

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 特 許 公 報 (B2)

(11) 特許番号

特許第6437579号
(P6437579)

(45) 発行日 平成30年12月12日 (2018.12.12)

(24) 登録日 平成30年11月22日 (2018.11.22)

(51) Int. Cl.	F I
G 0 6 F 9/50 (2006.01)	G O 6 F 9/50 1 2 O A
G 0 6 F 9/455 (2006.01)	G O 6 F 9/455 1 5 O
G 0 6 F 9/38 (2006.01)	G O 6 F 9/38 3 7 O C
G 0 6 T 1/20 (2006.01)	G O 6 T 1/20 A

請求項の数 24 (全 23 頁)

(21) 出願番号	特願2016-574043 (P2016-574043)	(73) 特許権者	593096712
(86) (22) 出願日	平成26年6月26日 (2014. 6. 26)		インテル コーポレーション
(65) 公表番号	特表2017-522659 (P2017-522659A)		アメリカ合衆国 9 5 0 5 4 カリフォル
(43) 公表日	平成29年8月10日 (2017. 8. 10)		ニア州 サンタ クララ ミッション カ
(86) 国際出願番号	PCT/CN2014/080814		レッジ ブールバード 2 2 0 0
(87) 国際公開番号	W02015/196409	(74) 代理人	100107766
(87) 国際公開日	平成27年12月30日 (2015. 12. 30)		弁理士 伊東 忠重
審査請求日	平成28年12月19日 (2016. 12. 19)	(74) 代理人	100070150
			弁理士 伊東 忠彦
		(74) 代理人	100091214
			弁理士 大貫 進介
		(72) 発明者	ティエン, クン
			中華人民共和国 2 0 0 2 4 1 シャンハ
			イ ズージュウ サイエンス パーク ズ
			ー シン ロード ナンバー880
			最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 仮想化環境におけるインテリジェントGPUスケジューリング

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項 1】

仮想化されたグラフィックス処理ユニット (GPU) に対するワークロードサブミッションをスケジューリングする計算デバイスであって、

複数の仮想マシンを有する仮想化環境を確立するための仮想化サービスであって、前記仮想マシンの各々は前記GPUと通信するためのグラフィックスドライバと、GPUコマンドを記憶する複数のコマンドバッファとを有する、仮想化サービスと、

GPUスケジューラモジュールとを有し、

前記GPUスケジューラモジュールは、

すべての前記仮想マシンのすべての前記コマンドバッファのGPUコマンドを評価し、

前記GPUコマンドの評価の出力に応じて、複数の異なるスケジューリングポリシーからスケジューリングポリシーを動的に選択し、

動的に選択されたスケジューリングポリシーにより、前記GPUにより処理する少なくとも1つのGPUコマンドをスケジュールし、

同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中の2つのGPUコマンド間のクロスバッファ依存性の検出に応じて、前記スケジューリングポリシーを、リングごとのスケジューリングポリシーから集団スケジューリングポリシーに切り替えるためのものである、

計算デバイス。

【請求項 2】

仮想マシンのすべてのコマンドバッファのGPUコマンドをスキャンし、同じ仮想マシ

10

20

ンの異なるコマンドバッファ中のGPUコマンド間のクロスバッファ依存性を示すデータを発生するためのコマンドスキャナーモジュールを有し、スケジューリングポリシーはクロスバッファ依存性を示すデータに基づいて動的に選択される、
請求項1に記載の計算デバイス。

【請求項3】

仮想マシンのすべてのコマンドバッファのGPUコマンドをスキャンし、各GPUコマンドのコマンドタイプを決定するためのコマンドスキャナーモジュールを有し、前記GPUコマンドのスケジューリングポリシーは前記GPUコマンドのコマンドタイプに基づいて動的に選択される、請求項1または2に記載の計算デバイス。

【請求項4】

前記GPUスケジューラモジュールは、動的に選択されたスケジューリングポリシーにより前記仮想マシンのうちの1つのGPUコマンドをスケジュールし、異なるスケジューリングポリシーにより前記仮想マシンのうちの他の1つのGPUコマンドをスケジュールするためのものである、請求項1または2に記載の計算デバイス。

【請求項5】

前記GPUスケジューラモジュールは、異なる仮想マシンのGPUコマンドを評価し、前記異なる仮想マシンのGPUコマンドを集団スケジューリングポリシーでないスケジューリングポリシーによりスケジュールするためのものである、
請求項1に記載の計算デバイス。

【請求項6】

各コマンドバッファはリングバッファとして実施され、前記GPUスケジューラモジュールは、クロスリング同期プリミティブの仮想マシンのGPUコマンドをスキャンし、前記仮想マシンのGPUコマンドのためのスケジューリングポリシーを、クロスリング同期プリミティブの存在または不存在に基づき選択するためのものである、
請求項1、2、または5いずれか一項に記載の計算デバイス。

【請求項7】

前記GPUスケジューラモジュールは、前記GPUコマンドの評価の出力に基づき、異なる仮想マシンの異なるスケジューリングポリシーを動的に選択するためのものである、
請求項1、2、または5いずれか一項に記載の計算デバイス。

【請求項8】

各仮想マシンのコマンドスキャナーモジュールを有し、各コマンドスキャナーモジュールは前記仮想マシンのコマンドバッファ間の依存性を示すデータを含むコマンドデータベースを生成するためのものである、
請求項1、2、または5いずれか一項に記載の計算デバイス。

【請求項9】

すべての仮想マシンのコマンドデータベースを評価し、すべてのコマンドデータベースの評価に基づいて、少なくとも1つの仮想マシンのスケジューリングポリシーを選択するためのアービターモジュールを有する、
請求項8に記載の計算デバイス。

【請求項10】

前記GPUスケジューラモジュールは、仮想マシンのすべてのコマンドバッファのGPUコマンドをスキャンし、同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中のGPUコマンド間のクロスバッファ依存性を検出し、ある時間にわたるクロスバッファ依存性の発生の頻度を決定し、クロスバッファ依存性の発生の頻度に基づいて前記スケジューリングポリシーを変更するためのものである、
請求項1または2に記載の計算デバイス。

【請求項11】

前記GPUスケジューラモジュールは、所定数のコマンドバッファにクロスリング同期プリミティブが検出されないことが、すべての仮想マシンについて成り立てば、スケジューリングポリシーを、リングごとのスケジューリングポリシーとするためのものである、

10

20

30

40

50

請求項 1、2、または 5 いずれか一項に記載の計算デバイス。

【請求項 1 2】

仮想化されたグラフィックス処理ユニット (GPU) に対するワークロードサブミッションをスケジューリングする方法であって、

複数の仮想マシンを有する仮想化環境を確立するステップであって、前記仮想マシンの各々は前記 GPU と通信する ためのグラフィックスドライバーと、GPU コマンドを記憶する複数のコマンドバッファとを有する、ステップと、

すべての前記仮想マシンのすべての前記コマンドバッファの GPU コマンドを評価するステップと、

前記 GPU コマンドの評価の出力に応じて、複数の異なるスケジューリングポリシーからスケジューリングポリシーを動的に選択するステップと、

動的に選択されたスケジューリングポリシーにより、前記 GPU により処理する少なくとも 1 つの GPU コマンドをスケジュールするステップと、

同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中の 2 つの GPU コマンド間のクロスバッファ依存性の検出に応じて、前記スケジューリングポリシーを、リングごとのスケジューリングポリシーから集団スケジューリングポリシーに切り替えるステップと、

を含む方法。

【請求項 1 3】

仮想マシンのすべてのコマンドバッファの GPU コマンドをスキャンするステップと、同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中の GPU コマンド間のクロスバッファ依存性を示すデータを発生するステップと、クロスバッファ依存性を示すデータに基づきスケジューリングポリシーを動的に選択するステップとを含む、

請求項 1 2 に記載の方法。

【請求項 1 4】

仮想マシンのすべてのコマンドバッファの GPU コマンドをスキャンするステップと、各 GPU コマンドのコマンドタイプを決定するステップと、GPU コマンドのコマンドタイプに基づいて前記 GPU コマンドのスケジューリングポリシーを動的に選択するステップと、を含む、

請求項 1 2 に記載の方法。

【請求項 1 5】

動的に選択されたスケジューリングポリシーにより前記仮想マシンのうちの 1 つの GPU コマンドをスケジュールするステップと、異なるスケジューリングポリシーにより前記仮想マシンのうちの他の 1 つの GPU コマンドをスケジュールするステップとを含む、

請求項 1 2 に記載の方法。

【請求項 1 6】

異なる仮想マシンの GPU コマンドを評価するステップと、前記異なる仮想マシンの GPU コマンドを、集団スケジューリングポリシーではない異なるスケジューリングポリシーによりスケジュールするステップとを含む、

請求項 1 2 に記載の方法。

【請求項 1 7】

各コマンドバッファはリングバッファとして実施され、前記方法は、クロスリング同期プリミティブの仮想マシンの GPU コマンドをスキャンするステップと、前記仮想マシンの GPU コマンドのためのスケジューリングポリシーを、クロスリング同期プリミティブの存在または不存在に基づき選択するステップとを含む、

請求項 1 2 に記載の方法。

【請求項 1 8】

異なる仮想マシンの異なるスケジューリングポリシーを、前記 GPU コマンドの評価の出力に基づいて、動的に選択するステップを含む、

請求項 1 2 に記載の方法。

【請求項 1 9】

10

20

30

40

50

各仮想マシンに対して、前記仮想マシンのコマンドバッファ間の依存性を示すデータを含むコマンドデータベースを生成するステップを含む、
請求項 1 2 に記載の方法。

【請求項 2 0】

すべての仮想マシンのコマンドデータベースを評価するステップと、すべてのコマンドデータベースの評価に基づいて、少なくとも 1 つの仮想マシンのスケジューリングポリシーを選択するステップとを含む、
請求項 1 9 に記載の方法。

【請求項 2 1】

仮想マシンのすべてのコマンドバッファの GPU コマンドをスキャンするステップと、
同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中の GPU コマンド間のクロスバッファ依存性を検出するステップと、ある時間にわたるクロスバッファ依存性の発生の頻度を決定するステップと、クロスバッファ依存性の発生の頻度に基づいて前記スケジューリングポリシーを変更するステップとを含む、
請求項 1 2 に記載の方法。

10

【請求項 2 2】

所定数のコマンドバッファにクロスリング同期プリミティブが検出されないことが、すべての仮想マシンについて成り立てば、スケジューリングポリシーをリングごとのポリシーとするステップとを含む、
請求項 1 2 に記載の方法。

20

【請求項 2 3】

計算デバイスに請求項 1 2 - 2 2 いずれか一項に記載の方法を実行させるコンピュータプログラム。

【請求項 2 4】

請求項 2 3 に記載のコンピュータプログラムを格納した一以上の機械読み取り可能記憶媒体。

【発明の詳細な説明】

【背景技術】

【0 0 0 1】

計算デバイスにおいて、グラフィックス処理ユニット (GPU) は、数学演算を高速で実行できる電子回路を提供することにより、セントラル処理ユニット (CPU) を補足することができる。こうするために、GPU は広範囲の並列処理及び多数の並列スレッドを利用する。GPU はその能力により、ビジュアルメディアと並列計算タスクの処理を加速するのに有用である。例えば、GPU はビデオ符号化 / 復号、2 次元及び 3 次元のグラフィックスレンダリング、その他の汎用計算アプリケーションに用いることができる。GPU を仮想化するのに係わる複雑性を解消できる場合、仮想化技術を多数の異なるタイプの計算プラットフォーム上のグラフィックス処理ユニットに適用することができる。

30

【図面の簡単な説明】

【0 0 0 2】

ここで説明するコンセプトを、添付した図面において、限定ではなく実施例により説明する。説明を単純かつ明確にするため、図に示した要素は必ずしもスケール通りには描いていない。適当であれば、対応または類似する要素を示すため、複数の図面で同じ参照レベルを用いた。

40

【0 0 0 3】

【図 1】ここに開示するインテリジェント GPU スケジューリングを有する少なくとも 1 つの計算デバイスを含む計算システムの少なくとも 1 つの実施形態を示す簡略化したブロック図である。

【0 0 0 4】

【図 2】図 1 のサーバ計算デバイスの環境の少なくとも 1 つの実施形態を示す簡略化したブロック図である。

50

【 0 0 0 5 】

【図 3】図 2 の G P U スケジューリングの環境の少なくとも 1 つの実施形態を示す簡略化したブロック図である。

【 0 0 0 6 】

【図 4】図 1 の計算デバイスの一以上により実行されてもよいインテリジェント G P U スケジューリングの方法の少なくとも一実施形態を示す簡略化したフロー図である。

【 0 0 0 7 】

【図 5】図 1 の計算システムの少なくとも 1 つの実施形態のユースケースを示す簡略化したタイミング図である。

【図面の詳細な説明】

10

【 0 0 0 8 】

本開示のコンセプトはいろいろな修正を施したり代替的形式を取ったりすることでもできるが、その具体的な実施形態を図面において実施例で示し、ここに詳細に説明する。しかし、言うまでもなく、開示した具体的な形式に本開示を限定する意図ではなく、逆に、本発明は本開示と添付した特許請求の範囲に沿ったすべての修正、等価物及び代替物をカバーするものである。

【 0 0 0 9 】

本明細書において「one embodiment」、「an embodiment」、「an illustrative embodiment」などと言う場合、記載した実施形態が、ある機能、構造、または特徴を含むが、かならずしもすべての実施形態がその機能、構造、または特徴を含んでも含まなくてもよい。さらに、かかる文言は必ずしも同じ実施形態を参照しているとは限らない。さらに、ある機能、構造、または特徴のある実施形態について説明した場合、明示的に記載していようがいまいが、他の実施形態に関するそれらの機能、構造、または特徴に影響が及ぶことは、当業者には自明である。また、言うまでもなく、「少なくとも 1 つの A、B 及び C」は、(A)、(B)、(C)、(A 及び B)、(B 及び C)、(A 及び C) 又は (A、B、及び C) を意味し得る。同様に、「A、B 又は C のうちの少なくとも 1 つ」との形式のリストに含まれるアイテムは、(A)、(B)、(C)、(A 及び B)、(B 及び C)、(A 及び C)、又は (A、B、及び C) を意味し得る。

20

【 0 0 1 0 】

開示した実施形態は、幾つかの場合には、ハードウェア、ファームウェア、ソフトウェア、またはそれらの任意の組み合わせで実装できる。開示の実施形態は、一時的又は非一時的な機械読み取り可能（例えば、コンピュータ読み取り可能）記憶媒体により担われ、又はそれに格納された（一以上のプロセッサにより読み取られ実行され得る）命令として実装することでもできる。機械読み取り可能記憶媒体は、機械により読み取り可能な形式で情報を格納又は送信する任意のストレージデバイス、メカニズム、又はその他の物理的構造（例えば、揮発性又は不揮発性メモリ、メディアディスク、又はその他のメディアデバイス）として実施できる。

30

【 0 0 1 1 】

図中、幾つかの構造的又は方法フィーチャを具体的な構成及び／又は順序で示すかも知れない。しかし、言うまでもなく、かかる具体的な構成及び／又は順序は必須ではない場合がある。むしろ、幾つかの場合には、かかるフィーチャは、例示した図面に示したのとは異なる方法及び／又は順序で構成することでもできる。また、ある図面に構造的又は方法フィーチャを含めることは、かかるフィーチャがすべての実施形態において必要であることを意味するのではなく、幾つかの実施形態では、含まれなくてもよいし、他のフィーチャと組み合わせられてもよい。

40

【 0 0 1 2 】

図 1 を参照して、計算システム 1 0 0 の一実施形態はクライアント計算デバイス 1 1 0 とサーバ計算デバイス 1 4 2 とを含む。クライアント計算デバイス 1 1 0 とサーバ計算デバイス 1 4 2 は一以上のネットワーク 1 4 0 に通信可能に結合している。クライアント計

50

算デバイス 110 とサーバ計算デバイス 142 の一方または両方は、ここに開示の技術を利用するように構成されてもよい。そのため、クライアント計算デバイス 110 とサーバ計算デバイス 142 のうち一方または両方は、グラフィックス処理ユニット 126、152 と、GPU スケジューラモジュール 138、176 を含む GPU 仮想化を提供できる仮想化サービス 132、162 を備えていてもよい。説明を容易にするため、「グラフィックス処理ユニット」すなわち「GPU」は、なかんずく、グラフィックス処理ユニット、グラフィックスアクセラレータ、またはその他のタイプの専門的電子回路またはデバイス、例えば汎用 GPU (GP GPU)、ビジュアル処理ユニット、アクセラレーテッド処理ユニット (APU)、フィールドプログラマブルゲートアレイ (FPGA)、またはその他のデバイスまたは回路であって、計算デバイス 110、142 により用いられてグラフィックスタスク及び/又はその他の計算動作であってアクセラレーテッド処理により利益があるものを指す。例示の仮想サービス 132、162 は、ネイティブグラフィックドライバが各 VM 内で実効されるように、複数の異なる仮想マシン (VM) を含む GPU 126、152 の仮想環境を確立するように構成されている。

【0013】

例示の GPU スケジューラモジュール 138、176 は、GPU ハードウェア (GPU 126、GPU 152) 上で実効するために異なる VM により発行される、あるタイプの GPU コマンドのスケジューリングを処理する。例えば、GPU スケジューラモジュール 138、176 は、特権コマンド (privileged commands) のスケジューリングを処理してもよく、VM のネイティブグラフィックドライバは GPU 126、152 のフレームバッファやコマンドバッファなどの性能影響リソース (performance critical resources) に直接アクセスできる。後でより詳しく説明するように、GPU スケジューラモジュール 138、176 は、GPU コマンド、GPU コマンドバッファ依存性、及び/又はその他の決定基準のうち以上の属性に基づいて、可能性のある複数のスケジューリングポリシーの中から 1 つのスケジューリングポリシーを動的に選択し、動的に選択されたスケジューリングポリシーに応じて GPU コマンドをスケジューリングする。このように、効率を高くするなどの理由で、GPU スケジューラモジュール 138、176 は、なかんずく、VM 及び/又は GPU コマンドのうち以上に適用可能なスケジューリングポリシーをインテリジェントに変更できる。一例として、VM ごとに実行する GPU ワードロードのタイプが異なるとき、性能を向上するため、又はその他の理由で、GPU スケジューラモジュール 138、176 は、集団スケジューリングポリシー (gang scheduling policy) ではなく、バッファごとのスケジューリングポリシー (例えば、リングバッファの場合には「リングごとの」ポリシー) を実装できる。ここで、「ワークロード」とは、なかんずく、一組の GPU コマンド (一以上の GPU コマンドを含んでもよい) を指しても良い。さらに、デッドロック状態を回避するなどの理由で、GPU スケジューラモジュール 138、176 は、クロスバッファ同期 (cross-buffer synchronization) をするため、必要に応じて集団スケジューリングポリシー (gang scheduling policy) に切り替えられる。

【0014】

ここでクライアント計算デバイス 110 をより詳細に見ると、例示のクライアント計算デバイス 110 は、中央処理ユニット (CPU) 112 とグラフィックス処理ユニット 126 とを含む。CPU は GPU コマンドを含むワークロードを GPU 126 に送り、これは一般的に CPU メモリ 116 と GPU メモリ 128 との間のダイレクトメモリアクセスにより行われる。クライアント計算デバイス 110 は、ここに説明の機能を実行するあらゆるタイプのデバイスとして実施してもよい。例えば、クライアント計算デバイス 110 は、スマートフォン、タブレットコンピュータ、ウェアラブル計算デバイス、ラップトップコンピュータ、ノートブックコンピュータ、モバイル計算デバイス、セルラフォン、ハンドセット、メッセージングデバイス、車両テレマティクスデバイス、サーバコンピュータ、ワークステーション、分散計算システム、マルチプロセッサシステム、コンシュー

10

20

30

40

50

マエレクトロニクスデバイス、及び／又はここに説明の機能を実行するように構成されたその他の任意の計算デバイスとして実施してもよく、これらに限定されない。図1に示すように、クライアント計算デバイス110はさらに、入出力サブシステム114、データストレージデバイス118、ディスプレイ120、計算サブシステム122、ユーザインターフェースサブシステム124、オペレーティングシステム130、仮想サービス132、グラフィックスドライバー134、及びGPUスケジューラモジュール138を含む。クライアント計算デバイス110はさらに、GPU126とGPUメモリ128とを含む。クライアント計算デバイス110は、他の一実施形態では、モバイル及び／又は据え置き型コンピュータに一般的に見つかるようなその他の又は追加的なコンポーネント（例えば、様々なセンサーや入出力デバイスなど）を含み得る。また、幾つかの実施形態では、例示したコンポーネントのうち一以上は、他のコンポーネントに組み込まれていても良く、又はその一部を構成していても良い。例えば、幾つかの実施形態では、CPUメモリ116又はその部分はCPU112に組み込まれてもよい、及び／又はGPUメモリ128はGPU126に組み込まれてもよい。クライアント計算デバイス110のコンポーネントは、ソフトウェア、ファームウェア、ハードウェア、又はソフトウェアとハードウェアの組み合わせとして実施されてもよい。

10

【0015】

CPU112は、ここに説明する機能を実行できる任意のタイプのプロセッサとして実施してもよい。例えば、このCPU112は、シングル又はマルチコアプロセッサ、デジタルシグナルプロセッサ、マイクロコントローラ、又はその他のプロセッサ又は処理／制御回路として実施できる。GPU126は、ここに説明する機能を実行できる任意のタイプのグラフィックス処理ユニットとして実施してもよい。例えば、このGPU126は、シングルコア又はマルチコアプロセッサ、デジタルシグナルプロセッサ、マイクロコントローラ、浮動小数点演算アクセラレータ、コ・プロセッサ又はその他のプロセッサ又は処理／制御回路であってメモリ中のデータを高速で操作及び変更するように設計されたものとして実施してもよい。図と説明を単純化するため、クライアント計算デバイス110の幾つかの側面を、後で説明するサーバ計算デバイス142を参照して、より詳しく図示し説明する。例えば、GPU126、GPUメモリ128、及びGPUスケジューラモジュール138の態様を、対応するサーバ計算デバイス142のコンポーネントを参照して、より詳しく説明する。一般的に、計算デバイス110、142の一方のコンポーネントに関する説明は、他方の計算デバイス110、142の同様のコンポーネントに等しくあてはまる。

20

30

【0016】

クライアント計算デバイス110のCPUメモリ116とGPUメモリ128とは、それぞれここに説明する機能を実行できる任意のタイプの揮発性又は不揮発性メモリ又はデータストレージとして実施してもよい。動作中、メモリ116は、オペレーティングシステム、アプリケーション、プログラム、ライブラリ、及びドライバなど、計算デバイス110の動作中に用いられる様々なデータとソフトウェアを記憶できる。例えば、CPUメモリ116の一部は、少なくとも一時的に、コマンドバッファと、CPU112により生成されるGPUコマンドとを記憶し、GPUメモリ128の一部は、少なくとも一時的に、CPUメモリから受け取ったGPUコマンドを記憶してもよい。

40

【0017】

CPUメモリ116は、例えばI/Oサブシステム114を介してCPU112と通信可能に結合され、GPUメモリ128は、同様に、GPU126に通信可能に結合される。I/Oサブシステム114は、CPU112、CPUメモリ116、GPU126、GPUメモリ128、及びその他のクライアント計算デバイス110のコンポーネントとの入出力動作をさせる(facilitate)回路及び／又はコンポーネントとして実施されてもよい。例えば、I/Oサブシステム114は、メモリコントローラハブ、入出力制御ハブ、ファームウェアデバイス、通信リンク（すなわち、ポイント・ツー・ポイントリンク、バスリンク、ワイヤ、ケーブル、光ガイド、プリント回路板トレースなど）及び

50

／又は入出力動作を容易にするその他のコンポーネント及びサブシステムとして、又はこれらを含むものとして実施できる。幾つかの実施形態では、I/Oサブシステム114は、システム・オン・チップ(SoC)の一部を形成してもよく、単一の集積回路チップ上に、CPU112、CPUメモリ116、GPU126、GPUメモリ128、及び／又は計算デバイス110のその他のコンポーネントとともに、組み込むことができる。

【0018】

データストレージデバイス118は、例えば、メモリデバイスと回路、メモリカード、ハードディスクドライブ、固体ドライブ、その他の記憶デバイスなどの、データを短期又は長期にわたり格納するように構成された任意のタイプのデバイスとして実施できる。データストレージデバイス118は、計算デバイス110のデータとファームウェアコードを記憶するシステムパーティションを含んでいてもよい。データストレージデバイス118は、計算デバイス110のオペレーティングシステム130のデータファイル及び実行ファイルを記憶するオペレーティングシステムパーティションを含んでいてもよい。

【0019】

ディスプレイ120は、液晶ディスプレイ(LCD)、発光ダイオード(LED)、プラズマディスプレイ、陰極線管(CRT)、又はその他のタイプのディスプレイデバイスなど、デジタル情報を表示できる任意のタイプのディスプレイとして実施されてもよい。幾つかの実施形態では、ディスプレイ120は、計算デバイス110とのユーザインターアクションを可能とするタッチスクリーン又はその他のユーザ入力デバイスに結合されてもよい。ディスプレイ120は、ユーザインターアクションサブシステム124の一部であってもよい。ユーザインターアクションサブシステム124は、物理的又は仮想的制御ボタン又はキー、マイクロホン、スピーカ、一方向又は双方向のスティック及び／又はビデオカメラ、その他を含む計算デバイス110とユーザインターアクションをさせる複数の付加的デバイスを含んでいてもよい。ユーザインターフェースサブシステム124は、動きセンサー、近接センサー、視線追跡デバイスなどのデバイスを含んでいてもよく、これらのデバイスは計算デバイス110と関わるその他の形式のヒトとのインターアクションを検出、捕捉、及び処理するように構成されてもよい。

【0020】

計算デバイス110はさらに通信サブシステム122を含む。これは計算デバイス110とその他の電子デバイスとの間の通信を可能にする任意の通信回路、デバイスまたはそれらの集まりとして実施されてもよい。通信サブシステム122は、一以上の任意の通信技術(例えば、無線または有線通信)と、かかる通信を行う関連プロトコル(例えば、イーサネット(登録商標)、Bluetooth(登録商標)、Wi-Fi(登録商標)、WiMAX、3G/LTEなど)とを用いるように構成されていてもよい。通信サブシステム122は、無線ネットワークアダプタを含むネットワークアダプタとして実施されてもよい。

【0021】

例示の計算デバイス110は、仮想化サービス132、グラフィックスドライバ134、オペレーティングシステム130、及びGPUスケジューラモジュール138などの複数のコンピュータプログラムコンポーネントも含む。特に、オペレーティングシステム130は、GPUスケジューラモジュール138と仮想化サービス132などのコンピュータアプリケーションと、計算デバイス110のハードウェアコンポーネントとの間の通信を可能とする(facilitate)。オペレーティングシステム130は、Microsoft Corporationのウィンドウズ(登録商標)、Google, Inc.の 안드로이드などのバージョンなど、ここに説明の機能を実行できる任意のオペレーティングシステムとして実施してもよい。ここで、「コンピュータアプリケーション」とは、なかんずく、エンドユーザが計算デバイス110とインターラクトしてもよい「ユーザスペース」ソフトウェア及び／又はハードウェアアプリケーションを指しても、プログラミングコードが計算デバイス110のハードウェアコンポーネントと直接インターラクトできる「システムスペース」ハードウェア及び／又はソフトウェアアプリケーション

ョンを指しても良い。計算デバイス 110 のシステムスペースコンポーネントは、計算デバイス 110 のユーザスペースコンポーネントより大きな特権を有していてもよい。

【0022】

例示の実施形態では、グラフィックスドライバー 134 は、コンピュータアプリケーションとハードウェアコンポーネント（ディスプレイ 120 など）との間の通信を処理する。幾つかの実施形態では、グラフィックスドライバー 134 は、例えば、デバイス独立グラフィックスレンダリングタスクを異なるハードウェアコンポーネント（例えば、異なるタイプのディスプレイ）に通信できる「汎用」ドライバと、デバイス独立タスクを特定ハードウェアコンポーネントが実行して要求タスクを実現できるコマンドに変換する「特定デバイス」ドライバとを含んでいてもよい。他の実施形態では、汎用及び特定デバイスドライバの部分を結合して、1つのドライバーコンポーネント（例えば、グラフィックスドライバー 134）にしてもよい。幾つかの実施形態では、グラフィックスドライバー 134 の部分は、オペレーティングシステム 130 に含まれてもよい。グラフィックスドライバー 134 は例示的にディスプレイドライバである。しかし、開示の GPU スケジューラモジュール 138 の態様は、例えば、（例えば、GPU 126 が GPGPU として構成されている場合に）GPU 126 にオフロードされてもよい任意の種類のタスクなどの他のアプリケーションで用いてもよい。

【0023】

例示の仮想化サービス 132 は、ある種のハイパーバイザのとして実施される。これはファームウェアから直接ブートローダにより、又はオペレーティングシステム 130 により起動されてもよい。仮想化サービス 132 は、「シン（thin）」ハイパーバイザ又は従来のハイパーバイザ、仮想マシンマネージャ（VMM）、又は同様の仮想化プラットフォームとして実施されてもよい。例えば、仮想化サービス 132 は、XEN ベース（タイプ I）VMM、カーネルベース仮想マシン（KVM）ベース（タイプ II）VMM、又はウィンドウズベース VMM として実施してもよい。幾つかの実施形態では、仮想化サービス 132 は、「ベアメタル」ハイパーバイザとして実施してもよい。これはシステムハードウェアから直接実行できる。仮想化サービス 132 は、計算デバイス 110、特に GPU 126 の共有リソースの仮想化を可能とし管理する特権ソフトウェア又はファームウェアコンポーネントとして実施される。このように、仮想化サービス 132 は、計算デバイス 110 のより高い特権システムモードであって、仮想化サービス 132 が GPU 126 及び / 又は計算デバイス 110 の他のハードウェアリソースをほぼ完全にコントロールする実行される。上記の通り、仮想化サービス 132 は、複数の仮想マシンを含む GPU 126 の仮想化環境を確立でき、各仮想マシンはグラフィックスドライバー 134 の自分自信のインスタンスを実行する。GPU 仮想化サービスの例は、Intel Corp. の XenGT と Nvidia Corp. の GRID VZ を含む。GPU スケジューラモジュール 138 は、仮想化サービス 132 のコンポーネントとして実施してもよい。動作中、GPU スケジューラモジュール 138 は、VM 中のグラフィックスドライバー 134 の仮想インスタンスと通信し、上記の通り、GPU コマンドの GPU 126 への送信を制御する。

【0024】

ここでサーバ計算デバイス 142 をより詳細に参照する。サーバ計算デバイス 142 は、ここに説明する機能を実行する任意のタイプのデバイスとして実施してもよい。例えば、サーバ計算デバイス 142 は、スマートフォン、タブレットコンピュータ、ウェアラブル計算デバイス、ラップトップコンピュータ、ノートブックコンピュータ、モバイル計算デバイス、セルラフォン、ハンドセット、メッセージングデバイス、車両テレマティクスデバイス、サーバコンピュータ、ワークステーション、分散計算システム、マルチプロセッサシステム、コンシューマエレクトロニクスデバイス、及び / 又はここに説明の機能を実行するように構成されたその他の任意の計算デバイスとして実施してもよく、これらに限定されない。クライアント計算デバイス 110 の上記のコンポーネントと同じ又は類似の名称を有するサーバ計算デバイス 142 のコンポーネントは、同様に実施してもよく

、したがって、ここで説明は繰り返さない。さらに、言うまでもなく、クライアント計算デバイス 110 は、サーバ計算デバイス 142 のどのコンポーネントを含んでいても良く、かかるコンポーネントの説明はクライアント計算デバイス 110 の同様のコンポーネントに等しく当てはまる。

【0025】

例示のサーバ計算デバイス 142 は、CPU 144、入出力サブシステム 146、ダイレクトメモリアクセス (DMA) サブシステム 148、CPU メモリ 150、オペレーティングシステム 160、仮想化サービス 162、グラフィックスドライバモジュール 164、データストレージデバイス 166、ディスプレイ 168、通信サブシステム 170、ユーザインターフェースサブシステム 172、及び GPU スケジューラモジュール 176 を含む。サーバ計算デバイス 142 はさらに、GPU 152、レンダーエンジン 154、GPU メモリ 156、及びコマンドバッファ 158 を含む。サーバ計算デバイス 142 は、他の一実施形態では、モバイル及び / 又は据え置き型コンピュータに一般的に見つかるようなその他の又は追加的なコンポーネント (例えば、様々なセンサーや入出力デバイスなど) を含み得る。また、幾つかの実施形態では、例示したコンポーネントのうち以上は、他のコンポーネントに組み込まれていても良く、又はその一部を構成していても良い。サーバ計算デバイス 142 のコンポーネントは、ソフトウェア、ファームウェア、ハードウェア、又はソフトウェアとハードウェアの組み合わせとして実施されてもよい。

【0026】

GPU 152 は、複数のレンダーエンジン 154 を含み、これは GPU 152 のハードウェア実行ユニット、例えばプロセッサコア又は並列プロセッサのアレイであって、それぞれ複数の並列スレッドを実行できるものとして実施してもよい。GPU 152 は (例えば、個別のグラフィックスカード上の) 周辺デバイスとして実施されてもよいし、CPU マザーボード上にあっても CPU ダイアグラム上にあってもよい。レンダーエンジン 154 はそれぞれ、あるタイプの GPU タスクを処理するように構成されていてもよい。例えば、幾つかの実施形態では、複数の異なるレンダーエンジン 154 が、3D レンダリングタスク、blitter (例えば、2D グラフィックス) ビデオ、及びビデオ符号化 / 復号タスクを個別に処理するように構成されていてもよい。

【0027】

CPU メモリ 150 の一部は、コマンドバッファと、CPU 144 により生成される GPU コマンドを少なくとも一時的に記憶してもよく、GPU メモリ 156 の一部は、コマンドバッファ 158 に GPU コマンドを少なくとも一時的に記憶する。GPU コマンドは、CPU 144 により、ダイレクトメモリアクセスサブシステム 148 によりコマンドバッファ 158 に転送される。ダイレクトメモリアクセス (DMA) サブシステム 148 は、CPU メモリ 150 と GPU メモリ 156 との間のデータ転送を容易にする。幾つかの実施形態では、DMA サブシステム 148 により、GPU 152 は CPU メモリ 150 に直接アクセスでき、CPU 144 は GPU メモリ 156 に直接アクセスできる。DMA サブシステム 148 は、Peripheral Component Interconnect (PCI) デバイス、Peripheral Component Interconnect - Express (PCI - Express) デバイス、I/O Acceleration Technology (I/OAT) デバイスその他の、DMA コントローラ又は DMA 「エンジン」として実施されてもよい。

【0028】

例示のコマンドバッファ 158 はリングバッファとして実施され、各リングバッファは多数のバッチバッファをつなげてよい。幾つかの実施形態では、計算デバイス 142 は、各レンダーエンジン 154 に対して異なるコマンドバッファ (例えば、3D、blitter、ビデオ、及びビデオ符号化 / 復号エンジン 154 のそれぞれに対する別々のリングバッファ) を実装する。リングバッファは、例えば、同期入出力動作に有用な、ある種の first-in / first-out (FIFO) データ構造である。他の実施形態では、他のタイプの FIFO データ構造、又はその他の好適なタイプのデータ構造を用い

ても良い。

【0029】

仮想化サービス162を通じて、仮想化サービス162により確立された各VMが一組のコマンドバッファ158（例えば、各VM中の3D、blitter、ビデオ及びビデオ符号化／復号コマンドバッファ）を含み、各コマンドバッファが異なるコマンドパーサ（例えば、3D、blitter、ビデオ、及びビデオ符号化／復号コマンドパーサ）により並列に解析されるように、コマンドバッファ158が仮想化される。GPUスケジューラモジュール176は、新しいVMがGPU152にアクセスするようスケジュールされている場合に、コンテキスト切り替え（context switch）を行っても良い。コンテキスト切り替えに応じて、GPU152は一組の異なるコマンドバッファ（例えば、その新しいVMに関連するコマンドバッファ）を提供してもよい。

10

【0030】

例示のGPUスケジューラモジュール176は、コマンドスキャナーモジュール178、コマンドデータベース180、アービターモジュール182、及び複数のスケジューリングポリシー184を含む。GPUスケジューラモジュール176、コマンドスキャナーモジュール178、コマンドデータベース180、及びアービターモジュール182は、任意のタイプのプロセッサ実行可能コード、モジュール及び／又はデータ構造、又はこれらの組み合わせとして実装してもよい。図3を参照して、コマンドスキャナーモジュール178、コマンドデータベース180、及びアービターモジュール182の態様をより詳しく説明する。

20

【0031】

例示的に、スケジューリングポリシー184は、リングごとのスケジューリングポリシー186と、集団スケジューリングポリシー188とを含む。リングごとのスケジューリングポリシー186により、リングバッファは、互いに独立にコンテキスト切り替えでき、それにより異なるVMからのGPUコマンドが異なるレンダーエンジン154を利用する場合には、それらを同時にスケジュールできる。しかし、リングごとの（per-ring）スケジューリングポリシーを用いると、次の場合にデッドロック問題が生じ得る。異なるバッファ上のGPUコマンドがそれぞれ他方のコマンドによりシグナルされる状態に依存する場合、又は異なるバッファ上の2つのコマンドが、同じ条件が満たされることに依存する場合である。VMのあるリングバッファ上のあるコマンドの、同じVMの他のリングバッファ上の他のコマンドによりシグナルされた結果への依存性は、waitコマンドが依存する状態とともに、コマンドバッファ中に同期または「wait」コマンドがあることにより証拠立てられる。この種のコマンド依存性は、（同じVMの異なるバッファ上のGPUコマンドの）「クロスリング同期」またはより一般的にはクロスバッファ依存性又はクロスバッファ同期と呼んでもよい。

30

【0032】

一例として、3Dエンジン154で実行するため、リングごとのスケジューリングポリシー186が、第1の仮想マシンの3DリングバッファからGPUワークロードを受け取りスケジューリングするものとする。リングごとのスケジューリングポリシー186は、他の仮想マシンVM2のblitterリングバッファからGPUワークロードも受け取る。リングごとのスケジューリングポリシーにしたがって、VM2ブリッタタスクをブリッタエンジン154でスケジュールすることができる。ブリッタエンジン154はVM1により使われないからである。VM1 3Dワークロードは、3Dレンダリングタスクに関する複数のGPUコマンドを含むが、3Dレンダリングタスクは、ブリッタ（blitter）エンジン154でスケジュールされる必要がある他のVMIタスクと同期されねばならない。これはVMI 3Dワークロード中のwaitコマンドにより証拠付けられ（evidenced）、waitコマンドは状態値COND1に依存する。値COND1はVM1ブリッタタスクによりシグナルされる。しかし、VM1ブリッタワークロードは、waitコマンドも含む。これは状態値COND2に依存するが、COND2はVM1 3Dタスクによりシグナルされる。VM1ブリッタタスクは、VM2ブリッタタスクが

40

50

終了するまで、スケジュールされるのを待たねばならない。VM 1 3 DタスクはVM 1ブリッタタスクがCOND 1をシグナルするまで完了できず、VM 1ブリッタタスクはVM 1 3 DタスクがCOND 2をシグナルするまで完了できない。リングごとのスケジューリングポリシー 1 8 6にしたがって、2つのVM 1タスクが異なる時間にスケジューラされ（例えば、ブリッタエンジン 1 5 4が利用できるので、リングごとのポリシーによりVM 2ブリッタコマンドがスケジューラされたことによる）、デッドロック状態が生じ、GPU 1 5 2による処理がハングする。GPU 1 5 2がコマンドプリエンブションサポートを有する構成になっており、waitコマンドがあるタイムアウト期間後にプリエンブト（preempt）され得ても、2つの異なるコマンドが同じCOND値を使ってしまった場合、VM 1中のwaitコマンドは、VM 2からシグナルされるCOND値により不正に完了されるおそれがある。

10

【0033】

集団スケジューリングポリシー 1 8 8は、VM中のすべてのリングバッファが、リング毎のスケジューリングポリシー 1 8 6では独立であるのと異なり、一緒にコンテキスト切り替えされることを要する。集団スケジューリングポリシー 1 8 8は、クロスリング同期問題の解消に使える。上記の例を続けて、リング毎のスケジューリングポリシー 1 8 6の代わりに、集団スケジューリングポリシー 1 8 8を用いるとする。この場合、集団スケジューリングポリシー 1 8 8は、（3 Dエンジン及びブリッタエンジン 1 5 4にそれぞれ）VM 1 3 DコマンドとVM 1ブリッタコマンドと一緒にスケジューラする。VM 1ブリッタコマンドがCOND 1をシグナルする時、VM 1 3 Dコマンドは継続できる。VM 1 3 DコマンドがCOND 2をシグナルする時、VM 1ブリッタコマンドは継続できる。VM 2からのコマンドは、すべてのVM 1リングバッファからのすべてのVM 1コマンドが終わるのを待って、スケジューラされなければならない。

20

【0034】

しかし、集団スケジューリングポリシー 1 8 8はGPU仮想化においては非効率的になり得る。例えば、GPUスケジューラモジュール 1 7 6が3 Dエンジン 1 5 4で実行するVM 1ワークロードをスケジューラし、他のどのVM 1バッファには他のワークロードが無いものとする。（VM 1ビデオバッファにはGPUコマンドが無いいため）ビデオエンジン 1 5 4は、（例えば）VM 1で使われていなくても、集団スケジューリングポリシー 1 8 4により、VM 1 3 Dタスクが完了するまで、ビデオエンジン 1 5 4を用いてVM 2ビデオタスクを実行できない。

30

【0035】

ここで図2を参照して、幾つかの実施形態では、サーバ計算デバイス 1 4 2は、動作中に環境 2 0 0を確立する。環境 2 0 0は、特権仮想環境 2 1 0、GPUスケジューラモジュール 2 1 4、グラフィックスドライバモジュール 2 1 6、コマンドバッファ 2 2 0、コマンドパーサ 2 2 2、グラフィックスドライバモジュール 2 1 8、仮想化サーバ 2 2 6、及びGPUハードウェア 1 5 2を含む。環境 2 0 0の様々なモジュールは、ハードウェア、ファームウェア、ソフトウェア、またはこれらの組み合わせとして実施されてもよい。例示の環境 2 0 0は、仮想化サービス 1 6 2の実行インスタンス（仮想化サービス 2 2 6）を含む。これは特権仮想環境 2 1 0と「N個の」仮想マシン 2 1 2（Nは正整数）とを確立する。特権仮想環境は、（幾つかの実装では「ドメイン 0」と呼ばれ、）GPUスケジューラモジュール 1 7 6の実行インスタンス（GPUスケジューラモジュール 2 1 4）と、グラフィックスドライバモジュール 1 6 4の実行インスタンス（グラフィックスドライバモジュール 2 1 6）とを含む。各VM 2 1 2は、グラフィックスドライバモジュール 1 6 4の実行インスタンス（グラフィックスドライバモジュール 2 1 8）、各コマンドバッファ 1 5 8のインスタンス（コマンドバッファ 2 2 0）、及びコマンドパーサ 2 2 2を含む。各VMのコマンドバッファ 2 2 0は、例えば、3 D、ブリッタ、ビデオ、及びビデオ符号化／復号リングバッファを含む。グラフィックスドライバモジュール 2 1 6、2 1 8は、非特権コマンド 2 3 0、2 3 2を、GPUハードウェア 1 5 2に直接送っても良い。特権GPUコマンド 2 2 4は、GPUスケジューラモジュール 2 1 4により（例えば、

40

50

トラップアンドエミュレーション法により)処理され、ここに説明の動的ハイブリッドスケジューリングアプローチを用いてGPU152に送られる。

【0036】

GPUスケジューラモジュール214は、全VMの全コマンドバッファのGPUコマンドを評価し、GPUコマンドの評価の出力に応じて、複数の異なるスケジューリングポリシーからスケジューリングポリシーを動的に選択する。GPUスケジューラモジュール214は、動的に選択されたスケジューリングポリシーにより、GPUにより処理するため、少なくとも1つのGPUコマンドをスケジューリングする。GPUスケジューラモジュール214により実行される「動的」及び/又は「ハイブリッド」のスケジューリングの幾つかの例を説明する。GPUスケジューラモジュール214は、2つの異なるスケジューリングポリシーにより、2つの異なるVMのGPUコマンドをスケジューリングしてもよい。GPUスケジューラモジュール214は、例えば、同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中の2つのGPUコマンド間のクロスバッファ依存性の検出に応じて、一以上のVMに適用可能なスケジューリングポリシーを、リングごとのスケジューリングポリシーから集団スケジューリングポリシーに切り替えても良い。GPUスケジューラモジュール214は、リングごとのスケジューリングポリシーから集団スケジューリングポリシーに切り替えた後、異なるVMのGPUコマンドを評価し、異なるスケジューリングポリシーにより異なるVMのGPUコマンドをスケジューリングしてもよい(例えば、GPUスケジューラモジュール214は、異なるVMに対してリングごとのスケジューリングポリシーに切り替え戻しても良く、1つのVMでは集団スケジューリングポリシーを、他のVMでリングごとのスケジューリングポリシーを、同時に実行してもよい)。幾つかの実施形態では、GPUスケジューラは、すべての仮想マシンのすべてのコマンドバッファにわたり、クロスバッファ依存性の出現をトラックし続け、一定数のコマンドバッファに又は一定時間にわたりクロスバッファ依存性が検出されなければ、又はより一般的に、クロスバッファ依存性の発生頻度に基づいて、(例えば、リングごとのポリシーから集団ポリシーへ、又はその逆に)スケジューリングポリシーを変更してもよい。環境200(例えば、GPUスケジューラモジュール214)の様々なモジュールまたはコンポーネントは、ハードウェア、ファームウェア、ソフトウェア、またはこれらの組み合わせとして実施されてもよい。また、幾つかの実施形態では、環境200のモジュールの一部または全部は、他のモジュール又はソフトウェア/ファームウェア構造と一体かされても、またはその一部を構成してもよい。

【0037】

GPUスケジューラモジュール214の動作をトリガーするため、幾つかの実施形態では、グラフィックスドライバモジュール216、218は、GPUコマンド224をコマンドバッファ220にキュー(queue)し、次いでメモリマップト入出力(MMIO)レジスタ(テール)を書き、コマンドパーサ222によるキューしたコマンドの解析を開始する。仮想環境(例えば、環境200)では、最後のMMIO書き込みがトラップされ、GPUスケジューラモジュール214がVMのGPUコマンドのスケジューリングを実行できる。

【0038】

ここで図3を参照して、幾つかの実施形態では、サーバ計算デバイス142は、動作中に環境300を確立する。環境300は、GPUスケジューラモジュール214、コマンドスキャナー314、316、コマンドデータベース318、320、リングごとのスケジューリングポリシー322、集団スケジューリングポリシー324、及びアービターモジュール326を含む。環境300の様々なモジュールは、ハードウェア、ファームウェア、ソフトウェア、またはこれらの組み合わせとして実施されてもよい。例示の環境300は、コマンドスキャナーモジュール178の実行インスタンス(コマンドスキャナーモジュール314、316)(例えば、VMごとに1つのインスタンス)、コマンドデータベース318、320のインスタンス(例えば、VMごとに1つのデータベース)、アービターモジュール182の実行インスタンス(アービターモジュール326)、リングご

とのスケジューリングポリシー 186 のインスタンス（リングごとのスケジューリングポリシー 322）、及び集団スケジューリングポリシー 188 のインスタンス（集団スケジューリングポリシー 322）を含む。各コマンドスキャナーモジュール 314、316 は、各 VM の全コマンドバッファの、キューされた GPU コマンドをスキャンする。例えば、VM 1 コマンドスキャナーモジュール 314 は、（例えば、VM 1 の 3D、ブリッタ、ビデオ、及びビデオ符号化／復号バッファなどの複数のリングバッファを含む）VM 1 コマンドバッファ 220 に含まれた GPU コマンドをスキャンする。例えば、VM N コマンドスキャナーモジュール 316 は、（例えば、VM N の 3D、ブリッタ、ビデオ、及びビデオ符号化／復号バッファなどの複数のリングバッファを含む）VM N コマンドバッファ 312 に含まれた GPU コマンドをスキャンする。

10

【0039】

各コマンドスキャナーモジュール 314、316 は、同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中の GPU コマンド間のクロスバッファ依存性を示すデータを発生し、コマンドデータベース 318、320 を生成し、クロスバッファ依存性を示すデータをコマンドデータベース 318、320 に記憶する。すなわち、各コマンドスキャナーモジュール 314、316 は、その各 VM の GPU コマンドにおけるクロスバッファ依存性（cross-buffer dependencies）を特定し、依存性を示すデータを、その各 VM のコマンドデータベース 318、320 に記憶する。また、コマンドスキャナーモジュール 314、316 は、VM の各 GPU のコマンドタイプを決定し、コマンドタイプを示すデータをコマンドデータベース 318、320 に記憶する。コマンドタイプは、例えば、3D、ブリッタ（blitter）、ビデオ、ビデオ符号化／復号など、GPU 152 により実行されるタスクのタイプ、又はそのタスクを実行する具体的なレンダーエンジン 154 に対応してもよい。

20

【0040】

コマンドスキャナーモジュール 314、316 は、ワークロード発出（submission）がクラスバッファ依存性を含むと決定した場合、フラグをその発出（submission）と関連付けてもよい。こうするために、コマンドスキャナーは、一組の GPU コマンドのインプレース計測（in-place instrumentation）を実行してもよい。コマンドバッファ 220、312 がリングバッファとして実施される場合、コマンドスキャナーモジュール 314、316 は、クロスリング同期プリミティブ（cross-ring synchronization primitives）を特定してもよく、クロスリング同期プリミティブの存否に関するデータをコマンドデータベース 318、320 に記憶してもよい。例えば、コマンドスキャナーモジュール 314、316 は、クロスリング同期プリミティブがあるか決定してもよく、クロスリング同期プリミティブがあるとき、関連するコマンドバッファ 220、312 に対してフラグ（例えば、REQ_GANG）を設定してもよい。アービターモジュール 326 は、フラグをチェックし、フラグが有効に（例えば、REQ_GANG = YES に）設定されているとき、アービターモジュール 326 は、リングごとのスケジューリングポリシー 322 から集団スケジューリングポリシー 324 への切り替えを開始する。集団スケジューリングポリシー 324 からリングごとのスケジューリングポリシー 322 に切り替え戻すため、アービターモジュール 326 は、経験的ポリシー（例えば、「すべての VM において、次の N 個のコマンドバッファにクロスリング同期プリミティブが検出されなければ、リングごとのスケジューリングポリシー 322 に切り替え戻す」）を利用してもよい。ここで用いるように、「プリミティブ（primitive）」は、なかんずく、計算プラットフォーム（例えば、オペレーティングシステム）により提供される単純なソフトウェアメカニズムを指しても良く、より低いレベルのメカニズム（例えば、原子的動作、メモリバリア、スピンロック、コンテキスト切り替えなど）を含んでいてもよい。一例として、複数のリングバッファにより共有されるオブジェクトのクロスリング実行をシリアル化するために、セマフォコマンド（例えば、セマフォ「wait」コマンド）が、計算プラットフォームにより提供されてもよい。

30

40

50

【 0 0 4 1 】

幾つかの実施形態では、コマンドスキャナーモジュール 3 1 4、3 1 6 は、各 V M の異なるコマンドバッファ間に直接的依存性を構築してもよい。こうするため、コマンドスキャナーモジュール 3 1 4、3 1 6 は、V M のコマンドデータベース 3 1 8、3 2 0 のグラフデータ構造に、依存性及びコマンドタイプ情報を追加 (p o p u l a t e) してもよい。下記のコード例 1、2 は、V M 1 と V M 2 のためにコマンドスキャナーモジュール 3 1 4、3 1 6 により生成され、V M 1 と V M 2 のコマンドデータベース 3 1 8、3 2 0 に記憶されてもよいグラフデータ構造の疑似コードの例を示す。

【 数 1 】

```
[Buf11, 3D ring, wait for [Buf12, blitter ring, COND1]
[Buf12, blitter ring], signal [Buf11, 3D ring, COND1]
[Buf13, 3D ring], no dependency
[Buf14, blitter ring], no dependency
```

10

コード例 1 V M 1 のコマンドデータベース

【 0 0 4 2 】

コード例 1 では、B u f 1 1、B u f 1 2、B u f 1 3、B u f 1 4 は V M 1 の 4 つのリングバッファである。コード例 1 は、続く依存性情報により統制されるバッファタイプ又はコマンドタイプ (例えば、3 D、ブリッタ) を指定している。例えば、B u f 1 1 中の 3 D コマンドは B u f 1 2 中のブリッタコマンドに対して、C O N D 1 をシグナルするには B u f 1 2 中のブリッタコマンドを待つ必要があるという点で、依存性を有する。コード例 1 では、B u f 1 3 と B u f 1 4 は依存性を有しないと示されている。

20

【 0 0 4 3 】

【 数 2 】

```
[Buf21, video ring], no dependency
[Buf22, video ring], no dependency
```

30

コード例 2 V M 1 のコマンドデータベース

【 0 0 4 4 】

コード例 2 では、B u f 2 1 と B u f 2 2 は V M 2 の 2 つのバッファである。コード例 2 は、依存性情報は高い粒度レベルでコマンドスキャナーモジュール 3 1 4、3 1 6 により構成できることを示している。例えば、幾つかのバッファは共にスケジュール (c o - s c h e d u l e d) でき、一方他のバッファはリングごとにスケジュール (p e r - r i n g s c h e d u l e d) される。このように、コマンドスキャナーモジュール 3 1 4、3 1 6 により、スケジューリングポリシーがモードに対して柔軟 (m o d e - f l e x i b l e) となる。一例として、V M 1 が 3 D / ブリッタ依存性のみを有するコマンドバッファをサブミット (s u b m i t) するが、V M 2 はビデオワークロードを含むコマンドバッファをサブミットする場合、G P U スケジューラモジュール 2 1 4 は、集団スケジューリングポリシーを用いて V M 1 に 3 D / ブリッタバッファを共にスケジュールでき、一方リングごとのスケジューリングポリシーを用いて V M 2 のビデオワークロードをスケジュールする。

40

【 0 0 4 5 】

幾つかの実施形態では、コマンドスキャナーモジュール 3 1 4、3 1 6 は、コマンドデータベース 3 1 8、3 2 0 に閾値テスト又は閾値を導入して、現在のバッファ動作に基づきポリシー切り替えをさらに制御してもよい。例えば、クロスリング同期プリミティブを頻繁に見ると (例えば、多くのコマンドバッファで、又はある時間にわたって多くの観察で)、これは、ネイティブグラフィックスドライバ 1 3 4 が通常それらのプリミティブを

50

用いるようにデザインされていることを示す。結果として、コマンドスキャナーモジュール 314、316 は、閾値を利用して、その閾値（例えば、検出される同期プリミティブの数）に到達するかそれを越えられるまで、集団スケジューリングポリシー 188 が実装されるのを防止することができる。

【0046】

アービターモジュール 326 は、すべての仮想マシンのコマンドデータベースを評価し、すべてのコマンドデータベース 318、320 の評価に基づいて、少なくとも 1 つの仮想マシンのスケジューリングポリシーを選択する。アービターモジュール 326 は、コマンドデータベース 318、320 とスケジューリングポリシー 322、324 を利用して、一以上の GPU コマンド及び / 又は VM のスケジューリングポリシーを動的に選択する。これを行うため、アービターモジュール 326 は、コマンドデータベース 318、320 中の情報を、スケジューリングポリシー 322、324 を考慮して、分析する。この分析の結果として、アービターモジュール 326 は、リングごとのスケジューリングポリシー 322 から集団スケジューリングポリシー 324 への切り替え、又は集団スケジューリングポリシー 324 からリングごとのスケジューリングポリシー 322 への切り替えを行っても (initiate) 良い。リングごとのスケジューリングポリシー 322 から集団スケジューリングポリシー 324 への切り替えにおいて、アービターモジュール 326 は、必要に応じて、すべてのリングバッファがアイドルになるのを待つ待ち合わせプロセス (rendezvous process) を行っても良い。

【0047】

ここで図 4 を参照して、GPU サブミッションのスケジューリングポリシーを動的に選択する方法 400 の一例を示す。方法 400 の部分々は、計算デバイス 110 又は計算デバイス 142 のハードウェア、ファームウェア、及び / 又はソフトウェアにより、例えば CPU 112、144 及び GPU 126、152 により実行されてもよい。ブロック 410 において、計算デバイス 110、142 は、VM から GPU サブミッション (submission) を受け取る。ここで、VM は計算デバイス 110、142 の GPU 仮想化サービスにより確立された複数の VM のうちの 1 つであり、VM は複数の異なるコマンドバッファとネイティブグラフィックスドライバとを有する。サブミッションは VM の異なるコマンドバッファからの GPU コマンドを含む。ブロック 412 において、計算デバイス 110、142 はサブミッションの GPU コマンドをスキャンする。そうする際、計算デバイス 110、142 は、GPU コマンドのセマンティックスをチェックし、コマンドタイプ（例えば、どのエンジン 154 がコマンド (3D、プリッタ、ビデオ、又はビデオ符号化 / 復号) を処理すべきか) を決定し、及び / 又はクロスバッファ依存性（例えば、クロスリング同期プリミティブの存在）があるか決定する。

【0048】

ブロック 414 において、計算デバイス 110、142 は、クロスバッファ依存性を（もしあれば）特定する。クロスバッファ依存性が特定されると、ブロック 416 において、計算デバイス 110、142 は VM サブミッションにフラグ（例えば、REQ_GANG = YES）を関連付ける。クロスバッファ依存性が特定されなければ、計算デバイス 110、142 は、ブロック 418 に進み、VM からのサブミッション中の他の GPU コマンドを（そのサブミッションが、スキャンすべき他のコマンドを含んでいれば）スキャンする。スキャンすべき他の GPU コマンドがあれば、計算デバイス 110、142 はブロック 412 に戻る。サブミッション中にスキャンされる必要がある他の GPU コマンドが無ければ、計算デバイス 110、142 は、ブロック 420 に進み、VM のコマンドデータベースを構築する。計算デバイス 110、142 は、ブロック 424 において、クロスバッファ依存性情報及び / 又はコマンドタイプ情報（例えば、ブロック 412 - 416 において実行されたスキャンングプロセスの出力）を備えた GPU コマンドをコマンドデータベースに記憶する。

【0049】

ブロック 426 において、計算デバイス 110、142 は、コマンドデータベースに含

まれる情報と、利用可能なスケジューリングポリシー（例えば、リングごとのスケジューリングポリシーと集団スケジューリングポリシーを含むもの）に基づいて、スケジューリングポリシーを選択する。これを行うために、計算デバイス110、142は、ある条件（例えば、クロスバッファ依存性の存在または不存在、又はある数または頻度のクロスバッファ依存性の存在または不存在など）が生じたか決定し、指定の条件の発生又は不発生に基づきポリシーを選択するプログラミングロジック（例えば、ブーリアンロジック）を実行してもよい。ブロック428において、計算デバイス110、142は、現在のスケジューリングポリシーの変更が必要か決定する。これを行うため、計算デバイス110、142は、ブロック430において、ブロック426で選択されたポリシーを現在有効なポリシーと比較し、ポリシー変更が必要であれば、新しいポリシーを実装するのに必要な動作（例えば、必要に応じて待ち合わせプロセス）を行う（*initiate*）。ブロック432において、計算デバイス110、142は、現在のスケジューリングポリシーを更新してもよい。例えば、上記の通り、計算デバイス110、142は、ある時間内にわたり、多数のクロスバッファ依存性が発生したことに気づいた場合、集団スケジューリングポリシーを更新し、あす閾値数のクロスバッファ依存性が検出されてからのみ、集団スケジューリングポリシーが実装されるようにしてもよい。計算デバイス110、142は、更新されたポリシーを、例えばデータストレージデバイス118、166に記憶してもよい。

【0050】

ここで図5を参照して、ここに開示の動的に選択されたハイブリッドGPUスケジューリングアプローチの実装の例500を示した。例500において、計算デバイス110、142は、VM1Buf11（3D）バッファとVM1Buf12（ブリッタ）バッファとの間のクロスバッファ依存性を特定している。クロスバッファ依存性は、「waitCOND1」と「signalCOND1」同期プリミティブにより示されている。一例として、計算デバイス110、142は、VM1に対して集団スケジューリングポリシーを実装する。しかし、相互依存性はVM1の3Dバッファとブリッタバッファとの間だけなので、ビデオエンジン154にはエンジン間依存性はなく、計算デバイス110、142はビデオエンジン154に対してリングごとのスケジューリングを実装する。結果として、VM2Buf21とVM2Buf22ビデオワークロードは、CPU152のビデオエンジン154により処理され、一方、3D及びブリッタエンジン154がそれぞれVM1Buf11とVM1Buf12を処理している。さらに、依存性条件が一旦削除されると、計算デバイス110、142は、3D及びブリッタエンジン154のリングごとのスケジューリングに戻る。結果として、VM1Buf13とVM1Buf14は、それぞれ同時に3D及びブリッタエンジン154を処理できる。

<実施例>

【0051】

本明細書に開示の技術の例を以下に記載する。本技術の実施形態は、以下に記載の一以上の例、及びそれらの組み合わせを含み得る。

【0052】

実施例1は、仮想化されたグラフィックス処理ユニット（GPU）に対するワークロードサブミッションをスケジューリングする計算デバイスを含む。本計算デバイスは、複数の仮想マシンを有する仮想化環境を確立する仮想化サービスであって、前記仮想マシンの各々は前記GPUと通信するグラフィックスドライバート、GPUコマンドを記憶する複数のコマンドバッファとを有する、仮想化サービスを含む。また、本計算デバイスは、GPUスケジューラモジュールを含む。前記GPUスケジューラモジュールは、すべての前記仮想マシンのすべての前記コマンドバッファのGPUコマンドを評価し、前記GPUコマンドの評価に応じて、複数の異なるスケジューリングポリシーからスケジューリングポリシーを動的に選択し、動的に選択されたスケジューリングポリシーにより、前記GPUにより処理する少なくとも1つのGPUコマンドをスケジュールする。

【0053】

実施例 2 は実施例 1 の主題を含み、仮想マシンのすべてのコマンドバッファの GPU コマンドをスキャンし、同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中の GPU コマンド間のクロスバッファ依存性を示すデータを発生し、クロスバッファ依存性を示すデータに基づきスケジューリングポリシーを動的に選択する、コマンドスキャナーモジュールを含む。

【 0 0 5 4 】

実施例 3 は実施例 1 または実施例 2 の主題を含み、仮想マシンのすべてのコマンドバッファの GPU コマンドをスキャンし、各 GPU コマンドのコマンドタイプを決定し、GPU コマンドのコマンドタイプに基づいて前記 GPU コマンドのスケジューリングポリシーを動的に選択する、コマンドスキャナーモジュールを含む。

【 0 0 5 5 】

10

実施例 4 は実施例 1 - 3 のいずれかの主題を含み、前記 GPU スケジューラモジュールは、動的に選択されたスケジューリングポリシーにより前記仮想マシンのうちの 1 つの GPU コマンドをスケジューリングし、異なるスケジューリングポリシーにより前記仮想マシンのうちの他の 1 つの GPU コマンドをスケジューリングする。

【 0 0 5 6 】

実施例 5 は実施例 1 - 4 のいずれかの主題を含み、前記 GPU スケジューラモジュールは、同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中の 2 つの GPU コマンド間のクロスバッファ依存性の検出に応じて、前記スケジューリングポリシーを、リングごとのスケジューリングポリシーから集団スケジューリングポリシーに切り替える。

【 0 0 5 7 】

20

実施例 6 は実施例 5 の主題を含み、前記 GPU スケジューラモジュールは、異なる仮想マシンの GPU コマンドを評価し、前記異なる仮想マシンの GPU コマンドを集団スケジューリングポリシーでないスケジューリングポリシーによりスケジューリングする。

【 0 0 5 8 】

実施例 7 は実施例 6 の主題を含み、前記 GPU スケジューラモジュールは、リングごとのスケジューリングポリシーにより異なる仮想マシンの GPU コマンドをスケジューリングする。

【 0 0 5 9 】

実施例 8 は実施例 1、5、又は 6 のいずれかの主題を含み、各コマンドバッファはリングバッファとして実施され、前記 GPU スケジューラモジュールは、クロスリング同期プリミティブの仮想マシンの GPU コマンドをスキャンし、前記仮想マシンの GPU コマンドのためのスケジューリングポリシーを、クロスリング同期プリミティブの存在または不存在に基づき選択する。

【 0 0 6 0 】

30

実施例 9 は実施例 1、5、又は 6 のいずれかの主題を含み、前記 GPU スケジューラモジュールは、前記 GPU コマンドの評価の出力に基づき、異なる仮想マシンの異なるスケジューリングポリシーを動的に選択する。

【 0 0 6 1 】

実施例 10 は実施例 1、5、又は 6 のいずれかの主題を含み、各仮想マシンのコマンドスキャナーモジュールを含み、各コマンドスキャナーモジュールは前記仮想マシンのコマンドバッファ間の依存性を示すデータを含むコマンドデータベースを生成する。

【 0 0 6 2 】

40

実施例 11 は実施例 1、5、又は 6 のいずれかの主題を含み、すべての仮想マシンのコマンドデータベースを評価し、すべてのコマンドデータベースの評価に基づいて、少なくとも 1 つの仮想マシンのスケジューリングポリシーを選択するアービターモジュールを有する。

【 0 0 6 3 】

実施例 12 は実施例 1、5、又は 6 のいずれかの主題を含み、前記 GPU スケジューラモジュールは、仮想マシンのすべてのコマンドバッファの GPU コマンドをスキャンし、同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中の GPU コマンド間のクロスバッファ依存性

50

を検出し、ある時間にわたるクロスバッファ依存性の発生の頻度を決定し、クロスバッファ依存性の発生の頻度に基づいて前記スケジューリングポリシーを変更する。

【 0 0 6 4 】

実施例 1 3 は実施例 1、5、又は 6 のいずれかの主題を含み、前記 G P U スケジューラモジュールは、すべての仮想マシンのすべてのコマンドバッファにわたるクロスバッファ依存性の発生をモニターし、所定数のコマンドバッファにおいてクロスバッファ依存性が検出されないとき、スケジューリングポリシーをリングごとのポリシーから集団ポリシーに変更する。

【 0 0 6 5 】

実施例 1 4 は、仮想化されたグラフィックス処理ユニット (G P U) に対するワークロードサブミッションをスケジューリングする方法である。該方法は、複数の仮想マシンを有する仮想化環境を確立するステップであって、前記仮想マシンの各々は前記 G P U と通信するグラフィックスドライバと、 G P U コマンドを記憶する複数のコマンドバッファとを有する、ステップと、すべての前記仮想マシンのすべての前記コマンドバッファの G P U コマンドを評価するステップと、前記 G P U コマンドの評価の出力に応じて、複数の異なるスケジューリングポリシーからスケジューリングポリシーを動的に選択するステップと、動的に選択されたスケジューリングポリシーにより、前記 G P U により処理する少なくとも 1 つの G P U コマンドをスケジュールするステップと、を含む。

【 0 0 6 6 】

実施例 1 5 は実施例 1 4 の主題を含み、仮想マシンのすべてのコマンドバッファの G P U コマンドをスキャンするステップと、同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中の G P U コマンド間のクロスバッファ依存性を示すデータを発生するステップと、クロスバッファ依存性を示すデータに基づきスケジューリングポリシーを動的に選択するステップとを含む。

【 0 0 6 7 】

実施例 1 6 は実施例 1 4 の主題を含み、仮想マシンのすべてのコマンドバッファの G P U コマンドをスキャンするステップと、各 G P U コマンドのコマンドタイプを決定するステップと、 G P U コマンドのコマンドタイプに基づいて前記 G P U コマンドのスケジューリングポリシーを動的に選択するステップと、を含む。

【 0 0 6 8 】

実施例 1 7 は実施例 1 4 の主題を含み、動的に選択されたスケジューリングポリシーにより前記仮想マシンのうちの 1 つの G P U コマンドをスケジュールするステップと、異なるスケジューリングポリシーにより前記仮想マシンのうちの他の 1 つの G P U コマンドをスケジュールするステップとを含む。

【 0 0 6 9 】

実施例 1 8 は実施例 1 4 の主題を含み、同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中の 2 つの G P U コマンド間のクロスバッファ依存性の検出に応じて、前記スケジューリングポリシーを、リングごとのスケジューリングポリシーから集団スケジューリングポリシーに切り替えるステップを含む。

【 0 0 7 0 】

実施例 1 9 は実施例 1 8 の主題を含み、異なる仮想マシンの G P U コマンドを評価するステップと、前記異なる仮想マシンの G P U コマンドを、集団スケジューリングポリシーではない異なるスケジューリングポリシーによりスケジュールするステップとを含む。

【 0 0 7 1 】

実施例 2 0 は実施例 1 9 の主題を含み、リングごとのスケジューリングポリシーにより異なる仮想マシンの G P U コマンドをスケジュールするステップを含む。

【 0 0 7 2 】

実施例 2 1 は実施例 1 4 の主題を含み、各コマンドバッファはリングバッファとして実施され、前記方法は、クロスリング同期プリミティブの仮想マシンの G P U コマンドをスキャンするステップと、前記仮想マシンの G P U コマンドのためのスケジューリングポリ

10

20

30

40

50

シーを、クロスリング同期プリミティブの存在または不存在に基づき選択するステップとを含む。

【 0 0 7 3 】

実施例 2 2 は実施例 1 4 の主題を含み、

異なる仮想マシンの異なるスケジューリングポリシーを、前記 GPU コマンドの評価の出力に基づいて、動的に選択するステップを含む。

【 0 0 7 4 】

実施例 2 3 は実施例 1 4 の主題を含み、各仮想マシンに対して、前記仮想マシンのコマンドバッファ間の依存性を示すデータを含むコマンドデータベースを生成するステップを含む。

10

【 0 0 7 5 】

実施例 2 4 は実施例 2 3 の主題を含み、すべての仮想マシンのコマンドデータベースを評価するステップと、すべてのコマンドデータベースの評価に基づいて、少なくとも 1 つの仮想マシンのスケジューリングポリシーを選択するステップとを含む。

【 0 0 7 6 】

実施例 2 5 は実施例 1 4 の主題を含み、仮想マシンのすべてのコマンドバッファの GPU コマンドをスキャンするステップと、同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中の GPU コマンド間のクロスバッファ依存性を検出するステップと、ある時間にわたるクロスバッファ依存性の発生の頻度を決定するステップと、クロスバッファ依存性の発生の頻度に基づいて前記スケジューリングポリシーを変更するステップとを含む。

20

【 0 0 7 7 】

実施例 2 6 は実施例 1 4 の主題を含み、すべての仮想マシンのすべてのコマンドバッファにわたるクロスバッファ依存性の発生をモニターするステップと、所定数のコマンドバッファにおいてクロスバッファ依存性が検出されないとき、スケジューリングポリシーをリングごとのポリシーから集団ポリシーに変更するステップとを含む。

【 0 0 7 8 】

実施例 2 7 は、計算デバイスであって、プロセッサと、前記プロセッサにより実行されたとき、前記計算デバイスに、実施例 1 4 - 2 6 いずれかに記載の方法を実行させる複数の命令を格納したメモリとを有する。

【 0 0 7 9 】

実施例 2 8 は、実行されると、計算デバイスに実施例 1 4 乃至 2 6 いずれかに記載の方法を実行させる複数の命令を記憶した一以上の機械読み取り可能記憶媒体を含む。

30

【 0 0 8 0 】

実施例 2 9 は、実施例 1 4 - 2 6 のいずれかに記載の方法を実行する手段を有する計算デバイスを含む。

【 0 0 8 1 】

実施例 3 0 は、仮想化されたグラフィックス処理ユニット (GPU) に対するワークロードサブミッションをスケジューリングするシステムを含む。該システムは、複数の仮想マシンを有する仮想化環境を確立する手段であって、前記仮想マシンの各々は前記 GPU と通信するグラフィックスドライバーと、 GPU コマンドを記憶する複数のコマンドバッファとを有する、手段と、すべての前記仮想マシンのすべての前記コマンドバッファの GPU コマンドを評価する手段と、前記 GPU コマンドの評価の出力に応じて、複数の異なるスケジューリングポリシーからスケジューリングポリシーを動的に選択する手段と、動的に選択されたスケジューリングポリシーにより、前記 GPU により処理する少なくとも 1 つの GPU コマンドをスケジュールする手段と、を含む。

40

【 0 0 8 2 】

実施例 3 1 は実施例 3 0 の主題を含み、各仮想マシンに対して、前記仮想マシンのコマンドバッファ間の依存性を示すデータを含むコマンドデータベースを生成する手段を含む。

【 0 0 8 3 】

50

実施例 3 2 は実施例 3 1 の主題を含み、すべての仮想マシンのコマンドデータベースを評価する手段と、すべてのコマンドデータベースの評価に基づいて、少なくとも 1 つの仮想マシンのスケジューリングポリシーを選択する手段とを含む。

【 0 0 8 4 】

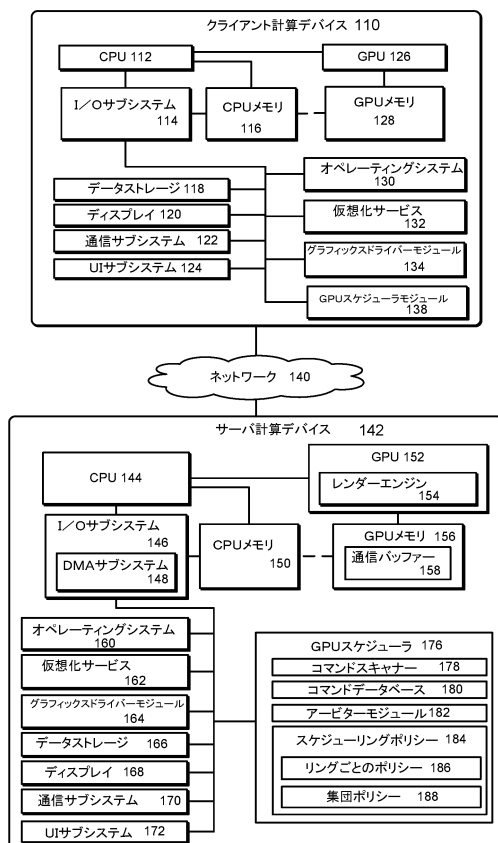
実施例 3 3 は実施例 3 0 の主題を含み、仮想マシンのすべてのコマンドバッファの GPU コマンドをスキャンする手段と、同じ仮想マシンの異なるコマンドバッファ中の GPU コマンド間のクロスバッファ依存性を検出する手段と、ある時間にわたるクロスバッファ依存性の発生の頻度を決定する手段と、クロスバッファ依存性の発生の頻度に基づいて前記スケジューリングポリシーを変更する手段とを含む。

【 0 0 8 5 】

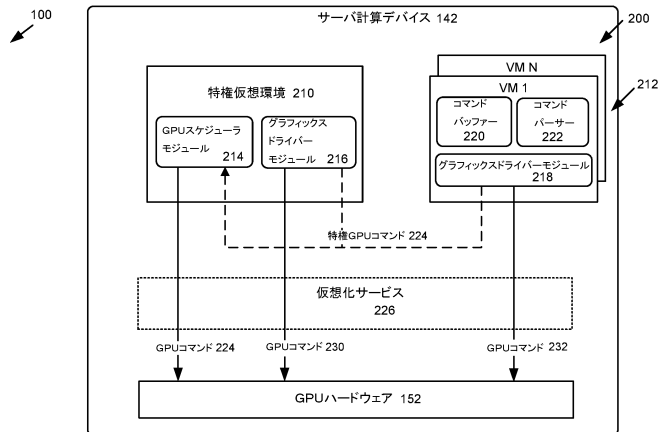
実施例 3 4 は実施例 3 0 の主題を含み、すべての仮想マシンのすべてのコマンドバッファにわたるクロスバッファ依存性の発生をモニターする手段と、所定数のコマンドバッファにおいてクロスバッファ依存性が検出されないとき、スケジューリングポリシーをリングごとのポリシーから集団ポリシーに変更する手段とを含む。

10

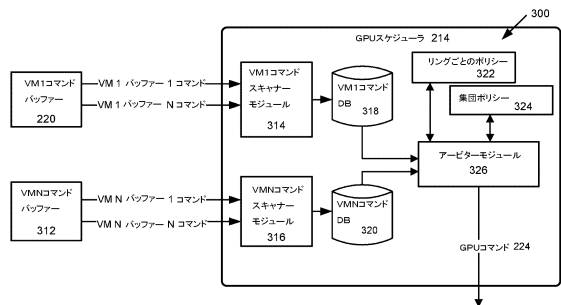
【 図 1 】



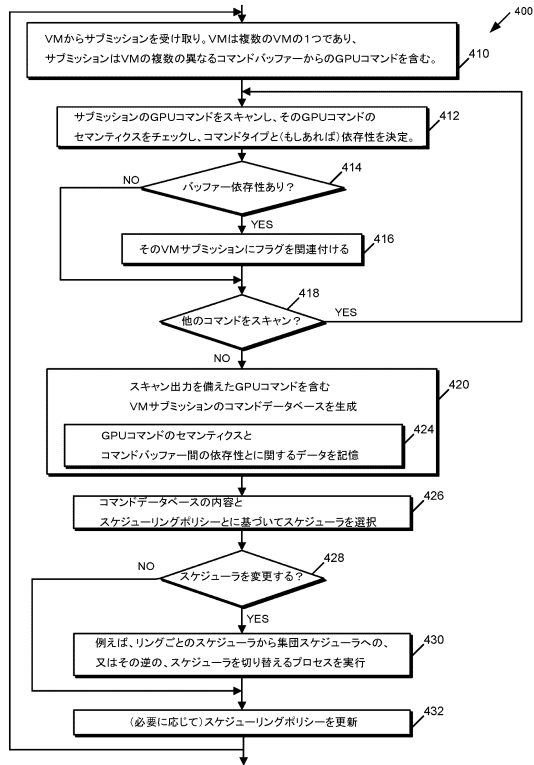
【 図 2 】



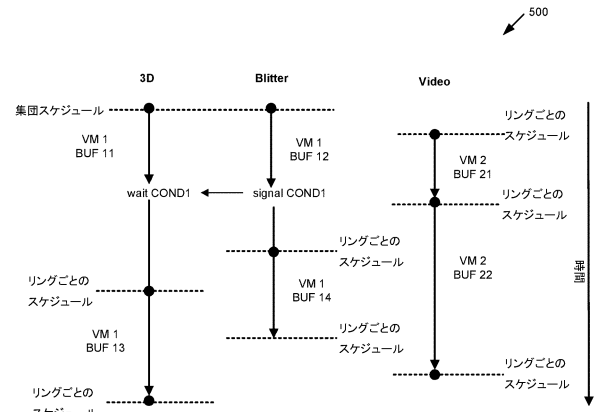
【 図 3 】



【 図 4 】



【 図 5 】



フロントページの続き

(72)発明者 エルヴィ、ジーユエン

中華人民共和国 100190 ペキン ハイディエン ディストリクト ジョーン グワン ク
ン サウス ケシュエユエン ロード レイコム パート エー 8エフ ナンバー2

(72)発明者 ドーン、ヤオ ズウ

中華人民共和国 200042 シャンハイ イエンピーン ロード 123 ビルディング ナ
ンバー5 アpartment 10I(1009)

審査官 清木 泰

(56)参考文献 特表2013-546111(JP,A)

特表2013-546098(JP,A)

特表2013-504131(JP,A)

特開2005-108214(JP,A)

特開2004-272894(JP,A)

特開2004-272466(JP,A)

米国特許出願公開第2015/0371354(US,A1)

米国特許第08341624(US,B1)

米国特許出願公開第2014/0259016(US,A1)

米国特許第08040901(US,B1)

Kun Tian, Yaozu Dong, David Cowperthwaite, A Full GPU Virtualization Solution with Med
iated Pass-Through, Proceedings of 2014 USENIX Annual Technical Conference (USENIX ATC
'14), 米国, USENIX, 2014年 6月19日, Pages:121-132Intel Corporation, Intel Open Source Graphics Programmer's Reference Manual (PRM) for
the 2013 Intel Core Processor Family, including Intel HD Graphics, Intel Iris Graphics
and Intel Iris Pro Graphics Volume 6: Command Stream Programming (Haswell), [online]
, 2014年 1月21日, Pages:22,48,58, [平成30年10月3日検索], インターネット, U R
L, [https://01.0rg/sites/default/files/documentation/intel-gfx-prm-osrc-hsw-command-st
ream-programming_1_0.pdf](https://01.0rg/sites/default/files/documentation/intel-gfx-prm-osrc-hsw-command-stream-programming_1_0.pdf)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)

G06F 9/455 - 9/54

G06F 9/38

G06T 1/20