

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 特許公報(B2)

(11) 特許番号

特許第4382328号  
(P4382328)

(45) 発行日 平成21年12月9日(2009.12.9)

(24) 登録日 平成21年10月2日(2009.10.2)

(51) Int.Cl.	F I
<b>G06F 21/24 (2006.01)</b>	G06F 12/14 520B
<b>G06F 12/00 (2006.01)</b>	G06F 12/14 530C
<b>G06F 3/06 (2006.01)</b>	G06F 12/00 537A
	G06F 12/00 501A
	G06F 12/00 514E
請求項の数 16 (全 30 頁) 最終頁に続く	

(21) 出願番号	特願2002-169725 (P2002-169725)	(73) 特許権者	000005108
(22) 出願日	平成14年6月11日(2002.6.11)		株式会社日立製作所
(65) 公開番号	特開2004-13778 (P2004-13778A)		東京都千代田区丸の内一丁目6番6号
(43) 公開日	平成16年1月15日(2004.1.15)	(74) 代理人	100075513
審査請求日	平成17年3月14日(2005.3.14)		弁理士 後藤 政喜
		(74) 代理人	100084537
			弁理士 松田 嘉夫
		(74) 代理人	100114236
			弁理士 藤井 正弘
		(72) 発明者	木谷 誠
			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	星野 和義
			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】 セキュアストレージシステム

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項1】

ストレージ及び前記ストレージを使用し、仮想閉域網に接続されたクライアントによって構成されるストレージシステムであって、

前記ストレージに設定された論理ボリューム、前記論理ボリューム内のアドレス範囲及び前記仮想閉域網を、前記クライアントに割り当てる管理装置と、

前記ストレージとの間の接続に使用されるプロトコルと前記仮想閉域網との間の接続に使用されるプロトコルとを変換する変換装置と、

前記クライアントに割り当てられた仮想閉域網の識別情報と、該仮想閉域網に対応する前記ストレージの前記論理ボリューム内のアクセス範囲とを対応付けて記憶したマッピング手段と、を備え、

前記変換装置は、前記マッピング手段に記憶された対応付けに基づいて、仮想閉域網からのクライアントの要求をストレージの接続に用いるプロトコルに変換することを特徴とするストレージシステム。

【請求項2】

前記マッピング手段は、前記仮想閉域網の識別情報と、前記ストレージに設定された論理ボリュームのアドレス範囲及び前記論理ボリュームを有するストレージの識別情報との対応を規定するエントリを記憶することを特徴とする請求項1に記載のストレージシステム。

【請求項3】

前記管理装置は、  
 前記クライアント、前記変換装置間の仮想閉域網を前記仮想閉域網識別情報を使用して  
 設定する仮想閉域網設定手段と、  
 前記変換装置、前記ストレージ及び前記仮想閉域網を管理する仮想閉域網管理手段と、  
 前記クライアントが前記ストレージを使用するときに、前記クライアントに割り当てら  
 れた仮想閉域網と、該仮想閉域網に対応する前記ストレージのアクセス範囲との対応を、  
 前記マッピング手段に記憶させるエントリ設定手段と、を備えることを特徴とする請求項  
 1又は2に記載のストレージシステム。

【請求項4】

前記仮想閉域網識別情報を使用して仮想閉域網を設定するネットワーク制御装置を備え

10

、  
 前記管理装置は、前記仮想閉域網識別情報を使用した仮想閉域網を前記ネットワーク制  
 御装置に設定させる仮想閉域網設定要求手段を備え、

前記ネットワーク制御装置は、前記仮想閉域網設定要求手段からの要求に従って、複数  
 ネットワークにわたる前記仮想閉域網を設定することを特徴とする請求項1から3のい  
 ずれか一つに記載のストレージシステム。

【請求項5】

前記ネットワーク制御装置は、前記仮想閉域網識別情報を有するトラフィックに対する  
 通信品質を設定し、該仮想閉域網の通信品質を保証することを特徴とする請求項4に記  
 載のストレージシステム。

20

【請求項6】

前記クライアントは、前記管理装置から送信された、前記変換装置の識別情報と仮想閉  
 域網識別情報を使用して、該仮想閉域網によって前記変換装置まで接続し、

前記管理装置は、前記クライアントを認証し、この認証結果に基づいて、前記変換装置  
 に前記クライアントと同じ仮想閉域網識別情報による仮想閉域網を設定し、

前記クライアントは、前記設定された仮想閉域網を用いて前記ストレージへ接続するこ  
 とを特徴とする請求項1から5のいずれか一つに記載のストレージシステム。

【請求項7】

前記ストレージに設定された論理ボリュームに記憶される情報を予備的に記憶するバッ  
 クアップストレージと、

30

前記バックアップストレージに対するプロトコルと前記仮想閉域網で使用されるプロト  
 コルとを変換するバックアップ変換装置と、を備え、

前記管理装置は、前記クライアントが前記論理ボリュームを使用するときに、前記バッ  
 クアップ変換装置の識別情報を前記マッピング手段に記憶させるバックアップエントリ設  
 定手段を備えることを特徴とする請求項1から6のいずれか一つに記載のストレージシ  
 ステム。

【請求項8】

前記ストレージに障害が発生した場合は、前記クライアントと前記論理ボリュームとの  
 間で前記変換装置が転送するデータを、前記変換装置が前記バックアップ変換装置を介し  
 て前記前記クライアントと前記バックアップストレージとの間で転送するデータ転送手段  
 を備えることを特徴とする請求項7に記載のストレージシステム。

40

【請求項9】

前記管理装置は、単一又は複数の論理ボリュームから構成される仮想ボリュームを生成  
 する仮想ボリューム生成手段を備え、

前記マッピング手段は、前記仮想ボリュームのアドレスを前記論理ボリュームのアドレ  
 スに変換するオフセットアドレスを記憶し、

前記変換装置は、前記仮想ボリュームのアドレスと前記マッピング手段で記憶したオフ  
 セットアドレスとを利用して、前記仮想ボリュームのアドレスを前記論理ボリュームのアド  
 レスに変換するアドレス変換手段を備えることを特徴とする請求項1から8のいずれか  
 一つに記載のストレージシステム。

50

## 【請求項 10】

ストレージに接続される変換装置であって、  
前記ストレージを使用するクライアントと仮想閉域網によって接続され、  
前記ストレージとの間の接続に使用されるプロトコルと前記仮想閉域網との間の接続に  
使用されるプロトコルとを変換するプロトコル変換手段と、  
前記クライアントに割り当てられた仮想閉域網の識別情報と、該仮想閉域網に対応する  
前記ストレージの前記論理ボリューム内のアクセス範囲とを対応付けて記憶したマッピン  
グ手段と、を備えたことを特徴とする変換装置。

## 【請求項 11】

前記マッピング手段は、前記仮想閉域網識別情報と、前記ストレージに設定された論理  
ボリュームのアドレス範囲及び前記論理ボリュームを有するストレージの識別情報との対  
応を規定するエントリを記憶することを特徴とする請求項 10 に記載の変換装置。

10

## 【請求項 12】

前記ストレージに設定された論理ボリュームに記憶される情報を予備的に記憶するバッ  
クアップストレージに対するプロトコルと前記仮想閉域網で使用されるプロトコルとを変  
換するバックアップ変換装置に接続され、  
前記ストレージに障害が発生した場合には、前記ストレージとの間で転送されるべきデ  
ータを、前記バックアップ変換装置との間で転送するデータ転送手段を備えることを特徴  
とする請求項 10 又は 11 に記載の変換装置。

## 【請求項 13】

ストレージと、  
仮想閉域網に接続されたクライアントと、  
前記クライアントと前記仮想閉域網によって接続され、前記ストレージとの間の接続に  
使用されるプロトコルと前記仮想閉域網との間の接続に使用されるプロトコルとを変換す  
る変換装置とで構成されるストレージシステムに用いられるストレージアクセス方法であ  
って、  
前記変換装置は、前記クライアントからの前記仮想閉域網を経由したアクセス要求を受  
信すると、前記クライアントに割り当てられた仮想閉域網の識別情報と、該仮想閉域網に  
対応する前記ストレージの前記論理ボリューム内のアクセス範囲とが対応付けられたマッ  
ピング情報を参照し、前記アクセス要求に含まれる仮想閉域網の識別情報が前記マッピン  
グ情報の仮想閉域網の識別情報と一致し、前記アクセス要求に含まれるアクセス範囲が前  
記マッピング情報のアクセス範囲内にあった場合に、前記変換装置に接続されている前記  
ストレージにデータを書き込み、  
前記ストレージから書込終了の応答を受信すると、前記クライアントへ書込終了の応答  
を返信して、前記クライアントからのデータの書込処理を終了することを特徴とするスト  
レージアクセス方法。

20

30

## 【請求項 14】

ストレージと、  
仮想閉域網に接続されたクライアントと、  
前記クライアントと前記仮想閉域網によって接続され、前記ストレージとの間の接続に  
使用されるプロトコルと前記仮想閉域網との間の接続に使用されるプロトコルとを変換す  
る変換装置と、  
前記変換装置とバックアップストレージとに接続され、前記バックアップストレージと  
の間の接続に使用されるプロトコルと前記変換装置との間で使用されるプロトコルとを変  
換するバックアップ変換装置とで構成されるストレージシステムに用いられるストレージ  
アクセス方法であって、  
前記変換装置は、前記クライアントからの前記仮想閉域網を経由したアクセス要求を受  
信すると、前記クライアントに割り当てられた仮想閉域網の識別情報と、該仮想閉域網に  
対応する前記ストレージの前記論理ボリューム内のアクセス範囲とが対応付けられたマッ  
ピング情報を参照し、前記アクセス要求に含まれる仮想閉域網の識別情報が前記マッピン

40

50

グ情報の仮想閉域網の識別情報と一致し、前記アクセス要求に含まれるアクセス範囲が前記マッピング情報のアクセス範囲内にあった場合に、前記変換テーブルに設定されている前記バックアップ変換装置へアクセス要求を送信し、

前記変換装置に接続されている前記ストレージにデータを書き込み、

前記ストレージから書込終了の応答を受信すると、前記クライアントへ書込終了の応答を返信し、

前記バックアップ変換装置は、前記変換装置からのアクセス要求を受信すると、前記仮想閉域網の識別情報の照合結果に基づいて、前記バックアップ変換装置に接続されているバックアップストレージにデータを書き込み、前記バックアップストレージから書込終了の応答を受信すると、前記変換装置へ書込終了の応答を返信し、

10

前記変換装置は前記バックアップ変換装置からの応答を受信すると、前記クライアントからのデータの書込処理を終了することを特徴とするストレージアクセス方法。

【請求項 15】

ストレージと、

仮想閉域網に接続されたクライアントと、

前記クライアントと前記仮想閉域網によって接続され、前記ストレージとの間の接続に使用されるプロトコルと前記仮想閉域網との間の接続に使用されるプロトコルとを変換する変換装置と、

前記変換装置とバックアップストレージとに接続され、前記バックアップストレージとの間の接続に使用されるプロトコルと前記変換装置との間で使用されるプロトコルとを変換するバックアップ変換装置とで構成されるストレージシステムに用いられる

20

ストレージアクセス方法であって、

前記変換装置は、前記クライアントからの前記仮想閉域網を経由したアクセス要求を受信すると、前記クライアントに割り当てられた仮想閉域網の識別情報と、該仮想閉域網に対応する前記ストレージの前記論理ボリューム内のアクセス範囲とが対応付けられたマッピング情報を参照し、前記アクセス要求に含まれる仮想閉域網の識別情報が前記マッピング情報の仮想閉域網の識別情報と一致し、前記アクセス要求に含まれるアクセス範囲が前記マッピング情報のアクセス範囲内にあった場合に、前記変換装置に接続されている前記ストレージへデータの読み込み要求を送信し、

前記ストレージからのデータを受信できないと、前記変換装置に接続されている前記バックアップ変換装置へアクセス要求を送信し、

30

前記バックアップ変換装置は、前記変換装置からのアクセス要求を受信すると、前記仮想閉域網の識別情報の照合結果に基づいて、前記バックアップ変換装置に接続されているバックアップストレージからデータを読み込み、前記バックアップストレージからのデータを受信すると、前記バックアップストレージからのデータを前記変換装置へ送信し、

前記変換装置は、前記バックアップ変換装置からのデータを受信すると、前記バックアップストレージからのデータを前記クライアントへ送信することを特徴とするストレージアクセス方法。

【請求項 16】

前記変換装置には、前記ストレージに設定された論理ボリュームによって前記ストレージを管理する管理装置が接続されて構成されるストレージシステムに用いられるストレージアクセス方法であって、

40

前記変換装置は、前記ストレージからのデータを受信できない場合に、前記管理装置に前記ストレージの障害情報を送信し、

前記管理装置は、前記ストレージの論理ボリュームの設定を変更することを特徴とする請求項 15 に記載のストレージアクセス方法。

【発明の詳細な説明】

【0001】

【発明の属する技術分野】

本発明は、クライアントとストレージがネットワークを介して接続されるストレージシス

50

テムに関する。

【0002】

【従来の技術】

クライアントとストレージがネットワークを介して接続されるストレージシステムとしては、SAN (Storage Area Network) が知られている。SANはFC (Fiber Channel) プロトコルで通信を行うSANファブリックによって構成され、クライアントはSCSI (Small Computer Systems Interface) コマンドを用いてストレージにアクセスする。このようなSANの構成は、例えば、OSBORNE社2001年発行の「Building Storage Networks SECOND EDITION」(ISBN 0-07-213072-5) (pp.23-30)に記載されている。

【0003】

SANではアクセス権を持たないクライアントからの不正アクセスを防止するために、図27に示すようなゾーニング機能を用いてストレージ11内の論理ボリューム13とFCポート12とをマッピングする。論理ボリューム13とFCポート12とのマッピングによって、FCポート12に接続を許可されたクライアント21のみが論理ボリューム13に対してアクセスが可能になり、FCポート12に接続していないクライアント22は論理ボリューム13にはアクセスできない。

【0004】

ネットワークとしては、LAN (Local Area Network) / MAN (Metropolitan Area Network) / WAN (Wide Area Network) が知られており、これらは、Ethernet (登録商標、以下同じ)、ATM (Asynchronous Transfer Mode)、IP (Internet Protocol) などのネットワークプロトコルが広く用いられている。LAN / MAN / WANに直接又はSANを経由して接続されたストレージへのアクセスには、iSCSIが知られている。iSCSIはネットワークプロトコル上でSCSI命令を交換するプロトコルで、ストレージにブロック単位でアクセスすることができる。iSCSIの詳細はIETF発行の「iSCSI」(draft-ietf-ips-iscsi)に記載されている。

【0005】

iSCSIでは、不正アクセスを防止するために、ログイン認証に関するプロトコルが規定されているが、LAN / MAN / WANの通信経路上でのデータの保護に関しては規定されていない。LAN / MAN / WANでは、不特定多数のクライアントがネットワークに接続しているため、不正アクセス防止や盗聴防止などのセキュリティ対策が必要となる。この不正アクセスや盗聴を防ぐ手段としてはVPN (Virtual Private Network) が知られている。

【0006】

VPNは、LAN内で用いられているプライベートネットワークを構成するネットワークプロトコルを、LAN / MAN / WANで用いられている別のネットワークプロトコルのペイロード部分に載せることで、遠隔地のプライベートネットワーク間を仮想的に1つのプライベートネットワークのエリアにする技術である。このVPNをLAN / MAN / WAN上に設定することで、当該VPN上のトラフィックをそれ以外のトラフィックから区別できるようになる。その結果、当該VPN上の端末以外からの不正アクセスや盗聴を防止し、セキュリティを確保することができる。VPNには、ネットワークプロトコルごとに異なる種類が存在する。異なる種類のVPNには接続性はなく、また同じ種類であってもVPNを管理しているドメインが異なると接続が困難になる。そのため、統一された識別子であるVPN-IDを使用することが提案されている。VPN-IDの詳細は、IETF発行の「Virtual Private Networks Identifier」(RFC 2685)に記載されている。

【0007】

iSCSIには、LAN / MAN / WANの通信経路上でのデータの保護方式の一例としてIPSecがある。IPSecは、認証又は暗号化のアルゴリズム若しくは鍵管理の仕組みをプロトコル自体から切り離し、さまざまなアルゴリズムをサポートすることができるように規定されている。そのため複数のプロトコルから構成される。IPSecのセキ

10

20

30

40

50

セキュリティの特徴はデータの改ざん及び漏洩の防止である。IPSecは、接続元と接続先とのクライアントがIPSecに対応している、かつ中継するネットワークがIPをサポートしていれば通信を確立することができる。そのため特別な装置が必要でなく適用範囲が広いという利点がある。IPSecのセキュリティを使用し、iSCSIに認証を行わせることで、クライアントはLAN/MAN/WANを介してストレージにセキュアにアクセスすることができる。IPSecのアーキテクチャの詳細は、IETF発行の「Security Architecture for the Internet Protocol」(RFC 2401)に記載されている。

#### 【0008】

また、ストレージの論理ボリュームの数はSANのゾーニング機能によってFCポートの数に制限されるが、実際にはストレージを利用するクライアント数が少ないため運営上の問題は少ない。

#### 【0009】

##### 【発明が解決しようとする課題】

しかしながら、上記従来技術には以下の問題がある。

#### 【0010】

クライアントがLAN/MAN/WANを介してストレージにアクセスするときは、SANとLAN/MAN/WANでセキュリティを確保する必要がある。SANではゾーニング機能によりセキュリティを確保することができ、LAN/MAN/WANではiSCSIと通信路上のデータ保護方式との組合せによってセキュリティを確保することができる。しかし、IPSecには「なりすまし」を防止することができないという問題があり、どのようなネットワーク環境でも万能というわけではない。特にクライアントがストレージにアクセスするときに経由するネットワークのセキュリティや回線品質の保証ができない広域からのアクセスの場合、それぞれのネットワークに適したデータ保護方式を使用しなければ、より安全で確実なストレージへのアクセスをクライアントに提供することができない。そのため、VPNは単一の種類による構成だけでなく、複数の種類から構成される必要がある。

#### 【0011】

また、クライアントがLAN/MAN/WANを介してストレージにアクセスするとクライアント毎にボリュームを割り当てる必要がある。iSCSIでは1つのFCポートを複数のクライアントにアクセスさせることはできるが、クライアントごとに論理ボリュームを割り当てる機能はない。そのため、クライアントの接続数のスケーラビリティを向上させることはできても、論理ボリューム数のスケーラビリティの向上には問題が残る。

#### 【0012】

##### 【課題を解決するための手段】

上記の課題を解決するために、本発明では、ストレージ及び前記ストレージを使用し、仮想閉域網に接続されたクライアントによって構成されるストレージシステムであって、前記ストレージに設定された論理ボリューム、前記論理ボリューム内のアドレス範囲及び前記仮想閉域網を、前記クライアントに割り当てる管理装置と、前記ストレージとの間の接続に使用されるプロトコルと前記仮想閉域網との間の接続に使用されるプロトコルとを交換する変換装置と、前記クライアントに割り当てられた仮想閉域網の識別情報と、該仮想閉域網に対応する前記ストレージの前記論理ボリューム内のアクセス範囲とを対応付けて記憶したマッピング手段と、前記マッピング手段に記憶された対応付けに基づいて、仮想閉域網からのクライアントの要求をストレージの接続に用いるプロトコルに変換するプロトコル変換手段と、を備えたことを特徴とする。

#### 【0013】

また、ストレージに接続される変換装置であって、前記ストレージを使用するクライアントと仮想閉域網によって接続され、前記ストレージとの間の接続に使用されるプロトコルと前記仮想閉域網で使用されるプロトコルとを交換するプロトコル変換手段と、前記クライアントに割り当てられた仮想閉域網の識別情報と、該仮想閉域網に対応する前記スト

10

20

30

40

50

レージの前記論理ボリューム内のアクセス範囲とを対応付けて記憶したマッピング手段と、を備えたことを特徴とする。

【 0 0 1 4 】

また、ストレージと、仮想閉域網に接続されたクライアントと、前記クライアントと前記仮想閉域網によって接続され、前記ストレージとの間の接続に使用されるプロトコルと前記仮想閉域網との間の接続に使用されるプロトコルとを変換する変換装置とで構成されるストレージシステムに用いられるストレージアクセス方法であって、前記変換装置は、前記クライアントからの前記仮想閉域網を経由したアクセス要求を受信すると、前記クライアントに割り当てられた仮想閉域網の識別情報と、該仮想閉域網に対応する前記ストレージの前記論理ボリューム内のアクセス範囲とが対応付けられたマッピング情報を参照し、前記アクセス要求に含まれる仮想閉域網の識別情報が前記マッピング情報の仮想閉域網の識別情報と一致し、前記アクセス要求に含まれるアクセス範囲が前記マッピング情報のアクセス範囲内にあった場合に、前記変換装置に接続されている前記ストレージにデータを書き込み、前記ストレージから書込終了の応答を受信すると、前記クライアントへ書込終了の応答を返信して、前記クライアントからのデータの書込処理を終了することを特徴とする。

10

【 0 0 1 5 】

【 発明の作用と効果 】

上記の課題を解決するために、本発明では、ストレージ及び前記ストレージを使用し、仮想閉域網に接続されたクライアントによって構成されるストレージシステムであって、前記ストレージに設定された論理ボリュームによって前記ストレージを管理する管理装置と、前記ストレージに対応するプロトコルと前記仮想閉域網で使用されるプロトコルとを変換する変換装置と、前記クライアントに割り当てられた仮想閉域網と、該仮想閉域網に対応する前記ストレージのアクセス範囲とを記憶したマッピング手段とを備えたので、不正アクセスの防止とボリューム管理のスケラビリティを同時に実現する。

20

【 0 0 1 6 】

すなわち、クライアントがネットワーク（LAN/MAN/WAN）を介したストレージへのアクセスを行うときに、クライアントが使用している仮想閉域網（VPN）を識別して、ストレージの論理ボリューム内のアドレスへのアクセス範囲を制限する。これによって、不正アクセスや盗聴を防止することができ、かつ論理ボリューム内を分割して複数のクライアントに割り当てることでボリューム管理のスケラビリティを向上することができる。

30

【 0 0 1 7 】

さらに、変換装置に仮想閉域網とストレージのアクセス範囲とのマッピング（変換テーブル40、49）を設定することにより、仮想閉域網は変換装置とストレージへの正当なアクセス権を持つクライアントとの間にしか設定されないため、仮想閉域網を識別することでクライアントを識別することが可能になり、不正アクセスを防止することができる。

【 0 0 1 8 】

【 発明の実施の形態 】

以下、図面を参照しながら本発明の実施例について説明する。

40

【 0 0 1 9 】

図1に、本発明の第1の実施の形態のストレージシステムの構成を示す。図1に示す第1の実施の形態は、後述する他の実施の形態と異なり、内部ネットワークを前提としたネットワークに適用されるものである。図1において、21及び22はクライアント、23は管理装置、24及び25は変換装置、26及び27はストレージ、50はネットワークを示す。

【 0 0 2 0 】

変換装置24には、クライアント21及び22、ストレージ26、変換装置25が接続されている。変換装置24とクライアント21、22及び変換装置25とは、EthernetやATM、IP等で構成されるネットワークプロトコルで接続される。変換装置24

50

からストレージ 26 へのアクセス要求には i S C S I が使用される。変換装置 24 とストレージ 26 とは F C プロトコルで接続され、ストレージへのアクセス要求に S C S I が使用される。

【 0 0 2 1 】

変換装置 25 には、変換装置 24、管理装置 23、ストレージ 27 が接続されている。変換装置 25 と管理装置 23 とは E t h e r n e t や A T M、I P 等で構成されるネットワークプロトコルで接続され、変換装置 25 とストレージ 27 とは F C プロトコルで接続されている。

【 0 0 2 2 】

クライアント 21 と変換装置 24 との間、クライアント 22 と変換装置 24 との間及び変換装置 24 と変換装置 25 との間は V P N が設定されている。 10

【 0 0 2 3 】

管理装置 23 は、変換装置 24 及び 25、ストレージ 26 及び 27、クライアント 21 及び 22 を管理している。また管理装置 23 は予めクライアント 21 にストレージ 26 及び 27 の仮想ボリュームを割り当て、クライアント 21 の認証後に V P N - I D を持つ V P N を設定し、設定した V P N の情報も管理する。

【 0 0 2 4 】

クライアント 21 及び 22 には、予め管理装置 23 の I P アドレスが設定されているか、管理装置 23 の I P アドレスを知る手段が設けられている。I P アドレスを知る手段として、ディレクトリサービスや W e b サービス、U D D I ( Universal Description, Disco 20  
very and Integration)、D N S ( Domain Name System) を使用する。

【 0 0 2 5 】

U D D I は、U D D I プロジェクトが開発した仕様で、A R I B A , I n c . と I N T E R N A T I O N A L B U S I N E S S M A C H I N E S C O R P O R A T I O N と M I C R O S O F T C O R P O R A T I O N とが著作権を持つ「UDDI Technical White Paper」に記載されている。D N S は、I E T F 発行の「DOMAIN NAMES - CONCEPTS AND FACILITIES」( R F C 1 0 3 4 )、 「DOMAIN NAMES - IMPLEMENTATION AND SPECIFICATIO N」( R F C 1 0 3 5 ) に記載されている。

【 0 0 2 6 】

図 2 は、クライアントが仮想ボリュームを利用するための利用手続きのシーケンス図を示す。 30

【 0 0 2 7 】

クライアント 21 は、ユーザ I D、パスワード、クライアント情報 34 を含むクライアント認証情報 33 を、変換装置 24 及び 25 を経由して管理装置 23 に送信する(処理 201)。

【 0 0 2 8 】

クライアント情報 34 は、M A C ( Media Access Control ) アドレス、V L A N ( Virtua l LAN ) タグ、I P アドレス、T C P ( Transmission Control Protocol ) / U D P ( User Datagram Protocol ) ポート番号、D i f f s e r v ( Differentiated Services ) で定義されている D S C P ( Diffserv Code-Point )、I P v 6 ヘッダにあるフローラベル等 40  
、V P N を通過するアプリケーションやトラフィックを識別することが可能な情報である。

【 0 0 2 9 】

V L A N 及び V L A N タグは、I E E E ( The Institute of Electrical and Electronic s Engineers, Inc. ) 発行の「IEEE Standards for Local and Metropolitan Area Network s: Virtual Bridged Local Area Networks」( ISBN 0-7381-1538-X SS94709 ) に、D i f f s e r v は I E T F 発行の「An Architecture for Differentiated Services」( R F C 2 4 7 5 )、D S C P は I E T F 発行の「Definition of the Differentiated Service s Field(DS Field) in the IPv4 and IPv6 Headers」( R F C 2 4 7 4 ) に規定されてい  
る。 50



## 【0030】

処理101はクライアント認証処理を示す。管理装置23はクライアント21から受信したクライアント認証情報33に基づいて、クライアント21に仮想ボリュームが割り当てられているかどうかを認証する。

## 【0031】

管理装置23が管理する情報を、図3、図4、図5、図6、図7に示す。

## 【0032】

図3のクライアント情報テーブル321は管理装置23が管理するクライアント情報の内容を示す。Client-ID304はクライアントの名前、Auth301は認証情報、VPN-ID302は接続するVPNの名前、Vol-ID309は仮想ボリュームの名前を示す。図4の変換装置情報テーブル322は管理装置23が管理する変換装置の内容を示す。TS-ID312は変換装置の名前、Addressは仮想ボリュームのアドレス、ST-ID313はストレージの名前、Vol-ID310は仮想ボリュームの名前を示す。図5の仮想ボリューム情報テーブル323は管理装置23が管理する仮想ボリュームの内容を示す。Range318は仮想ボリュームの仮想アドレスのアドレス範囲を示す。図6のストレージ情報テーブル324は管理装置23が管理するストレージ情報の内容を示す。仮想ボリューム割り当て315は仮想ボリュームがどのアドレスのどの範囲かを示す。図7のVPN設定情報テーブル325は管理装置23が管理するVPN設定情報の内容を示す。利用クライアント情報303は、Client-ID304とInformation305とから構成され、それぞれクライアント名とクライアント情報とが設定される。

10

20

## 【0033】

図2において、管理装置23はクライアント21の認証にクライアント情報テーブル321(図3参照)を使用する。クライアント21からのアクセスがあったとき、管理装置23はクライアント情報テーブル321を参照し、Client-ID304にクライアント21の値を持つエントリ326の中にあるAuth301と認証情報33とを比較する。管理装置23は、クライアント21の認証に成功した場合は、クライアント情報テーブル321に基づいてクライアント21用のVPN-ID31を決定し、認証に失敗した場合はアクセスを拒否する。

## 【0034】

クライアント21の認証に成功すると、管理装置23はVPN設定情報テーブル325(図7参照)に新しいエントリ308を作成する。エントリ308のVPN-ID302は管理装置23がクライアント21の認証に成功したときに決定したVPN-ID31を設定し、利用クライアント情報303は認証処理101のときに得たクライアント21の情報を設定する。利用クライアント情報303は、Client-ID304とInformation305とから構成され、それぞれクライアント21とクライアント情報34とが設定される。

30

## 【0035】

VPN設定情報テーブル325(図7参照)にあるエントリ308のTS-ID306はオリジナル側に設定された変換装置の識別子を示し、TS-ID307はバックアップ側に設定された変換装置の識別子を示す。この識別子は管理装置23がクライアントのIPアドレスや変換装置にアクセスするために必要な情報である。

40

## 【0036】

TS-ID306及び307の値を設定するには、まず、クライアント21が利用できる仮想ボリュームを知る必要がある。仮想ボリュームは、クライアント情報テーブル321(図3参照)のエントリ326の中にあるVol-ID309の値として設定されている仮想ボリューム16から得られる。次に、ストレージが接続されている変換装置の識別情報を得る必要がある。これは、仮想ボリュームは単一又は複数の論理ボリュームから構成されているので、仮想ボリュームを構成する論理ボリュームを持つストレージが存在するが、ストレージ自体の情報はエントリ308には必要ないためである。そこで管理装置2

50

3は、仮想ボリューム情報テーブル323(図5参照)のVol-ID310から仮想ボリューム16を持つエントリを検索し、Vol-ID310に仮想ボリューム16の値を持つエントリ327のTS-ID311の値、変換装置24及び25を得る。この変換装置24及び25を、VPN設定情報テーブル325(図7)のエントリ308のTS-ID306及び307に設定して、エントリ308は完成する。

【0037】

図8に、クライアント21に割り当てられる仮想ボリュームと実際のセキュアストレージシステムとの関係図を示す。

【0038】

仮想ボリューム16は、ストレージ26内の論理ボリューム13とバックアップ用のストレージ27内の論理ボリューム15とから構成される。クライアント21が仮想ボリューム16の利用を開始すると、管理装置23はVPN-ID31を割り当て、変換装置24をオリジナル側に、変換装置25をバックアップ側に設定し、クライアント21にVPN-ID31と変換装置24の識別情報とを送信する。この識別情報によって、クライアント21が仮想ボリューム16にアクセス要求を送信すると変換装置24が実際のストレージ26の論理ボリューム13へのアクセス要求に変換し、クライアント21がストレージ26にアクセスできる。

【0039】

変換装置24及び25は、クライアント21が仮想ボリュームにアクセスするときのアクセス制限、プロトコル変換、実際のストレージ26及び27に割り当てられている論理アドレスへのアドレス変換、等を行うための変換テーブル40及び49(図9、図10参照)を持つ。

【0040】

図9にこの変換テーブル40の例を示す。VPN識別子41はクライアントが変換装置にアクセスするときのVPNの識別子、アドレス範囲42はクライアントに割り当てられた仮想ボリューム内でのデータの仮想アドレスの範囲、ストレージ識別情報43はクライアントに割り当てられた仮想ボリュームを構成する論理ボリュームを持つストレージの識別情報、オフセット44はストレージ識別情報43に示されるストレージの論理アドレスを仮想アドレスから生成するためのオフセットアドレス、バックアップ変換装置45は管理装置23がクライアントに対してバックアップ用に設定した変換装置の識別情報を示し、変換テーブル40にはこれらの情報の関係が規定されている。

【0041】

ストレージ識別情報43はFCポートを設定する。オフセットアドレス44は、LUN(Logical Unit Number)やLBA(Logical Block Address)となる。

【0042】

図9には、VPN識別子41が同じでアドレス範囲42が異なる場合の一例であるエントリ46及び47が示されている。エントリ46及び47は一つの仮想ボリュームを異なるストレージを割り当てることにより、仮想ボリューム16を複数の論理ボリュームで構成することが可能である場合を示している。

【0043】

エントリ48はアドレス範囲42とバックアップ変換装置45の指定がない場合の一例を示している。アドレス範囲42の指定がない場合はVPN識別子41のみからストレージ識別情報43とオフセットアドレス44が決定する。バックアップ45の指定がないことで、この変換テーブルを持つ変換装置がエントリ48のVPN識別子41に割り当てられている仮想ボリュームのバックアップ側の変換装置に指定されていることを示している。

【0044】

管理装置23は変換装置24に、(1)VPN識別子41にVPN-ID31、(2)アドレス範囲42にクライアント21がアクセスする仮想ボリュームの仮想アドレスのアドレス範囲RANGE1、(3)ストレージ識別情報43にストレージ26の識別情報、(4)オフセット44にストレージ26内の論理アドレスを生成するためのオフセットアド

10

20

30

40

50

レスOFFSET 1、(5)バックアップ変換装置45にバックアップ先の変換装置である変換装置25の識別情報、の5つの項目からなる変換テーブルのエントリ58と、クライアント21のクライアント情報34とを送信する(図2の処理202)。

【0045】

同様に、管理装置23は変換装置25にも、(1)VPN識別子41にVPN-ID31、(2)アドレス範囲42にアドレス範囲RANGE1、(3)ストレージ識別情報43にはストレージ27、(4)オフセット44にはOFFSET2、(5)バックアップ変換装置45には変換装置25がバックアップ側なので値は無し、の5つの項目からなる変換テーブルのエントリ59(図10)と、クライアント21のクライアント情報34とを送信する(図2の処理203)。

10

【0046】

管理装置23が変換装置24の変換テーブル40のエントリ58を作成する手順は次のようになる。

【0047】

管理装置23は、VPN-ID31、クライアント21、仮想ボリューム16、変換装置24及び25、の値はエントリ308作成時に得ているが、仮想ボリュームが変換装置24のどのストレージのどのアドレス範囲なのかはエントリ308作成時には検索されていないため得ていない。そこで、エントリ308のTS-ID306の値である変換装置24を変換装置情報テーブル322(図4)のTS-ID312から検索し、変換装置24を持つエントリ328を発見する。この検索は仮想ボリューム16を持つストレージを発見することを目的としているので、エントリ328の中のST-ID313の値全てをストレージ情報テーブル324(図6)のST-ID314から検索し、該当するエントリの中の仮想ボリューム割り当て、315のVol-ID316に仮想ボリューム16が記録されているエントリ319を発見する。

20

【0048】

一連の検索により、エントリ319(図6)の仮想ボリューム315のOffset317をエントリ58(図9)のオフセット44に、仮想ボリューム315のRange318をエントリ58のアドレス範囲42に設定し、該当したエントリ319のST-ID314をエントリ58のストレージ識別情報43に設定する。最後に、VPN-ID31をエントリ58のVPN識別子41に設定し、変換装置25をエントリ58のバックアップ変換装置45に設定することでエントリ58は作成される。同様の手順でエントリ59も作成される。

30

【0049】

図11には、アクセス要求の仮想アドレスを論理アドレスに変換して、クライアント21が変換装置24を経由してストレージ26とアクセスする概念図を示す。

【0050】

図11において、81はネットワークプロトコルのヘッダの一例、82はVPNのヘッダの一例、83はiSCSIによるアクセス要求の一例、84はSCSIによるアクセス要求の一例、85はFCプロトコルのヘッダの一例を示す。クライアント21は仮想ボリューム16ヘッダ35を書き込むため、アクセス要求83の書き込み開始アドレス87は仮想アドレスとなっている。実際には論理ボリューム13にデータ35を書き込むため、変換装置24で仮想アドレス87から論理アドレス89へ変換する必要がある。

40

【0051】

変換装置24は、クライアント21からのアクセス要求を受信すると、VPNのヘッダにあるVPN識別子86を参照し、VPN-ID31を変換テーブル40で照合し、アクセス要求83の仮想アドレス87をオフセットアドレス88と仮想論理変換処理71で論理アドレス89に変換する。次に、変換装置24は変換テーブル40のエントリ58のストレージ識別情報43に設定されているストレージ26を送信先90に設定し、FCプロトコルを使用してアクセス要求84を送信する。

【0052】

50

図 1 2 に仮想論理変換処理を、図 1 3 に論理仮想変換処理を示す。図 1 2 は仮想アドレスを論理アドレスに変換する処理で、仮想アドレスとオフセットアドレス 4 4 とを引数にする関数 7 3 によって論理アドレスに変換される。関数 7 3 は仮想アドレスとオフセットアドレス 4 4 とによって加算や論理和を行うことで論理アドレスを生成する関数である。図 1 3 は論理アドレスを仮想アドレスに変換する処理で、論理アドレスとオフセットアドレス 4 4 とを引数にする関数 7 4 によって仮想アドレスに変換される。関数 7 4 は論理アドレスとオフセットアドレス 4 4 とによって減算や論理積を行うことで仮想アドレスを生成する関数である。

【 0 0 5 3 】

図 2 において、処理 1 0 2 は V P N 設定処理を示している。管理装置 2 3 は、変換装置 2 4 及び 2 5 の間に V P N - I D 3 1 による V P N 5 2 を設定し、変換装置 2 4 とクライアント 2 1 との間にも V P N - I D 3 1 による V P N 5 1 を設定する。

【 0 0 5 4 】

処理 1 0 3 は変換装置 2 4 への変換テーブルのエントリ設定処理を示している。管理装置 2 3 は、変換装置 2 4 が持つ変換テーブル 4 0 ( 図 9 ) に、変換テーブルのエントリ 5 8 を設定する。処理 1 0 3 と同様に、処理 1 0 4 は変換装置 2 5 への変換テーブルのエントリ設定処理を示し、管理装置 2 3 は、変換装置 2 5 にも管理装置 2 4 に設定したエントリ 5 8 と同じく、変換テーブルのエントリ 5 9 を設定する。

【 0 0 5 5 】

管理装置 2 3 は変換装置 2 4 及び 2 5 から処理 1 0 2、処理 1 0 3、処理 1 0 4、処理 1 0 6 の結果を受信し ( 処理 2 0 4 )、処理結果が成功の場合、管理装置 2 3 は認証応答を変換装置 2 5 及び 2 4 と経由してクライアント 2 1 に送信する ( 処理 2 0 5 )。処理 1 0 2、処理 1 0 3、処理 1 0 4 又は処理 1 0 6 のいずれかに失敗した場合は、V P N 5 1 の設定と変換テーブルのエントリ 5 8 及び 5 9 の設定を解除し、クライアント 2 1 のアクセスを拒否する。認証に成功した場合、クライアント 2 1 は管理装置 2 3 から V P N - I D 3 1 と変換装置 2 4 の識別情報を受信する ( 処理 2 0 5 )。

【 0 0 5 6 】

クライアント 2 1 は、V P N - I D 3 1 による V P N 5 1 の設定処理 1 0 7 を行い変換装置 2 4 へアクセスして、仮想ボリュームをクライアント 2 1 で利用するためのマウント処理を行う ( 処理 2 0 6 )。処理 1 0 5 は仮想ボリュームのマウント処理を示す。変換装置 2 4 は V P N - I D 3 1 により変換テーブルのエントリ 5 8 からクライアント 2 1 用の仮想ボリュームに該当するストレージを 2 6 だと認識し、変換装置 2 4 がストレージ 2 6 のマウント処理を行う。クライアント 2 1 は、変換装置 2 4 からの応答を受信し ( 処理 2 0 7 )、仮想ボリュームをマウントして利用を開始する。

【 0 0 5 7 】

図 1 4 にクライアント 2 1 が仮想ボリューム 1 6 にデータ 3 5 を書き込むときの書き込み処理のシーケンス図を示す。

【 0 0 5 8 】

クライアント 2 1 は V P N - I D 3 1 で設定された V P N 5 1 を経由して、変換装置 2 4 へ書き込み命令を含むアクセス要求を送信する ( 処理 2 1 1 )。変換装置 2 4 は、変換テーブル 4 0 ( 図 9 ) の V P N - I D 4 1 に V P N - I D 3 1 を持つエントリがあるかどうかを照合するアクセス受信処理 1 1 1 を行い、変換テーブル 4 0 に設定されているエントリ 5 8 を参照し、変換装置 2 5 へのバックアップ処理 1 1 2 を行う。処理 1 1 2 の後、変換装置 2 4 は変換装置 2 5 へアクセス要求を送信し ( 処理 2 1 2 )、ストレージ 2 6 にデータ 3 5 の書き込みを行う処理 1 1 3 を行う。

【 0 0 5 9 】

変換装置 2 4 はストレージ 2 6 から書き込み終了の応答を受信するとストレージ応答処理 1 1 4 を行い、ストレージからの応答をクライアント 2 1 へ返信する ( 処理 2 1 3 )。変換装置 2 5 は、変換装置 2 4 からのアクセス要求を受信すると ( 処理 2 1 2 )、変換装置 2 4 の処理と同じく変換テーブル 4 9 によるアクセス受信処理 1 1 5 を行い、V P N - I

10

20

30

40

50

D 3 1 が変換テーブル 4 9 のエン트리 5 9 の V P N 識別子 4 1 と一致すると、ストレージ 2 7 ヘータ 3 5 の書き込みを行う処理 1 1 7 を行う。変換装置 2 5 は、ストレージ 2 7 からの応答を受信すると変換装置 2 4 に書き込み終了の応答を返信する（処理 2 1 4）。変換装置 2 4 は変換装置 2 5 からの応答を受信するとバックアップ応答処理 1 1 6 を行い、クライアント 2 1 からの書き込み処理を完了する。

【 0 0 6 0 】

図 1 4 の処理 1 1 1 の詳細なフローチャートを図 1 5 に示す。図 1 5 は、変換装置がアクセス要求を受信したときの処理を示している。

【 0 0 6 1 】

処理 1 2 1 は、変換装置がクライアントや変換装置からのアクセス要求を受信したときの処理である。処理 1 2 2 はアクセス要求を配送した V P N の V P N - I D が変換テーブル 4 0 又は 4 9（図 9、図 1 0）の中の V P N 識別子 4 1 にあるかどうかを照合する処理である。変換テーブルの V P N 識別子 4 1 に V P N - I D が存在すれば次の処理 1 2 3 に移行する。一致しなければ処理 1 2 6 に移行し、アクセス要求を拒否する。図 1 4 の場合、変換装置 2 4 の変換テーブル 4 0 の中にはエン트리 5 8 が存在するため V P N 5 1 の V P N - I D 3 1 と一致するので、処理 1 2 3 に移る。処理 1 2 3 は、V P N 識別子 4 1 から該当するエントリを抜き出し参照できるようにする。

【 0 0 6 2 】

処理 1 2 4 は、アクセス要求の命令の種類を判別する。アクセスが「書き込み」の場合は処理 1 2 5 に移行する。アクセスが「読み込み」の場合は処理 1 2 8 に移行する。アクセスが「書き込み」、「読み込み」以外の場合は、処理 1 2 7 に移行する。図 1 4 の場合、アクセス要求は「書き込み」命令であるため処理 1 2 5 へ分岐する。

【 0 0 6 3 】

処理 1 2 5 は、アクセス要求のアドレス部分と処理 1 2 3 で参照できるようにしたエントリのアドレス範囲を照合するアクセス要求のアドレスが範囲内であればバックアップ処理 1 1 2 に移行し、範囲外であればアクセス拒否の処理 1 2 6 に移行しクライアント 2 1 のアクセスを拒否する。処理 1 2 4 でアクセス要求が読み込み命令の場合は処理 1 2 8 にて書き込み処理と同じくアドレス範囲の照合を行う。アドレスが範囲内であればデータ読み込み処理 1 7 2 に移行し、範囲外であればアクセス拒否の処理 1 2 6 へ移行する。処理 1 2 4 でのアクセス要求の命令が「読み込み」、「書き込み」のいずれでもない場合は、アクセス要求に依存した処理 1 2 7 を実行する。

【 0 0 6 4 】

図 1 4 のバックアップ処理 1 1 2 の詳細なフローチャートを図 1 6 に示す。図 1 6 は、バックアップ側変換装置への処理を示している。

【 0 0 6 5 】

処理 1 3 1 は図 1 5 の処理 1 2 3 で参照できるようにしたエントリのバックアップ 4 5 が設定されているか否かの判断処理を示す。設定されている場合は処理 1 5 0 に移行し、設定がされていない場合はデータ書き込み処理 1 1 3 に移行する。図 1 4 の場合、エン트리 5 8（図 9）のバックアップ 4 5 には変換装置 2 5 と設定されているので、変換装置 2 4 はバックアップ処理を行ったときに作成されるログ 3 6 及び 3 7（図 1 7 参照）を検索する処理 1 5 0 を行う。このときオリジナル側の変換装置は、バックアップ側の変換装置にアクセス要求を送信する時に二重に送信することを防ぐために、図 1 7 に示す書き込みログテーブル 3 9 を持っている。

【 0 0 6 6 】

書き込みログテーブル 3 9 は、オリジナル側変換装置とバックアップ側変換装置とのデータ書き込みの同期を取ることが目的である。ログのエントリは、アクセス要求 3 3 0、バックアップ変換装置 4 5、V P N 識別子 4 1、ストレージ識別情報 4 3、データの開始アドレス 3 3 4、から構成される。ログ 3 6 は、オリジナル側変換装置に接続されているストレージに書き込みを開始したときのログで、ログ 3 7 は、オリジナル側変換装置に接続されているストレージへの書き込みを終了したときのログである。

10

20

30

40

50

## 【 0 0 6 7 】

処理 1 5 0 は、対象となるログを検索する。ログが見つければデータ書き込み処理 1 1 3 へ移り、見つからなければ処理 1 5 1 へ移る。処理 1 5 1 は、アクセス要求、バックアップ変換装置 4 5、V P N 識別子 4 1、を基にログ 3 6 を作成する処理である。図 1 4 の場合、クライアント 2 1 からの書き込み命令と変換装置 2 5 と V P N - I D 3 1 とを基にログを作成する。処理 1 5 2 は、バックアップ変換装置 4 5 に設定されている変換装置に V P N 識別子 4 1 を持つ V P N を経由してアクセス要求を送信する処理である。図 1 4 の場合、V P N 5 1 を経由して変換装置 2 5 にクライアント 2 1 のアクセス要求が送信される。

## 【 0 0 6 8 】

図 1 4 のデータ書込処理 1 1 3 の詳細なフローチャートを図 1 8 に示す。図 1 8 は変換装置に接続されているストレージへの書き込み処理を示す。

## 【 0 0 6 9 】

処理 1 3 3 は、図 1 5 で参照できるようにしたエントリのオフセット 4 4 が設定されているか否かの判断処理である。設定されていれば処理 7 1 に移行し、設定がされていなければ処理 1 3 4 に移行する。図 1 4 の場合、エントリ 5 8 (図 9) のオフセット 4 4 には O F F S E T 1 が設定されているため、変換装置 2 4 は仮想論理変換処理 7 1 を行う。処理 1 3 4 は、処理 7 1 の後、参照できるようにしたエントリのストレージ識別情報 4 3 にアクセス要求を送信する。図 1 4 の場合、エントリ 5 8 のストレージ識別情報 4 3 にはストレージ 2 6 が設定されているので、変換装置 2 4 はストレージ 2 6 にアクセス要求を送信する。

## 【 0 0 7 0 】

図 1 4 のストレージ応答処理 1 1 4 の詳細を図 1 9 に示す。図 1 9 は、変換装置 2 4 がストレージ 2 6 へ書き込み命令を送信した後ストレージ 2 6 からの応答を受信したときの処理を示す。

## 【 0 0 7 1 】

処理 1 4 1 は、データ書き込み処理の後変換装置がストレージからの応答を待つ。ストレージからの応答を受信すると処理 1 4 2 へ移行する。処理 1 4 2 は図 1 5 において参照できるようにしたエントリのバックアップ 4 5 が設定されているか否かの判断処理である。設定されていると処理 1 5 3 に移行する。設定がされていないと処理 1 4 4 に移行する。図 1 4 の場合、エントリ 5 8 のバックアップ 4 5 には変換装置 2 5 と設定されているため、変換装置 2 4 は処理 1 5 3 を行う。

## 【 0 0 7 2 】

処理 1 5 3 は、ストレージへの書き込み処理時のアクセス要求から作成されるログ 3 6 が書き込みログテーブル 3 9 (図 1 7) に存在するか否かを検索する。ログ 3 6 が存在しない場合はバックアップ側の変換装置での書き込み処理が既に完了していると判断し、処理 1 4 4 に移行する。ログ 3 6 が残っている場合は、ログ 3 6 に実際に書き込んだストレージと論理アドレスの情報を追加する処理 1 5 4 に移行する。図 1 4 の場合、ログ 3 6 にストレージ 2 6 と論理アドレス 8 9 を追記し、状態 3 3 1 を「書き込み後」と変更する。

## 【 0 0 7 3 】

処理 1 5 4 は、ログ 3 6 をログ 3 7 に変更する。処理 1 4 4 は、図 1 5 において参照できるようにしたエントリのオフセット 4 4 が設定されているか否かの判断処理である。設定されていれば処理 7 2 に移行し、設定がされていなければ処理 1 4 5 に移行する。図 1 4 の場合、エントリ 5 8 のオフセット 4 4 には O F F S E T 1 が設定されているため、変換装置 2 4 は論理仮想変換処理 7 2 を行う。

## 【 0 0 7 4 】

処理 1 4 5 は、アクセス要求を送信してきたアクセス元へストレージからの応答を送信する。図 1 4 の場合、クライアント 2 1 がアクセス元なのでクライアント 2 1 にストレージ 2 6 からの応答を V P N 5 1 経由で送信する。クライアント 2 1 は変換装置 2 4 から応答を受信し(図 5 の処理 2 1 3)、書き込み処理を完了する。

10

20

30

40

50

## 【 0 0 7 5 】

図 1 4 のバックアップ応答処理 1 1 6 の詳細なフローチャートを図 2 0 に示す。図 2 0 は、バックアップ先の変換装置からの応答処理である。

## 【 0 0 7 6 】

処理 1 6 1 はバックアップ先の変換装置からの応答を受信する処理で、応答を受信すると処理 1 6 2 へ移行する。処理 1 6 2 は、アクセス要求とバックアップ先の変換装置 4 5 と V P N 識別子 4 1 とから該当するログ 3 6 及び 3 7 ( 図 1 7 参照 ) を検索する。ログが存在しない場合はバックアップ先の変換装置にアクセス要求を送信したことがないことを示し処理 1 6 3 に移行しアクセスを拒否する。ログが見つかった場合は処理 1 6 4 に移行する。

10

## 【 0 0 7 7 】

処理 1 6 4 はアクセス要求の処理内容を判断する。処理内容が書き込み終了なら処理 1 6 5 に移行し該当するログの消去を行いバックアップ応答処理 1 1 6 を終了する。

## 【 0 0 7 8 】

処理内容が再送なら処理 1 6 6 に移行する。処理 1 6 6 は、ログの種類の判別処理を行う。ログの種類が実際に書き込んだストレージの情報などが追加された書込終了を示す「書込後」状態のログ ( 例えば、ログ 3 7 ) の場合は処理 1 6 7 へ移行し、書き込みが終了していないことを示す「書込前」状態のログ ( 例えば、ログ 3 6 ) の場合は処理 1 6 8 に移行する。処理 1 6 7 は、ログ 3 7 の情報からアクセス要求を生成しバックアップ先の変換装置へ再送する。

20

## 【 0 0 7 9 】

一方、処理 1 6 8 は、該当するアクセス要求を実際のストレージに書き込むために仮想アドレスから論理アドレスに変換したアクセス要求を持つプロセスが、変換装置内で稼働している状態にある。そのため、該当するログ 3 6 を消去して、保持しているアクセス要求のヘッダの論理アドレスを仮想アドレスに変換してから該当するプロセスにバックアップ開始処理 1 3 2 を再度行わせる。

## 【 0 0 8 0 】

図 1 4 の処理 2 1 4 の場合、ストレージ 2 6 への書き込みが完了した時点で、変換装置 2 5 からの応答が送信される。そのため、書き込みが完了したときのログ 3 7 が生成された後にバックアップ応答処理が処理され、バックアップ応答処理 1 1 6 ではログ 3 7 が消去されることになる。書き込みログテーブル 3 9 によるバックアップ処理の管理により、バックアップ先の変換装置から書き込み終了の応答があるまでログ 3 6 又は 3 7 は保持されデータの同期が保証される。したがって、クライアント 2 1 へは変換装置 2 4 での書き込み処理が終わった段階で応答を 1 度返信するだけでよく、変換装置 2 5 からの応答は変換装置 2 4 まででクライアント 2 1 へは返信しない。また、消去対象になるログを消去せずに残しておくことも可能で、その場合は該当するログの消去時にログの状態 3 3 1 の値を「完了」とする。

30

## 【 0 0 8 1 】

図 2 1 に、クライアント 2 1 の仮想ボリューム 1 6 からの読み込み処理のシーケンス図を示す。

40

## 【 0 0 8 2 】

クライアント 2 1 が仮想ボリューム 1 6 からデータを読み込む場合、クライアント 2 1 は V P N - I D 3 1 で設定された V P N 5 1 を経由して変換装置 2 4 へ読み込み命令を含むアクセス要求を送信する ( 処理 2 7 1 ) 。変換装置 2 4 は、変換テーブル 4 0 ( 図 9 ) の V P N 識別子 4 1 に V P N - I D 3 1 を持つエントリがあるか照合し ( 処理 1 1 1 ) 、設定されているエントリ 5 8 を参照し、ストレージ 2 6 から読み込みを行う ( 処理 1 7 2 ) 。変換装置 2 4 は、ストレージ 2 6 からデータ 3 8 を含む読み込み終了の応答を受信すると、クライアント 2 1 に応答を返信して ( 処理 2 7 2 ) 、クライアント 2 1 からの読み込み処理を完了する。

## 【 0 0 8 3 】

50

図 2 1 の処理 1 1 1 は図 1 5 に示すアクセス受信処理であり、図 2 1 はクライアントがデータを読み込むときの処理であるため、アクセス受信処理 1 1 1 の後、データ読み込み処理 1 7 2 に移る。

【 0 0 8 4 】

図 2 2 は、変換装置に接続されているストレージからのデータ読み込み処理（図 2 1 の処理 1 7 2 ）の詳細なフローチャートを示す。

【 0 0 8 5 】

処理 1 3 2 は、図 1 5 で参照できるようにしたエントリのオフセット 4 4（図 9）が設定されているか否かの判断処理である。設定されていれば処理 7 1 に移行する。設定がされていなければ処理 1 3 3 に移行する。図 2 1 の場合、エントリ 5 8 のオフセット 4 4 に O F F S E T 1 が設定されているので変換装置 2 4 は仮想論理変換処理 7 1 を行う。

10

【 0 0 8 6 】

処理 7 1 を行った後、図 1 5 において参照できるようにしたエントリのストレージ識別情報 4 3 にアクセス要求を送信する処理 1 3 3 を行う。図 2 1 の場合、エントリ 5 8 のストレージ識別情報 4 3 にはストレージ 2 6 と設定されているので、変換装置 2 4 はストレージ 2 6 へアクセス要求を送信する。処理 1 4 1 は、ストレージ 2 6 からの応答を受信する処理である。処理 7 2 で、変換装置 2 4 は論理仮想変換処理を行う。処理 1 4 4 は、データ 3 8 を含むアクセス要求をクライアント 2 1 へ返信する。

【 0 0 8 7 】

処理 1 3 2 でオフセットアドレス 4 4 が設定されていない場合は、変換装置はアドレスを変換せずにアクセス要求をストレージ 2 6 に中継する。クライアント 2 1 の仮想ボリューム利用終了手続きは、クライアント 2 1 から V P N - I D 3 1 とクライアント認証情報 3 3 を管理装置 2 3 に送信し、管理装置 2 3 は変換装置 2 4 及び 2 5 から V P N - I D 3 1 の変換テーブルのエントリを削除して、クライアント 2 1 用の V P N 5 1 を解除する。

20

【 0 0 8 8 】

図 2 3 には、クライアント 2 1 の仮想ボリューム 1 6 からデータの読み込み処理でストレージ 2 6 に障害が発生した場合のシーケンス図を示す。

【 0 0 8 9 】

クライアント 2 1 が仮想ボリューム 1 6 からデータの読み込みを行う場合、クライアント 2 1 は V P N 5 1 を経由して変換装置 2 4 へ読み込み命令を送信する（処理 2 7 1）。変換装置 2 4 は変換テーブル 4 0（図 9）による照合を行い（処理 1 1 1）、設定されているエントリ 5 8 を参照して、ストレージ 2 6 からデータの読み込みを行う。このとき、ストレージ 2 6 からの応答がない又は失敗応答を受信すると、ストレージ 2 6 に障害が発生したと判断する（処理 1 7 3）。

30

【 0 0 9 0 】

ストレージ 2 6 に障害が発生して読み込みが失敗した場合は、変換装置 2 4 はアクセス要求のヘッダの論理アドレス部分を仮想アドレスに変換してから変換装置 2 5 に送信する（処理 2 7 3）。変換装置 2 5 は、変換装置 2 4 と同様に変換テーブル 4 0 による照合を行い（処理 1 7 4）、エントリ 5 9 を参照してストレージ 2 7 から読み込みを行いデータ 3 8 を受け取り（処理 1 7 5）、変換装置 2 4 にデータ 3 8 を含むストレージからの応答を転送する（処理 2 7 4）。

40

【 0 0 9 1 】

変換装置 2 4 は、変換装置 2 5 から受信したストレージからの応答をクライアント 2 1 へ送信する（処理 2 7 2）。クライアント 2 1 の読み込み処理が完了した後に、変換装置 2 4 は管理装置 2 3 へ障害情報を送信する（処理 2 7 5）。

【 0 0 9 2 】

管理装置 2 3 は、新しいバックアップ先や差分用の仮想ボリュームを割り当てて、クライアント 2 1 からのデータ読み込み / 書き込み命令への準備を行う（処理 1 7 6）。差分用の仮想ボリュームが割り当てられたときは、元のストレージが復旧するまで書き込みのログ 3 7 を残しておき、元のストレージが復旧した時点で差分用の仮想ボリュームからログ

50



37を元に最新の状態に戻して同期をとる。この一連の動作によって、障害発生時でも書き込みデータの同期をとることが可能となる。

【0093】

VPNの種類としては、MPLS-VPNや、IP-VPN、IPsecによるVPN、ATMをVPNに使用する場合にはSVC(Switched Virtual Circuit)を想定している。VPNの設定手段としては、COPS(Common Open Policy Service)等ポリシー配布による設定やオペレータの操作による設定を想定している。MPLSはIETF発行の「Multiprotocol Label Switching Architecture」(RFC3031)に、MPLS-VPNはIETF発行の「BGP/MPLS VPNs」(RFC2547)に、COPSはIETF発行の「The COPS(Common Open Policy Service) Protocol」(RFC2748)、「COPS Usage for Policy Provisioning(COPS-PR)」(RFC3084)に記載されている。

10

【0094】

上記のように構成された第1の実施の形態では、VPN機能を持つクライアント又はネットワークノードと、SAN等で構成されるストレージと、ストレージの容量やストレージに割り当てられた論理ボリュームを管理する手段を持つ管理装置と、ストレージで使用されるSAN等のプロトコルとLAN/MAN/WAN内で使用されるプロトコルを相互変換するプロトコル変換手段と、VPN機能を持つ変換装置と、を備える。また、セキュリティ対策として、クライアントと変換装置との間に単一又は複数の種類によるVPNを設定し、変換装置とストレージとの間にゾーニング機能によるマッピングを設定し、変換装置にVPNとストレージのアクセス範囲とのマッピングを設定するマッピング手段を備える。VPNは変換装置とストレージへの正当なアクセス権を持つクライアントとの間にしか設定されないため、VPNを識別することでクライアントを識別することが可能になる。VPNの識別にはVPN-IDを使用し、ストレージのアクセス範囲は論理ボリューム内のアドレスを使用する。これによって、不正アクセスの防止とボリューム管理のスケラビリティを同時に実現することができる。

20

【0095】

すなわち、クライアントと変換装置との間に設定されたVPNはストレージ側には設定されないが、変換装置とストレージとの間に設定されたSANはLAN/MAN/WANに接続されたクライアントと直接通信することができないため、変換装置を必ず経由しなければならず、変換装置にVPN-IDが設定されていないクライアントからのストレージへのアクセスは変換装置で拒否するので、変換装置からストレージ側へのセキュリティは確保される。また、VPN-IDを使用して、VPNとストレージのアクセス範囲とのマッピング手段をすることによって、ストレージへのアクセス制限だけでなくVPN-IDごとにストレージのアクセス範囲が管理できるため、SANのポート数に制限されるボリューム監視よりもクライアントへのボリューム割り当て数を増加させることが可能になる。これによって、不正アクセスや盗聴を防止することができ、かつ論理ボリューム内を分割して複数のクライアントに割り当てることでボリューム管理のスケラビリティを向上することができる。さらに、変換装置24をオリジナル側、変換装置25をバックアップ側に設定し、オリジナル側のストレージ26に障害が発生した場合には、管理装置23によってその障害を検出し、バックアップ側のストレージ27によって障害の起こったデータを救済することができる。

30

40

【0096】

図24には、本発明の第2の実施の形態のストレージシステムを示す。21及び22はクライアント、23は管理装置、24及び25は変換装置、26及び27はストレージ、28及び29はネットワークノード、30はネットワーク制御装置である。ネットワークノード28、29はルータやスイッチ等と呼ばれるものでVPNの設定が可能なものとする。ネットワーク制御装置30は変換装置24及び25やネットワークノード28及び29に対してVPNの設定を行い、VPN-ID31を持つトラフィックに対して通信品質(VPNのトラフィック、QOSの優先設定等)の設定や冗長構成を設定する。クライアント21及び22にはVPNを設定する手段を設ける必要はない。50はネットワークを示

50

しており、該ネットワークにはクライアントからのストレージへのアクセスの障害になるトラフィックが流れており、ネットワーク制御装置30によって、ネットワークに対して帯域幅確保などの通信品質の設定を行う。

【0097】

変換装置24には、変換装置25、ストレージ26、ネットワークノード29が接続されている。変換装置24と変換装置25及びネットワークノード26とはネットワークプロトコルによって、変換装置24とストレージ26とはFCプロトコルによって接続される。ネットワークノード29にはネットワークノード28、ネットワーク制御装置30がネットワークプロトコルで接続されている。ネットワークノード28にはクライアント21及び22がネットワークプロトコルで接続されている。変換装置25には、管理装置23とストレージ27とが接続され、変換装置25と管理装置23とはネットワークプロトコルで、変換装置25とストレージ27とはFCプロトコルで接続される。

10

【0098】

ネットワークノード28及び29の間、ネットワークノード29と変換装置24との間、変換装置24及び25の間にはネットワーク制御装置30によって、VPNの設定が可能である。また、ネットワーク制御装置30はネットワークノード28にクライアント情報とVPNへのマッピングとを設定することができる。

【0099】

第2の実施の形態のストレージシステムによると、クライアント21は、ネットワーク上にある割り当てられた仮想ボリュームを利用するための利用手続きを行うために、第1の実施の形態のストレージシステムと同様にクライアント認証情報33を管理装置23に送信する。管理装置23はクライアント21の認証に成功した場合、クライアント21用のVPN-ID31を決定し、第1の実施例と同じく変換装置24及び25に変換テーブル40のエントリ58及び59とクライアント情報34を設定し、ネットワーク制御装置30にクライアント21のクライアント情報34とVPN-ID31を送信し、クライアント21にVPN-ID31と変換装置24のアドレスを送信する。

20

【0100】

ネットワーク制御装置30はVPN-ID31によるVPN51をネットワークノード28及び29、変換装置24の間に設定し、VPN52を変換装置24及び25の間に設定し、ネットワークノード28には、クライアント21のクライアント情報34によるトラフィックとクライアント21用のVPN51へのマッピングを設定する。以降の処理は、前記第1の実施例と同様である。

30

【0101】

第2の実施例をセキュリティ面を見た場合、クライアント21とネットワークノード28との間にはVPN51は設定されない点が問題になりそうだが、ネットワークノード28でクライアント21を識別して他のトラフィックとは区別するため、セキュリティは確保される。

【0102】

第2の実施例では、帯域幅確保や通信パスの設定には、MPLS (Multiprotocol Label Switching) やMPLSの拡張プロトコル、GMPLS (Generalized MPLS) シグナリング、ポリシールーティング、DiffServ、RSVP (Resource Reservation Protocol)、ATM (Asynchronous Transfer Mode) のVP (Virtual Path) / VC (Virtual Channel) 設定を使用する。GMPLSシグナリングはIETF発行の「Generalized MPLS - Signaling Functional Description」(draft-ietf-mpls-generalized-signaling) に記載されている。

40

【0103】

ネットワーク制御装置30と管理装置23との間のインターフェースには既にネットワークを管理するサーバがあり任意のVPN-IDによるVPNの設定が可能であれば、そのサーバへの設定手段を使用する。ネットワーク制御装置30に外部からの設定手段がない場合には、予めVPNを設定しておきクライアントからの利用手続きを処理した段階でV

50

PNが有効になるように変換装置に該当する変換テーブルのエントリを設定することで有効になるものとする。

【0104】

上記のように構成された第2の実施の形態のセキュアストレージシステムでは、前記第1の実施の形態の効果に加え、ネットワークノードにクライアントとVPNのマッピングを設定することで、クライアントに対して直接VPNを設定できない場合でもストレージへのアクセスのセキュリティを確保することができる。

【0105】

図25に、本発明の第3の実施の形態のストレージシステムを示す。ネットワークノード28はスイッチに相当し、VPNの機能を持たないがVLANの設定が可能である。ネットワークノード29は、ルータに相当するもので、VLANとVPNの機能を持ち、VLANとVPNのマッピングが可能である。なお、第1又は第2の実施の形態と同一の動作をする構成には同一の符号を付して、その詳細な説明は省略する。

10

【0106】

ネットワークノード28及び29との間はVLANで接続される。ネットワークノード29と変換装置24との間と、変換装置24及び25との間はVPNで接続される。ネットワーク制御装置30はネットワークノード29、変換装置24及び25にVPNを、ネットワークノード28及び29にVLANを設定することができ、ネットワークノード28にはクライアント情報とVLANへのマッピングを、ネットワークノード29にはVLANとVPNへの設定することができる。

20

【0107】

管理装置23からクライアント21用のVPN51の設定要求を受信した場合は、ネットワーク制御装置30は、変換装置24とネットワークノード29の間にVPN51を設定し、変換装置24と変換装置25の間にVPN52を設定し、ネットワークノード28及び29の間にVLAN53を設定する。VLAN53は管理装置23から受信したVPN-ID31と対応させてネットワーク制御装置30で決定、管理する。ネットワークノード28には、クライアント21のクライアント情報33によるトラフィックとクライアント21用のVLAN53へのマッピングを設定し、ネットワークノード29には、クライアント21用のVLAN53とクライアント21用のVPN51へのマッピングを設定する。その他の処理は第2の実施の形態と同様である。

30

【0108】

上記のように構成された第3の実施の形態のセキュアストレージシステムでは、前記第1の実施の形態の効果に加え、クライアントとネットワークノードとの間にVLANを設定しても、VPN-IDを用いてVLANとVPNとのマッピングを行うことにより、VLAN上のクライアントからストレージへのアクセスのセキュリティを確保することができる。

【0109】

図26に、本発明の第4の実施の形態のストレージシステムを示す。なお、第1～第3の実施の形態と同一の動作をする構成には同一の符号を付して、その詳細な説明は省略する。

40

【0110】

21及び22はクライアント、24及び25は変換装置、26及び27はストレージ、23は管理装置、30はネットワーク制御装置、28はネットワークノード、7はLANやSANで構成されている内部ネットワーク、8はMANやWANなどの外部ネットワークである。変換装置24及び25、ネットワークノード28にはVPNの設定が可能である。内部ネットワーク7、外部ネットワーク8には各ネットワークに1つずつネットワーク制御装置30が配置されており、ネットワーク制御装置30は、各ネットワーク内のネットワークノード28や変換装置24及び25に対して、管理装置23から送信されたVPN-ID31によるVPN51及び52の設定、解除やVLANとVPNのマッピング、クライアント情報に基づくVPN/VLANの設定が行えるものとする。

50

## 【 0 1 1 1 】

上記のように構成された第 4 の実施の形態のセキュアストレージシステムでは、前記第 1 の実施の形態の効果に加え、VLANを設定したMANやWANなどの大規模なネットワーク上のクライアントからストレージへのアクセスのセキュリティを確保することができる。

## 【 0 1 1 2 】

第 1 の実施の形態のストレージシステムの変形例である第 5 の実施の形態について説明する。第 5 の実施の形態のストレージシステムは、変換装置 2 5 の変換テーブル 4 9 のエントリ 5 9 ( 図 1 0 ) 内で、バックアップ変換装置 4 5 に変換装置 2 4 を指定したものであり、変換装置 2 5 が変換装置 2 4 のバックアップ装置になると共に、変換装置 2 4 が変換装置 2 5 のバックアップとなる。なお、第 1 の実施の形態と同一の動作をする構成には同一の符号を付して、その詳細な説明は省略する。

10

## 【 0 1 1 3 】

変換装置 2 4 は変換装置 2 5 から見るとバックアップ変換装置となるため、変換装置 2 5 もオリジナルの変換装置 2 4 と同様に、別のクライアントのアクセスを処理して負荷を分散させることができる。管理装置 2 3 はクライアントからの仮想ボリューム利用手続きの認証応答でクライアントのアクセスが分散されるように、もしくはアクセス速度が短くなるように、適切な変換装置の識別情報を返送することができる。

## 【 0 1 1 4 】

上記のように構成された第 5 の実施の形態のセキュリティストレージシステムでは、前記第 1 の実施の形態の効果に加え、変換装置 2 4 は変換装置 2 5 をバックアップに、変換装置 2 5 は変換装置 2 4 をバックアップに、それぞれ設定するので、お互いへのアクセスが分散され、アクセス速度を短くすることができる。

20

## 【 図面の簡単な説明 】

【 図 1 】 本発明の第 1 の実施の形態における、ネットワーク構成図である。

【 図 2 】 本発明の第 1 の実施の形態における、クライアントによる仮想ボリュームの利用手続きを示すシーケンス図である。

【 図 3 】 本発明の第 1 の実施の形態における、管理装置が管理するクライアント情報テーブルの説明図である。

【 図 4 】 本発明の第 1 の実施の形態における、管理装置が管理する変換装置情報テーブルの説明図である。

30

【 図 5 】 本発明の第 1 の実施の形態における、管理装置が管理する仮想ボリューム情報テーブルの説明図である。

【 図 6 】 本発明の第 1 の実施の形態における、管理装置が管理するストレージ情報テーブルの説明図である。

【 図 7 】 本発明の第 1 の実施の形態における、管理装置が管理するVPN設定情報テーブルの説明図である。

【 図 8 】 本発明の第 1 の実施の形態における、仮想ボリュームと論理ボリュームとの関係の説明図である。

【 図 9 】 本発明の第 1 の実施の形態における、変換装置 2 4 の変換テーブルの説明図である。

40

【 図 1 0 】 本発明の第 1 の実施の形態における、変換装置 2 5 の変換テーブルの説明図である。

【 図 1 1 】 本発明の第 1 の実施の形態における、クライアントのアクセス要求のアドレス変換と通信プロトコル変換の説明図である。

【 図 1 2 】 本発明の第 1 の実施の形態における、仮想アドレスから論理アドレスへのアドレス変換処理のフローチャートである。

【 図 1 3 】 本発明の第 1 の実施の形態における、論理アドレスから仮想アドレスへのアドレス変換処理のフローチャートである。

【 図 1 4 】 本発明の第 1 の実施の形態における、クライアントによる仮想ボリュームへの

50

書き込み処理のシーケンス図である。

【図 15】本発明の第 1 の実施の形態における、変換装置によるクライアントからの仮想ボリュームへのアクセス受信処理のフローチャートである。

【図 16】本発明の第 1 の実施の形態における、変換装置によるバックアップ側変換装置へのバックアップ処理のフローチャートである。

【図 17】本発明の第 1 の実施の形態における、ログテーブルの説明図である。

【図 18】本発明の第 1 の実施の形態における、変換装置によるストレージへのデータ書き込み処理のフローチャートである。

【図 19】本発明の第 1 の実施の形態における、変換装置によるストレージ応答処理のフローチャートである。

10

【図 20】本発明の第 1 の実施の形態における、変換装置によるバックアップ応答処理のフローチャートである。

【図 21】本発明の第 1 の実施の形態における、クライアントによる仮想ボリュームからの読み込み処理のシーケンス図である。

【図 22】本発明の第 1 の実施の形態における、変換装置によるデータ読み込み処理のフローチャートである。

【図 23】本発明の第 1 の実施の形態における、障害発生時の処理のシーケンス図である。

【図 24】本発明の第 2 の実施の形態における、ネットワーク構成図である。

【図 25】本発明の第 3 の実施の形態における、ネットワーク構成図である。

20

【図 26】本発明の第 4 の実施の形態における、複数のネットワークを含むネットワーク構成図である。

【図 27】従来技術の FC ポートを用いたボリューム管理の説明図である。

【符号の説明】

7 内部ネットワーク (LAN/SAN)

8 外部ネットワーク (MAN/WAN)

11 ストレージ

12、14 FCポート

13、15 ストレージ内の論理ボリューム

16 仮想ボリューム

30

21、22 クライアント

24、25 変換装置

26、27 ストレージ

28、29 ネットワークノード (ルータ、スイッチ)

30 ネットワーク制御装置

31 クライアント 21 用 VPN-ID

33 クライアント 21 の認証情報

34 クライアント 21 の識別情報

35 ストレージに書き込むデータ

36 変換装置 25 との同期用ログ

40

37 ストレージ 26 へ書き込みが完了したときの、変換装置 25 との同期用ログ

38 ストレージから読み出したデータ

39 同期用ログを管理する書き込みログテーブル

40 変換装置 24 が持つ変換テーブル

41 対象となる VPN-ID

42 対象となる仮想ボリュームのアドレス範囲

43 仮想ボリュームを構成している論理ボリュームを持つストレージ識別情報

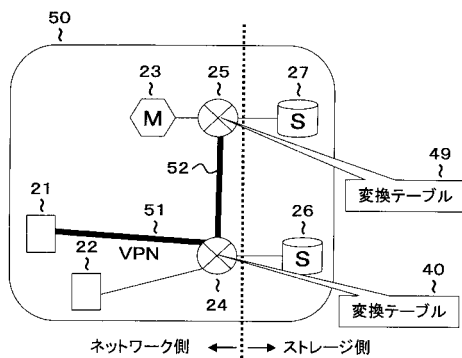
44 ストレージ 43 の論理アドレスを仮想アドレスから生成するためのオフセットアドレス

45 バックアップ側の変換装置の識別情報

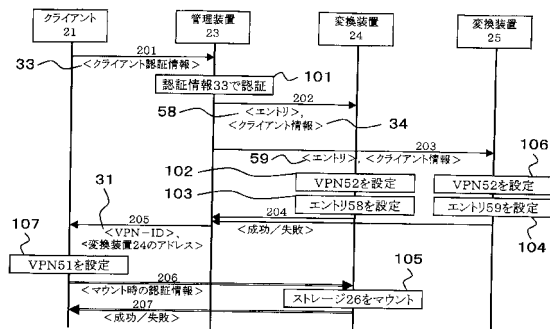
50

- 4 6 変換テーブルのエントリで、仮想アドレスのアドレス範囲によって論理ボリュームが異なる場合の例
- 4 7 変換テーブルのエントリで、仮想アドレスのアドレス範囲によって論理ボリュームが異なる場合の例
- 4 8 変換テーブルのエントリで、バックアップ用の変換装置の識別情報がない場合の例
- 4 9 変換装置 2 5 が持つ変換テーブル
- 5 0 ネットワーク
- 5 1 クライアント 2 1 用の V P N
- 5 2 V P N - I D 3 1 を持つ変換装置 2 4 , 2 5 間の V P N
- 5 3 クライアント 2 1 用の V L A N
- 5 8 実施例で変換装置 2 4 に追加される変換テーブルのエントリ
- 5 9 実施例で変換装置 2 5 に追加される変換テーブルのエントリ
- 7 3 仮想アドレスから論理アドレスに変換する関数
- 7 4 論理アドレスから仮想アドレスに変換する関数

【図 1】



【図 2】



【図3】

321	304	301	302	309
Client-ID	Auth	VPN-ID	Vol-ID (複数)	
クライアント21	認証情報33	VPN-ID31	仮想ボリューム16	326
クライアント22				

【図4】

322	TS-ID	Address	ST-ID (複数)	Vol-ID (複数)	Total-capacity	Free-capacity
328	変換装置24	ADDR24	ストレージ26	仮想ボリューム16		
	変換装置25	ADDR25	ストレージ27	仮想ボリューム16		

312
313
310

【図5】

323	310	318	304	311
Vol-ID	Capacity	Range	Client-ID (複数)	TS-ID (複数)
仮想ボリューム16		RANGE1	クライアント21	変換装置24 変換装置25

【図6】

324	314	312	315			
ST-ID	TS-ID	Condition	Total-capacity	Free-capacity	仮想ボリューム割り当て (複数)	
					Vol-ID	Offset Range
ストレージ26	変換装置24	正常			仮想ボリューム16	OFFSET2 RANGE1
ストレージ27	変換装置25	正常			仮想ボリューム16	OFFSET1 RANGE1

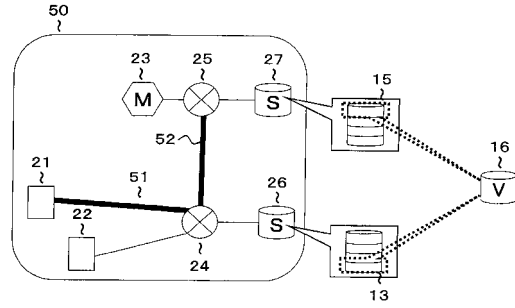
316
317
318

【図7】

325	302	306	307	303
VPN-ID	TS-ID	TS-ID	利用クライアント情報 (複数)	
			Client-ID	Information
VPN-ID31	変換装置24	変換装置25	クライアント21	クライアント情報34
			304	305

308

【図8】



【図9】

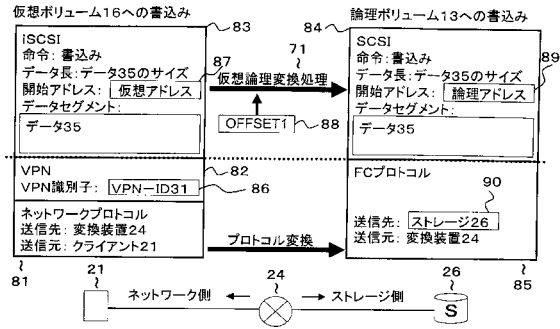
40		ネットワーク側情報		ストレージ側情報		バックアップ変換装置
VPN識別子	アドレス範囲	ストレージ識別情報	オフセット			
100000-00000001	0-4000	FC-PORT1	OFFSET2	10.100.1.5		46
	4000-10000	FC-PORT2	OFFSET1	10.100.1.5		47
100000-00000065	<なし>	FC-PORT1	OFFSET1	<なし>		48
VPN-ID31	RANGE1	ストレージ26	OFFSET1	ADDR25		58
41	42	43	44	45		

【図10】

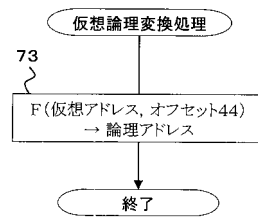
49		ネットワーク側情報		ストレージ側情報		バックアップ変換装置
VPN識別子	アドレス範囲	ストレージ識別情報	オフセット			
100000-00000011	0-4000	FC-PORT1	OFFSET1	10.100.2.5		
	0-10000	FC-PORT1	OFFSET2	10.100.2.5		
100000-00001065						
VPN-ID31	RANGE1	ストレージ27	OFFSET2	<なし>		59
41	42	43	44	45		



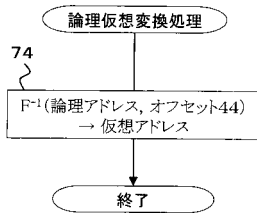
【図11】



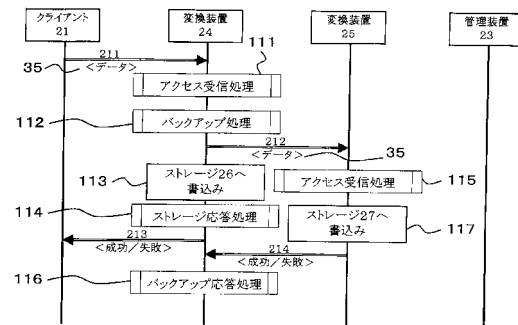
【図12】



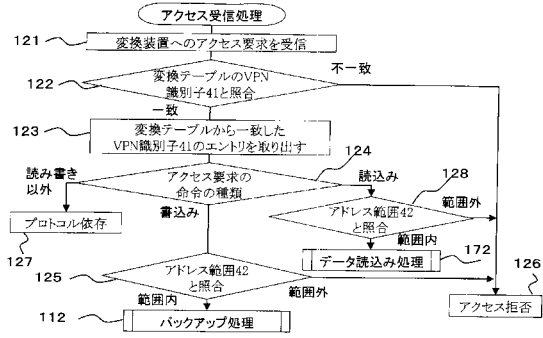
【図13】



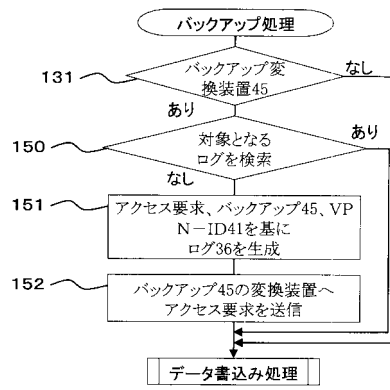
【図14】



【図15】



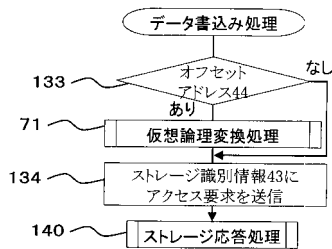
【図16】



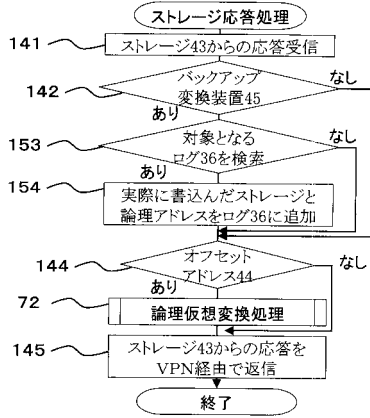
【図17】

アクセス要求		バックアップ変換装置45		VPN識別子41	ストレージ識別情報43	データの開始アドレス
状態	開始アドレス	データ長				
完了	3000	1MB	10.100.1.5	100000-00000001	FC-PORT1	OFFSET2 +3000
書込後	7000	100KB	10.100.1.5	100000-00000001	FC-PORT2	OFFSET1 +7000
書込前	仮想アドレス87	データ35のサイズ	変換装置25	VPN-ID31	<なし>	<なし>
書込後	仮想アドレス87	データ35のサイズ	変換装置25	VPN-ID31	ストレージ26	論理アドレス69

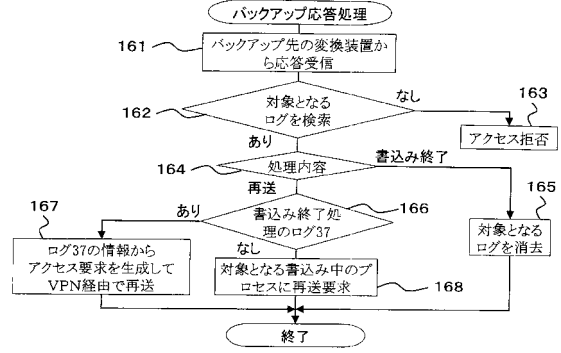
【図18】



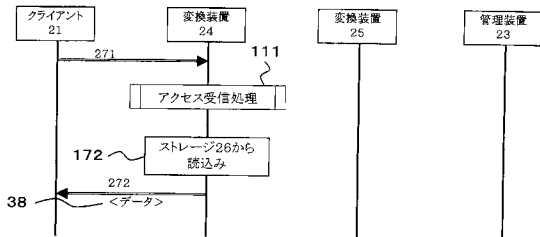
【図19】



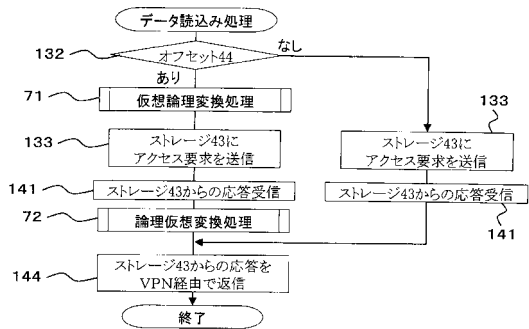
【図20】



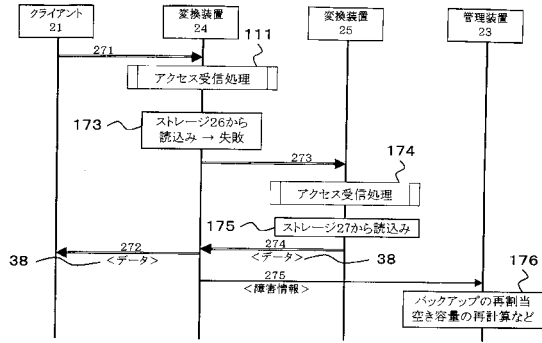
【図21】



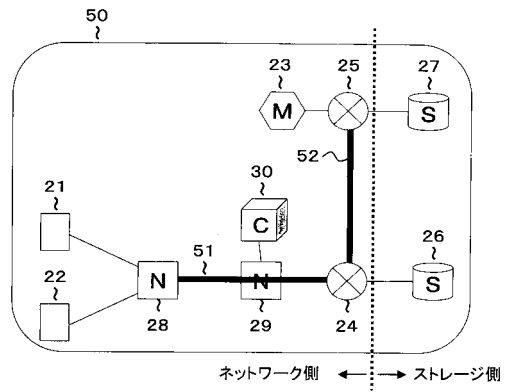
【図22】



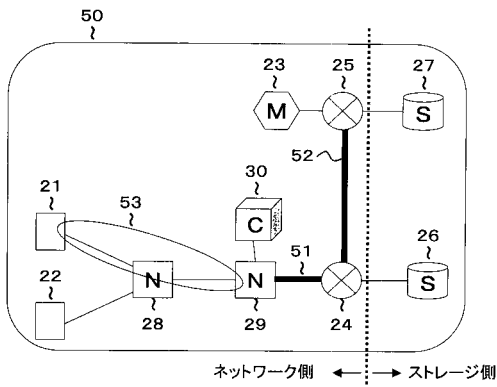
【図23】



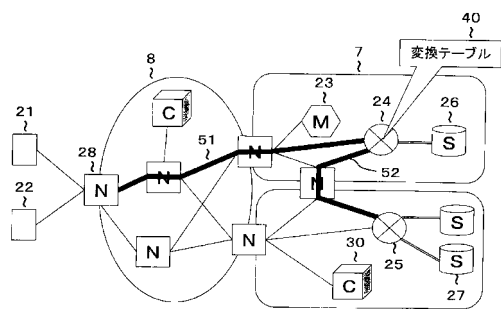
【図24】



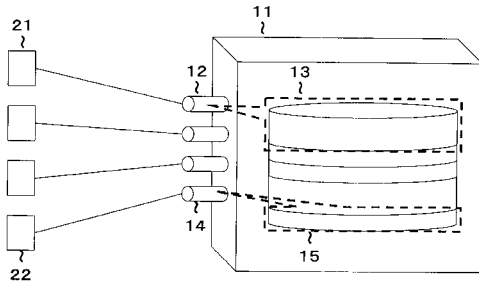
【図25】



【図26】



【 図 27 】



## フロントページの続き

(51)Int.Cl. F I  
G 0 6 F 12/00 5 4 5 A  
G 0 6 F 3/06 3 0 1 K  
G 0 6 F 3/06 3 0 4 H

(72)発明者 宮城 盛仁  
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 赤羽 真一  
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 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

審査官 小林 秀和

(56)参考文献 国際公開第02/003220(WO,A1)  
特開2002-077275(JP,A)  
特開2002-014777(JP,A)  
国際公開第02/003203(WO,A1)  
特開2002-164937(JP,A)  
特開2003-124976(JP,A)  
特開2003-032275(JP,A)  
米国特許出願公開第2002/0069369(US,A1)  
米国特許出願公開第2001/0034758(US,A1)  
米国特許出願公開第2002/0010790(US,A1)  
特開2001-265655(JP,A)

(58)調査した分野(Int.Cl.,DB名)

G06F 21/24  
G06F 3/06  
G06F 12/00