#### (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2009-207084 (P2009-207084A)

(43) 公開日 平成21年9月10日(2009.9.10)

(51) Int.Cl.			FΙ			テーマコード (参考)
H04L	12/56	(2006.01)	HO4L	12/56	200F	5C164
HO4N	7/173	(2006.01)	HO4N	7/173	630	51064
нозм	7/30	(2006.01)	нозм	7/30	$\mathbf{Z}$	5KO3O

		審査請求	未請求 請求項の数 10 OL (全 18 頁)			
(21) 出願番号 (22) 出願日	特願2008-50004 (P2008-50004) 平成20年2月29日 (2008.2.29)	(71) 出願人	000004352 日本放送協会 東京都渋谷区神南2丁目2番1号			
		(74)代理人	100121119 弁理士 花村 泰伸			
		(72) 発明者	小田 周平 東京都世田谷区砧一丁目10番11号 日			
			本放送協会放送技術研究所内			
		(72)発明者	星野 春男			
			東京都世田谷区砧一丁目10番11号 日本放送協会放送技術研究所内			
		(72) 発明者	武智 秀			
		,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,	東京都世田谷区砧一丁目1〇番11号 日本放送協会放送技術研究所内			
			最終頁に続く			

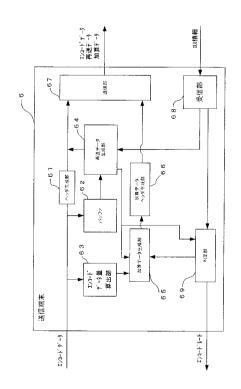
(54) 【発明の名称】送信装置、送信プログラム、受信装置及び受信プログラム

# (57)【要約】

【課題】通信網における輻輳状態等の変化に応じて、伝 送可能な帯域を正確に算出し、一層高い品質で、映像ま たは音声等のデータを伝送する。

【解決手段】送信端末6は、エンコードデータを蓄積す るバッファ62、受信装置3からロス情報を受信する受 信部68、ロス情報が示すエンコードデータをバッファ 62から読み出し再送データを生成する再送データ生成 部64、再送データ量からエンコードレートを算出し、 目標レートを上げた結果、または目標レートを下げた結 果エンコードレートが増加するように、目標レートを調 節する判定部69、加算データを生成する加算データ生 成部65、及び、エンコードデータ、再送データ及び加 算データを目標レートで送信する送信部67を備える。 これにより、エンコードレート及び目標レートは、通信 網4における輻輳状態等の変化に応じた値になり、高い 品質でデータを伝送できる。

# 【選択図】図2



#### 【特許請求の範囲】

#### 【請求項1】

伝送すべきデータを所定のエンコードレートで圧縮し、エンコードデータを出力するエンコーダと、前記エンコードデータを、通信網を介して受信装置へ送信する送信端末とを備えた送信装置において、

前記送信端末は、

前記エンコーダにより出力されたエンコードデータを蓄積するバッファと、

前記受信装置により受信されなかったエンコードデータを特定するためのロス情報を、 前記受信装置から受信する受信部と、

該受信部により受信されたロス情報で特定されるエンコードデータを、前記バッファから読み出し、再送データとして生成すると共に、該再送データの量を算出する再送データ 生成部と、

該再送データ生成部により算出された再送データ量に基づいて、エンコードレートを算出し、該エンコードレートが増加しているか否かを判定し、該判定結果に基づいて、目標レートを算出する判定部と、

前記エンコーダにより出力されたエンコードデータの量を算出するエンコードデータ量 算出部と、

前記エンコードデータ量算出部により算出されたエンコードデータ量、前記再送データ生成部により算出された再送データ量、及び、前記判定部により算出された目標レートに基づいて、加算データを生成する加算データ生成部と、

前記エンコーダにより出力されたエンコードデータ、前記再送データ生成部により生成された再送データ、及び、前記加算データ生成部により生成された加算データを、前記目標レートで受信装置へ送信する送信部と、を備えたことを特徴とする送信装置。

#### 【請求項2】

請求項1に記載の送信装置において、

前記判定部は、目標レートを上げた場合に、該目標レートと、該目標レートを上げた後の再送データ量とに基づいてエンコードレートを算出し、該エンコードレートが増加していると判定したときに、目標レートを更に上げるようにしたことを特徴とする送信装置。

## 【請求項3】

請求項1に記載の送信装置において、

前記判定部は、目標レートを上げた場合に、該目標レートと、該目標レートを上げた後の再送データ量とに基づいてエンコードレートを算出し、該エンコードレートが増加していないと判定したときに、目標レートを下げるようにしたことを特徴とする送信装置。

# 【請求項4】

請求項1に記載の送信装置において、

前記判定部は、目標レートを下げた場合に、該目標レートと、該目標レートを下げた後の再送データ量とに基づいてエンコードレートを算出し、該エンコードレートが増加していると判定したときに、目標レートを更に下げるようにしたことを特徴とする送信装置。

## 【請求項5】

請求項1に記載の送信装置において、

前記判定部は、目標レートを下げた場合に、該目標レートと、該目標レートを下げた後の再送データ量とに基づいてエンコードレートを算出し、該エンコードレートが増加していないと判定したときに、目標レートを上げるようにしたことを特徴とする送信装置。

# 【請求項6】

請求項1から5までのいずれか一項に記載の送信装置において、

前記加算データ生成部は、エンコードデータ量、再送データ量及び加算データ量の合計が目標レートになるように、加算データを生成することを特徴とする送信装置。

# 【請求項7】

エンコーダによって所定のエンコードレートで圧縮したエンコードデータを、通信網を介して受信装置へ送信する送信装置による送信プログラムであって、前記送信装置を構成

10

20

30

30

40

するコンピュータに、

前記エンコーダによって出力したエンコードデータをバッファに蓄積する処理と、

前記受信装置により受信されなかったエンコードデータを特定するためのロス情報を、 前記受信装置から受信する処理と、

前記受信したロス情報により特定されるエンコードデータを、前記バッファから読み出し、再送データとして生成すると共に、該再送データの量を算出する処理と、

前記算出した再送データ量に基づいて、エンコードレートを算出し、該エンコードレートが増加しているか否かを判定し、該判定結果に基づいて、目標レートを算出する処理と

前記エンコーダによって出力したエンコードデータの量を算出する処理と、

前記算出したエンコードデータ量、再送データ量及び目標レートに基づいて、加算データを生成する処理と、

前記エンコーダによって出力したエンコードデータ、前記算出した再送データ及び加算データを、前記目標レートで受信装置へ送信する処理と、を実行させる送信プログラム。

#### 【請求項8】

送信装置により通信網を介して送信されたエンコードデータを受信する受信端末と、前記エンコードデータを復号して元のデータを出力するデコーダとを備えた受信装置において、

前記受信端末は、

請求項1から6までのいずれか一項に記載の送信装置により、通信網を介して送信されたエンコードデータ、再送データ及び加算データを受信する受信部と、

該受信部により受信されたエンコードデータ、再送データ及び加算データを分離する分離部と、

該分離部により分離されたエンコードデータ及び再送データに基づいて、前記送信装置により送信されたエンコードデータ及び再送データのうち、前記受信部が受信していないエンコードデータ及び再送データを検出し、これらのデータを特定するためのロス情報を生成するロス検出部と、を備え、

前記分離部により分離されたエンコードデータ及び再送データを、前記デコーダに復号させることを特徴とする受信装置。

# 【請求項9】

請求項8に記載の受信装置において、

前記ロス情報検出部は、エンコードデータ及び再送データに付加されたシーケンス番号に基づいて、前記送信装置により送信されたエンコードデータ及び再送データのうち、前記受信部が受信していないエンコードデータ及び再送データを検出し、これらのデータに付加されたシーケンス番号をロス情報として生成することを特徴とする受信装置。

## 【請求項10】

送信装置により通信網を介して送信されたエンコードデータを受信し、デコーダによって前記エンコードデータを元のデータに復号する受信装置による受信プログラムであって、前記受信装置を構成するコンピュータに、

請求項7に記載の送信プログラムを実行する送信装置により、通信網を介して送信されたエンコードデータ、再送データ及び加算データを受信する処理と、

前 記 受 信 し た エ ン コ ー ド デ ー タ 、 再 送 デ ー タ 及 び 加 算 デ ー タ を 分 離 す る 処 理 と 、

前記分離したエンコードデータ及び再送データに基づいて、前記送信装置により送信されたエンコードデータ及び再送データのうち、受信していないエンコードデータ及び再送データを検出し、これらのデータを特定するためのロス情報を生成する処理と、

前記分離したエンコードデータ及び再送データを、前記デコーダによって復号する処理と、を実行させる受信プログラム。

【発明の詳細な説明】

# 【技術分野】

[0001]

10

20

30

40

本発明は、伝送可能な帯域が時間によって変動する通信網において、データ伝送を行いながら伝送可能帯域を算出し、伝送するデータ量を調整する技術に関する。

#### 【背景技術】

### [0002]

従来、ベストエフォートな通信網(例えば、インターネット)を用いた伝送システムが広く普及している。このような通信網によるデータ伝送の通信手順として、受信応答を確認する機構及び輻輳制御を行う機構を備えたTCP(Transmission control Protocol)が広く利用されている。

### [0003]

TCPによる通信手順を利用することにより、データ伝送の信頼性及び利用帯域の公平性を保つことができる。しかし、この手順では、データ伝送に要する時間が考慮されていないことから、映像及び音声等のストリーミング型データを送信するリアルタイム伝送には適していない。

# [0004]

インターネットの通信網におけるリアルタイム伝送は、UDP(User Datagram Protocol)による通信手順を利用することにより、この手順で定義されるパケットデータを伝送することにより実現することが可能である。また、映像及び音声等のデータ伝送を行うことを前提に、RTP(Real Time Transfer Protocol)による通信手順が知られており、広く利用されている。

#### [0005]

しかし、UDP及びRTPでは、一般的に必要となるデータの型を定義しているのみで、欠落(ロス)したデータを回復させる機構、及び送信データの流量制御の機構については、ユーザが個別に対応しなければならない。

#### [0006]

通信網において欠落したデータを回復させる機構としては、ARQ(Automatic Repeat Request)と呼ばれるデータ再送機構や、誤り訂正能力をもったパケットを予め送信するFEC(Forward Error Correction)と呼ばれる機構等が利用されている。また、輻輳制御については通信網の状態に応じた送信レートを算出するためにTFRC(TCP Friendly Rate Control)による通信方式が提案されている。

# [ 0 0 0 7 ]

TFRCによる通信方式は、通信網の往復時間長、パケットのロス率、パケットのサイズからTCPで伝送を行った場合と同程度の伝送レートを算出するものであり、通信網の状態に応じて妥当な伝送可能帯域を算出することができる。

# [ 0 0 0 8 ]

ところで、通信網を利用して伝送するデータの種類、性質を考えた場合、そのデータは次の2つに区分することができる。第1のデータは、伝送を行うにあたり送信すべき全データ量が予め決まっており、データ送信の時間間隔を考慮する必要のないデータである。例えば、文字データが該当する。第2のデータは、伝送を行うにあたり送信すべき全データ量が予め決まっておらず、データ送信の時間間隔を考慮する必要のあるデータ、すなわちリアルタイムで伝送する必要のあるデータである。例えば、映像及び音声等のデータが該当する。

## [0009]

前述した第1のデータを伝送するシステムでは、輻輳の状態に応じながら流量を調整して、一時的にデータの送信を停止することにより、データの消失を回避しながら、他の通信との公平性を保つことができ、輻輳状態の悪化を防ぐことができる。

#### [0010]

これに対し、前述した第2のデータを伝送するシステムでは、そのデータ量は圧縮技術により調整できるが、圧縮の度合いを高めるほど映像音声の品質は劣化するため、なるべく高いエンコードレート(圧縮率)で伝送することが求められる。また、途切れることな

10

20

30

40

くデータを伝送し続ける必要があり、一時的にデータの送信を停止することができない。 その時々で変化する通信網の状態に応じて、その時点で伝送可能帯域を正確に算出し、その帯域内に収まるように映像及び音声等のデータの圧縮率を調整することにより、通信網の状態に応じた、最も品質の高い映像及び音声等のデータの伝送が可能となる。

#### [0011]

通信網の状態に応じて、高い品質の映像及び音声等のデータを誤りなく所用時間内に伝送するためには、伝送可能帯域を算出し、その帯域に収まるように、映像及び音声等のデータを圧縮するレート制御手法が用いられる。

### [0012]

TCPによるレート制御手法は、受信装置の受付可能データ量を示すウィンドウサイズを調節することにより行われる。具体的には、データ損失等のロスが発生した場合、ウィンドウサイズを大幅に狭める、すなわち受信可能データ量を少なくすることにより、送信データ量を減らして輻輳を回避する。このレート制御手法によれば、ウィンドウサイズの調整は時々の通信網の状態に応じて行われるが、サイズ調整の幅が大きいため、多数のユーザが公平に通信帯域を利用できるが、通信網の帯域を最大限に利用することはできない。また、映像及び音声等のデータのようなリアルタイム性のあるデータに対して、常に一定の帯域利用を保証することもできない。

# [0013]

また、TFRCによるレート制御手法は、通信網においてTCP手順により伝送を行った場合の使用帯域を推定し、送信データ量を制御することにより行われる。このレート制御手法によれば、TCPによってデータを伝送している他のユーザとの間で公平性を保つことはできるが、通信網の利用可能帯域の最大値を算出することはできず、また、リアルタイム性のあるデータ、例えばストリームデータのための帯域利用を保証することもできない。

#### [0014]

一方、一般的なTCPの手順を用いることなく、ストリームデータの送信量を上昇させながら、ロスの増大を検出すると共に、連続したロスの発生を検出することにより、データの送信量の上限を求める手法がある(例えば、特許文献 1 を参照)。

# [0015]

【特許文献1】特開2005-269236号公報

#### 【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

# [0016]

しかし、複数端末によりトラフィックが集合して構成されたインターネットのような通信網においては、ロスの発生量及びロスの連続量は絶えず変化する。このため、ある一定のロスの発生量を閾値として、送信するデータ量を変化させた場合、そのときのデータ送信量が、必ずしも送信可能な最大量となるわけではない。

#### [0017]

同様に、ロスの発生量が増えた場合であっても、再送または誤り訂正等の手法を用いてロスが回復可能である限り、送信するデータ量を増やすことにより、高いエンコードレートのデータを送ることができる場合がある。これにより、高い品質の映像音声データを伝送することができる。

## [0018]

前述した特許文献1において、例えば、ロスが発生する頻度の変化、及びロスが連続して発生したときのデータ量等を、ある一定の閾値で検出し、その値によってエンコードレートを変化させた場合、そのエンコードレートは通信網の状態によって変化するが、その時点で送信可能なデータ量は最大値を示すものではない。通信網は、ルータによる帯域制限を受けていたり、故障していたり、その他の要因により発生する輻輳状態によって変化するものである。つまり、通信網における伝送可能帯域は、その通信網の状態変化に応じて変化するものである。

10

20

30

40

#### [0019]

そこで、これらの問題を鑑み、本発明の目的は、通信網における輻輳状態等の変化に応じて、伝送可能な帯域を正確に算出し、一層高い品質で、映像または音声等のデータを伝送可能な送信装置、送信プログラム、受信装置及び受信プログラムを提供することにある

# 【課題を解決するための手段】

#### [0020]

前記目的を達成するために、請求項1の発明は、伝送すべきデータを所定のエンコード レートで圧縮し、エンコードデータを出力するエンコーダと、前記エンコードデータを、 通信網を介して受信装置へ送信する送信端末とを備えた送信装置において、前記送信端末 が、前記エンコーダにより出力されたエンコードデータを蓄積するバッファと、前記受信 装置により受信されなかったエンコードデータを特定するためのロス情報を、前記受信装 置から受信する受信部と、該受信部により受信されたロス情報で特定されるエンコードデ ータを、前記バッファから読み出し、再送データとして生成すると共に、該再送データの 量 を 算 出 す る 再 送 デ ー タ 生 成 部 と 、 該 再 送 デ ー タ 生 成 部 に よ り 算 出 さ れ た 再 送 デ ー タ 量 に 基づいて、エンコードレートを算出し、該エンコードレートが増加しているか否かを判定 し、該判定結果に基づいて、目標レートを算出する判定部と、前記エンコーダにより出力 されたエンコードデータの量を算出するエンコードデータ量算出部と、前記エンコードデ ータ量算出部により算出されたエンコードデータ量、前記再送データ生成部により算出さ れた再送データ量、及び、前記判定部により算出された目標レートに基づいて、加算デー タを生成する加算データ生成部と、前記エンコーダにより出力されたエンコードデータ、 前 記 再 送 デ ー 夕 生 成 部 に よ り 生 成 さ れ た 再 送 デ ー 夕 、 及 び 、 前 記 加 算 デ ー 夕 生 成 部 に よ り 生成された加算データを、前記目標レートで受信装置へ送信する送信部と、を備えたこと を特徴とする。

### [0021]

また、請求項2の発明は、請求項1に記載の送信装置において、前記判定部が、目標レートを上げた場合に、該目標レートと、該目標レートを上げた後の再送データ量とに基づいてエンコードレートを算出し、該エンコードレートが増加していると判定したときに、目標レートを更に上げるようにしたことを特徴とする。

# [ 0 0 2 2 ]

また、請求項3の発明は、請求項1に記載の送信装置において、前記判定部が、目標レートを上げた場合に、該目標レートと、該目標レートを上げた後の再送データ量とに基づいてエンコードレートを算出し、該エンコードレートが増加していないと判定したときに、目標レートを下げるようにしたことを特徴とする。

# [0023]

また、請求項4の発明は、請求項1に記載の送信装置において、前記判定部が、目標レートを下げた場合に、該目標レートと、該目標レートを下げた後の再送データ量とに基づいてエンコードレートを算出し、該エンコードレートが増加していると判定したときに、目標レートを更に下げるようにしたことを特徴とする。

#### [0024]

また、請求項5の発明は、請求項1に記載の送信装置において、前記判定部が、目標レートを下げた場合に、該目標レートと、該目標レートを下げた後の再送データ量とに基づいてエンコードレートを算出し、該エンコードレートが増加していないと判定したときに、目標レートを上げるようにしたことを特徴とする。

#### [0025]

また、請求項 6 の発明は、請求項 1 から 5 までのいずれか一項に記載の送信装置において、前記加算データ生成部が、エンコードデータ量、再送データ量及び加算データ量の合計が目標レートになるように、加算データを生成することを特徴とする。

#### [0026]

また、請求項7の発明は、エンコーダによって所定のエンコードレートで圧縮したエン

10

20

30

40

コードデータを、通信網を介して受信装置へ送信する送信装置による送信プログラムであって、前記送信装置を構成するコンピュータに、前記エンコーダによって出力したエンコードデータをバッファに蓄積する処理と、前記受信装置により受信されなかったエンコードデータを特定するためのロス情報を、前記受信装置から受信する処理と、前記受信する処理と、前記受信する処理と、前記があ出した再送データの量を算出する処理と、前記エンコードレートを算出して、該判定結果に基づいて、目標レートを算出する処理と、前記エンコードデータ量、方で受信表では、前記エンコードデータの量を算出する処理と、前記エンコードデータ最近に基づいて、加算データを生成する処理と、前記エンコーダによりで受信装置へ送信する処理と、を実行させることを特徴とする。

[0027]

また、請求項8の発明は、送信装置により通信網を介して送信されたエンコードデータを受信する受信端末と、前記エンコードデータを復号して元のデータを出力するデコーダとを備えた受信装置において、前記受信端末が、請求項1から6までのいずれか一項に記載の送信装置により、通信網を介して送信されたエンコードデータ、再送データ及び加算データを受信する受信部と、該受信部により受信されたエンコードデータ、再送データ及び再送データを分離する分離部と、該分離部により分離されたエンコードデータ及び再送データに基づいて、前記送信装置により送信されたエンコードデータ及び再送データのうち、前記受信部が受信していないエンコードデータ及び再送データを検出し、これらのデータを特定するためのロス情報を生成するロス検出部と、を備え、前記分離部により分離されたエンコードデータ及び再送データを、前記デコーダに復号させることを特徴とする

[0028]

また、請求項9の発明は、請求項8に記載の受信装置において、前記ロス情報検出部は、エンコードデータ及び再送データに付加されたシーケンス番号に基づいて、前記送信装置により送信されたエンコードデータ及び再送データのうち、前記受信部が受信していないエンコードデータ及び再送データを検出し、これらのデータに付加されたシーケンス番号をロス情報として生成することを特徴とする。

[0029]

また、請求項10の発明は、送信装置により通信網を介して送信されたエンコードデータを受信し、デコーダによって前記エンコードデータを元のデータに復号する受信装置による受信プログラムであって、前記受信装置を構成するコンピュータに、請求項7に記載の送信プログラムを実行する送信装置により、通信網を介して送信されたエンコードデータ、再送データ及び加算データを受信する処理と、前記受信したエンコードデータ、再送データ及び加算データを分離する処理と、前記分離したエンコードデータ及び再送データに基づいて、前記送信装置により送信されたエンコードデータ及び再送データを特定するためのロス情報を生成する処理と、前記分離したエンコードデータ及び再送データを、前記データを検出し、これらのデータを特定するためのロス情報を生成する処理と、前記分離したエンコードデータ及び再送データを、前記データを持つよって復号する処理と、を実行させることを特徴とする。

【発明の効果】

[0030]

以上のように、本発明によれば、送信装置が、受信装置において受信されなかったデータを示すロス情報から再送データを生成し、再送データからエンコードレートを算出し、エンコードレートの増減結果から目標レートを算出し、その目標レートになるように、エンコードデータ、再送データ及び加算データを受信装置へ送信するようにした。これにより、エンコードレート及び目標レートは、通信網における輻輳状態等の変化に応じた値になり、伝送可能な帯域を正確に算出することができる。したがって、一層高い品質で、映像または音声等のデータを伝送することが可能となる。

10

20

30

40

#### 【発明を実施するための最良の形態】

### [0031]

以下、本発明を実施するための最良の形態について図面を用いて詳細に説明する。

#### 〔伝送システム〕

まず、伝送システムについて説明する。図1は、本発明の実施形態による送信装置及び受信装置を含む伝送システムの構成を示す全体図である。この伝送システム1は、送信装置2、受信装置3及び通信網4により構成され、送信装置2及び受信装置3は、通信網4を介して接続され、データの送受信を行う。

#### [0032]

送信装置 2 は、映像音声データの圧縮(エンコード、符号化)を行い、通信網 4 を介して受信装置 3 へ送信する。映像音声データを圧縮するのは、通信網 4 を効率よく利用するためである。通信網 4 においてデータのロスが発生した場合、送信装置 2 は、再送データを生成して再送を行う。ここで、通信網 4 が例えばインターネットのようなベストエフォートなネットワークである場合、その時々の状態に応じてロスの頻度は変化し、一定期間に送信可能なデータ量は変動する。

#### [ 0 0 3 3 ]

受信装置3は、送信装置2により通信網4を介して送信されたデータを受信し、復号(デコード)を行う。また、受信したデータが欠落している場合、すなわち欠落したデータ(ロスデータ)が存在する場合、データの再送を要求するためのロス情報を送信装置2へ送信する。例えば、RTPを用いてデータの送受信が行われる場合、ロス情報は、ロスデータの箇所を示すシーケンス番号である。

#### [ 0 0 3 4 ]

# 〔送信装置〕

送信装置 2 は、エンコーダ 5 及び送信端末 6 を備えている。エンコーダ 5 は、送信端末 6 からエンコードレートを入力し、そのエンコードレートに従って映像音声データの圧縮を行い、エンコードデータを出力する。エンコーダ 5 は、高いエンコードレートで圧縮処理を行うほど、元の映像音声データに近い品質のエンコードデータを出力することができるが、そのエンコードデータ量は増加してしまう。一方、低いエンコードレートで圧縮処理を行うほど、元の映像音声データに比較して劣化した品質のエンコードデータを出力することになるが、そのエンコードデータ量は減少する。

#### [0035]

送信端末6は、エンコーダ5からエンコードデータを入力し、通信網4を介して受信装置3へ送信する。また、送信端末6は、受信装置3からロス情報を受信し、そのロス情報に従って再送データを生成して再送信する。さらに、送信端末6は、送信データ量の合計が、後述する手順によって算出される目標レートとなるように、エンコードデータ及び再送データに加えて、加算データを生成して送信する。加算データは、送信データ量の調整を目的とするもので、データの内容はどのようなものでも構わない。

#### [0036]

また、送信端末6は、例えばRTPにより規定された手順を用いることにより、シーケンス番号をエンコードデータに付加する。これにより、受信装置3は、エンコードデータに付加されたシーケンス番号から、エンコードデータを一意に識別することができ、ロスデータを特定することができる。さらに、送信端末6は、後述する手順に従ってエンコードレートを算出し、エンコーダ5を制御する。

# [0037]

#### 〔受信装置〕

受信装置3は、受信端末7及びデコーダ8を備えている。受信端末7は、送信装置2の送信端末6からエンコードデータ、再送データ及び加算データを受信し、再送データによってエンコードデータのロスを修復し、エンコードデータとしてデコーダ8に出力すると共に、受信したエンコードデータ及び再送データからロスデータを特定し、ロスデータの箇所を示すロス情報を生成して送信装置2へ送信する。受信装置3は、例えばRTCP(

10

20

30

40

RTP Control Protocol)により規定された手順を用いることにより、RTPと整合性を保ちながら、ロス情報を送信装置2へ送信することができる。

# [0038]

デコーダ8は、受信端末7からエンコードデータを入力し、エンコードデータを復号して元の映像音声データを生成し、出力する。

#### [0039]

#### 〔送信端末〕

次に、送信装置2に備えた送信端末6について詳細に説明する。図2は、図1に示した送信端末6の構成を示すブロック図である。この送信端末6は、ヘッダ生成部61、バッファ62、エンコードデータ量算出部63、再送データ生成部64、加算データ生成部65、加算データヘッダ生成部66、送信部67、受信部68及び判定部69を備えている

# [0040]

ヘッダ生成部61は、エンコーダ5からエンコードデータを入力し、エンコードデータにヘッダを付加し、ヘッダが付加されたエンコードデータを送信部67に出力する。ヘッダは、受信装置3の受信端末7において、エンコードデータと後述する再送データ及び加算データとを識別するために用いられる。

#### [0041]

バッファ62は、エンコーダ5からエンコードデータを入力し、一定量のエンコードデータを蓄積する。バッファ62に蓄積される一定量のエンコードデータは、再送データ生成部64に読み出され、エンコードデータの再送のために用いられる。したがって、バッファ62には、送信端末6がエンコードデータを送信し、受信装置3から口ス情報を受信して再送データを生成するまでの時間に相当する量のエンコードデータが蓄積される。

#### [0042]

エンコードデータ量算出部63は、エンコーダ5からエンコードデータを入力し、エンコードデータ量を算出し、そのエンコードデータ量を加算データ生成部65に出力する。

#### [0043]

受信部 6 8 は、受信端末 7 からロス情報を受信し、そのロス情報を再送データ生成部 6 4 及び判定部 6 9 に出力する。

# [0044]

再送データ生成部64は、受信部68からロス情報を入力し、そのロス情報を、再送すべきエンコードデータの情報を特定するために用い、ロス情報に従ってバッファ62からエンコードデータを読み出し、再送データを生成する。例えば、エンコードデータにはシーケンス番号が付加されており、ロス情報は、そのシーケンス番号を含む情報とする。では、アッファ62から、そのシーケンス番号が付加されているエンコードデータを読み出し、再送データを生成する。そして、再送データ生成部64は、再送データにヘッダを付加し、本の、カッグが付加された再送データを送信部67に出力する。ヘッダは、再送データとエンコードデータ及び後述する加算データとを識別するために用いられる。また、再送データ生成部64は、生成した再送データから再送データ量を算出し、加算データ生成部65及び判定部69に出力する。

### [0045]

判定部69は、受信部68からロス情報を、再送データ生成部64から再送データ量をそれぞれ入力し、後述する手順に従って目標レート及びエンコードレートを算出する。そして、目標レートを加算データ生成部65に出力し、エンコードレートをエンコーダ5に出力する。これにより、エンコーダ5は、判定部69が出力するエンコードレートにより制御される。

# [0046]

加算データ生成部 6 5 は、エンコードデータ量算出部 6 3 からエンコードデータ量を、再送データ生成部 6 4 から再送データ量を、判定部 6 9 から目標レートをそれぞれ入力し

10

20

30

40

、以下の式を満たすように、加算データ量を算出して加算データを生成する。

目標レート=エンコードデータ量+再送データ量+加算データ量

そして、その加算データを加算データヘッダ生成部66に出力する。尚、加算データは、 エンコードデータ等を目標レートで送信するために加算されるデータであるから、前述の とおり、ダミーデータ等のそれ自体に意味を持たないデータを用いてもよい。

#### [0047]

加算データヘッダ生成部66は、加算データ生成部65から加算データを入力し、加算データにヘッダを付加し、ヘッダが付加された加算データを送信部67に出力する。ヘッダは、加算データとエンコードデータ及び再送データとを識別するために用いられる。

## [0048]

送信部 6 7 は、ヘッダ生成部 6 1 からヘッダが付加されたエンコードデータを、再送データ生成部 6 4 からヘッダが付加された再送データを、加算データヘッダ生成部 6 6 からヘッダが付加された加算データをそれぞれ入力し、これらのデータを、通信網 4 を介して受信装置 3 へ送信する。

#### [0049]

#### 〔受信端末〕

次に、受信装置3に備えた受信端末7について詳細に説明する。図3は、図1に示した受信端末7の構成を示すブロック図である。この受信端末7は、受信部71、加算データ分離部72、バッファ73、ヘッダ除去部74、ロス検出部75及び送信部76を備えている。

#### [0050]

受信部71は、送信端末6から通信網4を介してエンコードデータ、再送データ及び加算データを受信する。加算データ分離部72は、受信部71からこれらのデータを入力し、エンコードデータ、再送データ及び加算データにそれぞれ分離する。加算データ分離部72は、分離したエンコードデータ及び再送データをバッファ73に蓄積する。

#### [0051]

バッファ73は、加算データ分離部72からエンコードデータ及び再送データを入力して定量のエンコードデータ及び再送データを蓄積する。バッファ73に蓄積される一定量のエンコードデータ及び再送データは、ヘッダ除去部74に読み出され、ロスのあったデータの出力のために用いられる。したがって、バッファ73は、ロスのあった手データを入力してから、加算データ分離部72からそのロスのあった再送 ロスカカするまでの間、入力したエンコードデータを一時的に蓄積する。この場合、この場合、この場合では、ボッファ73に蓄積されることにより、その口スは同じた後に、ボッファ73は、エンコードデータを入力してから所定時間が経過した後に、エンコードデータ及び再送データをバッファ73かのとする。この場合、ヘッダ除去部74は、所定時間をカウントするために、バッファ73がエンコードデータを入力したタイミングに関する情報を、予め入力しておくものとする。

#### [0052]

ヘッダ除去部74は、エンコードデータ及び再送データをバッファ73から読み出し、 エンコードデータ及び再送データに付加されたヘッダを除去し、元のエンコードデータに 戻してデコーダ8に出力する。

# [ 0 0 5 3 ]

ロス検出部 7 5 は、加算データ分離部 7 2 からエンコードデータ及び再送データを入力し、未だ受信していないデータ、すなわちロスデータを検出して特定し、そのロスデータを特定するために必要なロス情報(例えば、R T P によりエンコードデータが送信される場合、ロス情報の内容は未受信データ(ロスデータ)のシーケンス番号となる。)を生成し、送信部 7 6 に出力する。例えば、ロス検出部 7 5 は、エンコードデータ及び再送データに付加されたシーケンス番号を昇順または降順に並べ、そのシーケンス番号に抜けがあ

10

20

30

40

るか否かを判定し、抜けがあると判定した場合に、ロスデータを検出したとして、その抜けているシーケンス番号を含むロス情報を生成する。

# [0054]

送信部76は、ロス検出部75からロス情報を入力し、通信網4を介して送信装置2へ送信する。ここで、ロス情報とは、通信網4内でロスしたエンコートデータ及び再送データそれ自体であってもよいし、ロスの割合、ロス数、ロスデータの位置等の情報であってもよい。

# [0055]

### 〔判定部〕

次に、送信装置2に備えた送信端末6における判定部69の処理について詳細に説明する。判定部69は、図2に示したように、受信部68からロス情報を、再送データ生成部64から再送データ量をそれぞれ入力し、ロス情報に基づいて目標レート及びエンコードレートを算出し、目標レートを加算データ生成部65に出力し、エンコードレートをエンコーダ5に出力する。具体的には、ロス情報から再送データ量を算出し、前回(のサンプリングにて)算出した目標レートから再送データ量を減算してエンコードレートを算出する。そして、算出したエンコードレートを、図示しない記憶部に記憶する。そして、今回算出したエンコードレートと、記憶部から読み出した前回算出したエンコードレートと比較し、その比較結果に応じて、予め設定された量だけ目標レートを上下させる。詳細については後述する。

# [0056]

ここで、目標レートは、送信端末 6 から送信される全てのデータ量(全出力データ量)を決めるものであり、現在の通信網 4 の状態に応じて、常にエンコードレートが増加するように設定される。詳細については後述する。送信端末 6 は、送信する全てのデータ量が目標レートとなるように、エンコードデータ及び再送データに加えて加算データを送信する。この場合、エンコードデータと再送データの合計が目標レートを上回っているときは、加算データは送信されず、エンコードデータと再送データの合計が送信端末 6 の全出力データ量となる。エンコードレートは、目標レートから、ロス情報によって算出される再送データ量を引いた値であり、この値によりエンコーダ 5 が制御される。

## [0057]

# 〔送信端末の処理〕

次に、送信端末6の処理について説明する。送信端末6は、後述するように、モード1及びモード2の処理を行う。まず、モードについて説明する。このモードは、送信端末6の処理を示すものであり、通信網4におけるロスの発生状況に応じて、モード1及びモード2に区別される。モード1は、目標レートを上げることでエンコードレートが増加する状態の処理をいい、モード2は、目標レートを下げることでエンコードレートが増加する状態の処理をいう。

# [0058]

まず、モード1における送信端末6の処理について説明する。送信端末6は、目標レートを上げる場合、全出力データ量が目標レートとなるように、エンコードデータ及び再送データに加えて加算データも送信する。そして、送信端末6は、ロス情報を受信端末7から受信することにより、再送データ生成部64にて、目標レートで送信した場合の再送データ量を算出することができる。判定部69は、現在の目標レートから再送データ量を引いた値をエンコードレートとすることにより、エンコードデータのロスを再送データによって回復することができる。

# [0059]

ここで、目標レートを上げたことに伴いロスが増加し、目標レートを上げた以上に再送データ量が増えた場合、エンコードレートは、現在の目標レートから再送データ量を引いて算出される値だから、前回のエンコードレートと比較して減少する。この場合、送信端末 6 は、モード 2 の処理に移行し、目標レートを下げる。一方、目標レートを上げたことに伴いロスが増加し、目標レートを上げた以上に再送データ量が増えなかった場合、エン

10

20

30

40

10

20

30

40

50

コードレートは、前回のエンコードレートと比較して増加する。この場合、送信端末 6 は 、モード 1 の処理を繰り返し、目標レートを上げる。

# [0060]

次に、モード 2 における送信端末 6 の処理について説明する。例えば、通信網 4 において帯域制限がある場合に、送信端末 6 が、この帯域制限値を超えて目標レートを設定し、この目標レートに相当する全出力データ量のエンコードデータ等を送信したとすると、帯域制限を超えて送信されたデータは全てロスとなり、全出力データ量における再送データの割合は増加する。そして、エンコードレートは減少するが、エンコードレートが減少した結果エンコードデータが減少し、その結果、ロス情報によって算出される再送データ量は減少する。

[0061]

ここで、目標レートを下げたことに伴いロスが減少し、目標レートを下げた以上に再送データ量が減少した場合、エンコードレートは、前回のエンコードレートと比較して増加する。この場合、送信端末6は、再び目標レートを下げる。一方、目標レートを下げたことに伴いロスが減少し、目標レートを下げた以上に再送データ量が減少しなかった場合、エンコードレートは、前回のエンコードレートと比較して減少する。この場合、送信端末6は、モード1の処理に移行し、目標レートを上げる。

[0062]

次に、前述したモード1及びモード2における送信端末6の処理の詳細について、図4及び図5を用いて説明する。図4は、モード1及びモード2における送信端末6の処理を示すフローチャートである。図5は、送信端末6により送信されるデータの構成を示す図である。図4において、処理開始時の送信データ(送信端末6により送信される全てのデータ)の構成を、図5の(401)とする。モード1の処理が、ステップS1~ステップS4であり、モード2の処理が、ステップS5~ステップS8である。

[0063]

ステップ S 1 において、送信端末 6 は、判定部 6 9 にて目標レートを上げ、加算データ 生成部 6 5 にて目標データに基づいて所定量の加算データを生成し、送信部 6 7 にてエンコードデータ、再送データ及び加算データを送信する。その際の送信データの構成は( 4 0 2 ) となる。

[0064]

ステップS2において、送信端末6は、受信部68にてロス情報を受信し、再送データ生成部64にてロス情報から再送データ量を算出する。ステップS3において、送信端末6は、判定部69にて現在の目標レートから再送データ量を引いてエンコードレートを算出し、エンコーダ5に出力してエンコーダ5を制御する。ステップS3にて算出されたエンコードレートが前回のエンコードレートよりも増加している場合、その送信データの構成は(403)となる。

[0065]

ステップS4において、送信端末6は、判定部69にて、ステップS3で算出されたエンコードレートが前回のエンコードレートよりも増加しているか否かを判定する。ここでは、今回のエンコードレートが前回のエンコードレートよりも増加していると判定するので(ステップS4、Yes)、処理はステップS1へ移行し、目標レートを上げる。その際の送信データの構成は(404)となる。

[0066]

そして、送信端末6は、ステップS2を経てステップS3において、エンコードレートを算出し、エンコーダ5を制御する。ステップS3にて算出されたエンコードレートが前回のエンコードレートよりも減少している場合、その送信データの構成は(405)となる。

[0067]

ステップ 4 において、送信端末 6 は、判定部 6 9 にて、ステップ S 3 で算出されたエンコードレートが前回のエンコードレートよりも増加しているか否かを判定する。ここでは

10

20

30

40

50

、今回のエンコードレートが前回のエンコードレートよりも増加していないと判定するので(ステップS4、No)、処理はステップS5へ移行し、目標レートを下げる。この場合、エンコードレートは、ステップ3において減少しており、受信端末7から要求される再送データ量も減少することが予想される。目標レートを下げることにより、再送データ量が減少すれば、エンコードレートは増加することになる。

#### [0068]

ステップ 5 において、送信端末 6 は、判定部 6 9 にて目標レートを下げ、加算データ生成部 6 5 にて目標データに基づいて所定量の加算データを生成し、送信部 6 7 にてエンコードデータ及び再送データを送信する。その際の送信データの構成は( 4 0 6 )となる。

#### [0069]

ステップS6において、送信端末6は、受信部68にてロス情報を受信し、再送データ生成部64にてロス情報から再送データ量を算出する。ステップS7において、送信端末6は、判定部69にて現在の目標レートから再送データ量を引いてエンコードレートを算出し、エンコーダ5に出力してエンコーダ5を制御する。ステップS7にて算出されたエンコードレートが前回のエンコードレートよりも増加している場合、その送信データの構成は(407)となる。

#### [0070]

ステップS8において、送信端末6は、判定部69にて、ステップS7で算出されたエンコードレートが前回のエンコードレートよりも増加しているか否かを判定する。ここでは、今回のエンコードレートが前回のエンコードレートよりも増加していると判定するので(ステップS8、Yes)、処理はステップS5へ移行し、目標レートを下げる。その際の送信データの構成は(408)となる。

### [0071]

そして、送信端末6は、ステップS6を経てステップS7において、エンコードレートを算出し、エンコーダ5を制御する。ステップS7にて算出されたエンコードレートが前回のエンコードレートよりも減少している場合、その送信データの構成は(409)となる。

# [0072]

ステップ8において、送信端末6は、判定部69にて、ステップS7で算出されたエンコードレートが前回のエンコードレートよりも増加しているか否かを判定する。ここでは、今回のエンコードレートが前回のエンコードレートよりも増加していないと判定するので(ステップS8、No)、処理はステップS1へ移行し、目標レートを上げる。その際の送信データの構成は(410)となる。このように、送信端末6は、目標レートを上下し、エンコードデータを増減することにより、前述した同様のステップを繰り返す。

# [ 0 0 7 3 ]

# 〔シミュレーション結果〕

次に、図1に示した伝送システム1のシミュレーション結果について、図6及び図7を用いて説明する。このシミュレーションは、図1に示した伝送システム1の構成において、シミュレータを用いてロスを発生させたものである。図6及び図7において、縦軸はレート(Mbps)及びロス率(%)を示し、横軸は時間(sec)を示している。(A)は、送信装置2により送信されるデータの送信レート(目標レート)を示し、(B)は受信装置3により受信されるデータの受信レートを示し、(C)は送信装置2に備えた送信端末6の判定部69が算出するエンコードレートを示し、(D)は送信装置2に備えたエンコーダ5により出力されるエンコードデータ(NULLパケット削除後のデータ)のレート(出力レート)を示し、(E)はシミュレータにより発生させた、データの1秒間におけるロス率を示す。

## [0074]

図6(1)は、ロス率を約10%に固定した場合の変化を示しており、(A)送信レート、(B)受信レート及び(C)エンコードレートが共に増加していることがわかる。このとき、送信端末6は、図4に示したモード1の処理を行っている。すなわち、目標レー

10

20

30

40

50

トを上げ、ロス率が一定の10%を維持しており、それに伴ってエンコードレートを増加 する処理を行っている。

# [0075]

図6(2)は、通信網4が30Mbpsで帯域制限されている状況を示しており、(A)送信レート、(B)受信レート及び(C)エンコードレートが共に増加しておらず、増減を繰り返していることがわかる。このとき、送信端末6は、図4に示したモード1及びモード2の処理を繰り返している。すなわち、目標レートは増減しているため、エンコードレートも増減している。

### [0076]

尚、(C)エンコードレートと、(D)エンコーダ 5 により出力されるエンコードデータのレート(出力レート)とが対応していないのは、後者の出力レートが、エンコーダ 5 によりエンコードされる映像音声データの種類に応じて異なるからである。

#### [0077]

図7(1)は、ロス率を約5%に固定した場合の変化を示しており、(A)送信レートである目標レートが、設定した最大レートの約40Mbpsで安定していることがわかる。このとき、送信端末6は、図4に示したモード1及びモード2の処理を繰り返している

# [0078]

図 7 (2)は、通信網 4 が約 3 0 M b p s で帯域制限されている状況を示しており((B)受信レートが約 3 0 M b p s で安定している。)、(A)送信レート、(B)受信レート及び(C)エンコードレートが共に(1)に比べて減少していることがわかる。このとき、ロス情報により再送データ量が増加しているため、エンコードレートが減少している。

#### [0079]

図7(3)は、通信網4が30Mbpsで帯域制限された結果の状況を示しており、(A)送信レートである目標レートが下がっていることがわかる。このとき、送信端末6は、図4に示したモード1の処理において、エンコードレートが減少したため、モード2の処理に移行して目標レートを下げている。この場合、目標レートが下がったことに伴い通信網4においてロスが減り、再送データ量は減少する。再送データ量が減少した分だけ、エンコードレートを上げていることになる。

#### [0800]

図7(4)は、(3)と同様に、(A)送信レートである目標レートが下がっていることがわかる。このとき、送信端末6は、図4に示したモード2の処理において、エンコードレートが増加した場合に目標レートを下げている通信網4が30Mbpsで帯域制限された結果の状況を示しており、(A)送信レートである目標レートが下がっていることがわかる。このとき、送信端末6は、図4に示したモード1の処理において、エンコードレートが減少したため、モード2の処理に移行して目標レートを下げている。

#### [0081]

尚、送信装置2及び受信装置3は、CPU、RAM等の揮発性の記憶媒体、ROM等の不揮発性の記憶媒体、及びインターフェース等を備えたコンピュータによってそれぞれ構成される。送信装置2に備えた送信端末6のヘッダ生成部61、バッファ62、エンコードデータ量算出部63、再送データ生成部64、加算データ生成部65、加算データへが生成部66、送信部67、受信部68及び判定部69の各機能は、これらの機能を記述したプログラムをCPUに実行させることによりそれぞれ実現される。受信装置3に備えた受信端末7の受信部71、加算データ分離部72、バッファ73、ヘッダ除去部74、ロス検出部75及び送信部76の各機能は、これらの機能を記述したプログラムをCPUに実行させることによりそれぞれ実現される。これらのプログラムは、磁気ディスク(フロッピィーディスク、ハードディスク等)、光ディスク(CD・ROM、DVD等)、半導体メモリ等の記憶媒体に格納して頒布することもできる。

# [0082]

以上のように、本発明の実施形態によれば、送信装置 2 に備えた送信端末 6 が、目標レートを上げることによりエンコードレートを増加させるモード 1 の処理と、目標レートを下げることによりエンコードレートを増加させるモード 2 の処理とを繰り返すことにより、エンコードレートが増加するように目標レートを決定することができる。したがって、送信端末 6 は、通信網 4 における輻輳状態等の変化に応じて、伝送可能な帯域を正確に算出し、映像音声データを送信することができる。

[0083]

また、本発明の実施形態によれば、送信装置 2 に備えた送信端末 6 が、目標レートを上げた場合、加算データを加えて送信し、そして、受信したロス情報に基づいて必要となる再送データ量を算出し、エンコードデータ及び再送データが目標レートの範囲内に収まるようにエンコードレートを制御するようにした。これにより、常に再送データによってエンコードデータのロスを回復できる。つまり、送信端末 6 により算出されたエンコードレートは、再送データにより回復できることを前提とした最大のエンコードデータ量に対応したレートとなる。したがって、送信端末 6 は、輻輳状態等の変化のある通信網 4 において、一層高い品質で、映像音声データを送信することができる。

[0084]

以上、実施形態を上げて本発明を説明したが、本発明は前記実施形態に限定されるものではなく、その技術思想を逸脱しない範囲で種々変形可能である。前記実施形態では、図1に示したように、伝送システム1は、1台の送信装置2、1台の受信装置3及び通信網4により構成されているが、本発明は、送信装置2及び受信装置3の台数を限定するものではない。また、前記実施形態では、伝送システム1において送受信されるデータを映像音声データとして説明したが、本発明は、映像音声データに限定するものではなく、他のデータであってもよい。

[0085]

また、前記実施形態では、判定部69が、ロス情報に基づいて目標レート及びエンコードレートを算出し、目標レートを加算データ生成部65に出力し、エンコードレートをエンコーダ5に出力するようにしたが、予め設定された上限値を超える場合に、その上限値を目標レートとして加算データ生成部65に出力するようにしてもよい。この場合、目標レートの最大値が制限されるから、通信網4に伝送されるデータ量が制限され、送信装置2による通信網4の専有を回避することができる。つまり、他の送信装置との間で、バランスよく通信網4を共用することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

[0086]

【図1】本発明の実施形態による送信装置及び受信装置を含む伝送システムの構成を示す 全体図である。

【 図 2 】 本発明の実施形態による送信装置に備えた送信端末の構成を示すブロック図である。

【 図 3 】 本 発 明 の 実 施 形 態 に よ る 受 信 装 置 に 備 え た 受 信 端 末 の 構 成 を 示 す ブ ロ ッ ク 図 で ある。

【図4】送信端末の処理を示すフローチャートである。

【図5】送信装置により送信されるデータの構成を示す図である。

【図6】伝送システムのシミュレーション結果を示す図である。

【図7】伝送システムのシミュレーション結果を示す図である。

【符号の説明】

[0087]

- 1 伝送システム
- 2 送信装置
- 3 受信装置
- 4 通信網
- 5 エンコーダ

20

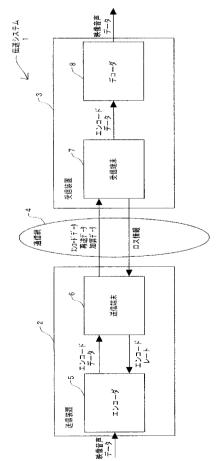
10

30

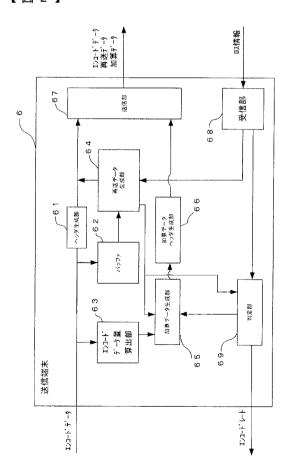
40

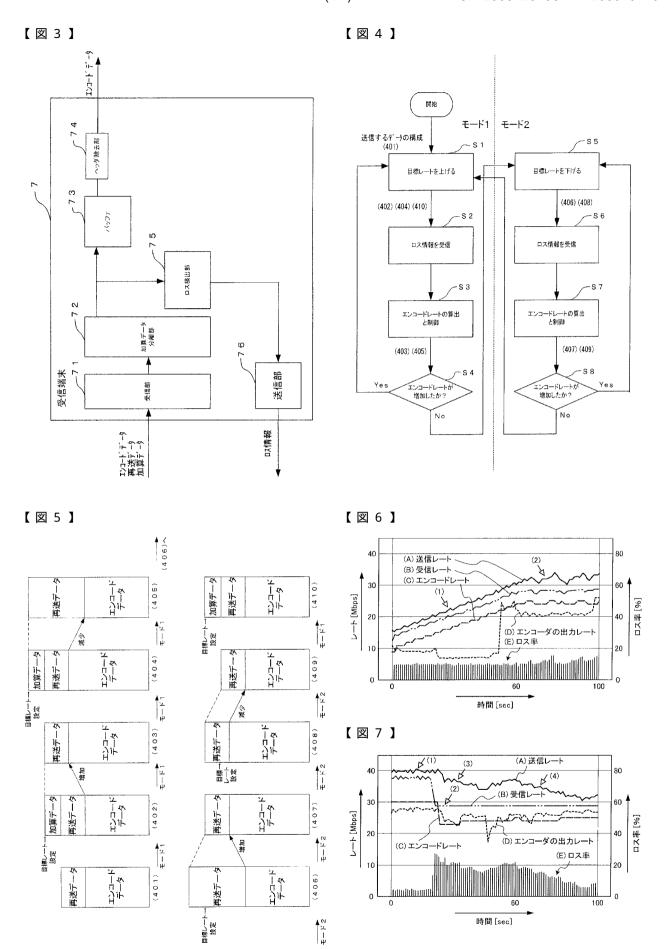
- 6 送信端末
- 7 受信端末
- 8 デコーダ
- 6 1 ヘッダ生成部
- 62 バッファ
- 6 3 エンコードデータ量算出部
- 6 4 再送データ生成部
- 6 5 加算データ生成部
- 6 6 加算データヘッダ生成部
- 6 7 送信部
- 6 8 受信部
- 6 9 判定部
- 7 1 受信部
- 7 2 加算データ分離部
- 73 バッファ
- 7 4 ヘッダ除去部
- 7 5 ロス検出部
- 7 6 送信部

# 【図1】



# 【図2】





# フロントページの続き

(72)発明者 上村 和宏

東京都世田谷区砧一丁目 1 0 番 1 1 号 日本放送協会放送技術研究所内

(72)発明者 馬場 秋継

東京都世田谷区砧一丁目10番11号 日本放送協会放送技術研究所内

Fターム(参考) 5C164 GA03 SB21S SB29S SB46P

5J064 BC01 BC08 BC14 BD02

5K030 GA13 LC09 LC11 MB09 MB10