

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 特 許 公 報(B2)

(11) 特許番号

特許第4896328号
(P4896328)

(45) 発行日 平成24年3月14日(2012.3.14)

(24) 登録日 平成24年1月6日(2012.1.6)

(51) Int.Cl.

F I

G 0 6 F 13/00 (2006.01)

G 0 6 F 13/00 3 5 4 A

G 0 6 F 15/00 (2006.01)

G 0 6 F 15/00

請求項の数 19 (全 17 頁)

(21) 出願番号 特願2001-525498 (P2001-525498)
 (86) (22) 出願日 平成12年9月22日 (2000.9.22)
 (65) 公表番号 特表2003-523552 (P2003-523552A)
 (43) 公表日 平成15年8月5日 (2003.8.5)
 (86) 国際出願番号 PCT/US2000/026097
 (87) 国際公開番号 W02001/022195
 (87) 国際公開日 平成13年3月29日 (2001.3.29)
 審査請求日 平成19年9月13日 (2007.9.13)
 (31) 優先権主張番号 09/405,608
 (32) 優先日 平成11年9月24日 (1999.9.24)
 (33) 優先権主張国 米国 (US)

(73) 特許権者 502104413
 アカンバ コーポレーション
 アメリカ合衆国 カリフォルニア 950
 32, ロス ゲイトス, ロス ゲイト
 ス ブールバード 15055
 (74) 代理人 100078282
 弁理士 山本 秀策
 (72) 発明者 スミス, ジャック ジェイ.
 アメリカ合衆国 カリフォルニア 950
 70, サラトガ, オードリー スミス
 レーン 28021
 (72) 発明者 バーライト, リチャード ティー.
 アメリカ合衆国 カリフォルニア 951
 24, サン ノゼ, ドライ クリーク
 コート 2258

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 クライアントとサーバ間の接続を管理するためのシステムおよび方法

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項 1】

原サーバの内部バスに動作可能に結合されたインターフェースデバイスにおいて、少なくとも1つのクライアントと該原サーバとの間の接続を管理するための方法であって、該インターフェースデバイスは、ネットワークコントローラとアダプタバスとを含み、該ネットワークコントローラは、該アダプタバスに接続されており、

該方法は、

ネットワークを介して、該ネットワークコントローラとクライアントのうちの1つとの間のネットワーク接続を確立する工程と、

該ネットワーク接続を介して、該クライアントから通信を受ける工程と、

該インターフェースデバイスの該アダプタバスと該原サーバの該内部バスとの間のバス接続を確立する工程と、

該バス接続を介して、該原サーバに、該クライアント通信を転送する工程と、

該バス接続を介して、該原サーバからの該クライアント通信への応答を受信する工程と

、
 該ネットワーク接続を介して、該クライアントへの該応答を転送する工程とをさらに包含する、方法。

【請求項 2】

前記原サーバからの応答を受信する工程は、該応答をバッファ内に格納する工程を包含する、請求項 1 に記載の方法。

10

20

【請求項 3】

前記原サーバからの応答を受信する工程は、該応答が受信された後、前記バス接続を終了する工程を包含する、請求項2に記載の方法。

【請求項 4】

前記クライアント通信は、H T T P リクエストを含む、請求項1に記載の方法。

【請求項 5】

前記原サーバからの応答は、H T M L ページを含む、請求項4に記載の方法。

【請求項 6】

電子デバイスに請求項1に記載の工程を実行させるコードを内部に組み込んだ、コンピュータ読み出し可能媒体。

10

【請求項 7】

電子デバイスに請求項2に記載の工程を実行させるコードを内部に組み込んだ、コンピュータ読み出し可能媒体。

【請求項 8】

電子デバイスに請求項3に記載の工程を実行させるコードを内部に組み込んだ、コンピュータ読み出し可能媒体。

【請求項 9】

電子デバイスに請求項4に記載の工程を実行させるコードを内部に組み込んだ、コンピュータ読み出し可能媒体。

【請求項 10】

20

電子デバイスに請求項5に記載の工程を実行させるコードを内部に組み込んだ、コンピュータ読み出し可能媒体。

【請求項 11】

ネットワークとの原サーバ通信を管理するために、原サーバの内部バスに動作可能に結合するためのアダプタカードであって、

該アダプタカードは、

該ネットワーク上のクライアントと通信するためのネットワークコントローラと、

データとコードとを格納するためのメモリデバイスであって、該コードはリバースプロキシアプリケーションを含む、メモリデバイスと、

該メモリデバイスに結合された、該コードを実行するための処理ユニットと、

30

該処理ユニットに結合されたプロトコルアダプタと、

該ネットワークコントローラ、該メモリデバイス、該処理ユニット、該プロトコルアダプタの間に結合されたアダプタバスと

を備え、

該リバースプロキシアプリケーションは、該処理ユニットによって実行されると、該原サーバと通信するために、該原サーバの該内部バスに結合するように該プロトコルアダプタを制御し、

該リバースプロキシアプリケーションは、クライアント通信を受信し、かつ、該プロトコルアダプタを介して該原サーバに該クライアント通信を転送するように動作可能であり、該クライアント通信は、該ネットワークコントローラを介して受信され、

40

該リバースプロキシアプリケーションは、該プロトコルアダプタを介して、該原サーバからの該クライアント通信への応答を受信し、かつ、該ネットワークコントローラを介して該クライアントへの該応答を転送するように動作可能である、アダプタカード。

【請求項 12】

前記コードは、通信プロトコルスタックをさらに含む、請求項11に記載のアダプタカード。

【請求項 13】

前記通信プロトコルスタックは、標準T C P / I P プロトコルスタックを含む、請求項12に記載のアダプタカード。

【請求項 14】

50

前記リバースプロキシアプリケーションは、セキュリティプロキシを含む、請求項 1 1 に記載のアダプタカード。

【請求項 1 5】

前記リバースプロキシアプリケーションは、パススループロキシを含む、請求項 1 1 に記載のアダプタカード。

【請求項 1 6】

前記リバースプロキシアプリケーションは、H T T P プロキシを含む、請求項 1 1 に記載のアダプタカード。

【請求項 1 7】

前記クライアントから受信したデータを格納するためのデータバッファをさらに備える、請求項 1 1 に記載のアダプタカード。

10

【請求項 1 8】

前記リバースプロキシアプリケーションは、マスタープロセスモジュールであって、前記クライアントのうちの 1 つから受信した接続リクエストに応答し、かつ該クライアントとの接続を確立して、該確立された接続を維持するために、新たなクライアントプロセスモジュールを開始するように動作可能であるマスタープロセスモジュールを含む、請求項 1 1 に記載のアダプタカード。

【請求項 1 9】

前記マスタープロセスモジュールは、さらに、前記確立された接続を前記リバースプロキシアプリケーションに通知するように動作可能である、請求項 1 8 に記載のアダプタカード。

20

【発明の詳細な説明】

【0 0 0 1】

(発明の背景)

(発明の分野)

本発明は、概して、ネットワークサーバに関し、より詳細には、多数のクライアント接続をホストするサーバに関する。さらに詳細には、本発明は、多数の比較的遅いクライアント接続をホストするサーバ（例えば、インターネットウェブサーバ）に関する。

【0 0 0 2】

(背景技術の説明)

30

インターネットウェブサーバなどのネットワークファイルサーバが、多数の比較的遅いクライアント接続を管理することは一般的である。多数のオープン接続は、オープン接続を管理するだけで、サーバ中央処理装置（C P U）に実質的な負担をかける。例えば、負荷が与えられたサーバ上のオープン接続の管理は、C P U の稼働能力を 3 0 % ~ 4 0 % 以上消費し得る。この負担は、実質的に、サーバの一次機能（すなわち、クライアントにデータを提供する）を実行可能な C P U サイクルのパーセンテージを減少させる。

【0 0 0 3】

サーバ C P U への接続管理負担は、サーバソフトウェアルーチンの性能を劣化させ、同時にオープンであり得るクライアント接続の最大数を減少させる。結果として、ウェブを管理する会社は、数的に増加したクライアントを提供するために、別の冗長なサーバを提供する必要がある。別のウェブサーバを獲得および維持するためのコストは、相当な金額である。

40

【0 0 0 4】

プロキシサーバは、いくつかのクライアント接続管理機能を実行し、当該分野で公知である。しかし、このようなプロキシサーバは、サーバから離れて収納される必要があり、従って、サーバが管理する必要がある比較的遅くてエラーを起こしやすいネットワーク接続を介してサーバと通信する必要があるということは、当該分野で周知であり、一般的に受け入れられている。例えば、A r i L u o t o n e n の「Web Proxy Servers」（P r e n t i c e H a l l、1 9 9 7）を参照のこと。本明細書中、本文献を参考として援用する。

50

【 0 0 0 5 】

従って、必要なものは、サーバCPUを接続管理負担から救済するシステムおよび方法であり、従って、サーバが、数的に増加したクライアントをより効率的に管理することを可能にすることである。

【 0 0 0 6 】

(要旨)

本発明は、複数のクライアントとサーバとの間の接続を管理するシステムおよび方法を提供することにより、従来技術に関連する問題を克服する。本発明は、ホストCPUから、ネットワークとホストバスとの間に置かれるアダプタカードに、接続管理負担を肩代わりさせることを促進する。

10

【 0 0 0 7 】

アダプタカードは、ネットワークコントローラ、メモリデバイス、処理装置、およびプロトコルアダプタを含む。メモリデバイスは、データおよびコードの格納を提供する。コードは、ネットワークコントローラを介してネットワーク上のクライアントと通信し、サーババスに直接結合されているプロトコルアダプタを介してサーバと通信するプロキシアプリケーションを含む。

【 0 0 0 8 】

処理装置によって実行されると、プロキシアプリケーションは、ネットワークを介してプロキシアプリケーションとクライアントとの間にネットワーク接続を確立することにより、そして、サーババスを介してプロキシアプリケーションとサーバとの間にバス接続を確立することにより、クライアント接続を管理する。さらに、メモリデバイスは、比較的少ないバス接続がサーバに対してオープンである一方で、多くのネットワーク接続がクライアントに対してオープンになることを可能にするデータバッファリングを提供する。特別な実施形態において、プロキシは、多数の遅いクライアント接続からバッファ内にクライアントデータを累積し、次いで、早いバス接続を介してサーバにクライアントデータを提示する。逆に、プロキシは、早いバス接続を介してサーバデータを受信し、サーバデータを一時的に格納し、次いで、遅いクライアント接続を介してクライアントにサーバデータを転送する。

20

【 0 0 0 9 】

より特別な実施形態において、コードは、クライアントおよびサーバと通信するためにアプリケーションプロキシによって使用される通信プロトコルスタックを含む。さらに特別な実施形態において、通信プロトコルスタックは、送信制御プロトコル/インターネットプロトコル(TCP/IP)スタックである。

30

【 0 0 1 0 】

一実施形態において、サーバ接続は、プロキシが完全なクライアントリクエストを受信したことを判定して初めてオープンになる。サーバ接続は、次いで、プロキシが、サーバからのクライアントリクエストに対する応答を受信した後で、クローズになる。オプションとして、所定の数の永続的なサーバ接続がシステム起動時にオープンになり、プロキシは、これらの永続的な接続を使用して、サーバと通信する。

【 0 0 1 1 】

プロキシアプリケーションは、オプションとして、多数のアプリケーション特有のプロキシを含み、HTTPプロキシ、安全プロキシ、および/またはパススループロキシを含むが、これらに限定されない。特定の実施形態において、プロキシのマスタープロセスモジュールは、クライアントデータからアプリケーション識別子(例えば、周知のポート数)を識別し、識別子の値に応じて、アプリケーション特有のプロキシを1つ以上呼び出す。

40

【 0 0 1 2 】

本発明は、下記の図面を参照して説明され、ここで、同様の参照番号は、実質的に同様の要素を指す。

【 0 0 1 3 】

(詳細な説明)

50

本発明は、異なる処理ユニット上で実行されるプロキシアプリケーションを用いて、サーバのメインプロセッサの接続管理に関する負担の多くを軽減することによって、従来技術に関連する問題を克服する。以下の説明において、多くの特定の詳細を記載し（例えば、特定の通信プロトコル、特定のソフトウェアおよびデータ構造など）、本発明の完全な理解を提供する。しかし、当業者であれば、これらの特定の詳細から離れて、本発明を実行し得ることを理解する。他の例において、本発明を不必要に不明瞭にしないように、周知のネットワークコンポーネントおよびプログラミングの実施の詳細（例えば、通信プロトコルスタックを介して接続を確立すること）は省略する。

【0014】

図1は、物理ネットワーク媒体104を介して、インターネットワーク102に接続されているシステム100を示すブロック図である。特定の実施において、システム100は、インターネットウェブサーバであり、インターネットワーク102は、インターネットであるが、当業者であれば、本発明を、任意の種類のネットワークサーバで実施し得ることを理解する。

【0015】

システム100は、ファイルサーバ（例えば、HTTPウェブサーバ）106およびアダプタカード108を含む。ファイルサーバ106は、アダプタカード108を介して、インターネットワーク102上のクライアント109（1-n）に、データを提供し、かつ、このクライアント109（1-n）からデータを受信する。アダプタカード108は、クライアント109（1-n）とアダプタカード108との間にネットワーク接続を確立、かつこれを維持し、サーバ106とアダプタカード108との間にバス接続を確立する。したがって、このバスが接続された後、アダプタカード108は、サーバ106の代わりに、クライアント109（1-n）から通信を受信し、通信をサーバ106に転送し、クライアント109の代わりに、サーバ106から応答を受信し、この応答をクライアント109に転送する。

【0016】

サーバ106は、不揮発性メモリ110、作業メモリ112、サーバ大容量データ記憶装置114、処理ユニット116および1つ以上のユーザ入力/出力（I/O）デバイス118を含み、これらすべては、サーババス120（例えば、PCIバス）を介して相互通信する。不揮発性メモリ110（例えば、リードオンリーメモリおよび/または1つ以上のハードディスクドライブ）は、サーバ106がパワーダウンした場合でさえも保持されるデータおよびコード用の記憶装置を提供する。作業メモリ112（例えば、ランダムアクセスメモリ）は、サーバ106用の動作メモリを提供し、かつ、起動の間、作業メモリ112内にロードされる実行可能なコード（例えば、オペレーティングシステム）を含む。数あるプログラムの中でも、作業メモリ112は、サーバアプリケーション121および通信プロトコルスタック122を含む。サーバアプリケーション121は、サーバ106がネットワークサーバとして機能することを可能にする、ネットワークソフトウェアアプリケーション（例えば、FTP、HTTPなど）を含む。通信プロトコルスタック122は、インターネットワーク上において他のマシンとの通信を容易にする標準のプロトコルスタック（例えば、TCP/IP）である。標準のプロトコルスタックは、当該分野において周知である。例えば、W. Richard Stevensの「TCP/IP Illustrated, Vol. 1」（Addison-Wesley、1994年）を参照されたい。同文献は、本明細書中に参考として援用する。サーバ大容量データ記憶装置114は、サーバが、インターネットワーク102に取り付けられたクライアント109（1-n）に提供するデータ（例えば、HTMLページ、グラフィクスファイルなど）用のデータ記憶装置（例えば、1つ以上のハードディスクドライブ）を提供する。処理ユニット116は、作業メモリ112内で命令を実行し、これにより、サーバ106は、その主な機能（例えば、クライアントにデータを提供し、クライアントからデータを受信する機能）を実行する。I/Oデバイス118は通常、キーボード、モニタ、および/またはサーバ106とのユーザ双方向通信を容易にする他のデバイスを含む。上述のコンポ

10

20

30

40

50

ーネットのそれぞれは通常、インターネットウェブサーバなどのネットワークサーバ内に見られる。

【0017】

アダプタカード108は、不揮発性メモリ123、作業メモリ124、処理ユニット126、バスプロトコルブリッジ128、ネットワークコントローラ129を含み、これらすべては、アダプタバス130を介して相互通信する。不揮発性メモリ123は、アダプタ108がパワーダウンした場合でさえも保持されるデータおよびコード（例えば、起動コード）用の記憶装置を提供する。処理ユニット126は、作業メモリ124内にあるコードを実行することによって、アダプタカード108に機能性を付与する。バスプロトコルブリッジ128は、アダプタバス130とサーババス120との間にインターフェースを提供し、ネットワークコントローラ129は、アダプタバス130とネットワーク媒体104との間にインターフェースを提供する。

10

【0018】

作業メモリ124は、アダプタ108用の動作メモリを提供し、プロキシアプリケーション132および通信プロトコルスタック134を含む。プロキシ132およびプロトコルスタック134は、起動時に、不揮発性メモリ123から作業メモリ124内にロードされる。必要に応じて、プロキシ132およびプロトコルスタック134を、サーバ106の不揮発性メモリ110またはサーバ大容量データ記憶装置114を含む（ただし、これらに限定されない）1つ以上の別のソースからロードしてもよい。プロキシ132が処理ユニット126によって実行された場合、プロキシ132は、アダプタ108とサーバ106との間、およびアダプタ108とクライアント109との間に上述の接続を確立、かつ、管理する。

20

【0019】

本発明のこの特定の実施形態において、プロトコルスタック122および134は、標準（例えば、TCP/IP）のプロトコルスタックである。アダプタ108内に標準の通信プロトコルスタックを採用すると、広範囲にわたった、大多数のネットワークサーバにおいてすでに存在する標準の通信ソフトウェア（例えば、プロトコルスタック122）を用いることが容易になる。しかし、当業者であれば、この特定の要素（他の記載した用途（明示的に記述しない場合も含む））が本発明に必須要素ではないことを理解する。例えば、本発明は、サーバ106およびアダプタ108の両方で、カスタム通信ソフトウェア（例えば、サーバアプリケーション121と、プロトコルスタック134またはプロキシ132のいずれかとの間の直接通信）を用いて、実行し得る。さらに、本発明の特定の実施形態において、サーバ106のリソース（例えば、サーバ大容量データ記憶装置114）への直接アクセスをプロキシ132に提供することによって、この要素を省略することが可能である。

30

【0020】

バス接続136を介して、バスプロトコルブリッジ126とサーババス120との間のサーバ106に、アダプタカード108を接続する。この特定の実施形態において、バス接続136は、通常のバス拡張スロット（例えば、PCIスロット）である。しかし、当業者であれば、ISAスロット、USBポート、シリアルポートまたはパラレルポートを含む（ただし、これらに限定されない）他の種類のバス接続によって、本発明を実施し得ることを理解する。バス接続136によって、高速、大きなパケットサイズ、プロキシ132とサーバアプリケーション121との間の比較的エラーのない（ネットワーク接続と比較した場合）通信が促進され、サーバ106の処理ユニット116にかかる接続管理の負担が軽減される。要するに、プロキシ132（処理ユニット116上で実行される）は、遅く、エラーを生じがちなネットワーク接続上でクライアント109と通信して、次いで、高速バス接続136上で、クライアント109の代わりにサーバアプリケーション121と通信する。

40

【0021】

図2は、プロキシ132およびプロトコルスタック134を詳細に示す作業メモリ124

50

のブロック図である。当業者であれば、プロキシ 1 3 2 の種々のソフトウェアモジュールが、相互接続された機能ブロックとして図示され、一方、ソフトウェアモジュールは実際、ソフトウェアモジュールが処理ユニット 1 2 6 (図 1) によって実行された場合に、相互に通信し得る作業メモリ 1 2 4 内に格納される、実行可能なコードのブロックであることを理解する。

【 0 0 2 2 】

プロキシ 1 3 2 は、マスタープロセスモジュール 2 0 2、複数のクライアントプロセスモジュール 2 0 4 (1 - n)、データバッファ 2 0 6 およびアプリケーションプロキシモジュール 2 0 8 を含む。マスタープロセスモジュールは、プロキシ 1 3 2 の種々のモジュールの全体制御および調整を提供する。インターネットワーク 1 0 2 (図 1) 上のクライアント 1 0 9 からの接続リクエストにตอบสนองして、マスタープロセス 2 0 2 は、接続リクエストを受け取り、データバッファ 2 0 6 内のこのクライアント接続用にデータ構造を初期化し、新規の別々のクライアント接続プロセス 2 0 4 を開始して接続を処理し、次いで、特定のクライアント接続が確立されたことをアプリケーションプロキシ 2 0 8 に通知する。各クライアントプロセス 2 0 4 は、このようなクライアント接続を処理する。アプリケーションプロキシ 2 0 8 は、サーバ 1 0 6 とのバス接続を確立、かつ管理する。データバッファ 2 0 6 は、クライアント 1 0 9 から受信され、サーバ 1 0 6 向けのデータ、サーバ 1 0 6 から受信され、クライアント 1 0 9 向けのデータ、確立されたクライアントおよび / またはサーバ接続に関する接続データ用の記憶装置を提供する。

【 0 0 2 3 】

通信プロトコルスタック 1 3 4 は、ソケット層 2 1 0、TCP 層 2 1 2、IP 層 2 1 4、ネットワークドライバ 2 1 6 およびサーババสดライバ 2 1 8 含むデバイス層を含む TCP / IP スタックである。プロトコルスタック 1 3 4 の個々の層のそれぞれの機能性は、当該技術において周知である。したがって、本明細書において、詳細には説明しない。プロキシ 1 3 2 の種々のモジュールとサーバアプリケーション 1 2 1 との間の接続は、ソケット層 2 1 0、TCP 層 2 1 2、IP 層 2 1 4 およびサーババสดライバ 2 1 8 を介して確立される。プロキシ 1 3 2 の種々のモジュール間の接続は、ソケット層 2 1 0、TCP 層 2 1 2、IP 層 2 1 4 およびネットワークドライバ 2 1 6 を介して、クライアント 1 0 9 によって接続が確立される。

【 0 0 2 4 】

図 3 は、ハイパーテキスト転送プロトコル (HTTP) プロキシ 2 0 8 (1)、パス - スループロキシ 2 0 8 (2)、セキュリティプロキシ 2 0 8 (3) および「他の」のプロキシ 2 0 8 (f) を含む複数のアプリケーション指定プロキシ 2 0 8 (1 ~ f) を含む、アプリケーションプロキシモジュール 2 0 8 を示すブロック図である。マスタープロセス 2 0 2 は、クライアント接続を機能させる、1 つ以上のアプリケーション指定プロキシ 2 0 8 (1 ~ f) を構築することによって、アプリケーションプロキシ 2 0 8 に確立されたクライアント接続を通知する。アプリケーション指定プロキシ (例えば、HTTP プロキシ 2 0 8 (1)) を構築する一つの手段は、アプリケーション指定プロキシのキューを処理する際に、クライアントプロセス識別子を入力することである。

【 0 0 2 5 】

マスタープロセス 2 0 2 は、クライアント接続リクエストに含まれるポート番号から、特定のクライアントプロセス用にいずれのアプリケーション指定プロキシを実行するかを判定する。特定のネットワークアプリケーションおよび / またはプロトコル (例えば、ファイル転送プロトコル (FTP)、HTTP など) を識別するために、周知のポート番号を用いることが標準的な実施である。例えば、ポート番号 8 0 は、HTTP 接続リクエストに対応する。したがって、マスタープロセス 2 0 2 は、接続リクエストがポート 8 0 を示したことにตอบสนองして開始される、すべてのクライアントプロセス 2 0 4 を、HTTP プロキシ 2 0 8 (1) に通知する。

【 0 0 2 6 】

HTTP プロキシ 2 0 8 (1) は、通知されたクライアントプロセスのそれぞれをモニタ

10

20

30

40

50

リングする。クライアントプロセス（例えば、204（n））によって、完全なHTTPリクエストがデータバッファ206内に受信および格納されたことを、HTTPプロキシ208（1）が判定すると、HTTPプロキシ208（1）は、サーバへの接続を開始し、リクエストをサーバに伝送し、サーバから応答を受信し、データバッファ206内に応答を格納し、次いでサーバ接続を終了する。次いで、サーバ応答を、関連するクライアントプロセス204（n）によって、クライアント109（n）に伝送する。

【0027】

マスタープロセス202が、他のアプリケーション指定プロキシのいずれとも対応しないポート番号を有する接続リクエストを受信すると、マスタープロセス202は、パス-スループロキシ208（2）に通知する。パス-スループロキシ208（2）は単に、サーバ接続を開始し、データバッファ206からサーバ106に、関連するクライアントプロセス204から受信されたデータを転送し、次いでサーバ接続を終了する。

10

【0028】

マスタープロセス202は、関連するポート番号にかかわらず、すべてのクライアント接続を、いくつかのアプリケーション指定プロキシに通知し得る。例えば、セキュリティプロキシ208（3）は、例えば、他のアプリケーション指定プロキシのうちの一つを実施する前に、認定表示のない接続リクエストに 응답して開始される任意のクライアントプロセスを終了することによって、すべてのクライアント接続リクエストをスクリーニングするために動作する。

【0029】

図3に「他」のプロキシ208（f）を含み、アプリケーションプロキシ208が、キャッシュ（caching）HTTPプロキシアプリケーション、電子メールアプリケーションおよびファイル転送アプリケーションを含む（ただし、これらに限定されない）特定のアプリケーションに所望である、任意の現在公知のプロキシ、または将来開発されるプロキシを含み得ることを示す。

20

【0030】

図4は、データスループロキシ132の伝送に影響を与えるように、データバッファ206内に実施される、クライアントデータ構造402（1-n）およびプロキシデータ構造404（1-f）の例を示す。マスタープロセス202は、アプリケーションプロキシ208内で、各クライアントプロセス204用に一つのプロキシデータ構造402および各アプリケーション指定プロキシ用に一つのプロキシデータ構造404を作成および初期化する。

30

【0031】

各クライアントデータ構造402は、クライアントソケット406、サーバソケット408、接続状態410、入力キュー412、出力キュー414およびアプリケーションプロキシデータ416を含む。各クライアント接続（例えば、接続（n））に関して、クライアントソケット406（n）およびサーバソケット408（n）はそれぞれ、クライアント109（n）およびサーバ106のIPアドレスおよびポート番号を含み、したがって、クライアントプロセス204（n）のうちの一つと、各クライアントデータ構造402（n）が一意的に関連付けられる。接続状態410（n）は、接続（n）の現在の状態（例えば、受信された完全なリクエスト、受信された応答など）を示す。特定のデータ構造402（n）と関連付けられたクライアントプロセス204（n）によって、クライアント109（n）から受信されたデータを格納および蓄積するために、入力キュー412（n）を用いる。クライアントプロセス204（n）によって、クライアント109（n）に転送されるべきアプリケーションプロキシ208からデータを格納するために、出力キュー414（n）を用いる。特定のアプリケーションプロキシ（例えば、フラグなど）に特定の任意の情報を格納するために、アプリケーションプロキシデータ416（n）を提供する。

40

【0032】

各プロキシデータ構造（例えば、404（f））は、クライアントキュー418（f）、

50

クライアント準備キュー 420 (f) および読み出し保留キュー 422 (f) を含む。クライアントキュー 418 (f) は、プロキシデータ構造 404 (f) が対応する、特定のアプリケーションプロキシ (f) と関連する各クライアントプロセス 204 用のクライアントプロセス記述子 (例えば、関連するクライアントデータ構造 402 のポインタ) を含む。クライアント準備キュー 420 (f) は、関連するアプリケーションプロキシ (f) によって処理する (例えば、サーバ 106 に伝送する) 準備が整った入力キュー 412 内にデータを有する、各クライアントデータ構造 402 用のクライアントプロセス記述子を含む。

【0033】

当業者であれば、上述のクライアントデータ構造 402 およびプロキシデータ構造 404 は本質的には例示であり、本発明によって、他のデータ構造を採用し得ることを理解する。このような別のデータ構造の構成は必然的に、採用される特定のアプリケーション指定プロキシの機能および構造に依存する。

【0034】

図 5 は、本発明による、クライアントとサーバとの間の接続を管理する特定の方法 500 をまとめたフローチャートである。プロキシ 132 は、第 1 の工程 502 において、クライアント 109 とのネットワーク接続を確立し、次いで第 2 の工程 504 において、ネットワーク接続を介して、クライアント 109 から通信 (例えば、HTTP リクエスト) を受信する。次に、プロキシ 132 は、第 3 の工程 506 において、サーバ 106 とのバス接続を確立し、次いで第 4 の工程 508 において、バス接続を介して、サーバ 106 に、受信したクライアント通信を転送する。次いで、プロキシ 132 は、第 5 の工程 510 において、サーバ 106 から、クライアント通信への応答 (例えば、HTML データ) を受信し、第 6 の工程 512 において、クライアントネットワーク接続を介してクライアント 109 に応答を伝送する。最後に、プロキシ 132 は、第 7 の工程 514 において、終了すべき (例えば、シャットダウンすべき) 信号があるか否かを判定し、終了すべき信号がある場合には、方法 500 は終了する。第 7 の工程 514 において、終了すべき信号がない場合には、方法 500 は、第 1 の工程 502 に戻り、別のクライアント 109 とのネットワーク接続を確立する。

【0035】

図 6 は、方法 500 の第 1 の工程 502 を実行する (クライアントとのネットワーク接続を確立する) 一つの方法 600 をまとめたフローチャートである。第 1 の工程において、マスタープロセス 202 は、インターネットワーク 102 に接続する。次いで、第 2 の工程 604 において、マスタープロセス 202 は、インターネットワーク 102 上のトラフィックを聞き、クライアント 109 から接続リクエストがあるか否かを判定する。クライアントの接続リクエストがない場合には、方法 600 は終了する。クライアント 109 (n) から接続リクエストがある場合には、第 3 の工程 606 において、マスタープロセス 202 は、クライアント 109 (n) から接続リクエストを受け取り、クライアントプロセス 204 (n) を開始し、接続を処理し、データバッファ 206 内のクライアントデータ構造 402 (n) を初期化する。次に、第 4 の工程 608 において、マスタープロセス 202 は、クライアント接続リクエストからプロキシアプリケーション識別子 (例えば、ポート番号) を区別し、識別子の値に応じて、各プロキシデータ構造 404 のクライアントキュー 418 内に、クライアントプロセス記述子 (例えば、クライアントデータ構造 402 (n) のポインタ) を書き込むことによって、一つ以上のアプリケーションプロキシ 208 (1 ~ f) に通知する。最後に、第 5 の工程 610 において、マスタープロセス 202 は、最大許容数のクライアント接続がオープンであるか否かを判定する。最大数のクライアント接続がオープンである場合には、方法 600 は終了する。最大数のクライアント接続がオープンでない場合には、方法 600 は、第 2 の工程 604 に戻り、別の接続リクエストを聞く。

【0036】

図 7 は、方法 500 の (クライアント 109 からの通信を受ける) 第 2 の工程 504 を実

10

20

30

40

50

行する方法 700 を概説するフローチャートである。第 1 の工程 702 で、マスタープロセス 202 は、データを受信するために処理されるべきクライアントプロセス 204 が存在するかどうかを判断する。マスタープロセス 202 がクライアントプロセス 204 (1 - n) の全てをすでに処理している場合、方法 700 は終了する。処理していない場合、第 2 の工程 704 で、マスタープロセス 202 が第 1 のクライアントプロセス 204 (1) を呼ぶ。次いで、第 3 の工程 706 で、クライアントプロセス 204 (1) は、クライアント 109 (1) からデータが入来しているかどうかを判断するために、クライアント接続 (例えば、TCP バッファ) をチェックする。第 1 のクライアントプロセス 204 (1) に対する入来データがない場合、方法 700 は、残りのクライアントプロセス 204 (2 - n) を処理するために、第 1 の工程 702 に戻る。第 3 の工程 706 で、クライアントプロセス 204 (1) が、クライアント 109 (1) からの入来データが存在すると判断した場合、第 4 の工程 708 で、クライアントプロセス 204 (1) は、入力キュー 412 (1) がクライアントデータを受信するために利用可能であるかを判断するために、クライアントデータ構造 402 (1) をチェックする。入力キュー 412 (1) が利用可能でない場合、方法 700 は、残りのクライアントプロセス 204 (2 - n) を処理するために、第 1 の工程 702 に戻る。第 4 の工程 708 で、クライアントプロセス 204 (1) は、入力キュー 412 (1) がデータの受信のために利用可能であると判断した場合、次いで、第 5 の工程 710 で、クライアントプロセス 204 (1) は、入来するクライアントデータを入力キュー 412 (1) に転送する。次いで、第 6 の工程 712 で、クライアントプロセス 204 (1) は、入力キューに蓄積されたデータが完全なリクエスト (すなわち、サーバ 106 への転送準備が完了したデータ、例えば、完全な HTTP リクエスト) を構成しているかどうかを判断する。データが完全なリクエストを構成していない場合、方法 700 は、残りのクライアントプロセス 204 (2 - n) を処理するために、第 1 の工程 702 に戻る。しかしながら、クライアントプロセス 204 (1) は、第 6 の工程 712 で、入力キュー 412 (1) 内のデータが完全なリクエストを構成していると判断した場合、第 7 の工程 714 で、クライアントプロセスは、例えば、完全なリクエストが存在することを示すように接続状態 410 (1) を設定することにより、完全なリクエストが存在することをプロキシアプリケーション 208 に通知する。次いで、方法 700 は、処理すべきクライアントプロセス 204 (2 - n) がさらに存在するかどうかを判断するために、第 1 の工程 702 に戻る。

【0037】

図 8 は、方法 500 の (サーバ 106 とのバス接続を確立する) 第 3 の工程 506 を実行する方法 800 を概説するフローチャートである。第 1 の工程 802 で、1 つ目のアプリケーションプロキシ 208 (1) が、プロキシデータ構造 404 (1) のクライアントキュー 418 (1) から、第 1 のクライアント記述子を引き出す。次いで、第 2 の工程 804 で、プロキシ 208 (1) は、第 1 のクライアントがその入力キュー 412 内に完全なリクエストを有するかどうかを判断するために、第 1 のクライアント記述子により特定されるクライアントデータ構造 402 の接続状態 412 をチェックする。接続状態 412 が完全なリクエストを示す場合、第 3 の工程 806 で、プロキシ 208 (1) は、クライアント準備完了キュー 420 (1) にクライアント記述子を加える。次に、第 4 の工程 808 で、プロキシ 208 (1) は、サーバ 106 に対して、最大数の接続が開かれているかどうかを判断する。最大数のサーバ接続がすでに開かれている場合、方法 800 は終了する。最大数のサーバ接続がまだ開かれていない場合、第 5 の工程 810 で、プロキシ 208 (1) は、サーバ 106 とのバス接続を開き、関連づけられたクライアントデータ構造 402 のサーバソケット 408 に接続情報を書き込む。次に、第 6 の工程 812 で、プロキシ 208 (1) は、クライアントキュー 418 (1) 内の最後の記述子をチェックしたかどうかを判断する。最後の記述子がチェックされている場合、方法 800 は終了する。最後の記述子がチェックされていなければ、方法 800 は、クライアントキュー 418 (1) 内の次の記述子を引き出すために、第 1 の工程 802 に戻る。第 2 の工程 804 で、プロキシ 208 (1) が、完全なクライアントリクエストが受信されていないと判断した

場合、方法 800 は、直接、第 6 の工程 812 に進む。一旦、プロキシデータ構造 404 (1) のクライアントキュー 418 (1) 内の記述子の全てが処理されると、方法 800 または同様の方法が、他のアプリケーションプロキシ 208 (2 - f) の各々に対して繰り返される。

【0038】

図 9 は、方法 500 の (サーバ 106 にクライアント通信を転送する) 第 4 の工程 508 を実行する方法 900 を概説するフローチャートである。第 1 の工程 902 で、プロキシ 208 (1) は、プロキシデータ構造 404 (1) のクライアント準備完了キュー 420 (1) から、第 1 のクライアント記述子を引き出す。次いで、第 2 の工程 904 で、プロキシ 208 (1) は、サーバ接続が開いているかどうかを判断するために、第 1 のクライアントのデータ構造 402 のサーバソケット 408 をチェックする。サーバ接続が開いている場合、第 3 の工程 906 で、プロキシ 208 (1) は、開いたサーバ接続を介して、クライアント入力キュー 412 からサーバ 106 にクライアントデータ (例えば、HTTP リクエスト) を転送する。次に、第 4 の工程 908 で、プロキシ 208 (1) は、クライアント準備完了キュー 420 (1) から読み出し保留キュー 422 (1) にクライアント記述子を移動する。次いで、第 5 の工程 910 で、プロキシ 208 (1) は、クライアント準備完了キュー 420 (1) 内の最後のクライアントがチェックされたかどうかを判断する。チェックされていない場合、方法 900 は、クライアント準備完了キュー 420 (1) 内の次のクライアントをチェックするために、第 1 の工程 902 に戻る。最後のクライアントがチェックされている場合、方法 900 は終了する。第 2 の工程 904 で、プロキシ 208 (1) が、特定のクライアントのために開いたサーバ接続が存在しないと判断した場合、方法 900 は、クライアント準備完了キュー 420 (1) 内の最後のクライアントがチェックされたかどうかを判断するために、直接、第 5 の工程 910 に進む。一旦、プロキシデータ構造 404 (1) のクライアント準備完了キュー 420 (1) 内の記述子の全てが処理されると、方法 900 または同様の方法が、他のアプリケーションプロキシ 208 (2 - f) の各々に対して繰り返される。

【0039】

図 10 は、方法 500 の (サーバ 106 から応答を受信する) 第 5 の工程 510 を実行する方法 1000 を概説するフローチャートである。第 1 の工程 1002 で、プロキシ 208 (1) は、読み出し保留キュー 422 (1) が空であるかどうかを判断し、空である場合、方法 1000 が終了する。読み出し保留キュー 422 (1) が空でない場合、第 2 の工程 1004 で、プロキシ 208 (1) が、読み出し保留キューから第 1 のクライアント記述子を引き出す。次に、第 3 の工程 1006 で、プロキシ 208 (1) が、第 1 のクライアント記述子により特定されるクライアントデータ構造 402 のサーバソケット 408 内で特定された、開いたサーバ接続上に入来サーバデータ (すなわち、クライアントリクエストへの応答) が存在するかどうかを判断するために、その接続をチェックする。その接続上に入来サーバデータが存在しない場合、方法 1000 は、読み出し保留キュー内の次のクライアントをチェックするために、第 2 の工程 1004 に戻る。入来サーバデータが存在する場合、第 4 の工程 1008 で、プロキシ 208 (1) は、クライアント記述子により特定されるクライアントデータ構造 402 の出力キュー 414 が利用可能であるかどうかを判断するためのチェックを行う。出力キュー 414 が利用可能でない場合、方法 1000 は、読み出し保留キュー 422 (1) 内の次のクライアント記述子をチェックするために、第 2 の工程 1004 に戻る。出力キュー 414 が利用可能である場合、第 5 の工程 1010 で、プロキシ 208 (1) は、クライアントデータ構造 402 の出力キュー 414 に、入来サーバデータを移動する。次に、第 6 の工程 1012 で、プロキシ 208 (1) は、サーバデータが「ファイルの終わり」インジケータを含むかどうかを判断する。含んでいない場合、第 7 の工程 1014 で、プロキシ 208 (1) は、読み出し保留キュー 422 (1) 内の最後のクライアント記述子が処理されたかどうかを判断するためのチェックを行う。処理されている場合、方法 1000 は終了する。処理されていない場合、方法 1000 は、読み出し保留キュー 422 (1) から次のクライアント記述子を読み

10

20

30

40

50

出すために、工程 1 0 0 4 に戻る。

【 0 0 4 0 】

第 6 の工程 1 0 1 2 で、プロキシ 2 0 8 (1) が、サーバデータが「ファイルの終わり」インジケータを含むと判断した場合、方法 1 0 0 0 は、プロキシ 2 0 8 (1) が読み出し保留キューからクライアント記述子を取り除く、第 8 の工程 1 0 1 6 に進み、次いで、第 9 の工程 1 0 1 8 で、サーバ接続を閉じる。第 9 の工程 1 0 1 8 の後、方法 1 0 0 0 は、第 7 の工程 1 0 1 4 に戻る。一旦、プロキシデータ構造 4 0 4 (1) の読み出し保留キュー 4 2 2 (1) 内の記述子の全てが処理されると、方法 1 0 0 0 または同様の方法が、他のアプリケーションプロキシ 2 0 8 (2 - f) の各々に対して繰り返される。

【 0 0 4 1 】

図 1 1 は、方法 5 0 0 の (クライアント 1 0 9 にデータを送信する) 第 6 の工程 5 1 2 を実行する方法 1 1 0 0 を概説するフローチャートである。第 1 の工程 1 1 0 2 で、マスタープロセス 2 0 2 は、第 1 のクライアントプロセス 2 0 4 (1) を呼ぶ。次いで、第 2 の工程 1 1 0 4 で、第 1 のクライアントプロセス 2 0 4 (1) は、クライアントデータ構造 4 0 2 (1) の出力キュー 4 1 4 (1) 内にデータが存在するかどうかを判断する。出力キュー 4 1 4 (1) 内にデータが存在しない場合、方法 1 1 0 0 は、マスタープロセス 2 0 2 が残りのクライアントプロセス 2 0 4 (2 - n) のうちの次のクライアントプロセスを呼ぶ、第 1 の工程 1 1 0 2 に戻る。しかしながら、第 2 の工程 1 1 0 4 で、クライアントプロセス 2 0 4 (1) が、出力キュー 4 1 4 (1) 内にデータが存在すると判断した場合、第 3 の工程 1 1 0 6 で、クライアントプロセス 2 0 4 (1) は、クライアントネットワーク接続がデータを受信する準備が完了しているかどうかを判断する。クライアントネットワーク接続が準備完了していない場合、方法 1 1 0 0 は第 1 の工程 1 1 0 2 に戻る。クライアントネットワーク接続が準備完了している場合、第 4 の工程 1 1 0 8 で、クライアントプロセス 2 0 4 (1) は、クライアント接続 (例えば、TCP 出力バッファ) に、出力キュー 4 1 4 (1) 内のデータの少なくとも一部を移動する。次に、第 5 の工程 1 1 1 0 で、マスタープロセス 2 0 2 は、最後のクライアントプロセスが呼ばれたかどうかを判断する。呼ばれている場合、方法 1 1 0 0 は終了する。呼ばれていない場合、方法 1 1 0 0 は、残りのクライアントプロセス 2 0 3 (2 - n) のうちの次のクライアントプロセスを呼ぶために、第 1 の工程 1 1 0 2 に戻る。

【 0 0 4 2 】

これで、本発明の特定の実施形態の説明を終える。説明した特徴の多くは、本発明の範囲を逸脱することなく、置換、変更、または省略され得る。例えば、アダプタ 1 0 8 の機能素子 (例えば、処理ユニット 1 2 6 およびプロキシ 1 3 2) は、着脱可能アダプタカードに設けられる代わりに、サーバに直接組み入れられ得る。さらに、代替的なデータ構造が、提供された例示的なデータ構造と置き換えられ得る。また、本明細書中において開示された方法およびルーチンの特定の順序は、本発明の必要不可欠な要素であるとは見なされない。さらに別の例として、マスタープロセス 2 0 2 は、起動時に、サーバ 1 0 6 との好適な数の持続的バス接続を開き、アプリケーションプロキシ 2 0 8 (1 - f) によるこれらの接続の使用を管理するように構成され得るため、サーバ 1 0 6 がバス接続を繰り返し開閉する必要がなくなる。示された特定の実施形態からのこれらおよび他の逸脱は、特に

【図面の簡単な説明】

【図 1】 図 1 は、本発明によるサーバおよびアダプタカードのブロック図である。

【図 2】 図 2 は、図 1 のアダプタカードの作業メモリのブロック図であり、プロキシモジュールをより詳細に示す。

【図 3】 図 3 は、図 2 のアプリケーションプロキシモジュールをより詳細に示すブロック図である。

【図 4】 図 4 は、図 2 のデータバッファ内に格納されているデータの少なくともいくつかに関する例示的なデータ構造を示すブロック図である。

【図 5】 図 5 は、本発明によるクライアントとサーバとの間の接続を管理する 1 つの

方法を要約するフローチャートである。

【図 6】 図 6 は、図 5 の方法の第 1 のステップを実行する 1 つの方法を要約するフローチャートである。

【図 7】 図 7 は、図 5 の方法の第 2 のステップを実行する 1 つの方法を要約するフローチャートである。

【図 8】 図 8 は、図 5 の方法の第 3 のステップを実行する 1 つの方法を要約するフローチャートである。

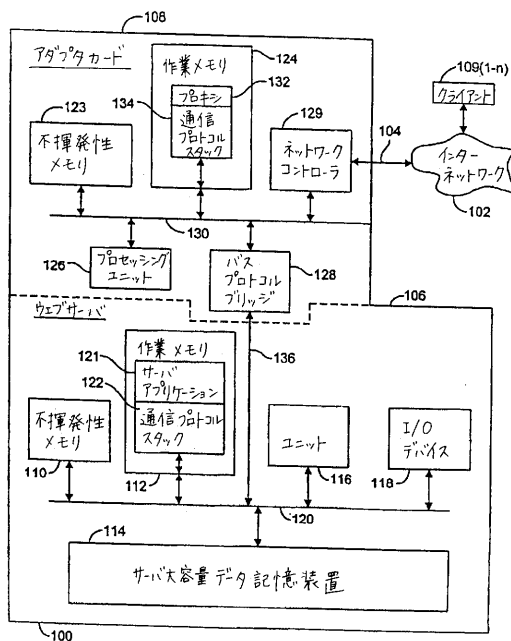
【図 9】 図 9 は、図 5 の方法の第 4 のステップを実行する 1 つの方法を要約するフローチャートである。

【図 10】 図 10 は、図 5 の方法の第 5 のステップを実行する 1 つの方法を要約するフローチャートである。

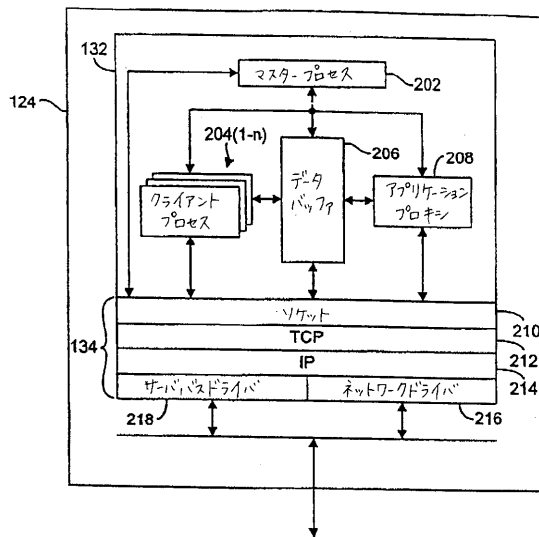
10

【図 11】 図 11 は、図 5 の方法の第 6 のステップを実行する 1 つの方法を要約するフローチャートである。

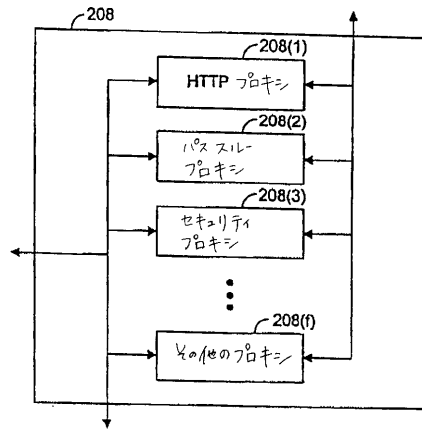
【図 1】



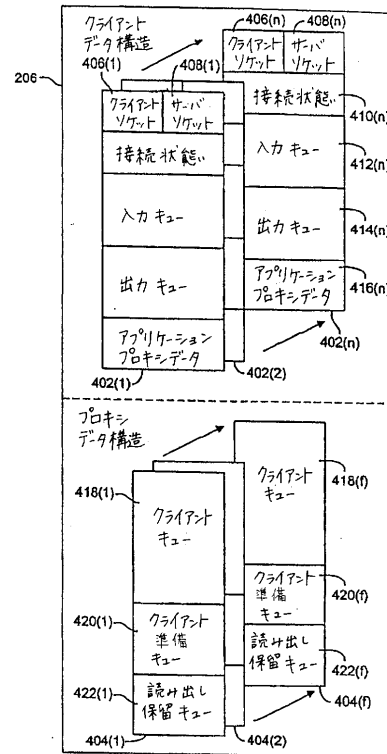
【図 2】



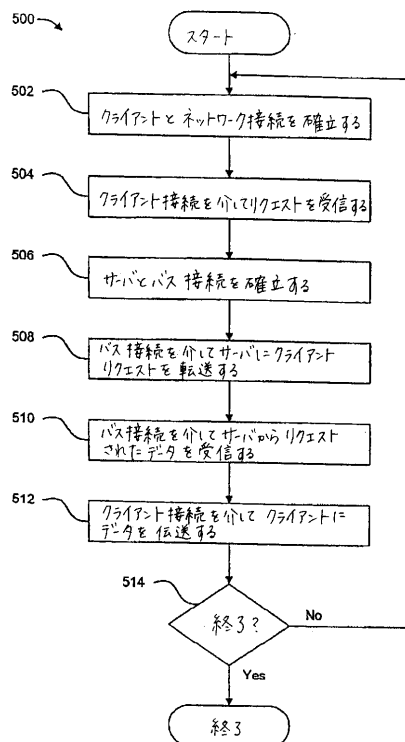
【図 3】



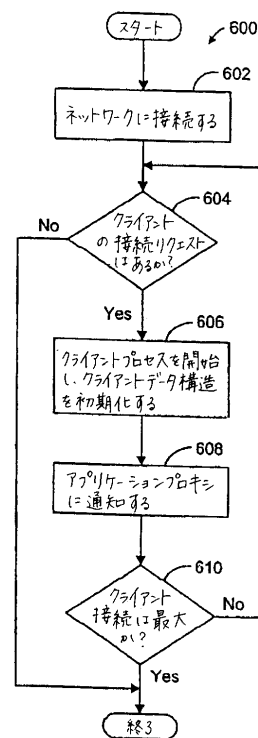
【図 4】



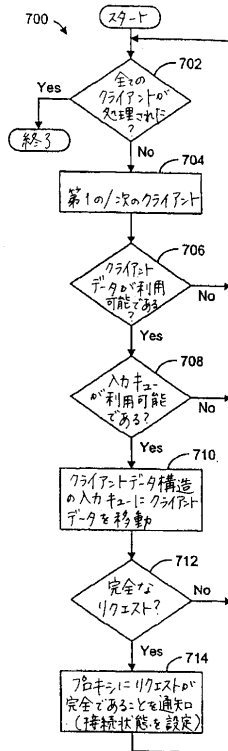
【図 5】



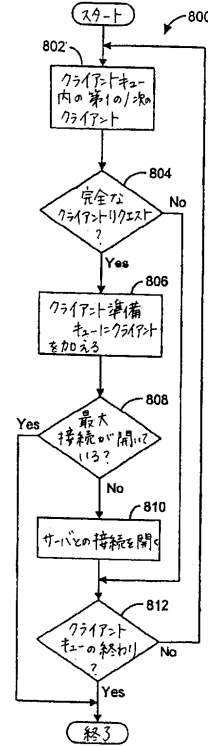
【図 6】



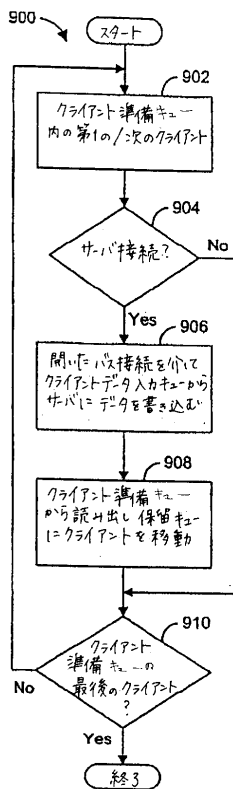
【図 7】



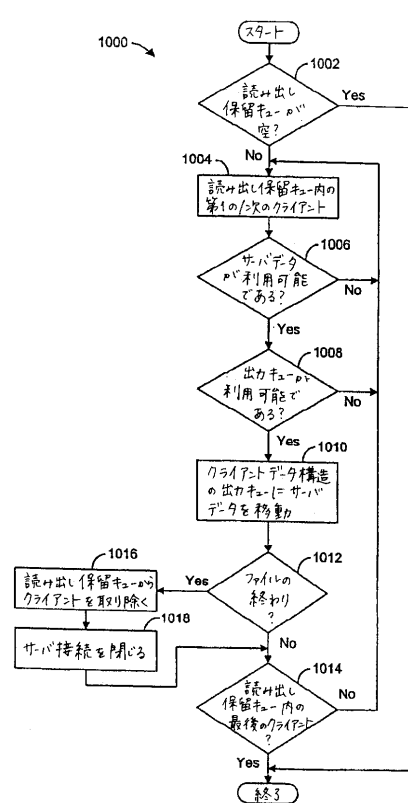
【図 8】



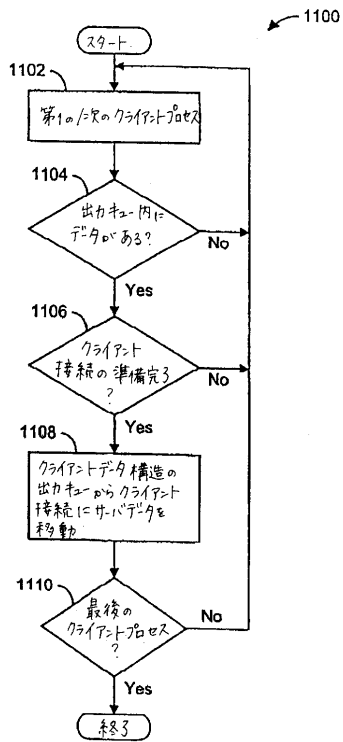
【図 9】



【図 10】



【図 11】



フロントページの続き

- (72)発明者 ウォーリー, ダブリュー. スペンサー ザ サード
アメリカ合衆国 カリフォルニア 94019, ハーフ ムーン ベイ, コリアス アベニュー 311
- (72)発明者 マクドネル, エオイン ビー.
アメリカ合衆国 カリフォルニア 94087, サニーバイル, ヨークタウン ドライブ 1057
- (72)発明者 ヴァスタノ, ジョン エイ.
アメリカ合衆国 カリフォルニア 95051, サンタ クララ, カブリロ アベニュー 3497
- (72)発明者 ウェザーフォード, ウィリアム ティー.
アメリカ合衆国 カリフォルニア 94402, サン マテオ, フォージ ロード 1556

審査官 木村 雅也

- (56)参考文献 特開平11-065969(JP,A)
特開平11-187061(JP,A)
特開平11-242644(JP,A)
特表平07-504286(JP,A)
米国特許第05941988(US,A)
米国特許第05898830(US,A)
米国特許第05872919(US,A)
米国特許第06182141(US,B1)
特開平01-226059(JP,A)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)

G06F 13/00

G06F 15/00