

(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2010-278845

(P2010-278845A)

(43) 公開日 平成22年12月9日(2010.12.9)

(51) Int.Cl. F I テーマコード (参考)
H04L 12/56 (2006.01) H04L 12/56 I O O A 5 K O 3 O
H04L 7/00 (2006.01) H04L 7/00 Z 5 K O 4 7

審査請求 未請求 請求項の数 15 O L (全 27 頁)

(21) 出願番号 特願2009-130191 (P2009-130191) (22) 出願日 平成21年5月29日 (2009. 5. 29)	(71) 出願人 000004226 日本電信電話株式会社 東京都千代田区大手町二丁目3番1号 (74) 代理人 100072718 弁理士 古谷 史旺 (74) 代理人 100116001 弁理士 森 俊秀 (72) 発明者 武智 宏人 東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日 本電信電話株式会社内 Fターム(参考) 5K030 GA12 HA08 KA03 LA19 LB06 MB13 5K047 AA06 BB15
---	---

(54) 【発明の名称】 パケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法

(57) 【要約】

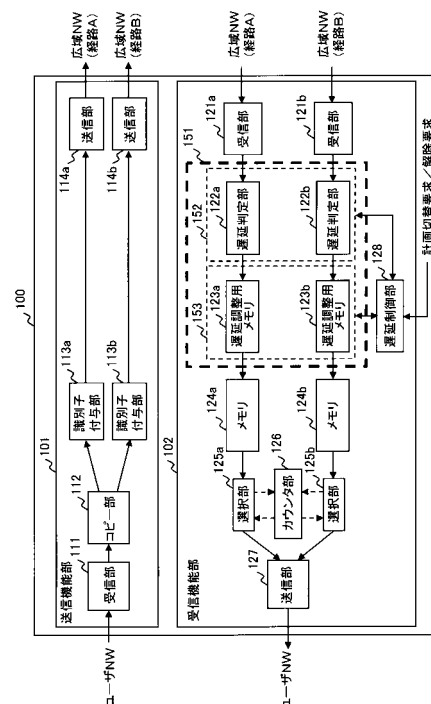
【課題】

従来のパケット無中断伝送システムは、経路切替時に遅延揺らぎが発生するという問題があった。

【解決手段】

本発明に係るパケット無中断伝送システムは、順序識別子を付加したパケットを複製して複数の経路で送信する送信側と、複数の経路から受信する同一識別子が付加されたパケットの中から早着パケットを選択して下流に転送する受信側とを有するパケット無中断伝送システムにおいて、前記受信側で下流に転送するパケットを第1の経路の受信パケットから第2の経路の受信パケットに切り替える指示を与える切替指示手段と、前記切替指示手段から指示された時点以降に前記第1の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第2の経路から受信されるまでの遅延時間が予め設定した閾値より長い場合に、前記遅延時間が前記閾値以下になるまで切替元の第1の経路のパケットを徐々に遅延させるパケット遅延手段とを設けたことを特徴とする。

【選択図】 図4



【特許請求の範囲】**【請求項 1】**

順序識別子を付加したパケットを複製して複数の経路で送信する送信側と、複数の経路から受信する同一識別子が付加されたパケットの中から早着パケットを選択して下流に転送する受信側とを有するパケット無中断伝送システムにおいて、

前記受信側で下流に転送するパケットを第 1 の経路の受信パケットから第 2 の経路の受信パケットに切り替える指示を与える切替指示手段と、

前記切替指示手段から指示された時点以降に前記第 1 の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第 2 の経路から受信されるまでの遅延時間が予め設定した閾値より長い場合に、前記遅延時間が前記閾値以下になるまで切替元の第 1 の経路のパケットを徐々に遅延させるパケット遅延手段と

10

を設けたことを特徴とするパケット無中断伝送システム。

【請求項 2】

請求項 1 に記載のパケット無中断伝送システムにおいて、

前記パケット遅延手段は、

前記切替指示手段から指示された時点以降に前記第 1 の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第 2 の経路から受信するまでの遅延時間を判定する遅延判定手段と、

受信パケットを受信順に一時的に保持して読み出し指令に応じて受信順に受信パケットを読み出す遅延調整メモリと、

前記遅延判定手段が判定した遅延時間が 0 より大きい場合に、前記遅延時間が 0 以下になるまで切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を時間に比例して増加させる遅延制御手段と

20

で構成されることを特徴とするパケット無中断伝送システム。

【請求項 3】

請求項 1 に記載のパケット無中断伝送システムにおいて、

前記パケット遅延手段は、

前記切替指示手段から指示された時点以降に前記第 1 の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第 2 の経路から受信するまでの遅延時間を判定する遅延判定手段と、

受信パケットを受信順に一時的に保持して読み出し指令に応じて受信順に受信パケットを読み出す遅延調整メモリと、

30

前記遅延判定手段が判定した遅延時間が 0 より大きい場合に、前記遅延時間が 0 以下になるまで切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を所定時間ずつ段階的に増加させる遅延制御手段と

で構成されることを特徴とするパケット無中断伝送システム。

【請求項 4】

請求項 2 または 3 に記載のパケット無中断伝送システムにおいて、

前記切替指示手段により切り替えられた切替先の第 2 の経路の受信パケットから切替元の第 1 の経路の受信パケットに戻す指示を与える切替解除指示手段をさらに設け、

前記遅延制御手段は、前記切替解除指示手段から解除指示が与えられた時点以降に前記切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を時間に反比例して減少させる

40

ことを特徴とするパケット無中断伝送システム。

【請求項 5】

請求項 2 または 3 に記載のパケット無中断伝送システムにおいて、

前記切替指示手段により切り替えられた切替先の第 2 の経路の受信パケットから切替元の第 1 の経路の受信パケットに戻す指示を与える切替解除指示手段をさらに設け、

前記遅延制御手段は、前記切替解除指示手段から解除指示が与えられた時点以降に前記切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を時間に反比例して減少させる

ことを特徴とするパケット無中断伝送システム。

50

【請求項 6】

順序識別子を付加したパケットを複製して複数の経路で送信する送信機能部と、複数の経路から受信する同一識別子が付加されたパケットの中から早着パケットを選択して下流に転送する受信機能部とを有するパケット無中断切替装置において、

前記受信機能部は、

下流に転送するパケットを第 1 の経路の受信パケットから第 2 の経路の受信パケットに切り替える指示を与える切替指示手段と、

前記切替指示手段から指示された時点以降に前記第 1 の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第 2 の経路から受信されるまでの遅延時間が予め設定した閾値より長い場合に、前記遅延時間が前記閾値以下になるまで切替元の第 1 の経路のパケットを徐々に遅延させるパケット遅延手段と

10

で構成されることを特徴とするパケット無中断切替装置。

【請求項 7】

請求項 6 に記載のパケット無中断切替装置において、

前記パケット遅延手段は、

前記切替指示手段から指示された時点以降に前記第 1 の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第 2 の経路から受信するまでの遅延時間を判定する遅延判定手段と、

受信パケットを受信順に一時的に保持して読み出し指令に応じて受信順に受信パケットを読み出す遅延調整メモリと、

前記遅延判定手段が判定した遅延時間が 0 より大きい場合に、前記遅延時間が 0 以下になるまで切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を時間に比例して増加させる遅延制御手段と

20

で構成されることを特徴とするパケット無中断切替装置。

【請求項 8】

請求項 6 に記載のパケット無中断切替装置において、

前記パケット遅延手段は、

前記切替指示手段から指示された時点以降に前記第 1 の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第 2 の経路から受信するまでの遅延時間を判定する遅延判定手段と、

受信パケットを受信順に一時的に保持して読み出し指令に応じて受信順に受信パケットを読み出す遅延調整メモリと、

30

前記遅延判定手段が判定した遅延時間が 0 より大きい場合に、前記遅延時間が 0 以下になるまで切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を所定時間ずつ段階的に増加させる遅延制御手段と

で構成されることを特徴とするパケット無中断切替装置。

【請求項 9】

請求項 7 または 8 に記載のパケット無中断切替装置において、

前記切替指示手段により切り替えられた切替先の第 2 の経路の受信パケットから切替元の第 1 の経路の受信パケットに戻す指示を与える切替解除指示手段をさらに設け、

前記遅延制御手段は、前記切替解除指示手段から解除指示が与えられた時点以降に前記切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を時間に反比例して減少させる

40

ことを特徴とするパケット無中断切替装置。

【請求項 10】

請求項 7 または 8 に記載のパケット無中断切替装置において、

前記切替指示手段により切り替えられた切替先の第 2 の経路の受信パケットから切替元の第 1 の経路の受信パケットに戻す指示を与える切替解除指示手段をさらに設け、

前記遅延制御手段は、前記切替解除指示手段から解除指示が与えられた時点以降に前記切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す毎に与えられる遅延量を所定時間ずつ段階的に減少させる

ことを特徴とするパケット無中断切替装置。

50

【請求項 1 1】

順序識別子を付加したパケットを複製して複数の経路で送信する送信側と、複数の経路から受信する同一識別子が付加されたパケットの中から早着パケットを選択して下流に転送する受信側とを有するパケット無中断伝送システムで用いられるパケット無中断切替方法において、

前記受信側で下流に転送するパケットを第 1 の経路の受信パケットから第 2 の経路の受信パケットに切り替える指示を与える切替指示手順と、

前記切替指示手順から指示された時点以降に前記第 1 の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第 2 の経路から受信されるまでの遅延時間が予め設定した閾値より長い場合に、前記遅延時間が前記閾値以下になるまで切替元の第 1 の経路のパケットを徐々に遅延させるパケット遅延手順と

10

を設けたことを特徴とするパケット無中断切替方法。

【請求項 1 2】

請求項 1 1 に記載のパケット無中断切替方法において、

前記パケット遅延手順は、

前記切替指示手順から指示された時点以降に前記第 1 の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第 2 の経路から受信するまでの遅延時間を判定する遅延判定手順と、

受信パケットを受信順に一時的に保持して読み出し指令に応じて受信順に受信パケットを読み出す遅延調整メモリと、

前記遅延判定手順が判定した遅延時間が 0 より大きい場合に、前記遅延時間が 0 以下になるまで切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を時間に比例して増加させる遅延制御手順と

20

で構成されることを特徴とするパケット無中断切替方法。

【請求項 1 3】

請求項 1 1 に記載のパケット無中断切替方法において、

前記パケット遅延手順は、

前記切替指示手順から指示された時点以降に前記第 1 の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第 2 の経路から受信するまでの遅延時間を判定する遅延判定手順と、

受信パケットを受信順に一時的に保持して読み出し指令に応じて受信順に受信パケットを読み出す遅延調整メモリと、

30

前記遅延判定手順が判定した遅延時間が 0 より大きい場合に、前記遅延時間が 0 以下になるまで切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を所定時間ずつ段階的に増加させる遅延制御手順と

で構成されることを特徴とするパケット無中断切替方法。

【請求項 1 4】

請求項 1 2 または 1 3 に記載のパケット無中断切替方法において、

前記切替指示手順により切り替えられた切替先の第 2 の経路の受信パケットから切替元の第 1 の経路の受信パケットに戻す指示を与える切替解除指示手順をさらに設け、

前記遅延制御手順は、前記切替解除指示手順から解除指示が与えられた時点以降に前記切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を時間に反比例して減少させる

40

ことを特徴とするパケット無中断切替方法。

【請求項 1 5】

請求項 1 2 または 1 3 に記載のパケット無中断切替方法において、

前記切替指示手順により切り替えられた切替先の第 2 の経路の受信パケットから切替元の第 1 の経路の受信パケットに戻す指示を与える切替解除指示手順をさらに設け、

前記遅延制御手順は、前記切替解除指示手順から解除指示が与えられた時点以降に前記切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す毎に与えられる遅延量を所定時間ずつ段階的に減少させる

ことを特徴とするパケット無中断切替方法。

50

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、パケットを複製して複数の異なる経路で伝送する技術を用いるパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法に関する。

【背景技術】

【0002】

近年、パケット通信における高信頼化技術として、送信側では順序識別子を挿入したパケットを複製して複数経路に分けて送信し、受信側では各経路から到着するパケットの到着順序を判別して早着パケットを下流に送信するようにしたパケット伝送方法が考えられている（例えば、特許文献1参照）。このようなパケット伝送方法では、一部の経路に障害が発生してその経路のパケットが未達となった場合でも、複数経路の少なくとも1つの経路が正常であれば正常な経路に切り替えることによってパケット損失の発生を回避できるので、高信頼のパケット通信を実現できるという利点がある。

【先行技術文献】

【特許文献】

【0003】

【特許文献1】特許第4074268号公報

【発明の概要】

【発明が解決しようとする課題】

【0004】

上記のようなパケット無中断伝送システムは、経路故障時や運用側の指示による経路切替時に、別系統の経路から到着したパケットを選択して下流に転送するようになっている。ところが、各系統の伝送路の長さが異なるため、複数系統の伝送路を流れる同じ識別子を有するパケットの到着時間には伝送路長差に相当する遅延が生じる。この結果、パケット間隔が大きく変換する揺らぎが経路切替時に発生する原因となる。特に、ストリーミング伝送などリアルタイムでの伝送を必要とするパケット通信においては、このような遅延による揺らぎの発生をできるだけ抑えなければならないという課題がある。

【0005】

本発明の目的は、経路切替時の揺らぎの発生を最小限に抑えることができるパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法を提供することである。

【課題を解決するための手段】

【0006】

本発明に係る請求項1のパケット無中断伝送システムは、順序識別子を付加したパケットを複製して複数の経路で送信する送信側と、複数の経路から受信する同一識別子が付加されたパケットの中から早着パケットを選択して下流に転送する受信側とを有するパケット無中断伝送システムにおいて、前記受信側で下流に転送するパケットを第1の経路の受信パケットから第2の経路の受信パケットに切り替える指示を与える切替指示手段と、前記切替指示手段から指示された時点以降に前記第1の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第2の経路から受信されるまでの遅延時間が予め設定した閾値より長い場合に、前記遅延時間が前記閾値以下になるまで切替元の第1の経路のパケットを徐々に遅延させるパケット遅延手段とを設けたことを特徴とする。

【0007】

これにより、伝送路が短く遅延時間が短い短系の経路のパケットトラフィックから伝送路が長く遅延時間が長い長系の経路のパケットトラフィックに切り替える場合に、切替時のパケット間隔が急激に変化することがなくなり、短系と長系の遅延時間差による揺らぎの発生を抑えることができる。

【0008】

本発明に係る請求項2のパケット無中断伝送システムは、請求項1に記載のパケット無

10

20

30

40

50

中断伝送システムにおいて、前記パケット遅延手段は、前記切替指示手段から指示された時点以降に前記第 1 の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第 2 の経路から受信するまでの遅延時間を判定する遅延判定手段と、受信パケットを受信順に一時的に保持して読み出し指令に応じて受信順に受信パケットを読み出す遅延調整メモリと、前記遅延判定手段が判定した遅延時間が 0 より大きい場合に、前記遅延時間が 0 以下になるまで切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を時間に比例して増加させる遅延制御手段とで構成されることを特徴とする。

【 0 0 0 9 】

これにより、短系から長系へのパケットトラフィックの切替時において、パケット間隔が時間に比例して徐々に変化するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎの発生を抑えることができる。

10

【 0 0 1 0 】

本発明に係る請求項 3 のパケット無中断伝送システムは、請求項 1 に記載のパケット無中断伝送システムにおいて、前記パケット遅延手段は、前記切替指示手段から指示された時点以降に前記第 1 の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第 2 の経路から受信するまでの遅延時間を判定する遅延判定手段と、受信パケットを受信順に一時的に保持して読み出し指令に応じて受信順に受信パケットを読み出す遅延調整メモリと、前記遅延判定手段が判定した遅延時間が 0 より大きい場合に、前記遅延時間が 0 以下になるまで切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を所定時間ずつ段階的に増加させる遅延制御手段とで構成されることを特徴とする。

20

【 0 0 1 1 】

これにより、短系から長系へのパケットトラフィックの切替時において、パケット間隔が所定時間ずつ段階的に変化するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎの発生を抑えることができる。

【 0 0 1 2 】

本発明に係る請求項 4 のパケット無中断伝送システムは、請求項 2 または 3 に記載のパケット無中断伝送システムにおいて、前記切替指示手段により切り替えられた切替先の第 2 の経路の受信パケットから切替元の第 1 の経路の受信パケットに戻す指示を与える切替解除指示手段をさらに設け、前記遅延制御手段は、前記切替解除指示手段から解除指示が与えられた時点以降に前記切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を時間に反比例して減少させることを特徴とする。

30

【 0 0 1 3 】

これにより、短系から長系へ切り替えたパケットトラフィックを再び長系から短系へ戻す場合でも、パケット間隔が時間に反比例して徐々に変化するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎの発生を抑えることができる。

【 0 0 1 4 】

本発明に係る請求項 5 のパケット無中断伝送システムは、請求項 2 または 3 に記載のパケット無中断伝送システムにおいて、前記切替指示手段により切り替えられた切替先の第 2 の経路の受信パケットから切替元の第 1 の経路の受信パケットに戻す指示を与える切替解除指示手段をさらに設け、前記遅延制御手段は、前記切替解除指示手段から解除指示が与えられた時点以降に前記切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を所定時間ずつ段階的に減少させることを特徴とする。

40

【 0 0 1 5 】

これにより、短系から長系へ切り替えたパケットトラフィックを再び長系から短系へ戻す場合でも、パケット間隔が所定時間ずつ段階的に変化するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎの発生を抑えることができる。

【 0 0 1 6 】

本発明に係る請求項 6 のパケット無中断切替装置は、順序識別子を付加したパケットを複製して複数の経路で送信する送信機能部と、複数の経路から受信する同一識別子が付加されたパケットの中から早着パケットを選択して下流に転送する受信機能部とを有するパ

50

ケット無中断切替装置において、前記受信機能部は、下流に転送するケットを第１の経路の受信ケットから第２の経路の受信ケットに切り替える指示を与える切替指示手段と、前記切替指示手段から指示された時点以降に前記第１の経路から受信するケットと同一のケットが前記第２の経路から受信されるまでの遅延時間が予め設定した閾値より長い場合に、前記遅延時間が前記閾値以下になるまで切替元の第１の経路のケットを徐々に遅延させるケット遅延手段とで構成されることを特徴とする。

【００１７】

これにより、伝送路が短く遅延時間が短い短系の経路のケットトラフィックから伝送路が長く遅延時間が長い長系の経路のケットトラフィックに切り替える場合に、切替時のケット間隔が急激に変化することがなくなり、短系と長系の遅延時間差による揺らぎの発生を抑えることができる。

10

【００１８】

本発明に係る請求項７のケット無中断切替装置は、請求項６に記載のケット無中断切替装置において、前記ケット遅延手段は、前記切替指示手段から指示された時点以降に前記第１の経路から受信するケットと同一のケットが前記第２の経路から受信するまでの遅延時間を判定する遅延判定手段と、受信ケットを受信順に一時的に保持して読み出し指令に応じて受信順に受信ケットを読み出す遅延調整メモリと、前記遅延判定手段が判定した遅延時間が０より大きい場合に、前記遅延時間が０以下になるまで切替元の第１の経路の受信ケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を時間に比例して増加させる遅延制御手段とで構成されることを特徴とする。

20

【００１９】

これにより、短系から長系へのケットトラフィックの切替時において、ケット間隔が時間に比例して徐々に変化するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎの発生を抑えることができる。

【００２０】

本発明に係る請求項８のケット無中断切替装置は、請求項６に記載のケット無中断切替装置において、前記ケット遅延手段は、前記切替指示手段から指示された時点以降に前記第１の経路から受信するケットと同一のケットが前記第２の経路から受信するまでの遅延時間を判定する遅延判定手段と、受信ケットを受信順に一時的に保持して読み出し指令に応じて受信順に受信ケットを読み出す遅延調整メモリと、前記遅延判定手段が判定した遅延時間が０より大きい場合に、前記遅延時間が０以下になるまで切替元の第１の経路の受信ケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を所定時間ずつ段階的に増加させる遅延制御手段とで構成されることを特徴とする。

30

【００２１】

これにより、短系から長系へのケットトラフィックの切替時において、ケット間隔が所定時間ずつ段階的に変化するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎの発生を抑えることができる。

【００２２】

本発明に係る請求項９のケット無中断切替装置は、請求項７または８に記載のケット無中断切替装置において、前記切替指示手段により切り替えられた切替先の第２の経路の受信ケットから切替元の第１の経路の受信ケットに戻す指示を与える切替解除指示手段をさらに設け、前記遅延制御手段は、前記切替解除指示手段から解除指示が与えられた時点以降に前記切替元の第１の経路の受信ケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を時間に反比例して減少させることを特徴とする。

40

【００２３】

これにより、短系から長系へ切り替えたケットトラフィックを再び長系から短系へ戻す場合でも、ケット間隔が時間に反比例して徐々に変化するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎの発生を抑えることができる。

【００２４】

本発明に係る請求項１０のケット無中断切替装置は、請求項７または８に記載のペケ

50

ット無中断切替装置において、前記切替指示手段により切り替えられた切替先の第２の経路の受信パケットから切替元の第１の経路の受信パケットに戻す指示を与える切替解除指示手段をさらに設け、前記遅延制御手段は、前記切替解除指示手段から解除指示が与えられた時点以降に前記切替元の第１の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す毎に与えられる遅延量を所定時間ずつ段階的に減少させることを特徴とする。

【００２５】

これにより、短系から長系へ切り替えたパケットトラフィックを再び長系から短系へ戻す場合でも、パケット間隔が所定時間ずつ段階的に変化するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎの発生を抑えることができる。

【００２６】

本発明に係る請求項１１のパケット無中断切替方法は、順序識別子を付加したパケットを複製して複数の経路で送信する送信側と、複数の経路から受信する同一識別子が付加されたパケットの中から早着パケットを選択して下流に転送する受信側とを有するパケット無中断伝送システムで用いられるパケット無中断切替方法において、前記受信側で下流に転送するパケットを第１の経路の受信パケットから第２の経路の受信パケットに切り替える指示を与える切替指示手順と、前記切替指示手順から指示された時点以降に前記第１の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第２の経路から受信されるまでの遅延時間が予め設定した閾値より長い場合に、前記遅延時間が前記閾値以下になるまで切替元の第１の経路のパケットを徐々に遅延させるパケット遅延手順とを設けたことを特徴とする。

【００２７】

これにより、伝送路が短く遅延時間が短い短系の経路のパケットトラフィックから伝送路が長く遅延時間が長い長系の経路のパケットトラフィックに切り替える場合に、切替時のパケット間隔が急激に変化することがなくなり、短系と長系の遅延時間差による揺らぎの発生を抑えることができる。

【００２８】

本発明に係る請求項１２のパケット無中断切替装置は、請求項１１に記載のパケット無中断切替方法において、前記パケット遅延手順は、前記切替指示手順から指示された時点以降に前記第１の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第２の経路から受信するまでの遅延時間を判定する遅延判定手順と、受信パケットを受信順に一時的に保持して読み出し指令に応じて受信順に受信パケットを読み出す遅延調整メモリと、前記遅延判定手順が判定した遅延時間が０より大きい場合に、前記遅延時間が０以下になるまで切替元の第１の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を時間に比例して増加させる遅延制御手順とで構成されることを特徴とする。

【００２９】

これにより、短系から長系へのパケットトラフィックの切替時において、パケット間隔が時間に比例して徐々に変化するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎの発生を抑えることができる。

【００３０】

本発明に係る請求項１３のパケット無中断切替方法は、請求項１１に記載のパケット無中断切替方法において、前記パケット遅延手順は、前記切替指示手順から指示された時点以降に前記第１の経路から受信するパケットと同一のパケットが前記第２の経路から受信するまでの遅延時間を判定する遅延判定手順と、受信パケットを受信順に一時的に保持して読み出し指令に応じて受信順に受信パケットを読み出す遅延調整メモリと、前記遅延判定手順が判定した遅延時間が０より大きい場合に、前記遅延時間が０以下になるまで切替元の第１の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を所定時間ずつ段階的に増加させる遅延制御手順とで構成されることを特徴とする。

【００３１】

これにより、短系から長系へのパケットトラフィックの切替時において、パケット間隔が所定時間ずつ段階的に変化するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎ

10

20

30

40

50

の発生を抑えることができる。

【 0 0 3 2 】

本発明に係る請求項 1 4 のパケット無中断切替装置は、請求項 1 2 または 1 3 に記載のパケット無中断切替方法において、前記切替指示手順により切り替えられた切替先の第 2 の経路の受信パケットから切替元の第 1 の経路の受信パケットに戻す指示を与える切替解除指示手順をさらに設け、前記遅延制御手順は、前記切替解除指示手順から解除指示が与えられた時点以降に前記切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す際の遅延量を時間に反比例して減少させることを特徴とする。

【 0 0 3 3 】

これにより、短系から長系へ切り替えたパケットトラフィックを再び長系から短系へ戻す場合でも、パケット間隔が時間に反比例して徐々に変化するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎの発生を抑えることができる。

【 0 0 3 4 】

本発明に係る請求項 1 5 のパケット無中断切替方法は、請求項 1 2 または 1 3 に記載のパケット無中断切替方法において、前記切替指示手順により切り替えられた切替先の第 2 の経路の受信パケットから切替元の第 1 の経路の受信パケットに戻す指示を与える切替解除指示手順をさらに設け、前記遅延制御手順は、前記切替解除指示手順から解除指示が与えられた時点以降に前記切替元の第 1 の経路の受信パケットを前記遅延調整メモリから読み出す毎に与えられる遅延量を所定時間ずつ段階的に減少させることを特徴とする。

【 0 0 3 5 】

これにより、短系から長系へ切り替えたパケットトラフィックを再び長系から短系へ戻す場合でも、パケット間隔が所定時間ずつ段階的に変化するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎの発生を抑えることができる。

【 発明の効果 】

【 0 0 3 6 】

本発明によれば、パケット伝送経路の切替時に、切替元のパケットトラフィックに遅延を挿入することによって切替元のパケットと切替先のパケットとの時間差を小さくするので、遅経路切替時の揺らぎの発生を最小限に抑えることができる。

【 図面の簡単な説明 】

【 0 0 3 7 】

【 図 1 】 パケット無中断伝送システム 1 の構成図である。

【 図 2 】 パケット無中断伝送の処理を示すフローチャートである。

【 図 3 】 パケット無中断切替時の遅延揺らぎを説明する説明図である。

【 図 4 】 第 1 の実施形態に係るパケット無中断切替装置 1 0 0 のブロック図である。

【 図 5 】 S O N E T / S D H に対応するパケット無中断切替装置 2 0 0 のブロック図である。

【 図 6 】 S O N E T / S D H に対応するパケット無中断切替装置 2 5 0 のブロック図である。

【 図 7 】 O T N に対応するパケット無中断切替装置 2 6 0 のブロック図である。

【 図 8 】 O T N に対応するパケット無中断切替装置 2 7 0 のブロック図である。

【 図 9 】 計画切替モード / 計画切替解除モードでの遅延処理を示すフローチャートである。

【 図 1 0 】 時間に比例して遅延量を増加させる場合の様子を示す説明図である。

【 図 1 1 】 段階的に遅延量を増加させる場合の様子を示す説明図である。

【 図 1 2 】 時間に比例して遅延量を減少させる場合の様子を示す説明図である。

【 図 1 3 】 段階的に遅延量を減少させる場合の様子を示す説明図である。

【 図 1 4 】 計画切替モードでの遅延処理を示すフローチャートである。

【 図 1 5 】 第 2 の実施形態に係るパケット無中断切替装置 3 0 0 のブロック図である。

【 図 1 6 】 第 2 の実施形態に係るパケット無中断切替装置 3 0 0 の処理を示すフローチャートである。

10

20

30

40

50

【発明を実施するための形態】**【0038】**

以下、図面を参照して本発明に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法の実施形態について説明する。

(第1の実施形態)**[パケット無中断伝送システムの概要]**

図1は第1の実施形態に係るパケット無中断伝送システム1のシステム構成例を示す説明図である。図1の例では、両端に描かれたユーザネットワーク2および3(ユーザNW2および3)の間で送受信されるパケットを中央に描かれた広域ネットワーク4(広域NW4)を介して接続するシステム構成になっており、ユーザネットワーク2および3と広域ネットワーク4の境界には2つのネットワーク間の中継を行う伝送装置(本実施形態に係るパケット無中断切替装置5および6)がそれぞれ設置されている。

10

【0039】

図1において、例えばパケット無中断切替装置5はユーザNW2から送信されるパケットを複製して経路A、B、CおよびDの複数の経路に分けて広域NW4側に転送し、逆に広域NW4の複数経路から受信する複数のパケットの1つを選択してユーザNW2側に転送するようになっている。

【0040】

ここで、パケット無中断切替装置5および6の基本動作について図2のフローチャートを用いて説明する。図2のフローチャートは、例えばパケット無中断切替装置5の場合、ユーザNW2から受信したパケットを広域NW4に送信する送信側処理と、広域NW4から受信したパケットをユーザNW2に送信する受信側処理とで構成される。

20

【0041】

送信側処理では、例えば図1のユーザNW2からパケットを受信すると(ステップS1)、受信したパケットを経路の数だけ複製し(ステップS2)、複製したパケットに順序などを示す識別子をそれぞれ付与し(ステップS3)、複数のパケットをそれぞれ異なる経路に分けて広域NW4に送信する(ステップS4)。尚、パケットを複製してから識別子を付加しても構わないし、パケットに識別子を付加してから複製しても構わない。

【0042】

一方、受信側処理では、例えばパケット無中断切替装置6から広域NW4を介して複数の異なる経路で送られてくるパケットを受信すると(ステップS5)、受信したパケットの識別子を確認して複数経路の中で一番早く受信した正常のパケット(早着パケット)を選択し(ステップS6)、選択したパケットから識別子を消去してユーザNW2側に転送する(ステップS7)。

30

【0043】

このようにパケット無中断切替装置5および6は、複製した複数のパケットを複数の経路で伝送するので一部の経路に障害が発生した場合でもパケット損失が発生せず、且つ経路切替を行う場合でも遅延揺らぎの少ない信頼性の高いネットワークを実現することができる。尚、本実施形態では、パケット無中断切替装置5および6の名称を、その機能が分かり易いように「パケット無中断切替装置」と称したが、一般的なパケット伝送装置、パケット転送装置、パケット中継装置などと称しても構わない。また、本実施形態で特に明記せずに「パケット」と称しているものは、ユーザ情報に宛先などのヘッダ情報を付加した一塊の伝送情報単位を示すもので、OSレイヤのレイヤ3などで使われるパケットや、レイヤ2などで使われるフレームなどを含むものとする。従って、本実施形態に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法は、デジタルデータを所定の伝送情報単位に区切って伝送するシステムや装置であれば同様に適用することができる。

40

【0044】

ところが、上記のように複製したパケットを複数系統の伝送路に分けて送信する場合、各系統の伝送路の長さが異なるため、複数系統の伝送路を流れる同じ識別子を有するパケ

50

ットの到着時間には伝送路長差に相当する遅延が生じる。ここで、例えば図 1 の経路 A , B , C および D の中で伝送路長の長い経路を長系と称し、逆に伝送路長の短い経路を短系と称する場合、短系の経路を流れるパケットの到着時間は長系の経路を流れる同じ複製されたパケットの到着時間より早いので、短系から長系に切り替える時に遅延時間が生じる。この従来方式のパケットトラフィックの様子を図 3 (a) に示す。図 3 (a) は、短系の経路から受信するパケット列と、長系の経路から受信する複製された同じパケット列と、短系または長系から選択されたパケットが下流のネットワークや装置に出力される選択系のパケット列との時間的な位置関係がわかるように描いた説明図である。尚、図 3 (a) の例では、切替を行う前後の 1 2 個のパケット列を示し、四角で囲まれた 1 から 1 2 までの数字はそれぞれ 1 つのパケットを示しており、同じ番号のパケットは同じ複製されたパケットを示している。以降、これらの 1 2 個のパケットをパケット (1) , パケット (2) , . . . , パケット (1 2) のように表記する。

10

【 0 0 4 5 】

図 3 (a) において、短系のパケット (1) の到着時間と長系のパケット (1) の到着時間とは L 秒の伝送路遅延がある。例えば短系のパケット (5) を選択後に短系から長系への計画切替 (運用者による切替操作) が実行された場合、長系のパケット (6) が到着するまで選択系ではパケット (5) を転送してからパケット (6) を転送するまで待たされることになり、伝送路遅延分の揺らぎが生じる。

【 0 0 4 6 】

これに対して、本実施形態に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法は、後で説明するように、図 3 (a) のような伝送路遅延による揺らぎの発生を少なくすることができるようになっている。

20

〔 パケット無中断切替装置 5 および 6 の構成 〕

次に、パケット無中断切替装置 5 および 6 の構成例について図 4 を用いて詳しく説明する。図 4 は、パケット無中断切替装置 5 および 6 に対応する 1 つの構成例を示すパケット無中断切替装置 1 0 0 のブロック図である。図 4 において、パケット無中断切替装置 1 0 0 は送信機能部 1 0 1 と受信機能部 1 0 2 とを有している。

【 0 0 4 7 】

図 4 に示す送信機能部 1 0 1 は、ユーザ NW から受信したデータを広域 NW へ送信するためのブロックで、受信部 1 1 1 と、コピー部 1 1 2 と、識別子付与部 1 1 3 a および 1 1 3 b と、送信部 1 1 4 a および 1 1 4 b とで構成される。尚、図 4 では分かり易いように 2 つの経路を有する場合の構成例を描いてあるので、コピー部 1 1 2 以降のブロックはそれぞれ 2 系統 (広域 NW 4 の経路 A に対応する a 系統と、広域 NW 4 の経路 B に対応する b 系統) の同じブロックを有するが、2 系統より多い数の経路に分けて送信する場合は経路数だけコピー部 1 1 2 以降のブロックを設ければよい。また、以降の説明において、特定のブロックを指す場合を除いて、例えば識別子付与部 1 1 3 a および識別子付与部 1 1 3 b は識別子付与部 1 1 3 のように系統名 (a , b) を省略して表記するものとし、例えば送信部 1 1 4 a および送信部 1 1 4 b は送信部 1 1 4 と表記する。また、以降の図面に出現する同様のブロックについても特に明記しない限り同様に系統名 (a , b) を省略して表記する。

30

40

【 0 0 4 8 】

受信部 1 1 1 は、ユーザ NW からのパケットを受信する。尚、先に説明したように、パケットの種類は何でもよく、例えばイーサネット (登録商標) の IP パケットであっても構わないし、MAC フレームなどのフレームであっても構わない。或いは、MPLS (Multi - Protocol Label Switching) に対応したパケットであっても構わない。

【 0 0 4 9 】

コピー部 1 1 2 は、受信部で受信したユーザ NW からのパケットと同一の情報を持つ複数のパケットを複製する。

【 0 0 5 0 】

50

識別子付与部 113 は、複製された複数のパケットにそれぞれ順序識別子（および経路識別子）を書き込む。ここで、順序識別子は送信順序を示す識別子で、0, 1, 2, 3, … の整数値が送信する度に順番に 1 ずつ増加され、その数値が書き込まれる（尚、1, 2, 3, … の自然数でも構わない）。また、経路識別子は送信する伝送経路を示す識別子で伝送経路の 1 系, 2 系, … などに対応する 1 ~ n の値が書き込まれるが、経路識別子はなくても構わない。

【0051】

送信部 114 は、識別子付与部 113 で順序識別子などが付与された複数のパケットを広域 NW 側にそれぞれ異なる経路に送信する。例えば、同じ順序識別子が付与された同じ情報を含む 2 つの複製パケットの中の 1 つのパケットが送信部 114 a から経路 A に送信され、もう 1 つのパケットが送信部 114 b から経路 B に送信される。

10

【0052】

次に、受信機能部 102 について説明する。図 4 において、受信機能部 102 は、広域 NW から受信した信号をユーザ NW へ送信するためのブロックで、受信部 121（受信部 121 a および 121 b）と、遅延判定部 122（遅延判定部 122 a および 122 b）と、遅延調整用メモリ 123（遅延調整用メモリ 123 a および 123 b）と、メモリ 124（メモリ 124 a および 124 b）と、選択部 125（選択部 125 a および 125 b）と、カウンタ部 126 と、送信部 127 と、遅延制御部 128 とで構成される。ここで、点線枠で囲んだ遅延調整ブロック 151 および遅延制御部 128 で構成されるブロックが本発明に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法の特徴となる部分である。特に、図 4 の場合は、遅延調整ブロック 151 は、遅延判定部 122 a および 122 b の遅延判定ブロック 152 と、遅延調整用メモリ 123 a および 123 b の遅延調整用メモリブロック 153 とで構成される。

20

【0053】

受信部 121 a および 121 b は、それぞれ対応する広域 NW の経路 A および経路 B から送られてくるパケットを受信する。

【0054】

遅延判定部 122 は、各経路から受信した同一の順序識別子を持つパケットの遅延差（到着時間の差）を判定し、遅延制御部 128 に遅延差情報を出力する。その後、当該受信パケットは受信した経路に応じて遅延調整用メモリ 123 に保持された後、遅延制御部 128 からの命令に応じて所定の遅延が挿入されてメモリ 124 に蓄積される。つまり、所定時間（0（遅延無し）を含む）だけ遅れてメモリ 123 から読み出されてメモリ 124 に蓄積される。

30

【0055】

遅延調整用メモリ 123 は、先に書き込まれたパケットから先に読み出す F I F O メモリで構成される。尚、遅延判定部 122 が出力するパケットを順番に蓄積し、遅延制御部 128 の読み出し指令に応じて先に書き込まれたパケットから順番に読み出す。

【0056】

メモリ 124 も F I F O メモリで構成され、遅延調整用メモリ 123 から読み出されるパケットを順番に蓄積し、選択部 125 によって先に書き込まれたパケットから順番に読み出される。

40

【0057】

選択部 125 は、メモリ 124 から読み出したパケットの順序識別子を参照し、複数経路から受信した同一情報を持つパケットの中の先着パケットを選択して送信部 127 に出力する。尚、選択されなかった同一情報を持つパケットは廃棄される。つまり、早着のパケットがあった場合には、後着のパケットは廃棄される。

【0058】

送信部 127 は、選択部 125 から出力されるパケットから順序識別子を消去した後、下流のネットワークや装置に転送する。

【0059】

50

遅延制御部 128 は、運用者による経路切替要求（計画切替要求）が与えられた場合に、遅延判定部 122 と、遅延調整用メモリ 123 とを制御して、パケットトラフィックの経路の切替を行う。例えば図 4 の場合では、経路 A から経路 B への切り替え要求を行ったり、逆に経路 B から経路 A への切り替え要求を行う。或いは、一旦切り替えられたパケットトラフィックを元に戻す計画切替解除要求が与えられた場合には、逆の動作を行う。

【0060】

尚、図 4 では一般的なパケット転送装置としてパケット無中断切替装置 100 を構成する場合のブロック図を用いて説明したが、本発明はこれに限定されるものではない。

〔SONET/SDH または OTN への適用例〕

例えば、Packet over SONET/SDH (SONET (Synchronous Optical Network: 同期光伝送網) / SDH (Synchronous Digital Hierarchy: 同期デジタル・ハイアラーキ)) に対応する伝送装置や OTN (Optical Transport Network: 光伝送網) に対応する伝送装置などにも適用することができる。例えば、図 5 は、図 4 で説明したパケット無中断切替装置 100 を Packet over SONET/SDH に対応させた場合のパケット無中断切替装置 200 の構成を示すブロック図である。

【0061】

ここで、図 5 と図 4 の違いについて説明する。図 5 は SDH に対応するために、送信機能部 201 には、GFP (Generic Framing Procedure) マッピング部 211 と、VC (Virtual Container) マッピング部 212a および 212b と、VC マッピングしたフレームを多重化する多重部 213 とが配置されている。また、受信機能部 202 には、受信部 121 で広域 NW から受信した VC フレームを分離する分離部 221 と、VC デマッピング部 222a および 222b と、GFP デマッピング部 223 とが配置されている。上記以外のブロックは図 4 と同様に構成される。尚、分かり易いように、図 4 と同符号のものは図 4 で説明した機能と同じ機能を有するが、その扱うデータが異なり、GFP フレームであったり VC フレームであったりする。例えば、送信機能部 201 の受信部 111 でユーザ NW から受信したパケットは GFP マッピング部 211 で GFP フレームにマッピングされる。そして、コピー部 112 は GFP フレームを複製して識別子付与部 113 に出力する。さらに、順序識別子や経路識別子が付与された GFP フレームは VC マッピング部 212 で VC フレームにマッピングされ、多重部 213 で多重化された後、送信部 114 からそれぞれの経路を介して広域 NW に送信される。

【0062】

一方、受信機能部 202 の受信部 121 は広域 NW の各経路から多重化されたフレームを受信し、分離部 221 で多重化されたフレームを分離する。そして、VC デマッピング部 222 は、GFP フレームにデマッピングし、デマッピングされた GFP フレームは遅延調整ブロック 151 の遅延判定部 122 で同じフレームの遅延時間の判定を行って遅延制御部 128 に出力すると共に、当該フレームを遅延調整用メモリ 123 に一時的に記憶する。遅延制御部 128 は図 4 で説明したように、計画切替要求 / 解除要求に応じて、遅延判定部 122 から入力する遅延時間の判定結果を用いて遅延調整用メモリ 123 に一時的に記憶されている GFP フレームを適宜読み出しでメモリ 124 に蓄積する。そして、選択部 125 は、カウンタ部 126 のカウント値とメモリ 124 に蓄積されている GFP フレームの順序識別子を参照して早着のフレームを選択して GFP デマッピング部 223 に出力する。GFP デマッピング部 223 は、選択部 125 から出力される GFP フレームをデマッピングしたパケットを送信部 127 に出力し、送信部 127 からユーザ NW に転送される。

【0063】

このように、Packet over SONET/SDH に対応するパケット無中断切替装置 200 の場合でも図 4 で詳しく説明したパケット無中断切替装置 100 と同様に処理することができる。

10

20

30

40

50

【 0 0 6 4 】

次に、Packet over SONET / SDHに対応するその他のパケット無中断切替装置 2 5 0 の構成例を図 6 に示す。尚、図 6 において、図 4 および図 5 と同符号のものは同じ機能のブロックを示す。図 5 と図 6 の違いは、送信機能部 2 5 1 において、V C マッピング部 2 1 2 の位置が異なる。図 5 では、V C マッピング部 2 1 2 a および 2 1 2 b は、識別子付与部 1 1 3 で識別子が付与された後に配置されていたが、図 6 では V C マッピング部 2 1 2 は G F P マッピング部 2 1 1 の直後に配置されている。これにより、図 5 の場合に比べて V C マッピング部 2 1 2 のブロック数を減らすことができるので回路規模が小さくなり、コスト削減を図ることができる。

【 0 0 6 5 】

同様に、受信機能部 2 5 2 において、V C デマッピング部 2 2 2 の位置が異なる。図 4 では、V C デマッピング部 2 2 2 a および 2 2 2 b は、分離部 2 2 1 の直後に配置されていたが、図 6 では V C デマッピング部 2 2 2 は G F P デマッピング部 2 2 3 の直前に配置されている。これにより、図 5 の場合に比べて V C デマッピング部 2 2 2 のブロック数を減らすことができるので回路規模が小さくなり、コスト削減を図ることができる。

【 0 0 6 6 】

次に、OTNに対応するパケット無中断切替装置 2 6 0 の構成例を図 7 に示す。尚、図 7 において、図 4 および図 5 と同符号のものは同じ機能のブロックを示す。図 5 と図 7 の違いは、OTNに対応するために、送信機能部 2 6 1 において、V C マッピング部 2 1 2 および多重部 2 1 3 の代わりに OTN マッピング部 2 1 4 が配置されていることである。図 7 において、識別子付与部 1 1 3 で順序識別子や経路識別子が付与された G F P フレームは OTN マッピング部 2 1 4 で OTN フレームにマッピングされ、送信部 1 1 4 からそれぞれの経路を介して広域 NW に送信される。

【 0 0 6 7 】

一方、受信機能部 2 6 2 においては、受信部 1 2 1 で広域 NW の各経路から受信された OTN フレームは、OTN デマッピング部 2 2 4 で G F P フレームにデマッピングし、デマッピングされた G F P フレームは遅延調整ブロック 1 5 1 の遅延判定部 1 2 2 で同じフレームの遅延時間の判定を行って遅延制御部 1 2 8 に出力すると共に、当該フレームを遅延調整用メモリ 1 2 3 に一時的に記憶する。遅延制御部 1 2 8 は図 4 で説明したように、計画切替要求 / 解除要求に応じて、遅延判定部 1 2 2 から入力する遅延時間の判定結果を用いて遅延調整用メモリ 1 2 3 に一時的に記憶されている G F P フレームを適宜読み出しでメモリ 1 2 4 に蓄積する。そして、選択部 1 2 5 は、カウンタ部 1 2 6 のカウント値とメモリ 1 2 4 に蓄積されている G F P フレームの順序識別子を参照して早着のフレームを選択して G F P デマッピング部 2 2 3 に出力する。G F P デマッピング部 2 2 3 は、選択部 1 2 5 から出力される G F P フレームをデマッピングしたパケットを送信部 1 2 7 に出力し、送信部 1 2 7 からユーザ NW に転送される。

【 0 0 6 8 】

このように、OTNに対応するパケット無中断切替装置 2 6 0 の場合でも図 4 で詳しく説明したパケット無中断切替装置 1 0 0 と同様に処理することができる。

【 0 0 6 9 】

次に、OTNに対応するその他のパケット無中断切替装置 2 7 0 の構成例を図 8 に示す。尚、図 8 において、図 4 および図 7 と同符号のものは同じ機能のブロックを示す。図 7 と図 8 の違いは、送信機能部 2 7 1 において、OTN マッピング部 2 1 4 の位置が異なる。図 7 では、OTN マッピング部 2 1 4 は、識別子付与部 1 1 3 で識別子が付与された後に配置されていたが、図 8 では OTN マッピング部 2 1 4 は図 7 の G F P マッピング部 2 1 1 の代わりに同じ位置に配置されている。これにより、図 7 の場合に比べて OTN マッピング部 2 1 4 のブロック数を減らすことができるので回路規模が小さくなり、コスト削減を図ることができる。

【 0 0 7 0 】

同様に、受信機能部 2 7 2 において、OTN デマッピング部 2 2 4 の位置が異なる。図

10

20

30

40

50

7では、OTNデマッピング部224aおよび224bは、受信部121の直後に配置されていたが、図8ではOTNデマッピング部224はGFPデマッピング部223の代わりに同じ位置に配置されている。これにより、図7の場合に比べてOTNデマッピング部224のブロック数を減らすことができるので回路規模が小さくなり、コスト削減を図ることができる。

【0071】

以上、図5、図6、図7および図8を用いて説明したように、本発明に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法は、SONET/SDHまたはOTNに対しても適用することができる。

[遅延制御部128および遅延調整ブロック151の動作について]

10

次に、図4において、遅延調整ブロック151を構成する遅延判定ブロック152と、遅延調整用メモリ123と、遅延制御部128の動作について詳しく説明する。

【0072】

遅延調整用メモリ123aと123bは、遅延制御部128と連動しており、運用者がOpS（オペレーションシステム）や対向装置から出力する計画切替要求/解除要求に応じて遅延調整用メモリ123aと123bを用いて一時的に保持されているパケットの遅延量を調整する。

【0073】

遅延制御部128は、OpSからの計画切替要求/解除要求を受けて、遅延判定部122が出力する各経路から受信した同一の順序識別子を持つパケットの遅延差情報を参照して、メモリ124へパケットを出力する遅延量の制御を行なう。

20

【0074】

図9は、図4のa系統の遅延調整用メモリ123aを用いた処理例を示すフローチャートである。尚、b系統の遅延調整用メモリ123bについても同様のフローチャートとなる。

【0075】

（ステップS11）受信パケットが遅延調整用メモリ123aに書き込まれる。

【0076】

（ステップS12）伝送路aから伝送路bへの計画切替モードであるか否かを判別する。そして、計画切替モードである場合にはS13に進み、それ以外の場合にはS16に進む。

30

【0077】

（ステップS13）遅延調整用メモリ123a側のパケットと遅延調整用メモリ123b側のパケットとの遅延差（ $a - b$ ）を判別する。そして、遅延差（ $a - b$ ） > 0 を満たす場合はS14に進み、満たさない場合はS15に進む。尚、遅延差（ $a - b$ ） < 0 の場合は、切替要求先のパケットが元々早着であるので、そのままメモリ124aにパケットを転送する。

【0078】

（ステップS14）遅延調整用メモリ123a側へのパケットの方が遅延調整用メモリ123bへ受信される同一情報を持つパケットよりも早く受信されるので、遅延調整用メモリ123aが受信したパケットに所定の遅延量1を挿入する。尚、遅延量1は、時間に比例してリニアに増加させるか、パケット受信毎に1ずつ段階的に増加させるよう制御される。この遅延量1の挿入方法については、図10、図11を用いて後で詳しく説明する。

40

尚、遅延量1の挿入例は図10、図11を用いて後で詳しく説明する。

【0079】

（ステップS15）遅延量1の遅延が挿入されたパケット（1の時間だけ遅れて読み出したパケット）をメモリ124aに転送する。

【0080】

（ステップS16）伝送路aから伝送路bへの計画切替解除モードであるか否かを判別

50

する。そして、計画切替解除モードである場合には S 1 7 に進み、それ以外の場合には S 1 5 に進む。ここで、計画切替モードでなく、計画切替解除モードでもない場合には、S 1 5 に進んで、そのままパケットをメモリ 1 2 4 a に転送する。

【0081】

(ステップ S 1 7) 遅延調整用メモリ 1 2 3 a 側へのパケットの方が遅延調整用メモリ 1 2 3 b へ受信される同一情報を持つパケットよりも早く受信されるので、遅延調整用メモリ 1 2 3 a が受信したパケットに所定の遅延量 2 を挿入する。尚、遅延量 2 は、時間に比例してリニアに減少させるか、パケット受信毎に 2 ずつ段階的に減少させるよう制御される。この遅延量 2 の挿入方法については、図 1 2、図 1 3 を用いて後で詳しく説明する。

10

[遅延量 1 の挿入方法]

次に、遅延量 1 の挿入方法について説明する。まず、遅延量 1 の挿入方法の一例を図 1 0 のグラフを用いて説明する。尚、図 1 0 において、横軸は時間軸 (t)、縦軸は遅延時間の差 (遅延差 :) を示す。図 1 0 に示した方法は、時間 t の経過に比例して所定の遅延量 1 を増やしていく方法である。図 1 0 において、Op S からの切替要求発生時点をもととして t z 1 秒後に a 系と b 系との遅延差 (a - b) よりも大きい遅延量 1 が挿入されるように、時間に比例して遅延量を徐々に増やしていく。尚、a 系と b 系の遅延差 (a - b) は遅延判定部 1 2 2 によって測定される。

【0082】

ここで、遅延量 1 が遅延量 (a - b) に近い場合、僅かな処理遅延や遅延揺らぎなどによってパケットの到達順序が入れ変わるので、切り替え処理が正常に行なえない場合がある。このため、目標となる遅延量 1 は (a - b) よりも余裕を持って大きくなるまでの時間 (t z 2) まで徐々に遅延を増加する処理を継続した後、切替元のパケットの遅延量 1 を一定に保つように遅延制御部 1 2 8 は処理する。

20

【0083】

次に、遅延量 1 の挿入方法のその他の例を図 1 1 のグラフを用いて説明する。尚、図 1 1 のグラフは図 1 0 と同様に、横軸は時間軸 (t)、縦軸は遅延時間の差 (遅延差 :) を示す。図 1 0 に示した方法は、時間 t に比例してリニアに遅延量 1 になるまで増やしていく方法であったが、図 1 1 は遅延量 (a - b) 以上に到達するまで、切替元のパケット到達毎に遅延量 1 を段階的に増やしていく方法である。そして、図 1 0 の場合と同様に、 $1 > (a - b)$ となるまで、遅延量 1 を段階的に増やして行き、遅延量 (a - b) より十分に余裕を持つ遅延量 1 になった以後の切替元のパケットについてはその遅延量 1 に保つ。尚、パケットの到達頻度が少ない場合は、1 に達していない場合にタイムアウトするように制御して、タイムアウトした場合に遅延量を 1 に強制的に設定するようにしても構わない。

30

【0084】

ここで、計画切替要求が与えられて、遅延量を段階的に増やしていく場合の具体的なパケットトラフィックの様子について図 3 (b) を用いて説明する。尚、図 3 (b) は、先に説明した従来方式のパケットトラフィックの様子を示す図 3 (a) と同様に、短系の経路から受信するパケット列と、長系の経路から受信する複製された同じパケット列と、短系または長系から選択されたパケットが下流のネットワークや装置に出力される選択系のパケット列との時間的な位置関係がわかるように描いた説明図である。また、図 3 (a) と同様に、切替を行う前後の 1 2 個のパケット列を示し、四角で囲まれた 1 から 1 2 までの数字で示してあり、以降の説明では、これらの 1 2 個のパケットをパケット (1)、パケット (2)、・・・、パケット (1 2) のように表記する。

40

【0085】

図 3 (b) において、短系のパケット (1) の到着時間と長系のパケット (1) の到着時間とは L 秒の伝送路遅延がある。例えば短系のパケット (5) を選択後に短系から長系への計画切替要求が与えられた場合、図 3 (a) では長系のパケット (6) が到着するまで選択系ではパケットが出力されない状態になったが、本実施形態では長系のパケットが

50

到着するタイミングよりも遅くなるまで短系のパケットが到着する毎に少しずつ段階的に遅らせるように制御する。例えば、計画切替要求が与えられた最初の短系のパケット（６）は所定の遅延量 だけ遅らせて選択系に出力する。ここで、遅延量 は、揺らぎの影響が問題とならない程度の遅延量とする。次の２つ目の短系のパケット（７）は、遅延量（ $\times 2$ ）だけ遅らせて選択系に出力する。この時点でも、遅延されたパケット（７）は切替先の長系のパケット（７）の到着タイミングよりも早いので、さらに次の３つ目の短系のパケット（８）を遅延量（ $\times 3$ ）だけ遅らせて選択系に出力する。同様に、短系のパケット（９）は遅延量（ $\times 4$ ）だけ遅らせて選択系に出力する。そして、次の５つ目の短系のパケット（１０）を遅延量（ $\times 5$ ）だけ遅らせると、長系のパケット（１０）の到着タイミングよりも遅くなるので、ここで初めて長系のパケット（１０）に切り替えて選択系に出力する。ここで、 は図１１の １に対応する。

10

【００８６】

このように、本実施形態に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法では、短系から長系への計画切替要求が与えられた時点以降の短系のパケットを所定の遅延量だけ待たせて選択系に出力し、待たせた短系のパケットが選択系に出力されるタイミングが長系の同じパケットの到着タイミングよりも遅くなった時点で長系のパケットに切替を行うよう制御し、短系のパケットと長系のパケットの遅延差を段階的に徐々に縮めるように制御するので遅延揺らぎの発生を少なくすることができる。

20

〔遅延量 ２の挿入方法〕

次に、遅延量 ２の挿入方法の一例を図１２のグラフを用いて説明する。尚、図１２において、横軸は時間軸（ t ）、縦軸は遅延時間の差（遅延差： ）を示す。図１２に示した方法は、時間 t の経過に比例して所定の遅延量 ２が０になるまで減らしていく方法である。図１２において、ＯｐＳからの切替解除要求発生時点を０として $t \geq 3$ 秒後に a 系と b 系との遅延差（ $a - b$ ）が０になるように、遅延量 ２を時間に比例して徐々に減らしていく。

【００８７】

次に、遅延量 ２の挿入方法のその他の例を図１３のグラフを用いて説明する。尚、図１３のグラフは図１２と同様に、横軸は時間軸（ t ）、縦軸は遅延時間の差（遅延差： ）を示す。図１２に示した方法は、時間 t に比例してリニアに遅延量 ２を減らしていく方法であったが、図１３は遅延量（ $a - b$ ）が０になるまで、パケット到達毎に遅延量 ２ずつ段階的に減らしていく方法である。尚、パケットの到達頻度が少なく遅延量が０に達していない場合は、タイムアウトするように制御して、タイムアウトした場合に遅延量を強制的に０に設定するようにしても構わない。

30

【００８８】

ここで、図１３は、図３（ｂ）で説明した段階的に遅延量 を増やしていく方法の逆の動作を行うことに相当する。例えば、図３（ｂ）において、 が図１３の ２に対応し、遅延量 ２が例えば遅延量（ $\times 5$ ）に対応する。そして、長系から短系に戻すための計画切替解除要求が与えられた場合に、短系のパケットが到着する毎に遅延量 ２から ２だけ段階的に減少させていき、最終的に遅延量 ２が０になった時点で計画切替解除モードが終了する。

40

【００８９】

このように、本実施形態に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法では、短系から長系への計画切替解除要求が与えられた時点以降の短系のパケットの遅延量を徐々に減少させて選択系に出力するので、計画切替解除モードでの遅延揺らぎの発生を少なくすることができる。

【００９０】

以上、本実施形態に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法は、ＯｐＳ又は対向装置からの計画切替要求／解除要求を受けた場合に、短系と長系のパケット間の遅延差を徐々に縮めることで、転送先のネットワ

50

ークや装置に対する遅延揺らぎを最小限に抑えることができる。

【0091】

[第1の実施形態の変形例1]

次に、上記で説明した実施形態の変形例1について、図14を用いて説明する。図11および図13では、切替解除時の遅延量調整を時間 t に比例して減少させるか段階的減少させるように制御したが、図14に示すように、一気に遅延量を0にするようにしても構わない。尚、図14において、図9と同じ符号のステップは同じ処理を行う。図9と異なるのは、ステップS12において、計画切替モードではない場合は、全てS15に進むので、計画切替解除モードである場合は、一気に遅延量が0に制御される。

【0092】

[第1の実施形態の変形例2]

次に、上記で説明した実施形態の変形例2について説明する。上記で説明した実施形態では、a系とb系の切り替えを遅延量の調整だけで行なうようにしたが、遅延の挿入によってa系とb系の切り替えを行なった後、選択部125において、選択する系を固定する方法で実現しても構わない。例えば、a系からb系に切り替える場合、選択部125は切替後はb系のパケットトラフィックを固定的に選択するように処理する。これにより、選択部125で早着のパケットを判別する処理を常に行う必要がなくなるので、処理負担が少なくなる。

【0093】

このように、本実施形態に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法は、伝送路が短く遅延時間が短い短系の経路のパケットトラフィックから伝送路が長く遅延時間が長い長系の経路のパケットトラフィックに切り替える場合に、切替時のパケット間隔が急激に変化することがなくなり、短系と長系の遅延時間差による揺らぎの発生を抑えることができる。

【0094】

特に、短系から長系へのパケットトラフィックの切替時において、パケット間隔が所定時間ずつ徐々に増加するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎの発生を抑えることができる。

【0095】

また、短系から長系へ切り替えたパケットトラフィックを再び長系から短系へ戻す場合でも、パケット間隔が所定時間ずつ徐々に減少するので、短系と長系の遅延時間差が大きい場合でも揺らぎの発生を抑えることができる。

(第2の実施形態)

次に、本発明に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法の第2の実施形態について説明する。尚、第2の実施形態に係るパケット無中断伝送システムは、第1の実施形態の図1で説明したパケット無中断伝送システム1と同じである。同様に、図1のユーザネットワーク2および3と広域ネットワーク4の境界に配置された2つのネットワーク間の中継を行う伝送装置(パケット無中断切替装置5および6)が第2の実施形態に係るパケット無中断切替装置300に相当する。図15に、パケット無中断切替装置300のブロック図を示す。

【0096】

尚、本実施形態に係るパケット無中断切替装置300は第1の実施形態とは別の方法で短系と長系のパケットの遅延差を徐々に縮め、短系と長系のパケットの遅延が逆転した時点で切替を完了する計画切替を実現するようになっている。第1の実施形態では、図4で説明したように、遅延調整用メモリ123を用いて受信パケットの遅延量を調整するようにしたが、第2の実施形態では、図15に示すように、遅延調整用メモリ123を用いるのではなく選択部125で処理する方法によって、受信パケットの遅延量を制御するようになっている。これにより、第1の実施形態と同様に、遅延揺らぎの無い計画切替を実現することができる。

【0097】

10

20

30

40

50

図 15 において、パケット無中断切替装置 300 は、送信機能部 301 と、受信機能部 302 とで構成される。送信機能部 301 はユーザ NW から受信したパケットを広域 NW へ送信し、受信機能部 302 は広域 NW から受信した信号をユーザ NW へ送信する。

【0098】

図 15 に示す送信機能部 301 は、受信部 111 と、コピー部 112 と、識別子付与部 113 a および 113 b と、送信部 114 a および 114 b とで構成される。尚、送信機能部 301 の構成は、図 4 で説明した送信機能部 101 と同じ構成であり、図 4 と同一符号のブロックと同様の動作を行う。

【0099】

次に、受信機能部 302 について説明する。図 15 において、受信機能部 302 は、広域 NW から受信した信号をユーザ NW へ送信するためのブロックで、受信部 121 (受信部 121 a および 121 b) と、遅延判定部 122 (遅延判定部 122 a および 122 b) と、メモリ 124 (メモリ 124 a および 124 b) と、選択部 325 (選択部 325 a および 325 b) と、カウンタ部 126 と、送信部 127 と、遅延制御部 328 とで構成される。ここで、点線枠で囲んだ遅延判定ブロック 152 および遅延制御部 328 に加えて遅延調整選択ブロック 354 で構成される部分が本発明に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法の特徴となる部分である。特に、図 15 の場合は、遅延調整選択ブロック 354 は、選択部 325 とカウンタ部 126 とで構成される。図 4 と異なるのは、遅延調整用メモリ 123 (遅延調整用メモリ 123 a および 123 b) が無いことと、遅延制御部 328 が遅延調整選択ブロック 354 の選択部 325 を制御することである。

【0100】

受信機能部 302 において、受信部 121 a および 121 b は、それぞれ対応する広域 NW の経路 A および経路 B から送られてくるパケットを受信する。そして、遅延判定部 122 は、各経路から受信した同一の順序識別子を持つパケットの遅延差 (到着時間の差) を判定し、遅延制御部 128 に遅延差情報を出力する。その後、当該受信パケットは受信した経路に応じてメモリ 124 に蓄積される。

【0101】

選択部 325 は、メモリ 124 から読み出したパケットの順序識別子を参照し、複数経路から受信した同一情報を持つパケットの中の先着パケットを選択して送信部 127 に出力する。尚、選択されなかった同一情報を持つパケットは廃棄される。つまり、早着のパケットがあった場合には、後着のパケットは廃棄される。特に、本実施形態では、選択部 325 は遅延制御部 328 と連動しており、OpS から与えられる計画切替要求 / 解除要求に応じてパケットに与える遅延量 (本実施形態ではパケットを選択するまでの待機時間に相当) を調整する。このようにして遅延量が調整されて選択されたパケットは、送信部 127 で順序識別子が消去された後、下流のネットワークや装置に転送される。このように、遅延制御部 328 は、計画切替要求 / 解除要求が与えられた場合に、遅延判定部 122 と、選択部 325 とを制御して、パケットトラフィックの経路の切替を行う。或いは、一旦切り替えられたパケットトラフィックを元に戻す計画切替解除要求が与えられた場合には、逆の動作を行う。

【0102】

ここで、図 15 では一般的なパケット転送装置としてパケット無中断切替装置 300 を構成する場合のブロック図を用いて説明したが、第 1 の実施形態の図 5 から図 8 で説明したように S O N E T / S D H や O T N などへも適用することができ、本発明はこれらに限定されるものではない。

【0103】

次に、第 2 の実施形態に係るパケット無中断切替装置 300 の遅延制御部 328 に計画切替要求 / 解除要求が与えられた場合の遅延量の制御方法について図 16 のフローチャートを用いて説明する。尚、本実施形態では、独立した 2 つの経路の場合を示しており、それぞれ a 系および b 系と称している。従って、経路数が n (n は自然数) の場合は、例え

10

20

30

40

50

ば 1 系 ~ n 系までの n 個について同様の処理を行なうものとする。以下、図 16 のフローチャートに従って説明する。

【0104】

(ステップ S 3 1) カウンタ部 126 のカウント値 (CS) を 0 にリセットする。

【0105】

(ステップ S 3 2) a 系のメモリ 124 a の受信パケットの有無を確認する。そして、a 系のメモリ 124 a に受信パケットがある場合は S 3 3 に進み、受信パケットがない場合は S 4 0 に進む。

【0106】

(ステップ S 3 3) メモリ 124 a の受信パケットを読み出す。

10

【0107】

(ステップ S 3 4) 読み出した受信パケットの順序識別子 (Ca) とカウンタ部のカウント値 (CS) とを比較する。そして、 $CS = Ca$ 、 $CS > Ca$ 、 $CS < Ca$ の 3 つの条件に分けて処理し、 $CS = Ca$ の場合は S 3 5 に進み、 $CS > Ca$ の場合は S 3 9 に進み、 $CS < Ca$ の場合は S 4 0 に進む。

【0108】

(ステップ S 3 5) a 系から b 系への計画切替モードであるか否かを判別する。そして、Yes の場合は S 3 6 に進み、No の場合は S 3 7 に進む。

【0109】

(ステップ S 3 6) 待機時間 (1) が満了したか否かを判別する。尚、待機時間は、遅延制御部 328 がタイマー機能を有し、予め設定した待機時間 (1) が満了した場合は S 3 7 に進み、待機時間 (1) が満了していない場合は S 4 0 に進む。尚、待機時間 (1) は第 1 の実施形態で説明した図 10、図 11 の方法と同様である。

20

【0110】

ここで、ステップ S 3 5 とステップ S 3 6 の処理が本実施形態の特徴となる遅延制御処理を行う部分である。

【0111】

(ステップ S 3 7) メモリ 124 a の受信パケットを送信部 127 に出力すると共に、当該受信パケットをメモリ 124 a から消去する。

【0112】

(ステップ S 3 8) カウンタのカウント値 (CS) を 1 つカウントアップし ($CS = CS + 1$)、S 4 0 に進む。

30

【0113】

(ステップ S 3 9) メモリ 124 a の受信パケットは別系において既に到着しているパケットであると認識できるので、当該受信パケットをメモリ 124 a から消去する。

【0114】

(ステップ S 4 0) b 系のメモリ 124 b の受信パケットの有無を確認する。そして、b 系のメモリ 124 b に受信パケットがある場合は S 4 1 に進み、受信パケットがない場合は S 3 2 に戻って次のパケットの受信を待つ。

【0115】

(ステップ S 4 1) メモリ 124 b の受信パケットを読み出す。

40

【0116】

(ステップ S 4 2) 読み出した受信パケットの順序識別子 (Cb) とカウンタ部のカウント値 (CS) とを比較する。そして、 $CS = Cb$ 、 $CS > Cb$ 、 $CS < Cb$ の 3 つの条件に分けて処理し、 $CS = Cb$ の場合は S 4 3 に進み、 $CS > Cb$ の場合は S 4 7 に進み、 $CS < Cb$ の場合は S 4 8 に進む。

【0117】

(ステップ S 4 3) b 系から a 系への計画切替モードであるか否かを判別する。そして、Yes の場合は S 4 4 に進み、No の場合は S 3 2 に戻って次のパケットの受信を待つ。

50

【0118】

(ステップS44)ステップS36と同様に、待機時間(1)が満了したか否かを判別する。待機時間(1)が満了した場合はS45に進み、待機時間(1)が満了していない場合はS32に戻って次のパケットの受信を待つ。

【0119】

ここで、ステップS35とステップS36の処理と同様に、ステップS43とステップS44の処理は本実施形態の特徴となる遅延制御処理を行う部分である。

【0120】

(ステップS45)メモリ124bの受信パケットを送信部127に出力すると共に、当該受信パケットをメモリ124bから消去する。

10

【0121】

(ステップS46)カウンタのカウント値(CS)を1つカウントアップし($CS = CS + 1$)、S32に戻って次のパケットの受信を待つ。

【0122】

(ステップS47)メモリ124bの受信パケットは別系において既に到着しているパケットであると認識できるので、当該受信パケットをメモリ124bから消去し、S32に戻って次のパケットの受信を待つ。

【0123】

(ステップS48) $CS < Ca$ であるか否かを判別する。そして、 $CS < Ca$ の場合はS49に進み、 $CS > Ca$ の場合はS32に戻って次のパケットの受信を待つ。

20

【0124】

(ステップS49)カウンタのカウント値(CS)を1つカウントアップし($CS = CS + 1$)、S32に戻って次のパケットの受信を待つ。

【0125】

このように、本実施形態に係るパケット無中断切替装置300では、メモリ124aまたはメモリ124bに取り込まれた受信パケットは、計画切替モードの場合は所定の待機時間だけ遅延させて送信部127に出力されるので、揺らぎの発生を抑えることができる。

【0126】

特に、第1の実施形態の図10および図11で説明したように、遅延制御部328が、2つの経路の遅延差を徐々に縮めるように選択部325がメモリ124から受信パケットを読み出すタイミングを制御することで、遅延揺らぎを最小限に抑えることができる。

30

【0127】

尚、図16のフローチャートでは、計画切替要求時のみの処理を示したが、第1の実施形態と同様に、計画切替解除時の処理も行うことができる。この場合は遅延量を徐々に0にする制御を行えばよい。

【0128】

さらに、第2の実施形態では、選択部325における選択処理においてパケットの遅延調整を行なうので、第1の実施形態で用いた遅延調整用メモリ123が不要となる。この結果、パケット無中断切替装置300の回路規模を小さくでき、コスト削減を図ることができる。

40

【0129】

尚、図16では、a系の処理後にb系の処理を行なうフローチャートを示したが、全ての経路の処理を並列に行って、下流に流すパケットの判断を行なうようにしても構わない。

【0130】

また、本実施形態に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット伝送方法における転送パケットの処理手順は、本実施形態に限定されるものではない。

【0131】

50

[第 2 の実施形態の変形例 1]

次に、上記で説明した実施形態の変形例 1 について説明する。上記で説明した実施形態では、a 系と b 系の切り替えを遅延量の調整だけで行なうようにしたが、遅延の挿入によって a 系と b 系の切り替えを行なった後、選択部 3 2 5 において、選択する系を固定する方法で実現しても構わない。例えば、a 系から b 系に切り替える場合、選択部 3 2 5 は切替後は b 系のパケットトラフィックを固定的に選択するように処理する。これにより、選択部 3 2 5 で早着のパケットを判別する処理を常に行う必要がなくなるので、処理負担が少なくなる。

【 0 1 3 2 】

以上、本実施形態に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法は、O p S 又は対向装置からの計画切替要求を受けた場合に、短系と長系のパケット間の遅延差を徐々に縮めることで、転送先のネットワークや装置に対する遅延揺らぎを最小限に抑えることができる。

10

【 0 1 3 3 】

尚、本発明に係るパケット無中断伝送システムおよびパケット無中断切替装置並びにパケット無中断切替方法について各実施形態で例を挙げて説明してきたが、その精神またはその主要な特徴から逸脱することなく他の多様な形で実施することができる。そのため、上述した実施形態はあらゆる点で単なる例示に過ぎず、限定的に解釈してはならない。本発明は、特許請求の範囲によって示されるものであって、本発明は明細書本文にはなんら拘束されない。さらに、特許請求の範囲の均等範囲に属する変形や変更は、全て本発明の範囲内である。

20

【 符号の説明 】

【 0 1 3 4 】

1 . . . パケット無中断伝送システム
 2 , 3 . . . ユーザ N W
 4 . . . 広域 N W
 5 , 6 , 1 0 0 , 2 0 0 , 2 5 0 , 2 6 0 , 2 7 0 , 3 0 0 . . . パケット無中断切替装置
 1 0 1 , 2 0 1 , 2 5 1 , 2 6 1 , 2 7 1 , 3 0 1 . . . 送信機能部
 1 0 2 , 2 0 2 , 2 5 2 , 2 6 2 , 2 7 2 , 3 0 2 . . . 受信機能部
 1 1 1 . . . 受信部
 1 1 2 . . . コピー部
 1 1 3 a , 1 1 3 b . . . 識別子付与部
 1 1 4 a , 1 1 4 b , . . . 送信部
 1 2 1 a , 1 2 1 b . . . 受信部
 1 2 2 a , 1 2 2 b . . . 遅延判定部
 1 2 3 a , 1 2 3 b . . . 遅延調整用メモリ
 1 2 4 a , 1 2 4 b . . . メモリ
 1 2 5 a , 1 2 5 b , 3 2 5 a , 3 2 5 b . . . 選択部
 1 2 6 . . . カウンタ部
 1 2 7 . . . 送信部
 1 2 8 , 3 2 8 . . . 遅延制御部
 1 5 1 . . . 遅延調整ブロック
 1 5 2 . . . 遅延判定ブロック
 1 5 3 . . . 遅延調整用メモリブロック
 2 1 1 . . . G F P マッピング部
 2 1 2 , 2 1 2 a , 2 1 2 b . . . V C マッピング部
 2 1 3 . . . 多重部
 2 1 4 , 2 1 4 a , 2 1 4 b . . . O T N マッピング部
 2 2 1 . . . 分離部

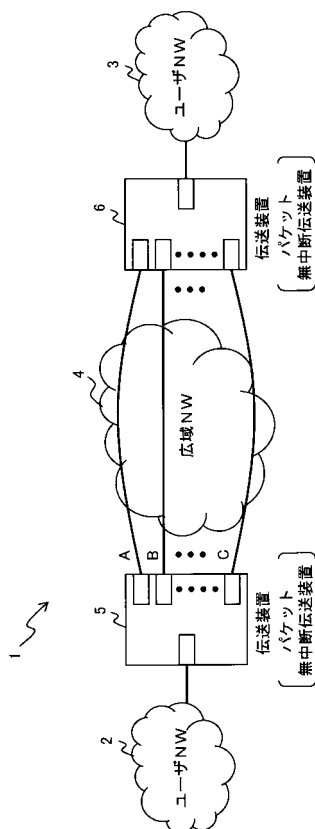
30

40

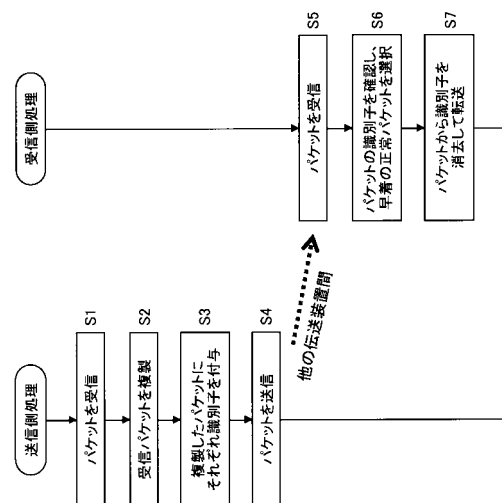
50

2 2 2 , 2 2 2 a , 2 2 2 b . . . V C デマッピング部
 2 2 3 . . . G F P デマッピング部
 2 2 4 , 2 2 4 a , 2 2 4 b . . . O T N デマッピング部
 3 5 4 . . . 遅延調整選択ブロック

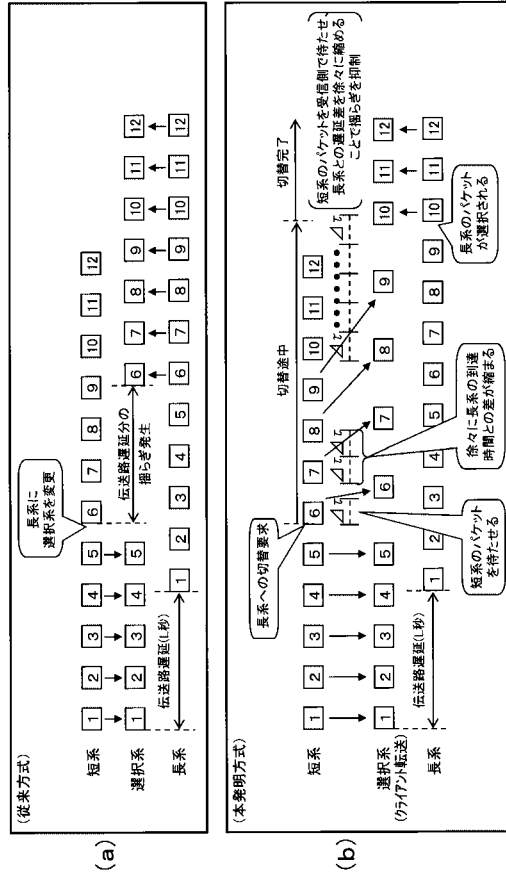
【図 1】



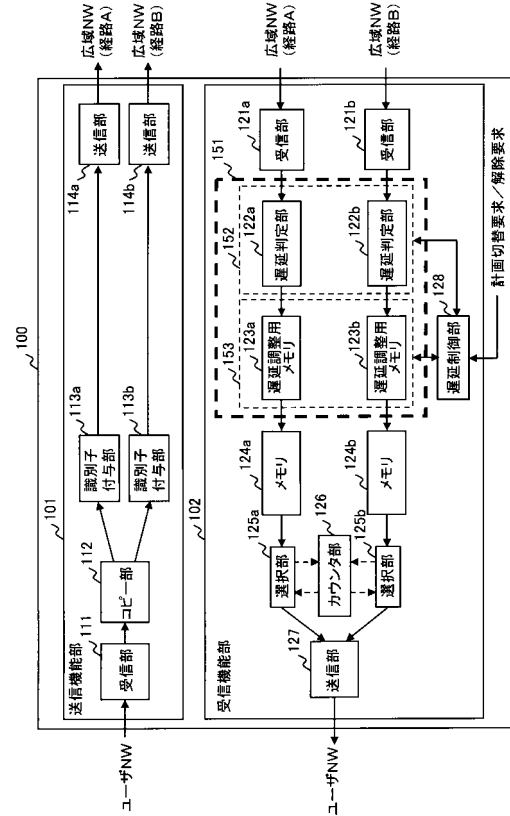
【図 2】



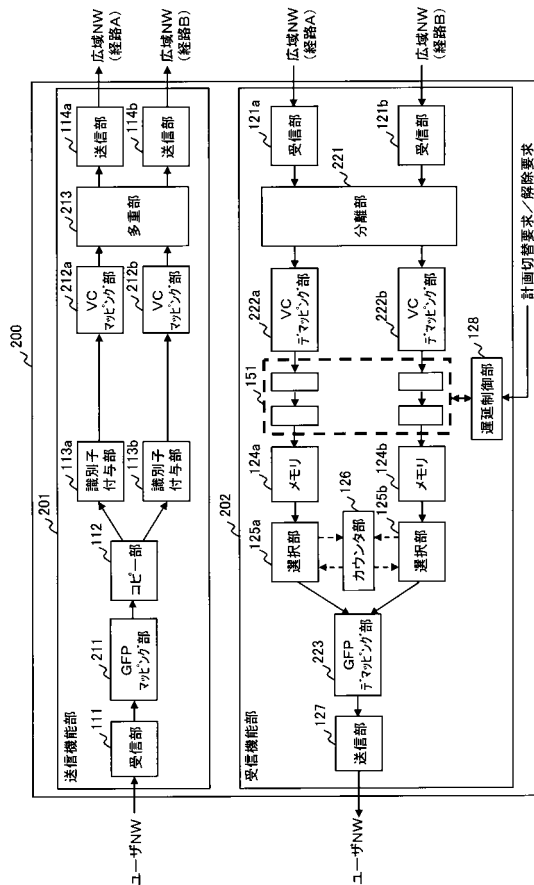
【図 3】



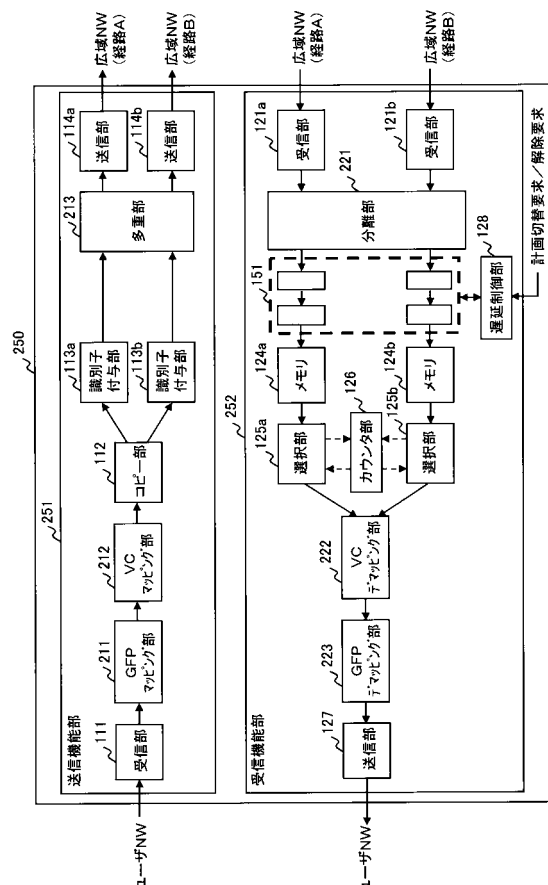
【図 4】



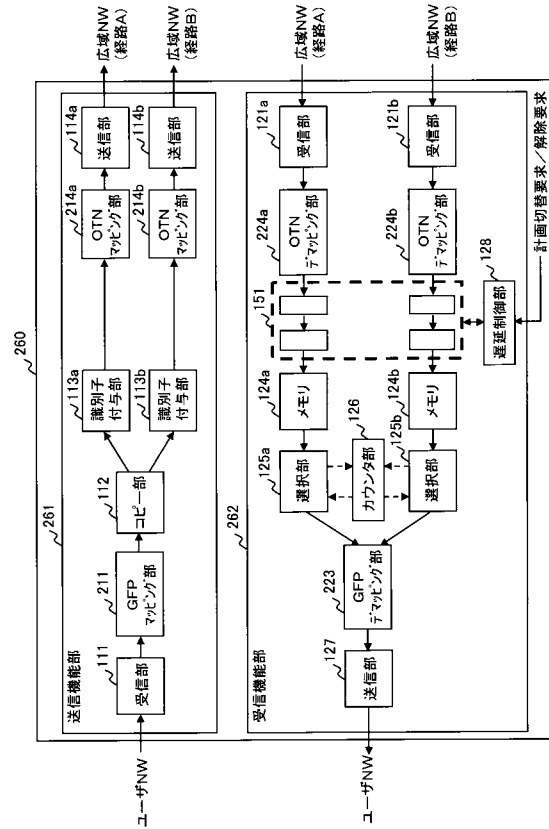
【図 5】



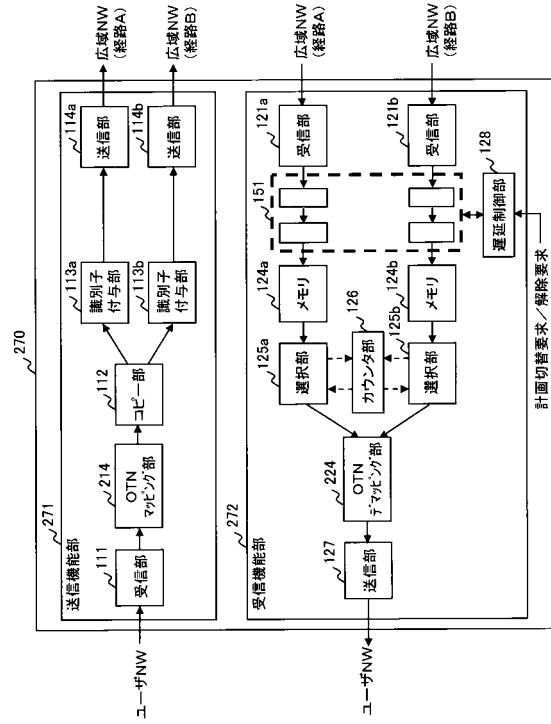
【図 6】



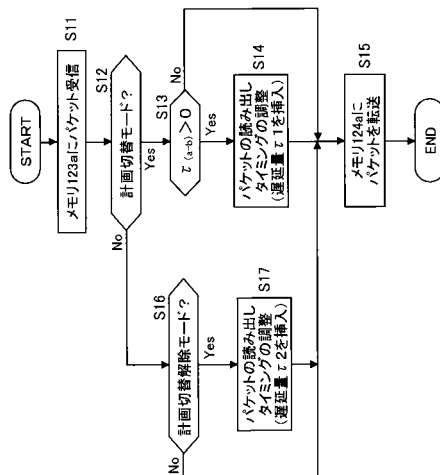
【図 7】



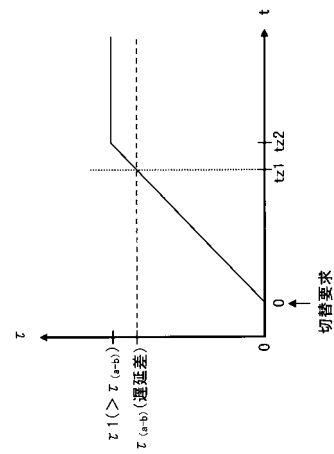
【図 8】



【図 9】



【図 10】




```

graph TD
    START([START]) --> S31[CS=0]
    S31 --> S32{メモリ124aにパケット有り?}
    S32 -- No --> S37
    S32 -- Yes --> S33[パケット読み出し]
    S33 --> S34{カウンタ値(CS)と  
順序識別子(Ca)の比較}
    S34 -- CS=Ca --> S35{計画切替モード?  
(a系⇒b系)}
    S35 -- Yes --> S36{待機時間τ1満了?}
    S36 -- Yes --> S37
    S36 -- No --> S39
    S34 -- CS<Ca --> S39
    S34 -- CS>Ca --> S40{メモリ124bにパケット有り?}
    S40 -- No --> S37
    S40 -- Yes --> S41[パケット読み出し]
    S41 --> S42{カウンタ値(CS)と  
順序識別子(Cb)の比較}
    S42 -- CS=Cb --> S43{計画切替モード?  
(b系⇒a系)}
    S43 -- Yes --> S44{待機時間τ1満了?}
    S44 -- Yes --> S47
    S44 -- No --> S45
    S42 -- CS<Cb --> S45
    S42 -- CS>Cb --> S48{CS>Ca?}
    S48 -- Yes --> S49[CS=CS+1]
    S48 -- No --> S46[CS=CS+1]
    S49 --> S47
    S46 --> S47
    S47{パケット破棄  
(メモリ124bから消去)} --> S38[CS=CS+1]
    S37{パケットを送信部に出力  
(当該パケットをメモリ124aから消去)} --> S38
    S38 --> S37
  
```