

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11) 特許出願公開番号

特開2010-21887

(P2010-21887A)

(43) 公開日 平成22年1月28日(2010.1.28)

(51) Int.Cl.	F I	テーマコード (参考)
H04L 12/56 (2006.01)	H04L 12/56 E	5C164
H04N 7/173 (2006.01)	H04N 7/173 630	5J104
H04L 12/46 (2006.01)	H04L 12/46 E	5K030
H04L 9/10 (2006.01)	H04L 9/00 621Z	5K033

審査請求 有 請求項の数 8 O L (全 10 頁)

(21) 出願番号	特願2008-181879 (P2008-181879)	(71) 出願人	000002185
(22) 出願日	平成20年7月11日 (2008. 7. 11)		ソニー株式会社
			東京都港区港南1丁目7番1号
		(74) 代理人	100067736
			弁理士 小池 晃
		(74) 代理人	100096677
			弁理士 伊賀 誠司
		(74) 代理人	100106781
			弁理士 藤井 稔也
		(74) 代理人	100113424
			弁理士 野口 信博
		(74) 代理人	100150898
			弁理士 祐成 篤哉

最終頁に続く

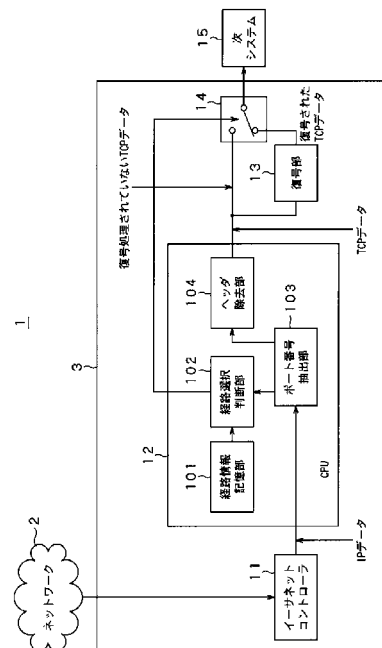
(54) 【発明の名称】 集積回路装置及びデータ伝送システム

(57) 【要約】

【課題】 ネットワークを介して取得したストリーミングデータを伝送する際の信号処理において主制御部としてのCPUの処理負担を軽減することを目的とする。

【解決手段】 集積回路装置1は、経路セレクタ14をCPU12外に備えることにより、ネットワーク2から受信したストリーミングデータを次システム15に伝送する際の信号処理におけるCPUへのバスラインを介したデータの出入り回数を従来よりも軽減することができる。

【選択図】 図1



【特許請求の範囲】**【請求項 1】**

ネットワークを介して情報処理端末よりデータを受信する受信制御部と、
上記受信制御部により受信されたデータが暗号化されているか否かの情報に基づいて次システムに伝送するデータの選択制御を行う経路選択判断部を有する主制御部と、
上記主制御部より出力される上記暗号化されているデータを復号する復号部と、
上記経路選択判断部の制御に基づいて上記主制御部より出力される復号処理されていないデータを取得するか上記復号部より出力される復号されたデータを取得するかを選択する経路セクタと
を備える集積回路装置。

10

【請求項 2】

上記ネットワークを介して受信したデータは、ストリーミングデータである請求項 1 記載の集積回路装置。

【請求項 3】

上記主制御部は、上記受信制御部により上記ネットワークを介して受信したデータから抽出した宛先ポート番号毎に当該データが暗号化されているか否かの情報を経路選択情報として記憶する記憶部をさらに備える請求項 1 記載の集積回路装置。

【請求項 4】

ネットワークを介して情報処理端末よりデータを受信する受信制御部を有する主制御部と、
上記受信制御部により受信されたデータが暗号化されているか否かの情報に基づいて次システムに伝送するデータの選択制御を行う経路選択判断部と、
上記主制御部より出力される上記暗号化されているデータを復号する復号部と、
上記経路選択判断部の制御に基づいて上記主制御部より出力される復号処理されていないデータを取得するか上記復号部より出力される復号されたデータを取得するかを選択する経路セクタと
を備える集積回路装置。

20

【請求項 5】

上記ネットワークを介して受信したデータは、ストリーミングデータである請求項 4 記載の集積回路装置。

30

【請求項 6】

上記主制御部は、上記受信制御部により上記ネットワークを介して受信したデータから抽出した宛先ポート番号毎に当該データが暗号化されているか否かの情報を経路選択情報として記憶する記憶部をさらに備える請求項 4 記載の集積回路装置。

【請求項 7】

情報処理端末と、ネットワークを介して上記情報処理端末に接続される集積回路とを備え、

上記集積回路は、

ネットワークを介して情報処理端末よりデータを受信する受信制御部と、
上記受信制御部により受信されたデータが暗号化されているか否かの情報に基づいて次システムに伝送するデータの選択制御を行う経路選択判断部を有する主制御部と、
上記主制御部より出力される上記暗号化されているデータを復号する復号部と、
上記経路選択判断部の制御に基づいて上記主制御部より出力される復号処理されていないデータを取得するか上記復号部より出力される復号されたデータを取得するかを選択する経路セクタと
を備えるデータ伝送システム。

40

【請求項 8】

情報処理端末と、ネットワークを介して上記情報処理端末に接続される集積回路装置とを備え、

上記集積回路は、

50

ネットワークを介して情報処理端末よりデータを受信する受信制御部を有する主制御部と、

上記受信制御部により受信されたデータが暗号化されているか否かの情報に基づいて次システムに伝送するデータの選択制御を行う経路選択判断部と、

上記主制御部より出力される上記暗号化されているデータを復号する復号部と、

上記経路選択判断部の制御に基づいて上記主制御部より出力される復号処理されていないデータを取得するか上記復号部より出力される復号されたデータを取得するかを選択する経路セクタと

を備えるデータ伝送システム。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、ネットワークを介して受信したデータに対し所定の信号処理を行う集積回路装置及びデータ伝送システムに関する。

【背景技術】

【0002】

インターネット等のネットワークを介して映像や音声等のマルチメディアファイルを取得する際に、データを受信すると同時に再生を行うストリーミングというデータの伝送方式が広く使用されている。

【0003】

通常、ユーザは、ファイルをダウンロードした後に開いて再生するが、動画等の大きいサイズのファイルを再生する際には非常に多くの時間を要してしまう。そこで、ファイルのダウンロードと同時にファイルを再生するストリーミング方式のアプリケーションソフトウェアを使用することにより、待ち時間を大幅に短縮することができる。このストリーミング方式に基づくファイルの再生では、たとえば低速な回線を利用した場合であってもマルチメディア等をリアルタイムに再生することができる。

【0004】

ところで、家庭内等においてLAN (Local Area Network) 等のネットワークを介してストリーミング方式により取得したデータを伝送する場合、著作権保護がされているコンテンツに対してはD T C P / I P (Digital Transmission Content Protection over Internet Protocol) に準拠した暗号化転送を行うことにより、コンテンツの再生を可能としている。また、一方、著作権保護がされていないコンテンツに対しては、暗号化を行わずにT C P / I P (Transmission Control Protocol/Internet Protocol) に準拠した転送を行うようにしている。

【0005】

このようなデータ伝送を行う集積回路装置において、主制御部としてのC P U (Central Processing Unit) は、イーサネット (登録商標) コントローラを経由して入力されたネットワークのI P フレームからT C P ヘッダ内のポート番号を読み取り、T C P データが暗号化されているデータであるか、暗号化されていないデータであるかを判断する。ここで、ストリーミングデータ、W e b データのいずれにおいても暗号化されている場合と暗号化なされていない場合がある。

【0006】

【特許文献1】特開2006-211227号公報

【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

【0007】

C P U は、暗号化されているデータに対してはI P ヘッダ及びT C P ヘッダを除去し、暗号化されているT C P データのみを復号部 (復号ブロック) に渡し、復号されたT C P データを復号部から受け取り、次システムのブロックに復号されたT C P データを入力する。次システムのブロックとしては、ストリーミングデータであればM P E G (Moving P

10

20

30

40

50

icture Experts Group) のデコーダ等、Web データであれば CPU 等を挙げることができる。

【0008】

ここで、ストリーミングのデータはデータ量が大きく、このような処理においては直ちに CPU のリソースを使ってしまう。特に、組み込み機器に使用される CPU では、ストリーミング帯域に限界があった。

【0009】

本発明は、このような従来の実情に鑑みてなされたものであり、ネットワークを介して取得したストリーミングデータを伝送する際の信号処理において CPU の処理負担を軽減することを目的とする。

【課題を解決するための手段】

【0010】

上述した目的を達成するために、本発明は、ネットワークを介して情報処理端末よりデータを受信する受信制御部と、上記受信制御部により受信されたデータが暗号化されているか否かの情報に基づいて次システムに伝送するデータの選択制御を行う経路選択判断部を有する主制御部と、上記主制御部より出力される上記暗号化されているデータを復号する復号部と、上記経路選択判断部の制御に基づいて上記主制御部より出力される復号処理されていないデータを取得するか上記復号部より出力される復号されたデータを取得するかを選択する経路セクタとを備える集積回路である。

【0011】

また、上述した目的を達成するために、本発明は、ネットワークを介して情報処理端末よりデータを受信する受信制御部を有する主制御部と、上記受信制御部により受信されたデータが暗号化されているか否かの情報に基づいて次システムに伝送するデータの選択制御を行う経路選択判断部と、上記主制御部より出力される上記暗号化されているデータを復号する復号部と、上記経路選択判断部の制御に基づいて上記主制御部より出力される復号処理されていないデータを取得するか上記復号部より出力される復号されたデータを取得するかを選択する経路セクタとを備える集積回路装置である。

【0012】

また、上述した目的を達成するために、本発明は、情報処理端末と、ネットワークを介して上記情報処理端末に接続される集積回路とを備え、上記集積回路は、ネットワークを介して情報処理端末よりデータを受信する受信制御部と、上記受信制御部により受信されたデータが暗号化されているか否かの情報に基づいて次システムに伝送するデータの選択制御を行う経路選択判断部を有する主制御部と、上記主制御部より出力される上記暗号化されているデータを復号する復号部と、上記経路選択判断部の制御に基づいて上記主制御部より出力される復号処理されていないデータを取得するか上記復号部より出力される復号されたデータを取得するかを選択する経路セクタとを備えるデータ伝送システムである。

【0013】

また、上述した目的を達成するために、本発明は、情報処理端末と、ネットワークを介して上記情報処理端末に接続される集積回路装置とを備え、上記集積回路は、ネットワークを介して情報処理端末よりデータを受信する受信制御部を有する主制御部と、上記受信制御部により受信されたデータが暗号化されているか否かの情報に基づいて次システムに伝送するデータの選択制御を行う経路選択判断部と、上記主制御部より出力される上記暗号化されているデータを復号する復号部と、上記経路選択判断部の制御に基づいて上記主制御部より出力される復号処理されていないデータを取得するか上記復号部より出力される復号されたデータを取得するかを選択する経路セクタとを備えるデータ伝送システムである。

【発明の効果】

【0014】

本発明によれば、ネットワークを介して取得したストリーミングデータを伝送する際の

10

20

30

40

50

信号処理において主制御部としてのCPUの処理負担を軽減することができる。

【発明を実施するための最良の形態】

【0015】

以下、本発明を適用した具体的な実施の形態について、図面を参照しながら詳細に説明する。

【0016】

図1は、本発明を適用した第1の実施の形態におけるデータ伝送システム1の構成を示す図である。ネットワーク2には、集積回路装置3及び情報処理端末であるサーバ（図示せず）が接続されている。集積回路装置3とサーバとは、TCP/IPに従って図2（A）に示す構造を有するTCPヘッダ及び図2（B）に示す構造を有するIPヘッダを付加したデータ（IPパケット）をストリーミング方式により送受信する。

10

【0017】

図2（A）に示すように、IPヘッダにおいて、バージョンフィールドは、IPヘッダの最初の4ビットのフィールドであり、IPプロトコルのバージョンを表す。ヘッダ長フィールドは、IPヘッダ中の4ビットのフィールドであり、IPヘッダ自身の長さを32ビットを1単位として表す。サービスタイプフィールドは、IPヘッダ中の8ビットのフィールドであり、IPパケットの要求するサービスの特徴を表す。ルータは、このフィールドを参照して要求された品質を実現するようにパケットを転送する。

【0018】

パケット長フィールドは、IPヘッダとIPデータとを加えたパケット全体の長さを8ビットで表す。識別子フィールドは、IPヘッダ中の16ビットのフィールドであり、各IPパケットを識別するために送信側ホストであるサーバが割り当てたID番号がセットされている。フラグフィールドは、IPヘッダ中の3ビットのフィールドであり、最初のビットは使用せず、2番目のビットでフラグメント化を許可するか否かを指定する。3番目のビットは、フラグメント化されている場合にそのフラグメントが元のIPパケットの途中か末尾かを表す。

20

【0019】

フラグメントオフセットフィールドは、IPヘッダ中の13ビットのフィールドであり、IPパケットがフラグメント化されている場合にそのフラグメントが何番目かを示す位置を表す。生存時間フィールドは、IPヘッダ中の8ビットのフィールドであり、IPパケットがインターネット上で生存できる最大時間を表す。

30

【0020】

プロトコルフィールドは、IPヘッダ中の8ビットのフィールドであり、IPパケットがカプセル化している上位層プロトコルの種類を表す。

【0021】

ヘッダチェックサムフィールドは、IPヘッダ中の16ビットのフィールドであり、ヘッダのみをCRC（Cyclic Redundancy Checking）でチェックする。送信元IPアドレスフィールドは、送信元のIPアドレスを表す。宛先IPアドレスフィールドは、宛先のIPアドレスを表す。

【0022】

オプションフィールドは、IPパケット伝送の際に特殊な処理を行うように指示する。パディングフィールドは、オプションを使用した場合にヘッダの長さを調整して32ビットの整数倍にする。

40

【0023】

また、図2（B）に示すように、TCPヘッダにおいて、送信元ポート番号フィールドは、送信元のアプリケーションが使用しているポート番号がセットされている。宛先ポート番号フィールドは、宛先のアプリケーションが使用するポート番号がセットされている。

【0024】

シーケンス番号フィールドは、送信側が何バイト目からのデータを送信するのかを表す

50

番号がセットされている。確認応答番号フィールドは、受信側が次にデータの何バイト目を要求するかを表す番号がセットされている。データオフセットフィールドは、TCPヘッダの長さを4バイトで表す。予約フィールドは、将来の拡張のために用意されたフィールドであり、現在は、全て0がセットされている。

【0025】

コードビットフィールドは、URG (Urget Flag)、ACK (Acknowledgement Flag)等のフラグがセットされている。ウィンドウサイズフィールドは、確認応答無しに受信できるデータサイズである受信ウィンドウサイズを通知する。チェックサムフィールドは、TCPヘッダとデータ部からなるセグメント全体のエラーを検出する。緊急ポインタフィールドは、URGフラグがオンになっている場合にデータの何処までが緊急データなのかを表す。

10

【0026】

図1に示すように、集積回路装置3は、受信制御部としてのイーサネットコントローラ11と、主制御部としてのCPU12と、復号部13と、経路セクタ14とを備える。

【0027】

イーサネットコントローラ11は、ネットワーク2より受信したIPパケットであるイーサネットフレームをCPU12のポート番号抽出部103に供給する。

【0028】

CPU12は、経路情報記憶部101と、経路選択判断部102と、宛先ポート番号(以下、ポート番号と略記する。)抽出部103と、ヘッダ除去部104とを備える。

20

【0029】

イーサネットコントローラ11より供給されたイーサネットフレーム(IPデータ)は、ポート番号抽出部103を経由してヘッダ除去部104に供給される。

【0030】

経路情報記憶部101は、CPU12が備えるキャッシュメモリ(図示せず)の一部領域からなり、ポート番号毎の経路情報を記憶する。

【0031】

集積回路装置3において、このポート番号毎の経路情報は次のように取得される。CPU12は、TCPデータのTCPヘッダ内に送信元ポート番号をセットしてネットワーク2を介してサーバにアクセスする。サーバは、集積回路装置3からの送信元ポート番号の要求に対し、宛先ポート番号としてストリーミングデータを集積回路装置3に送信する。

30

【0032】

その際、サーバが集積回路装置3に対して認証を要求した場合には、集積回路装置3は、ネットワーク2を介してサーバより暗号化されているデータを受信する。一方、サーバが集積回路装置3に対して認証を要求しない場合には、集積回路装置3は、ネットワーク2を介して暗号化されていないデータを受信する。ここで、認証方式としては、例えば共通鍵、暗号鍵等、種々の方式を用いることができる。CPU12は、この際のデータの情報をポート番号毎の経路情報として経路情報記憶部101に記憶させる。すなわち、経路情報記憶部101には、ポート番号と対応付けて、データの送信元(通信相手先)、データが暗号化されているか(サーバより認証要求されたか)、又は暗号化されていないか(サーバより認証要求されていないか)等の情報が記憶されている。

40

【0033】

ポート番号抽出部103は、イーサネットコントローラ11より供給されたイーサネットフレームのTCPヘッダからポート番号を抽出して経路選択判断部102に供給するとともにIPデータをヘッダ除去部104に供給する。

【0034】

経路選択判断部102は、経路情報記憶部101に記憶されているポート番号毎の経路情報を読み出し、このポート番号毎の経路情報に基づいて経路セクタ14を制御する。すなわち、経路選択判断部102は、経路情報記憶部101より読み出したポート番号毎の経路情報がデータが暗号化されている旨の情報である場合には、復号部13を介して復

50

号されたデータを選択するように制御するための制御信号を経路セクタ１４に供給する。また、経路選択判断部１０２は、経路情報記憶部１０１より読み出したポート番号毎の経路情報がデータが暗号化されていない旨の情報である場合には、ヘッダ除去部１０４より供給される復号されていないデータを選択するように制御するための制御信号を制御経路セクタ１４に供給する。

【００３５】

ヘッダ除去部１０４は、ＩＰデータよりＩＰヘッダ及びＴＣＰヘッダを取り除いてＴＣＰデータとする。そして、ヘッダ除去部１０４は、暗号化されているＴＣＰデータを復号部１３に供給する。又は、ヘッダ除去部１０４は、暗号化されていないため復号する必要のないＴＣＰデータを経路セクタ１４に供給する。

10

【００３６】

復号部１３は、ＣＰＵ１２のヘッダ除去部１０４から出力されて供給された暗号化されているＴＣＰデータを復号する処理を行う。

【００３７】

経路セクタ１４は、ＣＰＵ１２のヘッダ除去部１０４から、復号されているＴＣＰデータ又は復号されていないＴＣＰデータの何れのＴＣＰデータを選択するかについて経路選択判断部１０２の制御に基づいてスイッチを切り替えることにより経路を選択し、復号されているＴＣＰデータ又は復号されていないＴＣＰデータを次システムに送信する。

【００３８】

また、図３は、本発明を適用した第２の実施の形態におけるデータ伝送システム１Ａの構成を示す図である。この図３において、図１と同様の構成については同一の符号を付して説明を省略する。

20

【００３９】

集積回路装置３Ａは、上述の経路選択判断部１０２と経路セクタ１４とを同一のブロック（これを経路選択処理部１４Ａとする。）内に備える構成とする。

【００４０】

ネットワーク２より受信したイーサネットフレームは、イーサネットコントローラ１１を経由してＣＰＵ１２Ａのポート番号抽出部１０３を経てヘッダ除去部１０４へと供給される。そして、ＣＰＵ１２Ａからは、ＩＰヘッダ及びＴＣＰヘッダが取り除かれたＴＣＰデータが出力される。このＴＣＰデータは、暗号化されている場合には復号部１３に

30

【００４１】

また、ＣＰＵ１２Ａは、経路情報記憶部１０１よりポート番号毎の経路情報を読み出し、この経路情報を経路選択判断部１０２に供給する。経路選択判断部１０２は、ＣＰＵ１２Ａより供給されたポート番号毎の経路情報がＴＣＰデータが暗号化されている旨の情報である場合には、復号部１３を介して復号されたデータを選択するように制御するための制御信号を経路セクタ１４に供給する。また、経路選択判断部１０２は、ＣＰＵ１２Ａより供給されたポート番号毎の経路情報がＴＣＰデータが暗号化されていない旨の情報である場合には、ヘッダ除去部１０４より供給される復号されていないデータを選択するように制御するための制御信号を経路セクタ１４に供給する。

40

【００４２】

ところで、従来の集積回路装置においては、上述の経路セクタをＣＰＵが備える構成としていた。

【００４３】

図４は、従来のデータ伝送システムの構成例を示す図である。この図４においても図１と同様の構成については同一符号を付して説明を省略する。

【００４４】

従来のデータ伝送システムが備える集積回路装置１００において、ＣＰＵ１２Ｂは、イーサネットコントローラ１１よりネットワーク２を介してサーバより入力されたＩＰフレームからＴＣＰヘッダ内のポート番号を読み取り、ＴＣＰデータが暗号化されているか否

50

かを判断し、経路情報記憶部 101B に記憶されているポート番号毎の経路選択情報に基づいて経路セクタ 14 のスイッチ切替動作を制御する。この場合、CPU 12B へのバスラインを介したデータの出入り回数は 3 回となる。

【0045】

これに対し、上述の構成を備える本実施の形態における集積回路装置には、経路セクタを CPU 外に備えることにより、ネットワークから受信したストリーミングデータを次システムに伝送する際の信号処理において、CPU へのバスラインを介した出入の回数を 2 回とすることが可能になる。これにより、CPU のバス（図示せず）の使用帯域を従来の約 67% まで削減でき、空いたバス帯域において通過データ量を 1.5 倍まで増やすことができ、さらには CPU の帯域制御で空いたリソースを他の処理に当てることも可能になる。

10

【0046】

なお、本発明は上述した実施の形態のみに限定されるものではなく、本発明の要旨を逸脱しない範囲において種々の変更が可能であることは勿論である。

【図面の簡単な説明】

【0047】

【図 1】本発明を適用した第 1 の実施の形態におけるデータ伝送システムの構成を示す図である。

【図 2】(A) は IP ヘッダの構造を示す図であり、(B) は TCP ヘッダの構造を示す図である。

20

【図 3】本発明を適用した第 2 の実施の形態におけるデータ伝送システムの構成を示す図である。

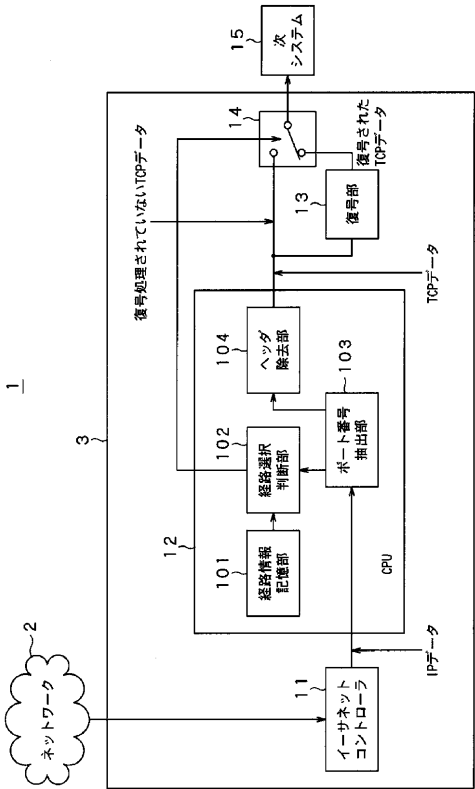
【図 4】従来のデータ伝送システムの構成を示す図である。

【符号の説明】

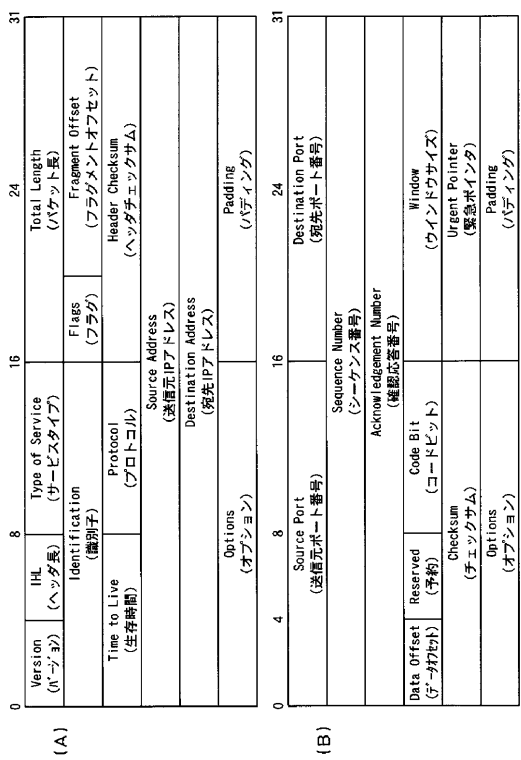
【0048】

1 データ伝送システム、2 ネットワーク、3 集積回路装置、11 イーサネットコントローラ、12 CPU、13 復号部、14 経路セクタ、101 経路情報記憶部、102 経路選択判断部、103 ポート番号抽出部、104 ヘッダ除去部

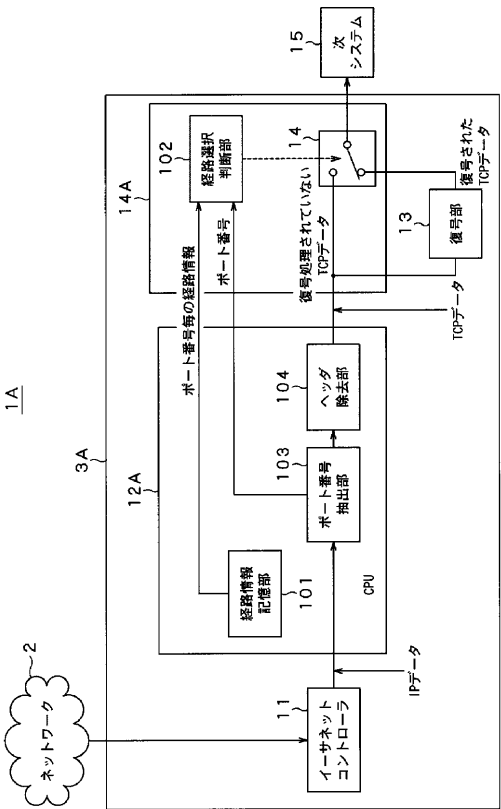
【図 1】



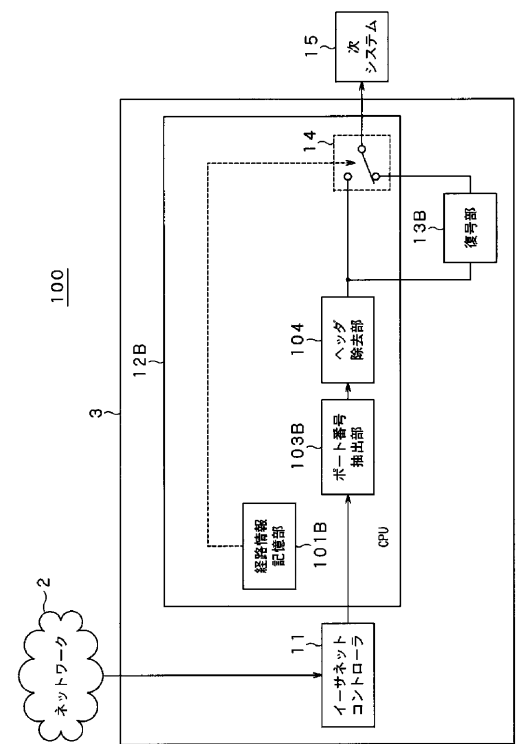
【図 2】



【図 3】



【図 4】



フロントページの続き

(72)発明者 小島 一夫

東京都港区港南一丁目7番1号 ソニー株式会社内

(72)発明者 柳本 薫

東京都港区港南一丁目7番1号 ソニー株式会社内

Fターム(参考) 5C164 TB13S UB03P UB41P YA21

5J104 AA01 AA18 JA03 NA02 NA39

5K030 GA13 HA08 HB02 HD03 JA11 KA04 KA17 LB16 LD19

5K033 AA03 CB02 CB06 CB08 DB18