

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11) 特許出願公開番号

特開2010-56665

(P2010-56665A)

(43) 公開日 平成22年3月11日(2010.3.11)

(51) Int.Cl.	F I	テーマコード (参考)
H04L 12/56 (2006.01)	H04L 12/56 100Z	5K030
G06F 13/00 (2006.01)	G06F 13/00 510A	

審査請求 未請求 請求項の数 6 O L (全 10 頁)

(21) 出願番号	特願2008-217037 (P2008-217037)	(71) 出願人	000004226
(22) 出願日	平成20年8月26日 (2008. 8. 26)		
		(71) 出願人	日本電信電話株式会社 東京都千代田区大手町二丁目3番1号
		(71) 出願人	504176911 国立大学法人大阪大学 大阪府吹田市山田丘1番1号
		(74) 代理人	100083552 弁理士 秋田 収喜
		(74) 代理人	100103746 弁理士 近野 恵一
		(74) 代理人	100119703 弁理士 井上 雅夫
		(72) 発明者	近藤 努 東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日 本電信電話株式会社内

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 ユーザ識別型リバースプロキシ装置、そのデータ中継方法、およびそのプログラム

(57) 【要約】

【課題】リバースプロキシ装置において、送信ユーザ毎に宛先webサーバを一意に指定する技術を提供する。

【解決手段】リバースプロキシ装置は、ホスト識別子変換手段と転送手段とを備える。ホスト識別子変換手段が、第一のネットワークから受信したハイパーテキスト転送プロトコルデータに記述された、ホスト識別子とディレクトリ識別子を含んで構成される宛先統一資源位置指定子2-1のうち、ディレクトリ識別子の内容に応じて宛先ホスト識別子を特定し、宛先統一資源位置指定子2-1に記述されたホスト識別子を、特定した宛先ホスト識別子に変換する。転送手段が、ホスト識別子変換された宛先統一資源位置指定子2-2が記述されたハイパーテキスト転送プロトコルデータを、転送手段が第二のネットワークに転送する。

【選択図】図2

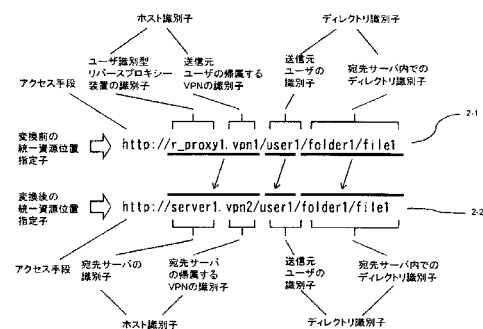


図2 ユーザ識別型リバースプロキシ装置における宛先統一資源位置指定子の変換処理例

【特許請求の範囲】**【請求項 1】**

第一のネットワークおよび第二のネットワークの間で、ハイパーテキスト転送プロトコルデータの中継を行うリバースプロキシ装置であって、

第一のネットワークから受信したハイパーテキスト転送プロトコルデータに記述された、ホスト識別子とディレクトリ識別子を含んで構成される宛先統一資源位置指定子のうち、ディレクトリ識別子の内容に応じて宛先ホスト識別子を特定し、前記宛先統一資源位置指定子に記述されたホスト識別子を、特定した宛先ホスト識別子に変換するホスト識別子変換手段と、

ホスト識別子変換された宛先統一資源位置指定子が記述されたハイパーテキスト転送プロトコルデータを、第二のネットワークに転送する転送手段と、

を有することを特徴とするリバースプロキシ装置。

10

【請求項 2】

請求項 1 に記載のリバースプロキシ装置において、

前記ホスト識別子変換手段は、ディレクトリ識別子からユーザ識別子を抽出し、抽出したユーザ識別子から宛先ホスト識別子を特定することを特徴とするリバースプロキシ装置。

【請求項 3】

請求項 2 に記載のリバースプロキシ装置において、

ユーザ識別子と宛先ホスト識別子の対応関係を登録する変換テーブルを備え、

20

前記ホスト識別子変換手段は、前記変換テーブルを参照して、ユーザ識別子から宛先ホスト識別子を特定することを特徴とするリバースプロキシ装置。

【請求項 4】

請求項 1 ないし 3 のうちいずれか 1 項に記載のリバースプロキシ装置において、

第一のネットワークおよび第二のネットワークへハイパーテキスト転送プロトコルデータを送出する際に、それぞれ異なるアドレス解決サーバを参照して宛先のアドレスを特定するアドレス解決手段を有することを特徴とするリバースプロキシ装置。

【請求項 5】

第一のネットワークおよび第二のネットワークの間で、ハイパーテキスト転送プロトコルデータの中継を行うリバースプロキシ装置におけるデータ中継方法であって、

30

前記リバースプロキシ装置は、ホスト識別子変換手段と転送手段とを備え、

前記ホスト識別子変換手段が、第一のネットワークから受信したハイパーテキスト転送プロトコルデータに記述された、ホスト識別子とディレクトリ識別子を含んで構成される宛先統一資源位置指定子のうち、ディレクトリ識別子の内容に応じて宛先ホスト識別子を特定し、前記宛先統一資源位置指定子に記述されたホスト識別子を、特定した宛先ホスト識別子に変換し、

前記転送手段が、ホスト識別子変換された宛先統一資源位置指定子が記述されたハイパーテキスト転送プロトコルデータを、第二のネットワークに転送する、

ことを特徴とするデータ中継方法。

【請求項 6】

40

請求項 1 ないし 4 のうちいずれか 1 項に記載のリバースプロキシ装置として、コンピュータを機能させるためのプログラム。

【発明の詳細な説明】**【技術分野】****【0001】**

本発明は、WWW (World Wide Web) に代表されるようなハイパーテキスト転送プロトコルでデータ通信を行うインターネット通信技術を構成する技術である。特に、インターネット通信分野のうち、企業内に閉じたイントラネットから、企業外のVPN (Virtual Private Network) にセキュアにアクセスするためのVPN通信分野に属する。

【背景技術】

50

【 0 0 0 2 】

従来のリバースプロキシ装置は、ユーザとwebサーバ間でのハイパーテキスト転送プロトコルによる中継装置に位置づけられ、主としてapacheやsquidと呼ばれるプログラムを用いて実現されている。

【 0 0 0 3 】

ユーザは、宛先統一資源位置指定子のホスト識別子にリバースプロキシ装置の識別子を記述して、リバースプロキシ装置宛にデータを送信する。リバースプロキシ装置は、自宛のホスト識別子を、実際のwebサーバのホスト識別子に変換して、データをwebサーバ宛に転送する。この際、データ中継毎に異なるwebサーバのホスト識別子に変換してデータ転送することで、複数のwebサーバ間での負荷分散も可能となる。

10

【 0 0 0 4 】

リバースプロキシ装置を用いることで、ユーザにはwebサーバのホスト識別子が隠蔽されるため、セキュリティ的にも効果があるとされている。

【 0 0 0 5 】

リバースプロキシ装置について記載された文献としては、例えば非特許文献1、2がある。

【 0 0 0 6 】

【非特許文献1】負荷分散制御アルゴリズムの性能評価と適用領域、Performance Evaluation of a Load Balancing Routing Algorithm for a Cache Server Array、已波弘佳、熊谷和則、能上慎也、阿部威郎、電子情報通信学会技術研究報告、NS、ネットワークシステム、IEICE technical report、Vol. 101、No. 8 (20010412)、pp. 15 - 20、NS2001 - 3、社団法人電子情報通信学会、ISSN：09135685

20

【非特許文献2】通知によるコンテンツ斉公開機構を用いたWWWクラスタシステム、西馬一郎、河合栄治、知念賢一、山口英、山本平一、情報処理学会論文誌、Transactions of Information Processing Society of Japan、Vol. 43、No. 11 (20021115)、pp. 3439 - 3447、社団法人情報処理学会、ISSN：03875806

【 発明の開示 】

【 発明が解決しようとする課題 】

30

【 0 0 0 7 】

従来のリバースプロキシ装置では、転送先のwebサーバを複数指定することが可能であった。しかし、ユーザ毎に個別のwebサーバを用意しても、単一のリバースプロキシ装置において、送信ユーザ毎に宛先webサーバを一意に指定して転送することができなかった。

【 0 0 0 8 】

例えば、ネットワークの構成例として、第一のネットワークを企業のイントラネットと位置付けてユーザを配置し、第二のネットワークをアプリケーションサービスプロバイダのネットワークと位置付けてwebサーバを配置した上で、第一のネットワークと第二のネットワークをリバースプロキシ装置のみを介して相互接続する構成がある。この構成では、第一のネットワーク内では、第二のネットワーク内でのwebサーバの増設等にかかわらず、リバースプロキシ装置宛の統一資源位置指定子におけるホスト識別子とアドレスのみ管理しておけば良い。一方で、第二のネットワーク内では、第一のネットワークに影響を与えることなくwebサーバの増設が行える。

40

【 0 0 0 9 】

しかし、単一のリバースプロキシ装置において、送信ユーザ毎に宛先webサーバを一意に指定して転送することができなかったため、第二のネットワークでユーザ毎に個別のwebサーバを用意してサービス提供を行うことができなかった。そこで、本発明では、送信ユーザ毎に宛先webサーバを一意に指定することを解決すべき課題とする。

【 課題を解決するための手段 】

50

【 0 0 1 0 】

本明細書において開示される発明のうち、代表的なものの概要を簡単に説明すれば、以下のとおりである。

【 0 0 1 1 】

請求項 1 の発明では、リバースプロキシ装置に対して、ホスト識別子とディレクトリ識別子を含んで構成される宛先統一資源位置指定子のうち、ホスト識別子を変換する際に、ディレクトリ識別子の内容に応じて異なるホスト識別子を特定し変換する機能を付加することで、送信ユーザ毎に宛先 web サーバを一意に指定することを実現する。

【 0 0 1 2 】

また、請求項 2 の発明では、ディレクトリ識別子からユーザ識別子を抽出した上で、ユーザ識別子から宛先ホスト識別子を特定することで、送信ユーザ毎に宛先 web サーバを一意に指定することを実現する。

10

【 0 0 1 3 】

さらに、請求項 3 の発明では、変換テーブルを参照してユーザ識別子から宛先ホスト識別子を特定する。

【 0 0 1 4 】

さらに、請求項 4 の発明では、第一のネットワークおよび第二のネットワークへハイパーテキスト転送プロトコルデータを送出する際に、それぞれ異なるアドレス解決サーバを参照して宛先のアドレスを特定する機能を有することで、異なるネットワーク間をリバースプロキシ装置を介して相互接続した条件の下で、送信ユーザ毎に宛先 web サーバを一意に指定することを実現する。

20

【 0 0 1 5 】

さらに、請求項 5 の発明は、請求項 1 の発明の内容を実現するデータ中継方法であり、請求項 6 の発明は、請求項 1 ないし 4 のうちいずれか 1 項に記載のリバースプロキシ装置として、コンピュータを機能させるためのプログラムである。

【 発明の効果 】

【 0 0 1 6 】

本発明により、単一のリバースプロキシ装置において、送信ユーザ毎に宛先 web サーバを一意に指定して転送することが可能となる。

【 発明を実施するための最良の形態 】

30

【 0 0 1 7 】

本発明の構成例について説明する。

【 0 0 1 8 】

図 1 は、本発明の実施形態のネットワーク構成を示す。1 - 1 はネットワーク、1 - 2 は VPN # 1、1 - 3 は VPN # 2、1 - 4 は VPN # 3 である。1 - 5 は本発明の実施形態のユーザ識別型リバースプロキシ装置である。1 - 6 はユーザ # 1（より正確にはユーザ # 1 の端末）、1 - 7 はユーザ # 2（より正確にはユーザ # 2 の端末）である。1 - 8 は DNS # 1、1 - 9 は DNS # 2、1 - 10 は DNS # 3 である。DNS # 1 ~ # 3 は DNS（Domain Name System）サーバであり、ネームと IP（Internet Protocol）アドレスの対応関係を管理している。1 - 11 はサーバ # 1、1 - 12 はサーバ # 2、1 - 13 はサーバ # 3、1 - 14 はサーバ # 4 である。

40

【 0 0 1 9 】

この構成では、ネットワーク 1 - 1 が VPN # 1、VPN # 2、および VPN # 3 で構成される。

【 0 0 2 0 】

VPN # 1 はユーザ # 1、ユーザ # 2、および DNS # 1 を収容する。VPN # 2 はサーバ # 1、サーバ # 2、および DNS # 2 を収容する。VPN # 3 はサーバ # 3、サーバ # 4、および DNS # 3 を収容する。

【 0 0 2 1 】

VPN # 1 はネットワークインタフェース # 1 で、VPN # 2 はネットワークインタフ

50

エース# 2で、VPN# 3はネットワークインタフェース# 3で、ユーザ識別型リバースプロキシ装置1 - 5とそれぞれ接続される。

【0022】

また、これらには、VPN# 1:vpn1、VPN# 2:vpn2、VPN# 3:vpn3、DNS# 1:dns1、DNS# 2:dns2、DNS# 3:dns3、ユーザ# 1:user1、ユーザ# 2:user2、サーバ# 1:server1、サーバ# 2:server2、サーバ# 3:server3、サーバ# 4:server4、ユーザ識別型リバースプロキシ装置1 - 5のネットワークインタフェース# 1:r_proxy1、ユーザ識別型リバースプロキシ装置1 - 5のネットワークインタフェース# 2:r_proxy2、ユーザ識別型リバースプロキシ装置1 - 5のネットワークインタフェース# 3:r_proxy3とネームが付与されている。

10

【0023】

ここで、DNS# 1は、DNS# 1:dns1、ユーザ# 1:user1、ユーザ# 2:user2、ユーザ識別型リバースプロキシ装置1 - 5のネットワークインタフェース# 1:r_proxy1のネームとIPアドレスの対応関係を管理する。

【0024】

DNS# 2は、DNS# 2:dns2、サーバ# 1:server1、サーバ# 2:server2、ユーザ識別型リバースプロキシ装置1 - 5のネットワークインタフェース# 2:r_proxy2のネームとIPアドレスの対応関係を管理する。

【0025】

20

DNS# 3は、DNS# 3:dns3、サーバ# 3:server3、サーバ# 4:server4、ユーザ識別型リバースプロキシ装置1 - 5のネットワークインタフェース# 3:r_proxy3のネームとIPアドレスの対応関係を管理する。

【0026】

図2は、ユーザ識別型リバースプロキシ装置1 - 5における宛先統一資源位置指定子の変換処理例である。この図は、上部に示す変換前の宛先統一資源位置指定子2 - 1と下部に示す変換後の宛先統一資源位置指定子2 - 2で構成される。

【0027】

この例では、変換前の宛先統一資源位置指定子2 - 1において、アクセス手段識別子として、http、ホスト識別子のうち、ユーザ識別型リバースプロキシ装置1 - 5の識別子として、r_proxy1、ホスト識別子のうち、送信元ユーザの帰属するVPNの識別子として、vpn1、ディレクトリ識別子のうち、送信元ユーザの識別子として、user1、ディレクトリ識別子のうち、宛先サーバ内のディレクトリ識別子として、folder1/file1、が指定されている。

30

【0028】

また、変換後の宛先統一資源位置指定子2 - 2において、アクセス手段識別子として、http、ホスト識別子のうち、宛先サーバの識別子として、server1、ホスト識別子のうち、宛先サーバの帰属するVPNの識別子として、vpn2、ディレクトリ識別子のうち、送信元ユーザの識別子として、user1、ディレクトリ識別子のうち、宛先サーバ内のディレクトリ識別子として、folder1/file1、が指定されている。

40

【0029】

図3に、変換テーブル3 - 1を示す。この変換テーブル3 - 1では、変換前としてのディレクトリ識別子のうち、送信元ユーザの識別子から変換後としての宛先サーバの識別子と宛先サーバの帰属するVPNの識別子の組が導かれる。

【0030】

例えば、変換前のuser1からは、変換後のserver1.vpn2が、変換前のuser2からは、変換後のserver3.vpn3が導かれる。ここで「.」は識別子同士の境界点を示す記号である。

【0031】

50

図 4 に、本発明の実施形態のユーザ識別型リバースプロキシ装置 1 - 5 のシステム構成図を示す。

【 0 0 3 2 】

4 - 1 は、VPN # 1 から受信したハイパーテキスト転送プロトコルデータに記述された、ホスト識別子とディレクトリ識別子を含んで構成される宛先統一資源位置指定子のうち、ディレクトリ識別子の内容に応じて宛先ホスト識別子を特定し、前記宛先統一資源位置指定子に記述されたホスト識別子を、特定した宛先ホスト識別子に変換するホスト識別子変換手段である。4 - 2 は、VPN # 1 ~ VPN # 3 へハイパーテキスト転送プロトコルデータを送出する際に、それぞれ DNS # 1 ~ # 3 を参照して宛先のアドレスを特定するアドレス解決手段である。4 - 3 は、ホスト識別子変換された宛先統一資源位置指定子が記述されたハイパーテキスト転送プロトコルデータを、VPN # 1、VPN # 2、VPN # 3 に転送する転送手段である。

10

【 0 0 3 3 】

3 - 1 は、図 3 に示す変換テーブルである。変換テーブル 3 - 1 には、ユーザ識別子と宛先ホスト識別子の対応関係が登録される。ホスト識別子変換手段 4 - 1 は、宛先統一資源位置指定子のディレクトリ識別子からユーザ識別子を抽出し、抽出したユーザ識別子から変換テーブル 3 - 1 を参照して宛先ホスト識別子を特定する。

【 0 0 3 4 】

ユーザ識別型リバースプロキシ装置 1 - 5 が、図 4 に示す手段のほかに、通常のリバースプロキシ装置が備える手段を備えることはいうまでもない。

20

【 0 0 3 5 】

上述の構成における動作例について説明する。

【 0 0 3 6 】

ここでは、図 1 において、ユーザ # 1 から、サーバ # 1 の folder 1 / file 1 へハイパーテキスト転送プロトコルレイヤでアクセスする例について説明する。

【 0 0 3 7 】

ユーザ # 1 は、図 2 に示す変換前の宛先統一資源位置指定子 http : / / r _ p r o x y 1 . v p n 1 / u s e r 1 / f o l d e r 1 / f i l e 1 を付与したハイパーテキスト転送プロトコルデータを送信する。

【 0 0 3 8 】

30

この際、ホスト識別子 r _ p r o x y 1 . v p n 1 を元に、DNS # 1 を用いて、ユーザ識別型リバースプロキシ装置の IP アドレスを解決し、従来の IP データの転送手段に基づいて、ユーザ識別型リバースプロキシ装置へ向けて該当データを送信する。

【 0 0 3 9 】

ユーザ識別型リバースプロキシ装置は、ネットワークインタフェース # 1 において、ハイパーテキスト転送プロトコルデータを受信すると、ホスト識別子変換手段 4 - 1 が、図 3 の変換テーブル 3 - 1 を参照し、宛先統一資源位置指定子 2 - 1 のディレクトリ識別子のうち、送信元ユーザの識別子 user 1 から宛先サーバの識別子 server 1 と宛先サーバの帰属する VPN の識別子 vpn 2 の組 server 1 . vpn 2 を導く。この後、この識別子の組 server 1 . vpn 2 を用いて、変換前のホスト識別子 r _ p r o x y 1 . v p n 1 を置換する。

40

【 0 0 4 0 】

この結果、図 2 の 2 - 2 に示すように、変換後の宛先統一資源位置指定子 http : / / s e r v e r 1 . v p n 2 / u s e r 1 / f o l d e r 1 / f i l e 1 が生成される。

【 0 0 4 1 】

この後、生成した宛先統一資源位置指定子を付与したハイパーテキスト転送プロトコルデータを変換後の宛先統一資源位置指定子のホスト識別子の宛先サーバの帰属する VPN の識別子 vpn 2 を元にネットワークインタフェース # 2 を特定して、ここから送信する。

【 0 0 4 2 】

50

この際、アドレス解決手段 4 - 2 が、ホスト識別子 `server 1 . vpn 2` を元に、`DNS # 2` を用いて、サーバ # 1 の IP アドレスを解決し、従来の IP データの転送手段 4 - 3 が、サーバ # 1 へ向けて該当データを送信する。

【0043】

サーバ # 1 からユーザ # 1 へ向けての応答データは、ユーザ識別型リバースプロキシ装置 1 - 5 が、リバースプロキシ装置と同様に動作することで、従来通りのシーケンスで転送される。

【0044】

ここで、ユーザ識別型リバースプロキシ装置は、各 VPN を IP レイヤで分離していることと、他 VPN 宛の IP アドレスを 1 つに集約して見せることが大きな特徴となっている。

10

【0045】

例えば、VPN # 2 内でサーバ # 5 を増設した場合、DNS # 2 は新たにサーバ # 5 のネームと IP アドレスの関係を整理する必要が生じるが、DNS # 1 は管理するネームと IP アドレスの関係を修正する必要がない。

【0046】

このため、多数の VPN を接続することが求められる場合、ユーザ識別型リバースプロキシ装置を介して、各 VPN を接続することで、各 VPN 内の DNS におけるネームと IP アドレスの関係の管理負荷が高まることを防止できる。

【0047】

20

結果として多数の VPN で構成される大規模なネットワークを容易に構築可能となる。

【0048】

上述のように、本発明の実施形態によれば、単一のリバースプロキシ装置において、送信ユーザ毎に宛先 `web` サーバを一意に指定して転送することが可能となる。このため、第一のネットワークにユーザを配置し、第二のネットワークにユーザ毎に個別の `web` サーバを用意してサービス提供を行うことが可能となる。ここで、第一のネットワークと第二のネットワークは異なるホスト識別子およびアドレスで運用されていても良い。

【0049】

この結果として、第一のネットワークを企業のイントラネットと位置付けてユーザを配置し、第二のネットワークをアプリケーションサービスプロバイダのネットワークと位置づけて `web` サーバを配置した上で、第一のネットワークと第二のネットワークをリバースプロキシ装置のみを介して相互接続した場合に、第一のネットワーク内では、第二のネットワーク内での `web` サーバの増設等にかかわらず、リバースプロキシ装置宛の統一資源位置指定子におけるホスト識別子とアドレスのみ管理しておけば良いという効果が得られ、一方で、二のネットワーク内では、第一のネットワークに影響を与えることなく `web` サーバの増設が行えるという効果が得られる。

30

【0050】

本発明の実施形態のユーザ識別型リバースプロキシ装置は、コンピュータとプログラムで構成することができる。また、そのプログラムの一部または全部をハードウェアで構成してもよい。

40

【0051】

以上、本発明者によってなされた発明を、前記実施形態に基づき具体的に説明したが、本発明は、前記実施形態に限定されるものではなく、その要旨を逸脱しない範囲において種々変更可能であることは勿論である。

【図面の簡単な説明】

【0052】

【図 1】本発明の実施形態のネットワーク構成を示す図である。

【図 2】本発明の実施形態のユーザ識別型リバースプロキシ装置における宛先統一資源位置指定子の変換処理例を示す図である。

【図 3】変換テーブルを示す図である。

50

【図 4】本発明の実施形態のユーザ識別型リバースプロキシ装置のシステム構成図である。

【符号の説明】

【0053】

- 1 - 1 ネットワーク
- 1 - 2 VPN # 1
- 1 - 3 VPN # 2
- 1 - 4 VPN # 3
- 1 - 5 ユーザ識別型リバースプロキシ装置
- 1 - 6 ユーザ # 1
- 1 - 7 ユーザ # 2
- 1 - 8 DNS # 1
- 1 - 9 DNS # 2
- 1 - 10 DNS # 3
- 1 - 11 サーバ # 1
- 1 - 12 サーバ # 2
- 1 - 13 サーバ # 3
- 1 - 14 サーバ # 4
- 2 - 1 変換前の統一資源位置指定子
- 2 - 2 変換後の統一資源位置指定子
- 3 - 1 変換テーブル
- 4 - 1 ホスト識別子変換手段
- 4 - 2 アドレス解決手段
- 4 - 3 転送手段

10

20

【図 1】

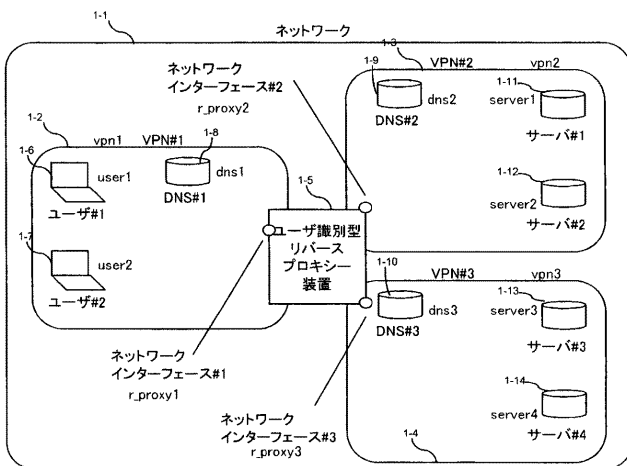


図1 ネットワーク構成

【図 2】

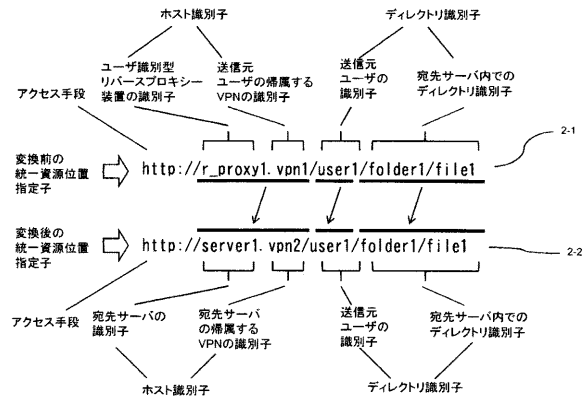


図2 ユーザ識別型リバースプロキシ装置における宛先統一資源位置指定子の変換処理例

【図 3】

変換前	変換後
user1 user2	server1.vpn2 server3.vpn3

図3 変換テーブル

【 図 4 】

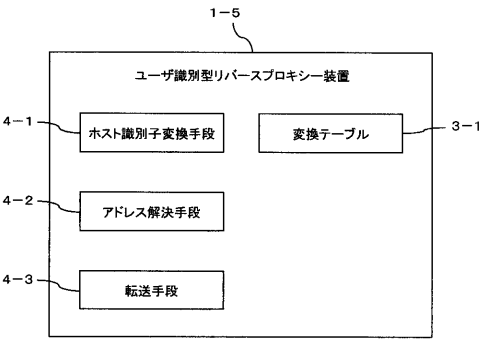


図4 ユーザ識別型リバースプロキシ装置のシステム構成図

フロントページの続き

- (72)発明者 村山 純一
東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日本電信電話株式会社内
- (72)発明者 桑原 健
東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日本電信電話株式会社内
- (72)発明者 八木 毅
東京都千代田区大手町二丁目3番1号 日本電信電話株式会社内
- (72)発明者 今瀬 真
大阪府吹田市山田丘1番1号 国立大学法人大阪大学内
- (72)発明者 大崎 博之
大阪府吹田市山田丘1番1号 国立大学法人大阪大学内
- Fターム(参考) 5K030 GA15 HA08 HC01 HD03 HD09 KA05 LB02