

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 特 許 公 報(B2)

(11) 特許番号

特許第6885237号
(P6885237)

(45) 発行日 令和3年6月9日(2021.6.9)

(24) 登録日 令和3年5月17日(2021.5.17)

(51) Int.Cl.		F I	
HO4L 12/707	(2013.01)	HO4L 12/707	
HO4L 12/70	(2013.01)	HO4L 12/70	100Z
HO4L 29/14	(2006.01)	HO4L 13/00	311

請求項の数 7 (全 26 頁)

(21) 出願番号	特願2017-135479 (P2017-135479)	(73) 特許権者	000005223 富士通株式会社
(22) 出願日	平成29年7月11日(2017.7.11)		神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号
(65) 公開番号	特開2019-21957 (P2019-21957A)	(74) 代理人	110002147 特許業務法人酒井国際特許事務所
(43) 公開日	平成31年2月7日(2019.2.7)	(72) 発明者	稲垣 貴範 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号 富士通株式会社内
審査請求日	令和2年4月9日(2020.4.9)	審査官	中川 幸洋

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 ノード間通信装置、並列処理装置及びノード間通信経路制御方法

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項1】

第1演算処理装置と複数の第2演算処理装置それぞれとを結ぶ複数のリンクに含まれる複数のレーン毎の一部にあたる第1信号伝送経路と、

複数の前記レーン毎の他の一部にあたる第2信号伝送経路と、

各前記第1信号伝送経路の導通試験及び各前記第2信号伝送経路の導通試験を行う試験部と、

前記試験部により特定のリンクが有する前記レーンの全てで前記第1信号伝送経路又は前記第2信号伝送経路の故障が発生したことが検出された場合、他のリンクが有する前記レーンに含まれる前記第1信号伝送経路又は前記第2信号伝送経路を經由させることで前記第1信号伝送経路及び前記第2信号伝送経路を迂回させて、前記第1演算処理装置と前記第2演算処理装置との接続を維持するように、前記第1演算処理装置、前記第1信号伝送経路、前記第2信号伝送経路及び前記第2演算処理装置の接続を切り替える接続切替部と

を備えたことを特徴とするノード間通信装置。

【請求項2】

前記接続切替部は、前記第1演算処理装置と前記第1信号伝送経路との接続、前記第1信号伝送経路と前記第2信号伝送経路との接続、及び、前記第2信号伝送経路と前記第2演算処理装置との接続を切り替えることを特徴とする請求項1に記載のノード間通信装置

。

【請求項 3】

前記接続切替部は、特定のレーンで障害が発生した場合に、前記特定のレーンにおける前記第 1 演算処理装置の接続点と前記第 2 演算処理装置の接続点とを結ぶように、前記第 1 演算処理装置と前記第 1 信号伝送経路との接続、前記第 1 信号伝送経路と前記第 2 信号伝送経路との接続、及び、前記第 2 信号伝送経路と前記第 2 演算処理装置との接続を切り替えることを特徴とする請求項 1 又は 2 に記載のノード間通信装置。

【請求項 4】

前記試験部は、各前記第 1 信号伝送経路の一方から信号を入力し、各前記第 1 信号伝送経路の他方からの出力信号を折り返し、各前記第 1 信号伝送経路の前記一方からの出力信号を取得して導通試験を行い、且つ、各前記第 2 信号伝送経路の一方から信号を入力し、各前記第 2 信号伝送経路の他方からの出力信号を折り返し、各前記第 2 信号伝送経路の前記一方からの出力信号を取得して導通試験を行うことを特徴とする請求項 1 ~ 3 のいずれか一つに記載のノード間通信装置。

10

【請求項 5】

前記第 1 信号伝送経路を複数有し、各前記第 1 信号伝送経路において電気信号を処理する電気信号処理部と、

前記第 2 信号伝送経路を複数有し、各前記第 2 信号伝送経路において電気信号と光信号との変換を行う電気光変換部と

をさらに備えたことを特徴とする請求項 1 ~ 4 のいずれか一つに記載のノード間通信装置。

20

【請求項 6】

第 1 演算処理装置及び複数の第 2 演算処理装置と、

前記第 1 演算処理装置と複数の前記第 2 演算処理装置それぞれとを結ぶ複数のリンクに含まれる複数のレーン毎の一部にあたる第 1 信号伝送経路と、

複数の前記レーン毎の他の一部にあたる第 2 信号伝送経路と、

各前記第 1 信号伝送経路の導通試験及び各前記第 2 信号伝送経路の導通試験を行う試験部と、

前記試験部により特定のリンクが有する前記レーンの全てで前記第 1 信号伝送経路又は前記第 2 信号伝送経路の故障が発生したことが検出された場合、他のリンクが有する前記レーンに含まれる前記第 1 信号伝送経路又は前記第 2 信号伝送経路を経由させることで前記第 1 信号伝送経路及び前記第 2 信号伝送経路を迂回させて、前記第 1 演算処理装置と前記第 2 演算処理装置との接続を維持するように、前記第 1 演算処理装置、前記第 1 信号伝送経路、前記第 2 信号伝送経路及び前記第 2 演算処理装置の接続を切り替える接続切替部と

30

を備えたことを特徴とする並列処理装置。

【請求項 7】

第 1 演算処理装置と複数の第 2 演算処理装置それぞれとを結ぶ複数のリンクに含まれる複数のレーン毎の一部にあたる第 1 信号伝送経路のそれぞれの導通試験を行い、

複数の前記レーン毎の他の一部にあたる第 2 信号伝送経路のそれぞれの導通試験を行い、

40

特定のリンクが有する前記レーンの全てで前記第 1 信号伝送経路又は前記第 2 信号伝送経路の故障が発生したことが検出された場合、他のリンクが有する前記レーンに含まれる前記第 1 信号伝送経路又は前記第 2 信号伝送経路を経由させることで前記第 1 信号伝送経路及び故障が検出された前記第 2 信号伝送経路を迂回させて、前記レーンによる前記第 1 演算処理装置と前記第 2 演算処理装置との接続を維持するように、前記第 1 演算処理装置、前記第 1 信号伝送経路、前記第 2 信号伝送経路及び前記第 2 演算処理装置の接続を切り替える

ことを特徴とするノード間通信経路制御方法。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

50

【0001】

本発明は、ノード間通信装置、並列処理装置及びノード間通信経路制御方法に関する。

【背景技術】

【0002】

一般にスーパーコンピュータは、多数のノードと呼ばれる計算機をインターコネクトと呼ばれるネットワークにより相互に接続した構成をとる。インターコネクトを介した通信は、ノード内のインターコネクト制御用のユニットによって制御される。インターコネクト制御用のユニットは、ICC (Inter Connect Controller) と呼ばれることがある。

【0003】

近年、CPU (Central Processing Unit) の高性能化により計算機の処理が著しく向上しており、これに伴いCPU間で受け渡すデータ量は増加し、インターコネクトに求められる帯域も増加傾向にある。そのため、金属配線を用いた電気通信では望む帯域を確保することが困難であり、帯域の大きな光通信を用いることがインターコネクトの主流となりつつある。光通信は、光モジュールと呼ばれる光と電気とを交換する交換素子を使用することにより実現される。光モジュールは、インターコネクト制御用のユニットと電気信号のやり取りを行う回路部分と、光信号と電気信号の変換を行う光素子部分との2つの部分に大きく分けることができる。

10

【0004】

ノード同士を接続する経路はリンクと呼ばれる。一般に1つのリンクは、信号の送受信を行うための通信経路であるレーンを複数有する。そして、インターコネクト制御用のユニットには、リンクの数分のポートが用意されており、それぞれのポートは別々のノードに接続される。

20

【0005】

ここで、インターコネクト制御用のユニットは、動的レーン縮退と呼ばれる機能を有する。動的レーン縮退は、あるリンクで障害が検出された際に、リンクの中で問題のあるレーンを切り離し、動作可能なレーンを用いて通信動作を継続させる機能である。例えば、特定のリンクが使用する受光素子が故障した場合で説明する。この場合、インターコネクト制御用のユニットにより、特定のリンクにおいてパケット再送回数の規定値超過などのエラーが検出される。このような通信継続が困難と判断されるエラーが検出されると、インターコネクト制御用のユニットは、特定のリンクに対してレーン縮退を実行する。レーン縮退を実行する際に、インターコネクト制御用のユニットは、レーンごとに用意されたエラーカウンタを用いて切り離すレーンを決定する。具体的には、インターコネクト制御用のユニットは、各レーンのカウンタ値とエラーカウンタの値を比較し、より多くのエラーが検出されたレーンを切り離し対象とする。そして、ある特定のレーンを切り離す場合、インターコネクト制御用のユニットは、例えば、切り離し対象のレーン以外のレーンを有効化するようにリンクの再初期化を実行する。

30

【0006】

さらに、例えば、特定のリンクが2つのレーンを有する場合、既に1つのレーンが縮退されている状態で、残りのレーンにおいて通信継続が困難と判断されるエラーが検出されると、特定のリンク内には使用可能なレーンが無くなる。この場合、インターコネクト制御用のユニットは、その特定のリンク自体の無効化処理を行い、システム内計算資源からその特定のリンクを切り離す。

40

【0007】

また、光通信は電気通信と比較して研究開発の歴史が浅く、光モジュールは、電気信号を処理し光信号を扱わない他のデバイスに比べて故障率が高い傾向にある。例えば、光モジュールには発光素子の発光が突然停止する頓死と呼ばれる特有の故障モードが存在する。さらに、近年インターコネクトの伝送容量拡大要求に応えるかたちで光モジュールの小型化及び高密度化が進んでおり、通信速度の高速化と相まって光モジュールの発熱量は増加傾向にある。発熱はデバイスの故障を加速することが知られており、故障率増加の要因となる。このような理由から、光モジュールは、他のデバイスに比べて故障しやすい傾向

50

にあり、インターコネクトにおけるレーン縮退及びリンク無効化を引き起こす大きな要因に挙げられる。

【0008】

このようなリンク又はレーンなどの通信障害に関する技術として以下のような技術が提案されている。例えば、縮退可能な論理レーン番号及びレーン幅に制限がある場合に、物理レーンと論理レーンの再割り当てを行うことで、リンク無効化を回避する従来技術がある。また、未使用の物理レーンを利用してレーン縮退状態を解消する従来技術がある。また、パスを部分パスに分割し、部分パス毎に障害検出を行って、障害が発生した部分パスを迂回する経路に切り替える従来技術がある。また、パスに与えられた優先度情報に基づいて、パスのリソースを流用する従来技術がある。また、故障箇所を判定する技術として、光パスの特定の区間を指定して光信号を用いて指定区間の導通試験を行う従来技術がある。さらに、スイッチが故障した場合にバイパススイッチを経由して通信を行えるように多段結合網を形成する従来技術がある。

10

【先行技術文献】

【特許文献】

【0009】

【特許文献1】特開2005-182485号公報

【特許文献2】特開2013-200616号公報

【特許文献3】特開2003-258851号公報

【特許文献4】国際公開第2008/044646号

【特許文献5】特開平11-191754号公報

【特許文献6】特開平05-111065号公報

20

【発明の概要】

【発明が解決しようとする課題】

【0010】

しかしながら、リンク無効化が実施されると、当該リンクは、システム運用から切り離されハードウェアの交換待ちの状態となる。しかし、交換部品及び交換人員が即座に手配できるとは限らず、交換までの期間、システムは計算資源が制限された状態となる。システムに投入されるジョブには使用するノード数に加えてノードの接続形状が限定されるものもあり、リンクの無効化は、そのようなジョブの実行を阻害する。このように、リンク無効化が発生した場合、通信動作の継続性を維持することは困難となる。そのため、システムの可用性を維持するためには、リンク無効化を回避することが好ましい。そのため、リンク無効化を引き起こす大きな要因である光モジュールの故障への対処が重要となる。

30

【0011】

そこで、リンク無効化又はそれによる悪影響を回避する方法として、物理レーンを冗長に用意する方法や、リンク内で使用する物理レーンを切り替える方法が考えられる。他にも、他のノードを経由した迂回経路に切り替えることで、故障リンクで接続される2ノード間の通信を継続する方法が考えられる。

【0012】

しかし、年々システムは大規模化する傾向にあり、ノード同士を接続するインターコネクトのリンクは莫大な数となりつつある。そのため、冗長なレーンを用意する方法は、コストが増大するおそれがあり実現困難である。また、単一リンク内で切り替えを行う方法では、リンク内に障害未検出のレーンがあることが前提となるが、それが無ければリンクの回復は困難であり、通信動作の継続性を維持することは困難となる。

40

【0013】

さらに、他のノードを介する迂回路を用いる方法では、通信レイテンシの増大を招くおそれがある。加えて、この方法では、他の複数のリンクと帯域を共有することになる。例えば、4つのノードを巡回するようにリンクが設置された場合、1つのリンクで故障が発生すると、他の3つのリンクにおいて帯域を共有することになり、それら他の3つのリンクを使用する通信に対して悪影響をおよぼす恐れがある。このため、他のノードを介する

50

迂回路を用いる方法は、スーパーコンピュータなどのHPC (High Performance Computing) の分野に用いることは、大きな性能低下を引き起こすおそれがあるため適用困難である。

【0014】

この点、物理レーンと論理レーンの再割り当てを行う従来技術は、単一リンク内のレーンに関して経路切替えを行う技術であり、リンク内の全レーンが故障した場合にはリンク無効化が発生し、通信動作の継続性を維持することは困難である。また、未使用の物理レーンを利用してレーン縮退状態を解消する従来技術では、未使用の物理レーンが存在することが前提であり、未使用レーンが存在しない場合には通信動作の継続性を維持することは困難である。また、障害が発生した部分パスを迂回する経路に切り替える従来技術を用いても、1つのリンクで結ばれたノード同士でリンク無効化が発生した場合、通信動作の継続性を維持することは困難である。また、優先度情報に基づいてパスのリソースを流用する従来技術を用いても、リンクの全てのレーンに障害が発生した場合、流用するリソースが無く、リンク無効化は発生してしまい、通信動作の継続性を維持することは困難である。光信号を用いて指定区間の導通試験を行う従来技術では、故障区間の特定は可能であるが、故障区間への対応は提供されず、通信動作の継続性を維持することは困難である。さらに、バイパススイッチにより多段結合網を形成する従来技術は、1つのリンク内に実現することは困難であり、通信動作の継続性を維持することは困難である。

10

【0015】

開示の技術は、上記に鑑みてなされたものであって、通信動作の継続性を維持するノード間通信装置、並列処理装置及びノード間通信経路制御方法を提供することを目的とする。

20

【課題を解決するための手段】

【0016】

本願の開示するノード間通信装置、並列処理装置及びノード間通信経路制御方法の一つの態様において、第1信号伝送経路は、第1演算処理装置と複数の第2演算処理装置それぞれとを結ぶ複数のリンクに含まれる複数のレーン毎の一部にあたる。第2信号伝送経路は、複数の前記レーン毎の他の一部にあたる。試験部は、各前記第1信号伝送経路の導通試験及び各前記第2信号伝送経路の導通試験を行う。接続切替部は、前記試験部により特定のリンクが有する前記レーンの全てで前記第1信号伝送経路又は前記第2信号伝送経路の故障が発生したことが検出された場合、他のリンクが有する前記レーンに含まれる前記第1信号伝送経路又は前記第2信号伝送経路を経由させることで前記第1信号伝送経路及び前記第2信号伝送経路を迂回させて、前記第1演算処理装置と前記第2演算処理装置との接続を維持するように、前記第1演算処理装置、前記第1信号伝送経路、前記第2信号伝送経路及び前記第2演算処理装置の接続を切り替える。

30

【発明の効果】

【0017】

1つの側面では、本発明は、通信動作の継続性を維持することができる。

40

【図面の簡単な説明】

【0018】

【図1】図1は、光モジュールを介した通信システムの概略構成図である。

【図2】図2は、ノード及びノード間通信装置のハードウェア構成図である。

【図3】図3は、ノード間通信装置のブロック図である。

【図4】図4は、送信テスト実施時の状態を表す図である。

【図5】図5は、資源管理情報の一例を表す図である。

【図6】図6は、資源割当情報の一例を表す図である。

【図7】図7は、単一リンク内でのレーンの再構成を表す図である。

【図8】図8は、単一リンク内での再構成を行った場合の資源管理情報及び資源割当情報

50

を表す図である。

【図 9】図 9 は、リンク間に跨るレーンの再構成を表す図である。

【図 10】図 10 は、リンク間に跨るレーンの再構成を行った場合の資源管理情報及び資源割当情報を表す図である。

【図 11】図 11 は、経路切替部の構成図である。

【図 12】図 12 は、実施例に係るノード間通信装置による故障個所の特定処理のフローチャートである。

【図 13】図 13 は、実施例に係るノード間通信装置による資源の再割り当て処理のフローチャートである。

【図 14】図 14 は、実施例に係るノード間通信装置によるリンク間に跨る資源の再割り当て処理のフローチャートである。

10

【発明を実施するための形態】

【0019】

以下に、本願の開示するノード間通信装置、並列処理装置及びノード間通信経路制御方法の実施例を図面に基づいて詳細に説明する。なお、以下の実施例により本願の開示するノード間通信装置、並列処理装置及びノード間通信経路制御方法が限定されるものではない。

【実施例】

【0020】

図 1 は、光モジュールを介した通信システムの概略構成図である。図 1 に示すように、図 1 における通信システムは、2 台のノード 1 を有する。ノード 1 は、それぞれ、光モジュール 11 及びインターコネクト制御回路 12 を有する。

20

【0021】

光モジュール 11 は、互いにファイバケーブル 110 で接続される。光モジュール 11 は、通信先のノード 1 へ送信する電気信号の入力をインターコネクト制御回路 12 から受ける。そして、光モジュール 11 は、電気信号を光信号に変換する。そして、光モジュール 11 は、光信号に変換した信号をファイバケーブル 110 を経由させて、送信先のノード 1 の光モジュール 11 へ送信する。

【0022】

また、光モジュール 11 は、送信元のノード 1 の光モジュール 11 からファイバケーブル 110 を介して光信号を受信する。そして、光モジュール 11 は、受信した光信号を電気信号に変換してインターコネクト制御回路 12 へ出力する。

30

【0023】

インターコネクト制御回路 12 は、他のノード 1 から受信した信号におけるタイミング調整や送信経路の選択などの送受の制御を行う。ここで、図 1 では、ノード 1 が 1 対 1 で接続される場合を図示したが、実際にはノード 1 はそれぞれに複数の他のノード 1 が接続されるので、インターコネクト制御回路 12 は、これらの複数のノード 1 との間の通信の制御を行う。

【0024】

次に、図 2 を参照して、ノード間通信の制御の機能について説明する。図 2 は、ノード及びノード間通信装置のハードウェア構成図である。ここでは、1 つのシステムボード 100 に、複数のノード 1 及びノード間通信装置 2 が搭載された場合を例に説明する。ただし、ノード 1 は、異なるシステムボード 100 に配置され互いに通信する構成でもよい。このシステムボード 100 及びそれを搭載した情報処理装置、並びに、図 1 に示したファイバケーブル 110 で接続されたノード 1 が、「並列処理装置」の一例にあたる。

40

【0025】

ノード 1 は、CPU 10、光モジュール 11 及びメモリ 13 を有する。そして、CPU 10 は、インターコネクト制御回路 12 を有する。各ノード 1 の光モジュール 11 は、図 1 で示したように互いにファイバケーブル 110 で接続されるが、図 2 では、説明を分かり易くするため、ファイバケーブル 110 は省略されている。

50

【 0 0 2 6 】

C P U 1 0 は、メモリ 1 3 を用いて演算処理を行う。また、C P U 1 0 は、光モジュール 1 1 を用いて他のノード 1 の C P U 1 0 と通信を行う。この C P U 1 0 が、「第 1 演算処理装置」及び「第 2 演算処理装置」の一例にあたる。

【 0 0 2 7 】

インターコネク制御回路 1 2 は、自己が搭載された C P U 1 0 と他のノード 1 に搭載された C P U 1 0 との間の通信を制御する。他のノード 1 との間を結ぶレーンに異常が発生していない場合、インターコネク制御回路 1 2 は、予め決められた初期状態で各ノード 1 との間を結ぶリンクにレーンを割り当て通信を行う。

【 0 0 2 8 】

また、インターコネク制御回路 1 2 は、他のノード 1 との通信に異常が発生した場合、異常が発生した故障レーンを特定しサービスプロセッサ 2 1 に通知する。その後、インターコネク制御回路 1 2 は、停止指示及び再初期化指示をサービスプロセッサ 2 1 から受ける。この再初期化指示には、故障個所を迂回するように新たに設定された各リンクに対する各レーンの割り当て情報が含まれる。そして、インターコネク制御回路 1 2 は、自己が有する各ポートを初期化後、取得した割り当て情報を用いて各ポートの設定を行う。その後、インターコネク制御回路 1 2 は、新たに設定したポートを用いて他のノード 1 との通信を行う。

【 0 0 2 9 】

他のノード 1 との間の通信における異常発生時に、光モジュール 1 1 は、テスト用の経路の切り替え指示及び信号の折り返し指示をサービスプロセッサ 2 1 から受ける。そして、光モジュール 1 1 は、指示にしたがいテスト用に経路を設定する。

【 0 0 3 0 】

その後、光モジュール 1 1 は、ノード間通信装置 2 に搭載されたテスト回路 2 2 が有するテストパターン生成回路 2 2 1 からテスト信号の入力を受取る。そして、光モジュール 1 1 は、テスト用に設定した経路に取得したテスト信号を流し、各経路を通過した信号をノード間通信装置 2 に搭載されたテスト回路 2 2 が有するエラーチェック回路 2 2 2 へ出力する。

【 0 0 3 1 】

その後、光モジュール 1 1 は、故障個所を迂回するための経路設定の入力をサービスプロセッサ 2 1 から受取る。そして、光モジュール 1 1 は、サービスプロセッサ 2 1 からの指定にしたがい経路を切り替えて経路設定を行う。

【 0 0 3 2 】

ノード間通信装置 2 は、ノード 1 同士の間での通信で故障が発生したことを検出し、故障個所を迂回させて通信を継続させる。ノード間通信装置 2 は、サービスプロセッサ 2 1 及びテスト回路 2 2 を有する。

【 0 0 3 3 】

サービスプロセッサ 2 1 は、光モジュール 1 1 及びインターコネク制御回路 1 2 と I 2 C (Inter Integrated Circuit) (登録商標) の規格のバスで接続される。サービスプロセッサ 2 1 は、故障レーンの通知をインターコネク制御回路 1 2 から受取る。次に、サービスプロセッサ 2 1 は、テスト用の経路の切り替え指示及び信号の折り返し指示をインターコネク制御回路 1 2 に通知する。

【 0 0 3 4 】

そして、サービスプロセッサ 2 1 は、テスト回路 2 2 のテストパターン生成回路 2 2 1 に対してテストの実行指示を送信する。その後、サービスプロセッサ 2 1 は、テスト回路 2 2 のエラーカウンタレジスタ 2 2 3 に格納された各レーンのエラーのカウント数を取得し故障レーンにおける故障個所を特定する。

【 0 0 3 5 】

その後、サービスプロセッサ 2 1 は、各ノード 1 との通信が継続するように特定した故障個所を迂回する経路を決定する。そして、サービスプロセッサ 2 1 は、決定した経路へ

10

20

30

40

50

の切り替えを光モジュール 1 1 に指示する。さらに、サービスプロセッサ 2 1 は、再設定を行うリンクの停止指示及び再初期化指示をインターコネク制御回路 1 2 へ送信する。この再初期化指示により、サービスプロセッサ 2 1 は、故障個所を迂回するように新たに設定された各リンクに対する各レーンの割り当てをインターコネク制御回路 1 2 に指示する。

【 0 0 3 6 】

テスト回路 2 2 は、論理回路の組み合わせで実現される組み込み回路などで実現される。テスト回路 2 2 は、テストパターン生成回路 2 2 1、エラーチェック回路 2 2 2 及びエラーカウンタレジスタ 2 2 3 を有する。

【 0 0 3 7 】

テストパターン生成回路 2 2 1 は、テストの実行指示をサービスプロセッサ 2 1 から受ける。そして、テストパターン生成回路 2 2 1 は、予め決められたテストパターンを有するテスト信号を生成する。そして、テストパターン生成回路 2 2 1 は、生成したテスト信号を光モジュール 1 1 に入力する。

【 0 0 3 8 】

エラーカウンタレジスタ 2 2 3 は、テスト対象となるレーンのテスト箇所毎に対応するカウンタを有する。

【 0 0 3 9 】

エラーチェック回路 2 2 2 は、光モジュール 1 1 が有するテスト用に設定された経路を経由して出力されたテスト信号を取得する。そして、エラーチェック回路 2 2 2 は、予め決められたテストパターンと取得したテスト信号のパターンを比較してエラーが発生しているか否かを判定する。エラーが発生している場合、エラーチェック回路 2 2 2 は、そのテスト信号が経由した故障個所に対応するエラーカウンタレジスタ 2 2 3 が有するカウンタを 1 つインクリメントする。

【 0 0 4 0 】

次に、図 3 を参照して、ノード間通信装置 2 の通信経路切替処理及び光モジュールの動作について詳細に説明する。図 3 は、ノード間通信装置のブロック図である。

【 0 0 4 1 】

ここでは、以下の環境の場合の通信経路切替処理について説明する。インターコネク制御回路 1 2 は、2 つのポート 1 2 1 及びポート 1 2 2 を有する。そして、ポート 1 2 1 は、リンク # # 0 で他のノード 1 と接続される。また、ポート 1 2 2 は、リンク # # 1 で他のノード 1 と接続される。

【 0 0 4 2 】

さらに、リンク # # 0 は、レーン 3 0 1 及び 3 0 2 を有する。また、リンク # # 1 は、レーン 3 1 1 及び 3 1 2 を有する。ここで、本実施例では、レーン 3 0 1、3 0 2、3 1 1 及び 3 1 2 は、ポート 1 2 1 における接続点及びノード 1 と外部との接続点により規定される。図 3 では、ポート 1 2 1 の接続点及びノード 1 と外部との接続点に符号を付して各レーン 3 0 1、3 0 2、3 1 1 及び 3 1 2 を表した。例えば、レーン 3 0 1 は、ポート 1 2 1 における接続点及びノード 1 と外部との接続点在同一であれば、光モジュール 1 1 内の経路が異なっても同じレーン 3 0 1 である。

【 0 0 4 3 】

また、光モジュール 1 1 は、テスト信号切替部 1 1 1、経路切替部 1 1 2、電気信号処理部 1 1 3、経路折返部 1 1 4、テスト信号切替部 1 1 5、経路切替部 1 1 6、電気光変換部 1 1 7、経路折返部 1 1 8 及び経路切替部 1 1 9 を有する。

【 0 0 4 4 】

テスト信号切替部 1 1 1 は、ポート 1 2 1 におけるレーン 3 0 1 及び 3 0 2 の接続点及びポート 1 2 2 におけるレーン 3 1 1 及び 3 1 2 の接続点と 4 本の通信経路で接続される。さらに、テスト信号切替部 1 1 1 とは、4 本の通信経路であるチャンネル # A 0 ~ # A 3 で経路切替部 1 1 2 と接続される。図 3 では、チャンネル # A 0 ~ # A 3 を、「Ch # A 0 ~ # A 3」として表した。

10

20

30

40

50

【 0 0 4 5 】

また、経路切替部 1 1 2 は、4 本の通信経路であるチャンネル # B 0 ~ # B 3 で電気信号処理部 1 1 3 と接続される。図 3 では、チャンネル # B 0 ~ # B 3 を、「Ch # B 0 ~ # B 3」として表した。電気信号処理部 1 1 3 は、4 本の通信経路であるチャンネル # C 0 ~ # C 3 で経路折返部 1 1 4 と接続される。図 3 では、チャンネル # C 0 ~ # C 3 を、「Ch # C 0 ~ # C 3」と表した。

【 0 0 4 6 】

また、経路折返部 1 1 4 は、4 本の通信経路でテスト信号切替部 1 1 5 と接続される。また、テスト信号切替部 1 1 5 は、4 本の通信経路で経路切替部 1 1 6 と接続される。

【 0 0 4 7 】

また、経路切替部 1 1 6 は、4 本の通信経路であるチャンネル # D 0 ~ # D 3 で電気光変換部 1 1 7 と接続される。図 3 では、チャンネル # D 0 ~ # D 3 を、「Ch # D 0 ~ # D 3」として表した。電気光変換部 1 1 7 は、4 本の通信経路であるチャンネル # E 0 ~ # E 3 で経路折返部 1 1 8 と接続される。図 3 では、チャンネル # E 0 ~ # E 3 を、「Ch # E 0 ~ # E 3」と表した。

【 0 0 4 8 】

また、経路折返部 1 1 8 は、4 本の通信経路で経路切替部 1 1 9 と接続される。さらに、経路切替部 1 1 9 は、4 本の通信経路であるチャンネル # F 0 ~ # F 3 でレーン 3 0 1、3 0 2、3 1 1 及び 3 1 2 における外部との接続点と接続される。

【 0 0 4 9 】

さらに、テスト信号切替部 1 1 1 は、ノード間通信装置 2 の送信テスト実施部 2 0 1 から延びる 4 本のテスト信号の通信経路が接続される。そして、テスト信号切替部 1 1 1 は、チャンネル # A 0 ~ # A 3 のそれぞれそれぞれの接続元を、ポート 1 2 1 及び 1 2 2 から延びる通信経路と送信テスト実施部 2 0 1 から延びるテスト信号の通信経路とのいずれかに選択的に切り替えることができる。

【 0 0 5 0 】

また、経路切替部 1 1 2 は、チャンネル # A 0 ~ # A 3 とチャンネル # B 0 ~ # B 3 との接続を切り替えることができる。

【 0 0 5 1 】

また、経路折返部 1 1 4 は、チャンネル # C 0 ~ # C 3 をテスト信号切替部 1 1 5 に繋がる 4 本の通信経路に接続するか折り返すかを選択的に切り替えることができる。ここで、チャンネル # C 0 ~ # C 3 とテスト信号切替部 1 1 5 に繋がる 4 本の通信経路とを接続する場合の接続経路は固定である。図 3 では、経路折返部 1 1 4 は、チャンネル # C 0 ~ # C 3 を、縦方向に同じラインに位置する通信経路に接続する。

【 0 0 5 2 】

また、テスト信号切替部 1 1 5 は、ノード間通信装置 2 の送信テスト実施部 2 0 1 から延びる 4 本のテスト信号の通信経路が接続される。そして、テスト信号切替部 1 1 5 は、経路切替部 1 1 6 に接続する 4 本の通信経路のそれぞれそれぞれの接続元を、経路折返部 1 1 4 から延びる通信経路と送信テスト実施部 2 0 1 から延びるテスト信号の通信経路とのいずれかに選択的に切り替えることができる。

【 0 0 5 3 】

また、経路切替部 1 1 6 は、テスト信号切替部 1 1 5 から延びる 4 本の通信経路とチャンネル # D 0 ~ # D 3 との接続を切り替えることができる。

【 0 0 5 4 】

また、経路折返部 1 1 8 は、チャンネル # E 0 ~ # E 3 を経路切替部 1 1 9 に繋がる 4 本の通信経路に接続するか折り返すかを選択的に切り替えることができる。ここで、チャンネル # E 0 ~ # E 3 を経路切替部 1 1 9 に繋がる 4 本の通信経路に接続する場合の接続経路は固定である。図 3 では、経路折返部 1 1 8 は、チャンネル # E 0 ~ # E 3 を、縦方向に同じラインに位置する通信経路に接続する。

【 0 0 5 5 】

10

20

30

40

50

また、経路切替部 1 1 9 は、経路折返部 1 1 8 から延びる 4 本の通信経路とチャンネル # F 0 ~ # F 3 との接続を切り替えることができる。

【 0 0 5 6 】

電気信号処理部 1 1 3 は、A D (Analog Digital) 変換、D A (Digital Analog) 変換及びシリアルパラレル変換を行う。以下では、電気信号処理部 1 1 3 における、チャンネル # B 0 ~ # B 3 とチャンネル # C 0 ~ # C 3 のそれぞれを結ぶ経路を、# B 0 - # C 0 ~ # B 3 - # C 3 と表す場合がある。この # B 0 - # C 0 ~ # B 3 - # C 3 が、「第 1 信号伝送経路」の一例にあたる。

【 0 0 5 7 】

電気光変換部 1 1 7 は、インターコネクト制御回路 1 2 から他のノード 1 へ向かって送出された信号を電気信号から光信号に変換する。また、電気光変換部 1 1 7 は、他のノード 1 から受信した信号を光信号から電気信号に変換する。図 3 において、チャンネル # D 0 ~ # D 3 とチャンネル # E 0 ~ # E 3 のそれぞれを結ぶ経路上に配置された各部材は、電気光変換モジュールである。以下では、電気光変換部 1 1 7 における、チャンネル # D 0 ~ # D 3 とチャンネル # E 0 ~ # E 3 のそれぞれを結ぶ経路を、# D 0 - # E 0 ~ # D 3 - # E 3 と表す場合がある。この # D 0 - # E 0 ~ # D 3 - # E 3 が、「第 2 信号伝送経路」の一例にあたる。

【 0 0 5 8 】

電気信号処理部 1 1 3 の通信経路である # B 0 - # C 0 ~ # B 3 - # C 3 及び電気光変換部 1 1 7 の通信経路である # D 0 - # E 0 ~ # D 3 - # E 3 は、レーン 3 0 1、3 0 2、3 1 1 及び 3 1 2 に割り当てられることで、ノード 1 間の通信経路として使用される。以下では、レーン 3 0 1、3 0 2、3 1 1 及び 3 1 2 に割り当てられる電気信号処理部 1 1 3 及び電気光変換部 1 1 7 における通信経路である # B 0 - # C 0 ~ # B 3 - # C 3 のことを、「資源」と呼ぶ場合がある。

【 0 0 5 9 】

また、ここでは、光モジュール 1 1 において # D 0 - # E 0 ~ # D 3 - # E 3 又は電気光変換部 1 1 7 の経路のいずれかもしくは双方で故障が発生した場合について説明する。なお、図 3 に示した構成では、レーン 3 0 1 及び 3 0 2 の両方で通信が不通になった場合、リンク # 0 は使用できなくなる。したがって、レーン 3 0 1 及び 3 0 2 の双方に異常が発生した場合、リンク # 1 の無効化を回避するために、レーン 3 0 1 及び 3 0 2 のいずれかの通信を維持することが望ましい。これは、リンク # 1 も同様である。

【 0 0 6 0 】

次に、ノード間通信装置 2 について説明する。ノード間通信装置 2 は、送信テスト実施部 2 0 1、送信テスト制御部 2 0 2、経路切替制御部 2 0 3 及び資源管理部 2 0 4 を有する。

【 0 0 6 1 】

送信テスト制御部 2 0 2 は、図 2 に例示したサービスプロセッサ 2 1 が自己に組み込まれたファームウェアを実行することで実現される。送信テスト制御部 2 0 2 は、故障レーンの通知をインターコネクト制御回路 1 2 から受ける。ここでは、レーン 3 1 2 が故障レーンの場合を説明する。送信テスト制御部 2 0 2 は、故障レーンであるレーン 3 1 2 に割り当てられた電気信号処理部 1 1 3 及び電気光変換部 1 1 7 の資源をテスト対象の資源の情報を資源管理部 2 0 4 から取得する。ここでは、送信テスト制御部 2 0 2 は、テスト対象の資源の情報として # B 3 - # C 3 及び # D 3 - # E 3 を取得する。

【 0 0 6 2 】

次に、送信テスト制御部 2 0 2 は、図 4 に示すように電気信号処理部 1 1 3 のチャンネル # C 3 から出力された信号が折り返されてチャンネル # C 3 へ入力されるように経路折返部 1 1 4 を設定する。図 4 は、送信テスト実施時の状態を表す図である。また、送信テスト制御部 2 0 2 は、図 4 に示すように、電気光変換部 1 1 7 のチャンネル # E 3 から出力された信号が折り返されてチャンネル # E 3 へ入力されるように経路折返部 1 1 8 を設定する。

【 0 0 6 3 】

10

20

30

40

50

さらに、送信テスト制御部 202 は、図 4 に示すように # B 3 - # C 3 へ繋がるチャネル # A 3 が送信テスト実施部 201 から延びるテスト信号の通信経路に接続するようにテスト信号切替部 111 の経路を切り替える。また、送信テスト制御部 202 は、図 4 に示すように # D 3 - # E 3 へ繋がる通信経路が送信テスト実施部 201 から延びるテスト信号の通信経路に接続するようにテスト信号切替部 115 の経路を切り替える。

【 0 0 6 4 】

これにより、送信テスト実施部 201 から出力されたテスト信号は、故障レーンであるレーン 312 に割り当てられたチャネル # A 3 及び # B 3 - # C 3 を経由した後、折り返して # B 3 - # C 3 及びチャネル # A 3 を経由して送信テスト実施部 201 に戻る。また、送信テスト実施部 201 から出力されたテスト信号は、故障レーンであるレーン 312 に割り当てられた # D 3 - # E 3 を経由した後、折り返して # D 3 - # E 3 を経由して送信テスト実施部 201 に戻る。

10

【 0 0 6 5 】

そして、送信テスト制御部 202 は、テスト対象の資源である # B 3 - # C 3 及び # D 3 - # E 3 に対するテスト実施を送信テスト実施部 201 に指示する。その後、送信テスト制御部 202 は、# B 3 - # C 3 及び # D 3 - # E 3 のいずれが故障個所であるか、又は両方が故障個所であるとの通知を送信テスト実施部 201 から受信する。

【 0 0 6 6 】

そして、送信テスト制御部 202 は、故障個所を資源管理部 204 へ通知する。その後、送信テスト制御部 202 は、テスト信号切替部 111 及び 115 をノード 1 間を繋ぐ経路に戻し、さらに、経路折返部 114 及び 118 を信号を通過させる経路に戻す。

20

【 0 0 6 7 】

送信テスト実施部 201 は、図 2 に例示したサービスプロセッサ 21 及びテスト回路 22 によって実現される。送信テスト実施部 201 は、テスト対象の資源である # B 3 - # C 3 及び # D 3 - # E 3 に対するテスト実施の指示を送信テスト制御部 202 から受ける。そして、送信テスト実施部 201 は、予め決められたテストパターンを有するテスト信号を生成する。

【 0 0 6 8 】

次に、送信テスト実施部 201 は、故障レーンであるレーン 312 に割り当てられた # B 3 - # C 3 及び # D 3 - # E 3 のそれぞれに向けて生成したテスト信号を送出し、# B 3 - # C 3 及び # D 3 - # E 3 のそれぞれから返ってきた信号を取得する。そして、送信テスト実施部 201 は、帰ってきた信号に含まれるデータのパターンとテストパターンとが異なっていればエラーが発生したと判定する。そして、送信テスト実施部 201 は、エラーが発生したと判定した # B 3 - # C 3 又は # D 3 - # E 3 のいずれかもしくは双方に対応するエラーカウンタを 1 つインクリメントする。送信テスト実施部 201 は、以上のテストを複数回繰り返す。

30

【 0 0 6 9 】

その後、送信テスト実施部 201 は、テスト信号の送信回数及び各エラーカウンタの値を用いて、テスト対象の資源である # B 3 - # C 3 及び # D 3 - # E 3 のそれぞれのビットの誤り率 (BER: Bit Error Rate) を算出する。その後、送信テスト実施部 201 は、算出したテスト対象の資源である # B 3 - # C 3 及び # D 3 - # E 3 のそれぞれのビットの誤り率が予め決められた閾値を超えたか否かを判定する。これにより、送信テスト実施部 201 は、各 # B 3 - # C 3 及び # D 3 - # E 3 において故障が発生しているか否かを判定し、# B 3 - # C 3 及び # D 3 - # E 3 のいずれか又は双方を故障個所として特定する。そして、送信テスト実施部 201 は、故障個所の情報を送信テスト制御部 202 へ送信する。この送信テスト実施部 201 及び送信テスト制御部 202 が、「試験部」の一例にあたる。

40

【 0 0 7 0 】

資源管理部 204 は、図 2 に例示したサービスプロセッサ 21 が自己に組み込まれたファームウェアを実行することで実現される。資源管理部 204 は、図 5 に示す資源管理情

50

報 4 1 0 及び図 6 に示す資源割当情報 4 2 0 を有する。図 5 は、資源管理情報の一例を表す図である。また、図 6 は、資源割当情報の一例を表す図である。

【 0 0 7 1 】

図 5 に示すように、資源管理情報 4 1 0 は、電気信号処理部用テーブル 4 1 1 及び電気光変換部用テーブル 4 1 2 を含む。電気信号処理部用テーブル 4 1 1 は、リンク ## 0 及び ## 1 で用いられる電気信号処理部 1 1 3 内の通信経路及びその状態が登録される。また、電気信号処理部用テーブル 4 1 1 は、リンク ## 0 及び ## 1 のそれぞれに含まれる電気信号処理部 1 1 3 内の通信経路の使用可能な数を表す。

【 0 0 7 2 】

また、電気光変換部用テーブル 4 1 2 は、リンク ## 0 及び ## 1 で用いられる電気光変換部 1 1 7 内の通信経路及びその状態が登録される。また、電気光変換部用テーブル 4 1 2 は、リンク ## 0 及び ## 1 に割り当てられた電気光変換部 1 1 7 内の通信経路の使用可能な数を表す。

【 0 0 7 3 】

また、図 6 に示すように、資源割当情報 4 2 0 は、リンク ## 0 及び ## 1 毎に含まれる各レーン 3 0 1、3 0 2、3 1 1 及び 3 1 2 のレーン名、縮退の状態、割り当てられた資源が登録される。

【 0 0 7 4 】

資源管理部 2 0 4 は、ノード 1 の起動時などの故障が発生していない初期状態の場合、図 3 における縦方向の同じラインに位置する通信経路を接続するように経路設定を決定する。そして、資源管理部 2 0 4 は、電気信号処理部用テーブル 4 1 1 及び電気光変換部用テーブル 4 1 2 のそれぞれに、決定した経路設定にしたがってリンク ## 0 及び ## 1 毎に資源名、障害有無、割当状態及び使用可能数を登録する。例えば、初期状態の場合、資源管理部 2 0 4 は、電気信号処理部 1 1 3 の資源のうち # B 0 - # C 0 及び # B 1 - # C 1 をリンク ## 0 のレーン 3 0 1 及び 3 0 2 の資源として割り当てる。そこで、資源管理部 2 0 4 は、電気信号処理部用テーブル 4 1 1 のリンク ## 0 のテーブルに資源名として # B 0 - # C 0 及び # B 1 - # C 1 を登録し、それぞれ障害を「無」とし、さらに、割当状態を「済」にする。加えて、資源管理部 2 0 4 は、# B 0 - # C 0 及び # B 1 - # C 1 の双方が使用可能であるので、使用可能数を 2 とする。そして、資源管理部 2 0 4 は、決定した経路設定を経路切替制御部 2 0 3 に通知する。

【 0 0 7 5 】

また、故障レーンの発生後、資源管理部 2 0 4 は、故障個所の通知を送信テスト実施部 2 0 1 から受ける。そして、資源管理部 2 0 4 は、資源管理情報 4 1 0 のうち故障個所の障害有無を「有」に変更する。さらに、資源管理部 2 0 4 は、故障個所を含むテーブルにおける使用可能数を 1 つ減らす。例えば、故障レーンがレーン 3 1 2 であり # B 3 - # C 3 が故障した場合、資源管理部 2 0 4 は、電気信号処理部用テーブル 4 1 1 のレーン 3 1 2 を含むリンク ## 1 のテーブルにおける、# B 3 - # C 3 の障害有無を「有」に変更する。さらに、資源管理部 2 0 4 は、電気信号処理部用テーブル 4 1 1 のレーン 3 1 2 を含むリンク ## 1 のテーブルにおける、使用可能数を 1 に変更する。

【 0 0 7 6 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、故障レーンを含むリンク ## 0 又は ## 1 に対する資源の再割り当てを行う。以下では、故障レーンを含むリンク ## 0 又は ## 1 を、「障害リンク」という。具体的には、資源管理部 2 0 4 は、故障個所を迂回させて各ノード 1 間の通信を継続させるように故障レーンに対する資源の再割り当てを行う。

【 0 0 7 7 】

ここで、本実施例では、なるべく多くの通信経路を確保するために、故障が発生する度に、資源管理部 2 0 4 による資源の再割当処理が行われるように説明した。ただし、故障レーンを含むリンク ## 0 及び ## 1 を用いた通信が可能であれば、資源管理部 2 0 4 は、資源の再割当処理を行わなくてもよい。例えば、リンク ## 0 がさらにレーン 3 0 3 を有する場合に、レーン 3 0 1 において電気信号処理部 1 1 3 の資源が故障し、レーン 3 0

10

20

30

40

50

2において電気光変換部117の資源が故障した場合について説明する。この場合、リンク##0の通信は可能であるが、そのままではレーン301及び302が使用できない。これに対して、以下に説明する再割当処理を実行すれば、レーン301及び302のいずれかが使用できなくなるだけで済む。

【0078】

以下に、資源管理部204による資源の再割り当てによるレーン301、302、311及び312の再構成の詳細について説明する。資源管理部204は、電気信号処理部用テーブル411及び電気光変換部用テーブル412の障害リンクにおける資源の使用可能数が0になったか否かを確認する。使用可能数が0になっていない場合、資源管理部204は、障害リンク内での資源の再割り当てを実行する。

10

【0079】

ここで、障害リンク内での資源の再割り当ての実行について、リンク##1のレーン311に割り当てられた#B2-#C2及びレーン312に割り当てられた#D3-#E3が故障した場合で説明する。図7は、単一リンク内でのレーンの再構成を表す図である。また、図8は、単一リンク内での再構成を行った場合の資源管理情報及び資源割当情報を表す図である。

【0080】

資源管理部204は、資源管理情報410の電気信号処理部用テーブル411及び電気光変換部用テーブル412及び資源割当情報420におけるリンク##1を初期化する。具体的には、資源管理部204は、資源管理情報410の電気信号処理部用テーブル411及び電気光変換部用テーブル412におけるリンク##1の全ての資源の割当状態を「未」に設定する。また、資源管理部204は、資源割当情報420におけるリンク##1の全てのレーン311及び312の縮退を「有」に設定し、さらに、割当資源を全てクリアする。

20

【0081】

次に、資源管理部204は、レーン311及び312から資源の割り当ての対象とする割当対象レーンとしてレーン311を選択する。そして、資源管理部204は、資源管理情報410の電気信号処理部用テーブル411におけるリンク##1に障害が無く且つ未割り当ての資源があるか否かを判定する。この場合、障害が無く且つ未割り当ての資源として#B3-#C3があるので、資源管理部204は、割当対象レーンであるレーン311に#B3-#C3を割り当ててることを決定する。そして、資源管理部204は、図8に示すように、資源割当情報420のリンク##1におけるレーン311の電気信号処理部113の割当資源として#B3-#C3を登録する。さらに、資源管理部204は、資源管理情報410の電気信号処理部用テーブル411のリンク##1における#B3-#C3の割当状態を「済」に変更する。

30

【0082】

次に、資源管理部204は、資源管理情報410の電気光変換部用テーブル412におけるリンク##1に障害が無く且つ未割り当ての資源があるか否かを判定する。この場合、障害が無く且つ未割り当ての資源として#D2-#E2があるので、資源管理部204は、割当対象レーンであるレーン311に#D3-#E3を割り当ててることを決定する。そして、資源管理部204は、図8に示すように、資源割当情報420のリンク##1におけるレーン311の電気光変換部117の割当資源として#D2-#E2を登録する。さらに、資源管理部204は、資源割当情報420のリンク##1におけるレーン311の縮退を「無」に設定する。また、資源管理部204は、資源管理情報410の電気光変換部用テーブル412のリンク##1における#D2-#E2の割当状態を「済」に変更する。

40

【0083】

次に、資源管理部204は、レーン311及び312から資源の割り当ての対象とする割当対象レーンとしてレーン312を選択する。そして、資源管理部204は、資源管理情報410の電気信号処理部用テーブル411におけるリンク##1に障害が無く且つ未

50

割り当ての資源があるか否かを判定する。この場合、# B 2 - # C 2 は故障しており、# B 3 - # C 3 は割り当て済みである。そこで、資源管理部 2 0 4 は、障害リンク内での資源の再割り当ての処理を終了する。これにより、光モジュール 1 1 におけるレーン 3 1 1 の経路は図 7 の点線に挟まれた経路に決定される。また、レーン 3 1 2 は、縮退される。この場合、資源管理情報 4 1 0 及び資源割当情報 4 2 0 は、図 8 に示すような状態となる。

【 0 0 8 4 】

これに対して、電気信号処理部用テーブル 4 1 1 及び電気光変換部用テーブル 4 1 2 の障害リンクにおける資源の使用可能数が 0 になった場合、資源管理部 2 0 4 は、リンク間に跨る資源の再割り当てを実行する。

10

【 0 0 8 5 】

ここで、リンク間に跨る資源の再割り当ての実行について、リンク # # 1 のレーン 3 1 1 に割り当てられた # B 2 - # C 2 及び # D 2 - # E 2、並びに、レーン 3 1 2 に割り当てられた # D 3 - # E 3 が故障した場合で説明する。図 9 は、リンク間に跨るレーンの再構成を表す図である。また、図 1 0 は、リンク間に跨るレーンの再構成を行った場合の資源管理情報及び資源割当情報を表す図である。

【 0 0 8 6 】

資源管理部 2 0 4 は、リンク # # 1 との間で資源を共有する共有リンクを特定する。ここでは、リンク # # 0 及び # # 1 の 2 つであるので、資源管理部 2 0 4 は、リンク # # 0 を共有リンクとする。

20

【 0 0 8 7 】

ただし、例えば、リンク # # 1 ~ # # n がある場合、資源管理部 2 0 4 は、以下の手順で共有リンクの特定を行う。資源管理部 2 0 4 は、障害リンク以外のリンク # # 0 及び # # 2 ~ # # n 毎の電気信号処理部 1 1 3 の資源の使用可能数及び電気光変換部 1 1 7 の資源の使用可能数を資源管理情報 4 1 0 から取得する。そして、資源管理部 2 0 4 は、取得した両方の使用可能数のうち小さい方の数を、各リンク # # 0 及び # # 2 ~ # # n の構成可能なレーン数とする。次に、資源管理部 2 0 4 は、リンク # # 0 及び # # 2 ~ # # n の中に構成可能なレーン数が 2 以上のものが存在するか否かを判定する。構成可能なレーン数が 2 以上の物がある場合、資源管理部 2 0 4 は、リンク # # 0 及び # # 2 ~ # # n のうち構成可能レーン数が最大のものを共有リンクとする。

30

【 0 0 8 8 】

資源管理部 2 0 4 は、資源管理情報 4 1 0 の電気信号処理部用テーブル 4 1 1 及び電気光変換部用テーブル 4 1 2 及び資源割当情報 4 2 0 における障害リンクであるリンク # # 1 及び共有リンクであるリンク # # 0 の情報を初期化する。具体的には、資源管理部 2 0 4 は、資源管理情報 4 1 0 の電気信号処理部用テーブル 4 1 1 及び電気光変換部用テーブル 4 1 2 におけるリンク # # 0 及び # # 1 の全ての資源の割当状態を「未」に設定する。また、資源管理部 2 0 4 は、資源割当情報 4 2 0 におけるリンク # # 0 及び # # 1 の全てのレーン 3 1 1 及び 3 1 2 の縮退を「有」に設定し、さらに、割当資源を全てクリアする。

【 0 0 8 9 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、障害リンクであるリンク # # 1 及び共有リンクであるリンク # # 0 のいずれか一方を割当対象リンクとして選択する。例えば、資源管理部 2 0 4 は、リンク # # 0 を割り当て対象リンクとして選択する。

40

【 0 0 9 0 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、割当対象リンクとして選択したリンク # # 0 が有するレーン 3 0 1 及び 3 0 2 の中から資源の割り当ての対象とする割当対象レーンを 1 つ選択する。例えば、資源管理部 2 0 4 は、レーン 3 0 1 を選択する。そして、資源管理部 2 0 4 は、資源管理情報 4 1 0 の電気信号処理部用テーブル 4 1 1 におけるリンク # # 0 又はリンク # # 1 に障害が無く且つ未割り当ての資源があるか否かを判定する。この場合、障害が無く且つ未割り当ての資源として # B 0 - # C 0 があるので、資源管理部 2 0 4 は、割当

50

対象レーンであるレーン301に#B0-#C0を割り当てることを決定する。そして、資源管理部204は、図10に示すように、資源割当情報420のリンク##0におけるレーン301の電気信号処理部113の割当資源として#B0-#C0を登録する。さらに、資源管理部204は、資源管理情報410の電気信号処理部用テーブル411のリンク##0における#B0-#C0の割当状態を「済」に変更する。

【0091】

次に、資源管理部204は、資源管理情報410の電気光変換部用テーブル412におけるリンク##0又は##1に障害が無く且つ未割り当ての資源があるか否かを判定する。この場合、障害が無く且つ未割り当ての資源として#D0-#E0があるので、資源管理部204は、割当対象レーンであるレーン301に#D0-#E0を割り当てることを決定する。そして、資源管理部204は、図10に示すように、資源割当情報420のリンク##0におけるレーン301の電気光変換部117の割当資源として#D0-#E0を登録する。さらに、資源管理部204は、資源割当情報420のリンク##0におけるレーン301の縮退を「無」に設定する。また、資源管理部204は、資源管理情報410の電気光変換部用テーブル412のリンク##0における#D0-#E0の割当状態を「済」に変更する。

10

【0092】

次に、資源管理部204は、障害リンク及び共有リンクのうち割当対象リンクとして選択したリンク##0とは反対のリンク##1を割当対象リンクとして選択する。そして、資源管理部204は、割当対象リンクとして選択したリンク##1が有するレーン311及び312の中から資源の割り当ての対象とする割当対象レーンを1つ選択する。例えば、資源管理部204は、レーン311を選択する。そして、資源管理部204は、資源管理情報410の電気信号処理部用テーブル411におけるリンク##0又はリンク##1に障害が無く且つ未割り当ての資源があるか否かを判定する。この場合、障害が無く且つ未割り当ての資源として#B1-#C1があるので、資源管理部204は、割当対象レーンであるレーン311に#B1-#C1を割り当てることを決定する。そして、資源管理部204は、図10に示すように、資源割当情報420のリンク##1におけるレーン311の電気信号処理部113の割当資源として#B1-#C1を登録する。さらに、資源管理部204は、資源管理情報410の電気信号処理部用テーブル411のリンク##0における#B1-#C1の割当状態を「済」に変更する。

20

30

【0093】

ここで、資源管理部204は、本実施例では、レーン301及びレーン302の両方に対して、電気信号処理部用テーブル411におけるリンク##0の資源から選択したが、一方の資源をリンク##1の資源から選択してもよい。

【0094】

次に、資源管理部204は、資源管理情報410の電気光変換部用テーブル412におけるリンク##0又は##1に障害が無く且つ未割り当ての資源があるか否かを判定する。この場合、障害が無く且つ未割り当ての資源として#D1-#E1があるので、資源管理部204は、割当対象レーンであるレーン311に#D1-#E1を割り当てることを決定する。そして、資源管理部204は、図10に示すように、資源割当情報420のリンク##1におけるレーン311の電気光変換部117の割当資源として#D1-#E1を登録する。さらに、資源管理部204は、資源割当情報420のリンク##1におけるレーン311の縮退を「無」に設定する。また、資源管理部204は、資源管理情報410の電気光変換部用テーブル412のリンク##0における#D1-#E1の割当状態を「済」に変更する。

40

【0095】

次に、資源管理部204は、障害リンク及び共有リンクのうち割当対象リンクとして選択したリンク##1とは反対のリンク##0を割当対象リンクとして選択する。そして、資源管理部204は、割当対象リンクとして選択したリンク##0が有する残りのレーン312を割当対象レーンとして選択する。そして、資源管理部204は、資源管理情報4

50

10の電気信号処理部用テーブル411におけるリンク##0又はリンク##1に障害が無く且つ未割り当ての資源があるか否かを判定する。この場合、障害が無く且つ未割り当ての資源として#B3-#C3があるので、資源管理部204は、割当対象レーンであるレーン311に#B3-#C3を割り当ててことを決定する。そして、資源管理部204は、図10に示すように、資源割当情報420のリンク##1におけるレーン311の電気信号処理部113の割当資源として#B3-#C3を登録する。さらに、資源管理部204は、資源管理情報410の電気信号処理部用テーブル411のリンク##0における#B3-#C3の割当状態を「済」に変更する。

【0096】

次に、資源管理部204は、資源管理情報410の電気光変換部用テーブル412におけるリンク##0又は##1に障害が無く且つ未割り当ての資源があるか否かを判定する。この場合、#D0-#E0及び#D1-#D1は割り当て済みであり、#D2-#E2及び#D3-#D3は故障している。そこで、資源管理部204は、リンク間に跨る資源の再割り当ての処理を終了する。これにより、光モジュール11におけるレーン301及び311の経路は図9の点線に挟まれた経路に決定される。また、レーン302及び312は、縮退される。この場合、資源管理情報410及び資源割当情報420は、図10に示すような状態となる。

【0097】

ここで、本実施例では、資源管理部204は、リンク##1又は##0に割り当てられた電気信号処理部113又は電気光変換部117の資源の使用可能数が0になったときに、リンク間に跨る資源の再割り当てを行った。ただし、資源管理部204は、資源の使用可能数が残っている状態でもリンク間に跨る資源の再割り当てを行う構成にすることもできる。例えば、資源管理部204は、レーンの再割り当てを行う場合には常にリンク間に跨る資源の再割り当てを行ってもよい。このように、資源の使用可能数が0でない場合でも、リンク間に跨る資源の再割り当てを行うことで、資源管理部204は、通信帯域のバランスを維持することができる。

【0098】

図3に戻って説明を続ける。資源管理部204は、資源の再割り当てによるレーン301、302、311及び312の再構成を行った後、資源割当情報420に登録された各資源の割り当てを取得する。そして、資源管理部204は、資源割当情報420に登録された各資源の割り当ての情報を経路切替制御部203へ出力する。

【0099】

経路切替制御部203は、図2に例示したサービスプロセッサ21が自己に組み込まれたファームウェアを実行することで実現される。経路切替制御部203は、資源割当情報420に登録された各資源の割り当ての情報の入力を資源管理部204から受ける。そして、経路切替制御部203は、各資源の割り当てにしたがった経路切替部112及び経路切替部116の経路設定を決定する。この決定された経路設定は、故障箇所を迂回するための経路設定となる。そして、経路切替制御部203は、決定した経路設定にしたがって経路切替部112及び経路切替部116を切り替える。ここで、単一リンク内での資源の再割り当ての場合、障害リンクは既に無効とされているので、経路切替制御部203は、経路の切り替えに際して障害リンクの停止時を行わなくてもよい。これに対して、リンク間に跨る資源の再割り当ての場合、共有リンクは動作中である。そこで、リンク間に跨る資源の再割り当ての場合、経路切替制御部203は、共有リンクの停止指示をインターコネクタ制御回路12へ出力した後に切替処理を行う。

【0100】

ここで、図11を参照して、経路切替部112及び経路切替部116の経路の切り替えの詳細について説明する。図11は、経路切替部の構成図である。ここでは、経路切替部112を例に説明する。

【0101】

経路切替部112は、クロスバスイッチ51及び割当情報保存部52を有する。経路切

10

20

30

40

50

替制御部 203 は、決定された経路設定の情報を割当情報保存部 52 に格納する。例えば、経路切替制御部 203 は、経路設定の情報として図 11 の割当情報保存部 52 に示すように、接続されるチャンネル # A0 ~ # A2 とチャンネル # B0、# B1 及び # B3 の組み合わせを登録する。クロスバスイッチ 51 は、割当情報保存部 52 に格納された経路設定の情報にしたがいチャンネル # A0 ~ # A3 とチャンネル # B0 ~ # B3 とを接続する。図 11 では、チャンネル # A3 及びチャンネル # B2 の情報は割当情報保存部 52 に格納されていないので、クロスバスイッチ 51 は、チャンネル # A3 及びチャンネル # B2 の接続は行わない。

【0102】

そして、経路切替部 112 及び経路切替部 116 の経路の切り替え後、経路切替制御部 203 は、障害リンク、又は、障害リンク及び共有リンクの再初期化指示をインターコネクト制御回路 12 に送信する。この経路切替制御部 203 及び資源管理部 204 が、「接続切替部」の一例にあたる。

10

【0103】

次に、図 12 を参照して、本実施例に係るノード間通信装置 2 による故障個所の特定処理の流れについて説明する。図 12 は、実施例に係るノード間通信装置による故障個所の特定処理のフローチャートである。

【0104】

インターコネクト制御回路 12 は、故障レーンを送信テスト制御部 202 に通知する（ステップ S1）。

20

【0105】

送信テスト制御部 202 は、故障レーンの通知をインターコネクト制御回路 12 から受ける。そして、送信テスト制御部 202 は、通知を受けた故障レーンをテスト対象レーンとする。次に、資源管理部 204 が有する資源割当情報 420 から故障レーンへ割り当てられた割当資源を特定する（ステップ S2）。

【0106】

次に、送信テスト制御部 202 は、テスト対象レーンにおいて信号を折り返す信号を折り返すように、経路折返部 114 及び 118 を設定する（ステップ S3）。

【0107】

次に、送信テスト制御部 202 は、テスト対象レーンにおいて信号が送信テスト実施部 201 から送られるように、テスト信号切替部 111 及び 115 を設定する（ステップ S4）。

30

【0108】

そして、送信テスト制御部 202 は、設定完了を送信テスト実施部 201 に通知し（ステップ S5）、テスト対象レーンのテストの実行を送信テスト実施部 201 に指示する。

【0109】

送信テスト実施部 201 は、設定完了の通知及びテスト対象レーンのテストの実行の指示を送信テスト制御部 202 から受ける。そして、送信テスト実施部 201 は、テストレーンに対してテストパターンを有する信号を送出する。その後、送信テスト実施部 201 は、返ってきた信号を用いて BER チェックを実行して、故障レーンにおける故障個所を特定する（ステップ S6）。

40

【0110】

その後、送信テスト実施部 201 は、特定した故障個所の情報を送信テスト制御部 202 に通知する。送信テスト制御部 202 は、送信テスト実施部 201 から取得した故障個所の情報を資源管理部 204 に通知する（ステップ S7）。

【0111】

資源管理部 204 は、資源管理情報 410 における故障個所の情報を更新する（ステップ S8）。具体的には、送信テスト制御部 202 は、資源管理情報 410 の電気信号処理部用テーブル 411 及び電気光変換部用テーブル 412 における故障個所の障害有無の欄を「有」に変更し、故障個所に対応する使用可能数を 1 つ減らす。

50

【 0 1 1 2 】

次に、図 1 3 を参照して、本実施例に係るノード間通信装置 2 による資源の再割り当て処理の流れについて説明する。図 1 3 は、実施例に係るノード間通信装置による資源の再割り当て処理のフローチャートである。ここでは、レーン 3 0 1、3 0 2、3 1 1 及び 3 1 2、並びに、それ以外にもレーンが存在する場合の他のレーンを区別せずに、「レーン 3 0 0」という。

【 0 1 1 3 】

資源管理部 2 0 4 は、資源管理情報 4 1 0 の電気信号処理部用テーブル 4 1 1 及び電気光変換部用テーブル 4 1 2 を参照して、いずれかで故障レーンを含む障害リンクの資源の使用可能数が 0 か否かを判定する（ステップ S 1 0 1）。

10

【 0 1 1 4 】

資源の使用可能数が 0 の場合（ステップ S 1 0 1：肯定）、資源管理部 2 0 4 は、リンク間に跨る資源の再割り当て処理を実行する（ステップ S 1 0 2）。その後、資源管理部 2 0 4 は、資源の再割り当て処理を終了する。

【 0 1 1 5 】

これに対して、資源の使用可能数が 0 でない場合（ステップ S 1 0 1：否定）、資源管理部 2 0 4 は、単一リンク内の資源の再割り当て処理を開始する。まず、資源管理部 2 0 4 は、資源管理情報 4 1 0 及び資源割当情報 4 2 0 における障害リンクの情報を初期化する（ステップ S 1 0 3）。

【 0 1 1 6 】

そして、資源管理部 2 0 4 は、障害リンクが有するレーン 3 0 0 の中から資源の割り当てを行う割当対象レーンを 1 つ選択する（ステップ S 1 0 4）。

20

【 0 1 1 7 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、障害リンクに関する資源管理情報 4 1 0 における電気信号処理部 1 1 3 の情報、すなわち電気信号処理部用テーブル 4 1 1 における障害リンクの資源の情報を資源管理情報 4 1 0 から取得する（ステップ S 1 0 5）。

【 0 1 1 8 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、電気信号処理部 1 1 3 に障害リンクの資源で障害が発生しておらず且つ未割り当てである割り当て可能な資源が有るか否かを判定する（ステップ S 1 0 6）。未割り当ての資源が無い場合（ステップ S 1 0 6：否定）、資源管理部 2 0 4 は、資源の再割り当て処理を終了する。

30

【 0 1 1 9 】

これに対して、未割り当ての資源が有る場合（ステップ S 1 0 6：肯定）、資源管理部 2 0 4 は、電気信号処理部 1 1 3 の資源を割当対象レーンに割り当てる（ステップ S 1 0 7）。

【 0 1 2 0 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、資源割当情報 4 2 0 における割当対象レーンに割り当てた電気信号処理部 1 1 3 の資源名及び資源管理情報 4 1 0 における割り当てた電気信号処理部 1 1 3 の資源の割当状態を登録する（ステップ S 1 0 8）。

【 0 1 2 1 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、障害リンクに関する資源管理情報 4 1 0 における電気光変換部 1 1 7 の情報、すなわち電気光変換部用テーブル 4 1 2 における障害リンクの資源の情報を資源管理情報 4 1 0 から取得する（ステップ S 1 0 9）。

40

【 0 1 2 2 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、電気光変換部 1 1 7 に障害リンクの資源で障害が発生しておらず且つ未割り当てである割り当て可能な資源が有るか否かを判定する（ステップ S 1 1 0）。未割り当ての資源が無い場合（ステップ S 1 1 0：否定）、資源管理部 2 0 4 は、資源の再割り当て処理を終了する。

【 0 1 2 3 】

これに対して、未割り当ての資源が有る場合（ステップ S 1 1 0：肯定）、資源管理部

50

204は、電気光変換部117の資源を割当対象レーンに割り当てる(ステップS111)。

【0124】

次に、資源管理部204は、資源割当情報420における割当対象レーンに割り当てた電気光変換部117の資源名及び資源管理情報410における割り当てた電気光変換部117の資源の割当状態を登録する(ステップS112)。

【0125】

次に、資源管理部204は、資源割当情報420における割当対象レーンの縮退の情報を「無」に設定する(ステップS113)。

【0126】

その後、資源管理部204は、資源未割り当てのレーン300が障害リンクに有るか否かを判定する(ステップS114)。資源未割り当てのレーン300が存在する場合(ステップS114:肯定)、資源管理部204は、ステップS104へ戻る。

【0127】

これに対して、資源未割り当てのレーン300が存在しない場合(ステップS114:否定)、資源管理部204は、資源の再割り当て処理を終了する。

【0128】

次に、図14を参照して、本実施例に係るノード間通信装置2によるリンク間に跨る資源の再割り当て処理の流れについて説明する。図14は、実施例に係るノード間通信装置によるリンク間に跨る資源の再割り当て処理のフローチャートである。ここでは、リンク##0及び##1、並びに、それ以外にもリンクが存在する場合の他のリンクを区別せずに、「リンク##n」という。また、レーン301、302、311及び312、並びに、それ以外にもレーンが存在する場合のレーンを区別せずに、「レーン300」という。

【0129】

資源管理部204は、資源管理情報410を用いて、故障リンク以外の他のリンク##n毎の構成可能なレーン数を算出する(ステップS201)。

【0130】

次に、資源管理部204は、構成可能なレーン数が2以上のリンク##nが存在するか否かを判定する(ステップS202)。構成可能なレーン数が2以上のリンク##nが存在しない場合(ステップS202:否定)、資源管理部204は、資源の再割り当て処理を終了する。

【0131】

これに対して、構成可能なレーン数が2以上のリンク##nが存在する場合(ステップS202:肯定)、資源管理部204は、構成可能なレーン数が2以上のリンク##nの中から構成可能なレーン数が最大のリンク##nを共有リンクとして特定する(ステップS203)。

【0132】

次に、資源管理部204は、資源管理情報410及び資源割当情報420における障害リンク及び共有リンクの情報を初期化する(ステップS204)。

【0133】

そして、資源管理部204は、障害リンク又は共有リンクのうち割当対象リンクを1つ選択する(ステップS205)。

【0134】

そして、資源管理部204は、障害リンク又は共有リンクが有するレーン300の中から資源の割り当てを行う割当対象レーンを1つ選択する(ステップS206)。

【0135】

次に、資源管理部204は、障害リンク及び共有リンクに関する資源管理情報410における電気信号処理部113の情報を取得する(ステップS207)。すなわち、資源管理部204は、電気信号処理部用テーブル411における障害リンク及び共有リンクの資源の情報を資源管理情報410から取得する。

10

20

30

40

50

【 0 1 3 6 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、電気信号処理部 1 1 3 に障害リンク又は共有リンクの資源で障害が発生しておらず且つ未割り当てである割り当て可能な資源が有るか否かを判定する（ステップ S 2 0 8）。未割り当ての資源が無い場合（ステップ S 2 0 8：否定）、資源管理部 2 0 4 は、資源の再割り当て処理を終了する。

【 0 1 3 7 】

これに対して、未割り当ての資源が有る場合（ステップ S 2 0 8：肯定）、資源管理部 2 0 4 は、電気信号処理部 1 1 3 の資源を割当対象レーンに割り当てる（ステップ S 2 0 9）。

【 0 1 3 8 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、資源割当情報 4 2 0 における割当対象レーンに割り当てた電気信号処理部 1 1 3 の資源名及び資源管理情報 4 1 0 における割り当てた電気信号処理部 1 1 3 の資源の割当状態を登録する（ステップ S 2 1 0）。

【 0 1 3 9 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、障害リンク及び供給リンクに関する資源管理情報 4 1 0 における電気光変換部 1 1 7 の情報を取得する（ステップ S 2 1 1）。すなわち、資源管理部 2 0 4 は、電気光変換部用テーブル 4 1 2 における障害リンク及び共有リンクの資源の情報を資源管理情報 4 1 0 から取得する。

【 0 1 4 0 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、電気光変換部 1 1 7 に障害リンク又は共有リンクの資源で障害が発生しておらず且つ未割り当てである割り当て可能な資源が有るか否かを判定する（ステップ S 2 1 2）。未割り当ての資源が無い場合（ステップ S 2 1 2：否定）、資源管理部 2 0 4 は、資源の再割り当て処理を終了する。

【 0 1 4 1 】

これに対して、未割り当ての資源が有る場合（ステップ S 2 1 2：肯定）、資源管理部 2 0 4 は、電気光変換部 1 1 7 の資源を割当対象レーンに割り当てる（ステップ S 2 1 3）。

【 0 1 4 2 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、資源割当情報 4 2 0 における割当対象レーンに割り当てた電気光変換部 1 1 7 の資源名及び資源管理情報 4 1 0 における割り当てた電気光変換部 1 1 7 の資源の割当状態を登録する（ステップ S 2 1 4）。

【 0 1 4 3 】

次に、資源管理部 2 0 4 は、資源割当情報 4 2 0 における割当対象レーンの縮退の情報を「無」に設定する（ステップ S 2 1 5）。

【 0 1 4 4 】

その後、資源管理部 2 0 4 は、資源未割り当てのレーン 3 0 0 が障害リンク又は共有リンクに有るか否かを判定する（ステップ S 2 1 6）。資源未割り当てのレーン 3 0 0 が存在する場合（ステップ S 2 1 6：肯定）、資源管理部 2 0 4 は、割り当て対象リンクとして選択中のリンク ## n とは逆のリンク ## n を割り当て対象リンクとして選択する（ステップ S 2 1 7）。その後、資源管理部 2 0 4 は、ステップ S 2 0 6 へ戻る。

【 0 1 4 5 】

これに対して、資源未割り当てのレーン 3 0 0 が存在しない場合（ステップ S 2 1 6：否定）、資源管理部 2 0 4 は、資源の再割り当て処理を終了する。

【 0 1 4 6 】

以上に説明したように、本実施例に係るノード間通信装置は、障害リンクに割り当てられた資源でノード間を結ぶレーンが形成できる場合、障害リンク内の資源を用いてノード間を結ぶレーンを再構成する。また、障害リンクに割り当てられた資源でノード間を結ぶレーンが形成困難な場合、ノード間通信装置は、他のリンクが使用する資源を用いて障害リンク及び他のリンクにおけるノード間を結ぶレーンを再構成する。これにより、リンク内の全レーンで光モジュールの故障が検出された場合であっても、リンクの無効化を回避

10

20

30

40

50

し、ノード間の通信を継続することができる。これにより、ノード形状が所定の形に指定されたジョブの実行が阻害されることを回避し、システムの可用性を向上させることができる。

【符号の説明】

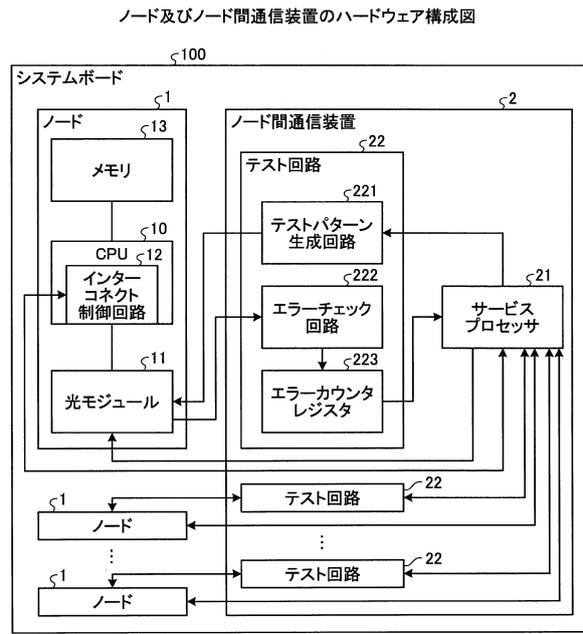
【0147】

1	ノード	
2	ノード間通信装置	
10	CPU	
11	光モジュール	
12	インターコネクト制御回路	10
13	メモリ	
21	サービスプロセッサ	
22	テスト回路	
111	テスト信号切替部	
112	経路切替部	
113	電気信号処理部	
114	経路折返部	
115	テスト信号切替部	
116	経路切替部	
117	電気光変換部	20
118	経路折返部	
119	経路切替部	
121, 122	ポート	
201	送信テスト実施部	
202	送信テスト制御部	
203	経路切替制御部	
204	資源管理部	
221	テストパターン生成回路	
222	エラーチェック回路	
223	エラーカウンタレジスタ	30
300, 301, 302, 311, 312	レーン	
410	資源管理情報	
411	電気信号処理部用テーブル	
412	電気光変換部用テーブル	
420	資源割当情報	
##0 ~ ##n	リンク	

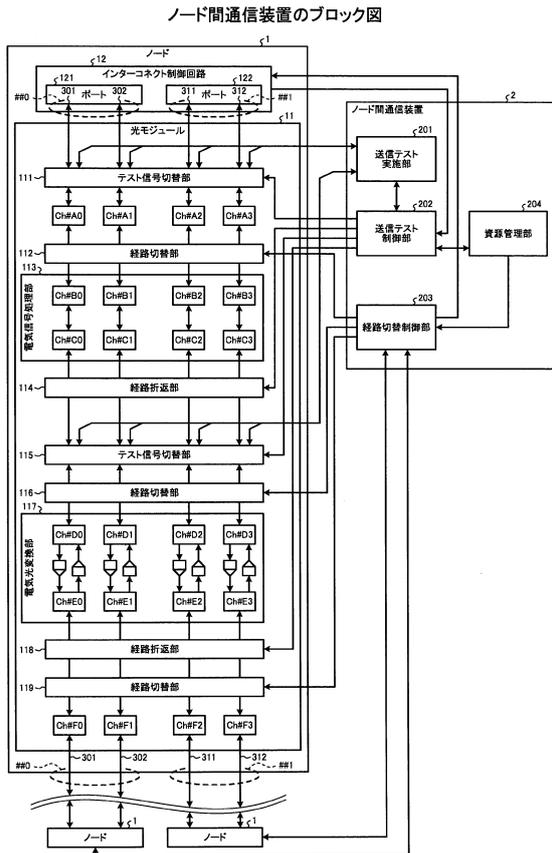
【図1】



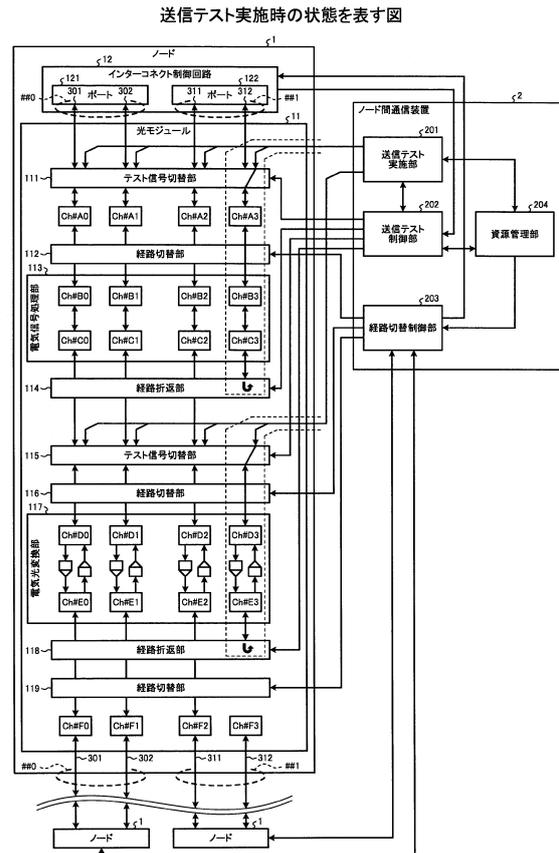
【図2】



【図3】



【図4】



【図5】

資源管理情報の一例を表す図

電気信号処理部用テーブル			
リンク##0			
資源名	障害有無	割当状態	使用可能数
#B0-#C0	無	済	
#B1-#C1	無	済	
リンク##1			
資源名	障害有無	割当状態	使用可能数
#B2-#C2	無	済	
#B3-#C3	無	済	

電気光変換部用テーブル			
リンク##0			
資源名	障害有無	割当状態	使用可能数
#D0-#E0	無	済	
#D1-#E1	無	済	
リンク##1			
資源名	障害有無	割当状態	使用可能数
#D2-#E2	無	済	
#D3-#E3	無	済	

【図6】

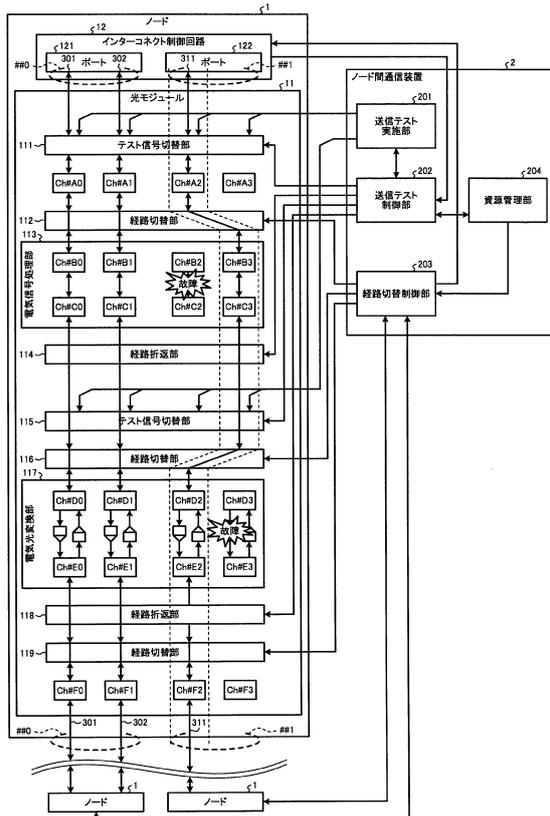
資源割当情報の一例を表す図

リンク##0			
レーン名	縮退	割当資源	
		電気信号処理部	電気光変換部
レーン301	無	#B0-#C0	#D0-#E0
レーン302	無	#B1-#C1	#D1-#E1

リンク##1			
レーン名	縮退	割当資源	
		電気信号処理部	電気光変換部
レーン311	無	#B2-#C2	#D2-#E2
レーン312	無	#B3-#C3	#D3-#E3

【図7】

単一リンク内でのレーンの再構成を表す図



【図8】

単一リンク内での再構成を行った場合の資源管理情報及び資源割当情報を表す図

電気信号処理部用テーブル			
リンク##0			
資源名	障害有無	割当状態	使用可能数
#B0-#C0	無	済	
#B1-#C1	無	済	
リンク##1			
資源名	障害有無	割当状態	使用可能数
#B2-#C2	有	未	
#B3-#C3	無	済	

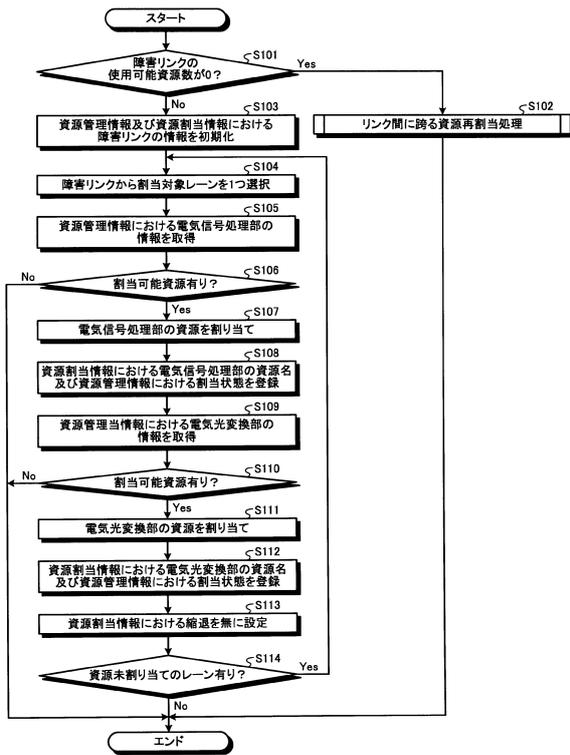
電気光変換部用テーブル			
リンク##0			
資源名	障害有無	割当状態	使用可能数
#D0-#E0	無	済	
#D1-#E1	無	済	
リンク##1			
資源名	障害有無	割当状態	使用可能数
#D2-#E2	無	済	
#D3-#E3	有	未	

リンク##0			
レーン名	縮退	割当資源	
		電気信号処理部	電気光変換部
レーン301	無	#B0-#C0	#D0-#E0
レーン302	無	#B1-#C1	#D1-#E1

リンク##1			
レーン名	縮退	割当資源	
		電気信号処理部	電気光変換部
レーン311	無	#B3-#C3	#D2-#E2
レーン312	有		

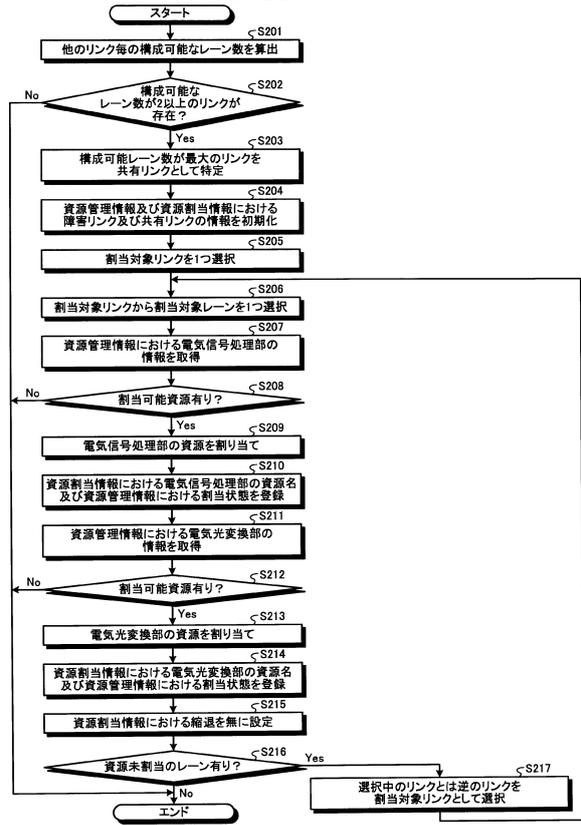
【図13】

実施例に係るノード間通信装置による資源の再割り当て処理のフローチャート



【図14】

実施例に係るノード間通信装置によるリンク間に跨る資源の再割り当て処理のフローチャート



フロントページの続き

(56)参考文献 特開2012-147479(JP,A)
特開2013-126245(JP,A)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)

H04L 12/707

H04L 12/70

H04L 29/14