

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 特 許 公 報(B2)

(11) 特許番号

特許第4732257号
(P4732257)

(45) 発行日 平成23年7月27日(2011.7.27)

(24) 登録日 平成23年4月28日(2011.4.28)

(51) Int.Cl.

F I

H O 4 L 12/44 (2006.01)

H O 4 L 12/44 Z

H O 4 L 12/46 (2006.01)

H O 4 L 12/46 Z

請求項の数 10 (全 35 頁)

(21) 出願番号 特願2006-187903 (P2006-187903)
 (22) 出願日 平成18年7月7日(2006.7.7)
 (65) 公開番号 特開2008-17278 (P2008-17278A)
 (43) 公開日 平成20年1月24日(2008.1.24)
 審査請求日 平成21年4月9日(2009.4.9)

(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 100094514
 弁理士 林 恒徳
 (74) 代理人 100094525
 弁理士 土井 健二
 (72) 発明者 的場 一峰
 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 田畑 利幸

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 中継装置、経路制御方法、及び経路制御プログラム

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項1】

同一物理ポート配下に単一又は複数のレイヤ2スイッチが接続され、更に当該レイヤ2スイッチの配下に単一又は複数の端末が接続された中継装置において、

前記端末ごとに、前記端末のIPアドレスと実MACアドレス、及び仮想的なMACアドレスである仮想MACアドレスとを保持するアドレス対応保持部と、

前記端末から前記仮想MACアドレスの取得を求める第1のARPリクエストフレームを受信したときに、対応する前記端末の前記仮想MACアドレスを前記アドレス対応保持部から読み出して、前記仮想MACアドレスを前記端末に回答する代理応答部と、

前記端末間で前記仮想MACアドレス宛ての第1のフレームが送受信されるとき、前記第1のフレームを受信して、前記第1のフレームのMACアドレスについて仮想MACアドレスと実MACアドレスの変換を行い、変換後の第2のフレームを応答するMACアドレス変換部と、

を備えることを特徴とする中継装置。

【請求項2】

更に、前記レイヤ2スイッチを介して接続された前記端末の全てに対して、第2のARPリクエストフレームを定期的に送信し、前記第2のARPリクエストフレームに対する応答フレームにより、前記端末のIPアドレスとMACアドレスの対応を収集するアドレス収集部と、

収集された前記IPアドレスと前記MACアドレスに対して、前記仮想MACアドレス

10

20

を割り当てる仮想MACアドレス生成部とを備え、

前記仮想MACアドレス生成部は、割り当てた前記仮想MACアドレスと、前記IPアドレス、及び前記MACアドレスを前記アドレス対応保持部に登録することを特徴とする請求項1記載の中継装置。

【請求項3】

更に、前記端末から送信された第3のフレームを受信し、前記第3のフレームから前記端末のIPアドレスとMACアドレスの対応を収集するアドレス収集部と、

収集された前記IPアドレスと前記MACアドレスに対して、前記仮想MACアドレスを割り当てる仮想MACアドレス生成部とを備え、

前記仮想MACアドレス生成部は、割り当てた前記仮想MACアドレスと、前記IPアドレス、及び前記MACアドレスを前記アドレス対応保持部に登録することを特徴とする請求項1記載の中継装置。

10

【請求項4】

更に、接続先の物理ポート情報を保持する端末接続ポート保持部を備え、

前記代理応答部は、前記第1のARPLクエストフレームを受信したとき、前記物理ポート情報に基づいて同一物理ポート配下の通信と判断したときは前記仮想MACアドレスを応答し、別物理ポート配下の通信と判断したときは前記実MACアドレスを応答することを特徴とする請求項1記載の中継装置。

【請求項5】

更に、前記中継装置のアドレスとは異なる送信元アドレスで第3のARPLクエストフレームを送信する非対応端末検出部を備え、

20

前記非対応端末検出部は、前記第3のARPLクエストフレームに対する応答フレームに基づいて、前記第3のARPLクエストフレームを送信した前記端末が、前記中継装置を送信元アドレスとした前記第1のARPLクエストフレームのみ応答する対応端末か否か、を特定することを特徴とする請求項1記載の中継装置。

【請求項6】

更に、前記端末から送信された、送信元と宛て先のIPアドレスが同一の第4のARPLクエストフレームを受信したとき、前記IPアドレスの重複を判断する応答判断部を備え、

前記応答代理部は、前記応答判断部の判断結果に応じて前記第4のARPLクエストフレームに対して応答する又は応答しないことを特徴とする請求項1記載の中継装置。

30

【請求項7】

更に、前記端末間で送受信される前記第1のフレームのログを採取するログ採取部を備えることを特徴とする請求項1記載の中継装置。

【請求項8】

中継装置の同一物理ポート配下に単一又は複数のレイヤ2スイッチが接続され、更に当該レイヤ2スイッチの配下に単一又は複数の端末が接続されたネットワークシステムにおいて、

前記中継装置には、

前記端末ごとに、前記端末のIPアドレスと実MACアドレス、及び仮想的なMACアドレスである仮想MACアドレスとを保持するアドレス対応保持部と、

40

前記端末から前記仮想MACアドレスの取得を求める第1のARPLクエストフレームを受信したときに、対応する前記端末の前記仮想MACアドレスを前記アドレス対応保持部から読み出して、前記仮想MACアドレスを前記端末に応答する代理応答部と、

前記端末間で前記仮想MACアドレス宛ての第1のフレームが送受信されるとき、前記第1のフレームを受信して、前記第1のフレームのMACアドレスについて仮想MACアドレスと実MACアドレスの変換を行い、変換後の第2のフレームを応答するMACアドレス変換部とを備え、

前記端末には、前記中継装置からの応答フレームに対してのみ応答する応答制御部を備える、

50

ことを特徴とするネットワークシステム。

【請求項 9】

同一物理ポート配下に単一又は複数のレイヤ 2 スイッチが接続され、更に当該レイヤ 2 スイッチの配下に単一又は複数の端末が接続された中継装置に対する経路制御方法において、

前記端末から第 1 の ARP リプライフレームを受信し、

前記端末の IP アドレスと実 MAC アドレス、及び仮想的な MAC アドレスである仮想 MAC アドレスとを前記端末ごとに保持するアドレス対応保持部から、受信した前記第 1 の ARP リプライフレームに基づいて、対応する前記端末の前記仮想 MAC アドレスを読み出して、前記仮想 MAC アドレスを前記端末に応答し、

10

前記端末間で前記仮想 MAC アドレス宛ての第 1 のフレームが送受信されるとき、前記第 1 のフレームを受信して、前記第 1 のフレームの MAC アドレスについて仮想 MAC アドレスと実 MAC アドレスの変換を行い、変換後の第 2 のフレームを応答する、

ことを特徴とする経路制御方法。

【請求項 10】

同一物理ポート配下に単一又は複数のレイヤ 2 スイッチが接続され、更に当該レイヤ 2 スイッチの配下に単一又は複数の端末が接続された中継装置に対する経路制御プログラムにおいて、

前記端末から第 1 の ARP リプライフレームを受信する処理と、

前記端末の IP アドレスと実 MAC アドレス、及び仮想的な MAC アドレスである仮想 MAC アドレスとを前記端末ごとに保持するアドレス対応保持部から、対応する前記端末の前記仮想 MAC アドレスを読み出して、前記仮想 MAC アドレスを前記端末に応答する処理と、

20

前記端末間で前記仮想 MAC アドレス宛ての第 1 のフレームが送受信されるとき、前記第 1 のフレームを受信して、前記第 1 のフレームの MAC アドレスについて仮想 MAC アドレスと実 MAC アドレスの変換を行い、変換後の第 2 のフレームを応答する処理と、

をコンピュータに実行させることを特徴とする経路制御プログラム。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

30

本発明は、LAN の経路制御を行う中継装置、経路制御方法、及び経路制御プログラムに関する。詳しくは、ログ採取を含めて、セキュリティの向上を実現した中継装置等に関する。

【背景技術】

【0002】

近年、ネットワーク内において、ウィルスやワーム等による企業内の情報資源の損害が問題となっている。その対策の一つとしてセキュリティ機能を有するスイッチやルータを導入するケースが増加している。

【0003】

このようなセキュリティスイッチには、自身を通過するトラフィックを常時監視し、DoS (Denial of Service attack) 攻撃や、ワームの感染活動等、異常なトラフィックパターンを検知すると、そのトラフィックのフレームを廃棄して、被害の拡大を防ぐ機能を有している。

40

【0004】

通常のフロア LAN は、低機能のスイッチングハブやリピータハブにより、複数の端末が接続された形態が殆どである。このようなフロア LAN に、セキュリティスイッチを接続するには、ネットワーク機器構成に影響を与えないようにするため、フロア LAN とバックボーン LAN の境界点に設置するのが通常である。

【0005】

図 24 (A) は、フロア LAN にセキュリティスイッチを設けた場合の従来の構成例を

50

示す図である。

【 0 0 0 6 】

セキュリティスイッチ 2 0 0 は、バックボーン LAN とフロア LAN の間に設けられ、その配下に、レイヤ 2 スイッチ (L 2 S W) 2 1 0、2 2 0 が配置される。各レイヤ 2 スイッチ 2 1 0、2 2 0 には、クライアント端末 A 2 3 0 及びクライアント端末 B 2 4 0 が夫々接続される。この場合、端末 A 2 3 0 及び端末 B 2 4 0 は、同一フロア内に配置される。

【 0 0 0 7 】

このように構成されたネットワーク構成で、端末 A 2 3 0 と端末 B 2 4 0 との間で通信を行う場合に、まず、A R P (Address Resolution Protocol) と呼ばれるアドレス解決
10
プロトコルを用いてアドレスの取得動作を行う。

【 0 0 0 8 】

図 2 4 (A) に示すように、(1) 端末 A 2 3 0 は、端末 B 2 4 0 の I P アドレスを含む A R P リクエストフレームをブロードキャストで送信し、(2) 端末 B 2 4 0 は、この A R P リクエストフレームに対して、自身の M A C (Media Access Control address) アドレスを含む A R P リプライフレームを端末 A に対して送信する。

【 0 0 0 9 】

この動作により、端末 A 2 3 0 は端末 B 2 4 0 の M A C アドレスを取得する。その後、
20
端末 A 2 3 0 は、通信用のフレームを、端末 B 2 4 0 の M A C アドレス宛てに送信することができる (図 2 4 (B) 参照)。このとき、レイヤ 2 スイッチ 2 1 0、2 2 0 は、この M A C アドレスを検索キーにして、自身で保持する学習テーブルを検索して、宛て先物理ポート (端末 B 2 4 0 の接続された物理ポート) に対してフレームを送信する。そして、
端末 B 2 4 0 は、受信フレームが自身の M A C アドレスのためフレームの受信処理を行う。

【 0 0 1 0 】

また、このような従来技術としては、例えば、宅側ポートに対応するダミー M A C アドレスを記憶したテーブルを備え、宅側ポートから受信したフレームの宛て先 M A C アドレスがダミー M A C アドレスであれば、そのフレームの宛て先 M A C アドレスを、そのダミー M A C アドレスに対応する他の宅側ポートに接続されたノードの M A C アドレスに置き換えて、フレームの中継を行うようにしたスイッチングハブが開示されている (例えば、
30
以下の特許文献 1)。

【特許文献 1】特開 2 0 0 3 - 3 1 8 9 3 4 号公報

【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

【 0 0 1 1 】

しかしながら、図 2 4 (A) 及び同図 (B) に示すように、同一フロア内の端末間通信では、レイヤ 2 スイッチ 2 1 0、2 2 0 のみでフレームの転送が行われる。従って、セキュリティスイッチ 2 0 0 にフレームが転送されないため、セキュリティスイッチ 2 0 0 によるセキュリティの監視を行うことができない。

【 0 0 1 2 】

このような場合、例えば、ワームに感染した端末を接続すると、ワームの感染フレームがフロア内に拡散し、同一フロア内の全端末がワーム感染の被害を受ける事態が発生する。
40

【 0 0 1 3 】

また、特許文献 1 では、異なる物理ポートに接続されたノード間では、その転送されるフレームがスイッチングハブ 1 0 1 を経由するため問題は発生しないが、同一ポートの複数のノード 1 1 3、1 1 4 間のみで通信が行われる場合、フレームがスイッチングハブ 1 0 1 を経由しないことになり、同様にセキュリティの監視を行うことができない問題が発生する。

【 0 0 1 4 】

一方、図24(A)でレイヤ2スイッチ210、220にセキュリティ機能を持たせるようにすれば、上述の問題を回避することも考えられる。しかし、レイヤ2スイッチ210、220にそのような機能を持たせると、却ってコストアップや工数の増大を招く。従って、できるだけ、既存のネットワーク構成を変えずにセキュリティの向上を図ることが望まれる。

【0015】

上述した例は、いずれもセキュリティについて述べたが、全く同様の理由により、端末230、240間のみで通信が行われる場合、セキュリティスイッチ200は通信のログを採取することができない。

【0016】

そこで、本発明は、上記問題点に鑑みてなされたもので、その目的は、既存のネットワーク構成を変えることなく、フロアLAN内の端末に対して、ログの採取を含めて、セキュリティの向上を実現した中継装置や、経路制御方法、及び経路制御プログラムを提供することにある。

【課題を解決するための手段】

【0017】

上記目的を達成するために、本発明の一実施態様によれば、同一物理ポート配下に単一又は複数のレイヤ2スイッチが接続され、更に当該レイヤ2スイッチの配下に単一又は複数の端末が接続された中継装置において、前記端末ごとに、前記端末のIPアドレスと実MACアドレス、及び仮想的なMACアドレスである仮想MACアドレスとを保持するアドレス対応保持部と、前記端末から前記仮想MACアドレスの取得を求める第1のARPLクエストフレームを受信したときに、対応する前記端末の前記仮想MACアドレスを前記アドレス対応保持部から読み出して、前記仮想MACアドレスを前記端末に応答する代理応答部と、前記端末間で前記仮想MACアドレス宛ての第1のフレームが送受信されるとき、前記第1のフレームを受信して、前記第1のフレームのMACアドレスについて仮想MACアドレスと実MACアドレスの変換を行い、変換後の第2のフレームを応答するMACアドレス変換部とを備えることを特徴とする。

【0018】

また、上記目的を達成するために、本発明の他の実施態様によれば、中継装置の同一物理ポート配下に単一又は複数のレイヤ2スイッチが接続され、更に当該レイヤ2スイッチの配下に単一又は複数の端末が接続されたネットワークシステムにおいて、前記中継装置には、前記端末ごとに、前記端末のIPアドレスと実MACアドレス、及び仮想的なMACアドレスである仮想MACアドレスとを保持するアドレス対応保持部と、前記端末から前記仮想MACアドレスの取得を求める第1のARPLクエストフレームを受信したときに、対応する前記端末の前記仮想MACアドレスを前記アドレス対応保持部から読み出して、前記仮想MACアドレスを前記端末に応答する代理応答部と、前記端末間で前記仮想MACアドレス宛ての第1のフレームが送受信されるとき、前記第1のフレームを受信して、前記第1のフレームのMACアドレスについて仮想MACアドレスと実MACアドレスの変換を行い、変換後の第2のフレームを応答するMACアドレス変換部とを備え、前記端末には、前記中継装置からの応答フレームに対してのみ応答する応答制御部を備えることを特徴とする。

【0019】

更に、上記目的を達成するために、本発明の他の実施態様によれば、同一物理ポート配下に単一又は複数のレイヤ2スイッチが接続され、更に当該レイヤ2スイッチの配下に単一又は複数の端末が接続された中継装置に対する経路制御方法において、前記端末から第1のARPLプライフレームを受信し、前記端末のIPアドレスと実MACアドレス、及び仮想的なMACアドレスである仮想MACアドレスとを前記端末ごとに保持するアドレス対応保持部から、受信した前記第1のARPLプライフレームに基づいて、対応する前記端末の前記仮想MACアドレスを読み出して、前記仮想MACアドレスを前記端末に応答し、前記端末間で前記仮想MACアドレス宛ての第1のフレームが送受信されるとき、前

10

20

30

40

50

記第 1 のフレームを受信して、前記第 1 のフレームの M A C アドレスについて仮想 M A C アドレスと実 M A C アドレスの変換を行い、変換後の第 2 のフレームを応答することを特徴とする。

【 0 0 2 0 】

更に、上記目的を達成するために、本発明の他の実施態様によれば、同一物理ポート配下に単一又は複数のレイヤ 2 スイッチが接続され、更に当該レイヤ 2 スイッチの配下に単一又は複数の端末が接続された中継装置に対する経路制御プログラムにおいて、前記端末から第 1 の A R P リプライフレームを受信する処理と、前記端末の I P アドレスと実 M A C アドレス、及び仮想的な M A C アドレスである仮想 M A C アドレスとを前記端末ごとに保持するアドレス対応保持部から、対応する前記端末の前記仮想 M A C アドレスを読み出して、前記仮想 M A C アドレスを前記端末に応答する処理と、前記端末間で前記仮想 M A C アドレス宛ての第 1 のフレームが送受信されるとき、前記第 1 のフレームを受信して、前記第 1 のフレームの M A C アドレスについて仮想 M A C アドレスと実 M A C アドレスの変換を行い、変換後の第 2 のフレームを応答する処理とをコンピュータに実行させることを特徴とする。

【発明の効果】

【 0 0 2 1 】

本発明によれば、既存のネットワーク構成を変えることなく、フロア L A N 内の端末に対して、ログ採取を含めて、セキュリティの向上を実現した中継装置や、経路制御方法、及び経路制御プログラムを提供することができる。

【発明を実施するための最良の形態】

【 0 0 2 2 】

以下、図面を参照して本発明を実施するための最良の形態を説明する。

【実施例 1】

【 0 0 2 3 】

まず、実施例 1 について説明する。図 1 は、本実施例 1 におけるネットワーク構成例を示す図である。

【 0 0 2 4 】

セキュリティスイッチ 1 0 は、フロア L A N 1 0 0 とバックボーン L A N との間に配置され、その配下にレイヤ 2 スイッチ C (L 2 S W _ C) 3 0 が設けられている。また、レイヤ 2 スイッチ C 3 0 には、レイヤ 2 スイッチ D (L 2 S W _ D) 4 0 が接続される。各レイヤ 2 スイッチ C 3 0、D 4 0 には、それぞれクライアント端末 A 5 0、B 6 0 が接続される。

【 0 0 2 5 】

各装置に対する I P アドレスと M A C アドレスは、図 1 に示すように割り当てられているものとする。

【 0 0 2 6 】

図 2 は、セキュリティスイッチ 1 0 とクライアント端末 B 6 0 の構成例を示す図である。セキュリティスイッチ 1 0 は、フレーム送受信部 1 1 と、セキュリティチェック部 1 2 と、M A C アドレス変換部 1 3 と、アドレス対応保持部 1 4 と、アドレス収集部 1 5 と、仮想 M A C アドレス生成部 1 6、及び A R P 代理応答部 1 7 を備える。

【 0 0 2 7 】

フレーム送受信部 1 1 は、レイヤ 2 スイッチ C 3 0 から種々のフレームを受信する。フレームが A R P リプライフレームのときは、当該フレームをアドレス収集部 1 5 に出力する。フレームが A R P リクエストフレームのときは当該フレームを A R P 代理応答部 1 7 に出力する。それ以外のフレームは、セキュリティチェック部 1 2 や、必要に応じバックボーン L A N 1 1 0 に出力する。

【 0 0 2 8 】

このようなフレームの種別の識別は、以下のようにして行う。即ち、通常、図 1 に示すネットワーク内には M A C フレームと呼ばれるフレームが送受信される。図 3 は、このよ

うなMACフレームの構成例を示す図である。MACフレームには、ペイロードフィールドに「ARP」プロトコルのパケットデータが含まれているか否かを示すフィールド301がある。このフィールドを確認することで、フレームがARPフレームかそれ以外のフレームかを判別できる。

【0029】

また、ペイロードフィールドに格納されたARPパケットデータ中に、「リプライ」か「リクエスト」か、を示す動作コードフィールド302があり、このフィールドを確認することで、フレームがARプリプライフレームかARプリクエストフレームかを判別できる。

【0030】

また、フレーム送受信部11は、MACアドレス変換部13からの送信フレームと、アドレス収集部15からのARプリクエストフレーム、及びARP代理応答部17からのARプリプライフレームを、夫々レイヤ2スイッチC30に出力する。

【0031】

セキュリティチェック部12は、受信フレーム、つまりARPフレーム以外のすべてのフレームに対してセキュリティチェックを行う。

【0032】

セキュリティチェックは、例えば、フレーム中のMACアドレスの送信元アドレスに“FF・・・”など、本来使用されない値が含まれるか否か、時間あたりの受信フレーム数をカウントし、それが閾値を超えるか否か（所謂、DoS攻撃が行われているか否か）等により、チェックを行う。セキュリティチェック部12は、正常ではない受信フレームに対して、例えば廃棄する等の処理を行う。正常な受信フレームは、後段のMACアドレス変換部13に出力する。

【0033】

MACアドレス変換部13は、受信フレームから送信元MACアドレスと宛て先MACアドレスとを抽出し、アドレス対応保持部14を検索して、受信フレーム中の仮想MACアドレスを実MACアドレスに、実MACアドレスを仮想MACアドレスに変換する。変換後のフレームを送信フレームとしてフレーム送受信部11に出力する。仮想MACアドレスを含め詳細は後述する。

【0034】

アドレス対応保持部14は、IPアドレス、実MACアドレス、仮想MACアドレスを1エントリとするテーブルを保持する。

【0035】

アドレス収集部15は、例えば、タイマ割り込み等を契機にフロアLAN100の所属するサブネット（10.0.0.0/24：即ち、フロアLAN100内の全装置）内の各アドレスに、定期的にARプリクエストフレームを生成し、フレーム送受信部11に出力する。また、アドレス収集部15は、フレーム送受信部11からのARプリプライフレームに対して、IPアドレスと実MACアドレスと抽出し、それらを仮想MACアドレス生成部16に出力する。

【0036】

フレーム送受信部11からのARプリプライフレームは、ARプリクエストフレームに対する応答フレームであり、各端末A50、B60から送信される。

【0037】

仮想MACアドレス生成部16は、アドレス収集部15からのIPアドレスと実MACアドレスとをキーにして、アドレス対応保持部14を検索する。

【0038】

この2つのアドレスの組がアドレス対応保持部14に登録されていない場合、仮想MACアドレス生成部16は、収集したアドレスに対して仮想的なMACアドレス（仮想MACアドレス）を生成し、この仮想MACアドレスを含め、3つのアドレスの組を1エントリとしてアドレス対応保持部14に格納する。

10

20

30

40

50

【 0 0 3 9 】

A R P 代理 応答部 1 7 は、フレーム送受信部 1 1 から A R P リクエストフレームを受け取ると、宛て先 I P アドレスをキーにして、アドレス対応保持部 1 4 を検索する。

【 0 0 4 0 】

該当する I P アドレスがあれば、エントリ内の仮想 M A C アドレスを読み出して、送信元 M A C アドレスを仮想 M A C アドレスにした A R P リプライフレームを生成し、フレーム送受信部 1 1 に出力する。

【 0 0 4 1 】

フレーム送受信部 1 1 からの A R P リクエストフレームは、各端末 A 5 0、B 6 0 から仮想 M A C アドレス取得のために送信されたフレームであり、応答フレーム (A R P リプライフレーム) に仮想 M A C アドレスを格納することで、各端末 A 5 0、B 6 0 は仮想 M A C アドレスを取得できる。

10

【 0 0 4 2 】

クライアント端末 B 6 0 には、端末側フレーム送受信部 6 1 と A R P 応答制御部 6 2 とを備える。

【 0 0 4 3 】

端末側フレーム送受信部 6 1 は、フロア L A N 1 0 0 からフレームを受信し、自装置宛ての A R P リクエストフレームを受信したとき、当該フレームを A R P 応答制御部 6 2 に出力する。自装置宛てでないとき、当該フレームを廃棄する。また、端末側フレーム送受信部 6 1 は、A R P 応答制御部 6 2 から A R P リプライフレームを受け取り、当該フレームをフロア L A N 1 0 0 に送信する。

20

【 0 0 4 4 】

A R P 応答制御部 6 2 は、A R P リクエストフレームを受け取ると、送信元 I P アドレスがセキュリティスイッチ 1 0 の I P アドレス (「 10.0.0.1 」) のみ A R P リプライフレームを生成し、端末側フレーム送受信部 6 1 に出力する。送信元がセキュリティスイッチ 1 0 からの A R P リクエストフレームでないとき、A R P 応答制御部 6 2 は、当該フレームを廃棄する。I P アドレスに代え、セキュリティスイッチ 1 0 の M A C アドレス (「 00:11:11:11:11:01 」) をチェックするようにしてもよい。

【 0 0 4 5 】

また、クライアント端末 B 6 0 には、A R P テーブルを備える。A R P 応答制御部 6 2 により、端末 A 5 0 から A R P リプライフレームを受信すると、端末 A 5 0 の M A C アドレス (仮想 M A C アドレス又は実 M A C アドレス) と端末 A 5 0 の I P アドレスを組としたエントリを A R P テーブルに追加する。

30

【 0 0 4 6 】

この A R P テーブルに基づいて、端末 B 6 0 は端末 A 5 0 の仮想 M A C アドレスを用いてフレームの送受信を行うことができる。

【 0 0 4 7 】

尚、クライアント端末 A 5 0 も同様に端末側フレーム送受信部と A R P 応答制御部を備える。

【 0 0 4 8 】

更に、レイヤ 2 スイッチ C 3 0 とレイヤ 2 スイッチ D 4 0 には、M A C アドレス (仮想 M A C アドレス又は実 M A C アドレス) と出力ポートの組である学習テーブルを備える。レイヤ 2 スイッチ C 3 0、D 4 0 では、入力されたフレームに対して、送信元 M A C アドレスと接続ポート先とから学習テーブルのエントリを追加することになる。

40

【 0 0 4 9 】

このように構成されたセキュリティスイッチ 1 0 等の動作について以下説明する。図 4 はセキュリティスイッチ 1 0 におけるフローチャートの例、図 5 は端末 A 5 0、B 6 0 におけるフローチャートの例である。

【 0 0 5 0 】

以下に示す例では、端末 A 5 0 から端末 B 6 0 に対して通信を行う場合で説明する。尚

50

、端末 A 5 0、B 6 0 の A R P テーブルと、レイヤ 2 スイッチ C 3 0、D 4 0 の学習テーブルにはエントリが登録されていないものとする。

【 0 0 5 1 】

全体の動作は、(1) セキュリティスイッチ 1 0 によるアドレス収集 (仮想 M A C アドレスの生成)、(2) 端末 A 5 0 の端末 B 6 0 に対するアドレスの解決 (生成した仮想 M A C アドレスの取得)、(3) 端末 A 5 0 が端末 B 6 0 にフレーム送信 (取得した仮想 M A C アドレスに基づいてフレームの送信)、の 3 つのフェーズに分かれる。それぞれについて説明する。

【 0 0 5 2 】

(フェーズ 1) セキュリティスイッチ 1 0 によりアドレス収集

10

まず、セキュリティスイッチ 1 0 のアドレス収集部 1 5 は、タイマ割り込み (S 3 0) を契機に、収集先の I P アドレスを決定する (S 3 1)。ここでは、端末 A 5 0 の I P アドレスを対象とする。

【 0 0 5 3 】

そして、アドレス収集部 1 5 は、端末 A 5 0 宛てに A R P リクエストフレームを生成する (S 3 2)。A R P リクエストフレームは、送信元 M A C アドレスを「00:11:11:11:11:01」(セキュリティスイッチ 1 0 の M A C アドレス)、送信元 I P アドレスを「10.0.0.1」(セキュリティスイッチ 1 0 の I P アドレス)、宛て先 M A C アドレスを「FF:FF:FF:FF:FF:FF」(ブロードキャスト送信)、宛て先 I P アドレスを「10.0.0.2」(端末 A 5 0 の I P アドレス) とする。アドレス収集部 1 5 は、生成した A R P リクエストフレームを、フレーム送受信部 1 1 に出力する。

20

【 0 0 5 4 】

フレーム送受信部 1 1 は、この A R P リクエストフレームをフロア L A N 1 0 0 側に送信する。

【 0 0 5 5 】

レイヤ 2 スイッチ C 3 0 は、当該フレームを受信すると、学習テーブルに M A C アドレス (送信元であるセキュリティスイッチ 1 0 の M A C アドレス「00:11:11:11:11:01」) と接続ポート (図 1 に示すように、「Port2」) を登録する。また、当該フレームの宛て先 M A C アドレスがブロードキャストアドレスのため、レイヤ 2 スイッチ C 3 0 は全ポート (レイヤ 2 スイッチ C 3 0 の「Port1」及び「Port3」) に対して当該フレームを送信する。

30

【 0 0 5 6 】

レイヤ 2 スイッチ D 4 0 が、上記 A R P リクエストフレームを受信すると、学習テーブルに、M A C アドレス (送信元であるセキュリティスイッチ 1 0 の M A C アドレス「00:11:11:11:11:01」) と接続ポート (レイヤ 2 スイッチ D 4 0 の「Port1」) とを登録する。また、当該フレームの宛て先 M A C アドレスがブロードキャストアドレスのため、レイヤ 2 スイッチ D 4 0 は、全ポート (レイヤ 2 スイッチの「Port2」) に当該フレームを送信する。

【 0 0 5 7 】

端末 B 6 0 (の端末側フレーム送受信部 6 1) は、上記 A R P フレームを受信する (図 5 の S 4 0) と、宛て先 I P アドレスが端末 A 5 0 の I P アドレスであり、自身の I P アドレス宛ての A R P リクエストフレームではないため (S 4 1 で「N」)、当該フレームを廃棄する (S 4 7)。

40

【 0 0 5 8 】

一方、端末 A 5 0 は、上記 A R P フレームを受信する (S 4 0) と、自身の I P アドレス宛ての A R P リクエストフレームのため (S 4 1 で「Y」、S 4 2 で「N」)、端末側フレーム送受信部は当該フレームを A R P 応答制御部に転送する。

【 0 0 5 9 】

A R P 応答制御部は、当該フレームの送信元はセキュリティスイッチ 1 0 のため (S 4 4 で「Y」)、A R P リプライフレームを生成する (S 4 5)。そして、端末側フレーム

50

送受信部は当該フレームを送信する（S46）。

【0060】

このARプリプライフレームは、送信元MACアドレスを「00:11:11:11:11:02」（端末A50のIPアドレス）、送信元IPアドレスを「10.0.0.2」（端末A50のIPアドレス）、宛て先MACアドレスを「00:11:11:11:11:01」（セキュリティスイッチ10のMACアドレス）、宛て先IPアドレスを「10.0.0.1」（セキュリティスイッチ10のIPアドレス）としたフレームである。

【0061】

このARプリプライフレームを受信したレイヤ2スイッチC30は、当該フレームから、MACアドレス（送信元である端末A50のMACアドレス「00:11:11:11:11:02」）と接続ポート（「Port1」）とを学習テーブルに登録する。レイヤ2スイッチC30は、宛て先MACアドレス（セキュリティスイッチ10のMACアドレス）の接続するポート（「Port2」）に対して、当該フレームを送信する。

【0062】

セキュリティスイッチ10のフレーム送受信部11は、このフレームを受信する（S10）と、自装置宛てのARプリプライフレームか否かを判断する（S11）。この場合、自装置宛てのARプリプライフレームのため（S11で「Y」）、当該フレームをアドレス収集部15に出力する。

【0063】

アドレス収集部15は、ARプリプライフレームの送信元IPアドレス（端末A50のIPアドレス「10.0.0.2」）と送信元MACアドレス（端末A50のMACアドレス「00:11:11:11:11:02」）とを仮想MACアドレス生成部16に出力する。

【0064】

仮想MACアドレス生成部16は、送信元IPアドレスと送信元MACアドレス（或いは、どちらか一方）をキーにしてアドレス対応保持部14を検索し（S12）、登録済みか否かを判断する（S13）。

【0065】

この場合、該当するエントリはみつからない（S13で「N」）ため、仮想MACアドレス生成部16は、仮想MACアドレスを生成する（S14）。

【0066】

仮想MACアドレスは、実MACアドレス（この場合、送信元である端末A50のMACアドレス「00:11:11:11:11:02」）を基にして生成される。仮想MACアドレスの生成ルールとして、例えば、ARプリプライフレーム（MACフレーム）のMACヘッダのG/L（Global/Local）ビット（MACアドレスの第1オクテットの下位2ビット目）を「1」にする。

【0067】

この例では、MACアドレスの第1オクテット「00」は、「16進」のため、「2進」に直すと「0000 0000」であり、下位2ビット目を「1」にすると「0000 0010」となる。これを元の「16進」に直すと、第1オクテットは「00」から「02」となり、仮想MACアドレス「02:11:11:11:11:02」となる。

【0068】

勿論、普段使用されない値を用いることにより仮想MACアドレスを生成するようにしてもよい。

【0069】

これにより、セキュリティスイッチ10では、MACアドレスのG/Lビットが「1」の場合、全て仮想MACアドレスと判断することができる。

【0070】

仮想MACアドレス生成部16は、生成した仮想MACアドレス（端末A50の仮想MACアドレス「02:11:11:11:11:02」）と、IPアドレス（端末A50のIPアドレス「10.0.0.2」）、及び実MACアドレス（端末A50のMACアドレス「00:11:11:11:11:02」）

10

20

30

40

50

」)を一つのエントリとしてアドレス対応保持部14に登録する(S15)。

【0071】

上記と同様の手順により、セキュリティスイッチ10は、端末B60の仮想MACアドレス(「02:11:11:11:11:03」)と、IPアドレス(「10.0.0.3」)、及び実MACアドレス(「00:11:11:11:11:03」)をアドレス対応保持部14に登録する。

【0072】

アドレス対応保持部14に登録されたテーブルの例を図6(A)に示す。

【0073】

(フェーズ2) 端末A50の端末B60に対するアドレス解決

次に、端末A50が端末B60のアドレス解決(生成した仮想MACアドレスの取得)を行うフェーズについて説明する。

10

【0074】

まず、端末A50は、セキュリティスイッチ10に対してARPリクエストフレームを送信する。このARPリクエストフレームの送信元MACアドレスは「00:11:11:11:11:02」(端末A50のMACアドレス)、送信元IPアドレスは「10.0.0.2」(端末A50のIPアドレス)、宛て先MACアドレスは「FF:FF:FF:FF:FF:FF」(ブロードキャストアドレス)、宛て先IPアドレスは「10.0.0.3」(端末B60のIPアドレス)である。

【0075】

レイヤ2スイッチC30がARPリクエストフレームを受信すると、宛て先MACアドレスがブロードキャストアドレスを示しているため、全ポートに対して当該フレームを送信する。

20

【0076】

レイヤ2スイッチD40がARPリクエストフレームを受信すると、学習テーブルに、送信元MACアドレス(端末A50のMACアドレス「00:11:11:11:11:02」)と接続ポート(「Port1」)とを登録する。また、レイヤ2スイッチD40は、宛て先MACアドレスがブロードキャストアドレスのため、当該フレームを全ポートに送信する。

【0077】

端末B60は、このARPリクエストフレームを受信すると(S40)、当該フレームをARP応答制御部62に出力する(S41で「Y」、S42で「Y」)。尚、端末側フレーム送受信部61は受信フレームがARPリクエストフレームか否かを判断している(S42)が、これは、上述したセキュリティスイッチ10のフレーム送受信部11と同様に、フレーム内の各フィールド301、302(図3参照)により判断する。

30

【0078】

ARP応答制御部62は、送信元IPアドレスが端末A50のアドレスのため(S44で「N」)、当該フレームを廃棄し(S47)、応答フレームを作成しない。

【0079】

本実施例1において、各端末A50、B60では、送信元がセキュリティスイッチ10であるARPリクエストフレームを受信したときのみ応答フレーム(ARプリプライフレーム)を作成し、それ以外のフレームを受信したときは、当該フレームを破棄する機能を備える。

40

【0080】

一方、セキュリティスイッチ10のフレーム送受信部11は、端末A50からのARPリクエストフレームを受信すると(S10、S11で「N」、S20で「Y」)、当該フレームをARP代理応答部17に転送する(S21)。

【0081】

ARP代理応答部17は、ARPリクエストフレームの宛て先IPアドレス(端末B60のIPアドレス「10.0.0.3」)をキーにしてアドレス対応保持部14を検索する(S22)。この例では、(フェーズ1)にて該当するエントリが登録されている(S23で「Y」)。尚、登録されていない場合(S23で「N」)、(フェーズ1)において仮想MACアドレスが生成されていないため、受信したARPリクエストフレームを破棄する(

50

S 1 6)。

【 0 0 8 2 】

A R P 代理応答部 1 7 は、アドレス対応保持部 1 4 から、対応する仮想 M A C アドレス (端末 B 6 0 の仮想 M A C アドレス「02:11:11:11:11:03」) を取得する。そして、A R P リクエストフレームに対する A R P リプライフレームを作成する (S 2 4)。

【 0 0 8 3 】

A R P リプライフレームの送信元 M A C アドレスは、「02:11:11:11:11:03」(端末 B 6 0 の仮想 M A C アドレス)、送信元 I P アドレスは「10.0.0.3」(端末 B 6 0 の I P アドレス)、宛て先 M A C アドレスは「00:11:11:11:11:02」(端末 A 5 0 の M A C アドレス)、宛て先 I P アドレスは「10.0.0.2」(端末 A 5 0 の I P アドレス) である。

10

【 0 0 8 4 】

生成された A R P リプライフレームは、送信先物理ポートが決定され (S 1 7)、当該ポートから、フロア L A N 1 0 0 側に送信される (S 1 8)。

【 0 0 8 5 】

レイヤ 2 スイッチ C 3 0 は、この A R P リプライフレームを受信すると、学習テーブルに、送信元 M A C アドレス (端末 B 6 0 の仮想 M A C アドレス「02:11:11:11:11:03」) と、接続ポート (「Port2」) を登録する。また、レイヤ 2 スイッチ C 3 0 は、学習テーブルを参照し、宛て先 M A C アドレス (「00:11:11:11:11:02」 端末 A 5 0 の M A C アドレス) の接続するポート (「Port2」) に当該フレームを送信する。

20

【 0 0 8 6 】

端末 A 5 0 は、A R P リプライフレームを受信して、端末 B 6 0 の仮想 M A C アドレス (「02:11:11:11:11:03」) を取得する (S 4 0、S 4 1 で「Y」、S 4 2 で「N」、S 4 3)。

【 0 0 8 7 】

尚、端末 B 6 0 も A R P リクエストフレームをセキュリティスイッチ 1 0 に送信し、その応答フレームである A R P リプライフレームから、端末 A 5 0 の仮想 M A C アドレスを取得できる。

【 0 0 8 8 】

(フェーズ 3) 端末 A 5 0 が端末 B 6 0 にフレームを送信する

次に、端末 A 5 0 が、取得した仮想 M A C アドレスに基づいて、フレームを端末 B 6 0 に送信するフェーズについて説明する。

30

【 0 0 8 9 】

端末 A 5 0 は、端末 B 6 0 宛てにフレームを送信する。このフレームの送信元 M A C アドレスは、「00:11:11:11:11:02」(端末 A 5 0 の M A C アドレス)、送信元 I P アドレスは「10.0.0.2」(端末 A 5 0 の I P アドレス)、宛て先 M A C アドレスは「02:11:11:11:11:03」(端末 B 6 0 の仮想 M A C アドレス)、宛て先 I P アドレスは「10.0.0.3」(端末 B 6 0 の I P アドレス) である。

【 0 0 9 0 】

レイヤ 2 スイッチ C 3 0 は、このフレームを受信すると、学習テーブルを参照して、宛て先 M A C アドレス (端末 B 6 0 の仮想 M A C アドレス「02:11:11:11:11:03」) の接続するポート (「Port2」) に当該フレームを送信する。このエントリは、フェーズ 2 で作成されたものである。

40

【 0 0 9 1 】

セキュリティスイッチ 1 0 のフレーム送受信部 1 1 がこのフレームを受信すると (S 1 0、S 2 0 で「N」)、当該フレームをセキュリティチェック部 1 2 に出力する。

【 0 0 9 2 】

セキュリティチェック部 1 2 は、受信フレームのセキュリティをチェックし (S 2 5)、当該フレームを M A C アドレス変換部 1 3 に出力する (S 2 5 で「Y」)。

【 0 0 9 3 】

尚、セキュリティチェック部 1 2 は受信フレームのセキュリティをチェックした結果、

50

問題が発生しているときは、当該フレームを廃棄する（S 2 7）。ワームやD o s 攻撃等の問題が発生しているため、フロアL A N 1 0 0内の装置への感染を防ぐためである。

【0 0 9 4】

また、セキュリティチェック部1 2は、当該フレームを廃棄するかわりに、問題が発生したことを示す情報を表示部に表示させたり、ログを取る等の処理を行ってもよい。

【0 0 9 5】

M A Cアドレス変換部1 3は、送信元M A Cアドレス（端末A 5 0のM A Cアドレス「00:11:11:11:11:02」）をキーにして、アドレス対応保持部1 4を検索し、仮想M A Cアドレス（端末A 5 0の仮想M A Cアドレス「02:11:11:11:11:02」、フェーズ1で生成）を取得する（S 2 6で「Y」、S 2 8）。 10

【0 0 9 6】

そして、M A Cアドレス変換部1 3は、受信フレームの送信元M A Cアドレスを、取得した仮想M A Cアドレスに書き換える（S 2 9）。

【0 0 9 7】

また、M A Cアドレス変換部1 3は、受信フレーム内の宛て先M A Cアドレス（端末B 6 0の仮想M A Cアドレス「02:11:11:11:11:03」）をキーにして、アドレス対応保持部1 4を検索し（S 2 8）、実M A Cアドレス（端末B 6 0の実M A Cアドレス「00:11:11:11:11:03」）を取得する。そして、受信フレームの宛て先M A Cアドレス（仮想M A Cアドレス）を、取得した実M A Cアドレスに書き換える（S 2 9）。 20

【0 0 9 8】

つまり、書き換えられたフレームにおいて、送信元M A Cアドレスは「02:11:11:11:02」（端末A 5 0の仮想M A Cアドレス）、送信元I Pアドレスは「10.0.0.2」（端末A 5 0のI Pアドレス）、宛て先M A Cアドレスは「00:11:11:11:11:03」（端末B 6 0の実M A Cアドレス）、宛て先I Pアドレスは「10.0.0.3」（端末B 6 0のI Pアドレス）となる。

【0 0 9 9】

M A Cアドレス変換部1 3は、書き換えられたフレームをフレーム送受信部1 1に出力し、フレーム送受信部1 1は当該フレームをフロアL A N 1 0 0側に送信する（S 1 7、1 8）。 30

【0 1 0 0】

レイヤ2スイッチC 3 0は、この送信フレームを受信すると、学習テーブルに、送信元M A Cアドレス「02:11:11:11:11:02」（端末A 5 0の仮想M A Cアドレス）と、接続ポート（「Port1」）を登録し、宛て先M A Cアドレス（「00:11:11:11:11:03」）の接続するポート（「Port2」）に当該フレームを送信する。

【0 1 0 1】

そして、端末B 6 0は、この送信フレームを受信する（S 4 0、S 4 1で「Y」、S 4 2で「N」、S 4 3）。

【0 1 0 2】

尚、端末B 6 0から端末A 5 0へのフレームの送信も、本フェーズ3と手順により同様に実現することができる。 40

【0 1 0 3】

端末A 5 0と端末B 6 0との間のフレームの送受信が完了した後、各レイヤ2スイッチC 3 0、D 4 0における学習テーブルの例を夫々図6（B）及び同図（C）に示し、各端末A 5 0、B 6 0のA R Pテーブルの例を夫々図7（A）及び同図（B）に示す。

【0 1 0 4】

このように、本実施例1では、端末A 5 0から端末B 6 0宛てにフレームを送信するときに、仮想M A Cアドレスを用いて、レイヤ2スイッチC 3 0からセキュリティスイッチ1 0に転送するようにしているため、セキュリティチェック部1 2を経由させることができる。従って、フロアL A N 1 0 0内の端末A 5 0、B 6 0に対してセキュリティの向上を実現したセキュリティスイッチ1 0を提供できる。 50

【 0 1 0 5 】

また、図 2 0 (A) と比較しても、全体のネットワーク構成を変えずに上記機能を実現している。

【 0 1 0 6 】

更に、レイヤ 2 スイッチ C 3 0、D 4 0 にセキュリティチェック部 1 2 を追加させる必要もないため、コストアップに繋がることもなく、工数を増大させることもない。

【 実施例 2 】

【 0 1 0 7 】

次に、実施例 2 について説明する。本実施例 2 では、A R P リクエストフレームや A R P リプライフレームを使用しないで仮想 M A C アドレスを作成し、セキュリティの向上を図るようにした例である。

10

【 0 1 0 8 】

図 8 は、本実施例 2 におけるセキュリティスイッチ 1 0 等の構成例である。実施例 1 と比較して、バックボーン L A N 1 1 0 側にサーバ 1 2 0 (I P アドレスは「20.0.0.1」) が設置される。また、セキュリティスイッチ 1 0 とバックボーン L A N 1 1 0 との間にデフォルトゲートウェイ 1 3 0 (M A C アドレスは「00:11:11:11:11:10」) が設置される。それ以外のネットワーク構成例は、実施例 1 と略同様である。

【 0 1 0 9 】

また、端末 A 5 0、B 6 0 の構成は実施例 1 と同様で、セキュリティスイッチ 1 0 の構成も実施例 1 と略同様である。

20

【 0 1 1 0 】

但し、セキュリティスイッチ 1 0 のアドレス収集部 1 5 は、実施例 1 と異なり、フロア L A N 1 0 0 側から受信するフレームのヘッダ情報から、送信元 I P アドレス及び送信元 M A C アドレスを抽出し、仮想 M A C アドレス生成部 1 6 に出力する。

【 0 1 1 1 】

仮想 M A C アドレス生成後の処理は、実施例 1 と同様なので、以下の説明では、フェーズ 1 (セキュリティスイッチ 1 0 によるアドレス収集フェーズ) について説明する。

【 0 1 1 2 】

また、説明を容易にするため、端末 A 5 0 がバックボーン L A N 1 1 0 側のサーバ 1 2 0 に対して、フレームを送信し、セキュリティスイッチ 1 0 でアドレス収集して仮想 M A C アドレスを生成する例で説明する。尚、レイヤ 2 スイッチ C 3 0 の学習テーブルには、予め、M A C アドレス「00:11:11:11:11:10」(ゲートウェイ 1 3 0 の実 M A C アドレス) と接続ポート (「Port2」) が登録されているものとする。図 9 は、本実施例 2 におけるセキュリティスイッチ 1 0 のフローチャートの例を示す図である。図 4 に示す例と同一の処理には同一の符号を付している。

30

【 0 1 1 3 】

(フェーズ 1) セキュリティスイッチ 1 0 によるアドレス収集

端末 A 5 0 は、サーバ 1 2 0 にフレームを送信すべく、当該フレームを生成する。フレームの送信元 M A C アドレスは「00:11:11:11:11:02」(端末 A 5 0 の M A C アドレス)、送信元 I P アドレスは「10.0.0.2」(端末 A 5 0 の I P アドレス)、宛て先 I P アドレスは「20.0.0.2」(サーバ 1 2 0 の I P アドレス)、宛て先 M A C アドレスは「00:11:11:11:11:10」(ゲートウェイ 1 3 0 の M A C アドレス) である。

40

【 0 1 1 4 】

レイヤ 2 スイッチ C 3 0 が、このフレームを受信すると、学習テーブルを参照して、宛て先 M A C アドレス (「00:11:11:11:11:10」) の接続するポート (「Port2」) に、当該フレームを送信する。

【 0 1 1 5 】

セキュリティスイッチ 1 0 のフレーム送受信部 1 1 が、このフレームを受信する (S 1 0) と、当該フレームをバックボーン L A N 1 1 0 側に転送する。また、当該フレームはフロア L A N 1 0 0 からの受信フレームのため、アドレス収集部 1 5 にも複製して転送す

50

る。

【0116】

アドレス収集部15は、受信フレームの送信元IPアドレス（端末A50のIPアドレス「10.0.0.2」）及び送信元MACアドレス（端末A50のMACアドレス「00:11:11:11:11:02」）を仮想MACアドレス生成部16に出力する。

【0117】

仮想MACアドレス生成部16は、送信元IPアドレスと送信元MACアドレス（或いはいずれか一方）をキーにして、アドレス対応保持部14を検索する（S50）。この例では、端末A50の仮想MACアドレスは登録されていないので（S51で「N」）、仮想MACアドレスを生成する（S52）。 10

【0118】

仮想MACアドレス生成部16は、実施例1と同様に実MACアドレスを基に、仮想MACアドレス（端末A50の仮想MACアドレス「02:11:11:11:11:02」）を生成する。そして、この仮想MACアドレスと、IPアドレス（「10.0.0.2」）、及び実MACアドレス（「00:11:11:11:11:02」）をアドレス対応保持部14に登録する（S53）。

【0119】

以上により、セキュリティスイッチ10は、フロアLAN100側からの受信フレームに基づいてアドレスの収集を行い、フロアLAN100内の各端末A50、B60の仮想MACアドレスを生成することができる。以降の処理は、実施例1と同様である。

【0120】 20

この際に、実施例1と比較して、ARPフレーム（リプライ、リクエストの双方）の送受信が行われないため、その分フロアLAN100内に転送されるデータ量を少なくでき、ネットワーク資源の有効活用を図ることができる。

【0121】

また、その後の処理で、例えば端末A50がセキュリティスイッチ10に対してARPLリクエストフレームを送信し、その応答フレームを受信することで、端末A50は端末B60の仮想MACアドレスを取得できる（フェーズ2）。

【0122】

更に、その仮想MACアドレスを使用してフレームを送信することで、当該フレームがセキュリティスイッチ10に転送できる（フェーズ3）。従って、本実施例2でも、本実施例1と同様に、ネットワーク構成を変えることなく、セキュリティの向上を図ることができるセキュリティスイッチ10を提供することができる。 30

【実施例3】

【0123】

次に実施例3について説明する。本実施例3は、セキュリティスイッチ10の同一物理ポート配下の通信では、実施例1等と同様の仮想MACアドレスを用いてセキュリティスイッチ10を経由させ、他の物理ポート配下の通信では、これらの処理を行わないでセキュリティスイッチ10を経由させるようにした例である。

【0124】

図10は、本実施例3におけるネットワークの構成例を示す図である。実施例1等と同一の部分には同一の符号を付している。セキュリティスイッチ10の別の物理ポート（例えば、「Port2」）に端末C70が接続される。 40

【0125】

図11は、セキュリティスイッチ10等の構成例である。実施例1等と略同様であるが、端末接続ポート保持部18が追加されている。

【0126】

端末接続ポート保持部18は、端末の実MACアドレスと接続先の物理ポート情報とを保持する。

【0127】

また、アドレス収集部15は、ARPLリプライフレームをフレーム送受信部11から受 50

け取ると、当該フレームの受信物理ポート番号と送信元MACアドレスとを端末接続ポート保持部18に登録する。それ以外の機能は、実施例1等と同様である。

【0128】

更に、ARP代理応答部17は、フレーム送受信部11からARPLイクエストフレームと共に、受信ポート番号を受け取る。そして、ARP代理応答部17は、宛て先IPアドレスを検索キーにしてアドレス対応保持部14を検索する。更に、その得られた実MACアドレスを検索キーにして端末接続ポート保持部18を検索し、物理ポート番号を得る。得られた物理ポート番号と、フレーム送受信部11からのポート番号とを比較して、受信ポートと同一物理ポート配下か否かを判断する。この判断結果により、受信ポートと同一ポート配下の場合は仮想MACアドレスを応答し、別ポート配下の場合は実MACアドレスを応答する。

10

【0129】

尚、フレーム送受信部11は、受信物理ポート番号をアドレス収集部15とARP代理応答部17に出力している。例えば、物理ポートの番号を示す情報がメモリに記憶され、ある物理ポートでフレームを受信すると、その情報をフレームと共に出力している。

【0130】

次に動作を説明する。図12は、本実施例3におけるセキュリティスイッチ10のフローチャートの例を示す図である。実施例1(図4)と同一の処理には同一の符号が付されている。また、各端末A50等の処理は実施例1と同様に図5のフローチャートに従う。実施例1と同様にフェーズ1～フェーズ3の各フェーズについて説明する。

20

【0131】

(フェーズ1)セキュリティスイッチ10によるアドレス収集

セキュリティスイッチ10のアドレス収集部15により、ARPLイクエストフレームが生成され、当該フレームに対して、端末A50がARPLリプライフレームを送信するまでは、実施例1と同様である。

【0132】

この際、レイヤ2スイッチC30、D40で生成される学習テーブルも同様であり、端末B60において受信したARPLイクエストフレームを廃棄して応答しない点も実施例1同様である。

【0133】

セキュリティスイッチ10のフレーム送受信部11が、ARPLリプライフレームを受信すると(図12のS10)、自装置宛てのリプライフレームのため(S11で「Y」)、当該ARPLリプライフレームと受信物理ポート番号(「Port1」)をアドレス収集部15に出力する。

30

【0134】

アドレス収集部15は、ARPLリプライフレームの送信元IPアドレス(端末A50のIPアドレス「10.0.0.2」)と送信元MACアドレス(「00:11:11:11:11:02」)を仮想MACアドレス生成部16に出力する。

【0135】

また、アドレス収集部15は、送信元MACアドレスと受信物理ポート番号(「Port1」)を端末接続ポート保持部18に出力して、当該情報が保持される(S60)。

40

【0136】

仮想MACアドレス生成部16は、送信元IP及びMACアドレス(或いはいずれか一方)を検索キーにしてアドレス対応保持部14を検索するが該当するエントリはみつからない(S12、S13で「N」)ので、仮想MACアドレスを生成する(S14)。

【0137】

仮想MACアドレス生成部16は、実MACアドレスに基づいて、仮想MACアドレス(端末A50の仮想MACアドレス「02:11:11:11:11:02」)を生成する。生成ルールは実施例1と同様である。生成された仮想MACアドレスは、実MACアドレス及びIPアドレスとともにアドレス対応保持部14に登録される(S15)。

50

【 0 1 3 8 】

以上のようにして、仮想 M A C アドレスが登録されるとともに、端末接続ポート保持部 1 8 には、端末 A 5 0 のエントリ (M A C アドレス「00:11:11:11:11:02」、ポート番号「Port1」) が登録される。

【 0 1 3 9 】

上記と同様の手順により、端末接続ポート保持部 1 8 には、端末 B 6 0 のエントリ (M A C アドレス「00:11:11:11:11:03」、ポート番号「Port1」)、及び端末 C 7 0 のエントリ (M A C アドレス「00:11:11:11:11:04」、ポート番号「Port2」) も登録される。

【 0 1 4 0 】

(フェーズ 2) 端末 A 5 0 の端末 B 6 0 に対するアドレス解決

10

端末 A 5 0 が A R P リクエストフレームをブロードキャストで送信するのは、実施例 1 と同様である。異なるのは、当該フレームを受信したセキュリティスイッチ 1 0 側の処理 (S 6 1 ~ S 6 3) である。

【 0 1 4 1 】

即ち、セキュリティスイッチ 1 0 のフレーム送受信部 1 1 が、A R P リクエストフレームを受信すると (S 1 0)、当該フレームと受信物理ポート番号 (「Port1」) を A R P 代理応答部 1 7 に出力する (S 1 1 で「N」、S 2 0 で「Y」、S 2 1)。

【 0 1 4 2 】

A R P 代理応答部 1 7 は、A R P リクエストフレームの宛て先 I P アドレス (端末 B 6 0 の I P アドレス「10.0.0.3」) でアドレス対応保持部 1 4 を検索し (S 2 2)、該当する実 M A C アドレス「00:11:11:11:11:03」と仮想 M A C アドレス「02:11:11:11:11:03」を取得する (S 2 3 で「Y」)。

20

【 0 1 4 3 】

A R P 代理応答部 1 7 は、得られた実 M A C アドレスを検索キーにして、端末接続ポート保持部 1 8 を検索し (S 6 1)、ポート番号「Port1」を取得する。このポート番号は、フレーム送受信部 1 1 からの受信物理ポート番号「Port1」と同一である (S 6 2 で「Y」)。

【 0 1 4 4 】

つまり、受信したポート (受信物理ポート番号) と、宛て先に送信するポート (ポート番号) とが同一である。従って、同一物理ポート配下の通信と判断できる。よって、実施例 1 と同様の処理、即ち、仮想 M A C アドレスを用いた処理 (S 6 3 以降の処理) を行う。

30

【 0 1 4 5 】

この例では、A R P 代理応答部 1 7 は、A R P リプライフレームを作成し (S 6 3)、当該フレームを「Port1」に送信する (S 1 7)。端末 A 5 0 は、端末 B 6 0 の仮想 M A C アドレスを取得する。

【 0 1 4 6 】

(フェーズ 2 - 1) 端末 A 5 0 から端末 C 7 0 へのアドレス解決

次の例として、端末 A 5 0 から端末 C 7 0 へのアドレス解決について説明する。

【 0 1 4 7 】

まず、端末 A 5 0 は、A R P リクエストフレームをブロードキャストで送信する。この A R P リクエストフレームの送信元の M A C アドレスと I P アドレスは、端末 A のアドレス (夫々、「00:11:11:11:11:02」、「10.0.0.2」) で、宛て先 M A C アドレスはブロードキャストアドレス「FF:FF:FF:FF:FF:FF」、宛て先 I P アドレスは端末 C 7 0 のアドレス「10.0.0.4」である。

40

【 0 1 4 8 】

レイヤ 2 スイッチ C 3 0、D 4 0 は、この A R P リクエストフレームを受信すると、ブロードキャストアドレスのため、全ポートに当該フレームを送信する。

【 0 1 4 9 】

端末 B 6 0 は、自装置宛てのフレームではないため、A R P リクエストフレームを廃棄

50

する（S 4 1で「N」、S 4 7）。

【0 1 5 0】

セキュリティスイッチ 1 0 のフレーム送受信部 1 1 がこの A R P リクエストフレームを受信すると（S 1 0）、ブロードキャストアドレスのため、「Port2」に対して当該フレームを送信する。また、フレーム送受信部 1 1 は、受信物理ポート番号「Port1」と A R P リクエストフレームと A R P 代理応答部 1 7 に出力する（S 1 1で「N」、S 2 0で「Y」、S 2 1）。

【0 1 5 1】

A R P 代理応答部 1 7 は、A R P リクエストフレームの宛て先 I P アドレス「10.0.0.4」でアドレス対応保持部 1 4 を検索し、該当する実 M A C アドレス「00:11:11:11:11:04」と仮想 M A C アドレス「02:11:11:11:11:04」とを取得する（S 2 2、S 2 3で「Y」）。

10

【0 1 5 2】

そして、A R P 代理応答部 1 7 は、得られた実 M A C アドレスを検索キーにして、端末接続ポート保持部 1 8 を検索し（S 6 1）、ポート番号「Port2」を取得する。この番号は、受信物路ポート番号「Port1」と異なる番号のため（S 6 2「N」）、実 M A C アドレスで A R P リプライフレームを作成する（S 6 4）。

【0 1 5 3】

作成された A R P リプライフレームは、送信元を端末 C 7 0 としたアドレス（実 M A C アドレス「00:11:11:11:11:04」、I P アドレス「10.0.0.4」）、宛て先を端末 A 5 0 のアドレス（M A C アドレス「00:11:11:11:11:02」、I P アドレス「10.0.0.2」）としたフレームである。送信元の M A C アドレスは、仮想 M A C アドレスではなく、実 M A C アドレスを用いている。

20

【0 1 5 4】

フレーム送受信部 1 1 は、「Port1」に A R P リプライフレームを出力する。

【0 1 5 5】

レイヤ 2 スイッチ C 3 0 が、この A R P リプライフレームを受信すると、学習テーブルを参照して、宛て先 M A C アドレス「00:11:11:11:11:02」の接続するポート「Port1」に当該フレームを送信する。

【0 1 5 6】

30

端末 A 5 0 は、A R P リプライフレームを受信し（S 4 0）、端末 C 7 0 の実 M A C アドレスを取得する。その後、端末 A 5 0 は、実 M A C アドレスを用いて端末 C 7 0 と通信を行う。その際に、通常のレイヤ 2 中継により、セキュリティスイッチ 1 0 を介して端末 A 5 0 から端末 C 7 0 に対して通信が行われる。従って、送信されるフレームはセキュリティスイッチ 1 0 のセキュリティチェック部 1 2 を経由するため、セキュリティの向上を図ることができる。

【0 1 5 7】

端末 C 7 0 から端末 A 5 0 に対しても同様に処理を行うことで、端末 C 7 0 は端末 A 5 0 の実 M A C アドレスを取得し、当該アドレスを用いて通信を行う。この場合も、同様に、セキュリティスイッチ 1 0 を経由してフレームの送受信が行われる。更に、端末 B 6 0 と端末 C 7 0 間においても全く同様に処理を行うことができる。

40

【0 1 5 8】

以上のように、本実施例 3 では、同一物理ポート配下の通信では実施例 1 と同様の仮想 M A C アドレスを用いた処理を行い、異なる物理ポート配下の通信では実施例 1 の処理を行わず通常のレイヤ 2 中継を行わせるようにしている。従って、いずれの場合も、フレームがセキュリティチェック部 1 2 を経由するため、ネットワーク構成を変えことなく、セキュリティの向上を図ることができる。実施例 1 の他の作用効果も、本実施例 3 において奏することができる。

【0 1 5 9】

本実施例 3 において、端末接続ポート保持部 1 8 には、実 M A C アドレスが登録される

50

ものとして説明したが、例えば、各端末A50等のIPアドレスとポート情報とが登録されるようにしてもよい。各端末A50を識別できる識別子であればよい。

【実施例4】

【0160】

次に、実施例4について説明する。

【0161】

上述した各実施例において、端末A50等には、セキュリティスイッチ10からのARプリクエストフレームのみ、その応答フレーム（ARプライフレーム）を送信するものとして説明した（図4のS41～S45）。このような機能を有する（AR応答制御部のある）端末を対応端末と称す。一方、このような機能のない（AR応答制御部のない）端末を「非対応端末」と称す。

10

【0162】

フロアLAN100内において、非対応端末がレイヤ2スイッチC30、D40の配下に接続された場合、例えば、対応端末である端末A50から非対応端末に対して、セキュリティスイッチ10を経由せずに通信ができてしまう可能性がある。

【0163】

端末A50からのARプリクエストフレームに対して、非対応端末及びセキュリティスイッチ10の双方が応答し、端末A50が非対応端末からのARプライを採用した場合、端末A50は非対応端末の実MACアドレスを取得できる。従って、非対応端末が端末A50の仮想MACアドレスを取得できること、並びに、本セキュリティスイッチ10

20

【0164】

このような事態を防止するため、本実施例4では、セキュリティスイッチ10が非対応端末を検出すると、仮想MACアドレスを取得できないようにする。

【0165】

図13は、本実施例4におけるセキュリティスイッチ10と、端末B60の構成例である。実施例1（図2）と比較して、非対応端末検出部19が付加される。

【0166】

非対応端末検出部19は、アドレス対応保持部14に登録されている実MACアドレスに対して、装置自身のアドレスとは異なる送信元アドレスでARプリクエストフレームを作成し、フレーム送受信部11に出力する。

30

【0167】

上述したように、対応端末には、セキュリティスイッチ10からのARプリクエストフレームについてのみ、ARプライフレームを生成する機能がある。従って、セキュリティスイッチ10でない送信元のアドレスでARプリクエストフレームをある端末に送信し、ARプライフレームが返信された場合、当該端末は非対応端末と判断できる。一方、ARプライフレームが返信されない場合、当該端末は対応端末と判断できる。

【0168】

非対応端末検出部19は、このような判断結果に基づいて、非対応端末が対応端末か否かを示すフラグ情報をアドレス対応保持部14に登録する。例えば、アドレス対応保持部14には、対応端末は「1」、対応端末は「0」を記録する対応端末識別フィールドが追加される。

40

【0169】

尚、AR代理応答部17は、アドレス対応保持部14を検索した結果が非対応端末であったとき、ARプライフレームを生成しないようにする。それ以外は、実施例1と同様である。

【0170】

図14は、本実施例4におけるセキュリティスイッチ10のフローチャートの例である。ネットワーク構成は、実施例3（図10）の例で説明する。端末C70を検査対象の端末とする。

50

【0171】

まず、非対応端末検出部19は、タイマ割り込み処理(S80)により、アドレス対応保持部14を読み込み、検査対象の宛て先IPアドレスを取得する(S81)。そして、タイマをセットし(例えば、「4」秒)(S82)、送信元がセキュリティスイッチ10ではないARPリクエストフレームを作成する(S83)。

【0172】

例えば、送信元MACアドレスを「00:11:11:11:11:99」、送信元IPアドレスを「10.0.0.99」とする。セキュリティスイッチ10以外の送信元アドレスを示し、かつ、他のフロアLAN100内の装置で使用されないアドレスであればよい。宛て先MACアドレスは「FF:FF:FF:FF:FF:FF」、宛て先IPアドレスは「10.0.4」(端末C70のIPアドレス)である。

10

【0173】

そして、フレーム送受信部11から当該フレームが送信される(S17、S18)。

【0174】

端末C70が、対応端末であれば、送信元のIPアドレス(又はMACアドレス)がセキュリティスイッチ10のものでないため、応答フレームを作成しない。非対応端末であれば、ARPリクエストフレームに対して応答するため、ARPリプライフレームを送信する。

【0175】

図15は、セキュリティスイッチ10における非対応端末を識別するためのフローチャートの例である。

20

【0176】

非対応端末検出部19は、「4」秒経過しても(S90)、ARPリプライフレームを受信しないとき(S91で「Y」)、アドレス対応保持部14に対応端末として記録する(S92)。

【0177】

一方、ARPリプライフレームを受信したとき(S91で「N」)、処理は図14のS10に移行し、他装置宛て(送信元MACアドレスが「00:11:11:11:11:99」、送信元IPアドレスが「10.0.0.99」)のARPリプライフレームか否かを判断する(S70)。

【0178】

他装置宛てのARPリプライフレームであれば(S70で「Y」)、非対応端末検出部19は、アドレス対応保持部14に、検査対象の端末が非対応端末であるとして記録する(S71)。

30

【0179】

図16は、アドレス対応保持部14に記憶されたテーブルの例である。端末C70が非対応端末として記録された例である。

【0180】

また、仮想MACアドレス取得のため、端末C70が各フロア端末宛てのARPリクエストフレームを送信したとき(S20で「Y」)、ARP代理応答部17は、対応端末の場合のみ、ARPリプライフレームを生成する(S72で「Y」、S24)。対応端末でないとき(S72で「N」)、受信したARPリクエストフレームを廃棄し(S16)、ARPリプライフレームを生成しない。

40

【0181】

これにより、非対応端末では、仮想MACアドレスを取得できないため、非対応端末から対応端末への通信を行うことができずに、通信を遮断できる。従って、セキュリティの脅威になるような端末がフロアLAN100に接続されて、ワーム等の感染がフロアLAN100内の他の端末に感染されることを防止できる。

【0182】

それ以外の処理は、実施例1と同様である。従って、本実施例4においても、ネットワークの構成を変えることなく、セキュリティの向上を図るセキュリティスイッチ10を提

50

供することができる。

【実施例 5】

【0183】

次に、実施例 5 について説明する。本実施例 5 は、他の端末が同一の IP アドレスを使用しているかをチェックすることで、端末の IP アドレスの変更や、設定ミス等による IP アドレスの重複を防止するようにした例である。

【0184】

図 17 は本実施例 5 におけるセキュリティスイッチ 10 等の構成例を示し、図 18 は本実施例 5 におけるセキュリティスイッチ 10 のフローチャートの例を示す。

【0185】

図 17 に示すように、本実施例 5 のセキュリティスイッチ 10 は、実施例 1 (図 2) に対して、ARP 応答判断部 20 が付加される。

【0186】

ARP 応答判断部 20 は、端末 A 50 等から送信された Gratuitous ARP フレームと呼ばれる ARP リクエストフレームに対して、返答の有無を判断する。Gratuitous ARP フレームとは、端末 A 50 等の IP アドレスが変更された場合、変更後の IP アドレスが、ARP リクエストフレームの送信元 IP アドレスと宛て先 IP アドレスの双方のフィールドに格納されたフレームである。

【0187】

ARP 応答判断部 20 は、ARP 代理応答部 17 より Gratuitous ARP フレームを受け取ると、送信元 IP アドレスと宛て先 IP アドレスとが同じ場合、該アドレスを検索キーにしてアドレス対応保持部 14 を検索する。

【0188】

検索した結果得られた実 MAC アドレスと、Gratuitous ARP フレーム内の送信元 MAC アドレスとが同じ場合、ARP 代理応答部 17 に対して非応答指示を出力する。それ以外の場合は、応答指示を出力する。

【0189】

アドレス対応保持部 14 には、送信元 IP アドレスと送信元 MAC アドレスの組が登録、或いは、実施例 1 の (フェーズ 1) が実行されていなければこれらの組は未登録となっている。Gratuitous ARP フレームの送信元 IP アドレスがアドレス対応保持部 14 に登録され、当該 IP アドレスに対応する送信元 MAC アドレスが登録されていなければ、その IP アドレスは他の端末の IP アドレスとして登録されていることになる。つまり、アドレスの重複が生じている。

【0190】

かかる場合に、セキュリティスイッチ 10 は当該フレームを送信した端末 A 50 等に対して、アドレスの重複が発生していることを通知する必要がある。本実施例 5 では、IP アドレスの重複が発生すると、端末 A 50 等に対して ARP リプライフレームを送信し、重複が発生していなければかかるフレームを送信しないようにする。これにより、Gratuitous ARP フレームを送信した端末 A 50 等は、IP アドレスの重複をチェックできる。

【0191】

尚、ARP 代理応答部 17 は、フレーム送受信部 11 から Gratuitous ARP フレームを受け取ると、当該フレームを ARP 応答判断部 20 に出力する。ARP 応答判断部 20 から応答指示が入力されたときのみ、ARP リプライフレームを作成する。

【0192】

例えば、端末 A 50 が IP アドレスの変更等を行い、Gratuitous ARP フレームを送信する場合で考える。

【0193】

送信元 MAC アドレスは端末 A 50 の MAC アドレス (「00:11:11:11:11:02」)、送信元 IP アドレスと宛て先 IP アドレスは双方とも端末 A 50 の IP アドレス (「10.0.0

10

20

30

40

50

.2」)、宛て先MACアドレスはブロードキャストアドレス(「FF:FF:FF:FF:FF:FF」)とする。

【0194】

セキュリティスイッチ10のフレーム送受信部11が当該フレームを受信すると(S10)、ARP代理応答部17に転送する(S11で「N」、S20で「Y」、S21)。

【0195】

ARP代理応答部17は、宛て先IPアドレス(「10.0.0.2」)でアドレス対応保持部14を検索し(S22)、該当する仮想MACアドレス(「02:11:11:11:11:02」)を取得する(S23で「Y」)。また、ARP代理応答部17は、Gratuitious ARPフレームをARP応答判断部20に出力する。

10

【0196】

ARP応答判断部20は、当該フレームの送信元IPアドレスと宛て先IPアドレスとは同じため、アドレス対応保持部14を検索する(S100)。検索により、該当する実MACアドレス(「00:11:11:11:11:02」)を取得する。

【0197】

この取得した実MACアドレスと、Gratuitious ARPフレーム中のMACアドレス(「00:11:11:11:11:02」)とは同一のため(S101で「Y」)、ARP応答判断部20はARP代理応答部17に対して非応答指示を出力する。

【0198】

ARP代理応答部17は、非応答指示を受けると、受信したGratuitious ARPフレームを廃棄する(S16)。これにより、ARPリプライフレームが端末A50に送信されず、端末A50はGratutipus ARPフレーム中のIPアドレス(変更後のIPアドレス)は他の端末で使用されていないことを把握できる。

20

【0199】

一方、端末B60が端末A50のIPアドレス(「10.0.0.2」)を送信元及び宛て先IPアドレスとしたGratuitious ARPフレームを送信したとき、送信元MACアドレスは「00:11:11:11:11:03」であり、アドレス対応保持部14から取得したMACアドレスは「00:11:11:11:11:02」となる。この場合、異なる値のため、応答指示が出力される。端末B60では、ARPリプライフレームが返信されるため、当該IPアドレス(「10.0.0.2」)は他の端末(端末A50)で使用中であり、アドレスの重複が発生していることを把握できる。

30

【0200】

その後、実施例1と同様の処理を行うことで、ネットワーク構成を変えることなく、セキュリティの向上を図るセキュリティスイッチ10を提供することができる。

【実施例6】

【0201】

次に実施例6について説明する。本実施例6では、各端末A50等に記憶されるARPテーブルについて、その更新による不具合を是正した例である。

【0202】

実施例1等で説明したように、各端末A50等には、他の端末に対してのMACアドレス(仮想MACアドレス又は実MACアドレス)とIPアドレスの組を記憶したARPテーブルがある。

40

【0203】

このARPテーブルは、端末A50からのARPLクエストフレームを受信すると、ARPテーブルのエントリを確認し、端末A50のエントリが存在した場合はエントリを更新し、エントリが存在しない場合はARPテーブルに対して何も行わない。

【0204】

例えば、図10のようなネットワーク構成を考える。仮想MACアドレス取得のため(実施例1におけるフェーズ2)、端末A50が端末C70に対してARPLクエストフレームを送信する。当該フレームの送信元アドレスは、端末A50のIP及び実MACアド

50

レスである。

【0205】

端末B60は、ARPテーブルに端末A50のIPアドレスが存在すれば、当該フレームを受信する。実施例1等で説明したように、当該フレームは自装置宛てのフレームではないため、当該フレームを廃棄する(S41で「N」、S47)。

【0206】

しかし、図19に示すように、ARPテーブル63に端末A50のIPアドレスが存在すれば、端末側フレーム送受信部61は、対応する仮想MACアドレスを端末A50の実MACアドレスに書き換えてしまう。この実MACアドレスへの書き換えにより、端末B60は端末A50の実MACアドレスを取得することになるため、セキュリティスイッチ10を経由せずに直接通信を行うことができる。

10

【0207】

そこで、本実施例6では、このような事態を防止するため、各端末から仮想MACアドレス取得のため、ARPリクエストフレームを送信するときに、送信元IPアドレスを自身以外のIPアドレス(送信元MACアドレスは自身のMACアドレス)としたARPリクエストフレームを送信する。

【0208】

この場合、他の端末では、ARPテーブル63にかかるIPアドレスのエントリが登録されていないため、当該フレームを受信することはない。よって、ARPテーブル63の仮想MACアドレスが実MACアドレスに書き換わることがないため、各端末から送信されたフレームは、セキュリティスイッチ10を経由することができる。従って、より高いセキュリティを確保できる。

20

【0209】

端末A50の構成自体は、例えば実施例1(図2)同様で、フレームを送信するときに端末側フレーム送受信部が自身のIPアドレス以外のアドレスを当該フレームに格納して送信するようにすればよい。

【0210】

尚、ARPリクエストフレームに格納する自身以外の送信元IPアドレスの例としては、同一サブネット内で端末に割り当てていないIPアドレス(例えば、図10の例では、「10.0.5」～「10.0.0.256」など)を利用すればよい。

30

【0211】

このとき、本実施例6を実施例5のGratuitious ARPフレームに利用した場合、送信元IPアドレスと宛て先IPアドレスとは異なるフレームとなる。ARP応答制御部62は、送信元IPアドレスがかかる特殊なIPアドレスであること、又は、Gratuitious ARPフレームであることを示す宛て先IPアドレスと送信元アドレスの組がARP応答制御部62に登録されていることをチェックして、当該フレームの識別を行う。

【0212】

勿論、本実施例6は、上述した実施例1等を実施することが可能であり、実施例1等と同様の作用効果を奏する。

40

【実施例7】

【0213】

次に実施例7について説明する。本実施例7はログ採取についての例である。上述した実施例1乃至6のいずれにおいても実施可能である。

【0214】

図20は、本実施例7におけるネットワーク構成例である。端末A50、B60間で行われる通信のログをセキュリティスイッチ10で採取、又は、ログ採取用端末90で採取するようにしている。それ以外の構成は、実施例1等と同様である。

【0215】

ログをセキュリティスイッチ10で採取する場合は、セキュリティスイッチ10内に記

50

憶装置（ハードディスク又はメモリなど）を搭載し、セキュリティスイッチ 10 が受信するフレームのログを記憶装置に記憶する。

【0216】

ログをログ採取用端末 90 で採取する場合は、セキュリティスイッチ 10 の特定ポートにログ採取用端末 90（図 20 中、点線枠内）を接続し、セキュリティスイッチ 10 がフレームを受信すると当該ポートにそのフレームをコピーし、ログ採取用端末 90 がセキュリティスイッチ 10 から転送されるフレームのログを採取する。

【0217】

例えば、実施例 1 の（フェーズ 3）により、端末 A 50、B 60 間で行われる通信ではセキュリティスイッチ 10 を経由する経路が確立されているため、かかるログを採取することができる。

10

【0218】

図 21 は、セキュリティスイッチ 10 又はログ採取用端末 90 において採取したログの例を示す図である。例えば、端末 A 50（「10.0.0.2」）から端末 B 60（「10.0.0.3」）に `telnet` 通信を行ったときの、「`tcpdump`」というツールを使用したログデータの例である。4 フレーム分のログデータの例である。このようなログデータが、セキュリティスイッチ 10 の記憶装置やログ採取用端末 90 に記録される。

【0219】

図 22 及び図 23 は、ログ採取を含めたセキュリティスイッチ 10 におけるフローチャートの例である。

20

【0220】

図 22 は、セキュリティチェックを行わずログの採取のみ行う場合の例を示し、図 23 はセキュリティチェックもログの採取も両方行う場合の例を示す。

【0221】

図 22 に示すように、受信したフレームが自装置宛ての ARP リプライフレームではなく（図 22 の S11 で「N」）、ARP リクエストフレームでもない（S20 で「N」）と、セキュリティスイッチ 10 は、トラフィックログの採取を行う（S120）。例えば、セキュリティスイッチ 10 の記憶装置に記憶されたり、ログ採取用端末 90 に転送される。その後の処理は、実施例 1 等と同様である。

【0222】

30

一方、セキュリティチェックもログの採取も行う場合、図 23 に示すように、セキュリティスイッチ 10 はログの採取を行い（S120）、その後、正常フレームの確認（S25）を行う。その後の処理は実施例 1 等を同様である。

【0223】

このように、本実施例 7 では、端末 A 50、B 60 間で送信されるフレームのログを、セキュリティスイッチ 10 又はログ採取用端末 90 で採取することができる。実施例 1 等も実施できるため、実施例 1 等と同様の作用効果も奏する。

【0224】

以上まとめると付記のようになる。

【0225】

40

（付記 1）

同一物理ポート配下に単一又は複数のレイヤ 2 スイッチが接続され、更に当該レイヤ 2 スイッチの配下に単一又は複数の端末が接続された中継装置において、

前記端末ごとに、前記端末の IP アドレスと実 MAC アドレス、及び仮想的な MAC アドレスである仮想 MAC アドレスとを保持するアドレス対応保持部と、

前記端末から前記仮想 MAC アドレスの取得を求める第 1 の ARP リクエストフレームを受信したときに、対応する前記端末の前記仮想 MAC アドレスを前記アドレス対応保持部から読み出して、前記仮想 MAC アドレスを前記端末に応答する代理応答部と、

前記端末間で前記仮想 MAC アドレス宛ての第 1 のフレームが送受信されるとき、前記第 1 のフレームを受信して、前記第 1 のフレームの MAC アドレスについて仮想 MAC ア

50

ドレスと実ＭＡＣアドレスの変換を行い、変換後の第２のフレームを応答するＭＡＣアドレス変換部と、

を備えることを特徴とする中継装置。

【０２２６】

（付記２）

更に、前記レイヤ２スイッチを介して接続された前記端末の全てに対して、第２のＡＲＰリクエストフレームを定期的送信し、前記第２のＡＲＰリクエストフレームに対する応答フレームにより、前記端末のＩＰアドレスとＭＡＣアドレスの対応を収集するアドレス収集部と、

収集された前記ＩＰアドレスと前記ＭＡＣアドレスに対して、前記仮想ＭＡＣアドレスを割り当てる仮想ＭＡＣアドレス生成部とを備え、

前記仮想ＭＡＣアドレス生成部は、割り当てた前記仮想ＭＡＣアドレスと、前記ＩＰアドレス、及び前記ＭＡＣアドレスを前記アドレス対応保持部に登録することを特徴とする付記１記載の中継装置。

【０２２７】

（付記３）

更に、前記端末から送信された第３のフレームを受信し、前記第３のフレームから前記端末のＩＰアドレスとＭＡＣアドレスの対応を収集するアドレス収集部と、

収集された前記ＩＰアドレスと前記ＭＡＣアドレスに対して、前記仮想ＭＡＣアドレスを割り当てる仮想ＭＡＣアドレス生成部とを備え、

前記仮想ＭＡＣアドレス生成部は、割り当てた前記仮想ＭＡＣアドレスと、前記ＩＰアドレス、及び前記ＭＡＣアドレスを前記アドレス対応保持部に登録することを特徴とする付記１記載の中継装置。

【０２２８】

（付記４）

更に、接続先の物理ポート情報を保持する端末接続ポート保持部を備え、

前記代理応答部は、前記第１のＡＲＰリクエストフレームを受信したとき、前記物理ポート情報に基づいて同一物理ポート配下の通信と判断したときは前記仮想ＭＡＣアドレスを応答し、別物理ポート配下の通信と判断したときは前記実ＭＡＣアドレスを応答することを特徴とする付記１記載の中継装置。

【０２２９】

（付記５）

更に、前記中継装置のアドレスとは異なる送信元アドレスで第３のＡＲＰリクエストフレームを送信する非対応端末検出部を備え、

前記非対応端末検出部は、前記第３のＡＲＰリクエストフレームに対する応答フレームに基づいて、前記第３のＡＲＰリクエストフレームを送信した前記端末が、前記中継装置を送信元アドレスとした前記第１のＡＲＰリクエストフレームのみ応答する対応端末が否か、を特定することを特徴とする付記１記載の中継装置。

【０２３０】

（付記６）

更に、前記端末から送信された、送信元と宛て先のＩＰアドレスが同一の第４のＡＲＰリクエストフレームを受信したとき、前記ＩＰアドレスの重複を判断する応答判断部を備え、

前記応答代理部は、前記応答判断部の判断結果に応じて前記第４のＡＲＰフレームに対して応答する又は応答しないことを特徴とする付記１記載の中継装置。

【０２３１】

（付記７）

更に、前記端末間で送受信される前記第１のフレームのログを採取するログ採取部を備えることを特徴とする付記１記載の中継装置。

【０２３２】

(付記 8)

前記レイヤ 2 スイッチには、前記第 1 の A R P リクエストフレームに対する応答フレームが前記中継装置から前記端末に送信されるときに前記応答フレームに含まれる前記仮想 M A C アドレスと接続ポート情報とが格納される学習テーブルを保持し、
前記第 1 のフレームが前記端末から送信されるときに前記学習テーブルを参照して当該第 1 のフレームが前記中継装置に送信されることを特徴とする付記 1 記載の中継装置。

【 0 2 3 3 】

(付記 9)

更に、前記第 1 のフレームのセキュリティに問題があるときは当該第 1 のフレームを廃棄し、問題がないときは当該第 1 のフレームを前記 M A C アドレス変換部に出力するセキュリティチェック部を備え、

前記 M A C アドレス変換部は、正常な前記第 1 のフレームに対して前記 M A C アドレスの変換を行うことを特徴とする付記 1 記載の中継装置。

【 0 2 3 4 】

(付記 1 0)

前記仮想 M A C アドレス生成部は、収集した前記 I P アドレスと前記 M A C アドレスとから前記アドレス対応保持部を検索し、前記 I P アドレスと前記 M A C アドレスに対応する前記仮想 M A C アドレスが前記アドレス対応保持部に登録されていないときに前記仮想 M A C アドレスを割り当てることを特徴とする付記 2 記載の中継装置。

【 0 2 3 5 】

(付記 1 1)

前記代理応答部は、前記物理ポート情報と前記第 1 の A R P リクエストフレームを受信した前記中継装置のポート番号とを比較し、一致するときは前記同一物理ポート配下の通信と判断し、そうでないときは前記別物理ポート配下の通信と判断することを特徴とする付記 4 記載の中継装置。

【 0 2 3 6 】

(付記 1 2)

前記非対応端末検出部は、前記第 3 の A R P フレームに対する応答フレームを前記端末から受信しないとき前記端末は前記対応端末として特定し、前記応答フレームを受信したとき前記端末は前記対応端末ではない端末として特定することを特徴とする付記 5 記載の中継装置。

【 0 2 3 7 】

(付記 1 3)

前記応答判断部は、前記第 4 の A R P リクエストフレームを前記端末から受信したとき、前記第 4 の A R P リクエストフレームの送信元 I P アドレスを検索キーに前記アドレス対応保持部を検索し、前記送信元 I P アドレスに対応する前記実 M A C アドレスが登録されていなければ前記送信元 I P アドレスは重複していると判断し、

前記応答代理部は、前記重複している判断結果を得たとき、前記端末に対して応答することを特徴とする付記 6 記載の中継装置。

【 0 2 3 8 】

(付記 1 4)

中継装置の同一物理ポート配下に単一又は複数のレイヤ 2 スイッチが接続され、更に当該レイヤ 2 スイッチの配下に単一又は複数の端末が接続されたネットワークシステムにおいて、

前記中継装置には、

前記端末ごとに、前記端末の I P アドレスと実 M A C アドレス、及び仮想的な M A C アドレスである仮想 M A C アドレスとを保持するアドレス対応保持部と、

前記端末から前記仮想 M A C アドレスの取得を求める第 1 の A R P リクエストフレームを受信したときに、対応する前記端末の前記仮想 M A C アドレスを前記アドレス対応保持部から読み出して、前記仮想 M A C アドレスを前記端末に応答する代理応答部と、

前記端末間で前記仮想MACアドレス宛ての第1のフレームが送受信されるとき、前記第1のフレームを受信して、前記第1のフレームのMACアドレスについて仮想MACアドレスと実MACアドレスの変換を行い、変換後の第2のフレームを応答するMACアドレス変換部とを備え、

前記端末には、前記中継装置からの応答フレームに対してのみ応答する応答制御部を備える、

ことを特徴とするネットワークシステム。

【0239】

(付記15)

同一物理ポート配下に単一又は複数のレイヤ2スイッチが接続され、更に当該レイヤ2スイッチの配下に単一又は複数の端末が接続された中継装置に対する経路制御方法において、

前記端末から第1のARプリプライフレームを受信し、

前記端末のIPアドレスと実MACアドレス、及び仮想的なMACアドレスである仮想MACアドレスとを前記端末ごとに保持するアドレス対応保持部から、受信した前記第1のARプリプライフレームに基づいて、対応する前記端末の前記仮想MACアドレスを読み出して、前記仮想MACアドレスを前記端末に応答し、

前記端末間で前記仮想MACアドレス宛ての第1のフレームが送受信されるとき、前記第1のフレームを受信して、前記第1のフレームのMACアドレスについて仮想MACアドレスと実MACアドレスの変換を行い、変換後の第2のフレームを応答する、

ことを特徴とする経路制御方法。

【0240】

(付記16)

同一物理ポート配下に単一又は複数のレイヤ2スイッチが接続され、更に当該レイヤ2スイッチの配下に単一又は複数の端末が接続された中継装置に対する経路制御プログラムにおいて、

前記端末から第1のARプリプライフレームを受信する処理と、

前記端末のIPアドレスと実MACアドレス、及び仮想的なMACアドレスである仮想MACアドレスとを前記端末ごとに保持するアドレス対応保持部から、対応する前記端末の前記仮想MACアドレスを読み出して、前記仮想MACアドレスを前記端末に応答する処理と、

前記端末間で前記仮想MACアドレス宛ての第1のフレームが送受信されるとき、前記第1のフレームを受信して、前記第1のフレームのMACアドレスについて仮想MACアドレスと実MACアドレスの変換を行い、変換後の第2のフレームを応答する処理と、

をコンピュータに実行させることを特徴とする経路制御プログラム。

【図面の簡単な説明】

【0241】

【図1】ネットワークの構成例を示す図である。

【図2】セキュリティスイッチ等の構成例を示す図である。

【図3】MACフレームの構成例を示す図である。

【図4】セキュリティスイッチで実行されるフローチャートの例である。

【図5】各端末で実行されるフローチャートの例である。

【図6】図6(A)はアドレス対応保持部の構成例、同図(B)はレイヤ2スイッチC(L2SW_C)の学習テーブルの例、同図(C)はレイヤ2スイッチD(L2SW_D)の学習テーブルの例を示す図である。

【図7】図7(A)は端末AのARPテーブルの例、同図(B)は端末BのARPテーブルの例を示す図である。

【図8】セキュリティスイッチ等の他の構成例を示す図である。

【図9】セキュリティスイッチで実行される他のフローチャートの例である。

【図10】ネットワークの他の構成例を示す図である。

10

20

30

40

50

【図 1 1】セキュリティスイッチ等の他の構成例を示す図である。

【図 1 2】セキュリティスイッチで実行される他のフローチャートの例である。

【図 1 3】セキュリティスイッチ等の他の構成例を示す図である。

【図 1 4】セキュリティスイッチで実行される他のフローチャートの例である。

【図 1 5】セキュリティスイッチで実行される他のフローチャートの例である。

【図 1 6】アドレス対応保持部の他の構成例を示す図である。

【図 1 7】セキュリティスイッチ等の他の構成例を示す図である。

【図 1 8】セキュリティスイッチで実行される他のフローチャートの例である。

【図 1 9】端末 B の他の構成例を示す図である。

【図 2 0】ネットワークの他の構成例を示す図である。

10

【図 2 1】ログの例を示す図である。

【図 2 2】セキュリティスイッチで実行される他のフローチャートの例である。

【図 2 3】セキュリティスイッチで実行される他のフローチャートの例である。

【図 2 4】図 2 4 (A) は従来における A R P 通信の例、同図 (B) は従来のフロア内通信の例を示す図である。

【符号の説明】

【 0 2 4 2 】

1 0 セキュリティスイッチ

1 1 フレーム送受信部

1 2 セキュリティチェック部

20

1 3 M A C アドレス変換部

1 4 アドレス対応保持部

1 5 アドレス収集部

1 6 仮想 M A C アドレス生成部

1 7 A R P 代理応答部

1 8 端末接続ポート保持部

1 9 非対応端末検出部

2 0 A R P 応答判断部

3 0 レイヤ 2 スイッチ C (L 2 S W _ C)

4 0 レイヤ 2 スイッチ D (L 2 S W _ D)

30

5 0 クライアント端末 A

6 0 クライアント端末 B

6 1 端末側フレーム送受信部

6 2 A R P 応答制御部

6 3 A R P テーブル

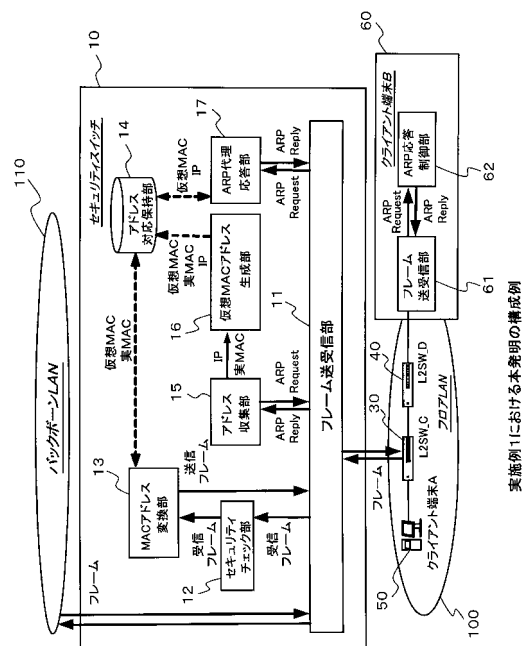
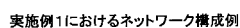
7 0 クライアント端末 C

9 0 ログ採取用端末

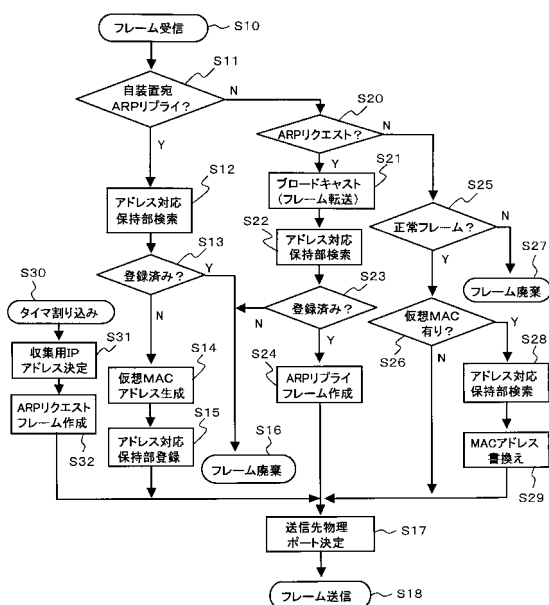
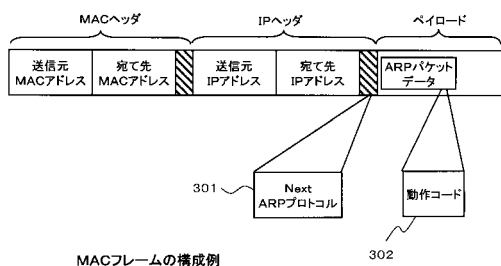
1 0 0 フロア L A N

1 1 0 バックボーン L A N

【圖 2】

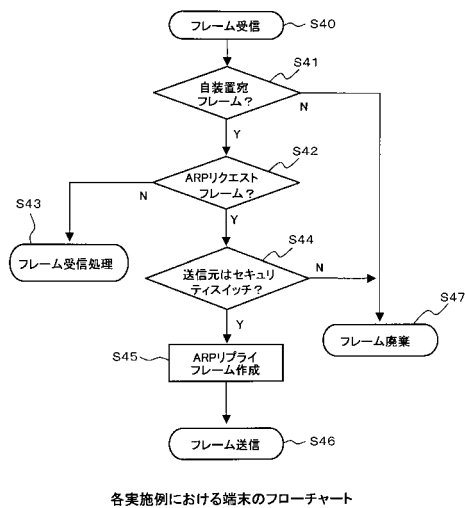


【 図 4 】

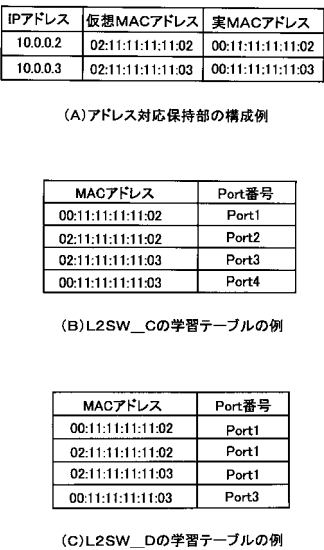


実施例1におけるセキュリティスイッチのフローチャート

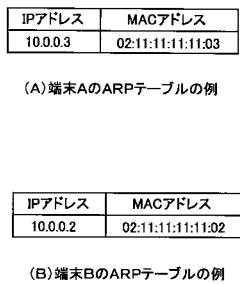
【図5】



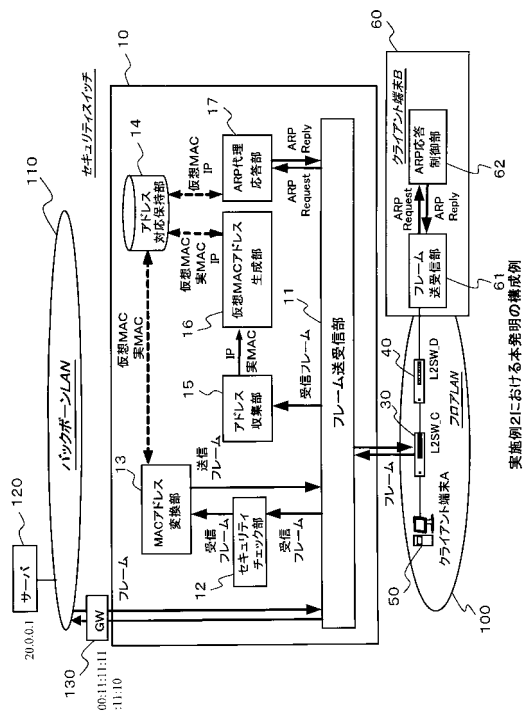
【図6】



【図7】



【図8】



【 図 9 】

```

graph TD
    S10([フレーム受信]) --> S50[アドレス対応保持部検索]
    S50 --> S51{登録済み?}
    S51 -- Y --> S20{ARPリクエスト?}
    S51 -- N --> S52[仮想MACアドレス生成]
    S52 --> S53[アドレス対応保持部登録]
    S53 --> S20
    S20 -- Y --> S21[ブロードキャスト<br/>フレーム転送]
    S21 --> S22[アドレス対応<br/>保持部検索]
    S22 --> S16{登録済み?}
    S16 -- Y --> S23[ARPリプライ<br/>フレーム]
    S16 -- N --> S17[送信先物理ポート<br/>決定]
    S23 --> S17
    S20 -- N --> S25{正常フレーム?}
    S25 -- Y --> S26{仮想MAC<br/>有り?}
    S26 -- Y --> S28[アドレス対応<br/>保持部検索]
    S28 --> S29[MACアドレス<br/>書換え]
    S29 --> S17
    S26 -- N --> S17
    S25 -- N --> S27[フレーム廃棄]
    S17 --> S18([フレーム送信])

```

実施例2におけるセキュリティスイッチのフローチャート

【 図 1 0 】

実施例3におけるネットワーク構成例

【 図 1 1 】

Figure 3 is a block diagram illustrating a network system architecture. The system is divided into several functional blocks and components:

- Backbone LAN (バックボーンLAN):** Represented by a cloud shape on the left, connected to a **Security Switch (セキュリティスイッチ) 10**.
- Frame Transmission/Reception Unit (フレーム送受信部) 30:** Acts as the central interface for the system.
- Client Terminals (クライアント端末):**
 - クライアント端末A (Client Terminal A) 50:** Connected to the system via a **フレーム (Frame) 50** and **フレーム (Frame) 50** lines.
 - クライアント端末B (Client Terminal B) 60:** Connected via a **フレーム (Frame) 60** and **フレーム (Frame) 60** lines.
 - クライアント端末C (Client Terminal C) 70:** Connected via a **フレーム (Frame) 70** and **フレーム (Frame) 70** lines.
- Internal System Components (System 100):**
 - フレーム収集部 (Frame Collection Unit) 12:** Receives frames from the client terminals.
 - セキュリティチェック部 (Security Check Unit) 13:** Performs security checks on collected frames.
 - MACアドレス変換部 (MAC Address Conversion Unit) 14:** Converts MAC addresses.
 - アドレス対応保持部 (Address Correspondence Holding Unit) 15:** Holds address correspondence information.
 - 仮想MAC生成部 (Virtual MAC Generation Unit) 16:** Generates virtual MAC addresses.
 - ARP代理応答部 (ARP Proxy Response Unit) 17:** Handles ARP requests and replies.
 - 端末接続ポート保持部 (Terminal Connection Port Holding Unit) 18:** Manages terminal connection ports.
- Network Connections:**
 - The **Security Switch (セキュリティスイッチ) 10** connects the **バックボーンLAN** to the **フレーム送受信部 (Frame Transmission/Reception Unit) 30**.
 - The **フレーム送受信部 (Frame Transmission/Reception Unit) 30** connects to the **フレーム収集部 (Frame Collection Unit) 12**.
 - The **フレーム収集部 (Frame Collection Unit) 12** connects to the **セキュリティチェック部 (Security Check Unit) 13**.
 - The **セキュリティチェック部 (Security Check Unit) 13** connects to the **MACアドレス変換部 (MAC Address Conversion Unit) 14**.
 - The **MACアドレス変換部 (MAC Address Conversion Unit) 14** connects to the **アドレス対応保持部 (Address Correspondence Holding Unit) 15**.
 - The **アドレス対応保持部 (Address Correspondence Holding Unit) 15** connects to the **仮想MAC生成部 (Virtual MAC Generation Unit) 16**.
 - The **仮想MAC生成部 (Virtual MAC Generation Unit) 16** connects to the **ARP代理応答部 (ARP Proxy Response Unit) 17**.
 - The **ARP代理応答部 (ARP Proxy Response Unit) 17** connects to the **端末接続ポート保持部 (Terminal Connection Port Holding Unit) 18**.
 - The **端末接続ポート保持部 (Terminal Connection Port Holding Unit) 18** connects back to the **フレーム送受信部 (Frame Transmission/Reception Unit) 30**.

The diagram illustrates the flow of frames and ARP requests/replies between these components, showing how the system handles network traffic and security checks.

実施例3における本発明の構成例

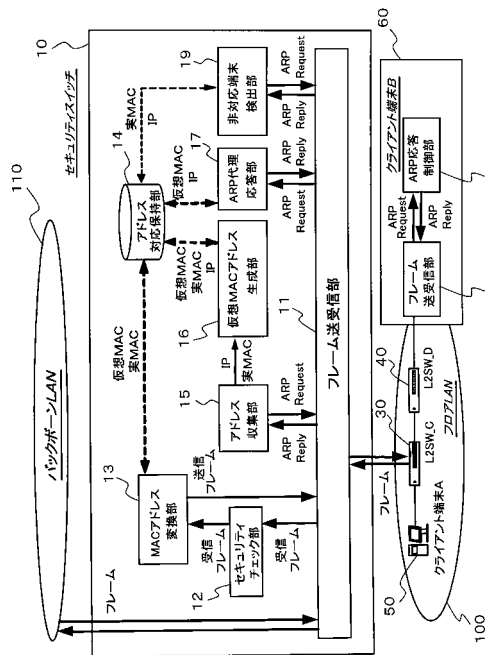
【 図 1 2 】

```

graph TD
    S10([フレーム受信 S10]) --> S11{自装置宛  
ARPリプライ? S11}
    S11 -- Y --> S60[端末接続ポート  
保持部へ登録 S60]
    S60 --> S12[アドレス対応保持  
部検索 S12]
    S12 --> S13{登録済み? S13}
    S13 -- Y --> S14[仮定MAC  
アドレス生成 S14]
    S13 -- N --> S14
    S14 --> S30([タイマ  
割り込み S30])
    S30 --> S31[収集用IP  
アドレス決定 S31]
    S31 --> S32[ARPリクエスト  
フレーム作成 S32]
    S32 --> S17[送信先物理ポート  
決定 S17]
    S11 -- N --> S20{ARP  
リクエスト? S20}
    S20 -- Y --> S21[ブロードキャスト  
(フレーム転送) S21]
    S21 --> S22[アドレス対応  
保持部検索 S22]
    S22 --> S23{登録済み? S23}
    S23 -- Y --> S61[端末接続ポート  
保持部検索 S61]
    S61 --> S62{受信ポートと  
同じ? S62}
    S62 -- Y --> S63[仮定MACでARP  
リプライフレーム作成 S63]
    S63 --> S17
    S23 -- N --> S16([フレーム  
廃棄 S16])
    S16 --> S17
    S20 -- N --> S25{正常  
フレーム? S25}
    S25 -- Y --> S26{仮定  
MAC有り? S26}
    S26 -- Y --> S28[アドレス対応  
保持部検索 S28]
    S28 --> S29[MACアドレス  
置換え S29]
    S29 --> S17
    S26 -- N --> S29
    S25 -- N --> S29
  
```

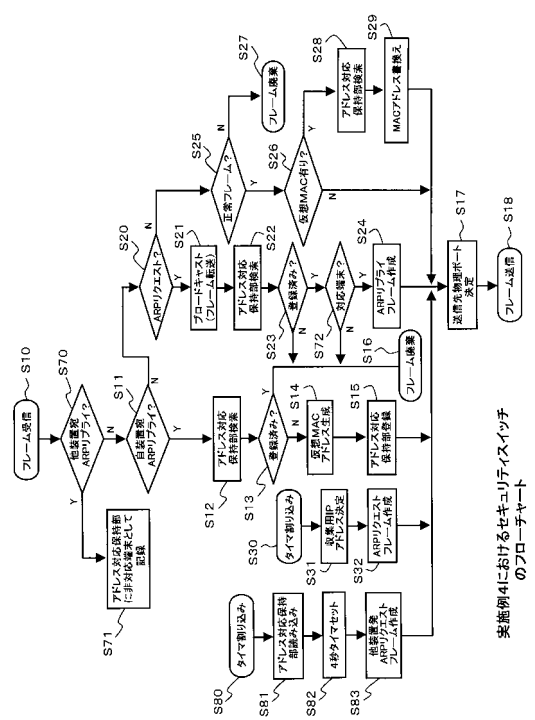
実施例3におけるセキュリティスイッチ
のフローチャート

【図 13】



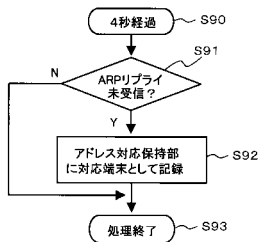
実施例4における本発明の構成例

【図 14】



実施例4におけるセキュリティスイッチ
のフローチャート

【図 15】



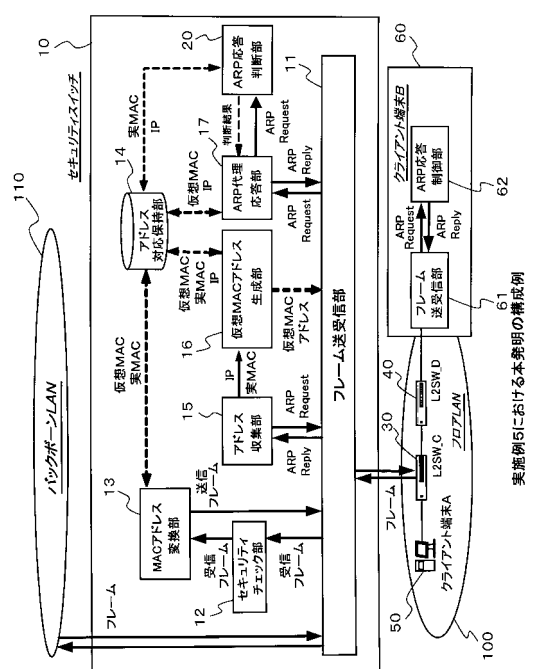
実施例4におけるセキュリティスイッチ
(非対応端末の識別)

【図 16】

対応端末	IPアドレス	仮想MACアドレス	実MACアドレス
1	10.0.0.2	02:11:11:11:11:02	00:11:11:11:11:02
1	10.0.0.3	02:11:11:11:11:03	00:11:11:11:11:03
0	10.0.0.4	02:11:11:11:11:04	00:11:11:11:11:04

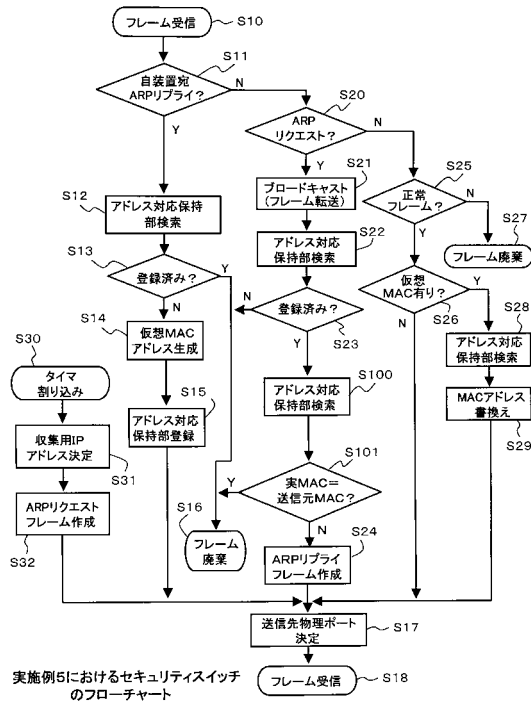
実施例4におけるアドレス対応保持部の構成例

【図 17】

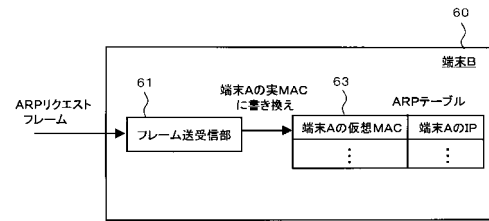


実施例5における本発明の構成例

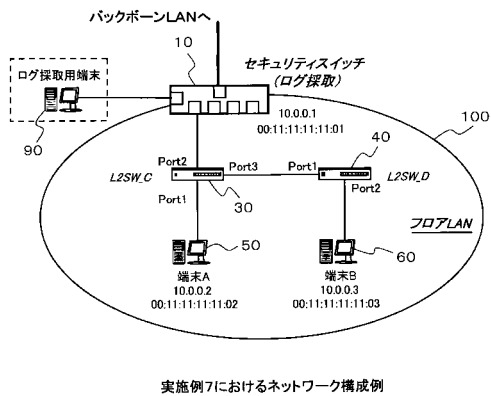
【 図 1 8 】



【 図 1 9 】



【 図 2 0 】

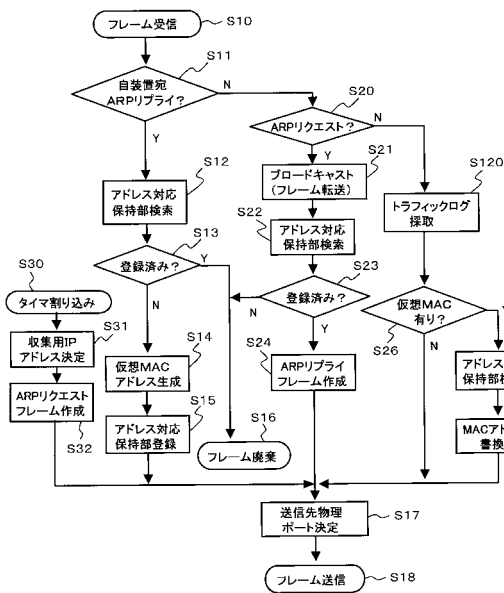


【 図 2 1 】

```
10:26:48.765497 IP 10.0.0.2.45588 > 10.0.0.3.23: . ack 2867514952 win 24820
10:26:48.765582 IP 10.0.0.3.23 > 10.0.0.2.45588: P 1:148(147) ack 0 win 5840
10:26:48.865468 IP 10.0.0.2.45588 > 10.0.0.3.23: . ack 148 win 24820
10:26:48.865532 IP 10.0.0.3.23 > 10.0.0.2.45588: P 148:325(177) ack 0 win 5840
```

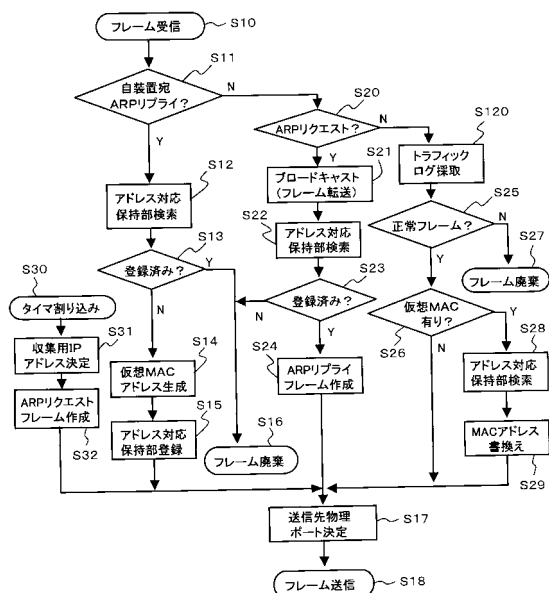
ログの例

【図 22】



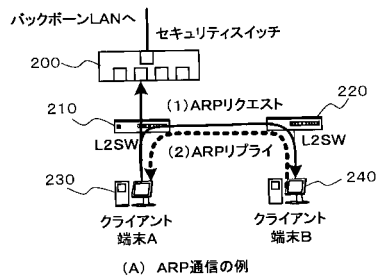
実施例7におけるセキュリティスイッチのフローチャート

【図 23】

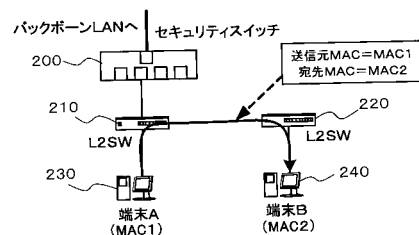


実施例7におけるセキュリティスイッチのフローチャート

【図 24】



(A) ARP通信の例



(B) 従来のフロア内通信の例

フロントページの続き

(56)参考文献 特開2003-318934(JP,A)
特開2002-232448(JP,A)
特開平06-318945(JP,A)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)
H04L 12/44
H04L 12/46