

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 特 許 公 報(B2)

(11) 特許番号

特許第4826077号
(P4826077)

(45) 発行日 平成23年11月30日(2011.11.30)

(24) 登録日 平成23年9月22日(2011.9.22)

(51) Int. Cl. F I
G06F 9/445 (2006.01) G O 6 F 9/06 6 1 0 K
G06F 3/06 (2006.01) G O 6 F 3/06 3 0 1 Z

請求項の数 4 (全 23 頁)

(21) 出願番号	特願2004-251215 (P2004-251215)	(73) 特許権者	000005108 株式会社日立製作所 東京都千代田区丸の内一丁目6番6号
(22) 出願日	平成16年8月31日(2004.8.31)	(74) 代理人	100100310 弁理士 井上 学
(65) 公開番号	特開2006-72405 (P2006-72405A)	(72) 発明者	高本 良史 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
(43) 公開日	平成18年3月16日(2006.3.16)	(72) 発明者	黒川 洋 神奈川県秦野市堀山下1番地 株式会社日立製作所エンタープライズサーバ事業部内
審査請求日	平成19年7月24日(2007.7.24)	(72) 発明者	畑▲崎▼ 恵介 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】 ブートディスク管理方法

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項1】

外部ディスク装置に接続された複数のサーバと、該複数のサーバを管理する管理サーバを有し、該複数のサーバと該管理サーバはネットワークスイッチを介して接続され、前記複数のサーバは前記外部ディスク装置からオペレーティングシステムをブートする計算機システムにおけるブートディスク管理方法であって、

前記管理サーバは、前記サーバと前記サーバが接続された前記ネットワークスイッチのポート番号と、該ポート番号に設定された仮想ネットワーク識別子を対応させた情報を記憶し、

前記対応情報に基づいて前記複数のサーバのうちの第1のサーバが接続された前記ネットワークスイッチのポート番号と前記管理サーバが接続された前記ネットワークスイッチのポート番号を取得し、前記第1のサーバと前記管理サーバとの間に構築する仮想ネットワークの識別子を設定し、

前記管理サーバから前記第1のサーバに対しエージェントプログラムを送信し、該エージェントプログラムが前記第1のサーバのディスクインターフェースが有する固有情報を取得して前記管理サーバに転送し、前記管理サーバは転送された固有情報をもとに前記第1のサーバからアクセス可能な外部ディスクを設定することを特徴とするブートディスク管理方法。

【請求項2】

前記管理サーバは、前記仮想ネットワーク識別子を設定した後に、前記第1のサーバをり

10

20

セットすることを特徴とする請求項 1 におけるブートディスク管理方法。

【請求項 3】

前記エージェントプログラムは、前記管理サーバに備えられた前記複数のサーバとそれぞれの固有情報との対応表を元に前記第 1 サーバの固有情報を設定することを特徴とする請求項 1 に記載のブートディスク管理方法。

【請求項 4】

前記対応情報は、前記サーバの識別子と前記仮想ネットワークの識別子とを対応させたサーバ管理テーブルに記憶していることを特徴とする請求項 1 に記載のブートディスク管理方法。

【発明の詳細な説明】

10

【技術分野】

【0001】

本発明は、外部ディスクからオペレーティングシステムを起動するサーバにおけるディスクの管理方法に関する。

【背景技術】

【0002】

一般にディスク装置を備えたサーバシステムでは、サーバのオペレーティングシステムをディスク装置内のブートディスクにインストールしておき、サーバ起動時にブートディスクを発見しオペレーティングシステムをブートする構成とするのが一般的である。

従来技術の一つとして、サーバに内蔵された固定ディスクから起動するブート方法がある。サーバ内にあらかじめオペレーティングシステムをインストールするためのディスク装置を用意しておき、そのディスクにオペレーティングシステムをインストールすることでサーバをブートすることができる。この場合、サーバに対して 1 つのブートディスクしか存在せず、またブートディスクは他のサーバから共有される事はない。

20

【0003】

従って、ブートディスクに対する他サーバから参照あるいは更新される可能性は少なくセキュリティは高い方法である。一方、ブート方法として、外部のディスクアレイ装置などからブートする形態がある。ディスクアレイ装置は、大規模な容量を有し、ファイバチャネルやファイバチャネルスイッチを介して複数のサーバと接続することができる。ディスクアレイ装置のように外部ディスクから OS をブートする場合は、セキュリティにおける課題がある。ディスクアレイ装置は、基本的にはネットワークと同じく、接続された全てのサーバからディスクアレイ装置内のディスクを参照あるいは更新することができる。従って、他のサーバからブートディスクを改ざんされたり、内容を参照される可能性がある。

30

【0004】

この課題に対し、ディスクアレイ装置は、ファイバチャネルの装置が有するユニークな装置識別子である WWN (World Wide Name) を用いて、ある特定のサーバが有する WWN とディスクアレイ装置内のディスクとの対応付けを行う機能を有している。例えば、WWN 1 を有するサーバ 1 からディスクアレイ装置に対するアクセスはディスク 1 しか見せないといったアクセス範囲を限定する機能である。この機能を用いる事で、サーバ間のディスクに対するセキュリティを維持することができるようになっている。しかし、WWN はサーバ内のファイバチャネルアダプタ内に記録された識別子であることから、オペレーティングシステムが起動し、WWN を取得するプログラム (エージェント) を動作させなければ WWN を取得することができない。従って、オペレーティングシステムのインストール時には WWN が未解決であるため、オペレーティングシステムをインストールし、その後エージェントが起動して WWN を取得するまではディスクアレイ装置のセキュリティ機能を使用することができない。そのため、セキュリティが低くなる期間が存在してしまう。

40

【0005】

【特許文献 1】特開 2004-118250

50

【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

【0006】

本発明で解決しようとする課題は、ディスクアレイ装置などの外部ディスク装置にオペレーティングシステムをインストールする場合に、事前にディスクアレイのセキュリティ機能を適用し、外部ディスク装置を用いたブート形態においても高いセキュリティを保ち、かつサーバの運用管理の手間を少なくすることである。

【0007】

上記課題を解決する方法の一つとして、オペレーティングシステムをインストールする前にサーバが有するWWNを調査しておき、ディスクアレイ装置のセキュリティ機能を設定する方法が考えられる。しかし、この方法では、人手で作業するため間違いが生じてしまう可能性があることや、多数のサーバに対して設定しなければならない場合に多くの時間を有してしまう。一方、WWNをエージェントを使用することなく取得する技術が特許文献1に記載される。これは、ディスクアレイ装置が保持するアクセスされた機器のWWNを取得することでファイバチャネルの接続関係を知る方法である。しかし、この方法は、サーバとWWNとの関係が不明であり、サーバに対するオペレーティングシステムのインストール時には適用することができない。

【課題を解決するための手段】

【0008】

複数のサーバが外部ディスク装置に接続され、サーバは外部ディスク装置からオペレーティングシステムをブートする形態におけるブートディスクの管理方法であって、サーバが接続されたネットワークスイッチのポートを検索し、サーバと管理サーバだけが属する仮想ネットワークを構築し、ネットワークブートにより管理サーバからサーバに対しサーバ情報取得プログラムを送信し、サーバ情報取得プログラムはサーバのストレージインターフェースが有する固有情報を取得し管理サーバに転送し、管理サーバは固有情報をもとにサーバからアクセス可能な外部ディスク装置内のディスクを設定することを特徴とする。

【発明の効果】

【0009】

本発明のブートディスク管理方法は、オペレーティングシステムのインストール前に外部ディスク装置のセキュリティを設定することができ、またセキュリティの設定に必要な情報を自動的に取得することができるという利点がある。

【実施例1】

【0010】

図1は、本発明における実施例の全体図を示している。

複数のサーバ107は、それぞれのネットワークインターフェースカード(NIC)112を介してネットワークスイッチ(NW SW)108に接続され、ファイバチャネルアダプタ(FCA)111を介してファイバチャネルスイッチ106に接続されている。また、ファイバチャネルスイッチ106はディスクアレイ装置109にも接続され、サーバ107からアクセスできる。ネットワークスイッチ108は、システムを管理する管理サーバ101にも接続されている。また、サーバ107の各々にはBMC(Baseboard Management Controller)113が内蔵されており、ネットワークを介して、サーバ107のハードウェアの状態監視や、電源制御、サーバ107のリセットを行うことができる。一般に、BMC113は、サーバ107とは別の電源が供給されており、サーバ107が停止していても、ネットワークを介してBMC113を遠隔操作することができる。管理サーバ101は、サーバ107、ネットワークスイッチ108、ファイバチャネルスイッチ106、ディスクアレイ装置109に対し、ネットワークを経由して状態の監視や必要に応じて制御を行う。

【0011】

管理サーバ101は、サーバ管理機構102とブートディスク管理機構103から構成

10

20

30

40

50

されている。サーバ管理機構102は、サーバや、サーバに接続されているデバイスを管理する。ブートディスク管理機構103は、サーバの起動に必要なディスクの管理を行う機構であり、本発明の特徴の一つである。ブートディスク管理機構103は、セキュリティ設定機構104とサーバ情報取得機構105から構成されている。セキュリティ機構104は、ディスクアレイ装置109内のディスクアレイ管理機構115を制御する機構であり、より具体的にはセキュリティ機能116を制御する事でサーバとディスクアレイ内のディスク110との関係づけを行う。サーバ情報取得機構は、サーバの情報を取得するための機構であり、ネットワークスイッチ108内のネットワークスイッチ管理機能114等を制御し、サーバ107の情報を取得する機能を有する。

【0012】

本実施例では、サーバ107はディスクアレイ装置109内にオペレーティングシステムが格納されるケースにおいて、オペレーティングシステムをインストールする前に、サーバ107とディスクアレイ装置109内のディスク110との対応付けを行う。

図2は、本実施例におけるサーバ107の詳細な構成を示している。サーバ107にはプログラムやデータを格納するメモリ201と、メモリ内のプログラムを実行するプロセッサ202と、ファイバチャネルアダプタ111と、ネットワークインターフェースカード112と、BMC113から構成されている。ファイバチャネルアダプタ111は通信機構203によりファイバチャネル通信を行うが、ファイバチャネル通信にはWWN (World Wide Name) と呼ばれるユニークなデバイス識別子が必要とされる。WWNによってファイバチャネルの通信相手を特定することができる。ファイバチャネルアダプタ111内には、このWWNを格納しておくWWN格納メモリ204が用意されており、通信機構203はWWN格納メモリ204を参照しながら通信を行う。

【0013】

ネットワークインターフェースカード112は、ネットワーク通信をおこなう通信機構205とネットワークブート機構206から構成される。ネットワークブート機構206は、サーバ107の起動時に動作させることができ、ネットワークを介してサーバ107の起動に必要なプログラムを取得する機能を有している。BMC113は、主にサーバ107のハードウェアの監視や制御を行う。サーバのハードウェアの情報転送や制御コマンドの受付・転送は通信機構207を介して行う。通信機構207は、一般的なネットワークと同じで構わない。サーバ107のハードウェアに異常が発生した場合はサーバ監視機構208が検知し、通信機構207から異常を通知する。また、遠隔から通信機構207を介して、サーバ107の電源をON/OFFやハードウェアリセットを行うことができる。そのため、BMCは一般には、サーバ107の電源とは別系統の電源が供給されており、サーバの電源がOFFの状態でもBMC113は通信機構207を介して遠隔制御を行う事ができる。

【0014】

図3は、図1における管理サーバ101の構成を示している。管理サーバ101は、サーバ管理機構102と、ブートディスク管理機構103から構成されている。サーバ管理機構102は、サーバの状態監視や制御を行う。例えば、現在稼働しているサーバが正常に稼働しているかといったイベントや、あるいは新たに追加されたサーバのイベントを監視などである。この際、重要になる情報は管理対象となるサーバの把握である。そのために、サーバ管理テーブル301を有している。サーバ管理テーブル301は、現在監視や制御の対象となっているサーバの構成情報や設定情報が格納されている。サーバ管理テーブル301の詳細は後で述べる。ブートディスク管理機構103は、サーバ情報取得機構105とセキュリティ設定機構104から構成される。サーバ情報取得機構105は仮想ネットワーク設定機構306、ネットワークブート管理機構302から構成される。仮想ネットワーク設定機構は、図1におけるネットワークスイッチ108の仮想ネットワーク(VLAN)を設定する機能を有している。

【0015】

仮想ネットワークとは、物理的に同一のネットワークスイッチに接続された機器を、論

10

20

30

40

50

理的に複数のネットワークに分離する機能である。本実施例における仮想ネットワーク設定機構306は、制御対象となるサーバと、管理サーバとの間でプライベートなネットワークを構築する動作を行う。ネットワークブート管理機構302は、図2におけるネットワークブート機構206に対応する処理を行う。ネットワークブート機構206は、ネットワークブート機構206からの要求に対応して、ネットワークブートイメージデータ303の転送や、ネットワークブートに必要な情報を転送する。本実施例におけるネットワークブートイメージには、オペレーティングシステム(OS)305とOS上で稼働するサーバ情報取得エージェント304が格納されている。サーバ情報取得エージェント304は、OS305が起動すると自動的に動作するように設定されている。セキュリティ設定機構104は、ディスクアレイ装置109のセキュリティ機能116を制御し、サーバとディスクとの対応付けを行う。

10

【0016】

図4は、図3におけるサーバ管理テーブル301の詳細を示している。サーバ管理テーブル301は、管理サーバ101に管理されるテーブルであり、管理サーバ101が管理対象としているサーバの一覧と、各サーバの管理情報が格納されている。テーブルのカラム401は、サーバの識別子が格納されている。サーバ識別子401は、サーバが特定できる情報であれば良い。サーバのシリアル番号や、ブレードサーバであれば、ブレード番号などである。カラム402は、ネットワーク接続ポート番号を示している。これは、サーバ107とネットワークスイッチ108の接続対応を示している。この情報は、独立したサーバであれば、システム管理者が設定しても良いし、ブレードサーバのように接続状態があらかじめ決まっている場合は、あらかじめ固定情報として設定される場合もある。

20

【0017】

本実施例では、どちらの方法を使っても構わない。カラム403はサーバのプロセッサ種別を示している。カラム404はサーバが搭載しているメモリ容量を示している。カラム405はブートディスクの場所を示している。サーバに内蔵されたディスクからOSを起動する場合は内蔵ディスクと記述され、外部のディスクアレイ装置から起動する場合は、そのディスク番号が記述される。ディスクアレイ装置が複数存在する場合は装置番号を含んでも構わない。カラム406は仮想ネットワークの識別子が格納される。仮想ネットワークの識別子が同じサーバは、同じネットワークに属していることを意味し、異なる場合は論理的に通信が切り離されていることを意味する。

30

【0018】

図5は、本実施例のディスクアレイ装置106におけるセキュリティ機能116の詳細を示している。セキュリティ機能は、サーバとディスクとの対応付けを行う機能を有する。ディスクアレイ装置のように、大規模なディスクを有するケースでは、多数のサーバが同一のディスクアレイ装置に接続される。こういったケースにおいて、ディスクに格納されたデータのセキュリティを保護する意味で、サーバが参照・更新できるディスクを制限する機能である。具体的には、セキュリティ機構104はディスクマッピング機構501とディスクマッピング機構501とディスクマッピングテーブル(502, 503, 504)から構成される。ディスクマッピング機構は、サーバからのアクセス時に、ディスクマッピングテーブル(502, 503, 504)に従って、サーバがアクセスできるディスクを制限する。カラム502は、サーバの識別子であり、前述のWWNが使用される。

40

【0019】

カラム503は仮想ディスク番号であり、カラム504は物理ディスク番号が格納されている。ディスクマッピング機構は、例えばWWN1を有するファイバチャネルアダプタからのアクセスであれば、仮想ディスク番号(LU0, LU1, LU3)へのアクセスを許す制御を行う。仮想ディスク番号(LU0, LU1, LU3)は、実際には物理ディスク(LU10, LU11, LU17)に対応している。このように、セキュリティ機能は、ある特定のサーバに対して特定のディスクを仮想化してアクセスする機能を有している。ディスクマッピングテーブル502に格納されていないWWNからのアクセスに対しては、ディスクへのアクセスはできない制御を行う。

50

【 0 0 2 0 】

図 6 は、図 5 におけるセキュリティ機能 1 1 6 の動作を図示している。サーバ 1 (6 0 1) はファイバチャネルアダプタ 6 0 5 を有し、ファイバチャネルアダプタ 6 0 5 は WWN 1 (6 0 5) が記録されている。サーバ 2 (6 0 2) はファイバチャネルアダプタ 6 0 4 を有し、ファイバチャネルアダプタ 6 0 4 は WWN 2 (6 0 6) が記録されている。サーバ 1 (6 0 1) とサーバ 2 (6 0 2) はファイバチャネルスイッチ 6 0 7 に接続され、ファイバチャネルスイッチ 6 0 7 からはディスクアレイ装置 6 0 8 に接続されている。セキュリティ機能 6 0 9 によりサーバ 1 (6 0 1) には、物理ディスク LU 1 0 (6 1 7) , LU 1 1 (6 1 8) , LU 1 7 (6 1 9) に対応した仮想ディスク LU 0 (6 1 2) , LU 1 (6 1 3) , LU 2 (6 1 4) へアクセスすることができる。一方、サーバ 2 (6 0 2) には、物理ディスク LU 2 1 (6 2 0) , LU 2 2 (6 2 1) に対応した仮想ディスク LU 0 (6 1 5) , LU 1 (6 1 6) へアクセスすることができる。サーバ 1 (6 0 1) から、物理ディスク LU 2 1 (6 2 0) や LU 2 2 (6 2 1) にアクセスすることはできない。

10

【 0 0 2 1 】

図 7 は、本発明における実施例の動作シーケンスを示している。図示するシーケンスは、サーバ 7 0 1 , ブートディスク管理機構 7 0 2 , ディスクアレイセキュリティ機能 7 0 3 である。7 0 4 は、新規サーバの導入イベントを示している。例えば、ブレードサーバ等では、新たにサーバが導入されると自動的に発行される。また、単体サーバの場合は、サーバをネットワークスイッチに接続した後、システム管理者が手動でイベントを発行しても構わない。また、新規サーバ導入ではなく、既に導入されている未設定サーバを使用するといったケースにおけるイベントでも構わない。ここでのイベントは、未だ OS をインストールするディスクが決定していないサーバを新たに使用する際に発生するイベントである。このイベントにより、ブートディスク管理機構 7 0 2 のサーバ管理機構 7 0 5 が動作する。サーバ管理機構 7 0 5 は、イベントを解析した後、サーバの新規導入であることを解析し、仮想ネットワーク設定機構 7 0 6 を呼び出す。仮想ネットワーク設定機構 7 0 6 は、新規に導入されたサーバと管理サーバ間でプライベートなネットワークを構築する。

20

【 0 0 2 2 】

その後、リセット 7 0 7 指示をサーバに対して転送する。リセット指示によりサーバがリセットされると、サーバは前述のネットワークブート機構 7 0 8 が動作する。これにより、イメージデータがブートディスク管理機構 7 0 2 から転送される 7 0 9 。サーバ 7 0 1 は、転送されたイメージデータを使用して OS のブートが開始される 7 1 0 。 OS の起動に連動して、自動的にサーバ情報取得エージェント 7 1 1 が起動し、サーバのさまざまな情報を取得した後、取得した情報をブートディスク管理機構 7 0 2 に対して転送する (7 1 2) 。この情報の中には、サーバが有しているファイバチャネルアダプタの WWN が含まれる。サーバ情報の転送を確認すると、ブートディスク管理機構 7 0 2 は、仮想ネットワーク設定機構により 7 0 6 で設定された仮想ネットワークを解除し、ブートディスク管理機構 7 0 2 が起動する前のネットワーク状態に戻す。その後、セキュリティ機構 1 0 4 は、取得したサーバ情報内に含まれる WWN を使用して、ディスクアレイ装置のセキュリティ機能 7 0 3 に対して、サーバとディスクとの対応付けを指示する。上記一連の処理により、新規に導入されたサーバに対し、 OS をインストールするためのディスクを自動的に準備することができる。これにより、 OS インストール 7 1 6 を開始することができる。

30

40

【 0 0 2 3 】

以下では、図 7 におけるシーケンスをより詳細に説明する。図 8 は、サーバ管理機構 1 0 2 の動作フローを示している。ステップ 8 0 1 はサーバイベント検知を行う。ステップ 8 0 2 では、イベントを解析し、ブートディスクの割当てが必要なイベントかどうかを判定する。ブートディスクの割当てが必要なイベントの場合は、ステップ 8 0 3 でイベント発生サーバのネットワークの接続ポートを検索する。これは、図 4 のサーバ管理テーブル

50

を検索することで実現できる。ステップ 804 は、ブートディスク管理機構を呼び出す。この際、ステップ 803 で取得した接続ポート番号をパラメタとして転送する。ステップ 802 において、ブートディスクの割当てが必要でないイベントの場合は、そのイベントに対応した処理を行いフローを終了する。

【0024】

図 9 は、ブートディスク管理機構 103 の処理フローを示している。ステップ 901 は、仮想ネットワーク設定機構の呼出を行う。仮想ネットワーク設定機構には、新規に仮想ネットワークを設定する機能と、既に設定している仮想ネットワークを解除する機能を有するが、ステップ 901 では仮想ネットワークの設定を行う。ステップ 901 の処理により、イベントを発生したサーバと、管理サーバ 101 との間で 1 対 1 のプライベートな仮想ネットワークが構築される。ステップ 902 では、イベントを発生したサーバに対し、リセット指示を行う。リセットは、BMC 113 に対して発行され、この指示を受けたサーバの BMC は該当サーバをリセットする。サーバはリセットによりブートディスクの検索を開始するが、本実施例では未だ OS ディスクは決定していないため、ネットワークブート機構 206 が優先して動作する。ネットワークブート機構 206 の動作に連動して、ネットワークブート管理機構 302 が動作する。この動作については、後で詳細に説明する。ネットワークブート管理機構 302 は、イベントを発生したサーバが有する WWN を取得する。ステップ 904 では、ステップ 901 で設定したプライベートなネットワークを元の状態に戻す処理を行う。ステップ 905 では、ステップ 903 により取得した WWN をパラメタとして、セキュリティ設定機構 104 を呼び出す。

【0025】

図 10 では、仮想ネットワーク設定機構 306 の動作フローを示している。ステップ 1001 では、要求された指示が仮想ネットワークの設定なのか解除なのかを判断する。仮想ネットワークの設定の場合はステップ 1002 に移り、解除の場合はステップ 1002 に移る。ステップ 1002 では、イベント発生サーバの現状の接続ポート番号を保存する。ステップ 1003 は、管理サーバの接続ポート番号を検索する。ステップ 1004 は、イベント発生サーバの現状の仮想ネットワーク (VLAN) 番号を保存する。これは、仮想ネットワークを解除する場合に使用される。現状の VLAN 番号は図 4 におけるサーバ管理テーブルを参照することで実現できる。

【0026】

ステップ 1005 は、現状の管理サーバの VLAN 番号を保存する。ステップ 1006 では、イベント発生サーバと管理サーバとを他とは独立した VLAN を設定する。この際使用される情報は、サーバと管理サーバの接続ポート番号である。ネットワークスイッチ 108 の管理機能 114 に対して、指定したポート番号に接続された機器を指定された VLAN に属するように指示する。独立した VLAN 番号は、例えば、図 4 におけるサーバ管理テーブルの仮想ネットワークカラム 406 をサーチし、設定されていない VLAN 番号を検索するといった処理により実現することができる。あるいは、あらかじめ所定の VLAN 番号を決定し、その VLAN 番号は他では使用しないことでも実現できる。

【0027】

仮想ネットワークを解除するケースでは、ステップ 1007 においてイベント発生サーバの接続番号を取り出す。ステップ 1008 では管理サーバの接続ポート番号を取り出す。ステップ 1009 ではステップ 1004 で保存された VLAN 番号を取り出す。ステップ 1010 では、ステップ 1005 で保存された VLAN 番号を取り出す。上記ステップで取り出した情報を基に、ステップ 1011 ではイベント発生サーバと管理サーバの VLAN 番号を元の状態に戻す。仮想ネットワークを設定することで、管理サーバ 101 以外のサーバがネットワークブート機構 206 に反応する誤動作を防ぐ事ができ、また他サーバのネットワークへの影響を無くすることができる。

【0028】

図 11 は、図 10 における仮想ネットワーク設定機構 306 によって設定された仮想ネットワークの設定例を示している。サーバ (1101、1102、1103) はそれぞれ

10

20

30

40

50

、ネットワークスイッチ 1105 に接続されている。ここで、サーバ 1104 が新たに導入された場合に、管理サーバ 1107 と導入されたサーバ 1104 とを独立した仮想ネットワーク 1106 が自動的に構成される。本実施例では、仮想ネットワークの設定に VLAN を用いたが、目的は他サーバとのネットワークの影響をなくすことであり、VLAN を使用する以外にもネットワークスイッチ 108 の制御ハードウェアを直接制御し、ハードウェアレベルで仮想ネットワークを構築しても構わない。これによりサーバ 1104 と管理サーバ間で完全に独立したネットワークを構築できるため、サーバ 1104 から発行されるネットワークを経由したリクエストが、他のサーバに影響を与えることなく処理を行うことができるようになる。

【0029】

図 12 はネットワークブート機構 206 の処理フローを示している。ステップ 1201 は、接続されているネットワークに対してブロードキャストパケットを発行する。これは、IP アドレスを取得するためである。サーバの電源が ON された直後は、まだ IP アドレス（ネットワークアドレス）を持っておらず、他の機器と IP を使ったネットワーク通信を行う事ができない。本実施例においては、仮想ネットワークを構築しているため、ブロードキャストを発行しても管理サーバにしかパケットは届かない。これにより、他のサーバに影響を与えることなく新規導入サーバを管理することができるようになる。IP アドレスを管理しているサーバは、ブロードキャストに回答して IP アドレスを与える。ステップ 1202 は、IP アドレスの受け取りを行い、ネットワークインターフェースカードに IP アドレスを設定する。ステップ 1203 は、ブートに必要なデータを保持しているサーバを受け取る。ステップ 1204 は、ステップ 1203 で取得したサーバからイメージデータを取得する。ステップ 1205 は、取得したイメージデータを起動する。この一連の処理により、ネットワークを介してシステムを起動することができる。

【0030】

図 13 は、図 12 のネットワークブート機構に対応するサーバ側となるネットワークブート管理機構の処理フローを示している。ステップ 1301 は、ブロードキャストに対応して IP アドレスを付与する。ステップ 1302 は、イメージデータを保持するサーバを送信するが、本実施例では管理サーバ 101 がイメージデータの保持サーバとなる。ステップ 1303 は、ネットワークブートイメージを送信する。上記処理により、ネットワークを介したブートが可能となる。

【0031】

図 14 は、サーバ情報取得エージェント 304 の処理フローを示している。この処理は、図 12 および図 13 において示したネットワークブートにより自動的に起動される。ステップ 1401 はプロセッサ種別を取得する。ステップ 1402 はメモリ容量を取得する。ステップ 1403 はファイバチャネルアダプタの WWN を取得する。ステップ 1404 は取得した情報を管理サーバ 101 に転送する。一連の処理は、ネットワークブートにより OS 305 が起動した後、自動的にサーバ情報取得エージェント 304 が起動し処理されるように設定しておく。

【0032】

図 15 はセキュリティ設定機構の処理フローを示している。ステップ 1501 は、イベントを発生したサーバの WWN を取得する。図 14 においてステップ 1403 にて取得した WWN を受け取ることで実現できる。ステップ 1502 は、ステップ 1501、サーバに対して新たに割り当てるブートディスクを生成する。このステップは、ディスクアレイに新規ディスクの生成を要求しても構わないし、別な手段としては、あらかじめ複数のブートディスクをプールしておき、必要に応じてプールから取り出す方法などが考えられる。ステップ 1503 はステップ 1501 で取得した WWN をパラメタとして、イベント発生サーバとステップ 1502 で割り当てたブートディスクとを対応づけの要求を行う。要求は、セキュリティ機能 116 が処理する。上記処理により、サーバに新たなディスクが対応付けされ、OS をインストールするディスクを用意することができる。また、本実施例では、ブートディスクの割り当てに本発明を用いたが、必ずしもブートディスクの割り当

10

20

30

40

50

だけでなく、例えばデータディスクの割り当ても同じ手順で行うことができる。

【実施例 2】

【0033】

図 16 は、本発明における実施例 2 の管理サーバの構成を示している。実施例 2 では、ファイバチャネルアダプタ 111 に格納されている WWN 204 を書き換えることができる場合の実施例を示す。実施例 1 と異なるのは、サーバ管理テーブル 1601、ブートディスク管理機構 1602、セキュリティ設定機構 1605 である。ブートディスク管理機構 1602 はネットワークブートイメージデータの構造が大きく異なる。1602 は、OS 305 上で稼働するエージェントプログラムであるが、実施例 1 とは異なり、情報を書き込む機能を有する。

10

【0034】

図 17 は、サーバ管理テーブル 1601 を示している。実施例 1 のサーバ管理テーブル 301 に、カラム 1701 が追加される。カラム 1701 は、各サーバに割り当てる WWN が格納されている。サーバが新たに追加された場合に、ファイバチャネルアダプタ 111 の WWN に書き込む WWN データが格納されている。

【0035】

図 18 は、サーバ情報取得・設定エージェント 1602 の処理フローを示している。この処理は、図 12 および図 13 において示したネットワークブートにより自動的に起動される。ステップ 1801 はプロセッサ種別を取得する。ステップ 1802 はメモリ容量を取得する。ステップ 1803 はファイバチャネルアダプタに対し WWN を設定する。ここで設定される WWN データは、サーバ管理テーブル 1601 のサーバに対応する WWN である。ステップ 1804 は取得した情報を管理サーバ 101 に転送する。一連の処理は、ネットワークブートにより OS 305 が起動した後、自動的にサーバ情報取得エージェント 1602 が起動し処理されるように設定しておく。

20

【0036】

図 19 は、セキュリティ設定機構 1605 の処理フローを示している。ステップ 1901 は、イベントを発生したサーバの識別子を取得する。ステップ 1902 は、ステップ 1901 で取得したサーバに対応する WWN 情報を取得する。ステップ 1903 は、ブートディスクの割り当てを行う。このステップは、ディスクアレイに新規ディスクの生成を要求しても構わないし、別な手段としては、あらかじめ複数のブートディスクをプールしておき、必要に応じてプールから取り出す方法などが考えられる。ステップ 1904 はステップ 1902 で取得した WWN をパラメタとして、イベント発生サーバとステップ 1903 で割り当てたブートディスクとを対応づけの要求を行う。要求は、セキュリティ機能 116 が処理する。上記処理により、WWN を変更可能なファイバチャネルアダプタの場合において、サーバに新たなディスクが対応付けされ、OS をインストールするディスクを用意することができる。

30

【0037】

図 20 は、実施例 2 におけるシーケンスを示している。図示するシーケンスは、サーバ 2001、ブートディスク管理機構 2002、ディスクアレイセキュリティ機能 2003 である。2004 は、新規サーバの導入イベントを示している。例えば、ブレードサーバ等では、新たにサーバが導入されると自動的に発行される。また、単体サーバの場合は、サーバをネットワークスイッチに接続した後、システム管理者が手動でイベントを発行しても構わない。また、新規サーバ導入ではなく、既に導入されている未設定サーバを使用するといったケースにおけるイベントでも構わない。ここでのイベントは、未だ OS をインストールするディスクが決定していないサーバを新たに使用する際に発生するイベントである。このイベントにより、ブートディスク管理機構 2005 のサーバ管理機構 2005 が動作する。サーバ管理機構 2005 は、イベントを解析した後、サーバの新規導入であることを解析し、仮想ネットワーク設定機構 2006 を呼び出す。仮想ネットワーク設定機構 2006 は、新規に導入されたサーバと管理サーバ間でプライベートなネットワークを構築する。その後、リセット 2007 指示をサーバに対して転送する。リセット指示に

40

50

よりサーバがリセットされると、サーバは前述のネットワークブート機構 2008 が動作する。これにより、イメージデータがブートディスク管理機構 2002 から転送される (2009)。

【0038】

サーバ 2001 は、転送されたイメージデータを使用して OS のブートが開始される 2010。OS の起動に連動して、自動的にサーバ情報取得。設定エージェント 2011 が起動し、サーバのさまざまな情報を取得および WWN の設定 (2012) をした後、取得した情報をブートディスク管理機構 2002 に対して転送する。サーバ情報の転送を確認すると、ブートディスク管理機構 2002 は、仮想ネットワーク設定機構により 2013 で設定された仮想ネットワークを解除し、ブートディスク管理機構 2002 が起動する前のネットワーク状態に戻す。その後、セキュリティ機構 2014 は、サーバに設定した WWN を使用して、ディスクアレイ装置のセキュリティ機能 2003 に対して、サーバとディスクとの対応付けを指示する。上記一連の処理により、新規に導入されたサーバに対し、OS をインストールするためのディスクを自動的に準備することができる。

【実施例 3】

【0039】

実施例 3 では、セキュリティ制御をファイバチャネルスイッチで行うことに特徴がある。まず、図 21 を参照して構成を説明する。

ファイバチャネルスイッチ 106 は、接続されたポートや WWN 毎にゾーニングと呼ばれる接続制限を設ける機能を有している。例えば、ファイバチャネルスイッチ 106 のポート 1 に接続された機器とポート 10 に接続された機器とを対応付け、他の機器からは見せなくする機能である。この機能を本発明におけるディスク割当に使用することができる。

【0040】

複数のサーバ 107 は、ネットワークインターフェースカード (NIC) 112 を介してネットワークスイッチ (NW SW) 108 に接続され、ファイバチャネルアダプタ (FCA) 111 を介してファイバチャネルスイッチ 106 に接続されている。また、ファイバチャネルスイッチ 106 はディスク装置 2107 にも接続され、サーバ 107 からアクセスできる。ネットワークスイッチ 108 は、システムを管理する管理サーバ 2101 にも接続されている。ファイバチャネルスイッチ 106 には、ファイバチャネルスイッチ管理機能 2106 が内蔵され、ネットワークを介して遠隔からファイバチャネルスイッチ 106 を制御することができる。サーバ 107 には BMC (Baseboard Management Controller) 113 が内蔵されており、ネットワークを介して、サーバ 107 のハードウェアの状態を監視したり、電源を制御したり、リセットすることができる。

【0041】

一般に、BMC 113 は、サーバ 107 とは別の電源が供給されており、サーバ 107 が停止していても、ネットワークを介して BMC 113 を遠隔操作することができる。管理サーバ 2101 は、サーバ 107, ネットワークスイッチ 108, ファイバチャネルスイッチ 106, ディスク装置 2107 に対し、ネットワークを経由して状態の監視や必要に応じて制御を行う。管理サーバ 2101 は、サーバ管理機構 2102 とブートディスク管理機構 2103 から構成されている。サーバ管理機構 2102 は、サーバや、サーバに接続されているデバイスを管理する。ブートディスク管理機構 2103 は、サーバの起動に必要なディスクの管理を行う機構であり、本発明の特徴の一つである。ブートディスク管理機構 2103 は、セキュリティ設定機構 2104 とサーバ情報取得機構 2105 から構成されている。セキュリティ機構 2104 は、ファイバチャネルスイッチ 106 内のファイバチャネルスイッチ管理機構 2106 を制御する機構である。サーバ情報取得機構は、サーバの情報を取得するための機構であり、ネットワークスイッチ 108 内のネットワークスイッチ管理機能 114 等を制御し、サーバ 107 の情報を取得する機能を有する。本発明の実施例 3 では、サーバ 107 はディスク装置 2107 内にオペレーティングシステムが格納されるケースにおいて、オペレーティングシステムをインストールする前に、サーバ 107 とディスク装置 2107 との対応付けを行う。

10

20

30

40

50

【 0 0 4 2 】

図 2 2 は、管理サーバ 2 1 0 1 の構成図を示している。管理サーバ 2 1 0 1 は、サーバ管理機構 2 2 0 1 と、ブートディスク管理機構 1 0 3 から構成されている。サーバ管理機構 2 2 0 1 は、サーバの状態監視や制御を行う。例えば、現在稼働しているサーバが正常に稼働しているかといったイベントや、あるいは新たに追加されたサーバのイベントを監視などである。この際、重要になる情報は管理対象となるサーバの把握である。そのために、サーバ管理テーブル 3 0 1 とストレージ管理テーブル 2 2 0 2 を有している。サーバ管理テーブル 3 0 1 は、現在監視や制御の対象となっているサーバの構成情報や設定情報が格納されている。ストレージ管理テーブル 2 2 0 2 は、各サーバに接続されているストレージの接続関係を示すテーブルである。ブートディスク管理機構 1 0 3 は、サーバ情報取得機構 1 0 5 とセキュリティ設定機構 1 0 4 から構成される。

10

【 0 0 4 3 】

サーバ情報取得機構 1 0 5 は仮想ネットワーク設定機構 3 0 6 , ネットワークブート管理機構 3 0 2 から構成される。仮想ネットワーク設定機構は、図 2 1 におけるネットワークスイッチ 1 0 8 の仮想ネットワークを設定する機能を有している。仮想ネットワークとは、物理的に同一のネットワークスイッチに接続された機器を、論理的に複数のネットワークに分離する機能である。本実施例における仮想ネットワーク設定機構 3 0 6 は、制御対象となるサーバと、管理サーバとの間でプライベートなネットワークを構築する動作を行う。ネットワークブート管理機構 3 0 2 は、図 2 におけるネットワークブート機構 2 0 6 に対応する処理を行う。

20

【 0 0 4 4 】

ネットワークブート機構 2 0 6 は、ネットワークブート機構 2 0 6 からの要求に対応して、ネットワークブートイメージデータ 3 0 3 の転送や、ネットワークブートに必要な情報を転送する。本実施例におけるネットワークブートイメージには、オペレーティングシステム (OS) 3 0 5 と OS 上で稼働するサーバ情報取得エージェント 3 0 4 が格納されている。サーバ情報取得エージェント 3 0 4 は、OS 3 0 5 が起動すると自動的に動作するように設定されている。セキュリティ設定機構 1 0 4 は、ファイバチャネルスイッチ 1 0 6 のファイバチャネル管理機能 2 1 0 6 を制御し、サーバとディスクとの対応付けを行う。

【 0 0 4 5 】

図 2 3 はストレージ管理テーブル 2 2 0 2 の構成を示している。カラム 2 3 0 1 は接続装置の識別子であり、サーバの識別子やディスク装置の識別子が格納される。カラム 2 3 0 2 はファイバチャネルスイッチの接続ポート番号を示している。カラム 2 3 0 3 は接続装置の種別を示している。このテーブルにより、ファイバチャネルスイッチ 1 0 6 の接続構成を把握することができる。

30

【 0 0 4 6 】

図 2 4 は、セキュリティ設定機構 2 2 0 3 の処理フローを示している。ステップ 2 4 0 1 は、イベントが発生したサーバの識別子を取得する。サーバ識別子を取得することで、図 2 3 のストレージ管理テーブルを検索することで、イベントが発生したサーバが接続されているファイバチャネルスイッチ 1 0 6 のポート番号を知ることができるようになる。ステップ 2 4 0 2 では、ブートディスクの割り当てを行う。ステップ 2 4 0 3 では、ファイバチャネルスイッチ 1 0 6 のファイバチャネルスイッチ管理機能 2 1 0 6 を制御し、ファイバチャネルスイッチ 1 0 6 のポートに接続されたサーバあるいはエージェントが取得した WWN を用いて、同じくファイバチャネルスイッチ 1 0 6 に接続されたディスク装置 2 1 0 7 との対応付けを行う。

40

【 0 0 4 7 】

図 2 5 は、実施例 3 の動作シーケンスを示している。図示するシーケンスは、サーバ 2 5 0 1 , ブートディスク管理機構 2 5 0 2 , ファイバチャネルスイッチ管理機能 2 5 0 3 である。2 5 0 4 は、新規サーバの導入イベント示している。例えば、ブレードサーバ等では、新たにサーバが導入されると自動的に発行される。また、単体サーバの場合は、サ

50

サーバをネットワークスイッチに接続した後、システム管理者が手動でイベントを発行しても構わない。また、新規サーバ導入ではなく、既に導入されている未設定サーバを使用するといったケースにおけるイベントでも構わない。ここでのイベントは、未だOSをインストールするディスクが決定していないサーバを新たに使用する際に発生するイベントである。このイベントにより、ブートディスク管理機構2502のサーバ管理機構2505が動作する。サーバ管理機構2505は、イベントを解析した後、サーバの新規導入であることを解析し、仮想ネットワーク設定機構2506を呼び出す。仮想ネットワーク設定機構2506は、新規に導入されたサーバと管理サーバ間でプライベートなネットワークを構築する。その後、リセット2507指示をサーバに対して転送する。リセット指示によりサーバがリセットされると、サーバは前述のネットワークブート機構2508が動作する。

10

【0048】

これにより、イメージデータがブートディスク管理機構2502から転送される(2509)。サーバ2501は、転送されたイメージデータを使用してOSのブートが開始される2510。OSの起動に連動して、自動的にサーバ情報取得エージェント2511が起動し、サーバのさまざまな情報を取得した後、取得した情報をブートディスク管理機構2502に対して転送する(2512)。この情報の中には、サーバが有しているファイバチャネルアダプタのWWNが含まれる。サーバ情報の転送を確認すると、ブートディスク管理機構2502は、仮想ネットワーク設定機構により2506で設定された仮想ネットワークを解除し、ブートディスク管理機構2502が起動する前のネットワーク状態に戻す。その後、ファイバチャネルスイッチ管理機構2503は、取得したサーバ情報内に含まれるWWNやストレージ管理テーブル2202を使用して、ファイバチャネルスイッチ106のファイバチャネルスイッチ管理機能2106に対して、サーバとディスクとの対応付けを指示する。上記一連の処理により、ファイバチャネルスイッチ106を使用して、新規に導入されたサーバに対し、OSをインストールするためのディスクを自動的に準備することができる。

20

【実施例4】

【0049】

実施例4では、ディスクアレイ装置に新規に接続されたサーバのディスクを自動的に割り当てる機能を有している点に特徴がある。

30

図26は、実施例4の全体図を示している。複数のサーバ107は、ネットワークインターフェースカード(NIC)112を介してネットワークスイッチ(NW SW)108に接続され、ファイバチャネルアダプタ(FCA)111を介してファイバチャネルスイッチ106に接続されている。また、ファイバチャネルスイッチ106はディスクアレイ装置109にも接続され、サーバ107からアクセスできる。ネットワークスイッチ108は、システムを管理する管理サーバ2601にも接続されている。また、サーバ107にはBMC(Baseboard Management Controller)113が内蔵されており、ネットワークを介して、サーバ107のハードウェアの状態を監視したり、電源を制御したり、リセットすることができる。一般に、BMC113は、サーバ107とは別の電源が供給されており、サーバ107が停止していても、ネットワークを介してBMC113を遠隔操作することができる。

40

【0050】

管理サーバ101は、サーバ107、ネットワークスイッチ108、ファイバチャネルスイッチ106、ディスクアレイ装置109に対し、ネットワークを経由して状態の監視や必要に応じて制御を行う。管理サーバ2601は、サーバ管理機構2602とブートディスク管理機構2603から構成されている。サーバ管理機構2602は、サーバや、サーバに接続されているデバイスを管理する。ブートディスク管理機構2603は、サーバの起動に必要なディスクの管理を行う機構であり、本発明の特徴の一つである。ブートディスク管理機構2603は、セキュリティ設定機構2610から構成されている。セキュリティ機構2606は、ディスクアレイ装置2605内のディスクアレイ管理機構261

50

1を制御する機構であり、より具体的にはセキュリティ機能2606を制御する事でサーバとディスクアレイ装置内のディスク110との関係づけを行う。

【0051】

また、動的ディスク割当機能2607は、本発明の特徴の一つである。動的ディスク割当機能2607は、サーバ107からのディスクアクセス時に、新たなWWNを有するサーバからのアクセスの場合、動的にディスク110を割り当てる機能を有する。本発明の実施例4では、サーバ107はディスクアレイ装置109内にオペレーティングシステムが格納されるケースにおいて、オペレーティングシステムをインストールする前に、サーバ107とディスクアレイ装置109内のディスク110との対応付けを動的に行う。

【0052】

図27は、図26における管理サーバ2601の構成を示している。管理サーバ2601は、サーバ管理機構2602と、ブートディスク管理機構2603から構成されている。サーバ管理機構2602は、サーバの状態監視や制御を行う。例えば、現在稼働しているサーバが正常に稼働しているかといったイベントや、あるいは新たに追加されたサーバのイベントを監視などである。この際、重要になる情報は管理対象となるサーバの把握である。そのために、サーバ管理テーブル301を有している。サーバ管理テーブル301は、現在監視や制御の対象となっているサーバの構成情報や設定情報が格納されている。ブートディスク管理機構2603は、セキュリティ設定機構2610から構成される。セキュリティ設定機構2610は、ディスクアレイ装置2605のセキュリティ機能2607を制御し、サーバとディスクとの対応付けを行う。

【0053】

図28は、ブートディスク管理機構2603の処理フローを示している。ステップ2801は、イベント発生サーバのサーバ番号を取得する。ステップ2802は、ディスク割当確認を行う。これは、ディスクアレイ装置2605の動的ディスク割当機能2607がサーバに対して割り当てたディスクが、正しい対応かどうかを判断する処理である。これは、不当なサーバに対してディスクを割り当てていないか確認する処理である。ステップ2803は、サーバから転送されたWWNとディスクアレイ装置2605が対応づけたディスクと一致しているかどうか検査する。もし、WWNが一致しない場合は、ステップ2804にて割当を即座に解除する。この処理により、動的ディスク割当機能2607を介して、不当なサーバにディスクを割り当てる事を防ぐことができる。

【0054】

図29は、動的ディスク割当機能2607の処理フローを示している。ステップ2901は、アクセスしたサーバが有するWWNがセキュリティ機能2606に登録されたWWNかどうかを判断する。もし、登録されていないWWNを有するサーバからのアクセスであればステップ2902に移行し規程内のWWNかどうかを判断する。あるメーカーが発行するWWNには一定の決まりがあるため、これを利用して特定のメーカーの機器からのアクセスであれば動的ディスク割当を許す判断を行う。規程内のWWNであればステップ2903により新規ディスクを割り当てる。ステップ2904にて、当該WWNと新規に割り当てたディスクとの対応付けを行う。上記処理により、不当なサーバからのアクセス時に、ディスク割当を行う事を防ぐことができる。

【0055】

図30は、実施例4の動作シーケンスを示している。図示するシーケンスは、サーバ3001、ブートディスク管理機構3002、ディスクアレイのセキュリティ機構3003である。3004は、新規サーバのディスクアレイ装置へのアクセスを示している。このアクセスにより、ディスクアレイ装置内のセキュリティ機構3003は、動的にディスクを割り当てる。これにより、他の実施例にくらべ、少ない処理でディスクを割り当てることができる。しかし、複数のサーバから構成される場合、正しいサーバにディスクを割り当てたかどうか確認する必要がある。そのため、インストールされたOS上で稼働するサーバ情報取得エージェントから受け取ったWWNを用いて、新規サーバに対して正しくディスクを割り当てたかどうかを確認する必要がある(3008)。これらの処理により、

10

20

30

40

50

少ない処理で正しくディスクを対応づけることができるようになる。

【産業上の利用可能性】

【0056】

本発明によれば、複数のサーバに対して共通の外部ディスク装置備えて、そこから各サーバのオペレーティングシステムをブートする形態の計算機システムにて、ディスクアレイ装置に備えるセキュリティ機能を使用して他サーバからの更新、改ざん等を防止して安全にオペレーティングシステムのブートをすることができ、またそのための設定に必要な情報を自動的に取得することができる。したがって本発明は共通ディスク装置を用いる計算機システムに採用する効果が大きく、この分野で利用可能性が高い。

【図面の簡単な説明】

10

【0057】

【図1】本発明の実施例1の全体構成図を示す。

【図2】上記実施例のサーバの構成図を示す。

【図3】上記実施例の管理サーバの構成図を示す。

【図4】上記実施例のサーバ管理テーブルを示す。

【図5】上記実施例のセキュリティ機能の構成図を示す。

【図6】上記実施例のセキュリティ機能の設定例を示す。

【図7】上記実施例の本発明の動作シーケンスを示す。

【図8】上記実施例のサーバ管理機構の処理フローを示す。

【図9】上記実施例のブートディスク管理機構の処理フローを示す。

20

【図10】上記実施例の仮想ネットワーク設定機構の処理フローを示す。

【図11】上記実施例の仮想ネットワークの設定例を示す。

【図12】上記実施例のネットワークブート機構の処理フローを示す。

【図13】上記実施例のネットワークブート管理機構の処理フローを示す。

【図14】上記実施例のサーバ情報取得エージェントの処理フローを示す。

【図15】上記実施例のセキュリティ設定機構の処理フローを示す。

【図16】本発明の実施例2の管理サーバの構成図を示す。

【図17】上記実施例のサーバ管理テーブルを示す。

【図18】サーバ情報取得エージェントの処理フローを示す。

【図19】上記実施例のセキュリティ設定機構の処理フローを示す。

30

【図20】上記実施例の動作シーケンスを示す。

【図21】本発明の実施例3の全体構成図を示す。

【図22】上記実施例の管理サーバの構成図を示す。

【図23】上記実施例のストレージ管理テーブルを示す。

【図24】上記実施例のセキュリティ設定機構の処理フローを示す。

【図25】上記実施例の本発明の動作シーケンスを示す。

【図26】本発明の実施例4の全体構成図を示す。

【図27】上記実施例の管理サーバの構成図を示す。

【図28】上記実施例のブートディスク管理機構の処理フローを示す。

【図29】上記実施例の動的ディスク割当て機構の処理フローを示す。

40

【図30】上記実施例の本発明の動作シーケンスを示す。

【符号の説明】

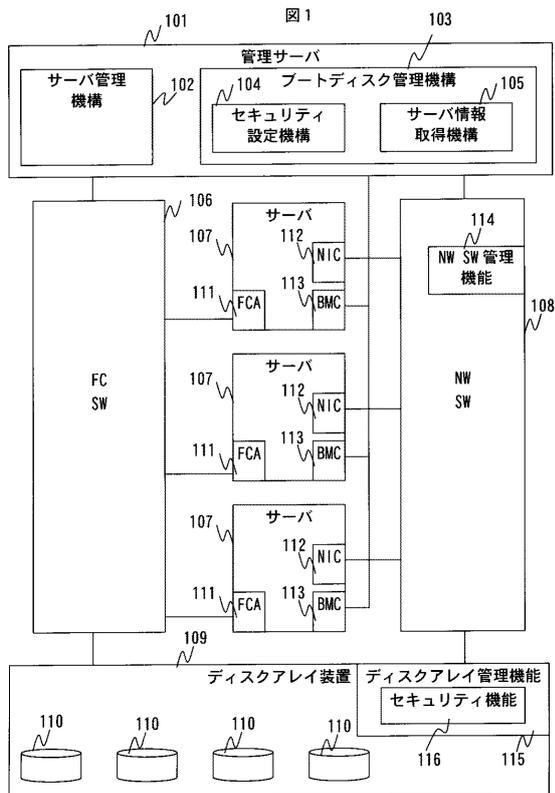
【0058】

- 101 管理サーバ
- 102 サーバ管理機構
- 103 ブートディスク管理機構
- 104 セキュリティ設定機構
- 105 サーバ情報取得機構
- 106 ファイバチャネルスイッチ
- 107 サーバ

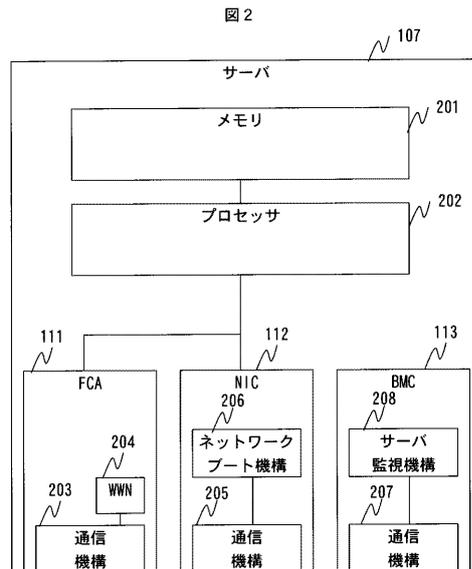
50

- 1 0 8 ネットワークスイッチ
- 1 0 9 ディスクアレイ装置
- 1 1 0 ディスク
- 1 1 1 ファイバチャネルアダプタ
- 1 1 2 ネットワークインターフェースカード
- 1 1 3 B M C
- 1 1 5 ディスクアレイ管理機能
- 1 1 6 セキュリティ機能。

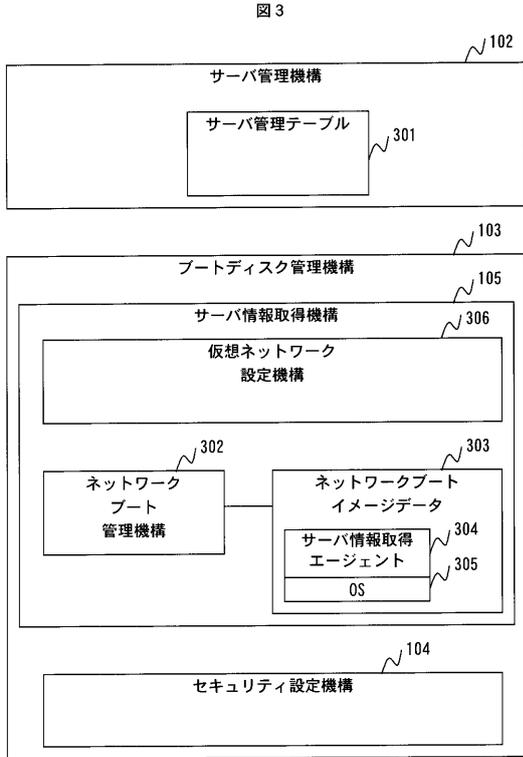
【 図 1 】



【 図 2 】



【図3】



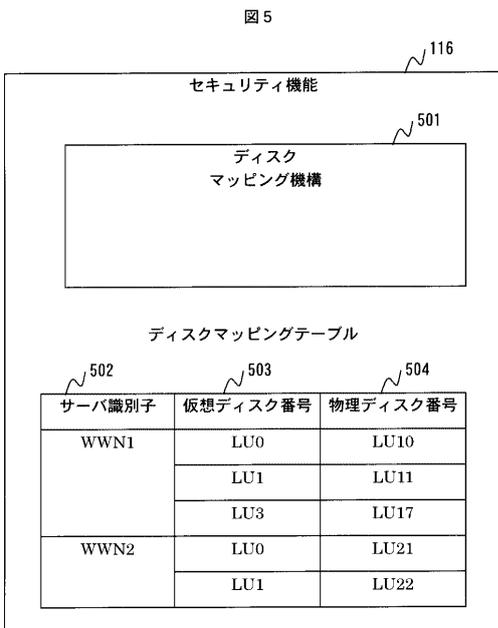
【図4】

図4

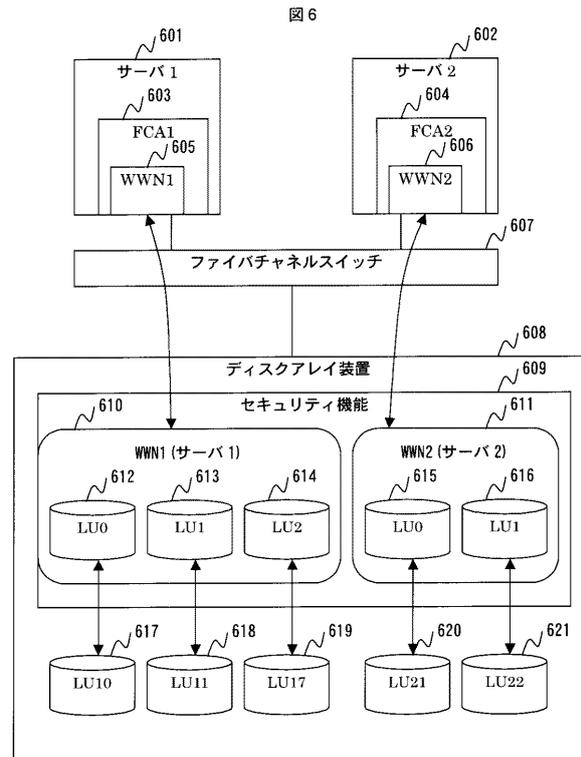
サーバ管理テーブル

401 サーバ識別子	402 ネットワーク接続ポート	403 プロセッサ種別	404 メモリ容量	405 ブートディスク	406 仮想ネットワーク
サーバ1	1	CPU1	1GB	LU1	VLAN1
サーバ2	2	CPU1	1GB	LU0	VLAN1
サーバ3	3	CPU2	2GB	LU0	VLAN2
サーバ4	4	CPU1	2GB	LU2	VLAN3
サーバ5	5	CPU2	1GB	-	-
サーバ6	6	CPU1	4GB	-	-
サーバ7	7	CPU2	1GB	-	-
サーバ8	8	CPU1	4GB	-	-
管理サーバ	10	CPU1	4GB	内蔵ディスク	-

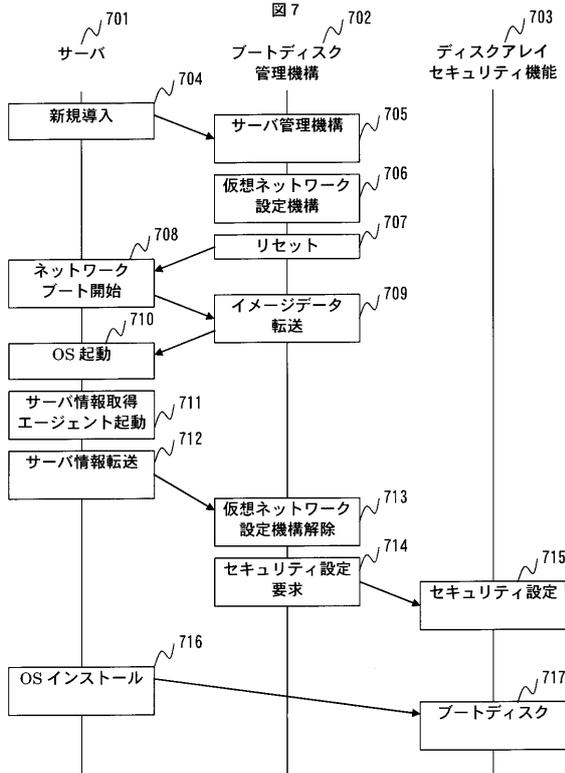
【図5】



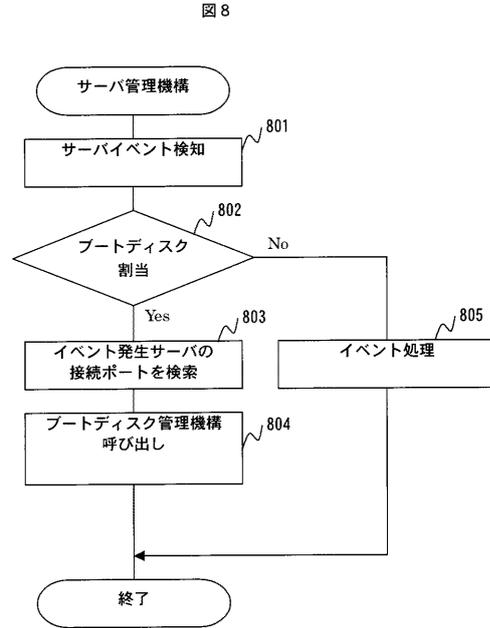
【図6】



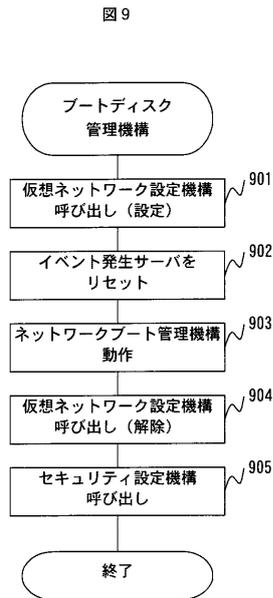
【図7】



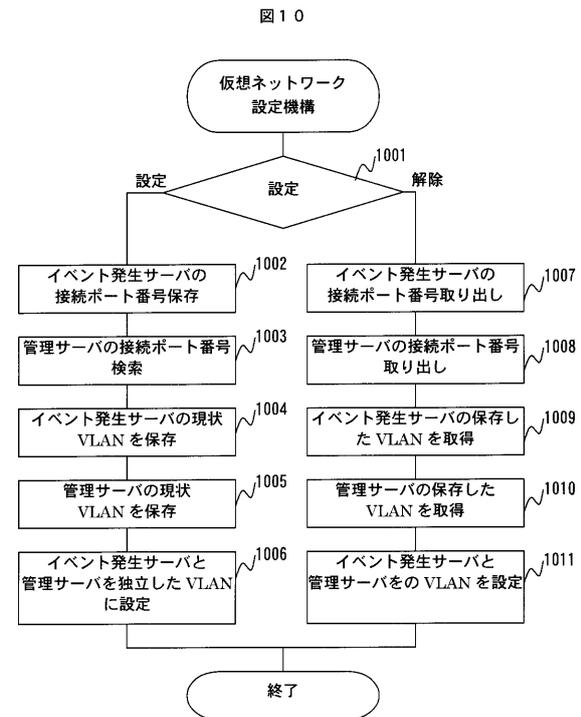
【図8】



【図9】

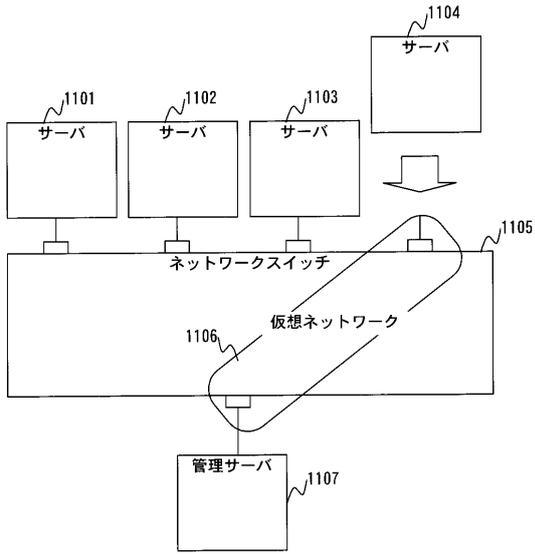


【図10】



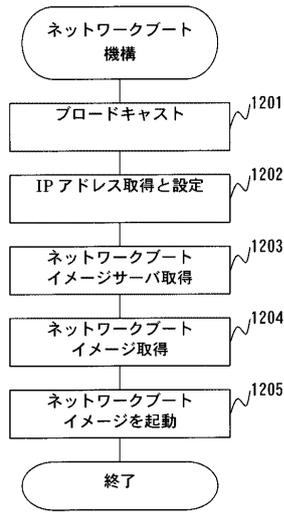
【図 1 1】

図 1 1



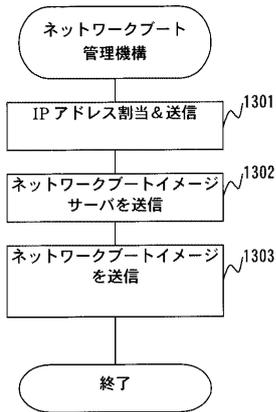
【図 1 2】

図 1 2



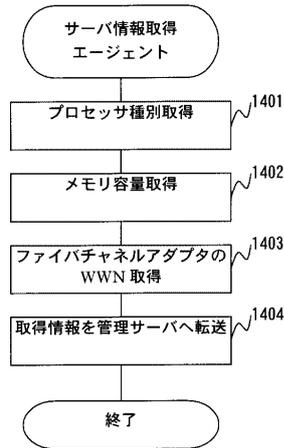
【図 1 3】

図 1 3



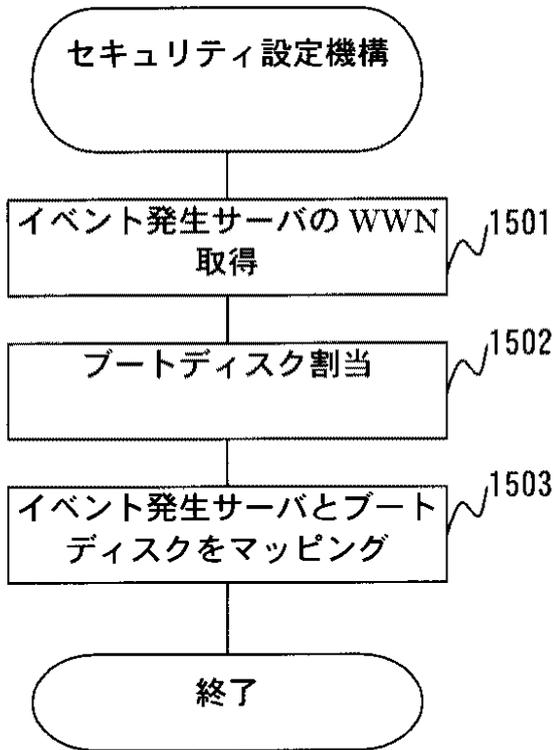
【図 1 4】

図 1 4



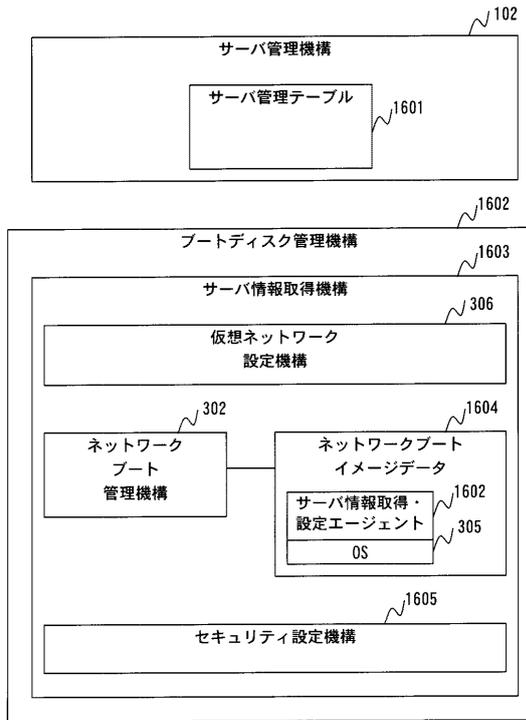
【図15】

図15



【図16】

図16



【図17】

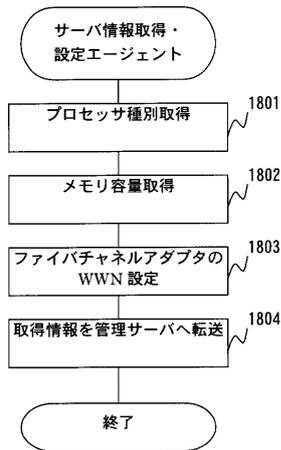
図17

サーバ管理テーブル

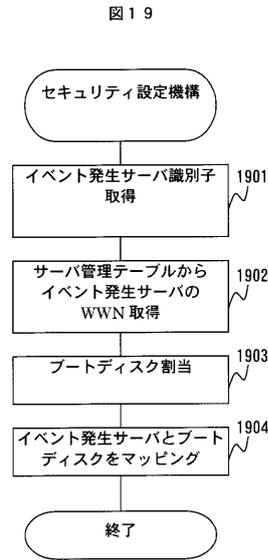
サーバ識別子	ネットワーク接続ポート	プロセッサ種別	メモリ容量	ブートディスク	仮想ネットワーク	設定 WWN
サーバ1	1	CPU1	1GB	LU1	VLAN1	WWN1
サーバ2	2	CPU1	1GB	LU0	VLAN1	WWN2
サーバ3	3	CPU2	2GB	LU0	VLAN2	WWN3
サーバ4	4	CPU1	2GB	LU2	VLAN3	WWN4
サーバ5	5	CPU2	1GB	-	-	WWN5
サーバ6	6	CPU1	4GB	-	-	WWN5
サーバ7	7	CPU2	1GB	-	-	WWN6
サーバ8	8	CPU1	4GB	-	-	WWN7
管理サーバ	10	CPU1	4GB	内蔵ディスク	-	-

【図18】

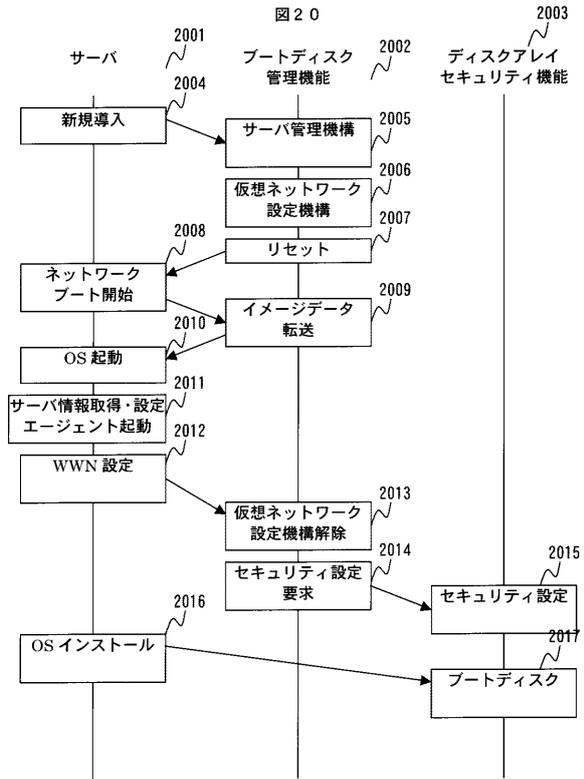
図18



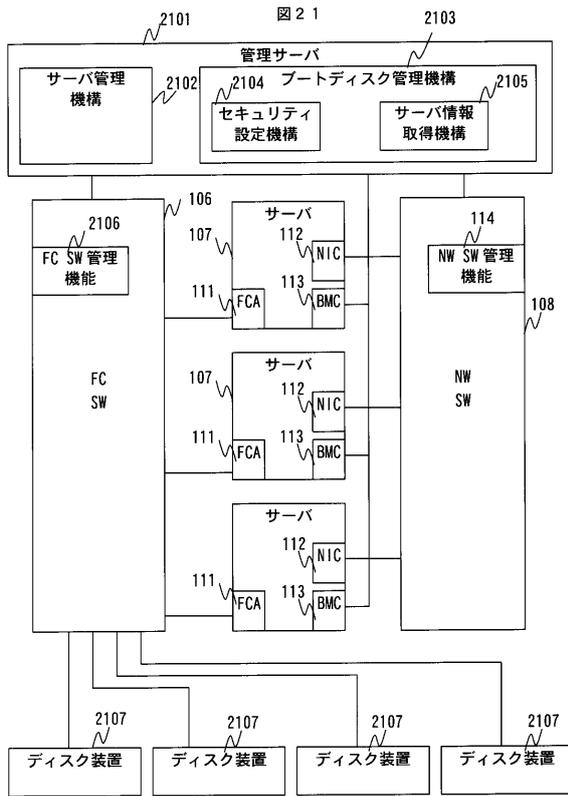
【図19】



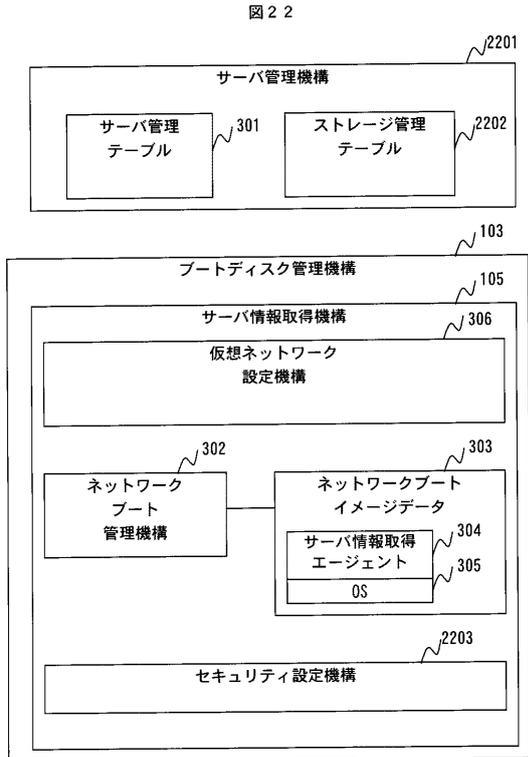
【図20】



【図21】



【図22】



【図 2 3】

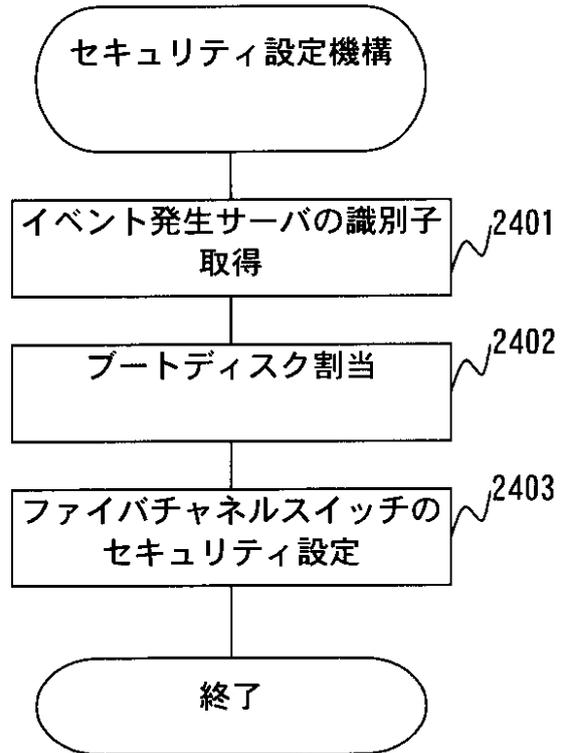
図 2 3

ストレージ管理テーブル

接続装置 識別子	FC スイッチ 接続ポート	装置種別
サーバ 1	1	サーバ
サーバ 2	2	サーバ
サーバ 3	3	サーバ
サーバ 4	4	サーバ
ディスク 1	5	ディスク
ディスク 2	6	ディスク
ディスク 3	7	ディスク
ディスク 4	8	ディスク

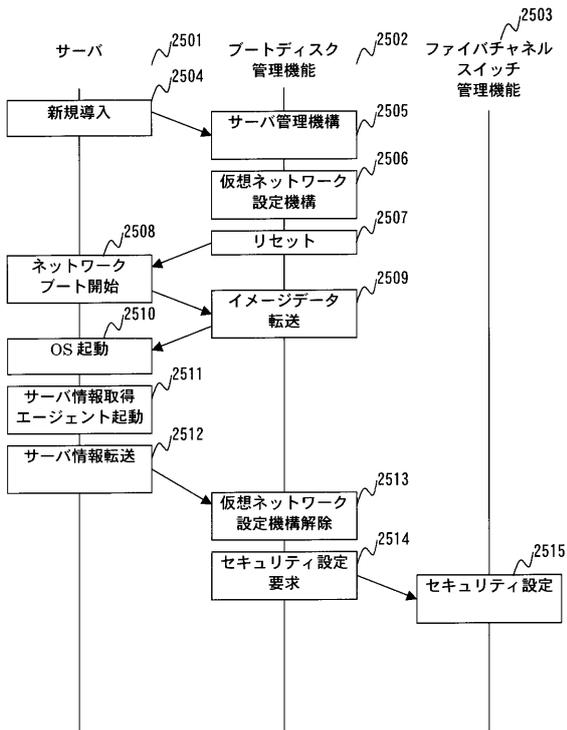
【図 2 4】

図 2 4



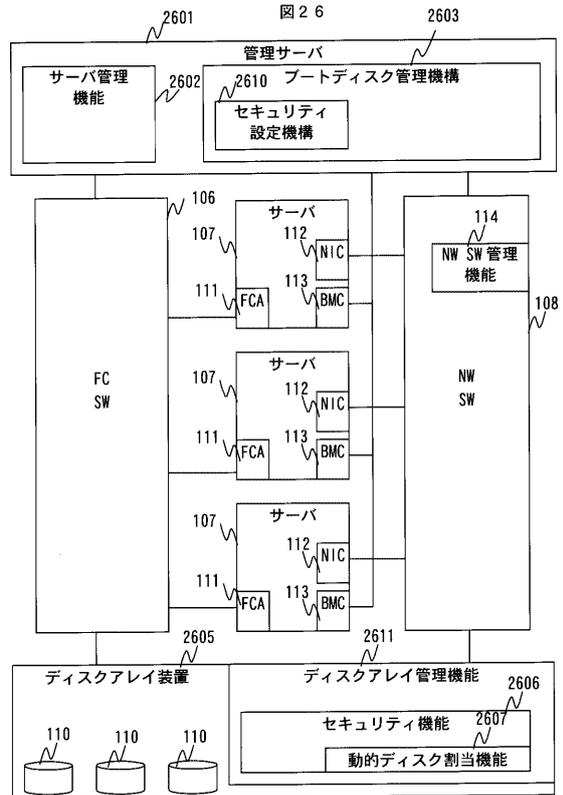
【図 2 5】

図 2 5

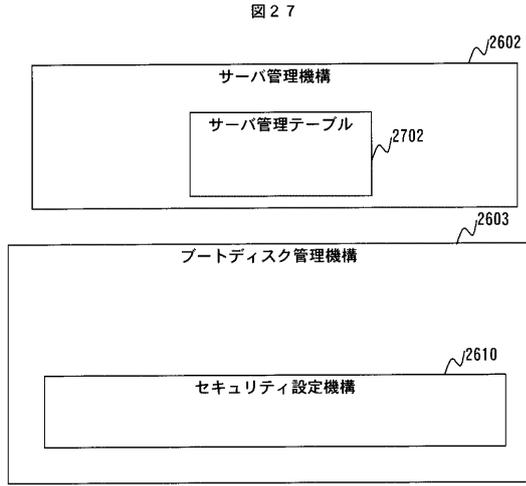


【図 2 6】

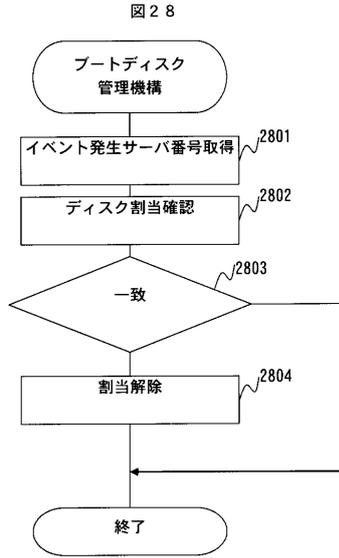
図 2 6



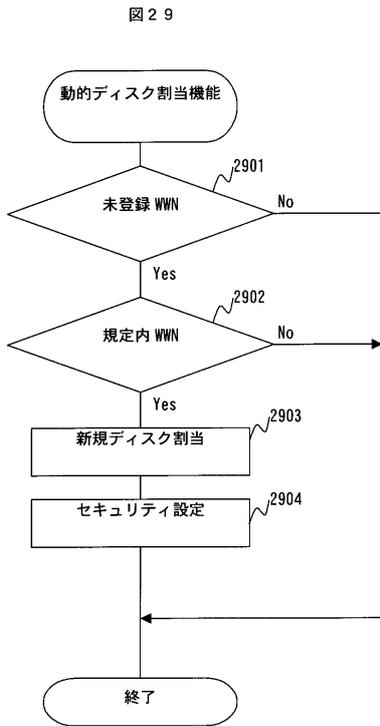
【図 27】



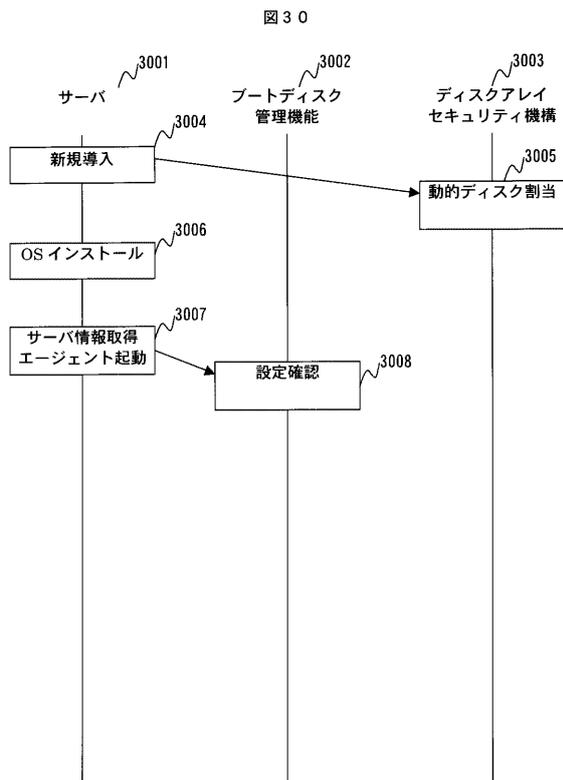
【図 28】



【図 29】



【図 30】



フロントページの続き

審査官 稲垣 良一

- (56)参考文献 特開2001-75853(JP,A)
特開2004-13778(JP,A)
特開2002-149599(JP,A)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)

G 0 6 F	9 / 4 4 5		
G 0 6 F	3 / 0 6		
G 0 6 F	1 2 / 0 0		
G 0 6 F	2 1 / 2 2	-	2 1 / 2 4