

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 特 許 公 報 (B2)

(11) 特許番号

特許第4577163号  
(P4577163)

(45) 発行日 平成22年11月10日 (2010.11.10)

(24) 登録日 平成22年9月3日 (2010.9.3)

(51) Int.Cl.

H04L 12/66 (2006.01)

F I

H04L 12/66

C

請求項の数 4 (全 21 頁)

(21) 出願番号	特願2005-257244 (P2005-257244)	(73) 特許権者	000005108
(22) 出願日	平成17年9月6日 (2005.9.6)		株式会社日立製作所
(65) 公開番号	特開2007-74178 (P2007-74178A)		東京都千代田区丸の内一丁目6番6号
(43) 公開日	平成19年3月22日 (2007.3.22)	(74) 代理人	100100310
審査請求日	平成20年3月28日 (2008.3.28)		弁理士 井上 学
		(72) 発明者	水谷 昌彦
			東京都国分寺市東恋ヶ窪一丁目280番地
			株式会社日立製作所中央研究所内
		(72) 発明者	芦 賢浩
			神奈川県横浜市戸塚区戸塚町216番地
			株式会社日立コミュニケーションテクノロ
			ジー キャリアネットワーク事業部内
		(72) 発明者	高瀬 誠由
			東京都国分寺市東恋ヶ窪一丁目280番地
			株式会社日立製作所中央研究所内
			最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 インターワーキング方法及び装置

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項 1】

同期多重フレームを用いて通信を行う第1のネットワークと、データパケット若しくはデータフレームによって通信を行う第2のネットワークとに接続される通信装置であって、

同期多重フレームを終端する1以上の同期多重回線終端部と、

前記受信した同期多重フレームをチャンネル毎に分離し、保持する多重分離部と、  
を少なくとも備えた受信制御部と、

前記チャンネル情報と、前記第2のネットワークの通信制御情報を示す階層化論理識別子との対応関係を保持したIWE管理テーブルを格納したインタワーク制御部と、

前記受信したチャンネル情報をキーとして前記インタワーク制御部のIWE管理テーブルを検索し、

前記チャンネル情報に対応する前記第2のネットワーク内の宛先装置識別子及び階層化論理パス識別子を取得し、

前記受信制御の多重分離部でチャンネル毎に保持されたフレームを取り出し、該フレームに前記チャンネル情報に対応する階層化論理パス識別子を含むヘッダを付与する、

論理多重パケット生成部と、

前記論路多重パケット生成部で生成されたフレームを前記第2のネットワークに送出する送信制御部と、を備え、

前記受信制御部は、前記同期多重フレームの情報に基づいて前記チャンネル情報を抽出

10

20

することを特徴とする通信装置。

【請求項 2】

前記受信制御部は、

前記同期多重フレームから位相情報を抽出し、該位相情報から前記第 1 のネットワーク内に前記同期多重フレームのチャンネル情報を抽出することを特徴とする請求項 1 に記載の通信装置。

【請求項 3】

前記階層化論理識別子は、上位パス ID と下位パス ID であり、

前記下位パス ID は、隣接装置間の経路を指定する ID、

前記上位パス ID は、「複数のフローから個々のフローを抽出するための ID を含む請求項 1 に記載の通信装置。

10

【請求項 4】

請求項 2 に記載の通信装置であって、

前記位相情報は、AU ポインタ及び TU ポインタであることを特徴とする通信装置。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、通信方式の異なる網間での通信を中継するインターワーク方法及び装置に関する。特に、同期多重フレーム通信を行う同期網と、可変長フレームもしくはパケット通信を行う非同期網との相互接続方法及び装置に関する。

20

また本発明は、コネクションレスの通信を行う非同期網において同期多重フレームとの親和性を向上させるため識別子を階層的に使用する論理パス管理方法に関する。

さらに本発明は、前記論理パス管理方法に基づくデータパケット若しくはデータフレーム中継を行う通信装置に関する。

【背景技術】

【0002】

光ファイバケーブルやLSIの製造技術とデジタル信号処理技術の進展に伴い、デジタル伝送方式が広く世の中に普及してきた。光伝送方式は、その伝送損失の少なさから大容量、長距離中継を可能とし、長距離伝送路コストを大幅に減少させた。また符号化技術の進歩によってデジタル伝送に必要な帯域幅が抑えられるようになった。これにより、電話、データ、映像といったマルチメディアを一元的に扱えるISDN(Integrated Services Digital Network)サービスが開始され、ISDNの普及を後押しする形で大容量伝送向けの多重化方式である、SDH(Synchronous Digital Hierarchy)が標準化された。SDHは世界的に統一された全同期インタフェースであること、大容量通信から電話網まで拡大しつつある各種通信サービス情報を柔軟に多重化できる拡張性があること、運用保守性に富んだインタフェースであり信頼性が高いこと、に特徴がある。これらの特徴を持つSDHは現在までに世界中に敷設されており、インターネットが普及した今日でも、物理層における主要技術として多くのネットワークで運用されている。

30

【0003】

近年世の中に広がっているインターネットはIP(Internet Protocol)をベースとした情報ネットワークである。IPはOSPFなどのルーティングプロトコルやDHCPなどのアドレス動的設定機能が利用でき、ネットワーク構築の手間が少ない。そのためIPは急激に普及し、既に世界的な情報網として利用されている。キャリアやISPの提供するIPネットワークは生活基盤として不可欠なものとなっている。さらにデータリンク層に着目すると、近年は企業や家庭におけるLAN(Local Area Network)の利用が進み、その扱い易さからEthernet(登録商標)を利用する情報通信ネットワークが構築されている。広域イーサネットサービスやメトロイーサネットサービスがその例である。これらの状況に見られるように、ネットワークを誰もが利用し、構築できるようになると、より網接続の手間がかからず、動的な運用が可能なコネクションレスな通信方式に移行しつつある。

40

【0004】

50

こうした技術動向を反映して、ルータやスイッチにおいても、搭載するインタフェースはEthernetが主流である。EthernetはSDH程に厳密な運用保守機能を備えておらず、またコネクションレス通信のため品質確保が困難である。しかしながら、その普及に伴い、標準化団体においてEthernetによる情報サービスアーキテクチャの実現方式、EthernetにおけるOAM実現方式の検討がなされている。情報量増大に対しては、10Gbps、40Gbpsの伝送能力を持つEthernet技術の研究が進められており、徐々に非同期型ネットワークへの移行が進んでいる。

#### 【 0 0 0 5 】

しかしながら、キャリア網や企業網においてSDHが広く用いられてきたため、網の移行に時間を要すること、現状では未だEthernetやIPベースの通信技術において全同期網に匹敵する信頼が得られないことから、同期網と非同期網とが共存する状況が今後暫くは続くと思われ。EthernetフレームをSDHフレーム上で転送するといった利用は行われているものの、Ethernetの物理層とSDHはじめとする同期網との相互通信機能はこれまで殆ど提供されていない。今後非同期網への移行期には従来の資産を活かす相互接続技術の提供が不可欠である。

10

#### 【 0 0 0 6 】

コネクションレス通信が普及することによりネットワーク上で利用できるサービス種別が拡大し、従来のWebデータ閲覧のみでなく音声通話、映像配信、機密データへのアクセスなど、ネットワークの品質を要求するものの割合も増加している。ユーザの利便性と通信品質・セキュリティの確保は相反する要求でありながら、今後のネットワーク構築における重要な課題である。

20

#### 【 0 0 0 7 】

【特許文献1】特開2003-000000号公報

【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

#### 【 0 0 0 8 】

ネットワーク構築技術はパケット網を軸とした次世代網（NGN）に移行しつつある。しかしながらPDH、SDH方式を用いた同期網が標準技術として国内外を問わず広く用いられてきた現状を鑑みると、次世代網への移行が直ちに行われるとは考えにくい。また次世代網と目されるMAC/IP網及びMPLS網においては、網の制御、品質管理に加えて既存網を収容する機能が未だに十分整備されているとは言えず、この点も網構築技術の移行に当たっては重要なポイントとなる。なぜならば、STM網は、その信頼性の高さによってキャリア網や企業のバックボーンなど基幹ネットワークに特に導入されてきたため、品質に対する需要が大きいと考えられる。

30

#### 【 0 0 0 9 】

これを解決するためには、従来、同期網において実現されてきたものと同様以上の保守運用性を、次世代網において実現する必要がある。さらには、同期網との相互接続性を確保するにあたり、STM網における保守運用性をも損なうことなく、管理情報を相互通知することが必要となる。STM網に採用されている、通信品質の階層別管理手法の概念を非同期パケット網上で実現することにより、完全な相互通信を提供することが可能となる。具体的には制御情報の相互通知を行うためのアーキテクチャが必要になると予想される。また、これによりパケット網においても、STM網レベルの通信品質を確保することができ、次世代通信網として高い信頼性と網構築の柔軟性の双方を満たすネットワークを提供可能である。

40

#### 【 0 0 1 0 】

本発明が解決する第1の課題は、キャリアや企業網における次世代パケット通信網の採用を想定し、従来電話網をベースに発展してきたSTM網上で提供されてきたサービスを、パケット網において提供することである。ここには電話、映像、データ配信といったサービスが挙げられる。そのためには非同期網においてもSTM網と同等の通信品質管理機能が要求される。

50

## 【 0 0 1 1 】

本発明が解決する第2の課題は、従来型の全同期型ネットワークから次世代型のフレーム通信網への移行期に必要な、同期網と非同期網の相互接続を実現することである。ここでポイントとなる点は、同期多重方式と論理多重方式との双方向のフレームフォーマット変換手段を提供し、経路上で異種ネットワークを通過する場合にも同一ネットワークの如くデータを送信することである。また、同時にSTM網における網制御情報をパケット網に適した情報に変換し、同期多重方式と論理多重方式の境界を跨ぐ場合も、全経路上で統一された通信管理手段を提供することである。

## 【課題を解決するための手段】

## 【 0 0 1 2 】

一つ若しくは複数の回線インタフェースを有する、2つ以上の情報中継装置によって構成されるネットワークであって、

前記ネットワークは、データパケットを用いて前記情報中継装置間の通信を行い、前記ネットワーク内の任意の2点間での通信を行う場合に、任意の端点間においてパケットが通過する経路を制御する手段を備え、

前記通信経路制御手段は、前記通信区間の端点において終端され、コネクション（セッション）レベルでの通信管理を行う第1の通信経路管理機能（OAMフロー）と、前記通信区間に含まれる任意の隣接する情報中継装置間において個々の通信区間毎に終端され、物理回線若しくは論理回線の1区間毎の通信管理を行う第2の通信経路管理機能（OAMフロー）とを備えることを特徴とする、階層化論理パス制御方法を用いる。

## 【発明の効果】

## 【 0 0 1 3 】

コネクションレスのパケット通信網において、階層化論理パス管理機能を導入することにより、ネットワーク構築が容易であるというパケット通信網の特徴を残したまま、通信品質を向上することが出来る。従来パス設定及び通信管理機能は整備されてこなかったが、本発明によりパケット通信網における保守管理機能が実現でき、ネットワーク管理の利便性が向上すると共に、パケットネットワークがサポートするサービス範囲を拡大できる。具体的には広域イーサなど従来データネットワークとして利用されてきたパケット通信網に、音声通信や専用線を用いて提供されてきたサービスを収容できるため、企業などにとっては通信方式の異なる複数のネットワークを管理する負担が軽減できる。

## 【 0 0 1 4 】

階層化パス管理の概念を導入することにより、従来から広く用いられてきた同期網の通信制御機能との親和性を得られる。これにより物理層インフラの選択幅が拡大する。既存インフラの活用が促進でき、さらにはパケット通信が主体となる次世代網への移行期において柔軟な対応が可能である。

## 【 0 0 1 5 】

特に、キャリアや企業網の管理において、パケット通信網に移行した後も従来使用してきた同期網と同等の網の品質管理が行えることで信頼性を維持できる。さらには同期網とパケット網相互に階層化管理のための制御情報を変換できることから、オペレーション方式に変更無く、次世代網への移行が可能となる。

## 【発明を実施するための最良の形態】

## 【 0 0 1 6 】

本発明は、情報送信チャンネルを識別し、また同期多重化により回線上の情報送信効率を向上する同期制御方式と、情報をフレーム若しくはパケットの形態で送受信するフレーム（パケット）多重方式の相互接続を実現する。ここでは同期網としてSTM網、非同期網としてEthernet網を想定して記述するが、これによって本発明の適用対象プロトコルあるいはネットワーク構成を限定することはない。

## 【 0 0 1 7 】

図1は、本発明を適用するネットワークの基本構成を説明する図である。従来より広く用いられてきたSTM(Synchronous Transfer Module)網に代表される同期通信網（以下、同

10

20

30

40

50

期網) 1001及び1002、イーサネットに代表される非同期通信網(以下、非同期網) 1000から構成される同期網には端末装置30-1と30-2を収容し、例えば端末30-1と30-2の間での通信において、相互に分離された同期網間の通信を非同期網によって中継する。

中継網となる非同期網1000において、同期網1001、1002との接続点には、同期網と非同期網との通信を相互接続するためのインターワーキング装置(IWE; Interworking Equipment) 1a, 1bを備える。今、端末装置30-1から端末装置30-2に向かう通信を想定する。これにより一般性が失われることはない。端末装置30-1から送信される情報は、同期網1000内の(端末30-1の通信開始時点での)空きチャンネルを通じてIWE 1aに送られる。IWE 1aは、同期網1001側から受信するフレームを非同期網1000に送出するためのフォーマットに変更する。具体的には特定の時間間隔で同期網1001内のチャンネルで運ばれる情報をサンプリングし、特定の大きさを持つ情報片に変換する。ここで、情報片(以下、フレーム)の送信経路を識別するため、及びフレームに含まれる情報片(内容及び属性?)を識別し、経路上をフレーム単位で送信される情報をユーザ端末装置あるいは対向IWEにおいて集約するためのヘッダを付与する。

#### 【0018】

同期網においては、通信を求める宛先との間に予め設定されている通信チャンネルが空いているか否かで通信の可否が決定される。従ってフローはその属するチャンネルにより、宛先と通信経路が固定的に与えられる。パケット通信網においては宛先までの経路は特定されておらず、宛先までの帯域も保証されていない。非同期網において通信品質を管理するためには、宛先までの経路を特定した上で、中継装置間の各区分について通信状態を把握することが必要である。そのためにIWE 1aで同期網チャンネルをベースとした通信管理情報を、非同期網におけるパケットを用いた論理多重方式へ変換する。パケットヘッダに含まれる情報には宛先までの通信経路を特定する情報と、隣接通信装置までの物理回線またはそれに多重される論理回線を特定する情報とを含む。

IWE 1aの対向装置であるIWE 2aは非同期網1000を介して受信したフレームを、IWE 1a及びXCで付与されるヘッダ情報の解析結果に基づき分類、集約して同期通信用フレームに再構成する。同期網1002内に用意されている通信チャンネルから端末装置30-2宛ての空きチャンネルを同フレームに割当てて、同期網1002に向けてフレームを送信する。

以上の相互通信における処理手順は、端末装置30-2から30-1への通信においても同様であり、双方向の通信を可能とする。

#### 【0019】

非同期網1000内の通信において、IWE 1aからIWE 1bまでの経路については、全てその通過経路を管理する。これは従来のフレーム通信網に見られるホップバイホップのパス制御と大きく異なる。これにより全ての通信は、コネクションレスではなく、コネクションオリエンテッドで行われ、通信品質や障害状況の管理が実現できる。これを実現するため、IWE 1aとIWE 2aとの間で情報(データフロー)単位と送信先を識別する上位パスレイヤIDと、IWE 1aとXC 2a、XC 2aとIWE 1b間の実際に情報が通過するパスの状態管理を行う下位のパスレイヤIDを用いる。この階層化したパス管理パラメータの導入により、従来から階層モデルにより管理されてきた同期網におけるパス管理との親和性を保つことができる。例えば、上位パスIDは同期網におけるクロスコネクト単位であるVC-11と関連付け、下位パスIDを多重化セッション単位のSTM-Nフレームに関連付けておき、IWE 1aでパスIDを相互に交換することで非同期網においても同期網のパス構成を引き継ぐことが可能である。尚、非同期網に設定される下位パス管理IDは物理回線そのものを示す必要はなく、例えばVLAN(Virtual LAN)のように論理的に割当てられたものであってもよい。

#### 【0020】

図2に本発明を適用した場合の非同期網におけるパス管理モデルを示す。非同期網1000におけるパス階層は、コネクション制御層(VC層) 201、論理パス制御層(VP層) 20

10

20

30

40

50

2、伝送媒体層(PHY層)203を含む。

VC層201は、非同期網を利用する通信中継区間において最上位のコネクション(セッション)識別層である。このコネクション制御は下位レイヤの処理と独立した、中継装置(IWEもしくは非同期網内におけるIWE相当のコネクション管理装置、もしくはユーザ端末などのサービス処理装置)間におけるフロー識別子として用いる。コネクション管理を非同期網の両端にあたるIWEのみで行う場合は、コネクション識別子によって非同期網内で一貫した一貫したコネクション(セッション)の管理を行う。この場合には、非同期網1000における、宛先IWEの識別子として使用することが可能である。

【0021】

VP層202は、非同期網1000においてVC層で指定される宛先に到達するためにフレームが通過する経路を決定する役割を持つ。VC層とは独立した制御を行うが、論理関係240a、240bにより両層の制御パラメータが関連付けられる。従来のSTM網及びATM網と比較すると、非同期網におけるVP層は特定の装置間に設定された物理回線上のみに限定されることなく、物理回線(すなわち、Next hop)の異なる回線に対しても、最終的な宛先に到達できることを条件に任意に論理パスを設定できる点が異なる。そのため、VC層とVP層との論理接続240a、240bは、VPが任意のVCを多重していてもよい。論理パスは図1のクロスコネクタ装置(XC)において終端し、XCに保持する論理パス経路表に基づいて次段のXCに向かう論理パスへ接続する。

【0022】

PHY層203は、フレーム中継装置IWE及びXCを接続する物理回線を管理する。VC層及びVP層とは独立した制御を行う。OpSからの管理を前提とすると、VC層との論理接続250a、250bはOpSからの指示により設定することになるが、物理回線のリソース使用状況を参照して動的に接続250a、250bを設定することもできる。

【0023】

図3は図1の基本ネットワーク構成について図2の階層パス制御を適用した場合の、パス設定方法を説明する図である。ここでは非同期網1000を介して同期網1001と1002が通信するために、XC2aを通過する経路を用いる場合を想定する。非同期網1000には、中継装置IWE及びXC間を接続する物理回線に対し、論理的に設定されるパスIDを用いて通信を行う。このパスIDは隣接装置間の経路を指定するもので、一物理回線に対して任意の数の論理パスを設けることが出来る。このIDを下位パスIDとする。

【0024】

中継装置IWE及びXCは、フレームを受信すると受信フレームの入力論理パスIDと送出先論理パスIDとの対応関係を参照して非同期網内の他の中継装置へ転送する。この対応関係は転送に先立ってOpSにより静的に設定されるか、LDP(Label Distribution Protocol)のように既存のプロトコルにより動的に設定する。図3では、パスAU-FR1(301)及びAU-FR2(302)がそれに当たる。このパスIDにより、装置間の物理回線に沿った転送経路を識別する。このパスIDは同期網(STM網)において装置間回線を識別し、同期情報を伝達するAUポイントに相当する。IWEでは同期網から非同期網へデータを中継する際に、AUポイントのうち回線識別情報を抽出し、非同期網向け送出回線決定(すなわちフレームヘッダ生成処理)に利用する。

【0025】

TU-FR1(311)、TU-FR2(312)はそれぞれIWE1aとXC2a、XC2aとIWE1b間におけるフロー識別子である。このフローIDは、下位の論理パスAU-FR1(301)、AU-FR2(302)に多重される複数のフローから個々のフローを抽出するためのものであり、下位の論理パスIDに属する形で管理する。そのためAU-FRとTU-FRとの組み合わせにより非同期網内におけるフローを一貫して識別することができ、論理パス毎に多数のフローが多重される場合に管理面でのスケーラビリティを確保できる。TU-FR1(311)及びTU-FR2(312)(以降、一般にTU-FRの概念を指す場合はTU-FRと記述する)は、同期網において中継装置間でフローを識別するための位相情報を含んでいる。同期網においてはAUポイントとTUポイントの組合せにより同期網内の通信チャンネルを識別して

10

20

30

40

50

おり、チャンネルが事実上フローを識別するためのIDとなっている。そこで非同期網XCにおいては下位の論理パスAU-FRと、AU-FRに付随するTU-FRによってフローを識別し、XCを介する入力及び出力論理パス相互にフローIDの受け渡しを行うことにより、網内で一貫したフロー管理を実現する。IWEでは、同期網のAU及びTUポイントからチャンネルを識別し、個々のチャンネルから宛先IWEを識別した上で、対応する当該IWE向け出力論理パス及び論理パス上のフロー識別子TU-FRをフレームに付与して送出する。

【0026】

XCによってTU-FR1(311)とTU-FR2(312)を関連付け、また同期網内のAUポイント及びTUポイントの組合せと非同期網内のAU-FR及びTU-FRの組を関連付けることにより、図1の端末措置30-1と30-2間のようにend-to-endでのフロー管理と経路管理、及び転送区間毎の通信状態管理を実現する。

10

【0027】

図4に、図3のパス管理方法を適用する場合の非同期網における論理パス管理方法を示す。図面は図2の階層モデルのうち、論理パス制御層に相当する部分におけるパラメータの相関関係を説明する。

【0028】

非同期網通信に用いる論理パスは、上位パスTU-FR1(440-1)、TU-FR2(440-2)、下位パスAU-FR1(430-1)、AU-FR2(430-2)によって構成する。上位パスTU-FRは装置間回線上のフロー識別子であり、下位論理パスの終端点において終端される。同様に下位パスIDは、論理回線の終端点、すなわち装置間の物理回線単位に終端される。ここで各転送区間内においてパス管理レイヤ毎に分類できるが、本実施例によりパス管理を行う上で上位パスと下位パスのIDは相互に密接に関連する(図3の説明参照)。

20

IWE及びXCの論理パスクロスコネクタによって隣接転送区間におけるパスIDを決定するにあたり、同期網におけるチャンネル(フローID)と宛先及び経路との対応関係を非同期網に反映するため、以下の方法を用いる。まず転送経路(下位パスID)を絞り込むため、データフローを識別する。フローIDはTUポイントとAUポイント、若しくはTU-FRとAU-FRを組み合わせて判定する。これによりフローIDによって決定される宛先に向かう下位の論理パス候補を見つける。次に、候補となる下位パスIDのうち利用可能なもの(空き帯域のあるパス、サービスにより優先制御を必要とするパスなど)を選択して、隣接区間における論理パスIDを決定する。

30

【0029】

以上のように、非同期網内の通信パスは予め設定されていてもよいし、動的制御によって設定されるものであってもよい。

【0030】

非同期通信網内の全ての転送区間においてフロー識別のための上位パスIDと下位パスIDとの論理接続関係を保持することにより、同期網と非同期網の双方に跨るend-to-endのコネクション(セッション)400の管理を実現する。

【0031】

図5に本発明の第1の実施例におけるプロトコルスタックを示す。IWE1a及び1bの同期網側は、STM同期多重フレームのSOH(Section Overhead)、POH(Path Overhead)により管理されるセクション503-1と503-2、パス502-1、502-2により、階層化された経路制御が行われる。IWEは同期網側の物理回線501-1とフレーム通信網側の物理回線510aを備える。例えば前者はE1、T1などの同期回線、後者はEthernetなどのパケット通信回線を収容する。パケット通信網内では、OSI参照モデルのデータリンク層以上の層において、論理的に回線を構築するためのタグ(ラベル)を挿入する。例えば、L2ネットワークならばVLAN(Virtual Local Area Network)タグや、MPLS(Multiprotocol Label Switching)網においてはラベルを用いてこれら論理パスを構築できる。これによりパケット通信網において、MAC識別層520aの上位に論理パス識別層530aを構築する。MAC層520a及び論理パス層530aは、同期多重フレームのSOHにより制御

40

50

される、論理回線に相当する。

【 0 0 3 2 】

論理パス 5 3 0 a 上に複数の通信を多重する。この多重した通信をここではコネクション（セッション）と呼び、論理パス同様、タグ（ラベル）によって識別する。IWE 1 a では区間セッション 5 4 0 a の規定がそれである。このセッション識別タグは、論理パス識別タグとスタックする形で使用する。IWE 1 a において、パケット網側の区間セッション 5 4 0 a と同期網側のセッション 5 0 3 - 1 とを相互接続し、網間を跨る一貫したセッション管理を実現する。本実施例ではセッションを区間毎に終端する方式を説明した。これは個々のセッションを論理パスに属するものとして管理できることを意味する。IWE 1 a においては、網間でのセッション情報の相互通知を行うが、同期網POHで管理されるセッションは同期網内で一意に決定されるチャンネルとして識別されるため、パケット通信網内で統一管理されたセッション情報と、同期網内のチャンネル情報とを相互接続することが望ましい。そこで、IWE 1 a では、区間セッション層 5 4 0 a の上位に網内全域でセッション管理を統一するためのセッション層 5 5 0 a を設け、このセッション層 5 5 0 a と同期網側セッション層 5 0 3 - 1 との状態相互通知によって通信制御を行う。

10

【 0 0 3 3 】

論理パス層では区間毎に管理フローが終端される。論理パス層 5 3 0 a と 5 3 0 b 間はAU-FR1によって、また論理パス層 5 3 0 c から 5 3 0 d の区間ではAU-FR2によってパス管理を行う。XC は、これらの管理フローを相互接続する機能を担う。

【 0 0 3 4 】

20

同様に区間セッション層 5 4 0 a と 5 4 0 b 間はTU-FR1によって、また区間セッション層 5 4 0 c と 5 4 0 d 間はTU-FR2によって管理する。XC は同様にこれらの管理フローを相互接続する。XC はまた、区間セッション層 5 4 0 と、その上位のセッション層 5 5 0 とを論理的に接続する機能を備える。TU-FRがAU-FRに属する形で運用される場合は、XC の区間セッション間接続および区間セッション層とセッション層とのレイヤ間接続において、階層化論理パス管理アーキテクチャにおけるパラメータ相関関係を把握することが必要であり、このために論理関係（従属関係もしくは等価関係）を保持する管理テーブルをXC に保持する。

【 0 0 3 5 】

図 6 は非同期網における階層化論理パス制御の第二の実施例を説明する図である。本実施例のネットワーク構成は図 3 の説明と同様である。

30

【 0 0 3 6 】

ここでは、上位パスIDの設定において非同期網内で一貫したフロー（セッション）IDを使用する。下位パスIDであるAU-FR1（3 1 1）及びAU-FR2（3 1 2）は第1の実施例（図 3）と同様である。

【 0 0 3 7 】

IWE 1 a における同期フレームから非同期フレームへの多重化方法は、第1の実施例（図 3）と同様である。先ず宛先識別のためフローを識別する。そのために同期網で定義されているチャンネルを、AUポインタ及びTUポインタで得られる位相情報から抽出する。宛先（対抗IWE）に到達可能な送出方路から適切なものを選択し、フレームを生成した後、非同期網へ送出する。

40

【 0 0 3 8 】

上位パスIDであるTU-FR 6 1 1 は、下位パスIDのAU-FR1（3 1 1）及びAU-FR2（3 1 2）とは完全に独立した制御を行う。非同期網内の中継装置XC（2 a）では、下位パスIDにより装置間物理回線上に設定される論理回線AU-FR1（3 1 1）とAU-FR2（3 1 2）を相互接続し、このとき上位パスIDであるTU-FR（6 1 1）を参照しない。同期網 1 0 0 1 におけるAUポインタ情報とTUポインタ情報から得られるフローIDは非同期網 1 0 0 0 内でIWE 1 a によりTU-FR（6 1 1）に変換され、対向インターワーク装置IWE1bによって再度同期多重フレームを構成する。このフレームフォーマット再変換を行うため、IWE 1 a 及びIWE 1 b はTU-FR（6 1 1）を同期網通信で使用するチャンネルを識別す

50



るための位相情報と関連付ける手段を予め備える。

【 0 0 3 9 】

図 2 の階層モデルで定義したコネクション制御層によって、同期網通信チャンネルと TU-FR ( 6 1 1 ) とを相互に接続する end-to-end のコネクション 6 2 0 を確立する。

【 0 0 4 0 】

図 7 は第二の実施例 ( 図 3 ) における、論理パス管理パラメータの相関関係を示す。図 4 同様に、図 2 の階層化モデルから論理パス制御層におけるパラメータ定義を抽出したものである。

【 0 0 4 1 】

本実施例においても、下位パス ID として AU-FR1 ( 3 0 1 ) と AU-FR2 ( 3 0 2 ) を用いる。第 1 の実施例と異なる点は、非同期網 1 0 0 0 の中継装置 X C 2 a での論理パスクロスコネクトにおいて、上位パス ID である TU-FR ( 6 1 1 ) を変更しない点である。本実施例では TU-FR ( 6 1 1 ) により網内で一貫したフロー識別を行う。これによりフローの宛先を判断し、選択可能な下位論理パスの候補を絞りこむ。実際に選択する下位論理パスは、第 1 の実施例と同じく、静的に設定されていてもよいし、パス設定要求が発生する度に動的に設定されてもよい。尚、TU-FR ( 6 1 1 ) は IWE 1 a、IWE 1 b において終端されるものとする。

【 0 0 4 2 】

前述のように STM 網など同期多重通信においては、通常、多重化チャンネルによって通信経路及び到達先が OpS 2 0 により半静的に設定される。従ってインターワーク装置 IWE 1 a にて同期多重フレームに含まれる AU ポインタ及び TU ポインタを解析することにより、チャンネル ( フロー ) と対向 IWE 1 b が判断できる。非同期網においてもフロー識別子は通信継続中に変更されることはないが、同期網と決定的に異なる点は、多重化方式がフレーム多重方式であり、宛先と途中経路とが固定的に対応する必要がない点である。従って、本実施例を適用する場合、X C の論理パスクロスコネクトにおいてフロー識別子を参照することにより、ネットワーク利用状況と通信中のトラフィック特性、またユーザ契約レベルに応じて下位論理パスを複数の物理回線上の論理パスから選択するといった処理を実現できる。

【 0 0 4 3 】

第一の実施例に比較して、第二の実施例では、上位パス ID を網内で一貫したフロー識別子と見なすことにより X C における論理パスの相互接続処理が簡易化される。この一貫性により OpS における論理パスを直接的に管理でき、経路制御と宛先情報が密に対応付けられる同期網との親和性を向上できる。

【 0 0 4 4 】

図 8 に本発明の第 2 の実施例におけるプロトコルスタックを示す。IWE 及び X C における管理フロー層定義は第 1 の実施例 ( 図 5 ) の場合とほぼ同様である。図 5 と異なる点は、区間セッション管理層 5 4 0 a ~ 5 4 0 d に代わり、網内セッション層 8 0 2 a ~ 8 0 2 d を定義した点である。図 5 では区間セッションを TU-FR1 及び TU-FR2 を区間毎に終端することで管理し、それを上位のセッション層に論理接続することによって一貫したセッション管理を実現した。図 8 では、網内セッション管理を網内セッション層 8 0 2 a ~ 8 0 2 d にて行う。これにより、TU-FR 識別のためのタグ ( ラベル ) を網内で共通化し、X C における階層化パス管理パラメータの相互参照を無くすことによって処理をシンプルにできる。TU-EX は図 5 と同様に同期網と非同期網を跨る全通信区間で一貫したセッション管理フローである。TU-FR の、TU-EX への論理接続は IWE でのみ行う。

【 0 0 4 5 】

本発明を実施するにあたり非同期網フレームフォーマットにはいくつかのパターンを適用できる。これらのパターンは同一パケット上への TDM データ多重度、及び同一回線上の論理パス ID の設定数により適宜組合わせて使用できる。以下、非同期通信に使用するフレーム構成を図 9 から図 1 1 を用いて説明する。

【 0 0 4 6 】

10

20

30

40

50

図9はインターワーキング適用時に非同期網通信に用いるフレームの基本構成である。フレームはヘッダ部とペイロード部とで構成され、同期多重フレームによって送信されるTDMデータはペイロード部に載せる。ヘッダ部には宛先アドレス901、送信元アドレス902、下位の論理パスID AU-FR(903)、上位の論理パスID TU-FR(904)、シーケンス番号Seq(905)を含む。シーケンス番号は、フレーム化することによるデータ到着順の変動を管理するため、また複数のフレームに渡って一連のデータが分散されて送信する場合に、同期多重フレームの再構成時にデータを集約するために使用する。また、その他付加情報906を挿入できることとする。

【0047】

フレームには同期網の通信チャンネル一つにつき1フレームを使用する。例えばSTM多重フレームではVC-11単位でヘッダ付与(カプセリング)を行い、1フレームを構成する。個々のデータはそれぞれ到着時刻が異なる。すなわちVC-11毎にTUポインタ値が異なるため、通常はIWE1aにおけるデータサンプリングのタイミングとVC-11の到着タイミングとが統一されない。そこで、1フレーム内にフロー識別子は同じであっても、複数のVC-11を載せる状況が生じ得る。これに対応するため、フレームのヘッダ情報に、フレーム内第2番目のVC-11開始位置を指すポインタを挿入する。このポインタフィールドは、特許文献1にも記載されている。特許文献1では論理パスの階層化に関しては触れておらず、本発明では、論理パスの管理パラメータが2種類、ヘッダ部に含まれる点異なる。

【0048】

尚、図10、図11においてもペイロード部分に複数のVC-11を格納する場合、基本フレームの場合と同様に、個々のペイロード毎に用意される多重ヘッダ部にポインタを挿入する。

【0049】

図10は1フレーム上に、下位の論理パスが同一となる複数のデータを多重化する場合のフレーム構成である。フレーム全体の共通ヘッダとして、DA901、SA902、論理パスID AU-FR(1010)及びその他付加情報1011を含む。フレームのペイロード部にはVC-11相当のデータを載せるが、ここで図9の場合と異なる点は、複数フローを同時に1フレーム上に搭載することである。

【0050】

各フローに付与する多重化ヘッダには、論理パスID TU-FR(1021)、シーケンス番号1022、データ長1023、その他付加情報1024を含む。シーケンス番号1022の使用目的は図9の場合と同様、フロー毎のデータ集約時に対向IWE1bにて参照するためである。データ長は、多重化されたフローデータの長さを示す。これによりフレームペイロード内でのフロー毎の開始位置が明示でき、多重化の設定・解除を行う上で有用である。

【0051】

サンプリングタイミングによるVC-11の複数搭載は多重化フレーム毎に独立して発生する。従って、ペイロード半ばからサンプリングしたVC-11の識別ポインタは、多重化フレーム毎のヘッダに挿入する。

【0052】

図11には、複数のフローが同一物理回線上で行われるが、それぞれに割当てする論理パスID(下位の論理パスID; AU-FR)が異なる場合の、1フレームへのフロー多重化フォーマットを示す。フレームヘッダ部分にはDA901、SA902、及び付加情報1110を含む。フレームのペイロード部に複数のフローを多重搭載する点は図10のケースと同様である。本ケースでは、多重化ヘッダに論理パスIDを二種類含むことが特徴である。多重化フレームは、多重化ヘッダとペイロード1125から成り、多重化ヘッダには論理パスID AU-FR(1126)、上位の論理パスID TU-FR(1121)、シーケンス番号1122、多重化フレーム長1123、付加情報1124を含む。シーケンス番号及び多重化フレーム長フィールドの役割は図10の説明と同様である。

【0053】

10

20

30

40

50

本ケースにおいても、多重化ペイロードへの VC-11搭載時のタイミングによってはVC-11ユニットの途中からサンプリングしてフレーム途中で次のVC-11ユニットのサンプリングを行う場合が生じる。図10と同様、多重化ヘッダ内に後方のVC-11開始位置を示すポインタを挿入する。

【0054】

図12は同期多重フレームから論理多重フレームを生成する際のフレーム処理を示す流れ図である。

【0055】

同期多重フレームを送信タイミングに沿って並べると、フレームヘッダ1201h、フレームペイロード1201p以下、一列に書き直すことが出来る。図12のように同期多重フレームを受信する装置は、フレームヘッダ1201hから時間順に受信する。STM同期多重フレームはフレーム周期1201毎に9フレームずつ送信され、これがSTMフレーム定義の大きな単位となっている。

【0056】

IWE1aでは、STMフレームを受信すると、非同期網内での経路制御を可能にするため、多重されたフレームを解析し、クロスコネクタ単位であるVC-11ユニットレベルまで分解する。このときの手順を以下に記述する。

【0057】

一定周期毎にフレーム1201h、1201pのフォーマットで受信したデータから、ペイロード部分を取り出し集約する。このペイロード1202は、図12に示すように受信フレームからヘッダを取り除き、受信フレーム1のペイロード1201pから受信順に並べたものである。

【0058】

STMフレームは、STMフレーム周期に受け取るペイロード1202の開始タイミングと、実際に送信データ1203をペイロード上で識別できるタイミングにはズレが生じる。このズレを通知し、多重されたフレームから任意のデータを取り出すため、STMフレームのヘッダにはAUポインタ1210と呼ばれるパラメータが含まれている。AUポインタ1210は、STMフレーム周期で4番目に送信されるフレームのヘッダ1204hに格納されており、このヘッダ1204h終了時点から多重データの送信開始時点までの遅延を示す。AUポインタ1210の遅延情報は、同期多重フレームを受信する装置にとっては入力回線を識別するパラメータとして使用できる。入力回線の識別子と、AUポインタ1210とを組合わせて記録しておくことで回線IDとの対応付けは用意に実現できる。

【0059】

次に、多重化されたデータの中から回線交換ユニット単位までデータを分解する。多重フレーム1203は、多数のデータフローが一定間隔で交互に重なる形で構成されている。個々のフローに着目すると、データ片1204-1、同1204-2、のように分散配置されており、それらを集約するとデータ1204が得られる。ここでもAUポインタの場合と同様に、集約したデータ1204の開始時点と、実際にデータをユニット毎に識別できる境界のタイミングとは異なっている。ここではTUポインタ1220とよばれるパラメータにより、集約データを抽出することができる。TUポインタ1220は、多重データ1203に分散配置されている1204-1、1204-2等のデータ片の先頭位置に格納されており、集約後は先頭位置にポインタが来る構成になっている。

【0060】

TUポインタは、AUポインタ1210に対応する回線上の多重位置（チャンネル）を示す。同期多重方式なので、タイミングが異なるフローは別フローと見なせるため、TUポインタそのものがデータフローの識別子になると考えられる。

【0061】

論理多重フレームを生成するには、階層化論理パスIDとAU及びTUポインタを対応付ける必要がある。入力経路識別子、もしくは経路識別子とAUポインタから経路IDを、AUポインタ1210及びTUポインタ1220によりデータ送信チャンネル（フロー）

10

20

30

40

50

を判別できる。これらのパラメータ変換により論理パスレイヤ 1207（下位パスIDに対応）とセッションレイヤ 1208（上位パスIDに対応）のIDを決定し、非同期網通信パケット内の最小多重単位となる小フレームを生成する。

#### 【0062】

図13は本発明の通信方式変換と経路管理情報の相互通知を実現するためのインターワーク装置(IWE)の構成を示す。IWEは一つ又は複数の同期多重回線終端部 1311 - 1 ~ 1311 - N1を有する受信制御部 1310と、一つ又は複数のパケット送出回線終端部 1334 - 1 ~ 1334 - N2を有する送信制御部 1330と、論理多重パケット生成部 1320と、同期多重通信網とパケット通信網との相互接続処理を制御するインターワーク制御部 1340と、から構成される。

10

#### 【0063】

受信制御部 1310は、入力同期多重フレームを回線交換ユニット毎に分離する多重分離部 1312 - 1 ~ 1312 - N1と、多重分離部に含まれ、分離したデータを回線交換ユニット別に保持するチャンネル別バッファ 1313 - 1 ~ 1313 - N1と、を備える。受信制御部 1310は、入力同期多重フレームからデータ及びパス管理情報を含む通信制御情報を抽出し、抽出した通信制御情報を論理多重フレーム生成部 1320へ通知する。

#### 【0064】

論理多重フレーム生成部 1320は、受信した通信制御情報に基づきインターワーク制御部 1340との通信により前記制御情報のパケット通信網向けに変換した情報を取得する。同じくインターワーク制御部 1340より当該フレームの送出先情報を取得する。取得した送出先情報に基づき、対応する受信データに対し、回線交換ユニット単位で送出先情報を付与して小フレームを生成する。生成した小フレームは送信制御部 1330へ転送する。

20

#### 【0065】

送信制御部 1330は、フレーム生成部 1320から受信した小フレームを受信バッファ 1332に一次保存する。この間に、該フレームの送出先物理回線あるいは論理回線を判定し、該当する送出先回線へ前記小フレームを転送する。

#### 【0066】

インターワーク制御部 1340では、入力同期多重フレームに含まれる通信制御情報から、入力同期多重フレームの送信先及び通過経路を判断するための入力回線テーブル 1341と、入力同期多重回線の通信制御情報を、パケット通信網向け通信制御情報（すなわち階層化論理パスID）に対応付けるためのIW管理テーブル 1342と、前記階層化論理パス制御の基盤となる自装置周辺の経路情報を保持する経路テーブル 1343と、を備えることを特徴とする、インターワーク装置。

30

#### 【0067】

図14は入力管理テーブル構成例を示す。本テーブルにはSTM網におけるAUポインタ値、TUポインタ値、及びこれらから得られるチャンネルID、送出先装置アドレス若しくは識別子、入力回線ID、のうちいずれかもしくは複数のパラメータを含む。

#### 【0068】

図15はIWE管理テーブル構成例を示す。本テーブルは、チャンネルID、フローID、送出先装置アドレスもしくは識別子、IWE送出先論理パスID、のうちいずれか、もしくは複数のパラメータを含む。

40

#### 【0069】

図16は図13の受信制御部における処理手順を説明するフローチャートである。同期多重フレームを受信する毎に処理が開始される。先ずステップS101において受信した同期多重フレームのSOH及びPOHを解析し、AUポインタ及びTUポインタを抽出する。次にステップS102では抽出したAU及びTUポインタを用いて、同期網チャンネル抽出する。ここでAUもしくはTUポインタの新規データフラグによってポインタ値の変更が通知される場合は、これまで受信したフローとは別のフローに切り替わっている。これ

50

を識別するためチャンネルIDに加えてフローIDを用いて個々のデータを識別する。ステップS103では、抽出したチャンネル情報、フロー識別情報をフレーム生成部1320へ通知する。フレーム生成部では、ここで受信した情報に基づきパケット通信網における階層化論理パスを設定する。ステップS104では、ステップS102で抽出した同期網チャンネル別、またフローID別に同期多重されたデータを分離する。ここで分離対象とするのは、同期網内におけるクロスコネクタ単位である、VC-11ユニット相当の小フレームである。ステップS105にて、分解した小データフレームを、チャンネルまたはフロー別にバッファに格納する。ここに格納するのは、ステップS103でフレーム生成部に通知した制御情報の処理を待つためである。階層化論理パスの割り当てが終了次第、小フレームが呼び出され、パケット通信網内での論理多重フレームを構成する最小単位フレームを生成する。

10

#### 【0070】

図17は図13の論理多重フレーム生成部1320における処理手順を説明するフローチャートである。受信制御部1310から同期網における通信制御情報を受信すると、ステップS201にて受信した情報に基づき、インターワーク制御部1340内のIWE管理テーブルを検索する。ここで検索のキーとするのは、多重分離ブロック1312にて抽出されるチャンネル情報またはフローIDである。チャンネル(フロー)は、同期網においては宛先と中途経路の情報と結びついており、パケット通信網へ転送する際に階層化論理パスIDの割り当てを決定するキーとなる。ステップS202で、受信チャンネルIDはパケット通信網内での経路を使用可能なチャンネルとして登録されているか否かを判定する。パケット通信網へ転送すべきチャンネルでなければ、転送を中断して処理を終了する。転送可能な場合は、ステップS203にてインターワーク制御部1340のIWE管理テーブルを参照することにより、パケット通信網内での宛先装置ID及びパケット通信網内における階層化論理パスIDを取得する。ここで、非同期網の特性として、同一の宛先に対しても複数の経路を選択可能な場合が生じる。その場合は候補となるパスについて、予め優先度を設定しておくか、帯域使用状況により動的に優先度を変更するなどの方法により、当該フローの転送に使用する経路を選択する。経路情報が決定した段階(ステップS206)で、フレームバッファ1313に格納されているチャンネル別データを取り出し、階層化論理パスID、シーケンス番号を含む多重化ヘッダを付与し、フレーム生成部1320内のフレームバッファに格納する。次いでステップS207にてバッファ内フレームの送出先を参照し、該当する送信制御部1330に対してフレームを転送する。ここで送信制御部は複数あってもよく、それぞれの送信制御部がさらに複数の回線終端部を備えることができる(通常のルータ/スイッチのインタフェースカード構成と同様)。

20

30

#### 【0071】

図18は非同期網内でフレーム化された情報を転送するために論理パスの相互接続を行うクロスコネクタ装置(XC)の機能ブロックを示す。

#### 【0072】

クロスコネクタ装置は受信制御部、論理多重フレーム生成部、クロスコネクタ制御部、送信制御部により構成する。

40

#### 【0073】

受信制御部は論理パスを通じて入力されるフレームを終端し、1フレーム上に複数のデータフローが多重されている場合はこれを分離して、各フローデータをデータバッファに保存する機能を持つ。回線終端部は、入力信号の同期を取ることでフレームを抽出する。ここでは物理層としての終端が行われる。多重分離部ではフレーム構造からさらに多重化された個別フローを識別し、論理的な終端を行う。

#### 【0074】

論理多重フレーム生成部は、受信制御部の多重分離ブロックから通知されるフロー毎の識別子(図9 - 図11における多重化ヘッダ情報)に基づいてフロー毎の送信先を決定す

50

る。決定すべきパラメータは、送出先区間において使用する上位及び下位の論理パスIDの組み合わせである。この論理パスIDを取得するため、フレーム生成部はクロスコネク制御部に保持されるXC管理テーブルを参照する。フロー毎に送出先を取得した後、多重化ヘッダを再構成して多重化フレームを生成する。同一の論理パス若しくは同一の物理回線に送出するデータが存在する場合で、図10あるいは図11に示すフレーム多重化構成を適用する場合は、多重化対象となるフローの多重化フレームを集約し、非同期網通信フレームを構成する。構成したフレームは、一時フレームバッファに保持して置く。このバッファ内でフレームヘッダの再構成を行ってもよい。フレーム再構成後、フレーム送出処理のため、送信制御部へフレームを転送する。

【0075】

送信制御部は、フレームヘッダを参照し、それぞれ支持された論理パスを介してフレームを送出する。フレーム生成部から転送されたフレームは、一時フレーム受信部を通じてフレーム受信バッファに格納される。送信制御部は格納されたフレームのヘッダ情報から送出先を判断し、回線終端部を通じて適切な論理または物理回線へフレームを送出する。

【0076】

クロスコネク制御部は論理パスの相互接続情報を保持するXC管理テーブルと、自装置(XC)周辺のネットワークポロジを保持する経路テーブルを含む。経路テーブルは、例えば、OSIモデルのデータリンク層におけるMACアドレステーブルや、ネットワーク層におけるIPルーティングテーブルのように、自装置(XC)と隣接する装置、及び周辺の経路情報が記録されたテーブルである。このテーブルは、OpSによって静的に設定されるものでもよく、STP(Spanning Tree Protocol)や、OSPF(Open Shortest Path First)、RIP(Routing Information Protocol)のように自動的に経路情報を構成するものでもよい。XC管理テーブルは、この経路テーブルに基づいて設定される。経路テーブルから得られるネットワークポロジに基づき、各回線上で使用する論理パスを設定したものがXC管理テーブルである。論理パスIDは、それを設定した経路が障害やメンテナンスにより使用できない場合はXC管理テーブルのエントリから削除する(若しくは無効フラグを設定することにより、フレーム生成部に不正な情報を通知しないようブロックする。この両テーブル間の連携は、クロスコネク制御部にて行うものとする。

【0077】

図19は、XCに保持されるXC管理テーブルの構成を示す。本テーブルは、データフロー識別子1901、データフロー識別及び転送先判定に用いる受信チャンネル情報1902、フレームを受信した論理パスID AU-FR(1903)、入力フレームに(入力フロー毎に)含まれる上位論理パスID TU-FR(1904)、当該フレームの出力先を示す論理パスID AU-FR(1905)、出力先論理回線で当該フローを識別するための上位論理パスID、その他付加情報1907によって構成する。

【0078】

XCでは、フレームを受信すると、そのフレームに含まれる論理パスIDによって当該フレームで運ばれるデータフローを識別する。実施例1、2それぞれ論理パスIDの適用方法が異なるが、そのどちらの方法を用いてもよい。実施例1を適用する場合は入力フレームの論理パスIDとしてTU-FRとAU-FRの双方を使用してチャンネル識別を行う。同一チャンネルでもデータフローの発生タイミングが異なれば、異なるフローと見なし、フローIDは別のものになる。フロー識別は通常IWEにて行い、同チャンネル内でフローが切り替わると当該フローに割当てると上位論理パスIDも連動して切替える。XC毎に個別にフロー識別を行う場合は、同期多重フレームのAUもしくはTUフレーム情報から、「新規データフラグ」情報をXCが受信できなくてはならない。階層管理IDにこの情報を含めることは、IWEにてフロー識別することと等価である。以上から、フレーム転送に必要なものは、入力論理パスと出力論理パスの対応関係である。実施例2の場合は、TU-FR1904のみでフロー識別が可能である。経路表によればTU-FR1904からデータ送出先が分かるため、フレーム転送に必要な情報はTU-FR1904、出力論理パス1905、1906のみである。

10

20

30

40

50

## 【 0 0 7 9 】

本テーブルはフローが新規に発生した場合に、経路表を参照することによってエントリが生成される。継続中のフローが終了した場合は、送信帯域を開放するためエントリを消去する。

## 【 0 0 8 0 】

図 20 は X C の論理多重フレーム生成部における処理手順を示すフローチャートである。IWE 1 a と異なる点は、X C がパケット通信網のエッジ装置ではないため、通信の端点にならない点である。そのためクロスコネクト処理に関するステップ S 3 0 1 以外は基本的に図 1 7 に示す I W E における処理と同様である。

## 【 0 0 8 1 】

クロスコネクト制御部では、階層化論理パス I D のうち上位の I D であるデータフロー識別子と下位 I D である通信経路情報との論理関係が管理されており、データパケット転送時には、これら一組の階層化論理パス I D の交換関係を取得すればよい。但し、この交換関係はデータフロー単位で行われるため、図 1 0 若しくは図 1 1 のようなパケットフォーマットにより、複数のデータフローが多重されている場合には、データフロー毎に分離し、階層化論理パス I D をそれぞれ取得した上で、通信経路情報によって多重化の必要なものを多重化してデータパケットを再構築する処理が必要である。データパケット再構築（再多重）は、図 1 8 の多重化ブロック 1 8 2 3 で制御され、フレームバッファ上に生成パケットを格納する。

## 【 産業上の利用可能性 】

## 【 0 0 8 2 】

コネクションレスのパケット通信網において、階層化論理パス管理機能を導入することにより、ネットワーク構築が容易であるというパケット通信網の特徴を残したまま、通信品質を向上することが出来る。従来パス設定及び通信管理機能は整備されてこなかったが、本発明によりパケット通信網における保守管理機能が実現でき、ネットワーク管理の利便性が向上すると共に、パケットネットワークがサポートするサービス範囲を拡大できる。具体的には広域イーサなど従来データネットワークとして利用されてきたパケット通信網に、音声通信や専用線を用いて提供されてきたサービスを収容できるため、企業などにとっては通信方式の異なる複数のネットワークを管理する負担が軽減できる。

## 【 0 0 8 3 】

階層化パス管理の概念を導入することにより、従来から広く用いられてきた同期網の通信制御機能との親和性を得られる。これにより物理層インフラの選択幅が拡大する。既存インフラの活用が促進でき、さらにはパケット通信が主体となる次世代網への移行期において柔軟な対応が可能である。

## 【 0 0 8 4 】

特に、キャリアや企業網の管理において、パケット通信網に移行した後も従来使用してきた同期網と同等の網の品質管理が行えることで信頼性を維持できる。さらには同期網とパケット網相互に階層化管理のための制御情報を変換できることから、オペレーション方式に変更無く、次世代網への移行が可能となる。

## 【 図面の簡単な説明 】

## 【 0 0 8 5 】

【 図 1 】 本発明の基本的な実施形態を示すネットワーク構成図である。

【 図 2 】 非同期通信ネットワーク（非同期網）におけるパスの階層化構成方法を説明する、パスレイヤ間の機能相関図である。

【 図 3 】 図 1 の基本ネットワーク構成について図 2 の階層パス制御を適用した場合の、パス設定方法を説明する図である。（実施例 1）

【 図 4 】 図 3 のパス管理方法を適用する場合の非同期網における論理パス管理方法を説明する図である。

【 図 5 】 本発明の第 1 の実施例におけるプロトコルスタックである。

【 図 6 】 非同期網内フレーム中継時における、パス ID 中継方法（クロスコネクト処理）を

10

20

30

40

50

説明する図である。(実施例2)

【図7】第二の実施例(図3)における、論理パス管理パラメータの相関関係を示す。

【図8】本発明の第2の実施例におけるプロトコルスタックを示す。

【図9】インターワーキング適用時に中継網である非同期網通信に用いるフレームの基本構成である。(フォーマット1)

【図10】1フレーム上に、下位の論理パスが同一となる複数のデータを多重化する場合のフレーム構成である。(フォーマット2)

【図11】複数のフローが同一物理回線上で行われる場合に、それぞれに割当てする論理パスID(下位の論理パスID; AU-FR)が異なる場合の、1フレームへのフロー多重化フォーマットを示す。(フォーマット3)

【図12】同期多重フレームから論理多重フレームを生成する際のフレーム処理を示す図である。

【図13】本発明の通信方式変換と経路管理情報の相互通知を実現するためのインターワーク装置(IWE)の構成を示す。

【図14】図13のインターワーク装置に保持する入力管理テーブルの構成例を示す。

【図15】図13のインターワーク装置に保持するIW管理テーブルの構成例を示す。

【図16】図13の受信制御部における処理手順を説明するフローチャートである。

【図17】図13の論理多重フレーム生成部1320における処理手順を説明するフローチャートである。

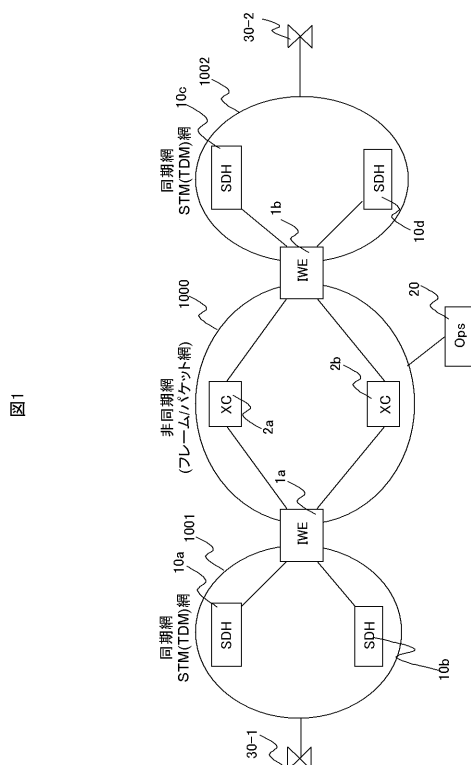
【0086】

【図18】クロスコネクト装置(XC)の機能構成を示すブロック図である。

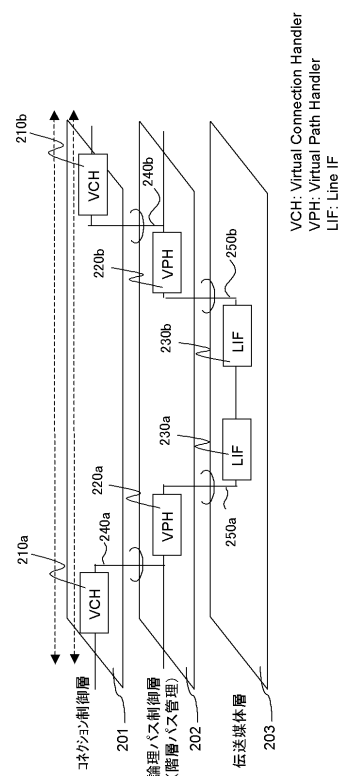
【図19】XCに保持されるXC管理テーブルの構成を示す。

【図20】非同期フレーム転送処理における、XC内機能ブロックの相関関係を示すフローチャートである。

【図1】

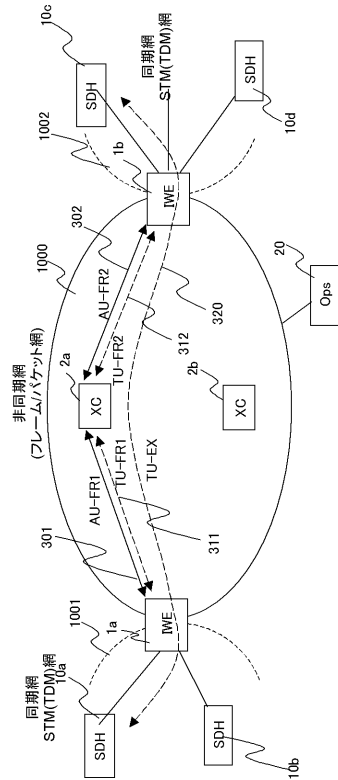


【図2】

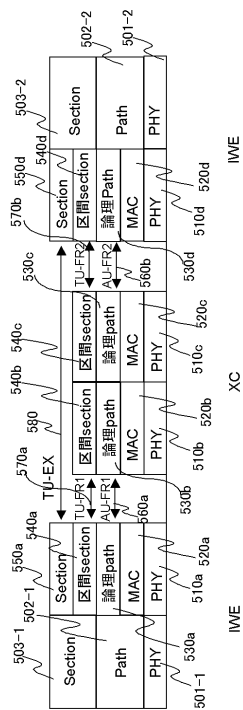




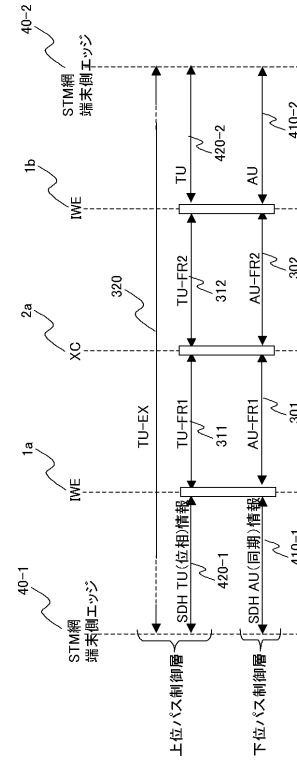
【図3】



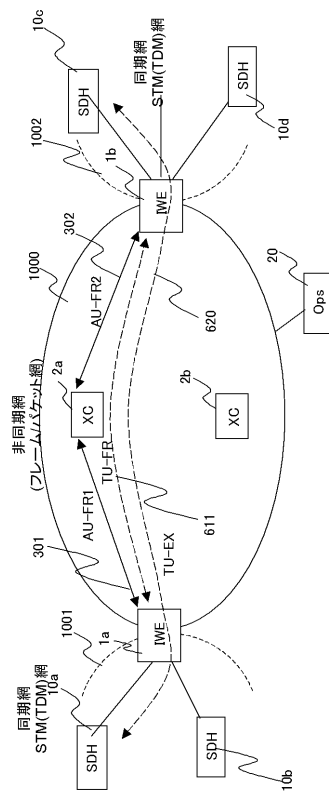
【図5】



【図4】



【図6】



【図 7】

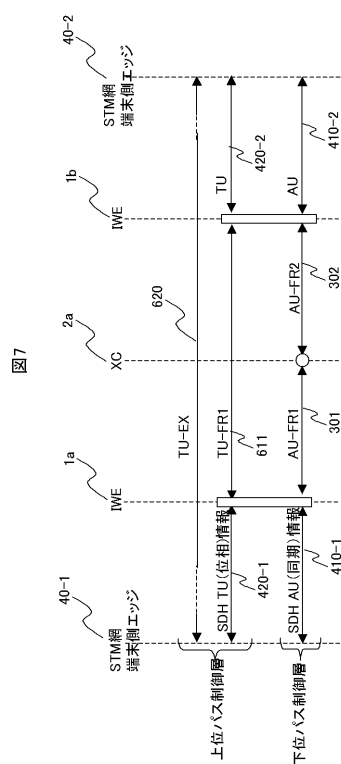


図 7

【図 8】

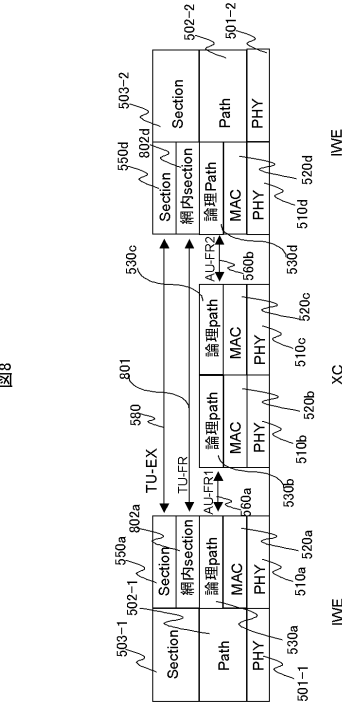


図 8

【図 9】

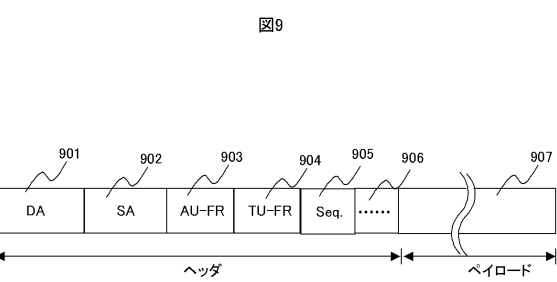


図9

【図 1 1】

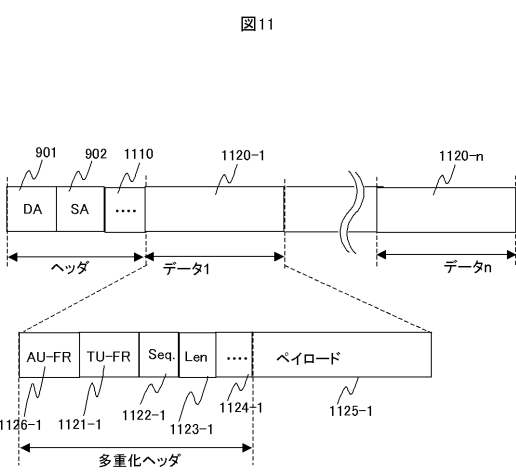


図11

【図 1 0】

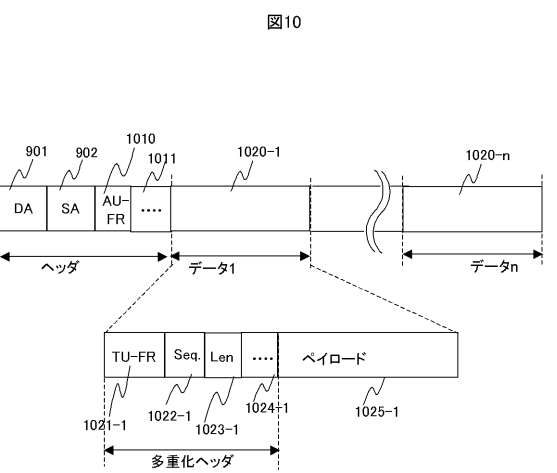
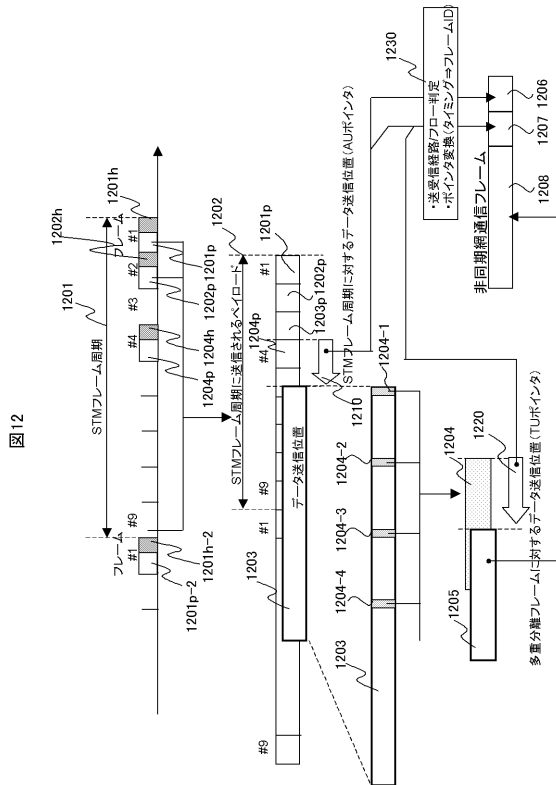
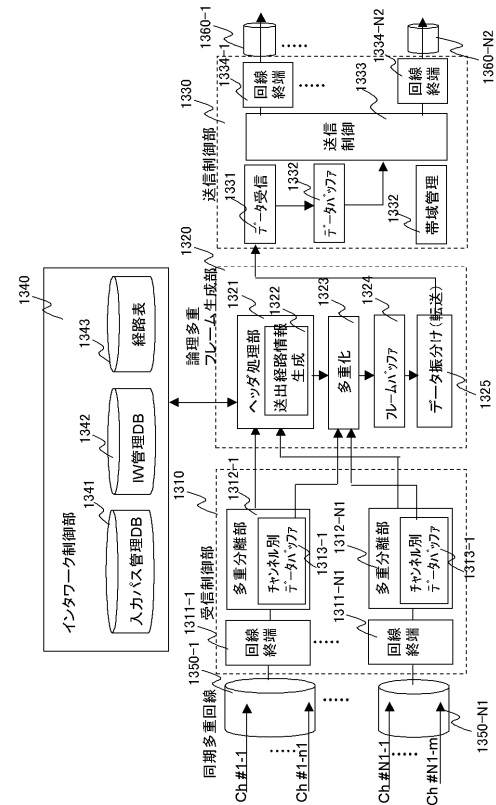


図10

【 図 1 2 】



【 図 1 3 】



【 図 1 4 】

图14

AUホインタ値	入力バスID	TUホインタ値	チャンネルID	宛先IWE	
a	lpath 1	A	ch#1	IWE A	
b	lpath 2	B	ch#2	IWE B	

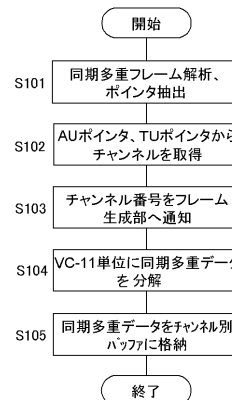
【 図 1 5 】

図15

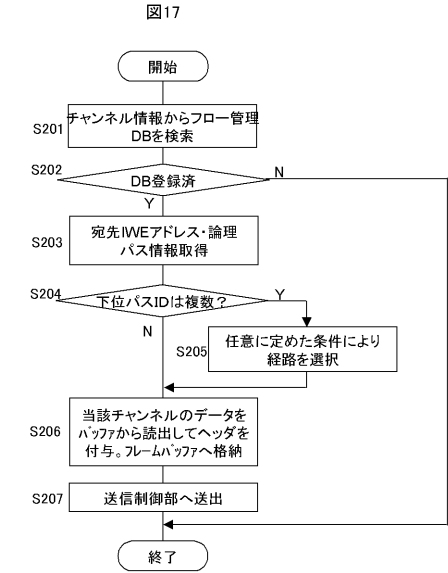
1601	1602	1603	1604	1605
チャンネル番号	宛先IWE	フローId (TU-FR)	Next hopへの 下位バスID (AU-FR)	.....
Ch 1	Address #1	VC 1	VP 1	
Ch 2	Address #2	VC 2	VP 1	
.....				
Ch N	Address #N	VC N	VP 2	

【 図 1 6 】

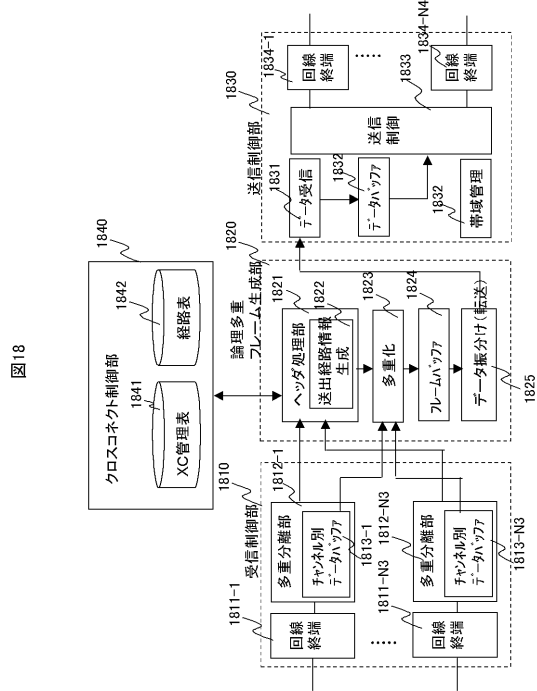
图 16



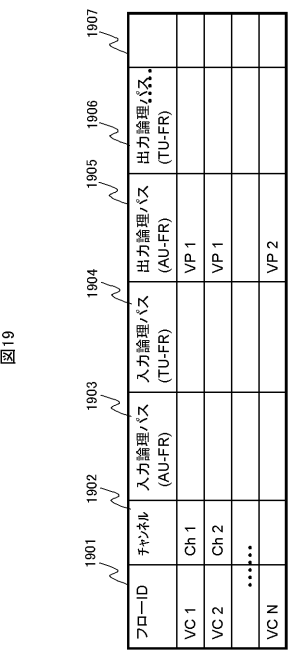
【図 17】



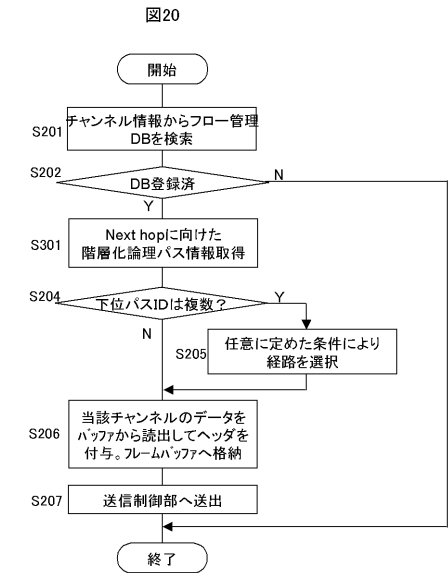
【図 18】



【図 19】



【図 20】



---

フロントページの続き

- (72)発明者 岩村 篤  
神奈川県横浜市戸塚区戸塚町216番地 株式会社日立コミュニケーションテクノロジー キャリアネットワーク事業部内
- (72)発明者 田中 晶彦  
神奈川県横浜市戸塚区戸塚町216番地 株式会社日立コミュニケーションテクノロジー キャリアネットワーク事業部内
- (72)発明者 遠藤 英樹  
東京都国分寺市東恋ヶ窪一丁目280番地 株式会社日立製作所中央研究所内
- (72)発明者 加沢 徹  
神奈川県横浜市戸塚区戸塚町216番地 株式会社日立コミュニケーションテクノロジー キャリアネットワーク事業部内

審査官 齋藤 浩兵

- (56)参考文献 特表2002-534843(JP,A)  
特開2001-230796(JP,A)  
特開平03-109841(JP,A)  
特開2005-217754(JP,A)  
特開2002-368808(JP,A)  
特開2002-064555(JP,A)  
特開2001-103091(JP,A)  
岩村篤 他, TDM over Ethernet回線エミュレーション機能の開発, 信学技報 Vol.104 No.171, 2004年 7月 2日, p.39~44, CS2004-35  
小松秀司 他, Ethernetインタフェースを介したPOTS収容光アクセスシステムの検討, 信学技報 Vol.104 No.380, 2004年10月21日, p.13~16, CS2004-81

- (58)調査した分野(Int.Cl., DB名)  
H04L 12/66