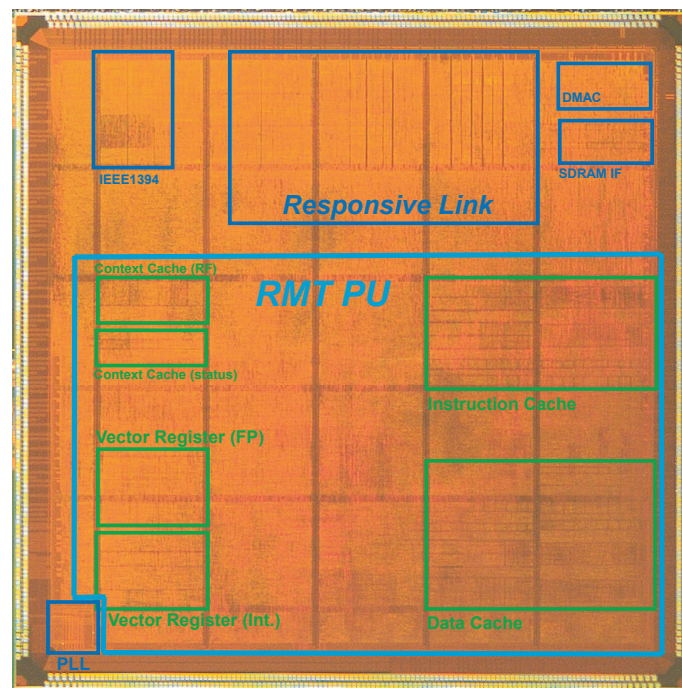

μ Responsive Multithreaded Processor

仕様書

第 0 版

平成 18 年 12 月 15 日
慶應義塾大学 理工学部 山崎研究室

— NY0010 —



<http://www.ny.ics.keio.ac.jp/research/rmt/>

目次

第 1 章 概要	9
1.1 Overview	9
1.2 設計ポリシ	9
1.3 全体構成	10
1.4 Responsive Multithreaded Processing Unit	11
1.4.1 命令発行ユニット	11
1.4.2 命令演算ユニット	13
1.4.3 キャッシュユニット	14
1.5 <i>Responsive Link</i>	15
第 2 章 PIN 配置	17
第 3 章 命令セット	69
3.1 MIPS 互換の命令	69
3.1.1 Load / Store 命令	69
3.1.2 演算命令	86
3.1.3 Jump / 分岐命令	98
3.1.4 浮動小数点命令	108
3.1.5 その他の命令	122
3.2 MIPS 命令と動作の異なる命令	129
3.2.1 演算命令	129
3.2.2 浮動小数点命令	140
3.2.3 その他の命令	143
3.2.4 サポートしていない MIPS II 命令	143
3.3 Responsive Multithreaded Processor 固有の命令	144
3.3.1 Load / Store 命令	145
3.3.2 演算命令	148
3.3.3 転送命令	159
3.3.4 システム制御命令	160
3.3.5 スレッド制御命令	164
3.3.6 SIMD 演算命令	181
3.3.7 同期命令	215
3.3.8 整数ベクトル命令	222
3.3.9 浮動小数点ベクトル命令	316
第 4 章 アドレスデコーダ	371
4.1 レジスタインターフェース	371
4.2 アドレスマップ	373

第 5 章	MMU	375
5.1	TLB エントリ	375
5.2	MMU の制御	379
5.3	MMU が発生させる例外	384
第 6 章	CACHE	385
6.1	キャッシュシステム	385
6.1.1	概要	385
6.1.2	キャッシュ制御	386
6.1.3	victim buffer	386
6.1.4	wait buffer	386
6.1.5	キャッシュのコントロールレジスタ	387
第 7 章	システムレジスタ	391
7.1	レジスタマップ	391
7.1.1	Status Register	394
7.1.2	Thread Table Register	395
7.1.3	Thread ID Register	396
7.1.4	Instruction Counter Register	396
7.1.5	Count Register	397
7.1.6	Compare Register	397
7.1.7	Floating-Point Control Register	397
7.1.8	Issue Mode Register	398
7.1.9	CPU Count Register	399
7.1.10	MMU Register	400
7.1.11	Exception PC Register	400
7.1.12	Exception Cause Register	400
7.1.13	Interruption Wait Register (スレッド毎)	401
7.1.14	External Interruption Level Register (スレッド毎)	401
7.1.15	Interruption Pending Register	402
7.1.16	Interruption Clear Register	402
7.1.17	Exception Base Address Register	402
7.1.18	Event Link In Register	402
7.1.19	Event Link Out Register	402
7.1.20	Instruction Cache Control Register	402
7.1.21	Data Cache Control Register	402
7.1.22	ROM Status	403
7.1.23	EXT Status	403
7.1.24	Multiplexer Arbitor Mode 256bit Bus	403
7.1.25	Multiplexer Arbitor Mode 32bit Bus	404
7.1.26	Multiplexer Watchdog Timer 256bit Bus Enable	404
7.1.27	Multiplexer Watchdog Timer 256bit Bus Mode	404
7.1.28	Multiplexer Watchdog Timer 256bit Bus Reset	404
7.1.29	Multiplexer Watchdog Timer 256bit Bus Count	404
7.1.30	Multiplexer Error Handler State 256bit Bus	404
7.1.31	Multiplexer Error Handler State 32bit Bus	405

7.1.32	Multiplexer Error Handler Instruction Cache	405
7.1.33	Multiplexer Error Handler Data Cache	405
7.1.34	Multiplexer Error Handler DMAC0	405
7.1.35	Multiplexer Error Handler DMAC1	405
7.1.36	Multiplexer Error Handler DMAC2	405
7.1.37	Multiplexer Error Handler PCI	405
7.1.38	Multiplexer Error Handler Bus Interface Unit	405
7.1.39	Multiplexer Error Handler MDMAC256	405
7.1.40	Address Decoder Control Register	405
7.1.41	Multiplexer Watchdog Timer 32bit Bus Enable	405
7.1.42	Multiplexer Watchdog Timer 32bit Bus Mode	406
7.1.43	Multiplexer Watchdog Timer 32bit Bus Reset	406
7.1.44	Multiplexer Watchdog Timer 32bit Bus Count	406
7.1.45	Multiplexer Error Handler MDMAC32	406
7.1.46	Own Status Register	406
7.1.47	Own Thread Table Register	406
7.1.48	Own Thread ID Register	406
7.1.49	Own Instruction Count Register	406
7.1.50	Own Count Register	406
7.1.51	Own Compare Register	406
7.1.52	Own Floating-Point Control Register	406
7.1.53	Own Bad Virtual Address Register	407
7.1.54	Own Exception PC Register	407
7.1.55	Own Exception Cause Register	407
7.1.56	Own Interruption Wait Register	407
7.1.57	Own External Interruption Level Register	407
第 8 章	例外処理	409
8.1	割り込みコントローラ (IRC)	409
8.1.1	レジスタマップ	409
8.1.2	Trigger Mode Register	409
8.1.3	Request Sense Register	410
8.1.4	Request Clear Register	410
8.1.5	Mask Register	410
8.1.6	IRL Latch/Clear	411
8.1.7	IRC Mode Register	411
8.2	動作/使用方法	411
8.2.1	IRC	411
8.2.2	RMT 固有機能	412
8.2.3	例外処理プロセス	413
第 9 章	クロックジェネレータ	415
9.1	接続図	415
9.2	制御レジスタ	416
9.2.1	Clock Enable	416
9.2.2	Soft Reset	416

9.2.3	Divider Ratio	417
9.2.4	Clock Synchronization	417
9.2.5	All Reset	418
第 10 章	スレッド制御	419
10.1	スレッドの種類	419
10.2	スレッド制御命令	419
10.2.1	作成・削除	419
10.2.2	状態制御	420
10.2.3	転送	420
10.3	状態遷移	421
第 11 章	同期	423
11.1	共有レジスタ	423
11.2	同期命令	423
第 12 章	Vector Unit	427
12.1	概要	427
12.1.1	Vector Execution Unit	428
12.1.2	命令フォーマット	428
12.2	Reserve/Release 命令	429
12.3	Status Register	431
12.4	複合演算命令	431
第 13 章	Responsive Link	437
13.1	概要	437
13.2	<i>Responsive Link</i> のインタフェース	438
13.3	パケットフォーマット	439
13.3.1	固定長 (64B) のデータパケット	440
13.3.2	固定長 (16B) のイベントパケット	441
13.3.3	優先度による追い越し機構	441
13.4	フレームフォーマット	443
13.5	ルーティング・テーブル	444
13.6	パケットの加減速制御	445
13.7	優先度に従った経路制御	445
13.8	低レベル通信	447
13.8.1	CODEC	447
13.8.2	巡回組織ハミング符号化	447
13.8.3	Bit Stuffing	448
13.8.4	NRZI 符合化	448
13.8.5	セットアップパターン	448
13.8.6	DPLL を用いたビット同期	449
13.8.7	エラーの取扱い	449
13.8.8	通信速度	449
13.9	メモリマップ	450
13.10	レジスタマップ	450

13.10.1 SDRAM モードレジスタ	450
13.10.2 レスポンシブリンク速度設定レジスタ	451
13.10.3 レスポンシブリンク初期化レジスタ	451
13.10.4 レスポンシブリンク割り込みクリアレジスタ	452
13.10.5 レスポンシブリンク送信停止割り込みクリアレジスタ	453
13.10.6 レスポンシブリンク継続割り込みクリアレジスタ	454
13.10.7 レスポンシブリンク致命的エラー割り込みクリアレジスタ	455
13.10.8 レスポンシブリンクルーティングテーブル割り込みクリアレジスタ	456
13.10.9 レスポンシブリンク SDRAM バスリクエストレジスタ	456
13.10.10 レスポンシブリンク SDRAM バスグラントレジスタ	457
13.10.11 レスポンシブリンクルーティングテーブルバスリクエストレジスタ	458
13.10.12 レスポンシブリンクルーティングテーブルバスグラントレジスタ	459
13.10.13 イベントリンク LRU アドレスレジスタ	460
13.10.14 データリンク LRU アドレスレジスタ	460
13.10.15 レスポンシブリンク用割り込みコントローララインエーブルレジスタ	461
13.10.16 イベントリンク用 SDRAM ループカウンタレジスタ	461
13.10.17 データリンク用 SDRAM ループカウンタレジスタ	461
13.10.18 レスポンシブリンクスイッチモードレジスタ	462
13.10.19 レスポンシブリンク用オフラインレジスタ	462
13.11 DPM (Dual Port Memory)	463
13.11.1 Event Output	464
13.11.2 Event Input	466
13.11.3 Data Output	469
13.11.4 Data Input	471
13.12 通信方法	473
13.12.1 手順	473
13.12.2 相互通信の際の注意点	474
第 14 章 DMAC	475
14.1 レジスタマップ	475
14.1.1 DMA 制御レジスタ	476
14.1.2 DMA 割り込みクリアレジスタ	476
14.1.3 ポート / ソースアドレスレジスタ	476
14.1.4 メモリ / デスティネーションアドレスレジスタ	477
14.1.5 転送レンジレジスタ	477
14.1.6 データバッファレジスタ	477
14.1.7 転送モード制御レジスタ	478
14.1.8 ステータスレジスタ	480
第 15 章 バスサイジング機能付き DMA	481
15.1 本 DMA の特徴	481
15.2 制御レジスタ	481
15.3 制御レジスタ詳細	481
15.3.1 PSA レジスタ	481
15.3.2 MDA レジスタ	482
15.3.3 LENGTH レジスタ	482

15.3.4	MODE レジスタ	482
15.4	注意事項	483
第 16 章	パルスカウンタ	485
16.1	パルスカウンタ概要	485
16.2	レジスタインタフェース	485
16.2.1	パルスカウンタ制御レジスタ	485
16.2.2	コンペアデータレジスタ	487
16.2.3	カウンタレジスタ	487
16.2.4	タイマレジスタ	488
第 17 章	PWM 発生器	489
17.1	PWM 発生器概要	489
17.2	PWM コントロールレジスタ	489
17.3	PWM サイクルレジスタ	490
17.4	PWM 出力反転制御レジスタ	491
第 18 章	PWM 入力器	493
18.1	PWM 入力器概要	493
18.2	PWMIN コントロールレジスタ	493
18.3	PWMIN HIGH レジスタ	494
18.4	PWMIN LOW レジスタ	494
第 19 章	PCI I/F	495
19.1	アドレスマップ	495
19.1.1	Local Bus	495
19.1.2	PCI Bus	496
19.2	PCI I/F レジスタマップ	498
19.2.1	割り込み制御レジスタ	498
19.2.2	プログラム制御レジスタ	500
19.2.3	MailboxA	501
19.2.4	MailboxB	501
19.2.5	Local AD	502
19.2.6	Local Bus Access Port	502
19.2.7	PCI Bus Access Port	503
19.2.8	Current Local AD	503
19.3	Master Transaction 用 DMA レジスタマップ	503
19.3.1	Address Register	504
19.3.2	Data Count Register	504
19.3.3	DMA Control Register	505
19.3.4	DMA Stop/Reset Register	506
19.3.5	FIFO Data Register	507
19.3.6	FIFO Request Parameter Register	507
19.3.7	FIFO Control Register	508
19.3.8	FIFO Stop/Reset Register	509
19.4	動作/使用方法	509

19.4.1	Target Transaction (PCI → Local)	509
19.4.2	Master Transaction(Local → PCI)	510
第 20 章 IEEE1394		511
20.1	概要	511
20.2	レジスタ一覧	512
20.2.1	レジスタ内容	512
第 21 章 Universal Asynchronous Receiver/Transmitter		527
21.1	アドレスマップ	527
21.1.1	Receiver Buffer (RB) / Transmitter Holding Register (THR)	527
21.1.2	Interrupt Enable Register (IER)	528
21.1.3	Interrupt Identification Register (IIR)	528
21.1.4	FIFO Control Register (FCR)	529
21.1.5	Line Control Register (LCR)	530
21.1.6	Modem Control Register (MCR)	531
21.1.7	Line Status Register (LSR)	532
21.1.8	Modem Status Register (MSR)	534
21.1.9	Divisor Latches (DL)	534
21.2	動作/使用方法	535
21.2.1	Initialization	535
第 22 章 DDR SDRAM I/F		537
22.1	レジスタマップ	537
22.1.1	主記憶 I/F 幅設定レジスタ	538
22.1.2	I/F 起動レジスタ	538
22.1.3	メモリモジュール設定レジスタ	538
22.1.4	EMRS 設定レジスタ	539
22.1.5	MRS 設定レジスタ	539
22.1.6	DDR 設定レジスタ 1	540
22.1.7	DDR 設定レジスタ 2	540
22.1.8	リフレッシュインターバル設定レジスタ	540
第 23 章 更新履歴		543

1

概要

1.1 Overview

RMT Processor は、分散リアルタイムシステムを実現するために、リアルタイム通信・処理・制御を同時にハードウェアレベルで行うことを目的にして設計を行ったシステム LSI である。分散リアルタイムシステムを容易かつ効率的に実現するには、リアルタイム通信及びリアルタイム処理を行なうための基本機能を有した共通プラットフォームを用意し、それらをブロックを組み立てるように組み合わせてシステムを構築できるようにすれば良いと考えられる。プラットフォームに必要な機能としては、リアルタイム処理機能、リアルタイム通信機能、コンピュータ用周辺機能、各種周辺制御機能が考えられる。プラットフォームとして様々なシステムの中に容易に組み込んで使用できるようにするために、*RMT Processor* は以下の機能を全て 1 チップに集積 (System-on-a-chip) している。

- リアルタイム処理機能 (*RMT Processing Unit*)
- リアルタイム通信機能 (*Responsive Link*)
- コンピュータ用周辺機能 (PCI-X, IEEE1394, DDR SDRAM I/Fs, DMAC, etc.)
- 各種周辺制御機能 (PWM Generators, Pulse Counters, etc.)

システム設計者は本チップに必要な I/O (センサ, アクチュエータ, デジタルカメラ等) を接続するだけで必要な機能を実現できる。それら I/O を接続し固有の機能を有した *RMT Processor* をそのシステムにふさわしいトポロジで *Responsive Link* を用いて複数個接続することによって、分散リアルタイムシステムを構築する。

1.2 設計ポリシー

RMT Processor はリアルタイム処理・通信の理論をそのまま実現できることを目標にして設計されている。リアルタイムスケジューラには、動的スケジューリングとして EDF (Earliest Deadline First) 等があり、静的スケジューリングとして RM (Rate Monotonic) 等があるが、ほぼ全てのリアルタイムスケジューリングは、優先度に従ってプリエンブションを行いながら実行や通信を行うことを要求する。プリエンブションは、演算 (処理) の場合はコンテキストスイッチに相当し、通信の場合はパケットの追い越しに相当する。

従って、処理の場合は優先度付きスレッドのハードウェアによる優先実行やコンテキストスイッチのオーバーヘッドの削減等を実現する。通信の場合は、従来までの通信では実現されていなかった、優先度付きパケットの追い越し機構等を実現する。

RMT Processor はこれらの機能を実装することにより、リアルタイムスケジューリング理論を背景に設計されたリアルタイムスケジューラ（ソフトウェア）により優先度付けされた処理や通信を、そのまま理論通りにリアルタイム処理および通信を実現することのできるハードウェアを実現している。

1.3 全体構成

図 1.1 に *RMT Processor* のブロック図を示す。*RMT PU* は、256bit のバスを介して DDR SDRAM I/F と接続している。バンド幅の広いバスを用いてプロセッシングコアとメインメモリを接続することにより、命令フェッチや後に述べるベクトル演算において、メモリアクセスのスループットを改善している。

Responsive Link、各種 I/O は 32bit バスに接続されている。32bit バスと 256bit バスはゲートウェイ（GW）を介して接続されている。それぞれのバスを流れるデータはゲートウェイにおいてバスサイジングが行われ、もう片方のバスに送られる。また、*Responsive Link* のイベントリンクは *RMT PU* のメモリアクセスユニットに直接接続され、プロセッシングコアからはバスを介さず、制御レジスタの一部としてアクセスすることができる。これにより、高速にイベントリンクにアクセスすることが可能である。

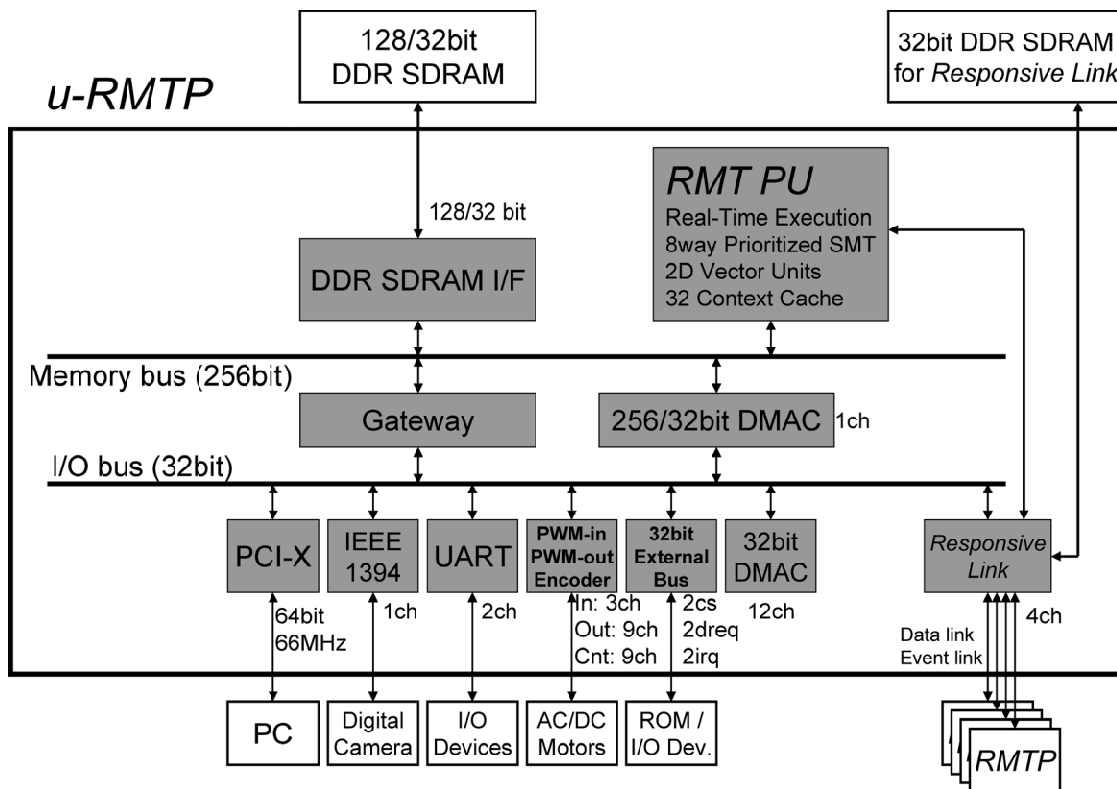


図 1.1: *RMT Processor* のブロック図

以下に *RMT Processor* が持つ I/O を示す。

- *Responsive Link* (4ch)

- PCI-X : 64bit, 66MHz (1ch)
- IEEE1394 (1ch)
- UART (2ch)
- PWM Encoder
 - Input (3ch)
 - Output (9ch)
 - Pulse Counter (9ch)
- External Bus I/F (2cs, 2dreq, 2irq)
- 32bit DMA Controller (4ch × 3)
- 256/32bit DMA Controller (1ch)
- 128/32bit DDR SDRAM I/F (1ch)

1.4 Responsive Multithreaded Processing Unit

*RMT PU*は8wayの細粒度マルチスレッディングに優先度を用いた制御を行うことにより、ハードウェアで様々なレベルのリアルタイム処理を支援する。マルチスレッドアーキテクチャでは複数のスレッドが並列に実行されるため、スレッド間で演算器やキャッシュシステム等の計算資源の競合が起こる。競合が起こった場合、*RMT PU*はスレッド毎に設定された優先度を基に、優先度のより高い命令に対して先に計算資源を割り当てる。これにより並列に実行しているスレッドの中で、優先度の高いスレッドから優先的に実行する。

図 1.2 に *RMT PU*のブロック図を示す。*RMT PU*は命令発行ユニット (Issue Unit)、命令演算ユニット (Execution Unit)、キャッシュユニット (Cache Unit) の大きく 3 つに分かれる。命令発行ユニットは各スレッドの実行を制御し、優先度に従って命令演算ユニットに対して各スレッドの命令を送る。命令演算ユニットは命令発行ユニットから送られてきた命令を演算する。キャッシュユニットは命令発行ユニットからの命令フェッチ要求、命令演算ユニットからのデータアクセス要求を処理する。

1.4.1 命令発行ユニット

命令発行ユニットの役割は各スレッドの実行を制御し、命令演算ユニットに対して命令を発行することである。表 1.1 に命令発行ユニットの概要を示す。

アクティブスレッドとはプロセッサ内に保持されているスレッドで、すぐに実行を開始することができる。キャッシュスレッドとは後で述べるコンテキストキャッシュ内に保持されているスレッドを示す。優先度は 8bit を用いて 256level で表し、値が大きいくほど優先度は高くなる。

各スレッドの制御はスレッド制御ユニットで行う。アクティブスレッドはスレッド制御ユニット内にあるスレッドテーブルによって管理される。スレッドテーブルのフォーマットを 図 1.3 に示す。ENABLE フィールドはアクティブスレッドが有効であるかどうかを示す。STATE フィールドはアクティブスレッドの状態を示し、実行中、停止中、後述するコンテキストキャッシュへの退避中等といった状態を示す。KEEP フィールドはアクティブスレッドをプロセッサ内に保持しつづけるかどうかを示す。PRIORITY フィールドはスレッドの優先度を示し、この値が *RMT PU* 全体で使用される。

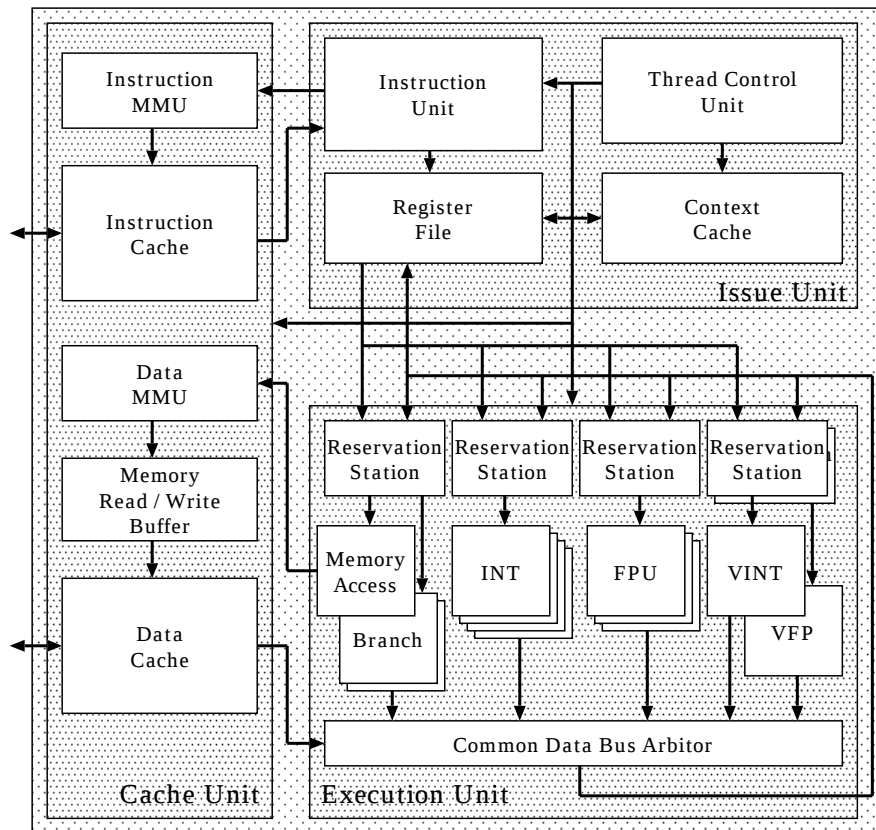


図 1.2: RMT PU のブロック図

13	12:9	8	7:0
ENABLE	STATE	KEEP	PRIORITY

図 1.3: スレッドテーブルのフォーマット

RMT PUではスレッドの生成、削除、実行、停止、優先度の設定等のために新たに命令を追加した。スレッド制御ユニットはこれらの命令が発行されると、命令に応じてスレッドテーブルを書き換え、アクティブスレッドの制御を行う。

先に述べた通り、RMT PUでは8つのコンテキストをプロセッサ内に保持して実行することができる。しかしそれ以上のスレッドを実行する場合、コンテキストスイッチが発生する。コンテキストスイッチは現在実行しているスレッドのコンテキストをメモリに退避し、新しく実行するスレッドのコンテキストをメモリから復帰しなければならないため、オーバーヘッドが大きくなる。

RMT PUではコンテキストを格納するための専用キャッシュをオンチップに用意し、レジスタファイルとの間を広いバス（GPR:256bit, FPR:128bit）で接続している。コンテキストキャッシュは32個のコンテキストを格納することができ、コンテキストスイッチをハードウェアにより4クロックサイクルで行う。これによりコンテキストスイッチにかかるオーバーヘッドを大幅に削減する。

アクティブスレッドのコンテキストキャッシュへの退避、キャッシュスレッドのプロセッサ内への復帰、アクティブスレッドとキャッシュスレッドの入れ替えは新たに追加した命令により、スレッド制御ユニットが行う。スレッド制御ユニットはスレッドの退避命令や復帰命令、入れ替え命令を受け取ると、内部に保

表 1.1: 命令発行ユニットの概要

アクティブスレッド数	8
キャッシュスレッド数	32
優先度の指定	256level
命令フェッチ数	8
同時命令発行数	4
同時命令完了数	4
整数レジスタ数	32bit $\times$ 32entry $\times$ 8set
整数リネームレジスタ数	32bit $\times$ 64entry
浮動小数点レジスタ数	64bit $\times$ 8entry $\times$ 8set
浮動小数点リネームレジスタ数	64bit $\times$ 64entry

表 1.2: 命令演算ユニットの概要

整数演算器	4 + 1 (Divider)
浮動小数点演算器	2 + 1 (Divider)
64bit 整数演算器	1
整数ベクトル演算器	1 (8IU $\times$ 2 line)
浮動小数点ベクトル演算器	1 (4FPU $\times$ 2 line)
分岐ユニット	2
メモリアクセスユニット	1
同期ユニット	1

持っているキャッシュスレッドのテーブルを検索し、コンテキストキャッシュをアクセスするためのアドレスを生成して、コンテキストキャッシュをアクセスする。

命令発行ユニットは命令キャッシュアクセスと命令演算ユニットへの命令発行スロットで、優先度を用いた調停を行う。

1.4.2 命令演算ユニット

命令演算ユニットの役割は命令発行ユニットから送られてくる命令を演算することである。表 1.2 に命令演算ユニットの概要を示す。

RMT PU はリザベーションステーションとリオーダバッファを用いて、アウトオブオーダー実行を行う。*RMT PU* では複数のスレッドが並列に実行されているため、各演算器においてスレッド間で競合が起こる。命令演算ユニットではリザベーションステーションにおいて、優先度による制御を行う。リザベーションステーションでは演算に必要なオペランドがそろうまで命令は保持される。演算に必要なオペランドがそろい命令の実行が可能になると、各演算器に対して命令が発行される。*RMT PU* では複数の命令が実行可能になった場合、リザベーションステーションは、各命令の優先度を調べ、優先度の高い命令から先に演算器に発行する。これにより優先度の高いスレッドの命令に対して、先に演算器を割り当てる。

一方、マルチメディア処理のようなソフトリアルタイム処理では多くのデータを繰り返し演算しなければならないため、高い演算性能が要求される。このような処理ではデータの並列性を利用して演算性能を高めることができる。

表 1.3: キャッシュユニットの概要

TLB エントリ (命令, データ)	64 entry
キャッシュサイズ (命令, データ)	32K byte
victim cache (命令, データ)	512 byte

*RMT PU*ではベクトル演算機構を用いている。ベクトル演算により、少ない命令スロットを有効に活用し、ソフトリアルタイム処理に要求される高い演算性能を実現する。また、ベクトル演算を行うスレッドの数やプログラムによって必要とされるベクトルレジスタの構成は異なってくる。そこで *RMT PU*では整数、浮動小数点共に 512 セットあるベクトルレジスタを、ベクトル長やレジスタの個数等の構成を動的に変更してスレッド間で共有することにより、複数のスレッドで柔軟なベクトル演算を可能としている。

ベクトル演算は整数演算、浮動小数点演算共に 2 つの演算パイプラインが並列に動作することにより、複数のスレッドで並列してベクトル演算を行うことができる。各演算パイプラインは、整数演算パイプラインで 8 個、浮動小数点演算パイプラインで 4 個の演算器を持つことにより、複数のベクトル要素を並列に演算する。また、プログラマが複合演算を定義し、定義した命令を 1 命令で実行することにより、ベクトル演算器の使用率を向上させ、ベクトル演算の性能を向上させている。

1.4.3 キャッシュユニット

キャッシュユニットの役割は命令発行ユニットから送られてくる命令フェッチ要求と、命令実行ユニットから送られてくるデータアクセス要求を処理することである。表 1.3 にキャッシュユニットの概要を示す。

キャッシュユニットは MMU (Memory Management Unit) を持ち、ハードウェアでアドレス変換を行うため、各スレッドは仮想アドレスを用いてプログラミングを行うことができる。

MMU が置かれる場所により、仮想アドレスでキャッシュをアクセスするか物理アドレスでキャッシュをアクセスするかが決まる。図 1.2 に示した通り、*RMT PU*では MMU はキャッシュよりも前に置かれ、キャッシュアクセスを行う前にアドレス変換を行う。よってキャッシュは物理アドレスを用いてアクセスされる。キャッシュアクセスの前にアドレス変換を行うため、キャッシュアクセスにかかるレイテンシが増加するが、実行するスレッドがコンテキストスイッチにより切り替わった場合でもキャッシュをフラッシュする必要がなくなる。また、複数のスレッドでメモリ領域を共有する場合、仮想アドレスでキャッシュをアクセスすると同一の物理メモリのデータが複数キャッシュされる問題 (synonym) が起こるが、物理アドレスを用いてキャッシュをアクセスすることによりその問題を回避することができる。

MMU における TLB エントリには仮想ページ番号、物理ページ番号の他に、複数スレッドで共有するための共有情報、コンテキストグループ番号を指定する。*RMT PU*は最大 8 つのスレッドが動作するため、TLB エントリのミス率が高くなることが考えられる。共有情報を用いることにより、複数のスレッドで TLB エントリを共有し、使用する TLB のエントリ数を削減することができる。

共有情報を設定した後に、新しいスレッドを共有情報に追加する場合はコンテキストグループ番号を用いる。TLB を設定する場合、コンテキストグループ番号を指定することにより、コンテキストグループ番号の一致するエントリの共有情報に自身のスレッドを追加する。これにより、使用する TLB のエントリ数を増やすことなく TLB を有効化することができる。

キャッシュは命令キャッシュ、データキャッシュ共に 8way の set-associative 方式、ブロックサイズは 32byte で、キャッシュアクセスはパイプライン化されている。キャッシュミスが起こった場合、入れ換えるブロックの選択方法は LRU と優先度がある。優先度を基に入れ換えるブロックを選択する場合、より優先度の低いスレッドが使用しているブロックから先にキャッシュを追い出される。これにより、優先度の高いスレッドのキャッシュブロックが追い出されることを防ぐ。

victim cache は、キャッシュブロックの入れ換えに伴ないキャッシュを追い出されたブロックを、full associative 方式で保持する。キャッシュミスを起こした場合、victim cache にデータが残っていれば、そのブロックをキャッシュに戻すことにより、キャッシュミスによる内部バスへの要求を減らし、メモリアクセスの遅延を減少させる。

キャスミス等によりバスを介して下位メモリをアクセスする場合にも優先度を用いた制御を行う。メモリアクセスはキャッシュよりも低速なため、待ち行列が発生する。この場合、より優先度の高いスレッドからバスを使用して下位メモリにアクセスする。

1.5 *Responsive Link*

Responsive Link は、柔軟なリアルタイム通信を実現するために、ソフトリアルタイム通信（データリンク）とハードリアルタイム通信（イベントリンク）の分離、パケットに優先度を付加しノード毎に高優先度パケットが低優先度パケットの追い越し、パケットの優先度が異なると優先度毎に別経路を設定して専用回線や迂回路を実現可能、ノード毎に優先度を付け替えることができ分散管理型でパケットの加減速を制御可能、ハードウェアによるエラー訂正、通信速度を動的に変更可能、トポロジフリー、Hot-Plug&Play 等の様々な機能を実現する。

Responsive Link は国内では情報処理学会試行標準 (IPSJ-TS 2003:0006) として標準化されており、国際的にはでは ISO/IEC JTC1 SC25 WG4 において標準化作業が行われている。

2

PIN 配置

チップのピン配置の一覧を以下に示す．

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
1		LEFT	ext_iopad0_data24	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [24]			
2		LEFT	ext_iopad0_data23	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [23]			
3		LEFT	vss_go_l16	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
4		LEFT	ext_iopad0_data22	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [22]			
5		LEFT	vdd_vop_l15	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
6		LEFT	ext_iopad0_data21	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [21]			
7		LEFT	ext_iopad0_data20	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [20]			
8		LEFT	ext_iopad0_data19	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [19]			
9		LEFT	ext_iopad0_data18	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [18]			
10		LEFT	ext_iopad0_data17	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [17]			
11		LEFT	vdd_vc_l27	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
12		LEFT	ext_iopad0_data16	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [16]			
13		LEFT	vss_gcs_l39	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
14		LEFT	ext_iopad0_data15	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [15]			
15		LEFT	vss_go_l15	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
16		LEFT	ext_iopad0_data14	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [14]			
17		LEFT	vdd_vop_l14	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
18		LEFT	ext_iopad0_data13	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [13]			
19		LEFT	ext_iopad0_data12	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [12]			
20		LEFT	ext_iopad0_data11	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [11]			
21		LEFT	vss_gcs_l38	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
22		LEFT	ext_iopad0_data10	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [10]			
23		LEFT	vdd_vc_l26	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
24		LEFT	ext_iopad0_data9	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [9]			
25		LEFT	vss_go_l14	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
26		LEFT	ext_iopad0_data8	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [8]			
27		LEFT	vdd_vop_l13	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
28		LEFT	ext_iopad0_data7	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [7]			
29		LEFT	vss_gcs_l37	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
30		LEFT	ext_iopad0_data6	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [6]			
31		LEFT	ext_iopad0_data5	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [5]			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
32		LEFT	ext_iopad0_data4	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [4]			
33		LEFT	vdd_vc_l25	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
34		LEFT	ext_iopad0_data3	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [3]			
35		LEFT	vss_gcs_l36	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
36		LEFT	ext_iopad0_data2	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [2]			
37		LEFT	vss_go_l13	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
38		LEFT	ext_iopad0_data1	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [1]			
39		LEFT	vdd_vop_l12	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
40		LEFT	ext_iopad0_data0	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [0]			
41		LEFT	ext_iopad0_err	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスエラー (外部バス)			
42		LEFT	ext_iopad0_ready	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスレディ (外部バス)			
43		LEFT	vss_gcs_l35	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
44		LEFT	ext_iopad0_br_ack1	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスバーストリクエスト Acknowledge[1] (外部バス)			
45		LEFT	vdd_vc_l24	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
46		LEFT	ext_iopad0_br_ack0	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスバーストリクエスト Acknowledge[0] (外部バス)			
47		LEFT	ext_iopad0_be3	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスバイトイネーブル [3] (外部バス)			
48		LEFT	ext_iopad0_be2	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスバイトイネーブル [2] (外部バス)			
49		LEFT	vss_gcs_l34	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
50		LEFT	ext_iopad0_be1	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスバイトイネーブル [1] (外部バス)			
51		LEFT	vss_go_l12	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
52		LEFT	ext_iopad0_be0	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスバイトイネーブル [0](外部バス)			
53		LEFT	vdd_vop_l11	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
54		LEFT	ext_iopad0_burst1	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスバーストモード [1](外部バス)			
55		LEFT	ext_iopad0_burst0	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスバーストモード [0](外部バス)			
56		LEFT	ext_iopad0_rw	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バス Read/Write(外部バス)			
57		LEFT	vdd_vc_l23	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
58		LEFT	ext_iopad0_as	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレスストローブ (外部バス)			
59		LEFT	vss_gcs_l33	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
60		LEFT	ext_iopad0_addr31	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [31](外部バス)			
61		LEFT	vss_go_l11	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
62		LEFT	ext_iopad0_addr30	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [30](外部バス)			
63		LEFT	vdd_vop_l10	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
64		LEFT	ext_iopad0_addr29	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [29](外部バス)			
65		LEFT	vss_gcs_l32	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
66		LEFT	ext_iopad0_addr28	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [28](外部バス)			
67		LEFT	ext_iopad0_addr27	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [27](外部バス)			
68		LEFT	ext_iopad0_addr26	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [26](外部バス)			
69		LEFT	vdd_vc_l22	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
70		LEFT	ext_iopad0_addr25	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [25](外部バス)			
71		LEFT	vss_gcs_l31	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
72		LEFT	ext_iopad0_addr24	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [24](外部バス)			
73		LEFT	vss_go_l10	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
74		LEFT	ext_iopad0_addr23	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [23](外部バス)			
75		LEFT	vdd_vop_l9	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
76		LEFT	ext_iopad0_addr22	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [22](外部バス)			
77		LEFT	vss_gcs_l30	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
78		LEFT	ext_iopad0_addr21	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [21](外部バス)			
79		LEFT	ext_iopad0_addr20	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [20](外部バス)			
80		LEFT	ext_iopad0_addr19	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [19](外部バス)			
81		LEFT	vdd_vc_l21	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
82		LEFT	ext_iopad0_addr18	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [18](外部バス)			
83		LEFT	vss_gcs_l29	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
84		LEFT	ext_iopad0_addr17	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [17](外部バス)			
85		LEFT	vss_go_l9	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
86		LEFT	ext_iopad0_addr16	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [16](外部バス)			
87		LEFT	vdd_vop_l8	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
88		LEFT	ext_iopad0_addr15	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [15](外部バス)			
89		LEFT	ext_iopad0_addr14	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [14](外部バス)			
90		LEFT	ext_iopad0_addr13	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [13](外部バス)			
91		LEFT	vss_gcs_l28	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
92		LEFT	ext_iopad0_addr12	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [12](外部バス)			
93		LEFT	vdd_vc_l20	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
94		LEFT	ext_iopad0_addr11	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [11](外部バス)			
95		LEFT	vss_go_l8	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
96		LEFT	ext_iopad0_addr10	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [10](外部バス)			
97		LEFT	vdd_vop_l7	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
98		LEFT	ext_iopad0_addr9	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [9](外部バス)			
99		LEFT	vss_gcs_l27	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
100		LEFT	ext_iopad0_addr8	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [8](外部バス)			
101		LEFT	ext_iopad0_addr7	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [7](外部バス)			
102		LEFT	ext_iopad0_addr6	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [6](外部バス)			
103		LEFT	vdd_vc_l19	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
104		LEFT	ext_iopad0_addr5	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [5](外部バス)			
105		LEFT	ext_iopad0_addr4	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [4](外部バス)			
106		LEFT	ext_iopad0_addr3	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [3](外部バス)			
107		LEFT	vss_gcs_l26	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
108		LEFT	ext_iopad0_addr2	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスアドレス [2](外部バス)			
109		LEFT	ext_iopad0_grant	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	外部バスグラント (外部バス)			
110		LEFT	ext_iopad0_cs1	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	外部バスチップセレクト 1(外部バス)			
111		LEFT	vdd_vc_l18	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
112		LEFT	ext_iopad0_cs0	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	外部バスチップセレクト 0(外部バス)			
113		LEFT	vss_go_l7	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
114		LEFT	ext_iopad0_dack1	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	外部バス DMA Acknowledge1 (外部バス)			
115		LEFT	vdd_vop_l6	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
116		LEFT	ext_iopad0_dack0	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	外部バス DMA Acknowledge0 (外部バス)			
117		LEFT	vss_gcs_l25	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
118		LEFT	ext_iopad0_data_dir	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	外部バス Data Direction (外部バス)			
119		LEFT	vdd_vc_l17	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
120		LEFT	ext_iopad0_ie	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	外部バス Input Enable (外部バス)			
121		LEFT	vss_go_l6	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
122		LEFT	ext_iopad0_oe	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	外部バス Output Enable (外部バス)			
123		LEFT	vdd_vop_l5	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
124		LEFT	ext_iopad0_irq1	pnl_it2nn8	
	INPUT	外部割込み 1 (外部バス)			
125		LEFT	vss_gcs_l24	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
126		LEFT	ext_iopad0_irq0	pnl_it2nn8	
	INPUT	外部割込み 0 (外部バス)			
127		LEFT	ext_iopad0_req	pnl_it2nn8	
	INPUT	外部バスリクエスト (外部バス)			
128		LEFT	ext_iopad0_dreq1	pnl_it2nn8	
	INPUT	外部バス DMA リクエスト 2(外部バス)			
129		LEFT	vdd_vc_l16	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
130		LEFT	ext_iopad0_auto_rdy_en	pnl_it2pd2	
	INPUT	外部バスレディ(外部バス)			
131		LEFT	vss_gcs_l23	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
		入出力	備考		
132		LEFT	ext_iopad0_dreq0	pnl_it2nn8	
	INPUT	外部バス DMA リクエスト 1(外部バス)			
133		LEFT	vss_go_l5	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
134		LEFT	ext_iopad0_bit16	pnl_it2nn8	
	INPUT	外部バスサイズの指定: 16bit(外部バス)			
135		LEFT	vdd_vop_l4	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
136		LEFT	ext_iopad0_bit8	pnl_it2nn8	
	INPUT	外部バスサイズの指定: 8bit(外部バス)			
137		LEFT	vss_gcs_l22	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
138		LEFT	pp_iopad0_pp_pwm_in_pad1	pnl_it2nn8	
	INPUT	PWM 入力 channel1 (PWM ジェネレータ)			
139		LEFT	vdd_vc_l15	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
140		LEFT	pp_iopad0_pp_pwm_in_pad0	pnl_it2nn8	
	INPUT	PWM 入力 channel0 (PWM ジェネレータ)			
141		LEFT	vss_go_l4	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
142		LEFT	pp_iopad0_pp_pwm_out_pad8	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	PWM 出力 channel8 (PWM ジェネレータ)			
143		LEFT	vss_gcs_l21	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
144		LEFT	pp_iopad0_pp_pwm_out_pad7	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	PWM 出力 channel7 (PWM ジェネレータ)			
145		LEFT	pp_iopad0_pp_pwm_out_pad6	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	PWM 出力 channel6 (PWM ジェネレータ)			
146		LEFT	pp_iopad0_pp_pwm_out_pad5	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	PWM 出力 channel5 (PWM ジェネレータ)			
147		LEFT	vss_gcs_l20	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
148		LEFT	pp_iopad0_pp_pwm_out_pad4	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	PWM 出力 channel4 (PWM ジェネレータ)			
149		LEFT	vdd_vc_l14	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
150		LEFT	pp_iopad0_pp_pwm_out_pad3	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	PWM 出力 channel3 (PWM ジェネレータ)			
151		LEFT	vss_gcs_l19	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
		入出力	備考		
152		LEFT	pp_iopad0_pp_pwm_out_pad2	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	PWM 出力 channel2 (PWM ジェネレータ)			
153		LEFT	vss_go_l3	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
154		LEFT	pp_iopad0_pp_pwm_out_pad1	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	PWM 出力 channel1 (PWM ジェネレータ)			
155		LEFT	vdd_vop_l3	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
156		LEFT	pp_iopad0_pp_pwm_out_pad0	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	PWM 出力 channel0 (PWM ジェネレータ)			
157		LEFT	vss_gcs_l18	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
158		LEFT	pp_iopad0_pp_pz_pad8	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ Z フェーズ入力 channel8 (パルスカウンタ)			
159		LEFT	pp_iopad0_pp_pz_pad7	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ Z フェーズ入力 channel7 (パルスカウンタ)			
160		LEFT	pp_iopad0_pp_pz_pad6	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ Z フェーズ入力 channel6 (パルスカウンタ)			
161		LEFT	vss_gcs_l17	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
162		LEFT	pp_iopad0_pp_pz_pad5	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ Z フェーズ入力 channel5 (パルスカウンタ)			
163		LEFT	vdd_vc_l13	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
164		LEFT	pp_iopad0_pp_pz_pad4	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ Z フェーズ入力 channel4 (パルスカウンタ)			
165		LEFT	pp_iopad0_pp_pz_pad3	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ Z フェーズ入力 channel3 (パルスカウンタ)			
166		LEFT	pp_iopad0_pp_pz_pad2	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ Z フェーズ入力 channel2 (パルスカウンタ)			
167		LEFT	vss_gcs_l16	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
168		LEFT	pp_iopad0_pp_pz_pad1	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ Z フェーズ入力 channel1 (パルスカウンタ)			
169		LEFT	pp_iopad0_pp_pz_pad0	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ Z フェーズ入力 channel0 (パルスカウンタ)			
170		LEFT	pp_iopad0_pp_pb_pad8	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ B フェーズ入力 channel8 (パルスカウンタ)			
171		LEFT	vss_gcs_l15	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
172		LEFT	pp_iopad0_pp_pb_pad7	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ B フェーズ入力 channel7 (パルスカウンタ)			
173		LEFT	vdd_vc_l12	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
174		LEFT	pp_iopad0_pp_pb_pad6	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ B フェーズ入力 channel6 (パルスカウンタ)			
175		LEFT	pp_iopad0_pp_pb_pad5	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ B フェーズ入力 channel5 (パルスカウンタ)			
176		LEFT	pp_iopad0_pp_pb_pad4	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ B フェーズ入力 channel4 (パルスカウンタ)			
177		LEFT	vss_gcs_l14	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
178		LEFT	pp_iopad0_pp_pb_pad3	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ B フェーズ入力 channel3 (パルスカウンタ)			
179		LEFT	vdd_vop_l2	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
180		LEFT	pp_iopad0_pp_pb_pad2	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ B フェーズ入力 channel2 (パルスカウンタ)			
181		LEFT	vss_gcs_l13	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
182		LEFT	pp_iopad0_pp_pb_pad1	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ B フェーズ入力 channel1 (パルスカウンタ)			
183		LEFT	vdd_vc_l11	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
184		LEFT	pp_iopad0_pp_pb_pad0	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ B フェーズ入力 channel0 (パルスカウンタ)			
185		LEFT	pp_iopad0_pp_pa_pad8	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ A フェーズ入力 channel8 (パルスカウンタ)			
186		LEFT	pp_iopad0_pp_pa_pad7	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ A フェーズ入力 channel7 (パルスカウンタ)			
187		LEFT	vss_gcs_l12	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
188		LEFT	pp_iopad0_pp_pa_pad6	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ A フェーズ入力 channel6 (パルスカウンタ)			
189		LEFT	pp_iopad0_pp_pa_pad5	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ A フェーズ入力 channel5 (パルスカウンタ)			
190		LEFT	pp_iopad0_pp_pa_pad4	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ A フェーズ入力 channel4 (パルスカウンタ)			
191		LEFT	vss_gcs_l11	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
192		LEFT	pp_iopad0_pp_pa_pad3	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ A フェーズ入力 channel3 (パルスカウンタ)			
193		LEFT	vdd_vc_l10	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
194		LEFT	pp_iopad0_pp_pa_pad2	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ A フェーズ入力 channel2 (パルスカウンタ)			
195		LEFT	vss_go_l2	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
196		LEFT	pp_iopad0_pp_pa_pad1	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ A フェーズ入力 channel1 (パルスカウンタ)			
197		LEFT	vss_gcs_l10	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
198		LEFT	pp_iopad0_pp_pa_pad0	pnl_it2nn8	
	INPUT	エンコーダ A フェーズ入力 channel0 (パルスカウンタ)			
199		LEFT	vdd_vc_l9	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
200		LEFT	vdd_vc_l8	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
201		LEFT	vss_gcs_l9	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
202		LEFT	clk_iopad0_reset_outer	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	外部ユニット用リセット			
203		LEFT	vdd_vc_l7	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
204		LEFT	vss_gcs_l8	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
205		LEFT	vss_gcs_l7	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
206		LEFT	vdd_vc_l6	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
207		LEFT	vss_gcs_l6	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
208		LEFT	vdd_vc_l5	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
209		LEFT	vss_gcs_l5	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
210		LEFT	vss_gcs_l4	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
211		LEFT	clk_iopad0_fout_a	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	PLL クロック出力			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
212		LEFT	vdd_vop_l1	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
213		LEFT	vdd_vc_l4	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
214		LEFT	vdd_vc_l3	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
215		LEFT	vss_gcs_l3	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
216		LEFT	vdd_vc_l2	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
217		LEFT	vss_go_l1	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
218		LEFT	vss_gcs_l2	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
219		LEFT	vdd_vc_l1	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
220		LEFT	vss_gcs_l1	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
221		LEFT	vss_gcs_l0	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
222		LEFT	vdd_vc_l0	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
223		LEFT	clk_iopad0_clk_outer	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	外部ユニット用クロック			
224		LEFT	clk_iopad0_reset_in	pnl_it2pu8	
	INPUT	リセット入力			
225		LEFT	clk_iopad0_f_a0	pnl_it2pd8	
	INPUT	PLL 設定 Feedback Divider[0]			
226		LEFT	clk_iopad0_f_a1	pnl_it2pu8	
	INPUT	PLL 設定 Feedback Divider[1]			
227		LEFT	clk_iopad0_f_a2	pnl_it2pu8	
	INPUT	PLL 設定 Feedback Divider[2]			
228		LEFT	clk_iopad0_f_a3	pnl_it2pu8	
	INPUT	PLL 設定 Feedback Divider[3]			
229		LEFT	clk_iopad0_f_a4	pnl_it2pd8	
	INPUT	PLL 設定 Feedback Divider[4]			
230		LEFT	clk_iopad0_f_a5	pnl_it2pd8	
	INPUT	PLL 設定 Feedback Divider[5]			
231		LEFT	vdd_vop_l0	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
232		LEFT	clk_iopad0_fn_a	pnl_lit2nn8	
	INPUT	PLL 設定 リファレンスクロック入力			
233		LEFT	clk_iopad0_bp_a	pnl_lit2pd8	
	INPUT	PLL 設定 バイパス信号			
234		LEFT	clk_iopad0_r_a0	pnl_lit2pd8	
	INPUT	PLL 設定 Input Divider[0]			
235		LEFT	clk_iopad0_r_a1	pnl_lit2pu8	
	INPUT	PLL 設定 Input Divider[1]			
236		LEFT	clk_iopad0_r_a2	pnl_lit2pd8	
	INPUT	PLL 設定 Input Divider[2]			
237		LEFT	clk_iopad0_r_a3	pnl_lit2pd8	
	INPUT	PLL 設定 Input Divider[3]			
238		LEFT	vss_go_l0	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
239		LEFT	clk_iopad0_oeb_a	pnl_lit2pd8	
	INPUT	PLL 設定 FOUT Enable			
240		LEFT	clk_iopad0_od_a	pnl_lit2pd8	
	INPUT	PLL 設定 Output Divider			
241		LEFT	clk_iopad0_pd_a	pnl_lit2pd8	
	INPUT	PLL 設定 Power Down			
242		LEFT	clk_iopad0_prcut2p1	PRCUT2P	
		Power cut cell			
243		LEFT	clk_iopad0_pvss2p	PVSS2P	
		IO analog VSS			
244		LEFT	clk_iopad0_pvdd2p	PVDD2P	
		IO analog VDD(3.3V)			
245		LEFT	clk_iopad0_pvdd1p1	PVDD1P	
		PLL analog VDD(3.3V)			
246		LEFT	clk_iopad0_pvdd1p0	PVDD1P	
		PLL analog VDD(3.3V)			
247		LEFT	clk_iopad0_pvss1pc0	PVSS1PC	
		PLL digital VSS			
248		LEFT	clk_iopad0_pvss1p1	PVSS1P	
		PLL analog VSS			
249		LEFT	clk_iopad0_pvss1p0	PVSS1P	
		PLL analog VSS			
250		LEFT	clk_iopad0_pvdd1pc0	PVDD1PC	
		PLL digital VDD(1.0V)			
251		LEFT	clk_iopad0_prcut2p0	PRCUT2P	
		Power cut cell			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
252		BOTTOM	pci_poc0	PVDD2POC	45
		POC power rail			
253		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_0	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[32] (PCI バス)			
254		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_1	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[33] (PCI バス)			
255		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_2	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[34] (PCI バス)			
256		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_3	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[35] (PCI バス)			
257		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_4	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[36] (PCI バス)			
258		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_5	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[37] (PCI バス)			
259		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_6	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[38] (PCI バス)			
260		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_7	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[39] (PCI バス)			
261		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_8	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[40] (PCI バス)			
262		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_9	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[41] (PCI バス)			
263		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_10	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[42] (PCI バス)			
264		BOTTOM	vss_io_b15	PVSS2DGZ	170
		IO digital VSS(0V)			
265		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_11	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[43] (PCI バス)			
266		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_12	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[44] (PCI バス)			
267		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_13	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[45] (PCI バス)			
268		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_14	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[46] (PCI バス)			
269		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_15	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[47] (PCI バス)			
270		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_16	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[48] (PCI バス)			
271		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_17	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[49] (PCI バス)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
272		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_18	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[50] (PCI バス)			
273		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_19	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[51] (PCI バス)			
274		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_20	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[52] (PCI バス)			
275		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_21	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[53] (PCI バス)			
276		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_22	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[54] (PCI バス)			
277		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_23	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[55] (PCI バス)			
278		BOTTOM	vdd_io_b16	PVDD2DGZ	45
		IO digital VDD(3.3V)			
279		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_24	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[56] (PCI バス)			
280		BOTTOM	vss_io_b14	PVSS2DGZ	170
		IO digital VSS(0V)			
281		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_25	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[57] (PCI バス)			
282		BOTTOM	vss_core_b35	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
283		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_26	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[58] (PCI バス)			
284		BOTTOM	vdd_core_b20	PVDD1DGZ	45
		Core digital VDD(1.0V)			
285		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_27	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[59] (PCI バス)			
286		BOTTOM	vss_core_b34	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
287		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_28	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[60] (PCI バス)			
288		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_29	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[61] (PCI バス)			
289		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_30	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[62] (PCI バス)			
290		BOTTOM	vss_core_b33	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
291		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_hi_31	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[63] (PCI バス)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
292		BOTTOM	vss_io_b13	PVSS2DGZ	170
		IO digital VSS(0V)			
293		BOTTOM	pci_iopad0_uio2	PCI66SDGZ	
	INOUT	PAR64 (PCI バス)			
294		BOTTOM	vdd_io_b15	PVDD2DGZ	45
		IO digital VDD(3.3V)			
295		BOTTOM	pci_iopad0_uiov2_hi_0	PCI66SDGZ	
	INOUT	C/BE[4] (PCI バス)			
296		BOTTOM	vdd_core_b19	PVDD1DGZ	45
		Core digital VDD(1.0V)			
297		BOTTOM	pci_iopad0_uiov2_hi_1	PCI66SDGZ	
	INOUT	C/BE[5] (PCI バス)			
298		BOTTOM	vss_core_b32	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
299		BOTTOM	pci_iopad0_uiov2_hi_2	PCI66SDGZ	
	INOUT	C/BE[6] (PCI バス)			
300		BOTTOM	pci_iopad0_uiov2_hi_3	PCI66SDGZ	
	INOUT	C/BE[7] (PCI バス)			
301		BOTTOM	pci_iopad0_uio9	PCI66SDGZ	
	INOUT	REQ64# (PCI バス)			
302		BOTTOM	vss_core_b31	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
303		BOTTOM	pci_iopad0_uio8	PCI66SDGZ	
	INOUT	ACK64# (PCI バス)			
304		BOTTOM	vss_io_b12	PVSS2DGZ	170
		IO digital VSS(0V)			
305		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_0	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[0] (PCI バス)			
306		BOTTOM	vdd_io_b14	PVDD2DGZ	45
		IO digital VDD(3.3V)			
307		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_1	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[1] (PCI バス)			
308		BOTTOM	vdd_core_b18	PVDD1DGZ	45
		Core digital VDD(1.0V)			
309		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_2	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[2] (PCI バス)			
310		BOTTOM	vss_core_b30	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
311		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_3	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[3] (PCI バス)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
312		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_4	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[4] (PCI バス)			
313		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_5	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[5] (PCI バス)			
314		BOTTOM	vss_core_b29	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
315		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_6	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[6] (PCI バス)			
316		BOTTOM	vdd_core_b17	PVDD1DGZ	45
		Core digital VDD(1.0V)			
317		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_7	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[7] (PCI バス)			
318		BOTTOM	vss_core_b28	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
319		BOTTOM	pci_iopad0_uiov2_lo_0	PCI66SDGZ	
	INOUT	C/BE[0](PCI バス)			
320		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_8	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[8] (PCI バス)			
321		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_9	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[9] (PCI バス)			
322		BOTTOM	vss_core_b27	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
323		BOTTOM	pci_iopad0_uin4	PCI66SDGZ	
	INOUT	M66EN (PCI バス)			
324		BOTTOM	vdd_core_b16	PVDD1DGZ	45
		Core digital VDD(1.0V)			
325		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_10	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[10] (PCI バス)			
326		BOTTOM	vss_core_b26	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
327		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_11	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[11] (PCI バス)			
328		BOTTOM	vss_io_b11	PVSS2DGZ	170
		IO digital VSS(0V)			
329		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_12	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[12] (PCI バス)			
330		BOTTOM	vdd_io_b13	PVDD2DGZ	45
		IO digital VDD(3.3V)			
331		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_13	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[13] (PCI バス)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
332		BOTTOM	vss_core_b25	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
333		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_14	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[14] (PCI バス)			
334		BOTTOM	vdd_core_b15	PVDD1DGZ	45
		Core digital VDD(1.0V)			
335		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_15	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[15] (PCI バス)			
336		BOTTOM	vss_core_b24	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
337		BOTTOM	pci_iopad0_uiov2_lo_1	PCI66SDGZ	
	INOUT	C/BE[1](PCI バス)			
338		BOTTOM	pci_iopad0_uio1	PCI66SDGZ	
	INOUT	PAR (PCI バス)			
339		BOTTOM	pci_iopad0_uout2	PCI66SDGZ	
	INOUT	SERR# (PCI バス)			
340		BOTTOM	vss_core_b23	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
341		BOTTOM	pci_iopad0_uio10	PCI66SDGZ	
	INOUT	PERR# (PCI バス)			
342		BOTTOM	vdd_core_b14	PVDD1DGZ	45
		Core digital VDD(1.0V)			
343		BOTTOM	pci_iopad0_uin3	PCI66SDGZ	
	INOUT	LOCK# (PCI バス)			
344		BOTTOM	vss_io_b10	PVSS2DGZ	170
		IO digital VSS(0V)			
345		BOTTOM	pci_iopad0_uio6	PCI66SDGZ	
	INOUT	STOP# (PCI バス)			
346		BOTTOM	vdd_io_b12	PVDD2DGZ	45
		IO digital VDD(3.3V)			
347		BOTTOM	pci_iopad0_uio7	PCI66SDGZ	
	INOUT	DEVSEL# (PCI バス)			
348		BOTTOM	vss_core_b22	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
349		BOTTOM	pci_iopad0_uio5	PCI66SDGZ	
	INOUT	TRDY# (PCI バス)			
350		BOTTOM	vdd_core_b13	PVDD1DGZ	45
		Core digital VDD(1.0V)			
351		BOTTOM	pci_iopad0_uio4	PCI66SDGZ	
	INOUT	IRDY# (PCI バス)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
352		BOTTOM	pci_iopad0_uio3	PCI66SDGZ	
	INOUT	FRAME# (PCI バス)			
353		BOTTOM	pci_iopad0_uio2_lo_2	PCI66SDGZ	
	INOUT	C/BE[2] (PCI バス)			
354		BOTTOM	vss_core_b21	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
355		BOTTOM	pci_iopad0_uio_lo_16	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[16] (PCI バス)			
356		BOTTOM	vss_io_b9	PVSS2DGZ	170
		IO digital VSS(0V)			
357		BOTTOM	pci_iopad0_uio_lo_17	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[17] (PCI バス)			
358		BOTTOM	vdd_io_b11	PVDD2DGZ	45
		IO digital VDD(3.3V)			
359		BOTTOM	pci_iopad0_uio_lo_18	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[18] (PCI バス)			
360		BOTTOM	vdd_core_b12	PVDD1DGZ	45
		Core digital VDD(1.0V)			
361		BOTTOM	pci_iopad0_uio_lo_19	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[19] (PCI バス)			
362		BOTTOM	vss_core_b20	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
363		BOTTOM	pci_iopad0_uio_lo_20	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[20] (PCI バス)			
364		BOTTOM	pci_iopad0_uio_lo_21	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[21] (PCI バス)			
365		BOTTOM	pci_iopad0_uio_lo_22	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[22] (PCI バス)			
366		BOTTOM	pci_iopad0_uio_lo_23	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[23] (PCI バス)			
367		BOTTOM	pci_iopad0_uin1	PCI66SDGZ	
	INOUT	IDSEL(PCI バス)			
368		BOTTOM	vss_core_b19	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
369		BOTTOM	pci_iopad0_uio2_lo_3	PCI66SDGZ	
	INOUT	C/BE[3](PCI バス)			
370		BOTTOM	pci_iopad0_uio_lo_24	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[24] (PCI バス)			
371		BOTTOM	pci_iopad0_uio_lo_25	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[25] (PCI バス)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
372		BOTTOM	vdd_core.b11	PVDD1DGZ	45
		Core digital VDD(1.0V)			
373		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_26	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[26] (PCI バス)			
374		BOTTOM	vss_io.b8	PVSS2DGZ	170
		IO digital VSS(0V)			
375		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_27	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[27] (PCI バス)			
376		BOTTOM	vdd_io.b10	PVDD2DGZ	45
		IO digital VDD(3.3V)			
377		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_28	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[28] (PCI バス)			
378		BOTTOM	vss_core.b18	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
379		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_29	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[29] (PCI バス)			
380		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_30	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[30] (PCI バス)			
381		BOTTOM	pci_iopad0_uiov_lo_31	PCI66SDGZ	
	INOUT	AD[31] (PCI バス)			
382		BOTTOM	vdd_core.b10	PVDD1DGZ	45
		Core digital VDD(1.0V)			
383		BOTTOM	pci_iopad0_uout1	PCI66SDGZ	
	INOUT	REQ# (PCI バス)			
384		BOTTOM	vss_core.b17	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
385		BOTTOM	pci_iopad0_uin2	PCI66SDGZ	
	INOUT	GNT# (PCI バス)			
386		BOTTOM	vss_io.b7	PVSS2DGZ	170
		IO digital VSS(0V)			
387		BOTTOM	pci_iopad0_upclk	PCI66SDGZ	
	INOUT	CLK (PCI バス)			
388		BOTTOM	vdd_io.b9	PVDD2DGZ	45
		IO digital VDD(3.3V)			
389		BOTTOM	pci_iopad0_uprst	PCI66SDGZ	
	INOUT	RST# (PCI バス)			
390		BOTTOM	vss_core.b16	PVSS1DGZ	40
		Core digital VSS(0V)			
391		BOTTOM	pci_iopad0_pinta	PCI66SDGZ	
	INOUT	INTA# (PCI バス)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
392		BOTTOM	vdd_core.b9	PVDD1DGZ	45
		Core digital VDD(1.0V)			
393		BOTTOM	pci_prcut0	PRCUT2P	
		Power cut cell			
394		BOTTOM	sdram_iopad0_oe	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Output Enable < action:0 stop:1 > (SDRAM)			
395		BOTTOM	sdram_iopad0_dir	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Direction < read:1 write:0 > (SDRAM)			
396		BOTTOM	sdram_iopad0_dq127	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[127] (SDRAM)			
397		BOTTOM	sdram_iopad0_dq063	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[63] (SDRAM)			
398		BOTTOM	vss_gcs_b15	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
399		BOTTOM	sdram_iopad0_dq123	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[123] (SDRAM)			
400		BOTTOM	sdram_iopad0_dq059	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[59] (SDRAM)			
401		BOTTOM	sdram_iopad0_dq126	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[126] (SDRAM)			
402		BOTTOM	vdd_vc.b8	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
403		BOTTOM	sdram_iopad0_dq062	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[62] (SDRAM)			
404		BOTTOM	vss_gcs_b14	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
405		BOTTOM	sdram_iopad0_dq122	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[122] (SDRAM)			
406		BOTTOM	vss_go.b6	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
407		BOTTOM	sdram_iopad0_dq058	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[58] (SDRAM)			
408		BOTTOM	vdd_vq.b8	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
409		BOTTOM	sdram_iopad0_dqm15	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[15] (SDRAM)			
410		BOTTOM	vss_gcs_b13	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
411		BOTTOM	sdram_iopad0_dqm07	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[7] (SDRAM)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
412		BOTTOM	sdram.iopad0_dqs015	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[15] (SDRAM)			
413		BOTTOM	sdram.iopad0_dqs007	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[7] (SDRAM)			
414		BOTTOM	vdd_vc_b7	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
415		BOTTOM	sdram.iopad0_dq125	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[125] (SDRAM)			
416		BOTTOM	vss_gcs_b12	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
417		BOTTOM	sdram.iopad0_dq061	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[61] (SDRAM)			
418		BOTTOM	sdram.iopad0_dq121	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[121] (SDRAM)			
419		BOTTOM	vdd_vp_b7	pnl_sstl_vp	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
420		BOTTOM	sdram.iopad0_dq057	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[57] (SDRAM)			
421		BOTTOM	sdram.iopad0_dq124	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[124] (SDRAM)			
422		BOTTOM	vss_gcs_b11	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
423		BOTTOM	sdram.iopad0_dq060	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[60] (SDRAM)			
424		BOTTOM	vdd_vc_b6	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
425		BOTTOM	sdram.iopad0_dq120	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[120] (SDRAM)			
426		BOTTOM	vss_go_b5	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
427		BOTTOM	sdram.iopad0_dq056	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[56] (SDRAM)			
428		BOTTOM	vdd_vq_b6	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
429		BOTTOM	sdram.iopad0_dq119	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[119] (SDRAM)			
430		BOTTOM	vss_gcs_b10	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
431		BOTTOM	sdram.iopad0_dq055	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[55] (SDRAM)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
432		BOTTOM	sdram.iopad0_dq115	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[115] (SDRAM)			
433		BOTTOM	sdram.iopad0_dq051	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[51] (SDRAM)			
434		BOTTOM	vss_gcs_b9	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
435		BOTTOM	sdram.iopad0_dq118	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[118] (SDRAM)			
436		BOTTOM	vdd_vc_b5	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
437		BOTTOM	sdram.iopad0_dq054	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[54] (SDRAM)			
438		BOTTOM	vss_go_b4	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
439		BOTTOM	sdram.iopad0_dq114	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[114] (SDRAM)			
440		BOTTOM	vdd_vq_b5	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
441		BOTTOM	sdram.iopad0_dq050	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[50] (SDRAM)			
442		BOTTOM	vss_gcs_b8	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
443		BOTTOM	sdram.iopad0_dqm14	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[14] (SDRAM)			
444		BOTTOM	sstl_vref_b0	pnl_sstl_vref	
		SSTL VREF(1.25V)			
445		BOTTOM	sdram.iopad0_dqm06	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[6] (SDRAM)			
446		BOTTOM	vdd_vc_b4	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
447		BOTTOM	sdram.iopad0_dqs014	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[14] (SDRAM)			
448		BOTTOM	vss_gcs_b7	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
449		BOTTOM	sdram.iopad0_dqs006	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[6] (SDRAM)			
450		BOTTOM	sdram.iopad0_dq117	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[117] (SDRAM)			
451		BOTTOM	sdram.iopad0_dq053	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[53] (SDRAM)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
452		BOTTOM	vss_go.b3	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
453		BOTTOM	sdram_iopad0_dq113	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[113] (SDRAM)			
454		BOTTOM	vdd_vq.b4	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
455		BOTTOM	sdram_iopad0_dq049	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[49] (SDRAM)			
456		BOTTOM	vss_gcs.b6	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
457		BOTTOM	sdram_iopad0_dq116	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[116] (SDRAM)			
458		BOTTOM	vdd_vc.b3	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
459		BOTTOM	sdram_iopad0_dq052	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[52] (SDRAM)			
460		BOTTOM	sdram_iopad0_dq112	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[112] (SDRAM)			
461		BOTTOM	vdd_vp.b3	pnl_sstl_vp	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
462		BOTTOM	sdram_iopad0_dq048	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[48] (SDRAM)			
463		BOTTOM	sdram_iopad0_dq111	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[111] (SDRAM)			
464		BOTTOM	vss_gcs.b5	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
465		BOTTOM	sdram_iopad0_dq047	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[47] (SDRAM)			
466		BOTTOM	sdram_iopad0_dq107	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[107] (SDRAM)			
467		BOTTOM	sdram_iopad0_dq043	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[43] (SDRAM)			
468		BOTTOM	vdd_vc.b2	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
469		BOTTOM	sdram_iopad0_dq110	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[110] (SDRAM)			
470		BOTTOM	vss_gcs.b4	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
471		BOTTOM	sdram_iopad0_dq046	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[46] (SDRAM)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
472		BOTTOM	vss_go.b2	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
473		BOTTOM	sdram_iopad0_dq106	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[106] (SDRAM)			
474		BOTTOM	vdd_vq.b2	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
475		BOTTOM	sdram_iopad0_dq042	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[42] (SDRAM)			
476		BOTTOM	vss_gcs.b3	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
477		BOTTOM	sdram_iopad0_dqm13	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[13] (SDRAM)			
478		BOTTOM	sdram_iopad0_dqm05	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[5] (SDRAM)			
479		BOTTOM	sdram_iopad0_dqs013	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[13] (SDRAM)			
480		BOTTOM	vdd_vc.b1	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
481		BOTTOM	sdram_iopad0_dqs005	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[5] (SDRAM)			
482		BOTTOM	vss_gcs.b2	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
483		BOTTOM	sdram_iopad0_dq109	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[42] (SDRAM)			
484		BOTTOM	vss_go.b1	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
485		BOTTOM	sdram_iopad0_dq045	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[45] (SDRAM)			
486		BOTTOM	vdd_vq.b1	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
487		BOTTOM	sdram_iopad0_dq105	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[105] (SDRAM)			
488		BOTTOM	vss_gcs.b1	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
489		BOTTOM	sdram_iopad0_dq041	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[41] (SDRAM)			
490		BOTTOM	sdram_iopad0_dq108	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[108] (SDRAM)			
491		BOTTOM	sdram_iopad0_dq044	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[44] (SDRAM)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
492		BOTTOM	vdd_vc_b0	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
493		BOTTOM	sdram_iopad0_dq104	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[104] (SDRAM)			
494		BOTTOM	vss_gcs_b0	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
495		BOTTOM	sdram_iopad0_dq040	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[40] (SDRAM)			
496		BOTTOM	sdram_iopad0_dq103	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[103] (SDRAM)			
497		BOTTOM	sdram_iopad0_dq039	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[39] (SDRAM)			
498		BOTTOM	vss_go_b0	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
499		BOTTOM	sdram_iopad0_dq099	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[99] (SDRAM)			
500		BOTTOM	vdd_vq_b0	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
501		BOTTOM	sdram_iopad0_dq035	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[35] (SDRAM)			
502		BOTTOM	sdram_iopad0_dq102	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[102] (SDRAM)			
503		RIGHT	sdram_iopad0_dq038	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[38] (SDRAM)			
504		RIGHT	sdram_iopad0_dq098	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[98] (SDRAM)			
505		RIGHT	sdram_iopad0_dq034	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[34] (SDRAM)			
506		RIGHT	sdram_iopad0_dqm12	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[12] (SDRAM)			
507		RIGHT	sdram_iopad0_dqm04	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[4] (SDRAM)			
508		RIGHT	vdd_vp_r19	pnl_sstll_vp	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
509		RIGHT	sdram_iopad0_dqs012	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[12] (SDRAM)			
510		RIGHT	sdram_iopad0_dqs004	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[14] (SDRAM)			
511		RIGHT	sdram_iopad0_dq101	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[101] (SDRAM)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
512		RIGHT	sdram_iopad0_dq037	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[37] (SDRAM)			
513		RIGHT	vss_go.r15	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
514		RIGHT	sdram_iopad0_dq097	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[97] (SDRAM)			
515		RIGHT	vdd_vq.r18	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
516		RIGHT	sdram_iopad0_dq033	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[33] (SDRAM)			
517		RIGHT	vdd_sstl.r19	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
518		RIGHT	sdram_iopad0_dq100	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[100] (SDRAM)			
519		RIGHT	vss_gcs.r32	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
520		RIGHT	sdram_iopad0_dq036	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[36] (SDRAM)			
521		RIGHT	sdram_iopad0_dq096	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[96] (SDRAM)			
522		RIGHT	sdram_iopad0_dq032	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[32] (SDRAM)			
523		RIGHT	sdram_iopad0_cs1	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	CS[1] (SDRAM)			
524		RIGHT	sdram_iopad0_cs0	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	CS[0] (SDRAM)			
525		RIGHT	vss_gcs.r31	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
526		RIGHT	sdram_iopad0_cas	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	CAS (SDRAM)			
527		RIGHT	vdd_sstl.r18	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
528		RIGHT	sdram_iopad0_we	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	WE (SDRAM)			
529		RIGHT	vss_go.r14	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
530		RIGHT	sdram_iopad0_ras	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	RAS (SDRAM)			
531		RIGHT	vdd_vq.r17	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
532		RIGHT	sdram_iopad0_bank0	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Ba[0] (SDRAM)			
533		RIGHT	vss_gcs_r30	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
534		RIGHT	sdram_iopad0_bank1	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Ba[1] (SDRAM)			
535		RIGHT	sdram_iopad0_addr10	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[10] (SDRAM)			
536		RIGHT	vdd_vp_r16	pnl_sstl_vp	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
537		RIGHT	sdram_iopad0_addr00	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[0] (SDRAM)			
538		RIGHT	sdram_iopad0_addr01	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[1] (SDRAM)			
539		RIGHT	vss_gcs_r29	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
540		RIGHT	sdram_iopad0_addr02	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[2] (SDRAM)			
541		RIGHT	vdd_sstl_r17	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
542		RIGHT	sdram_iopad0_addr03	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[3] (SDRAM)			
543		RIGHT	vss_go_r13	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
544		RIGHT	sdram_iopad0_addr04	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[4] (SDRAM)			
545		RIGHT	vdd_vq_r15	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
546		RIGHT	sdram_iopad0_addr05	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[5] (SDRAM)			
547		RIGHT	vss_gcs_r28	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
548		RIGHT	sdram_iopad0_addr06	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[6] (SDRAM)			
549		RIGHT	sdram_iopad0_addr07	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[7] (SDRAM)			
550		RIGHT	sdram_iopad0_addr08	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[8] (SDRAM)			
551		RIGHT	vdd_sstl_r16	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
552		RIGHT	sdram_iopad0_addr09	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[9] (SDRAM)			
553		RIGHT	sdram_iopad0_addr11	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[11] (SDRAM)			
554		RIGHT	sdram_iopad0_addr12	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[12] (SDRAM)			
555		RIGHT	vdd_vq_r14	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
556		RIGHT	sdram_iopad0_cke	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	CKE (SDRAM)			
557		RIGHT	vss_go_r12	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
558		RIGHT	sdram_iopad0_dq095	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[95] (SDRAM)			
559		RIGHT	vss_gcs_r27	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
560		RIGHT	sdram_iopad0_dq031	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[31] (SDRAM)			
561		RIGHT	vdd_sstl_r15	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
562		RIGHT	sdram_iopad0_dq091	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[91] (SDRAM)			
563		RIGHT	sdram_iopad0_dq027	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[27] (SDRAM)			
564		RIGHT	sdram_iopad0_dq094	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[94] (SDRAM)			
565		RIGHT	vss_gcs_r26	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
566		RIGHT	sdram_iopad0_dq030	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[30] (SDRAM)			
567		RIGHT	vss_go_r11	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
568		RIGHT	sdram_iopad0_dq090	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[90] (SDRAM)			
569		RIGHT	vdd_vq_r13	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
570		RIGHT	sdram_iopad0_dq026	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[26] (SDRAM)			
571		RIGHT	vss_gcs_r25	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
572		RIGHT	sdram.iopad0_dqm11	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[11] (SDRAM)			
573		RIGHT	vdd_sstl_r14	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
574		RIGHT	sdram.iopad0_dqm03	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[3] (SDRAM)			
575		RIGHT	sdram.iopad0_dqs011	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[11] (SDRAM)			
576		RIGHT	sdram.iopad0_dqs003	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[3] (SDRAM)			
577		RIGHT	vss_gcs_r24	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
578		RIGHT	sdram.iopad0_dq093	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[93] (SDRAM)			
579		RIGHT	sdram.iopad0_dq029	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[29] (SDRAM)			
580		RIGHT	sstl_vref_r0	pnl_sstl_vref	
		SSTL VREF(1.25V)			
581		RIGHT	sdram.iopad0_dq089	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[89] (SDRAM)			
582		RIGHT	sdram.iopad0_dq025	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[25] (SDRAM)			
583		RIGHT	vdd_sstl_r13	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
584		RIGHT	sdram.iopad0_dq092	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[92] (SDRAM)			
585		RIGHT	vss_gcs_r23	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
586		RIGHT	sdram.iopad0_dq028	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[28] (SDRAM)			
587		RIGHT	sdram.iopad0_dq088	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[88] (SDRAM)			
588		RIGHT	vdd_vp_r12	pnl_sstll_vp	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
589		RIGHT	sdram.iopad0_dq024	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[24] (SDRAM)			
590		RIGHT	sdram.iopad0_dq087	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[87] (SDRAM)			
591		RIGHT	vss_gcs_r22	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
592		RIGHT	sdram_iopad0_dq023	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[23] (SDRAM)			
593		RIGHT	vdd_sstl_r12	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
594		RIGHT	sdram_iopad0_dq083	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[83] (SDRAM)			
595		RIGHT	sdram_iopad0_dq019	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[19] (SDRAM)			
596		RIGHT	sdram_iopad0_dq086	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[86] (SDRAM)			
597		RIGHT	vss_gcs_r21	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
598		RIGHT	sdram_iopad0_dq022	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[22] (SDRAM)			
599		RIGHT	vdd_vq_r11	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
600		RIGHT	sdram_iopad0_dq082	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[82] (SDRAM)			
601		RIGHT	vss_go_r10	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
602		RIGHT	sdram_iopad0_dq018	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[18] (SDRAM)			
603		RIGHT	vdd_sstl_r11	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
604		RIGHT	sdram_iopad0_dqm10	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[10] (SDRAM)			
605		RIGHT	vss_gcs_r20	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
606		RIGHT	sdram_iopad0_dqm02	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[2] (SDRAM)			
607		RIGHT	sdram_iopad0_dqs010	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[10] (SDRAM)			
608		RIGHT	vdd_vq_r10	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
609		RIGHT	sdram_iopad0_dqs002	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[2] (SDRAM)			
610		RIGHT	sdram_iopad0_dq085	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[85] (SDRAM)			
611		RIGHT	vss_gcs_r19	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
612		RIGHT	sdram_iopad0_dq021	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[21] (SDRAM)			
613		RIGHT	vdd_sstl_r10	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
614		RIGHT	sdram_iopad0_clk0_	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Clk0_ (SDRAM)			
615		RIGHT	vdd_vq_r9	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
616		RIGHT	sdram_iopad0_dq081	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[81] (SDRAM)			
617		RIGHT	vss_go_r9	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
618		RIGHT	sdram_iopad0_clk0	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Clk0 (SDRAM)			
619		RIGHT	vss_gcs_r18	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
620		RIGHT	sdram_iopad0_dq017	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[17] (SDRAM)			
621		RIGHT	sdram_iopad0_dq084	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[84] (SDRAM)			
622		RIGHT	sdram_iopad0_dq020	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[20] (SDRAM)			
623		RIGHT	vss_gcs_r17	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
624		RIGHT	sdram_iopad0_dq080	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[80] (SDRAM)			
625		RIGHT	sdram_iopad0_dq016	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[16] (SDRAM)			
626		RIGHT	sdram_iopad0_dq079	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[79] (SDRAM)			
627		RIGHT	vdd_sstl_r9	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
628		RIGHT	sdram_iopad0_clk1_	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Clk1_ (SDRAM)			
629		RIGHT	vss_gcs_r16	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
630		RIGHT	sdram_iopad0_dq015	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[15] (SDRAM)			
631		RIGHT	vdd_vq_r8	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
632		RIGHT	sdram_iopad0_clk1	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Clk1 (SDRAM)			
633		RIGHT	vss_go_r8	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
634		RIGHT	sdram_iopad0_dq075	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[75] (SDRAM)			
635		RIGHT	sdram_iopad0_dq011	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[11] (SDRAM)			
636		RIGHT	sdram_iopad0_dq078	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[78] (SDRAM)			
637		RIGHT	vss_gcs_r15	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
638		RIGHT	sdram_iopad0_dq014	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[14] (SDRAM)			
639		RIGHT	vdd_sstl_r8	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
640		RIGHT	sdram_iopad0_dq074	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[74] (SDRAM)			
641		RIGHT	sdram_iopad0_dq010	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[10] (SDRAM)			
642		RIGHT	sdram_iopad0_dqm09	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[9] (SDRAM)			
643		RIGHT	vss_gcs_r14	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
644		RIGHT	sdram_iopad0_dqm01	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[1] (SDRAM)			
645		RIGHT	vdd_vq_r7	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
646		RIGHT	sdram_iopad0_dqs009	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[9] (SDRAM)			
647		RIGHT	vss_go_r7	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
648		RIGHT	sdram_iopad0_dqs001	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[1] (SDRAM)			
649		RIGHT	vdd_sstl_r7	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
650		RIGHT	sdram_iopad0_dq077	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[77] (SDRAM)			
651		RIGHT	vss_gcs_r13	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
652		RIGHT	sdram.iopad0_dq013	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[13] (SDRAM)			
653		RIGHT	sdram.iopad0_dq073	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[73] (SDRAM)			
654		RIGHT	sstl_vref_r1	pnl_sstl_vref	
		SSTL VREF(1.25V)			
655		RIGHT	sdram.iopad0_dq009	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[9] (SDRAM)			
656		RIGHT	sdram.iopad0_dq076	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[76] (SDRAM)			
657		RIGHT	vss_gcs_r12	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
658		RIGHT	sdram.iopad0_dq012	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[12] (SDRAM)			
659		RIGHT	vdd_sstl_r6	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
660		RIGHT	sdram.iopad0_dq072	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[72] (SDRAM)			
661		RIGHT	vdd_vq_r6	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
662		RIGHT	sdram.iopad0_dq008	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[8] (SDRAM)			
663		RIGHT	vss_go_r6	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
664		RIGHT	sdram.iopad0_dq071	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[71] (SDRAM)			
665		RIGHT	vss_gcs_r11	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
666		RIGHT	sdram.iopad0_dq007	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[7] (SDRAM)			
667		RIGHT	sdram.iopad0_dq067	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[67] (SDRAM)			
668		RIGHT	sdram.iopad0_dq003	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[3] (SDRAM)			
669		RIGHT	vss_gcs_r10	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
670		RIGHT	sdram.iopad0_dq070	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[70] (SDRAM)			
671		RIGHT	vdd_sstl_r5	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
672		RIGHT	sdram_iopad0_dq006	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[6] (SDRAM)			
673		RIGHT	sdram_iopad0_dq066	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[66] (SDRAM)			
674		RIGHT	sdram_iopad0_dq002	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[2] (SDRAM)			
675		RIGHT	vss_gcs_r9	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
676		RIGHT	sdram_iopad0_dqm08	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[8] (SDRAM)			
677		RIGHT	vdd_vq_r5	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
678		RIGHT	sdram_iopad0_dqm00	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[0] (SDRAM)			
679		RIGHT	vss_go_r5	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
680		RIGHT	sdram_iopad0_dqs008	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[8] (SDRAM)			
681		RIGHT	vdd_sstl_r4	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
682		RIGHT	sdram_iopad0_dqs000	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[0] (SDRAM)			
683		RIGHT	vss_gcs_r8	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
684		RIGHT	sdram_iopad0_dq069	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[69] (SDRAM)			
685		RIGHT	sdram_iopad0_dq005	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[5] (SDRAM)			
686		RIGHT	sdram_iopad0_dq065	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[65] (SDRAM)			
687		RIGHT	vss_go_r4	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
688		RIGHT	sdram_iopad0_dq001	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[1] (SDRAM)			
689		RIGHT	vss_gcs_r7	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
690		RIGHT	sdram_iopad0_dq068	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[68] (SDRAM)			
691		RIGHT	vdd_sstl_r3	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
		入出力	備考		
692		RIGHT	sdrām.iopad0_dq004	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[4] (SDRAM)			
693		RIGHT	vss_go.r3	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
694		RIGHT	sdrām.iopad0_dq064	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[64] (SDRAM)			
695		RIGHT	vdd_vq.r4	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
696		RIGHT	sdrām.iopad0_dq000	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[0] (SDRAM)			
697		RIGHT	vss_gcs.r6	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
698		RIGHT	link_sdrām.iopad0_oe	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Output Enable ¡action:0 stop:1¡ (LINK SDRAM)			
699		RIGHT	link_sdrām.iopad0_dir	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Direction ¡read:1 write:0¡ (LINK SDRAM)			
700		RIGHT	link_sdrām.iopad0_addr04	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[4] (LINK SDRAM)			
701		RIGHT	link_sdrām.iopad0_addr03	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[3] (LINK SDRAM)			
702		RIGHT	link_sdrām.iopad0_addr05	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[5] (LINK SDRAM)			
703		RIGHT	vss_gcs.r5	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
704		RIGHT	link_sdrām.iopad0_addr02	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[2] (LINK SDRAM)			
705		RIGHT	vdd_sstl.r2	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
706		RIGHT	link_sdrām.iopad0_addr06	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[6] (LINK SDRAM)			
707		RIGHT	vss_go.r2	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
708		RIGHT	link_sdrām.iopad0_addr01	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[1] (LINK SDRAM)			
709		RIGHT	vdd_vq.r2	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
710		RIGHT	link_sdrām.iopad0_addr07	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[7] (LINK SDRAM)			
711		RIGHT	vss_gcs.r4	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
712		RIGHT	link_sdram_iopad0_addr00	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[0] (LINK SDRAM)			
713		RIGHT	link_sdram_iopad0_addr08	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[8] (LINK SDRAM)			
714		RIGHT	link_sdram_iopad0_addr10	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[10] (LINK SDRAM)			
715		RIGHT	vdd_sstl_r1	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
716		RIGHT	link_sdram_iopad0_addr09	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[9] (LINK SDRAM)			
717		RIGHT	vss_gcs_r3	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
718		RIGHT	link_sdram_iopad0_bank1	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Ba[1] (LINK SDRAM)			
719		RIGHT	vss_go_r1	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
720		RIGHT	link_sdram_iopad0_addr11	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[11] (LINK SDRAM)			
721		RIGHT	vdd_vq_r1	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
722		RIGHT	link_sdram_iopad0_bank0	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Ba[0] (LINK SDRAM)			
723		RIGHT	vss_gcs_r2	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
724		RIGHT	link_sdram_iopad0_addr12	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	A[12] (LINK SDRAM)			
725		RIGHT	link_sdram_iopad0_cs1	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	CS[1] (LINK SDRAM)			
726		RIGHT	link_sdram_iopad0_cs0	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	CS[0] (LINK SDRAM)			
727		RIGHT	link_sdram_iopad0_cke	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	CKE (LINK SDRAM)			
728		RIGHT	lvds_vref_r0	pnl_vref_lvds	
		LVDS VREF(1.2V)			
729		RIGHT	vdd_vc_r0	pnl_vc_lvds	
		Core digital VDD(1.0V)			
730		RIGHT	link_iopad0_data_s_out_iopad1_p	pnl_lvds85_out_gcs	
	OUTPUT	Serial data output1+ (LINK)			
731		RIGHT	link_iopad0_data_s_out_iopad1	pnl_lvds85_out_gcs	
		Core digital VSS(0V)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
		入出力	備考		
732		RIGHT	link_iopad0_data_s_out_iopad1_n	pnl_lvds85_out_gcs	
		OUTPUT	Serial data output1- (LINK)		
733		RIGHT	vss_go_r0	pnl_go_lvds	
			IO digital VSS(0V)		
734		RIGHT	link_iopad0_data_s_out_iopad2_p	pnl_lvds85_out_vop	
		OUTPUT	Serial data output2+ (LINK)		
735		RIGHT	link_iopad0_data_s_out_iopad2	pnl_lvds85_out_vop	
			LVDS IO digital VDD(3.3V)		
736		RIGHT	link_iopad0_data_s_out_iopad2_n	pnl_lvds85_out_vop	
		OUTPUT	Serial data output2- (LINK)		
737		RIGHT	vss_gcs_r1	pnl_gcs_lvds	
			Core digital VSS(0V)		
738		RIGHT	link_iopad0_data_s_in_iopad1_p	pnl_lvds85_se_in	
		INPUT	Serial data input1+ (LINK)		
739		RIGHT	link_iopad0_data_s_in_iopad1_n	pnl_lvds85_se_in	
		INPUT	Serial data input1- (LINK)		
740		RIGHT	link_iopad0_data_s_out_iopad3_p	pnl_lvds85_out_yc	
		OUTPUT	Serial data output3+ (LINK)		
741		RIGHT	link_iopad0_data_s_out_iopad3	pnl_lvds85_out_yc	
			Core digital VDD(1.0V)		
742		RIGHT	link_iopad0_data_s_out_iopad3_n	pnl_lvds85_out_yc	
		OUTPUT	Serial data output3- (LINK)		
743		RIGHT	vss_gcs_r0	pnl_gcs_lvds	
			Core digital VSS(0V)		
744		RIGHT	link_iopad0_data_s_out_iopad4_p	pnl_lvds85_out_go	
		OUTPUT	Serial data output4+ (LINK)		
745		RIGHT	link_iopad0_data_s_out_iopad4	pnl_lvds85_out_go	
			IO digital VSS(0V)		
746		RIGHT	link_iopad0_data_s_out_iopad4_n	pnl_lvds85_out_go	
		OUTPUT	Serial data output4- (LINK)		
747		RIGHT	vdd_vop_r0	pnl_vop_lvds	
			LVDS IO digital VDD(3.3V)		
748		RIGHT	link_iopad0_data_s_in_iopad2_p	pnl_lvds85_se_in	
		INPUT	Serial data input2+ (LINK)		
749		RIGHT	link_iopad0_data_s_in_iopad2_n	pnl_lvds85_se_in	
		INPUT	Serial data input2- (LINK)		
750		RIGHT	link_iopad0_data_s_in_iopad3_p	pnl_lvds85_se_in	
		INPUT	Serial data input3+ (LINK)		
751		RIGHT	link_iopad0_data_s_in_iopad3_n	pnl_lvds85_se_in	
		INPUT	Serial data input3- (LINK)		

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
752		RIGHT	link_iopad0_data_s_in_iopad4_p	pnl_lvds85_se.in	
	INPUT	Serial data input4+ (LINK)			
753		RIGHT	link_iopad0_data_s_in_iopad4_n	pnl_lvds85_se.in	
	INPUT	Serial data input4- (LINK)			
754		TOP	link_iopad0_event_s_in_iopad4_p	pnl_lvds85_se.in	
	INPUT	Serial event input4+ (LINK)			
755		TOP	link_iopad0_event_s_in_iopad4_n	pnl_lvds85_se.in	
	INPUT	Serial event input4- (LINK)			
756		TOP	vss_go.t13	pnl_go_lvds	
		IO digital VSS(0V)			
757		TOP	link_iopad0_event_s_out_pad4_p	pnl_lvds85_out_vop_p	
	OUTPUT	Serial event output4+ (LINK)			
758		TOP	link_iopad0_event_s_out_pad4	pnl_lvds85_out_vop	
		LVDS IO digital VDD(3.3V)			
759		TOP	link_iopad0_event_s_out_pad4_n	pnl_lvds85_out_vop_n	
	OUTPUT	Serial event output4- (LINK)			
760		TOP	link_iopad0_event_s_in_iopad3_p	pnl_lvds85_se.in_p	
	INPUT	Serial event input3+ (LINK)			
761		TOP	link_iopad0_event_s_in_iopad3_n	pnl_lvds85_se.in_n	
	INPUT	Serial event input3- (LINK)			
762		TOP	vss_gcs.t44	pnl_gcs_lvds	
		Core digital VSS(0V)			
763		TOP	link_iopad0_event_s_in_iopad2_p	pnl_lvds85_se.in_p	
	INPUT	Serial event input2+ (LINK)			
764		TOP	link_iopad0_event_s_in_iopad2_n	pnl_lvds85_se.in_n	
	INPUT	Serial event input2- (LINK)			
765		TOP	link_iopad0_event_s_out_pad3_p	pnl_lvds85_out_vc_p	
	OUTPUT	Serial event output3+ (LINK)			
766		TOP	link_iopad0_event_s_out_pad3	pnl_lvds85_out_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
767		TOP	link_iopad0_event_s_out_pad3_n	pnl_lvds85_out_vc_n	
	OUTPUT	Serial event output3- (LINK)			
768		TOP	vss_gcs.t43	pnl_gcs_lvds	
		Core digital VSS(0V)			
769		TOP	link_iopad0_event_s_out_pad2_p	pnl_lvds85_out_go_p	
	OUTPUT	Serial event output2+ (LINK)			
770		TOP	link_iopad0_event_s_out_pad2	pnl_lvds85_out_go	
		IO digital VSS(0V)			
771		TOP	link_iopad0_event_s_out_pad2_n	pnl_lvds85_out_go_n	
	OUTPUT	Serial event output2- (LINK)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
772		TOP	vdd_vop.t14	pnl_vop_lvds	
		LVDS IO digital VDD(3.3V)			
773		TOP	link_iopad0_event.s_in_iopad1_p	pnl_lvds85_se.in_p	
	INPUT	Serial event input1+ (LINK)			
774		TOP	link_iopad0_event.s_in_iopad1_n	pnl_lvds85_se.in_n	
	INPUT	Serial event input1- (LINK)			
775		TOP	link_iopad0_event.s_out_pad1_p	pnl_lvds85_out_gcs_p	
	OUTPUT	Serial event output1+ (LINK)			
776		TOP	link_iopad0_event.s_out_pad1	pnl_lvds85_out_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
777		TOP	link_iopad0_event.s_out_pad1_n	pnl_lvds85_out_gcs_n	
	OUTPUT	Serial event output1- (LINK)			
778		TOP	vdd_sstl_vc.t25	pnl_vc_lvds	
		Core digital VDD(1.0V)			
779		TOP	link_sdram_iopad0_ras	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	RAS (LINK SDRAM)			
780		TOP	vss_go.t12	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
781		TOP	link_sdram_iopad0_cas	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	CAS (LINK SDRAM)			
782		TOP	vdd_vq.t13	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
783		TOP	link_sdram_iopad0_we	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	WE (LINK SDRAM)			
784		TOP	vss_gcs.t42	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
785		TOP	link_sdram_iopad0_dqm3	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[3] (LINK SDRAM)			
786		TOP	link_sdram_iopad0_dqm1	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[1] (LINK SDRAM)			
787		TOP	link_sdram_iopad0_dqm2	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[2] (LINK SDRAM)			
788		TOP	vdd_vc.t24	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
789		TOP	link_sdram_iopad0_dqm0	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Dm[0] (LINK SDRAM)			
790		TOP	vss_gcs.t41	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
791		TOP	link_sdram_iopad0_clk	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Clk (LINK SDRAM)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
792		TOP	vss_go.t11	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
793		TOP	link_sdram_iopad0_dqs3	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[3] (LINK SDRAM)			
794		TOP	vdd_vp.t12	pnl_sstl_vp	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
795		TOP	link_sdram_iopad0_dqs1	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[1] (LINK SDRAM)			
796		TOP	link_sdram_iopad0_dqs2	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[2] (LINK SDRAM)			
797		TOP	link_sdram_iopad0_dqs0	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dqs[0] (LINK SDRAM)			
798		TOP	vss_gcs.t40	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
799		TOP	link_sdram_iopad0_dq24	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[24] (LINK SDRAM)			
800		TOP	vdd_vc.t23	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
801		TOP	link_sdram_iopad0_dq08	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[8] (LINK SDRAM)			
802		TOP	link_sdram_iopad0_dq23	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[23] (LINK SDRAM)			
803		TOP	link_sdram_iopad0_dq07	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[7] (LINK SDRAM)			
804		TOP	vss_gcs.t39	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
805		TOP	link_sdram_iopad0_clk_	pnl_sstl_2classi	
	OUTPUT	Clk_ (LINK SDRAM)			
806		TOP	vss_go.t10	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
807		TOP	link_sdram_iopad0_dq25	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[25] (LINK SDRAM)			
808		TOP	vdd_vq.t11	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
809		TOP	link_sdram_iopad0_dq09	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[9] (LINK SDRAM)			
810		TOP	vss_gcs.t38	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
811		TOP	link_sdram_iopad0_dq22	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[22] (LINK SDRAM)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
812		TOP	vdd_vc.t22	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
813		TOP	link_sdram_iopad0_dq06	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[6] (LINK SDRAM)			
814		TOP	sstl_vref.t0	pnl_sstl_vref	
		SSTL VREF(1.25V)			
815		TOP	link_sdram_iopad0_dq26	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[26] (LINK SDRAM)			
816		TOP	vss_gcs.t37	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
817		TOP	link_sdram_iopad0_dq10	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[10] (LINK SDRAM)			
818		TOP	vss_go.t9	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
819		TOP	link_sdram_iopad0_dq21	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[21] (LINK SDRAM)			
820		TOP	vdd_vq.t10	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
821		TOP	link_sdram_iopad0_dq05	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[5] (LINK SDRAM)			
822		TOP	vss_gcs.t36	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
823		TOP	link_sdram_iopad0_dq27	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[27] (LINK SDRAM)			
824		TOP	vdd_vc.t21	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
825		TOP	link_sdram_iopad0_dq11	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[11] (LINK SDRAM)			
826		TOP	link_sdram_iopad0_dq20	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[20] (LINK SDRAM)			
827		TOP	link_sdram_iopad0_dq04	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[4] (LINK SDRAM)			
828		TOP	vss_gcs.t35	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
829		TOP	link_sdram_iopad0_dq28	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[28] (LINK SDRAM)			
830		TOP	link_sdram_iopad0_dq12	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[12] (LINK SDRAM)			
831		TOP	link_sdram_iopad0_dq19	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[19] (LINK SDRAM)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
832		TOP	vddl_vc.t20	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
833		TOP	link_sdram_iopad0_dq03	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[3] (LINK SDRAM)			
834		TOP	vss_gcs.t34	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
835		TOP	link_sdram_iopad0_dq29	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[29] (LINK SDRAM)			
836		TOP	vss_go.t8	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
837		TOP	link_sdram_iopad0_dq13	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[13] (LINK SDRAM)			
838		TOP	vdd_vq.t8	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
839		TOP	link_sdram_iopad0_dq18	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[18] (LINK SDRAM)			
840		TOP	link_sdram_iopad0_dq02	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[2] (LINK SDRAM)			
841		TOP	link_sdram_iopad0_dq30	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[30] (LINK SDRAM)			
842		TOP	vss_gcs.t33	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
843		TOP	link_sdram_iopad0_dq14	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[14] (LINK SDRAM)			
844		TOP	vdd_vc.t19	pnl_sstl_vc	
		Core digital VDD(1.0V)			
845		TOP	link_sdram_iopad0_dq17	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[17] (LINK SDRAM)			
846		TOP	vss_go.t7	pnl_sstl_go	
		IO digital VSS(0V)			
847		TOP	link_sdram_iopad0_dq01	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[1] (LINK SDRAM)			
848		TOP	vdd_vq.t7	pnl_sstl_vq	
		SSTL IO digital VDD(2.5V)			
849		TOP	link_sdram_iopad0_dq31	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[31] (LINK SDRAM)			
850		TOP	vss_sstl_gcs.t32	pnl_sstl_gcs	
		Core digital VSS(0V)			
851		TOP	link_sdram_iopad0_dq15	pnl_sstl_2classi	
	INOUT	Dq[15] (LINK SDRAM)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
852		TOP	link_sdram_iopad0_dq16	pnl_sstl2classi	
	INOUT	Dq[16] (LINK SDRAM)			
853		TOP	link_sdram_iopad0_dq00	pnl_sstl2classi	
	INOUT	Dq[0] (LINK SDRAM)			
854		TOP	link_iopad0_data_p_in4_iopad3	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel data input4.3 (LINK)			
855		TOP	link_iopad0_data_p_in4_iopad2	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel data input4.2 (LINK)			
856		TOP	vss_gcs_t31	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
857		TOP	link_iopad0_data_p_in4_iopad1	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel data input4.1 (LINK)			
858		TOP	vss_go_t6	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
859		TOP	link_iopad0_data_p_out4_iopad3	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel data output4.3 (LINK)			
860		TOP	vdd_vop_t6	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
861		TOP	link_iopad0_data_p_out4_iopad2	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel data output4.2 (LINK)			
862		TOP	vdd_vc_t18	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
863		TOP	link_iopad0_data_p_out4_iopad1	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel data output4.1 (LINK)			
864		TOP	vss_gcs_t30	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
865		TOP	link_iopad0_data_p_in3_iopad3	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel data input3.3 (LINK)			
866		TOP	link_iopad0_data_p_in3_iopad2	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel data input3.2 (LINK)			
867		TOP	link_iopad0_data_p_in3_iopad1	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel data input3.1 (LINK)			
868		TOP	vdd_vc_t17	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
869		TOP	link_iopad0_data_p_out3_iopad3	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel data output3.3 (LINK)			
870		TOP	vss_gcs_t29	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
871		TOP	link_iopad0_data_p_out3_iopad2	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel data output3.2 (LINK)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
872		TOP	vss_go.t5	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
873		TOP	link_iopad0_data_p_out3_iopad1	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel data output3_1 (LINK)			
874		TOP	vdd_vop.t5	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
875		TOP	link_iopad0_data_p_in2_iopad3	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel data input2_3 (LINK)			
876		TOP	vss_gcs.t28	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
877		TOP	link_iopad0_data_p_in2_iopad2	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel data input2_2 (LINK)			
878		TOP	link_iopad0_data_p_in2_iopad1	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel data input2_1 (LINK)			
879		TOP	link_iopad0_data_p_out2_iopad3	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel data output2_3 (LINK)			
880		TOP	vdd_vc.t16	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
881		TOP	link_iopad0_data_p_out2_iopad2	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel data output2_2 (LINK)			
882		TOP	vss_gcs.t27	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
883		TOP	link_iopad0_data_p_out2_iopad1	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel data output2_1 (LINK)			
884		TOP	vss_go.t4	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
885		TOP	link_iopad0_data_p_in1_iopad3	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel data input1_3 (LINK)			
886		TOP	vdd_vop.t4	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
887		TOP	link_iopad0_data_p_in1_iopad2	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel data input1_2 (LINK)			
888		TOP	link_iopad0_data_p_in1_iopad1	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel data input1_1 (LINK)			
889		TOP	link_iopad0_data_p_out1_iopad3	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel data output1_3 (LINK)			
890		TOP	vss_gcs.t26	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
891		TOP	link_iopad0_data_p_out1_iopad2	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel data output1_2 (LINK)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
892		TOP	vdd_vc.t15	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
893		TOP	link_iopad0_data_p_out1_iopad1	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel data output1.1 (LINK)			
894		TOP	link_iopad0_event_p_in4_iopad3	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel event input4.3 (LINK)			
895		TOP	link_iopad0_event_p_in4_iopad2	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel event input4.2 (LINK)			
896		TOP	vss_gcs.t25	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
897		TOP	link_iopad0_event_p_in4_iopad1	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel event input4.1 (LINK)			
898		TOP	link_iopad0_event_p_out4_iopad3	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel event output4.3 (LINK)			
899		TOP	link_iopad0_event_p_out4_iopad2	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel event output4.2 (LINK)			
900		TOP	vdd_vc.t14	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
901		TOP	link_iopad0_event_p_out4_iopad1	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel event output4.1 (LINK)			
902		TOP	vss_gcs.t24	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
903		TOP	link_iopad0_event_p_in3_iopad3	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel event input3.3 (LINK)			
904		TOP	vss_go.t3	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
905		TOP	link_iopad0_event_p_in3_iopad2	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel event input3.2 (LINK)			
906		TOP	vdd_vop.t3	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
907		TOP	link_iopad0_event_p_in3_iopad1	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel event input3.1 (LINK)			
908		TOP	vss_gcs.t23	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
909		TOP	link_iopad0_event_p_out3_iopad3	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel event output3.3 (LINK)			
910		TOP	vdd_vc.t13	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
911		TOP	link_iopad0_event_p_out3_iopad2	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel event output3.2 (LINK)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
912		TOP	vss_gcs.t22	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
913		TOP	link_iopad0_event_p_out3_iopad1	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel event output3.1 (LINK)			
914		TOP	link_iopad0_event_p_in2_iopad3	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel event input2.3 (LINK)			
915		TOP	link_iopad0_event_p_in2_iopad2	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel event input2.2 (LINK)			
916		TOP	vss_gcs.t21	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
917		TOP	link_iopad0_event_p_in2_iopad1	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel event input2.1 (LINK)			
918		TOP	vdd_vc.t12	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
919		TOP	link_iopad0_event_p_out2_iopad3	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel event output2.3 (LINK)			
920		TOP	vss_gcs.t20	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
921		TOP	link_iopad0_event_p_out2_iopad2	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel event output2.2 (LINK)			
922		TOP	vss_gcs.t19	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
923		TOP	link_iopad0_event_p_out2_iopad1	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel event output2.1 (LINK)			
924		TOP	vdd_vc.t11	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
925		TOP	link_iopad0_event_p_in1_iopad3	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel event input1.3 (LINK)			
926		TOP	vss_gcs.t18	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
927		TOP	link_iopad0_event_p_in1_iopad2	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel event input1.2 (LINK)			
928		TOP	vss_gcs.t17	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
929		TOP	link_iopad0_event_p_in1_iopad1	pnl_it2nn8	
	INPUT	Parallel event input1.1 (LINK)			
930		TOP	vss_go.t2	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
931		TOP	link_iopad0_event_p_out1_iopad3	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel event output1.3 (LINK)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
932		TOP	vdd_vc.t10	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
933		TOP	vdd_vop.t2	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
934		TOP	vss_gcs.t16	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
935		TOP	link_iopad0_event_p_out1_iopad2	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel event output1.2 (LINK)			
936		TOP	link_iopad0_event_p_out1_iopad1	pnl_tf12it0nn8	
	OUTPUT	Parallel event output1.1 (LINK)			
937		TOP	uart_iopad0_uart1_stx_pad	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	TxD channel1 (UART)			
938		TOP	vdd_vc.t9	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
939		TOP	uart_iopad0_uart1_srx_pad	pnl_it2nn8	
	INPUT	RxD channel1 (UART)			
940		TOP	vss_gcs.t15	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
941		TOP	uart_iopad0_uart0_dtr_pad	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	DTR channel1 (UART)			
942		TOP	vss_gcs.t14	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
943		TOP	uart_iopad0_uart0_rts_pad	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	RTS channel1 (UART)			
944		TOP	vdd_vc.t8	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
945		TOP	uart_iopad0_uart0_stx_pad	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	TxD channel0 (UART)			
946		TOP	vss_gcs.t13	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
947		TOP	uart_iopad0_uart0_dcd_pad	pnl_it2nn8	
	INPUT	DCD channel0 (UART)			
948		TOP	vss_gcs.t12	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
949		TOP	uart_iopad0_uart0_ri_pad	pnl_it2nn8	
	INPUT	RI channel0 (UART)			
950		TOP	vdd_vc.t7	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
951		TOP	uart_iopad0_uart0_dsr_pad	pnl_it2nn8	
	INPUT	DSR channel0 (UART)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
952		TOP	vss_gcs.t11	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
953		TOP	uart_iopad0_uart0_srx_pad	pnl_it2nn8	
	INPUT	RxD channel0 (UART)			
954		TOP	uart_iopad0_uart0_cts_pad	pnl_it2nn8	
	INPUT	CTS channel0 (UART)			
955		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_d7	pnl_tf04it0nn2	
	INOUT	Data[7] (IEEE1394)			
956		TOP	vdd_vc.t6	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
957		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_d6	pnl_tf04it0nn2	
	INOUT	Data[6] (IEEE1394)			
958		TOP	vss_gcs.t10	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
959		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_d5	pnl_tf04it0nn2	
	INOUT	Data[5] (IEEE1394)			
960		TOP	vss_gcs.t9	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
961		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_d4	pnl_tf04it0nn2	
	INOUT	Data[4] (IEEE1394)			
962		TOP	vdd_vc.t5	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
963		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_d3	pnl_tf04it0nn2	
	INOUT	Data[3] (IEEE1394)			
964		TOP	vss_gcs.t8	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
965		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_d2	pnl_tf04it0nn2	
	INOUT	Data[2] (IEEE1394)			
966		TOP	vss_gcs.t7	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
967		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_d1	pnl_tf04it0nn2	
	INOUT	Data[1] (IEEE1394)			
968		TOP	vdd_vc.t4	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
969		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_d0	pnl_tf04it0nn2	
	INOUT	Data[0] (IEEE1394)			
970		TOP	vss_go.t1	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
971		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_isox	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	Isolation Control (IEEE1394)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
972		TOP	vss_gcs_t6	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
973		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_pc2	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	Power Class[2] (IEEE1394)			
974		TOP	vdd_vop_t1	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
975		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_pc1	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	Power Class[1] (IEEE1394)			
976		TOP	vss_gcs_t5	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
977		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_pc0	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	Power Class[0] (IEEE1394)			
978		TOP	vdd_vc_t3	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
979		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_pd	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	PD (IEEE1394)			
980		TOP	vss_gcs_t4	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
981		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_lps	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	LPS (IEEE1394)			
982		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_lreq	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	LREQ (IEEE1394)			
983		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_cna	pnl_it2nn8	
	INPUT	Cable Not Active (IEEE1394)			
984		TOP	vdd_vc_t2	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
985		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_lkon	pnl_it2nn8	
	INPUT	Link On (IEEE1394)			
986		TOP	vss_gcs_t3	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
987		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_ctl1	pnl_tf04it0nn2	
	INOUT	CTL[1] (IEEE1394)			
988		TOP	vss_gcs_t2	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
989		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_ctl0	pnl_tf04it0nn2	
	INOUT	CTL[0] (IEEE1394)			
990		TOP	vdd_vc_t1	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
991		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_sclk	pnl_it2nn8	
	INPUT	Syclk (IEEE1394)			

Pin No.	Package	辺	名前	Master Cell	mA
	入出力	備考			
992		TOP	vss_gcs_t1	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
993		TOP	ieee1394_iopad0_ieee_rstx	pnl_tf04it0nn2	
	OUTPUT	RST (IEEE1394)			
994		TOP	vdd_vc_t0	pnl_vc	135
		Core digital VDD(1.0V)			
995		TOP	ext_iopad0_data31	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [31]			
996		TOP	vss_gcs_t0	pnl_gcs	135
		Core digital VSS(0V)			
997		TOP	ext_iopad0_data30	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [30]			
998		TOP	ext_iopad0_data29	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [29]			
999		TOP	ext_iopad0_data28	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [28]			
1000		TOP	vss_go_t0	pnl_go	135
		IO digital VSS(0V)			
1001		TOP	ext_iopad0_data27	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [27]			
1002		TOP	vdd_vop_t0	pnl_vop	135
		IO digital VDD(3.3V)			
1003		TOP	ext_iopad0_data26	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [26]			
1004		TOP	ext_iopad0_data25	pnl_tf12it0nn8	
	INOUT	外部バスデータ [25]			

3

命令セット

3.1 MIPS 互換の命令

Responsive Multithreaded Processor は MIPS 互換の命令をサポートしている．以下に MIPS 互換の命令を示す．

3.1.1 Load / Store 命令

LB															Load Byte				
8bit □ー†															MIPS I				
31	26 25				21	20	16 15									0			
100000					base					rt					offset				
LB																			

ニーモニック:

LB rt, offset(base)

機能:

$GPR[rt] \leftarrow \text{sign_extend}(\text{MEM.BYTE}[GPR[\text{base}] + \text{sign_extend}(\text{offset})])$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

概要:

指定された番地から 1byte ロードする．ロードされた値は 32bit に符号拡張される．

LH															Load Halfword														
16bit □ード															MIPS I														
31					26 25					21 20					16 15					0									
100001					base					rt					offset														
LH																													

ニーモニック:

LH rt, offset(base)

機能:

$GPR[rt] \leftarrow \text{sign_extend}(\text{MEM.HWORD}[GPR[\text{base}] + \text{sign_extend}(\text{offset})])$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

Data Address Miss Align (Load):

概要:

指定されたアドレスから Half word ロードする。ロードされた値は 32bit に符号拡張される。

LHU										Load Halfword Unsigned																			
16bit 符号なしロード																				MIPS I									
31					26 25					21 20					16 15					0									
100101					base					rt					offset														
LHU																													

ニーモニック:

LHU rt, offset(base)

機能:

$GPR[rt] \leftarrow \text{zero_extend}(\text{MEM.HWORD}[GPR[\text{base}] + \text{sign_extend}(\text{offset})])$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

Data Address Miss Align (Load):

概要:

指定されたアドレスから Half word ロードする。ロードされた値は 32bit にゼロ拡張される。

SH															Store Halfword														
16bit ストア															MIPS I														
31					26 25					21 20					16 15					0									
101001					base					rt					offset														
SH																													

ニーモニック:

SH rt, offset(base)

機能:

$\text{MEM.HWORD}[\text{GPR}[\text{base}] + \text{sign_extend}(\text{offset})] \leftarrow \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

Data Address Miss Align (Store):

概要:

指定されたアドレスに Half word ストアする。

LW										Load Word
32bit ロード										MIPS I
31	26	25	21	20	16	15				0
100011		base		rt		offset				
LW										

ニーモニック:

LW rt, offset(base)

機能:

$GPR[rt] \leftarrow MEM.WORD[GPR[base] + sign_extend(offset)]$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

Data Address Miss Align (Load):

概要:

指定されたアドレスから 1Word ロードする。

SW															Store Word		
32bit □ーヅ															MIPS I		
31	26 25				21 20	16 15				0							
100011				base				rt				offset					
LW																	

ニーモニック:

SW rt, offset(base)

機能:

$\text{MEM.WORD}[\text{GPR}[\text{base}] + \text{sign_extend}(\text{offset})] \leftarrow \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

Data Address Miss Align (Store):

概要:

指定されたアドレスに 1Word ストアする。

LWL																Load Word Left															
32bit unaligned □ー┐																MIPS I															
31				26 25				21 20				16 15				0															
100010				base				rt				offset																			
LWL																															

ニーモニック:

LWL rt, offset(base)

機能:

$GPR[rt] \leftarrow \text{merge}(GPR[rt], \text{MEM}[GPR[\text{base}] + \text{sign_extend}(\text{offset})])$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

概要:

アラインされていないアドレスに対してロードを行う。LWR 命令との組み合わせにより、アラインされていないアドレスから 1Word ロードすることができる。

LWR																Load Word Right																											
32bit unaligned ロード																														MIPS I													

31								26 25								21 20								16 15								0															
100110								base								rt								offset																							

LWR

ニーモニック:

LWR rt, offset(base)

機能:

$GPR[rt] \leftarrow merge(MEM[GPR[base] + sign_extend(offset)], GPR[rt])$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

概要:

アラインされていないアドレスに対してロードを行う。LWL 命令との組み合わせにより、アラインされていないアドレスから 1Word ロードすることができる。

SWL																Store Word Left															
32bit unaligned ストア																MIPS I															
31				26				25				21				20				16				15				0			
101010				base				rt				offset																			
SWL																															

ニーモニック:

SWL rt, offset(base)

機能:

$\text{MEM}[\text{GPR}[\text{base}] + \text{sign_extend}(\text{offset})] \leftarrow \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

概要:

アラインされていないアドレスに対してストアを行う。SWR 命令との組み合わせにより、アラインされていないアドレスに 1Word ストアすることができる。

SWR																Store Word Right																							
32bit unaligned ストア																MIPS I																							
31								26 25								21 20								16 15								0							
101110								base								rt								offset															
SWR																																							

ニーモニック:

SWR rt, offset(base)

機能:

$\text{MEM}[\text{GPR}[\text{base}] + \text{sign_extend}(\text{offset})] \leftarrow \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

概要:

アラインされていないアドレスに対してストアを行う。SWL 命令との組み合わせにより、アラインされていないアドレスに 1Word ストアすることができる。

LL				Load Linked Word			
atomic read-modify-write 用 32bit ロード				MIPS II			
31	26	25	21	20	16	15	0
110000		base		rt		offset	
LL							

ニーモニック:

LL rt, offset(base)

機能:

$GPR[rt] \leftarrow MEM.WORD[GPR[base] + sign_extend(offset)]$
 LL bit $\leftarrow 1$

例外:

D-TLB No Entry Matched :
 D-TLB Protection Error :
 Data Address Miss Align (Load) :

概要:

Atomic Read-Modify-Write のロードを行う。

SC				Store Conditional Word			
atomic read-modify-write 用 32bit ストア				MIPS II			
31	26	25	21	20	16	15	0
111000		base		rt		offset	
SC							

ニーモニック:

SC rt, offset(base)

機能:

```

if LL Bit = 1 then
    MEM.WORD[GPR[base] + sign_extend(offset)] ← GPR[rt]
    GPR[rt] ← 1
else
    GPR[rt] ← 0
endif

```

例外:

D-TLB No Entry Matched :
 D-TLB Protection Error :
 Data Address Miss Align (Load) :

概要:

Atomic Read-Modify-Write のストアを行う。Atomic Read-Modify-Write が成功すると 1 が返り、失敗すると 0 が返る。

SWC1	Store Word from Floating Point
浮動小数点レジスタ用 32bit ストア	MIPS I

31	26 25	21 20	16 15	0
111001	base	rt	offset	

SWC1

ニーモニック:

SWC1 ft, offset(base)

機能:

$$\text{MEM.WORD}[\text{GPR}[\text{base}] + \text{sign_extend}(\text{offset})] \leftarrow \text{FPR}[\text{ft}]$$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

Data Address Miss Align (Store):

概要:

浮動小数点レジスタから指定されたアドレスへ 1Word ストアする。

LDC1		Load Doubleword to Floating Point	
浮動小数点レジスタ用 64bit ロード		MIPS I	

31	26 25	21 20	16 15	0
110101	base	rt	offset	

LDC1

ニーモニック:

LDC1 ft, offset(base)

機能:

$FPR[ft] \leftarrow MEM.DWORD[GPR[base] + sign_extend(offset)]$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

Data Address Miss Align (Load):

概要:

指定されたアドレスから浮動小数点レジスタへ Double word ロードする。

SDC1	Store Doubleword from Floating Point
浮動小数点レジスタ用 64bit ストア	MIPS I

31	26 25	21 20	16 15	0
111101	base	rt	offset	

SDC1

ニーモニック:

SDC1 ft, offset(base)

機能:

$$\text{MEM.DWORD}[\text{GPR}[\text{base}] + \text{sign_extend}(\text{offset})] \leftarrow \text{FPR}[\text{ft}]$$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

Data Address Miss Align (Store):

概要:

浮動小数点レジスタから指定されたアドレスへ Double word ストアする。

SLTI				Set on Less Than Immediate			
符号付き即値比較				MIPS I			
31	26	25	21	20	16	15	0
001010		rs		rt		immediate	
SLTI							

ニーモニック:

SLTI rt, rs, immediate

機能:

```
if GPR[rs] < sign_extend(immediate) then
    GPR[rt] ← 1
else
    GPR[rt] ← 0
endif
```

例外:

None

概要:

レジスタと即値を比較する。

SLTIU	Set on Less Than Immediate Unsigned
符号無し即値比較	MIPS I

31	26 25	21 20	16 15	0
001011	rs	rt	immediate	

SLTIU

ニーモニック:

SLTIU rt, rs, immediate

機能:

```

if GPR[rs] < sign_extend(immediate) then
    GPR[rt] ← 1
else
    GPR[rt] ← 0
endif

```

例外:

None

概要:

レジスタと即値を符号無しの値として比較する。

ANDI	And Immediate
即値論理積	MIPS I

31	26 25	21 20	16 15	0
001100	rs	rt	immediate	

ANDI

ニーモニック:

ANDI rt, rs, immediate

機能:

```

GPR[rt] ← GPR[rs] and zero_extend(immediate)

```

例外:

None

概要:

レジスタと即値の論理積をとる。

ORI																Or Immediate															
即値論理和																MIPS I															
31				26				25				21				20				16				15				0			
001101				rs				rt				immediate																			
ORI																															

ニーモニック:

ORI rt, rs, immediate

機能:

$\text{GPR}[\text{rt}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] \text{ or } \text{zero_extend}(\text{immediate})$

例外:

None

概要:

レジスタと即値の論理和をとる。

XORI																Exclusive Or Immediate															
即值排他的論理和																MIPS I															
31				26				25				21				20				16				15				0			
001110				rs				rt				immediate																			
XORI																															

ニーモニック:

XORI rt, rs, immediate

機能:

$\text{GPR}[\text{rt}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] \text{ xor } \text{zero_extend}(\text{immediate})$

例外:

None

概要:

レジスタと即値の排他的論理和をとる。

LUI																Load Upper Immediate															
上位即値ロード																MIPS I															
31				26				25				21				20				16				15				0			
001111				00000				rt				immediate																			
LUI				0																											

ニーモニック:

LUI rt, immediate

機能:

$\text{GPR}[\text{rt}] \leftarrow \{ \text{immediate}, 0000000000000000 \}$

例外:

None

概要:

即値をレジスタの上位 16bit にロードする。

ADD																Add Word																			
加算																MIPS I																			
31		26				25		21				20		16				15		11				10		6				5		0			
000000						rs						rt						rd						00000						100000					
SPECIAL																0ADD																			

ニーモニック:

ADD rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] + \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

Overflow:

概要:

レジスタの値を加算する。

ADDU																Add Unsigned Word																															
符号無し加算																MIPS I																															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0																							
000000						rs						rt						rd						00000						100001																	
SPECIAL																0																ADDU															

ニーモニック:

ADDU rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] + \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

レジスタの値を加算する．オーバフローを起しても例外を発生させない．

SUB																Subtract Word																															
減算																MIPS I																															
31						26	25						21	20						16	15						11	10						6	5						0						
000000						rs						rt						rd						00000						100010																	
SPECIAL																0																SUB															

ニーモニック:

SUB rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] - \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

Overflow :

概要:

レジスタの値を減算する．

SUBU										Subtract Unsigned Word																			
符号無し減算										MIPS I																			
31		26		25		21		20		16		15		11		10		6		5		0							
000000					rs					rt					rd					00000					100011				
SPECIAL										0										SUBU									

ニーモニック:

SUBU rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] - \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

レジスタの値を減算する．オーバフローを起しても例外を発生させない

SLT																Set on Less Than																			
符号付き比較																MIPS I																			
31				26		25		21		20		16		15		11		10		6		5		0											
000000						rs						rt						rd						00000						101010					
SPECIAL																0				SLT															

ニーモニック:

SLT rd, rs, rt

機能:

```

if GPR[rs] < GPR[rt] then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

None

概要:

レジスタの値を比較する．

SLTU																Set on Less Than Unsigned																															
符号無し比較																MIPS I																															
31		26				25		21				20		16				15		11				10		6				5		0															
000000						rs						rt						rd						00000						101011																	
SPECIAL																0																SLTU															

ニーモニック:

SLTU rd, rs, rt

機能:

```
if GPR[rs] < GPR[rt] then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif
```

例外:

None

概要:

レジスタの値を符号無しで比較する。

AND																And																															
論理積																MIPS I																															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0																							
000000						rs						rt						rd						00000						100100																	
SPECIAL																0																AND															

ニーモニック:

AND rd, rs, rt

機能:

$GPR[rd] \leftarrow GPR[rs] \text{ and } GPR[rt]$

例外:

None

概要:

レジスタの値の論理積をとる。

OR												Or
論理和												MIPS I
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0	
000000			rs		rt		rd		00000		100101	
SPECIAL									0		OR	

ニーモニック:

OR rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] \text{ or } \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

レジスタの値の論理和をとる。

XOR												Exclusive Or
排他的論理和												MIPS I
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0	
000000			rs		rt		rd		00000		100110	
SPECIAL									0		XOR	

ニーモニック:

XOR rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] \text{ xor } \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

レジスタの値の排他的論理和をとる。

NOR												Not Or
否定論理和												MIPS I
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0	
000000		rs		rt		rd		00000		100111		
SPECIAL								0	NOR			

ニーモニック:

NOR rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] \text{ nor } \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

レジスタの値の否定論理和をとる。

SLL												Shift Word Left Logical
左論理シフト												MIPS I
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0	
000000		00000		rt		rd		sa		000000		
SPECIAL				0				SLL				

ニーモニック:

SLL rd, rt, sa

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rt}] \ll \text{sa}$

例外:

None

概要:

レジスタの値を左論理シフトする。

SRL																Shift Word Right Logical																			
右論理シフト																MIPS I																			
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0											
000000						00000						rt						rd						sa						000010					
SPECIAL								0																SRL											

ニーモニック:

SRL rd, rt, sa

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rt}] \gg \text{sa}$

例外:

None

概要:

レジスタの値を右論理シフトする。

SRA																Shift Word Right Arithmetic																									
右算術シフト																MIPS I																									
31						26	25						21	20						16	15						11	10						6	5						0
000000						00000						rt						rd						sa						000011											
SPECIAL						0																								SRA											

ニーモニック:

SRA rd, rt, sa

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rt}] \gg \text{sa}$

例外:

None

概要:

レジスタの値を右算術シフトする。

SLLV										Shift Word Left Logical Variable									
左論理シフト										MIPS I									
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0								
000000			rs			rt			rd			00000			000100				
SPECIAL										0 SLLV									

ニーモニック:

SLLV rd, rt, rs

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rt}] \ll \text{GPR}[\text{rs}]$

例外:

None

概要:

レジスタの値を左論理シフトする。

SRLV										Shift Word Right Logical Variable									
右論理シフト										MIPS I									
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0								
000000		rs		rt		rd		00000		000110									
SPECIAL						0		SRLV											

ニーモニック:

SRLV rd, rt, rs

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rt}] \gg \text{GPR}[\text{rs}]$

例外:

None

概要:

レジスタの値を右論理シフトする。

SRAV										Shift Word Right Arithmetic Variable																			
右算術シフト										MIPS I																			
31		26		25		21		20		16		15		11		10		6		5		0							
000000				rs				rt				rd				00000				000111									
SPECIAL										0										SRAV									

ニーモニック:

SRAV rd, rt, rs

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rt}] \gg \text{GPR}[\text{rs}]$

例外:

None

概要:

レジスタの値を右算術シフトする。

3.1.3 Jump / 分岐命令

J																Jump
ジャンプ																MIPS I
31		26		25												0
000010				instr_index												
J																

ニーモニック:

J target

機能:

$\text{pc} \leftarrow \{ \text{pc}[31:28], \text{instr_index}, 00 \}$

例外:

None

概要:

指定したアドレスに無条件ジャンプする。

JAL	Jump and Link
プロシージャコール	MIPS I

31	26	25	0
000011	instr_index		

JAL

ニーモニック:

JAL target

機能:

$pc \leftarrow \{ pc[31:28], instr_index, 00 \}$
 $GPR[31] \leftarrow pc + 8$

例外:

None

概要:

指定したアドレスに無条件ジャンプする。リターンアドレスを R31 に保存する。

JR	Jump Register
レジスタ間接ジャンプ	MIPS I

31	26	25	21	20	6	5	0
000000	rs	0000000000000000				001000	

SPECIAL

0

JR

ニーモニック:

JR rs

機能:

$pc \leftarrow GPR[rs]$

例外:

None

概要:

レジスタで指定したアドレスに無条件ジャンプする。

JALR																Jump and Link Register																															
レジスタ間接プロシージャコール																MIPS I																															
31				26				25				21				20												6				5								0							
000000								rs								0000000000000000																001001															
SPECIAL																0																JALR															

ニーモニック:

JALR rs

機能:

$pc \leftarrow GPR[rs]$
 $GPR[31] \leftarrow pc + 8$

例外:

None

概要:

指定したアドレスに無条件ジャンプする．リターンアドレスを R31 に保存する．

BEQ																Branch on Equal															
条件分岐																MIPS I															
31				26				25				21				20				16				15				0			
000100				rs				rt				offset																			
BEQ																															

ニーモニック:

BEQ rs, rt, offset

機能:

if $GPR[rs] = GPR[rt]$ then
 branch

例外:

None

概要:

rs と rt が等しい場合，指定したアドレスに分岐する．

BNE																Branch on Not Equal															
条件分岐																MIPS I															
31				26				25				21				20				16				15				0			
000101				rs				rt				offset																			
BNE																															

ニーモニック:

BNE rs, rt, offset

機能:

if GPR[rs] $\neq$ GPR[rt] then
branch

例外:

None

概要:

rs と rt が等しくない場合, 指定したアドレスに分岐する.

BLEZ																Branch on Less Than or Equal to Zero																							
条件分岐																MIPS I																							
31				26				25				21				20				16				15								0							
000110								rs								00000								offset															
BLEZ																0																							

ニーモニック:

BLEZ rs, offset

機能:

if GPR[rs] ≤ 0 then
branch

例外:

None

概要:

rs が 0 以下の場合, 指定したアドレスに分岐する.

BGTZ

Branch on Greater Than Zero

条件分岐

MIPS I

31	26	25	21	20	16	15	0
000111		rs		00000		offset	
BGTZ				0			

ニーモニック:

BGTZ rs, offset

機能:

if GPR[rs] > 0 then
branch

例外:

None

概要:

rs が 0 より大きい場合, 指定したアドレスに分岐する.

BEQL

Branch on Equal Likely

条件分岐

MIPS II

31	26	25	21	20	16	15	0
010100		rs		rt		offset	
BEQL							

ニーモニック:

BEQL rs, rt, offset

機能:

if GPR[rs] = GPR[rt] then
branch_likely

例外:

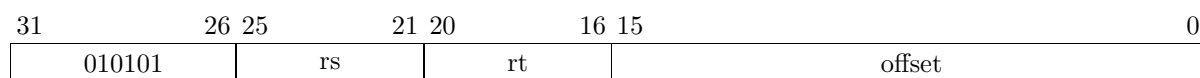
None

概要:

rs と rt が等しい場合, 指定したアドレスに分岐する.

Branch on Not Equal Likely

MIPS II



BNEL

ニーモニツク:

BNEL rs, rt, offset

機能：

```

if GPR[rs]  $\neq$  GPR[rt] then
    branch_likely

```

例外：

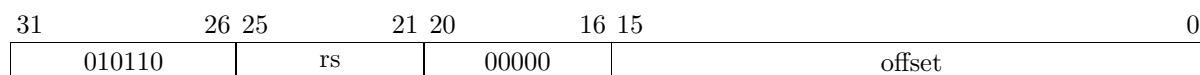
None

概要：

rs と rt が等しくない場合，指定したアドレスに分岐する．

Branch on Less Than or Equal to Zero Likely

MIPS II



BLEZL

ニーモニツク:

BLEZL rs, offset

機能：

```

if GPR[rs] ≤ 0 then
    branch_likely

```

例外：

None

概要：

rs が 0 以下の場合，指定したアドレスに分岐する．

BGTZL																Branch on Greater Than to Zero Likely															
条件分岐																MIPS II															
31		26 25				21 20		16 15				0																			
010111				rs				00000				offset																			
BGTZL								0																							

ニーモニック:

BGTZL rs, offset

機能:

if GPR[rs] > 0 then
branch_likely

例外:

None

概要:

rs0 が 0 より大きい場合, 指定したアドレスに分岐する.

BLTZ																Branch on Less Than Zero																			
条件分岐																MIPS I																			
31		26				25		21				20		16				15		0															
000001						rs						00000						offset																	
REGIMM																BLTZ																			

ニーモニック:

BLTZ rs, offset

機能:

if GPR[rs] < 0 then
branch

例外:

None

概要:

rs が 0 より小さい場合, 指定したアドレスに分岐する.

BGEZ																Branch on Greater Than or Equal to Zero																							
条件分岐																MIPS I																							
31				26				25				21				20				16				15								0							
000001								rs								00001								offset															
REGIMM																BGEZ																							

ニーモニック:

BGEZ rs, offset

機能:

if GPR[rs] $\geq$ 0 then
branch

例外:

None

概要:

rs が 0 以上の場合, 指定したアドレスに分岐する.

BLTZAL																Branch on Less Than Zero and Link																							
条件プロシージャコール																MIPS I																							
31				26				25				21				20				16				15								0							
000001								rs								10000								offset															
REGIMM																BLTZAL																							

ニーモニック:

BGEZ rs, offset

機能:

if GPR[rs] $<$ 0 then
branch
GPR[31] $\leftarrow$ pc + 8

例外:

None

概要:

rs が 0 より小さい場合, 指定したアドレスに分岐する. リターンアドレスを R31 にセーブする.

BGEZAL		Branch on Greater Than or Equal to Zero and Link	
条件プロシージャコール		MIPS I	
31	26 25	21 20	16 15 0
000001	rs	10001	offset
REGIMM		BGEZAL	

ニーモニック:

BGEZAL rs, offset

機能:

```

if GPR[rs] ≥ 0 then
    branch
    GPR[31] ← pc + 8

```

例外:

None

概要:

rs が 0 以上の場合, 指定したアドレスに分岐する. リターンアドレスを R31 にセーブする.

BLTZL		Branch on Less Than Zero Likely	
条件分岐		MIPS II	
31	26 25	21 20	16 15 0
000001	rs	00010	offset
REGIMM		BLTZL	

ニーモニック:

BLTZL rs, offset

機能:

```

if GPR[rs] < 0 then
    branch_likely

```

例外:

None

概要:

rs が 0 より小さい場合, 指定したアドレスに分岐する.

BGEZL		Branch on Greater Than or Equal to Zero Likely	
条件分岐		MIPS II	
31	26 25	21 20	16 15 0
000001	rs	00011	offset
REGIMM		BGEZL	

ニーモニック:

BGEZL rs, offset

機能:

if GPR[rs] $\geq$ 0 then
branch_likely

例外:

None

概要:

rs が 0 以上の場合, 指定したアドレスに分岐する。

BLTZALL		Branch on Less Than Zero and Link Likely	
条件プロシージャコール		MIPS II	
31	26 25	21 20	16 15 0
000001	rs	10010	offset
REGIMM		BLTZALL	

ニーモニック:

BLTZALL rs, offset

機能:

if GPR[rs] $<$ 0 then
branch_likely
GPR[31] $\leftarrow$ pc + 8

例外:

None

概要:

rs が 0 より小さい場合, 指定したアドレスに分岐する。R31 にリターンアドレスをセーブする。

BGEZALL		Branch on Greater Than or Equal to Zero and Link Likely	
条件プロシージャコール		MIPS II	

31	26	25	21	20	16	15	0
000001		rs		10011		offset	
REGIMM				BGEZALL			

ニーモニック:

BGEZALL rs, offset

機能:

if GPR[rs] $\geq$ 0 then
 branch_likely
 GPR[31] $\leftarrow$ pc + 8

例外:

None

概要:

rs が 0 以上の場合, 指定したアドレスに分岐する. リターンアドレスを R31 にセーブする.

3.1.4 浮動小数点命令

MTC1		Move Word to Floating Point	
レジスタ間転送		MIPS I	

31	26	25	21	20	16	15	11	10	0
010001		00100		rt		fs		0000000000	
COP1		MT		0					

ニーモニック:

MTC1 rt, fs

機能:

FPR[fs] $\leftarrow$ GPR[rt]

例外:

None

概要:

汎用レジスタの値を浮動小数点レジスタに入れる.

MFC1										Move Word from Floating Point									
レジスタ間転送										MIPS I									
31	26		25	21		20	16		15	11		10	0						
010001			00000			rt			fs			000000000000							
COP1			MF									0							

ニーモニック:

MFC1 rt, fs

機能:

GPR[rt] ← FPR[fs]

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタの値を汎用レジスタに入れる。

ADD.fmt										Floating Point Add																									
浮動小数点加算										MIPS I																									
31					26	25					21	20					16	15					11	10					6	5					0
010001					fmt					ft					fs					fd					000000										
COP1										ADD																									

ニーモニック:

ADD.S fd, fs, ft (fmt = 10000)
 ADD.D fd, fs, ft (fmt = 10001)

機能:

$FPR[fd] \leftarrow FPR[fs] + FPR[ft]$

例外:

Floating Point Invalid Operation :
 Floating Point Inexact :
 Floating Point Overflow :
 Floating Point Underflow :

概要:

レジスタの値を加算する。

SUB.fmt						Floating Point Subtract					
浮動小数点減算						MIPS I					
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0
010001		fmt		ft		fs		fd		000001	
COP1						SUB					

ニーモニック:

SUB.S fd, fs, ft

(fmt = 10000)

SUB.D fd, fs, ft

(fmt = 10001)

機能:

$FPR[fd] \leftarrow FPR[fs] - FPR[ft]$

例外:

- Floating Point Invalid Operation :
- Floating Point Inexact :
- Floating Point Overflow :
- Floating Point Underflow :

概要:

レジスタの値を減算する。

MUL.fmt										Floating Point Multiply									
浮動小数点乗算										MIPS I									
31	26		25	21		20	16		15	11		10	6		5	0			
010001			fmt			ft			fs			fd			000010				
COP1										MUL									

ニーモニック:

MUL.S fd, fs, ft

MUL.D fd, fs, ft

(fmt = 10000)

(fmt = 10001)

機能 :

FPR[fd] ← FPR[fs] × FPR[ft]

例外 :

- Floating Point Invalid Operation :
- Floating Point Inexact :
- Floating Point Overflow :
- Floating Point Underflow :

概要 :

レジスタの値を乗算する .

DIV.fmt												Floating Point Divide											
浮動小数点除算												MIPS I											
31		26		25		21		20		16		15		11		10		6		5		0	
010001				fmt				ft				fs				fd				000011			
COP1												DIV											

ニーモニック:

DIV.S fd, fs, ft	(fmt = 10000)
DIV.D fd, fs, ft	(fmt = 10001)

機能:

$$\text{FPR}[\text{fd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{fs}] / \text{FPR}[\text{ft}]$$

例外:

- Floating Point Invalid Operation :
- Floating Point Inexact :
- Floating Point Overflow :
- Floating Point Underflow :
- Floating Point Divide By 0 :

概要:

レジスタの値を除算する .

NEG.fmt										Floating Point Negate									
浮動小数点符号反転										MIPS I									
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0								
010001		fmt		00000		fs		fd		000111									
COP1				0				NEG											

ニーモニック:

NEG.S fd, fs (fmt = 10000)

NEG.D fd, fs (fmt = 10001)

機能:

$FPR[fd] \leftarrow -(FPR[fs])$

例外:

Floating Point Invalid Operation:

概要:

レジスタの値を符号反転する。

MOV.fmt																Floating Point Move															
浮動小数点移動																MIPS I															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
010001				fmt				00000				fs				fd				000110											
COP1								0								MOV															

ニーモニック:

MOV.S fd, fs (fmt = 10000)

MOV.D fd, fs (fmt = 10001)

機能:

$FPR[fd] \leftarrow FPR[fs]$

例外:

None

概要:

レジスタの値をコピーする。

CVT.S.fmt															
Floating Point Convert to Single Floating Point															
浮動小数点フォーマット変換															
MIPS I															
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0				
010001				fmt				00000				fs			
COP1				0				CVT.S				CVT.S			

ニーモニック:

CVT.S.D fd, fs (fmt = 10001)
 CVT.S.W fd, fs (fmt = 10100)

機能:

$\text{FPR}[\text{fd}] \leftarrow \text{convert_and_round}(\text{FPR}[\text{fs}])$

例外:

Floating Point Invalid Operation :
 Floating Point Inexact :
 Floating Point Overflow :
 Floating Point Underflow :

概要:

レジスタの値を単精度浮動小数点フォーマットに変換する。

CVT.D.fmt															
Floating Point Convert to Double Floating Point															
浮動小数点フォーマット変換															
MIPS I															
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0				
010001				fmt				00000				fs			
COP1				0								CVT.D			

ニーモニック:

CVT.D.S fd, fs

(fmt = 10000)

CVT.D.W fd, fs

(fmt = 10100)

機能 :

FPR[fd] ← convert_and_round(FPR[fs])

例外 :

Floating Point Invalid Operation :

Floating Point Inexact :

概要 :

レジスタの値を倍精度浮動小数点フォーマットに変換する .

ROUND.W.fmt																Floating Point Round to Word Fixed Point															
浮動小数点フォーマット変換																MIPS II															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
010001				fmt				00000				fs				fd				001100											
COP1								0								ROUND.W															

ニーモニック:

ROUND.W.S fd, fs (fmt = 10000)
 ROUND.W.D fd, fs (fmt = 10001)

機能:

$\text{FPR}[\text{fd}] \leftarrow \text{convert_and_round}(\text{FPR}[\text{fs}])$

例外:

Floating Point Invalid Operation :
 Floating Point Inexact :
 Floating Point Overflow :

概要:

レジスタノ値を整数フォーマットに変換する。

TRUNC.W.fmt	Floating Point Truncate to Word Fixed Point
浮動小数点フォーマット変換	MIPS II

31	26 25	21 20	16 15	11 10	6 5	0
010001	fmt	00000	fs	fd	001101	
COP1		0			TRUNC.W	

ニーモニック:

TRUNC.W.S fd, fs (fmt = 10000)
 TRUNC.W.D fd, fs (fmt = 10001)

機能:

$FPR[fd] \leftarrow \text{convert_and_round}(FPR[fs])$

例外:

Floating Point Invalid Operation :
 Floating Point Inexact :
 Floating Point Overflow :

概要:

レジスタの値を整数フォーマットに変換する。

CEIL.W.fmt																Floating Point Ceiling to Word Fixed Point															
浮動小数点フォーマット変換																MIPS II															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
010001				fmt				00000				fs				fd				001110											
COP1								0								CEIL.W															

ニーモニック:

CEIL.W.S fd, fs

(fmt = 10000)

CEIL.W.D fd, fs

(fmt = 10001)

機能 :

FPR[fd] ← convert_and_round(FPR[fs])

例外 :

- Floating Point Invalid Operation :
- Floating Point Inexact :
- Floating Point Overflow :

概要 :

レジスタの値を整数フォーマットに変換する .

FLOOR.W.fmt										Floating Point Floor Convert to Word Fixed Point																			
浮動小数点フォーマット変換										MIPS II																			
31		26		25		21		20		16		15		11		10		6		5		0							
010001				fmt				00000				fs				fd				001111									
COP1										0										FLOOR.W									

ニーモニック:

FLOOR.W.S fd, fs	(fmt = 10000)
FLOOR.W.D fd, fs	(fmt = 10001)

機能:

$$\text{FPR}[\text{fd}] \leftarrow \text{convert_and_round}(\text{FPR}[\text{fs}])$$

例外:

- Floating Point Invalid Operation :
- Floating Point Inexact :
- Floating Point Overflow :

概要:

レジスタの値を整数フォーマットに変換する .

3.1.5 その他の命令

SYSCALL										System Call
システムコール										MIPS I
31		26	25				6	5		0
000000			000000000000000000000000						001100	
SPECIAL			0						SYSCALL	

ニーモニック:

SYSCALL

機能:

exception(system_call)

例外:

System Call:

概要:

システムコール例外を発生する。

BREAK										Breakpoint
ブレークポイント										MIPS I
31		26	25				6	5		0
000000			000000000000000000000000						001101	
SPECIAL			0						BREAK	

ニーモニック:

BREAK

機能:

exception(breakpoint)

例外:

Break Point:

概要:

ブレークポイント例外を発生する。

TGE																Trap if Greater or Equal																															
条件トラップ																MIPS II																															
31				26 25				21 20				16 15				6 5				0																											
000000				rs				rt				0000000000				110000																															
SPECIAL																0																TGE															

ニーモニック:

TGE rs, rt

機能:

if GPR[rs] ≥ GPR[rt] then
exception(trap)

例外:

Trap:

概要:

rs が rt 以上の場合, トラップが発生する.

TGEU																Trap if Greater or Equal Unsigned															
条件トラップ																MIPS II															
31				26 25				21 20				16 15				6 5				0											
000000				rs				rt				0000000000				110001															
SPECIAL								0								TGEU															

ニーモニック:

TGEU rs, rt

機能:

if GPR[rs] ≥ GPR[rt] then
exception(trap)

例外:

Trap:

概要:

rs が rt 以上の場合, トラップが発生する. 値は符号無しとして比較する.

TEQ																Trap if Equal			
条件トラップ																MIPS II			
31	26	25	21	20	16	15		6	5						0				
000000				rs				rt				0000000000				110100			
SPECIAL								0								TEQ			

ニーモニック:

TEQ rs, rt

機能:

if GPR[rs] = GPR[rt] then
exception(trap)

例外:

Trap:

概要:

rs が rt と等しい場合、トラップが発生する。

TNE																Trap if Not Equal			
条件トラップ																MIPS II			
31	26	25	21	20	16	15		6	5						0				
000000				rs				rt				0000000000				110110			
SPECIAL								0								TNE			

ニーモニック:

TEQ rs, rt

機能:

if GPR[rs] $\neq$ GPR[rt] then
exception(trap)

例外:

Trap:

概要:

rs が rt と等しくない場合、トラップが発生する。

TGEI																Trap if Greater or Equal Immediate																							
条件トラップ																MIPS II																							
31				26				25				21				20				16				15				0											
000001								rs								01000								immediate															
REGIMM																TGEI																							

ニーモニック:

TGEI rs, immediate

機能:

if GPR[rs] $\geq$ sign_extend(immediate) then
exception(trap)

例外:

Trap:

概要:

rs が immediate 以上の場合, トラップが発生する.

TGEIU																Trap if Greater or Equal Immediate Unsigned																							
条件トラップ																MIPS II																							
31				26				25				21				20				16				15				0											
000001								rs								01001								immediate															
REGIMM																TGEIU																							

ニーモニック:

TGEIU rs, immediate

機能:

if GPR[rs] $\geq$ sign_extend(immediate) then
exception(trap)

例外:

Trap:

概要:

rs が immediate 以上の場合, トラップが発生する. 値は符号無しとして比較する.

TLTI																Trap if Less Than Immediate															
条件トラップ																MIPS II															
31				26 25				21 20				16 15				0															
000001				rs				01010				immediate																			
REGIMM								TLTI																							

ニーモニック:

TLTI rs, immediate

機能:

if GPR[rs] < sign_extend(immediate) then
exception(trap)

例外:

Trap:

概要:

rs が immediate より小さい場合, トラップが発生する.

TLTIU																Trap if Less Than Immediate Unsigned																							
条件トラップ																MIPS II																							
31				26				25				21				20				16				15				0											
000001								rs								01010								immediate															
REGIMM																TLTIU																							

ニーモニック:

TLTIU rs, immediate

機能:

if GPR[rs] < sign_extend(immediate) then
exception(trap)

例外:

Trap:

概要:

rs が immediate より小さい場合, トラップが発生する. 値は符号無しとして比較する.

TEQI																Trap if Equal Immediate																							
条件トラップ																MIPS II																							
31				26				25				21				20				16				15								0							
000001								rs								01100								immediate															
REGIMM																TEQI																							

ニーモニック:

TEQI rs, immediate

機能:

if GPR[rs] = sign_extend(immediate) then
exception(trap)

例外:

Trap:

概要:

rs と immediate が等しい場合, トラップが発生する.

TNEI																Trap if Not Equal Immediate																							
条件トラップ																MIPS II																							
31				26				25				21				20				16				15								0							
000001								rs								01110								immediate															
REGIMM																TNEI																							

ニーモニック:

TNEI rs, immediate

機能:

if GPR[rs] $\neq$ sign_extend(immediate) then
exception(trap)

例外:

Trap:

概要:

rs と immediate が等しくない場合, トラップが発生する.

3.2 MIPS 命令と動作の異なる命令

以下に *Responsive Multithreaded Processor* の中で MIPS 命令と動作の異なる命令を示す .

3.2.1 演算命令

DADDI																Doubleword Add Immediate															
64bit 即値加算																MIPS III 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				0															
011000				rs				rt				immediate																			
DADDI																															

ニーモニック:

DADDI rt, rs, immediate

機能 :

$FPR[rt] \leftarrow FPR[rs] + \text{sign_extension}(\text{immediate})$

例外 :

Overflow :

概要 :

加算を行う . *Responsive Multithreaded Processor* では浮動小数点レジスタを用いて演算を行う .

DADDIU										Doubleword Add Immediate Unsigned									
64bit 即値加算										MIPS III 動作改									
31		26		25		21		20		16		15		0					
011001				rs				rt				immediate							
DADDIU																			

ニーモニック:

DADDIU rt, rs, immediate

機能:

$FPR[rt] \leftarrow FPR[rs] + \text{sign_extension}(\text{immediate})$

例外:

None

概要:

加算を行う。オーバーフローが発生しても例外を発生させない。 *Responsive Multithreaded Processor* では浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。

DADD																Doubleword Add															
64bit 加算																MIPS III 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				rs				rt				rd				00000				101100											
SPECIAL																0 DADD															

ニーモニック:

DADD rd, rs, rt

機能:

$FPR[rd] \leftarrow FPR[rs] + FPR[rt]$

例外:

Overflow:

概要:

加算を行う。 *Responsive Multithreaded Processor* では浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。

DSUBU																Doubleword Subtract Unsigned															
64bit 減算																MIPS III 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				rs				rt				rd				00000				101111											
SPECIAL																0 DSUBU															

ニーモニック:

DSUBU rd, rs, rt

機能:

$FPR[rd] \leftarrow FPR[rs] - FPR[rt]$

例外:

None

概要:

減算を行う。オーバーフローが発生しても例外を発生させない。Responsive Multithreaded Processor では浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。

DSSL																Doubleword Shift Left Logical															
64bit 左論理シフト																MIPS III 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				00000				rt				rd				sa				111000											
SPECIAL								0								DSSL															

ニーモニック:

DSSL rd, rt, sa

機能:

$FPR[rd] \leftarrow FPR[rt] \ll sa$

例外:

None

概要:

左論理シフトを行う。Responsive Multithreaded Processor では浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。

DSRL																Doubleword Shift Right Logical															
64bit 右論理シフト																MIPS III 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				00000				rt				rd				sa				111010											
SPECIAL								0								DSRL															

ニーモニック:

DSRL rd, rt, sa

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \gg \text{sa}$

例外:

None

概要:

右論理シフトを行う。 *Responsive Multithreaded Processor* では浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。

DSRA																Doubleword Shift Right Arithmetic																			
64bit 右算術シフト																MIPS III 動作改																			
31		26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0													
000000						00000						rt						rd						sa						111011					
SPECIAL								0																DSRA											

ニーモニック:

DSRA rd, rt, sa

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \gg \text{sa}$

例外:

None

概要:

右算術シフトを行う。 *Responsive Multithreaded Processor* では浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。

DSLL32																Doubleword Shift Left Logical plus 32															
64bit 左論理シフト																MIPS III 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				00000				rt				rd				sa				111100											
SPECIAL				0				DSLL32																							

ニーモニック:

DSLL32 rd, rt, sa

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \ll (\text{sa} + 32)$

例外:

None

概要:

左論理シフトを行う。 *Responsive Multithreaded Processor* では浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。

DSRL32																Doubleword Shift Right Logical plus 32															
64bit 右論理シフト																MIPS III 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				00000				rt				rd				sa				111110											
SPECIAL				0				DSRL32																							

ニーモニック:

DSRL32 rd, rt, sa

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \gg (\text{sa} + 32)$

例外:

None

概要:

右論理シフトを行う。 *Responsive Multithreaded Processor* では浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。

DSRA32																Doubleword Shift Right Arithmetic plus 32															
64bit 右算術シフト																MIPS III 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				00000				rt				rd				sa				111111											
SPECIAL								0								DSRA32															

ニーモニック:

DSRA32 rd, rt, sa

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \gg (\text{sa} + 32)$

例外:

None

概要:

右算術シフトを行う。 *Responsive Multithreaded Processor* では浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。

DSLLV																Doubleword Shift Left Logical Variable															
64bit 左論理シフト																MIPS III 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				rs				rt				rd				00000				010100											
SPECIAL																0DSLLV															

ニーモニック:

DSLLV rd, rt, rs

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \ll \text{FPR}[\text{rs}]$

例外:

None

概要:

左論理シフトを行う。 *Responsive Multithreaded Processor* では浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。

DSRLV																Doubleword Shift Right Logical Variable															
64bit 右論理シフト																MIPS III 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				rs				rt				rd				00000				010110											
SPECIAL																0 DSRLV															

ニーモニック:

DSRLV rd, rt, rs

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \gg \text{FPR}[\text{rs}]$

例外:

None

概要:

右論理シフトを行う。 *Responsive Multithreaded Processor* では浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。

DSRAV																Doubleword Shift Right Arithmetic Variable															
64bit 右算術シフト																MIPS III 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				rs				rt				rd				00000				010111											
SPECIAL																0 DSRAV															

ニーモニック:

DSRAV rd, rt, rs

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \gg \text{FPR}[\text{rs}]$

例外:

None

概要:

右算術シフトを行う。 *Responsive Multithreaded Processor* では浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。

MULT																Multiply Word															
符号付き乗算																MIPS I 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				rs				rt				rd				00000				011000											
SPECIAL																0MULT															

ニーモニック:

MULT rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] \times \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

乗算を行う。Responsive Multithreaded Processor では 3 オペランド命令で演算結果の下位 32bit をデスティネーションレジスタに格納する。

MULTU																Multiply Word Unsigned															
符号無し乗算																MIPS I 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				rs				rt				rd				00000				011001											
SPECIAL																0MULTU															

ニーモニック:

MULTU rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] \times \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

乗算を行う。値は符号無し整数として扱う。Responsive Multithreaded Processor では 3 オペランド命令で演算結果の下位 32bit をデスティネーションレジスタに格納する。

DIV												Divide Word
符号付き除算												MIPS I 動作改
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0	
000000			rs			rt			rd			00000
SPECIAL									0			DIV

ニーモニック:

DIV rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] \div \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

Divide by Zero:

概要:

除算を行う。 *Responsive Multithreaded Processor* では 3 オペランド命令で、商をデスティネーションレジスタに格納する。

DIVU												Divide Word Unsigned
符号無し除算												MIPS I 動作改
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0	
000000			rs			rt			rd			00000
SPECIAL									0			DIVU

ニーモニック:

DIVU rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] \div \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

Divide by Zero:

概要:

除算を行う。値は符号無し整数として扱う。商をデスティネーションレジスタに格納する。*Responsive Multithreaded Processor* では 3 オペランド命令になる。

DMULT																Doubleword Multiply															
符号付き 64bit 乗算																MIPS III 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				rs				rt				rd				00000				011100											
SPECIAL																0 DMULT															

ニーモニック:

DMULT rd, rs, rt

機能:

$FPR[rd] \leftarrow FPR[rs] \times FPR[rt]$

例外:

None

概要:

乗算を行う。Responsive Multithreaded Processor では 3 オペランド命令で、浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。演算結果の下位 64bit をデスティネーションレジスタに格納する。

DMULTU																Doubleword Multiply Unsigned															
符号無し 64bit 乗算																MIPS III 動作改															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				rs				rt				rd				00000				011101											
SPECIAL																0 DMULTU															

ニーモニック:

DMULTU rd, rs, rt

機能:

$FPR[rd] \leftarrow FPR[rs] \times FPR[rt]$

例外:

None

概要:

乗算を行う。値は符号無し整数として扱う。Responsive Multithreaded Processor では 3 オペランド命令で、浮動小数点レジスタを用いて演算を行う。演算結果の下位 64bit をデスティネーションレジスタに格納する。

3.2.2 浮動小数点命令

C.cond.fmt																Floating-Point Compare															
浮動小数点比較																MIPS I 動作改															
31	26 25					21	20	16 15					11	10	6 5 4 3					0											
010001				fmt				ft				fs				00000				11		cond									
COP1																0				FC											

ニーモニック:

C.cond.S fs, ft

(fmt = 10000)

C.cond.D fs, ft

(fmt = 10001)

機能 :

FPR[7] ← FPR[fs] compare_cond FPR[ft]

例外 :

Floating Point Invalid :

概要 :

浮動小数点の比較を行う . *Responsive Multithreaded Processor* ではステータスレジスタではなく , 浮動小数点レジスタに結果が格納される .

BC1T	Branch on FP True
浮動小数点分岐	MIPS I 動作改

31	26	25	21	20	18	17	16	15	0
010001	01000	000	0	1	offset				
COP1	BC	9	nd	tf					

ニーモニック:

BC1T offset

機能:

if FPR[7] = 1 then
branch

例外:

None

概要:

FPR[7] が 1 の場合, 指定されたアドレスに分岐する. *Responsive Multithreaded Processor* ではステータスレジスタではなく, 浮動小数点レジスタの内容により分岐を判断する.

BC1F	Branch on FP False
浮動小数点分岐	MIPS I 動作改

31	26	25	21	20	18	17	16	15	0
010001	01000	000	0	0	offset				
COP1	BC	9	nd	tf					

ニーモニック:

BC1F offset

機能:

if FPR[7] = 0 then
branch

例外:

None

概要:

FPR[7] が 0 の場合, 指定されたアドレスに分岐する. *Responsive Multithreaded Processor* ではステータスレジスタではなく, 浮動小数点レジスタの内容により分岐を判断する.

3.2.3 その他の命令

SYNC																Synchronize Operation															
命令実行順序制御																MIPS II 動作改															
31				26				25								6				5				0							
000000								0000000000000000																001111							
SPECIAL								0																SYNC							

ニーモニック:

SYNC

機能:

synchronize_operation_order()

例外:

None

概要:

Responsive Multithreaded Processor ではアウトオブオーダーで命令が実行されるが, sync 命令の前後での実行順序が保証される. つまり sync 命令より後の命令は sync 命令より前の命令より先に実行されることはない. また, sync 命令は投機実行されないため, 投機実行の制御を行うことができる.

3.2.4 サポートしていない MIPS II 命令

Responsive Multithreaded Processor は基本的に MIPS II 命令セット互換であるが, いくつかの命令をサポートしていない. 以下に MIPS II 命令で *Responsive Multithreaded Processor* がサポートしていない命令を示す.

ニーモニック	概要	
LWC2	Load Word to Coprocessor-2	MIPS I
LWC3	Load Word to Coprocessor-3	MIPS I
SWC2	Store Word to Coprocessor-2	MIPS I
SWC3	Store Word to Coprocessor-3	MIPS I
LDC2	Load Doubleword to Coprocessor-2	MIPS II
LDC3	Load Doubleword to Coprocessor-3	MIPS II
SDC2	Store Doubleword to Coprocessor-2	MIPS II
SDC3	Store Doubleword to Coprocessor-3	MIPS II
MFHI	Move From HI	MIPS I
MTHI	Move To HI	MIPS I
MFLO	Move From LO	MIPS I
MTLO	Move To LO	MIPS I
CTC1	Move Control Word To Floating-Point	MIPS I
CFC1	Move Control Word From Floating-Point	MIPS I
SQRT.fmt	Floating-Point Square Root	MIPS II

3.3 Responsive Multithreaded Processor 固有の命令

以下に *Responsive Multithreaded Processor* 固有の命令を示す。

3.3.1 Load / Store 命令

IOLB										Load Byte of I/O	
I/O 用ロード命令										RESPII	
31	26	25	21	20	16	15	6	5	0		
010000		rs		rt		0000000000			110000		
COP0					0					IOLB	

ニーモニック:

IOLB rt, rs

機能:

GPR[rt] ← sign_extend(MEM.BYTE[GPR[rs]])

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

概要:

指定されたアドレスから 1byte ロードする。通常の Load 命令は投機実行されるが、この命令は投機実行されないため、I/O のように 1 度ロードすると状態が変わるものに用いる。

IOLH																Load Half Word of I/O																															
I/O 用ロード命令																RESPII																															
31				26		25				21		20				16		15						6		5				0																	
010000				rs				rt				0000000000				110001																															
COP0																0																IOLH															

ニーモニック:

IOLH rt, rs

機能:

$GPR[rt] \leftarrow \text{sign_extend}(\text{MEM.HWORD}[GPR[rs]])$

例外:

D-TLB No Entry Matched:

D-TLB Protection Error:

Data Address Miss Align (Load):

概要:

指定されたアドレスから half word ロードする。通常の Load 命令は投機実行されるが、この命令は投機実行されないため、I/O のように 1 度ロードすると状態が変わるものに用いる。

IOLW																Load Word of I/O	
I/O 用ロード命令																RESPII	
31	26 25				21	20	16 15				6 5				0		
010000				rs		rt		0000000000				110010					
COP0								0				IOLW					

ニーモニック:

IOLW rt, rs

機能:

GPR[rt] ← sign_extend(MEM.WORD[GPR[rs]])

例外:

- D-TLB No Entry Matched:
- D-TLB Protection Error:
- Data Address Miss Align (Load):

概要:

指定されたアドレスから 1word ロードする。通常の Load 命令は投機実行されるが、この命令は投機実行されないため、I/O のように 1 度ロードすると状態が変わるものに用いる。

3.3.2 演算命令

DAND												Doubleword And
64bit 論理積												RESPII
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0	
000000		rs		rt		rd		00001		100100		
SPECIAL								1	AND			

ニーモニック:

DAND rd, rs, rt

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] \text{ and } \text{FPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて論理積を計算する。

DOR												Doubleword Or
64bit 論理和												RESPII
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0	
000000		rs		rt		rd		00001		100101		
SPECIAL								1	OR			

ニーモニック:

DOR rd, rs, rt

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] \text{ or } \text{FPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて論理和を計算する。

DXOR																Doubleword Exclusive Or															
64bit 排他的論理和																RESPII															
31		26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0									
000000				rs				rt				rd				00001				100110											
SPECIAL																1 XOR															

ニーモニック:

DXOR rd, rs, rt

機能:

$FPR[rd] \leftarrow FPR[rs] \text{ xor } FPR[rt]$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて排他的論理和を計算する。

DNOR																Doubleword Not Or															
64bit 否定論理和																RESPII															
31		26 25				21 20		16 15				11 10		6 5		0															
000000				rs				rt				rd				00001				100111											
SPECIAL																1 NOR															

ニーモニック:

DNOR rd, rs, rt

機能:

$FPR[rd] \leftarrow FPR[rs] \text{ nor } FPR[rt]$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて論理和の否定を計算する。

MULTH																Multiply Word on High Bit																			
符号付き乗算																RESPII																			
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0											
000000						rs						rt						rd						00001						011000					
SPECIAL																1MULT																			

ニーモニック:

MULTH rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] \times \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

乗算を行う。乗算結果の上位 32bit をデスティネーションレジスタに格納する。

MULTUH																Multiply Word Unsigned on High Bit																															
符号無し乗算																RESPII																															
31				26				25				21				20				16				15				11				10				6				5				0			
000000								rs								rt								rd								00001								011001							
SPECIAL																1MULTU																															

ニーモニック:

MULTUH rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] \times \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

乗算を行う。値は符号無しとして計算する。乗算結果の上位 32bit をデスティネーションレジスタに格納する。

DMULTH																Doubleword Multiply on High Bit																			
符号付き 64bit 乗算																RESPII																			
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0											
000000				rs				rt				rd				00001				011100															
SPECIAL																1				DMULT															

ニーモニック:

DMULTH rd, rs, rt

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] \times \text{FPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて乗算を行う．乗算結果の上位 64bit をデスティネーションレジスタに格納する．

DMULTUH																Doubleword Multiply Unsigned on High Bit																			
符号無し 64bit 乗算																RESPII																			
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0											
000000				rs				rt				rd				00001				011101															
SPECIAL																1				DMULTU															

ニーモニック:

DMULTUH rd, rs, rt

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] \times \text{FPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて乗算を行う．値は符号無しとして計算する．乗算結果の上位 64bit をデスティネーションレジスタに格納する．

REM												Reminder Word																							
符号付き剰余												RESPII																							
31	26 25					21 20					16 15					11 10					6 5					0									
000000						rs						rt						rd						00001						011010					
SPECIAL												1												DIV											

ニーモニック:

REM rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] \div \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

Divide by Zero:

概要:

除算を行う．剰余をデスティネーションレジスタに格納する．

REMU												Reminder Word Unsigned											
符号無し剰余												RESPII											
31		26		25		21		20		16		15		11		10		6		5		0	
000000				rs				rt				rd				00001				011011			
SPECIAL												1				DIVU							

ニーモニック:

REMU rd, rs, rt

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rs}] \div \text{GPR}[\text{rt}]$

例外:

Divide by Zero:

概要:

除算を行う．値は符号無しとして計算する．剰余をデスティネーションレジスタに格納する．

DSLTL																Doubleword Set on Less Than																			
符号付き 64bit 比較																RESPII																			
31		26				25		21				20		16				15		11				10		6				5		0			
000000						rs						rt						rd						00001						101010					
SPECIAL																1SLT																			

ニーモニック:

DSLTL rd, rs, rt

機能:

if FPR[rs] < FPR[rt] then
 FPR[rd] ← 1
else
 FPR[rd] ← 0
endif

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて比較を行う。

DSLTLU																Doubleword Set on Less Than Unsigned																															
符号無し 64bit 比較																RESPII																															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0																							
000000								rs								rt								rd								00001								101011							
SPECIAL																1 SLTU																															

ニーモニック:

DSLTLU rd, rs, rt

機能:

```

if FPR[rs] < FPR[rt] then
    FPR[rd] ← 1
else
    FPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて比較を行う。値は符号無しとして比較を行う。

RTL																Rotate Left																			
左ローテーション																RESPII																			
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0											
000000						00001						rt						rd						sa						000000					
SPECIAL								1								SLL																			

ニーモニック:

RTL rd, rt, sa

機能:

```

GPR[rd] ← GPR[rt] <<< sa

```

例外:

None

概要:

左ローテーション演算を行う。

RTR																Rotate Right	
右ローテーション																RESPII	
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0						
000000				00001				rt				rd				sa	
SPECIAL				1												SRL	

ニーモニック:

RTR rd, rt, sa

機能:

GPR[rd] ← GPR[rt] >>> sa

例外:

None

概要:

右ローテーション演算を行う。

RTL																Rotate Left Variable	
左ローテーション																RESPII	
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0						
000000				rs				rt				rd				00001	
SPECIAL												1				SLLV	

ニーモニック:

RTL rd, rt, rs

機能:

GPR[rd] ← GPR[rt] <<< GPR[rs]

例外:

None

概要:

左ローテーション演算を行う。

RTRV																Rotate Right Variable															
右ローテーション																RESPII															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				rs				rt				rd				00001				000110											
SPECIAL																1 SRLV															

ニーモニック:

RTRV rd, rt, rs

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{GPR}[\text{rt}] \ggg \text{GPR}[\text{rs}]$

例外:

None

概要:

右ローテーション演算を行う。

DRTL																Doubleword Rotate Left															
64bit 左ローテーション																RESPII															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
000000				00001				rt				rd				sa				111000											
SPECIAL								1								DSSL															

ニーモニック:

DRTL rd, rt, sa

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \lll \text{sa}$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて左ローテーション演算を行う。

DRTR																Doubleword Rotate Right													
64bit 右ローテーション																RESPII													
31	26 25					21	20	16 15					11	10	6 5					0									
000000				00001				rt				rd				sa				111010									
SPECIAL				1																DSRL									

ニーモニック:

DRTR rd, rt, sa

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] >>> \text{sa}$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて右ローテーション演算を行う。

DRTL32																Doubleword Rotate Left plus 32													
64bit 左ローテーション																RESPII													
31	26 25					21	20	16 15					11	10	6 5					0									
000000				00001				rt				rd				sa				111100									
SPECIAL				1																DSLL32									

ニーモニック:

DRTL rd, rt, sa

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] <<< (\text{sa} + 32)$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて左ローテーション演算を行う。

DRTR32																Doubleword Rotate Right plus 32													
64bit 右ローテーション																RESPII													
31	26 25					21	20	16 15					11	10	6 5					0									
000000				00001				rt				rd				sa				111110									
SPECIAL				1																DSRL32									

ニーモニック:

DRTR32 rd, rt, sa

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \ggg (\text{sa} + 32)$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて右ローテーション演算を行う。

DRTL																Doubleword Rotate Left Variable													
64bit 左ローテーション																RESPII													
31	26 25					21	20	16 15					11	10	6 5					0									
000000				rs				rt				rd				00001				010100									
SPECIAL																1				DSLIV									

ニーモニック:

DRTL rd, rt, rs

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \lll \text{FPR}[\text{rs}]$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて左ローテーション演算を行う。

DRTRV																Doubleword Rotate Right Variable															
64bit 右ローテーション																RESPII															
31		26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0									
000000				rs				rt				rd				00001				010110											
SPECIAL																1 DSRLV															

ニーモニック:

DRTRV rd, rt, rs

機能:

$FPR[rd] \leftarrow FPR[rt] \ggg FPR[rs]$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて右ローテーション演算を行う。

3.3.3 転送命令

MTC1H																Move Word to Floating Point on High bit															
レジスタ間転送																RESPII															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
010001				00100				rt				fs				00001				000000											
COP1				MT												1				0											

ニーモニック:

MTC1H rt, fs

機能:

$FPR[fs] \leftarrow \{GPR[rt], 0^{32}\}$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタの上位 32 ビットに汎用レジスタの値を転送する。

MFC1H																Move Word from Floating Point on High bit															
レジスタ間転送																RESPII															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
010001				00000				rt				fs				00001				000000											
COP1				MF												1				0											

ニーモニック:

MFC1H rt, fs

機能:

$GPR[rt] \leftarrow \text{high_32bit}(FPR[fs])$

例外:

None

概要:

汎用レジスタに浮動小数点レジスタの上位 32 ビットを転送する。

3.3.4 システム制御命令

MFC0																Move from System Control Register																															
システムレジスタリード命令																SYSTEM																															
31				26				25				21				20				16				15				11				10				6				5				0			
010000								00000								rt								rd								00000								000000							
COP0								MF																								0								CTRL							

ニーモニック:

MFC0 rt, rd

機能:

$GPR[rt] \leftarrow \text{SYSTEM}[GPR[rd]]$

例外:

Coprocessor Unusable:

概要:

システムレジスタから値を読み込む。システムレジスタのアドレスは GPR[rd] で指定する。

MTC0																Move to System Control Register																															
システムレジスタライト命令																SYSTEM																															
31				26				25				21				20				16				15				11				10				6				5				0			
010000								00100								rt								rd								00000								000000							
COP0								MT																								0								CTRL							

ニーモニック:

MTC0 rt, rd

機能:

SYSTEM[GPR[rd]] ← GPR[rt]

例外:

Coprocessor Unusable:

概要:

システムレジスタに値を書き込む．システムレジスタのアドレスは GPR[rd] で指定する．

MFIMM																Move from Instruction MMU Control Register																															
命令 MMU 制御レジスタリード命令																SYSTEM																															
31				26				25				21				20				16				15				11				10				6				5				0			
010000								00000								rt								rd								00000								000010							
COP0								MF																								0								IMMU							

ニーモニック:

MFIMM rt, rd

機能:

GPR[rt] ← IMMU[GPR[rd]]

例外:

Coprocessor Unusable:

概要:

命令 MMU 制御レジスタから値を読み込む．制御レジスタのアドレスは GPR[rd] で指定する．

MTIMM																Move to Instruction MMU Control Register															
命令 MMU 制御レジスタライト命令																SYSTEM															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
010000				00100				rt				rd				00000				000010											
COP0				MT												0				IMMU											

ニーモニック:

MTIMM rt, rd

機能:

IMMU[GPR[rd]] ← GPR[rt]

例外:

Coprocessor Unusable:

概要:

命令 MMU 制御レジスタに値を書き込む。制御レジスタのアドレスは GPR[rd] で指定する。

MFDMM																Move from Data MMU Control Register															
データ MMU 制御レジスタリード命令																SYSTEM															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
010000				00000				rt				rd				00000				000011											
COP0				MF												0				DMMU											

ニーモニック:

MFDMM rt, rd

機能:

GPR[rt] ← DMMU[GPR[rd]]

例外:

Coprocessor Unusable:

概要:

データ MMU 制御レジスタから値を読み込む。制御レジスタのアドレスは GPR[rd] で指定する。

MTDMM																Move to Data MMU Control Register																									
データ MMU 制御レジスタライト命令																SYSTEM																									
31						26	25						21	20						16	15						11	10						6	5						0
010000						00100						rt						rd						00000						000011											
COP0						MT																		0						DMMU											

ニーモニク:

MTDMM rt, rd

機能:

$DMMU[GPR[rd]] \leftarrow GPR[rt]$

例外:

Coprocessor Unusable:

概要:

データ MMU 制御レジスタに値を書き込む．制御レジスタのアドレスは GPR[rd] で指定する．

ERET																Exception Return																									
例外復帰命令																SYSTEM																									
31												26		25												6		5												0	
010000						000000000000000000000000																		011000																	
COP0						0																		ERET																	

ニーモニク:

ERET

機能:

Exception Return

例外:

None

概要:

例外処理から復帰する．

3.3.5 スレッド制御命令

MKTH																Make Thread							
スレッド生成																THREAD							
31	26 25				21	20	16 15				11	10	6 5				0						
011101				rs				rt				rd				00000				000001			
THREAD																0				MKTH			

ニーモニック:

MKTH rd, rs, rt

機能:

```

make_thread(GPR[rs], GPR[rt])
if success_thread_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

概要:

スレッドの生成を行う。GPR[rs] に作成するスレッドの ID, GPR[rt] にスタートアドレスを指定する。スレッドの生成に成功すると GPR[rd] に 1 が、失敗すると 0 が返る。

CHGPR																Change Priority																
優先度の変更																THREAD																
31	26 25					21	20	16 15					11	10	6 5					0												
011101						rs					rt					rd					00000					000011						
THREAD																0 CHGPR																

ニーモニック:

CHGPR rd, rs, rt

機能:

```

change_priority(GPR[rs], GPR[rd])
if success_thread_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

概要:

優先度の変更を行う。GPR[rs] に変更するスレッドの ID, GPR[rt] に新しい優先度を指定する。
優先度の変更に成功すると GPR[rd] に 1 が、失敗すると 0 が返る。

CHGST											Change Status		
状態の変更											THREAD		
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0		
011101		rs		rt		rd		00000		000100			
THREAD								0		CHGST			

ニーモニック:

CHGST rd, rs, rt

機能:

```
change_status(GPR[rs], GPR[rt])
if success_thread_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif
```

例外:

概要:

スレッドの状態を変更する。GPR[rs] に変更するスレッド ID の、GPR[rt] に新しい状態を指定する。状態の変更に成功すると GPR[rd] に 1 が、失敗すると 0 が返る。

RUNTH																Run Thread							
スレッドの実行																THREAD							
31	26 25					21 20	16 15					11 10	6 5					0					
011101				rs				00000				rd				00000				000101			
THREAD				0				0				0				RUNTH							

ニーモニック:

RUNTH rd, rs

機能:

```

run_thread(GPR[rs])
if success_thread_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

概要:

スレッドを実行状態する。GPR[rs] に実行するスレッドの ID を指定する。スレッドの実行に成功すると GPR[rd] に 1 が、失敗すると 0 が返る。

STOPTH											Stop Thread				
スレッドの停止											THREAD				
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0				
011101			rs		00000			rd		00000		000110			
THREAD				0				0				STOPTH			

ニーモニック:

STOPTH rd, rs

機能:

```
stop_thread(GPR[rs])
if success_thread_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif
```

例外:

概要:

スレッドを停止状態にする．GPR[rs] に停止するスレッド ID を指定する．スレッドの停止に成功すると GPR[rd] に 1 が，失敗すると 0 が返る．

STOPLF																Stop Myself															
スレッドの停止																THREAD															
31		26		25						16		15				11		10				6		5				0			
011101				0000000000								rd				00000				000111											
THREAD				0												0				STOPLF											

ニーモニック:

STOPLF rd

機能:

```

stop_myself()
if success_thread_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

概要:

自分自身のスレッドを停止する。スレッドの停止に成功すると GPR[rd] に 1 が、失敗すると 0 が返る。

BKUPTH																Backup Thread	
スレッドの退避																THREAD	
31	26 25		21 20		16 15		11 10		6 5		0						
011101				rs		00000		rd		00000		001000					
THREAD				0						0		BKUPTH					

ニーモニック:

BKUPTH rd, rs

機能:

```
backup_thread(GPR[rs])
if success_thread_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif
```

例外:

概要:

アクティブスレッドをコンテキストキャッシュに退避する。GPR[rs] に退避するスレッドの ID を指定する。スレッドの退避に成功すると GPR[rd] に 1 が、失敗すると 0 が返る。

BKUPSLF																Backup Myself																																	
スレッドの退避																THREAD																																	
31	26	25											16	15											11	10											6	5											0
011101				0000000000								rd				00000				001001																													
THREAD				0												0				BKUPSLF																													

ニーモニク:

BKUPSLF rd

機能:

```
backup_myself()
if success_thread_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif
```

例外:

概要:

自分自身をコンテキストキャッシュに退避する。スレッドの退避に成功すると GPR[rd] に 1 が、失敗すると 0 が返る。

RSTRTH																Restore Thread	
スレッドの復帰																THREAD	
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0						
011101				rs		00000				rd		00000				001010	
THREAD				0								0				RSTRTH	

ニーモニック:

RSTRTH rd, rs

機能:

```
restore_thread(GPR[rs])
if success_thread_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif
```

例外:

概要:

キャッシュスレッドをコンテキストキャッシュから復帰する。GPR[rs] に復帰するスレッドの ID を指定する。スレッドの復帰に成功すると GPR[rd] に 1 が、失敗すると 0 が返る。

SWAPTH											Swap Thread							
スレッドの入れ換え											THREAD							
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0							
011101				rs		rt		rd		00000			001011					
THREAD											0			SWAPTH				

ニーモニック:

SWAPTH rd, rs, rt

機能 :

```
swap_thread(GPR[rs], GPR[rt])
if success_thread_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif
```

例外 :

概要 :

アクティブスレッドとキャッシュスレッドを入れ換える。GPR[rs] に退避するアクティブスレッドの ID , GPR[rt] に復帰するキャッシュスレッドを指定する。スレッドの入れ換えに成功すると GPR[rd] に 1 が , 失敗すると 0 が返る。

SWAPSLF																Swap Myself							
スレッドの入れ換え																THREAD							
31	26 25				21	20	16 15				11	10	6 5		0								
011101				00000				rt				rd				00000				001100			
THREAD				0								0				SWAPSLF							

ニーモニック:

SWAPSLF rd, rt

機能:

```
swap_myself(GPR[rt])
if success_thread_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif
```

例外:

概要:

自分自身とキャッシュスレッドを入れ換える。GPR[rt] に復帰するキャッシュスレッドを指定する。スレッドの入れ換えに成功すると GPR[rd] に 1 が、失敗すると 0 が返る。

CPTHTOA																Copy Thread to Active Thread															
スレッドのコピー																THREAD															
31	26 25					21 20					16 15					11 10					6 5					0					
011101					rs					rt					rd					00000					001101						
THREAD																0 CPTHTOA															

ニーモニック:

CPTHTOA rd, rs, rt

機能:

```

copy_to_active(GPR[rs], GPR[rt])
if success_thread_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

概要:

アクティブスレッドを別のアクティブスレッドとしてコピーする。GPR[rs] にコピー元のアクティブスレッドの ID, GPR[rt] にコピー先のアクティブスレッドの ID を指定する。スレッドのコピーに成功すると GPR[rd] に 1 が、失敗すると 0 が返る。

CPTHTOM																Copy Thread to Cache Thread (Memory)																									
スレッドのコピー																THREAD																									
31						26	25						21	20						16	15						11	10						6	5						0
011101				rs				rt				rd				00000				001110																					
THREAD																0				CPTHTOM																					

ニーモニック:

CPTHTOM rd, rs, rt

機能:

```

copy_to_meory(GPR[rs], GPR[rt])
if success_thread_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

概要:

アクティブスレッドを別のキャッシュスレッドとしてコピーする。GPR[rs] にコピー元のアクティブスレッドの ID, GPR[rt] にコピー先のキャッシュスレッドの ID を指定する。スレッドのコピーに成功すると GPR[rd] に 1 が、失敗すると 0 が返る。

GETTT												Get Thread Table
スレッドテーブルの参照												THREAD
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0	
011101			rs		00000		rd		00000		001111	
THREAD			0		0		0		0		GETTT	

ニーモニック:

GETTT rd, rs

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{ThreadTable of GPR}[\text{rs}]$

例外:

概要:

スレッドテーブルから値を読み込む．GPR[rs] に読み込むスレッドの ID を指定する．GPR[rd] にスレッドテーブルの内容が返る．

GETTID												Get Thread ID
スレッド ID の参照												THREAD
31	26	25	21	20	16	15	11	10	6	5	0	
011101			rs		00000		rd		00000		010000	
THREAD			0		0		0		0		GETTID	

ニーモニック:

GETTID rd, rs

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{ThreadID of GPR}[\text{rs}]$

例外:

概要:

コンテキスト ID からスレッド ID を調べる．GPR[rs] に調べるスレッドのコンテキスト ID を指定する．GPR[rd] にスレッド ID が返る．

GETOTID																Get Own Thread ID																							
スレッド ID の参照																THREAD																							
31				26				25				16				15				11				10				6				5				0			
011101				0000000000								rd				00000				010001																			
THREAD				0												0				GETOTID																			

ニーモニック:

GETOTID rd

機能:

GPR[rd] ← Own ThreadID

例外:

概要:

自分自身のスレッド ID を調べる．GPR[rd] にスレッド ID が返る．

GETMTID																Get Cache Thread ID (Get Memory Thread ID)																																															
スレッド ID の参照																THREAD																																															
31				26				25				21				20				16				15				11				10				6				5				0																			
011101				rs				00000				rd				00000				010010																																											
THREAD																0																0																GETMTID															

ニーモニック:

GETMTID rd, rs

機能:

GPR[rd] ← ThreadID of GPR[rs]

例外:

概要:

コンテキスト ID からスレッド ID を調べる．GPR[rs] に調べるキャッシュスレッドのコンテキスト ID を指定する．GPR[rd] にスレッド ID が返る．

GETCNUM																Get Context ID Number															
コンテキスト ID の参照																THREAD															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
011101				rs				00000				rd				00000				010011											
THREAD				0				0				GETCNUM																			

ニーモニック:

GETCNUM rd, rs

機能:

$\text{GPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{ContextID of GPR}[\text{rs}]$

例外:

概要:

スレッド ID からコンテキスト ID を調べる。GPR[rs] に調べるスレッドの ID を指定する。GPR[rd] にコンテキスト ID が返る。8bit 目が 1 の場合、スレッドはアクティブスレッドにあり、2bit 目から 0bit 目にコンテキスト ID が返る。6bit 目が 1 の場合、スレッドはキャッシュスレッドにあり、4bit 目から 0bit 目にコンテキストキャッシュにおけるコンテキスト ID が返る。

3.3.6 SIMD 演算命令

SADD.size											SIMD Add		
SIMD 加算											SIMD		
31	26	25	21	20	16	15	11	10	8	7	6	5	0
011100			rs		rt		rd		000		size	100000	
SIMD							0				ADD		

ニーモニック:

- SADD.8 rd, rs, rt (size = 01)
- SADD.16 rd, rs, rt (size = 10)
- SADD.32 rd, rs, rt (size = 11)

機能 :

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] + \text{FPR}[\text{rt}]$$

例外 :

None

概要 :

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 加算を行う . 8 は 8bit × 8 演算 , 16 は 16bit × 4 演算 , 32 は 32bit × 2 演算 .

SADD.size.sc											SIMD Add Scalar		
SIMD 加算											SIMD		
31	26 25		21 20		16 15		11 10		8	7	6	5	0
011100			rs		rt		rd		000		size	110000	
SIMD							0				ADD.sc		

ニーモニック:

SADD.8.sc rd, rs, rt	(size = 01)
SADD.16.sc rd, rs, rt	(size = 10)
SADD.32.sc rd, rs, rt	(size = 11)

機能 :

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] + \text{FPR}[\text{rt}]$$

例外 :

None

概要 :

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 加算を行う . 8 は 8bit × 8 演算 , 16 は 16bit × 4 演算 , 32 は 32bit × 2 演算 . FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される .

SSUB.size											SIMD Subtract		
SIMD 減算											SIMD		
31	26 25		21 20		16 15		11 10		8	7	6	5	0
011100		rs		rt		rd		000		size		100010	
SIMD								0		SUB			

ニーモニック:

SSUB.8 rd, rs, rt	(size = 01)
SSUB.16 rd, rs, rt	(size = 10)
SSUB.32 rd, rs, rt	(size = 11)

機能 :

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] - \text{FPR}[\text{rt}]$$

例外 :

None

概要 :

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 減算を行う . 8 は 8bit × 8 演算 , 16 は 16bit × 4 演算 , 32 は 32bit × 2 演算 .

SSUB.size.sc																SIMD Subtract Scalar																															
SIMD 減算																SIMD																															
31						26	25						21	20						16	15						11	10	8	7	6	5						0									
011100						rs						rt						rd						000			size			110010																	
SIMD																0																SUB.sc															

ニーモニック:

SSUB.8.sc rd, rs, rt (size = 01)
 SSUB.16.sc rd, rs, rt (size = 10)
 SSUB.32.sc rd, rs, rt (size = 11)

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] - \text{FPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 減算を行う。8 は 8bit × 8 演算，16 は 16bit × 4 演算，32 は 32bit × 2 演算。FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される。

SMULT.size											SIMD Multiply				
符号付き SIMD 乗算											SIMD				
31	26 25				21 20	16 15				11 10	8 7 6 5	0			
011100				rs		rt		rd		000		size	011000		
SIMD					0					MULT					

ニーモニック:

- SMULT.8 rd, rs, rt (size = 01)
- SMULT.16 rd, rs, rt (size = 10)
- SMULT.32 rd, rs, rt (size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] \times \text{FPR}[\text{rt}]$$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 乗算を行う。8 は 8bit × 8 演算，16 は 16bit × 4 演算，32 は 32bit × 2 演算。

SMULT.size.sc										SIMD Multiply Scalar			
符号付き SIMD 乗算										SIMD			
31	26 25		21 20		16 15		11 10		8	7	6	5	0
011100			rs		rt		rd		000		size	101000	
SIMD					0					MULT.sc			

ニーモニック:

SMULT.8.sc rd, rs, rt	(size = 01)
SMULT.16.sc rd, rs, rt	(size = 10)
SMULT.32.sc rd, rs, rt	(size = 11)

機能 :

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] \times \text{FPR}[\text{rt}]$$

例外 :

None

概要 :

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 乗算を行う。8 は 8bit × 8 演算，16 は 16bit × 4 演算，32 は 32bit × 2 演算。FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される。

SMULTU.size																SIMD Multiply Unsigned															
符号無し SIMD 乗算																SIMD															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				8 7 6 5				0							
011100				rs				rt				rd				000				size				011001							
SIMD																0MULTU															

ニーモニック:

SMULTU.8 rd, rs, rt	(size = 01)
SMULTU.16 rd, rs, rt	(size = 10)
SMULTU.32 rd, rs, rt	(size = 11)

機能 :

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] \times \text{FPR}[\text{rt}]$$

例外 :

None

概要 :

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 乗算を行う。値は符号無し整数として計算する。8 は 8bit × 8 演算 , 16 は 16bit × 4 演算 , 32 は 32bit × 2 演算。

SMULTU.size.sc										SIMD Multiply Unsigned Scalar																			
符号無し SIMD 乗算										SIMD																			
31	26 25					21 20	16 15					11 10	8	7	6	5	0												
011100					rs					rt					rd					000		size		101001					
SIMD										0										MULTU.sc									

ニーモニック:

SMULTU.8.sc rd, rs, rt	(size = 01)
SMULTU.16.sc rd, rs, rt	(size = 10)
SMULTU.32.sc rd, rs, rt	(size = 11)

機能 :

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] \times \text{FPR}[\text{rt}]$$

例外 :

None

概要 :

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 乗算を行う。値は符号無し整数として計算する。8 は 8bit × 8 演算 , 16 は 16bit × 4 演算 , 32 は 32bit × 2 演算。FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される。

SAND.size.sc																SIMD And Scalar					
SIMD 論理積																SIMD					
31	26 25				21 20	16 15				11 10	8	7	6	5	0						
011100				rs				rt				rd				000		size		100100	
SIMD										0						AND.sc					

ニーモニック:

SAND.8.sc rd, rs, rt	(size = 01)
SAND.16.sc rd, rs, rt	(size = 10)
SAND.32.sc rd, rs, rt	(size = 11)

機能 :

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] \text{ and } \text{FPR}[\text{rt}]$$

例外 :

None

概要 :

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 論理積を計算する . 8 は 8bit × 8 演算 , 16 は 16bit × 4 演算 , 32 は 32bit × 2 演算 . FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される .

SOR.size.sc												SIMD Or Scalar			
SIMD 論理和												SIMD			
31	26 25		21 20		16 15		11 10		8	7	6	5	0		
011100			rs		rt		rd		000		size	100101			
SIMD						0						OR.sc			

ニーモニック:

SOR.8.sc rd, rs, rt (size = 01)
 SOR.16.sc rd, rs, rt (size = 01)
 SOR.32.sc rd, rs, rt (size = 01)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] \text{ or } \text{FPR}[\text{rt}]$$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 論理和を計算する。8 は 8bit × 8 演算, 16 は 16bit × 4 演算, 32 は 32bit × 2 演算。FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される。

SXOR.size.sc																SIMD Exclusive Or Scalar															
SIMD 排他的論理和																SIMD															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				8		7		6		5		0			
011100				rs				rt				rd				000				size		100110									
SIMD																0 XOR.sc															

ニーモニック:

- SXOR.8.sc rd, rs, rt (size = 01)
- SXOR.16.sc rd, rs, rt (size = 10)
- SXOR.32.sc rd, rs, rt (size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] \text{ xor } \text{FPR}[\text{rt}]$$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 排他的論理和を計算する。8 は 8bit × 8 演算，16 は 16bit × 4 演算，32 は 32bit × 2 演算。FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される。

SNOR.size.sc																SIMD Not Or Scalar																			
SIMD 否定論理和																SIMD																			
31	26 25					21	20	16 15					11	10	8	7	6	5	0																
011100				rs				rt				rd				000		size	100111																
SIMD																0				NOR.sc															

ニーモニック:

SNOR.8.sc rd, rs, rt (size = 01)

SNOR.16.sc rd, rs, rt (size = 10)

SNOR.32.sc rd, rs, rt (size = 11)

機能:

$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rs}] \text{ nor } \text{FPR}[\text{rt}]$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 論理和の否定を計算する。8 は 8bit × 8 演算, 16 は 16bit × 4 演算, 32 は 32bit × 2 演算。FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される。

SSLT.size																SIMD Set Less Than															
SIMD 大小判定																SIMD															
31	26 25					21	20	16 15					11	10	8	7	6	5	0												
011100				rs				rt				rd				000		size	101010												
SIMD																0				SLT											

ニーモニック:

SSLT.8 rd, rs, rt	(size = 01)
SSLT.16 rd, rs, rt	(size = 10)
SSLT.32 rd, rs, rt	(size = 11)

機能 :

```
if FPR[rs] < FPR[rt] then
    FPR[rd] ← 1
else
    FPR[rd] ← 0
endif
```

例外 :

None

概要 :

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 大小判定を行う . 8 は 8bit × 8 演算 , 16 は 16bit × 4 演算 , 32 は 32bit × 2 演算 .

SSLT.size.sc																SIMD Set Less Than Scalar																															
SIMD 大小判定																SIMD																															
31		26 25				21 20				16 15				11 10		8 7		6 5		0																											
011100				rs				rt				rd				000		size		011010																											
SIMD																0																SLT.sc															

ニーモニック:

SSLT.8.sc rd, rs, rt	(size = 01)
SSLT.16.sc rd, rs, rt	(size = 10)
SSLT.32.sc rd, rs, rt	(size = 11)

機能 :

```
if FPR[rs] < FPR[rt] then
    FPR[rd] ← 1
else
    FPR[rd] ← 0
endif
```

例外 :

None

概要 :

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 大小判定を行う。8 は 8bit × 8 演算, 16 は 16bit × 4 演算, 32 は 32bit × 2 演算。FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される。

SSLTU.size										SIMD Set Less Than Unsigned									
符号無し SIMD 大小判定										SIMD									
31	26 25				21 20	16 15				11 10	8	7	6	5	0				
011100				rs		rt		rd		000		size		101011					
SIMD										0				SLTU					

ニーモニック:

SSLTU.8 rd, rs, rt	(size = 01)
SSLTU.16 rd, rs, rt	(size = 10)
SSLTU.32 rd, rs, rt	(size = 11)

機能 :

```
if FPR[rs] < FPR[rt] then
    FPR[rd] ← 1
else
    FPR[rd] ← 0
endif
```

例外 :

None

概要 :

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 大小判定を行う。値は符号無し整数として比較を行う。8 は 8bit × 8 演算 , 16 は 16bit × 4 演算 , 32 は 32bit × 2 演算。

SSLTU.size.sc																SIMD Set Less Than Unsigned Scalar															
符号無し SIMD 大小判定																SIMD															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				8		7 6		5		0					
011100				rs				rt				rd				000				size		011011									
SIMD																0SLTU.sc															

ニーモニック:

SSLTU.8.sc rd, rs, rt (size = 01)
 SSLTU.16.sc rd, rs, rt (size = 10)
 SSLTU.32.sc rd, rs, rt (size = 11)

機能:

```

if FPR[rs] < FPR[rt] then
    FPR[rd] ← 1
else
    FPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 大小判定を行う。値は符号無し整数として比較を行う。8 は 8bit × 8 演算, 16 は 16bit × 4 演算, 32 は 32bit × 2 演算。FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される。

SSLLV.size																SIMD Shift Left Logical Variable															
SIMD 左論理シフト																SIMD															
31		26 25				21 20				16 15				11 10				8 7 6 5		0											
011100				rs				rt				rd				000		size		000100											
SIMD																0SLLV															

ニーモニック:

SSLLV.8 rd, rt, rs	(size = 01)
SSLLV.16 rd, rt, rs	(size = 10)
SSLLV.32 rd, rt, rs	(size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \ll \text{FPR}[\text{rs}]$$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 左論理シフトを行う。8 は 8bit × 8 演算, 16 は 16bit × 4 演算, 32 は 32bit × 2 演算。

SSLLV.size.sc										SIMD Shift Left Logical Variable Scalar																		
SIMD 左論理シフト															SIMD													
31	26 25					21 20	16 15					11 10	8	7	6	5	0											
011100					rs					rt					rd					000		size		010100				
SIMD										0										SLLV.sc								

ニーモニック:

SSLLV.8.sc rd, rt, rs	(size = 01)
SSLLV.16.sc rd, rt, rs	(size = 10)
SSLLV.32.sc rd, rt, rs	(size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \ll \text{FPR}[\text{rs}]$$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 左論理シフトを行う。8 は 8bit × 8 演算，16 は 16bit × 4 演算，32 は 32bit × 2 演算。FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される。

SSRLV.size																SIMD Shift Right Logical Variable																															
SIMD 右論理シフト																SIMD																															
31						26	25						21	20						16	15						11	10				8	7	6	5												0
011100						rs						rt						rd						000			size			000110																	
SIMD																0																SRLV															

ニーモニック:

SSRLV.8 rd, rt, rs	(size = 01)
SSRLV.16 rd, rt, rs	(size = 10)
SSRLV.32 rd, rt, rs	(size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \gg \text{FPR}[\text{rs}]$$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 右論理シフトを行う。8 は 8bit × 8 演算, 16 は 16bit × 4 演算, 32 は 32bit × 2 演算。

SSRLV.size.sc										SIMD Shift Right Logical Variable Scalar																		
SIMD 右論理シフト															SIMD													
31	26 25				21 20		16 15				11 10		8	7	6	5	0											
011100					rs					rt					rd					000		size		010110				
SIMD										0										SRLV.sc								

ニーモニック:

SSRLV.8.sc rd, rt, rs	(size = 01)
SSRLV.16.sc rd, rt, rs	(size = 10)
SSRLV.32.sc rd, rt, rs	(size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \gg \text{FPR}[\text{rs}]$$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 右論理シフトを行う。8 は 8bit × 8 演算，16 は 16bit × 4 演算，32 は 32bit × 2 演算。FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される。

SSRAV.size																SIMD Shift Right Arithmetic Variable																			
SIMD 右算術シフト																SIMD																			
31	26 25					21	20	16 15					11	10	8	7	6	5	0																
011100				rs				rt				rd				000		size	000111																
SIMD																0				SRAV															

ニーモニック:

SSRAV.8 rd, rt, rs	(size = 01)
SSRAV.16 rd, rt, rs	(size = 10)
SSRAV.32 rd, rt, rs	(size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \gg \text{FPR}[\text{rs}]$$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 右算術シフトを行う。8 は 8bit × 8 演算, 16 は 16bit × 4 演算, 32 は 32bit × 2 演算。

SSRAV.size.sc										SIMD Shift Right Arithmetic Variable Scalar																									
SIMD 右算術シフト										SIMD																									
31					26	25					21	20					16	15					11	10			8	7	6	5					0
011100					rs					rt					rd					000		size		010111											
SIMD										0										SRV.sc															

ニーモニック:

SSRAV.8.sc rd, rt, rs	(size = 01)
SSRAV.16.sc rd, rt, rs	(size = 10)
SSRAV.32.sc rd, rt, rs	(size = 11)

機能 :

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \gg \text{FPR}[\text{rs}]$$

例外 :

None

概要 :

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 右算術シフトを行う。8 は 8bit × 8 演算，16 は 16bit × 4 演算，32 は 32bit × 2 演算。FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される。

SRTL.V.size																SIMD Rotate Left Variable															
SIMD 左ローテーション																SIMD															
31	26 25					21	20	16 15					11	10	8	7	6	5	0												
011100				rs				rt				rd				000		size		000000											
SIMD																0				RTL											

ニーモニック:

- SRTL.V.8 rd, rt, rs (size = 01)
- SRTL.V.16 rd, rt, rs (size = 10)
- SRTL.V.32 rd, rt, rs (size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \lll \text{FPR}[\text{rs}]$$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 左ローテーションを行う。8 は 8bit × 8 演算, 16 は 16bit × 4 演算, 32 は 32bit × 2 演算。

SRTL.V.size.sc																SIMD Rotate Left Variable Scalar															
SIMD 左ローテーション																SIMD															
31	26 25					21 20	16 15					11 10	8	7	6	5	0														
011100				rs				rt				rd				000		size	010000												
SIMD																0RTL.sc															

ニーモニック:

- SRTL.V.8.sc rd, rt, rs
- (size = 01)
- SRTL.V.16.sc rd, rt, rs
- (size = 10)
- SRTL.V.32.sc rd, rt, rs
- (size = 11)

機能 :

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \lll \text{FPR}[\text{rs}]$$

例外 :

None

概要 :

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 左ローテーションを行う。8 は 8bit × 8 演算 , 16 は 16bit × 4 演算 , 32 は 32bit × 2 演算。FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される。

SRTRV.size																SIMD Rotate Right Variable															
SIMD 右ローテーション																SIMD															
31	26 25					21	20	16 15					11	10	8	7	6	5	0												
011100				rs				rt				rd				000		size		000010											
SIMD																0				RTR											

ニーモニック:

SRTRV.8 rd, rt, rs	(size = 01)
SRTRV.16 rd, rt, rs	(size = 10)
SRTRV.32 rd, rt, rs	(size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] >>> \text{FPR}[\text{rs}]$$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 右ローテーションを行う。8 は 8bit × 8 演算, 16 は 16bit × 4 演算, 32 は 32bit × 2 演算。

SRTRV.size.sc																SIMD Rotate Right Variable Scalar															
SIMD 右ローテーション																SIMD															
31		26 25				21 20		16 15				11 10		8 7		6 5		0													
011100				rs				rt				rd				000		size		010010											
SIMD																0RTR.sc															

ニーモニック:

SRTRV.8.sc rd, rt, rs (size = 01)
 SRTRV.16.sc rd, rt, rs (size = 10)
 SRTRV.32.sc rd, rt, rs (size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{FPR}[\text{rt}] \ggg \text{FPR}[\text{rs}]$$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタを用いて SIMD 右ローテーションを行う。8 は 8bit × 8 演算, 16 は 16bit × 4 演算, 32 は 32bit × 2 演算。FPR[rt] の下位 bit が各フィールドに複製されて演算される。

PCK																Pack Data					
データパッキング																SIMD					
31	26 25					21 20	16 15					11 10	8	7	6	5	0				
011100				rs				rt				rd				000		size		111000	
SIMD												0				PCK					

ニーモニック:

- PCK.8 rd, rs, rt (size = 01)
- PCK.16 rd, rs, rt (size = 10)
- PCK.32 rd, rs, rt (size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{pack}(\text{FPR}[\text{rs}], \text{FPR}[\text{rt}])$$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタにデータをパッキングする。rs, rt に指定された浮動小数点レジスタを size の大きさで分割し、区切ったフィールドの下位半分を集めて 1 つにまとめる。

PCKH																Pack Data on High Bit																																							
データパッキング																SIMD																																							
31						26	25						21	20						16	15						11	10	8	7	6	5	0																						
011100				rs				rt				rd				000		size		111001																																			
SIMD																0																																							
																PCKH																																							

ニーモニック:

- PCKH.8 rd, rs, rt (size = 01)
- PCKH.16 rd, rs, rt (size = 10)
- PCKH.32 rd, rs, rt (size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{packh}(\text{FPR}[\text{rs}], \text{FPR}[\text{rt}])$$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタにデータをパッキングする。rs, rt に指定された浮動小数点レジスタを size の大きさで分割し、区切ったフィールドの上位半分を集めて 1 つにまとめる。

CAT1																Concatenate Data Type1															
データ結合																SIMD															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				8 7 6 5				0							
011100				rs				rt				rd				000				size				111010							
SIMD																0CAT1															

ニーモニック:

- CAT1.8 rd, rs, rt (size = 01)
- CAT1.16 rd, rs, rt (size = 10)
- CAT1.32 rd, rs, rt (size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{cat1}(\text{FPR}[\text{rs}], \text{FPR}[\text{rt}])$$

例外:

None

概要:

データを結合して浮動小数点レジスタに入れる。8 は 8bit × 8 演算，16 は 16bit × 4 演算，32 は 32bit × 2 演算。

CAT1H																Concatenate Data Type1 on High Bit																															
データ結合																SIMD																															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				8		7 6		5		0																					
011100				rs				rt				rd				000		size		111011																											
SIMD																0																CAT1H															

ニーモニック:

- CAT1H.8 rd, rs, rt (size = 01)
- CAT1H.16 rd, rs, rt (size = 10)
- CAT1H.32 rd, rs, rt (size = 11)

機能 :

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{cat1h}(\text{FPR}[\text{rs}], \text{FPR}[\text{rt}])$$

例外 :

None

概要 :

データを結合して浮動小数点レジスタに入れる . 8 は 8bit × 8 演算 , 16 は 16bit × 4 演算 , 32 は 32bit × 2 演算 .

CAT2																Concatenate Data Type2															
データ結合																SIMD															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				8		7		6		5		0			
011100				rs				rt				rd				000				size		111100									
SIMD																0CAT2															

ニーモニック:

- CAT2.8 rd, rs, rt (size = 01)
- CAT2.16 rd, rs, rt (size = 10)
- CAT2.32 rd, rs, rt (size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{cat2}(\text{FPR}[\text{rs}], \text{FPR}[\text{rt}])$$

例外:

None

概要:

データを結合して浮動小数点レジスタに入れる。8 は 8bit × 8 演算，16 は 16bit × 4 演算，32 は 32bit × 2 演算。

CAT2H																Concatenate Data Type2 on High Bit																															
データ結合																SIMD																															
31						26	25						21	20						16	15						11	10	8	7	6	5								0							
011100						rs						rt						rd						000		size		111101																			
SIMD																0																CAT2H															

ニーモニック:

CAT2H.8 rd, rs, rt	(size = 01)
CAT2H.16 rd, rs, rt	(size = 10)
CAT2H.32 rd, rs, rt	(size = 11)

機能 :

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{cat2h}(\text{FPR}[\text{rs}], \text{FPR}[\text{rt}])$$

例外 :

None

概要 :

データを結合して浮動小数点レジスタに入れる . 8 は 8bit × 8 演算 , 16 は 16bit × 4 演算 , 32 は 32bit × 2 演算 .

CAT3																Concatenate Data Type3															
データ結合																SIMD															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				8 7		6 5		0							
011100				rs				rt				rd				000		size		111110											
SIMD																0CAT3															

ニーモニック:

- CAT3.8 rd, rs, rt (size = 01)
- CAT3.16 rd, rs, rt (size = 10)
- CAT3.32 rd, rs, rt (size = 11)

機能:

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{cat3}(\text{FPR}[\text{rs}], \text{FPR}[\text{rt}])$$

例外:

None

概要:

データを結合して浮動小数点レジスタに入れる . 8 は 8bit × 8 演算 , 16 は 16bit × 4 演算 , 32 は 32bit × 2 演算 .

CAT3H																Concatenate Data Type3 on High Bit																															
データ結合																SIMD																															
31		26 25				21 20				16 15				11 10				8 7		6 5		0																									
011100						rs						rt						rd						000		size		111111																			
SIMD																0																CAT3H															

ニーモニック:

CAT3H.8 rd, rs, rt	(size = 01)
CAT3H.16 rd, rs, rt	(size = 10)
CAT3H.32 rd, rs, rt	(size = 11)

機能 :

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{cat3h}(\text{FPR}[\text{rs}], \text{FPR}[\text{rt}])$$

例外 :

None

概要 :

データを結合して浮動小数点レジスタに入れる . 8 は 8bit × 8 演算 , 16 は 16bit × 4 演算 , 32 は 32bit × 2 演算 .

3.3.7 同期命令

RGPSH																Read Shared(General Purpose Register)																			
同期命令																SYNC																			
31		26				25		21				20		16				15		11				10		6				5		0			
010000						00000						rt						ss						00000						100000					
COP0						MF												0						GPSHR											

ニーモニック:

RGPSH rt, ss

機能:

GPR[rt] ← SHARE[ss]

例外:

None

概要:

共有レジスタから汎用レジスタに値を読み込む。

WGPSH																Write Shared(General Purpose Register)															
同期命令																SYNC															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
010000				00100				rt				sd				00000				100000											
COP0				MT												0				GPSHR											

ニーモニック:

WGPSH rt, sd

機能:

SHARE[sd] ← GPR[rt]

例外:

None

概要:

汎用レジスタから共有レジスタに値を書き込む。

RFPSH																Read Shared(Floating-Point Register)																															
同期命令																SYNC																															
31				26				25				21				20				16				15				11				10				6				5				0			
010000								00000								rt								ss								00000								100100							
COP0								MF																0								FPSHR															

ニーモニック:

RFPSH rt, ss

機能:

$FPR[rt] \leftarrow SHARE[ss]$

例外:

None

概要:

共有レジスタから浮動小数点レジスタに値を読み込む。

WFPSH																Write Shared(Floating-Point Register)																															
同期命令																SYNC																															
31				26				25				21				20				16				15				11				10				6				5				0			
010000								00100								rt								sd								00000								100100							
COP0								MT																								0								FPSHR							

ニーモニック:

WFPSH rt, sd

機能:

$SHARE[sd] \leftarrow FPR[rt]$

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタから共有レジスタに値を書き込む。

RGPEX																Read Exclusive(General Purpose Register)																			
同期命令																SYNC																			
31		26				25		21				20		16				15		11				10		6				5		0			
010000						00000						rt						ss						00000						100001					
COP0						MF																		0						GPLOCK					

ニーモニック:

RGPEX rt, ss

機能:

GPR[rt] ← SHARE[ss]

例外:

None

概要:

共有レジスタから汎用レジスタに値を読み込む。

WGPEX																Write Exclusive(General Purpose Register)																			
同期命令																SYNC																			
31		26				25		21				20		16				15		11				10		6				5		0			
010000						00100						rt						sd						00000						100001					
COP0						MT																		0						GPLOCK					

ニーモニック:

WGPEX rt, sd

機能:

SHARE[sd] ← GPR[rt]

例外:

None

概要:

汎用レジスタから共有レジスタに値を書き込む。

RFPEX																Read Exclusive(Floating-Point Register)																	
同期命令																SYNC																	
31		26				25		21				20		16				15		11				10		6				5		0	
010000					00000					rt					ss					00000					100101								
COP0					MF															0					FPLOCK								

ニーモニック:

RFPEX rt, ss

機能:

FPR[rt] ← SHARE[ss]

例外:

None

概要:

共有レジスタから浮動小数点レジスタに値を読み込む。

WFPEX																Write Exclusive(Floating-Point Register)															
同期命令																SYNC															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
010000				00100				rt				sd				00000				100101											
COP0				MT												0				FPLOCK											

ニーモニック:

WFPEX rt, sd

機能:

SHARE[sd] ← FPR[rt]

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタから共有レジスタに値を書き込む。

GPCO																Read Consumer(General Purpose Register)																															
同期命令																SYNC																															
31				26				25				21				20				16				15				11				10				6				5				0			
010000								00000								rt								ss								tid								100010							
COP0								MF																																GPPRCO							

ニーモニック:

GPCO rt, ss, tid

機能:

GPR[rt] ← SHARE[ss]

例外:

None

概要:

共有レジスタから汎用レジスタに値を読み込む．tid にはスレッドの ID を指定する．

GPPR																Write Producer(General Purpose Register)																															
同期命令																SYNC																															
31				26				25				21				20				16				15				11				10				6				5				0			
010000								00100								rt								ss								tid								100010							
COP0								MT																																GPPRCO							

ニーモニック:

GPPR rt, sd, tid

機能:

SHARE[sd] ← GPR[rt]

例外:

None

概要:

汎用レジスタから共有レジスタに値を書き込む．tid にはスレッドの ID を指定する．

FPCO																Read Consumer(Floating-Point Register)																															
同期命令																SYNC																															
31				26				25				21				20				16				15				11				10				6				5				0			
010000								00000								rt								ss								tid								100110							
COP0								MF																																FPPRCO							

ニーモニック:

FPCO rt, ss, tid

機能:

FPR[rt] ← SHARE[ss]

例外:

None

概要:

共有レジスタから浮動小数点レジスタに値を読み込む．tid にはスレッドの ID を指定する．

FPPR																Write Producer(Floating-Point Register)																			
同期命令																SYNC																			
31		26				25		21				20		16				15		11				10		6				5		0			
010000						00100						rt						ss						tid						100110					
COP0						MT																						FPPRCO							

ニーモニック:

FPPR rt, sd, tid

機能:

SHARE[sd] ← FPR[rt]

例外:

None

概要:

浮動小数点レジスタから共有レジスタに値を書き込む．tid にはスレッドの ID を指定する．

BAR																Barrier							
同期命令																SYNC							
31	26 25					21	20	16 15					11	10	6 5					0			
010000				00100				rt				sd				00000				100011			
COP0				MT												0				BARRIER			

ニーモニック:

BAR rt, sd

機能:

SHARE[sd] ← GPR[rt] + 1

例外:

None

概要:

—

PBAR																Pre Barrier							
同期命令																SYNC							
31	26 25					21	20	16 15					11	10	6 5					0			
010000				000000				00000				sd				00000				100011			
COP0				MF				0								0				BARRIER			

ニーモニック:

PBAR sd

機能:

—

例外:

None

概要:

—

3.3.8 整数ベクトル命令

VADD																Vector Add			
ベクトル加算																VECTOR			
31	26 25					21 20		16 15			11 10		8	7	6	5	0		
011110						rs		rt			rd			000		s0	s	100000	
VINT												0		ADD					

ニーモニック:

VADD.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VADD.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VADD.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VADD.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能 :

$VGPR[rd] \leftarrow VGPR[rs] + VGPR[rt]$

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

ベクトル加算 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VSUB																Vector Subtract																															
ベクトル減算																VECTOR																															
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5						0								
011110				rs				rt				rd				00		s1	s0	s	100010																										
VINT																0																SUB															

ニーモニック:

VSUB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VSUB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VSUB.sv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 0)
VSUB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VSUB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VSUB.sv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] - \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル減算. s0 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rt}]$ の代わりに, スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rt}]$) を用いて演算を行う. s1 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rs}]$ の代わりに, スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rs}]$) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VMULT													Vector Multiply								
ベクトル乗算													VECTOR								
31	26	25	21	20	16	15	11	10	8	7	6	5	0								
011110				rs				rt				rd				000		s0	s	011000	
VINT												0				MULT					

ニーモニック:

VMULT.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VMULT.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VMULT.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VMULT.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能 :

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \times \text{VGPR}[\text{rt}]$$

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

符号付きベクトル乗算 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VMULTU																Vector Multiply Unsigned																								
ベクトル乗算																VECTOR																								
31						26	25						21	20						16	15						11	10			8	7	6	5						0
011110						rs						rt						rd						000			s0	s	011001											
VINT																0										MULTU														

ニーモニック:

VMULTU.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VMULTU.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VMULTU.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VMULTU.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \times \text{VGPR}[\text{rt}]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

符号無しベクトル乗算. s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VMULTH																Vector Multiply on High Bit																															
ベクトル乗算																VECTOR																															
31		26 25				21 20				16 15				11 10		8	7	6	5	0																											
011110				rs				rt				rd				000		s0	s	010000																											
VINT																0																MULTH															

ニーモニック:

VMULTH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VMULTH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VMULTH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VMULTH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能 :

$$VGPR[rd] \leftarrow VGPR[rs] \times VGPR[rt]$$

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

符号付きベクトル乗算．演算結果の上位 bit(63-32bit) が VGPR[rd] に格納される．s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合は，投機実行を抑制する．

VMULTUH																Vector Multiply Unsigned on High Bit																															
ベクトル乗算																VECTOR																															
31						26	25						21	20						16	15						11	10			8	7	6	5											0		
011110						rs						rt						rd						000			s0	s	010001																		
VINT																0																MULTUH															

ニーモニック:

VMULTUH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VMULTUH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VMULTUH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VMULTUH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$VGPR[rd] \leftarrow VGPR[rs] \times VGPR[rt]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

符号無しベクトル乗算。演算結果の上位 bit(63-32bit) が VGPR[rd] に格納される。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。

VDIV																Vector Divide															
ベクトル除算																VECTOR															
31	26 25					21 20					16 15					11 10		9	8	7	6	5	0								
011110						rs					rt					rd					00	s1	s0	s	011010						
VINT																0								DIV							

ニーモニック:

VDIV.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VDIV.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VDIV.sv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 0)
VDIV.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VDIV.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VDIV.sv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 1)

機能 :

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \div \text{VGPR}[\text{rt}]$$

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

符号付きベクトル除算 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . s1 が 1 の場合は VGPR[rs] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rs]) を用いて演算を行う . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VDIVU																Vector Divide Unsigned																							
ベクトル除算																VECTOR																							
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5						0
011110				rs				rt				rd				00		s1	s0	s	011011																		
VINT																0										DIVU													

ニーモニック:

VDIVU.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VDIVU.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VDIVU.sv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 0)
VDIVU.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VDIVU.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VDIVU.sv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \div \text{VGPR}[\text{rt}]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

符号無しベクトル除算。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。s1 が 1 の場合は VGPR[rs] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rs]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。

VREM																Vector Reminder															
ベクトル剰余																VECTOR															
31	26	25	21	20	16	15	11	10	9	8	7	6	5													0					
011110				rs		rt		rd		00		s1	s0	s	010010																
VINT										0						REM															

ニーモニック:

VREM.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VREM.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VREM.sv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 0)
VREM.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VREM.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VREM.sv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 1)

機能 :

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \div \text{VGPR}[\text{rt}]$$

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

符号付きベクトル剰余 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . s1 がの場合は VGPR[rs] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rs]) を用いて演算を行う . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VREMU																Vector Reminder Unsigned																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																											
ベクトル剰余																VECTOR																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																											
31					26	25										21	20														16	15																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																											

ニーモニック:

VREMU.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VREMU.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VREMU.sv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 0)
VREMU.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VREMU.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VREMU.sv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \div \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

符号無しベクトル剰余．s0 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rt}]$ の代わりに，スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rt}]$) を用いて演算を行う．s1 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rs}]$ の代わりに，スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rs}]$) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合は，投機実行を抑制する．

VMADD																Vector Multiply and Add																			
ベクトル積和演算																VECTOR																			
31		26 25				21 20				16 15				11 10		8	7	6	5	0															
011110				rs				rt				rd				000		s0	s	100001															
VINT																0										MADD									

ニーモニック:

VMADD.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VMADD.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VMADD.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VMADD.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能 :

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \times \text{VGPR}[\text{rt}] + \text{VGPR}[\text{rd}]$$

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

ベクトル積和演算 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VMSUB																Vector Multiply and Subtract																			
ベクトル積差演算																VECTOR																			
31		26		25		21		20		16		15		11		10		8		7		6		5		0									
011110				rs				rt				rd				000		s0		s		100011													
VINT																0										MSUB									

ニーモニック:

VMSUB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VMSUB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VMSUB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VMSUB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \times \text{VGPR}[\text{rt}] - \text{VGPR}[\text{rd}]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル積差演算. s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VACC																Vector Accumulate																															
ベクトル累算																VECTOR																															
31		26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0																									
011110				rs				rt				rd				0000				s		001010																									
VINT																0																ACC															

ニーモニック:

VACC rd, rs(sync(s) = 0)

VACC.sy rd, rs(sync(s) = 1)

機能 :

$SGPR[rd] \leftarrow \sum VGPR[rs]$

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

ベクトル累算 . ベクトルの要素を全て加算する . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VMAC																Vector Multiply and Accumulate															
ベクトル積和演算																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				8 7		6 5		0							
011110				rs				rt				rd				000		s0	s	001011											
VINT																0MAC															

ニーモニック:

VMAC.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VMAC.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VMAC.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VMAC.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$SGPR[rd] \leftarrow \sum VGPR[rs] \times VGPR[rt]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル積和演算. 2つのベクトル要素を乗算し,それを全て加算する. s0が1の場合はVGPR[rt]の代わりに, スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VAND													Vector And																				
ベクトル論理積													VECTOR																				
31					26	25					21	20					16	15					11	10	8	7	6	5					0
011110					rs					rt					rd					000			s0	s	100100								
VINT													0													AND							

ニーモニック:

VAND.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VAND.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VAND.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VAND.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能 :

VGPR[rd] ← VGPR[rs] **and** VGPR[rt]

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

ベクトル論理積 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VOR																Vector Or	
ベクトル論理和																VECTOR	
31	26 25				21	20	16 15				11	10	8	7	6	5	0
011110				rs		rt		rd				000		s0	s	100101	
VINT												0				OR	

ニーモニック:

VOR rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VOR.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VOR.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VOR.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能 :

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \text{ or } \text{VGPR}[\text{rt}]$$

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

ベクトル論理和 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VXOR																Vector Exclusive Or																															
ベクトル排他的論理和																VECTOR																															
31		26		25		21		20		16		15		11		10		8		7		6		5		0																					
011110				rs				rt				rd				000				s0		s		100110																							
VINT																0																XOR															

ニーモニック:

VXOR.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VXOR.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VXOR.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VXOR.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \text{ xor } \text{VGPR}[\text{rt}]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル排他的論理和。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。

VNOR																Vector Not Or																								
ベクトル否定論理和																VECTOR																								
31						26	25						21	20						16	15						11	10			8	7	6	5						0
011110						rs						rt						rd						000			s0	s	100111											
VINT																0																NOR								

ニーモニック:

VNOR.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VNOR.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VNOR.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VNOR.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \text{ nor } \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル否定論理和. s0 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rt}]$ の代わりに, スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rt}]$) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VSLLV																Vector Shift Left Logical Variable											
ベクトル左論理シフト																VECTOR											
31		26 25				21 20		16 15				11 10		8	7	6	5	0									
011110				rs				rt				rd				000		s0	s	000100							
VINT																0				SLLV							

ニーモニック:

VSLLV.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VSLLV.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VSLLV.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VSLLV.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rt}] \ll \text{VGPR}[\text{rs}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル左論理シフト. s0 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rs}]$ の代わりに, スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rs}]$) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VSRLV																Vector Shift Right Logical Variable																															
ベクトル右論理シフト																VECTOR																															
31		26		25		21		20		16		15		11		10		8		7		6		5		0																					
011110				rs				rt				rd				000		s0		s		000110																									
VINT																0																SRLV															

ニーモニック:

VSRLV.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VSRLV.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VSRLV.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VSRLV.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rt}] \gg \text{VGPR}[\text{rs}]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル右論理シフト. s0 が 1 の場合は VGPR[rs] の代わりに, スカラレジスタ (SGPR[rs]) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VSRAV																Vector Shift Right Arithmetic Variable																															
ベクトル右算術シフト																VECTOR																															
31		26				25		21		20		16				15		11		10		8		7		6		5		0																	
011110				rs				rt				rd				000		s0		s		000111																									
VINT																0																SRAV															

ニーモニック:

VSRAV.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VSRAV.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VSRAV.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VSRAV.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rt}] \gg \text{VGPR}[\text{rs}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル右算術シフト. s0 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rs}]$ の代わりに, スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rs}]$) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VRTLV																Vector Rotate Left Variable																			
ベクトル左ローテーション																VECTOR																			
31	26	25	21	20	16	15	11	10	8	7	6	5				0																			
011110				rs				rt				rd				000		s0	s	000000															
VINT																0										SRTL									

ニーモニック:

VRTLV.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VRTLV.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VRTLV.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VRTLV.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rt}] \lll \text{VGPR}[\text{rs}]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル左ローテーション . s0 が 1 の場合は VGPR[rs] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rs]) を用いて演算を行う . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VRTRV																Vector Rotate Right Variable																															
ベクトル右ローテーション																VECTOR																															
31						26	25						21	20						16	15						11	10	8	7	6	5						0									
011110				rs				rt				rd				000			s0	s	000010																										
VINT																0																SRTRV															

ニーモニック:

VRTRV.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VRTRV.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VRTRV.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VRTRV.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rt}] \ggg \text{VGPR}[\text{rs}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル右ローテーション. s0 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rs}]$ の代わりに, スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rs}]$) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VCMP																Vector Compare			
ベクトル比較																VECTOR			
31	26	25	21	20	16	15	11	10	8	7	6	5				0			
011110				rs		rt		rd		cond		s0	s	101000					
VINT																CMP			

ニーモニック:

VCMP.cond.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMP.cond.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMP.cond.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMP.cond.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```
if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    VGPR[rd] ← 1
else
    VGPR[rd] ← 0
endif
```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル比較命令. 条件 (cond) により VGPR[rd] に 1 または 0 が入る. s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する. 比較条件 (cond) には, eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する.

VCMPU																Vector Compare Unsigned															
ベクトル比較																VECTOR															
31	26 25					21	20	16 15					11	10	8	7	6	5	0												
011110				rs				rt				rd				cond		s0	s	101001											
VINT																CMPU															

ニーモニック:

VCMPU.cond.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMPU.cond.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMPU.cond.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMPU.cond.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGR[rs] cond VGPR[rt] then
    VGPR[rd] ← 1
else
    VREG[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

符号無しベクトル比較命令。条件 (cond) により VGPR[rd] に 1 または 0 が入る。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には、eq(=)、gt(>)、lt(<)、ne(≠)、le(≤)、ge(≥) のどれかを指定する。

VCMPTS																Vector Compare to Scalar Register															
ベクトル比較																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				8 7		6 5		0							
011110				rs				rt				rd				cond		s0	s	101010											
VINT																CMPTS															

ニーモニック:

VCMPTS.cond.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMPTS.cond.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMPTS.cond.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMPTS.cond.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    SGPR[rd] ← 1
else
    SGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル比較命令。結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラレジスタに格納される。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には、eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する。

VCMPUTS																Vector Compare Unsigned to Scalar Register															
ベクトル比較																VECTOR															
31		26 25				21 20		16 15				11 10		8	7	6	5	0													
011110				rs				rt				rd				cond		s0	s	101011											
VINT																CMPUTS															

ニーモニック:

VCMPUTS.cond.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMPUTS.cond.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMPUTS.cond.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMPUTS.cond.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    SGPR[rd] ← 1
else
    SGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

符号無しベクトル比較命令。結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラレジスタに格納される。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には、eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する。

VIMFC																Move from Vector Integer Control Register															
制御レジスタリード																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0							
011110				rs				00000				rd				0000				s				110000							
VINT				0				0				0				0				s				MFC							

ニーモニック:

VIMFC rd, rs (sync(s) = 0)
 VIMFC.sy rd, rs (sync(s) = 1)

機能:

$GPR[rd] \leftarrow VICTRL[rs]$

例外:

概要:

整数ベクトル制御レジスタリード命令。rs で指定された制御レジスタの値を汎用レジスタに格納する。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。

VIMTC																Move to Vector Integer Control Register																			
制御レジスタライト																VECTOR																			
31		26				25		21				20		16				15		11				10		7		6		5		0			
011110						rs						00000						rd						0000				s		110001					
VINT						0						0						0						MTC											

ニーモニック:

VIMTC rd, rs	(sync(s) = 0)
VIMTC.sy rd, rs	(sync(s) = 1)

機能 :

$VICTRL[rd] \leftarrow GPR[rs]$

例外 :

概要 :

整数ベクトル制御レジスタライト命令 . rd で指定された制御レジスタに汎用レジスタの値を格納する . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VIMFS																Move from Vector Integer Scalar Register																																	
整数スカラレジスタリード																VECTOR																																	
31						26		25						21		20						16		15						11		10						7		6		5						0	
011110						rs						00000						rd						0000						s		110010																	
VINT						0						0						0						MFS																									

ニーモニック:

VIMFS rd, rs	(sync(s) = 0)
VIMFS.sy rd, rs	(sync(s) = 1)

機能 :

$GPR[rd] \leftarrow SGPR[rs]$

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

整数スカラレジスタリード命令 . rs で指定された整数スカラレジスタの値を汎用レジスタに格納する . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VIMTS																Move to Vector Integer Scalar Register																					
整数スカラレジスタライト																VECTOR																					
31		26				25		21				20		16				15		11				10		7		6		5		0					
011110						rs						00000						rd						0000						s		110011					
VINT						0						0						0						MTS													

ニーモニック:

VIMTS rd, rs

(sync(s) = 0)

VIMTS.sy rd, rs

(sync(s) = 1)

機能 :

SGPR[rd] ← GPR[rs]

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

整数スカラレジスタライト命令 . rd で指定された整数スカラレジスタに汎用レジスタの値を格納する . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VIMFV																Move from Vector Integer Vector Register															
整数ベクトルレジスタリード																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0							
011110				rs				rt				rd				0000				s	110100										
VINT																0MFV															

ニーモニック:

VIMFV rd, rs, rt

(sync(s) = 0)

VIMFV.sy rd, rs, rt

(sync(s) = 1)

機能 :

SGPR[rd] ← VGPR[rs][rt]

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

整数ベクトルレジスタリード命令 .rs で指定された整数ベクトルレジスタの rt 番目の要素の値を整数スカラレジスタに格納する .sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VIMTV																Move to Vector Integer Vector Register																															
整数ベクトルレジスタライト																VECTOR																															
31		26				25		21				20		16				15		11				10		7				6		5		0													
011110						rs						rt						rd						0000						s		110101															
VINT																0																MTV															

ニーモニック:

VIMTV rd, rs, rt(sync(s) = 0)

VIMTV.sy rd, rs, rt(sync(s) = 1)

機能 :

VGPR[rd][rt] ← SGPR[rs]

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

整数ベクトルレジスタリード命令 . rd で指定された整数ベクトルレジスタの rt 番目の要素に整数スカラレジスタの値を書き込む . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VIMTM																Move to Vector Integer Mask Register															
整数ベクトルマスクレジスタライト																VECTOR															
31				26 25				21 20				9 8 7 6 5				0															
011110				rs				000000000000				s1	s0	s	011110																
VINT								0								MTM															

ニーモニック:

VIMTM.lo rs	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VIMTM.hi rs	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 0)
VIMTM.lo.sy rs	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VIMTM.hi.sy rs	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$VICTRL[Mask\ Register] \leftarrow SGPR[rs]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

整数ベクトルマスクレジスタライト命令. rs で指定した整数スカラレジスタの値をマスクレジスタに格納する. s0 が 1 の場合, マスクレジスタの下位 32bit に値を格納し, s1 が 1 の場合, マスクレジスタの上位 32bit に値を格納する. sync が 1 の場合, 投機実行を抑制する.

VIRSV																Vector Integer Register Reserve															
整数ベクトルレジスタ予約																VECTOR															
31		26				25		21		20		16				15		11				10		7		6		5		0	
011110				rs				00000				rd				0000				s		110110									
VINT				0				0				0				0				s		RSV									

ニーモニック:

VIRSV rd, rs	(sync(s) = 0)
VIRSV.sy rd, rs	(sync(s) = 1)

機能:

```
reserve_vector_register(GPR[rs])
if success_reserve_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif
```

例外:

None

概要:

整数ベクトルレジスタ予約命令。GPR[rs] に予約するレジスタの構成を指定する。予約に成功した場合は GPR[rd] に 1 が、失敗した場合は 0 が格納される。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。

VIRLS										Vector Integer Register Release																			
整数ベクトルレジスタ開放										VECTOR																			
31	26		25	16		15	11		10	7		6	5	0															
011110			0000000000			rd			0000			s	110111																
VINT										0										RLS									

ニーモニック:

VIRLS rd

(sync(s) = 0)

VIRLS.sy rd

(sync(s) = 1)

機能 :

```
release_vector_register()
if success_release_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif
```

例外 :

None

概要 :

整数ベクトルレジスタ開放命令．開放に成功した場合は GPR[rd] に 1 が，失敗した場合は 0 が格納される．sync が 1 の場合，投機実行を抑制する．

VIDCI																Vector Integer Define Compound Instruction																					
整数ベクトル複合命令定義																VECTOR																					
31		26				25		21				20		16				15		11				10		7		6		5		0					
011110						rs						00000						rd						0000						s		101110					
VINT						0						0						0						DCI													

ニーモニック:

VIDCI rd, rs (sync(s) = 0)
VIDCL.sy rd, rs (sync(s) = 1)

機能 :

VICPD[rd] ← GPR[rs]

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

整数ベクトル複合命令の定義を行う。GPR[rs] で定義した命令を rd で指定した複合命令バッファのアドレスに格納する。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。

VIECI										Vector Integer Execute Compound Instruction																			
整数ベクトル複合命令実行										VECTOR																			
31	26 25					21 20					16 15					11 10					6 5					0			
011110					rs					rt					rd					no					101111				
VINT										ECI																			

ニーモニック:

VIECI rd, rs, rt, no

機能:

VGPR[rd] ← VGPR[rs] op VGPR[rt]

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

整数ベクトル複合命令の実行を行う．no で指定した複合命令バッファのアドレスから命令を実行する．

VILW																Vector Integer Load Word															
整数ベクトルロード																VECTOR															
31		26 25				21 20				16 15				7 6 5				0													
011110				base				rt				000000000				s		111010													
VINT								0								LW															

ニーモニック:

VILW rt, base	(sync(s) = 0)
VILW.sy rt, base	(sync(s) = 1)

機能 :

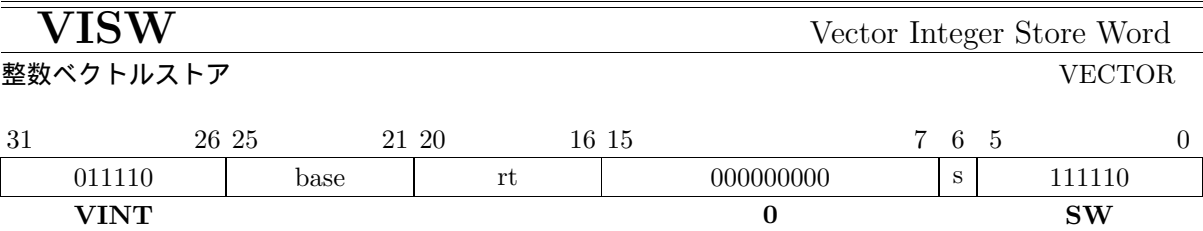
$VGPR[rt] \leftarrow MEM.WORD[GPR[base]]$

例外 :

- Vector Integer Exception :
- D-TLB No Entry Matched :
- D-TLB Protection Error :
- Data Address Miss Align (Load) :

概要 :

メモリから整数ベクトルレジスタにロードする。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。



ニーモニック:

VISW rt, base

(sync(s) = 0)

VISW.sy rt, base

(sync(s) = 1)

機能 :

MEM.WORD[GPR[base]] ← VGPR[rt]

例外 :

- Vector Integer Exception :
- D-TLB No Entry Matched :
- D-TLB Protection Error :
- Data Address Miss Align (Store) :

概要 :

整数ベクトルレジスタをメモリにストアする . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VADD.QB																Vector Add Quad Byte																		
ベクトル加算																VECTOR																		
31	26					25	21					20	16					15	11					10	9	8	7	6	5	0				
111110						rs						rt						rd						0	s2	0	s0	s	100000					
VINT.QB																0					0					ADD								

ニーモニック:

VADD.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VADD.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VADD.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VADD.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VADD.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VADD.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VADD.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VADD.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] + \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル加算. s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う. s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う. sync が 1 の場合, 投機実行を抑制する.

VSUB.QB																Vector Subtract Quad Byte																							
ベクトル減算																VECTOR																							
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5						0
111110						rs						rt						rd						0	s2	s1	s0	s	100010										
VINT.QB																0SUB																							

ニーモニック:

VSUB.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) =0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSUB.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) =0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSUB.QB.sv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) =1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSUB.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) =0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSUB.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) =0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSUB.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) =0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSUB.QB.sv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) =1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSUB.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) =0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSUB.QB.sv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) =1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSUB.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) =0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VSUB.QB.sv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) =1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$VGPR[rd] \leftarrow VGPR[rs] - VGPR[rt]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル減算. s0 が 1 の場合は $VGPR[rt]$ の代わりに, スカラレジスタ ($SGPR[rt]$) を用いて演算を行う. s1 が 1 の場合は $VGPR[rs]$ の代わりに, スカラレジスタ ($SGPR[rs]$) を用いて演算を行う. s2 が 1 の場合は $VGPR[rt]$ の下位 8 bit を用いて演算を行う. sync が 1 の場合, 投機実行を抑制する.

VMULT.QB																Vector Multiply Quad Byte																							
ベクトル乗算																VECTOR																							
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5						0
111110						rs						rt						rd						0	s2	0	s0	s	011000										
VINT.QB																0				0				MULT															

ニーモニック:

VMULT.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULT.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULT.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULT.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULT.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULT.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULT.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMULT.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$VGPR[rd] \leftarrow VGPR[rs] \times VGPR[rt]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 符号付きベクトル乗算。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。

VMULTU.QB																Vector Multiply Unsigned																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																				
ベクトル乗算																VECTOR																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																				
31					26	25										21	20																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																			</

ニーモニック:

VMULTU.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULTU.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULTU.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULTU.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULTU.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULTU.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULTU.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMULTU.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \times \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 符号無しベクトル乗算。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。

VMULTUH.QB																Vector Multiply Unsigned Quad Byte on High Bit																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																
ベクトル乗算																VECTOR																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																
31					26	25										21	20															16	15																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																															</

ニーモニック:

VMULTUH.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULTUH.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULTUH.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULTUH.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULTUH.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULTUH.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULTUH.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMULTUH.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$VGPR[rd] \leftarrow VGPR[rs] \times VGPR[rt]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 符号無しベクトル乗算 . 8 bit 毎に演算結果の上位 bit(16-8bit) が VGPR[rd] に格納される . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VMADD.QB																Vector Multiply and Add Quad Byte															
ベクトル積和演算																VECTOR															
31	26	25	21	20	16	15	11	10	9	8	7	6	5		0																
111110				rs		rt		rd		0	s2	0	s0	s	100001																
VINT.QB										0		0			MADD																

ニーモニック:

VMADD.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMADD.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMADD.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMADD.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMADD.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMADD.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMADD.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMADD.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \times \text{VGPR}[\text{rt}] + \text{VGPR}[\text{rd}]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル積和演算. s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う. s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う. sync が 1 の場合, 投機実行を抑制する.

VMSUB.QB																Vector Multiply and Subtract Quad Byte															
ベクトル積差演算																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10 9 8				7 6 5				0							
111110				rs				rt				rd				0	s2	0	s0	s	100011										
VINT.QB																0				0				MSUB							

ニーモニック:

VMSUB.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMSUB.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMSUB.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMSUB.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMSUB.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMSUB.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMSUB.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMSUB.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \times \text{VGPR}[\text{rt}] - \text{VGPR}[\text{rd}]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル積差演算. s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う. s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う. sync が 1 の場合, 投機実行を抑制する.

VACC.QB																Vector Accumulate Quad Byte															
ベクトル累算																VECTOR															
31		26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0									
111110				rs				rt				rd				00000				001010											
VINT.QB																0								ACC							

ニーモニック:

VACC.QB rd, rs	(sync(s) = 0)
VACC.QB.sy rd, rs	(sync(s) = 1)

機能 :

$SGPR[rd] \leftarrow \sum VGPR[rs]$

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

8 bit × 4 ベクトル累算 . ベクトルの要素を全て加算する . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VMAC.QB																Vector Multiply and Accumulate Quad Byte															
ベクトル積和演算																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10 9 8				7 6 5				0							
111110				rs				rt				rd				0 s2		0 s0		s		001011									
VINT.QB																0				0				MAC							

ニーモニック:

VMAC.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMAC.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMAC.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMAC.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMAC.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMAC.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMAC.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMAC.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{SGPR}[\text{rd}] \leftarrow \sum \text{VGPR}[\text{rs}] \times \text{VGPR}[\text{rt}]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル積和演算。2 つのベクトル要素を乗算し、それを全て加算する。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラーレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。

VAND.QB																Vector And Quad Byte														
ベクトル論理積																VECTOR														
31	26 25					21 20					16 15					11	10	9	8	7	6	5	0							
111110						rs					rt					rd					0	s2	0	s0	s	100100				
VINT.QB																0					0					AND				

ニーモニック:

VAND.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VAND.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VAND.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VAND.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VAND.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VAND.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VAND.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VAND.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \text{ and } \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル論理積 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う . sync が 1 の場合、投機実行を抑制する .

VOR.QB																Vector Or											
ベクトル論理和																VECTOR											
31	26 25					21 20					16 15					11 10 9 8 7 6 5					0						
111110				rs				rt				rd				0	s2	0	s0	s	100101						
VINT.QB																0				0				OR			

ニーモニック:

VOR.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VOR.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VOR.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VOR.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VOR.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VOR.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VOR.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VOR.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \text{ or } \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル論理和 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う . sync が 1 の場合、投機実行を抑制する .

VXOR.QB																Vector Exclusive Or Quad Byte															
ベクトル排他的論理和																VECTOR															
31	26 25					21 20					16 15					11 10 9 8 7 6 5					0										
111110				rs				rt				rd				0	s2	0	s0	s	100110										
VINT.QB																0				0				XOR							

ニーモニック:

VXOR.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VXOR.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VXOR.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VXOR.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VXOR.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VXOR.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VXOR.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VXOR.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \mathbf{xor} \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル排他的論理和。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。

VNOR.QB																Vector Not Or Paried HalfWord																											
ベクトル否定論理和																VECTOR																											
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5						0				
111110						rs						rt						rd						0	s2	0	s0	s	100111														
VINT.QB																0						0						NOR															

ニーモニク:

VNOR.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VNOR.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VNOR.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VNOR.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VNOR.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VNOR.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VNOR.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VNOR.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \text{ nor } \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル否定論理和 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VSLLV.QB																Vector Shift Left Logical Variable Quad Byte															
ベクトル左論理シフト																VECTOR															
31		26		25		21		20		16		15		11		10		9		8		7		6		5		0			
111110				rs				rt				rd				0	s2	0	s0	s	000100										
VINT.QB																0				0				SLLV							

ニーモニック:

VSLLV.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSLLV.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSLLV.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSLLV.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSLLV.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSLLV.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSLLV.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VSLLV.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rt}] \ll \text{VGPR}[\text{rs}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル左論理シフト。s0 が 1 の場合は VGPR[rs] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rs]) を用いて演算を行う。s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。

VSRLV.QB																Vector Shift Right Logical Variable Quad Byte																															
ベクトル右論理シフト																VECTOR																															
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5						0								
111110						rs						rt						rd						0	s2	0	s0	s	000110																		
VINT.QB																0								0								SRLV															

ニーモニック:

VSRLV.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSRLV.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSRLV.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSRLV.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSRLV.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSRLV.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSRLV.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VSRLV.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rt}] \gg \text{VGPR}[\text{rs}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル右論理シフト。s0 が 1 の場合は VGPR[rs] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rs]) を用いて演算を行う。s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。

VSRAV.QB																Vector Shift Right Arithmetic Variable Quad Byte																											
ベクトル右算術シフト																VECTOR																											
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5						0				
111110						rs						rt						rd						0	s2	0	s0	s	000111														
VINT.QB																0						0						SRAV															

ニーモニック:

VSRAV.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSRAV.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSRAV.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSRAV.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSRAV.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSRAV.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSRAV.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VSRAV.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$VGPR[rd] \leftarrow VGPR[rt] \gg VGPR[rs]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル右算術シフト. s0 が 1 の場合は $VGPR[rs]$ の代わりに, スカラレジスタ ($SGPR[rs]$) を用いて演算を行う. s2 が 1 の場合は $VGPR[rt]$ の下位 8 bit を用いて演算を行う. sync が 1 の場合, 投機実行を抑制する.

VRTLV.QB																Vector Rotate Left Variable Quad Byte																													
ベクトル左ローテーション																VECTOR																													
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5												0
111110						rs						rt						rd						0	s2	0	s0	s	000000																
VINT.QB																0						0						SRTL																	

ニーモニック:

VRTLV.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VRTLV.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VRTLV.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VRTLV.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VRTLV.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VRTLV.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VRTLV.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VRTLV.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rt}] \lll \text{VGPR}[\text{rs}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル左ローテーション. s0 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rs}]$ の代わりに, スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rs}]$) を用いて演算を行う. s2 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rt}]$ の下位 8 bit を用いて演算を行う. sync が 1 の場合, 投機実行を抑制する.

VRTRV.QB																Vector Rotate Right Variable Quad Byte															
ベクトル右ローテーション																VECTOR															
31		26		25		21		20		16		15		11		10		9		8		7		6		5		0			
111110				rs				rt				rd				0	s2	0	s0	s	000010										
VINT.QB																0				0				SRTRV							

ニーモニック:

VRTRV.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VRTRV.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VRTRV.QB.vv.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VRTRV.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VRTRV.QB.vs.lo8 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VRTRV.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VRTRV.QB.vv.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VRTRV.QB.vs.lo8.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rt}] \ggg \text{VGPR}[\text{rs}]$

例外:

Vector Integer Exception :

概要:

8 bit × 4 ベクトル右ローテーション . s0 が 1 の場合は VGPR[rs] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rs]) を用いて演算を行う . s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VCMP.QB													Vector Compare		
ベクトル比較													VECTOR		
31	26	25	21	20	16	15	11	10	8	7	6	5	0		
111110				rs		rt		rd		cond	s0	s	101000		
VINT.QB													CMP		

ニーモニック:

VCMP.cond.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMP.cond.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMP.cond.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMP.cond.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    VGPR[rd] ← 1
else
    VGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル比較命令。条件 (cond) により VGPR[rd] に 1 または 0 が入る。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には、eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する。

VSCMP.QB													Vector Compare																				
ベクトル比較													VECTOR																				
31					26	25					21	20					16	15					11	10	8	7	6	5					0
111110					rs					rt					rd					cond		s0	s	001100									
VINT.QB													SCMP																				

ニーモニック:

VSCMP.cond.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VSCMP.cond.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VSCMP.cond.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VSCMP.cond.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    VGPR[rd] ← 1
else
    VGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル比較命令．VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う．条件 (cond) により VGPR[rd] に 1 または 0 が入る．s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合，投機実行を抑制する．比較条件 (cond) には，eq(=)，gt(>)，lt(<)，ne(≠)，le(≤)，ge(≥) のどれかを指定する．

VCMPU.QB																Vector Compare Unsigned Quad Byte															
ベクトル比較																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				8 7		6 5		0							
111110				rs				rt				rd				cond		s0	s	101001											
VINT.QB																CMPU															

ニーモニック:

VCMPU.cond.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMPU.cond.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMPU.cond.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMPU.cond.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    VGPR[rd] ← 1
else
    VGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 符号無しベクトル比較命令．条件 (cond) により VGPR[rd] に 1 または 0 が入る．s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合，投機実行を抑制する．比較条件 (cond) には，eq(=)，gt(>)，lt(<)，ne(≠)，le(≤)，ge(≥) のどれかを指定する．

VSCMPU.QB																Vector Compare Unsigned Quad Byte																						
ベクトル比較																VECTOR																						
31						26	25						21	20						16	15						11	10	8	7	6	5						0
111110						rs						rt						rd						cond		s0	s	001101										
VINT.QB																SCMPU																						

ニーモニック:

VSCMPU.cond.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VSCMPU.cond.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VSCMPU.cond.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VSCMPU.cond.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    VGPR[rd] ← 1
else
    VGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception :

概要:

8 bit × 4 符号無しベクトル比較命令 . VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う . 条件 (cond) により VGPR[rd] に 1 または 0 が入る . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する . 比較条件 (cond) には , eq(=) , gt(>) , lt(<) , ne(≠) , le(≤) , ge(≥) のどれかを指定する .

VCMPTS.QB										Vector Compare to Scalar Register Quad Byte																									
ベクトル比較										VECTOR																									
31					26	25					21	20					16	15					11	10			8	7	6	5					0
111110					rs					rt					rd					cond			s0	s	101010										
VINT.QB										CMPTS																									

ニーモニック:

VCMPTS.cond.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMPTS.cond.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMPTS.cond.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMPTS.cond.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    SGPR[rd] ← 1
else
    SGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 ベクトル比較命令．結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラレジスタに格納される．s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合，投機実行を抑制する．比較条件 (cond) には，eq(=)，gt(>)，lt(<)，ne(≠)，le(≤)，ge(≥) のどれかを指定する．

VSCMPTS.QB																Vector Compare Quad Byte to Scalar Register																			
ベクトル比較																VECTOR																			
31	26 25					21 20					16 15					11 10					8	7	6	5	0										
						rs					rt					rd					cond		s0	s	001110										
VINT.QB																SCMPTS																			

ニーモニック:

VSCMPTS.cond.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VSCMPTS.cond.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VSCMPTS.cond.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VSCMPTS.cond.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    SGPR[rd] ← 1
else
    SGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception :

概要:

8 bit × 4 ベクトル比較命令．VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う．結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラレジスタに格納される．s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合，投機実行を抑制する．比較条件 (cond) には，eq(=)，gt(>)，lt(<)，ne(≠)，le(≤)，ge(≥) のどれかを指定する．

VCMPUTS.QB Vector Compare Unsigned Quad Byte to Scalar Register																														
ベクトル比較												VECTOR																		
31	26 25					21 20					16 15					11 10					8	7	6	5	0					
111110						rs					rt					rd					cond		s0	s	101011					
VINT.QB												CMPUTS																		

ニーモニック:

VCMPUTS.cond.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMPUTS.cond.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMPUTS.cond.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMPUTS.cond.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    SGPR[rd] ← 1
else
    SGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 符号無しベクトル比較命令．結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラーレジスタに格納される．s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに，スカラーレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合，投機実行を抑制する．比較条件 (cond) には，eq(=)，gt(>)，lt(<)，ne(≠)，le(≤)，ge(≥) のどれかを指定する．

VSCMPUTS.QB

Vector Compare Unsigned Quad Byte to Scalar Register

ベクトル比較 VECTOR

31	26 25	21 20	16 15	11 10	8 7	6 5	0
111110	rs	rt	rd	cond	s0	s	001111
VINT.QB							SCMPUTS

ニーモニック:

VSCMPUTS.cond.QB.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VSCMPUTS.cond.QB.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VSCMPUTS.cond.QB.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VSCMPUTS.cond.QB.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    SGPR[rd] ← 1
else
    SGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

8 bit × 4 符号無しベクトル比較命令。VGPR[rt] の下位 8 bit を用いて演算を行う。結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラレジスタに格納される。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には、eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する。

VADD.PH																Vector Add Paired HalfWord																															
ベクトル加算																VECTOR																															
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5												0		
110110						rs						rt						rd						0	s2	0	s0	s	100000																		
VINT.PH																0								0								ADD															

ニーモニック:

VADD.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VADD.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VADD.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VADD.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VADD.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VADD.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VADD.PH.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VADD.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$VGPR[rd] \leftarrow VGPR[rs] + VGPR[rt]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 ベクトル加算 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 16 bit を用いて演算を行う . sync が 1 の場合、投機実行を抑制する .

VMULT.PH																Vector Multiply Paired HalfWord																															
ベクトル乗算																VECTOR																															
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5						0								
110110						rs						rt						rd						0	s2	0	s0	s	011000																		
VINT.PH																0								0								MULT															

ニーモニック:

VMULT.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULT.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULT.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULT.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULT.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULT.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULT.PH.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMULT.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \times \text{VGPR}[\text{rt}]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 符号付きベクトル乗算 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 16 bit を用いて演算を行う . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VMULTU.PH																Vector Multiply Unsigned																					
ベクトル乗算																VECTOR																					
31		26				25		21				20		16				15		11				10		9		8		7		6		5		0	
110110				rs				rt				rd				0		s2		0		s0		s		011001											
VINT.PH																MULTU																					

ニーモニック:

VMULTU.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULTU.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULTU.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULTU.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULTU.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULTU.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULTU.PH.vv.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMULTU.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \times \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 符号無しベクトル乗算。s0 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rt}]$ の代わりに、スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rt}]$) を用いて演算を行う。s2 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rt}]$ の下位 16 bit を用いて演算を行う。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。

VMULTH.PH																Vector Multiply Paired HalfWord on High Bit																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																												
ベクトル乗算																VECTOR																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																												
31																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																												</

ニーモニック:

VMULTH.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULTH.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULTH.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULTH.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULTH.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULTH.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULTH.PH.vv.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMULTH.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$VGPR[rd] \leftarrow VGPR[rs] \times VGPR[rt]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 符号付きベクトル乗算 . 16 bit 毎に演算結果の上位 bit(32-16bit) が VGPR[rd] に格納される . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 16 bit を用いて演算を行う . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VMULTUH.PH Vector Multiply Unsigned Paired HalfWord on High Bit

ベクトル乗算 VECTOR

31	26 25	21 20	16 15	11 10 9	8 7 6 5	0
110110	rs	rt	rd	0 s2 0 s0 s	010001	
VINT.PH				0 0	MULTUH	

ニーモニック:

VMULTUH.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULTUH.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMULTUH.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULTUH.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULTUH.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMULTUH.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMULTUH.PH.vv.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMULTUH.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \times \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 符号無しベクトル乗算．16 bit 毎に演算結果の上位 bit(32-16bit) が VGPR[rd] に格納される．s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う．s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 16 bit を用いて演算を行う．sync が 1 の場合，投機実行を抑制する．

VMADD.PH																Vector Multiply and Add Paired HalfWord																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																														
ベクトル積和演算																VECTOR																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																														
31																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																														

ニーモニック:

VMADD.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMADD.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMADD.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMADD.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMADD.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMADD.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMADD.PH.vv.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMADD.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \times \text{VGPR}[\text{rt}] + \text{VGPR}[\text{rd}]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 ベクトル積和演算 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 16 bit を用いて演算を行う . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VMSUB.PH																Vector Multiply and Subtract Paired HalfWord															
ベクトル積差演算																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10 9 8 7 6 5				0											
110110				rs				rt				rd				0	s2	0	s0	s	100011										
VINT.PH																0				0				MSUB							

ニーモニック:

VMSUB.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMSUB.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMSUB.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMSUB.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMSUB.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMSUB.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMSUB.PH.vv.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMSUB.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

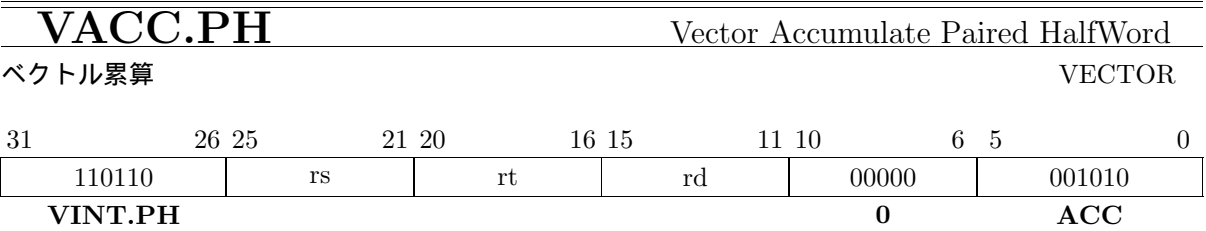
$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \times \text{VGPR}[\text{rt}] - \text{VGPR}[\text{rd}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 ベクトル積差演算. s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う. s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 16 bit を用いて演算を行う. sync が 1 の場合, 投機実行を抑制する.



ニーモニック:

VACC.PH rd, rs

(sync(s) = 0)

VACC.PH.sy rd, rs

(sync(s) = 1)

機能 :

$SGPR[rd] \leftarrow \sum VGPR[rs]$

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

16 bit × 2 ベクトル累算 . ベクトルの要素を全て加算する . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VAND.PH																Vector And Paired HalfWord																							
ベクトル論理積																VECTOR																							
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5						0
110110						rs						rt						rd						0	s2	0	s0	s	100100										
VINT.PH																0				0				AND															

ニーモニック:

VAND.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VAND.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VAND.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VAND.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VAND.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VAND.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VAND.PH.vv.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VAND.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \text{ and } \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 ベクトル論理積 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 16 bit を用いて演算を行う . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VOR.PH														Vector Or															
ベクトル論理和														VECTOR															
31	26 25					21 20					16 15					11 10 9 8 7 6 5					0								
110110					rs					rt					rd					0	s2	0	s0	s	100101				
VINT.PH														0					0					OR					

ニーモニック:

VOR.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VOR.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VOR.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VOR.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VOR.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VOR.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VOR.PH.vv.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VOR.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \text{ or } \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 ベクトル論理和 .s0 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rt}]$ の代わりに、スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rt}]$) を用いて演算を行う .s2 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rt}]$ の下位 16 bit を用いて演算を行う .sync が 1 の場合、投機実行を抑制する .

VXOR.PH																Vector Exclusive Or Paired HalfWord																											
ベクトル排他的論理和																VECTOR																											
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5						0				
110110						rs						rt						rd						0	s2	0	s0	s	100110														
VINT.PH																0						0						XOR															

ニーモニック:

VXOR.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VXOR.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VXOR.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VXOR.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VXOR.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VXOR.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VXOR.PH.vv.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VXOR.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rs}] \mathbf{xor} \text{VGPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 ベクトル排他的論理和 . s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う . s2 が 1 の場合は VGPR[rt] の下位 16 bit を用いて演算を行う . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VSLLV.PH																Vector Shift Left Logical Variable Paired HalfWord																							
ベクトル左論理シフト																VECTOR																							
31		26		25		21		20		16		15		11		10		9		8		7		6		5		0											
110110				rs				rt				rd				0		s2		0		s0		s		000100													
VINT.PH																0				0				SLLV															

ニーモニック:

VSLLV.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSLLV.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSLLV.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSLLV.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSLLV.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSLLV.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSLLV.PH.vv.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VSLLV.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rt}] \ll \text{VGPR}[\text{rs}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 ベクトル左論理シフト. s0 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rs}]$ の代わりに, スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rs}]$) を用いて演算を行う. s2 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rt}]$ の下位 16 bit を用いて演算を行う. sync が 1 の場合, 投機実行を抑制する.

VSRAV.PH																Vector Shift Right Arithmetic Variable Paired HalfWord																							
ベクトル右算術シフト																VECTOR																							
31		26		25		21		20		16		15		11		10		9		8		7		6		5		0											
110110				rs				rt				rd				0		s2		0		s0		s		000111													
VINT.PH																0				0				SRAV															

ニーモニック:

VSRAV.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSRAV.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSRAV.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSRAV.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSRAV.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSRAV.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSRAV.PH.vv.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VSRAV.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$VGPR[rd] \leftarrow VGPR[rt] \gg VGPR[rs]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル右算術シフト。s0 が 1 の場合は $VGPR[rs]$ の代わりに、スカラレジスタ ($SGPR[rs]$) を用いて演算を行う。s2 が 1 の場合は $VGPR[rt]$ の下位 16 bit を用いて演算を行う。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。

VRTLV.PH																Vector Rotate Left Variable Paired HalfWord																															
ベクトル左ローテーション																VECTOR																															
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5						0								
110110						rs						rt						rd						0	s2	0	s0	s	000000																		
VINT.PH																0								0								SRTL															

ニーモニック:

VRTLV.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VRTLV.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VRTLV.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VRTLV.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VRTLV.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VRTLV.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VRTLV.PH.vv.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VRTLV.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rt}] \lll \text{VGPR}[\text{rs}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル左ローテーション. s0 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rs}]$ の代わりに, スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rs}]$) を用いて演算を行う. s2 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rt}]$ の下位 16 bit を用いて演算を行う. sync が 1 の場合, 投機実行を抑制する.

VRTRV.PH																Vector Rotate Right Variable Paired HalfWord																											
ベクトル右ローテーション																VECTOR																											
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5						0				
110110						rs						rt						rd						0	s2	0	s0	s	000010														
VINT.PH																0						0						SRTRV															

ニーモニック:

VRTRV.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VRTRV.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VRTRV.PH.vv.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VRTRV.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VRTRV.PH.vs.lo16 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VRTRV.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VRTRV.PH.vv.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VRTRV.PH.vs.lo16.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VGPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VGPR}[\text{rt}] \ggg \text{VGPR}[\text{rs}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

ベクトル右ローテーション. s0 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rs}]$ の代わりに, スカラレジスタ ($\text{SGPR}[\text{rs}]$) を用いて演算を行う. s2 が 1 の場合は $\text{VGPR}[\text{rt}]$ の下位 16 bit を用いて演算を行う. sync が 1 の場合, 投機実行を抑制する.

VCMP.PH												Vector Compare																	
ベクトル比較												VECTOR																	
31	26 25					21 20					16 15					11 10					8	7	6	5	0				
110110					rs					rt					rd					cond		s0	s	101000					
VINT.PH												CMP																	

ニーモニック:

VCMP.cond.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMP.cond.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMP.cond.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMP.cond.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    VGPR[rd] ← 1
else
    VGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception :

概要:

16 bit × 2 ベクトル比較命令．条件 (cond) により VGPR[rd] に 1 または 0 が入る．s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合は，投機実行を抑制する．比較条件 (cond) には，eq(=)，gt(>)，lt(<)，ne(≠)，le(≤)，ge(≥) のどれかを指定する．

VSCMP.PH														Vector Compare			
ベクトル比較														VECTOR			
31	26	25	21	20	16	15	11	10	8	7	6	5	0				
		rs		rt		rd		cond		s0	s	001100					
VINT.PH												SCMP					

ニーモニック:

VSCMP.cond.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VSCMP.cond.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VSCMP.cond.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VSCMP.cond.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    VGPR[rd] ← 1
else
    VGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 ベクトル比較命令。VGPR[rt] の下位 16 bit を用いて演算を行う。条件 (cond) により VGPR[rd] に 1 または 0 が入る。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 には、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には、eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する。

VCMPU.PH																Vector Compare Unsigned Paired HalfWord															
ベクトル比較																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				8		7		6		5		0			
110110				rs				rt				rd				cond				s0		s		101001							
VINT.PH																CMPU															

ニーモニック:

VCMPU.cond.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMPU.cond.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMPU.cond.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMPU.cond.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    VGPR[rd] ← 1
else
    VGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 符号無しベクトル比較命令。条件 (cond) により VGPR[rd] に 1 または 0 が入る。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラーレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には、eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する。

VSCMPU.PH																Vector Compare Unsigned Paired HalfWord																													
ベクトル比較																VECTOR																													
31						26	25						21	20						16	15						11	10			8	7	6	5											0
110110						rs						rt						rd						cond				s0	s	001101															
VINT.PH																SCMPU																													

ニーモニック:

VSCMPU.cond.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VSCMPU.cond.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VSCMPU.cond.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VSCMPU.cond.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    VGPR[rd] ← 1
else
    VGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 符号無しベクトル比較命令。VGPR[rt] の下位 16 bit を用いて演算を行う。条件 (cond) により VGPR[rd] に 1 または 0 が入る。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には、eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する。

VCMPTS.PH																Vector Compare to Scalar Register Paired HalfWord																									
ベクトル比較																VECTOR																									
31				26 25				21 20				16 15				11 10				8		7		6		5		0													
110110				rs				rt				rd				cond				s0		s		101010																	
VINT.PH																CMPTS																									

ニーモニック:

VCMPTS.cond.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMPTS.cond.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMPTS.cond.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMPTS.cond.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    SGPR[rd] ← 1
else
    SGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception :

概要:

16 bit × 2 ベクトル比較命令．結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラレジスタに格納される．s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合は，投機実行を抑制する．比較条件 (cond) には，eq(=)，gt(>)，lt(<)，ne(≠)，le(≤)，ge(≥) のどれかを指定する．

VSCMPTS.PH																Vector Compare Paired HalfWord to Scalar Register															
ベクトル比較																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				8		7		6		5		0			
110110				rs				rt				rd				cond				s0		s		001110							
VINT.PH																SCMPTS															

ニーモニック:

VSCMPTS.cond.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VSCMPTS.cond.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VSCMPTS.cond.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VSCMPTS.cond.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    SGPR[rd] ← 1
else
    SGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 ベクトル比較命令。VGPR[rt] の下位 16 bit を用いて演算を行う。結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラレジスタに格納される。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には、eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する。

VCMPUTS.PH Vector Compare Unsigned Paired HalfWord to Scalar Register

ベクトル比較 VECTOR

31	26	25	21	20	16	15	11	10	8	7	6	5	0
110110		rs		rt		rd		cond		s0	s	101011	
VINT.PH											CMPUTS		

ニーモニック:

VCMPUTS.cond.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMPUTS.cond.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMPUTS.cond.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMPUTS.cond.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    SGPR[rd] ← 1
else
    SGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 符号無しベクトル比較命令。結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラレジスタに格納される。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には、eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する。

VSCMPUTS.PH Vector Compare Unsigned Paired HalfWord to Scalar Register

ベクトル比較 VECTOR

31	26	25	21	20	16	15	11	10	8	7	6	5	0
110110	rs	rt	rd	cond	s0	s	001111						
VINT.PH							SCMPUTS						

ニーモニック:

VSCMPUTS.cond.PH.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VSCMPUTS.cond.PH.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VSCMPUTS.cond.PH.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VSCMPUTS.cond.PH.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VGPR[rs] cond VGPR[rt] then
    SGPR[rd] ← 1
else
    SGPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

16 bit × 2 符号無しベクトル比較命令。VGPR[rt] の下位 16 bit を用いて演算を行う。結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラレジスタに格納される。s0 が 1 の場合は VGPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SGPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には、eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する。

3.3.9 浮動小数点ベクトル命令

VADD.S																Vector Add Single	
ベクトル加算																VECTOR	
31	26 25				21	20	16 15				11	10	8	7	6	5	0
011111				rs		rt		rd				000		s0	s	000000	
VFP										0				ADD.S			

ニーモニック:

VADD.S.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VADD.S.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VADD.S.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VADD.S.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能 :

$$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] + \text{VFPR}[\text{rt}]$$

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

単精度ベクトル加算 . s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VADD.D																Vector Add Double																								
ベクトル加算																VECTOR																								
31						26	25						21	20						16	15						11	10			8	7	6	5						0
011111						rs						rt						rd						000			s0	s	001000											
VFP																0																ADD.D								

ニーモニック:

VADD.D.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VADD.D.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VADD.D.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VADD.D.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] + \text{VFPR}[\text{rt}]$$

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

倍精度ベクトル加算。s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。

VSUB.S																Vector Subtract Single																															
ベクトル減算																VECTOR																															
31	26 25					21 20					16 15					11 10 9 8 7 6 5					0																										
011111				rs				rt				rd				00		s1	s0	s	000001																										
VFP																0																SUB.S															

ニーモニック:

VSUB.S.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VSUB.S.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VSUB.S.sv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 0)
VSUB.S.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VSUB.S.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VSUB.S.sv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] - \text{VFPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

単精度ベクトル減算. s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う. s1 が 1 の場合は VFPR[rs] の代わりに, スカラレジスタ (SFPR[rs]) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VSUB.D																Vector Subtract Double																															
ベクトル減算																VECTOR																															
31		26 25				21 20				16 15				11 10 9				8 7		6 5		0																									
011111				rs				rt				rd				00		s1	s0	s	001001																										
VFP																0																SUB.D															

ニーモニック:

VSUB.D.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VSUB.D.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VSUB.D.sv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 0)
VSUB.D.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VSUB.D.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VSUB.D.sv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] - \text{VFPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

倍精度ベクトル減算. s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う. s1 が 1 の場合は VFPR[rs] の代わりに, スカラレジスタ (SFPR[rs]) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合, 投機実行を抑制する.

VMUL.S																Vector Multiply Single																															
ベクトル乗算																VECTOR																															
31	26 25					21	20	16 15					11	10	8	7	6	5	0																												
011111				rs				rt				rd				000		s0	s	000010																											
VFP																0																MUL.S															

ニーモニック:

VMUL.S.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VMUL.S.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VMUL.S.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VMUL.S.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能 :

$$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] \times \text{VFPR}[\text{rt}]$$

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

単精度ベクトル乗算 . s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに , スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VMUL.D																Vector Multiply Double													
ベクトル乗算																VECTOR													
31		26 25				21 20				16 15				11 10		8	7	6	5	0									
011111				rs				rt				rd				000		s0	s	001010									
VFP																0				MUL.D									

ニーモニック:

VMUL.D.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VMUL.D.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VMUL.D.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VMUL.D.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] \times \text{VFPR}[\text{rt}]$$

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

倍精度ベクトル乗算. s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合, 投機実行を抑制する.

VDIV.S																Vector Divide Single																															
ベクトル除算																VECTOR																															
31	26 25					21	20	16 15					11	10	9	8	7	6	5	0																											
011111				rs				rt				rd				00	s1	s0	s	000011																											
VFP																0																DIV.S															

ニーモニック:

VDIV.S.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VDIV.S.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VDIV.S.sv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 0)
VDIV.S.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VDIV.S.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VDIV.S.sv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] \div \text{VFPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

単精度ベクトル除算. s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う. s1 が 1 の場合は VFPR[rs] の代わりに, スカラレジスタ (SFPR[rs]) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VDIV.D																Vector Divide Double																															
ベクトル除算																VECTOR																															
31						26	25						21	20						16	15						11	10	9	8	7	6	5						0								
011111						rs						rt						rd						00		s1	s0	s	001011																		
VFP																0																DIV.D															

ニーモニック:

VDIV.D.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VDIV.D.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 0)
VDIV.D.sv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 0)
VDIV.D.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VDIV.D.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, sync(s) = 1)
VDIV.D.sv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] \div \text{VFPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

倍精度ベクトル除算. s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う. s1 が 1 の場合は VFPR[rs] の代わりに, スカラレジスタ (SFPR[rs]) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VABS.S																Vector Absolute Single															
ベクトル絶対値演算																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0							
011111				rs				00000				rd				0000				s	000101										
VFP								0								0								ABS.S							

ニーモニック:

VABS.S rd, rs

(sync(s) = 0)

VABS.S.sy rd, rs

(sync(s) = 1)

機能 :

$$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow | \text{VFPR}[\text{rs}] |$$

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

単精度ベクトル絶対値演算 . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VABS.D																Vector Absolute Double															
ベクトル絶対値演算																VECTOR															
31		26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0									
011111				rs				00000				rd				0000				s	001101										
VFP				0				0				0				0				s	ABS.D										

ニーモニック:

VABS.D rd, rs

(sync(s) = 0)

VABS.D.sy rd, rs

(sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow |\text{VFPR}[\text{rs}]|$$

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

倍精度ベクトル絶対値演算. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VMOV.S																Vector Move Single																			
ベクトル転送																VECTOR																			
31		26				25		21				20		16				15		11				10		7				6		5		0	
011111				rs				00000				rd				0000				s		000110													
VFP				0				0				0				0				MOV.S															

ニーモニック:

VMOV.S rd, rs

(sync(s) = 0)

VMOV.S.sy rd, rs

(sync(s) = 1)

機能 :

VFPR[rd] ← VFPR[rs]

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

単精度ベクトル転送命令 . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VMOV.D																Vector Move Double															
ベクトル転送																VECTOR															
31		26		25		21		20		16		15		11		10		7		6		5		0							
011111				rs				00000				rd				0000				s		001110									
VFP				0								0								MOV.D											

ニーモニック:

VMOV.D rd, rs

VMOV.D.sy rd, rs

(sync(s) = 0)

(sync(s) = 1)

機能 :

VFPR[rd] ← VFPR[rs]

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

倍精度ベクトル転送命令 . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VNEG.S																Vector Negate Single															
ベクトル符号反転																VECTOR															
31		26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0									
011111				rs				00000				rd				0000				s		000111									
VFP				0				0				0				0				NEG.S											

ニーモニック:

VNEG.S rd, rs

(sync(s) = 0)

VNEG.S.sy rd, rs

(sync(s) = 1)

機能 :

$$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow -1 \times \text{VFPR}[\text{rs}]$$

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

単精度ベクトル符号反転演算 . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VNEG.D																Vector Negate Double															
ベクトル符号反転																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0							
011111				rs				00000				rd				0000				s	001111										
VFP				0				0				0				NEG.D															

ニーモニック:

VNEG.D rd, rs

(sync(s) = 0)

VNEG.D.sy rd, rs

(sync(s) = 1)

機能 :

$$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow -1 \times \text{VFPR}[\text{rs}]$$

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

倍精度ベクトル符号反転演算 . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VMADD.S																Vector Multiply and Add Single																															
ベクトル積和演算																VECTOR																															
31	26 25					21 20					16 15					11 10					8	7	6	5													0										
011111						rs					rt					rd					000			s0	s	010000																					
VFP																0																MADD.S															

ニーモニック:

VMADD.S.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VMADD.S.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VMADD.S.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VMADD.S.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] \times \text{VFPR}[\text{rt}] + \text{VFPR}[\text{rd}]$

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

単精度ベクトル積和演算。s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。

VMADD.D																Vector Multiply and Add Double																															
ベクトル積和演算																VECTOR																															
31						26	25						21	20						16	15						11	10			8	7	6	5						0							
011111						rs						rt						rd						000			s0	s	011000																		
VFP																0																MADD.D															

ニーモニック:

VMADD.D.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VMADD.D.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VMADD.D.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VMADD.D.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] \times \text{VFPR}[\text{rt}] + \text{VFPR}[\text{rd}]$

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

倍精度ベクトル積和演算。s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。

VMSUB.D										Vector Multiply and Subtract Double																			
ベクトル積差演算										VECTOR																			
31		26		25		21		20		16		15		11		10		8		7		6		5		0			
011111				rs				rt				rd				000		s0		s		011001							
VFP										0										MSUB.D									

ニーモニック:

VMSUB.D.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VMSUB.D.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VMSUB.D.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VMSUB.D.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$VFPR[rd] \leftarrow VFPR[rs] \times VFPR[rt] - VFPR[rd]$$

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

倍精度ベクトル積差演算. s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VCMP.S																Vector Compare Single															
ベクトル比較																VECTOR															
31	26 25					21	20	16 15					11	10	8	7	6	5	0												
011111				rs				rt				rd				cond		s0	s	010010											
VFP																CMP.S															

ニーモニック:

VCMP.S.cond.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMP.S.cond.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMP.S.cond.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMP.S.cond.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VFPR[rs] cond VFPR[rt] then
    VFPR[rd] ← 1
else
    VFPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Floating Point Exception :

概要:

単精度ベクトル比較命令．条件 (cond) により VFPR[rd] の値が決定する．s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合は，投機実行を抑制する．比較条件 (cond) には，eq(=)，gt(>)，lt(<)，ne(≠)，le(≤)，ge(≥) のどれかを指定する．

VCMP.D																Vector Compare Double															
ベクトル比較																VECTOR															
31	26 25					21	20	16 15					11	10	8	7	6	5	0												
011111				rs				rt				rd				cond		s0	s	011010											
VFP																CMP.D															

ニーモニック:

VCMP.D.cond.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMP.D.cond.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMP.D.cond.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMP.D.cond.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VFPR[rs] cond VFPR[rt] then    VFPR[rd] ← 1
else
    VFPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

倍精度ベクトル比較命令．条件 (cond) により VFPR[rd] の値が決定する．s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合は，投機実行を抑制する．比較条件 (cond) には，eq(=)，gt(>)，lt(<)，ne(≠)，le(≤)，ge(≥) のどれかを指定する．

VCMPTS.S																Vector Compare Single to Scalar Register																	
ベクトル比較																VECTOR																	
31	26 25					21	20	16 15					11	10	8	7	6	5	0														
011111				rs				rt				rd				cond		s0	s	010011													
VFP																CMPTS.S																	

ニーモニック:

VCMPTS.S.cond.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMPTS.S.cond.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMPTS.S.cond.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMPTS.S.cond.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VFPR[rs] cond VFPR[rt] then
    SFPR[rd] ← 1
else
    SFRP[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

単精度ベクトル比較命令．結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラレジスタに格納される．s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合は，投機実行を抑制する．比較条件 (cond) には，eq(=)，gt(>)，lt(<)，ne(≠)，le(≤)，ge(≥) のどれかを指定する．

VCMPTS.D																Vector Compare Double to Scalar Register															
ベクトル比較																VECTOR															
31		26 25				21 20				16 15				11 10		8	7	6	5	0											
011111				rs				rt				rd				cond		s0	s	011011											
VFP																CMPTS.D															

ニーモニック:

VCMPTS.D.cond.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMPTS.D.cond.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMPTS.D.cond.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMPTS.D.cond.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VFPR[rs] cond VFPR[rt] then
    SFPR[rd] ← 1
else
    SFPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

倍精度ベクトル比較命令。結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラレジスタに格納される。s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には、eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する。

VCVT.S.D																Vector Convert to Single from Double													
ベクトルフォーマット変換																VECTOR													
31	26 25					21	20	16 15					11	10	7 6 5					0									
011111				rs				00000				rd				0000				s	101000								
VFP				0				0				0				0				s	VCVT.S.D								

ニーモニック:

VCVT.S.D rd, rs	(sync(s) = 0)
VCVT.S.D.sy rd, rs	(sync(s) = 1)

機能 :

VFPR[rd] ← Double_to_Single(VFPR[rs])

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

倍精度フォーマットから単精度フォーマットへ変換する . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VCVT.S.W																Vector Convert to Single from Word															
ベクトルフォーマット変換																VECTOR															
31		26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0									
011111				rs				00000				rd				0000				s	100010										
VFP				0				0				0				VCVT.S.W															

ニーモニック:

VCVT.S.W rd, rs

VCVT.S.W.sy rd, rs

(sync(s) = 0)

(sync(s) = 1)

機能 :

VFPR[rd] ← Word_to_Single(VFPR[rs])

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

整数フォーマットから単精度フォーマットへ変換する . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VCVT.D.S																Vector Convert to Double from Single															
ベクトルフォーマット変換																VECTOR															
31	26 25					21	20	16 15					11	10	7 6 5					0											
011111				rs				00000				rd				0000		s	100001												
VFP				0												0		VCVT.D.S													

ニーモニック:

VCVT.D.S rd, rs	(sync(s) = 0)
VCVT.D.S.sy rd, rs	(sync(s) = 1)

機能 :

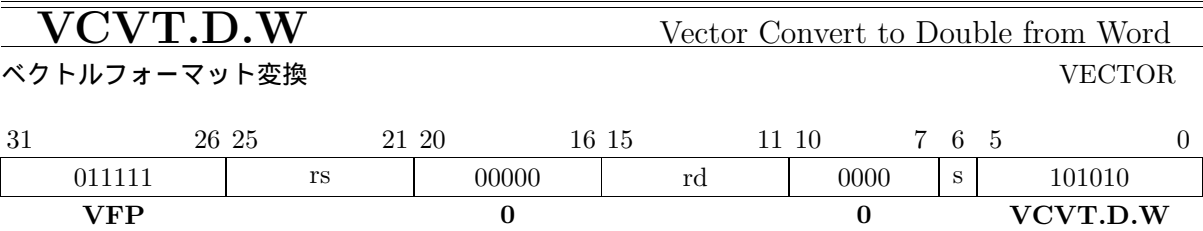
VFPR[rd] ← Single_to_Double(VFPR[rs])

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

単精度フォーマットから倍精度フォーマットへ変換する . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .



ニーモニック:

VCVT.D.W rd, rs

(sync(s) = 0)

VCVT.D.W.sy rd, rs

(sync(s) = 1)

機能 :

VFPR[rd] ← Word_to_Double(VFPR[rs])

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

整数フォーマットから倍精度フォーマットへ変換する . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VCVT.W.S																Vector Convert to Word from Single															
ベクトルフォーマット変換																VECTOR															
31		26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0									
011111				rs				00000				rd				0000				s		100100									
VFP				0				0				0				VCVT.W.S															

ニーモニック:

VCVT.W.S rd, rs

VCVT.W.S.sy rd, rs

(sync(s) = 0)

(sync(s) = 1)

機能 :

VFPR[rd] ← Single_to_Word(VFPR[rs])

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

単精度フォーマットから整数フォーマットへ変換する . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VCVT.W.D																Vector Convert to Word from Double															
ベクトルフォーマット変換																VECTOR															
31		26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0									
011111				rs				00000				rd				0000				s	101100										
VFP				0				0				0				VCVT.W.D															

ニーモニック:

VCVT.W.D rd, rs

VCVT.W.D.sy rd, rs

(sync(s) = 0)

(sync(s) = 1)

機能 :

VFPR[rd] ← Double_to_Word(VFPR[rs])

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

倍精度フォーマットから整数フォーマットへ変換する . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VFMFC																Move from Vector Floating-Point Control Register															
制御レジスタリード																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0							
011111				rs				00000				rd				0000				s		110000									
VFP				0				0				0				0		MFC													

ニーモニック:

VFMFC rd, rs

(sync(s) = 0)

VFMFC.sy rd, rs

(sync(s) = 1)

機能 :

$$\text{FPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFCTRL}[\text{rs}]$$

例外 :

概要 :

浮動小数点ベクトル制御レジスタリード命令 .rs で指定された制御レジスタの値を浮動小数点レジスタに格納する . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VFMTC																Move to Vector Floating-Point Control Register																																			
制御レジスタライト																VECTOR																																			
31				26				25				21				20				16				15				11				10				7				6				5				0			
011111								rs								00000								rd								0000								s				110001							
VFP								0								0								0								MTC																			

ニーモニック:

VFMTc rd, rs

VFMTc.sy rd, rs

(sync(s) = 0)

(sync(s) = 1)

機能:

VFCTRL[rd] ← FPR[rs]

例外:

概要:

浮動小数点ベクトル制御レジスタライト命令。rd で指定された制御レジスタに浮動小数点レジスタの値を格納する。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。

VFMFS																Move from Vector Floating-Point Scalar Register															
浮動小数点スカラレジスタリード																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0							
011111				rs				00000				rd				0000				s	110010										
VFP				0				0				0				s	MFS														

ニーモニック:

VFMFS rd, rs

(sync(s) = 0)

VFMFS.sy rd, rs

(sync(s) = 1)

機能 :

FPR[rd] ← SFPR[rs]

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

浮動小数点スカラレジスタリード命令 . rs で指定された浮動小数点スカラレジスタの値を浮動
小数点レジスタに格納する . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VFMTS																Move to Vector Floating-Point Scalar Register															
浮動小数点スカラレジスタライト																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0							
011111				rs				00000				rd				0000				s	110011										
VFP				0				0				0				s	MTS														

ニーモニック:

VFMTS rd, rs

VFMTS.sy rd, rs

(sync(s) = 0)

(sync(s) = 1)

機能 :

SFPR[rd] ← FPR[rs]

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

浮動小数点スカラレジスタライト命令 . rd で指定された浮動小数点スカラレジスタに浮動小数点レジスタの値を格納する . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VFMFV																Move from Vector Floating-Point Vector Register																															
浮動小数点ベクトルレジスタリード																VECTOR																															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0																							
011111				rs				rt				rd				0000				s		110100																									
VFP																0																MFV															

ニーモニック:

VFMFV rd, rs, rt(sync(s) = 0)

VFMFV.sy rd, rs, rt(sync(s) = 1)

機能 :

SFPR[rd] ← VFPR[rs][rt]

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

浮動小数点ベクトルレジスタリード命令 .rs で指定された浮動小数点ベクトルレジスタの rt 番目の要素の値を浮動小数点レジスタに格納する .sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VFMTV																Move to Vector Floating-Point Vector Register																															
浮動小数点ベクトルレジスタライト																VECTOR																															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0																							
011111				rs				rt				rd				0000				s	110101																										
VFP																0																MTV															

ニーモニック:

VFMTV rd, rs, rt

VFMTV.sy rd, rs, rt

(sync(s) = 0)

(sync(s) = 1)

機能 :

SFPR[rd] ← VFPR[rs][rt]

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

浮動小数点ベクトルレジスタライト命令 . rd で指定された浮動小数点ベクトルレジスタの rt 番目の要素に浮動小数点レジスタの値を書き込む . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VFMTM																Move to Vector Floating-Point Mask Register																			
浮動小数点ベクトルマスクレジスタライト																VECTOR																			
31				26				25				21				20				7				6				5				0			
011111				rs								0000000000000000								s				011110											
VFP								0								MTM																			

ニーモニック:

VFMTM rs	(sync(s) = 0)
VFMTM.sy rs	(sync(s) = 1)

機能 :

$$\text{VFCTRL}[\textit{Mask Register}] \leftarrow \text{VSFPR}[\textit{rs}]$$

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

浮動小数点ベクトルマスクレジスタライト命令 , rd で指定した浮動小数点スカラレジスタの値をマスクレジスタに格納する , sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VFRSV																Vector Floating-Point Register Reserve															
浮動小数点ベクトルレジスタ予約																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0							
011111				rs				00000				rd				0000				s		110110									
VFP				0				0				0				0		s		RSV											

ニーモニック:

VFRSV rd, rs

(sync(s) = 0)

VFRSV.sy rd, rs

(sync(s) = 1)

機能:

```
reserve_vector_register(GPR[rs])
if success_reserve_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif
```

例外:

None

概要:

浮動小数点ベクトルレジスタ予約命令。GPR[rs] に予約するレジスタの構成を指定する。予約に成功した場合は GPR[rd] に 1 が、失敗した場合は 0 が格納される。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。

VFRLS																Vector Floating-Point Register Release															
浮動小数点ベクトルレジスタ開放																VECTOR															
31		26				25		16				15		11				10		7		6		5		0					
011111				0000000000								rd				0000				s		110111									
VFP				0												0						RLS									

ニーモニック:

VFRLS rd(sync(s) = 0)

VFRLS.sy rd(sync(s) = 1)

機能 :

```
release_vector_register()
if success_release_operation then
    GPR[rd] ← 1
else
    GPR[rd] ← 0
endif
```

例外 :

None

概要 :

浮動小数点ベクトルレジスタ開放命令。開放に成功した場合は GPR[rd] に 1 が、失敗した場合は 0 が格納される。sync が 1 の場合、投機実行を抑制する。

VFDCI																Vector Floating-Point Define Compound Instruction															
浮動小数点ベクトル複合命令定義																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				7 6 5				0							
011111				rs				00000				rd				0000				s	101110										
VFP				0				0				0				0					DCI										

ニーモニック:

VFDCI rd, rs

(sync(s) = 0)

VFDCI.sy rd, rs

(sync(s) = 1)

機能 :

VFPCD[rd] ← GPR[rs]

例外 :

Vector Floating Point Exception :

概要 :

浮動小数点ベクトル複合命令の定義を行う . GPR[rs] で定義した命令を rd で指定した複合命令バッファのアドレスに格納する . sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VFECI																Vector Floating-Point Execute Compound Instruction															
浮動小数点ベクトル複合命令実行																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				11 10				6 5				0							
011111				rs				rt				rd				no				101111											
VFP																ECI															

ニーモニック:

VFDCI rd, rs, rt, no

機能:

VFPR[rd] ← VFPR[rs] op VFPR[rt]

例外:

Vector Floating Point Exception:

概要:

浮動小数点ベクトル複合命令の実行を行う。no で指定した複合命令バッファのアドレスから命令を実行する。

VFLW																Vector Floating-Point Load Word															
浮動小数点ベクトルロード																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				7 6 5				0											
011111				base				rt				000000000				s		111010													
VFP								0								LW															

ニーモニック:

VFLW rt, base	(sync(s) = 0)
VFLW.sy rt, base	(sync(s) = 1)

機能 :

$$\text{VFPR}[\text{rt}] \leftarrow \text{MEM.WORD}[\text{GPR}[\text{base}]]$$

例外 :

- Vector Floating Point Exception :
- D-TLB No Entry Matched :
- D-TLB Protection Error :
- Data Address Miss Align (Load) :

概要 :

メモリから浮動小数点ベクトルレジスタにロードする , sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VFLD																Vector Floating-Point Load Double																															
浮動小数点ベクトルロード																VECTOR																															
31		26				25		21				20		16				15		7				6		5		0																			
011111						base						rt						000000000						s		111011																					
VFP																0																LD															

ニーモニック:

VFLD rt, base	(sync(s) = 0)
VFLD.sy rt, base	(sync(s) = 1)

機能 :

VFPR[rt] ← MEM.DWORD[GPR[base]]

例外 :

- Vector Floating Point Exception :
- D-TLB No Entry Matched :
- D-TLB Protection Error :
- Data Address Miss Align (Load) :

概要 :

メモリから浮動小数点ベクトルレジスタにロードする , sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VFSW																Vector Floating-Point Store Word															
浮動小数点ベクトルストア																VECTOR															
31				26 25				21 20				16 15				7 6 5				0											
011111				base				rt				000000000				s		111110													
VFP								0								SW															

ニーモニック:

VFSW rt, base	(sync(s) = 0)
VFSW.sy rt, base	(sync(s) = 1)

機能 :

$MEM.WORD[GPR[base]] \leftarrow VFPR[rt]$

例外 :

- Vector Floating Point Exception :
- D-TLB No Entry Matched :
- D-TLB Protection Error :
- Data Address Miss Align (Store) :

概要 :

浮動小数点ベクトルレジスタからメモリにストアする , sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VFSD																Vector Floating-Point Store Double															
浮動小数点ベクトルストア																VECTOR															
31		26				25		21				20		16				15		7				6		5		0			
011111						base						rt						000000000						s		111111					
VFP												0												SD							

ニーモニック:

VFSD rt, base	(sync(s) = 0)
VFSD.sy rt, base	(sync(s) = 1)

機能 :

MEM.DWORD[GPR[base]] ← VFPR[rt]

例外 :

- Vector Floating Point Exception :
- D-TLB No Entry Matched :
- D-TLB Protection Error :
- Data Address Miss Align (Store) :

概要 :

浮動小数点ベクトルレジスタからメモリにストアする , sync が 1 の場合 , 投機実行を抑制する .

VADD.PS																Vector Add Paired Single															
ベクトル加算																VECTOR															
31	26	25	21	20	16	15	11	10	9	8	7	6	5	0																	
111111				rs				rt				rd				0	s2	0	s0	s	000000										
VFP.PS																0				0				ADD.S							

ニーモニック:

VADD.PS.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VADD.PS.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VADD.PS.vv.lo32 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VADD.PS.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VADD.PS.vs.lo32 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VADD.PS.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VADD.PS.vv.lo32.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VADD.PS.vs.lo32.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] + \text{VFPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

32bit × 2 単精度ベクトル加算. s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに, スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う. s2 が 1 の場合 VFPR[rt] の下位 32bit を用いて演算を行う. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VSUB.PS																Vector Subtract Paired Single																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																								
ベクトル減算																VECTOR																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																								
31																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																								</

ニーモニック:

VSUB.PS.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSUB.PS.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSUB.PS.sv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VSUB.PS.vv.lo32 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSUB.PS.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSUB.PS.vs.lo32 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSUB.PS.sv.lo32 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VSUB.PS.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSUB.PS.sv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VSUB.PS.vv.lo32.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VSUB.PS.vs.lo32.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar1(s1) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VSUB.PS.sv.lo32.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar1(s1) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] - \text{VFPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

32bit × 2 単精度ベクトル減算。s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う。s1 が 1 の場合は VFPR[rs] の代わりに、スカラレジスタ (SFPR[rs]) を用いて演算を行う。s2 が 1 の場合 VFPR[rt] の下位 32bit を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。

VMUL.PS																Vector Multiply Paired Single																							
ベクトル乗算																VECTOR																							
31		26		25		21		20		16		15		11		10		9		8		7		6		5		0											
111111				rs				rt				rd				0		s2		0		s0		s		000010													
VFP.PS																0				0				MUL.S															

ニーモニック:

VMUL.PS.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMUL.PS.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMUL.PS.vv.lo32 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMUL.PS.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMUL.PS.vs.lo32 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMUL.PS.vs.sync rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMUL.PS.lo32.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMUL.PS.vs.lo32.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] \times \text{VFPR}[\text{rt}]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

32bit × 2 単精度ベクトル乗算。s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う。s2 が 1 の場合 VFPR[rt] の下位 32bit を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。

VABS.PS																Vector Absolute Paired Single																																															
ベクトル絶対値演算																VECTOR																																															
31		26				25		21				20		16				15		11				10		7				6		5		0																													
111111						rs						00000						rd						0000						s		000101																															
VFP.PS																0																0																ABS.S															

ニーモニック:

VABS.PS rd, rs, rt

(sync(s) = 0)

VABS.PS.sy rd, rs, rt

(sync(s) = 1)

機能 :

$VFPR[rd] \leftarrow |VFPR[rs]|$

例外 :

Vector Integer Exception :

概要 :

32bit × 2 単精度ベクトル絶対値演算 . sync が 1 の場合は , 投機実行を抑制する .

VNEG.PS																Vector Negate Paired Single													
ベクトル符号反転																VECTOR													
31	26	25	21	20	16	15	11	10	7	6	5				0														
111111				rs				00000				rd				0000		s	000111										
VFP.PS				0				0				0				0			NEG.S										

ニーモニック:

VNEG.PS rd, rs, rt (sync(s) = 0)
 VNEG.PS.sy rd, rs, rt (sync(s) = 1)

機能:

$VFPR[rd] \leftarrow -1 \text{ times } VFPR[rs]$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

32bit × 2 単精度ベクトル符号反転演算. sync が 1 の場合は, 投機実行を抑制する.

VMSUB.PS																Vector Multiply and Subtract Paired Single																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																			
ベクトル積差演算																VECTOR																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																			
31																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																																			

ニーモニック:

VMSUB.PS.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMSUB.PS.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 0)
VMSUB.PS.vv.lo32 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMSUB.PS.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMSUB.PS.vs.lo32 rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 0)
VMSUB.PS.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 0, sync(s) = 1)
VMSUB.PS.vv.lo32.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)
VMSUB.PS.vs.lo32.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, scalar2(s2) = 1, sync(s) = 1)

機能:

$$\text{VFPR}[\text{rd}] \leftarrow \text{VFPR}[\text{rs}] \times \text{VFPR}[\text{rt}] - \text{VFPR}[\text{rd}]$$

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

32bit × 単精度ベクトル積差演算．s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う．s2 が 1 の場合は VFPR[rt] の下位 32bit を用いて演算を行う．sync が 1 の場合は，投機実行を抑制する．

VCMP.PS																Vector Compare Paired Single															
ベクトル比較																VECTOR															
31	26 25					21	20	16 15					11	10	8	7	6	5	0												
111111				rs				rt				rd				cond		s0	s	010010											
VFP.PS																CMP.S															

ニーモニック:

VCMP.cond.PS.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMP.cond.PS.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMP.cond.PS.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMP.cond.PS.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VFPR[rs] cond VFPR[rt] then
    VFPR[rd] ← 1
else
    VFPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception :

概要:

32bit × 2 単精度ベクトル比較命令．条件 (cond) により VFPR[rd] の値が決定する．s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合は，投機実行を抑制する．比較条件 (cond) には eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する．

VSCMP.PS																Vector Compare Paired Single															
ベクトル比較																VECTOR															
31	26 25					21	20	16 15					11	10	8	7	6	5	0												
111111				rs				rt				rd				cond		s0	s	010010											
VFP.PS																SCMP.S															

ニーモニック:

VSCMP.cond.PS.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VSCMP.cond.PS.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VSCMP.cond.PS.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VSCMP.cond.PS.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VFPR[rs] cond VFPR[rt] then
    VFPR[rd] ← 1
else
    VFPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

32bit × 2 単精度ベクトル比較命令．条件 (cond) により VFPR[rd] の値が決定する．VFPR[rt] の下位 32bit を用いて演算を行う．s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに，スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う．sync が 1 の場合は，投機実行を抑制する．比較条件 (cond) には eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する．

VCMPTS.PS																Vector Compare Paired Single to Scalar Register															
ベクトル比較																VECTOR															
31		26 25				21 20		16 15				11 10		8 7		6 5		0													
111111				rs				rt				rd				cond		s0	s	010011											
VFP.PS																CMPTS.S															

ニーモニック:

VCMPTS.cond.PS.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VCMPTS.cond.PS.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VCMPTS.cond.PS.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VCMPTS.cond.PS.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VFPR[rs] cond VFPR[rt] then
    SFPR[rd] ← 1
else
    SFRP[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

32bit × 2 単精度ベクトル比較命令。結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラーレジスタに格納される。s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに、スカラーレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する。

VSCMPTS.PS										Vector Compare Paired Single to Scalar Register																		
ベクトル比較										VECTOR																		
31	26 25					21 20	16 15					11 10	8	7	6	5	0											
111111					rs					rt					rd					cond		s0	s	010011				
VFP.PS										SCMPTS.S																		

ニーモニック:

VSCMPTS.cond.PS.vv rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 0)
VSCMPTS.cond.PS.vs rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 0)
VSCMPTS.cond.PS.vv.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 0, sync(s) = 1)
VSCMPTS.cond.PS.vs.sy rd, rs, rt	(scalar0(s0) = 1, sync(s) = 1)

機能:

```

if VFPR[rs] cond VFPR[rt] then
    SFPR[rd] ← 1
else
    SFPR[rd] ← 0
endif

```

例外:

Vector Integer Exception:

概要:

32bit × 2 単精度ベクトル比較命令。結果は各要素ごとに 1bit を割り当ててスカラレジスタに格納される。VFPR[rt] の下位 32bit を用いて演算を行う。s0 が 1 の場合は VFPR[rt] の代わりに、スカラレジスタ (SFPR[rt]) を用いて演算を行う。sync が 1 の場合は、投機実行を抑制する。比較条件 (cond) には eq(=), gt(>), lt(<), ne(≠), le(≤), ge(≥) のどれかを指定する。

4

アドレスデコーダ

4.1 レジスタインターフェース

アドレスデコーダの各種設定レジスタはシステムレジスタとして定義されている．そのため各種レジスタを設定するためには `mtc0` 命令を用いる．

設定する値はモジュールにより異なる．

- 標準 (TYPE A)

31	16	15	8	7	0
-			Address	Mask	

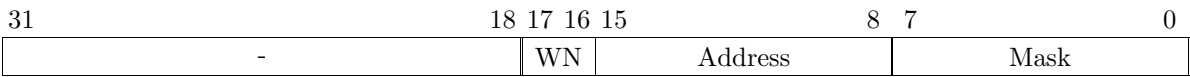
- I/O (TYPE B)

31	12	11	8	7	4	3	0
-				Address	-	Mask	

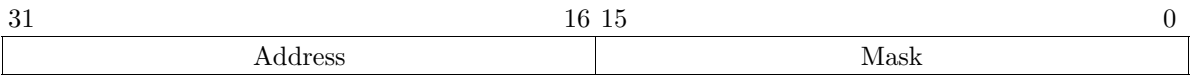
- 外部バス (TYPE C)

31	19	18	17	16	15	8	7	0
-				AR	WN	Address		Mask

- リンク メモリ (TYPE D)



- I/O Base (TYPE E)



bit 名	機能
Address	ベースアドレス
Mask	マスク
WN	Word Number
AR	Auto Ready

4.2 アドレスマップ

接続されるモジュール	初期デコードアドレス	設定レジスタのアドレス	タイプ
ROM (EXT_0)	0x00000000 ~ 0x00ffffff	0xa0	TYPE C
EXT_1	0x20000000 ~ 0x20ffffff	0xa1	TYPE C
SDRAM IF0	0x80000000 ~ 0x87ffffff	0xa2	TYPE A
SDRAM IF1	0x88000000 ~ 0x8fffffff	0xa3	TYPE A
SDRAM IF2	0x90000000 ~ 0x97ffffff	0xa4	TYPE A
SDRAM IF3	0x98000000 ~ 0x9fffffff	0xa5	TYPE A
LINK SDRAM	0x04000000 ~ 0x04ffffff	0xa6	TYPE D
LINK DPM	0xc0000000 ~ 0xcfffffff	0xa7	TYPE D
DMAC0	0xffff0000 ~ 0xffff0fff	0xa8	TYPE B
DMAC1	0xffff1000 ~ 0xffff1fff	0xa9	TYPE B
DMAC2	0xffff2000 ~ 0xffff2fff	0xaa	TYPE B
PCI	0xffff3000 ~ 0xffff3fff	0xab	TYPE B
USB In	0xffff4000 ~ 0xffff4fff	0xac	TYPE B
USB Out	0xffff5000 ~ 0xffff5fff	0xad	TYPE B
UART	0xffff6000 ~ 0xffff6fff	0xae	TYPE B
PP	0xffff7000 ~ 0xffff7fff	0xaf	TYPE B
IEEE1394	0xffff8000 ~ 0xffff8fff	0xb0	TYPE B
LINK	0xfffe0000 ~ 0xfffeffff	0xb1	TYPE E
IRC	0xffff9000 ~ 0xffff9fff	0xb2	TYPE B
CLK Generator	0xffffa000 ~ 0xffffafff	0xb3	TYPE B
MDMAC	0xffffd000 ~ 0xffffdfff	0xb4	TYPE B
LINK SDRAM Mode	0xfffe000 ~ 0xfffefff	0xb5	TYPE B
SDRAM Mode	0xfffff000 ~ 0xfffffff	0xb6	TYPE B
I/O Base	0xffff0000 ~ 0xfffffff	0xb8	TYPE E

5

MMU

Responsive Multithreaded Processor のキャッシュシステムは命令キャッシュ、データキャッシュともに物理キャッシュなので MMU でのアドレス変換はプロセッシングコアとキャッシュの間で行う。また、アドレス空間上に、TLB によるアドレス変換が行なわれない領域は存在しない。

5.1 TLB エントリ

本 MMU における TLB エントリ数は命令 MMU、データ MMU ともに 64 エントリである。エントリへの設定方法は full associative 方式とし、設定を行うページ番号に関わらずどのエントリでも設定を行うことを可能である。

以下本 MMU における TLB エントリの機能の詳細と特徴について述べて行く。

表 5.1 に TLB エントリの設定項目の一覧を示す。TLB エントリは全部で 8byte であるが、設定に際しては 32bit の整数型データを用いて行うため便宜上エントリ 1 とエントリ 2 に分かれる。

また TLB エントリに指定した仮想アドレスとコンテキスト ID が一致したかどうかの判断はエントリ番号の大きな順に行われる。そのため複数のエントリが一致した場合には、よりエントリ番号が大きな TLB エントリの設定値を用いてアドレス変換が行われる。

TLB のエントリを設定した直後、そのエントリの LRU 情報はもっとも最近に参照されたものとして扱われる。

TLB エントリを初期化した場合、各フィールドの値は表 5.2 のようになる。また、TLB エントリの LRU 情報を初期化すると LRU の順序はエントリ 0 がもっとも最近アクセスされた tlb エントリとなり、エントリ 1,2,3,... 62, 63 と順にアクセスが古い、という状態になる。

VPN

この VPN フィールドには、アドレス変換を行う仮想アドレスがエントリを検索するために必要な仮想ページ番号を保持する。Responsive Multithreaded Processor は仮想アドレスに 32bit の信号を用い、最小ページサイズが 4KB であるため、TLB エントリには表 5.1 に示すように仮想アドレスの上位 20bit を保持する。VPN フィールドはエントリ 1 に属し、エントリ設定時には設定を行う仮想ページ番号を設定データの上位 20bit に指定する。

表 5.1: TLB エントリー一覧

フィールド名	エントリ番号	データ割り当て	機能
VPN	エントリ 1	[31:12]	仮想ページ番号 (Virtual Page Number)
LOCK	エントリ 1	[11]	エントリのロック
PROTECT	エントリ 1	[10:8]	保護情報
SHARE_TH	エントリ 1	[7:0]	エントリの有効情報と共有情報
PPN	エントリ 2	[31:12]	物理ページ番号 (Physical Page Number)
PSZ	エントリ 2	[11:10]	ページサイズ
GROUP	エントリ 2	[9:4]	コンテキストグループ番号
CACHE_LOCK	エントリ 2	[3]	該当ページのキャッシュでのロック
UNCACHE	エントリ 2	[2]	該当ページのキャッシュ不可
BURST	エントリ 2	[1:0]	内部バスアクセス時のバースト転送長

表 5.2: TLB の初期化時の値

フィールド名	初期化時の値
VPN	全 bit 0
LOCK	0 (ロックオフ)
PROTECT	000 (KER_R モード)
SHARE_TH	11111111 (全コンテキスト無効)
PPN	全 bit 0
PSZ	00 (4K Byte)
GROUP	全 bit 0
CACHE_LOCK	0 (ロックオフ)
UNCACHE	0 (無効)
BURST	11 (バーストなし)

LOCK

TLB ミスが起こると、そのミスを起こした仮想アドレスを変換するための新たな設定を TLB エントリに行う必要がある。全てのエントリがすでに使われていると、いずれかのエントリを選択して設定の入れ換えを行わなければならない。本 MMU では各 TLB エントリへのアクセス情報を記録した LRU 情報を用い、最もアクセスがなされていないエントリを入れ換えの対象とする。

この LOCK フィールドを設定する (1 にする) と、その TLB エントリを LRU 情報を用いた入れ換えの対象から外すことができる。ただし設定を行うエントリを直接指定した場合にはこの LOCK フィールドの設定は無効となる。

また、LOCK フィールドが設定された TLB エントリを使ってアドレス変換を行った場合、その TLB エントリはもっとも最近に参照されたものとして LRU 情報が更新される。

この LOCK フィールドはエントリ 1 に属する。

PROTECT

ページ単位でのメモリ領域の保護を行うため、この PROTECT フィールドにそのための保護情報を指定する。表 5.3 に指定可能な保護情報の一覧を示す。

尚 Responsive Multithreaded Processor では制限の厳しい順にカーネル・スーパーバイザー・ユーザの 3 つのスレッドの動作モードが規定されているが、モードフィールドとして 2bit が利用可能であるため、本フィールドにはユーザモードよりも更に制限の緩い場合を設定できる。

この PROTECT フィールドはエントリ 1 に属する。

SHARE_TH

Responsive Multithreaded Processor は同時に最大 8 個のスレッドが動作するため、TLB エントリのミス率が高くなってしまう。ミス率を少しでも低く抑えるために、コンテキスト毎に TLB エントリに有効情報を持つようにする。Responsive Multithreaded Processor はスレッド ID(32bit) ではなくコンテキスト ID(3bit) を用いてスレッドの実行を制御している。特にコンテキストが有効かどうかは各コンテキストにつき 1bit の情報で与えられるので、TLB エントリにはそれに対応する bit を用意している。この SHARE_TH フィールドには、各コンテキストの有効情報を保持する。エントリの有効情報は仮想アドレスの比較に用いられるだけではなく、エントリの共有と入れ換えエントリの選択にも用いる。

入れ替えを行う TLB エントリは特に指定がなければ LRU 情報に基づいて選択されるが、その前に SHARE_TH フィールドを調べて無効なエントリが存在する場合はそれを入れ替えの対象とする。

また、有効であったコンテキストが無効化され、かつそのコンテキストの MMU でのアドレス変換が有効であった場合には、自動的にこの SHARE_TH フィールドは無効に設定される。

このフィールドはエントリ 1 に属する。

PPN

この PPN フィールドには、VPN フィールドの仮想ページ番号がマップされている物理ページ番号が保持される。Responsive Multithreaded Processor は物理アドレスに 32bit の信号を用い、最小ページサイズが 4KB であるため、TLB エントリで変換される物理アドレスは表 5.1 に示すように上位 20bit である。PPN フィールドはエントリ 2 に属し、エントリ設定時には設定を行う物理ページ番号を設定データの上位 20bit に指定する。

表 5.3: TLB エントリに指定可能なページ保護情報

保護モード	設定コード	保護の詳細
ALL_RW	111	全モードでの読み出しと書き込みを許可
ALL_R	110	全モードでの読み込み、ユーザモード以上での書き込みを許可
USR_RW	101	ユーザモード以上での読み出しと書き込みを許可
USR_R	100	ユーザモード以上の読み込み、スーパーバイザーモード以上の書き込みを許可
SV_RW	011	スーパーバイザーモード以上での読み出しと書き込みを許可
SV_R	010	スーパーバイザーモード以上の読み込み、カーネルモードでの書き込みを許可
KER_RW	001	カーネルモードでの読み出しと書き込みを許可
KER_R	000	カーネルモードでの読み込みのみを許可

PSZ

Responsive Multithreaded Processor では、複数ページサイズのサポートをしている。TLB エントリでも複数のページサイズを用いることができるようにしており、表 5.4 に指定可能なページサイズを示す。

表 5.4: TLB エントリに指定可能なページサイズ

ページサイズ	設定コード
4K byte	00
64K byte	01
1M byte	10
16M byte	11

この PSZ フィールドはエントリ 2 に属する。

GROUP

Responsive Multithreaded Processor ではコンテキスト ID を用いた制御が行なわれるため、特に一度コンテキストキャッシュに退避されたスレッドが実行を再開する場合には、退避前の TLB エントリの設定値は全く使うことができない。これはコンテキスト単位で仮想アドレスを識別しているために、実行スレッドが切り替わる際にはどうしても無効化しなければならないからである。各々のスレッドのアドレスマップは通常独立であるから、エントリの無効化は問題にはならない。しかし共有メモリ領域のエントリでは、退避前までエントリを共有していたスレッドが、実行再開後は全く別のエントリに設定しなければならないくなる。

そこでそのような無駄を省くためにこの GROUP フィールドを用いる。各 TLB エントリはこのフィールドに設定された ID を用いて有効情報の変更が可能になっている (5.2)。そこで共有メモリ領域を持つスレッドは、その領域の TLB エントリに設定されたコンテキストグループ番号を知っていれば、実行を再開したコンテキスト番号をそのコンテキストグループに属する TLB エントリに通知するだけで、容易に TLB エントリの有効化を行なうことができる。

この GROUP フィールドはエントリ 2 に属する。

CACHE_LOCK

このフィールドを有効にすることで、該当ページのデータブロックをキャッシュ上にロックすることができる。機能は TLB エントリのロックフィールド (5.1) と同等である。

この CACHE_LOCK フィールドはエントリ 2 に属し、MMU が無効状態でのデフォルトの値は無効 (ロック不可) となる。

UNCACHE

この UNCACHE フィールドを有効 (1 と設定) にすると、そのページのブロックはキャッシュされない。キャッシュシステム内にはキャッシュメモリ本体以外にもデータが置かれるバッファがいくつかあるが、このフィールドが有効になっているページのデータは、書き込みデータのマージ機構 (6.1.4) や内部バス要求キューでの複数データヒット機構 (6.1.4)、victim buffer (6.1.3) が無効になる。

このフィールドはエントリ 2 に属し、MMU が無効状態でのデフォルトの値は有効 (キャッシュ不可) となる。

BURST

アクセスしたいデータがキャッシュミスとなると、内部バスへ要求を出すことになる。このBURST フィールドには、その場合の内部バスに対するバースト読み出しの転送長を指定する。設定可能な転送長を表 5.5 に示す。

表 5.5: TLB エントリで指定可能な内部バスのバースト転送長

転送長	設定コード	転送データ量
無し	11	32byte
2	10	64byte
4	01	128byte
8	00	256byte

このフィールドの値は書き込み要求には適応されない。また I/O など 32bit バスのデータ読み出しにも適応されない。I/O であるかどうかはアドレス空間を用いて識別する。

このフィールドはエントリ 2 に属し、MMU が無効状態でのデフォルトの値はバースト転送無しとなる。

5.2 MMU の制御

MMU のコントロールレジスタの一覧を表 5.7 に示す。

各レジスタは通常のアドレス空間や、プロセッシングコアのコントロールレジスタのアドレス空間とは異なる独自のアドレス空間にマッピングされている。そのため MMU のコントロールレジスタへのアクセスは表 5.6 に示す 4 つの専用命令を用いて行う。

表 5.6: MMU のコントロールレジスタアクセス用命令

命令	用途
MFIMM	命令用 MMU のコントロールレジスタの値を読み出す
MTIMM	命令用 MMU のコントロールレジスタに値を設定
MFDMM	データ用 MMU のコントロールレジスタの値を読み出す
MTDMM	データ用 MMU のコントロールレジスタに値を設定

コントロールレジスタの値の設定方法には、設定するデータをそのまま指定するものと、一定の形式に合わせて指定するものがある。後者の一定の形式は MMU のコントロールレジスタの設定のみならず、キャッシュコントローラのコントロールレジスタの設定にも用いられる場合がある (6.1.5)。そこでこの一定の形式のことを共通設定形式 (図 5.1) と呼ぶことにする。共通設定形式では 1 を設定することで該当レジスタの機能を有効化することができる。またコンテキストグループ (5.1) に対してはこの共通設定形式を拡張した独自の形式 (図 5.4) を用いて設定を行う。

コントロールレジスタの設定のタイミングはプロセッサの実行状況によって全く異なるため、実行中のスレッドに対してページ設定以外の設定情報の変更 (MMU のオン・オフやエントリのフラッシュ) を行う場合は注意が必要である。

またコントロールレジスタの多くは設定要求 (書き込み要求) のみを規定しており、そのようなレジスタに対する読み出し要求には返戻値として 0 が返る。

S	select field	1に設定すると該当コンテキストを選択
V	value field	1に設定すると有効化、0に設定すると無効化

15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
context7		context6		context5		context4		context3		context2		context1		context0	
S	V	S	V	S	V	S	V	S	V	S	V	S	V	S	V

図 5.1: コントロールレジスタの共通設定形式

表 5.7: MMU のコントロールレジスタ一覧

アドレス [7:0]	レジスタ名	設定方法	機能
0x00	MMU_SPR_START	共通形式	アドレス変換の有効・無効
0x04	MMU_SPR_ALL_FLUSH	設定値無し	エントリの無効化と LRU 情報の初期化
0x08	MMU_SPR_TLB_FLUSH	直接指定	指定したエントリを無効化
0x0c	MMU_SPR_THREAD_FLUSH	共通形式	指定したコンテキストを無効化
0x10	MMU_SPR_GROUP_FLUSH	直接指定	指定したグループを全て無効化
0x14	MMU_SPR_LRU_FLUSH	直接指定	LRU 情報を初期化
0x18	MMU_SPR_MAX_LOCK	直接指定	エントリをロックできる最大数
0x1c	MMU_SPR_ENTRY1	直接指定	TLB エントリのエントリ 1 を設定
0x20	MMU_SPR_ENTRY2	直接指定	TLB エントリのエントリ 2 を設定
0x24	MMU_SPR_ENTRY_INDEX	設定値無し	指定した TLB エントリを設定
0x28	MMU_SPR_ENTRY_LRU	設定値無し	LRU 情報によりエントリを設定
0x2c	MMU_SPR_GROUP	特殊形式	指定したグループのエントリの有効化・無効化
0x30	MMU_SPR_EXP_ADDR	設定値無し	例外が発生したアドレス
0x34	MMU_SPR_EXP_LOG	設定値無し	発生した例外の詳細情報

MMU_SPR_START

MMU_SPR_START レジスタは MMU 機能の有効・無効を示す。

Responsive Multithreaded Processor はスレッド毎ではなくコンテキスト毎に制御を行うため、MMU_SPR_START レジスタもコンテキスト毎に用意されている。コンテキストの指定は書き込みデータの低位 8bit[7:0] で行う。

またこのレジスタの読み出し要求に対しては、データの低位 8bit[7:0] の上位から順番にコンテキスト番号 7 からコンテキスト番号 0 までの設定値が格納される。

設定には図 5.1 に示した共通設定形式を用いる。

MMU_SPR_ALL_FLUSH

このレジスタに対して書き込み要求を行うと、全ての TLB エントリの設定データとエントリアクセスの LRU 情報を初期化する。書き込むデータに制約はなく、設定を行うと次クロックで自動的にクリアされる。

MMU_SPR_TLB_FLUSH

このレジスタに指定した番号の TLB エントリのみを初期化する。TLB エントリの指定は書き込みデータの低位 6bit[5:0] で行う。設定を行うと次クロックで自動的にクリアされる。

MMU_SPR_THREAD_FLUSH

各 TLB エントリにおいてこのレジスタに指定したコンテキストのみを無効化する。設定方法は図 5.1 に示した共通設定形式を用いる。設定を行うと次クロックで自動的にクリアされる。

MMU_SPR_GROUP_FLUSH

このレジスタに指定したコンテキストグループに属する TLB エントリを無効化する (5.1)。コンテキストグループの指定は書き込みデータの低位 6bit[5:0] で行う。設定を行うと次クロックで自動的にクリアされる。

MMU_SPR_LRU_FLUSH

このレジスタに書き込み要求を行うと、TLB エントリのアクセスに関する LRU 情報を初期化する。書き込むデータに制約はない。設定を行うと次クロックで自動的にクリアされる。

MMU_SPR_MAX_LOCK

このレジスタには TLB エントリをロックし、LRU 情報によるエントリに入れ換え対象計算から外すことのできるエントリ数を設定する。既定値は 16 エントリ、最小値は 0 エントリ、最大値は 63 エントリであり、このレジスタの値以上のエントリをロックすることは基本的にできない。しかしロックエントリ数の計算に 1 クロック要するため、エントリの設定命令が 2 クロック連続するとこのレジスタの値を越えてロックが設定される可能性がある。全 64 エントリがロックされてしまった場合、ページフォルト発生時にページテーブルを設定できなくなってしまう。そのため、64 エントリがロックされると例外を発生させる (5.3)。MMU_SPR_ENTRY_LRU でエントリ 1 の LOCK フィールドを 1 にした TLB エントリをセットする時に MMU_SPR_MAX_LOCK の値以上にセットしようとした場合、ロックはされないが TLB エントリのほかの内容はセットされる。例えば、MMU_SPR_MAX_LOCK が 16 で既にロックされている TLB エントリも 16 個存在する時に MMU_SPR_ENTRY_LRU でロックしたエントリをセットする場合、LOCK フィールドを 0 にして TLB エントリをセットすることになる。

このレジスタの読み出し要求に対しては、データの低位 6bit[5:0] に現在の設定値を格納する。

MMU_SPR_ENTRY1

各 TLB エントリが持つエントリフィールドのうち、このレジスタには仮想アドレス、エントリのロック指定、ページ保護情報、エントリ共有情報を設定する。設定形式を図 5.2 に示す。

MMU_SPR_ENTRY2

各 TLB エントリが持つエントリフィールドのうち、このレジスタには物理アドレス、ページサイズ、コンテキストグループ、該当ページのキャッシュでのロックの可否、該当ページのキャッシュの可否、該当ページのバスアクセス時のバースト転送長を指定する。設定形式を図 5.3 に示す。

仮想ページ番号 : VPN ページ保護情報 : PRO
 エントリロック : LCK 共有情報 : SHR

31:12	11	10:8	7:0
VPN	LCK	PRO	SHR

図 5.2: ENTRY1 の設定形式

物理ページ番号 : PPN キャッシュロック : CLC
 ページサイズ : PSZ キャッシュ不可 : UNC
 コンテキストグループ : GRP パースト転送長 : BRT

31:12	11:10	9:4	3	2	1:0
PPN	PSZ	GRP	CLC	UNC	BRT

図 5.3: ENTRY2 の設定形式

MMU_SPR_ENTRY_INDEX

このレジスタに書き込み要求を行い TLB エントリ番号を指定することで、事前に設定しておいた MMU_SPR_ENTRY1 フィールドと MMU_SPR_ENTRY2 フィールドの値を、その指定された TLB エントリに設定する。TLB エントリの指定は書き込むデータの下位 6bit[5:0] で行う。

MMU_SPR_ENTRY_LRU

このレジスタに書き込み要求を行うことで、事前に設定しておいた MMU_SPR_ENTRY1 フィールドと MMU_SPR_ENTRY2 フィールドの値を、LRU 情報を元にして最もアクセスがなされていない TLB エントリに設定する。書き込むデータに制約はない。

MMU_SPR_GROUP

このレジスタに書き込み要求を行うことで、指定したコンテキストグループに所属する TLB エントリの、指定したコンテキストの有効化・無効化を行う (5.1)。コンテキストグループとコンテキストの指定形式を図 5.4 に示す。

MMU_SPR_EXP_ADDR

このレジスタはアドレス変換において該当する TLB エントリが存在しなかった場合に、その仮想アドレスを保持する。アドレスはコンテキスト毎に保持され、その値を読み出すにはデータの下位 3bit[2:0] にコンテキスト番号を指定する。

S	select field	1に設定すると該当コンテキストを撰択
V	value field	1に設定すると有効化、0に設定すると無効化

21	16	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
context7		context6		context5		context4		context3		context2		context1		context0			
S		V		S		V		S		V		S		V		S	
context7		context6		context5		context4		context3		context2		context1		context0			

図 5.4: コンテキストグループの設定形式

このレジスタに対する書き込み要求は、実行したコンテキストに対応するレジスタの値がクリアされるだけである。

MMU_SPR_EXP_LOG

このレジスタにはページ保護の違反が確認された時にその違反コード (表 5.8) が保持される。

表 5.8: MMU のページ保護違反コード

コード名	違反コード	違反内容
MMU_EXP_NONE	000	違反無し
MMU_EXP_PRO_ALL_R	001	全モードでの書き込み制限違反
MMU_EXP_PRO_USR_RW	010	ユーザモード以上に限定されたページへのアクセス違反
MMU_EXP_PRO_USR_R	011	ユーザモード以上に限定されたページへの書き込み違反
MMU_EXP_PRO_SPV_RW	100	スーパーバイザーモード以上に限定されたページへのアクセス違反
MMU_EXP_PRO_SPV_R	101	スーパーバイザーモード以上に限定されたページへの書き込み違反
MMU_EXP_PRO_KER_RW	110	カーネルモード以上に限定されたページへのアクセス違反
MMU_EXP_PRO_KER_R	111	カーネルモード以上に限定されたページへの書き込み違反

このレジスタの読み出し要求に対しては、4bit 目に違反発生の有無が (1 で保護違反発生)、下位 3bit[2:0] に違反コードが格納される。

またこのレジスタに対する書き込み要求は、実行したコンテキストに対応するレジスタの値がクリアされるだけである。

MMU_READ_TLB_ADDR

MMU_READ_TLB_DATA

この2つのレジスタを用いて TLB の中身を読むことができる。まず読みたい TLB のエントリを MMU_READ_TLB_ADDR レジスタに書き込み、次に MMU_READ_TLB_DATA レジスタを読み出す。MMU_READ_TLB_ADDR レジスタに書き込む値は 6:1 bit 目にエントリの番号、0bit 目に Entry1 ならば 0、Entry2 ならば 1 を指定する。

5.3 MMU が発生させる例外

本 MMU が発生させる例外を表 5.9 に示す。

命令用 MMU，データ用 MMU 共に発生させる例外の種類は同じであるが，命令とデータの区別をつけて例外を扱う。

また命令要求が発生させた例外とデータ要求が発生させた例外とではプロセッシングコアでの扱いが異なるが，MMU に対して設定を行うのはデータ要求であるため，命令用 MMU で発生した設定用の例外 (表 5.9 の例外の種類の設定) はデータ用 MMU の例外コードと一緒に扱われる。

表 5.9: MMU の発生させる例外

例外名	例外の種類	命令用 MMU のコード	データ用 MMU のコード
エントリミス	要求	0x3	0x8
ページ保護違反	要求	0x5	0xa

エントリミス (TLB ミス)

命令要求やデータ要求によって指定された仮想アドレスとコンテキスト ID が，どのエントリの設定値とも一致しなかった場合に発生する。例外を起こした仮想アドレスをコントロールレジスタに保持するが (5.2)，MMU の状態は変化しない。例外発生後もアドレス変換や TLB エントリの設定は通常通り可能である。例外発生時，MMU_SPR_EXP_LOG の値は 0(違反なし) に設定される。

尚命令用 MMU で本例外が発生した場合，命令フェッチユニットの仕様により命令を返さなければ例外処理に進むことができないため，フェッチ命令幅の全てを No-op コードとして返す。

ページ保護違反

命令要求やデータ要求によって指定された仮想アドレスとコンテキスト ID が一致した TLB エントリにおいて，その要求が設定された保護情報に反する場合に発生する。コントロールレジスタには例外コード (表 5.8) が格納されるが，MMU の状態は変化しない。

命令用 MMU でこの例外が発生した場合，エントリミスと同様に命令フェッチ幅の全てを No-op として返す。

6

CACHE

6.1 キャッシュシステム

6.1.1 概要

Responsive Multithreaded Processor のキャッシュシステムの特徴を以下に示す．またモジュール構成を図 6.1 に示す．本節ではこれらキャッシュシステムを構成する各要素について述べる．

- 32 KB 8-way set-associative 方式
- ブロックサイズ，ラインサイズともに 32byte
- Look Through
- ノンブロッキング
- 下位メモリとのデータ一貫性の維持はライトバック方式
- 書き込み要求ミスの処理はライトアロケート方式
- キャッシュポートは 1 ポート
- 物理タグでデータを保持
- 転送ブロック数が可変
- キャッシュのロックが可能
- 3 サイクルのアクセス遅延
- マルチタグ，シングルデータ方式
- 16 エントリの victim buffer
- 最大 16 個のキャッシュミスを同時に保持
- 入れ換えを行うブロックの選択方法は LRU と優先度の 2 通り
- バス待ちキューでの優先度による要求の追い越しが可能

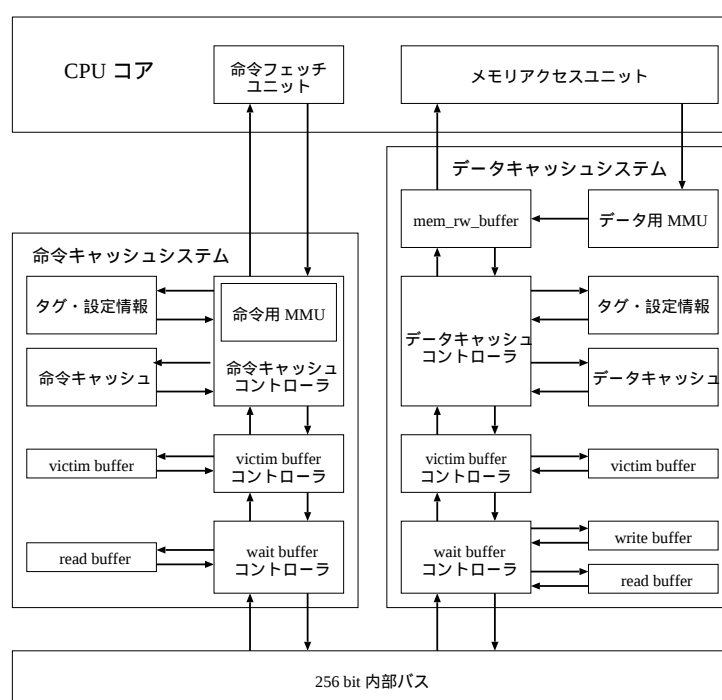


図 6.1: キャッシュシステムのモジュール構成

6.1.2 キャッシュ制御

キャッシュの制御は図 6.1 の命令キャッシュコントローラ、データキャッシュコントローラで行う。

キャッシュ要求がキャッシュミスを起こした場合には、先に victim buffer で保持されているデータと比較され (6.1.3)，そこでも該当データを発見できなければ wait buffer から内部バスへアクセスを行う (6.1.4)。

キャッシュでのデータ一貫性の維持

命令、データの両キャッシュコントローラは、内部バスで発生する書き込み要求を常に監視する。そしてもしキャッシュしているデータが書き込みを受けた場合にそのデータを無効化する。

6.1.3 victim buffer

victim buffer では、キャッシュブロックの入れ換えに伴いキャッシュメモリを追い出されたデータを、full associative 方式でエントリに保持する。そしてキャッシュミスを起こした要求のアドレスを現在保持しているデータのタグと比較し、もし一致するデータがあれば該当データをキャッシュへと送り込む。

6.1.4 wait buffer

概要

wait buffer は内部バス要求キュー、read buffer とその管理機構からなるキャッシュコントローラの内部バスインタフェースであり、命令用とデータ用のそれぞれに分かれる。データキャッシュ用の wait buffer には更に write buffer とその管理機構が付随する。

内部バス要求

内部バス要求キューと write buffer は 16 エントリから成り，victim buffer から送られてくる様々な要求を順にエントリに格納して行く．

内部バス要求キューの要求順位入れ換え機能

内部バス要求キューの要求順位を入れ替える機構がある．その方法は読み出し要求を書き込み要求よりも優先して行う方法と，優先度が高いコンテキストの要求を優先して行う方法の 2 種類である．ただし，ライトアロケート方式を用いているため通常の書き込み要求は読み出し要求と同じくデータの読み出しを行うため，追い抜きの対象は write back 要求になっている．

書き込み要求のマージ機能

通常の書き込み要求のデータは 1 byte の文字型や 4 byte の整数型，8 byte の倍精度浮動点小数型のデータであるため，1 キャッシュラインのデータ幅である 32 byte に対しては小さい．よって同じキャッシュラインに対するデータの書き込みは 1 つのエントリにまとめることができるようにしている．

ただし I/O への書き込み要求であった場合には，データのマージは行わない．

6.1.5 キャッシュのコントロールレジスタ

キャッシュのコントロールレジスタの一覧を表 6.1 に示す．これらのレジスタはプロセッシングコアのコントロールレジスタと同じアドレス空間にマッピングされており，それらと同じ命令 (表 6.2) を用いてアクセスする．尚これらのレジスタの設定方法は TLB のコントロールレジスタの設定 (5.2) と同じようにデータを直接指定するか，図 5.1 に示した共通設定形式を用いる．

表 6.1: キャッシュのコントロールレジスタ

レジスタ名	設定方法	機能	命令用アドレス [7:0]	データ用アドレス [7:0]
ON	共通形式	キャッシュの有効・無効	0x80	0x86
REP_MODE	直接指定	入れ換え方法の指定	0x81	0x87
ACC_SCHE	直接指定	要求の追い越し指定	0x82	0x88
LOCK	共通形式	ロックの有効・無効	0x83	0x89
RESET	直接指定	キャッシュのリセット	0x84	0x8a
FLUSH	共通形式	write back の指定	無し	0x8b
ALL_FLUSH	直接指定	全て write back	無し	0x8c

表 6.2: コントロールレジスタをアクセスする命令

命令	用途
MFC0	コントロールレジスタの値を読み出す
MTC0	コントロールレジスタに値を設定

ON

このレジスタを設定することで、コンテキスト毎にキャッシュの有効・無効を指定できる。

初期状態の設定値は全コンテキスト共に無効になっており、またコンテキストが無効化されるとそのコンテキストに対応するフィールドは自動的に無効となる。

このレジスタの設定には共通設定形式 (図 5.1) を用いる。またこのレジスタの読み出し要求に対しては、データの下位 8 bit [7:0] の上位から順番にコンテキスト番号 7 からコンテキスト番号 0 までの設定値が格納される。

REP_MODE

このレジスタにはキャッシュブロックの入れ換え方法を指定する。0 を設定すると LRU 情報に基づく方法、1 を設定するとオーナーコンテキストの優先度に基づく方法となる。

設定はデータの 1 bit 目で行われる。このレジスタの初期値は LRU を用いた方法である。またこのレジスタの読み出し要求に対しては、データの最下位 bit [0] に設定値が格納される。

ACC_SCHE

このレジスタには、6.1.4 で述べた優先度に従った内部バス要求キューの要求入れ換え機能の有効、無効を指定する。このレジスタに 1 を設定することでその機能を有効にできる。

設定は REP_MODE レジスタと同様にデータの 1 bit 目で行われ、初期値は無効である。またこのレジスタの読み出し要求に対しては、データの最下位 bit [0] に設定値が格納される。

LOCK

このレジスタには 5.1 で述べたコンテキスト毎のキャッシュロックの有効、無効を指定する。このレジスタと TLB エントリの CACHE_LOCK フィールドが設定されることで、該当コンテキストがキャッシュデータをロックすることが可能になる。どちらか一方の設定だけではキャッシュロックを行うことはできない。

一旦キャッシュをロックしてしまうと、そのコンテキストが有効である限りそのデータがキャッシュから追い出されることはない。これはキャッシュの入れ換えを優先度に従う方式で行っていても同様のため、低優先度のスレッドに対するロック許可や、ロック許可状態での高優先度のスレッドの実行を行う場合には注意が必要である。

初期状態の設定値は全コンテキスト共に無効になっており、またコンテキストが無効化されるとそのコンテキストに対応するフィールドは自動的に無効となる。

このレジスタの設定には共通設定形式 (図 5.1) を用いる。またこのレジスタの読み出し要求に対しては、データの下位 8 bit [7:0] の上位から順番にコンテキスト番号 7 からコンテキスト番号 0 までの設定値が格納される。

RESET

このレジスタに 1 を設定することで、キャッシュと victim buffer のエントリを全て無効化することができる。ただしデータ用のエントリに収められているデータでもその書き戻しは行わない。

このレジスタの読み出し要求に対しては、データの最下位 bit [0] に現在の状態を格納する。1 が読み出された場合は、現在キャッシュの無効化が行われていることを意味する。

FLUSH (データキャッシュコントローラのみ)

このレジスタを有効に設定することで、キャッシュデータと victim buffer のデータの下位メモリへの書き戻しを開始する。書き戻しが終了すると、自動的に無効状態になる。設定には共通設定形式 (図 5.1) を用い、コンテキスト単位で書き戻し要求を指定できるが、無効状態のコンテキストに対する指定でも書き戻しを行う。

またこのレジスタの読み出し要求に対しては、データの下位 8 bit [7:0] の上位から順番にコンテキスト番号 7 からコンテキスト番号 0 までの設定値が格納される。

ALL_FLUSH

このレジスタに書き込み要求を行うと、それだけで全コンテキストの書き戻しを開始する。指定するデータに制限はない。

7

システムレジスタ

システムレジスタはMFC0 , MTC0 命令でアクセスする . アクセスしたいレジスタ番号を入れたレジスタを rd に指定する .

7.1 レジスタマップ

offset	31	24 23	16 15	8 7	0
0x00	Status Register (Thread0)				
0x01	Status Register (Thread1)				
0x02	Status Register (Thread2)				
0x03	Status Register (Thread3)				
0x04	Status Register (Thread4)				
0x05	Status Register (Thread5)				
0x06	Status Register (Thread6)				
0x07	Status Register (Thread7)				
0x08	Thread Table Register (Thread0)				
0x09	Thread Table Register (Thread1)				
0x0a	Thread Table Register (Thread2)				
0x0b	Thread Table Register (Thread3)				
0x0c	Thread Table Register (Thread4)				
0x0d	Thread Table Register (Thread5)				
0x0e	Thread Table Register (Thread6)				
0x0f	Thread Table Register (Thread7)				
0x10	Thread ID Register (Thread0)				
0x11	Thread ID Register (Thread1)				
0x12	Thread ID Register (Thread2)				
0x13	Thread ID Register (Thread3)				
0x14	Thread ID Register (Thread4)				
0x15	Thread ID Register (Thread5)				
0x16	Thread ID Register (Thread6)				
0x17	Thread ID Register (Thread7)				

offset	31	24 23	16 15	8 7	0
0x18	Instruction Count Register (Thread0)				
0x19	Instruction Count Register (Thread1)				
0x1a	Instruction Count Register (Thread2)				
0x1b	Instruction Count Register (Thread3)				
0x1c	Instruction Count Register (Thread4)				
0x1d	Instruction Count Register (Thread5)				
0x1e	Instruction Count Register (Thread6)				
0x1f	Instruction Count Register (Thread7)				
0x20	Count Register (Thread0)				
0x21	Count Register (Thread1)				
0x22	Count Register (Thread2)				
0x23	Count Register (Thread3)				
0x24	Count Register (Thread4)				
0x25	Count Register (Thread5)				
0x26	Count Register (Thread6)				
0x27	Count Register (Thread7)				
0x28	Compare Register (Thread0)				
0x29	Compare Register (Thread1)				
0x2a	Compare Register (Thread2)				
0x2b	Compare Register (Thread3)				
0x2c	Compare Register (Thread4)				
0x2d	Compare Register (Thread5)				
0x2e	Compare Register (Thread6)				
0x2f	Compare Register (Thread7)				
0x30	Floating-Point Control Register (Thread0)				
0x31	Floating-Point Control Register (Thread1)				
0x32	Floating-Point Control Register (Thread2)				
0x33	Floating-Point Control Register (Thread3)				
0x34	Floating-Point Control Register (Thread4)				
0x35	Floating-Point Control Register (Thread5)				
0x36	Floating-Point Control Register (Thread6)				
0x37	Floating-Point Control Register (Thread7)				
0x38	Issue Mode Register				
0x39	CPU Count Register (Low)				
0x3a	CPU Count Register (High)				
0x3b ~ 0x47	MMU Register				
0x48	Exception PC Register (Thread0)				
0x49	Exception PC Register (Thread1)				
0x4a	Exception PC Register (Thread2)				
0x4b	Exception PC Register (Thread3)				
0x4c	Exception PC Register (Thread4)				
0x4d	Exception PC Register (Thread5)				
0x4e	Exception PC Register (Thread6)				
0x4f	Exception PC Register (Thread7)				
0x50	Exception Cause Register (Thread0)				
0x51	Exception Cause Register (Thread1)				
0x52	Exception Cause Register (Thread2)				
0x53	Exception Cause Register (Thread3)				
0x54	Exception Cause Register (Thread4)				
0x55	Exception Cause Register (Thread5)				
0x56	Exception Cause Register (Thread6)				
0x57	Exception Cause Register (Thread7)				

offset	31	24 23	16 15	8 7	0
0x58	Interrupt Wait Register (Thread0)				
0x59	Interrupt Wait Register (Thread1)				
0x5a	Interrupt Wait Register (Thread2)				
0x5b	Interrupt Wait Register (Thread3)				
0x5c	Interrupt Wait Register (Thread4)				
0x5d	Interrupt Wait Register (Thread5)				
0x5e	Interrupt Wait Register (Thread6)				
0x5f	Interrupt Wait Register (Thread7)				
0x60	External Interruption Level Register (Thread0)				
0x61	External Interruption Level Register (Thread1)				
0x62	External Interruption Level Register (Thread2)				
0x63	External Interruption Level Register (Thread3)				
0x64	External Interruption Level Register (Thread4)				
0x65	External Interruption Level Register (Thread5)				
0x66	External Interruption Level Register (Thread6)				
0x67	External Interruption Level Register (Thread7)				
0x68 ~ 0x69	-				
0x6a	Exception Base Address Register				
0x6b ~ 0x6f	-				
0x70 ~ 0x73	Event Link In Register				
0x74 ~ 0x77	Event Link Out Register				
0x80 ~ 0x84	Instruction Cache Control Register				
0x86 ~ 0x8c	Data Cache Control Register				
0x8e	ROM Status				
0x8f	EXT Status				
0x90	Multiplexer Arbitor Mode 256bit Bus				
0x91	Multiplexer Arbitor Mode 32bit Bus				
0x92	Multiplexer Watchdog Timer 256bit Bus Enable				
0x93	Multiplexer Watchdog Timer 256bit Bus Mode				
0x94	Multiplexer Watchdog Timer 256bit Bus Reset				
0x95	Multiplexer Watchdog Timer 256bit Bus Count				
0x96	Multiplexer Error Handler State 256bit Bus				
0x97	Multiplexer Error Handler State 32bit Bus				
0x98	Multiplexer Error Handler Instruction Cache				
0x99	Multiplexer Error Handler Data Cache				
0x9a	Multiplexer Error Handler DMAC0				
0x9b	Multiplexer Error Handler DMAC1				
0x9c	Multiplexer Error Handler DMAC2				
0x9d	Multiplexer Error Handler PCI				
0x9e	Multiplexer Error Handler Bus Interface Unit				
0x9f	Multiplexer Error Handler MDMAC256				
0xa0 ~ 0xb8	Address Decoder Control Register				
0xb9	Multiplexer Watchdog Timer 32bit Bus Enable				
0xba	Multiplexer Watchdog Timer 32bit Bus Mode				
0xbb	Multiplexer Watchdog Timer 32bit Bus Reset				
0xbc	Multiplexer Watchdog Timer 32bit Bus Count				
0xbd	Multiplexer Error Handler MDMAC32				
0xe0	Own Status Register				
0xe1	Own Thread Table Register				
0xe2	Own Thread ID Register				
0xe3	Own Instruction Count Register				
0xe4	Own Count Register				

offset	31	24 23	16 15	8 7	0
0xe5	Own Compare Register				
0xe6	Own Floating-Point Control Register				
0xe7	Own Bad Virtual Address Register				
0xe8	Own Exception PC Register				
0xe9	Own Exception Cause Register				
0xea	Own Interruption Wait Register				
0xeb	Own External Interruption Level Register				

7.1.1 Status Register

アドレス: 0x00 ~ 0x07 (各スレッド毎)

スレッド毎の状態を示す．リセット後は 0x00000000 に初期化される．

31	25	24	23	22	21	12	11	8	7	6	5	4	3	2	1	0
-	TS	PE	EV	-	-	IM	-	EB	C	MO	-	EL	IE			

bit 名	機能
TS	Timer Start 1: タイマーをスタートする . 0: タイマーをストップする .
PE	Period 1: Timer Interrupt を周期的に発生する 0: One Shot
EV	Exception Vector Location . 1: Bootstrap ... 例外発生時にブート時用の例外ベクタへ制御が移る . 0: Normal ... 例外発生時に通常の例外ベクタへ制御が移る .
IM	Interruption Mask . 1 をセットすると , 対応する種類の割り込みをマスクする . 11: Tiemr Interruption 10: Hardware Interruption 9: Software Interruption1 8: Software Interruption0
EBAE (EB)	Exception Base Address Enable 1: Variable ... TBA(Table Base Address) を基準とした番地の例外ベクタを使用する . 0: Fixed ... 固定番地の例外ベクタを使用する .
CRAM (C)	Control Register Access Mode 0: Precise ... 直前の命令がコミットされるまで制御レジスタに対するアクセス命令の発行を待たせる .
MO	Mode Bit 00: Kernel Mode 01: Supervisor Mode 10: User Mode
EL	Exception Level . 例外が発生すると 1 にセットされる . ERET 命令で 0 にセットされる .
IE	Interruption Mode 0: 全ての割り込みが無効 1: 全ての割り込みが有効

7.1.2 Thread Table Register

アドレス: 0x08 ~ 0x0f (各スレッド毎)

スレッドの状態を示す . 基本的にスレッド制御命令によって変更を行う . 読み書き可能であるが , 強制的に書き込みを行った場合の動作は保証しない . 0x08 意外は 0x00000000 に初期化される .

31	14	13	12	9	8	7	0
-	E	STATE	K	PRIOR			

bit 名	機能
E	Thread Enable 0: そのコンテキストにアクティブスレッドが割り当てられていない . 1: そのコンテキストにアクティブスレッドが割り当てられている .
STATE	Thread State 0000: Invalid 0001: Run 0010: Ready 0011: Not Ready 0100: Backup Now 0101: Restore Now 0110: Backup Wait 0111: Restore Wait 1000: Copy or Swap Now 1001: Stop Wait
KEEP (K)	Keep Active Thread 0: 通常 1: スレッドをコンテキストキャッシュに退避する命令を無効にする .
PRIOR	Thread Priority , 256 Level .

7.1.3 Thread ID Register

アドレス: 0x10 ~ 0x17 (スレッド毎)

31	0
Thread ID	

bit 名	機能
Thread ID	スレッドに対するアクセスの際のスレッドの指定に用いる .

7.1.4 Instruction Counter Register

アドレス: 0x18 ~ 0x1f (スレッド毎)

31	0
Instruction Counter	

bit 名	機能
Instruction Counter	各スレッドが生成されてからコミットした命令の総数をカウントする .

7.1.5 Count Register

アドレス: 0x20 ~ 0x27 (スレッド毎)

31	0
Count	

bit 名	機能
Count	毎クロックカウントアップされるカウンタ . Compare Register と等しくなると 0 にクリアされる .

7.1.6 Compare Register

アドレス: 0x28 ~ 0x2f (スレッド毎)

31	0
Compare	

bit 名	機能
Compare	このレジスタに 0 以外の値がセットされており , かつ Count Register の値がこのレジスタの値と等しくなった時 , タイマ割り込みを発生する . タイマ割り込みは Status Register の IM フィールドと IE フィールドで有効または無効に設定される .

7.1.7 Floating-Point Control Register

アドレス: 0x30 ~ 0x37 (スレッド毎)

31	6	5	4	3	0
-				RND	EM

bit 名	機能
Sub Assign0, 1, 2, 3 (SA0, 1, 2, 3)	発行スロットにスレッドを割り当てる発行方式 (TH_ASSIGN) で, SUB_POLICY フィールドが SUB_FIX に設定されている状態で, スロット毎のメインで割り当てられているスレッドから命令を発行できない場合にこのフィールドで設定されたスレッドから命令を発行する .
Main Assign0, 1, 2, 3 (MA0, 1, 2, 3)	発行スロットにスレッドを割り当てる発行方式 (TH_ASSIGN) で, スロット毎にメインで割り当てるスレッドを指定する .
Sub Policy (SP)	発行命令選択ポリシーのサブポリシーを設定する . • 1INST_1TH 00: NORMAL 01: PRED_STOP ... 次に発行すべき命令が分岐予測の結果として発行される命令であり, キャンセルされる可能性がある場合はそのスレッドの優先度を低下させる . 10: MINST_STOP ... あるスレッドのリオーダバッファの半数以上のエントリが埋まっている場合はそのスレッドの優先度を低下させる . • TH_ASSIGN 00: SUB_PRIOR ... スロットにメインで割り当てられているスレッドに発行できる命令がない場合は, スロットに割り当てられていないスレッドの中で最も優先度の高いスレッドから命令を発行する . 01: SUB_FIX ... スロットにメインで割り当てられているスレッドに発行できる命令がない場合は, スロットに対しサブで割り当てられているスレッドから命令を発行する . サブのスレッドにも発行できる命令がない場合は, 空きスロットとなる .
Policy (PO)	発行選択ポリシーを設定する . 00: 1INST_1TH ... 毎クロックサイクル, 1 スレッドから最大 1 命令だけを発行可能とするポリシー . 4 スレッド以上のスレッドが実行されていないと, 発行スロットに空きができてしまうことになる . 01: HIGHEST_FAST ... 毎クロックサイクル, 最高優先度のスレッドから発行できるだけの命令を発行し, 余った発行スロットは次に高い優先度を持つスレッドに割り当てる . さらに余った場合は 3 番目に高い優先度を持つスレッドでも同様に行う . 10: TH_ASSIGN ... 発行スロットごとに特定のスレッドを割り当てて, そのスレッドから命令を発行できない場合のみ他のスレッドの命令を発行する .

7.1.9 CPU Count Register

アドレス: 0x39, 0x3a

31	0
CPU Count	

bit 名	機能
CPU Count	64bit カウンタ。リセット時から毎クロック 1 ずつカウントアップしていく。0x39 が下位 32bit, 0x3a が上位 32bit を示す。

7.1.10 MMU Register

アドレス: 0x3b ~ 0x47

MMU 関連の設定レジスタ。

7.1.11 Exception PC Register

アドレス: 0x48 ~ 0x4f (スレッド毎)

31	0
Exception PC	

bit 名	機能
Exception PC	例外を生じた命令, もしくは例外が発生した時点で最後にコミットされた PC を保持するレジスタ。ERET 命令で例外処理からの戻り番地として参照する。

7.1.12 Exception Cause Register

アドレス: 0x50 ~ 0x57 (スレッド毎)

発生した例外の情報を保持するレジスタ。0x00000000 に初期化される。

31	30	17	16	12	11	10	9	8	7	6	2	1	0
D	-	HIRL	TI	HI	S1	S0	-	CODE	-				

bit 名	機能
Delay Bit (D)	例外が発生した命令が Delay Slot の命令である場合に 1 がセットされる .
Hardware Interruption Level (HIRL)	外部割込みのレベル .
TI	Timer Interruption Pending
HI	Hardware Interruption Pending
S1	Software Interruption 1 Pending
S0	Software Interruption 0 Pending
Exception Code (CODE)	最後に発生した例外のコードを保持する .

7.1.13 Interruption Wait Register (スレッド毎)

アドレス: 0x58 ~ 0x5f

31	0
Interruption Wait	

bit 名	機能
Interruption Wait	各ビットが割り込みレベル (IRL) に対応している . ビットが 1 ならそのスレッドは対応する IRL の外部割込みを受け付ける .

7.1.14 External Interruption Level Register (スレッド毎)

アドレス: 0x60 ~ 0x67

31	0
External Interruption Level	

bit 名	機能
External Interruption Level	最後に IRC から入力された外部割り込みの IRL を保持する .

7.1.15 **Interruption Pending Register**

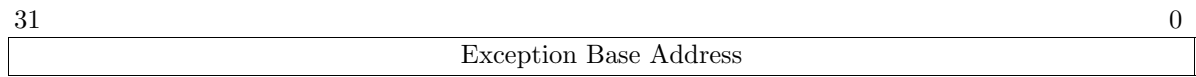
アドレス: 0x68
現在 (多分) 使用していない .

7.1.16 **Interruption Clear Register**

アドレス: 0x69
現在 (多分) 使用していない .

7.1.17 **Exception Base Address Register**

アドレス: 0x6a



bit 名	機能
Exception Base Address	例外ベクタのベースアドレスを保持する . Status Register の EBAE ビットを 1 に設定すると , 例外発生時に EBA に例外の内容に従ったオフセットを加えた番地に制御が移る .

7.1.18 **Event Link In Register**

アドレス: 0x70 ~ 0x73

7.1.19 **Event Link Out Register**

アドレス: 0x74 ~ 0x77

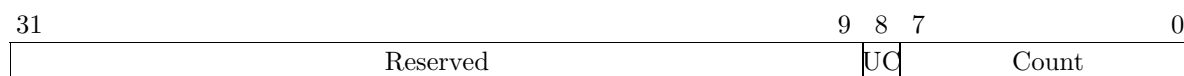
7.1.20 **Instruction Cache Control Register**

アドレス: 0x80 ~ 0x84
6 章 (CACHE) のキャッシュのコントローレジスタを参照。

7.1.21 **Data Cache Control Register**

アドレス: 0x86 ~ 0x8c
6 章 (CACHE) のキャッシュのコントローレジスタを参照。

アドレス: 0x8e



bit 名	機能
Uncache (UC)	1 を指定すると ROM アクセス時に 32bit I/O バスに Uncache 信号を生成する (現在は使用されていない)。Read 時は反転した値が読み出される。
Count	ROM アクセス時の Auto Ready を返すカウントを指定する。

アドレス: 0x8f



bit 名	機能
Uncache (UC)	1 を指定すると外部バスアクセス時に 32bit I/O バスに Uncache 信号を生成する (現在は使用されていない)。Read 時は反転した値が読み出される。
Count	外部バスアクセス時の Auto Ready を返すカウントを指定する。

アドレス: 0x90



bit 名	機能
Mode (MO)	バスアービトレーションのモードを指定する。0 を指定すると固定優先度、1 を指定するとラウンドロビン方式でバスマスタにバス権を与える。

7.1.25 Multiplexer Arbitor Mode 32bit Bus

アドレス: 0x91

31		1
Reserved		MO

bit 名	機能
Mode (MO)	バスアービトレーションのモードを指定する。0 を指定すると固定優先度、1 を指定するとラウンドロビン方式でバスマスタにバス権を与える。

7.1.26 Multiplexer Watchdog Timer 256bit Bus Enable

アドレス: 0x92

31		1
Reserved		MO

bit 名	機能
Mode (MO)	バスアービトレーションのモードを指定する。0 を指定すると固定優先度、1 を指定するとラウンドロビン方式でバスマスタにバス権を与える。

7.1.27 Multiplexer Watchdog Timer 256bit Bus Mode

アドレス: 0x93

使用していない。

7.1.28 Multiplexer Watchdog Timer 256bit Bus Reset

アドレス: 0x94

7.1.29 Multiplexer Watchdog Timer 256bit Bus Count

アドレス: 0x95

7.1.30 Multiplexer Error Handler State 256bit Bus

アドレス: 0x96

7.1.31 Multiplexer Error Handler State 32bit Bus

アドレス: 0x97

7.1.32 Multiplexer Error Handler Instruction Cache

アドレス: 0x98

7.1.33 Multiplexer Error Handler Data Cache

アドレス: 0x99

7.1.34 Multiplexer Error Handler DMAC0

アドレス: 0x9a

7.1.35 Multiplexer Error Handler DMAC1

アドレス: 0x9b

7.1.36 Multiplexer Error Handler DMAC2

アドレス: 0x9c

7.1.37 Multiplexer Error Handler PCI

アドレス: 0x9d

7.1.38 Multiplexer Error Handler Bus Interface Unit

アドレス: 0x9e

7.1.39 Multiplexer Error Handler MDMAC256

アドレス: 0x9f

7.1.40 Address Decoder Control Register

アドレス: 0xa0 ~ 0xb8

4 章 (アドレスデコーダ) のアドレスマップを参照。

7.1.41 Multiplexer Watchdog Timer 32bit Bus Enable

アドレス: 0xb9

7.1.42 Multiplexer Watchdog Timer 32bit Bus Mode

アドレス: 0xba

7.1.43 Multiplexer Watchdog Timer 32bit Bus Reset

アドレス: 0xbb

7.1.44 Multiplexer Watchdog Timer 32bit Bus Count

アドレス: 0xbc

7.1.45 Multiplexer Error Handler MDMAC32

アドレス: 0xbd

7.1.46 Own Status Register

アドレス: 0xe0

7.1.47 Own Thread Table Register

アドレス: 0xe1

7.1.48 Own Thread ID Register

アドレス: 0xe2

7.1.49 Own Instruction Count Register

アドレス: 0xe3

7.1.50 Own Count Register

アドレス: 0xe4

7.1.51 Own Compare Register

アドレス: 0xe5

7.1.52 Own Floating-Point Control Register

アドレス: 0xe6

7.1.53 Own Bad Virtual Address Register

アドレス: 0xe7

7.1.54 Own Exception PC Register

アドレス: 0xe8

7.1.55 Own Exception Cause Register

アドレス: 0xe9

7.1.56 Own Interruption Wait Register

アドレス: 0xea

7.1.57 Own External Interruption Level Register

アドレス: 0xe8

8

例外処理

8.1 割り込みコントローラ (IRC)

初期アドレス: 0xffff9000

8.1.1 レジスタマップ

offset	31					24 23					16 15					8 7					0
0x00	31ch	30ch	29ch	28ch	27ch	26ch	25ch	24ch	23ch	22ch	21ch	20ch	19ch	18ch	17ch	16ch					
0x04	15ch	14ch	13ch	12ch	11ch	10ch	9ch	8ch	7ch	6ch	5ch	4ch	3ch	2ch	1ch	0x00					
0x08	Request Sense Register																0				
0x0c	Request Clear Register																0				
0x10	Mask Register																MI				
0x14	26'h0													CL	IRL Latch						
0x18	31'h0																Mode				

8.1.2 Trigger Mode Register

オフセット: 0x00,0x04

31	30	29	28	27	26	25	24	23	22	21	20	19	18	17	16	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
31ch	30ch	29ch	28ch	27ch	26ch	25ch	24ch	23ch	22ch	21ch	20ch	19ch	18ch	17ch	16ch	15ch	14ch	13ch	12ch	11ch	10ch	9ch	8ch	7ch	6ch	5ch	4ch	3ch	2ch	1ch	0ch

31	30	29	28	27	26	25	24	23	22	21	20	19	18	17	16	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
15ch	14ch	13ch	12ch	11ch	10ch	9ch	8ch	7ch	6ch	5ch	4ch	3ch	2ch	1ch	0ch	15ch	14ch	13ch	12ch	11ch	10ch	9ch	8ch	7ch	6ch	5ch	4ch	3ch	2ch	1ch	0ch

bit 名	機能										
Trigger	各チャンネルのトリガモードの設定．offset 0x00 ではチャンネル 31-17 まで，offset 0x04 ではチャンネル 16-1 のトリガモードの設定を行う． <table> <tr> <th>bit</th><th>Trigger Mode</th></tr> <tr> <td>00</td><td>High Level</td></tr> <tr> <td>01</td><td>Low Level</td></tr> <tr> <td>10</td><td>Rise Edge</td></tr> <tr> <td>11</td><td>Fall Edge</td></tr> </table>	bit	Trigger Mode	00	High Level	01	Low Level	10	Rise Edge	11	Fall Edge
bit	Trigger Mode										
00	High Level										
01	Low Level										
10	Rise Edge										
11	Fall Edge										

8.1.3 Request Sense Register

31		1 0
Request Sense Register		0

bit 名	機能
Request Sense	Trigger Mode Register で設定されたトリガが端子 IRLIN,IRQIN に入力されると，その割り込みチャンネルに対応したビットに 1 がセットされる．bit31 が IRQ31, bit1 が IRQ1 に対応．Read のみ

8.1.4 Request Clear Register

31		1 0
Request Clear Register		0

bit 名	機能
Request Clear	Request Clear Register の bit31-1 の中で 1 がセットされるとそれに対応する保持されていた割り込み要求が 0 になる．write のみ．

8.1.5 Mask Register

31		1 0
Mask Register		MI

bit 名	機能
Mask	31-1 ビットが割り込みチャネルの 31-1 に対応し, 1 をセットすることで割り込みをマスクできる。ただし, Mask が 1 の場合でも Request Sense Register はセットされる。
MI	0 ならば, IRLOUT に割り込みレベルラッチの内容を出力。1 ならばマスクし, IRLOUT には “L” を出力

8.1.6 IRL Latch/Clear

31		6	5	4	0
	26'h0		CL		IRL Latch

bit 名	機能
IRL Latch	割り込みレベルラッチの内容を出力
CL	1 を書き込むことで, 割り込みレベルラッチの内容をクリアし, 次の割り込みレベルをラッチする。

8.1.7 IRC Mode Register

31			1	0
	31'h0			Mode

bit 名	機能
Mode	1 ならば端子 IRLIN を IRQIN[31:27] として使用。0 ならば端子 IRLIN をそのまま IRLOUT に出力。

8.2 動作/使用方法

8.2.1 IRC

IRC モードレジスタが 1 に設定されると, 入力端子 IRLIN[4:0](IRQIN[31:27]), IRQIN[26:1] に入力された割り込み信号はトリガモードレジスタに設定されたトリガモードに従ってその割り込みを保持します。保持された割り込みは MASK レジスタでマスクされていないもののうちでプライオリティが一番高いものがコード化されて割り込みレベルラッチ (IRL Latch) に保持されます。保持された IRL Latch のデータは MASK レジスタの MI ビットが (ビット 0) が 0 の場合, 端子 IRLOUT[4:0] に出力されます。

IRC モードレジスタが 0 に設定されると, 端子 IRLIN[4:0] に入力されたデータがそのまま IRLOUT[4:0] に出力されます。

表 8.1: 割り込みマップ

IRQ31	Bus Error
IRQ30	Address Error
IRQ29	Watch Dog Timer Error
IRQ28	Link
IRQ27	Pulse Counter 8
IRQ26	DMAC2
IRQ25	DMAC1
IRQ24	DMAC0
IRQ23	PCI
IRQ22	Reserved
IRQ21	IEEE1394
IRQ20	Pulse Counter 7
IRQ19	Pulse Counter 6
IRQ18	Pulse Counter 5
IRQ17	Pulse Counter 4
IRQ16	Pulse Counter 3
IRQ15	Pulse Counter 2
IRQ14	Pulse Counter 1
IRQ13	Pulse Counter 0
IRQ12	UART 1
IRQ11	UART 0
IRQ10	External IO 1
IRQ9	External IO 0
IRQ8	PWM Input 1
IRQ7	PWM Input 0
IRQ6	PWM Input 2 (μ RMTP2 から)
IRQ1-5	Low に固定

8.2.2 RMT 固有機能

- IRL Unit

割り込みが入る度に実行中の全てのスレッドが割り込みハンドラを起動するのでは、非効率的であり、割り込みに対するレスポンス時間の増加を招いてしまいます。そのため、RMT では IRL Unit という IRL を各スレッドに割り当てる機構を持ちます。

IRL Unit にはスレッド毎に Interruption Wait Register が用意されています。Interruption Wait Register の各ビットは IRL に対応しています。IRC が出力した IRL を受け取り、Interruption Wait Register の IRL に対応するビットが 1 のとき、割り込みを受け付け、Exception Unit に外部割り込みが発生したこととその IRL を通知します。

Interruption Wait Register はコンテキストスイッチの際にレジスタセットと同様にバックアップ及びリストアされるために、コンテキストスイッチの度に設定する必要はありません。

- 割り込みによるスレッド起動

外部イベントによるスレッド制御の際のレスポンス時間を短縮するために、停止状態にあるスレッド (Status Register の STATE フィールドが 0010 or 0011) に対して外部割り込みがかかった場合はそのスレッドを実行状態にします。

ただし、この際に Interruption Wait Register の対象とする割り込みに対応するビットが 1 である必要があります。

8.2.3 例外処理プロセス

タイマ割り込み、ハードウェア割り込み (外部割り込み)、ソフトウェア割り込みが発生すると、Exception Cause Register の対応する Pending Register が 1 にセットされます。また、外部割り込みの場合は Exception Cause Register の HIRL に通知された IRL をセットします。これらの割り込みが通常通り発生するには Status Register の Interruption Mode(bit0) が 0、Interruption Mask(bit11-8) の対応するビットが 0 である必要があります。

これらの割り込みや RMTPU で例外が発生した場合、Status Register の Exception Level(bit1) が 0 ならば通常通り例外処理が発生します。Exception Unit では CPU core の exception 信号や Exception Cause Register の Pending Register を参照し、実際に例外処理を行います。例外処理の優先度は例外、タイマ割り込み、ハードウェア割り込み、ソフトウェア割り込みの順です。

例外処理が発生すると、次の動作が行われます。

- Status Register の Exception Level を 1 にセット
- その時点のモードを保持し、カーネルモードへ移行
- 例外を生じた命令、もしくは例外が発生した時点で最後にコミットされた PC を Exception PC Register に保持
- Exception Code Register の CODE フィールドに例外を識別するコード (表 8.2) を書き込む
- Status Register の Exception Base Address Enable が 1 ならば Exception Base Address Register の値に例外の内容に従ったオフセットの値を加えた番地に制御が移る
Exception Base Address Enable が 0 ならば固定番地 (Exception Vector Location が 1 ならば 0xbfc00200, 0 ならば 0x80000000) に制御が移る

外部割り込みが起こった際に、対象となるスレッドが停止状態にある場合は通常の例外処理と異なり、スレッドが実行状態へ移行する処理のみ行われます。

外部割り込みに対する例外処理ルーチンでは処理に対応した IRC に保持されている割り込み要求をクリアし、IRL Latch をクリアする必要があります。その結果次の保持されている割り込みを IRL Latch に保持することができ、Exception Cause Register の対応する Pending フィールドが更新されます。タイマ割り込みやソフトウェア割り込みの場合は明示的に Exception Cause Register の対応する Pending フィールドをクリアする必要があります。

例外処理の終了時には ERET 命令を実行することで次の動作が行われます。

- Status Register の Exception Level を 0 にセット
- モードを例外発生時のものに戻す
- Exception PC Register に格納された番地に制御が移る

表 8.2: Exception Code, Offset

種類	コード	オフセット
I-TLB SPR Address Miss	0x01	0x010
I-TLB All Entry Locked	0x02	0x020
I-TLB No Entry Matched	0x03	0x030
I-TLB Thread Mode Error	0x04	0x040
I-TLB Protection Error	0x05	0x050
D-TLB SPR Address Miss	0x06	0x060
D-TLB All Entry Locked	0x07	0x070
D-TLB No Entry Matched	0x08	0x080
D-TLB Thread Mode Error	0x09	0x090
D-TLB Protection Error	0x0a	0x0a0
Coprocessor Unusable	0x0b	0x0b0
Reserved (Invalid) Instruction	0x0c	0x0c0
Sytem Call	0x0d	0x0d0
Break Point	0x0e	0x0e0
Integer Overflow	0x0f	0x0f0
Divide By Zero	0x10	0x100
Trap	0x11	0x110
Data Address Miss Align (Load)	0x12	0x120
Data Address Miss Align (Store)	0x13	0x130
Floating Point Overflow	0x14	0x140
Floating Point Underflow	0x15	0x150
Floating Point Divide By 0	0x16	0x160
Floating Point Inexact	0x17	0x170
Floating Point Invalid Operation	0x18	0x180
Reserve	0x19	0x190
Vector Integer Exception	0x1a	0x1a0
Vector Floating Exception	0x1b	0x1b0
Timer Interruption	0x1c	0x1c0
Hardware Interruption	0x1d	0x1d0
Software Interruption	0x1e	0x1e0
Software Interruption	0x1f	0x1f0

9

クロックジェネレータ

9.1 接続図

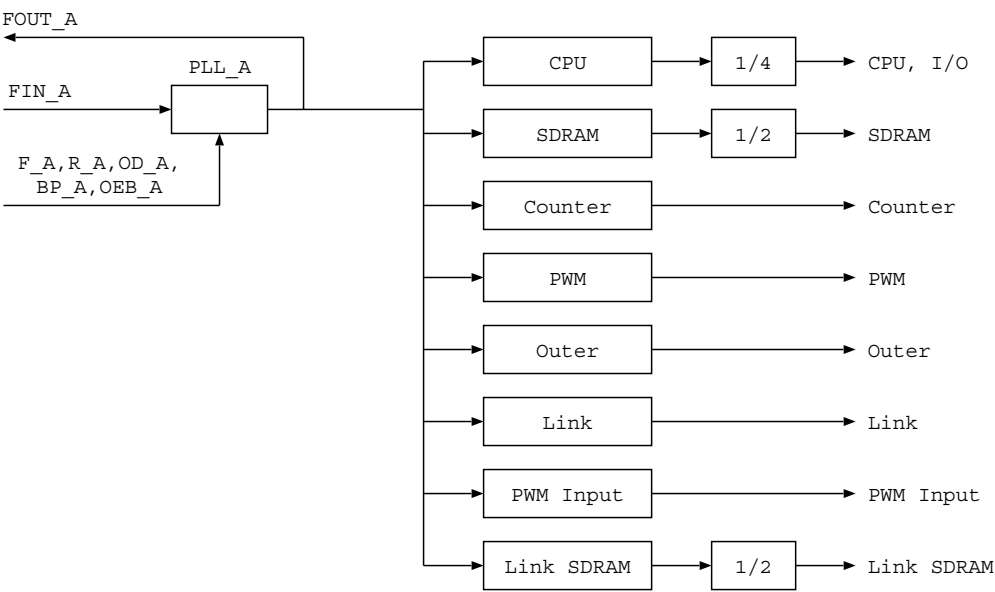


図 9.1: クロック生成部

ピン名	概要	デフォルト値
FIN_A	クロック入力	-
FOUT_A	PLL 出力	-
F_A	PLL の通倍数を制御する	16
R_A	PLL の通倍数を制御する	3
OD_A	PLL の通倍数を制御する	0
PD_A	PLL Power Down Mode (1:Power Down)	0
BP_A	PLL Bypass Mode (1: Bypass)	0
OEB_A	PLL Output Enable (0:Enable)	0

デフォルトでは FIN_A より 75MHz のクロックを入力し、PLL_A から 800MHz が出力される。これらを分周器で分周し各モジュールにクロックを供給する。

9.2 制御レジスタ

初期アドレス: 0xffffa000

9.2.1 Clock Enable

オフセット: 0x0000

各クロックを有効/無効にする。対応するビットを 1 で無効、0 で有効になる。初期値は全て 0。

31	22 21	0
Reserve	Enable	

bit 名	機能
Enable	21: Link Sdram, 20: PWM Input, 19: Link, 18: Outer, 17: PWM, 16: Counter, 15: SDRAM, 14: Vector Floating-Point, 13: Vector Integer, 12: Synchronize, 11: Floating-Point Reservation Station, 10: SIMD, 9: FPU, 8: Complex INT, 7: Context Cache, 6: PCI, 5: USB, 4: IEEE1394, 3: DMAC2, 2: DMAC1, 1: DMAC0, 0: CPU

9.2.2 Soft Reset

オフセット: 0x0004

各モジュールにリセットをかける。対応するビットを 0 にするとリセットがかかる。ビットを 1 に戻さない限りリセット状態が続く (CPU を除く)。

31	22 21	0
Reserve	Reset	

bit 名	機能
Reset	21: Link Sdram, 20: PWM Input, 19: Link, 18: Outer, 17: PWM, 16: Counter, 15: SDRAM, 14: Vector Floating-Point, 13: Vector Integer, 12: Synchronize, 11: Floating-Point Reservation Station, 10: SIMD, 9: FPU, 8: Complex INT, 7: Context Cache, 6: PCI, 5: USB, 4: IEEE1394, 3: DMAC2, 2: DMAC1, 1: DMAC0, 0: CPU

9.2.3 Divider Ratio

オフセット: 0x0008 ~ 0x001c, 0x0028, 0x002c

各クロックの分周率を設定する．対応する分周器のアドレスと初期値は以下の通り．

分周器	デフォルト値	アドレスオフセット
CPU	1/2	0x0008
SDRAM	1/4	0x000c
Counter	1/8	0x0010
PWM	1/512	0x0014
Outer	1/8	0x0018
Link	1/1	0x001c
PWM Input	1/512	0x0028
Link SDRAM	1/4	0x002c

31	17	16	15	0
Reserve				T
Ratio				

bit 名	機能
T	分周せずにクロックをスルーする (1/1 指定時)
Ratio	クロックの分周率を指定する．指定した数値の半分 (小数点以下切捨て) でクロックが立ち下がり，指定した数値でクロックが立ち上がる．1 を指定した場合の動作は保証外．1/1 の場合は T ビットを 1 にすること．

9.2.4 Clock Synchronization

オフセット: 0x0020

1 を指定したクロックの立ち上りエッジを CPU のクロックにそろえる．次のクロックで自動的に値はリセットされる．

31	8	7	1	0
Reserve				Sync
				-

bit 名	機能
Sync	7: Link SDRAM, 6: PWM Input, 5: Link, 4: Outer, 3: PWM, 2: Counter, 1: SDRAM

9.2.5 All Reset

オフセット: 0x0024

このアドレスに書き込みを行うと全てにリセットをかける。

10

スレッド制御

Responsive Multithreaded Processor におけるスレッド制御方法について述べる．

10.1 スレッドの種類

RMT Processor のスレッドは 2 つに分類される．

- アクティブスレッド
- キャッシュスレッド

アクティブスレッドとはレジスタファイルやプログラムカウンタなどの資源が確保され，プロセッサ内ですぐにでも実行可能なスレッドを示す．キャッシュスレッドとはコンテキストキャッシュ内に保持されているスレッドを示す．*RMT Processor* が実行するスレッドはアクティブスレッドで実行状態にあるスレッドのみである．リセット時，スレッド ID が 0 のスレッドが優先度 0 でアドレス 0 から実行される．

10.2 スレッド制御命令

10.2.1 作成・削除

新しくスレッドを作成する場合は `mkth` 命令を用いる．また，アクティブスレッドをコピーして新しいスレッドを作成することも可能である．

- `mkth`

新しくアクティブスレッドを作成する．`rs` でスレッド ID，`rt` でスタートアドレスを設定する．`mkth` 命令はアクティブスレッドを作成するだけで実行は開始しない．つまり `mkth` 命令で作成されたスレッドはストップ状態にある．実行を開始するためには `runth` 命令を使用する．スレッドの作成に成功すると `rd` に 1 が返り，失敗すると 0 が返る．

- delth

アクティブスレッドを削除する。rs で削除するスレッドの ID を指定する。スレッドの削除に成功すると rd に 1 が返り、失敗すると 0 が返る。この命令が成功すると指定されたスレッドはプロセッサから削除される。

- cpthtoa

アクティブスレッドを別のアクティブスレッドとしてコピーする。rs でコピー元のスレッド ID, rt で新たに作成するスレッドの ID を指定する。cpthtoa 命令はアクティブスレッドのコピーを新しいアクティブスレッドとして作成する。作成したコピーはストップ状態にあり、実行を開始するためには runth 命令を使用する。スレッドのコピーに成功すると rd に 1 が返り、失敗すると 0 が返る。

- cpthtom

アクティブスレッドを別のキャッシュスレッドとしてコピーする。rs でコピー元のスレッド ID, rt で新たに作成するスレッドの ID を指定する。cpthtom 命令はアクティブスレッドのコピーを新しいキャッシュスレッドとして作成する。作成したコピーはコンテキストキャッシュ内にあるため、実行を開始するためには rstrth 命令などでアクティブスレッドにしなければならない。スレッドのコピーに成功すると rd に 1 が返り、失敗すると 0 が返る。

10.2.2 状態制御

アクティブスレッドは実行・停止のいずれかの状態にある。これらの状態は以下の命令を用いて制御する。

- runth

停止状態のアクティブスレッドを実行状態にする。rs でスレッド ID を指定する。指定されたスレッドは実行状態になり、優先度に従って実行が開始される。実行開始に成功すると rd に 1 が返り、失敗すると 0 が返る。

- stopth

実行状態のアクティブスレッドを停止状態にする。rs でスレッド ID を指定する。指定されたスレッドは停止状態になり、命令実行のスケジューリングからはずされる。再び実行するためには runth 命令を実行する。停止に成功すると rd に 1 が返り、失敗すると 0 が返る。

- stopslf

自分自身を停止状態にする。停止に成功すると rd に 1 が返り、失敗すると 0 が返る。

- chgpr

スレッドの優先度を変更する。rs で変更するスレッドの ID, rt で新しい優先度を指定する。優先度の変更に成功すると rd に 1 が返り、失敗すると 0 が返る。優先度が変わると、つぎのクロックから新しい優先度で命令実行が制御される。

10.2.3 転送

RMT Processor はコンテキストキャッシュを持ち、コンテキストスイッチにおけるオーバーヘッドを軽減している。以下にコンテキストキャッシュとの転送命令を示す。

- bkupth

アクティブスレッドをコンテキストキャッシュに退避する．rs で退避するアクティブスレッドの ID を指定する．指定されたアクティブスレッドは実行を停止し，コンテキストキャッシュに退避される．退避に成功すると rd に 1 が返り，失敗すると 0 が返る．

- bkupslf

自分自身をコンテキストキャッシュに退避する．退避に成功すると rd に 1 が返り，失敗すると 0 が返る．

- rstrth

キャッシュスレッドをアクティブスレッドとして復帰する．rs で復帰するスレッドの ID を指定する．指定されたキャッシュスレッドはコンテキストキャッシュから読み込まれ，停止状態になる．復帰に成功すると rd に 1 が返り，失敗すると 0 が返る．

- swapth

アクティブスレッドとキャッシュスレッドを入れ換える．rs で退避するアクティブスレッドの ID ，rt で復帰するキャッシュスレッドの ID を指定する．指定されたアクティブスレッドは実行を停止し，コンテキストキャッシュに退避される．同時に指定されたキャッシュスレッドがコンテキストキャッシュから読み込まれ，実行状態になる．入れ換えに成功すると rd に 1 が返り，失敗すると 0 が返る．

- swapslf

自分自身とキャッシュスレッドを入れ換える．rt で復帰するキャッシュスレッドの ID を指定する．自分自身の実行を停止し，コンテキストキャッシュに退避する．同時に指定されたキャッシュスレッドがコンテキストキャッシュから読み込まれ，実行状態になる．入れ換えに成功すると rd に 1 が返り，失敗すると 0 が返る．

10.3 状態遷移

RMT Processor におけるスレッドの状態遷移を図 10.1 に示す．

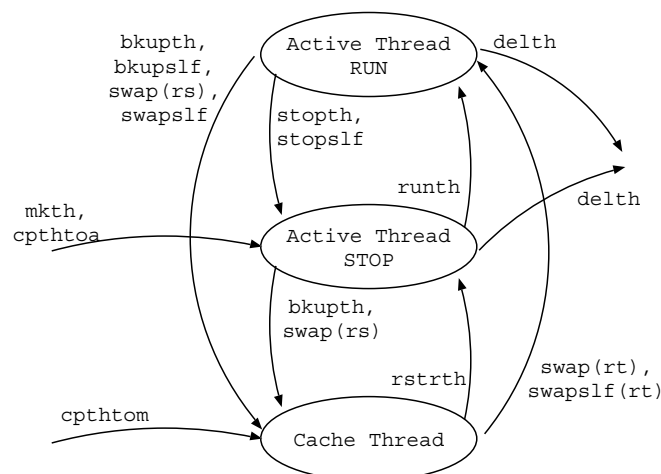


図 10.1: スレッドの状態遷移

図 10.1 において Active Thread RUN 状態のスレッドのみ優先度によってプロセッサで実行される．

11

同期

11.1 共有レジスタ

31 個 (レジスタ番号 32 は設定レジスタ) の共有レジスタ (64bit) を持ち、そのレジスタにロックをかけることで同期を取ることが可能です。

共有レジスタには次の 3bit とスレッド ID が割り当てられ、その共有レジスタの使用権利をどのスレッドが持つのか意味します。

- Full/Empty bit
- Exclusive / Producer-Consumer bit
- Barrier bit

Full/Empty bit が現在このレジスタにロックがかかっているかを示し、他 2bit はどの種類のロックがかかっているかを示します。

11.2 同期命令

共有レジスタには次の命令を用いてアクセス可能です。

- RGPEX, WGPEX, RFPEX, WFPEX

Read 命令は対象となる共有レジスタの F/E bit が 0 のときに実行され、共有レジスタの値をデスティネーションレジスタに書き込みます。Read 命令が成功すると、対象のレジスタの F/E bit が 1 にし、自分のスレッド ID を書き込みます。

Write 命令は対象の共有レジスタの F/E bit が 1 でなおかつ自分のスレッド ID が共有レジスタの権利を所持しているスレッド ID と等しい場合に実行されます。成功すると、ソースレジスタの値を共有レジスタに書き込み、F/E bit を 0 にすることでロックを開放します。ロックが掛かっていない場合には NOP となります。

- GPCO, GPPR, FPCO, FPPR

Write 命令は対象となる共有レジスタの F/E bit が 0 のときに実行され、ソースレジスタの値を共有

レジスタに書き込みます。成功すると対象のレジスタの F/E bit を 1 にします。また、同時にスレッド ID を命令で指定し、その ID をロックをかけた対象の共有レジスタの権利者として書き込みます。

Read 命令は対象となる共有レジスタの F/E bit が 1 でなおかつ共有レジスタの権利を所持しているスレッド ID が自分のスレッド ID と一致する場合に実行され、共有レジスタの値をデスティネーションレジスタに読み出します。命令の終了時には F/E bit を 0 にします。

- RGPSH, WGPSH, RFPSH, WFPSH

ロックをかけない共有レジスタアクセス命令です。対象の F/E bit が 1 のときは実行できません。

- BAR

バリア命令です。共有レジスタは到着スレッド数を数えるのに使用されます。ソースレジスタは対象となるスレッド数を示します。初めて実行される場合、対象の共有レジスタの F/E bit が 0 のときに実行できます。成功すると共有レジスタの値を 1 にし、F/E bit を 1 にします。2 番目以降のバリア命令では共有レジスタの値を increment しソースレジスタの値と等しくなるまで、そのスレッドはストールします。ソースレジスタの値と等しくなると、全てのスレッドのストールを解除します。

共有レジスタアクセス命令の実行条件を表 11.1 に示します。

表 11.1: 共有レジスタアクセスの実行条件

命令種別	実行条件			実行後			注釈
	F/E	E/P	bar	F/E	E/P	bar	
EX_READ	E	x	x	F	E	0	
EX_WRITE	F	E	0	E	x	x	TH ID 一致、条件以外では NOP
CON_READ	F	P	0	E	x	x	対象 TH ID と一致
PRO_WRITE	E	x	x	F	P	0	
SH_READ	E	x	x	E	x	x	
SH_WRITE	E	x	x	E	x	x	
BARRIER	E	x	x	F	x	1	バリアに初めに到着する命令
	F	x	1	F	x	1	バリア待ち
				E	x	0	バリア解放

同期命令の失敗時にはデッドロックの回避のために、対象のスレッドのパイプライン中の命令を全て開放し、フェッチを止めることでストールさせます。対象のレジスタのロックが開放される (CON_READ では書き込みが起こる) とストールが解除され、再び実行されます。

また、同期命令の失敗時に次のスレッド ID を調べ、そのスレッドがコンテキストキャッシュ内に退避されている場合は同期命令を失敗したスレッドと入れ換えます。

- 対象の共有レジスタにロックが掛かっている場合

ロックを獲得しているスレッド

- Read Consumer 命令が値が書き込まれておらず失敗した場合

Read Consumer 命令で指定する相手スレッド

また、バリア命令により他の到着スレッドを待つ場合には、同じバリア命令を実行するグループのスレッドを調べます。その際、そのスレッドが属するグループを設定する命令として PBAR 命令があります。PBAR 命令はバリアに使用する共有レジスタを指定します。バリア待ちのスレッドは現在使用している共

有レジスタ番号と同じ値を PBAR 命令で設定されたスレッドがコンテキストキャッシュ内にあるか調べ、存在する場合は自分と入れ換えます。

この同期命令失敗時のスレッド切替え機能は共有レジスタの 31 番に 0 以外の値を書き込むことで有効になります。default では無効化されています。

12

Vector Unit

12.1 概要

RMT Processor の Vector Unit のブロック図を図 12.1 に示す。Vector Integer Unit、Vector Floating Point Unit 共に大きく 3 つの部分から成る。

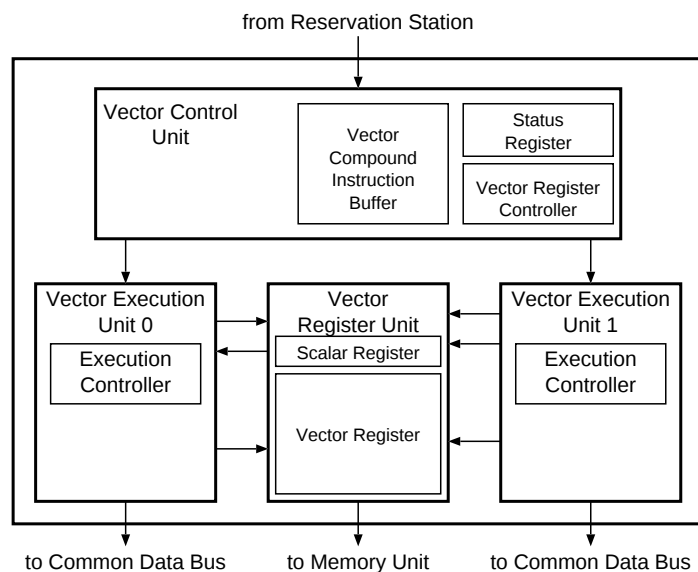


図 12.1: Vector Unit のブロック図

- Vector Control Unit

演算ユニットの制御、命令発行を行い、後述する Vector Register の割り当て、解放を行う。Vector Length、Mask Bit などの Vector Unit による演算に必要な制御情報を管理する。

- Vector Register Unit

ベクトル演算を行うためのレジスタを持つ。このレジスタは Vector Execution Unit との接続ポートの他に Memory Unit との接続ポートを持ち、Memory とのデータ転送が行われる。RMT Processor は 512 個のレジスタを持つ。

- Vector Execution Unit

Vector Register Unit からベクトル要素を取り出し、ベクトル演算を行い、結果を Vector Register Unit に格納する。

12.1.1 Vector Execution Unit

Vector Execution Unit のブロック図を図 12.2 に示す。

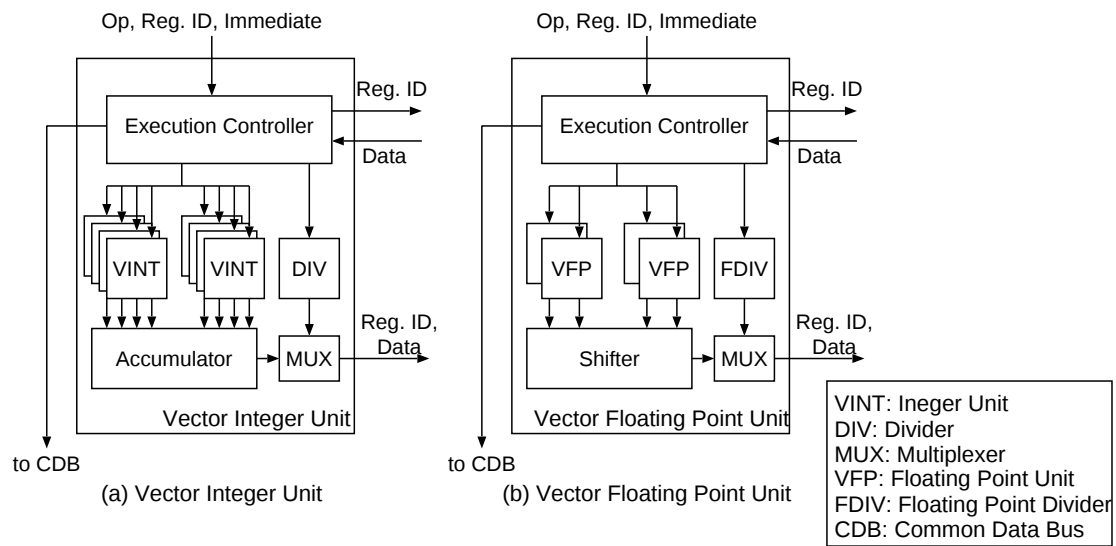


図 12.2: Vector Execution Unit のブロック図

Execution Controller は Vector Register Unit から必要なベクトルデータを取り出し、Vector Integer (Floating Point) Unit へ送る。

RMT Processor ではベクトル演算性能を向上させるために、Vector Integer Unit は 8 つ、Vector Floating Point Unit は 4 つの演算器を持つ。それぞれの演算器はパイプライン化され、1 クロックに 1 つの演算を開始する。

割り算は使用頻度が低いため、RMT Processor では Vector Divide Unit を 2 つある Vector Execution Unit のうちの片方のみ除算回路を持つ。

12.1.2 命令フォーマット

ベクトル演算命令のフォーマットは R-Type を拡張したものを用いる。Opcode フィールドには Vector Integer 命令用に 011110 (Word)、0x110110 (Paired HalfWord)、111110 (Quad Byte)、Vector Floating Point 命令用に 011111 (Double / Single)、111111 (Paired Single) を用いる。図 12.3 にベクトル演算命令のフォーマットを示す。

rs、rt フィールドはベクトル演算の Source Register、rd フィールドは Destination Register を指定する。function フィールドにはベクトル演算の種類を指定する。subfunc フィールドはベクトル演算命令により

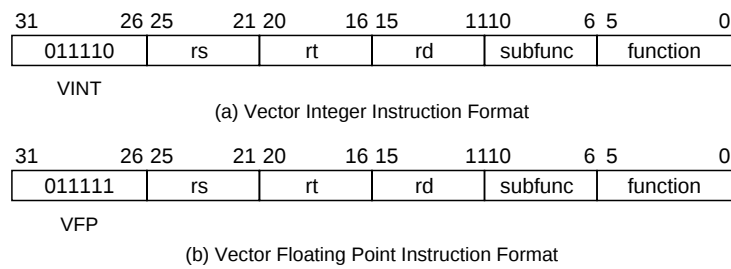


図 12.3: ベクトル演算命令フォーマット

用途が異なり、ベクトル - スカラ演算を行う際に用いる scalar bit や比較命令において比較条件を指定する cond bit、命令の順序制御を行う sync bit が含まれる。

12.2 Reserve/Release 命令

ベクトル演算を行うためには大きなベクトルレジスタが必要になる。これを各スレッドに持たせるとゲートサイズが大きくなり、また、ベクトル演算を行わないスレッドがある場合にはレジスタが無駄になる。よって 1 つのベクトルレジスタを用意し、それを複数のスレッドで共有して使用することによりベクトル演算を行う。ベクトルレジスタを必要な量だけ確保して使うことにより、複数のスレッドでベクトルレジスタを共有する。ベクトルレジスタの共有は、図 12.4 のようにベクトルレジスタを 4 つの領域に分け、128 エントリ、256 エントリ、512 エントリの固定サイズで確保する。スカラレジスタも同様に 4 つの領域に分け、確保したベクトルレジスタの大きさに応じて使用できるスカラレジスタの大きさが決定する。

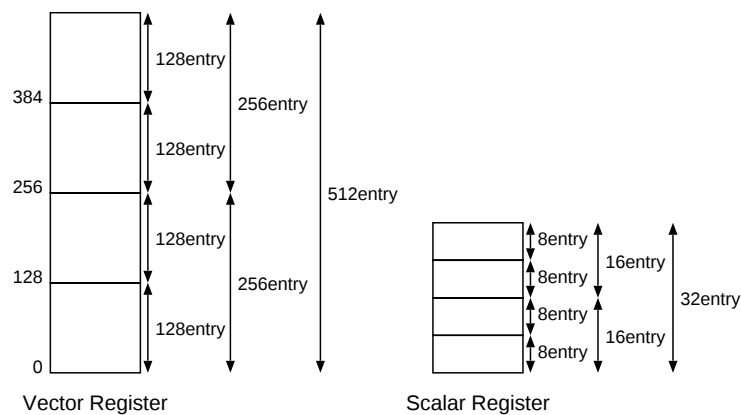


図 12.4: ベクトルレジスタのサイズ

確保したベクトルレジスタは、必要なベクトル長により分割される。ベクトル長は、8length、16length、32length、64length の中から選択する。図 12.5 に RMTProcessor で選択できるベクトルレジスタの構成を示す。

(a) は 128 個のベクトルレジスタを確保した場合の構成を示している。この場合、選択できる構成は、ベクトル長 8 のレジスタを 16 個、もしくはベクトル長 16 のレジスタを 8 個のどちらかとなる。(b) は 256 個のベクトルレジスタを確保した場合の構成で、ベクトル長 8 のレジスタを 32 個、ベクトル長 16 のレジスタを 16 個、ベクトル長 32 のレジスタを 8 個持つ構成の中から選択する。(c) は 512 個のベクトルレジ

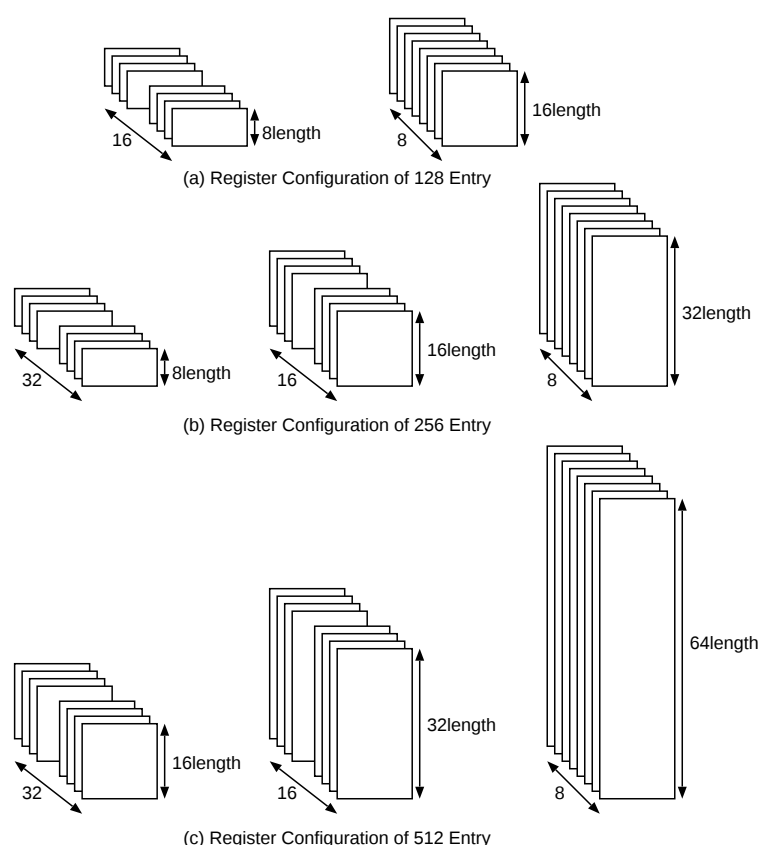


図 12.5: ベクトルレジスタの構成

スタを確保した場合で、ベクトル長 16 のレジスタを 32 個、ベクトル長 32 のレジスタを 16 個、ベクトル長 64 のレジスタを 8 個といった構成の中から一つを選択する。

Vector Unit で演算を行う場合、ベクトル演算を行う前にまず使用する分だけベクトルレジスタを確保する。ベクトルレジスタの確保は Vector Reserve 命令で行う。また Vector Unit で演算を行い、これ以上 Vector Unit を使用しなくなった場合は Vector Release 命令で確保していたベクトルレジスタを開放することにより、別のスレッドが新たに Vector Unit で演算を行うことが可能となる。Reserve、Release 命令を用いたプログラム例を図 12.6 に示す。

```

addu    $11, $0, 0x000A    # 256 Entry ( 32Depth x 8 ) Mode
virsv    $10, $11          # Reserve Instruction

== Vector Execution ==

virls    $10                # Release Instruction

```

図 12.6: ベクトル演算のプログラム例

Vector Reserve 命令のオペランド (rs) で図 12.5 のどの構成でベクトルレジスタを使用するのかを指定する。指定する値 (Mode) は表 12.1 の中から選択する。値は上位 2bit が確保するレジスタの大きさ、下

位 2bit がベクトル長を示す。Vector Reserve 命令はベクトルレジスタの確保が成功すると rd に 1 を返す。rs で指定されたサイズのベクトルレジスタが確保できない場合は rd に 0 を返す。

表 12.1: Vector Register Mode の指定

(128 Entry)	
8 Depth $\times$ 16	0x4
16 Depth $\times$ 8	0x5
(256 Entry)	
8 Depth $\times$ 32	0x8
16 Depth $\times$ 16	0x9
32 Depth $\times$ 8	0xA
(512 Entry)	
16 Depth $\times$ 32	0xD
32 Depth $\times$ 16	0xE
64 Depth $\times$ 8	0xF

Vector Reserve 命令によりベクトルレジスタが確保されると、Vector Control Unit の Vector Register Controller 内にある Register Status Table に、確保したベクトルレジスタの情報を書きこむ。図 12.7 に Vector Status Table のフォーマットを示す。

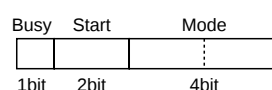


図 12.7: Vector Status Table

Busy Bit はそのスレッドがベクトルレジスタを確保しているかどうかを示す。Start Address は図 12.4 に示した 4 つに分割したベクトルレジスタのどの部分からベクトルレジスタを確保しているのかを示す。Mode は Vector Reserve 命令の rs で指定されたベクトルレジスタの構成を格納する。

Vector Release 命令を実行すると、確保していたベクトルレジスタを開放し、rd に 1 を返す。ベクトルレジスタを確保していない時に Vector Release 命令を実行すると rd に 0 を返す。

12.3 Status Register

Status Register はベクトル演算を行うために必要な以下の情報を各スレッドごとに保持する。

Status Register へのアクセスは vimfc, vfmfc (読み込み)、vimtc, vfmtc(書き込み) 命令を用いて行う。

12.4 複合演算命令

本ベクトル演算器では、ユーザが複合演算命令を定義し、複合演算実行命令 1 命令で定義された複合演算命令を処理することにより Vector Unit の使用率を向上させる。複合演算は Vector Control Unit の Compound Instruction Controller 内の Compound Instruction Buffer に定義する。Compound Instruction Buffer はベクトルレジスタやスカラーレジスタと同じように 4 つに分割し、確保したベクトルレジスタと同

Address	Name	Description
0x00	Mask (Low)	ベクトルレジスタの要素 (下位) に対応し、1 を立てることにより演算をマスクする。マスクは最下位ビットが 1 番目の要素、最上位ビットが 32 番目の要素に対応する。
0x01 (Int)	Mask (High)	ベクトルレジスタの要素 (上位) に対応し、1 を立てることにより演算をマスクする。マスクは最下位ビットが 33 番目の要素、最上位ビットが 64 番目の要素に対応する。
0x01 (FP)	Rouding Mode	浮動小数点の丸めモードを指定する (0: Round to Nearest, 1: Round to 0, 2: Round to $+\infty$, 3: Round to $-\infty$)
0x02	Length	演算を行うベクトル長 (実際に指定するのはベクトル長 - 1) を指定する
0x03	Stride	Load / Store 時のアドレスのストライドを指定する。実際には各要素の間隔をワード数で指定する。0 を指定した場合は連続した番地からベクトル要素を読み込む。1 を指定すると 1 ワードおきに要素を読み込む。

じ領域を使うようにする。Compound Instruction Buffer 全体を 32 エントリであるため、ベクトルレジスタを 128 個確保した場合、使用できるエントリ数は 8 個、256 個確保した場合は、使用できるエントリ数は 16 個、512 個確保した場合は使用できるエントリ数は 32 個となる。

図 12.8 に Compound Instruction Buffer のフォーマットを示す。

31	30	29	28	23	22	17	16	11	10	0
N	SIMD	Rd	Rt	Rs	Op					

図 12.8: Compound Instruction Buffer のフォーマット

一つのエントリに一つの命令を定義し、それを複数合わせることで複合演算命令を定義する。Next(N) bit は次のエントリに複合命令が続くことを示す。複合命令の最後の命令は Next Bit を 0 にする。Next Bit を 0 にして複合命令を区切ることで、複数の複合命令を定義することができる。

SIMD フィールドには SIMD 演算を行う場合のビット幅を指定する。整数演算の場合、0x0 で 32bit 演算 (SIMD 演算を行わない)、0x1 で 16bit $\times$ 2 演算、0x2 で 8bit $\times$ 4 演算を行う。浮動小数点演算の場合、0x0 で通常の演算 (SIMD 演算を行わない)、0x1 で 32bit $\times$ 2 演算を行う。

Rs, Rt はソースレジスタ、Rd はデスティネーションレジスタを指定する。レジスタの指定は以下の通りである。

5	4	0
V	ID	

図 12.9: レジスタの指定

ベクトルレジスタを使用する場合、V ビットを 1 にする。スカルレジスタを使用する場合、V ビットを 0

にする。ID には使用するレジスタの ID を指定する。図 12.5 で指定した構成に従って ID の中で有効となるビット幅が決定する。例えば 8length $\times$ 16 個の構成では ID のうち下位 4 ビットが有効となる。16length $\times$ 32 個の構成では ID の 5 ビットが有効となる。

実際に使用される rs、rt、rd は次に述べる VIECI、VFECI 命令で指定された rs、rt、rd のオフセット値として用いられる。例えば VIECI 命令の rs が 1 で Compound Instruction Buffer の rs の ID が 3 の場合、実際に指定される Register ID は 1 + 3 の 4 となる。

operation には演算を行う命令を指定する。以下に整数演算の場合のフォーマットを示す。

10	9	8	7	4	3	0
ACC	S	SUB OP			OP	

図 12.10: Operation のフォーマット (整数演算)

OP には以下を指定する。

- NOP (0x0)
何も行わない。
- AND (0x1)
論理積を計算する。
- OR (0x2)
論理和を計算する。6 ビット目 (SUB OP) を 1 にすると NOR オペレーションとなる。
- XOR (0x3)
排他的論理和を計算する。
- ADD (0x4)
加算する。6 ビット目 (SUB OP) を 1 にすると減算となる。
- MULT (0x5)
乗算する。4 ビット目 (SUB OP) を 1 にすると符号なし演算となる。6 ビット目 (SUB OP) を 1 にすると演算結果 (64bit 中) の上位 32 ビットを返す。
- SHIFT (0x6)
シフト演算を行う。4 ビット目 (SUB OP) が 0 の場合は左シフト、1 の場合は右シフトとなる。6 ビット目 (SUB OP) が 1 の場合は算術シフトとなる。5 ビット目 (SUB OP) が 1 の場合はシフトではなくローテーションとなる。
- COMPARE (0x7)
比較演算を行う。4 ビット目 (SUB OP) が 1 の場合はオペランドを符号無し数値として扱う。5-7 ビット目 (SUB OP) で比較条件を指定する。比較条件は 0x0: 常に偽、0x1: =、0x2: >=、0x3: >、0x4: 常に真、0x5: $\neq$ 、0x6: <、0x7: <= となる。
- THROUGH (0x8)
rs の値を返す。

- MADD (0x9)

Multiply and ADD 演算を行う。6 ビット目 (SUB OP) が 1 の場合減算となる。

- DIV (0xf)

除算を行う。4 ビット目 (SUB OP) が 1 の場合、値を符号無しとして扱う。6 ビット目 (SUB OP) が 1 の場合、剰余演算となる。

S ビットを 1 にすると、SIMD 演算の場合にスカラー演算を行う。例えば 8bit × 4 演算の場合、S ビットを 1 にすると rt の下位 8bit を全てのフィールドで使用する。

ACC フィールドに 0x2 を指定すると、各ベクトル要素の演算結果を加算する。この場合、Rd はスカラーレジスタを指定する必要がある。

以下に浮動小数点演算の場合のフォーマットを示す。

10	9	8	7	6		3	2	0
-	S	D	SUB OP			OP		

図 12.11: Operation のフォーマット (浮動小数点演算)

OP には以下を指定する。

- NOP (0x0)

何も行わない。

- THROUGH (0x1)

rs の値を返す。3 ビット目 (SUB OP) を 1 にすると符号反転を行なう。4 ビット目 (SUB OP) を 1 にすると絶対値を求める。

- ADD (0x2)

加算する。4 ビット目 (SUB OP) を 1 にすると減算となる。

- MULT (0x3)

乗算する。

- CONVERT (0x4)

フォーマット変換を行う。4-3 ビット目 (SUB OP) で変換後のフォーマットを指定する。0x0: 単精度、0x1: 倍精度、0x2: 整数へ変換を行う。6 ビット目が 1 の場合ソースオペランドを整数値として扱う。

- COMPARE (0x5)

比較を行う。5-3 ビット目 (SUB OP) で比較条件を指定する。0x0: False、0x1: Unorderd、0x2: Equal、0x3: Unorderd or Equal、0x4: Ordered or Less Than、0x5: Unordered or Less Than、0x6: Ordered or Less Than or Equal、0x7: Unorderded or Less Than or Equal。

- MADD (0x6)

Multiply and Add 演算を行う。4 ビット目 (SUB OP) が 1 の場合減算となる。

- DIV (0x7)

除算を行う。

D ビットが 1 の場合、オペランドを倍精度として扱う。D ビットが 0 の場合、オペランドを単精度として扱う。

S ビットを 1 にすると、SIMD 演算の場合にスカラ演算を行う。例えば 32bit × 2 演算の場合、S ビットを 1 にすると rt の下位 32bit を全てのフィールドで使用する。

複合演算命令は VIDCI、VFDCI 命令を用いて Compound Instruction Buffer に定義する。そして VIECI、VFECI 命令により複合命令の演算を開始する。それぞれの命令フォーマットを図 12.12 に示す。

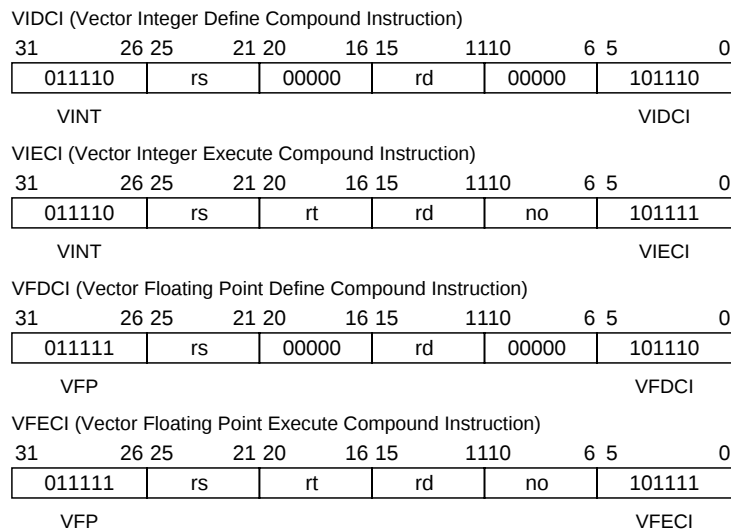


図 12.12: 複合演算命令のフォーマット

複合演算定義命令では rs に図 12.8 に従ったデータが入ったレジスタを指定し、rd に格納する Compound Instruction Buffer の ID を指定する。複合演算実行命令では rs、rt に Source Register、rd に Destination Register を指定し、no に実行を開始する Compound Instruction Buffer の位置を指定する。

複合演算実行命令が発行されると、Compound Instruction Controller は Compound Instruction Buffer から no に指定されたエントリの命令を読み出し、Register ID の変換を行ってから Vector Execution Unit へ読み出した命令を渡す。読み出した命令の Next Bit を見て 1 が立っていたら Compound Instruction Buffer の次のエントリから命令を読み出し演算を続ける。Next Bit が 0 ならばそこで複合演算を終了し、次の命令を受け付ける。

図 12.13 に複合演算命令の例を示す。例ではエントリの 0 から 1 でベクトルの加算をした後スカラレジスタの値で比較を行っている。また 2 から 9 で別の複合演算命令として、ベクトル変換命令を定義している。複合演算実行命令で no に 0 を指定するとベクトルの加算と比較を実行し、2 を指定するとベクトル変換命令を実行する。

	Next	Rd	Rt	Rs	Operation
0	1	V0	V0	V0	VADD
1	0	V1	S0	V1	VCMP
2	1	S0	V0	V0	VMAC
3	1	S1	V1	V1	VMAC
4	1	S2	V2	V2	VMAC
5	1	S3	V3	V3	VMAC
6	1	S4	V4	V4	VMAC
7	1	S5	V5	V5	VMAC
8	1	S6	V6	V6	VMAC
9	0	S7	V7	V7	VMAC

図 12.13: 複合演算の定義例

13

Responsive Link

13.1 概要

Responsive Link は、各種ロボット、自動車、プラント、ホームオートメーション等の種々の分散制御を実現するために必要なハードリアルタイム通信、及び、画像、音声等のマルチメディアデータを滑らかに伝送するために必要なソフトリアルタイム通信の両方を同時に可能にするように設計を行っている。特に、リアルタイムの理論をそのまま応用可能なように、パケットの追い越し機能を実現している。

Responsive Link は柔軟なリアルタイム通信を実現するために、

- 通信パケットに優先度を付け、高い優先度の通信パケットが低い優先度の通信パケットを通信ノード毎に追い越し
- ハードリアルタイム通信（データリンク）とソフトリアルタイム通信（イベントリンク）の分離
- 全く同じネットワークアドレス（送信元アドレス及び送信先アドレス）を持つ通信パケットの経路を優先度によって別の経路に設定することによって専用回線や迂回路を設け実時間通信を制御
- 通信パケットの優先度を通信ノード毎に付け替え可能にすることによってパケットの加減速を分散管理で制御
- ハードウェアによるフレーム単位のエラー訂正

という方法を組み合わせることによって、分散管理を用いて大規模かつ量子時間の小さい実時間通信を実現する。さらに、

- 通信速度を動的に変更可能
- トポロジーフリー、
- Hot-Plug&Play

等の様々な機能を実現する。

Responsive Link は国内では情報処理学会試行標準 (IPSJ-TS 2003:0006) として標準化されており、国際的にはでは ISO/IEC JTC1 SC25 WG4 において標準化作業が行われている。

13.2 *Responsive Link* のインタフェース

ソフトリアルタイム通信（以下，単にデータと呼ぶ）のデータサイズ（画像データ，音声データ等）は大きく，それに対してハードリアルタイム通信（以下，単にイベントと呼ぶ）のデータサイズ（制御コマンド，同期信号等）は非常に小さい．従って，従来型の 1 系統の通信路で全ての通信を行う方法では，同時に通信すべき通信データとして，大量のデータパケットと，ごくわずかではあるが分散リアルタイム制御用途には非常に重要なイベントパケットが同一種類のパケットとして存在する．データとイベントを，共有された同一の通信線を通して時分割に通信を行う従来方式ではイベント伝達の時間が正確にバウンドできないので，ハードリアルタイムシステムは実現困難であると考えられる．

また，複数のモジュールでひとつの通信チャンネルを共有するシリアルバスでは，同時に何台のモジュールが通信するかによってバンド幅が動的に変化し時間をバウンドすることが困難であり，実効速度も出にくい．

さらに，リアルタイム通信におけるトレードオフとして，ソフトリアルタイム通信は主にバルク的なマルチメディアデータの通信等に用いられ，ハードリアルタイム通信は主に制御等に用いられるので，

- ソフトリアルタイム：バンド幅保証 ⇒ スループットをできるだけ上げたい
- ハードリアルタイム：レイテンシ保証 ⇒ レイテンシをできるだけ小さくしたい

という要求がある．しかしながらパケットサイズを大きくするとスループットは高くなるが，同時にレイテンシも長くなる．逆にパケットサイズを小さくするとレイテンシは短くなるが，オーバーヘッドが大きくなりスループットが低くなる．

従って，*Responsive Link* では，データラインとイベントラインを分離し，かつ各ラインの結合形態を point-to-point の双方向シリアル通信として設計されている（図 13.1 参照）．以下，それぞれをデータリンク，イベントリンクと呼ぶ．データリンクではパケットサイズを固定長かつ大きめにしてソフトリアルタイム通信に使用し，イベントリンクではパケットサイズを固定長かつ小さめにしてハードリアルタイム通信に使用する．

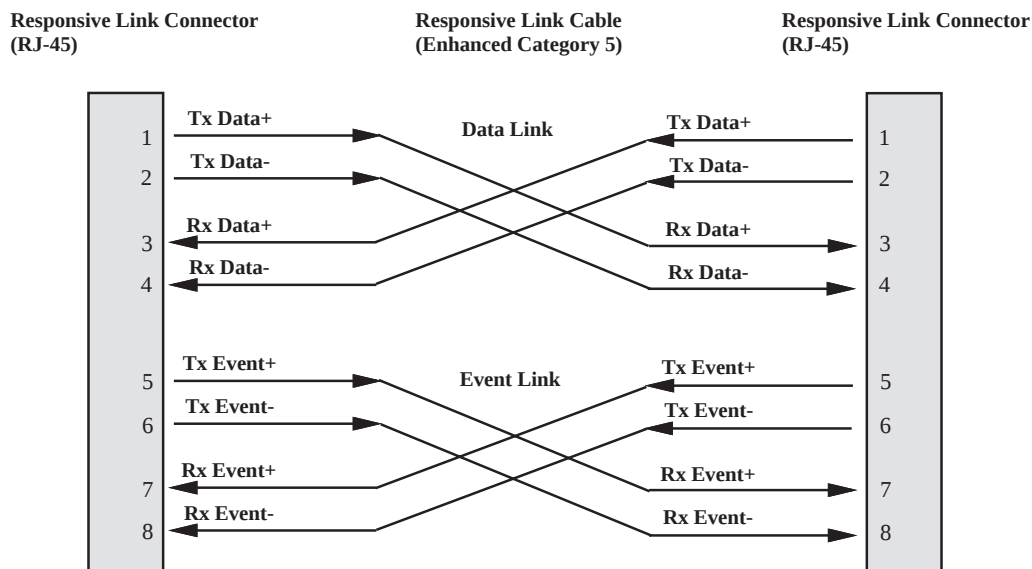


図 13.1: *Responsive Link* インタフェース

13.3 パケットフォーマット

図 13.2 に *Responsive Link* のパケットフォーマットを示す。通信パケットは、ヘッダ部、ペイロード部、トレイラ部から構成する。ヘッダ部は優先度付のネットワークアドレスから構成し、トレイラ部は制御情報とステータスから構成される。

通信パケットは固定長で、ハードリアルタイム通信のイベントリンクのパケットサイズは 16 バイト（ペイロード：8 バイト）と小さく、ソフトリアルタイム通信のデータリンクのパケットサイズは 64 バイト（ペイロード：56 バイト）と大きい。

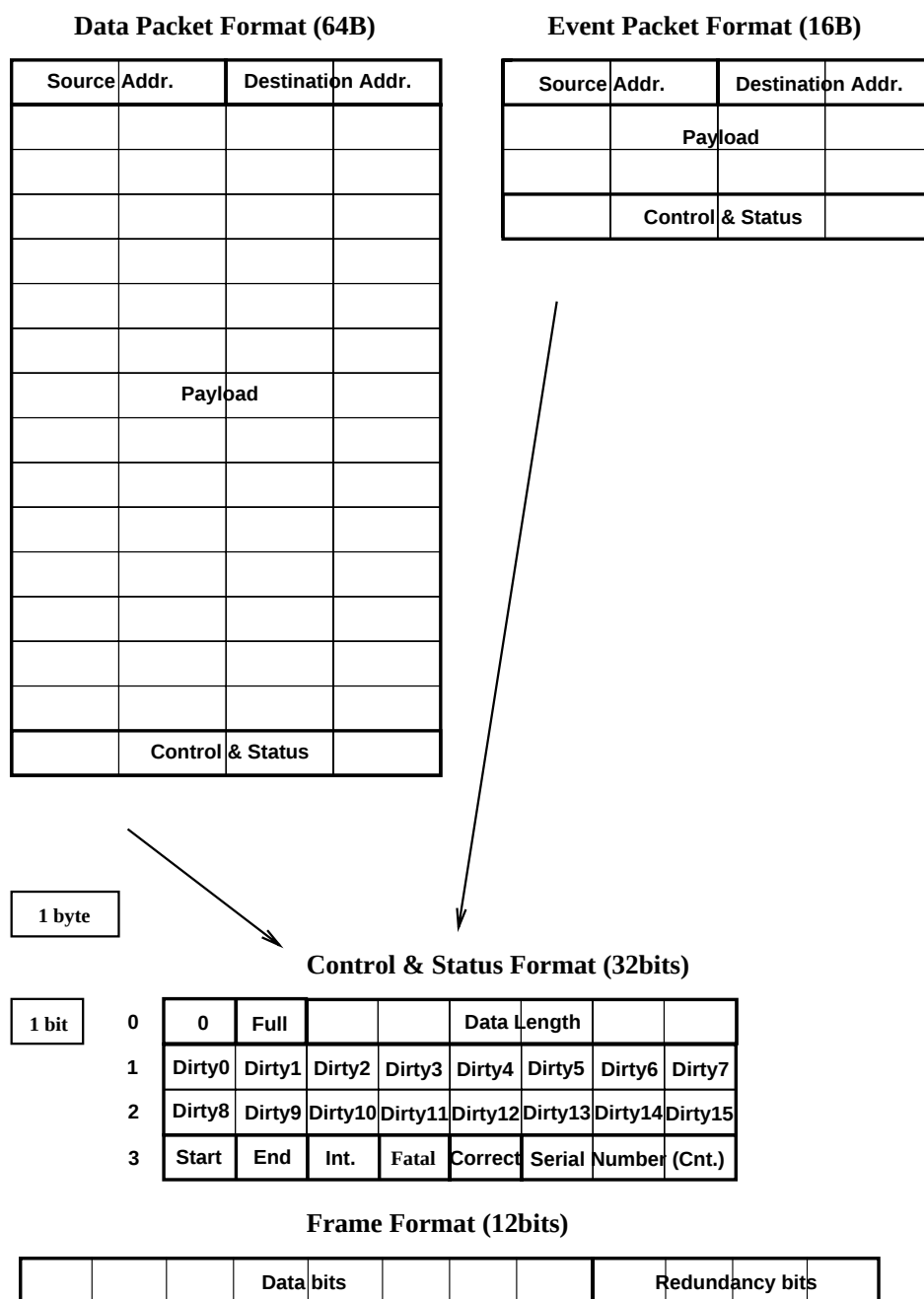


図 13.2: *Responsive Link* のパケットフォーマット

図 13.2 の通信パケットのヘッダ部に対して、図 13.3 に示すようにネットワークアドレスに優先度を付加する。256 レベル (8bit) の優先度を有し、優先度は 0 が一番低く、数字が大きくなるにしたがって高くなる。

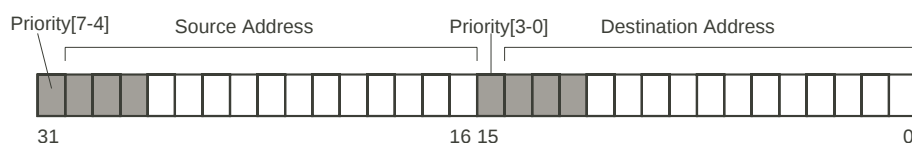


図 13.3: *Responsive Link* のヘッダフォーマット

Responsive Link の最大通信ノード数は、ネットワークアドレス長に制限され、優先度を使用しない場合、理論的には 2^{32} ノードとなる (図 13.3 参照)。*Responsive Link* の規格で推奨している使用法 (ノード毎にノードアドレスを割り当て、12bit の送信元アドレス、12bit の送信先アドレス、8bit の優先度を用いてルーティングを行う) の場合には、 $2^{12} = 4096$ ノードとなる。4096 よりノード数が大きなシステムを構築する際には、経路にアドレスを割り当てる (24bit のネットワークアドレスと 8bit の優先度を用いてルーティングを行う) ことにより $2^{24} = 16\text{M}$ ノードまでのノード数をサポートする。

13.3.1 固定長 (64B) のデータパケット

レスポンスプリングのスイッチ部はカットスルー型のスイッチを採用している。データパケットは固定長 (64byte) で、パケットに優先度が付加されている。データパケットはアドレス (ソースとデスティネーション)、ペイロード、ステータスから構成される。カットスルー型のスイッチなので、衝突が起きない限りデータはノードを経由して転送されるが、あるノードで衝突が起こった場合は、優先度の高いパケットが低いパケットを追い越すことができるようになっている。この機能によって従来までの集中管理型ではなく分散管理型のリアルタイム通信を実現している。

データパケットは、2byte の送信元アドレス・2byte の送信先アドレス・56byte のペイロード・4byte の制御・状態データの計 64byte より構成される。4byte の制御・状態データは以下のフォーマットをとる。

UD	ユーザ定義フラグ (任意に設定可能)
Full	ペイロード 56byte がすべて有効データで埋められているとき 1, それ以外は 0
Data Length	ペイロードの有効データ長。1 から 56 の値をとる。
Dirty0-15	パケットのどのワード (4byte) にエラーが存在するかを示すビット。パケットの 2 ワード目にエラーがある場合は Dirty1 が 1 となる (ハードウェアによりセットされる)
Start	このパケットがスタートパケットであるとき 1, それ以外は 0
End	このパケットがエンドパケットであるとき 1, それ以外は 0
Int	このパケットを受け取る際に割り込みを生じるときは 1, それ以外は 0
Fatal	このパケットに致命的なエラーが存在するときは 1, それ以外は 0 (ハードウェアによりセットされる)
Correct	このパケットの一部分にエラーが存在し、それが修復されたときは 1, それ以外は 0 (ハードウェアによりセットされる)
Serial Number	パケットのシリアルナンバ。スタートパケットが 0, 以降 0 から 7 までを繰り返す。

13.3.2 固定長 (16B) のイベントパケット

イベントパケットも固定長 (16byte) で、送信元アドレス、送信先アドレス、ペイロード、ステータスから構成される。イベントの場合もノードで衝突がない限り、直接ノードを経由してルーティングされるが、衝突が生じた場合はデータの場合と同様に、優先順位に従ってパケットの追い越しを行なう。

4byte の制御・状態データは以下のフォーマットをとる。

UD	ユーザ定義フラグ (任意に設定可能)
Full	ペイロード 8byte がすべて有効データで埋められているとき 1, それ以外は 0
Data Length	ペイロードの有効データ長。1 から 8 の値をとる。
Dirty0-15	パケットのどのバイトにエラーが存在するかを示すビット。パケットの 2 バイト目にエラーがある場合は Dirty1 が 1 となる (ハードウェアによりセットされる)
Start	このパケットがスタートパケットであるとき 1, それ以外は 0
End	このパケットがエンドパケットであるとき 1, それ以外は 0
Int	このパケットを受け取る際に割り込みを生じるときは 1, それ以外は 0
Fatal	このパケットに致命的なエラーが存在するときは 1, それ以外は 0 (ハードウェアによりセットされる)
Correct	このパケットの一部分にエラーが存在し、それが修復されたときは 1, それ以外は 0 (ハードウェアによりセットされる)
Serial Number	パケットのシリアルナンバ。スタートパケットが 0, 以降 0 から 7 までは繰り返す。

13.3.3 優先度による追い越し機構

優先度を用いたパケットの追い越し機構を実現するために、追い越し用バッファと退避用外部記憶を有したネットワークスイッチを搭載している。図 13.4 は 5 入力 5 出力で一つの入力部当たり追い越し用バッファが 4 パケット分あるネットワークスイッチの構成を示している。(実際に RMTP に実装されている *Responsive Link* には 8 パケット分の追い越し用バッファが実装されている。) 図 13.4 において、最後の数字はポート番号を示している。入力ポート (In0 ~ 4) から入力された通信パケットは、通信ノードで衝突しない場合、そのまま出力ポート (Out0 ~ 4) へ出力を行う。異なる入力ポートから入力された通信パケットが同じ出力ポートに出力を行なう場合、通信パケットに付加された優先度に従い、低い優先度の通信パケットを追い越し用バッファ (意味的には追い越され用バッファ) に貯めて出力を待たし、高い優先度の通信パケットを先に出力させる。高い優先度の通信パケットの出力の後に低い優先度の通信パケットを追い越し用バッファから出力ポートに出力し、優先度に従った通信パケットの追い越しを行う。

この際、内部のスイッチングは、ヘッダ部受信のオーバーヘッド及びルーティングテーブルの参照時間を隠蔽するために図 13.4 のように 8bit パラレル (byte 単位) で行うように設計されている。

上記の通信パケットの追い越しを実現するために通信パケットの大きさと等しい追い越し用バッファを 8 本入力ポート側に搭載している。さらに、出力が待たされ続けている時に入力が入り続けバッファが溢れそうになった場合に、追い越し用バッファの内容を一時的に退避するための退避用外部記憶 (DDR SDRAM) を設けることができるようになっている。

図 13.5 は図 13.4 のネットワークスイッチのひとつの入力部の詳細を示している。図 13.5 において、最後の数字はポート番号を示している。通信パケットの追い越しを行うために、まず、入力ポート (In) から入力された通信パケットを、入力ポインタ (In-Pointer) で指し示されている追い越し用バッファ 0 から追い越し用バッファ 3 のうち使用されていない空バッファに書き込む。入力パケットのヘッダ部分は必ず全て受信し追い越し用バッファに書き込み、その受信されたヘッダを元に図 13.6 のようなルーティングテーブルを参照し出力ポート番号と優先度を得る。得られた出力ポート番号は図 13.5 のリンクストローブ (L0 ~

い越し用バッファのリンクストローブを参照し、自出力ポートのリンクストローブが有効な場合、出力側ポート側に配置された当該優先度調停器 (図 13.4 の Priority ArbitorN) に対して優先度と共に出力要求を行なう。図 13.5 の PriorityN は図 13.4 の Priority ArbitorN に接続されている。優先度調停器は、出力要求が一つの入力ポートからだけある場合はただちに出力許可を与え、出力要求が複数ある場合は優先度の一番高いものに出力許可を与えるようにする。一番優先度の高い要求が複数ある場合は、ラウンドロビン方式で出力許可を与える。

通信パケットの衝突がない場合や、衝突があってもその時点での最高優先度の通信パケットの場合は、ヘッダの受信とルーティングテーブル参照の遅延時間後に直ちに出力を開始する。入力部の各出力ポート側ではパケットの送信終了直後に対応するリンクストローブを無効にし、全てのリンクストローブが無効になったらそのバッファが空であることを意味する。

例えば、In-pointer が追い越し用バッファ1 を指している場合、入力ポート In から入力されたパケットは、まずヘッダ部が追い越し用バッファ1 に入る。次にそのヘッダを元にルーティングテーブルを引き、リンクストローブと優先度を得る。例えば、L1 と L3 が有効だった場合、Out-pointer1 と Out-pointer3 は共にその追い越し用バッファ1 を指し、Out1 と Out3 側が出力要求と共にその優先度をそれぞれ Priority1 と Priority3 に出力する。例えば、Out3 にすぐに出力可能であれば、出力許可が Priority Arbitor3 から与えられるので、直ちに追い越し用バッファ1 から Out3 に出力を開始する。出力が終われば、Out3 側が追い越し用バッファ1 の L3 をクリアする。また、Out1 には直ちに出力許可がおりなかったとすると、出力許可が得られるまで出力要求と優先度を Priority1 に出力し続ける。ここで、Out1 への出力待ちの状態でも、同じく Out1 へ出力したい高優先度パケットが新たに追い越し用バッファ2 に入ってきた場合、Out-pointer1 はより優先度の高いパケットの入っている追い越し用バッファ2 を指すようになり、その高優先度パケットの出力要求と優先度を Priority1 に出力するようになる。後から到着した高優先度パケットの出力が終わると、他に Out1 に出力したい高優先度パケットがない場合、Out-pointer1 は再び追い越し用バッファ1 を指して、同様に出力を継続しようとする。このように、同一系路上の先行する低優先度パケットが待たされている際にも、後続の高優先度パケットが追い越していくことを可能にする。

図 13.5 において、空バッファが少なくなってい残り 1 本になってしまった場合、次の入力パケットは退避用外部記憶 (DDR SDRAM) に退避を行うようになっている。出力が進んで空バッファの残りが多くなり 2 本以上になると、退避用外部記憶に退避されていた入力パケットを優先度を考慮して追い越し用バッファに書き戻すことにより、出力を継続する。

また、退避用外部記憶が溢れそうになると、そのノードのプロセッシングコアに対して割り込みをかけられるようになっている。退避用外部記憶が溢れる場合は、アドミッションコントロールを行ってパケットの破棄を行ったり、送信元に送信データの一時停止を行うように制御する等の方法が考えられるが、そのプロトコル自身は *Responsive Link* の規格では定めていない。それらは上位のプロトコルで行うことになるので、上記割り込みをかける閾値を設定可能にするように設計している。

リアルタイム通信を実現するために、優先度によるパケットの追い越しをこのように再送を行なわなくてよいように設計されている。

13.4 フレームフォーマット

1byte は、図 13.2 の Frame Format ような冗長ビットを含めたフレームとしてシリアルに送受信される。詳細は低レベル通信の節を参照。

Data bits 8bit のデータ

Redundancy bits byte 毎に Redundancy bits (冗長ビット) を付加することで、CRC 等とは異なり、パケット全てを受信し終わらなくても byte 毎にエラー訂正が可能

13.5 ルーティング・テーブル

Responsive Link の経路制御は、図 13.6 に示すようなルーティングテーブル（経路制御表）を設定することによって行う。ルーティングテーブルは、*Responsive Link* コントローラ内に置き、そのノードのローカルプロセッサから読み書きできるようになっている。図 13.6 において、Reference 部はパケットのヘッダと同一であり、Referent 部に当該パケットに関する設定を行う。EE ビット及び DE ビットは、それぞれそのラインがイベントリンク用の設定かデータリンク用の設定かを示す。両方とも設定されていれば、両リンクとも同様の設定になる。L[4-0] は、前述のリンクストローブビットであり、出力ポート（複数可）を指し示す。

ルーティングテーブルの大きさ（エントリ数）は実装依存で有限となるため、非常に大きな分散システムを構築する際には溢れてしまう可能性がある。ルーティングテーブルに入りきらない大規模なシステムを構築する際には、ローカルノードプロセッサの主記憶上に完全なルーティングテーブルを用意し、*Responsive Link* コントローラ上のルーティングテーブルはキャッシュとして用いるようにする。つまり、TLB 付きの MMU とページテーブルを用いたメモリ管理と同様な管理手法を行うようにする。

そのために、ルーティングテーブルにヒットしないエントリがあった際には、ローカルノードのプロセッサに対して割り込みをかけると同時に、該当パケットを一時的に前述の退避用外部記憶に退避する。割り込みをかけられたプロセッサは、主記憶上の完全なルーティングテーブルをソフトウェアでエントリを検索し、そのエントリを *Responsive Link* コントローラ上のルーティングテーブルの適切なエントリとスワップするようにする（多くの場合、最近使用されていないエントリとスワップすると考えられるが、それは RT-OS のポリシー依存である。）*Responsive Link* コントローラ側は、イベントリンクとデータリンクそれぞれについて、LRU エントリアドレスが分かるように設計し、RT-OS に対してヒントを与えるようにする。その後、退避していたパケットを追い越しバッファに書き戻すことによって継続的にルーティングを実現する。

上記のような機構により、大規模な分散リアルタイムシステムが構築可能である。ただし、コントローラ内のルーティングテーブルに収まる範囲の規模でないと、厳密にハードリアルタイム性を維持するのは困難となる。

また、分散リアルタイムシステムの規模が大きくなればなるほど（つまりルーティングテーブルのサイズが大きくなればなるほど）通信のジッタは大きくなり、リアルタイム性の時間粒度も大きくなるが、近傍で激しく通信している経路をキャッシュに置き、そうでないものは主記憶上のルーティングテーブルに置く等の方法をとることにより、運用が可能であると考えられる。

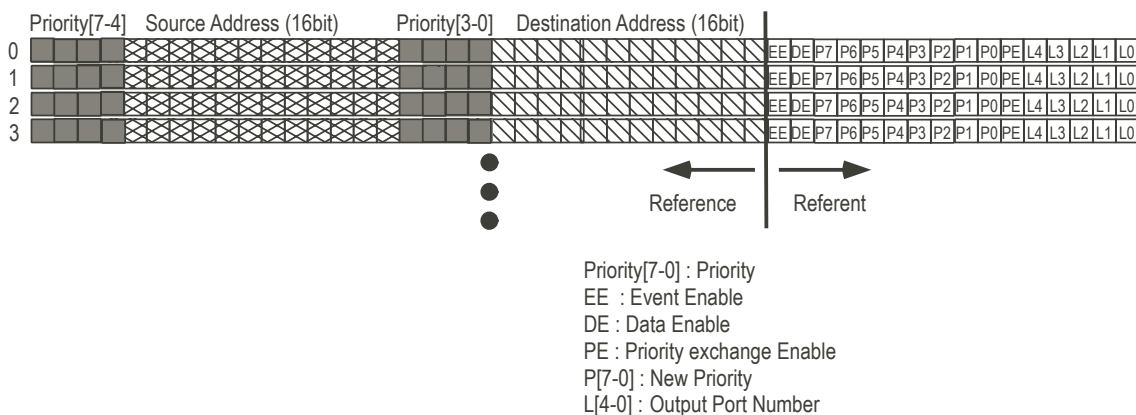


図 13.6: *Responsive Link* のルーティングテーブル

13.6 パケットの加減速制御

リアルタイム通信パケットの制御を外部から行うことができるようにするために、通信ノード毎にパケットの優先度の付け替えができるようにして、分散管理型でのリアルタイム通信の制御を実現している。

優先度の付け替えは、図 13.6 のルーティングテーブルを用いることによって行なう。図 13.6 において、ネットワークアドレスと優先度を元にルーティングテーブルを参照し出力ポート番号を決定する際に、優先度を付け替えないモード（図 13.6 の優先度付替ビット PE が無効）の場合は優先度はそのままであるが、優先度を付け替えるモード（優先度付替ビット PE が有効）の場合、出力ポートから出力する際に優先度 (Priority[7-0]) を新優先度 (P7~P0) に置き換える。つまり、現ノードでの通信パケットの優先度は入力パケットのヘッダに付加されている優先度で決定され、その優先度に従って追い抜きやルーティングが決定されるが、次ノード以降での通信パケットの優先度を制御することができる。ルーティングテーブルの設定はソフトウェア（分散リアルタイムオペレーティングシステム等）で行ない、ルーティング（経路制御）自身はハードウェアで行なうようになっている。

このパケットの加減速制御機構により、例えば、リアルタイム通信の流量やレイテンシを監視するモデルウェアを用いて、リアルタイム通信の制御を可能とする。リアルタイム性の低い通信パケットがバルク的に流れていて、そのパケットが他のリアルタイム性の高いパケットの通信のリアルタイム性を阻害していたとしたら、通信監視モデルウェアが当該パケットの優先度を下げることによって、リアルタイム性の制御を行うことができる。あるいは、あるノードでデッドラインミスが発生してしまった場合、その通信パケットの優先度を途中の経路で上げることにより（特にホットスポットで優先度を上げると効果的）、次回からのデッドラインミスを防ぐことが可能となる。

13.7 優先度に従った経路制御

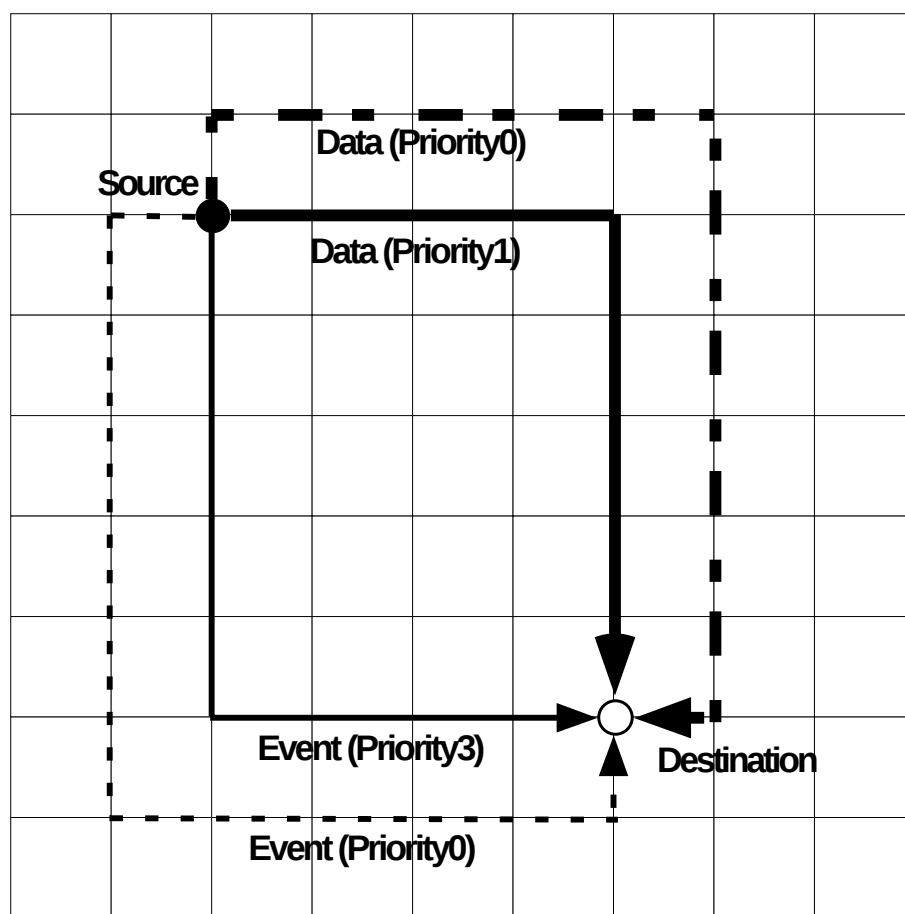
優先度に従って専用回線や迂回路を設けたり、データの流量の制御を行なうことができるように、全く同じネットワークアドレスを持つ通信パケットの経路を優先度によって別の経路に設定することができるようにしている。そのために、基本的にはネットワークアドレスと優先度の組でルーティングテーブルを参照する。

優先度ごとに必ずルーティングテーブルを設定しなければならないと煩雑であるので、デフォルトルートを設定することができる。ネットワークアドレスは同じであるが優先度が一致する組み合わせ（経路）がルーティングテーブル上に無い場合には、最も優先度の低い優先度 0 の経路がデフォルト経路となるようになっている。つまり、

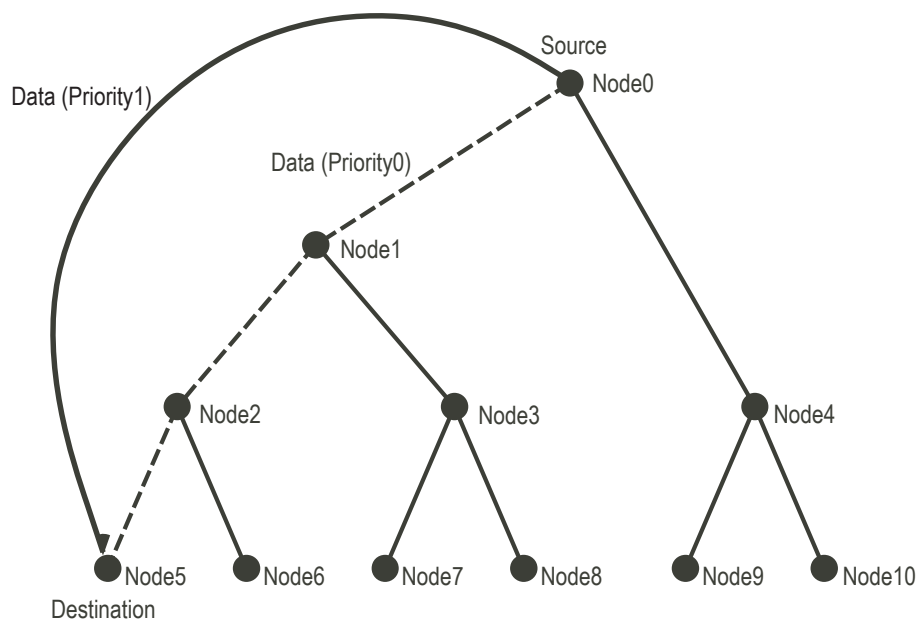
1. ネットワークアドレスと優先度の両方が一致すればその経路が第一優先
2. ネットワークアドレスは一致するが優先度が一致しない場合、優先度 0 の経路

となる。ここで、優先度 0 の経路はデフォルト経路となるので、途中で経路が消滅してしまわないようにルーティングテーブルに必ず登録する必要がある。

図 13.7 は、2 次元格子の交点に通信ノードがあるとし、全く同じ送信元から送信先に対して異なる優先度の通信パケットを同時に通信している状態を示す。例えば、優先度 0 のイベントリンクの経路上は別の通信ノードからの通信パケットも同じ経路を通過して送信先に通るように設定しておき、優先度 3 の経路は送信元と送信先の優先度 3 の通信パケットしか通らないように設定しておくことにより、他の通信パケットと衝突が起きない専用回線を実現することができる。Responsive Link には優先度による追い越し機構があるが、衝突があると追い越しのために多少のオーバーヘッドが生じてしまうので、このように優先度を用いてパケットの衝突が全くない専用回線を設定することにより、非常にレイテンシ及びジッタが小さいリアルタイム経路の実現を可能とする。また、優先度が異なる経路を複数設定することによってマルチリンクを実現し、バンド幅を広げることも同時に可能とする。

図 13.7: *Responsive Link* の優先度付経路

制御用の分散システムでは図 13.8 のような木構造を採る場合が多い．図 13.8 において通信ノード 0 から通信ノード 5 に通信する場合，優先度 0 の通信パケットは途中に通信ノード 1 と通信ノード 2 という中間ノードを経由して通信を行なうが，優先度 1 の通信パケットは通信ノード 0 から直接通信ノード 5 へ通信を行なうことができる．これは，例えばヒューマノイドロボットを開発した際に，当初は頭モジュール，肩モジュール，肘モジュール，指モジュールと接続しそれらの経路をホップして通信を行っていたが，設計後にどうしても頭モジュールと指モジュール間の通信レイテンシが間に合わないことが判明した場合，後付で頭モジュールと指モジュールを直接接続し優先度を変えて通信することにより，容易に通信経路（この場合は専用回線）の増設を可能とする．この機能は，実システムを構築する際に手助けとなる．

図 13.8: *Responsive Link* の優先度付木構造経路

13.8 低レベル通信

Responsive Link は分散制御用途であるので、必ずエラー訂正を行わなければならない。その際、できるだけエラー訂正によってリアルタイム性が損なわれないようにする必要がある。

ここで、パケット単位で CRC を付加しエラー訂正を行う方法では、パケット全体を受信しないとエラー訂正できない。その場合、ホップ毎にレイテンシが積算されていくので、リアルタイム通信用のエラー訂正としては好ましくない。そこで、レスポンスリンクでは 1 ホップごとにフレーム（図 13.2 参照）単位でエラー訂正を行い、1 フレーム (8bit データ+4bit 冗長符号) につき 1bit のエラーであれば、再送することなしにハードウェアで誤り訂正を行うようにする。

13.8.1 CODEC

Responsive Link の CODEC は、8bit の情報ビット列に、誤り訂正用の 4bit の冗長ビット列を加えた 12bit を 1 フレームとして通信を行う。本 CODEC で行われる符号化は、以下のような流れとなる。

1. 巡回組織ハミング符号化（冗長ビット列を加える誤り訂正符号化）
2. Bit Stuffing（連続した 1 の符合に 0 を挿入）
3. NRZI 符号化

以下、各符号化について説明を行う。

13.8.2 巡回組織ハミング符号化

誤り訂正符号として、生成多項式が $x^4 + x + 1$ の巡回組織ハミング符号を採用する。この符号化では、8bit データの下位 (LSB) 側に 4bit の冗長ビット列を付加することで、12bit 中の任意の 1bit の誤りを受信

側で訂正することを可能にし、表 13.1 より誤りの位置を特定できる。送信時には、これら 12bit のビット列は、MSB 側から 1bit ずつ送信を行う。

表 13.1: シンドロームとエラーの位置

Syndrome	Error Position (4 redundancy bits)	Meaning
0000	00000000 0000	No error
0001	00000000 0001	Redundancy-bit error
0010	00000000 0010	Redundancy-bit error
0100	00000000 0100	Redundancy-bit error
1000	00000000 1000	Redundancy-bit error
0011	00000001 0000	0bit error
0110	00000010 0000	1bit error
1100	00000100 0000	2bit error
1011	00001000 0000	3bit error
0101	00010000 0000	4bit error
1010	00100000 0000	5bit error
0111	01000000 0000	6bit error
1110	10000000 0000	7bit error

13.8.3 Bit Stuffing

1 が長時間連続することによって引き起こされるリンクへの直流成分が発生や、受信側のビット同期への支障を回避するために、通信データ中に 5 つの連続した 1 が現れた場合には、その後ろに 0 を挿入する。

13.8.4 NRZI 符合化

最終的に送信される際に NRZI(Non Return to Zero Inverted) 符合化を行う。NRZI 符合化は、0 を送る場合にはリンクのデータビットを反転し、1 を送る場合にはデータビットの状態を前のまま保持する。

13.8.5 セットアップパターン

電源投入直後や、予期できないバースト的なリンクエラーなどの後は、送受信インタフェース間でフレーム同期がとれない場合がある。そのような場合、明示的にリンクの初期化を行うようにする。具体的には、以下に示すセットアップパターンを受信側に送信する。

セットアップパターン：000001111110

このパターンは、連続した 1 が 6 個以上は連続しないという bit stuffing の規則に反しているため、いかなる通常の packets とも区別される。受信側では、このパターンを受信するとその後、最初に認識したフレームを、新しい packets の第 1 フレームとして解釈する。

表 13.3: 通信速度とケーブル

Speed (Mbaud)	100	200	400
Maximum Length (m)	100	80	60
Recommendable Cable	Cat5e	Cat5e	Cat6

13.8.6 DPLL を用いたビット同期

受信側に DPLL(Digital Phase Lock Loop) 機構を設計し、受信用クロックの立ち上がりエッジに同期して受信信号をサンプリングする。1bit 転送あたりのサンプリング数はソフトウェアの設定によって可変(4,8,16,32,64,128,256)にする。DPLL では設定された周期ごとに受信用クロックを生成し、受信信号のエッジを検出することにより、信号のエッジ間の中央で受信用クロックが立ち上がるように、受信用クロックの周期を微調整を行う。表 13.2 に DPLL のモードを示す。

モード名	p_mode2	p_mode1	p_mode0	d_clk 周期/1bit 転送
Mode2	1	1	1	2
Mode4	0	0	0	4
Mode8	0	0	1	8
Mode16	0	1	0	16
Mode32	0	1	1	32

表 13.2: DPLL モードの設定

13.8.7 エラーの取扱い

Responsive Link では、誤り訂正符合化によって 1[bit/frame] の誤りまでは自動的にエラー訂正を行うことができる。エラーの箇所を受信側で特定するために、図 13.2 のトレイラ部の Dirty ビットを立てる。具体的には、データリンクの場合ワード (4byte) 単位で、イベントリンクの場合バイト単位で、エラーのあった場所の Dirty ビットを立てる。エラーがハードウェアによって訂正されても、訂正しきれなくても Dirty ビットは立てるようにする。また、そのパケット中に 1 箇所でもエラー訂正が行われハードウェアで訂正しきれなかった場合、トレイラ部の Correct ビットを立てる。エラー訂正不可能だった場合、Fatal ビットを立てる。受信側のアプリケーションでは、これらを参考にし、例えば、受信データを本当に制御に使用してよいかどうか等を判断することを可能にする。

13.8.8 通信速度

Responsive Link の通信 (変調) 速度は、様々な環境 (コンフィギュレーション, アプリケーション) を想定し、400, 200, 100, 50, 12.5, 6.25 [Mbaud] の範囲で段階的に可変とする。

表 13.3 に、通信速度と最大通信距離、推奨ケーブルの関係を示す。例えば、最大変調速度 400[Mbaud] で通信する場合、ケーブルには Category6 を使用し、最大通信距離は 60[m] 以内である。この場合、DPLL の基準周波数にはデューティ比が 1 対 1 の 800[MHz] のアップダウンエッジを使用し、サンプリング数 4 で DPLL を行うことによって実現する。

レスポンスプロセッサは組み込み用途を想定しているので、消費電力が大きな問題となる。一般に通信速度（動作周波数）を速くすれば消費電力が大きくなり、遅くすれば小さくなる。通信速度の変更は、受信クロックを変更するのではなく DPLL のサンプリング数を変更することによって行う。従って、通信速度が遅い場合の通信は、通信速度が遅くなることによる安定性の増加と DPLL のサンプリング数が増加することによる安定性の増加という 2 重の恩恵を受ける。

13.9 メモリマップ

レスポンスリンク部のアドレスマップは以下の通りである。

デコードアドレス	接続される I/O
0xFFFE_0xxx	レスポンスリンク内部レジスタ
0xFFFE_1xxx	レスポンスリンク用 IRC (r/w)
0xFFFE_2xxx	ルーティングテーブルアドレス部 (r/w)
0xFFFE_3xxx	ルーティングテーブルリンク部 (r/w)
0xC0xx_xxxx	イベント入力用 DPM (r)
0xC4xx_xxxx	イベント出力用 DPM (r/w)
0xC8xx_xxxx	データ入力用 DPM (r)
0xCCxx_xxxx	データ出力用 DPM (r/w)

初期アドレス: 0xfffe0000

13.10 レジスタマップ

13.10.1 SDRAM モードレジスタ

オフセット: 0x0000

31		2	1	0
	30'h0			SDMODE

Responsive Link は、パケット追い越し用に外付けの SDRAM を付けることができる。SDMODE(SDram MODE) レジスタは、パケット追い越し用外付け DDR SDRAM の有無と大きさを示す。外付け SDRAM を搭載しない場合は、内蔵の追い越しバッファ（各リンク 8 パケット分）のみで優先度付きパケットの追越を行う。

bit 名	機能
29'h0	0
SDMODE	Default 000 000 : 外付け SDRAM なし 001 : 外付け SDRAM あり , 容量 : 8MB 010 : 外付け SDRAM あり , 容量 : 16MB 011 : 外付け SDRAM あり , 容量 : 32MB 100 : 外付け SDRAM あり , 容量 : 64MB 101 : 外付け SDRAM あり , 容量 : 128MB 110 : 外付け SDRAM あり , 容量 : 256MB 111 : 外付け SDRAM あり , 容量 : 512MB

13.10.2 レスポンシブリンク速度設定レジスタ

オフセット: 0xFFFE_0004

属性 リード/ライト

31	28	27	25	24	22	21	19	18	16	15	12	11	9	8	6	5	3	2	0
-	Data4	Data3	Data2	Data1	-	-	-	-	-	-	Event4	Event3	Event2	Event1	-	-	-	-	-

RSL(*Responsive Link Speed*): Default 000

本レジスタはレスポンシブリンクの変調速度を示す .

- 111 : 800 Mbaud
- 000 : 400 Mbaud
- 001 : 200 Mbaud
- 010 : 100 Mbaud
- 011 : 50 Mbaud

bit 名	機能
Data4	Data Link 4 用 RSL
Data3	Data Link 3 用 RSL
Data2	Data Link 2 用 RSL
Data1	Data Link 1 用 RSL
Event4	Event Link 4 用 RSL
Event3	Event Link 3 用 RSL
Event2	Event Link 2 用 RSL
Event1	Event Link 1 用 RSL

13.10.3 レスポンシブリンク初期化レジスタ

オフセット: 0xFFFE_0008

属性 リード/ライト

31	21	20	17	16	15	5	4	1	0
-	-	DLINIT	D_s	-	-	-	ELINIT	E_s	-

RLINIT(*Responsive Link* INITialization) レジスタはレスポンスリンクのスイッチの初期化およびエンコーダ/デコーダ部分の初期化を行なう。

- 0: 通常動作
- 1: 初期化

bit 名	機能
DLINIT	Data link の各エンコーダ/デコーダの初期化 DLINIT[4]: RLINIT[20]: Data link4 の初期化 DLINIT[3]: RLINIT[19]: Data link3 の初期化 DLINIT[2]: RLINIT[18]: Data link2 の初期化 DLINIT[1]: RLINIT[17]: Data link1 の初期化
D_s	Data link switch の初期化
ELINIT	Event link の各エンコーダ/デコーダの初期化 ELINIT[4]: RLINIT[4]: Event link4 の初期化 ELINIT[3]: RLINIT[3]: Event link3 の初期化 ELINIT[2]: RLINIT[2]: Event link2 の初期化 ELINIT[1]: RLINIT[1]: Event link1 の初期化
E_s	Event link switch の初期化

13.10.4 レスポンスリンク割り込みクリアレジスタ

オフセット: 0xFFFE_000C 属性 リード/ライト

31	7	6	1	0
-	-	RLIC	-	-

RLIC(*Responsive Link* Irq Clear) レジスタはイベントリンクの割り込み要求のクリアを行なう。

Default 0

- 0: 通常動作
- 1: クリア

bit 名	機能
RLIC[1]	Data-Out EOP(End Of Packet) IRQ Clear: データパケットが DPM の設定した範囲から送信された場合に生じる割り込みのクリア
RLIC[2]	Event-Out EOP IRQ Clear: イベントパケットが DPM の設定した範囲から送信された場合に生じる割り込みのクリア
RLIC[3]	Data-In EOP IRQ Clear: データパケットが DPM の設定した範囲に受信された場合に生じる割り込みのクリア
RLIC[4]	Event-In EOP IRQ Clear: イベントパケットが DPM の設定した範囲に受信された場合に生じる割り込みのクリア
RLIC[5]	Data Packet-In IRQ Clear: 割り込みビットの設定されたデータパケットが到着した場合に生じる割り込みのクリア
RLIC[6]	Event Packet-In IRQ Clear: 割り込みビットの設定されたイベントパケットが到着した場合に生じる割り込みのクリア

13.10.5 レスポンシブリンク送信停止割り込みクリアレジスタ

オフセット: 0xFFFE_0010 属性 リード/ライト

31	21 20	16 15	5 4	0
-	DWIRQC	-	EWIRQC	

Responsive Link はパケット追い越し用 SDRAM を使用している際には追い越し用 SDRAM が溢れそうになると送信停止割り込みを自動生成する。同様に、追い越し用 SDRAM を使用していない際には、追い越し用バッファが溢れそうになると送信停止割り込みを自動生成する。本 WIRQC(Wait IRQ Clear) レジスタはレスポンシブリンク送信停止割り込み要求のクリアを行なう。

Default 0

0: 通常動作

1: クリア

bit 名	機能
DWIRQC	Data link WIRQC DWIRQC[4]: WIRQC[20]: Data link4 DWIRQC[3]: WIRQC[19]: Data link3 DWIRQC[2]: WIRQC[18]: Data link2 DWIRQC[1]: WIRQC[17]: Data link1 DWIRQC[0]: WIRQC[16]: Data link0(CPU)
EWIRQC	Event link WIRQC EWIRQC[4]: WIRQC[4]: Event link4 EWIRQC[3]: WIRQC[3]: Event link3 EWIRQC[2]: WIRQC[2]: Event link2 EWIRQC[1]: WIRQC[1]: Event link1 EWIRQC[0]: WIRQC[0]: Event link0(CPU)

13.10.6 レスポンシブリンク継続割り込みクリアレジスタ

オフセット: 0xFFFE_0014 属性 リード/ライト

31	21 20	16 15	5 4	0
-	DCIC	-	ECIC	

Responsive Link は、SDRAM に退避されたパケットがスイッチに書き戻された（再度送信された）際にレスポンシブリンク継続割り込み CI(Continuous Irq) を発生する。CIC(Continuous Irq Clear) レジスタはその割り込み要求 CI のクリアを行なう。

Default 0

0: 通常動作

1: クリア

bit 名	機能
DCIC	Data CIC DCIC[4]: CIC[20]: Data link4 DCIC[3]: CIC[19]: Data link3 DCIC[2]: CIC[18]: Data link2 DCIC[1]: CIC[17]: Data link1 DCIC[0]: CIC[16]: Data link0(CPU)
ECIC	Event CIC ECIC[4]: CIC[4]: Event link4 ECIC[3]: CIC[3]: Event link3 ECIC[2]: CIC[2]: Event link2 ECIC[1]: CIC[1]: Event link1 ECIC[0]: CIC[0]: Event link0(CPU)

13.10.7 レスポンシブリンク致命的エラー割り込みクリアレジスタ

オフセット: 0xFFFE_0018 属性 リード/ライト

31	21 20	16 15	5 4	0
-	DFIC	-	EFIC	

Responisve Link は、各リンクの受信パケットにハードウェアで回復不可能なエラーがあった場合にレスポンシブリンク致命的エラー割り込み FI(Fatal Irq) を発生する。FIC(Fatal Irq Clear) レジスタは、その割り込み要求 FI のクリアを行なう。

Default 0

- 0: 通常動作
- 1: クリア

bit 名	機能
DFIC	Data FIC DFIC[4]: FIC[20]: Data link4 DFIC[3]: FIC[19]: Data link3 DFIC[2]: FIC[18]: Data link2 DFIC[1]: FIC[17]: Data link1 DFIC[0]: FIC[16]: Data link0(CPU)
EFIC	Event FIC EFIC[4]: FIC[4]: Event link4 EFIC[3]: FIC[3]: Event link3 EFIC[2]: FIC[2]: Event link2 EFIC[1]: FIC[1]: Event link1 EFIC[0]: FIC[0]: Event link0(CPU)

13.10.8 レスポンシブリンクルーティングテーブル割り込みクリアレジスタ

オフセット: 0xFFFE_001C 属性 リード/ライト

31				2	1	0
						RTIRQC

Responsive Link は、ルーティングテーブルにマッチするエントリが無かった場合にレスポンシブリンクルーティングテーブル割り込み (RTIRQ) を発生する。RTIRQC(Routing Table IRQ Clear) レジスタは、その割り込み要求 RTIRQ のクリアを行なう。

Default 0

- 0: 通常動作 (r) / 割り込みクリア (w)
- 1: 割り込み状態 (r) / 割り込み発生 (デバッグ用) (w)

bit 名	機能
RTIC[0]	Event Routing Table IRQ Clear
RTIC[1]	Data Routing Table IRQ Clear

13.10.9 レスポンシブリンク SDRAM バスリクエストレジスタ

オフセット: 0xFFFE_0020 属性 リード/ライト

31						1	0
						RLSDBREQ	

Responsive Link の追い越し用 SDRAM のバスには、*Responsive Link* とプロセッサバスの 2 つのバスマスタが接続されている。通常、プロセッサ側から追い越し用 SDRAM にアクセスする際には、データのトランザクション毎に、バス権の調停が行われている。プロセッサ側からバースト的に追い越し用 SDRAM をアクセスしたい場合には、本ビットを有効にすることで、追い越し用 SDRAM バスのバス権をプロセッサ側（プロセッサや DMAC 等）が常に得ることができる（本ビットを設定しなくてもアクセス可能である。）*Responsive Link* 側が追い越し用 SDRAM バスを参照できなくなる（パケットの退避・復帰ができなくなる）という副作用がある。

bit 名	機能
RLSDBREQ	RLSDBREQ (<i>Responsive Link</i> SDram-Bus REQuest) : Default 1 本ビットはレスポンスリンクの SDRAM バスへの明示的なバスリクエストを行なう。 0: バスリクエストイネーブル 1: バスリクエストディスエーブル

13.10.10 レスポンシブリンク SDRAM バスグラントレジスタ

オフセット: 0xFFFE_0024 属性 リード/ライト

31 30	21 20	16 15	5 4	0
MSG	-	DSG	-	ESG

RLSDBGRNT(*Responsive Link* SDram Bus GRaNT) レジスタは、追い越し用 SDRAM バスのバスグラント（どのバスマスタがバス権を有しているか）を示す。

- 0: バス権獲得
- 1: バス権開放

bit 名	機能
MSG	Mpu Sdram bus Grant: MPU がバス権を得ている
DSG	Data link Sdram bus Grant: Data Link がバス権を得ている DSG[4]: RLSDBGRNT[20]: Data link4 DSG[3]: RLSDBGRNT[19]: Data link3 DSG[2]: RLSDBGRNT[18]: Data link2 DSG[1]: RLSDBGRNT[17]: Data link1 DSG[0]: RLSDBGRNT[16]: Data link0(CPU)
ES	Event link Sdram bus Grant: Event Link がバス権を得ている ESG[4]: RLSDBGRNT[4]: Event link4 ESG[3]: RLSDBGRNT[3]: Event link3 ESG[2]: RLSDBGRNT[2]: Event link2 ESG[1]: RLSDBGRNT[1]: Event link1 ESG[0]: RLSDBGRNT[0]: Event link0(CPU)

13.10.11 レスポンシブリンクルーティングテーブルバスリクエストレジスタ

オフセット: 0xFFFE_0028 属性 ライト

31		1	0
	-		BRQ

Responsive Link のルーティングテーブルのバスには、*Responsive Link* とプロセッサバスの 2 つのバスマスタが接続されているが、デフォルトのバスマスタは *Responsive Link* である。プロセッサ側からルーティングテーブルをアクセスしたい場合には、本ビットを有効にすることで、ルーティングテーブルバスのバス権をプロセッサ側（プロセッサや DMAC 等）が得ることができる。*Responsive Link* 側がルーティングテーブルを参照できなくなる（パケットのルーティングができなくなる）という副作用がある。

bit 名	機能
BRQ	RLTBLBREQ (<i>Responsive Link</i> routing TaBLe Bus REQuest): Default 1 本ビットはレスポンシブリンクのルーティングテーブルバスへのバスリクエストを行なう。 0: バスリクエストイネーブル 1: バスリクエストディスエーブル

オフセット: 0xFFFE_0028 属性 リード

31 30	21 20	16 15	5 4	0
MRR	-	DRR	-	ERR

本ビットはプロセッサバス側からレスポンスブリンクのルーティングテーブルバスへのバスリクエストを示す。

0: バスリクエスト有
1: バスリクエスト無

bit 名	機能
MRR	Mpu Routing table bus Request
DRR	Data link Routing table bus Request DRR[4]: RLTBLBREQ[20]: Data link4 DRR[3]: RLTBLBREQ[19]: Data link3 DRR[2]: RLTBLBREQ[18]: Data link2 DRR[1]: RLTBLBREQ[17]: Data link1 DRR[0]: RLTBLBREQ[16]: Data link0(CPU)
ERR	Event link Routing table bus Request ERR[4]: RLTBLBREQ[4]: Event link4 ERR[3]: RLTBLBREQ[3]: Event link3 ERR[2]: RLTBLBREQ[2]: Event link2 ERR[1]: RLTBLBREQ[1]: Event link1 ERR[0]: RLTBLBREQ[0]: Event link0(CPU)

13.10.12 レスポンスブリンクルーティングテーブルバスグラントレジスタ

オフセット: 0xFFFE_002C 属性 リード

31 30	21 20	16 15	5 4	0
MRRG	-	DRG	-	ERG

RLTBLBGRNT (*Responsive Link* routing TaBLe Bus GRaNT) レジスタは、レスポンスブリンクのルーティングテーブルバスのバスグラント（どのバスマスタがバス権を有しているか）を示す。

- 0: バス権獲得
1: バス権開放

bit 名	機能
MRG	Mpu Routing table bus Grant: MPU がバス権を得ている
DRG	Data link Routing table bus Grant: Data Link がバス権を得ている DRG[4]: RLTBLBGRNT[20]: Data link4 DRG[3]: RLTBLBGRNT[19]: Data link3 DRG[2]: RLTBLBGRNT[18]: Data link2 DRG[1]: RLTBLBGRNT[17]: Data link1 DRG[0]: RLTBLBGRNT[16]: Data link0(CPU)
ERG	Event link Routing table bus Grant: Event Link がバス権を得ている ERG[4]: RLTBLBGRNT[4]: Event link4 ERG[3]: RLTBLBGRNT[3]: Event link3 ERG[2]: RLTBLBGRNT[2]: Event link2 ERG[1]: RLTBLBGRNT[1]: Event link1 ERG[0]: RLTBLBGRNT[0]: Event link0(CPU)

13.10.13 イベントリンク LRU アドレスレジスタ

オフセット: 0xFFFE_0030 属性 リード

31	10 9	0
-	ELLRUA	

bit 名	機能
ELLRUA	ELLRUA (Event Link LRU Address) レジスタはイベントリンクのルーティングテーブル中で、最も近くに使用されたテーブルの格納されているアドレスを示す。

13.10.14 データリンク LRU アドレスレジスタ

オフセット: 0xFFFE_0034 属性 リード

31	10 9	0
-	DLLRUA	

bit 名	機能
DLLRUA	DLLRUA (Data Link LRU Address) レジスタはデータリンクのルーティングテーブル中で、最も近くに使用されたテーブルの格納されているアドレスを示す。

13.10.15 レスポンシブリンク用割り込みコントローライナーブルレジスタ

オフセット: 0xFFFE_0038 属性 リード

31 _____ 1 0
 RLICE

bit 名	機能
RLICE	RLICE (<i>Responsive Link</i> Interrupt Controller Enable) レジスタはレスポンスブリンク用割り込みコントローラ RLIRC のイネーブルビットを示す．1 のとき，RLIRC は出力を行っている．

13.10.16 イベントリンク用 SDRAM ループカウントレジスタ

オフセット: 0xFFFE_0040 属性 リード/ライト

31	8	7	0
-	ELSDCNT		

追い越し用 SDRAM に退避されたイベントパケットを *Responsive Link* イベントスイッチに再度送信してよいかどうかを調べる間隔を指定する。短すぎると消費電力が大きくなり、長すぎるとリアルタイム性が損なわれる。

bit 名	機能
ELSDCNT	ELSDCNT (Event Link SDRAM loop CouNTer) レジスタの設定により、追い越し用 SDRAM に退避されているイベント packets をイベントスイッチに再送しようとするリトライの間隔を 1 packet 分の送信時間を単位として指定する。(1 - 40) Default: 32

13.10.17 データリンク用 SDRAM ループカウントレジスタ

オフセット: 0xFFFE_0044 属性 リード/ライト

31	4	3	0
-			DLSDCNT

追い越し用 SDRAM に退避されたデータ packets を *Responsive Link* データスイッチに再度送信してよいかどうかを調べる間隔を指定する．短すぎると消費電力が大きくなり，長すぎるとリアルタイム性が損なわれる．

bit 名	機能
DRLOL	Data link の RLOL レジスタ DRLOL[4]: RLOL[20]: Data link4 DRLOL[3]: RLOL[19]: Data link3 DRLOL[2]: RLOL[18]: Data link2 DRLOL[1]: RLOL[17]: Data link1 DRLOL[0]: RLOL[16]: Data link0(CPU)
ERLOL	Event link の RLOL レジスタ ERLOL[4]: RLOL[4]: Event link4 ERLOL[3]: RLOL[3]: Event link3 ERLOL[2]: RLOL[2]: Event link2 ERLOL[1]: RLOL[1]: Event link1 ERLOL[0]: RLOL[0]: Event link0(CPU)

オフセット: 0xFFFE_004c 属性 ライト

31	2	1	0
			RLOI

本ビットの設定により、レスポンスリンクのオフライン割り込み及びオンライン割り込みをクリアできる。

- 1: 割り込みクリアを行わない
0: 割り込みクリア

bit 名	機能
RLOL[0]	<i>Responsive Link</i> Down IRQ Clear: オフライン割り込みのクリア
RLOL[1]	<i>Responsive Link</i> Wakeup IRQ Clear: オンライン割り込みのクリア

13.11 DPM (Dual Port Memory)

Responsive Link とプロセッサは基本的に DPM を介してデータの送受信を行う。DPM はその名の通り 2port を有しており、片方はプロセッサバスに接続され、もう片方は *Responsive Link* の Link0 に接続されている。

Data in/out control register および, Event in/out control register を設定することでパケットの送信/受信方法を決定することができる。イベントパケットの送信および, 受信には Event packet in/out 専用の DPM を用い, データパケットの送信および, 受信には Data packet in/out 専用の DPM を使用する。

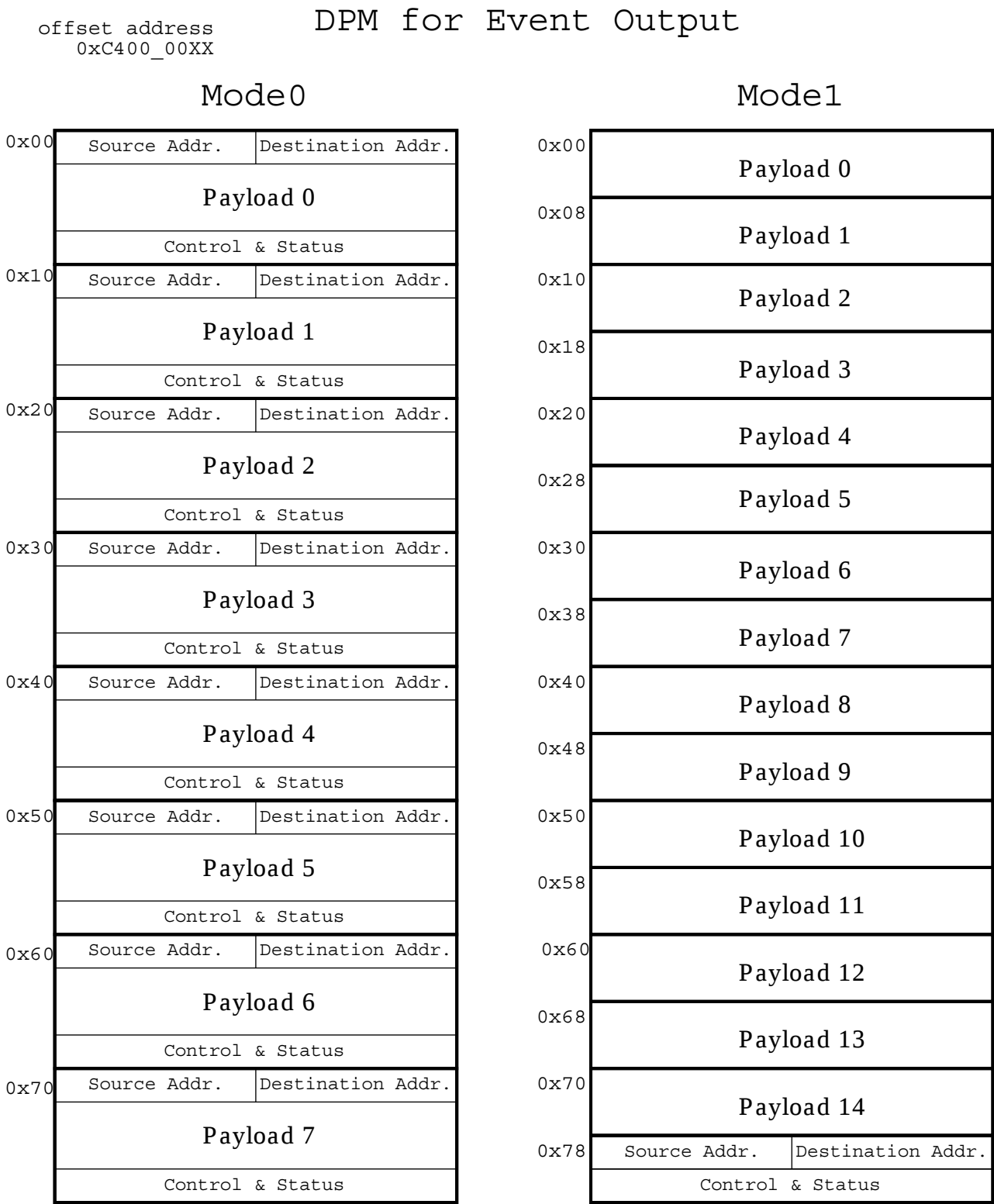
以下に Event in/out , Data in/out それぞれの DPM について説明する .

13.11.1 Event Output

図 13.9 にイベントリンク出力用 DPM の構成を示す。Event out control register (図 13.10 参照) に対して、開始アドレス From_Addr (byte address ではなく word address) と終了アドレス To_Addr (word address) を設定することにより、複数バケットを一度に送信できる。From_Addr と To_Addr は人間に分かりやすいようにこのような名前を付けられているが、実際には全く同じ機能のレジスタが二つ用意されている。From_Addr, To_Addr 共に、設定された word address - 1 のアドレスに DPM のプロセッサバス側からデータが書かれた瞬間に、DPM から Link0 に対して出力を開始する。

例えば、Mode0 を使用し、From_Addr を 0x00 に設定し To_Addr を 0x07 (byte address: 0x1c) に設定したとする。プロセッサバス側から DMAC もしくはプロセッサによって Payload0, Payload1 の順に DPM にデータが書かれたとすると、DPM のプロセッサ側から 0x06 番地にデータが書かれた瞬間に DPM から *Responsive Link* の Link0 に出力を開始する (この場合、実際には From_Addr には意味がない。)

あるいは、Mode0 を使用し、From_Addr を 0x1f (byte address 0x3c) に設定し To_Addr を 0x2f (byte address: 0x7c) に設定し、さらに DMAC を continuous mode で使用すると、Payload0 ~ 3 の領域と Payload4 ~ 7 の領域を使用して、主記憶等に用意した DPM よりも大きな連続データをハードウェアのみで自動送信することができる (DPM のアドレスデコードの範囲内では、シャドウアドレスでも CS が生成され DPM にアクセスできるように設計しているため。)



13.9: DPM for Event Output

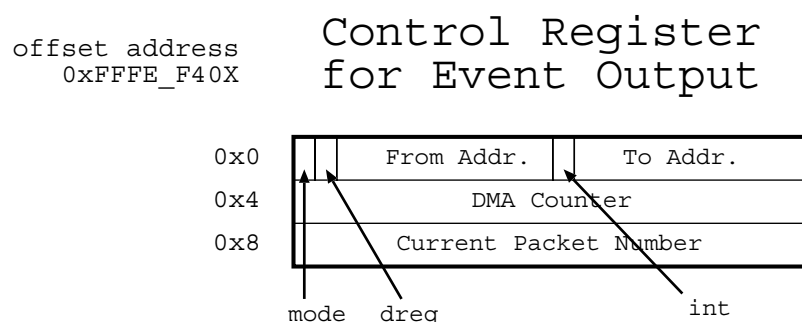


図 13.10: Event Out Control Register

DPM 制御レジスタ

DPM の制御レジスタ (図 13.10 参照) に以下を設定することで、送信の制御を行う。

制御レジスタ (r/w)

- Mode0: mode bit に 0 を設定、すべてのパケットに headr と trailer を付加する。
- Mode1: mode bit に 1 を設定、最後に共通の header と trailer を付加する (すべてのパケットの宛先が同一となる)。
- Int: 本ビットを 1 に設定すると、終了時に EOP(End Of Packet) 割り込みを生成する。
- Dreq: 本ビットを 1 に設定すると、DMA Counter に設定した回数分だけ DMA を行う。
- From_Addr: 設定された word address - 1 のアドレスに DPM のプロセッサバス側からデータが書かれた瞬間に DPM から Link0 に対して出力を開始する。
- To_Addr: 設定された word address - 1 のアドレスに DPM のプロセッサバス側からデータが書かれた瞬間に DPM から Link0 に対して出力を開始する。

DMA Counter (r/w) DMA の回数を指定する

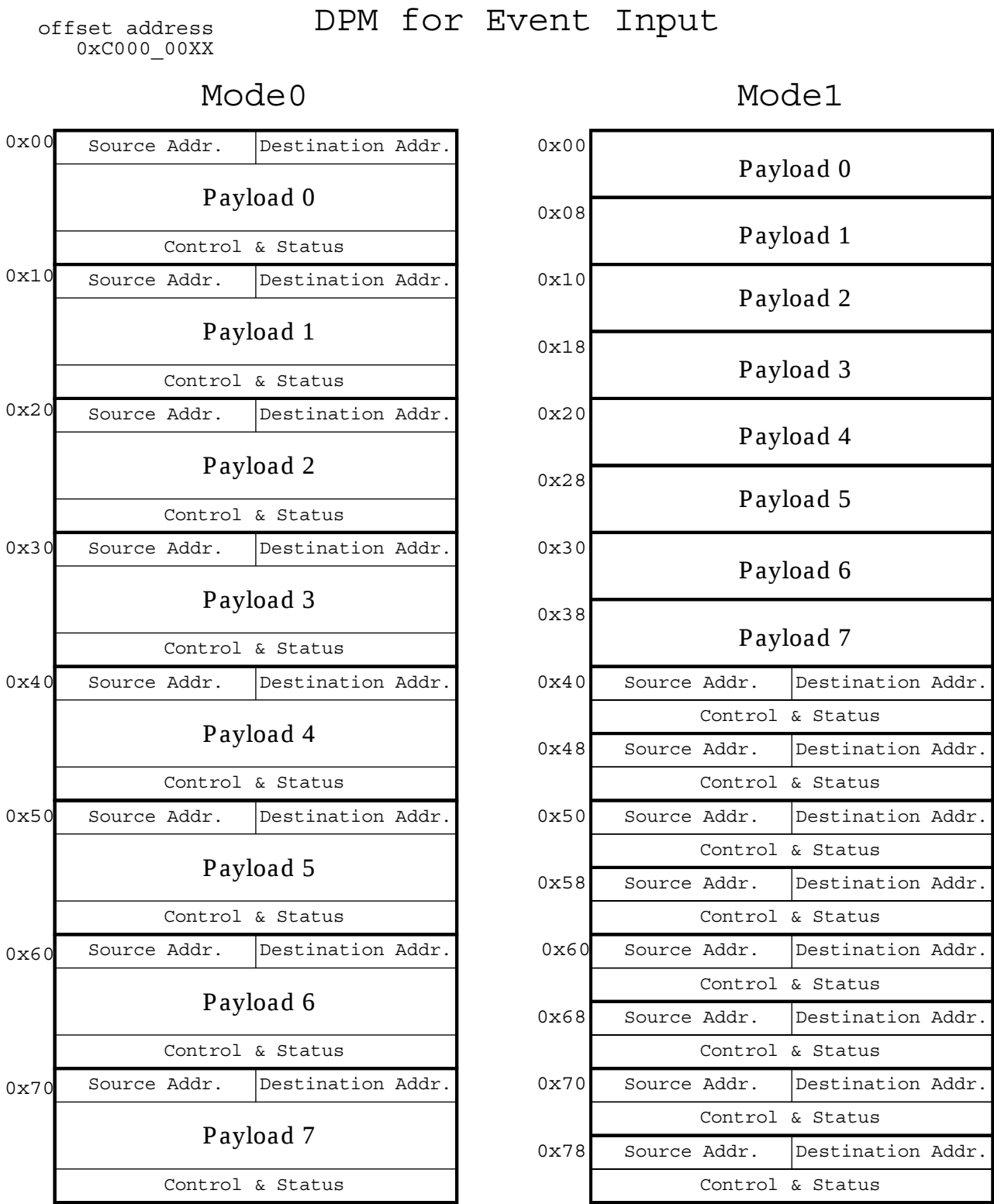
Current Packet Number (r) 現在送信されているパケット番号 (図 13.9 の payload 番号に相当) を示す

13.11.2 Event Input

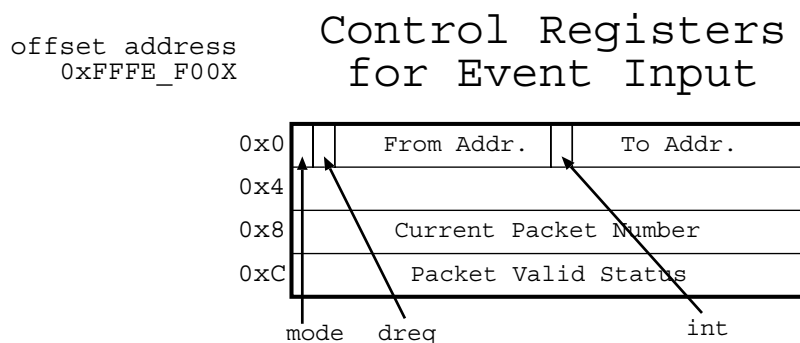
図 13.11 にイベントリンク入力用 DPM の構成を示す。Event in control register (図 13.12 参照) に対して、開始アドレス From_Addr (byte address ではなく word address) と終了アドレス To_Addr (word address) を設定することにより、複数パケットを一度に受信できる。From_Addr と To_Addr は人間に分かりやすいようにこのような名前を付けられているが、実際には全く同じ機能のレジスタが二つ用意されている。From_Addr, To_Addr 共に、設定された word address - 1 のアドレスに DPM の *Responsive Link* 側からデータが書かれた瞬間に、DPM からプロセッサバス側に対して出力 (DMA 転送) を開始する (dreq bit が設定されている場合)。int bit の割り込みを利用して、ソフトウェアで受信することもできる。

例えば、Mode0 を使用し、From_Addr を 0x00 に設定し To_Addr を 0x07 (byte address: 0x1c) に設定したとする。*Responsive Link* 側から Payload0, Payload1 の順に DPM に受信データが書かれていく。*Responsive Link* 側から DPM の 0x06 番地にデータが書かれた瞬間に DPM からプロセッサバス側に出力 (DMA 転送) を開始する (この場合、実際には From_Addr には意味がない)。

あるいは、Mode0 を使用し、From_Addr を 0x1f(byte address 0x3c) に設定し To_Addr を 0x2f(byte address: 0x7c) に設定し、さらにDMACを continuous mode で使用すると、Payload0～3の領域とPayload4～7の領域を使用して、主記憶等に用意したDPMよりも大きなメモリ領域（サイクリックバッファ等）に対して、受信データをハードウェアのみで連続的に自動受信することができる（DPMのアドレスデコードの範囲内では、シャドウアドレスでもCSが生成されDPMにアクセスできるように設計しているため。）



☒ 13.11: DPM for Event Input



☒ 13.12: Event in control register

DPM 制御レジスタ

DPM の制御レジスタ（図 13.12 参照）に以下を設定することで、受信の制御を行う。

制御レジスタ (r/w)

- Mode0: mode bit に 0 を設定。すべてのパケットそれぞれに header と trailer が付加された状態で DPM に受信される。
- Mode1: mode bit に 1 を設定。ヘッダとペイロードを図 13.11 のように分離して受信。
- Int: 本ビットを 1 に設定すると、受信終了時にプロセッサに受信完了割り込みを発生する。
- Dreq: 本ビットを 1 に設定すると、From_Addr か To_Addr に設定した word address - 1 にパケットを受信した際に、DMA に対して DREQ を発生する。
- From_Addr: 設定された word address - 1 のアドレスに DPM の *Responsive Link* 側からデータが書かれた瞬間に DPM からプロセッサバス側に対して出力を開始する。
- To_Addr: 設定された word address - 1 のアドレスに DPM の *Responsive Link* 側からデータが書かれた瞬間に DPM からプロセッサバス側に対して出力を開始する。

Current Packet Number (r) 現在送信されているパケット番号 (図 13.11 の payload 番号に相当) を示す

Packet Valid Status ハードウェアデバッグ用レジスタ

13.11.3 Data Output

図 13.13 にデータリンク出力用 DPM の構成を示す。Data out control register (図 13.14 参照) に対して、開始アドレス From_Addr (byte address ではなく word address) と終了アドレス To_Addr (word address) を設定することにより、複数パケットを一度に送信できる。From_Addr と To_Addr は人間に分かりやすいようにこのような名前を付けられているが、実際には全く同じ機能のレジスタが二つ用意されている。From_Addr, To_Addr 共に、設定された word address - 1 のアドレスに DPM のプロセッサバス側からデータが書かれた瞬間に、DPM から Link0 に対して出力を開始する。

例えば，Mode0 を使用し，From_Addr を 0x000 に設定し To_Addr を 0x01f (byte address: 0x07c) に設定したとする．プロセッサバス側から DMAC もしくはプロセッサによって Payload0, Payload1 の順に

DPM にデータが書かれたとすると、DPM のプロセッサ側から word address 0x01e 番地にデータが書かれた瞬間に DPM から *Responsive Link* の Link0 に出力を開始する (この場合、実際には From_Addr には意味がない。)

あるいは、Mode0 を使用し、From_Addr を 0x0ff(byte address 0x3fc) に設定し To_Addr を 0x1ff(byte address: 0x7fc) に設定し、さらに DMAC を continuous mode で使用すると、Payload0~15 の領域と Payload16~31 の領域を使用して、主記憶等に用意した DPM よりも大きな連続データをハードウェアのみで自動送信することができる (DPM のアドレスデコードの範囲内では、シャドウアドレスでも CS が生成され DPM にアクセスできるように設計しているため。)

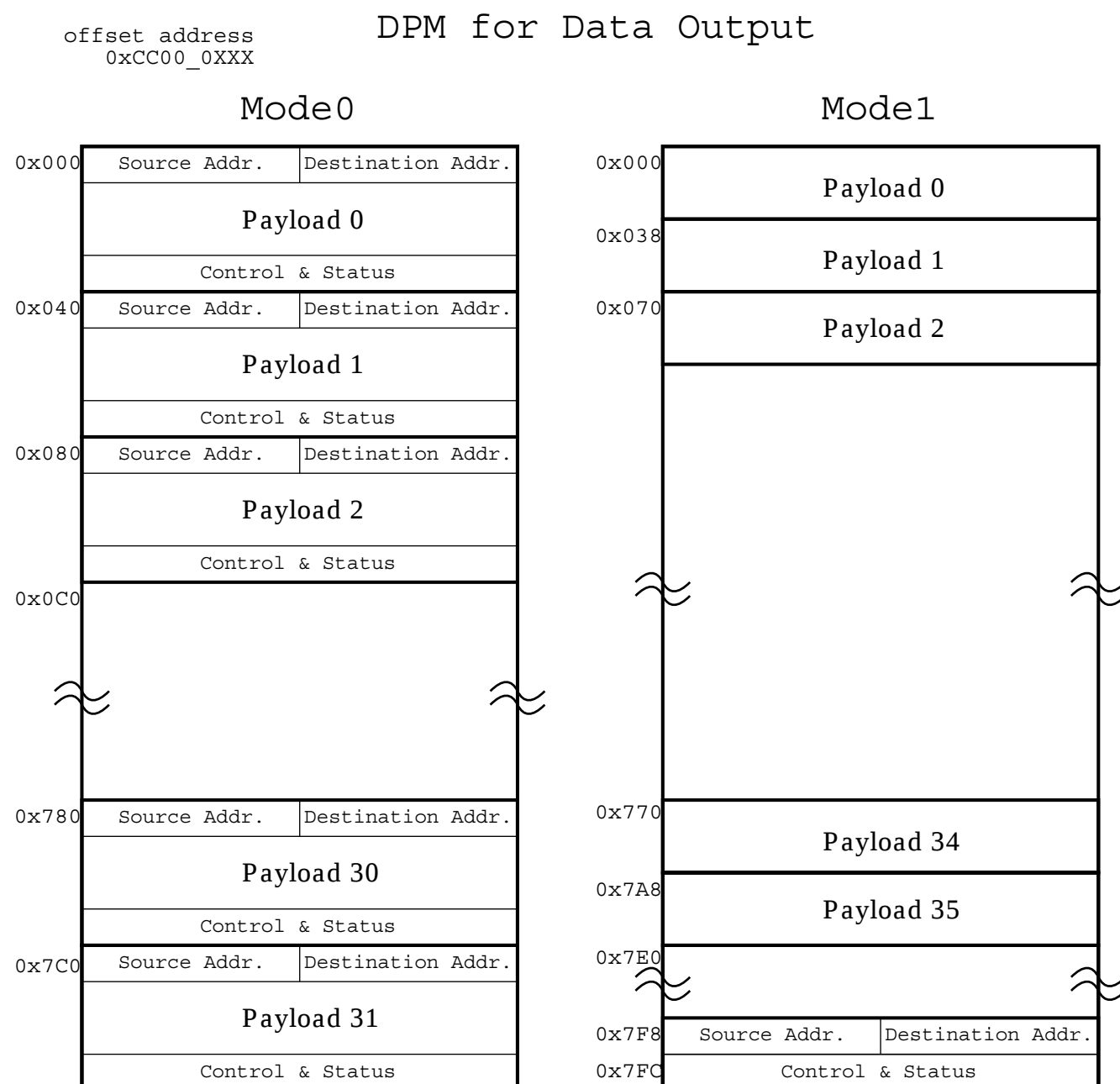


図 13.13: DPM for Data Output

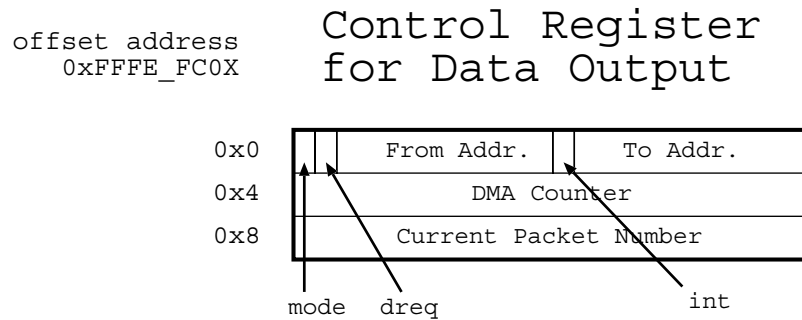


図 13.14: Data Out Control Register

DPM 制御レジスタ

DPM の制御レジスタ (図 13.14 参照) に以下を設定することで、送信の制御を行う。

制御レジスタ (r/w)

- Mode0: (r/w) mode bit に 0 を設定。すべてのパケットに headr と trailer を付加する。
- Mode1: (r/w) mode bit に 1 を設定。最後に共通の header と trailer を付加する (すべてのパケットの宛先が同一となる)。
- Int: (r/w) 本ビットを 1 に設定すると、終了時に EOP(End Of Packet) 割り込みを生成する。
- Dreq: (r/w) 本ビットを 1 に設定すると、DMA Counter に設定した回数分だけ DMA を行う。
- From_Addr: (r/w) 設定された word address - 1 のアドレスに DPM のプロセッサバス側からデータが書かれた瞬間に DPM から Link0 に対して出力を開始する。
- To_Addr: (r/w) 設定された word address - 1 のアドレスに DPM のプロセッサバス側からデータが書かれた瞬間に DPM から Link0 に対して出力を開始する。

DMA Counter (r/w) DMA の回数を指定する

Current Packet Number (r) 現在送信されているパケット番号 (図 13.13 の payload 番号に相当) を示す

13.11.4 Data Input

図 13.15 にデータリンク入力用 DPM の構成を示す。Data in control register (図 13.16 参照) に対して、開始アドレス From_Addr (byte address ではなく word address) と終了アドレス To_Addr (word address) を設定することにより、複数パケットを一度に受信できる。From_Addr と To_Addr は人間に分かりやすいようにこのような名前を付けられているが、実際には全く同じ機能のレジスタが二つ用意されている。From_Addr, To_Addr 共に、設定された word address - 1 のアドレスに DPM の *Responsive Link* 側からデータが書かれた瞬間に、DPM からプロセッサバス側に対して出力 (DMA 転送) を開始する (dreq bit が設定されている場合)。int bit の割り込みを利用して、ソフトウェアで受信することもできる。

例えば、Mode0 を使用し、From_Addr を 0x000 に設定し To_Addr を 0x01f (byte address: 0x07c) に設定したとする。Responsive Link 側から Payload0, Payload1,... の順に DPM に受信データが書かれていく。

Responsive Link 側から DPM の word address 0x1e 番地にデータが書かれた瞬間に DPM からプロセッサバス側へ出力 (DMA 転送) を開始する (この場合, 実際には From_Addr には意味がない.)

あるいは, Mode0 を使用し, From_Addr を 0x0ff(byte address 0x3fc) に設定し To_Addr を 0x1ff(byte address: 0x7fc) に設定し, さらに DMAC を continuous mode で使用すると, Payload0~15 の領域と Payload16~31 の領域を使用して, 主記憶等に用意した DPM よりも大きなメモリ領域 (サイクリックバッファ等) に対して, 受信データをハードウェアのみで連続的に自動受信することができる (DPM のアドレスデコードの範囲内では, シャドウアドレスでも CS が生成され DPM にアクセスできるように設計しているため.)

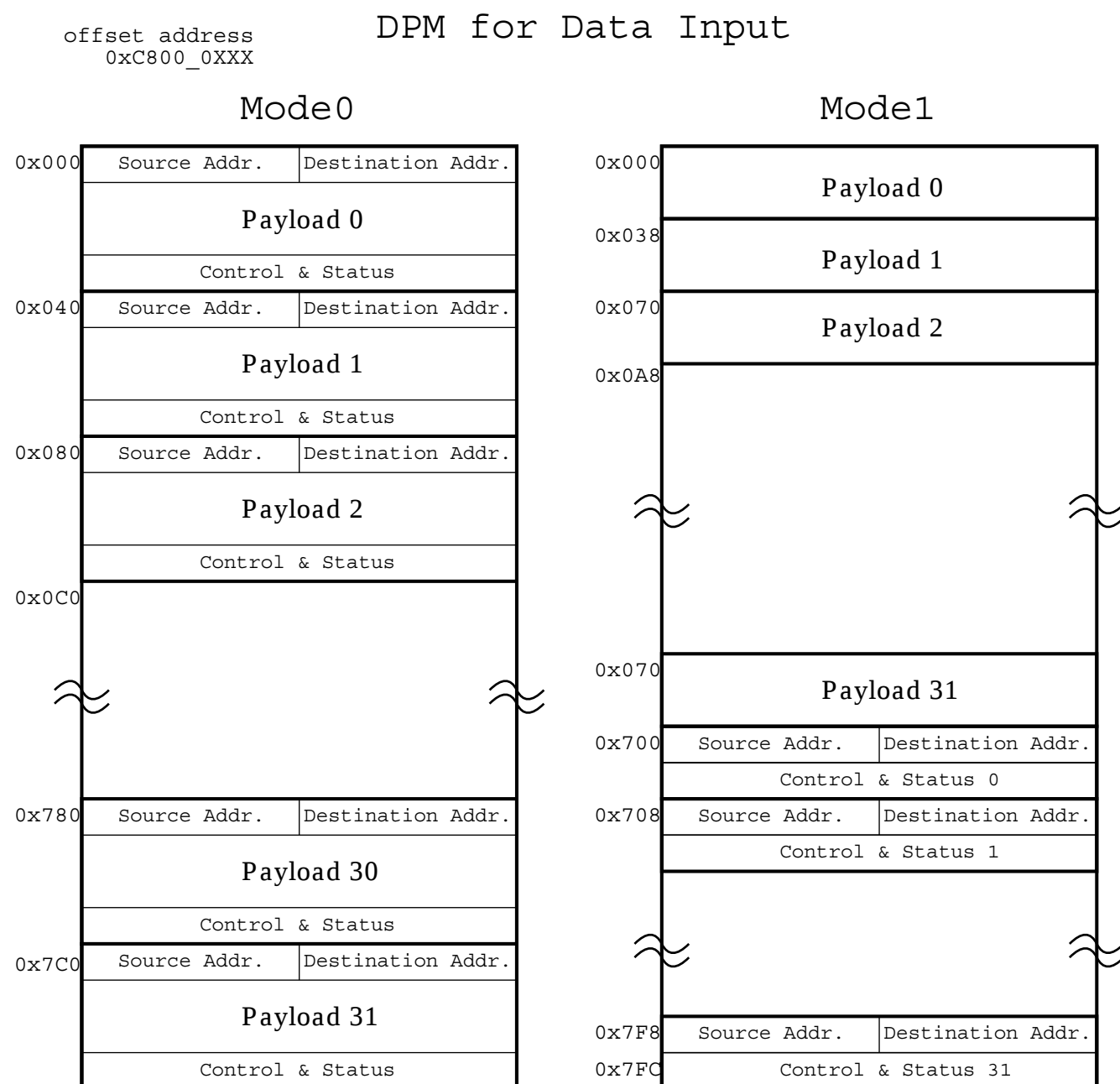
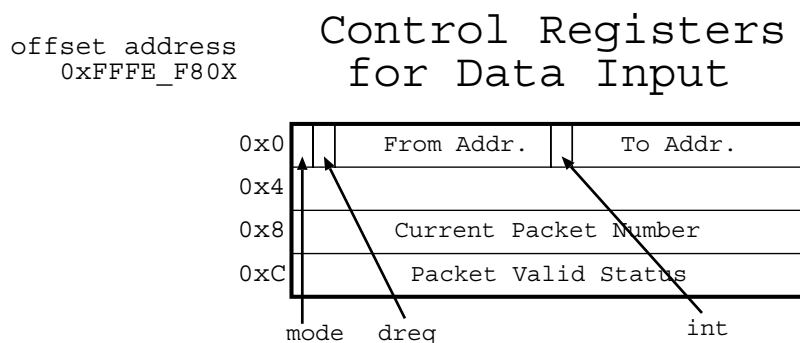


図 13.15: DPM for Data Input



☒ 13.16: Data In Control Register

DPM 制御レジスタ

DPM の制御レジスタ（図 13.16 参照）に以下を設定することで、受信の制御を行う。

制御レジスタ (r/w)

- Mode0: mode bit に 0 を設定。すべてのパケットそれぞれに header と trailer が付加された状態で DPM に受信される。
- Mode1: mode bit に 1 を設定。ヘッダとペイロードを図 13.15 のように分離して受信。
- Int: 本ビットを 1 に設定すると、受信終了時にプロセッサに受信完了割り込みを発生する。
- Dreq: 本ビットを 1 に設定すると、From_Addr か To_Addr に設定した word address - 1 にパケットを受信した際に、DMA に対して DREQ を発生する。

Current Packet Number (r) 現在送信されているパケット番号 (図 13.15 の payload 番号に相当) を示す

Packet Valid Status ハードウェアデバッグ用レジスタ

13.12 通信方法

13.12.1 手順

1. 通信速度の設定—*Responsive Link* 速度設定レジスタ
2. リンクの初期化—*Responsive Link* 初期化レジスタ
3. ルーティングテーブルのバスリクエスト—*Responsive Link* バスリクエストレジスタ
4. ルーティングテーブルの設定
5. ルーティングテーブルのバスリリース—*Responsive Link* バスリクエストレジスタ
6. DPM の設定—Event in/out control レジスタおよび, Data in/out control レジスタ
7. DPM にデータを書き込む → パケット送信

DMA を用いた送信

DPM の容量には当然限界がある。しかし、レスポンスリンクでは、DMA と DPM が協調して動作することで、DPM の容量を越えるような大きなデータを一度に送信することが可能である。その際の手順は以下の通りである。ただし、総データ量は N packet 分であることを仮定する。

DPM の設定

1. N の約数のうち最大のものを f とする。ただし、データリンクでは f_{i36} 、イベントリンクでは f_{i15} であるとする。
2. DPM の DMA Counter を $(N/f)-1$ に設定する。
3. DPM の MODE1_HEADER 及び MODE1_TRAILER に宛先およびパケットの持つべき性質 (受信側での割込みなど) を設定する。
4. DPM のコントロールレジスタを mode 1, from(0), to($f*0xe+0xd$), DREQ に設定する。(mode 0 で送信する場合、DMA の転送元にはパケットの形でデータが存在している必要がある。ただし、この場合手順 3 は必要無い。)

DMA の設定

1. DMA の送信元を送信したいデータの格納されているメモリの先頭アドレスに設定する。
2. DMA の送信先を送信用 DPM の先頭のアドレスにする。
3. DMA の送信先を送信用 DPM の先頭のアドレスにする。
4. DMA のコントロールレジスタは SAU, RL, MTM, ST を ON にする。(この ST による起動が DMA Counter の設定時に差し引いた 1 回に相当する)

13.12.2 相互通信の際の注意点

相互通信をする際に注意すべきは、二つのボードをつなげてから、まずそれぞれのボードにおいて「通信速度の設定」を行い、さらに、それぞれのボードにおいて「リンクの初期化」を行う。

当然、通信速度は同じでなければならない。また、リンクの初期化はボードをつなげてから行わないと相互通信ができないので注意すること。その他の設定は個別に各ボードで行う (モニタでの相互通信には、リンクの初期化モジュールを作成し、ボードをつなげたあと、そのモジュールを実行することにより相互通信を行う。)

14

DMAC

- 32/16/8 bit I/F
- 入力チャネル：4
- 優先順位：固定優先度及びラウンドロビン
- Memory to memory 転送機能
- Bus sizing 機能 (8, 16bit I/O 用)
- Bus swapping 機能 (8, 16bit I/O 用)

14.1 レジスタマップ

DMAC	初期アドレス
DMAC0	FFFF0000
DMAC1	FFFF1000
DMAC2	FFFF2000

offset	31	24	23	16	15	8	7	0	
0x800	-							PRI	
0x804	-							IC	
0x40*(x)+0x04	PSA<31:0>								
0x40*(x)+0x08	MDA<31:0>								
0x40*(x)+0x18	LN<31:0>								
0x40*(x)+0x0c	ID<31:0>								
0x40*(x)+0x10	-							DA S AUBM RL PCMTMR32P16P8PS16S8IERIEDST	
0x40*(x)+0x14	L0	L1	L2	L3	-				ER ED

14.1.1 DMA 制御レジスタ

ライト/リード

オフセット: 0x800

31	1 0
-	
	PRI

bit 名	機能
PRI	PRiority :Default 0 本ビットは DMA チャンネルのプライオリティを示す 0:プライオリティはラウンドロビン 1:プライオリティは ch0>ch1>ch2>ch3

14.1.2 DMA 割り込みクリアレジスタ

オフセット: 0x804

31	1 0
-	
	IC

bit 名	機能
IC	Interrupt Clear 本ビットは DMA 割り込みのクリアを行う。0:割り込みクリア

14.1.3 ポート/ソースアドレスレジスタ

オフセット: $0x40 \times (x) + 0x04$

31	0
PSA<31:0>	

bit 名	機能
PSA<31:0>	Port/Source Address :Default X チャンネル x の DMA に対し、本ビットはメモリから I/O への転送の時 (MODE レジスタの MTM ビットが 0) ポートアドレスを示し、メモリからメモリへの転送の時 (MODE レジスタの MTM ビットが 1) ソースアドレスを示す。

14.1.4 メモリ/デスティネーションアドレスレジスタ

オフセット: $0x40 \times (x) + 0x08$

31	0
MDA<31:0>	

bit 名	機能
MDA<31:0>	Memory/Destination Address :Default X チャンネル x の DMA に対し、本ビットはメモリから I/O への転送の時 (MODE レジスタの MTM ビットが 0) メモリアドレスを示し、メモリからメモリへの転送の時 (MODE レジスタの MTM ビットが 1) デスティネーションアドレスを示す。

14.1.5 転送レングスレジスタ

オフセット: $0x40 \times (x) + 0x18$

31	0
LN<31:0>	

bit 名	機能
LN<31:0>	transfer LeNgtH :Default X チャンネル x の DMA に対し、本レジスタは転送レングスを示す。単位はバイトである。

14.1.6 データバッファレジスタ

オフセット: $0x40 \times (x) + 0x0c$

31	0
ID<31:0>	

bit 名	機能
ID<31:0>	Internal Data :Default X チャンネル x の DMA に対し、DMA 転送時一度内部のデータバッファにてメモリにライトするデータを組み立てるが、そのデータバッファの値が読める。どのロケーションに有効なデータがあるかはステータスレジスタを見る必要がある。

bit 名	機能																
DAS	Destination Address Update :Default X 0:メモリアドレスレジスタで設定したアドレスが次の転送にも使用される． 1:メモリアドレスレジスタの値は，最後に転送を行ったアドレスより 1 ワード先を示す．																
SAU	Source Address Update :Default X 0:ポートアドレスレジスタで設定したアドレスが次の転送にも使用される． 1:ポートアドレスレジスタの値は，最後に転送を行ったアドレスより 1 ワード先を示す．																
BM	Burst Mode :Default X 0:バースト転送しない． 1:バースト転送する．																
RL	Responsive Link :Default X 1:レスポンスリンク用 DPM に対する DMA 転送を行う．																
PCI	PCI :Default X 1:PCI に対して DMA 転送を行う．																
MTM	Memory To Memory transfer :Default X 0:ポートアドレスレジスタで設定した I/O とメモリ間の DMA 転送であることを示す．転送方向は MR ビットにて指定する． 1: ソースアドレスからデスティネーションアドレスへ，レンジレジスタで設定したバイト数のデータを DMA 転送を行う．アドレスカウンタは UP 方向のみのカウントとする．また，4 バイトバウンダリでない転送領域及びレンジの DMA 転送は Memory To Memory ではサポートしない．																
MR	MR Memory Read :Default X 0:I/O からメモリへの転送であることを示す． 1:メモリから I/O への転送であることを示す．																
32P	32bit I/O Port :Default X 0:don't care 1:MTM ビットが 0 の時 32bit の I/O ポートとの転送であることを示す．この時，ポートアドレスのビット 1, 0 は無視される．																
16P	16P 16bit I/O Port :Default X 0:don't care 1:MTM ビットが 0 の時 16bit の I/O ポートとの転送であることを示す．この時，ポートアドレスのビット 0 は無視され，ビット 1 によりどのデータバスに接続されるか (D31-16 or D15-0) を示す．																
8P	8P 8bit I/O Port :Default X 0:don't care 1:MTM ビットが 0 の時 8bit の I/O ポートとの転送であることを示す．この時，ポートアドレスのビット 1, 0 によりどのデータバスに接続されるか (D31-24 or D23-16 or D15-8 or D7-0) を示す．																
S16	Swap at 16bit :Default X 0:don't care 1: 16bit 単位でデータのスワップを行う． 31 <table border="1"><tr><td>A</td><td>B</td><td>C</td><td>D</td></tr></table> 0 → 31 <table border="1"><tr><td>C</td><td>D</td><td>A</td><td>B</td></tr></table> 0	A	B	C	D	C	D	A	B								
A	B	C	D														
C	D	A	B														
S8	Swap at 8bit :Default X 0:don't care 1: 8bit 単位でデータのスワップを行う． 31 <table border="1"><tr><td>A</td><td>B</td><td>C</td><td>D</td></tr></table> 0 → 31 <table border="1"><tr><td>B</td><td>A</td><td>D</td><td>C</td></tr></table> 0 S16=1,S8=1 をセットすると以下のようにスワップされる． 31 <table border="1"><tr><td>A</td><td>B</td><td>C</td><td>D</td></tr></table> 0 → 31 <table border="1"><tr><td>D</td><td>C</td><td>B</td><td>A</td></tr></table> 0	A	B	C	D	B	A	D	C	A	B	C	D	D	C	B	A
A	B	C	D														
B	A	D	C														
A	B	C	D														
D	C	B	A														
IER	Interrupt enable of ER-bit :Default 0 0:割り込みを発生しない． 1:割り込み発生を許可する．																
IED	Interrupt enable of ED-bit :Default 0 0:割り込みを発生しない． 1:割り込み発生を許可する．																
ST	Start :Default 0 0:DMA 転送を停止させる． 0 をライト後 DMAC は初期化される． 1:DMA 転送を起動する．																

本レジスタで設定できるモードは次ページの通りであり，それ以外の設定では動作の保証はしない．

転送モード		スワップなし (S16=0,S8=0)	スワップあり (S16=0,S8=1)	スワップあり (S16=1,S8=0)	リトルエンディアン (S16=1,S8=1)
メモリ (32bit)	メモリ (32bit)	○	×	×	○
メモリ (32bit)	I/O 32bit(D31-0)	○	○	○	○
	I/O 16bit(D31-16)	○	×	×	○
	I/O 16bit(D15-0)	○	×	×	○
	I/O 8bit(D31-24)	○	×	×	○
	I/O 8bit(D23-16)	○	×	×	○
	I/O 8bit(D15-8)	○	×	×	○
	I/O 8bit(D7-0)	○	×	×	○
メモリ (D31-16)	I/O 8bit(D31-24)	○	×	×	○

14.1.8 ステータスレジスタ

オフセット: 0x40*(x)+0x14 ライト/リード

31	30	29	28	27											2	1	0
L0	L1	L2	L3													ER	ED

bit 名	機能
L0	Location 0 :Default 0 0:内部データレジスタの D31-24 は有効なデータでない . 1:内部データレジスタの D31-24 は有効なデータである .
L1	Location 1 :Default 0 0:内部データレジスタの D23-16 は有効なデータでない . 1:内部データレジスタの D23-16 は有効なデータである .
L2	Location 2 :Default 0 0:内部データレジスタの D15-8 は有効なデータでない . 1:内部データレジスタの D15-8 は有効なデータである .
L3	Location 3 :Default 0 0:内部データレジスタの D7-0 は有効なデータでない . 1:内部データレジスタの D7-0 は有効なデータである .
ER	Error :Default 0 0:don't care 1:DMA 転送中にエラーが発生して DMA 転送が停止したことを示す . 本ビットは 0 をライトするとクリアされる .
ED	END :Default 0 0:don't care 1:DMA 転送が終了すると 1 に設定される . 本ビットは 0 をライトするとクリアされる .

15

バスサイジング機能付き DMA

15.1 本 DMA の特徴

256 bit ⇔ 32 bit のバスサイジングをしながら転送する。

15.2 制御レジスタ

表 15.1: 制御レジスタ一覧

アドレス	レジスタ名	用途
0xFFFFD000	PSA	転送元アドレスを指定 (32 bit)
0xFFFFD004	MDA	転送先アドレスを指定 (32 bit)
0xFFFFD008	LENGTH	転送データ数を指定 (byte)
0xFFFFD00C	MODE	転送モード指定、転送開始指定

15.3 制御レジスタ詳細

15.3.1 PSA レジスタ

アドレス: 0xFFFFD000

DMA 転送先のアドレスを 32 bit で指定する。Read/Write 可能。

31	0
PSA	

15.3.2 MDA レジスタ

アドレス: 0xFFFFD004
DMA 転送元のアドレスを 32 bit で指定する。Read/Write 可能。



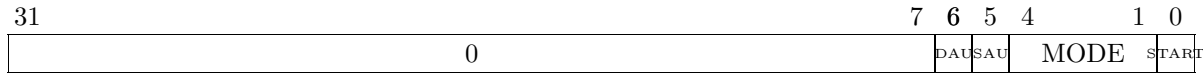
15.3.3 LENGTH レジスタ

アドレス: 0xFFFFD008
DMA 転送するデータ数を byte 単位で指定する。Read/Write 可能。



15.3.4 MODE レジスタ

アドレス: 0xFFFFD00C



bit 名	機能																														
DAU	DMA 転送開始時に転送先として設定されているアドレス。Write のみ可能。 <table><tr><th>設定値</th><th>動作</th></tr><tr><td>0</td><td>MDA に設定したアドレス</td></tr><tr><td>1</td><td>前回の転送先の続き</td></tr></table>	設定値	動作	0	MDA に設定したアドレス	1	前回の転送先の続き																								
設定値	動作																														
0	MDA に設定したアドレス																														
1	前回の転送先の続き																														
SAU	DMA 転送開始時に転送元として設定されているアドレス。Write のみ可能。 <table><tr><th>設定値</th><th>動作</th></tr><tr><td>0</td><td>MDA に設定したアドレス</td></tr><tr><td>1</td><td>前回の転送元の続き</td></tr></table>	設定値	動作	0	MDA に設定したアドレス	1	前回の転送元の続き																								
設定値	動作																														
0	MDA に設定したアドレス																														
1	前回の転送元の続き																														
MODE	DMA 転送元と転送先の対象を指定する。Read/Write 可能。 <table><tr><th>設定値</th><th>転送先</th><th>転送元</th></tr><tr><td>0000</td><td>I/O</td><td>I/O</td></tr><tr><td>0100</td><td>Memory</td><td>I/O</td></tr><tr><td>0001</td><td>I/O</td><td>Memory</td></tr><tr><td>0101</td><td>Memory</td><td>Memory</td></tr><tr><td>1100</td><td>SDRAM</td><td>I/O</td></tr><tr><td>1101</td><td>SDRAM</td><td>Memory</td></tr><tr><td>0011</td><td>I/O</td><td>SDRAM</td></tr><tr><td>0111</td><td>Memory</td><td>SDRAM</td></tr><tr><td>1111</td><td>SDRAM</td><td>SDRAM</td></tr></table> ● SDRAM : DDR SDRAM I/F (256 bit bus) ● Memory : 32 bit bus に接続されたメモリ ● I/O : 32 bit bus に接続された I/O	設定値	転送先	転送元	0000	I/O	I/O	0100	Memory	I/O	0001	I/O	Memory	0101	Memory	Memory	1100	SDRAM	I/O	1101	SDRAM	Memory	0011	I/O	SDRAM	0111	Memory	SDRAM	1111	SDRAM	SDRAM
設定値	転送先	転送元																													
0000	I/O	I/O																													
0100	Memory	I/O																													
0001	I/O	Memory																													
0101	Memory	Memory																													
1100	SDRAM	I/O																													
1101	SDRAM	Memory																													
0011	I/O	SDRAM																													
0111	Memory	SDRAM																													
1111	SDRAM	SDRAM																													
START	DMA の転送の開始を指定する。Read/Write 可能。 <table><tr><th>設定値</th><th>動作</th></tr><tr><td>0</td><td>DMA 転送終了状態</td></tr><tr><td>1</td><td>DMA 転送開始/転送中</td></tr></table>	設定値	動作	0	DMA 転送終了状態	1	DMA 転送開始/転送中																								
設定値	動作																														
0	DMA 転送終了状態																														
1	DMA 転送開始/転送中																														

15.4 注意事項

- データ転送に指定するアドレスは 8word(32Byte) アラインにそろえる必要がある。

16

パルスカウンタ

16.1 パルスカウンタ概要

- 位相（2 入力）による Up-Down Counter（いわゆるマウスカウンタ）
- Z 相によるリセット / 割り込み機能（ソフトウェアで選択可能）
- bit 幅：32bit
- パルスカウント機能：カウント数がコンペアレジスタにあらかじめ設定されている数になるとパルス（割り込み）を発生
- 上記パルス発生の許可レジスタ及びステータスレジスタ
- 外部入力
- チャンネル数：9

16.2 レジスタインタフェース

16.2.1 パルスカウンタ制御レジスタ

アドレス	パルスカウンタ制御レジスタ
0xFFFF7000	PLSCTRL[0]
0xFFFF7020	PLSCTRL[1]
0xFFFF7040	PLSCTRL[2]
0xFFFF7060	PLSCTRL[3]
0xFFFF7080	PLSCTRL[4]
0xFFFF70a0	PLSCTRL[5]
0xFFFF70c0	PLSCTRL[6]
0xFFFF70e0	PLSCTRL[7]
0xFFFF7100	PLSCTRL[8]

16.2.2 コンペアデータレジスタ

アドレス	コンペアデータレジスタ
0xFFFF7004	CMP[0]
0xFFFF7024	CMP[1]
0xFFFF7044	CMP[2]
0xFFFF7064	CMP[3]
0xFFFF7084	CMP[4]
0xFFFF70A4	CMP[5]
0xFFFF70C4	CMP[6]
0xFFFF70E4	CMP[7]
0xFFFF7104	CMP[8]

リード/ライト時

31	0
CMP<31:0>	

bit 名	機能
CMP<31:0>	Compare Data :Default X カウンタ値と比較す比較データを格納する．SEL bit が 0 の場合，カウンタがこの値と等しくなると割込みを発生する．

16.2.3 カウンタレジスタ

アドレス	カウンタレジスタ
0xFFFF7008	CNT[0]
0xFFFF7028	CNT[1]
0xFFFF7048	CNT[2]
0xFFFF7068	CNT[3]
0xFFFF7088	CNT[4]
0xFFFF70A8	CNT[5]
0xFFFF70C8	CNT[6]
0xFFFF70E8	CNT[7]
0xFFFF7108	CNT[8]

リード時

31	0
CNT<31:0>	

bit 名	機能
CNT<31:0>	Count Data :Default X ラッチパルスが入力された時にカウンタの値が本レジスタにラッチされる .

16.2.4 タイマレジスタ

アドレス	タイマレジスタ
0xFFFF700C	TIMER[0]
0xFFFF702C	TIMER[1]
0xFFFF704C	TIMER[2]
0xFFFF706C	TIMER[3]
0xFFFF708C	TIMER[4]
0xFFFF70AC	TIMER[5]
0xFFFF70CC	TIMER[6]
0xFFFF70EC	TIMER[7]
0xFFFF710C	TIMER[8]

リード / ライト時

31	0
TIMER<31:0>	

bit 名	機能
TIMER<31:0>	Timer Data :Default X 周期割り込みに使用するタイマ値を設定する . カウンタクロックをカウントし本タイマ値と等しくなると , SEL bit が 1 の場合 , 割り込みを発生させる .

17

PWM発生器

17.1 PWM発生器概要

- Counter 兼 Timer
- Up-Down Counter
- Bit 幅：32bit
- PWM 出力：内部レジスタの設定によってデューティ比の異なる矩形波を出力
- 外部入力可能
- チャンネル数：9

17.2 PWMコントロールレジスタ

アドレス	CTRL レジスタ
0xFFFF7200	PWMCTRL[0]
0xFFFF7220	PWMCTRL[1]
0xFFFF7240	PWMCTRL[2]
0xFFFF7260	PWMCTRL[3]
0xFFFF7280	PWMCTRL[4]
0xFFFF72a0	PWMCTRL[5]
0xFFFF72c0	PWMCTRL[6]
0xFFFF72e0	PWMCTRL[7]
0xFFFF7300	PWMCTRL[8]

リード/ライト

[illegible]

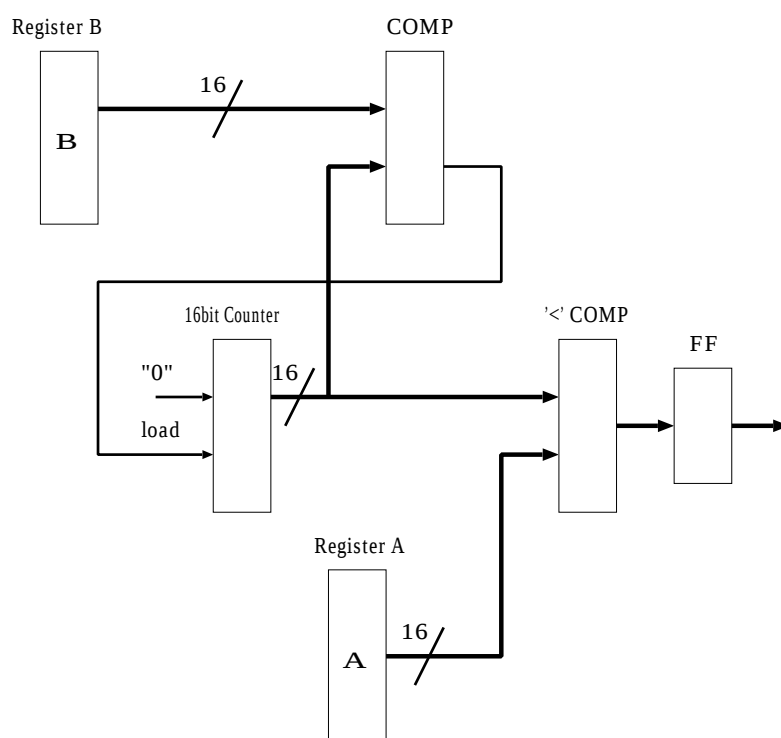


図 17.1: PWM 発生器ブロック図

bit 名	機能
P	Positive :Default 0 0:カウンタ値がタイミングレジスタ値よりも小さい時 PWM 出力は 0 となる 1:カウンタ値がタイミングレジスタ値よりも小さい時 PWM 出力は 1 となる
CLR	Counter clear :Default 0 0:don't care 1:カウンタをクリアする
P	Count Enable :Default 0 0:カウンタを停止する 1:カウンタを起動する

17.3 PWM サイクルレジスタ

アドレス	PWM サイクルレジスタ
0xFFFF7204	CY[0]
0xFFFF7224	CY[1]
0xFFFF7244	CY[2]
0xFFFF7264	CY[3]
0xFFFF7284	CY[4]
0xFFFF72a4	CY[5]
0xFFFF72c4	CY[6]
0xFFFF72e4	CY[7]
0xFFFF7304	CY[8]

リード/ライト

31	0
CY<31:0>	

bit 名	機能
CY<31:0>	Cycle :Default X サイクル時間を決定するレジスタである．カウンタ値が本レジスタ値と同じになったらカウンタは値‘ 0 ’をロードする．

17.4 PWM出力反転制御レジスタ

アドレス	PWM 出力反転制御レジスタ
0xFFFF7208	RV[0]
0xFFFF7228	RV[1]
0xFFFF7248	RV[2]
0xFFFF7268	RV[3]
0xFFFF7288	RV[4]
0xFFFF72a8	RV[5]
0xFFFF72c8	RV[6]
0xFFFF72e8	RV[7]
0xFFFF7308	RV[8]

リード/ライト

31	0
RV<31:0>	

bit 名	機能
RV<31:0>	ReVerse timing :Default X PWM 出力を反転する時間を決定するレジスタである．カウンタ値が本レジスタ値と同じになったら PWM 出力は反転する．

18

PWM入力器

18.1 PWM入力器概要

- PWM 入力のデューティ比を High カウンタと Low カウンタの比に数値化
- Bit 幅：32bit
- チャンネル数：2
- クロックジェネレータ（9 章参照）で生成した基準クロックによってカウント
- 複数周期のデューティ比を求めて平均化する機構
- 割り込み発生機能

18.2 PWMIN コントロールレジスタ

アドレス	PWMIN コントロールレジスタ
0xFFFF7400	PWMINCTRL[0]
0xFFFF7420	PWMINCTRL[1]

リード / ライト

31	10	9	6	5	2	1	0
-				LP	LPO	CLR	IEN

bit 名	機能
IEN	Interrupt Enable :Default 0 r/w 0: 割り込みを発生しない . 1: 設定した周期分のデューティ比をカウント後に毎回割り込みを発生させる .
CLR	Interrupt Clear :Default 0 r/w 0:割り込みをクリアしない . 1:割り込みをクリアする . 割り込みクリア完了後に 0 にリセットされる .
LPO	Loop Original :Default 1 r/w 何周期分のデューティ比を平均化するか , その周期を設定する (1 から 15 まで , 0 は禁止) .
LP	Loop :Default 1 ro 現在実行している周期を示す .

18.3 PWMIN HIGH レジスタ

アドレス	PWMIN HIGH レジスタ
0xFFFF7404	HIGH[0]
0xFFFF7424	HIGH[1]

リード

31	0
HIGH<31:0>	

bit 名	機能
HIGH<31:0>	High :Default X 指定した PWM 周期分合計の High の期間 . 単位は , クロックジェネレータでプログラマブルに設定した PWMIN 用クロックのサイクル数 .

18.4 PWMIN LOW レジスタ

アドレス	PWMIN LOW レジスタ
0xFFFF7408	LOW[0]
0xFFFF7428	LOW[1]

リード / ライト

31	0
LOW<31:0>	

bit 名	機能
LOW<31:0>	Low :Default X 指定した PWM 周期分合計の Low の期間 . 単位は , クロックジェネレータでプログラマブルに設定した PWMIN 用クロックのサイクル数 .

19

PCI I/F

初期アドレス: 0xffff3000

19.1 アドレスマップ

19.1.1 Local Bus

PCI I/F

offset	31				24 23				16 15				8 7				0					
0x00	0x0000								te	me	ee	lte	lts	lme	lms	0	pe	ps	le	ls	id	0
0x04	data		4'b0000		direq	bst	rest		data		4'b0000		direq	bst	rest							
0x08	MailboxA_Higher (PCI → Local)																					
0x0c	MailboxA_Lower (PCI → Local)																					
0x10	MailboxB (Local → PCI)																					
0x14	Reserved																					
0x18	Local AD		Mode		Local AD																	
0x1c	Reserved																					
0x20	Local Bus Access Port(Local-BAP)																					
0x24	Reserved																					
0x28	PCI Bus Access Port (PCI-BAP)																					
0x2c	Reserved																					
0x30	Current Local AD																					
0x34	Reserved																					
0x38	Reserved																					
0x3c	Reserved																					

DMA(Channel0)

offset	31	24 23	16 15	8 7	0
0x40	B/C AR	Mode	Base/Current Address Register(B/C AR)		
0x44	B/C DCR	00	Base/Current Data Count Register(B/C DCR)		
0x48	dsr		00000	dsmr	dmr
0x4c	00000000		dcr	dmcr	damr
0x50	16'h0000			fdcr	00
0x54	rqpr	00	rqpr	wqpr	00
0x58	fsr		mrber	fsmr	8'h00
0x5c	8'h00		fcr	fmcr	famr

DMA(Channel0)

offset	31	24 23	16 15	8 7	0
0xc0	B/C AR	Mode	Base/Current Address Register(B/C AR)		
0xc4	B/C DCR	00	Base/Current Data Count Register(B/C DCR)		
0xc8	dsr		00000	dsmr	dmr
0xcc	00000000		dcr	dmcr	damr
0xd0	16'h0000			fdcr	00
0xd4	rqpr	00	rqpr	wqpr	00
0xd8	fsr		mrber	fsmr	8'h00
0xdc	8'h00		fcr	fmcr	famr

PCI Configuration Register

offset	31	24 23	16 15	8 7	0
0x100	VendorID			DeviceID	
0x104	Command			Status	
0x108	RevisionID			ClassCode	
0x10c	CacheLineSize	LatencyTimer	HeaderType	BIST	
0x110	Base Address Register				
0x114	Rerserved				
0x118	Rerserved				
0x11c	Rerserved				
0x120	Rerserved				
0x124	Rerserved				
0x12c	SubsystemVendorID			SubsystemID	
0x130	Expansion ROM Base Address				
0x134	Cap_Ptr	Reserved			
0x138	Reserved				
0x13c	InterruptLine	InterruptPin	Min_Gnt	Max_Lat	

19.1.2 PCI Bus

PCI I/F

offset	31				24 23				16 15				8 7				0							
0x00	pe	ps	le	ls	id	0	te	me	ee	lte	lts	lme	lms	0	0x0000									
0x04	direq	bst		rest			data			4'b0000			direq	bst		rest			data		4'b0000			
0x08	MailboxA_Lower (PCI → Local)																							
0x0c	MailboxA_Higher (PCI → Local)																							
0x10	MailboxB (Local → PCI)																							
0x14	Reserved																							
0x18	Local AD																				Mode			
0x1c	Reserved																							
0x20	Local Bus Access Port(Local-BAP)																							
0x24	Reserved																							
0x28	PCI Bus Access Port (PCI-BAP)																							
0x2c	Reserved																							
0x30	Current Local AD																							
0x34	Reserved																							
0x38	Reserved																							
0x3c	Reserved																							

DMA(Channel0)

offset	31	24	23	16	15	8	7	0			
0x40	Base/Current Address Register(B/C AR)							Mode			
0x44	Reserved										
0x48	Base/Current Data Count Register(B/C DCR)							00			
0x4c	Reserved										
0x50	dmr	dsmr			00000	cdce	ca	wa	as	32	dsr
0x54	Reserved										
0x58	damr	dmcr			dcr			00000000			
0x5c	Reserved										
0x60	fdcr			00	16'h0000						
0x64	Reserved										
0x68	wqpr			00	rqpr					00	
0x6c	Reserved										
0x70	8'h00	fsmr			mrber			fsr			
0x74	Reserved										
0x78	famr	fmcr			fcr			8'h00			
0x7c	Reserved										

DMA(Channel1)

offset	31	24	23	16	15	8	7	0
0xc0	Base/Current Address Register(B/C AR)							Mode
0xc4	Reserved							
0xc8	Base/Current Data Count Register(B/C DCR)							00
0xcc	Reserved							
0xd0	dmr	dsmr		00000		cdce	ca	has32
0xd4	Reserved							
0xd8	damr	dmcr		dcr		00000000		
0xdc	Reserved							
0xe0	fdcr		00	16'h0000				
0xe4	Reserved							
0xe8	wqpr		00	rqpr			00	
0xec	Reserved							
0xf0	8'h00	fsmr		mrber		fsr		
0xf4	Reserved							
0xf8	famr	fmcr		fcr		8'h00		
0xfc	Reserved							

19.2 PCI I/F レジスタマップ

PCI BUS 側は little endian , 8bit の memory space .

19.2.1 割り込み制御レジスタ

オフセット: 0x0000(Local)

31																	16	15	14	13	12	11	10	9	8	7	6	5	4	3	2	1	0
0x0000																	te	me	ee	lte	lts	lme	lms	0	pe	ps	le	ls	id		0		

オフセット: 0x0000(PCI)

31	30	29	28	27	26	25	24	23	22	21	20	19	18	17	16	15	0
pe	ps	le	ls	id	0	te	me	ee	lte	lts	lme	lms	0	0x0000			

bit 名	機能
te	Target abort interrupt Enable (Default:'b1) Local:R, PCI R/W Master 動作時に Target Abort を受信した際の PCI BUS への割り込み制御 1:割り込み許可 0:不許可
me	Master Abort Interrupt Enable (Default:'b0) Local:R, PCI R/W Master 動作時に Master Abort を受信した際の PCI Bus への割り込み制御 1: 割り込み許可 0:不許可
ee	End of Process Interrupt Enable (Default:'b0) Local: R/W, PCI: R DMA レジスタの CDCR が”0”になったときの Local Bus への割り込み制御 1: 割り込み許可 0:不許可
lte	Target Abort Interrupt Enable for Local side (Default:'b0) Local: R/W, PCI: R Master 動作時に Target Abort を受信した際の Local Bus への割り込み制御 1: 割り込み許可 0:不許可
lts	Target Abort Interrupt Status for Local side (Default:'b0) Local: R/W, PCI: R Master 動作の Target Abort 受信用の割り込みレジスタ (Local Bus 側) 受信時に”1”にセットされ, Local Bus 側から”1”を書込むことでリセット
lme	Master Abort Interrupt Enable for Master side (Default:'b0) Local: R/W, PCI: R Master 動作時に Master Abort を受信した際の Local Bus への割り込み制御 1: 割り込み許可 0:不許可
lms	Master Abort Interrupt Status for Master side (Default:'b0) Local: R/W, PCI: R Master 動作の Master Abort 受信用の割り込みレジスタ (Local Bus 側) 受信時に”1”にセットされ, Local Bus 側から”1”を書込むことでリセット

bit 名	機能
pe	PCI Bus Interrupt Enable (Default:'b1) Local: R, PCI: R/W MailboxB への書込み時の PCI Bus への割り込み制御 . 1: 割り込み許可 0: 不許可
ps	PCI Bus Interrupt Status (Default:'b0) Local: R, PCI: R/W DoorbellB 用の割り込みレジスタ , 割り込み発生時に"1"にセット PCI BUS から"1"を書込むことでリセット
le	Local Bus Interrupt Enable (Default:'b1) Local: R/W, PCI: R MailboxA への書込み時の LocalBus への割り込み制御 . High,Low 一括で行なう . 1: 割り込み許可 0: 不許可
ls	Local Bus Interrupt Status (Default:'b00) Local: R/W, PCI: R DoorbellA 用の割り込みレジスタ , 割り込み発生時に"1"にセット MailBoxA(Lower) - LIS(Lower),bit3 MailBoxA(Higher) - LIS(Higher), bit4 Local Bus から"1"を書込むことでそれぞれリセット . 割り込み解除には双方リセット する必要あり .
id	ID0,ID1 (Default:'b00) Local: R/W, PCI: R LocalBus から任意の値を書込み可 , PCI から読み込み可 . bit3: ID1, bit2: ID0

19.2.2 プログラム制御レジスタ

オフセット: 0x0004(Local)

31	28	27	24	23	22	21	20	16	15	12	11	8	7	6	5	4	0
data				dreq	bst		rest			data		dreq	4'b0000	dreq	bst		rest

オフセット: 0x0004(PCI)

31	30	29	28	24	23	20	19	16	15	14	13	12	8	7	4	3	0
dreq	bst		rest			data		4'b0000	dreq	bst		rest			data		4'b0000

Channel1: 0x0007, 0x0006

Channel0: 0x0005, 0x0004

bit 名	機能
data	FIFO data number for Master Transaction Local: R, PCI: R Master 転送用の FIFO 内のデータ数をバイト単位で出力
dreq	DMA Request Local: R, PCI: R PCI I/F からの dreq_を出力
bst	Burst Number Local: R, PCI: R PCI I/F からの burst_ack_を出力 'b00: 8, 'b01: 4, 'b10: 2, 'b00: single
rest	Remaining Number of Master Transaction Local: R, PCI: R Master 転送時の残り転送数 'b10000 - 8 以上, 'b01000 - 4-7 'b00100 - 2-3, 'b00010 - 1 'b00001 - 0

19.2.3 MailboxA

オフセット: 0x000c(Local), 0x0008(PCI)

31	0
MailboxA.Lower (PCI → Local)	

オフセット: 0x0008(Local), 0x000c(PCI)

31	0
MailboxA.Higher (PCI → Local)	

bit 名	機能
MailboxA	MailBoxA (PCI → Local)(Default: 64'h0) Local: R, PCI: R/W PCI Bus から任意の値を書くことができ , Local Bus から読み出すことが可能 32Bit PCI - 'h0c のみ, 64Bit PCI - 'h08, 'h0c

19.2.4 MailboxB

オフセット: 0x0010(Local), 0x0010(PCI)

31	0
MailboxB (Local → PCI)	

bit 名	機能
MailboxB	MailBoxB (Local → PCI)(Default: 64'h0) Local: R/W, PCI: R Local Bus から任意の値を書くことができ , PCI Bus から読み出すことが可能

19.2.5 Local AD

オフセット: 0x0018(Local)

31	26	25	24	23	0
Local AD		Mode	Local AD		

オフセット: 0x0018(PCI)

31	2	1	0
Local AD			Mode

bit 名	機能
Local AD	Address for Local Bus (Default: 32'h0) Local: R, PCI: R/W Target Transaction 時に Local Bus の address bus に出力するアドレスを指定 . 転送開始時にこの値を Current Local AD に読み込む . 実際に出力する値は [Local AD, 2'b00] .
Mode	Address Update Mode in Target Transaction (Default: 2'b0) Local: R, PCI: R/W Local AD の更新モードを指定 . 2'b00: リニアインクリメント, その他: 固定

19.2.6 Local Bus Access Port

オフセット: 0x0020(Local), 0x0020(PCI)

31	0
Local Bus Access Port(Local-BAP)	

bit 名	機能
Local-BAP	Local Bus Access Port Local: 不可, PCI: R/W PCI Bus から Local Bus へのアクセスポート . このポートへアクセスすると Local Bus の権利を取得して transaction を行う .

19.2.7 PCI Bus Access Port

オフセット: 0x0028, 0x00a8(Local), 0x0028, 0x00a8(PCI)

31	0
PCI Bus Access Port (PCI-BAP)	

bit 名	機能
PCI-BAP	PCI Bus Access Port Local: R/W, PCI: 不可 Local Bus から PCI Bus へのアクセスポート . このポートへアクセスすると Master Transaction 用の FIFO との転送を行う . 'h28: Channel0, 'ha8: Channel1

19.2.8 Current Local AD

オフセット: 0x0030(Local), 0x0030(PCI)

31	0
Current Local AD	

bit 名	機能
C-Local AD	Current Local AD Local: R, PCI: R Target Transaction 時に Local Bus 転送に用いられている現在のアドレスを出力 . 転送開始時に Local AD に変更がある場合は Local AD の値を取り込む .

19.3 Master Transaction 用 DMA レジスタマップ

Channel ごとに独立して用意 . bit7 = Channel No.

19.3.1 Address Register

オフセット: 0x0040, 0x00c0(Local)

31	26	25	24	23	0
B/C AR		Mode		Base/Current Address Register(B/C AR)	

オフセット: 0x0040, 0x00c0(PCI)

31	2	1	0
Base/Current Address Register(B/C AR)			Mode

bit 名	機能
B/C AR	Base/Current Address Register (Default: 30'h0) Local: R/W, PCI: R/W PCI Master 動作時に PCI Bus に出力するアドレスの指定．実際に出力されるアドレスは [AR,2'b00] ．このポートへの書き込みは BAR と CAR を同時に変更するので，転送中に明示的に BAR を変更することは推奨しない．
Mode	Address Update Mode in Master Transaction (Default: 2'b00) Local: R/W, PCI: R/W Master Transaction 時のアドレス更新モードの指定 2'b00: リニアインクリメント, その他: 固定

19.3.2 Data Count Register

オフセット: 0x0044, 0x00c4(Local)

31	26	25	24	23	0
B/C DCR		00		Base/Current Data Count Register(B/C DCR)	

オフセット: 0x0048, 0x00c8(PCI)

31	2	1	0
Base/Current Data Count Register(B/C DCR)			00

bit 名	機能
B/C DCR	Base/Current Data Count Register (Default: 30'h0) Local R/W, PCI R/W Master Transaction 時の転送バイト数の指定．64bit PCI では 8, 32bit PCI では 4 ずつ減少．Byte Enable に関わらず一定．このポートへの書き込みは BDCR, CDCR 同時に値を変更するので，転送中に値を明示的に変更することは推奨しない．

19.3.3 DMA Control Register

オフセット: 0x0048, 0x00c8(Local)

31	24	23	19	18	17	16	15	8	7	0
dsr		00000	cdce	cau	mas	32	dsmr		dmr	

オフセット: 0x0050, 0x00d0(PCI)

31	24	23	16	15	11	10	9	8	7	0
dmr		dsmr		00000	cdce	cau	mas	32	dsr	

bit 名	機能
dsr	DMA Status Register (Default: 8'h10) Local: R, PCI: R DMA の状態出力ポート . [4]: pci_req_の値を出力 . Core への Master 転送要求時に”0” . [0]: tc(terminal count) の値を出力 . cdcr が 0 のとき”1” .
cdce	Circulate Data Count Enable (Default: 1'b0) Local: R/W, PCI: R/W CDCR が 0 に Local Bus 側の DMA が転送を終了した際に自動的に転送を開始するかを指定 . 開始する際には CDCR には BDCR の値がロードされる . 1'b1:自動開始, 1'b0: 待機
cau	Current Address Update (Default: 1'b0) Local: R/W, PCI: R/W CDCE=1 の場合の自動転送開始時における CAR の設定方法の指定 . 1'b1:最後の転送の次のアドレス (アドレス更新モードが固定ならば変更なし) 1'b0:BAR
mas32	Master 32Bit Mode (Default: 1'b0) Local: R/W, PCI: R/W Core-I/F 間の転送モードの指定 . PCI-BUS 幅と同じ値の設定を推奨 . PCI-32bit, 64Bit Mode の場合は Disconnect や Retry の際にデータが消える恐れあり .
dsmr	DMA Single Mask Register (Default: 8'h04) Local: R/W, PCI: R/W Master Transaction における PCI DMA 転送開始シグナル (pci_req_) のマスク . DSMR,DAMR の両方のマスクを解除する必要がある . bit[2] がマスク .
dmr	DMA Mode Register (Default:8'h00) Local: R/W, PCI R/W Master Transaction 時のコマンドの指定 . 下位 4bit が app_cmd に出力 .

19.3.4 DMA Stop/Reset Register

オフセット: 0x004c, 0x00cc (Local)

31	24 23	16 15	8 7	0
00000000	dcr	dmcr	damr	

オフセット: 0x0058, 0x00d8 (PCI)

31	24 23	16 15	8 7	0
damr	dmcr	dcr	00000000	

bit 名	機能
dcr	DMA Clear Register Local: W, PCI: W ソフトウェアで DMA を初期化するポート . このポートへ書き込むと DMA(内部レジスタと status) が初期化される .
dmcr	DMA Mask Clear Register Local: W, PCI: W このポートへ書き込むと DMA Mask(DSMR,DAMR) がクリアされる .
damr	DMA All Mask Register (Default:8'h01) Local: R/W, PCI: R/W Channel0,1 双方に効果のあるマスクレジスタ . どちらの Channel のポートへ書き込んでも同じ意味 .

19.3.5 FIFO Data Register

オフセット: 0x0050, 0x00d0(Local)

31	16 15	10 9 8 7	0
16'h0000	fder	00	fder

オフセット: 0x0060, 0x00e0(PCI)

31	18 17 16 15	0
fder	00	16'h0000

bit 名	機能
fder	FIFO Data Count Register Local: R, PCI: R Master Transaction 用 FIFO のデータ数 (byte count) .

19.3.6 FIFO Request Parameter Register

オフセット: 0x0054,0x00d4(Local)

31	26 25 24 23	16 15	10 9 8 7	0	
rqpr	00	rqpr	wqpr	00	wqpr

オフセット: 0x0068,0x00e8(PCI)

31	18 17 16 15	2 1 0
wqpr	00	rqpr
		00

bit 名	機能
wqpr	Write Request Parameter Register (Default: 14'h0) Local: R/W, PCI: R/W PCI bus に write request を出す閾値の設定 . byte count で設定し , FIFO のデータ数が上回ると要求を出す .
rqpr	Read Request Parameter Register (Default: 14'0) Local: R/W, PCI: R/W PCI bus に read request を出す閾値の設定 . byte count で設定し , FIFO の空きデータ数が上回ると要求を出す .

19.3.7 FIFO Control Register

オフセット: 0x0058, 0x00d8(Local)

31	24 23	16 15	8 7	0
fsr	mrber	fsmr	8'h00	

オフセット: 0x0070, 0x00f0(PCI)

31	24 23	16 15	8 7	0
8'h00	fsmr	mrber	fsr	

bit 名	機能
fsr	FIFO Status Register Local: R, PCI: R FIFO の Status 出力ポート . [7] - Full, [6] - Empty, [5] - R/W-, [4] - MREQ-, [3] - MACK-, [0] - EOP
mrber	Master Read Byte Enable Register (Default: 8'h00) Local: R, PCI: R/W Master Read Transaction 時に出力する Byte Enable の設定 .
fsmr	FIFO Single Mask Register (Default: 8'h04) Local: R/W, PCI: R/W 対応する Channel の pci_req_ の mask register . bit[2] がマスク . DMA と同様に FSMR と FAMR の両方を解除する必要がある .

19.3.8 FIFO Stop/Reset Register

オフセット: 0x005c, 0x00dc(Local)

31	24	23	16	15	8	7	0
8'h00	fcr		fmcr		famr		

オフセット: 0x0078, 0x00f8(Local)

31	24	23	16	15	8	7	0
famr	fmcr		fcr		8'h00		

bit 名	機能
fcr	FIFO Clear Register Local: W, PCI: W このポートへの書き込みは FIFO 内のデータをクリアする．内部レジスタはクリアされない．
fmcr	FIFO Mask Clear Register Local: W, PCI: W このポートへの書き込みは対応する Channel の FSMR,FAMR を解除する．
famr	FIFO All Mask Register (Default: 8'h01) Local: R/W, PCI: R/W 両 Channel にマスクをかける．bit[0] がマスク．

19.4 動作/使用方法

19.4.1 Target Transaction (PCI → Local)

PCI Bus 側から Local BUS をアクセスする際には転送前に Local AD を設定する必要があります．Local AD の設定後，Local Bus Access Port にアクセスすると，PCI I/F が Local Bus の権利を要求し，CPU bus のバスマスタとして動作します．Local Bus 側へ出力されるアドレスは Local AD です．各転送ごとにアドレスは更新され，そのモードは Local AD の下位 2bit で決定されます．

データの転送の際には一時的に PCI I/F 内にある FIFO にデータが格納されますが，転送自体は Local Bus の権利を獲得してから行なわれます．Local Bus の権利を獲得するのに時間がかかるので，PCI Bus の仕様にある 16clock rule は無視し，初めのデータ転送に限り 255clock で retry をかけます．次のデータ転送からは 8clock rule を守ります．

- Target Write Transaction

Local Bus の権利を取り，FIFO に空きがある場合のみ trdy_ がアサートされます．FIFO に空きがなくなった場合は trdy_ をディアサートし続けます．ただし，8clock たった場合は disconnect します．Local Bus 側への転送は FIFO にデータが格納された時点で開始します．

- Target Read Transaction

Local Bus の権利を取るとすぐに Local Bus の転送を始めます。この転送は必ず Burst Access になり、複数データを一度に取ってこようとします。FIFO にデータが格納されると `trdy_` がアサートされます。FIFO にデータがない場合は 8clock たった時点で disconnect されます。常にデータを先に取りに行くので、transaction 終了時に FIFO はリセットされます。

- target initiated termination

termination が起こる要因は次の 2 つです。stop がアサートされるとともに configuration register の status register がセットされます。

1. Clock Rule (Time up) 初めのデータについては 255clock(仕様では 16clock)、2 つ目以降では 8clock 経過した場合に disconnct します。この場合は PCI 仕様に従ってただちに転送を再開してください。
2. Local Bus Error Local Bus 側の転送で Error が起きた場合 (Address が間違っているなど) に target abort が発生します。master への通知は PCI 仕様に従って起こるため、master 側で対処を行なってください。ただし、te をセットし、PCI Bus に割り込みをかけてブリッジ側で対処することも可能です。

19.4.2 Master Transaction(Local → PCI)

CPU Bus から PCI Bus にアクセスする場合は Local Bus の DMA を使用します (しなくても可)。PCI DMA のレジスタの設定の前には `pci_req_` と `dreq_` にマスクをかけます。かならず動作停止時にレジスタの変更を行なってください。設定するのは PCI Bus 上での相手アドレス (BAR)、転送データ数 (BDCR)、転送モード (DMR) が必須です。レジスタ設定後に mask を解除して Master 転送を開始します。

- Write

BDCR が 1 以上で、FIFO に 1 つでも空きがあると `dreq_` がアサートされます。`dreq_` がアサートされている状態で、PCI Bus Access Port へ data が書込まれると FIFO に格納されます。

FIFO のデータ数が `wqpr` で設定された閾値を上回ると `pci_req_` がアサートされます。PCI Bus の権利を獲得すると PCI Master となり、転送を始めます。1 回の転送は FIFO が空になるか、CDCR が 0 になるまで行なわれます。FIFO が空になって転送が中断した場合は再度 FIFO のデータ数が、`wqpr` を越えるか CDCR と一致するまで `pci_req_` をアサートしません。

- Read

BDCR が 1 以上で、FIFO の空き数が `rqpr` で設定された閾値を上回ると `pci_req_` がアサートされます。PCI Bus の権利を獲得すると PCI Master になり転送を始めます。この転送は FIFO が一杯になるか、CDCR が 0 になるまで行なわれます。FIFO が一杯になって転送が中断した場合は再び空き領域が `rqpr` の閾値を越すか、CDCR と一致するまで `pci_req_` をアサートしません。FIFO にデータが 1 つでもあると `dreq_` がアサートされ、`dreq_` がアサートされている状態で、PCI Bus Access Port へ read access が来ると、FIFO から data が読み込まれます。

- Master Initiated Termination

Master 動作時の Termination は通常終了以外は Master Abort のみです。PCI 仕様通りに Configuration Register の Master Abort 受信 bit がセットされます。Master での対処を行なう場合は、lme をセットして Local Bus 側へ割り込みがかかるようにしてください。

20

IEEE1394

20.1 概要

- IEEE1394-1995 及び P1394a に準じた送信時のパッキング, 受信時のアンパッキング
- サイクルマスターのサポート
- 32-bitCRC によるパリティ生成とエラー検出
- PHY チップとの DC 接続のインターフェイスをサポート
- 100/200/400Mb/sec の 3 スピードのサポート
- Isochronous 転送時, 各サイクルにおける転送数の制御
- Isochronous パケットの, 送信時はヘッダー自動挿入, 受信時はヘッダー自動分離及びルーティング
- バスタイムレジスタのサポート
- CycleSync 出力機能対応
- Isochronous パケットマルチスピードコンカチネーション機能対応
- Asynchronous Stream パケット (IsochronousCycle 外の Isochronous パケット) のサポート
- Host I/F
 - ホストインターフェースは, SPARC lite バスライクな同期バス
 - バッファ状態に応じて DMA 転送要求を行い高速にデータ転送を行うこ
- Apri Block
 - Contorl
 - Internal Reg
 - Buffer Manager

- Link Block

- LinkTx Asynchronous Isochronous の両送信バッファからデータを読み出し IEEE1394 で定義される各パケットフォーマットにして PHY インターフェースへパケットを送出する．ノードがルートの場合は，サイクルスタートパケットの送出も行う．
- Link Rx Phy インターフェースからのパケットを受信し，そのパケットが自ノード宛かどうか判断する．Asynchronous パケットであれば，Asynchronous バッファへ書き込む．Isochronous パケットであれば，Isochronous バッファへ書き込む．
- Cycle Timer アイソクロナスサイクルスタートパケットの送出管理を行う．
- Cycle Manager アイソクロナスサイクルスタートパケットの監視を行う．
- CRC 巡回冗長チェック用コードの生成とチェックを行う．
- Receive Acknowledge 受信パケットに対するアクノリッジを生成する．
- Phy Interface Phy チップを直接接続可能なインターフェースを有している．接続対象チップは，100, 200, 400Mbps のいずれのチップも可能である．本コアでは，DC 接続をサポートする．

20.2 レジスタ一覧

20.2.1 レジスタ内容

Version Register

初期値：0000_0001h

offset	31	24	23	16	15	8	7	0
00h	Version Revision							

本レジスタは，RTL のバージョン，レビジョンナンバーを示すリードオンリーレジスタである．

Control Register

初期値：0000_0000h

offset	31	24	23	16	15	8	7	0
04h	- SRCMASRTIM - RENTEN							

本レジスタは，チップの各動作のコンフィグレーション，イネーブル等の設定を行う．通常，電源投入直後にこのレジスタの設定を行い，本コアのコンフィグレーションを決めておく．

bit 名	機能
TEN<0>	Transmitter Enable ビット (RW - 初期値 : 0b) • 0 = トランスミッターをディスイネーブルにする • 1 = トランスミッターをイネーブルにする 本レジスタのトランスミッターをイネーブルにするか否かを設定するイネーブル時は以下の送信を行う。 • Asynchronous パケット • CycleMaster ビットがイネーブル時でのサイクルスタートパケット • サイクルスタート時での Isochronous パケット
REN<1>	Receiver Enable ビット (RW - 初期値 : 0b) • 0 = レシーバーをディスイネーブルにする 但し, Self-ID パケットは受信する • 1 = レシーバーをイネーブルにする 本コアのレシーバーをイネーブルにするか否かを設定する。イネーブル時は以下の受信を行う。 • 他のノードからこのノードにアドレスされた Asynchronous パケット • 指定したチャンネルの Isochronous パケット
TIMEN<16>	Cycle Timer Enable ビット (RW - 初期値 : 0b) • 0 = サイクルタイマーをディスイネーブルにする • 1 = サイクルタイマーをイネーブルにする 本コア 内部のサイクルタイマーをイネーブルにするか否かを設定する。
MASTER<17>	Cycle Master ビット (RW - 初期値 : 0b) • 0 = 他のルートノードからのサイクルスタートパケットを受信し, サイクルタイマーの管理を行う。 • 1 = 自ノードがルートであり, かつこのビットが'1' の時, 本コアのサイクルタイマーがキャリーするたびに, サイクルスタートパケットを生成する。
SRC<18>	Cycle Sourcer ビット (RW - 初期値 : 0b) • 0 = PHY チップから供給されるクロックであるマスタークロックの 49.152MHz を 2 分周して 24.576MHz でサイクルタイマーをカウントして Isochronous サイクルを管理する。 • 1 = CYCLEIN 端子から入力される信号の立ち上がりでサイクルタイマーを更新して Isochronous サイクルを管理する。Isochronous の時間管理を行っている, 内部のサイクルタイマーの更新元を設定する。

Node Identification Register

offset	31	24 23	16 15	8 7	0
08h	IDVAL	-	BUSID	NODEID	

bit 名	機能
NODEID<5:0>	Node Number ビット (RW - 初期値 : 3Fh) この値は IEEE1212 空間で定義される 6-bit のノードナンバーを設定する。送信時 IEEE 1394 パケットフォーマットのヘッダー内のソース領域にこの値を使用する。また、受信時は受信するパケットのデスティネーションのノードナンバーを見て、この値と一致する場合は受信、そうでない場合はリジェクトする。通常はバスリセット後の Self Identification フェイズの終了後、PHY チップからノードナンバーを読み出し、このレジスタに設定する。
BUSID<15:6>	Bus Number ビット (RW - 初期値 : 3FFh) この値は IEEE1212 空間で定義される 10-bit のバスナンバーを設定する。送信時 IEEE 1394 パケットフォーマットのヘッダー領域のソース領域にこの値を使用する。また、受信時は受信するパケットのデスティネーションのバスナンバーを見て、この値と一致する場合は受信、そうでない場合はリジェクトする。
IDVAL<31>	ID Valid ビット (RW- 初期値 : 00b) 0 = BusNumber の値が'3FFH' でかつ NodeNumber の値が'3Fh' にアドレスされたパケットのみを受信する。それ以外のパケットはリジェクトする。1 =以下の条件で上記レジスタで設定された、IEEE1212 アドレス空間にアドレスされたパケットのみを受信します。ブロードキャストパケットもまた受信する。 • BusNumber と NodeNumber の両方がレジスタ設定値と一致 • BusNumber がレジスタ設定と一致しかつ NodeNumber の値が'3Fh' • BusNumber の値が'3FFH' でかつ NodeNumber がレジスタ設定と一致 • BusNumber の値が'3FFH' でかつ NodeNumber の値が'3Fh' バスリセット状態が起これるとこのレジスタは自動的に'0' にクリアされる。通常、バスリセット後の Self Identification フェイズの終了後にノードナンバーが決定するため、その値をホストが NodeNumber レジスタに設定後、このビットをセットする。

Reset Register

offset	31	24 23	16 15	8 7	0
0ch	-	-	-	DMARK - IRPTTFAITF	

bit 名	機能
ATF<0>	Reset ATF ビット (RW - 初期値 : 0b) 0 = 通常状態 1 = Asynchronous 送信用バッファ領域を初期化 Asynchronous 送信用バッファ領域のみを初期状態に戻す。この時、その領域にあるデータはすべて失われる。また、このバッファのステータスフラグもすべて初期状態に戻る。'1' をセットすると、その後内部で初期化動作が完了すると自動的にこのビットは'0' にセットされる。
ARF<1>	Reset ARF ビット (RW - 初期値 : 0b) 0 = 通常状態 1 = Asynchronous 受信用バッファ領域を初期化 Asynchronous 受信用バッファ領域のみを初期状態に戻す。この時、その領域にあるデータはすべて失われる。また、このバッファのステータスフラグもすべて初期状態に戻る。'1' をセットすると、その後内部で初期状態が完了すると自動的にこのビットは'0' にセットされる。
ITF<2>	Reset ARF ビット (RW - 初期値 : 0b) 0 = 通常状態 1 = Isochronous 送信用バッファ領域を初期化 Isochronous 送信用バッファ領域のみを初期状態に戻す。この時、その領域にあるデータはすべて失われる。また、このバッファのステータスフラグもすべて初期状態に戻る。'1' をセットすると、その後内部で初期状態が完了すると自動的にこのビットは'0' にセットされる。
IRF<3>	Reset IRF ビット (RW - 初期値 : 0b) 0 = 通常状態 1 = Isochronous 受信用バッファ領域を初期化 Isochronous Configuration レジスタで指定された Isochronous のチャンネルの受信用バッファ領域のみを初期状態に戻す。この時、その領域にあるデータはすべて失われる。また、このバッファのステータスフラグもすべて初期状態に戻る。'1' をセットすると、その後内部で初期状態が完了すると自動的にこのビットは'0' にセットされる。
LINK<6>	Reset Link Core ビット (RW - 初期値 : 0b) 0 = 通常状態 1 = Link Core をリセットする。 Link Core をリセットする。すべての動作をアボートする。'1' をセットすると、その後内部で初期状態が完了すると自動的にこのビットは'0' にセットされる。
DMA<7>	Reset DMA ビット (RW - 初期値 : 0b) 0 = 通常状態 1 = DMA 制御をリセットする。 DMA 制御をリセットし、DMA 転送可能な状態に設定する。DMA は Quadlet 単位で転送を完了しなければならない。その Quadlet 単位の DMA 転送ポインタをこのビットでクリアし、Quadlet 単位での先頭位置にポインタをセットする。'1' をセットすると、その後内部で初期状態が完了すると自動的にこのビットは'0' にセットされる。

Packet Control Register

offset	31	24 23	16 15	8 7	0
18h		-	WPEN	-	PHYSID - MULTI -

bit 名	機能
MULTI<2>	Multi Speed Concatination On ビット (RW - 初期値 : 0b) • 0 = Isochronous パケットのマルチスピードコンカチネーション送信を禁止する . • 1 = Isochronous パケットのマルチスピードコンカチネーション送信を許可する . Isochronous パケットのマルチスピードコンカチネーション送信を可能にするか否かを設定する .
SID<5>	Recive Self ID ビット (RW - 初期値 : 0b) • 0 = SelfID パケットをバッファへ挿入しない . • 1 = SiefID パケットをバッファへ入力する . バスリセット後の Self ID フェイズ中に受信される Self ID パケットを , 受信 Async 用のバッファ領域に入れるか入れないかを , このビットで設定する .
PHY<6>	Recive Phy Packet ビット (RW - 初期値 : 0b) • 0 = Phy Packet をバッファへ挿入しない . • 1 = PhyPacket をバッファへ入力する . 受信した PHY コントロールパケットを , 受信 Async 用のバッファ領域に入れるか入れないかを , このビットで設定する . PingPacket を受信した PHY が 4 ポート以上を有する場合 , その Self ID Packet は , 本デバイスの ARF バッファには , 格納されない . また , PHY Control Packet の反転データが異なっていた場合でも , その PHY Controll Packet は , ARF バッファには , 格納されない .
WPEN<12>	Write Request Ack-Pending ビット (RW - 初期値 : 0b) • 0 = Write Request Packet に対する Ack コードで正常受信の場合 Ack-Complete を返します . • 1 = Write Requist Packet に対する Ack コードで正常受信の場合 Ack-Pending を返します . 通常 , Write Request Packet を受信した場合 , 正常に受信したら , Ack コードは ACK-Complete を返し , バッファの容量不足等で正常に受信できなかった場合は ACK-Busy を返す . このビットを '1' にセットすることで正常に受信したら , Ack コードは ACK-Pendig を返す . つまり , Write Request の Split Transaction を実行することになる . ホストは Write Requist の処理が完了したら , Write Responce Packet を送信しなければならない .

Diagnostic Status Register

offset	31	24	23	16	15	8	7	0
1ch	-	ITBATE	-	RXAS	TXAC	-	TXB	-

bit 名	機能
TXB<2>	Busy State ビット (R - 初期値 : 0b)
TXAC<11:8>	AT Ack ビット (R - 初期値 : 0000b) • 0000 = No Ack • 0001 = ack_complete • 0010 = ack_pending • 0011 = リザーブ • 0100 = ack_busy_X • 0101 = ack_busy_A • 0110 = ack_busy_B • 0111 ~ 1100 = リザーブ • 1101 = ack_data_error • 1110 = ack_type_error • 1111 = 予約 送信時, トランスミッターから送信されたパケットに対してのデスティネーションノードから返送されたアクノリッジ (Ack コード) の内容がこのレジスタに反映される. 反映されるタイミングは送信したい Asynchronous バッファ内のパケットの処理中を示す, ビジーフラグがネゲートされたときである. 次のパケット送信でそのビジーがネゲートされるまで, この値は保持される.
RXAS<13:12>	Ack Status ビット (R - 初期値 : 00b) • 00 = 正常に受信 • 01 = パリティエラー • 10 = パケットロスト (規定時間内でのアクノリッジパケットがこなかった) • 11 = 予約 送信した Asynchronous パケットに対してデスティネーションノードから返送されてきたアクノリッジパケットのステータス状態を示す.
ATB<24>	AT Busy ビット (R - 初期値 : 0b) • 0 = ATGo の発行可能を示す. • 1 = ATGo が発行できない状態を示す. 現在直前に発行された ATGo によるパケット処理中を示す. Asynchronous 送信時, ATGo の発行でアサートし, そのアクノリッジの返送を ATAck レジスタに設定したらネゲートする. ホストはこのビットがアサート中は次の ATGo を発行できない. また発行しても無視される. あるパケット送信がリトライ動作になった場合, そのリトライが終了するまで, このビットはネゲートされない.
ITB<25>	IT Busy ビット (R - 初期値 : 0b) • 0 = ITGo の発行可能を示します. • 1 = ITGo が発行できない状態を示します. 現在直前に発行された ITGo によるパケット処理中を示します. Isochronous 送信でかつ IsoMode がノーマル時, ITGo の発行でアサートし, パケットの送信終了でネゲートする. ホストはこのビットがアサート中は次の ITGo を発行できない. また発行しても無視される.

Phy Control Register

offset	31				24 23				16 15				8 7				0			
20h	PD	RT	XL	PS	PC	ISO	-				RVP	PR	PWR	PADR		PWDT				

bit 名	機能
PWDT<7:0>	Register Data ビット (RW - 初期値 : 00h) ライト要求で PHY へ転送されるデータを格納する。また、リード要求で PHY から転送されたデータが格納される。このレジスタの内容を読み出す場合、RegData の内容は直前のリード要求にて PHY から読み出された値が読み込まれる。つまり、ホストから書き込んだ値をこのレジスタから直接読み出すことはできない。読み出したい場合は PHY にリード要求して読み出す必要がある。
PADR<11:8>	Register Address ビット (RW - 初期値 : 00h) ライト要求でアクセスしたい PHY のレジスタのアドレス値を設定する。リード要求で PHY から転送されたレジスタアドレスが格納される。
PWR<12>	Write Register ビット (RW - 初期値 : 0b) • 0 = 通常状態 • 1 = ライト要求発行 PHY のレジスタへのライト要求を発行します。そのライト要求を行った後このビットをクリアする。
PRR<13>	Read Register ビット (RW - 初期値 : 0b) • 0 = 通常状態 • 1 = リード要求発行 PHY のレジスタへのリード要求を発行する。そのリード要求を行った後このビットをクリアする。
RVF<14>	Register Data Received ビット (R - 初期値 : 0b) • 0 = 通常状態 • 1 = リード要求発行後、RegData に Phy からのデータが格納されたことを示す。 PHY のレジスタへのリード要求を発行後、RegData に Phy からのデータが格納されると '1' が設定される。その後一度このレジスタを読み出すと '0' にクリアされる。

AT Rretries Register

offset	31	24	23	16	15	8	7	0
24h	-	-	-	-	-	RTS	RTC	MRC

bit 名	機能
MRC<3:0>	Maximum Retry Count ビット (RW - 初期値: 01h) デスティネーションノードからのビジーのアクノリッジに対して、最大リトライを何回おこなうかを、このレジスタで設定する。このカウント値を参照するリトライフェイズはシングルフェイズの時である。この設定値内にリトライフェイズが終了しない場合は、本コア が施行するリトライフェイズを終了する。その後、ATF バッファ内のパケットデータはフラッシュされる。設定できる最大値は 15 回である。また”0000” を設定すると本コア は自動的にシングルリトライフェイズを行う。この場合、ビジーアクノリッジに対してパケットデータをフラッシュする。また、リトライフェイズ中にエラーのAckコードが返送されたとき、その時点でリトライを中断しバッファ内をフラッシュしてフラグ (AckErr) を立てて終了する。
RTC<7:4>	Retry Count ビット (R - 初期値: 00h) 本コアがリトライ中に、その現在のリトライ回数を示す。
RTS<8>	Retry Stop ビット (RW - 初期値: 0b) 本コア が自動的にリトライフェイズに入り、そのリミット値にまだ到達せずリトライ中のときにそのリトライの強制終了を行うビットである。’1’ を設定すると、リトライフェイズが完了後、自動でクリアされる。 • 0: 通常状態 • 1: 強制終了

Cycle Timeer Register

offset	31	24 23	16 15	8 7	0
28h	SECOND	COUNT	OFFSET		

bit 名	機能
OFFSET<12:0>	Cycle Offset ビット (RW - 初期値: 00h) この領域は 24.576MHz のクロックでカウントアップする。Modulo3072 で動作する。
COUNT<24:13>	Cycle Count ビット (RW - 初期値: 00h) この領域は CycleField レジスタがキャリーしたときにカウントアップし、Isochronous サイクルをカウントする。Modulo8000 で動作する。
SECOND<31:25>	Cycle Seconds ビット (RW - 初期値: 00h) この領域は CycleCount レジスタがキャリーしたときにカウントアップし、秒をカウントする。Modulo128 で動作する。

Isochronous Configuration Register

offset	31	24 23	16 15	8 7	0
30h	IRTAG	IRCHN	-		

bit 名	機能
ITF Data<31:0>	ITF Data ビット (W - 初期値 : xxxx_xxxxh) Isochronous パケット送信データ書き込み用レジスタ . 内部の Isochronous 送信用バッファ内にデータが書かれる .

IRF Data Register

offset	31	24	23	16	15	8	7	0
4ch	IRF data							

bit 名	機能
IRF Data<31:0>	IRF Data ビット (R - 初期値 : xxxx_xxxxh) Isochronous パケット受信データ読みだし用レジスタ . 内部の Isochronous 受信用バッファからデータが読み出される .

Buffer Status and Control Register

offset	31	24	23	16	15	8	7	0								
50h	-	FFCNT		-	BSD	BDE	BME	-	IRF	IRE	ITF	ITE	ARE	ARE	ARE	ARE

bit 名	機能
ATE<0>	ATF Empty ビット (R - 初期値 : 1b) ● 0 = バッファが空ではない状態を示す . ● 1 = バッファが空の状態を示す . ATF Data レジスタからアクセスする Asynchronous 送信バッファが空であることを示す .
ATF<1>	ATF Full ビット (R - 初期値 : 0b) ● 0 = バッファが一杯ではない状態を示す . ● 1 = バッファが一杯の状態を示す . ATF Data レジスタからアクセスする Asynchronous 送信バッファが一杯であることを示す .
ARE<2>	ARF Empty ビット (R - 初期値 : 1b) ● 0 = バッファが空ではない状態を示します . ● 1 = バッファが空の状態を示します . ARF Data レジスタからアクセスする Asynchronous 受信バッファが空であることを示す .
ARF<3>	ARF Full ビット (R - 初期値 : 0b) ● 0 = バッファが空ではない状態を示す . ● 1 = バッファが空の状態を示す . ARF Data レジスタからアクセスする Asynchronous 受信バッファが一杯であることを示す .
ITE<4>	ITF/IRF Empty ビット (R - 初期値 : 1b) ● 0 = バッファ内が全て空ではないことを示す . ● 1 = バッファ内がすべて空であることを示す . ITF Data レジスタからアクセスする Isochronous 送信バッファが空であることを示す .
ITF<5>	ITF Full ビット (R - 初期値 : 0b) ● 0 = バッファが空ではない状態を示す . ● 1 = バッファが空の状態を示す . ITF Data レジスタからアクセスする Isochronous 送信バッファが一杯であることを示す .

bit 名	機能
IRE<6>	ARF Empty ビット (R - 初期値: 1b) • 0 = バッファが空ではない状態を示す。 • 1 = バッファが空の状態を示す。 IRF Data レジスタからアクセスする Isochronous 受信バッファが空であることを示す。
IRF<7>	ARF Full ビット (R - 初期値: 0b) • 0 = バッファが空ではない状態を示す。 • 1 = バッファが空の状態を示す。 IRF Data レジスタからアクセスする Isochronous 受信バッファが一杯であることを示す。
BME<11>	Burst Mode Enable ビット (RW - 初期値: 0b) • 0 = BMACK 信号が随時ノンアクティブのままである。 • 1 = BMREQ 信号に対して BMACK を送出しバースト転送を行う。 BMACK 信号を有効にするためのビットである。
BDE<12>	Dreq Enable ビット (RW - 初期値: 0b) • 0 = DREQ 信号が随時ノンアクティブのままである。 • 1 = DREQ 信号に SelectDreq で選ばれた内容のステータスとして DREQ 信号をアクティブにする。 DREQ 信号を有効にするためのビットである。
BSD<14:13>	Select Dreq ビット (RW - 初期値: 00b) • 00 = ATF Data レジスタでアクセスするバッファの, ATFFull ビットと同等のステータスとして DREQ 信号に反映される。 • 01 = ARF Data レジスタでアクセスするバッファの, ARFEmpty ビットと同等のステータスとして DREQ 信号に反映される。 • 10 = ITF Data レジスタでアクセスするバッファの, ITFFull ビットと同等のステータスとして DREQ 信号に反映される。 • 11 = IRF Data レジスタでアクセスするバッファの, IRFEmpty ビットと同等のステータスとして DREQ 信号に反映される。 チップ内部のどのバッファの状態を DREQ 信号に反映させたいかを選択するレジスタである。
FFCNT<25:16>	Fifo count ビット (R - 初期値: 00b) BSC_SEL DREQ で選択された受信 Fifo のカウンタ値を Quadlet 単位で示す。

bit 名	機能
ATGo<0>	AT Go ビット (RW - 初期値 : 0b) Asynchronous パケットの送信開始を , このレジスタへ '1' を書くことにより本コア へ知らせる .
ITGo<1>	IT Go ビット (RW - 初期値 : 0b) Isochronous パケットの送信開始を , このレジスタへ '1' を書くことにより本コア へ知らせる .

21

Universal Asynchronous Receiver/Transmitter

初期アドレス: Channel0:0xffff6000 Channel1:0xffff6080

21.1 アドレスマップ

offset	31	24	23	16	15	8	7	0
0x0000								RB
0x0000								THR
0x0000								DL1
0x0004								IER
0x0004								DL2
0x0008								IIR
0x0008								FCR
0x000c								LCR
0x00010								MCR
0x0014								LSR
0x0018								MSR

21.1.1 Receiver Buffer (RB) / Transmitter Holding Register (THR)

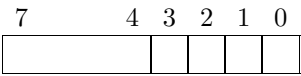
オフセット: 0x0000

7	0

bit 名	機能
7-0	送信 FIFO の入力および受信 FIFO の出力 .

21.1.2 Interrupt Enable Register (IER)

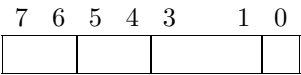
オフセット: 0x0004



bit 名	機能
0	Received Data availble interrupt. ‘ 0 ’ - Disabled. ‘ 1 ’ - Enabled.
1	Transmitter Holding Register empty interrupt. ‘ 0 ’ - Disabled. ‘ 1 ’ - Enabled.
2	Receiver Line Status Interrupt. ‘ 0 ’ - Disabled. ‘ 1 ’ - Enabled.
3	Modem Status Interrupt. ‘ 0 ’ - Disabled. ‘ 1 ’ - Enabled.
7-4	Reserved. Should be logic ‘ 0 ’.

21.1.3 Interrupt Identification Register (IIR)

オフセット: 0x0008



bit 名	機能				
0	When this is ' 0 ', an interrupt is pending. When this is ' 1 ', no interrupt is pending.				
3-1	The following table displays the list of possible interrupts along with the bits they enable, priority, and their source and reset control.				
		Prio- rity	Interrupt Type	Interrupt Source	Interrupt Reset Control
	011	1th	Receiver Line Status	Parity, Overrun or Framing errors or Break Interrupt	Reading the Line Status Register
	010	2nd	Receiver Data available	FIFO trigger level reached	FIFO drops below trigger level
	110	2nd	Timeout Indication	There's at least 1 character in the FIFO but no character has been input to the FIFO or read from it for the last 4 char times.	Reading from the FIFO (Receiver Buffer Register)
	001	3rd	Transmitter Holding Register empty	Transmitter Holding Register Empty	Writing to the Transmitter Holding Register or reading the IIR
	000	4th	Modem Status	CTS, DSR, RI or DCD	Reading the Modem Status Register
5-4	Reserved. Should be logic ' 0 '.				
7-6	Reserved. Should be logic ' 1 ' for compatibility reason.				

21.1.4 FIFO Control Register (FCR)

オフセット: 0x0008

7	6	5	3	2	1	0

bit 名	機能
0	Ignored(Used to enable FIFOs in NS16550D). Since this UART only supports FIFO mode, this bit is ignored.
1	Writing a ' 1 ' to bit 1 clears the Receiver FIFO and resets its logic. But it doesn ' t clear the shift register, i.e. receiving of the current character continues.
2	Writing a ' 1 ' to bit 2 clears the Transmitter FIFO and resets its logic. The shift register is not cleared, i.e. transmitting of the current character continues.
5-3	Ignored.
7-6	7-6 Define the Receiver FIFO Interrupt trigger level. ' 00 ' - 1 bytes ' 01 ' - 4 bytes ' 10 ' - 8 bytes ' 11 ' - 16 bytes

21.1.5 Line Control Register (LCR)

オフセット: 0x000c

7	6	5	4	3	2	1	0

bit 名	機能
1-0	Select number of bits in each character. ‘ 00 ’ - 5 bits ‘ 01 ’ - 6 bits ‘ 10 ’ - 7 bits ‘ 11 ’ - 8 bits
2	Specify the number of generated stop bits. ‘ 0 ’ - 1 stop bit. ‘ 0 ’ - 1.5 stop bits when 5-bit character length selected and 2 bits otherwise. Note that the receiver always checks the first stop bit only.
3	Parity Enable. ‘ 0 ’ - No parity ‘ 1 ’ - Parity bit is generated on each outgoing character and is checked on each incoming one.
4	Even Parity select. ‘ 0 ’ - Odd number of ‘ 1 ’ is transmitted and checked in each word (data and parity combined). In other words, if the data has an even number of ‘ 1 ’ in it, then the parity bit is ‘ 1 ’. ‘ 1 ’ - Even number of ‘ 1 ’ is transmitted in each word.
5	Stick Parity bit. ‘ 0 ’ - Stick Parity disabled. ‘ 1 ’ - If bits 3 and 4 are logic ‘ 1 ’, the parity bit is transmitted and checked as logic ‘ 0 ’. If bit 3 is ‘ 1 ’ and bit 4 is ‘ 0 ’ then the parity bit is transmitted and checked as ‘ 1 ’.
6	Break Control bit. ‘ 1 ’ - The serial out is forced into logic ‘ 0 ’ (break state). ‘ 0 ’ - Break is disabled.
7	Divisor Latch Access bit. ‘ 1 ’ - The divisor latches can be accessed. ‘ 0 ’ - The normal registers are accessed.

21.1.6 Modem Control Register (MCR)

オフセット: 0x0010

7	5	4	3	2	1	0

bit 名	機能
0	Data Terminal Ready (DTR) signal control. ‘ 0 ’ - DTR is ‘ 1 ’ ‘ 1 ’ - DTR is ‘ 0 ’
1	Request To Send (RTS) signal control ‘ 0 ’ - RTS is ‘ 1 ’ ‘ 1 ’ - RTS is ‘ 0 ’
2	Out1. In loopback mode, connected Ring Indicator (RI) signal input.
3	Out2. In loopback mode, connected to Data Carrier Detect (DCD) input.
4	Loopback mode. ‘ 0 ’ - normal operation. ‘ 1 ’ - loopback mode. When in loopback mode, the Serial Output Signal (STX_PAD_O) is set to logic ‘ 1 ’. The signal of the transmitter shift register is internally connected to the input of the receiver shift register. The following connections are made: DTR → DSR RTS → CTS Out1 → RI Out2 → DCD
7-5	Ignored.

21.1.7 Line Status Register (LSR)

オフセット: 0x0014

7	6	5	4	3	2	1	0

bit 名	機能
0	Data Ready (DR) indicator. ‘ 0 ’ - No characters in the FIFO. ‘ 1 ’ - At least one character has been received and is in the FIFO.
1	Overrun Error (OE) INDICATOR. ‘ 1 ’ - If the FIFO is full and another character has been received in the receiver shift register. If another character is starting to arrive, it will overwrite the data in the shift register but the FIFO will remain intact. The bit is cleared upon reading from the register. Generates Receiver Line Status interrupt. ‘ 0 ’ - No overrun state.
2	Parity Error (PE) indicator. ‘ 1 ’ - The character that is currently at the top of the FIFO has been received with parity error. The bit is cleared upon reading from the register. Generate Receiver Line Status interrupt. ‘ 0 ’ - No parity error in the current character.
3	Framing Error (FE) indicator. ‘ 1 ’ - The received character at the top of the FIFO did not have a valid stop bit. The UART core tries re-synchronizing by assuming that the bit received was a start bit. Of course, generally, it might be that all the following data is corrupt. The bit is cleared upon reading from the register. Generates Receiver Line Status interrupt. ‘ 0 ’ - No framing error in the current character.
4	Break Interrupt (BI) indicator. ‘ 1 ’ - A break condition has been reached in the current character. The break occurs when the line is held in logic 0 for a time of one character (start bit + data + parity + stop bit). In that case, one zero character enters the FIFO and the UART waits for a valid start bit to receive next character. The bit is cleared upon reading from the register. Generates Receiver Line Status interrupt. ‘ 0 ’ - No break condition in the current character.
5	Transmit FIFO is empty. ‘ 1 ’ - The transmitter FIFO is empty. Generates Transmitter Holding Register Empty interrupt. The bit is cleared in the following cases: The LSR has been read, the IIR has been read or data has been written to the transmitter FIFO. ‘ 0 ’ - Otherwise.
6	Transmitter Empty indicator. ‘ 1 ’ - Both the transmitter FIFO and transmitter shift register are empty. The bit is cleared upon reading from the register or upon writing data to the transmit FIFO. ‘ 0 ’ - Otherwise.
7	‘ 1 ’ - At least one parity error, framing error or break indications have been received and are inside the FIFO. The bit is cleared upon reading from the register. ‘ 0 ’ - Otherwise.

21.1.8 Modem Status Register (MSR)

オフセット: 0x0018

7	6	5	4	3	2	1	0
☐	☐	☐	☐	☐	☐	☐	☐

bit 名	機能
0	Delta Clear To Send (DCTS) indicator. ' 1 ' - The CTS line has changed its state.
1	Delta Data Set Ready (DDSR) indicator. ' 1 ' - The DSR line has changed its state.
2	Trailing Edge of Ring Indicator (TERI) detector. The RI line has changed its state from low to high state.
3	Delta Data Carrier Detect (DDCD) indicator. ' 1 ' - The DCD line has changed its state.
4	Complement of the CTS input or equals to RTS in loopback mode.
5	Complement of the DSR input or equals to DTR in loopback mode.
6	Complement of the RI input or equals to Out1 in loopback mode.
7	Complement of the DCD input or equals to Out2 in loopback mode.

21.1.9 Divisor Latches (DL)

オフセット: 0x0000(DL1), 0x0004(DL2)

The divisor latches can be accessed by setting the 7th bit of LCR to ' 1 '. You should restore this bit to ' 0 ' after setting the divisor latches in order to restore access to the other registers that occupy the same addresses.

7	0
DL1	

7	0
DL2	

bit 名	機能
DL1, DL2	The 2 bytes form one 16-bit register, which is internally accessed as a single number. You should therefore set all 2 bytes of the register to ensure normal operation. The register is set to the default value of 0 on reset, which disables all serial I/O operations in order to ensure explicit setup of the register in the software. The value set should be equal to (system clock speed) / (16 times desired baud rate). The internal counter starts to work when the LSB of DL is written, so when setting the divisor, write the MSB first and the LSB last.

21.2 動作/使用方法

This UART core is very similar in operation to the standard 16550 UART chip with the main exception being that only the FIFO mode is supported. The scratch register is removed, as it serves no purpose.

21.2.1 Initialization

Upon reset the core performs the following tasks:

- The receiver and transmitter FIFOs are cleared.
- The receiver and transmitter shift registers are cleared.
- The Divisor Latch register is set to 0.
- The Line Control Register is set to communication of 8 bits of data, no parity, 1 stop bit.
- All interrupts are disabled in the Interrupt Enable Register.

For proper operation, perform the following:

- Set the Line Control Register to the desired line control parameters. Set bit 7 to ' 1 ' to allow access to the Divisor Latches.
- Set the Divisor Latches, MSB first, LSB next.
- Set bit 7 of LCR to 0 to disable access to Divisor Latches. At this time the transmission engine starts working and data can be sent and received.
- Set the FIFO trigger level. Generally, higher trigger level values produce less interrupt to the system, so setting it to 14 bytes is recommended if the system responds fast enough.
- Enable desired interrupts by setting appropriate bits in the Interrupt Enable register.

Remember that $(\text{Input Clock Speed})/(\text{Divisor Latch value}) = 16 \times \text{the communication baud rate}$. Since the protocol is asynchronous and the sampling of the bits is performed in the perceived middle of the bit time, it is highly immune to small differences in the clocks of the sending and receiving sides, yet no such assumption should be made calculating the Divisor Latch values.

22

DDR SDRAM I/F

- 主記憶
 - 32/128 bit I/F のいずれかを選択可能
- Link SDRAM
 - 32 bit I/F
- 2/2.5/3 の CAS Latency に対応
- tWTR(Internal Write to Read Command Delay) が 1 の DDR チップにのみ対応
- 設定レジスタはワードアクセスのみ有効

22.1 レジスタマップ

DDR SDRAM I/F	初期アドレス
主記憶 I/F	FFFFFF000
Link SDRAM	FFFFE000

offset	31	24	23	16	15	8	7	0	
0x0	-						State		S
0x4	-			CS	-	RAS	-	CAS	
0x8	-					EMRS			
0xC	-	MRS2			-	MRS1			
0x10	-								
0x14	-	RFC	-	RP	-	RCD	-	MRD	
0x18	-	RASmax			-	RASmin			
0x1C	-				REFRESH				
0x20	-								W

bit 名	機能
State	CS: Default 2(主記憶 128 bit I/F) 2(主記憶 32 bit I/F) 1(Link SDRAM I/F) 本ビットは各 I/F の CS 出力信号の接続本数を設定する。
RAS	Row Address Width: Default 12(主記憶 128 bit I/F) 13(主記憶 32 bit I/F) 13(Link SDRAM I/F) 本ビットは各 I/F に接続されている DDR チップの Row Address 幅を設定する。
CAS	Column Address Width: Default 10(主記憶 128 bit I/F) 9(主記憶 32 bit I/F) 9(Link SDRAM I/F) 本ビットは各 I/F に接続されている DDR チップの Column Address 幅を設定する。

22.1.4 EMRS 設定レジスタ

オフセット: 0x8

31	12 11	0
-	EMRS	

bit 名	機能
EMRS	Extended Mode Register Set: Default 0 本レジスタは I/F の起動時に、DDR チップの Extended Mode Register Set に書き込む値を設定する。

22.1.5 MRS 設定レジスタ

オフセット: 0xC

31	28 27	16 15	12 11	0
-	MRS2	-	MRS1	

bit 名	機能
MRS2	Mode Register Set 2: Default 0x21 本レジスタは I/F の起動時に、DDR チップの Mode Register Set に二度目に書き込む値を設定する。
MRS1	Mode Register Set 1: Default 0x121 本レジスタは I/F の起動時に、DDR チップの Mode Register Set に最初に書き込む値を設定する。

22.1.6 DDR 設定レジスタ 1

オフセット: 0x14

31	28	27	24	23	20	19	16	15	12	11	8	7	4	3	0
-			RFC		-		RP		-		RCD		-		MRD

bit 名	機能
RFC	tRFC: Default 9 本レジスタは、I/F に接続されている DDR チップの tRFC 値をサイクル単位で指定する。サイクルの周期は DDR チップに与えているクロックと同じである。
RP	tRP: Default 2 本レジスタは、I/F に接続されている DDR チップの tRP 値をサイクル単位で指定する。サイクルの周期は DDR チップに与えているクロックと同じである。
RCD	tRCD: Default 1 本レジスタは、I/F に接続されている DDR チップの tRCD 値をサイクル単位で指定する。サイクルの周期は DDR チップに与えているクロックと同じである。
MRD	tMRD: Default 1 本レジスタは、I/F に接続されている DDR チップの tMRD 値をサイクル単位で指定する。サイクルの周期は DDR チップに与えているクロックと同じである。

22.1.7 DDR 設定レジスタ 2

オフセット: 0x18

31	30	29	16	15	14	13	0
-			RASmax		-		RASmin

bit 名	機能
RASmax	tRAS max: Default 0x2328 本レジスタは、I/F に接続されている DDR チップの tRASmax 値をサイクル単位で指定する。サイクルの周期は DDR チップに与えているクロックと同じである。
RASmin	tRAS min: Default 6 本レジスタは、I/F に接続されている DDR チップの tRASmin 値をサイクル単位で指定する。サイクルの周期は DDR チップに与えているクロックと同じである。

22.1.8 リフレッシュインターバル設定レジスタ

オフセット: 0x18

31	16	15	0
-			REFRESH

bit 名	機能
REFRESH	REFRESH: Default 0x48a8 本レジスタは、I/F に接続されている DDR チップのリフレッシュ周期をサイクル単位で指定する。サイクルの周期は DDR チップに与えているクロックと同じである。

23

更新履歴

2006 年 3 月 30 日

PCI インターフェースの Mailbox のアドレスマップ (ローカル側オフセット) を修正。

2006 年 3 月 30 日

更新履歴の追加。

2006 年 4 月 18 日

MDMAC の仕様を追加。

2006 年 6 月 13 日

ベクトル演算器の仕様を追加。

2006 年 7 月 11 日

ベクトル命令のニーモニックを修正。

2006 年 7 月 13 日

ベクトルシフト命令のオペランドの位置を修正。

2006 年 7 月 19 日

ベクトル制御レジスタの説明を追加。

2006 年 8 月 25 日

概要の I/O 部分を修正。全体のブロック図を修正。

2006 年 9 月 11 日

例外処理の割り込み線を修正。

2006 年 12 月 15 日

命令の説明文を加筆・修正。MMU で発生しない例外を削除。