

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 特許公報(B2)

(11) 特許番号

特許第4972082号  
(P4972082)

(45) 発行日 平成24年7月11日(2012.7.11)

(24) 登録日 平成24年4月13日(2012.4.13)

(51) Int.Cl. F I  
G O 6 F 12/00 (2006.01) G O 6 F 12/00 5 2 O P

請求項の数 4 (全 34 頁)

|               |                               |           |                     |
|---------------|-------------------------------|-----------|---------------------|
| (21) 出願番号     | 特願2008-504005 (P2008-504005)  | (73) 特許権者 | 500046438           |
| (86) (22) 出願日 | 平成17年7月28日 (2005.7.28)        |           | マイクロソフト コーポレーション    |
| (65) 公表番号     | 特表2008-535081 (P2008-535081A) |           | アメリカ合衆国 ワシントン州 9805 |
| (43) 公表日      | 平成20年8月28日 (2008.8.28)        |           | 2-6399 レッドモンド ワン マイ |
| (86) 国際出願番号   | PCT/US2005/026858             |           | クロソフト ウェイ           |
| (87) 国際公開番号   | W02006/107318                 | (74) 代理人  | 100140109           |
| (87) 国際公開日    | 平成18年10月12日 (2006.10.12)      |           | 弁理士 小野 新次郎          |
| 審査請求日         | 平成20年7月28日 (2008.7.28)        | (74) 代理人  | 100075270           |
| (31) 優先権主張番号  | 11/096,871                    |           | 弁理士 小林 泰            |
| (32) 優先日      | 平成17年4月1日 (2005.4.1)          | (74) 代理人  | 100080137           |
| (33) 優先権主張国   | 米国 (US)                       |           | 弁理士 千葉 昭男           |
| 前置審査          |                               | (74) 代理人  | 100096013           |
|               |                               |           | 弁理士 富田 博行           |
|               |                               | (74) 代理人  | 100153028           |
|               |                               |           | 弁理士 上田 忠            |

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 開発者がシステム上の周知のロケーションを容易に発見し、または拡張するための能力

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項 1】

1 つ以上のコンピュータ上で動作する第 1 のコンポーネントと第 2 のコンポーネントとの間の通信の方法であって、

( a ) 第 1 のコンポーネントから、記憶装置上の既知のフォルダの識別を含むコールを、通信媒体を介して受け取るステップと、

( b ) 前記既知のフォルダの記憶装置上のロケーションを求めて、レジストリを検索するステップと、

( c ) 受け取った前記既知のフォルダの識別が有効な場合、決定されたロケーションにある前記既知のフォルダからデータをアクセスし、前記記憶装置上の前記既知のフォルダの前記第 1 のコンポーネントによる使用法を前記第 2 のコンポーネントへ知らせる新たなプロパティを前記既知のフォルダへ追加するステップと、

( d ) 受け取った前記既知のフォルダの識別が有効でない場合、新規の既知のフォルダを記憶装置上に作成し、前記第 2 のコンポーネントに前記新規の既知のフォルダのロケーションを、通信媒体を介して提供するステップと、を含む方法。

【請求項 2】

前記決定されたロケーションがローカルハードドライブを含む、請求項 1 に記載の方法

【請求項 3】

前記決定されたロケーションがネットワークドライブを含む、請求項 1 に記載の方法。

【請求項 4】

前記決定されたロケーションがウェブサイトを含む、請求項 1 に記載の方法。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は概して、1組のアプリケーションプログラミングインターフェイスを用いた、周知のロケーションに格納されるフォルダの作成および管理に関する。

【背景技術】

【0002】

今日、開発者およびユーザは通常、様々なアプリケーションからのデータを、マイドキュメントフォルダやマイピクチャフォルダなど、特定の周知のフォルダに格納する。こうした周知のフォルダは、開発者およびユーザが情報にアクセスするために、多数のアプリケーションおよびコンピュータネットワーク環境に渡る容易なアクセスを提供する。こうした周知のフォルダは、Windows（登録商標）ブランドのオペレーティングシステムなどのオペレーティングシステムにおいて使用される。

【0003】

たとえば、多くのアプリケーションは、インストールされる特定のアプリケーションに利用可能なデータを格納するマイドキュメントフォルダなど、特定の周知のフォルダを使用する。マイドキュメントフォルダの使用により、他のアプリケーションに対して、格納された情報にアクセスする能力を可能にする。たとえば、jpeg ファイルは、いくつかの写真公開（photo publishing）アプリケーションによって使用され得る。特定の写真公開アプリケーションは、他の写真公開アプリケーションが jpeg ファイルにアクセスすることができるように、マイドキュメントフォルダなど、周知のフォルダに jpeg ファイルを格納することができる。しかし、多数のアプリケーションファイルおよびフォルダをマイドキュメントフォルダの下に置くと、フォルダのリストが系統化されていない状態となり、特定のフォルダおよびデータの検索を煩雑かつ時間のかかるものとしてしまう。

【0004】

マイクロソフト（登録商標）Windows（登録商標）などの既存のオペレーティングシステムは、シェル（Shell）を使用して、フォルダおよびファイルなどのデータオブジェクトを、ユーザインターフェイスまたはアプリケーションにより階層状の名前空間構造に系統化する。シェルは、そのロケーションおよび存在がシステムに知られ得るとともにそれに対するアクセスがスタートメニューなどのシェル中の数多くの場所から与えられる特殊なフォルダを含み得る。シェルは、こうした周知のフォルダを管理するための、1組の SHFolderPath API を開発者およびユーザに提供し得る。SHFolderPath API は、固定された1組の CSIDL を使用し得る。CSIDL は、フォルダを識別するのに使われる序数値を含み、アプリケーションによって頻繁に使われる特殊なフォルダを識別するための、独自のシステム非依存の方法を提供する。ディスクまたはドライブ上の周知のフォルダのロケーションで CSIDL をマップするために、テーブルが使用される。マイクロソフト（登録商標）Windows（登録商標）XP など、既存のオペレーティングシステムの現在のバージョンでは、既知のフォルダは、CSIDL が拡張可能でないように、拡張可能ではない。さらに、既存のオペレーティングシステムにおける既存の既知のフォルダへの新規プロパティの追加も可能ではない。

【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

【0005】

したがって、開発者およびユーザが、様々なアプリケーションによって使用するために自分用の既知のフォルダを作成し得る方法およびデータ構造を提供することが、当該分野における進歩であろう。さらに、開発者またはユーザによって使用され得る既存のならば新規の既知のフォルダに新規またはカスタムプロパティを追加することも進歩であろう

10

20

30

40

50

。こうしたカスタムプロパティは、たとえば、開発者またはユーザに、既知のフォルダの意図した使用法を知らせることができる。さらに、本方法およびデータ構造は、同一のコンピュータ上またはネットワーク上に置かれ得る様々なアプリケーションによって作成された他の既知のフォルダを、ユーザが最低限の作業量で見つけ出し使用することを可能にするものである。

【課題を解決するための手段】

【0006】

本発明の方法およびデータ構造は、システム上の既知のロケーションを列挙するための、かつ/または特定の周知のロケーションを位置決めするための1組のAPIを提供することによって、従来技術の課題を克服する。具体的には、本発明は、周知のフォルダを位置決めし、拡張し、列挙する機能性を提供する。さらに、本発明は、開発者および/またはユーザが周知のフォルダのプロパティをカスタマイズすることを可能にする。

10

【0007】

添付の図面を併せ見て以下の説明を参照することによって、本発明がより完全に理解され、本発明の利点が理解されよう。図面において、同じ参照番号は同じ特徴を示す。

【発明を実施するための最良の形態】

【0008】

本発明の開示内容を明らかにするために、ここで、いくつかの関連用語の定義が与えられる。

【0009】

プロファイル：オペレーティングシステムおよびアプリケーションに、ユーザ固有データおよび設定を格納するための、ユーザごとのロケーションを与える。

20

【0010】

既知のフォルダ/ KnownFolder: Windows (登録商標) シェルならびに他のコンポーネントおよびアプリケーションに対して知らされるフォルダのカテゴリ。

【0011】

SHFolderPath() API: SHGetFolderLocation()、SHGetFolderPath()、およびSHSetFolderPath()を含む1組のシェルフォルダAPI。

【0012】

CSIDL: フォルダを識別し、アプリケーションによって頻繁に使われる特殊フォルダの、システム非依存の一意的識別法を提供するのに使われる序数値。

30

【0013】

図1は、本発明が実施され得る、適切なコンピューティングシステム環境100の例を示す。コンピューティングシステム環境100は、適切なコンピューティング環境の一例に過ぎず、本発明の利用または機能性の範囲に対するどのような限定を示唆することも意図されない。コンピューティング環境100は、例示的な動作環境100に示されるどのコンポーネントまたはその組合せに関するどのような依存も要件も有していると解釈されるべきでない。

【0014】

図1を参照すると、本発明を実施する例示的なシステムは、汎用コンピューティングデバイスを、コンピュータ110の形で含む。コンピュータ110のコンポーネントは、処理ユニット120と、システムメモリ130と、システムメモリなど様々なシステムコンポーネントを処理ユニット120に結合するシステムバス121とを含み得るが、それに限定されない。システムバス121は、様々なバスアーキテクチャのいずれかを使用するメモリバスまたはメモリコントローラ、周辺バス、およびローカルバスなどいくつかのタイプのバス構造のいずれでもよい。限定ではなく例として、このようなアーキテクチャは、ISA (業界標準アーキテクチャ) バス、MCA (マイクロチャネルアーキテクチャ) バス、EISA (拡張ISA) バス、VESA (米国ビデオ電子装置規格化協会) ローカルバス、およびメザニン (Mezzanine) バスとしても知られるPCI (周辺装置

40

50

相互接続)バスを含む。

【0015】

コンピュータ110は通常、様々なコンピュータ可読媒体を含む。コンピュータ可読媒体は、コンピュータ110によってアクセスされ得るとともに揮発性媒体および不揮発性媒体両方、取外し可能媒体および固定式媒体を含む、利用可能などの媒体でもよい。限定ではなく例として、コンピュータ可読媒体は、コンピュータ記憶媒体および通信媒体を含み得る。コンピュータ記憶媒体は、コンピュータ可読命令、データ構造、プログラムモジュール、または他のデータなどの情報を格納するためのどの方法でも技術でも実施される揮発性媒体および不揮発性媒体両方、取外し可能媒体および固定式媒体を含む。コンピュータ記憶媒体は、RAM、ROM、EPROM、フラッシュメモリまたは他のメモリ技術、CD-ROM、DVD(デジタル多用途ディスク)または他の光学ディスク記憶装置、磁気カセット、磁気テープ、磁気ディスク記憶装置または他の磁気記憶装置、あるいは、所望の情報を格納するのに使われ得るとともにコンピュータ110によってアクセスされ得る他のどの媒体も含むが、それに限定されない。通信媒体は一般に、コンピュータ可読命令、データ構造、プログラムモジュール、または他のデータを、変調データ信号、たとえば搬送波や他の移送機構として具体化し、どの情報配信媒体も含む。「変調データ信号」という用語は、信号中の情報を符号化するようなやり方で設定され、または変更される信号特性の1つまたは複数を有する信号を意味する。限定ではなく例として、通信媒体は、有線ネットワークや直接有線接続などの有線媒体、ならびに音響、RF、赤外線、および他の無線媒体などの無線媒体を含む。上記のどの組合せも、やはりコンピュータ可読媒体の範囲に含まれるべきである。

10

20

【0016】

システムメモリ130は、コンピュータ記憶媒体を、ROM(読出し専用メモリ)131およびRAM(ランダムアクセスメモリ)132など、揮発性および/または不揮発性メモリの形で含む。BIOS(基本入出力システム)133は、たとえば起動中にコンピュータ110内部の要素間での情報の転送を助ける基本ルーチンを含み、通常はROM131に格納される。RAM132は一般に、処理ユニット120に対してただちにアクセス可能な、かつ/または処理ユニット120によって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を含む。限定ではなく例として、図1では、オペレーティングシステム134、アプリケーションプログラム135、他のプログラムモジュール136、およびプログラムデータ137を示す。

30

【0017】

コンピュータ110は、他の取外し可能/固定式、揮発性/不揮発性コンピュータ記憶媒体も含み得る。単なる例として、図1では、固定式不揮発性磁気媒体からの読出またはそこへの書込みを行うハードディスクドライブ140、取外し可能な不揮発性磁気ディスク152からの読出またはそこへの書込みを行う磁気ディスクドライブ151、および、CD-ROMや他の光学媒体など取外し可能な不揮発性光ディスク156からの読出またはそこへの書込みを行う光ディスクドライブ155を示す。例示的な動作環境で使われ得る他の取外し可能/固定式、揮発性/不揮発性コンピュータ記憶媒体は、磁気テープカセット、フラッシュメモリカード、デジタル多用途ディスク、デジタルビデオテープ、固体状態RAM、固体状態ROMなどを含むが、それに限定されない。ハードディスクドライブ141は通常、インターフェイス140などの固定式メモリインターフェイスによって、システムバス121に接続され、磁気ディスクドライブ151および光ディスクドライブ155は通常、インターフェイス150などの取外し可能メモリインターフェイスによって、システムバス121に接続される。

40

【0018】

上述し、かつ図1に示されているドライブおよびそれに関連するコンピュータ可読媒体は、コンピュータ可読命令、データ構造、プログラムモジュール、およびコンピュータ110のための他のデータの格納を可能にする。図1では、たとえば、ハードディスクドライブ141は、オペレーティングシステム144、アプリケーションプログラム145、

50

他のプログラムモジュール146、およびプログラムデータ147を格納するものとして示される。こうしたコンポーネントは、オペレーティングシステム134、アプリケーションプログラム135、他のプログラムモジュール136、およびプログラムデータ137と同じでも、異なってもよいことに留意されたい。オペレーティングシステム144、アプリケーションプログラム145、他のプログラムモジュール146、およびプログラムデータ147は、少なくとも異なるものであることを示すために、ここでは異なる番号が与えられている。ユーザは、キーボード162、および一般にマウス、トラックボール、またはタッチパッドと呼ばれるワイヤレスポインティングデバイス161を介して、コマンドおよび情報をコンピュータ110に入力することができる。他の入力デバイス（図示せず）は、マイクロフォン、ジョイスティック、ゲーム用パッド、衛星パラボラアンテナ、10 スキャナなどを含み得る。こうしたおよび他の入力デバイスはしばしば、システムバスに結合されるユーザ入力インターフェイス160を介して処理ユニット120に接続されるが、パラレルポート、ゲームポート、USB（ユニバーサルシリアルバス）など、他のインターフェイスおよびバス構造によっても接続され得る。モニター191または他のタイプの表示デバイスも、ビデオインターフェイス190などのインターフェイスを介してシステムバス121に接続される。モニターに加え、コンピュータは、出力周辺インターフェイス190を介して接続され得るスピーカ197およびプリンタ196など、他の周辺出力デバイスも含み得る。

#### 【0019】

コンピュータ110は、リモートコンピュータ180など、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用いて、ネットワーク接続された環境において動作し得る。リモートコンピュータ180は、パーソナルコンピュータ、サーバ、ルータ、ネットワークPC、ピアデバイス、または他の共通ネットワークノードでよく、通常、コンピュータ110に関連して上述された要素の多くまたはすべてを含むが、図1にはメモリ記憶装置181のみが示されている。図1に示される論理接続は、LAN（ローカルエリアネットワーク）171およびWAN（ワイドエリアネットワーク）173を含むが、他のネットワークも含み得る。このようなネットワーク環境は、会社、企業規模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においてよく見られる。

#### 【0020】

LANネットワーク環境において使われる場合、コンピュータ110は、ネットワークインターフェイスまたはアダプタ170を介してLAN171に接続される。WANネットワーク環境において使われる場合、コンピュータ110は通常、モデム172、または、たとえばインターネットなどのWAN173を介して通信を確立する他の手段を含む。モデム172は、内部にあっても外部にあってもよく、ユーザ入力インターフェイス160または他の適切な機構を介してシステムバス121に接続され得る。ネットワーク接続された環境では、コンピュータ110に関連して図示されるプログラムモジュールまたはその一部は、リモートメモリ記憶装置に格納され得る。限定ではなく例として、図1は、リモートアプリケーションプログラム185を、メモリ装置181に常駐するものとして示す。図示されるネットワーク接続は例示であり、コンピュータ間の通信リンクを確立する他の手段も使われ得ることが理解されよう。周辺インターフェイス195は、スキャナ（図示せず）やデジタルカメラ194などのビデオ入力デバイスとインターフェイスをとることができ、出力周辺インターフェイスは、ユニバーサルシリアルバス（USB）インターフェイスを含む、標準化されたインターフェイスをサポートし得る。

#### 【0021】

本発明は、他の数多くの汎用または専用のコンピューティングシステム環境または構成とともに動作する。本発明とともに使用するのに適切であり得る他の公知のコンピューティングシステム、環境、および/または構成の例は、パーソナルコンピュータ、サーバコンピュータ、ハンドヘルドデバイスまたはラップトップデバイス、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、セットトップボックス、プログラム可能な家電製品、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

10

20

30

40

50

システムまたはデバイスのいずれをも含む分散型コンピューティング環境などを含むが、それに限定されない。

【0022】

本発明は、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という一般的な状況において説明され得る。概して、プログラムモジュールは、特定のタスクを実施しまたは特定の抽象データタイプを実装するルーチン、プログラム、オブジェクト、コンポーネント、データ構造などを含む。本発明は、通信ネットワークを介して連結されるリモート処理デバイスによってタスクが実施される分散型コンピューティング環境においても実施され得る。分散型コンピューティング環境では、プログラムモジュールは、メモリ記憶デバイスを含むローカルおよびリモートコンピュータ記憶媒体両方に置かれ得る。

10

【0023】

プログラミングインターフェイス（またはより簡単には、インターフェイス）は、コードの1つまたは複数のセグメント（群）が、コードの1つまたは複数の他のセグメント（群）によって提供される機能性と通信し、またはその機能性にアクセスすることを可能にする、どの仕組み、処理、プロトコルとしても見なされ得る。あるいは、プログラミングインターフェイスは、他のコンポーネント（群）の、1つまたは複数の仕組み（群）、メソッド（群）、関数呼出し（群）、モジュール（群）などと通信結合することができる、システムのあるコンポーネントの、1つまたは複数の仕組み（群）、メソッド（群）、関数呼出し（群）、モジュール（群）、オブジェクト（群）などとして見なされ得る。上記の文における「コードのセグメント」という用語は、適用される専門範囲に関わらず、かつコードセグメントが個別にコンパイルされるかどうか、コードセグメントがソースコード、中間コード、またはオブジェクトコードとして提供されるのか、コードセグメントがランタイムシステムまたは処理において使用されるのか、コードセグメントが同じマシンもしくは異なるマシンに置かれるか、それとも複数のマシンに分散されるか、あるいはコードのセグメントによって表される機能性が、完全にソフトウェアとして、完全にハードウェアとして、またはハードウェアおよびソフトウェアの組合せとして実装されるのかに関わらず、1つまたは複数の命令またはコードの行を含み、たとえば、コードモジュール、オブジェクト、サブルーチン、関数などを含むことを意図している。

20

【0024】

概念的には、プログラミングインターフェイスは、図2または図3に示すように、包括的に見なされ得る。図2は、第1および第2のコードセグメントが通信するためのパイプ（*conduit*）としてのインターフェイス1というインターフェイスを示す。図3は、インターフェイスを、インターフェイスオブジェクトI1およびI2（第1および第2のコードセグメントの一部であってもなくてもよい）を備えるものとして示し、こうしたインターフェイスオブジェクトは、システムの第1および第2のコードセグメントが、媒体Mを介して通信することを可能にする。人によっては、図3を見て、インターフェイスオブジェクトI1およびI2を、同一のシステムの別個のインターフェイスと見なし、また、オブジェクトI1およびI2と媒体Mとがインターフェイスを構成すると見なすであろう。図2および3は、双方向の流れ、およびその流れの両端でのインターフェイスを示すが、特定の実装形態は、一方向での情報の流れしかもたない（または後で説明されるように情報の流れをもたない）場合もあり、一端でのインターフェイスオブジェクトしかもたない場合もある。限定ではなく例として、アプリケーションプログラミングインターフェイス（API）、エントリポイント、メソッド、関数、サブルーチン、リモートプロシージャコール、およびコンポーネントオブジェクトモデル（COM）インターフェイスなどの用語は、プログラミングインターフェイスの定義範囲に包含される。

30

40

【0025】

このようなプログラミングインターフェイスの様相は、第1のコードセグメントが、第2のコードセグメントに情報（この場合、「情報」は、広い意味で使われており、データ、コマンド、要求などを含む）を送信するメソッドと、第2のコードセグメントが、その

50

情報を受け取るメソッドと、その情報の構造、シーケンス、シンタクス、構成 (organization)、スキーマ、計時、および内容とを含み得る。これに関して、情報が、インターフェイスによって定義されたやり方で移送される限り、基底の移送媒体自体は、有線でも無線でも、あるいは有線および無線の組合せであっても、インターフェイスの動作にとって重要ではない場合がある。特定の状況では、情報は、従来の意味での一方向または両方向で渡されることができない。というのは、情報の転送は、あるコードセグメントが、第2のコードセグメントによって実施される機能性に単にアクセスするときのように、別の仕組み (たとえば、コードセグメントの間の情報の流れとは別に、情報が、バッファ、ファイルなどに置かれる) を介するか、または存在しなくてもよいからである。こうしたアスペクトのいずれかまたは全部は、所与の状況、たとえば、コードセグメントが、疎結合構成または密結合構成どちらのシステムの一部であるかに応じて重要となる場合があり、したがって、このリストは、例示であって限定のためではないと見なされるべきである。

10

**【0026】**

このプログラミングインターフェイス概念は、当業者に公知であり、本発明の上記の詳細な説明から明らかである。しかし、プログラミングインターフェイスを実装する他の方法もあり、明示的に除外されない限り、こうした方法も、本明細書に添付され定義される特許請求の範囲に包含されることを意図している。このような他の方法は、図2および3の単純化された概観より高度または複雑に見えることがあるが、それにもかかわらず、全体として同じ結果を達成する類似の機能を実施する。ここで、プログラミングインターフェイスのいくつかの例示的な代替実装形態を簡潔に説明する。

20

**【0027】**

あるコードセグメントから別のコードセグメントへの通信は、その通信を、多数の別々の通信に分けることによって、間接的に達成されることができ。このことは、図4および19で概略的に示される。図示されるように、いくつかのインターフェイスは、分割可能ないくつかの組の機能性として説明され得る。したがって、図2および3のインターフェイス機能性は、 $2 \times 4$  または  $2 \times 2 \times 3 \times 2$  を数学的にもたらし得るように、同じ結果を達成するように因数分解され得る。したがって、図18に示されるように、インターフェイス1というインターフェイスによって提供される機能は、インターフェイスの通信をインターフェイス1A、インターフェイス1B、インターフェイス1Cなどの複数のインターフェイスに変換するように下位分割され、同じ結果を達成し得る。図5に示されるように、インターフェイスI1によって提供される機能は、複数のインターフェイスI1a、I1b、I1cなどに下位分割され、同じ結果を達成し得る。同様に、第1のコードセグメントから情報を受け取る、第2のコードセグメントのインターフェイスI2は、複数のインターフェイスI2a、I2b、I2cなどに因数分解され得る。因数分解する際、第1のコードセグメントに含まれるインターフェイスの数は、第2のコードセグメントに含まれるインターフェイスの数と一致しなくてもよい。図4および5のいずれの場合でも、インターフェイス1およびI1というインターフェイスの機能上の意図は、それぞれ図2および3の場合と同じままである。インターフェイスの因数分解は、因数分解が認識困難になり得るように、結合的な、可換な、および他の数学的なプロパティの後に起こってもよい。たとえば、動作の順序は重要でなくてよく、したがって、インターフェイスによって実現される機能は、インターフェイスの遂行に先立って、別のコード部分またはインターフェイスによって実現されても、システムの別のコンポーネントによって実施されてもよい。さらに、プログラミング分野の当業者であれば、同じ結果を達成する異なる関数呼出しを行う様々な方法があることを理解できよう。

30

40

**【0028】**

いくつかの場合では、プログラミングインターフェイスの特定のアスペクト (たとえばパラメータ) を無視し、追加し、または再定義しながら、意図した結果を依然として達成することが可能であり得る。このことは、図6および7に示される。たとえば、図2のインターフェイス1というインターフェイスが、Square (input, precision, output) の関数呼出しを含み、この呼出しは、3つのパラメータ、すなわ

50

ち `input`、`precision`、および `output` を含み、第1のコードセグメントから第2のコードセグメントに発行されると仮定する。中央のパラメータ `precision` は、図6に示すように、所与のシナリオに関係しない場合、適切に無視されても、(この状況において) `meaningless` パラメータで置き換えられてもよい。無関係な `additional` パラメータを追加することもできる。いずれの場合でも、第2のコードセグメントによって入力が入力された後で出力が返される限り、二乗の機能性は達成され得る。`precision` は、コンピューティングシステムの何らかの下流部分または他の部分にとって有意なパラメータでもよい。ただし、`precision` は、二乗計算という狭い目的にとって必要ないと認識されると、置き換えられても無視されてもよい。たとえば、有効な `precision` 値を渡すのではなく、誕生日などの無意味な値が、結果に悪影響を与えることなく渡されてもよい。同様に、図7に示すように、インターフェイス `I1` は、インターフェイス `I1'` で置き換えられ、インターフェイスへのパラメータを無視または追加するように再定義される。インターフェイス `I2` は、同様にインターフェイス `I2'` として再定義されることができ、不必要なパラメータまたは他の所で処理されることができパラメータを無視するように再定義される。ここでのポイントは、いくつかの場合において、プログラミングインターフェイスは、何らかの目的には必要とされないパラメータなどのアスペクトを含む場合があるので、こうしたアスペクトは、無視されまたは再定義され、あるいは他の目的のために他の所で処理され得ることである。

10

## 【0029】

20

2つの別々のコードモジュールの機能性の間の「インターフェイス」が形を変えるように、そうした機能性の一部または全部をマージすることも可能であり得る。たとえば、図2および3の機能性は、それぞれ図8および9の機能性にコンバートされ得る。図8において、図2の以前の第1および第2のコードセグメントは、その両方を含むモジュールにマージされる。この場合、コードセグメントは、依然として相互に通信していてもよいが、インターフェイスは、単一モジュールにより適した形に適合され得る。したがって、たとえば、正式な呼出しおよび戻りステートメントは不必要になり得るが、インターフェイス1というインターフェイスに準じた同様の処理または応答(群)は依然として有効であり得る。同様に、図9に示されるように、図3のインターフェイス `I2` の一部(または全部)は、インターフェイス `I1` にインラインに書き込まれて、インターフェイス `I1''` を形成し得る。図示されるように、インターフェイス `I2` は、`I2a` および `I2b` に分割され、インターフェイス部分 `I2a` は、インターフェイス `I1` とインラインにコーディングされて、インターフェイス `I1''` を形成している。具体的な例として、図3のインターフェイス `I1` が、関数呼出し `square(input, output)` を実施し、この呼出しが、インターフェイス `I2` によって受け取られ、インターフェイス `I2` は、第2のコードセグメントによる、`input` とともに渡された値の(`input` を二乗するための)処理の後、二乗された結果を `output` とともに返す場合を考える。このような場合、第2のコードセグメントによって実施される(`input` を二乗する)処理は、インターフェイスへの呼出しなしで、第1のコードセグメントによって実施され得る。

30

## 【0030】

40

一方のコードセグメントから別のコードセグメントへの通信は、その通信を複数の別々の通信に分けることによって間接的に遂行することができる。このことは、図10および11に概略的に示されている。図10に示すように、第1のインターフェイス、すなわちインターフェイス1上での通信を、異なるインターフェイス、この場合インターフェイス2A、インターフェイス2B、およびインターフェイス2Cというインターフェイスに通信を準拠させるようにコンバートするためのミドルウェアの1つまたは複数の断片(群)(元のインターフェイスから機能性および/またはインターフェイス機能を分離するので、分離インターフェイス(群))が提供される。これは、たとえば、インターフェイス1のプロトコルに従ってオペレーティングシステムと通信するように設計されたアプリケーションのベースがインストールされているが、次いで、オペレーティングシステムが、異

50

なるインターフェイス、この場合インターフェイス 2 A、インターフェイス 2 B、およびインターフェイス 2 C というインターフェイスを用いるように変更される場合に行われ得るであろう。重要なのは、第 2 のコードセグメントによって使われていた元のインターフェイスは、第 1 のコードセグメントによって使われるインターフェイスとの互換性がなくなるように変更され、したがって、古いおよび新しいインターフェイスを互換可能にするのに媒介が用いられる点である。同様に、図 1 1 に示すように、D I 2 と共同で作用するように設計し直されているが同じ機能的結果をもたらす、インターフェイス I 1 からの通信を受けるための分離インターフェイス D I 1、およびたとえばインターフェイス I 2 a および 1 2 b にインターフェイス機能性を送るための分離インターフェイス D I 2 を有する、第 3 のコードセグメントが導入され得る。同様に、D I 1 および D I 2 は、図 3 のインターフェイス I 1 および I 2 の機能性を、新しいオペレーティングシステムに変換するように共同作用し、同じまたは類似した機能的結果をもたらし得る。

10

**【 0 0 3 1 】**

インターフェイスの機能性を他のもので置き換えるが全体的に同じ結果を達成するようにコードを動的に書き換えることになるさらに別の変形体が可能である。たとえば、( . Net フレームワーク、J a v a (登録商標) ランタイム環境、または他の同様のランタイムタイプの環境によって提供されるような) 実行環境において、中間言語(たとえば、マイクロソフト I L、J a v a (登録商標) バイトコードなど) の形で示されるコードセグメントが、ジャストインタイム( J I T ) コンパイラまたはインタープリタに与えられるシステムがあり得る。J I T コンパイラは、第 1 のコードセグメントから第 2 のコードセグメントへの通信を動的にコンパルトするように、すなわち、第 2 のコードセグメント(元のまたは異なる第 2 のコードセグメントのどちらか) によって要求され得る異なるインターフェイスに通信を準拠させるように書かれることができる。このことは、図 1 2 および 1 3 に示されている。図 1 2 に見られ得るように、この手法は、上述された分離シナリオと似ている。これは、たとえば、インターフェイス 1 のプロトコルに従ってオペレーティングシステムと通信するように設計されたインストール済みのアプリケーションのベースが、次いで、オペレーティングシステムが、異なるインターフェイスを用いるように変更される場合に行われ得るであろう。J I T コンパイラは、インストールベースのアプリケーションからの実行中( on the fly ) の通信を、オペレーティングシステムの新しいインターフェイスに準拠させるのに用いられ得る。図 1 3 に示されるように、インターフェイス(群)を動的に書き換えるこの手法は、インターフェイス(群)を動的に因数分解し、あるいは作り変えるのにも適用され得る。

20

30

**【 0 0 3 2 】**

代替実施形態によって、インターフェイスと同じまたは類似の結果を達成する上述したシナリオは、様々な方法、すなわち直列および/または並列で、あるいは他の介在コードと組み合わせられてもよいことにも留意されたい。したがって、上で提示された代替実施形態は、互いに排他的でなく、図 2 および 3 に示される汎用的なシナリオと同じまたは等価なシナリオを作り出すように、混合され、調和され、組み合わせられ得る。ほとんどのプログラミング構成の場合のように、本明細書では説明されないが、それにもかかわらず本発明の精神および範囲によって表されるインターフェイスの同じまたは類似の機能性を達成する他の同様の方法があることにも留意されたい。すなわち、インターフェイスの価値を決定するのは、少なくとも一部は、インターフェイスによって表される機能性、およびインターフェイスによって可能にされる有利な結果であることに留意されたい。

40

**【 0 0 3 3 】**

ユーザインターフェイスは、アプリケーションの稼動およびオペレーティングシステムの管理に必要なオブジェクトへのアクセスを、ユーザに許可する。こうしたオブジェクトは、コンピュータのディスクドライブ上に常駐し得るフォルダおよびファイルを含み得る。シェルは、こうしたオブジェクトを、ユーザインターフェイスを介して、またはアプリケーションを介して階層状の名前空間構造に系統化する。シェルは、システムにロケーションおよび存在が知られ得るとともにそれに対するアクセスがスタートメニューなどシェ

50

ル中の数多くの場所から与えられる特殊なフォルダを含み得る。

【0034】

本発明の態様において、GUID（グローバルに一意的識別子）は、システム上の個別の既知の各フォルダを指定するのに使用され得る。既知のフォルダは、仮想フォルダ、固定ファイルシステムフォルダ、共通フォルダ、およびユーザごとのフォルダを含む4つのカテゴリの1つに属し得る。

【0035】

仮想フォルダは、シェル名前空間中に現れる仮想シェルフォルダでよく、関連づけられた実際のどのファイルシステムフォルダももたなくてよい。たとえば、制御パネルフォルダおよびプリンタフォルダは、実際のどのファイルシステムフォルダにもバックアップされないが、シェル仮想名前空間中にのみ存在する仮想フォルダであり得る。固定ファイルフォルダは、シェルによって管理されず、システムがインストールされる際にそのロケーションが固定されるファイルシステムフォルダであり得る。たとえば、「Windows（登録商標）」フォルダおよび「Program Files」フォルダは、固定フォルダである。共通フォルダは、ユーザ間のデータおよび設定の共有に使われ得るファイルシステムフォルダでよい。たとえば、あるマシンの全ユーザが、共通デスクトップフォルダを共有することができる。最終的に、ユーザごとのフォルダは、個人のプロファイルの下に置かれ、個人ユーザによって所有されるファイルシステムフォルダであり得る。たとえば、「%USERPROFILE%\Pictures」は、現在のユーザのピクチャ用のフォルダである。

【0036】

本発明の態様において、Win32およびCom API両方に対して、known folder機能が提供され得る。Win32 APIは、SHFolderPath APIとの下位互換性を提供し得る。SHFolderPath APIは、そうしたそれぞれのフォルダ向けの新規FOLDERIDに対する、CSIDLのハードコードされたマッピングリストを有するCom APIのラッパーであり得る。

【0037】

下位互換性をサポートするために、known folderインターフェイスは、SHGetFolderLocationEx()、SHGetFolderPathEx()、およびSHSetFolderPathEx()を含む3つのWin32 APIコールをサポートすることができる。

【0038】

SHGetFolderLocationEx() APIは、SHGetFolderLocation() APIを包含し、指定されたKnownFolderIDに対するknown folder PIDLの取得などの付加能力、および/または要求されたknown folderがまだ存在しない場合は、その作成を指定する能力を呼出し側に与えることができる。SHGetFolderLocationEx() API 1400は、図14に示される。SHGetFolderLocationEx() API 1400パラメータは、rfidパラメータ1401を含み得る。rfidパラメータ1401は、既知のフォルダ向けのGUID識別を表し得る。dwFlagsパラメータ1402は、フォルダが参照されたときに実施されるべき特殊なオプションを指定することができる。dwFlagsパラメータ1402のデフォルト値はゼロでよい。dwFlagsパラメータ1402の他の例示的な値は、下の表1に示される。

【0039】

10

20

30

40

【表1】

表1

| dwFlag 値              | コメント   |
|-----------------------|--|
| KF_FLAG_CREATE        | フラグが指定されると、API は、フォルダが存在しないときはそのフォルダの作成を試みる。 |
| KF_FLAG_DONT_VERIFY   | フラグが指定されると、API は、フォルダパスが格納されることを検証しない。       |
| KF_FLAG_NO_ALIAS      | フラグが指定されると、API は、別名をつけられた PIDL のマップを試みない。    |
| KF_FLAG_PER_USER_INIT | ユーザごとの初期化が稼動するべきと特定する。                       |

10

hToken パラメータ 1403 は、ユーザごとの既知のフォルダの所有者を指定することができる。既知のフォルダのいくつか、たとえば、「マイドキュメント」フォルダが、ユーザごとのフォルダである。すべてのユーザは、自分の「マイドキュメント」フォルダに対する異なるパスを有し得る。hToken パラメータ 1403 がヌルの値をもつ場合、API は、フォルダの現在のユーザ（呼出し側）のインスタンスへのアクセスを試みることができる。hToken パラメータ 1403 が有効なユーザトークンをもつ場合、API は、このトークンを使って、ユーザの役割を演ずることを試み、そのユーザのインスタンスへのアクセスを試みる。さらに、hToken パラメータ 1403 が -1 の値をもつ場合、API は、デフォルトのユーザのフォルダへのアクセスを試みることができる。ppidl パラメータ 1404 は、要求された既知のフォルダの PIDL を返し得る。

20

## 【0040】

SHGetFolderPathEx() API は、SHGetFolderPath() API を包含し、既知のフォルダの実際のファイルシステムパスを呼出し側に与える。SHGetFolderPathEx() API 1500 は、図 15 に示されている。SHGetFolderPathEx() API 1500 パラメータは、rfid パラメータ 1401、dwFlags パラメータ 1402、および hToken パラメータ 1403 など、SHGetFolderLocationEx() API 1400 で上述されたのと同様のパラメータを含み得る。さらに、SHGetFolderPathEx() API 1500 は、pszPath パラメータ 1508 および cchPath パラメータ 1509 も含み得る。pszPath パラメータ 1508 は、既知のフォルダのパスを返すことができ、cchPath パラメータ 1509 は、pszPath パラメータ 1508 のバッファサイズを指定することができる。さらに、SHGetFolderPathEx() API 1500 は、下の表 2 に示されるように、使用可能な追加の dwFlag 値を有し得る。

30

## 【0041】

40

【表 2】

表 2

| dwFlag 値                    | コメント  |
|-----------------------------|---|
| KF_FLAG_DEFAULT_PATH        | 一部の既知のフォルダは、デフォルトのロケーションとは異なるロケーションにリダイレクトされ得る。フラグが何も指定されていない場合、API は、フォルダの現在の（リダイレクトされる）パスを返さない。フラグが指定されると、API は、指定された既知のフォルダの元のデフォルトのロケーションを返す。 |
| KF_FLAG_NOT_PARENT_RELATIVE | KF_FLAG_DEFAULT_PATH とともに使われて、その親の現在のロケーションに依存しない「名前空間の元の」デフォルトのパスを与える。   |
| KF_FLAG_SHARE_PATH          | このフォルダに対応するリモート共有パス、たとえば、<br>\\computer\users\$\ming\Documents<br>を指定するのに使われる。  |

10

20

SHSetFolderPathEx() API 1600 は、SHSetFolderPath() API を包含し、所与の既知のフォルダに対するパスを呼出し側に設定させることができる。SHSetFolderPathEx() API 1600 は、図 16 に示される。SHSetFolderPathEx() API 1600 パラメータは、rfid パラメータ 1401、dwFlags パラメータ 1402、および hToken パラメータ 1403 など、SHGetFolderLocationEx() API 1400 で上述されたのと同様のパラメータを含み得る。さらに、SHSetFolderPathEx() API 1600 は、knownfolder に対する、リダイレクトされたパスを指定するのに使われ得る pszPath パラメータ 1608 も含み得る。さらに、SHSetFolderPathEx() API 1600 は、下の表 3 に示されるように、使用可能な追加の dwFlag 値を有し得る。

30

【 0 0 4 2 】

【表 3】

表 3

| dwFlag 値              | コメント  |
|-----------------------|---|
| KF_FLAG_DONT_UNEXPAND | 与えられた通りにレジストリに文字列が確実に書き込まれるように、KF_FLAG_DONT_UNEXPAND 値を追加する。KF_FLAG_DONT_UNEXPAND フラグが含まれない場合、パスのいくつかの部分が、%USERPROFILE%などの環境文字列で置き換えられ得る。 |

40

上で述べたように、本発明の別の態様では、knownfolder 機能性は、Com API によって提供され得る。COM インターフェイスは、IKnownFolder

50

API、IKnownFolderManager API、IEnumKnownFolder インターフェイス、およびIKnownFolderHandlerを含み得る。

#### 【0043】

図17に示されるように、IKnownFolder API 1700は、定義済みのknownfolder用のGUID値および/またはPIDL値を得る能力を、アプリケーションに与えることができる。さらに、IKnownFolder API 1700は、定義済みのknownfolderに対するパスを得ることも、設定することもできる。IKnownFolder APIパラメータは、GetID()パラメータ1701を含み得る。GetID()パラメータ1701は、指定されたknownfolder用のGUIDを取得することができる。GetCategory()パラメータ1702は、指定されたknownfolder用のknownfolderカテゴリを取得することができる。knownfolderカテゴリは、仮想フォルダカテゴリ、固定ファイルシステムカテゴリ、共通フォルダカテゴリ、および/またはユーザごとのフォルダカテゴリを含み得る。

10

#### 【0044】

IKnownFolder API 1700の追加パラメータは、GetPath()パラメータ1703、SetPath()パラメータ1704、GetLocation()パラメータ1705、およびGetItem()パラメータ1706を含み得る。GetPath()パラメータ1703は、所与のknownfolderに対するパスを取得することができる。SetPath()パラメータ1704は、knownfolderに対するパスを設定することができる。GetLocation()パラメータ1705は、knownfolderに関連づけられたPIDLを与えることができ、GetItem()パラメータ1706は、指定されたフォルダに関連づけられたシェルインターフェイスを取得することができる。

20

#### 【0045】

さらに、IKnownFolder API 1700によってリダイレクションが提供され得る。リダイレクションは、IsRedirectable()パラメータ1707、IsValidFolderPath()パラメータ1708、Redirect()パラメータ1709、およびRedirectWithUI()パラメータ1710の使用により、指定され得る。IsRedirectable()パラメータ1707は、指定された既知のフォルダがリダイレクトされることを許可されるかどうか確かめるために提供され得る。IsValidFolderPath()パラメータ1708は、与えられたパスがリダイレクション用に有効なパスであるかどうか検証することができる。Redirect()パラメータ1709は、指定されたknownfolderを指定されたパスへリダイレクトすることができる。RedirectWithUI()パラメータ1710は、knownfolderを指定されたパスへリダイレクトする間、ユーザインターフェイスを表示することができる。

30

#### 【0046】

本発明の別の態様では、IKnownFolderManager APIが提供され得る。図18に示されるように、IKnownFolderManager API 1800は、knownfolderを作成し、または削除する能力を与えることができる。IKnownFolderManager API 1800は、knownfolderの記述、knownfolderのカテゴリ、knownfolderの所有権情報、および/またはknownfolderの相対パスなど、knownfolderの定義を管理することもできる。さらに、IKnownFolderManager API 1800は、コンピューティングシステムにおいて、またはコンピューティングシステム環境において利用可能な全knownfolderを列挙する能力も与え得る。たとえば、IKnownFolderManager API 1800は、コンピュータネットワークへのアクセスを有するユーザに利用可能な、周知のフォルダをすべて列挙することができ

40

50

る。

【0047】

本発明の態様によると、IKnownFolderManager API1800は、いくつかのパラメータを含み得る。たとえば、IKnownFolderManager API1800は、FolderIdFromCSIDL()パラメータ1801を含み得る。FolderIdFromCSIDL()パラメータ1801は、指定されたCSIDLに関連づけられたKnownFolder\_\_IDを取得するのに使われ得る。FolderIdFromCSIDL()パラメータ1801はしたがって、CSIDLとKnownFolder\_\_IDとの間の変換を提供し得る。同様に、FolderIdToCSIDL()パラメータ1802も、指定されたKnownFolder\_\_ID用のCSIDL値を取得するように定義され得る。

10

【0048】

IKnownFolderManager API1800のパラメータとして、GetFolder()パラメータ1803も定義され得る。GetFolder()パラメータ1803は、knownfolderのIDが入手可能な場所で、特定のknownfolder向けの情報を直接取得するのに使用され得る。GetFolder()パラメータ1803は、knownfolder用のGUID値、knownfolderカテゴリ、knownfolderパス、および/またはknownfolderに関連づけられたPIDLなどの情報を取得するために、IKnownFolderポインタを返し得る。GetFolder()パラメータ1803と同様、ある特定のユーザに属すknownfolderに対するパスを得る能力を呼出し側に与えるGetFolderForUser()パラメータ1804も定義され得る。

20

【0049】

図18を参照すると、指定されたKnownFolder\_\_IDに関連づけられた全プロパティを取得するために、GetFolderDefinition()パラメータ1805が提供され得る。本発明の態様によると、KnownFolder\_\_Definition構造体1900が、図19に示されるように定義され得る。KnownFolder\_\_Definition構造体1900は、図19に示され、さらに表4に記載されるように、いくつかの定義済みフィールドを含み得る。こうしたフィールドは、category1910、pszName1911、pszCreator1912、pszDescription1913、pfidParent1914、pszRelativePath1915、pszParsingName1916、pszTooltip1917、pszLocalizedName1918、pszIcon1919、pszSecurity1920、dwAttributes1921、pszLegacyPath1922、clsidHandler1923、およびkfdFlags1924を含み得る。

30

【0050】

【表 4】

表 4

| フィールド                        | 説明  |
|------------------------------|---|
| Category                     | 指定されたフォルダが、どの knownfolder カテゴリに属し得るかを示す。  |
| pszName                      | 既知のフォルダ用の非ローカライズ名を与える。  |
| pszCreator                   | 既知のフォルダを定義するアプリケーション名。  |
| pszDescription               | 既知のフォルダが表す内容の簡単な記述。   |
| pfidParent & pszRelativePath | 共通およびユーザごとのフォルダとともに使用されて、ある特定の knownfolder が別の knownfolder の下に作成されるべきであることを示し得る。  |
| pszParsingName               | このフィールドは、仮想フォルダ用に使用されて、シェル名前空間フォルダパスを示し得る。  |
| pszTooltip                   | このフィールドは、API によってフォルダが作成される際に knownfolder 用に使われる、デフォルトのツールチップを表し得る。   |
| pszLocalizedName             | API によってフォルダが作成される際に、この knownfolder 用に使われるデフォルトのローカライズ名。  |
| pszIcon                      | API によってフォルダが作成される際に、knownfolder 用に使われるデフォルトのアイコン。  |
| pszSecurity                  | API によってフォルダが作成される際に、この既知のフォルダ用に使われるデフォルトのセキュリティ記述子を記述するための SDDL 形式文字列。ヌルの場合、この既知のフォルダのセキュリティは、親から継承され得る。   |
| dwAttributes                 | このフォルダが作成される際に設定される、読み取り専用などのデフォルトのファイルシステム属性。  |
| pszLegacyPath                | フォルダに対するレガシーパスを与える。移行/ローミングおよびアプリケーション互換性において使われ得る。   |
| clsidHandler                 | この既知のフォルダの作成および削除など、あるイベントにおいて、何らかのカスタマイズ作業を行うために呼び出され得る IKnownFolderHandler オブジェクトを指定し得る。  |
| dwDefinitionFlags            | いくつかのフラグを定義して、この knownfolder に対する比較的些細な挙動を記述する。こうしたフラグは、以下を含み得る。<br>KFDF_PERSONALIZE: フォルダ用の個別化名を表示する、<br>KFDF_LOCAL_REDIRECT_ONLY: ローカルディスクへリダイレクトされ得る、<br>KFDF_ROAMABLE: PC を介して PC syncn へローミングされ得る。 |

図 18 を参照すると、RegisterFolder() パラメータ 1806 および UnregisterFolder() パラメータ 1807 などのパラメータが、システム用の knownfolder を作成し、または削除するために与えられ得る。Regis

10

20

30

40

50

terFolder()パラメータ1806は、ユーザまたは呼出し側に、有効なKnownFolder\_Definitionを指定するよう求め得る。UnregisterFolder()パラメータ1808は、要求があったときにKnownFolder\_Definition定義を削除することができる。

#### 【0051】

GetEnumKnownFolders()パラメータ1809およびGetEnumKnownFoldersForUser()パラメータ1810などの追加パラメータも、IKnownFolderManager API 1800と使用するために定義され得る。GetEnumKnownFolders()パラメータ1809は、システム上の全knownfolderを列挙するためのポインタを返すことができ、GetEnumKnownFoldersForUser()パラメータ1810は、ある特定のユーザ用のknownfolderを列挙するための能力を呼出し側に与えることができる。最終的に、FindFolderFromPath()パラメータ1811は、与えられたファイルシステムパスに対する関連づけられた既知のフォルダIDを取得するための既知のフォルダポインタを返すことができる。

#### 【0052】

本発明の別の態様では、IEnumKnownFolder()APIが提供され得る。図20に示されるように、IEnumKnownFolder()API 2000は、knownfolderを列挙するための能力を提供し得る。GetEnumKnownFolders()パラメータ1809およびGetEnumKnownFoldersForUser()パラメータ1810は、システム上の全knownfolderの列挙を得るためのIEnumKnownFolder()API 2000へのポインタを返すことができる。IEnumKnownFolder()API 2000は、Next() 2001、Skip() 2002、Reset() 2003、およびClone() 2004などのパラメータを含み得る。Next()パラメータ2001は、列挙シーケンス中の指定された数の項目識別子を取得し、取り出された項目の数だけ、現在の位置を進めることができる。Skip()パラメータ2002は、列挙シーケンス中の指定された数の要素をスキップすることができる。Reset()パラメータ2003は、列挙シーケンスの先頭にインターフェイスを戻すことができる。Clone()パラメータ2004は、現在のもと同じ内容および状態をもつ新規列挙オブジェクトを作成することができる。

#### 【0053】

本発明の別の態様では、IKnownFolderHandler()APIが提供され得る。図21に示されるように、IKnownFolderHandler()API 2100は、knownfolderの作成および/または削除のための特殊コードを追加する能力を、他のコンポーネントに提供することができる。IKnownFolderHandler()API 2100は、GetDefaultLocation() 2101、FolderCreated() 2102、およびFolderRemoved() 2103などのパラメータを含み得る。GetDefaultLocation()パラメータ2101は、knownfolder用のデフォルトのロケーションを取得することができる。FolderCreated()パラメータ2102は、指定されたknownfolderが作成されると、ハンドラを開始することができる。さらに、FolderRemoved()パラメータ2103は、指定されたknownfolderが削除されると、ハンドラを開始することができる。このパラメータは、アプリケーションによって作成された既知のフォルダが作成され、または削除されると、カスタムコードを稼働させる能力を、アプリケーションに提供することができる。

#### 【0054】

図22は、本発明の態様による、オペレーティングシステム2202へのプログラムインターフェイスコールを使用する要求コンポーネント2201を示す図である。本発明の本態様において、要求コンポーネント2201はアプリケーションであるが、他の実施形

10

20

30

40

50

態では、要求コンポーネント 2201 は、図 1 に示されるように、コンピュータ 110 の周辺のハードウェア内部に統合されてよい。

【0055】

要求コンポーネント 2201 は、開発者またはユーザによってインストールされると、コンピュータ 110 上の既存の known folder を作成し、列挙し、または管理することを決定し得る。たとえば、図 22 のアプリケーション 2201 は、アプリケーションがインストールされると、レジストリ 2203 に対して直接、新規 known folder を追加することによって、ユーザプロファイルの中に新規フォルダを作成することができる。さらに、新規 known folder は、I KnownFolderManager API など、KnownFolder API 2210 を介して追加されてもよい。開発者またはユーザは、アプリケーション 2201 を介して、新規 known folder を作成するための I KnownFolder マネージャ API 1800 などの API をコールする (2250) ことができる。開発者またはユーザは、アプリケーションを介して、新規 known folder にとって一意の識別子となる GUID 2251 を与えることができる。開発者またはユーザは、標準プロパティ以外に、新規 known folder に関連づけられることになる追加プロパティ 2252 を定義することもできる。図 22 を参照すると、アプリケーション 2201 は、KnownFolder API 2210 へのコールなどのコール 2250 を送信する。入力 2250 に応答して、I KnownFolderManager API 1800 は、オペレーティングシステム 2202 に、オペレーティングシステム 2202 のレジストリ 2203 を有する新規 known folder を登録する。オペレーティングシステムは、それに応答して、新規 known folder のパス 2260 をアプリケーション 2201 に送り得る。

【0056】

図 22a は、本発明の別の態様を示す。図 22a を参照すると、プログラムインターフェイスコールを使用するアプリケーション 2201 が、既知のフォルダ API 2210 を介して、既知のフォルダのロケーション用の識別 2260 とともに要求を送り得る。既知のフォルダ API 2210 は、既知のフォルダ ID の一覧 2280 と、それに対応する記憶位置を求めて、レジストリ 2203 を検索することができる。既知のフォルダ API 2210 は、既知のフォルダが置かれ得るローカル記憶装置 2255 などの特定の記憶デバイスへの要求 2261 を介して、レジストリ内で指定された記憶位置が有効であることを検証し得る。ロケーションを検証すると、KnownFolder API は、要求された既知のフォルダのパスを、アプリケーションに返し得る。たとえば、マイピクチャ 2270 という既知のフォルダが、コール 2260 を介してアプリケーション 2201 によって要求され得る。既知のフォルダ API 2210 は、ピクチャ 2270 という既知のフォルダのロケーションを、レジストリ一覧 2280 の調査により決定することができる。既知のフォルダ API 2210 は、ロケーションが実際に存在することを、ローカル記憶装置 2255 への要求 2261 により検証することができ、確認すると、ローカル記憶装置 2255 上のピクチャのロケーション 2262 へのパスを、アプリケーション 2201 に返すことができる。

【0057】

既知のフォルダ「マイピクチャ」2270 は、ローカル記憶装置 2255 からネットワーク記憶装置 2256 に移動 (2290) され得る。既知のフォルダ「マイピクチャ」2270 を再配置すると、既知のフォルダ「マイピクチャ」2270 用のロケーションパスを変えることになる。既知のフォルダ「マイピクチャ」2270 のロケーションは、レジストリ 2203 内でアップデートされ得る。同様に、ウェブサイトロケーション 2257 など別のロケーションへの、既知のフォルダ「マイピクチャ」2270 の移動 2295 により、既知のフォルダ「マイピクチャ」2270 の新しい位置で、レジストリ 2203 のアップデートが開始され得る。

【0058】

図 23 は、本発明の態様による、新規 known folder を作成する方法を示す図

10

20

30

40

50

である。図23を参照すると、オペレーティングシステムなどのコンポーネントが、ステップ2301で、GUIDを有するコールを、第1のコンポーネントから受け取り得る。第1のコンポーネントは、開発者またはユーザによってインストールされ、または初期化されるアプリケーションプログラムを含み得る。オペレーティングシステムによってコールを受け取ると、オペレーティングシステムは、ステップ2302で、アプリケーションプログラムによって与えられたGUIDを抽出することができる。コールは、新規knownfolderの作成において使用するためのプロパティなどの付加情報も含み得る。プロパティは、category、pszName、pszCreator、pszDescription、pfidParent、pszRelativePath、pszParsingName、pszTooltip、pszLocalizedName、pszIcon、pszSecurity、dwAttributes、pszLegacyPath、clsidHandler、およびkdfFlagsなど、新規knownfolderを定義するための情報も含み得る。

#### 【0059】

抽出されたGUIDおよび与えられた付加情報に基づいて、新規knownfolderがステップ2303で作成され得る。新規knownfolderは、ステップ2304で示されるように、オペレーティングシステムのレジストリ内に含まれ得る。オペレーションシステムは、ステップ2405で、新規knownfolderのパスをアプリケーションプログラムに送ることができる。アプリケーションプログラムは、ローカルまたはネットワークシステム上の既存のknownfolderをすべて列挙することができる。

#### 【0060】

本発明を実施する、現時点で好まれるモードを含む具体例を参照して本発明が説明されたが、添付の特許請求の範囲で説明されるように、本発明の精神および範囲内である、上述したシステムおよび技法の多数の変形および置換えが存在することが、当業者には理解されよう。

#### 【図面の簡単な説明】

#### 【0061】

【図1】本発明が実施され得る、適切なコンピューティングシステム環境の例を示す図である。

【図2】第1および第2のコードセグメントが通信するためのパイプとしてのインターフェイスを示す図である。

【図3】インターフェイスを、インターフェイスオブジェクトを備えるものとして示す図である。

【図4】インターフェイスの通信を多数のインターフェイスにコンバートするために細分され得るインターフェイスによって提供される機能を示す図である。

【図5】多数のインターフェイスに細分され得るインターフェイスによって提供される機能を示す図である。

【図6】プログラミングインターフェイスのアスペクトを無視し、追加し、または再定義しながら、依然として同じ結果を達成する例を示す図である。

【図7】プログラミングインターフェイスのアスペクトを無視し、追加し、または再定義しながら、依然として同じ結果を達成する別の例を示す図である。

【図8】図2に示される例に関連したコードセグメントのマージを示す図である。

【図9】図3に示される例に関連したインターフェイスのマージを示す図である。

【図10】通信を、異なるインターフェイスに準拠するようにコンバートするミドルウェアを示す図である。

【図11】分離インターフェイスに関連づけられたコードセグメントを示す図である。

【図12】アプリケーションのインストールされたベースが、インターフェイスプロトコルに従って、異なるインターフェイスを用いるように変更されるオペレーティングシステムと通信するように設計される例を示す図である。

10

20

30

40

50

【図13】インターフェイスを動的に因数分解し、あるいは改めるための書換えインターフェイスを示す図である。

【図14】本発明の態様による、指定されたKnownFolderIDに対するKnownFolderPIDLの取得などの機能性を提供することができる拡張APIを示す図である。

【図15】本発明の態様による、呼出し側への、KnownFolderの実際のファイルシステムパスの提供などの機能性を提供することができる付加拡張APIを示す図である。

【図16】本発明の態様による、所与の既知のフォルダに対するパスを呼出し側に設定させる機能性を提供することができる第3の拡張APIを示す図である。

10

【図17】本発明の態様による、アプリケーションへの、定義済みknownFolderに対するGUID値および/またはPIDL値を得る能力の付与などの機能性を提供することができるIKnownFolderAPIを示す図である。

【図18】本発明の態様による、knownFolderを作成し、または削除する能力を与えることができるIKnownFolderManagerAPIを示す図である。

【図19】本発明の態様によるKnownFolder\_\_Definition構造体を示す図である。

【図20】本発明の態様による、knownFolderを列挙する能力を与えることができるIEnumKnownFolder()APIを示す図である。

20

【図21】本発明の態様による、他のコンポーネントが、knownFolderの作成および/または削除用の特殊コードを追加するための能力を与えることができるIKnownFolderHandler()APIを示す図である。

【図22】本発明の態様による、オペレーティングシステムへのプログラムインターフェイスコールを使用する要求コンポーネントを示す図である。

【図22a】本発明の態様による、アプリケーションが、既知のフォルダのロケーションを決定するために、既知のフォルダの識別とともに要求を送信する、本発明の別の態様を示す図である。

【図23】本発明の態様による、新規knownFolderを作成する方法を示す図である。

30

【 14 】

```

HRESULT SHGetFolderLocationEx(REFKNOWNFOLDERID rfid,
                              DWORD dwFlags, — 1402
                              HANDLE hToken, — 1403
                              _out PIDLIST_ABSOLUTE *ppidl);

```

1400

1401

1404

FIGURE 14

【 15 】

```

HRESULT SHGetFolderPathEx(REFKNOWNFOLDERID rfid,
                          DWORD dwFlags, — 1402
                          HANDLE hToken, — 1403
                          _out_ecount(cchPath) LPWSTR pszPath,
                          int cchPath);

```

1500

1501

1508

FIGURE 15

【 16 】

```

HRESULT SHSetFolderPathEx(REFKNOWNFOLDERID rfid,
                          DWORD dwFlags, — 1402
                          HANDLE hToken, — 1403
                          _in_opt LPCWSTR pszPath);

```

1600

1601

1608

FIGURE 16

【 17 】

```

interface IKnownFolder : IUnknown
{
    1701— HRESULT GetId([out] KNOWNFOLDERID *pId);
    1702— HRESULT GetCategory([out] KF_Category *pCategory);
    1703— HRESULT GetPath([in] DWORD dwFlags, [out, size_is(cchPath)] LPWSTR pszPath,
                       [in] int cchPath);
    1704— HRESULT SetPath([in] DWORD dwFlags, [in, string] LPWSTR pszPath);
    1705— HRESULT GetLocation([in] DWORD dwFlags, [out] PIDLIST_ABSOLUTE *ppidl);
    1706— HRESULT GetItem([in] REFID iid, [out] void **ppv);
    1707— HRESULT IsRedirectable();
    1708— HRESULT IsValidFolderPath([in, string] LPWSTR pszPath);
    1709— HRESULT Redirect([in] KF_REDIRECTOR_FLAGS flags, [in, string] LPCWSTR pszPath);
    1710— [local] HRESULT RedirectWithout([in] HMD hmd, [in] KF_REDIRECT_FLAGS
                                       flags, [in, string] LPCWSTR pszPath);
}

```

1700

FIGURE 17

【 18 】

```

interface IKnownFolderManager : IUnknown
{
    1801— HRESULT FolderIdFromCsidl([in] int nCsidl, [out] KNOWNFOLDERID *pId);
    1802— HRESULT FolderIdToCsidl([in] REFKNOWNFOLDERID rfid, [out] int *pnCsidl);
    1803— HRESULT GetFolder([in] REFKNOWNFOLDERID rfid, [out] IKnownFolder **ppkf);
    1804— [local] HRESULT GetFolderForUser([in] REFKNOWNFOLDERID rfid, [in] HANDLE
                                       hToken,
                                       [out] IKnownFolder **ppkf);
    1805— HRESULT GetFolderDefinition([in] REFKNOWNFOLDERID rfid,
                                    [out] KNOWNFOLDER_DEFINITION *pKFD);
    1806— HRESULT RegisterFolder([in] REFKNOWNFOLDERID rfid,
                               [in] const KNOWNFOLDER_DEFINITION *pKFD);
    1807— HRESULT UnregisterFolder([in] REFKNOWNFOLDERID rfid);
    1810— [local] HRESULT GetEnumKnownFoldersForUser([in] HANDLE hToken,
                                                  [out] IEnumKnownFolders **ppkfe);
    1809— HRESULT GetEnumKnownFolders([out] IEnumKnownFolders **ppkfe);
    1811— HRESULT FindFolderFromPath([in] LPCWSTR pszPath, [out] IKnownFolder **ppkf);
}

```

1800

FIGURE 18

【 19 】

```

typedef struct tagKNOWNFOLDER_DEFINITION
{
    KF_CATEGORY Category; — 1910
    LPWSTR pszName; — 1911
    LPWSTR pszCreator; — 1912
    LPWSTR pszDescription; — 1913
    KNOWNFOLDERID fidParent; — 1914
    LPWSTR pszRelativePath; — 1915
    LPWSTR pszParsingName; — 1916
    LPWSTR pszTooltip; — 1917
    LPWSTR pszLocalizedName; — 1918
    LPWSTR pszIcon; — 1919
    LPWSTR pszSecurity; — 1920
    DWORD dwAttributes; — 1921
    LPWSTR pszLegacyPath; — 1922
    CLSID clsidHandler; — 1923
    KF_DEFINITION_FLAGS kfdFlags; — 1924
}

```

1900

FIGURE 19

【 20 】

```

interface IEnumKnownFolder : IUnknown
{
    2001— HRESULT Next([in] ULONG celt,
                    [out, size_is(celt), length_is(*pceltFetched)]
                    IKnownFolder** rgelt,
                    [out] ULONG* pceltFetched);
    2002— HRESULT Skip([in] ULONG celt);
    2003— HRESULT Reset();
    2004— HRESULT Clone([in] IEnumKnownFolder** ppEnumFolders);
}

```

2000

FIGURE 20

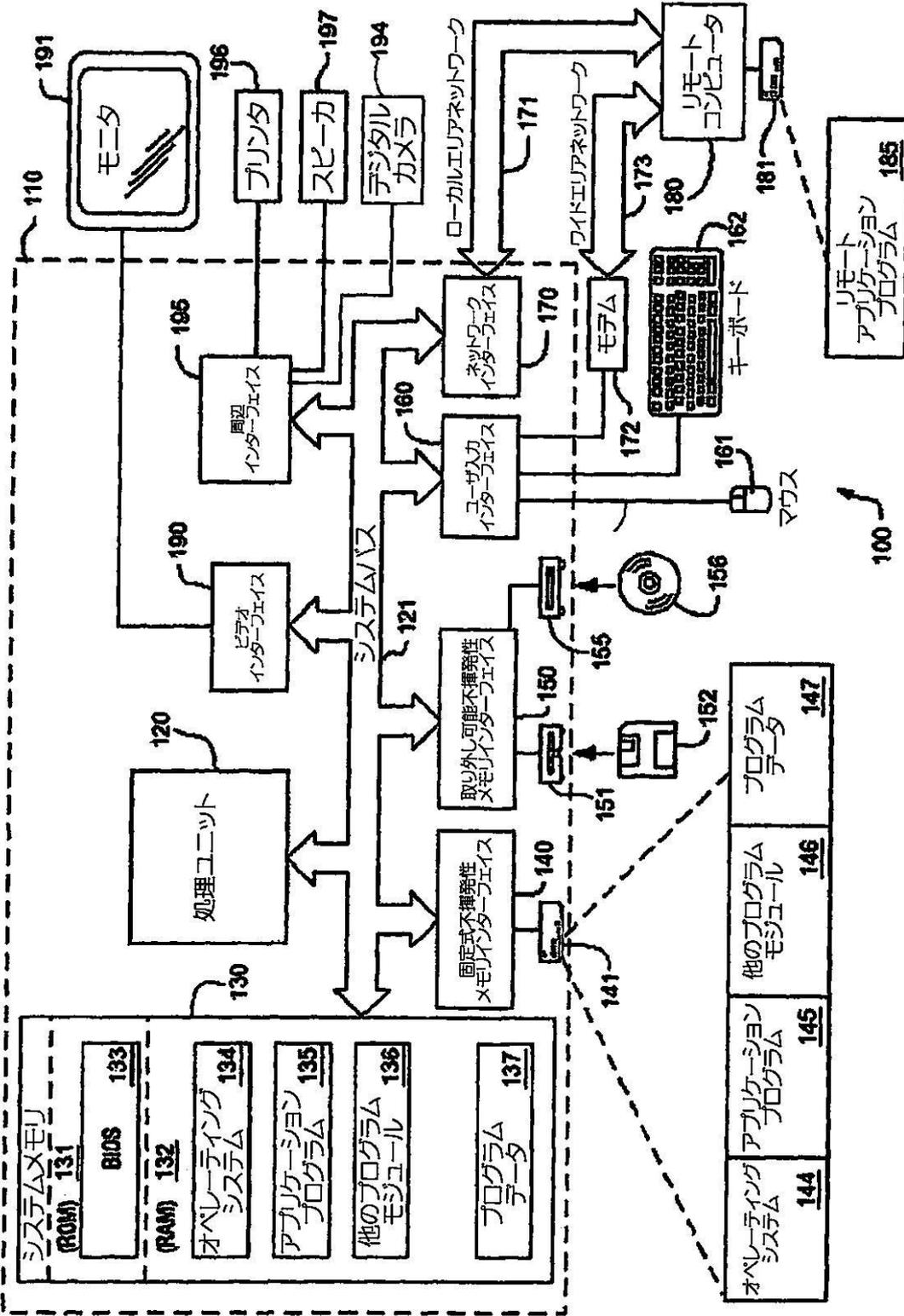
【 2 1 】

```
interface IKnownFolderHandler : IUnknown
{
2101— HRESULT GetDefaultLocation([out, size_is(cchBuffer)]
    LPWSTR pszBuffer,
    [in] int cchBuffer);
2102— HRESULT FolderCreated([in] REPKNOWNFOLDERID rfid,
    [in] DWORD dwFlags,
    [in] LPCWSTR pszPath);
2103— HRESULT FolderRemoved([in] REPKNOWNFOLDERID rfid,
    [in] DWORD dwFlags,
    [in] LPCWSTR pszPath);
}
```

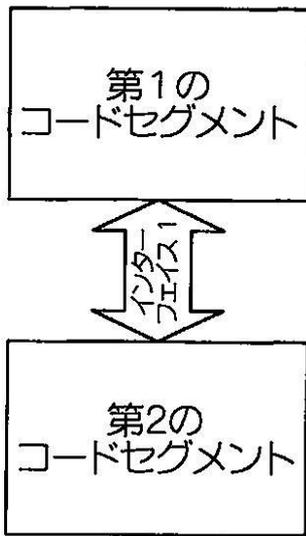
2100

FIGURE 21

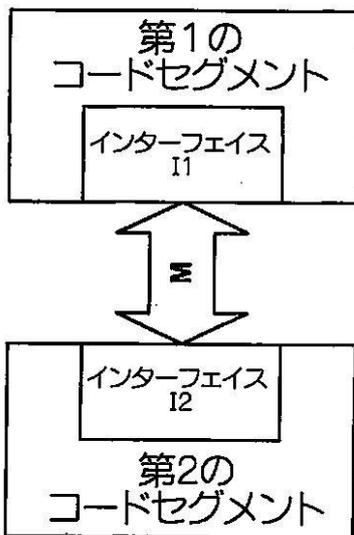
【図1】



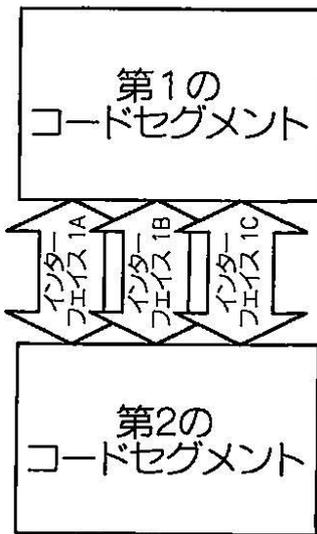
【図2】



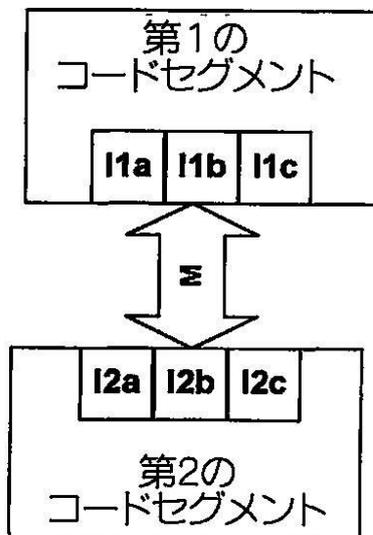
【図3】



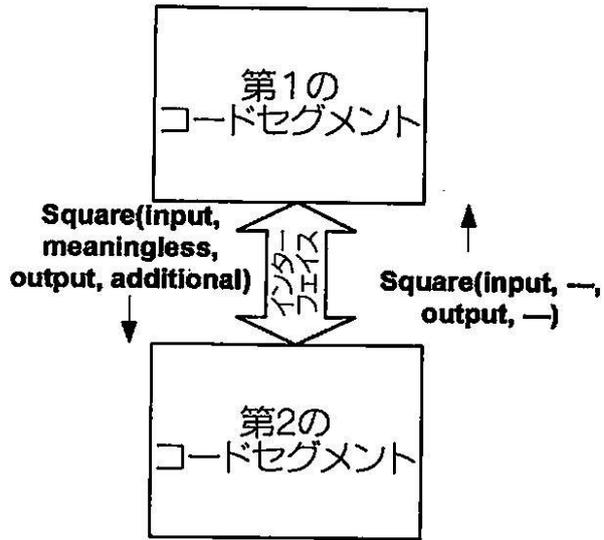
【図4】



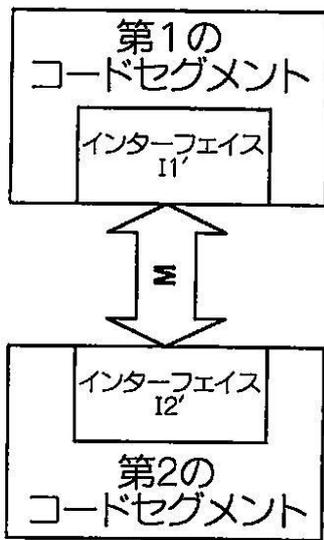
【図5】



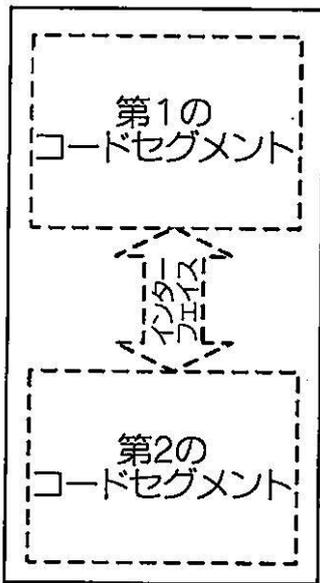
【 図 6 】



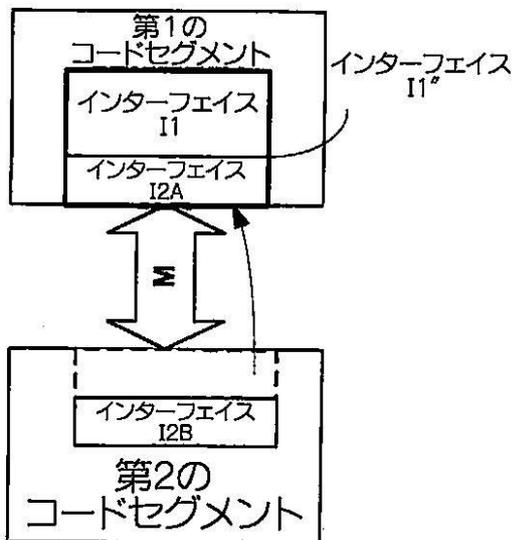
【 図 7 】



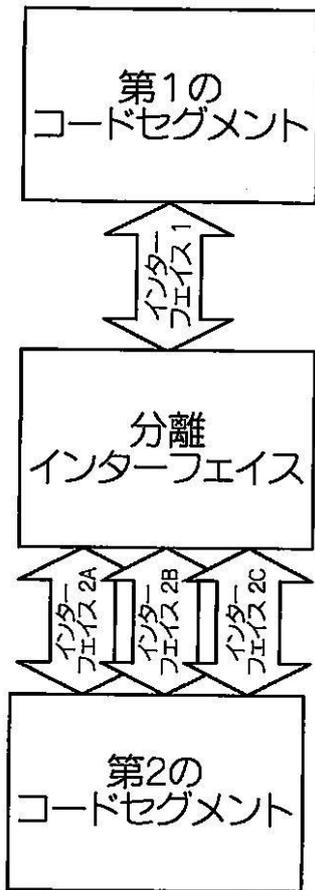
【図8】



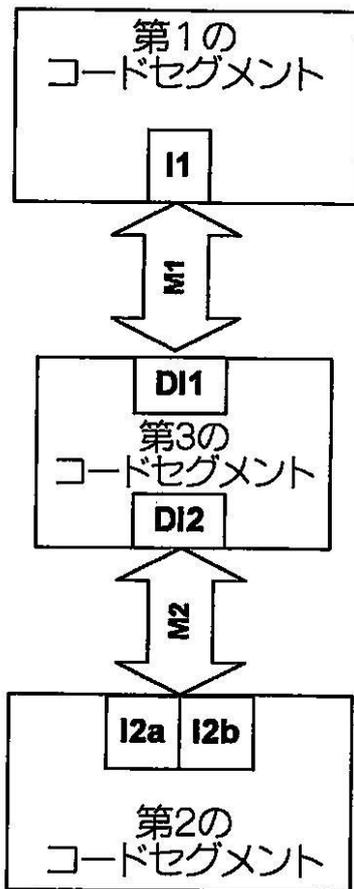
【図9】



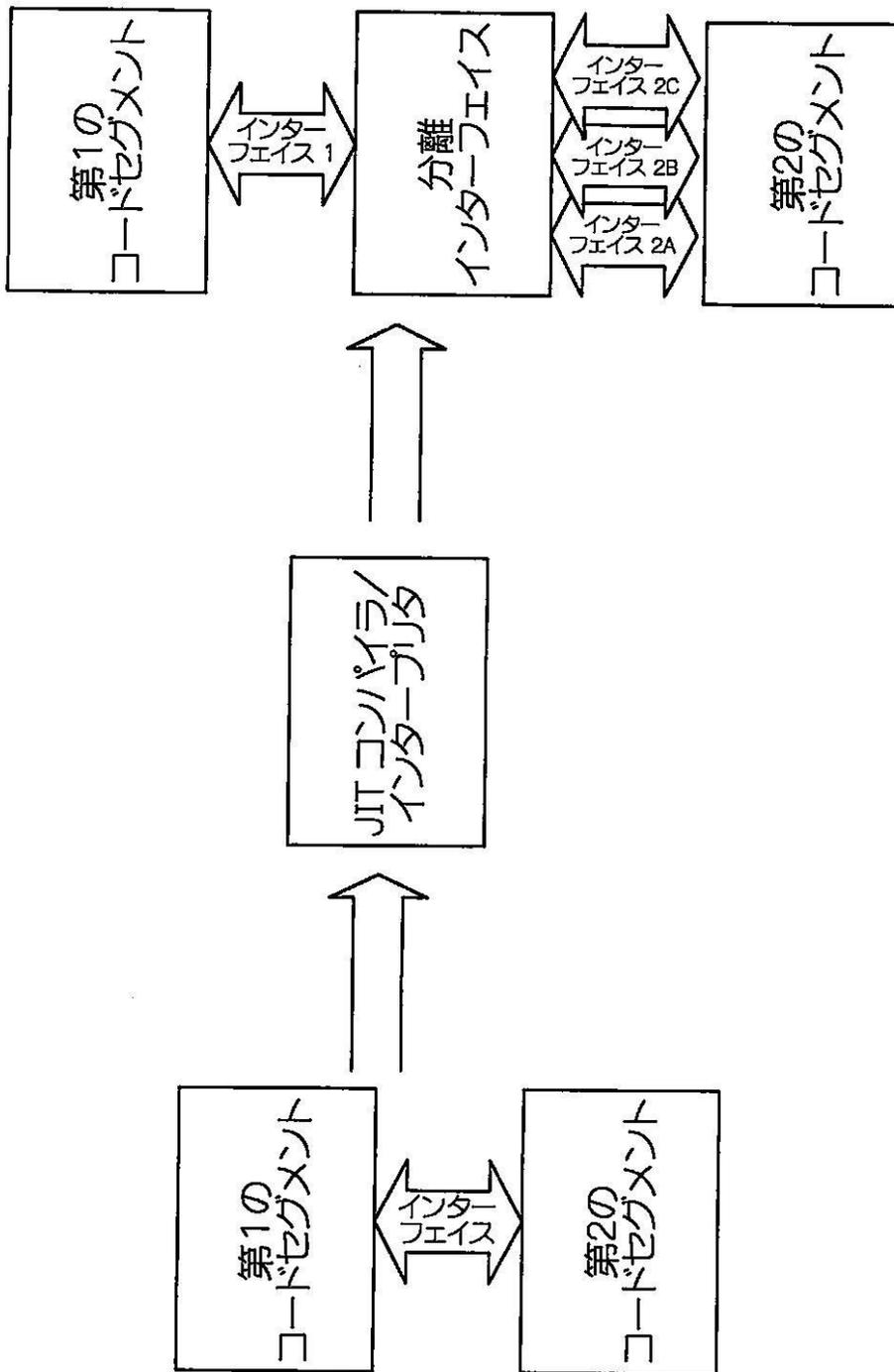
【図10】



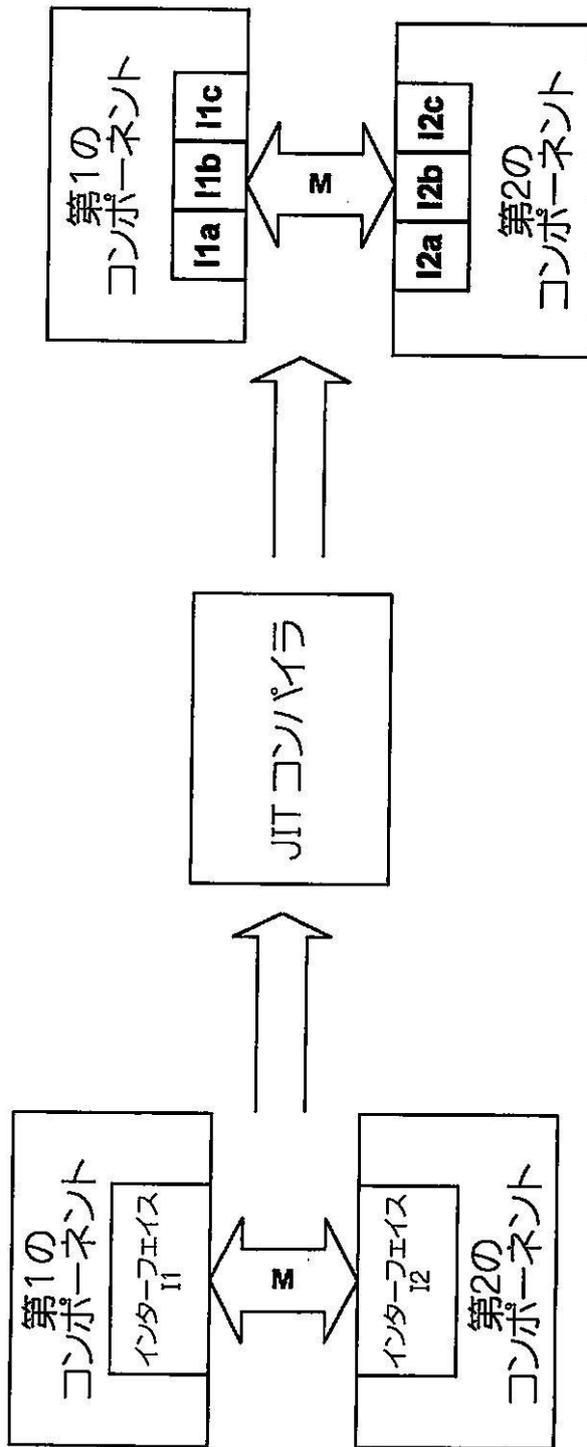
【図11】



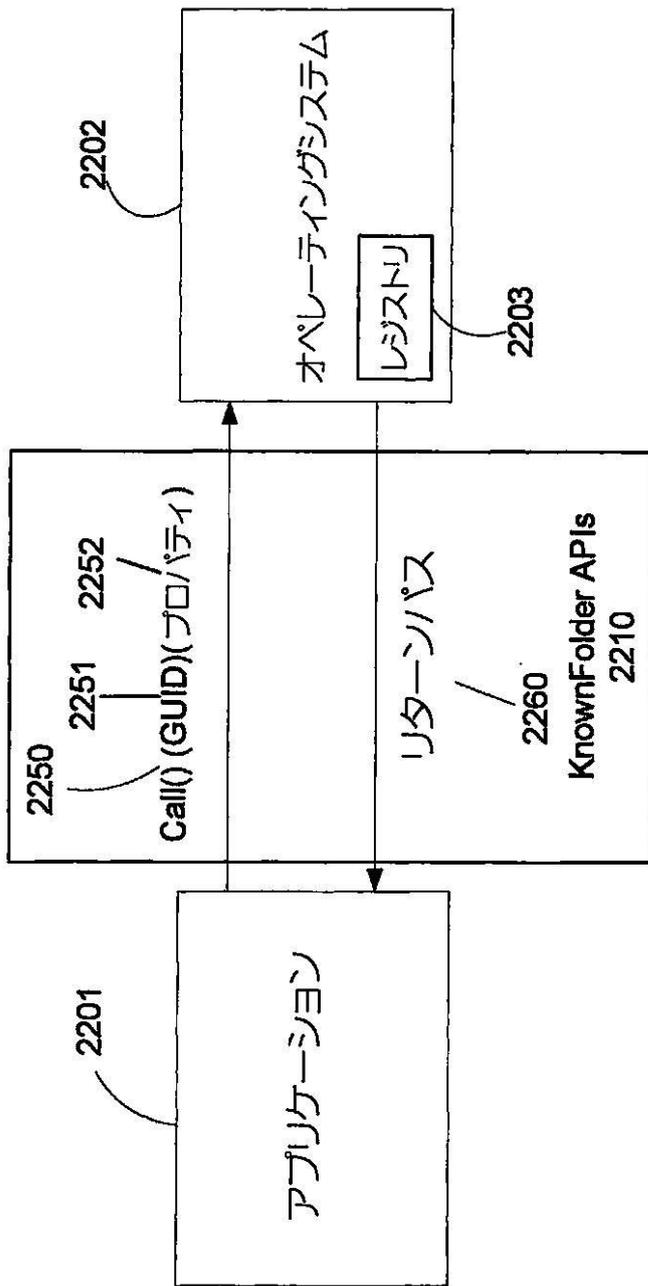
【図12】



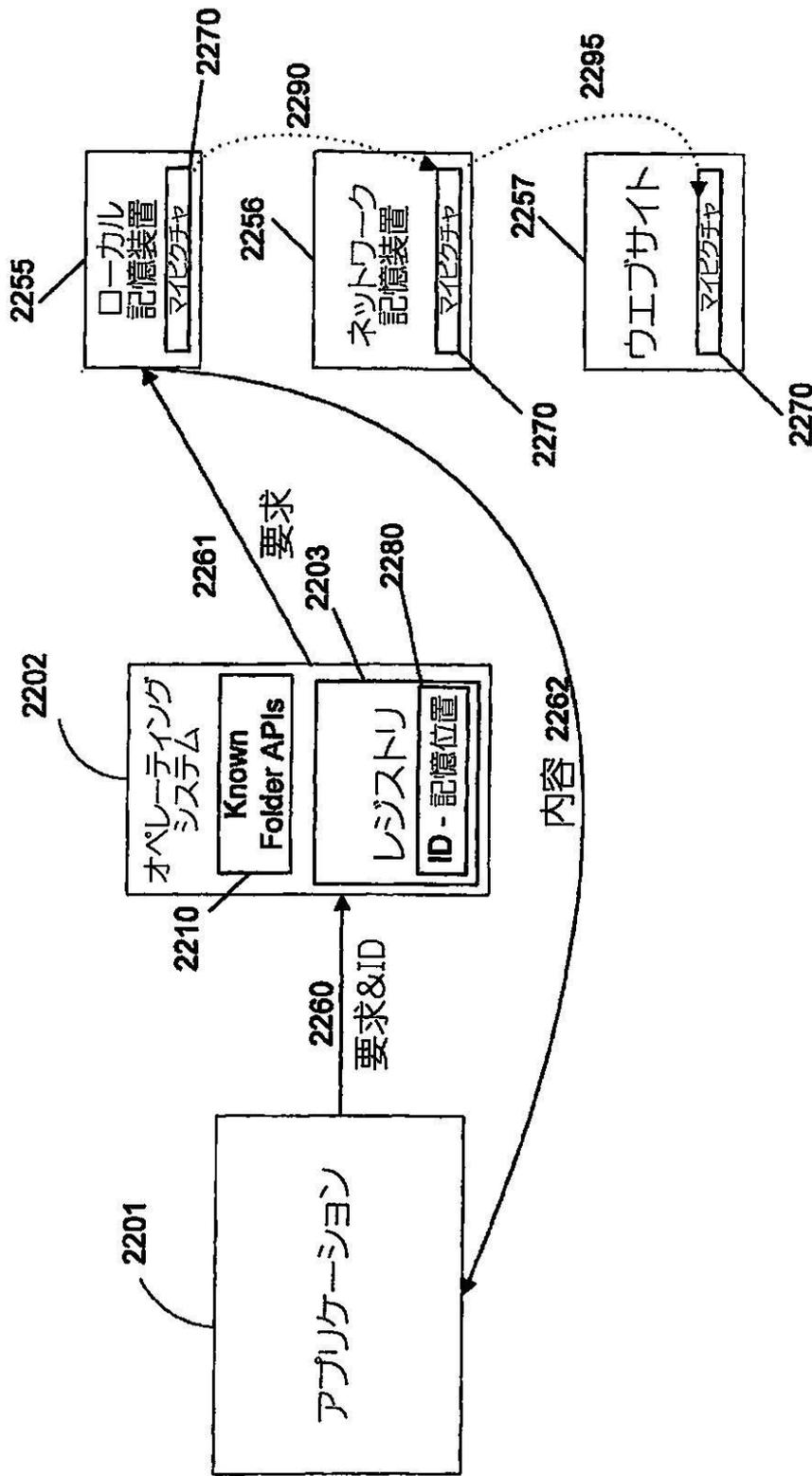
【図13】



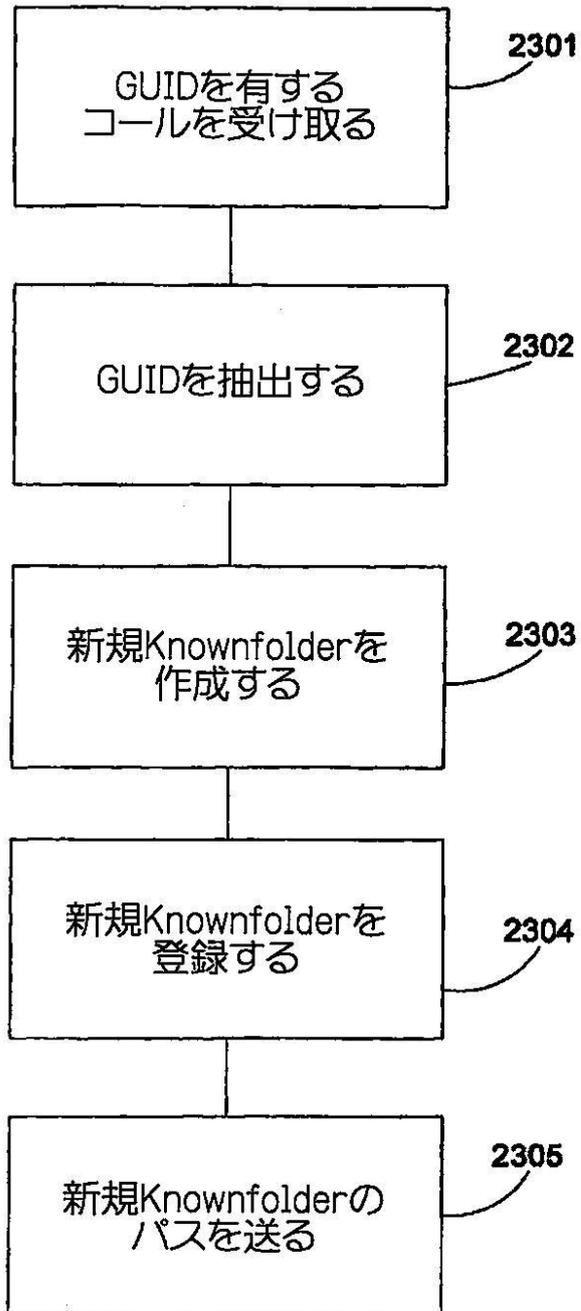
【 図 2 2 】



【図22a】



【図23】



## フロントページの続き

- (72)発明者 ラワット, アンシュル  
アメリカ合衆国ワシントン州 9 8 0 5 2 - 6 3 9 9, レッドモンド, ワン・マイクロソフト・ウェイ
- (72)発明者 ウェンツ, ブライアン・ディー  
アメリカ合衆国ワシントン州 9 8 0 5 2 - 6 3 9 9, レッドモンド, ワン・マイクロソフト・ウェイ
- (72)発明者 グザック, クリス・ジェイ  
アメリカ合衆国ワシントン州 9 8 0 5 2 - 6 3 9 9, レッドモンド, ワン・マイクロソフト・ウェイ
- (72)発明者 デ・ボルチック, ディビッド・ジー  
アメリカ合衆国ワシントン州 9 8 0 5 2 - 6 3 9 9, レッドモンド, ワン・マイクロソフト・ウェイ
- (72)発明者 ブレザック, ジョン・イー  
アメリカ合衆国ワシントン州 9 8 0 5 2 - 6 3 9 9, レッドモンド, ワン・マイクロソフト・ウェイ
- (72)発明者 チュー, ミング  
アメリカ合衆国ワシントン州 9 8 0 5 2 - 6 3 9 9, レッドモンド, ワン・マイクロソフト・ウェイ
- (72)発明者 サムジ, モハメド・エイ  
アメリカ合衆国ワシントン州 9 8 0 5 2 - 6 3 9 9, レッドモンド, ワン・マイクロソフト・ウェイ

審査官 田川 泰宏

- (56)参考文献 石川 竜也, プログラミングのスパイス, ソフトバンクパブリッシング株式会社, 2 0 0 5 年  
3 月 4 日, 初版, p.86-95,267-273

- (58)調査した分野(Int.Cl., D B 名)  
G06F 12/00