

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 特 許 公 報 (B2)

(11) 特許番号

特許第6217302号
(P6217302)

(45) 発行日 平成29年10月25日 (2017.10.25)

(24) 登録日 平成29年10月6日 (2017.10.6)

(51) Int.Cl.

F I

G 0 6 F 3/06 (2006.01)

G 0 6 F 3/06 3 0 4 F

G 0 6 F 12/00 (2006.01)

G 0 6 F 3/06 3 0 1 Z

G 0 6 F 11/16 (2006.01)

G 0 6 F 12/00 5 3 1 M

G 0 6 F 12/00 5 4 5 A

G 0 6 F 11/16 6 1 2

請求項の数 8 (全 36 頁) 最終頁に続く

(21) 出願番号 特願2013-215112 (P2013-215112)

(22) 出願日 平成25年10月15日 (2013.10.15)

(65) 公開番号 特開2015-79311 (P2015-79311A)

(43) 公開日 平成27年4月23日 (2015.4.23)

審査請求日 平成28年7月5日 (2016.7.5)

(73) 特許権者 000005223

富士通株式会社

神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番
1号

(74) 代理人 100089118

弁理士 酒井 宏明

(72) 発明者 新満 勝

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

審査官 桜井 茂行

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 ストレージ管理装置、情報処理システムおよびストレージ管理プログラム

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項 1】

第1のストレージと第2のストレージとの間で交互にデータの格納先が切り替えられるシステムにおける複数のストレージを管理するストレージ管理装置であって、

前記データの格納先が前記第1のストレージである場合に、データをマスタデータとして前記第1のストレージに格納させ、前記マスタデータと等価のデータをバックアップデータとして前記第2のストレージの第1の記憶領域に格納させる管理を行なう第1の管理部と、

前記データの格納先が前記第2のストレージであって、前記第2のストレージに格納された前記バックアップデータを更新する場合に、更新データを、前記バックアップデータを格納する前記第1の記憶領域と独立した前記第2のストレージの第2の記憶領域に格納させる管理と、前記第2の記憶領域に格納された更新データのみを前記第1のストレージおよび前記第2のストレージと異なる第3のストレージに複製させる管理とを行なう第2の管理部と、

を備えることを特徴とするストレージ管理装置。

【請求項 2】

前記第2のストレージから前記第1のストレージに前記データの格納先が切り替えられた場合に、前記第3のストレージに複製された更新データを前記第1のストレージに複製させる管理を行なう第3の管理部

をさらに備えることを特徴とする請求項1に記載のストレージ管理装置。

【請求項 3】

前記データにおける前記マスタデータの保存先、前記バックアップデータの保存先、前記更新データの保存先として、前記第 1 のストレージ、前記第 2 のストレージおよび前記第 3 のストレージを割り当てる割当部

をさらに備えることを特徴とする請求項 1 または請求項 2 に記載のストレージ管理装置。

【請求項 4】

前記ストレージ管理装置は、第 1 のデータセンタと第 2 のデータセンタとの間で交互に移行可能な仮想マシンのデータを格納する複数のストレージを管理し、

前記第 1 の管理部は、

前記第 1 のデータセンタで運用中の前記仮想マシンのデータをマスタデータとして前記第 1 のデータセンタの第 1 のストレージに格納させ、前記マスタデータと等価のデータをバックアップデータとして前記第 2 のデータセンタの第 2 のストレージの第 1 の記憶領域に格納させる管理を行ない、

前記第 2 の管理部は、

前記第 2 のデータセンタで運用中の前記仮想マシンに対して、前記第 1 のデータセンタの前記第 1 のストレージから前記第 2 のデータセンタの前記第 2 のストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、前記第 2 のストレージに格納された前記バックアップデータを更新する更新データを、前記バックアップデータを格納する前記第 1 の記憶領域と独立した前記第 2 のストレージの第 2 の記憶領域に格納させる管理と、前記第 2 の記憶領域に格納された更新データのみを前記第 1 のストレージおよび前記第 2 のストレージと異なる第 3 のストレージに複製させる管理とを行なう

ことを特徴とする請求項 1 または請求項 2 に記載のストレージ管理装置。

【請求項 5】

それぞれのデータセンタの電力コストを算出する算出部と、

前記算出部によって算出されたそれぞれの電力コストに基づいて、前記仮想マシンが運用中のデータセンタの電力コストが、前記仮想マシンが移行された場合の移行先のデータセンタの電力コストより高いか否かを判定する判定部と、をさらに備え、

前記第 2 の管理部は、

前記判定部による判定の結果、前記仮想マシンが運用中のデータセンタの電力コストが、前記仮想マシンが移行された場合の移行先のデータセンタの電力コストより高いと判定された場合に、前記仮想マシンが運用中のデータセンタから前記移行先のデータセンタへ前記仮想マシンのデータの格納先を切り替え、データの格納先が切り替えられた場合に、前記バックアップデータを更新する更新データを、前記バックアップデータを格納する前記第 1 の記憶領域と独立した前記第 2 のストレージの第 2 の記憶領域に格納させる管理と、前記第 2 の記憶領域に格納された更新データのみを前記第 3 のストレージに複製させる管理とを行なう

ことを特徴とする請求項 4 に記載のストレージ管理装置。

【請求項 6】

第 1 のデータセンタおよび第 2 のデータセンタを備える情報処理システムであって、

前記第 1 のデータセンタおよび前記第 2 のデータセンタのうちいずれか 1 つのデータセンタのストレージ管理装置であって、前記第 1 のデータセンタと前記第 2 のデータセンタとの間で交互に移行可能な仮想マシンのデータを格納する複数のストレージを管理するストレージ管理装置は、

前記第 1 のデータセンタで運用中の前記仮想マシンのデータをマスタデータとして前記第 1 のデータセンタの第 1 のストレージに格納させ、前記マスタデータと等価のデータをバックアップデータとして前記第 2 のデータセンタの第 2 のストレージの第 1 の記憶領域に格納させる管理を行なう第 1 の管理部と、

前記第 2 のデータセンタで運用中の前記仮想マシンに対して、前記第 1 のデータセンタの前記第 1 のストレージから前記第 2 のデータセンタの前記第 2 のストレージにデータの

10

20

30

40

50

格納先が切り替えられた場合に、前記第2のストレージに格納された前記バックアップデータを更新する更新データを、前記バックアップデータを格納する前記第1の記憶領域と独立した前記第2のストレージの第2の記憶領域に格納させる管理と、前記第2の記憶領域に格納された更新データのみを前記第1のストレージおよび前記第2のストレージと異なる第3のストレージに複製させる管理とを行なう第2の管理部と、

それぞれのデータセンタの電力コストを算出する算出部と、

前記算出部によって算出されたそれぞれの電力コストに基づいて、前記仮想マシンが運用中のデータセンタの電力コストが、前記仮想マシンが移行された場合の移行先のデータセンタの電力コストより高いか否かを判定する判定部と、を備え、

前記第2の管理部は、

前記判定部による判定の結果、前記仮想マシンが運用中のデータセンタの電力コストが、前記仮想マシンが移行された場合の移行先のデータセンタの電力コストより高いと判定された場合に、前記仮想マシンが運用中のデータセンタから前記移行先のデータセンタへ前記仮想マシンのデータの格納先を切り替え、データの格納先が切り替えられた場合に、前記バックアップデータを更新する更新データを、前記バックアップデータを格納する前記第1の記憶領域と独立した前記第2のストレージの第2の記憶領域に格納させる管理と、前記第2の記憶領域に格納された更新データのみを前記第3のストレージに複製させる管理とを行なう

ことを特徴とする情報処理システム。

【請求項7】

第1のストレージと第2のストレージとの間で交互にデータの格納先が切り替えられるシステムにおける複数のストレージを管理するストレージ管理装置に、

前記データの格納先が前記第1のストレージである場合に、データをマスタデータとして前記第1のストレージに格納させ、前記マスタデータと等価のデータをバックアップデータとして前記第2のストレージの第1の記憶領域に格納させる管理を行ない、

前記データの格納先が前記第2のストレージであって、前記第2のストレージに格納された前記バックアップデータを更新する場合に、更新データを、前記バックアップデータを格納する前記第1の記憶領域と独立した前記第2のストレージの第2の記憶領域に格納させる管理と、前記第2の記憶領域に格納された更新データのみを前記第1のストレージおよび前記第2のストレージと異なる第3のストレージに複製させる管理とを行なう

処理を実行させることを特徴とするストレージ管理プログラム。

【請求項8】

第1のデータセンタと第2のデータセンタとの間で交互に移行可能な仮想マシンのデータを格納する複数のストレージを管理するストレージ管理装置であって、

前記第1のデータセンタで運用中の前記仮想マシンのデータをマスタデータとして前記第1のデータセンタの第1のストレージに格納させ、前記マスタデータと等価のデータをバックアップデータとして前記第2のデータセンタの第2のストレージの第1の記憶領域に格納させる管理を行なう第1の管理部と、

前記第2のデータセンタで運用中の前記仮想マシンに対して、前記第1のデータセンタの前記第1のストレージから前記第2のデータセンタの前記第2のストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、前記第2のストレージに格納された前記バックアップデータを更新する更新データを、前記バックアップデータを格納する前記第1の記憶領域と独立した前記第2のストレージの第2の記憶領域に格納させる管理と、前記第2の記憶領域に格納された更新データのみを前記第1のストレージおよび前記第2のストレージと異なる第3のストレージに複製させる管理とを行なう第2の管理部と、

それぞれのデータセンタの電力コストを算出する算出部と、

前記算出部によって算出されたそれぞれの電力コストに基づいて、前記仮想マシンが運用中のデータセンタの電力コストが、前記仮想マシンが移行された場合の移行先のデータセンタの電力コストより高いか否かを判定する判定部と、を備え、

前記第2の管理部は、

前記判定部による判定の結果、前記仮想マシンが運用中のデータセンタの電力コストが、前記仮想マシンが移行された場合の移行先のデータセンタの電力コストより高いと判定された場合に、前記仮想マシンが運用中のデータセンタから前記移行先のデータセンタへ前記仮想マシンのデータの格納先を切り替え、データの格納先が切り替えられた場合に、前記バックアップデータを更新する更新データを、前記バックアップデータを格納する前記第1の記憶領域と独立した前記第2のストレージの第2の記憶領域に格納させる管理と、前記第2の記憶領域に格納された更新データのみを前記第3のストレージに複製させる管理とを行なう

ことを特徴とするストレージ管理装置。

【発明の詳細な説明】

10

【技術分野】

【0001】

本発明は、ストレージ管理装置などに関する。

【背景技術】

【0002】

近年、物理サーバ上で、仮想マシン（Virtual Machine）を動作させる仮想化技術が利用されている。例えば、データセンタでは、仮想化プログラムを利用して物理サーバ上で仮想マシンを動作させる環境が増加している。この仮想化プログラムは、物理サーバ上で動作する仮想マシンを他のデータセンタの物理サーバ上へ移行する機能がある。かかる仮想マシンの移行は、「マイグレーション」といわれる。

20

【0003】

マイグレーションに関して、データセンタを運用する際に、仮想マシン群の負荷状態により仮想マシンの移行を管理する技術がある（例えば、特許文献1参照）。かかる技術では、例えば、稼働中の仮想マシン数が最も少ない物理サーバで稼働する仮想マシンを停止対象とする。また、負荷の変動が類似したデータセンタが同じ物理サーバ上に集まるように仮想マシンの移行先を制御する。

【先行技術文献】

【特許文献】

【0004】

【特許文献1】特開2006-174609号公報

30

【特許文献2】特開2011-90594号公報

【発明の概要】

【発明が解決しようとする課題】

【0005】

ところで、データセンタには、仮想マシンに対して仮想ディスクが配備される。仮想ディスクは、冗長化が実現されるために、各データセンタで仮想マシンに対して同じ容量を備える。例えば、3個のデータセンタであれば、仮想マシンに対する仮想ディスクの総容量は、仮想マシンに対して3倍の仮想ディスクの容量を備えることになる。

【0006】

しかしながら、仮想マシンに対して3倍の仮想ディスクの容量を備えることになると、仮想マシンのデータの更新に伴い、システム全体の仮想ディスクの総容量が増加してしまうという問題がある。

40

【0007】

1つの側面では、本発明は、仮想マシンに対するストレージの冗長性を保証しつつ、ストレージに記憶されるデータの総容量を削減することを目的とする。

【課題を解決するための手段】

【0008】

本願の開示するストレージ管理装置は、1つの態様において、第1のストレージと第2のストレージとの間でデータの格納先が切り替えられるシステムにおける複数のストレージを管理するストレージ管理装置であって、データをマスタデータとして前記第1のスト

50

レージに保持させ、前記マスタデータと等価のデータをバックアップデータとして前記第2のストレージに保持させる管理を行なう第1の管理部と、前記第1のストレージから前記第2のストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、前記第2のストレージに保持された前記バックアップデータに対する更新データを前記バックアップデータと独立して前記第2のストレージに保持させ、前記更新データを前記第1のストレージおよび前記第2のストレージと異なる第3のストレージに複製させる管理を行なう第2の管理部と、を備える。

【発明の効果】

【0009】

本願の開示するストレージ管理装置の1つの態様によれば、仮想マシンに対するストレージの冗長性を保証しつつ、ストレージに記憶されるデータの総容量を削減することができる。

【図面の簡単な説明】

【0010】

【図1】図1は、実施例に係る情報処理システムのハードウェア構成を示す図である。

【図2A】図2Aは、実施例に係るデータセンタの機能構成を示す図である。

【図2B】図2Bは、実施例に係る管理部の機能構成の一例を示す図である。

【図3A】図3Aは、マスタストレージとバックアップストレージのDCが稼働する場合を示す図である。

【図3B】図3Bは、バックアップストレージとリザーブストレージのDCが稼働する場合を示す図である。

【図3C】図3Cは、マスタストレージとリザーブストレージのDCが稼働する場合を示す図である。

【図4A】図4Aは、マスタストレージからバックアップストレージへVMを移行する場合を示す図である。

【図4B】図4Bは、バックアップストレージからマスタストレージへVMを移行する場合を示す図である。

【図5】図5は、仮想マシンとデータ保存先ボリュームの関係を示す図である。

【図6A】図6Aは、ストレージステータステーブルのデータ構造の一例を示す図である。

【図6B】図6Bは、DC電力ステータステーブルのデータ構造の一例を示す図である。

【図6C】図6Cは、DC基本電力量テーブルのデータ構造の一例を示す図である。

【図7A】図7Aは、実施例に係るDC管理処理のシーケンスを示す図である。

【図7B】図7Bは、実施例に係るDC管理処理のシーケンスを示す図である。

【図7C】図7Cは、実施例に係るDC管理処理のシーケンスを示す図である。

【図7D】図7Dは、実施例に係るDC管理処理のシーケンスを示す図である。

【図8A】図8Aは、導入設定処理のシーケンスを示す図である。

【図8B】図8Bは、導入設定処理のシーケンスを示す図である。

【図8C】図8Cは、導入設定処理のシーケンスを示す図である。

【図8D】図8Dは、導入設定処理のシーケンスを示す図である。

【図9A】図9Aは、DC電力コスト比較処理のシーケンスを示す図である。

【図9B】図9Bは、DC電力コスト比較処理のシーケンスを示す図である。

【図10A】図10Aは、マスタストレージの移行処理のシーケンスを示す図である。

【図10B】図10Bは、マスタストレージの移行処理のシーケンスを示す図である。

【図10C】図10Cは、マスタストレージの移行処理のシーケンスを示す図である。

【図10D】図10Dは、マスタストレージの移行処理のシーケンスを示す図である。

【図11A】図11Aは、バックアップストレージの移行処理のシーケンスを示す図である。

【図11B】図11Bは、バックアップストレージの移行処理のシーケンスを示す図である。

10

20

30

40

50

【図 1 1 C】図 1 1 C は、バックアップストレージの移行処理のシーケンスを示す図である。

【図 1 1 D】図 1 1 D は、バックアップストレージの移行処理のシーケンスを示す図である。

【図 1 1 E】図 1 1 E は、バックアップストレージの移行処理のシーケンスを示す図である。

【図 1 1 F】図 1 1 F は、バックアップストレージの移行処理のシーケンスを示す図である。

【図 1 2】図 1 2 は、D C 管理プログラムを実行する管理サーバのハードウェア構成を示すブロック図である。

10

【発明を実施するための形態】

【0 0 1 1】

以下に、本願の開示するストレージ管理装置、情報処理システムおよびストレージ管理プログラムの実施例を図面に基づいて詳細に説明する。本実施例では、仮想マシンを提供する複数のデータセンタを含む情報処理システムに適用するものとする。なお、本実施例によりこの発明が限定されるものではない。そして、各実施例は、処理内容を矛盾させない範囲で適宜組み合わせることが可能である。

【実施例】

【0 0 1 2】

[実施例に係る情報処理システムの構成]

20

図 1 は、実施例に係る情報処理システムのハードウェア構成を示す図である。図 1 に示すように、情報処理システム 9 は、複数のデータセンタ 1 , 2 , 3 を有する。複数のデータセンタ 1 , 2 , 3 は、それぞれネットワークで接続される。ネットワークは、専用回線であっても良いし、専用回線でなくても良い。情報処理システム 9 は、移行可能な仮想マシン (V M : Virtual Machine) について、データセンタ 1 , 2 , 3 のうち 1 つのデータセンタに搭載される第 1 のストレージと別のデータセンタに搭載される第 2 のストレージとの間でデータの格納先が切り替えられるシステムである。複数のデータセンタ 1 , 2 , 3 は、それぞれ日照時間帯が異なる地域、すなわち同時点で電力コストが異なる地域に設置され、情報処理システム 9 は、例えば、同時点の電力コストに応じて、V M を移行するとともに、V M のデータの格納先を切り替える。なお、実施例では、データセンタ 1 , 2 , 3 は、日照時間帯が異なる地域の例として、それぞれ A 国、B 国、C 国に設置されているものとする。

30

【0 0 1 3】

[データセンタのハードウェア構成]

次に、データセンタ 1 の機能構成を、図 2 A を参照して説明する。図 2 A は、実施例に係るデータセンタの機能構成を示す図である。なお、データセンタ 2 , 3 の機能構成は、データセンタ 1 と同一であるので、データセンタ 2 , 3 の説明を省略する。

【0 0 1 4】

データセンタ 1 は、太陽光発電パネル 1 1、インバータ 1 2、配電盤 1 3、電力量計 1 4、仮想マシン (V M) 運用設備 1 5 および管理サーバ 1 6 を有する。

40

【0 0 1 5】

太陽光発電パネル 1 1 は、太陽光のエネルギーを充電するために用いられるパネルである。すなわち、データセンタ 1 は、太陽光発電パネル 1 1 によって発電された電力を用いて運用する。インバータ 1 2 は、直流電力から交流電力を電氣的に生成する。配電盤 1 3 は、配電の開閉の切り替えを行う。電力量計 1 4 は、電力量を計測する。

【0 0 1 6】

仮想マシン (V M) 運用設備 1 5 は、インフラの基盤を示し、V M を運用させるために用いられる設備である。V M 運用設備 1 5 には、ネットワークスイッチ 1 5 1、物理サーバ 1 5 2 およびストレージ装置 1 5 3 が含まれる。物理サーバ 1 5 2 は、サーバ仮想化プログラムを実行することによって、ハイパーバイザー 1 5 2 a 上で複数の仮想マシン (V

50

M 0 0 1, V M 0 0 2) 1 5 4 を動作させる。

【 0 0 1 7 】

ストレージ装置 1 5 3 は、ストレージコントローラ 1 5 3 a、マスタ格納ボリューム 1 0 1、バックアップ格納ボリューム 1 0 2 およびリザーブ格納ボリューム 1 0 3 を有する。ストレージコントローラ 1 5 3 a は、ストレージであるマスタ格納ボリューム 1 0 1、バックアップ格納ボリューム 1 0 2 およびリザーブ格納ボリューム 1 0 3 を制御する。

【 0 0 1 8 】

マスタ格納ボリューム 1 0 1、バックアップ格納ボリューム 1 0 2 およびリザーブ格納ボリューム 1 0 3 には、ストレージとしての所定の役割が V M 毎に割り当てられる。マスタ格納ボリューム 1 0 1 には、マスタストレージとしての役割が割り当てられる。マスタストレージは、V M の仮想ディスクの記憶領域が割り当てられるストレージである。なお、仮想ディスクのデータは更新可能とする。バックアップ格納ボリューム 1 0 2 には、バックアップストレージとしての役割が割り当てられる。バックアップストレージは、マスタストレージの仮想ディスクのデータを複製した仮想ディスクの記憶領域と、複製後更新された差分データを格納する記憶領域が割り当てられるストレージである。なお、複製した仮想ディスクは更新不可とする。リザーブ格納ボリューム 1 0 3 には、リザーブストレージとしての役割が割り当てられる。リザーブストレージは、仮想ディスクに生じた差分データを格納する記憶領域が割り当てられるストレージのことをいう。すなわち、1 つの V M について、例えば、第 1 のデータセンタのストレージ装置は、マスタストレージとしての役割を担い、第 2 のデータセンタのストレージ装置は、バックアップストレージとしての役割を担い、第 3 のデータセンタのストレージ装置は、リザーブストレージとしての役割を担う。マスタストレージとしての役割を担うデータセンタは、V M を主に利用する拠点である。なお、1 つの V M について、各ストレージに割り当てられる役割は、例えば、システム管理者によって割り当てられる。

【 0 0 1 9 】

管理サーバ 1 6 は、情報処理システム 9 における複数のストレージを管理する。管理サーバ 1 6 は、他の D C 2, 3 の管理サーバ 2 6, 3 6 との間で主従関係を有する。管理サーバ間の主従関係は、予め管理者によって設定される。主の管理サーバは、他の D C の管理サーバへ D C の運用に関わる命令を通知する。従の管理サーバは、命令に応じて D C の構成設備、V M、ストレージ装置のリモートコピーなどの起動および停止を実行する。なお、主従関係の主となる管理サーバは、「リード」というものとする。以降、D C 1 の管理サーバ 1 6 を「リード」として説明する。

【 0 0 2 0 】

管理サーバ 1 6 は、管理部 1 6 1 および記憶部 1 6 2 を有する。管理部 1 6 1 は、導入設定部 1 6 1 a、第 1 の管理部 1 6 1 b、電力コスト比較部 1 6 1 c、第 2 の管理部 1 6 1 d および第 3 の管理部 1 6 1 e を有する。なお、管理サーバ 1 6 は、ストレージ管理装置の一例である。導入設定部 1 6 1 a は、割当部の一例である。電力コスト比較部 1 6 1 c は、算出部および判定部の一例である。

【 0 0 2 1 】

導入設定部 1 6 1 a は、移行可能な V M に対して、あらかじめ、D C 毎に、マスタストレージ、バックアップストレージおよびリザーブストレージとしての役割を割り当てる。例えば、導入設定部 1 6 1 a は、移行可能な V M に対して、マスタストレージとしての役割を担う D C があらかじめ設定されると、バックアップストレージ、リザーブストレージとしての役割を担う各 D C を、日照時間帯に応じて設定する。なお、マスタストレージとしての役割を担う D C は、例えば、システム管理者によって設定される。

【 0 0 2 2 】

第 1 の管理部 1 6 1 b は、データをマスタデータとしてマスタストレージに保持させ、マスタデータと等価のデータをバックアップデータとしてバックアップストレージに保持させる管理を行う。例えば、ある V M に対して、D C 1 がマスタストレージとしての役割、D C 2 がバックアップストレージとしての役割であるとする。D C 1 の管理サーバ 1 6

10

20

30

40

50

は「リード」であるとする。第1の管理部161bは、DC1で運用中のVMのデータをマスタデータとして、DC1のマスタ格納ボリューム101に更新する。そして、第1の管理部161bは、更新したデータをバックアップデータとして、当該VMに対する更新前のデータと等価のデータを有するDC2のバックアップ格納ボリューム202にリモートコピーする。これにより、第1の管理部161bは、マスタ格納ボリューム101およびバックアップ格納ボリューム202のVMに対するデータを冗長化できる。

【0023】

電力コスト比較部161cは、それぞれのDC1, 2, 3の電力コストを算出する。そして、電力コスト比較部161cは、算出したそれぞれの電力コストに基づいて、VMが運用中のDCの電力コストが、VMが移行された場合の移行先のDCの電力コストより高いか否かを判定する。電力コスト比較部161cは、判定の結果、VMが運用中のDCの電力コストが、VMが移行された場合の移行先のDCの電力コストより高いと判定された場合に、以下の処理を行う。すなわち、電力コスト比較部161cは、後述する第2の管理部161dおよび第3の管理部161eに、VMが運用中のDCから移行先のDCへVMのデータの格納先を切り替えさせる。

【0024】

言い換えると、電力コスト比較部161cは、例えば、太陽光の発電量を元に、各DCの電力コストを比較し、電力コストを削減可能なDCを判別する。そして、電力コスト比較部161cは、電力コストの比較結果に基づき、第2の管理部161dおよび第3の管理部161eに、電力コストを削減可能なDCにVMを移行するように制御させる。すなわち、電力コスト比較部161cは、電力コストを削減可能なDCを、VMの運用に活用させるとともに、VMによって更新される更新データ（以降、「差分データ」ともいう）の保存に活用させる。

【0025】

第2の管理部161dは、マスタストレージからバックアップストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、バックアップデータに対する更新データをバックアップデータと独立してバックアップストレージに保持させる管理を行う。また、第2の管理部161dは、更新データをリザーブストレージに複製させる管理を行う。例えば、あるVMに対して、DC1がマスタストレージとしての役割、DC2がバックアップストレージとしての役割、DC3がリザーブストレージとしての役割であるとする。DC1の管理サーバ16は「リード」であるとする。第2の管理部161dは、DC1のマスタ格納ボリューム101からDC2のバックアップ格納ボリューム202にデータの格納先が切り替えられた場合、DC1のVM運用設備15の運用を停止させ、DC1からDC2へVMを移行させる。第2の管理部161dは、DC2のバックアップ格納ボリューム202に対する更新データを差分データとして、バックアップ格納ボリューム202の、バックアップデータと独立した領域に保持させる。そして、第2の管理部161dは、更新データをリザーブデータとして、DC3のリザーブ格納ボリューム303にリモートコピーさせる。これにより、第2の管理部161dは、VMについて、バックアップ格納ボリューム202に更新された更新データ（差分データ）をリザーブ格納ボリューム303に保持するので、差分データを冗長化できる。

【0026】

第3の管理部161eは、バックアップストレージからマスタストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、リザーブストレージに複製された更新データをマスタストレージに複製させる管理を行う。例えば、あるVMに対して、DC1がマスタストレージとしての役割、DC2がバックアップストレージとしての役割、DC3がリザーブストレージとしての役割であるとする。DC1の管理サーバ16は「リード」であるとする。第3の管理部161eは、DC2のバックアップ格納ボリューム202からDC1のマスタ格納ボリューム101にデータの格納先が切り替えられた場合、DC2のVM運用設備25の運用を停止させ、DC2からDC1へ再びVMを移行させる。第3の管理部161eは、リザーブ格納ボリューム303に複製されたリザーブデータをマスタ格納ボリューム

10

20

30

40

50

101にリモートコピーさせる。これにより、第3の管理部161eは、VMの再移行時に、リザーブストレージの差分データだけをマスタ格納ボリューム101にコピーすることで、VMを移行する期間を短縮できる。

【0027】

ここで、管理部161の機能を示す図の一例を、図2Bを参照して説明する。図2Bは、実施例に係る管理部の機能構成の一例を示す図である。図2Bに示すように、管理部161は、DC管理プログラムの実行により実現されるDC管理部161A、コピー制御プログラムの実行により実現されるコピー制御部161Bおよびハイパーバイザー管理プログラムの実行により実現されるハイパーバイザー管理部161Cを有する。DC管理部161Aは、導入設定部161a、第1の管理部161b、電力コスト比較部161c、第2の管理部161dおよび第3の管理部161eの各機能を含む。

10

【0028】

コピー制御部161Bは、DC間のデータのリモートコピーを制御する。コピー制御部161Bは、DC管理部161Aによって呼び出される。ハイパーバイザー管理部161Cは、ハイパーバイザー152aを管理する。ハイパーバイザー管理部161Cは、DC管理部161Aによって呼び出される。DC管理プログラム、コピー制御プログラムおよびハイパーバイザー管理プログラムは、例えば記憶部162に格納される。

【0029】

また、管理サーバ16は、ストレージステータステーブル164、DC電力ステータステーブル165およびDC基本電力量テーブル166を有する。ストレージステータステーブル164は、VMに対する各DCのストレージの役割を記憶する。また、ストレージステータステーブル164は、VMに対する各DCのストレージの稼働状態を記憶する。DC電力ステータステーブル165は、DCの電力コストを算出するために用いられる情報を、DC毎に記憶する。DC基本電力量テーブル166は、物理サーバ数に応じた基本電力量を、DC毎に記憶する。なお、ストレージステータステーブル164、DC電力ステータステーブル165およびDC基本電力量テーブル166のデータ構造の詳細は、後述する。

20

【0030】

ここで、ストレージの役割とVMによって処理されるデータの保存先の関係を、図3A~図3Cを参照して説明する。図3Aは、マスタストレージとバックアップストレージのDCが稼働する場合を示す図である。図3Bは、バックアップストレージとリザーブストレージのDCが稼働する場合を示す図である。図3Cは、マスタストレージとリザーブストレージのDCが稼働する場合を示す図である。各図で示されるVM(A)は、マスタストレージとしての役割を担うA国のDC1で主に利用されるVMであるとする。すなわち、VM(A)について、A国のDC1がマスタストレージであり、B国のDC2がバックアップストレージであり、C国のDC3がリザーブストレージであるとする。なお、A国のDC1の管理サーバ16は「リード」であるとする。

30

【0031】

図3Aに示すように、A国とB国が日照時間帯であるので、A国のDC1およびB国のDC2のVM運用設備15, 25が稼働する。C国は日没時間帯であるので、C国のDC3のVM運用設備35は停止する。A国のDC1で、VM(A)は、I/O(Input/Output)処理を実行し、ストレージ装置153のマスタ格納ボリューム101の仮想ディスクにデータが書き込まれる。そして、管理部161は、書き込まれた更新データをバックアップデータとして、B国のDC2のバックアップ格納ボリューム202の仮想ディスクにリモートコピーする。これにより、マスタ格納ボリューム101およびバックアップ格納ボリューム202のVM(A)についてのデータは、冗長化される。すなわち、マスタストレージの役割を担うA国のDC1がVM(A)を運用し、バックアップストレージの役割を担うB国のDC2が更新されたデータをバックアップデータとして保存する。

40

【0032】

図3Bに示すように、A国は日没時間帯であるので、A国のDC1のVM運用設備15

50

は停止する。B国とC国が日照時間帯であるので、B国のDC2およびC国のDC3のVM運用設備25, 35が稼働する。管理部161は、VM(A)を、A国のDC1からB国のDC2に運用移行させる。運用移行時点では、バックアップ格納ボリューム202のVM(A)についての仮想ディスクは、マスタ格納ボリューム101の仮想ディスクと等価である。そして、B国のDC2で、VM(A)は、I/O処理を実行し、ストレージ装置253のバックアップ格納ボリューム202(ここでは、バックアップ2)にデータが書き込まれる。すなわち、書き込まれた更新データは、差分データとして、バックアップ格納ボリューム202のバックアップ1と別の領域であるバックアップ2に保存される。そして、管理部161は、管理部261を介して、保存された差分データを、C国のDC3のリザーブ格納ボリューム303にリモートコピーする。これにより、VM(A)について、バックアップ格納ボリューム202の差分データおよびリザーブ格納ボリューム303の差分データは、冗長化される。すなわち、バックアップストレージの役割を担うB国のDC2がVMを運用し、リザーブストレージの役割を担うC国のDC3が更新されたデータをリザーブデータとして保存する。

10

【0033】

図3Cに示すように、A国とC国が日照時間帯であるので、A国のDC1およびC国のDC3のVM運用設備15, 35が稼働する。B国は日没時間帯であるので、B国のDC2のVM運用設備25は停止する。管理部161は、VM(A)を、B国のDC2からA国のDC1に運用移行する。運用移行時点では、バックアップ格納ボリューム202のVM(A)についての仮想ディスクは、マスタ格納ボリューム101の仮想ディスクと等価である。そして、A国のDC1で、VM(A)は、I/O処理を実行し、ストレージ装置153のマスタ格納ボリューム101(ここでは、マスタ2)にデータが書き込まれる。すなわち、書き込まれた更新データは、差分データとして、マスタ格納ボリューム101のマスタ1と別の領域であるマスタ2に保存される。そして、管理部161は、書き込まれた更新データを、管理部361を介して、C国のDC3のリザーブ格納ボリューム303にリモートコピーする。これにより、VM(A)について、マスタ格納ボリューム101の差分データおよびリザーブ格納ボリューム303の差分データは、冗長化される。すなわち、マスタストレージの役割を担うA国のDC1がVMを運用し、リザーブストレージの役割を担うC国のDC3が更新されたデータをリザーブデータとして保存する。

20

【0034】

また、VM(A)について、DC間でVMを移行する処理の概要を、図4A～図4Bを参照して説明する。図4Aは、マスタストレージからバックアップストレージへVMを移行する場合を示す図である。図4Bは、バックアップストレージからマスタストレージへVMを移行する場合を示す図である。VM(A)について、A国のDC1がマスタストレージであり、B国のDC2がバックアップストレージであり、C国のDC3がリザーブストレージであるとする。なお、A国のDC1の管理サーバ16は「リード」であるとする。

30

【0035】

図4Aでは、日照時間帯がB国、C国になり、日没時間帯がA国になった場合とする。図4Aに示すように、A国のDC1は、日没時間帯となったので、VM(A)の運用移行を開始する。管理部161は、管理部361を介して、停止中であったC国のDC3のVM運用設備35を起動する(S201)。そして、管理部161は、運用しているVM(A)を停止させる(S202)。すると、VM(A)は、実行していたI/O処理を完了し(S203)、仕掛中の更新データを、B国のDC2のバックアップ格納ボリューム202の仮想ディスクにコピーする(S204)。そして、管理部161は、ネットワークの設定を変更すべく、DNS(Domain Name System)の登録変更をする(S205)。

40

【0036】

続いて、管理部161は、DC間でVM(A)を移行すべく、B国のDC2に対して、VM(A)の起動を通知する(S206)。すると、B国のDC2で、VM(A)は、I/O処理を開始し、ストレージ装置253のバックアップ格納ボリューム202(ここで

50

は、バックアップ２）にデータを書き込む。そして、VM（Ａ）は、書き込んだ更新データを仮想ディスク上のデータの差分データとして、バックアップ格納ボリューム２０２のバックアップ２に保存する。そして、管理部２６１は、保存された差分データについて、Ｃ国のDC３のリザーブ格納ボリューム３０３へリモートコピーを開始（起動）する（Ｓ２０７）。これにより、バックアップストレージの役割を担うＢ国のDC２で、VM（Ａ）の運用が開始される。

【００３７】

その後、Ｂ国のDC２で、VM（Ａ）の運用が開始されると、管理部１６１は、稼働中のＡ国のDC１のVM運用設備１５を停止させる（Ｓ２０８）。この結果、管理部１６１は、運用移行時に、仕掛中の更新データだけをバックアップストレージの仮想ディスクにコピーすることで、VM（Ａ）を移行する期間を短縮できる。

【００３８】

図４Ｂでは、日照時間帯がＡ国、Ｃ国になり、日没時間帯がＢ国になった場合とする。図４Ｂに示すように、Ａ国のDC１は、日照時間帯となったので、Ｂ国のDC２からのVM（Ａ）の運用移行を開始する。管理部１６１は、Ａ国のDC１のVM運用設備１５を起動する（Ｓ２１１）。すると、管理部１６１は、リザーブストレージからマスタストレージへのコピー起動を指示し、管理部３６１は、リザーブデータとして保存された差分データについて、Ａ国のDC１のマスタ格納ボリューム１０１（ここでは、マスタ２）へのリモートコピーを開始（起動）する（Ｓ２１２）。そして、管理部１６１は、Ｂ国のDC２で運用しているVM（Ａ）を停止させる（Ｓ２１３）。すると、Ｂ国のDC２で、VM（Ａ）は、実行していたＩ／Ｏ処理を完了し（Ｓ２１４）、仕掛中の更新データをストレージ装置２５３のバックアップ格納ボリューム２０２（ここでは、バックアップ２）に書き込む。すなわち、書き込まれた更新データは、差分データとして、バックアップ格納ボリューム２０２のバックアップ１と別の領域であるバックアップ２に保存される。

【００３９】

続いて、管理部２６１は、管理部３６１を介して、保存された差分データを、Ｃ国のDC３のストレージ装置３５３のリザーブ格納ボリューム３０３にリモートコピーする（Ｓ２１５）。そして、管理部３６１は、差分データをＡ国のDC１のマスタ格納ボリューム１０１（ここでは、マスタ２）にリモートコピーし、コピーを完了する（Ｓ２１６）。これにより、バックアップストレージの差分データとマスタストレージの差分データは等価になる。

【００４０】

続いて、管理部１６１は、マスタ格納ボリューム１０１（ここでは、マスタ１）の仮想ディスクへマスタ２の差分データを反映する（Ｓ２１７）。そして、管理部１６１は、ネットワークの設定を変更すべく、DNSの登録変更をする（Ｓ２１８）。

【００４１】

続いて、管理部１６１は、DC間でVM（Ａ）を移行させるべく、Ａ国のDC１に対して、VM（Ａ）を起動させる（Ｓ２１９）。すると、Ａ国のDC１で、VM（Ａ）は、Ｉ／Ｏ処理を開始し、ストレージ装置１５３のマスタ格納ボリューム１０１（ここでは、マスタ２）にデータを書き込む。そして、VM（Ａ）は、書き込んだ更新データを仮想ディスク上のデータの差分データとして保存する。そして、管理部１６１は、保存された差分データについて、Ｃ国のDC３のリザーブ格納ボリューム３０３へのリモートコピーを開始（起動）する。これにより、マスタストレージの役割を担うＡ国のDC１で、VM（Ａ）の運用が開始される。

【００４２】

さらに、管理部１６１は、管理部２６１を介して、Ｂ国のDC２のバックアップ１の仮想ディスクへバックアップ２の差分データを反映する（Ｓ２２０）。そして、管理部１６１は、管理部２６１を介して、稼働中のＢ国のDC２のVM運用設備２５を停止する（Ｓ２２１）。これにより、管理部１６１は、運用移行時に、リザーブストレージの差分データだけをマスタストレージの差分データにコピーすることで、VM（Ａ）を移行する期間

を短縮できる。

【 0 0 4 3 】

次に、D C 1 における仮想マシン (V M) と V M によって処理されるデータの保存先ボリュームとの関係を、図 5 を参照して説明する。図 5 は、仮想マシンとデータ保存先ボリュームの関係を示す図である。図 5 では、仮想マシン 1 5 4 には、V M 0 0 1、V M 0 0 2 および V M 0 0 3 があるとして説明する。D C 1 の V M 毎のストレージとしての役割は、V M 0 0 1 についてマスタストレージであり、V M 0 0 2 についてバックアップストレージであり、V M 0 0 3 についてリザーブストレージであるとする。

【 0 0 4 4 】

図 5 に示すように、V M 0 0 1 および V M 0 0 2 が運用中である。V M 0 0 1 は、D C 1 をマスタストレージの役割として使用するので、I / O 処理を実行すると、処理されたデータを、ストレージ装置 1 5 3 のマスタ格納ボリューム 1 0 1 に書き込む。V M 0 0 2 は、D C 1 をバックアップストレージの役割として使用するので、I / O 処理を実行すると、処理されたデータを、ストレージ装置 1 5 3 のバックアップ格納ボリューム 1 0 2 に書き込む。V M 0 0 3 は、D C 1 をリザーブストレージの役割として使用するので、V M 0 0 3 について他の D C 2 で処理されたデータが差分データとしてリザーブ格納ボリューム 1 0 3 に書き込まれる。

【 0 0 4 5 】

次に、ストレージステータステーブル 1 6 4 のデータ構造を、図 6 A を参照して説明する。図 6 A は、ストレージステータステーブルのデータ構造の一例を示す図である。図 6 A に示すように、ストレージステータステーブル 1 6 4 は、ストレージ役割をそれぞれマスタ 1 6 4 b、バックアップ 1 6 4 c、リザーブ 1 6 4 d とする D C 拠点を仮想マシン名 1 6 4 a に対応付けて記憶する。また、ストレージステータステーブル 1 6 4 は、マスタ 1 6 4 e、バックアップ 1 6 4 f、リザーブ 1 6 4 g をストレージ役割とする D C の稼働状態を仮想マシン名 1 6 4 a 毎に記憶する。

【 0 0 4 6 】

一例として、仮想マシン名 1 6 4 a が「 V M 0 0 1 」である場合、ストレージ役割をマスタ 1 6 4 b とする D C 拠点を「日本」、バックアップ 1 6 4 c とする D C 拠点を「ドイツ」、リザーブ 1 6 4 d とする D C 拠点を「アメリカ」と記憶している。そして、マスタ 1 6 4 e をストレージ役割とする D C の稼働状態を「稼働」、バックアップ 1 6 4 f をストレージ役割とする D C の稼働状態を「稼働」、リザーブ 1 6 4 g をストレージ役割とする D C の稼働状態を「停止」と記憶している。

【 0 0 4 7 】

次に、D C 電力ステータステーブル 1 6 5 のデータ構造を、図 6 B を参照して説明する。図 6 B は、D C 電力ステータステーブルのデータ構造の一例を示す図である。図 6 B に示すように、D C 電力ステータステーブル 1 6 5 は、測定値を示す消費電力量 1 6 5 b および発電量 1 6 5 c、V M 登録数 1 6 5 d、電力単価 1 6 5 e、電力コストを示す移行前 1 6 5 f および移行後 1 6 5 g を、D C 名 1 6 5 a に対応付けて記憶する。D C 名 1 6 5 a は、D C の名称を示す。消費電力量 1 6 5 b は、D C 名 1 6 5 a が示す D C で消費された電力量を示す。発電量 1 6 5 c は、D C 名 1 6 5 a が示す D C で発電された発電量を示す。V M 登録数 1 6 5 d は、D C 名 1 6 5 a が示す D C で運用する V M の数を示す。電力単価 1 6 5 e は、D C 名 1 6 5 a が示す D C で電力を使用した場合の単価を示す。移行前 1 6 5 f は、移行前にかかった電力コストを示す。移行後 1 6 5 g は、移行後にかかった電力コストを示す。

【 0 0 4 8 】

一例として、D C 名 1 6 5 a が「日本」である場合、消費電力量 1 6 5 b として「 2 6 0 M W h (megawatt - hour)」、発電量 1 6 5 c として「 2 0 0 M W h」、V M 登録数 1 6 5 d として「 5 0 0」、電力単価 1 6 5 e として「 \$ 1 8 0 / M W h」を記憶している。移行前 1 6 5 f の電力コストとして「 \$ 4 6 8 0 0」、移行後 1 6 5 g の電力コストとして「 --」を記憶している。

10

20

30

40

50

【 0 0 4 9 】

次に、DC基本電力量テーブル166のデータ構造を、図6Cを参照して説明する。図6Cは、DC基本電力量テーブルのデータ構造の一例を示す図である。図6Cに示すように、DC基本電力量テーブル166は、物理サーバの稼働数に応じた基本電力量をDC名166aに対応付けて記憶する。一例として、DC名166aが「日本」である場合、1物理サーバ166bとして「26MW (megawatt)」、2物理サーバ166cとして「31MW」、3物理サーバ166dとして「36MW」、n物理サーバ166nとして「x x MW」を記憶している。

【 0 0 5 0 】

[DC管理処理のシーケンス]

次に、管理サーバ16が「リード」であるとした場合の管理部161によるDC管理処理のシーケンスを、図7A～図7Dを参照して説明する。図7A～図7Dは、実施例に係るDC管理処理のシーケンスを示す図である。なお、図7A～図7Dでは、日本DCをDC1とし、ドイツDCをDC2とし、アメリカDCをDC3として説明する。

【 0 0 5 1 】

日本DC1の管理サーバ16では、管理部161が、ドイツDC2の管理サーバ26およびアメリカDC3の管理サーバ36へ、リードの管理サーバであることを宣言する（ステップS11）。そして、管理部161は、導入設定処理を実行する（ステップS12）。なお、導入設定処理では、仮想マシン「VM001」について、マスタストレージの役割を日本DC1と設定し、バックアップストレージの役割をドイツDC2と設定し、リザーブストレージとしての役割をアメリカDC3と設定したとする。仮想マシン「VM002」について、マスタストレージの役割をアメリカDC3と設定し、バックアップストレージの役割を日本DC1と設定し、リザーブストレージとしての役割をドイツDC2と設定したとする。仮想マシン「VM003」について、マスタストレージの役割をドイツDC2と設定し、バックアップストレージの役割をアメリカDC3と設定し、リザーブストレージとしての役割を日本DC1と設定したとする。導入設定処理の詳細は、後述する。

【 0 0 5 2 】

ここで、日本、ドイツが日照時間帯であり、アメリカが日没時間帯であるとする。すると、管理部161は、日本DC1からドイツDC2へ、仮想ディスクに書き込まれた更新データ、差分データのリモートコピー処理を開始する（ステップS13）。例えば、「VM001」がI/O処理を実行すると、ストレージ装置153のマスタ格納ボリューム101の仮想ディスクにデータが書き込まれる。すると、管理部161は、管理部261を介して、書き込まれた更新データを、ドイツDC2のバックアップ格納ボリューム202の仮想ディスクにリモートコピーする。「VM002」がI/O処理を実行すると、ストレージ装置153のバックアップ格納ボリューム102に差分データとしてデータが書き込まれる。そして、管理部161は、管理部261を介して、書き込まれた差分データを、ドイツDC2のリザーブ格納ボリューム203にリモートコピーする。

【 0 0 5 3 】

そして、管理部161は、ドイツDC2の管理サーバ26に対し、ドイツDC2から日本DC1に対するリモートコピー処理の開始を指示する（ステップS14）。例えば、ドイツDC2で、「VM003」がI/O処理を実行すると、ストレージ装置253のマスタ格納ボリューム201の仮想ディスクにデータが書き込まれる。そして、管理サーバ26の管理部261は、書き込まれた更新データを、日本DC1のバックアップ格納ボリューム102の仮想ディスクにリモートコピーする。

【 0 0 5 4 】

そして、管理部161は、日本DC1で稼働するVM（アメリカDC3のVMを含む）を起動（運用開始）する（ステップS15）。ここでは、日本DC1で稼働するVMは、「VM001」および「VM002」である。そして、管理部161は、ドイツDC2の管理サーバ26に対して、ドイツDC2で稼働するVMの起動を通知する（ステップS15A）。

10

20

30

40

50

【 0 0 5 5 】

ここで、日本が徐々に日没時間帯になり、ドイツおよびアメリカが日照時間帯になるとする。管理部 1 6 1 は、D C の運用に伴う電力コストの比較を開始し（ステップ S 1 6 ）、D C 電力コスト比較処理を実行する（ステップ S 1 7 ）。なお、D C 電力コスト比較処理の詳細は、後述する。

【 0 0 5 6 】

そして、管理部 1 6 1 は、V M を移行する前の稼働中の D C の電力コストが、V M が移行された場合の移行後の D C の電力コストより高いか否かを判定する（ステップ S 1 8 ）。V M を移行する前の稼働中の D C の電力コストが、V M が移行された場合の移行後の D C の電力コストより高くないと判定した場合（ステップ S 1 8 ; N o ）、管理部 1 6 1 は、判定処理を繰り返すべく、ステップ S 1 7 に遷移する。

10

【 0 0 5 7 】

一方、V M を移行する前の稼働中の D C の電力コストが、V M が移行された場合の移行後の D C の電力コストより高いと判定した場合（ステップ S 1 8 ; Y e s ）、管理部 1 6 1 は、V M が移行された場合の移行後の D C に移行処理を開始する。すなわち、管理部 1 6 1 は、アメリカ D C 3 の管理サーバ 3 6 へ、V M 運用設備 3 5 の起動を通知し（ステップ S 1 9 ）、V M などの移行を開始する（ステップ S 2 0 ）。

【 0 0 5 8 】

そして、管理部 1 6 1 は、マスタストレージの移行処理を実行する（ステップ S 2 1 ）。すなわち、管理部 1 6 1 は、V M 運用設備 1 5 が停止される日本 D C 1 のストレージ役割がマスタである V M の移行処理を実行する。そして、管理部 1 6 1 は、バックアップストレージの移行処理を実行する（ステップ S 2 2 ）。すなわち、管理部 1 6 1 は、V M 運用設備 1 5 が停止される日本 D C 1 のストレージ役割がバックアップである V M の移行処理を実行する。なお、マスタストレージの移行処理およびバックアップストレージの移行処理の詳細は、後述する。そして、管理部 1 6 1 は、日本 D C 1 の V M 運用設備 1 5 を停止する（ステップ S 2 3 ）。

20

【 0 0 5 9 】

ここで、ドイツが徐々に日没時間帯になり、アメリカおよび日本が日照時間帯になるとする。管理部 1 6 1 は、D C の運用に伴う電力コストの比較を開始し（ステップ S 2 4 ）、D C 電力コスト比較処理を実行する（ステップ S 2 5 ）。

30

【 0 0 6 0 】

そして、管理部 1 6 1 は、V M を移行する前の稼働中の D C の電力コストが、V M が移行された場合の移行後の D C の電力コストより高いか否かを判定する（ステップ S 2 6 ）。V M を移行する前の稼働中の D C の電力コストが、V M が移行された場合の移行後の D C の電力コストより高くないと判定した場合（ステップ S 2 6 ; N o ）、管理部 1 6 1 は、判定処理を繰り返すべく、ステップ S 2 5 に遷移する。

【 0 0 6 1 】

一方、V M を移行する前の稼働中の D C の電力コストが、V M が移行された場合の移行後の D C の電力コストより高いと判定した場合（ステップ S 2 6 ; Y e s ）、管理部 1 6 1 は、V M が移行された場合の移行後の D C に移行処理を開始する。すなわち、管理部 1 6 1 は、日本 D C 1 の V M 運用設備 1 5 の起動を通知し（ステップ S 2 7 ）、移行開始を通知する（ステップ S 2 8 ）。

40

【 0 0 6 2 】

そして、管理部 1 6 1 は、ドイツ D C 2 に対するマスタストレージの移行処理を実行する（ステップ S 2 9 ）。すなわち、管理部 1 6 1 は、V M 運用設備 2 5 が停止されるドイツ D C 2 のストレージ役割がマスタである V M の移行処理を実行する。そして、管理部 1 6 1 は、バックアップストレージの移行処理を実行する（ステップ S 3 0 ）。すなわち、管理部 1 6 1 は、V M 運用設備 2 5 が停止されるドイツ D C 2 のストレージ役割がバックアップである V M の移行処理を実行する。そして、管理部 1 6 1 は、ドイツ D C 2 の管理サーバ 2 6 へドイツ D C 2 の V M 運用設備 2 5 の停止指示を通知する（ステップ S 3 1 ）

50

。

【 0 0 6 3 】

ここで、アメリカが徐々に日没時間帯になり、日本およびドイツが日照時間帯になるとする。管理部 1 6 1 は、D C の運用に伴う電力コストの比較を開始し（ステップ S 3 2 ）、D C 電力コスト比較処理を実行する（ステップ S 3 3 ）。

【 0 0 6 4 】

そして、管理部 1 6 1 は、V M を移行する前の稼働中の D C の電力コストが、V M が移行された場合の移行後の D C の電力コストより高いか否かを判定する（ステップ S 3 4 ）。V M を移行する前の稼働中の D C の電力コストが、V M が移行された場合の移行後の D C の電力コストより高くないと判定した場合（ステップ S 3 4 ; N o ）、管理部 1 6 1 は、判定処理を繰り返すべく、ステップ S 3 3 に遷移する。

10

【 0 0 6 5 】

一方、V M を移行する前の稼働中の D C の電力コストが、V M が移行された場合の移行後の D C の電力コストより高いと判定した場合（ステップ S 3 4 ; Y e s ）、管理部 1 6 1 は、V M が移行された場合の移行後の D C に移行処理を開始する。すなわち、管理部 1 6 1 は、ドイツ D C 2 の管理サーバ 2 6 へドイツ D C 2 の V M 運用設備 2 5 の起動指示を通知し（ステップ S 3 5 ）、移行開始を通知する（ステップ S 3 6 ）。

【 0 0 6 6 】

そして、管理部 1 6 1 は、アメリカ D C 3 に対するマスタストレージの移行処理を実行する（ステップ S 3 7 ）。すなわち、管理部 1 6 1 は、V M 運用設備 3 5 が停止されるアメリカ D C 3 のストレージ役割がマスタである V M の移行処理を実行する。そして、管理部 1 6 1 は、バックアップストレージの移行処理を実行する（ステップ S 3 8 ）。すなわち、管理部 1 6 1 は、V M 運用設備 3 5 が停止されるアメリカ D C 3 のストレージ役割がバックアップである V M の移行処理を実行する。そして、管理部 1 6 1 は、アメリカ D C 3 の管理サーバ 3 6 へアメリカ D C 3 の V M 運用設備 3 5 の停止指示を通知する（ステップ S 3 9 ）。このように、管理部 1 6 1 は、D C の拠点がそれぞれ日没時間帯になると、D C の移行処理を実行する。

20

【 0 0 6 7 】

[導入設定処理のシーケンス]

次に、管理部 1 6 1 による導入設定処理のシーケンスを、図 8 A ~ 図 8 D を参照して説明する。図 8 A ~ 図 8 D は、導入設定処理のシーケンスを示す図である。なお、図 8 A ~ 図 8 D では、日本 D C を D C 1 とし、ドイツ D C を D C 2 とし、アメリカ D C を D C 3 として説明する。また、図 8 A ~ 図 8 D では、日本 D C 1 の管理サーバ 1 6 がリードであるとする。

30

【 0 0 6 8 】

管理部 1 6 1 は、ストレージステータステーブル 1 6 4 を記憶領域に生成する（ステップ S 4 1 ）。そして、管理部 1 6 1 は、例えばシステム管理者によって入力された V M の名称をストレージステータステーブル 1 6 4 の仮想マシン名 1 6 4 a に登録する。そして、管理部 1 6 1 は、V M 毎に、マスタストレージを設定する（ステップ S 4 2 ）。すなわち、管理部 1 6 1 は、ストレージ役割をマスタストレージとする D C を、V M 毎に設定する。ストレージ役割をマスタストレージとする D C は、V M を主に利用する拠点である。

40

【 0 0 6 9 】

そして、管理部 1 6 1 は、V M 毎に、各 D C のストレージ役割（バックアップ / リザーブ）をストレージステータステーブル 1 6 4 へ反映する（ステップ S 4 3 ）。例えば、仮想マシン名 1 6 4 a に「V M 0 0 1 」、「V M 0 0 2 」、「V M 0 0 3 」が登録されたとする。管理部 1 6 1 は、「V M 0 0 1 」に対して、ストレージ役割をマスタ 1 6 4 b とする D C 拠点を「日本」に設定する。すると、管理部 1 6 1 は、日照の時間順序に応じて、ストレージ役割をバックアップ 1 6 4 c とする D C 拠点を「ドイツ」、ストレージ役割をリザーブ 1 6 4 d とする D C 拠点を「アメリカ」に設定する。同様に、管理部 1 6 1 は、「V M 0 0 2 」に対して、ストレージ役割をマスタ 1 6 4 b とする D C 拠点を「アメリカ

50

」に設定する。すると、管理部 1 6 1 は、日照の時間順序に応じて、ストレージ役割をバックアップ 1 6 4 c とする D C 拠点を「日本」、ストレージ役割をリザーブ 1 6 4 d とする D C 拠点を「ドイツ」に設定する。

【 0 0 7 0 】

続いて、管理部 1 6 1 は、D C 電力ステータステーブル 1 6 5 を記憶領域に生成する（ステップ S 4 4 ）。そして、管理部 1 6 1 は、例えばシステム管理者によって入力された各 D C の電力単価の値を D C 電力ステータステーブル 1 6 5 の電力単価 1 6 5 e に登録する（ステップ S 4 5 ）。

【 0 0 7 1 】

続いて、管理部 1 6 1 は、日本 D C 1 の V M 運用に必要な V M 運用設備 1 5 を起動する（ステップ S 4 6 ）。V M 運用設備 1 5 には、例えば、電源設備、空調設備および物理サーバが含まれる。そして、管理部 1 6 1 は、日本 D C 1 のストレージ装置 1 5 3 ヘマスタストレージの格納ボリューム（マスタ格納ボリューム 1 0 1 ）を作成する（ステップ S 4 7 ）。管理部 1 6 1 は、日本 D C 1 のストレージ装置 1 5 3 ヘバックアップストレージ（仮想ディスク、差分データ）の格納ボリューム（バックアップ格納ボリューム 1 0 2 ）を作成する（ステップ S 4 8 ）。管理部 1 6 1 は、日本 D C 1 のストレージ装置 1 5 3 ヘリザーブストレージ（差分データ）の格納ボリューム（リザーブ格納ボリューム 1 0 3 ）を作成する（ステップ S 4 9 ）。

【 0 0 7 2 】

続いて、管理部 1 6 1 は、ドイツ D C 2 の V M 運用に必要な V M 運用設備 2 5 の起動指示をドイツ D C 2 の管理サーバ 2 6 に通知する（ステップ S 5 0 ）。すると、ドイツ D C 2 の管理サーバ 2 6 では、管理部 2 6 1 が、V M 運用設備 2 5 を起動する（ステップ S 5 1 ）。

【 0 0 7 3 】

そして、管理部 2 6 1 から V M 運用設備 2 5 の起動完了が通知されると、管理部 1 6 1 は、ドイツ D C 2 の管理サーバ 2 6 へ、マスタ、バックアップ、リザーブの格納ボリューム作成を指示する（ステップ S 5 2 ）。すると、管理サーバ 2 6 では、管理部 2 6 1 が、ドイツ D C 2 のストレージ装置 2 5 3 ヘマスタストレージの格納ボリューム（マスタ格納ボリューム 2 0 1 ）を作成する（ステップ S 5 3 ）。管理部 2 6 1 は、ドイツ D C 2 のストレージ装置 2 5 3 ヘバックアップストレージ（仮想ディスク、差分データ）の格納ボリューム（バックアップ格納ボリューム 2 0 2 ）を作成する（ステップ S 5 4 ）。管理部 2 6 1 は、ドイツ D C 2 のストレージ装置 2 5 3 ヘリザーブストレージ（差分データ）の格納ボリューム（リザーブ格納ボリューム 2 0 3 ）を作成する（ステップ S 5 5 ）。そして、管理部 2 6 1 は、リードの管理サーバ 1 6 へ格納ボリュームの作成完了を通知する（ステップ S 5 6 ）。

【 0 0 7 4 】

続いて、管理部 1 6 1 は、アメリカ D C 3 の V M 運用に必要な V M 運用設備 3 5 の起動指示をアメリカ D C 3 の管理サーバ 3 6 に通知する（ステップ S 5 7 ）。すると、アメリカ D C 3 の管理サーバ 3 6 では、管理部 3 6 1 が、V M 運用設備 3 5 を起動する（ステップ S 5 8 ）。

【 0 0 7 5 】

そして、管理部 3 6 1 から V M 運用設備 3 5 の起動完了が通知されると、管理部 1 6 1 は、アメリカ D C 3 の管理サーバ 3 6 へ、マスタ、バックアップ、リザーブの格納ボリューム作成を指示する（ステップ S 5 9 ）。すると、管理サーバ 3 6 では、管理部 3 6 1 が、アメリカ D C 3 のストレージ装置 3 5 3 ヘマスタストレージの格納ボリューム（マスタ格納ボリューム 3 0 1 ）を作成する（ステップ S 6 0 ）。管理部 3 6 1 は、アメリカ D C 3 のストレージ装置 3 5 3 ヘバックアップストレージ（仮想ディスク、差分データ）の格納ボリューム（バックアップ格納ボリューム 3 0 2 ）を作成する（ステップ S 6 1 ）。管理部 3 6 1 は、アメリカ D C 3 のストレージ装置 3 5 3 ヘリザーブストレージ（差分データ）の格納ボリューム（リザーブ格納ボリューム 3 0 3 ）を作成する（ステップ S 6 2 ）

10

20

30

40

50

。そして、管理部 3 6 1 は、リードの管理サーバ 1 6 へ格納ボリュームの作成完了を通知する（ステップ S 6 3 ）。

【 0 0 7 6 】

そして、管理部 1 6 1 は、D C 基本電力量テーブル 1 6 6 を記憶領域に生成する（ステップ S 6 4 ）。そして、管理部 1 6 1 は、物理サーバの稼働数に応じた各 D C の基本電力量を D C 基本電力量テーブル 1 6 6 へ反映する（ステップ S 6 5 ）。例えば、管理部 1 6 1 は、システム管理者によって入力された各 D C の基本電力量を D C 基本電力量テーブル 1 6 6 へ設定する。そして、管理部 1 6 1 は、導入設定処理を終了する。

【 0 0 7 7 】

[D C 電力コスト比較処理のシーケンス]

10

次に、管理部 1 6 1 による D C 電力コスト比較処理のシーケンスを、図 9 A ~ 図 9 B を参照して説明する。図 9 A ~ 図 9 B は、D C 電力コスト比較処理のシーケンスを示す図である。なお、図 9 A ~ 図 9 B では、日本 D C を停止 D C とし、ドイツ D C を継続 D C とし、アメリカ D C を起動 D C として説明する。停止 D C とは、現在稼働中の D C であるが、日没により運用を停止することを意味する。継続 D C とは、現在稼働中の D C であり、運用を継続することを意味する。起動 D C とは、現在停止中の D C であるが、日の出に伴い運用を開始することを意味する。また、図 9 A ~ 図 9 B では、日本 D C の管理サーバ 1 6 がリードであるとする。

【 0 0 7 8 】

管理部 1 6 1 は、停止 D C の電力量計 1 4 から消費電力量を測定し、測定結果と電力単価から停止 D C の電力コストを算出する（ステップ S 7 1 ）。そして、管理部 1 6 1 は、停止 D C の消費電力量 1 6 5 b と電力コスト（移行前 1 6 5 f ）を D C 電力ステータステーブル 1 6 5 へ反映する（ステップ S 7 2 ）。

20

【 0 0 7 9 】

続いて、管理部 1 6 1 は、継続 D C の管理サーバ 2 6 へ、消費電力量と電力コストの算出指示を行う（ステップ S 7 3 ）。継続 D C の管理サーバ 2 6 では、管理部 2 6 1 が、継続 D C の電力量計 2 4 から消費電力量を測定し、測定結果と電力単価から継続 D C の電力コストを算出する（ステップ S 7 4 ）。そして、管理部 2 6 1 は、消費電力量と電力コストをリードの管理サーバ 1 6 へ送信する（ステップ S 7 5 ）。

【 0 0 8 0 】

30

そして、管理サーバ 1 6 の管理部 1 6 1 は、継続 D C の消費電力量 1 6 5 b と電力コスト（移行前 1 6 5 f ）を D C 電力ステータステーブル 1 6 5 へ反映する（ステップ S 7 6 ）。

【 0 0 8 1 】

そして、管理サーバ 1 6 の管理部 1 6 1 は、ストレージステータステーブル 1 6 4 を参照し、各 D C の V M 登録数（マスタストレージ数）をカウントする。そして、管理部 1 6 1 は、カウントしたマスタストレージ数を D C 電力ステータステーブル 1 6 5 の V M 登録数 1 6 5 d へ反映する（ステップ S 7 7 ）。

【 0 0 8 2 】

そして、管理部 1 6 1 は、D C 電力ステータステーブル 1 6 5 および D C 基本電力量テーブル 1 6 6 を参照し、継続 D C で稼働が想定される V M 登録数に応じた電力コストを算出する。そして、管理部 1 6 1 は、D C 電力ステータステーブル 1 6 5 の電力コスト（移行後 1 6 5 g ）へ反映する（ステップ S 7 8 ）。例えば、管理部 1 6 1 は、以下の式（ 1 ）に基づいて、継続 D C の移行後の電力コストを算出する。

40

電力コスト（ \$ ） = { 継続 D C の V M 登録数（マスタ + バックアップ）に応じた基本電力量 - 継続 D C の発電量 } × 継続 D C の電力単価・・・式（ 1 ）

【 0 0 8 3 】

続いて、管理部 1 6 1 は、起動 D C の管理サーバ 3 6 へ起動 D C の発電量の測定指示を行う（ステップ S 7 9 ）。起動 D C の管理サーバ 3 6 では、管理部 3 6 1 が、測定した発電量をリードの管理サーバ 1 6 へ送信する（ステップ S 8 0 ）。そして、管理サーバ 1 6

50

の管理部 1 6 1 は、起動 D C の発電量を D C 電力ステータステーブル 1 6 5 の発電量 1 6 5 c へ反映する（ステップ S 8 1）。

【 0 0 8 4 】

そして、管理部 1 6 1 は、D C 電力ステータステーブル 1 6 5 および D C 基本電力量テーブル 1 6 6 を参照し、起動 D C で稼働が想定される V M 登録数に応じた電力コストを算出する。そして、管理部 1 6 1 は、D C 電力ステータステーブル 1 6 5 の電力コスト（移行後 1 6 5 g）へ反映する（ステップ S 8 2）。例えば、管理部 1 6 1 は、以下の式（2）に基づいて、起動 D C の移行後の電力コストを算出する。

電力コスト（\$）＝{ 起動 D C の V M 登録数（マスタ＋バックアップ）に応じた基本電力量 - 起動 D C の発電量 } × 起動 D C の電力単価・・・式（2）

10

【 0 0 8 5 】

そして、管理部 1 6 1 は、D C 電力ステータステーブル 1 6 5 を参照し、移行前電力コストおよび移行後電力コストを算出する（ステップ S 8 3）。例えば、管理部 1 6 1 は、移行前電力コストとして、D C 電力ステータステーブル 1 6 5 の移行前 1 6 5 f の各電力コストを加算する。管理部 1 6 1 は、移行後電力コストとして、D C 電力ステータステーブル 1 6 5 の移行後 1 6 5 g の各電力コストを加算する。

【 0 0 8 6 】

そして、管理部 1 6 1 は、算出した、移行前電力コストおよび移行後電力コストを戻して、D C 電力コスト比較処理を終了する。

【 0 0 8 7 】

20

〔 マスタストレージの移行処理のシーケンス 〕

次に、管理部 1 6 1 によるマスタストレージの移行処理のシーケンスを、図 1 0 A ～図 1 0 D を参照して説明する。図 1 0 A ～図 1 0 D は、マスタストレージの移行処理のシーケンスを示す図である。なお、図 1 0 A ～図 1 0 D では、一例として、V M 運用設備が停止される日本 D C のストレージ役割がマスタである V M の移行処理について説明する。したがって、日本 D C を停止 D C とし、ドイツ D C を継続 D C とし、アメリカ D C を起動 D C として説明する。ここで、停止 D C とは、現在稼働中の D C であるが、日没により運用を停止することを意味する。継続 D C とは、現在稼働中の D C であり、運用を継続することを意味する。起動 D C とは、現在停止中の D C であるが、日の出に伴い運用を開始することを意味する。また、図 1 0 A ～図 1 0 D では、日本 D C の管理サーバ 1 6 がリードであるとする。また、説明の便宜上、対象 V M は 1 つであるとし、この V M について、日本 D C がマスタストレージの役割を担い、ドイツ D C がバックアップストレージの役割を担い、アメリカ D C がリザーブストレージの役割を担うものとする。

30

【 0 0 8 8 】

管理部 1 6 1 は、継続 D C の管理サーバ 2 6 へバックアップストレージ（バックアップ格納ボリューム 2 0 2）のリモートコピー起動を通知する（ステップ S 9 1）。すると、継続 D C の管理サーバ 2 6 では、管理部 2 6 1 が、起動 D C の管理サーバ 3 6 へリザーブストレージ（リザーブ格納ボリューム 3 0 3）の初期化を通知する（ステップ S 9 2）。

【 0 0 8 9 】

起動 D C の管理サーバ 3 6 では、管理部 3 6 1 が、ストレージ装置 3 5 3 へリザーブストレージに割り当てたリザーブ格納ボリューム 3 0 3 のフォーマットを指示する（ステップ S 9 3）。すると、ストレージ装置 3 5 3 は、ストレージ格納ボリューム 3 0 3 のフォーマットを実行する（ステップ S 9 4）。そして、管理サーバ 3 6 は、継続 D C の管理サーバ 2 6 へリザーブ格納ボリューム 3 0 3 のフォーマット完了を通知する（ステップ S 9 5）。

40

【 0 0 9 0 】

継続 D C の管理サーバ 2 6 では、管理部 2 6 1 が、リードの管理サーバ 1 6 へリモートコピーの準備完了を通知する（ステップ S 9 6）。

【 0 0 9 1 】

リードの管理サーバ 1 6 では、管理部 1 6 1 が、ハイパーバイザー 1 5 2 a の管理プロ

50

グラム（以下、HV管理ソフト）を介して、停止DCをマスタストレージに定義したVMを停止する（ステップS97）。HV管理ソフトは、一例として、ハイパーバイザー管理プログラム161Cである。例えば、管理部161は、マスタストレージとして定義された停止DCのVMを、ストレージステータステーブル164を参照して取得する。そして、管理部161は、停止DCについて、ストレージステータステーブル164のVMに対応する稼働状態164eを、「稼働」から「停止」に変更する（ステップS98）。

【0092】

続いて、管理部161は、停止DCのマスタストレージから継続DCのバックアップストレージへのリモートコピー完了を監視する（ステップS99）。すなわち、管理部161は、仕掛中の更新データを、継続DC国のバックアップ格納ボリューム202の仮想ディスクへリモートコピーし、リモートコピーの完了を監視する。そして、継続DCのストレージ装置253は、マスタストレージからのリモートコピーが完了すると、リモートコピーの完了を通知する（ステップS100）。

【0093】

続いて、管理部161は、継続DCの管理サーバ26へバックアップストレージを割り当てたVMの起動を通知する（ステップS101）。すなわち、管理部161は、DC間でVMを移行させる。

【0094】

継続DCの管理サーバ26では、管理部261が、停止DCから移行するVMの仮想ディスクについて、設定変更をHV管理ソフトへ通知する（ステップS102）。例えば、管理部261は、HV管理ソフトへ、差分データを保存するボリュームを生成するように依頼する。すなわち、管理部261は、移行するVMのI/O処理について、バックアップ格納ボリューム202の既存の仮想ディスクを更新しないで、バックアップ格納ボリューム202の別のボリュームへ保存する。

【0095】

そして、管理部261は、バックアップストレージ（継続DC）からリザーブストレージ（起動DC）へリモートコピーを開始する（ステップS103）。そして、ストレージ装置253は、リモートコピーを実行（開始）するとともに（ステップS104）、管理部261にリモートコピー開始を通知する（ステップS105）。管理部261は、停止DCから移行するVMである対象VMの差分データ（スナップショット）の作成をHV管理ソフトへ指示する（ステップS106）。

【0096】

そして、管理部261は、対象VMの差分データ（スナップショット）をバックアップストレージへ保存する（ステップS107）。すなわち、対象VMにおけるデータの更新は、差分ディスクへ反映される。対象VMの差分データがバックアップストレージへ保存されると、ストレージ装置253は、バックアップストレージ（継続DC）からリザーブストレージ（起動DC）のリモートコピーを実行する（ステップS108）。

【0097】

続いて、管理部261は、停止DCから移行するVMの起動をHV管理ソフトへ指示する（ステップS109）。そして、管理部261は、リードの管理サーバ16へ停止DCから移行したVMが起動されたことを通知する（ステップS110）。

【0098】

すると、リードの管理サーバ16では、管理部161が、継続DCについて、ストレージステータステーブル164のVMに対応する稼働状態164eを、「停止」から「稼働」に変更する（ステップS111）。そして、管理部161は、マスタストレージの移行処理を終了する。

【0099】

[バックアップストレージの移行処理のシーケンス]

次に、管理部161によるバックアップストレージの移行処理のシーケンスを、図11A～図11Fを参照して説明する。図11A～図11Fは、バックアップストレージの移

10

20

30

40

50

行処理のシーケンスを示す図である。なお、図 1 1 A ~ 図 1 1 F では、一例として、V M 運用設備が停止される日本 D C のストレージ役割がバックアップである V M の移行処理について説明する。したがって、日本 D C を起動 D C とし、ドイツ D C を停止 D C とし、アメリカ D C を継続 D C とし説明する。停止 D C とは、現在稼働中の D C であるが、日没により運用を停止することを意味する。継続 D C とは、現在稼働中の D C であり、運用を継続することを意味する。起動 D C とは、現在停止中の D C であるが、日の出に伴い運用を開始することを意味する。また、図 1 1 A ~ 図 1 1 F では、日本 D C の管理サーバ 1 6 がリードであるとする。また、説明の便宜上、対象 V M は 1 つであるとし、この V M について、日本 D C がマスタストレージの役割を担い、ドイツ D C がバックアップストレージの役割を担い、アメリカ D C がリザーブストレージの役割を担うものとする。

10

【 0 1 0 0 】

ストレージ装置 2 5 3 は、バックアップストレージ（停止 D C ）からリザーブストレージ（継続 D C ）へのリモートコピーを継続して実行している（ステップ S 1 2 1 ）。

【 0 1 0 1 】

管理部 1 6 1 は、継続 D C の管理サーバ 3 6 へリザーブストレージ（リザーブ格納ボリューム 3 0 3 ）からマスタストレージ（起動 D C ）へのリレーコピーの起動を指示する（ステップ S 1 2 2 ）。ここでいう「リレーコピー」とは、リモートコピーの中でも特に、リザーブストレージからマスタストレージへ差分データをリモートコピーすることという。

【 0 1 0 2 】

20

継続 D C の管理サーバ 3 6 では、管理部 3 6 1 が、リザーブストレージ（継続 D C ）からマスタストレージ（起動 D C ）へリレーコピーを開始する（ステップ S 1 2 3 ）。そして、ストレージ装置 3 5 3 は、リレーコピーを開始（実行）するとともに（ステップ S 1 2 4 ）、管理部 3 6 1 にリレーコピー開始を通知する（ステップ S 1 2 5 ）。そして、管理部 3 6 1 は、リードの管理サーバ 1 6 へリレーコピーの開始を通知する（ステップ S 1 2 6 ）。

【 0 1 0 3 】

リードの管理サーバ 1 6 では、管理部 1 6 1 が、ハイパーバイザー 1 5 2 a の管理プログラム（以下、H V 管理ソフト）の実行により、停止 D C にバックアップストレージを割り当てた V M の停止を指示する（ステップ S 1 2 7 ）。例えば、管理部 1 6 1 は、バックアップストレージとして定義された停止 D C の V M を、ストレージステータステーブル 1 6 4 を参照して取得する。そして、管理部 1 6 1 は、停止 D C について、ストレージステータステーブル 1 6 4 の V M に対応する稼働状態 1 6 4 e を、「稼働」から「停止」に変更する（ステップ S 1 2 8 ）。

30

【 0 1 0 4 】

そして、管理部 1 6 1 は、バックアップストレージ（停止 D C ）からリザーブストレージ（継続 D C ）のリモートコピー完了を指示する（ステップ S 1 2 9 ）。すなわち、管理部 1 6 1 は、停止 D C の管理サーバ 2 6 へ、仕掛中のデータの最終データの更新を指示する。そして、停止 D C の管理サーバ 2 6 では、管理部 2 6 1 が、バックアップストレージ（停止 D C ）とリザーブストレージ（継続 D C ）間のリモートコピー完了をストレージ装置 2 5 3 に指示する（ステップ S 1 3 0 ）。

40

【 0 1 0 5 】

そして、ストレージ装置 2 5 3 は、バックアップストレージ（停止 D C ）からリザーブストレージ（継続 D C ）へのリモートコピーを実行（最終）する（ステップ S 1 3 1 ）。この結果、継続 D C のストレージ装置 3 5 3 は、リモートコピーされたデータを、リザーブストレージ（継続 D C ）からマスタストレージ（起動 D C ）へリレーコピーする。

【 0 1 0 6 】

そして、ストレージ装置 2 5 3 は、リモートコピーの実行が完了すると、リモートコピーの完了を管理サーバ 2 6 へ通知する（ステップ S 1 3 2 ）。これにより、停止 D C で V M が停止された後のバックアップストレージの差分データとリザーブストレージの差分デ

50

ータとは等価になる。そして管理サーバ26は、リードの管理サーバ16へバックアップストレージ（停止DC）とリザーブストレージ（継続DC）間のリモートコピーの完了を通知する（ステップS133）。

【0107】

続いて、管理部161は、リザーブストレージ（継続DC）からマスタストレージ（起動DC）へのリレーコピー完了を監視する（ステップS134）。すなわち、管理部161は、バックアップストレージからリザーブストレージへリモートコピーされた仕掛中の更新データについて、リレーコピーの完了を監視する。

【0108】

継続DCの管理サーバ36では、管理部361が、リザーブストレージ（継続DC）とマスタストレージ（起動DC）間のリレーコピーを継続し（ステップS135）、ストレージ装置353は、リレーコピーを実行する（ステップS136）。その後、ストレージ装置353は、リレーコピーの完了を管理サーバ36に通知する（ステップS137）。これにより、停止DCでVMが停止された後のバックアップストレージの差分データとマスタストレージの差分データとは等価になる。そして、管理部361は、リードの管理サーバ16へリザーブストレージ（継続DC）とマスタストレージ（起動DC）間のリレーコピーの完了を通知する（ステップS138）。

【0109】

続いて、リードの管理サーバ16では、管理部161が、HV管理ソフトに対し、マスタストレージの仮想ディスクへ対象VMの差分データを反映するように指示する（ステップS139）。すなわち、HV管理ソフトは、マスタストレージの仮想ディスクであってバックアップストレージに保存された仮想ディスクと冗長である仮想ディスクへリレーコピーされた差分データを反映する。

【0110】

リードの管理サーバ16では、管理部161は、停止DCから移行するVMの仮想ディスクについて、差分データを保存する仮想ディスクの設定変更をHV管理ソフトへ通知する（ステップS140）。例えば、管理部161は、HV管理ソフトへ、差分データを保存するボリュームを生成するように依頼する。すなわち、管理部161は、移行するVMのI/O処理について、マスタ格納ボリューム101の既存の仮想ディスクを更新しないで、新たに生成されたマスタストレージの別ボリュームへ保存する。

【0111】

そして、管理部161は、マスタストレージ（起動DC）からリザーブストレージ（継続DC）へ対象ボリューム（差分データのみ）のリモートコピーを起動する（ステップS141）。そして、ストレージ装置153は、リモートコピーを開始（実行）するとともに（ステップS142）、リードの管理サーバ16へリモートコピー開始を通知する（ステップS143）。管理サーバ16では、管理部161が、HV管理ソフトに対し、停止DCから移行するVMである対象VMの差分データ（スナップショット）の作成を指示する（ステップS144）。

【0112】

続いて、管理部161は、停止DCから移行するVMの起動をHV管理ソフトへ指示する（ステップS145）。そして、管理部161は、起動DCについて、ストレージステータステーブル164のVMに対応する稼働状態164eを、「停止」から「稼働」に変更する（ステップS146）。

【0113】

続いて、管理部161は、停止DCの管理サーバ26へ運用移行するVMの仮想ディスクへ差分データを反映するように指示する（ステップS147）。そして、停止DCの管理サーバ26では、管理部261が、HV管理ソフトに対し、バックアップストレージの仮想ディスクへ対象VMの差分データを反映するように指示する（ステップS148）。これにより、バックアップストレージの仮想ディスクは、マスタストレージの仮想ディスクと同等になる。

10

20

30

40

50

【 0 1 1 4 】

[実施例の効果]

上記実施例によれば、管理サーバ 16 は、データをマスタデータとしてマスタストレージに保持させ、マスタデータと等価のデータをバックアップデータとしてバックアップストレージに保持させる管理を行なう。また、管理サーバ 16 は、マスタストレージからバックアップストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、バックアップストレージに保持されたバックアップデータに対する更新データをバックアップデータと独立してバックアップストレージに保持させる。そして、管理サーバ 16 は、更新データをマスタストレージおよびバックアップストレージと異なるリザーブストレージに複製させる管理を行なう。かかる構成によれば、管理サーバ 16 は、マスタストレージからバックアップストレージにデータの格納先が切り替えられた場合でも、切り替えられた格納先に更新された更新データだけを差分データとして別のストレージに保持させる。この結果、管理サーバ 16 は、データの冗長性を保証しつつ、データの総容量を削減できる。すなわち、管理サーバ 16 は、3 個のストレージに対して、同じ容量のデータを保持しなくても、データの冗長性を保証できる。

10

【 0 1 1 5 】

また、上記実施例によれば、管理サーバ 16 は、バックアップストレージからマスタストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、リザーブストレージに複製された更新データをマスタストレージに複製させる管理を行なう。かかる構成によれば、管理サーバ 16 は、バックアップストレージからマスタストレージにデータの格納先が切り替えられた場合でも、リザーブストレージに複製された更新データだけをマスタストレージに複製させる。この結果、管理サーバ 16 は、バックアップストレージとマスタストレージのデータの冗長性を保証することができ、さらに、データの総容量を削減できる。

20

【 0 1 1 6 】

また、上記実施例によれば、管理サーバ 16 は、移行可能な VM にあらかじめ割り当てられたマスタストレージ、バックアップストレージおよびリザーブストレージに対する、VM のデータを管理する。かかる構成によれば、管理サーバ 16 は、移行可能な VM にそれぞれのストレージが割り当てられれば、VM のデータの冗長性を保証することができ、さらに、データの総容量を削減することが可能となる。

30

【 0 1 1 7 】

また、上記実施例によれば、管理サーバ 16 は、移行可能な複数の VM に対して、あらかじめ、マスタストレージ、バックアップストレージおよびリザーブストレージを割り当てる。かかる構成によれば、管理サーバ 16 は、VM のデータの冗長性を保証し、さらに、データの総容量を削減することが可能となる。

30

【 0 1 1 8 】

また、上記実施例によれば、管理サーバ 16 は、第 1 の DC 1 で運用中の VM のデータをマスタデータとして DC 1 のマスタストレージに保持させる。そして、管理サーバ 16 は、マスタデータと等価のデータをバックアップデータとして DC 2 のバックアップストレージに保持させる管理を行う。また、管理サーバ 16 は、DC 2 で運用中の VM に対して、マスタストレージからバックアップストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、バックアップストレージに保持されたバックアップデータに対する更新データをバックアップデータと独立してバックアップストレージに保持させる。そして、管理サーバ 16 は、更新データをマスタストレージおよびバックアップストレージと異なるリザーブストレージに複製させる管理を行なう。かかる構成によれば、管理サーバ 16 は、マスタストレージからバックアップストレージにデータの格納先が切り替えられた場合でも、切り替えられた格納先に更新された更新データだけを差分データとして別のストレージに保持させる。この結果、管理サーバ 16 は、DC 1、2、3 の VM に対するデータの冗長性を保証しつつ、DC 1、2、3 のデータの総容量を削減できる。すなわち、管理サーバ 16 は、DC 1、2、3 の 3 個のストレージに対して、同じ容量のデータを保持しなくても、データの冗長性を保証できる。

40

50

【 0 1 1 9 】

また、上記実施例によれば、管理サーバ 16 は、それぞれの DC の電力コストを算出する。管理サーバ 16 は、算出されたそれぞれの電力コストに基づいて、VM が運用中の DC の電力コストが、VM が移行された場合の移行先の VM の電力コストより高いか否かを判定する。そして、管理サーバ 16 は、判定の結果、VM が運用中の DC の電力コストが、VM が移行された場合の移行先の DC の電力コストより高いと判定された場合に、VM が運用中の DC から移行先の DC へ VM のデータの格納先を切り替える。そして、管理サーバ 16 は、データの格納先が切り替えられた場合に、バックアップデータに対する更新データをバックアップデータと独立してバックアップストレージに保持させ、更新データをリザーブストレージに複製させる管理を行なう。かかる構成によれば、管理サーバ 16 は、それぞれの DC のうち電力コストの低い DC へ VM のデータの格納先を切り替えるので、全体の電力コストを削減できる。

10

【 0 1 2 0 】

[その他]

なお、実施例では、情報処理システム 9 は、複数のデータセンタを備え、複数のデータセンタは、それぞれ A 国、B 国、C 国に設置されているとして説明した。しかしながら、情報処理システム 9 は、これに限定されない。すなわち、複数のデータセンタは、同じ国に設置されているものとしても良く、それぞれ日照時間帯が異なる地域、すなわち同時点で電力コストが異なる地域に設置されていれば良い。

20

【 0 1 2 1 】

また、実施例では、管理部 161 は、DC 間での VM の移行に応じてデータの格納先が切り替えられる場合に、DC 間でデータを管理する。すなわち、第 1 の管理部 161 b は、DC 1 で運用中の VM のデータをマスタデータとして、DC 1 のマスタ格納ボリューム 101 に更新する。そして、第 1 の管理部 161 b は、更新したデータをバックアップデータとして、当該 VM に対する更新前のデータと等価のデータを有する DC 2 のバックアップ格納ボリューム 202 にリモートコピーする。そして、第 2 の管理部 161 d は、DC 1 のマスタ格納ボリューム 101 から DC 2 のバックアップ格納ボリューム 202 にデータの格納先が切り替えられた場合、DC 1 の VM 運用設備 15 の運用を停止させ、DC 1 から DC 2 へ VM を移行させる。そして、第 2 の管理部 161 d は、DC 2 のバックアップ格納ボリューム 202 に対する更新データを差分データとして、バックアップ格納ボリューム 202 の、バックアップデータと独立した領域に保持させる。そして、第 2 の管理部 161 d は、更新データをリザーブデータとして、DC 3 のリザーブ格納ボリューム 303 にリモートコピーさせる。しかしながら、管理部 161 は、これに限定されず、DC 間での VM の移行に応じなくても、所定の条件でデータの格納先が切り替えられる場合に、データを管理するとしても良い。すなわち、第 1 の管理部 161 b は、ホストからアクセスされたデータをマスタデータとして、ストレージ装置 153 のマスタ格納ボリューム 101 に更新する。そして、第 1 の管理部 161 b は、更新したデータをバックアップデータとして、更新前のデータと等価のデータを有する同じストレージ装置 153 のバックアップ格納ボリューム 102 にコピーする。そして、第 2 の管理部 161 d は、所定の条件でマスタ格納ボリューム 101 からバックアップ格納ボリューム 102 にデータの格納先が切り替えられた場合、バックアップ格納ボリューム 102 に対する更新データを差分データとして、バックアップ格納ボリューム 102 の、バックアップデータと独立した領域に保持させる。そして、第 2 の管理部 161 d は、更新データをリザーブデータとして、同じストレージ装置 153 のリザーブ格納ボリューム 103 にリモートコピーさせる。これにより、管理サーバ 16 は、データの冗長性を保証しつつ、データの総容量を削減することができる。すなわち、管理サーバ 16 は、3 個のストレージに対して、同じ容量のデータを保持しなくても、データの冗長性を保証できる。

30

40

【 0 1 2 2 】

また、図示したデータセンタ 1 の各構成要素は、必ずしも物理的に図示の如く構成されていることを要しない。すなわち、データセンタ 1 の分散・統合の具体的態様は図示のも

50

のに限られず、その全部または一部を、各種の負荷や使用状況などに応じて、任意の単位で機能的または物理的に分散・統合して構成することができる。例えば、第1の管理部161b、第2の管理部161dおよび第3の管理部161eを1個の管理部に統合しても良い。また、第2の管理部161dを、VMを移行させる移行管理部と、更新データをバックアップストレージに保持させる保持管理部と、更新データをリザーブストレージに複製させる複製管理部に分散しても良い。データセンタ2, 3もデータセンタ1と同様である。

【0123】

なお、実施例では、管理サーバ16が有する機能をソフトウェアによって実現することで、同様の機能を有する管理部161を得ることができる。そこで、以下では、図2Aに示した管理サーバ16と同様の機能を実現するDC管理プログラムを実行するコンピュータの一例を説明する。図12は、DC管理プログラムを実行する管理サーバの一例を示す図である。

10

【0124】

図12に示すように、管理サーバ200は、各種演算処理を実行するCPU203と、ユーザからのデータの入力を受け付ける入力装置215と、表示装置209を制御する表示制御部207とを有する。また、管理サーバ200は、記憶媒体からプログラムなどを読取るドライブ装置213と、ネットワークを介してストレージ装置153や他のコンピュータとの間でデータの授受を行う通信制御部217とを有する。また、管理サーバ200は、各種情報を一時記憶するメモリ201と、HDD205を有する。そして、メモリ201、CPU203、HDD205、表示制御部207、ドライブ装置213、入力装置215、通信制御部217は、バス219で接続されている。

20

【0125】

ドライブ装置213は、例えばリムーバブルディスク211などの可搬型記憶媒体用の装置である。HDD205は、DC管理プログラム205a、コピー制御プログラム205b、ハイパーバイザープログラム205cおよびDC管理関連情報205dを記憶する。

【0126】

CPU203は、DC管理プログラム205a、コピー制御プログラム205bおよびハイパーバイザープログラム205cを読み出して、メモリ201に展開し、プロセスとして実行する。かかるプロセスは、管理部161の各機能部に対応する。DC管理関連情報205dは、ストレージステータステーブル164、DC電力ステータステーブル165およびDC基本電力量テーブル166に対応する。そして、例えばリムーバブルディスク211が、ストレージステータステーブル164などの各情報を記憶する。

30

【0127】

なお、DC管理プログラム205a、コピー制御プログラム205bおよびハイパーバイザープログラム205cについては、必ずしも最初からHDD205に記憶させておかなくても良い。例えば、管理サーバ200に挿入されるフレキシブルディスク(FD)、CD-ROM、DVDディスク、光磁気ディスク、ICカードなどの「可搬用の物理媒体」に当該プログラムを記憶させておく。そして、管理サーバ200がこれらからDC管理プログラム205a、コピー制御プログラム205bおよびハイパーバイザープログラム205cを読み出して実行するようにしても良い。

40

【0128】

以上の実施例を含む実施形態に関し、さらに以下の付記を開示する。

【0129】

(付記1) 第1のストレージと第2のストレージとの間でデータの格納先が切り替えられるシステムにおける複数のストレージを管理するストレージ管理装置であって、

データをマスタデータとして前記第1のストレージに保持させ、前記マスタデータと等価のデータをバックアップデータとして前記第2のストレージに保持させる管理を行なう第1の管理部と、

50

前記第 1 のストレージから前記第 2 のストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、前記第 2 のストレージに保持された前記バックアップデータに対する更新データを前記バックアップデータと独立して前記第 2 のストレージに保持させ、前記更新データを前記第 1 のストレージおよび前記第 2 のストレージと異なる第 3 のストレージに複製させる管理を行なう第 2 の管理部と、

を備えることを特徴とするストレージ管理装置。

【0130】

(付記 2) 前記第 2 のストレージから前記第 1 のストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、前記第 3 のストレージに複製された更新データを前記第 1 のストレージに複製させる管理を行なう第 3 の管理部

10

をさらに備えることを特徴とする付記 1 に記載のストレージ管理装置。

【0131】

(付記 3) 前記データにおける前記マスタデータの保存先、前記バックアップデータの保存先、前記更新データの保存先として、前記第 1 のストレージ、前記第 2 のストレージおよび前記第 3 のストレージを割り当てる割当部

をさらに備えることを特徴とする付記 1 または付記 2 に記載のストレージ管理装置。

【0132】

(付記 4) 前記ストレージ管理装置は、第 1 のデータセンタと第 2 のデータセンタ間で移行可能な仮想マシンのデータを格納する複数のストレージを管理し、

前記第 1 の管理部は、

20

前記第 1 のデータセンタで運用中の前記仮想マシンのデータをマスタデータとして前記第 1 のデータセンタの第 1 のストレージに保持させ、前記マスタデータと等価のデータをバックアップデータとして前記第 2 のデータセンタの第 2 のストレージに保持させる管理を行ない、

前記第 2 の管理部は、

前記第 2 のデータセンタで運用中の前記仮想マシンに対して、前記第 1 のストレージから前記第 2 のストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、前記第 2 のストレージに保持された前記バックアップデータに対する更新データを前記バックアップデータと独立して前記第 2 のストレージに保持させ、前記更新データを前記第 1 のストレージおよび前記第 2 のストレージと異なる第 3 のストレージに複製させる管理を行なう

30

ことを特徴とする付記 1 または付記 2 に記載のストレージ管理装置。

【0133】

(付記 5) 移行可能な複数の仮想マシンのデータにおける前記マスタデータの保存先、前記バックアップデータの保存先、前記更新データの保存先として、前記第 1 のストレージ、前記第 2 のストレージおよび前記第 3 のストレージを割り当てる割当部

をさらに備えることを特徴とする付記 4 に記載のストレージ管理装置。

【0134】

(付記 6) それぞれのデータセンタの電力コストを算出する算出部と、

前記算出部によって算出されたそれぞれの電力コストに基づいて、前記仮想マシンが運用中のデータセンタの電力コストが、前記仮想マシンが移行された場合の移行先のデータセンタの電力コストより高いか否かを判定する判定部と、をさらに備え、

40

前記第 2 の管理部は、

前記判定部による判定の結果、前記仮想マシンが運用中のデータセンタの電力コストが、前記仮想マシンが移行された場合の移行先のデータセンタの電力コストより高いと判定された場合に、前記仮想マシンが運用中のデータセンタから前記移行先のデータセンタへ前記仮想マシンのデータの格納先を切り替え、データの格納先が切り替えられた場合に、前記バックアップデータに対する更新データを前記バックアップデータと独立して前記第 2 のストレージに保持させ、前記更新データを前記第 3 のストレージに複製させる管理を行なう

ことを特徴とする付記 4 または付記 5 に記載のストレージ管理装置。

50

【 0 1 3 5 】

(付記 7) 第 1 のデータセンタおよび第 2 のデータセンタを備える情報処理システムであって、

前記第 1 のデータセンタおよび前記第 2 のデータセンタのうちいずれか 1 つのデータセンタのストレージ管理装置であって、前記第 1 のデータセンタと前記第 2 のデータセンタ間で移行可能な仮想マシンのデータを格納する複数のストレージを管理するストレージ管理装置は、

前記第 1 のデータセンタで運用中の前記仮想マシンのデータをマスタデータとして前記第 1 のデータセンタの第 1 のストレージに保持させ、前記マスタデータと等価のデータをバックアップデータとして前記第 2 のデータセンタの第 2 のストレージに保持させる管理を行なう第 1 の管理部と、

10

前記第 2 のデータセンタで運用中の前記仮想マシンに対して、前記第 1 のストレージから前記第 2 のストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、前記第 2 のストレージに保持された前記バックアップデータに対する更新データを前記バックアップデータと独立して前記第 2 のストレージに保持させ、前記更新データを前記第 1 のストレージおよび前記第 2 のストレージと異なる第 3 のストレージに複製させる管理を行なう第 2 の管理部と、

を備えることを特徴とする情報処理システム。

【 0 1 3 6 】

(付記 8) 第 1 のストレージと第 2 のストレージとの間でデータの格納先が切り替えられるシステムにおける複数のストレージを管理するストレージ管理装置に、

20

データをマスタデータとして前記第 1 のストレージに保持させ、前記マスタデータと等価のデータをバックアップデータとして前記第 2 のストレージに保持させる管理を行ない、

前記第 1 のストレージから前記第 2 のストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、前記第 2 のストレージに保持された前記バックアップデータに対する更新データを前記バックアップデータと独立して前記第 2 のストレージに保持させ、前記更新データを前記第 1 のストレージおよび前記第 2 のストレージと異なる第 3 のストレージに複製させる管理を行なう

処理を実行させることを特徴とするストレージ管理プログラム。

30

【 0 1 3 7 】

(付記 9) 第 1 のストレージと第 2 のストレージとの間でデータの格納先が切り替えられるシステムにおける複数のストレージを管理するストレージ管理装置が、

データをマスタデータとして前記第 1 のストレージに保持させ、前記マスタデータと等価のデータをバックアップデータとして前記第 2 のストレージに保持させる管理を行ない、

前記第 1 のストレージから前記第 2 のストレージにデータの格納先が切り替えられた場合に、前記第 2 のストレージに保持された前記バックアップデータに対する更新データを前記バックアップデータと独立して前記第 2 のストレージに保持させ、前記更新データを前記第 1 のストレージおよび前記第 2 のストレージと異なる第 3 のストレージに複製させる管理を行なう、

40

処理を実行することを特徴とするストレージ管理方法。

【 符号の説明 】

【 0 1 3 8 】

1 , 2 , 3 データセンタ

9 情報処理システム

1 1 太陽光発電パネル

1 2 インバータ

1 3 配電盤

1 4 電力量計

50

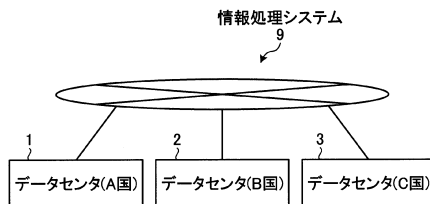
- 1 5 仮想マシン (V M) 運用設備
- 1 5 1 ネットワークスイッチ
- 1 5 2 物理サーバ
- 1 5 2 a サーバ仮想化プログラム (ハイパーバイザー)
- 1 5 3 ストレージ装置
- 1 5 3 a ストレージコントローラ
- 1 0 1 マスタ格納ボリューム
- 1 0 2 バックアップ格納ボリューム
- 1 0 3 リザーブ格納ボリューム
- 1 5 4 仮想マシン (V M)
- 1 6 管理サーバ
- 1 6 1 管理部
- 1 6 1 a 導入設定部
- 1 6 1 b 第 1 の管理部
- 1 6 1 c 電力コスト比較部
- 1 6 1 d 第 2 の管理部
- 1 6 1 e 第 3 の管理部
- 1 6 2 記憶部
- 1 6 4 ストレージステータステーブル
- 1 6 5 D C 電力ステータステーブル
- 1 6 6 D C 基本電力量テーブル

10

20

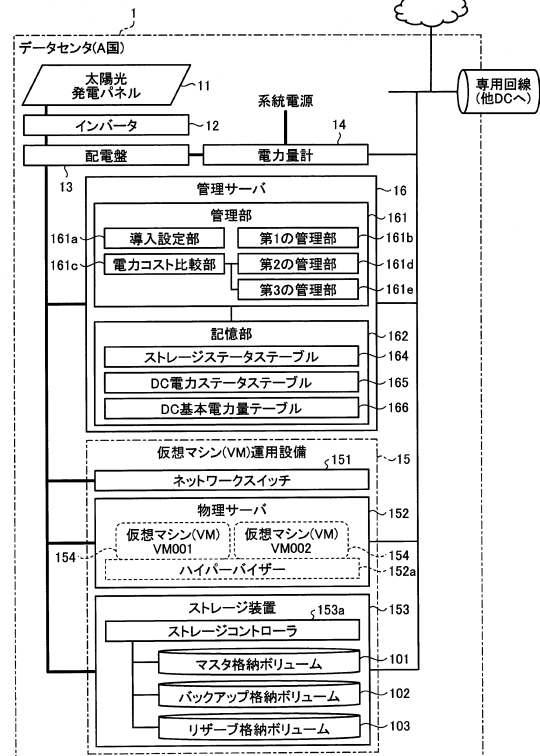
【図 1】

実施例に係る情報処理システムのハードウェア構成を示す図



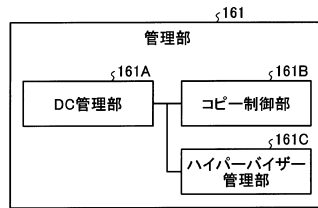
【図 2 A】

実施例に係るデータセンタの機能構成を示す図



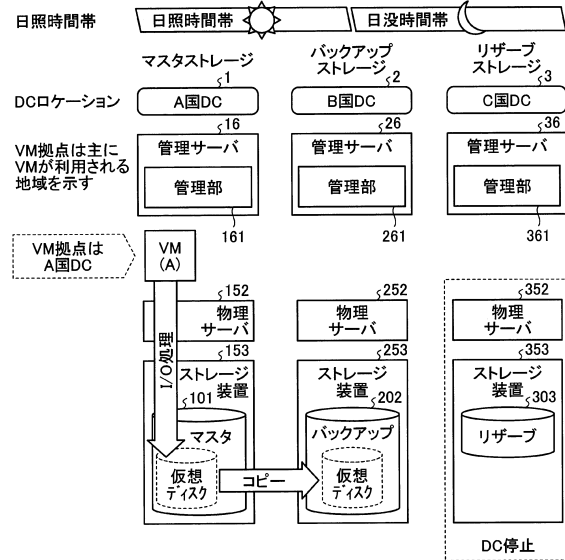
【図 2 B】

実施例に係る管理部の機能構成の一例を示す図



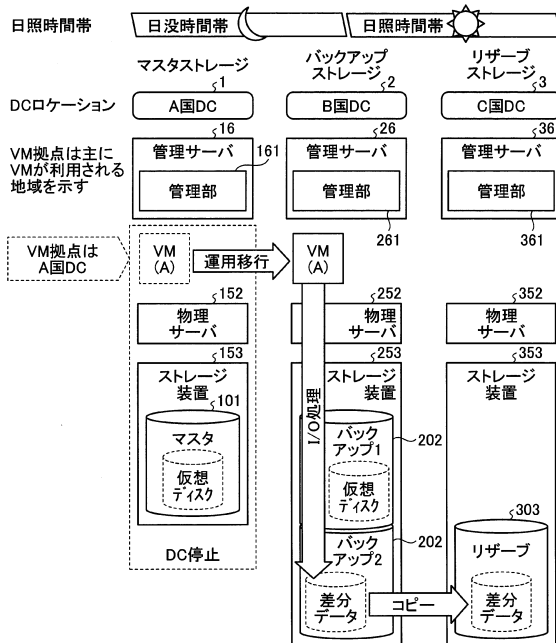
【図 3 A】

マスタストレージとバックアップストレージのDCが稼働する場合を示す図



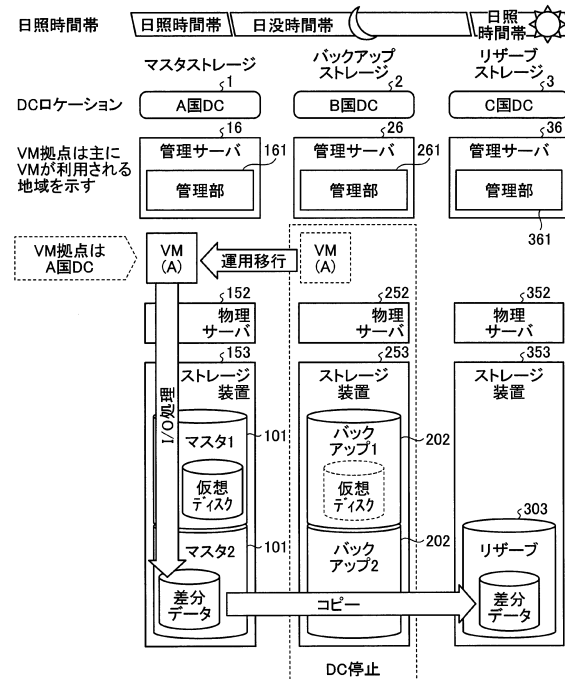
【図 3 B】

バックアップストレージとリザーブストレージのDCが稼働する場合を示す図



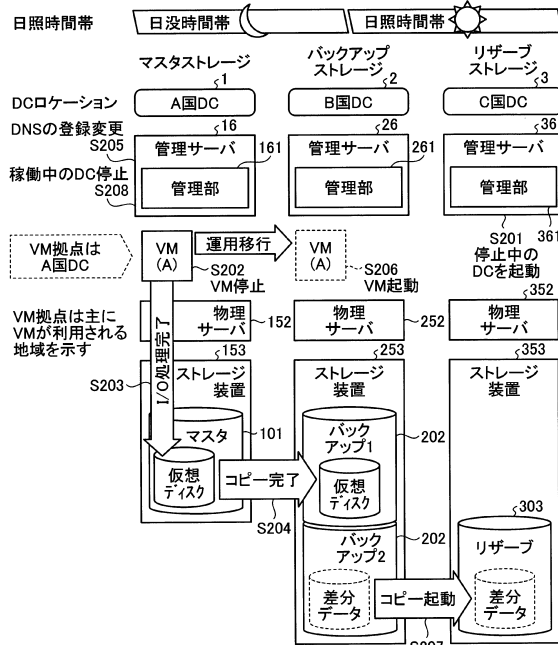
【図 3 C】

マスタストレージとリザーブストレージのDCが稼働する場合を示す図



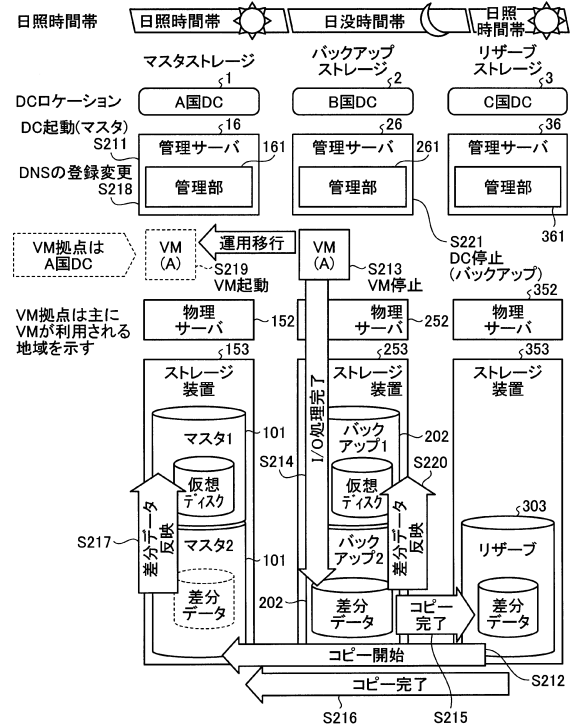
【図 4 A】

マスタストレージからバックアップストレージへVMを移行する場合を示す図

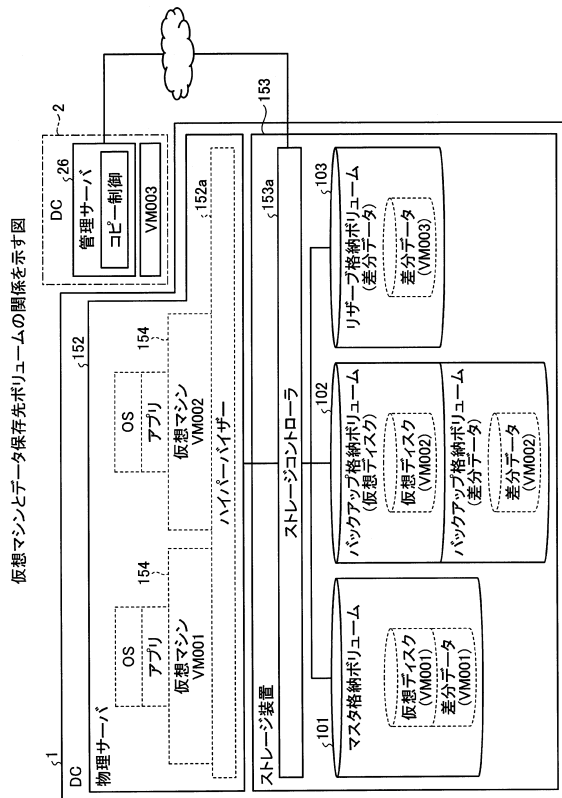


【図 4 B】

バックアップストレージからマスタストレージへVMを移行する場合を示す図



【図 5】



【図 6 A】

ストレージステータステーブルのデータ構造の一例を示す図

仮想マシン名	ストレージ役割			稼働状態		
	マスタ	バックアップ	リザーブ	マスタ	バックアップ	リザーブ
VM001	日本	ドイツ	アメリカ	稼働	稼働	停止
VM002	アメリカ	日本	ドイツ	稼働	停止	稼働
VM003	ドイツ	アメリカ	日本	停止	稼働	稼働
...
VM00n	ドイツ	アメリカ	日本	停止	稼働	稼働

【図 6 B】

DC電力ステータステーブルのデータ構造の一例を示す図

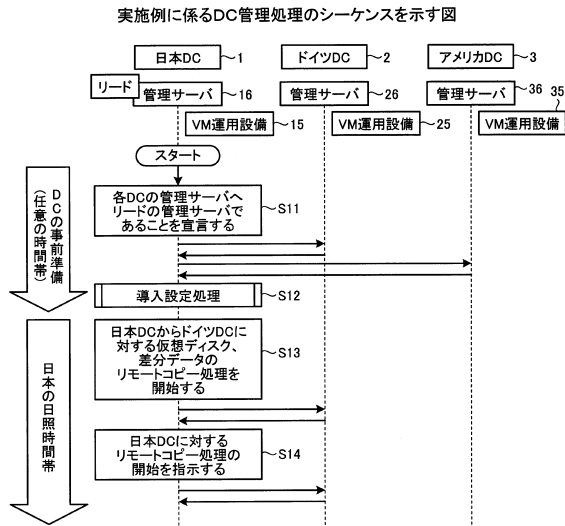
DC名	測定値		VM登録数	電力単価	電力コスト	
	消費電力量	発電量			移行前	移行後
日本	260MWh	200MWh	500	\$180/MWh	\$46800	—
ドイツ	340MWh	120MWh	800	\$155/MWh	\$29450	\$52700
アメリカ	—MWh	0MWh	1000	\$70/MWh	—	\$21700

【図 6 C】

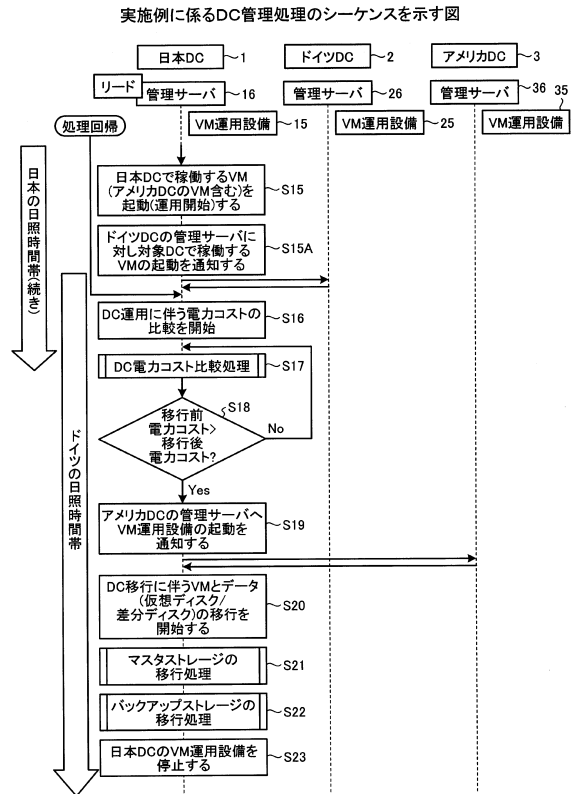
DC基本電力量テーブルのデータ構造の一例を示す図

DC名	基本電力量				
	1物理サーバ	2物理サーバ	3物理サーバ	...	n物理サーバ
日本	26MW	31MW	36MW	...	xxxMW
ドイツ	24MW	30MW	34MW	...	yyyMW
アメリカ	29MW	35MW	40MW	...	zzzMW

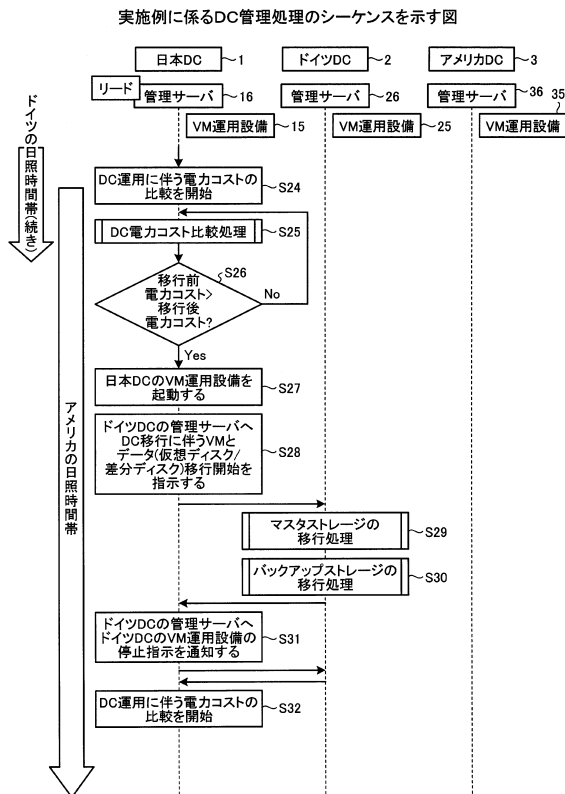
【図 7 A】



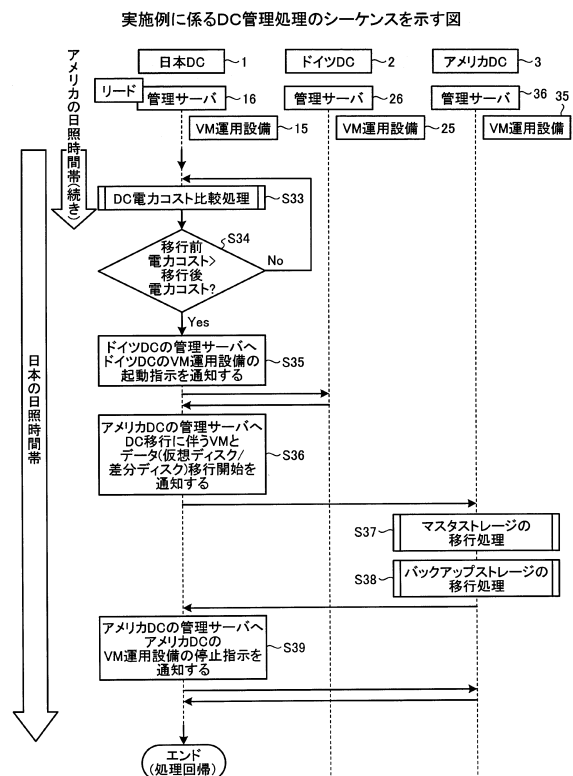
【図 7 B】



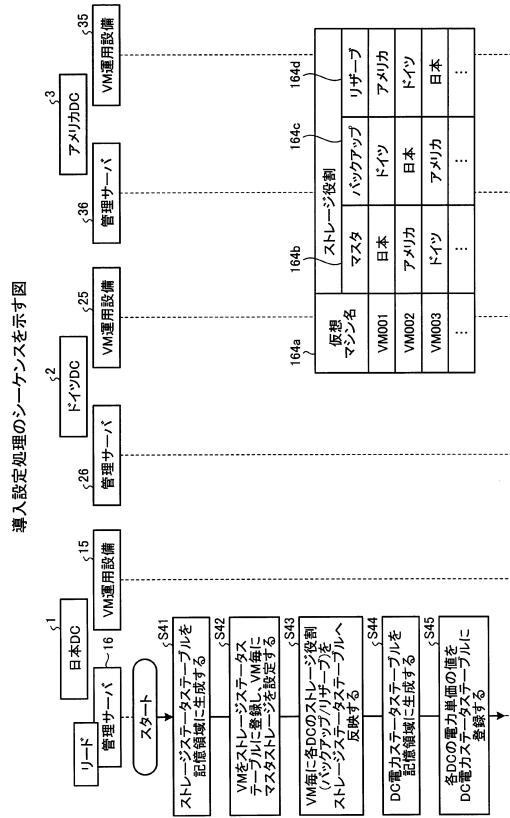
【図 7 C】



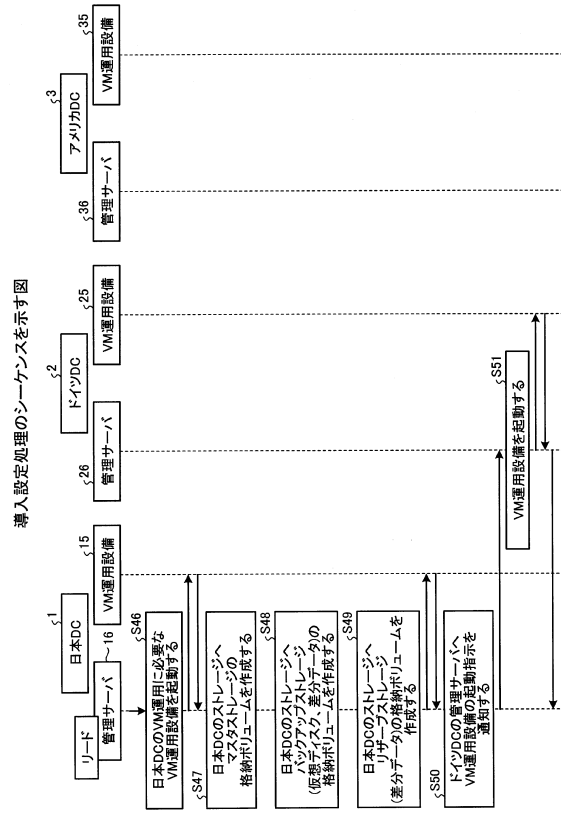
【図 7 D】



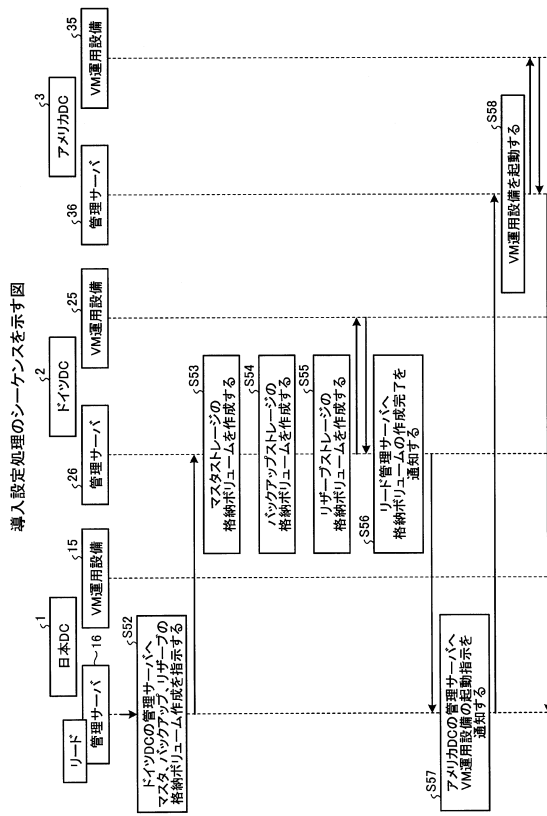
【図 8 A】



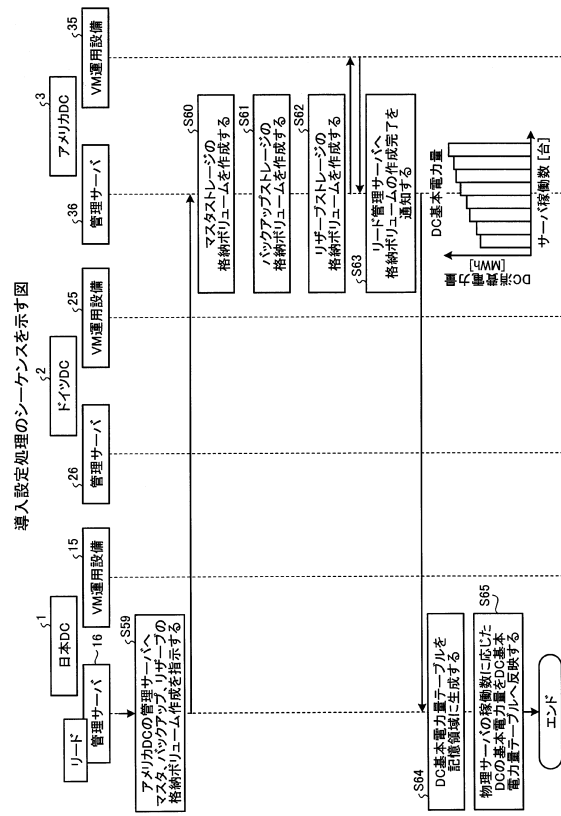
【図 8 B】



【図 8 C】

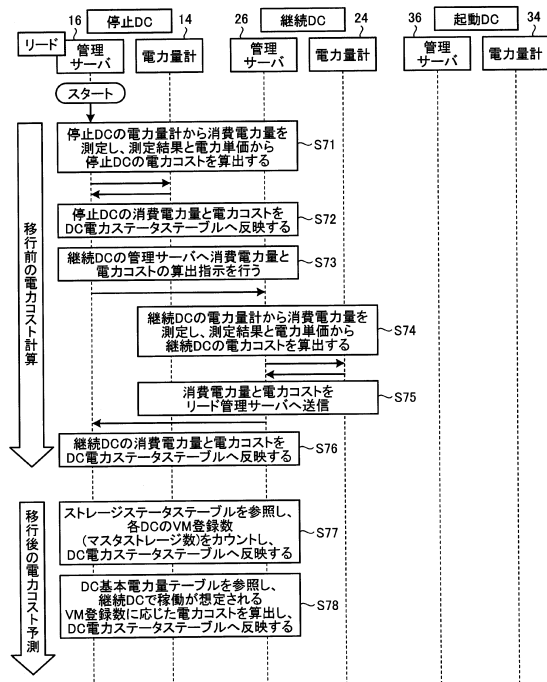


【図 8 D】



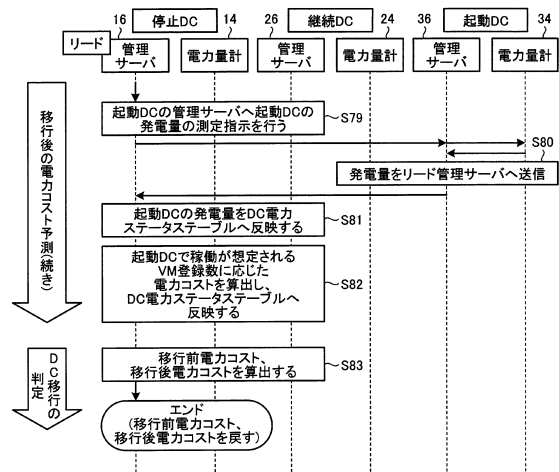
【図 9 A】

DC電力コスト比較処理のシーケンスを示す図



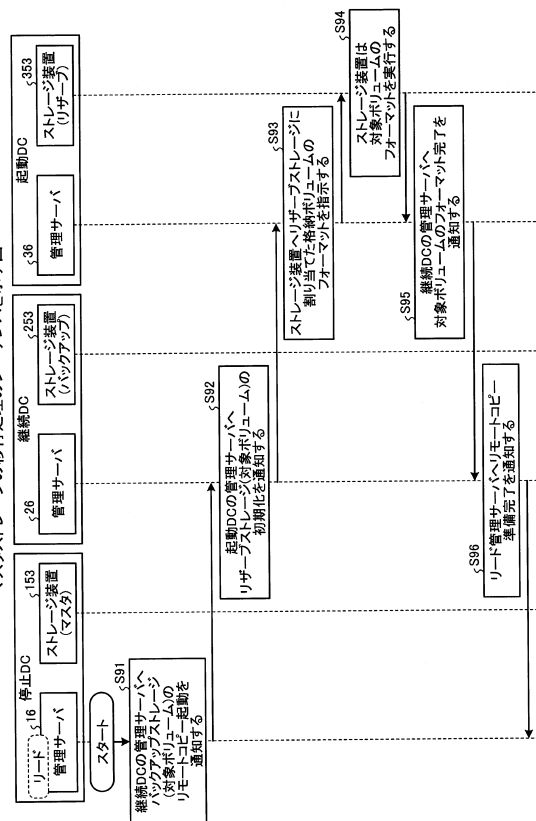
【図 9 B】

DC電力コスト比較処理のシーケンスを示す図



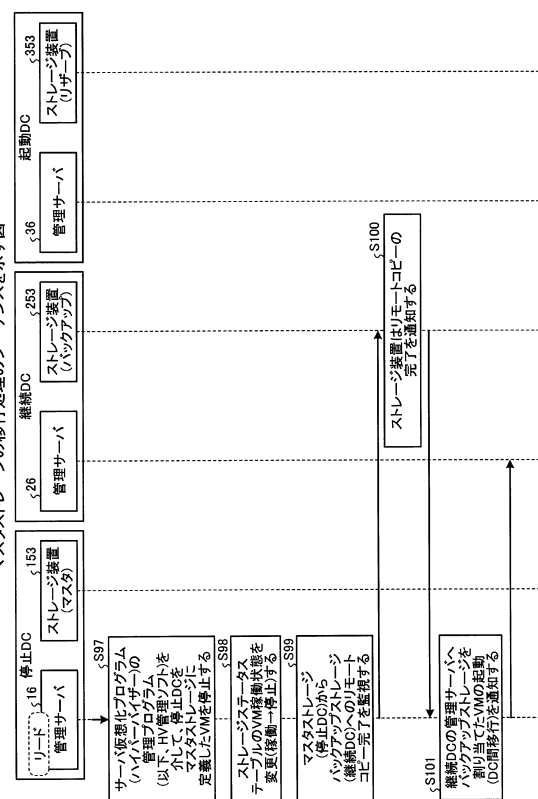
【図 10 A】

マスタストレージの移行処理のシーケンスを示す図

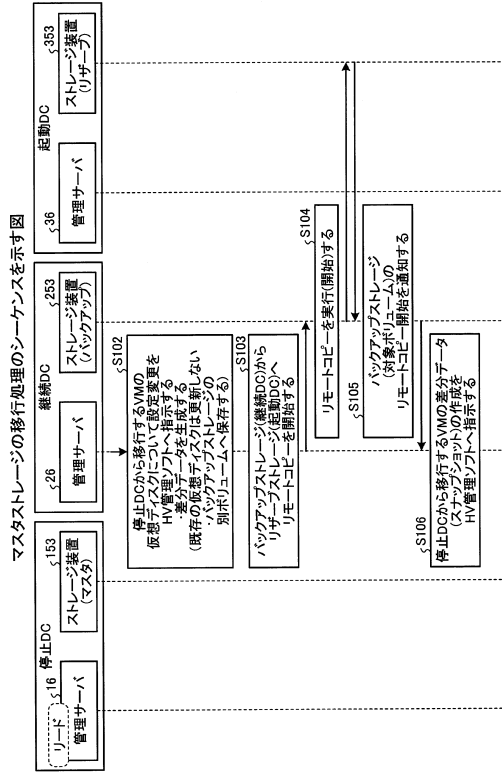


【図 10 B】

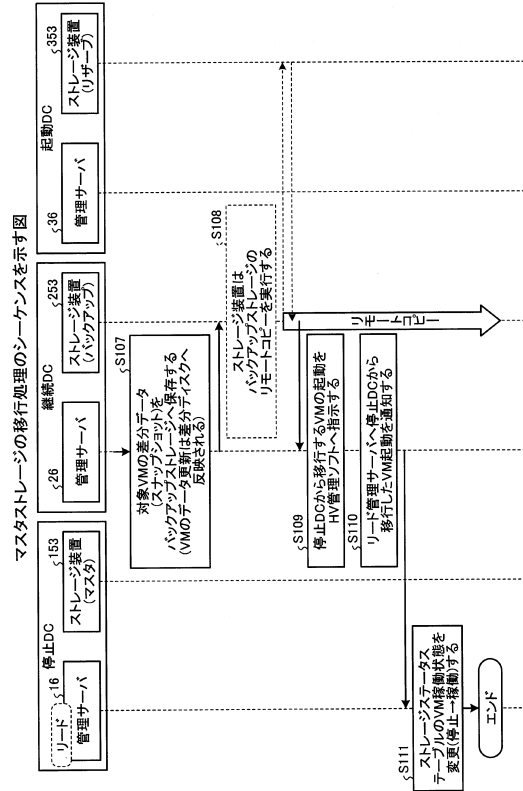
マスタストレージの移行処理のシーケンスを示す図



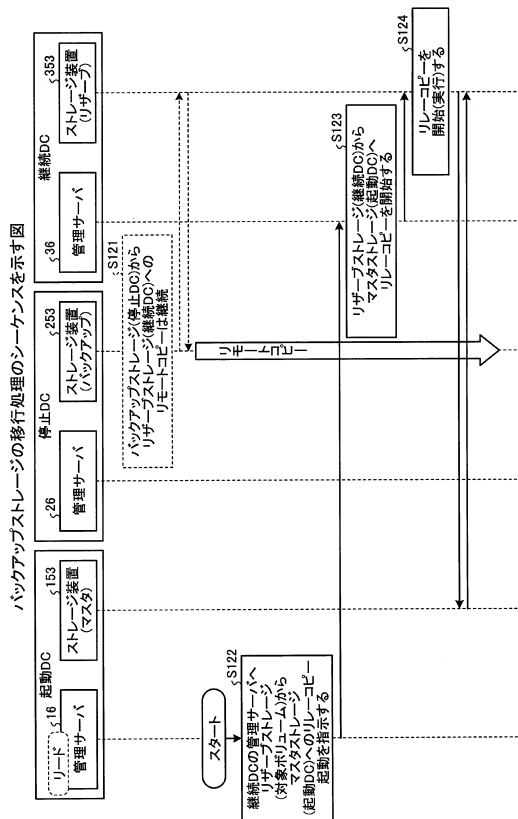
【 図 1 0 C 】



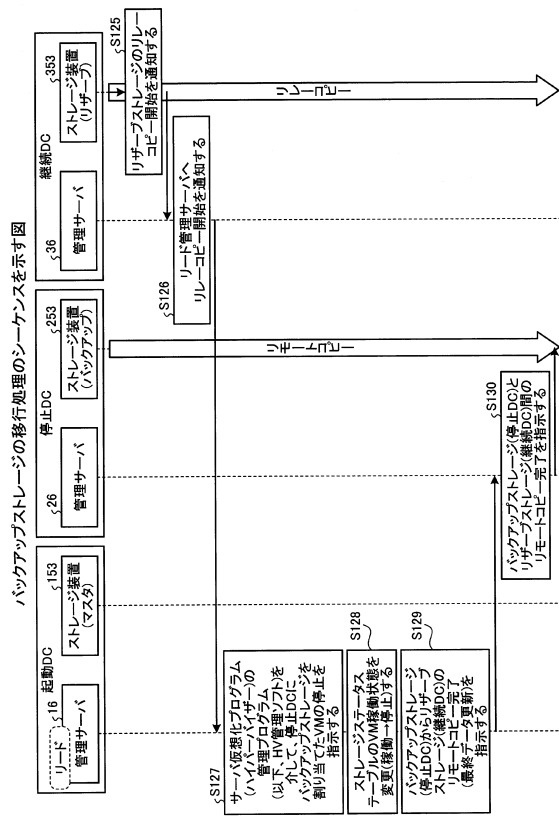
【 図 1 0 D 】



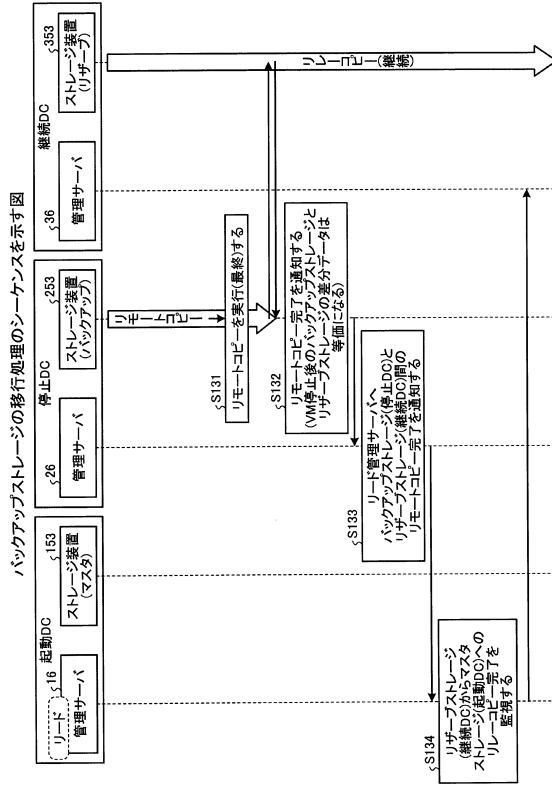
【 図 1 1 A 】



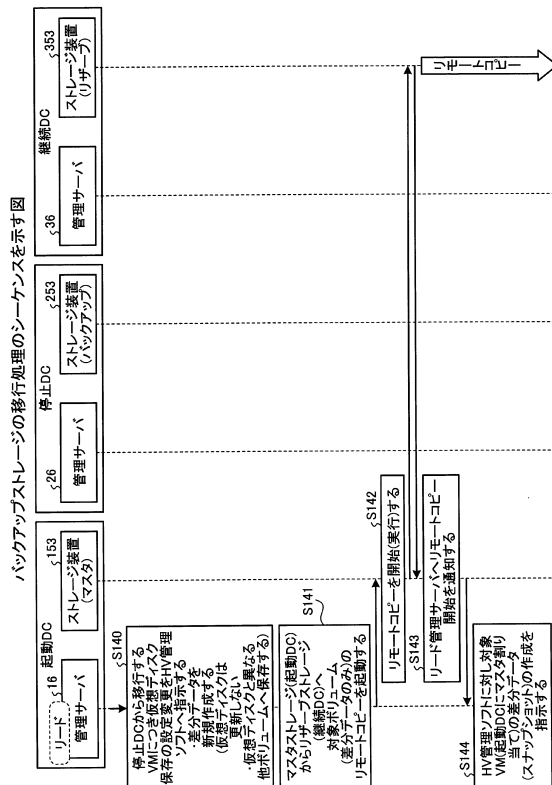
【図 1 1 B】



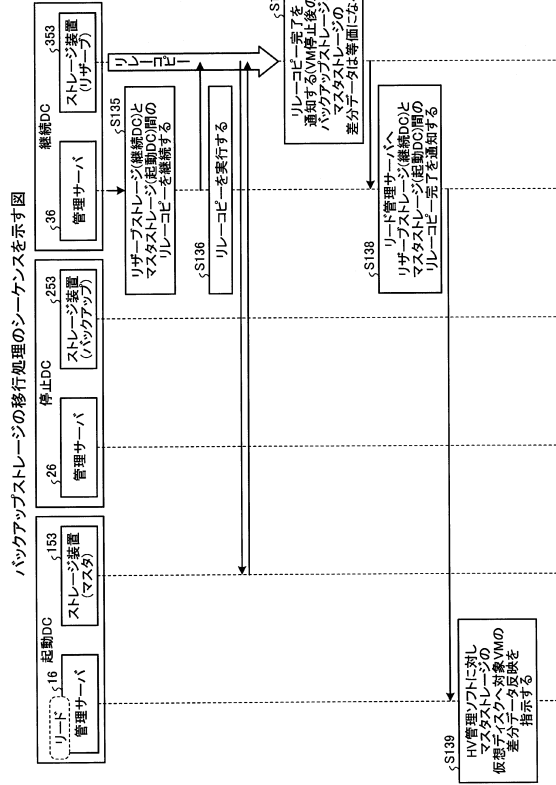
【図 11C】



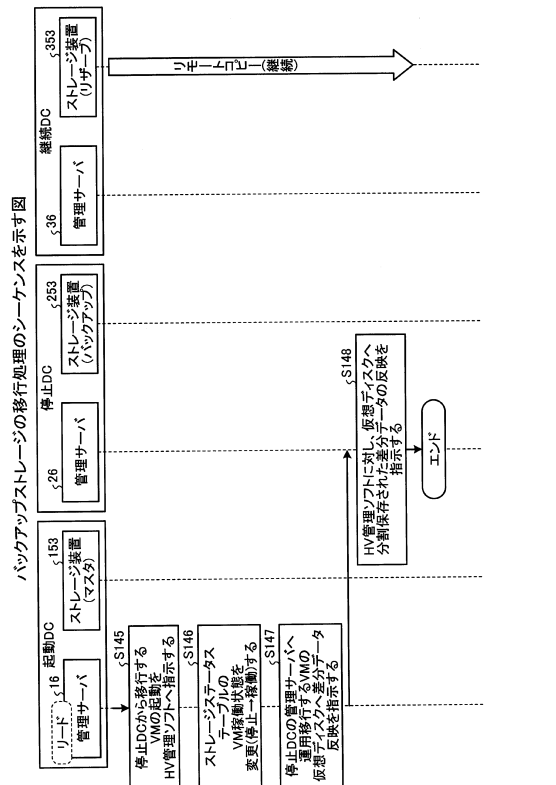
【図 11E】



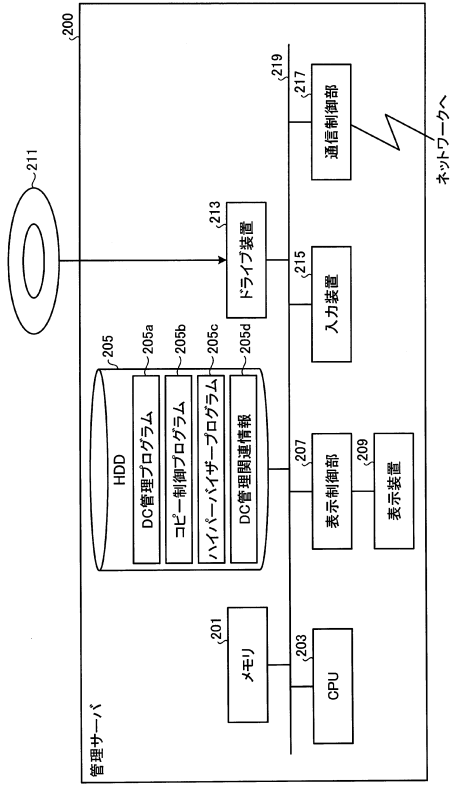
【図 11D】



【図 11F】



DC管理プログラムを実行する管理サーバのハードウェア構成を示すブロック図



フロントページの続き

(51)Int.Cl. F I
G 0 6 F 11/16 6 6 2

(56)参考文献 特開 2 0 0 8 - 2 6 2 6 0 0 (J P , A)
特表 2 0 1 3 - 5 1 7 5 3 9 (J P , A)
米国特許出願公開第 2 0 1 1 / 0 2 7 0 9 4 5 (U S , A 1)
特開 2 0 0 8 - 2 7 6 6 2 6 (J P , A)
米国特許出願公開第 2 0 0 8 / 0 2 7 6 0 1 6 (U S , A 1)
国際公開第 2 0 1 3 / 1 0 5 2 1 7 (W O , A 1)
米国特許出願公開第 2 0 1 4 / 0 2 9 8 3 3 8 (U S , A 1)

(58)調査した分野(Int.Cl. , D B 名)
G 0 6 F 3 / 0 6 - 3 / 0 8
G 0 6 F 1 3 / 1 0 - 1 3 / 1 4
G 0 6 F 1 1 / 1 6 - 1 1 / 2 0
G 0 6 F 1 2 / 0 0
G 0 6 F 9 / 4 6