

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 特許公報(B2)

(11) 特許番号

特許第4901075号
(P4901075)

(45) 発行日 平成24年3月21日(2012.3.21)

(24) 登録日 平成24年1月13日(2012.1.13)

(51) Int.Cl. F I
G06F 11/28 (2006.01) G06F 11/28 315A

請求項の数 29 (全 18 頁)

<p>(21) 出願番号 特願2004-125956 (P2004-125956) (22) 出願日 平成16年4月21日(2004.4.21) (65) 公開番号 特開2004-326789 (P2004-326789A) (43) 公開日 平成16年11月18日(2004.11.18) 審査請求日 平成19年3月20日(2007.3.20) (31) 優先権主張番号 10/419,384 (32) 優先日 平成15年4月21日(2003.4.21) (33) 優先権主張国 米国 (US)</p>	<p>(73) 特許権者 500046438 マイクロソフト コーポレーション アメリカ合衆国 ワシントン州 9805 2-6399 レッドモンド ワン マイ クロソフト ウェイ (74) 代理人 100077481 弁理士 谷 義一 (74) 代理人 100088915 弁理士 阿部 和夫 (72) 発明者 ジョナサン マイケル ストール アメリカ合衆国 98011 ワシントン 州 ボゼル 122 アベニュー ノース イースト 16723</p>
---	--

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 コンピュータ読取可能な媒体、方法及びコンピューティングデバイス

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項1】

デバッグに関するコンピュータプログラム命令を含むコンピュータ読取可能な媒体であって、前記コンピュータプログラム命令はプロセッサにより実行可能であり、

ユーザ入力によって生成されたコードを含むプログラムコードのリストを生成するステップであって、前記リストとアセンブリとを比較することにより、ユーザ入力によって生成されたコード部分とユーザ入力によって生成されていないコード部分とが区別される、ステップと、

ネイティブコードに、デバッグ処理関数への呼出し及びコンパイル時定数ポインタを含むプログラムコードであるデバッグプローブとグローバル変数であるフラグとを挿入するステップであって、前記デバッグプローブは、前記コンパイル時定数ポインタにより、コンパイル時における前記デバッグプローブと関連付けられたフラグを参照し、前記フラグが0でない値を示す場合にデバッグ処理関数を呼び出すことが記述され、前記デバッグプローブ及び前記フラグは、前記ネイティブコードを生成するためのコンピュータプログラムコンパイル動作中に挿入される、ステップと、

前記ネイティブコードをプロセスとして実行するステップであって、前記プロセスは、ステップング動作を実行する1つまたは複数の実行のスレッドを含み、前記実行のスレッドが前記プロセスを介してステップング動作を実行中に前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグプローブに到達すると、当該到達したデバッグプローブに関連するコード部分の命令ポインタが前記リストに示されている場合に、前記実行のスレッドを停止する

10

20

、ステップと

を実行するためのコンピュータプログラム命令を含むことを特徴とするコンピュータ読取可能な媒体。

【請求項 2】

前記ネイティブコードは、クラスメソッドおよび / または静的関数であることを特徴とする請求項 1 に記載のコンピュータ読取可能な媒体。

【請求項 3】

前記ステップ動作は、デバッガによるステップインコマンド、ステップアウトコマンド、およびステップオーバーコマンドの発行を含むことを特徴とする請求項 1 に記載のコンピュータ読取可能な媒体。

10

【請求項 4】

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに到達することに応答して、前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに対応する前記コンパイル時定数ポインタの参照先の値を取得するステップと、

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブの後のコードの行で前記スレッドを停止させるステップと、

を実行するためのコンピュータプログラム命令をさらに含むことを特徴とする請求項 1 に記載のコンピュータ読取可能な媒体。

【請求項 5】

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに到達することに応答して、前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに対応する前記コンパイル時定数ポインタの参照先の値を取得するステップと、

20

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブの後のコードの行で前記スレッドを停止するステップと、

前記デバッグブローブの各々に関連付けられたフラグの値を 0 にするステップと

を実行するためのコンピュータプログラム命令をさらに含むことを特徴とする請求項 1 に記載のコンピュータ読取可能な媒体。

【請求項 6】

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに到達することに応答して、前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに対応する前記コンパイル時定数ポインタの参照先の値を取得するステップと、

30

前記スレッドによりステップインが行なわれているコード部分への呼出しの直後のコードの行にブレークポイントを置くステップと

を実行するためのコンピュータプログラム命令をさらに含むことを特徴とする請求項 1 に記載のコンピュータ読取可能な媒体。

【請求項 7】

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに到達することに応答して、前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに対応する前記コンパイル時定数ポインタの参照先の値を取得するステップと、

前記到達したデバッグブローブに関連するコード部分への第 1 スタックフレームの戻りアドレスを識別するステップと、

40

前記戻りアドレスにブレークポイントを置くステップと

を実行するためのコンピュータプログラム命令をさらに含むことを特徴とする請求項 1 に記載のコンピュータ読取可能な媒体。

【請求項 8】

前記ネイティブコードの特定の 1 つとして前記ユーザ入力によって生成されたコードを識別するためのコンピュータプログラム命令をさらに含むことを特徴とする請求項 1 に記載のコンピュータ読取可能な媒体。

【請求項 9】

前記ネイティブコードは、ユーザインターフェース、コマンドライン、および / または

50

構成ファイルデータ入力を介して識別されることを特徴とする請求項 8 に記載のコンピュータ読取可能な媒体。

【請求項 10】

デバッグの方法であって、

ユーザ入力によって生成されたコードを含むプログラムコードのリストを生成するステップであって、前記リストとアセンブリとを比較することにより、ユーザ入力によって生成されたコード部分とユーザ入力によって生成されていないコード部分とが区別される、ステップと、

ネイティブコードに、デバッグ処理関数への呼出し及びコンパイル時定数ポインタを含むプログラムコードであるデバッグブローブとグローバル変数であるフラグとを挿入するステップであって、前記デバッグブローブは、前記コンパイル時定数ポインタにより、コンパイル時における前記デバッグブローブと関連付けられたフラグを参照し、前記フラグが 0 でない値を示す場合にデバッグ処理関数を呼び出すことが記述され、前記デバッグブローブ及び前記フラグは、前記ネイティブコードを生成するためのコンピュータプログラムコンパイル動作中に挿入される、ステップと、

前記ネイティブコードをプロセスとして実行するステップであって、前記プロセスは、ステップング動作を実行する 1 つまたは複数の実行のスレッドを含み、前記実行のスレッドが前記プロセスを介してステップング動作を実行中に前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに到達すると、当該到達したデバッグブローブに関連するコード部分の命令ポインタが前記リストに示されている場合に、前記実行のスレッドを停止する、ステップと

を備え、ステップング動作は、ステップイン動作、ステップアウト動作、またはステップオーバー動作を含むことを特徴とする方法。

【請求項 11】

前記ネイティブコードは、それぞれクラスメソッドおよび / または静的関数であることを特徴とする請求項 10 に記載の方法。

【請求項 12】

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに到達することに対応して、前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに対応する前記コンパイル時定数ポインタの参照先の値を取得するステップと、

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブの後のコードの行で前記スレッドを停止させるステップと、

を含むことを特徴とする請求項 10 に記載の方法。

【請求項 13】

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに到達することに対応して、前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに対応する前記コンパイル時定数ポインタの参照先の値を取得するステップと、

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブの後のコードの行で前記スレッドを停止させるステップと、

前記デバッグブローブの各々に関連付けられたフラグの値を 0 にするステップと

をさらに備えたことを特徴とする請求項 10 に記載の方法。

【請求項 14】

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに到達することに対応して、前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに対応する前記コンパイル時定数ポインタの参照先の値を取得するステップと、

前記スレッドによりステップインが行なわれているコード部分への呼出しの直後のコードの行にブレークポイントを置くステップと

をさらに備えたことを特徴とする請求項 10 に記載の方法。

【請求項 15】

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに到達することに対応して、

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに対応する前記コンパイル時定数ポインタの参照先の値を取得するステップと、

前記到達したデバッグブローブに関連するコード部分への第1スタックフレームの戻りアドレスを識別するステップと、

前記戻りアドレスにブレークポイントを置くステップと

をさらに備えたことを特徴とする請求項10に記載の方法。

【請求項16】

前記ユーザ入力によって生成されたコードを、前記ネイティブコードの所定の1つと識別するステップをさらに備えたことを特徴とする請求項11に記載の方法。

【請求項17】

デバッグ用のコンピューティングデバイスであって
プロセッサと、

前記プロセッサに結合されたメモリであって、

ユーザ入力によって生成されたコードを含むプログラムコードのリストを生成するステップであって、前記リストとアセンブリとを比較することにより、ユーザ入力によって生成されたコード部分とユーザ入力によって生成されていないコード部分とが区別される、ステップと、

ネイティブコードに、デバッグ処理関数への呼出し及びコンパイル時定数ポインタを含むプログラムコードであるデバッグブローブとグローバル変数であるフラグとを挿入するステップであって、前記デバッグブローブは、前記コンパイル時定数ポインタにより、コンパイル時における前記デバッグブローブと関連付けられたフラグを参照し、前記フラグが0でない値を示す場合にデバッグ処理関数を呼び出すことが記述され、前記デバッグブローブ及び前記フラグは、前記ネイティブコードを生成するためのコンピュータプログラムコンパイル動作中に挿入される、ステップと、

前記ネイティブコードをプロセスとして実行するステップであって、前記プロセスは、ステップ動作を実行する1つまたは複数の実行のスレッドを含み、前記実行のスレッドが前記プロセスを介してステップ動作を実行中に前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに到達すると、当該到達したデバッグブローブに関連するコード部分の命令ポインタが前記リストに示されている場合に、前記実行のスレッドを停止する、ステップと

を実行するための命令を含む前記プロセッサによって実行可能なコンピュータプログラム命令を含むメモリと

を備えたことを特徴とするコンピューティングデバイス。

【請求項18】

ステップ動作は、デバッガによるステップインコマンド、ステップアウトコマンド、およびステップオーバーコマンドの発行を含むことを特徴とする請求項17に記載のコンピューティングデバイス。

【請求項19】

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに到達することに対応して、前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに対応する前記コンパイル時定数ポインタの参照先の値を取得するステップと、

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブの後のコードの行で前記スレッドを停止させるステップと

を実行するための命令をさらに含むことを特徴とする請求項17に記載のコンピューティングデバイス。

【請求項20】

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに到達することに対応して、前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブに対応する前記コンパイル時定数ポインタの参照先の値を取得するステップと、

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグブローブの後のコードの行で前記スレ

10

20

30

40

50

ッドを停止させるステップと、

前記デバッグプロープの各々に関連付けられたフラグの値を 0 にするステップと
 を実行するための命令をさらに含むことを特徴とする請求項 17 に記載のコンピューティングデバイス。

【請求項 21】

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグプロープに到達することに対応して、
 前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグプロープに対応する前記コンパイル時定数ポインタの参照先の値を取得するステップと、

前記スレッドによりステップインが行なわれているコード部分への呼出しの直後のコードの行にブレークポイントを置くステップと

10

を実行するための命令をさらに含むことを特徴とする請求項 17 に記載のコンピューティングデバイス。

【請求項 22】

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグプロープに到達することに対応して、
 前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグプロープに対応する前記コンパイル時定数ポインタの参照先の値を取得するステップと、

前記到達したデバッグプロープに関連するコード部分への第 1 スタックフレームの戻りアドレスを識別ステップと、

前記戻りアドレスにブレークポイントを置くステップと

20

を実行するための命令をさらに含むことを特徴とする請求項 17 に記載のコンピューティングデバイス。

【請求項 23】

前記ユーザ入力によって生成されたコードを、前記プログラミング構造の所定の 1 つと識別するステップを実行するための命令をさらに含むことを特徴とする請求項 17 に記載のコンピューティングデバイス。

【請求項 24】

デバッグ用のコンピューティングデバイスであって、

ユーザ入力によって生成されたコードを含むプログラムコードのリストを生成する手段であって、前記リストとアセンブリとを比較することにより、ユーザ入力によって生成されたコード部分とユーザ入力によって生成されていないコード部分とが区別される、手段と、

30

ネイティブコードに、デバッグ処理関数への呼出し及びコンパイル時定数ポインタを含むプログラムコードであるデバッグプロープとグローバル変数であるフラグとを挿入する手段であって、前記デバッグプロープは、前記コンパイル時定数ポインタにより、コンパイル時における前記デバッグプロープと関連付けられたフラグを参照し、前記フラグが 0 でない値を示す場合にデバッグ処理関数を呼び出すことが記述され、前記デバッグプロープ及び前記フラグは、前記ネイティブコードを生成するためのコンピュータプログラムコンパイル動作中に挿入され、前記ネイティブコードは、クラスメソッドおよび/または静的関数を含む手段と、

前記ネイティブコードをプロセスとして実行する手段であって、前記プロセスは、ステップング動作を実行する 1 つまたは複数の実行のスレッドを含み、前記実行のスレッドが前記プロセスを介してステップング動作を実行中に前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグプロープに到達すると、当該到達したデバッグプロープに関連するコード部分の命令ポインタが前記リストに示されている場合に、前記実行のスレッドを停止する手段と

40

を備えたことを特徴とするコンピューティングデバイス。

【請求項 25】

ステップング動作は、ステップイン動作、ステップアウト動作、またはステップオーバー動作を含むことを特徴とする請求項 24 に記載のコンピューティングデバイス。

【請求項 26】

50

前記デバッグ処理関数を呼び出しているデバッグプローブの後のコードの行で前記スレッドを停止させる手段と

をさらに備えたことを特徴とする請求項 2 4 に記載のコンピューティングデバイス。

【請求項 2 7】

前記スレッドによりステップインが行なわれているコード部分への呼出しの直後のコードの行で前記スレッドを停止させる手段と

をさらに備えたことを特徴とする請求項 2 4 に記載のコンピューティングデバイス。

【請求項 2 8】

前記到達したデバッグプローブに関連するコード部分への第 1 スタックフレームの戻りアドレスを識別する手段と、

前記戻りアドレスで前記スレッドを停止させる手段と

をさらに備えたことを特徴とする請求項 2 4 に記載のコンピューティングデバイス。

【請求項 2 9】

前記ユーザ入力によって生成されたコードを、前記ネイティブコードの所定の 1 つと識別する手段をさらに備えたことを特徴とする請求項 2 4 に記載のコンピューティングデバイス。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、ソフトウェア開発に関する。

【背景技術】

【0002】

デバッグには、通常、デバッガを使用して行われるが、デバッガとは、ソフトウェア開発者がコンピュータプログラムのランタイムでの挙動を観察し、セマンティックエラーを突き止めることを可能にするツールである。ストップコマンドなどのデバッグコマンドによって、プログラマは、いつでも動作中のプログラムの実行を止めることができる。一方、ブレークポイントを手動で挿入することによって、プログラマは、コードの予め定められた点に達した時にプロセスを停止させることができる。デバッグ対象プログラムは、命令ストリーム内のブレークオペコードに到達する (hit) まで自由に動作し、到達した時点でオペレーティングシステムはデバッグ対象プログラムを停止し、その後デバッガはデバッグ対象プログラムを続行させる。したがって、コンピュータプログラムをデバッグする時には、そのプログラムは、動作中 (すなわち、プロセスとして実行中) または停止のいずれかである。ステップイントゥ、ステップオーバ、およびステップアウトコマンドなどのある種のデバッグコマンドは、ブレークモード (すなわち、デバッグ対象プログラムが停止している時) に限って機能し、プログラマが、そのプログラムの状態のステップを抜けて (step through)、変数、ポインタ、および / またはその他の内容を監視し、および / または修正できるようにする。

【0003】

従来のステップは、命令ストリームの静的解析を通して戦略ポイントにブレークオペコードを置き、その後、それぞれのパッチに遭遇する (到達する) まで自由に動作させることにより行われる。たとえば、ステップインでは、ステップインされる関数の先頭にパッチが置かれ、ステップオーバでは、ステップオーバが行われる行の後にパッチが置かれ、ステップアウトでは、現在の関数がリターンした後に実行される命令にパッチが置かれる。しかしながら、そのような従来のステップコマンドでは、プログラマが「関心のないコード」を自動的にスキップすることができない。むしろ、上述のように、プログラマは関心のあるコードに手動でブレークポイントを挿入し、ブレークポイントに到達するまで実行し、および / または関心のないコードを手動でステップを抜けて関心のあるコードに達する必要がある。言い換えると、プログラマは、繰り返し (行ごとに) 関心のないコードのステップイントゥを行い、ステップを抜け、関数およびおそらくは関心のないコードの内部のステップオーバを行い、および / または関数およびおそらくは関心のないコードの

10

20

30

40

50

内部からステップアウトを行う必要が生じる場合がある。

【 0 0 0 4 】

たとえば、ステップイントゥコマンドおよびステップオーバコマンドは、関数呼出しを扱う形だけが異なる。どちらのコマンドでも、デバッガはソースコードの次の行を実行するように指示される。その行に関数呼出しが含まれる場合に、ステップイントゥコマンドでは呼出し自体だけが実行され、その関数の内部のコードの最初の行が関心のないコードであるかどうかに関係なく、そのコードの最初の行で停止する。ステップオーバコマンドでは関数全体が実行され、その関数の外にある最初の行が関心のないコードであるかどうかとは無関係に、その最初の行で停止する。入れ子になった関数呼出しでは、ステップイントゥは、最も深く入れ子になった関数にステップインする。たとえば、ステップイントゥが、`F 1 (F 2 ())`のような呼出しに対して使用される場合に、デバッガは、関数 `F 2` にステップインする。ステップアウトコマンドは、関数がリターンするまでプログラム実行を再開することによって関数のステップアウトを行うために用いられ、および関数呼出しのリターンポイントが関心のないコードに対応するかどうかとは無関係に、そのリターンポイントでブレークを行う。

10

【 0 0 0 5 】

さらに、デバッガに、コードの各々の行のそれぞれについてステップインコマンドを反復して実行するように指示して、コードの一部を通してシングルステップで実行することができるが、このプロセスはデバッグプロセスの性能がかなり低下し、プロセスデッドロック（すなわち、デバッガに起因する同一キャッシュラインに関する競合）の危険性がかなり高まる。たとえば、複数のステップイン動作の反復をエミュレートするために、デバッガは、コードの行ごとに次の命令にブレークポイントを挿入し、プロセスを動作させ、関連する例外をキャッチし、および命令ポイントを検査して、事前に構成されたステップポイントに達したかどうかを判定する（または、デバッガが手動で停止されるまでこれらを行う）。そのような反復動作では、デバッガは、別の例外（`exception`）が出力される前にコードの1行だけしか実行せず（すなわち、コードが非常に短い時間の間だけ「自由に動作」することだけを許可される）、デバッグ性能がかなり妨げられ、プロセスデッドロックの可能性が高まることが理解される。説明の目的で、自由に動作するコードとは、遭遇するブレークポイントによって妨げられずに実行されることを許可されるメソッド、または関心のないコードなどのコードの論理ブロックのことである。

20

30

【 発明の開示 】

【 発明が解決しようとする課題 】

【 0 0 0 6 】

そのようなデバッグの制限は、デバッグされるコンピュータプログラムが、大量のコードを統合した洗練された環境で動作するように設計され、このような統合されたコードにプログラマーがデバッグの際関心を持たないとき特に問題となる。そのような関心のないコードに、たとえばプログラマーが記述したのではないコード、既にデバッグされたコード、他の共有コード、ネットワーク化されたサービスのコード、相互運用性フレームワークコード、および/またはその他のものを含めることができる。そのようなシナリオでは、プログラマーが関心のないコードを簡単にスキップできないようなプログラムのデバッグの既存の技法により、時間のかかる労働集中型の作業が必要となり、これによって、初心者と上級者の双方のプログラマーの作業が困難となる可能性がある。

40

【 0 0 0 7 】

したがって、関心のあるコード内に手動でブレークポイントを設定し、および/または関心のあるコードに達するために手作業で関心のないコードのステップスルーを行う必要がない、ユーザが関心のあるコードだけをデバッグできるようにするシステムおよび方法が非常に望ましい。

【 課題を解決するための手段 】

【 0 0 0 8 】

本明細書において、ジャストマイコード（以下 `JMC` という）デバッグのシステムおよ

50

び方法を説明する。本発明の一態様では、デバッグプローブが、関心のあるコードを構成するそれぞれのプログラミング構造に自動的に挿入される。デバッグプローブは、ネイティブコードを生成するコンピュータプログラムコンパイル動作中に挿入される。次に、ネイティブコードをプロセスとして実行する。このプロセスには、JMCステップング動作中に関心のないコードを介して自由に動作する1つまたは複数の実行のスレッドが含まれる。1つまたは複数のスレッドのうちの1つのスレッドが、プロセスを介してJMCのステップ実行中にデバッグプローブのアクティブな1つのデバッグプローブに到達すると、その1つのスレッドだけが関心のあるコード内で停止する。

【0009】

以下に詳細な説明を、添付図面を参照して説明する。図面では、構成要素の符号の上1桁が、その構成要素が最初に現れる特定の図面を示すようになっている。

【発明を実施するための最良の形態】

【0010】

(概要)

上述した通常のデバッグ技法の制限に対処するため、デバッグ動作中に関心のないコードを自動的にスキップするジャストマイコード(JMC)デバッグのシステムおよび方法を説明する。説明において、関心のないコードとは、どのような理由であれ、その時にプログラムのデバッグの努力を生じさせないと思われるコード(たとえば、プログラムが記述したものでないコード、既にデバッグされたコードなど)のことである。「関心のあるコード」とは、デバッグ動作中にプログラムにとって関心のあるものなので、関心のないコードから類推(corollary)される。

【0011】

具体的に言うと、本発明のさまざまな実施形態を用いて、デバッグアプリケーション(デバッガ)が、関心があるものとしてアセンブリ内の任意のメソッドにマークを付すことができる。アセンブリからネイティブコードを生成するジャストインタイム(JIT)コンパイラ動作中に、デバッグプローブが、関心のあるメソッドに自動的に挿入される。デバッガを使用して、ユーザはデバッグのためプロセス中にネイティブコードをロードする。JMCステップングの動作に回答して、関心のあるメソッドにJMCステップングスレッドが到達する時に限って、プロセスの実行が自動的に止められる。すべての非JMCステップングスレッドは、関心のあるコードおよび関心のないコードを通過して自由に動作する。これは、ユーザが、関心のあるコード内にブレークポイントを手動でセットする必要がなく、プログラマーが、関心のあるコードに達するために関心のないコードを徒渉(wade-through)する(すなわち、普通のステップ動作を実行する)必要がないことを意味する。

【0012】

(例示的な動作環境)

図面を参照すると、等しい符号は等しい要素を指しており、本発明は適切なコンピューティング環境で実施されるものとして図示されている。必ずしも必要ではないが、パーソナルコンピュータによって実行されるプログラムモジュールなどのコンピュータ実行可能命令の全般的な文脈で本発明を説明する。プログラムモジュールには、全般的に特定のタスクを実行するか、または特定の抽象データ型を実施するルーチン、プログラム、オブジェクト、コンポーネント、データ構造などが含まれる。

【0013】

図1は、ジャストマイコード(JMC)型のデバッグに関する後述のシステム、装置、および方法を(完全または部分的のいずれかで)実施できる適切なコンピューティング環境100の例を示す図である。例示的なコンピューティング環境100は、適切なコンピューティング環境の1例にすぎず、本明細書に記載のシステムおよび方法の使用または機能性に関する制限を暗示することを意図したものではない。また、コンピューティング環境100を、コンピューティング環境100に示された構成要素の任意の1つまたはその組合せに関し依存または要件を必要とするものと解釈してはならない。

【0014】

本明細書に記載の方法およびシステムは、多数の他の汎用または特殊目的のコンピューティングシステム環境およびコンピューティングシステム構成と共に動作する。使用に適すると考えられる周知のコンピューティングシステム、コンピューティング環境、および/またはコンピューティング構成の例には、パーソナルコンピュータ、サーバコンピュータ、マルチプロセッサシステム、マイクロプロセッサベースのシステム、ネットワークPC、ミニコンピュータ、メインフレームコンピュータ、上記のシステムまたはデバイスのいずれかを含む分散コンピューティング環境などが含まれるが、これに限定されない。このフレームワークのコンパクト版またはサブセット版を、ハンドヘルドコンピュータなどの限られたリソースを有するクライアントまたは他のコンピューティングデバイスで実施することもできる。本発明は、通信ネットワークを介してリンクされたりリモート処理デバイスによってタスクが実行される分散コンピューティング環境で実施することもできる。分散コンピューティング環境では、プログラムモジュールを、ローカルとリモートの両方のメモリストレージデバイスに配置することができる。

10

【0015】

図1からわかるように、コンピューティング環境100には、コンピュータ102の形の汎用コンピューティングデバイスが含まれる。コンピュータ102のコンポーネントには、1つまたは複数のプロセッサまたは処理ユニット104、システムメモリ106、およびシステムメモリ106を含むさまざまなシステムコンポーネントをプロセッサ104に接続するバス108を含めることができるが、これに限定されない。システムバス108は、メモリバスまたはメモリコントローラ、周辺バス、accelerated graphics port、およびさまざまなバスアーキテクチャのいずれかを使用するプロセッサバスまたはローカルバスを含む、複数のタイプのバスアーキテクチャのいずれかの1つまたは複数を表す。制限ではなく例として、そのようなアーキテクチャに、Industry Standard Architecture (ISA)バス、マイクロチャンネルアーキテクチャ(MCA)バス、Enhanced ISA (EISA)バス、Video Electronics Standards Association (VESA)ローカルバス、およびメザンバスとも称するPeripheral Component Interconnects (PCI)バスが含まれる。

20

【0016】

コンピュータ102に、通常は、さまざまなコンピュータ読取可能な媒体が含まれる。そのような媒体は、コンピュータ102によってアクセス可能なすべての入手可能な媒体とすることができ、これには、揮発性および不揮発性、取外し可能および固定の両方の媒体が含まれる。図1では、システムメモリ106に、ランダムアクセスメモリ(RAM)110などの揮発性メモリおよび/または読取専用メモリ(ROM)112などの不揮発性メモリの形のコンピュータ読取可能な媒体が含まれる。起動中などにコンピュータ102内の要素の間での情報転送を支援する基本ルーチンを含む基本入出力システム(BIOS)114が、ROM112に保管される。RAM110には、通常は、プロセッサ104によって即座にアクセス可能および/または現在操作されているデータおよび/またはプログラムモジュールが含まれる。

30

40

【0017】

コンピュータ102に、さらに、他の取外し可能/固定、揮発性/不揮発性のコンピュータ記憶媒体を含めることができる。たとえば、図1に、固定不揮発性磁気媒体(図示せず、通常は「ハードドライブ」と称する)から読み取り、これに書き込むハードディスクドライブ116、取外し可能不揮発性磁気ディスク120(たとえば、「フロッピーディスク」)から読み取り、これに書き込む磁気ディスクドライブ118、CD-ROM/R/RW、DVD-ROM/R/RW/+R/RAM、または他の光媒体などの取外し可能不揮発性光ディスク124から読み取り、これに書き込む光ディスクドライブ122が示されている。ハードディスクドライブ116、磁気ディスクドライブ118、および光ディスクドライブ122のそれぞれは、1つまたは複数のインターフェース126によってシ

50

ステムバス108に接続される。

【0018】

ドライブおよび関連するコンピュータ読取可能な媒体によって、コンピュータ102のコンピュータ読取可能な命令、データ構造、プログラムモジュール、および他のデータの揮発性ストレージが提供される。本明細書で説明する例示の実施形態では、ハードディスク、取外し可能磁気ディスク120、および取外し可能光ディスク124が使用されるが、磁気カセット、フラッシュメモリカード、デジタルビデオディスク、ランダムアクセスメモリ(RAM)、読取専用メモリ(ROM)、およびその他のものなど、コンピュータによってアクセス可能なデータを保管できる他のタイプのコンピュータ読取可能な媒体も、例示の動作環境で使用できることを、当業者は理解するに違いない。

10

【0019】

ユーザは、キーボード140およびポインティングデバイス142(「マウス」など)などの入力デバイスを介してコンピュータ102にコマンドおよび情報を供給することができる。他の入力デバイス(図示せず)に、マイクロホン、ジョイスティック、ゲームパッド、衛星パラボラアンテナ、シリアルポート、スキャナ、カメラなどを含めることができる。上記および他の入力デバイスは、バス108に結合されたユーザ入力インターフェース144を介してプロセッサ104に接続されるが、パラレルポート、ゲームポート、またはuniversal serial bus(USB)など、他のインターフェースおよびバス構造によって接続することができる。

【0020】

モニタ146または他のタイプのディスプレイデバイスも、ビデオアダプタ148などのインターフェースを介してバス108に接続される。モニタ146の他に、パーソナルコンピュータには、通常は、スピーカおよびプリンタなど、出力周辺インターフェース150を介して接続することができる、他の周辺出力デバイス(図示せず)が含まれる。

20

【0021】

コンピュータ102は、リモートコンピュータ152などの1つまたは複数のリモートコンピュータへの論理接続を使用することによって、ネットワーク化された環境で動作することができる。リモートコンピュータ152に、コンピュータ102に関して本明細書で説明した要素および特徴の多数またはすべてを含めることができる。図1に示された論理接続は、ローカルエリアネットワーク(LAN)154および全般的な広域ネットワーク(WAN)156である。そのようなネットワーキング環境は、オフィス、会社全体のコンピュータネットワーク、イントラネット、およびインターネットでありふれたものである。

30

【0022】

LANネットワーキング環境で使用される時に、コンピュータ102は、ネットワークインターフェースまたはネットワークアダプタ158を介してLAN154に接続される。WANネットワーキング環境で使用される時に、コンピュータに、通常はWAN156を介する通信を確立する、モデム160または他の手段が含まれる。モデム160は、内蔵または外付けとすることができるが、ユーザ入力インターフェース144または他の適当な機構を介してシステムバス108に接続することができる。図1には、インターネットを介するWANの特定の実施形態が図示されている。この図では、コンピュータ102によって、モデム160を使用して、インターネット162を介して少なくとも1つのリモートコンピュータ152との通信が確立される。

40

【0023】

ネットワーク化された環境では、コンピュータ102に関して図示されたプログラムモジュールまたはその一部を、リモートメモリストレージデバイスに保管することができる。したがって、たとえば図1に示されているように、リモートアプリケーションプログラム164が、リモートコンピュータ152のメモリデバイスに常駐することができる。図示され説明されたネットワーク接続が、例示的なものであり、コンピュータの間の通信リンクを確立する他の手段を使用できることを理解されたい。

50

【 0 0 2 4 】

ランタイム環境を提供するオペレーティングシステム（OS）128、ジャストマイコード（JMC）デバッグ用のアプリケーションプログラム130、他のプログラムモジュール132（たとえばデバイスドライバなど）、およびソースコード、中間アセンブリ、および/またはその他のものなどのプログラムデータ134を含む複数のプログラムモジュールを、ハードディスク、磁気ディスク120、光ディスク124、ROM112、またはRAM110に保管することができる。

【 0 0 2 5 】

図2は、ジャストマイコード（JMC）型のデバッグに関するアプリケーションプログラム130およびプログラムデータ134を含む、図1のシステムメモリ106のさらなる例示の態様を示すブロック図である。アプリケーションプログラム130およびプログラムデータ134には、たとえばプロセス202、プライマリコンパイラ204、プロセス202をデバッグするデバッグプログラム（「デバッガ」）206、および共有ランタイムコンポーネント（「ランタイム」）208が含まれる。プロセス202は、ソースコード（図示せず）をアセンブリ（図示せず）にコンパイルした結果であり、アセンブリは、ネイティブコード210にコンパイルされており、プロセス202は、デバッガ206によりネイティブコード210が実行されるのを表している。

10

【 0 0 2 6 】

ソースコードは、あらゆるタイプのコンピュータプログラミング言語で記述された、すべてのタイプのコンピュータプログラムコードを意味する。デバッグスイッチをオンにされた（たとえば「/debug」）、ソースコードをアセンブリ（図示せず）にコンパイルするためのプライマリコンパイラ204。そのようなプライマリコンパイラは、C、C++、C#、Visual Basicなどの任意のコンピュータプログラム言語コンパイラおよび/またはJMCデバッグを実施するように修正された他のタイプのコンパイラとすることができる。アセンブリは、既知であり、実行のためのソースコードからプラットフォーム固有のネイティブコードへの変換の中間ステージを表す。このために、そのようなアセンブリには、たとえばプラットフォーム/プロセッサ依存中間言語（IL）および対応するメタデータが含まれる。

20

【 0 0 2 7 】

ユーザは、デバッガ206にアセンブリをロードする。アセンブリをデバッグアプリケーションにロードする技法は、既知のものである。たとえば、アセンブリ名を指定する（たとえば、コマンドラインまたはUIを介して）または他の形でアセンブリを選択することによって、アセンブリをデバッガ206にロードすることができる。アセンブリローディング動作中に、デバッガ206によって、関心のあるコードのリスト212が生成されて、アセンブリのうちで、関心のないコードと比較した関心のあるコードである部分が区別される。ユーザコード（繰り返すが、ソースコードをアセンブリに変換したものであり、最終的には、後述するようにプロセスとして実行されるネイティブコードに変換される）には、通常、関心のあるコードと関心のないコードとの所定の組合せが含まれる。しかし、ユーザコードには、ランタイム208に属するホスティングされるコードは含まれない。一実施形態では、関心のあるコード212は、いずれかの形態のユーザ入力インターフェース144（図1）へのユーザ入力によって生成される。たとえば、ユーザは、デバッグサービスによってダイアログボックスに表示される複数のメソッドの特定の1つを選択することができる（たとえば、ポインティングデバイス、キーボード、音声アクティベータッドテクニクなどを介して）、あるいは、ユーザが、コマンドラインインターフェースおよび/またはその他のものにプログラミング構造の名前を入力することができる。デバッガ206によって、公開されたデバッグAPI216（これによって2つの部分を実施することもでき、その部分の一方は、ランタイム208のサービスとして実施され、もう1つは216を実施するパブリックコンポーネントとして実施され、デバッガ206によって消費される）によって、識別された関心のあるコード212に関してデバッグサービス214に通知される。

30

40

50

【 0 0 2 8 】

この点で、ユーザが、たとえば JMC メニュー項目、コマンドライン、または他の JMC イネープリングインストラクションを使用可能にし、実行コマンドまたは開始コマンドを発行することによって、JMC デバッグ動作の開始をデバッガ 206 に指示する。これによって、デバッガ 206 が、JIT コンパイラ 220 に、プロセス 202 としての後の実行のためにアセンブリをネイティブコード 210 に変換するように指示する。

【 0 0 2 9 】

アセンブリ変換動作中に、JIT コンパイラ 220 は、JMC イネープリングコンポーネント、フラグ 222、およびデバッグプローブ 224 を、ネイティブコード 210 のプログラミング構造（たとえば、実行可能ファイル/バイナリ、ダイナミックリンクライブラリ、クラスオブジェクトおよびメソッド、静的関数、および/またはその他のもの）に挿入する。この実施形態では、JIT イネープリングコンポーネントが、クラスメソッドおよび/または静的関数のプロローグの直後に挿入される。JIT コンパイラ 220 は、上で説明したようにデバッガ 206 によって生成された関心のあるコードリスト/ID 212 を解析することによって、そのようなクラスメソッドおよび/または静的関数を識別する。

【 0 0 3 0 】

デバッグプローブ 224 は、コンパイル時定数ポインタ値によって、関連するフラグ 222 を参照して、アクティブ化されたプローブ 224 に到達した特定の実行のスレッドが、JMC ステッピング動作を実行しているかどうかを評価し、そうである場合にプロセス 202 を停止するようにデバッグサービス 214 に要求するかどうかを判定する。今説明したように、そのような判定は、アクティブ化されていないフラグについては行われず、アクティブ化されたフラグだけについて行われる。例示的なデバッグプローブ 224 は、次のように表される。

```
if ( * p F l a g ) { c a l l J M C _ P r o b e }
```

ここで、p F l a g は、対応するフラグ 222 へのコンパイル時定数ポインタである（「*」は、アドレスが、関連するフラグ 222 の値を得るために実行時に参照先の値を取得することを示す）。プローブ 224 の「JMC_Probe」部分は、JMC_Probe 関数 226 への呼出しである。ポインタ間接指定の使用によって、p F l a g s がそれに関して挿入された複数のプログラミング構造からの p F l a g s はすべて、同一のフラグ 222 を指示することができる。

【 0 0 3 1 】

図からわかるように、JMC_Probe 226 への呼出しは条件により可能であり、参照されるフラグ 222 がアクティブ化されているか非アクティブ化されているかに依存する。本説明において、アクティブ化されたフラグ 222 は非 0 値を有し、非アクティブ化されたフラグ 222 は 0 またはヌルの値を有する。フラグ 222 がアクティブ化されている時、デバッグプローブ 224 はアクティブである（たとえば、アクティブなプローブ）といい、逆も同様である。たとえば、実行のスレッドが、アクティブなプローブ 224 に到達する時に、JMC_Probe 226 への呼出しが行われる。同様に、非アクティブなプローブ 224 に到達しても、そのような呼出しは行われぬ。これは、単一のフラグ 222 のトグルによって、各関連するプローブ 224 がそれぞれアクティブ化または非アクティブ化されることを意味する。次に、この新規の JMC デバッグプローブ 224 が、デバッグ動作中にどのように使用されるかを説明する。

【 0 0 3 2 】

プロセス 202 を（たとえば普通のブレークポイントを使用するなど、伝統的な停止機構によって）停止させている時に、デバッガ 206 を用いると、ユーザは JMC ステッピングコマンド 228（すなわち、JMC ステップイントゥコマンド、JMC ステップアウトコマンド、および JMC ステップオーバーコマンド）によってプロセス 202 に JMC ステップスルーを行うことができるようになる。そのようなコマンドは、たとえばコマンドラインおよび/またはユーザ入力インターフェース 144（図 1）の UI 部分を介して、

10

20

30

40

50

ユーザによって選択される。デバッガ 206 によってデバッグサービス 214 に送られる JMC ステッピングコマンド 228 (すなわち、JMC ステップインコマンド、JMC ステップアウトコマンド、および JMC ステップオーバーコマンド 228) に応答して、デバッグサービス群 (mass) は、フラグ 222 を使用可能にし、これによって関連するプローブ 224 をアクティブ化する。ユーザは、どのプローブがアクティブであるかを知る必要がない。

【0033】

アクティブ化されたデバッグプローブ 224 によって、プロセス 202 の実行スレッドは、関心のないコードを通り抜けて自由に動作できるようになる (すなわち、実質的にフルスピードで不要な一時停止がない)。アクティブ化されたプローブ 224 は関心のあるコード内に配置されるが、それが到達するすべてのスレッドは、JMC_Probe 226 により遭遇したプローブ 224 が、そのスレッドがコードに JMC ステップスルーを行っているかと判定する時に限って停止する (TriggerMethodEntry 230 を介して)。このため、JMC_Probe 226 によってコールスタック (他のデータ 232 参照) をデコードして、到達した (「トリガされた」) デバッグプローブ 224 に関連するメソッドの命令ポインタ (ip) およびフレームポインタ (fp) を識別することによって、JMC ステッピングを行っていないスレッドがフィルタにかけられる。現在のスレッドが、JMC ステッピングを行っている場合に、JMC_Probe 226 によって、ip パラメータおよび fp パラメータが、TriggerMethodEntry 230 に渡され、TriggerMethodEntry 230 は、ip をメソッドにマッピングして、関心のあるコードリスト / ID 212 に示されるように、メソッドが「関心のある」ものであるかどうかを判定する (デバッグプローブ 224 が関心のあるコード内に配置されるかどうかをそのプローブがルックアップ動作を介して判定できることを、JIT コンパイラ 220 が実質的に保証するのに十分な記録 (bookkeeping) が、ランタイム 208 によって行われる)。このメソッドが、関心のあるメソッドである場合、JMC_Probe 226 によって、デバッグプローブ 224 の後にブレークオペコード (すなわち、ブレークポイント 234。すべてのブレークポイント 234 が JMC_Probe によって注入される) が挿入され、プロセスの実行が継続され、実行中のスレッドが、ブレークポイント 234 に到達して関心のあるコード内で停止する。

【0034】

さらに、JMC ステッピングコマンド 228 が、

JMC ステップインである場合、デバッグサービス 214 によって、すべての JMC_Probe 224 がアクティブ化され、ステップインを行っているメソッドへの呼出しの後にブレークポイントが置かれる (JMC_Probe によって挿入されるブレークポイントではない)。JMC プローブ 224 は、すべての関心のあるコードの先頭にあり、プローブがアクティブ化されているので、呼出しによって最終的に「関心のある」コードが (おそらくは、最終的に「関心のある」コードを呼び出す関心のない / フレームワークコードの呼出しによって間接的に) 呼び出される場合、スレッドは、アクティブ化されたプローブに到達し、このプローブによって、TriggerMethodEntry 230 が呼び出され、スレッドが停止されてステップは関心のあるコード内で完了する。呼出しによって、関心のあるコードが呼び出されない場合には、スレッドは、ステップインが行われるメソッドの呼出しの後に挿入されたブレークポイント (すなわち、JMC_Probe によって挿入されたブレークポイント 234 でないブレークポイント) に到達し、JMC ステップイン動作は完了する。このようにして、プロセス 202 は、JMC ステップインが開始される時とそれが終了する時の間にフルスピードで (すなわち、中間ブレークポイントオペコードによって割り込まれることなく) 動作する。

【0035】

JMC ステップアウトである場合、JMC_Probe 226 は、最初のスタックフレームによって識別される関心のあるメソッドへの戻りアドレスに、ブレークポイント 234 を自動的に挿入する。したがって、このブレークポイントは、デバッグプローブ 22

10

20

30

40

50

4 に到達したメソッドと同一のメソッドには挿入されない。関心のあるメソッドへの戻りアドレスを有する最初のスタックフレームを突き止めるため、デバッグサービス 214 によって、プロセススタックのフルウォークアップ（すなわち、スタックの開放（`unwind`））が実行される。デバッグサービス 214 は、「他のデータ」232 の「関心のあるメソッドデータ」部分に鑑みて 1 つまたは複数のランタイム 208 サービスを使用し、どのスタックフレームアドレスが関心のあるメソッドの戻りアドレスであるかを判定する。そのような関心のあるメソッドデータには、たとえば、関心のあるメソッドの各々について実質的に一意の ID（たとえば、GUID）がそれぞれ含まれる。一実施形態で、関心のあるメソッドのデータが、デバッグプロブ 224 の挿入動作中に JIT コンパイラ 220 によって生成される。

10

【0036】

JMC ステップオーバであり、スレッドがメソッドの終りの命令を実行していない場合、JMC_Probe 226 は、従来のステップオーバのように振る舞うことになる。スレッドが、メソッドの終りに来ている場合、JMC_Probe 226 は、ステップインおよびステップアウトの双方のアクションを実行し、スレッドは、実行される関心のあるコードの最初のインスタンス（行）で停止することとなる。

【0037】

JMC ステッピングスレッドの停止によって示される JMC ステッピングコマンド 228 の完了に回答して、デバッグサービス 214 によって、すべてのプロブが使用不可にされる（デバッガ 206 は、JMC ステッピング動作だけを理解し、プロブについては何も知らない）。デバッグプロブ 224 を非アクティブ化することにより性能が最適化され、そうでなければ実行中のスレッドが JMC ステッピングを行っていない時に発生する JMC_Probe 226 の無用な呼出しを回避する。

20

【0038】

この実施形態では、フラグ 222 が、モジュールごとの基礎で使用可能 / 使用不可にされる（すなわち、1 つのフラグが、各モジュールに挿入される）。このようにして、モジュール内の各メソッドが、同一の値の `pFlag` を有することとなる。この特定の実施形態は、コードはモジュールごとに関心のあるものまたは関心のないものとなるという論理に基づく。特定の実施形態の設計の関数として、異なる実施形態で異なる推理を実施できることを理解されたい。たとえば、フラグ 222 を、メソッドごとに挿入することができるが、これによりフラグ 222 が多いほど、単一のフラグ 222 の値のフリップ/トグルによって使用可能にできるプロブが減ることとなる。

30

【0039】

したがって、スレッドがアクティブなプロブ 224 に到達する場合、現在のスレッドに JMC ステッピングを行っていないときであっても、常に JMC_Probe 226 の呼出しが行われる。JMC_Probe 226 により、スレッドに JMC ステッピングが行われていると判定される時に限って、そのスレッドは停止する。同様に、到達したデバッグプロブ 224 がアクティブでない場合、JMC_Probe 226 の呼出しは完全にスキップされ、スレッドはプロセスを介して通常の実行を続行する（すなわち、自由に動作する）。

40

【0040】

この実施形態では、JMC_Probe 関数 226 への呼出しは引数をとらず、戻り値がないので、実質的にサイズが最適化される。これによって、すべての「呼出しサイト（`callsite`）」（JMC_Probe 関数 226 へのそれぞれの呼出しが行われる位置）が最適化される。したがって、デバッグプロブ 224 からの JMC_Probe への呼出しがプロブから行われる場合（たとえば、`*pFlag != 0` の時）、その呼出しは重い呼出しではない。これは、呼出しが関数パラメータのスタックへの挿入および取り出しを必要としないことを意味し、これは、JMC_Probe 呼出しサイトが、パラメータの挿入および取り出しを行う関数への呼出しサイトと比較して、かなり負荷が小さいことを意味する。非アクティブのプロブ 224 に到達するスレッドがこうむるは、

50

唯一フラグ 2 2 2 の評価 (* p F l a g を介する) および挿入されたプローブ 2 2 4 の次の命令へのジャンプに要するオーバヘッド処理だけである。このようにして、本明細書に記載の J M C デバッグ動作を用いると、スレッドは、関心のあるコードに到達するまで、関心のないコードのすべてを抜けて実質的にフルスピードで自由に動作できるようになる。

【 0 0 4 1 】

本実施形態では、ランタイム 2 0 8 は実行可能コードおよびそれが動作する仮想実行環境の仕様を提供する C L I (C o m m o n L a n g u a g e I n f r a s t r u c t u r e) に基づく。したがって、図 2 では別々に図示されているが、プロセス 2 0 8 およびランタイム 2 0 2 は、同一の実行環境の一部である (すなわち、プロセス 2 0 2 によってランタイム 2 0 8 がホスティングされる) 。

10

【 0 0 4 2 】

(例示的な手順)

図 3 に、J M C デバッグの例示の手順 3 0 0 を示す。説明を目的として、手続き動作は、図 1 および 2 のプログラムモジュールおよびデータの特徴に関し説明される。ブロック 3 0 2 において、デバッガ 2 0 6 (図 2) により、関心のあるコンピュータプログラムプログラミング構造 (たとえば、オブジェクトメソッドおよび / または静的関数) が識別される。一実施形態では、これは、一態様としてのユーザ入力インターフェース 1 4 4 (図 1) へユーザ入力を行うことによって達成される。たとえば、ユーザはデバッグサービスによりダイアログボックスに表示される複数のメソッドの特定の 1 つを (たとえば、ポインティングデバイス、キーボード、音声アクティベータッドテクニクなどにより) 選択することができ、またはユーザは、コマンドラインインターフェースおよび / またはその他のものにプログラミング構造の名前を入力することができる。ユーザ入力は、関心のあるコードリスト / I D 2 1 2 (図 2) に保存され、リスト / I D 2 1 2 がランタイムコンパイラ 2 2 0 (図 2) によって読み取られ、該当するプログラミング構造 (すなわち関心のあるコード) が識別される。

20

【 0 0 4 3 】

ブロック 3 0 4 において、デバッガ 2 0 6 (図 2) は、図 2 のジャストインタイム (J I T) コンパイラ 2 2 0 などのコンパイラに対し、コンパイル動作中にコンピュータプログラムの各々のプログラミング構造 (たとえばメソッド) にそれぞれ J M C イネープリングコンポーネント 2 2 2 および 2 2 4 を自動的に挿入するように指示する。本実施形態では、J I T コンパイラ 2 2 0 がアセンブリをコンパイルしてネイティブコード 2 1 0 (図 2) を生成し、このネイティブコード 2 1 0 に、それぞれのフラグ 2 2 2 およびデバッグプローブ 2 2 4 が自動的に挿入される。ブロック 3 0 6 において、ネイティブコード 2 1 0 (図 2) が、プロセス 2 0 2 (図 2) としてデバッガ 2 0 6 の制御の下で実行される。プロセス 2 0 2 には、プロセスの特定の実施形態の関数として任意の個数の実行のスレッドが含まれる。

30

【 0 0 4 4 】

ブロック 3 0 8 において、ユーザは、デバッガ 2 0 6 (図 2) を使用し、J M C ステッピングコマンド 2 2 8 (図 2) の入力することにより、プロセス 2 0 2 を介してスレッドに J M C ステッピングを行うようにすることができる。スレッドに J M C ステッピングを行うことから、このスレッドを「関心のあるスレッド」と呼ぶ。プロセス 2 0 2 は、マルチスレッドとし、「関心のないスレッド」と呼ばれる J M C ステッピングを行われないスレッドを含めることができる。関心のあるスレッドは、関心のないコード (すなわち、ブロック 3 0 2 において選択されたプログラミング構造の選択された / 個々の 1 つによって識別される関心のあるコードに対応しないすべてのコード) を介して自由に (停止することなく) 実行される。関心のあるスレッドは、最初にアクティブのデバッグプローブ 2 2 4 に到達すると、デバッグサービス 2 1 4 により必ず自動的に停止される。プロセス 2 0 2 (図 2) のスレッドが関心のあるスレッドであるかどうか、および関心のあるスレッドが選択されたプログラミング構造の 1 つの実行中 / アクセス中のコードであるかどうかの

40

50

判定は、到達したデバッグプローブ 2 2 4 によって実行時に判定される。したがって、JMC ステッピングを行われぬすべてのスレッドは、関心のあるコードおよび関心のないコードの双方とも、すべての到達したデバッグプローブ 2 2 4 を介して自由に実行される。

【 0 0 4 5 】

(結 論)

本明細書に記載のシステムおよび方法によって、JMC デバッグがもたらされる。システムおよび方法は、構造的な特徴および方法論的動作に固有の言語で説明されたが、請求項で定義される主題は、必ずしも説明した特定の特徴または動作に制限されない。むしろ、特定の特徴および動作は、請求される主題を実施する例示的な形態として開示される。

10

【 図面の簡単な説明 】

【 0 0 4 6 】

【 図 1 】 ジャストマイコードのデバッグのシステムおよび方法をその中で実施できる例示的コンピューティング環境を示す図である。

【 図 2 】 ジャストマイコードのデバッグに関するアプリケーションプログラムおよびプログラムデータを含む、図 1 のシステムメモリの例示的態様をさらに示す図である。

【 図 3 】 ジャストマイコードのデバッグの例示的手順を示す図である。

【 符号の説明 】

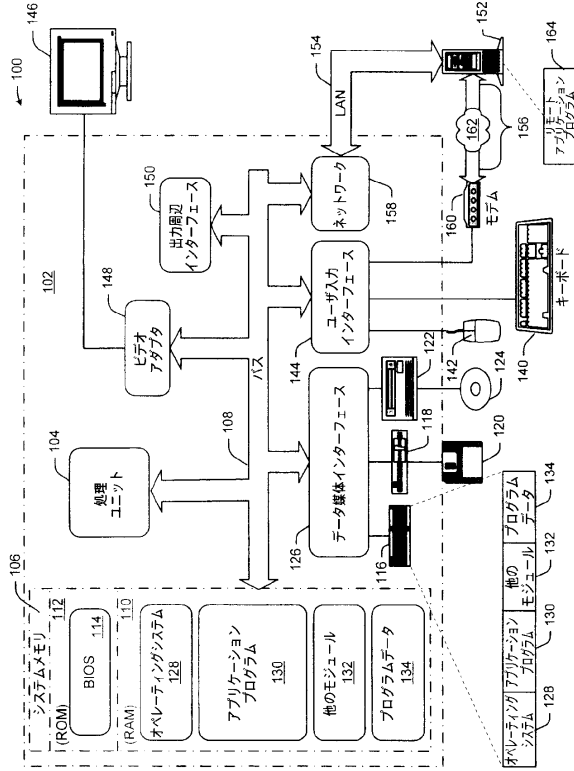
【 0 0 4 7 】

- 2 0 2 プロセス
- 2 0 4 プライマリコンパイラ
- 2 0 6 デバッグプログラム (「 デバッガ 」)
- 2 0 8 共有ランタイムコンポーネント (「 ランタイム 」)
- 2 1 0 ネイティブコード
- 2 1 2 関心のあるコードのリスト
- 2 1 4 デバッグサービス
- 2 1 6 デバッグ A P I
- 2 2 0 J I T コンパイラ
- 2 2 2 フラグ
- 2 2 4 デバッグプローブ
- 2 2 6 J M C _ P r o b e 関数
- 2 2 8 J M C ステッピングコマンド
- 2 3 0 T r i g g e r M e t h o d E n t r y
- 2 3 2 他のデータ
- 2 3 4 ブレークポイント

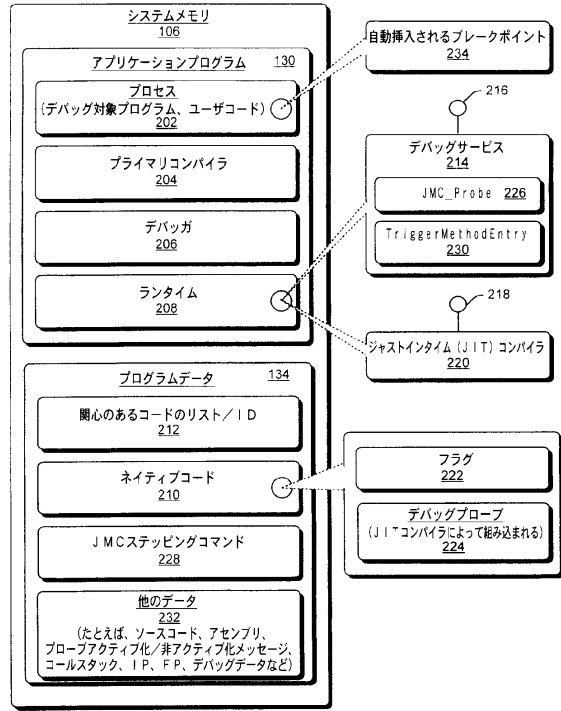
20

30

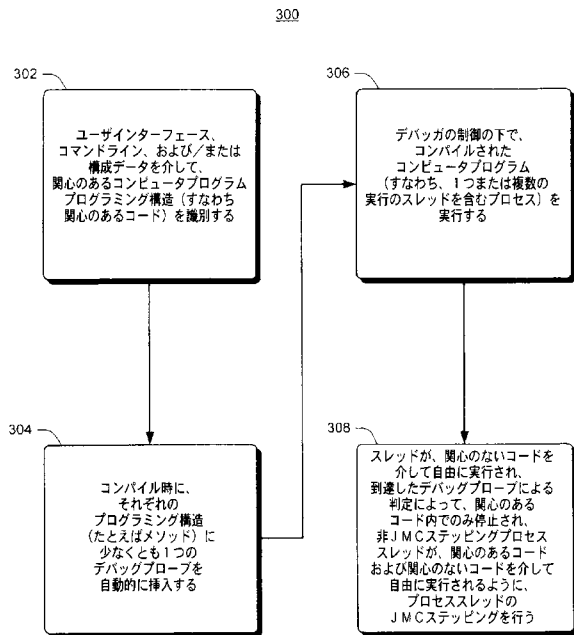
【図 1】



【図 2】



【図 3】



フロントページの続き

(72)発明者 マイケル エム . マグルーダ
アメリカ合衆国 9 8 0 7 5 ワシントン州 サマミッシュ サウスイースト 1 1 プレイス
2 4 0 1 8

審査官 多胡 滋

(56)参考文献 特開平08 - 0 2 2 4 0 1 (J P , A)
特開平09 - 1 4 6 7 7 6 (J P , A)
特開平05 - 2 3 3 3 6 4 (J P , A)
特開2000 - 1 8 1 7 4 7 (J P , A)

(58)調査した分野(Int.Cl. , DB名)
G 0 6 F 1 1 / 2 8
G 0 6 F 1 1 / 3 6