

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 特 許 公 報(B2)

(11) 特許番号

特許第4467256号
(P4467256)

(45) 発行日 平成22年5月26日(2010.5.26)

(24) 登録日 平成22年3月5日(2010.3.5)

| | | | | | |
|-------------------|------------------|------------|------|--|--|
| (51) Int. Cl. | | F I | | | |
| G06F 21/20 | (2006.01) | G06F 15/00 | 330B | | |
| G06F 15/00 | (2006.01) | G06F 15/00 | 310D | | |
| H04L 9/32 | (2006.01) | H04L 9/00 | 675D | | |

請求項の数 4 (全 38 頁)

| | | | |
|-----------|------------------------------|-----------|--|
| (21) 出願番号 | 特願2003-175139 (P2003-175139) | (73) 特許権者 | 000005223 富士通株式会社 |
| (22) 出願日 | 平成15年6月19日 (2003.6.19) | | 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号 |
| (65) 公開番号 | 特開2005-11098 (P2005-11098A) | (74) 代理人 | 100092152 弁理士 服部 毅巖 |
| (43) 公開日 | 平成17年1月13日 (2005.1.13) | (72) 発明者 | 三輪 秀成 愛知県名古屋市東区葵一丁目16番38号 株式会社富士通プライムソフトテクノロジ内 |
| 審査請求日 | 平成18年5月25日 (2006.5.25) | (72) 発明者 | 松永 克幸 愛知県名古屋市東区葵一丁目16番38号 株式会社富士通プライムソフトテクノロジ内 |

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 代理認証プログラム、代理認証方法、および代理認証装置

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項1】

他の装置への認証手続きを代理する代理認証プログラムにおいて、
コンピュータに、
クライアント機能からの要求に応じて、ネットワークを介して接続されるサーバ機能に対してアクセスし、
前記サーバ機能からの応答がユーザ認証を要求する応答であるか否かを当該応答の内容から判断する方法を示した情報である複数の認証許否確認論理が予め定義されており、前記応答が前記複数の認証許否確認論理のいずれかに適合するか否かにより、前記サーバ機能との間のユーザ認証の要否を判断し、
前記サーバ機能との間のユーザ認証が必要と判断した場合、前記クライアント機能との間のセッションの確立の有無を確認し、
前記セッションが未確立の場合、前記クライアント機能に対してユーザ認証を要求し、前記クライアント機能との間のユーザ認証が完了すると前記クライアント機能との間に前記セッションを確立し、
前記サーバ機能との間のユーザ認証が必要と判断した場合であって、前記クライアント機能との間で前記セッションが確立済みになると、前記応答が適合した前記認証許否確認論理に対応付けて予め定義されている認証手順に従って、前記サーバ機能との間でユーザ認証手続きを行う、
処理を実行させることを特徴とする代理認証プログラム。

【請求項 2】

前記クライアント機能からの前記要求を記憶し、前記サーバ機能との間の前記ユーザ認証手続き完了後、記憶しておいた前記要求を前記サーバ機能に送信することを特徴とする請求項 1 記載の代理認証プログラム。

【請求項 3】

他の装置への認証手続きを代理するコンピュータの代理認証方法において、
前記コンピュータが、クライアント機能からの要求に応じて、ネットワークを介して接続されるサーバ機能に対してアクセスし、
前記サーバ機能からの応答がユーザ認証を要求する応答であるか否かを当該応答の内容から判断する方法を示した情報である複数の認証許否確認論理が予め定義されており、前記コンピュータが、前記応答が前記複数の認証許否確認論理のいずれかに適合するか否かにより、前記サーバ機能との間のユーザ認証の要否を判断し、
前記コンピュータが、前記サーバ機能との間のユーザ認証が必要と判断した場合、前記クライアント機能との間のセッションの確立の有無を確認し、
前記コンピュータが、前記セッションが未確立の場合、前記クライアント機能に対してユーザ認証を要求し、前記クライアント機能との間のユーザ認証が完了すると前記クライアント機能との間に前記セッションを確立し、
前記コンピュータが、前記サーバ機能との間のユーザ認証が必要と判断した場合であって、前記クライアント機能との間で前記セッションが確立済みになると、前記応答が適合した前記認証許否確認論理に対応付けて予め定義されている認証手順に従って、前記サーバ機能との間でユーザ認証手続きを行う、
ことを特徴とする代理認証方法。

10

20

【請求項 4】

他の装置への認証手続きを代理する代理認証装置において、
クライアント機能からの要求に応じて、ネットワークを介して接続されるサーバ機能に対してアクセスするアクセス手段と、
前記サーバ機能からの応答がユーザ認証を要求する応答であるか否かを当該応答の内容から判断する方法を示した情報である複数の認証許否確認論理が予め定義されており、前記応答が前記複数の認証許否確認論理のいずれかに適合するか否かにより、前記サーバ機能との間のユーザ認証の要否を判断する認証要否判断手段と、
前記サーバ機能との間のユーザ認証が必要と判断された場合、前記クライアント機能との間のセッションの確立の有無を確認し、前記セッションが未確立の場合、前記クライアント機能に対してユーザ認証を要求し、前記クライアント機能との間のユーザ認証が完了すると前記クライアント機能との間に前記セッションを確立する手段と、
前記サーバ機能との間のユーザ認証が必要と判断された場合であって、前記クライアント機能との間で前記セッションが確立済みになると、前記応答が適合した前記認証許否確認論理に対応付けて予め定義されている認証手順に従って、前記サーバ機能との間でユーザ認証手続きを行う代理認証手段と、
を有することを特徴とする代理認証装置。

30

【発明の詳細な説明】

40

【0001】

【発明の属する技術分野】

本発明は他の装置への認証手続きを代理する代理認証プログラム、代理認証方法、および代理認証装置に関し、特に異なる認証方式による認証手続きを行う代理認証プログラム、代理認証方法、および代理認証装置に関する。

【0002】

【従来の技術】

企業内のネットワークでは、ネットワーク内に複数のサーバ（あるいはサービスを提供するアプリケーションプログラム）が存在し、様々なサービスがネットワークを介して提供される。ただし、企業内のネットワークであっても、一部の機能に関しては使用可能なユ

50

ーザが制限される。たとえば、社員の出勤を管理するシステムに対しては、所定の役職以上のユーザ、あるいは人事部等の所定の部署のユーザに対してのみアクセスを許可する必要がある。以下、サービスを提供する機能（サーバアプリケーション）をサーバ機能と呼ぶこととする。

【0003】

一般的には、サービスを利用可能なユーザを制限するため、サーバ機能毎にユーザ認証が行われる。ユーザ認証では、サーバ機能がユーザに対して、ユーザ名とパスワードとの入力を要求する。入力されたユーザ名とパスワードとの組が予めサーバ機能に登録されているならば、サーバ機能は、そのユーザに許可されている範囲の機能を提供する。このようなユーザ認証は、ネットワーク内にサーバ機能が多数存在する場合でも、原則的に個別に行われ

10

【0004】

ところで、最近の業務処理のシステム化に伴い、社内業務の多くが、その業務を支援するサーバ機能を利用して行われる。そのため、社員が業務を遂行する上で、様々なサーバ機能に対してユーザ認証を行う必要が生じる。この場合、個別のサーバ機能へのユーザ認証を行うには、各ユーザがユーザ名とパスワードとの組を個人で管理しなければならず、パスワード等の管理負担が大きい。また、一日に何度もユーザ認証手続きを行うのは、業務の作業効率低下に繋がる。

【0005】

そこで、従来はシングルサインオンと呼ばれるシステムが利用されている。シングルサインオンでは、ユーザが一度認証を受けるだけで、そのユーザに対するアクセスを許可している機能をユーザ利用できる。

20

【0006】

シングルサインオンを実現する技術の1つにPKI(Public Key Infrastructure)を用いた技術がある。PKIは、電子署名と暗号技術を兼ね備え、安全な電子通信を確保する技術である。PKIシステムでは、ユーザ認証したユーザに対して電子証明書を発行する。そして、電子証明書を保持しているユーザは、その電子証明書に応じた各種サービスの提供を受けることができる。

【0007】

また、シングルサインオンを実現する別の技術として、プロキシサーバで代理認証する方式がある。この技術では、各サーバ機能に対するユーザ認証のためのデータをプロキシサーバに保持する。そして、ユーザからサーバ機能へのアクセス要求が出されると、プロキシサーバが代理でサーバ機能との間でユーザ認証手続きを行う（たとえば、特許文献1参照）。

30

【0008】

また、ユーザ端末からWebサーバへのプロキシサーバを介したアクセスで一度認証された場合、そのデータをプロキシサーバに記憶しておく。そして、同じユーザ端末による次回以降のログイン時には、プロキシサーバに記憶されたデータを使用する。この方式に寄れば、様々な形式のログインプロトコルに対応することができる（たとえば、特許文献2参照）。

40

【0009】

【特許文献1】

特開平10-177552号公報（第1図）

【特許文献2】

特開2002-32340号公報（第1図）

【0010】

【発明が解決しようとする課題】

しかし、PKIを用いた技術の場合は、Webブラウザ、Webサーバともに電子証明書に対応した機構を必要とする上、電子証明書のためのインフラを必要とする。そのため、既存のシステムをそのまま流用するのは困難である。

50

【 0 0 1 1 】

すなわち、一般のプロキシサーバで代理認証する方式では固定的な認証プロトコルを用いるため、サーバ機能毎に認証方式が異なる場合には採用できない。しかも、現実の Web サーバの認証方式は開発者の自由であるため様々なものが存在する。一つの代理認証型のプロキシサーバがそれらに対し代理認証を行うのは困難であり、代理認証プロキシの有用性を減じさせている。

【 0 0 1 2 】

たとえば、特許文献 1 に記載された方式では、代理サーバで複数の認証情報を管理し、クライアントに代わってサーバに対して認証情報を送信するだけであり、サーバ毎に異なる手順の認証手続きを実行することができない。具体的には、認証情報を送信するだけで認証可能なサーバもあれば、サーバが提供するフォームデータ内の所定のパラメータとして設定した認証情報を送信することで認証可能なサーバもある。このように、単に認証情報を送信するだけでは、代理認証ができないサーバも多数存在する。

10

【 0 0 1 3 】

また、特許文献 2 に示された方式であればサーバ機能毎に異なる認証方式が採用されている場合にも適用可能である。しかし、特許文献 2 に示されたような認証時のデータを全て記録する方式では、多数のユーザが同じサーバを利用した場合は、認証用の通信データの保存域にほとんど同じだが少しだけ異なるデータを多数保持する必要が生じる。そのため、システムの資源（メインメモリやハードディスクデバイス等）の利用効率が悪くなる。これは、実際の認証用通信データで、ユーザ毎に異なる部分は僅かであり、データの多くは共通のヘッダやフッターによって占められるためである。

20

【 0 0 1 4 】

一般的に、必要なハードウェア資源の量が不明な場合、システムの安定運用のためには、余裕を持ったハードウェア環境を整えておく必要がある。そのため、システムの規模が肥大化し、システムの構築コストが増加していた。

【 0 0 1 5 】

本発明はこのような点に鑑みてなされたものであり、ハードウェア資源を効率よく利用して、異なる認証方式のサーバへの代理認証を行うことができる代理認証プログラム、代理認証方法、および代理認証装置を提供することを目的とする。

【 0 0 1 6 】

【課題を解決するための手段】

本発明では上記課題を解決するために、図 1 に示すような処理をコンピュータに実行させる代理認証プログラムが提供される。この代理認証プログラムは、他の装置への認証手続きを代理するためのものであり、コンピュータに対して以下の処理を実行させる。

30

【 0 0 1 7 】

コンピュータは、クライアント機能 2 a , 2 b , 2 c , . . . からの要求に応じて、ネットワークを介して接続されるサーバ機能 3 a , 3 b , 3 c , . . . に対してアクセスする（ステップ S 1 ）。コンピュータは、サーバ機能からの応答がユーザ認証を要求する応答であるか否かを当該応答の内容から判断する方法を示した情報である複数の認証許否確認論理が予め定義されており、サーバ機能からの応答が複数の認証許否確認論理のいずれかに適合するか否かにより、サーバ機能との間のユーザ認証の要否を判断する（ステップ S 2 ）。サーバ機能との間のユーザ認証が必要と判断した場合、クライアント機能との間のセッションの確立の有無を判断し、セッションが未確立の場合、クライアント機能に対してユーザ認証を要求し、クライアント機能との間のユーザ認証が完了するとクライアント機能との間にセッションを確立する。そして、サーバ機能との間のユーザ認証が必要と判断した場合であって、クライアント機能との間でセッションが確立済みになると、コンピュータは、応答が適合した認証許否確認論理に対応付けて予め定義されている認証手順に従って、サーバ機能との間でユーザ認証手続きを行う（ステップ S 3 ）。

40

【 0 0 1 8 】

このような代理認証プログラムによれば、コンピュータにより、クライアント機能から

50

の要求に応じてサーバ機能にアクセスしたとき、ユーザ認証を要求する応答が返されると、クライアント機能との間のセッションの確立の有無が確認される。セッションが未確立の場合、クライアント機能との間のセッションが確立される。そして、サーバ機能からの応答が適合する認証許否確認論理に対応する処理手順でサーバ機能との間で認証手続きが行われる。

【 0 0 1 9 】

また、上記課題を解決するために他の装置への認証手続きを代理するコンピュータの代理認証方法において、前記コンピュータが、クライアント機能からの要求に応じて、ネットワークを介して接続されるサーバに対してアクセスし、前記サーバ機能からの応答がユーザ認証を要求する応答であるか否かを当該応答の内容から判断する方法を示した情報である複数の認証許否確認論理が予め定義されており、前記コンピュータが、前記応答が前記複数の認証許否確認論理のいずれかに適合するか否かにより、前記サーバ機能との間のユーザ認証の要否を判断し、前記コンピュータが、前記サーバ機能との間のユーザ認証が必要と判断した場合、前記クライアント機能との間のセッションの確立の有無を確認し、前記コンピュータが、前記セッションが未確立の場合、前記クライアント機能に対してユーザ認証を要求し、前記クライアント機能との間のユーザ認証が完了すると前記クライアント機能との間に前記セッションを確立し、前記コンピュータが、前記サーバ機能との間のユーザ認証が必要と判断した場合であって、前記クライアント機能との間で前記セッションが確立済みになると、前記応答が適合した前記認証許否確認論理に対応付けて予め定義されている認証手順に従って、前記サーバ機能との間でユーザ認証手続きを行う、ことを特徴とする代理認証方法が提供される。

【 0 0 2 0 】

このような代理認証方法によれば、コンピュータにより、クライアント機能からの要求に応じてサーバ機能にアクセスしたとき、ユーザ認証を要求する応答が返されると、クライアント機能との間のセッションの確立の有無が確認される。セッションが未確立の場合、クライアント機能との間のセッションが確立される。そして、サーバ機能からの応答が適合する認証許否確認論理に対応する処理手順でサーバ機能との間で認証手続きが行われる。

【 0 0 2 1 】

また、上記課題を解決するために、他の装置への認証手続きを代理する代理認証装置において、クライアント機能からの要求に応じて、ネットワークを介して接続されるサーバ機能に対してアクセスするアクセス手段と、前記サーバ機能からの応答がユーザ認証を要求する応答であるか否かを当該応答の内容から判断する方法を示した情報である複数の認証許否確認論理が予め定義されており、前記応答が前記複数の認証許否確認論理のいずれかに適合するか否かにより、前記サーバ機能との間のユーザ認証の要否を判断する認証要否判断手段と、前記サーバ機能との間のユーザ認証が必要と判断された場合、前記クライアント機能との間のセッションの確立の有無を確認し、前記セッションが未確立の場合、前記クライアント機能に対してユーザ認証を要求し、前記クライアント機能との間のユーザ認証が完了すると前記クライアント機能との間に前記セッションを確立する手段と、前記サーバ機能との間のユーザ認証が必要と判断された場合であって、前記クライアント機能との間で前記セッションが確立済みになると、前記応答が適合した前記認証許否確認論理に対応付けて予め定義されている認証手順に従って、前記サーバ機能との間でユーザ認証手続きを行う代理認証手段と、を有することを特徴とする代理認証装置が提供される。

【 0 0 2 2 】

このような代理認証装置によれば、アクセス手段により、クライアント機能からの要求に応じてサーバ機能へのアクセスが行われる。そして、サーバ機能から応答が返されると、認証要否判断手段により、ユーザ認証の要否を判断される。ユーザ認証が必要な場合、クライアント機能との間のセッションの確立の有無が確認され、未確立の場合は、クライアント機能との間にセッションが確立される。ユーザ認証が必要な場合であってセッションが確立済みになると、代理認証手段により、応答が適合した認証許否確認論理に対応付

10

20

30

40

50

けて予め定義されている認証手順に従って、サーバ機能との間でユーザ認証手続きが行われる。

【0023】

【発明の実施の形態】

以下、本発明の実施の形態を図面を参照して説明する。

まず、実施の形態に適用される発明の概要について説明し、その後、実施の形態の具体的な内容を説明する。

【0024】

図1は、実施の形態に適用される発明の概念図である。代理認証装置1は、複数のクライアント機能2a, 2b, 2c, ...と複数のサーバ機能3a, 3b, 3c, ...との論理的な通信経路上に設けられている。ここで、論理的な通信経路とは、複数のクライアント機能2a, 2b, 2c, ...のいずれかと複数のサーバ機能3a, 3b, 3c, ...のいずれかとの間の通信(少なくとも代理認証を必要とする通信)が、必ず代理認証装置1を経由して行われることを意味する。

10

【0025】

代理認証装置1は、クライアント機能2a, 2b, 2c, ...がサーバ機能3a, 3b, 3c, ...に対して実行すべきユーザ認証手続きを、クライアント機能2a, 2b, 2c, ...の代理で実行することができる。なお、代理認証装置1には、ユーザ認証が未完了であることを示す応答を識別するための複数の認証許否確認論理が予め定義されている。また、各認証許否確認論理に対応付けて、認証手順が定義されている。認証手順は、認証手続きの際にクライアント機能2a, 2b, 2c, ...側で実行すべき処理内容を、認証方式毎に定義したものである。

20

【0026】

クライアント機能2a, 2b, 2c, ...は、ユーザの操作入力にตอบสนองしてサーバ機能3a, 3b, 3c, ...に対して要求を送信する機能を有している。クライアント機能2a, 2b, 2c, ...は、たとえば、それぞれが個別のクライアントコンピュータに実装されたクライアントアプリケーションである。

【0027】

サーバ機能3a, 3b, 3c, ...は、クライアント機能2a, 2b, 2c, ...から送られた要求に応じた処理を行う。サーバ機能3a, 3b, 3c, ...は、たとえば、プロキシサーバ等を実装されたサーバアプリケーションである。なお、サーバ機能3a, 3b, 3c, ...はユーザ認証機能を有しており、ユーザ認証を完了したクライアント機能2a, 2b, 2c, ...からの要求に対してのみ、処理機能を提供する。また、各サーバ機能3a, 3b, 3c, ...は、それぞれ異なる認証方式を採用している。

30

【0028】

ここで、クライアント機能2a, 2b, 2c, ...からサーバ機能3a, 3b, 3c, ...へアクセスする場合、代理認証装置1において、以下の処理が行われる。

【0029】

代理認証装置1は、クライアント機能2a, 2b, 2c, ...からの要求に応じて、ネットワークを介して接続されるサーバ機能3a, 3b, 3c, ...に対してアクセスする(ステップS1)。アクセスされたサーバ機能は、ユーザ認証が必要であり、アクセス要求を出力したクライアント機能のユーザ認証が未完了の場合、ユーザ認証を要求する応答を代理認証装置1に返す。

40

【0030】

代理認証装置1は、サーバ機能からの応答が複数の認証許否確認論理のいずれかに適合するか否かによりユーザ認証の要否を判断する(ステップS2)。そして、ユーザ認証が必要と判断した場合、代理認証装置1は、応答が適合した認証許否確認論理に対応付けて予め定義されている認証手順に従って、サーバ機能との間でユーザ認証手続きを行う(ステップS3)。

【0031】

50

このような代理認証装置 1 によれば、クライアント機能からの要求に応じてサーバ機能にアクセスしたとき、ユーザ認証の未完了を示す応答が返されると、その応答が適合する認証許否確認論理に対応する処理手順でサーバ機能との間で認証手続きが行われる。サーバ機能からの応答を解析してサーバ機能が採用する認証方式に応じた認証手順を判断し、その認証手順で代理認証を行うことで、認証手順等を格納しておくべき記憶容量が少なくてすむ。

【 0 0 3 2 】

たとえば、複数のクライアント機能 2 a , 2 b , 2 c , . . . が同一のサーバ機能 3 a にアクセスする場合を考える。このとき、従来の技術（特許文献 2 参照）のように全ての認証データを記録し、そのデータから認証手続きを再現することで代理認証を行う場合、クライアント機能 2 a , 2 b , 2 c , . . . 毎の認証手続きを保存しなければならない。本発明のように、サーバ機能 3 a からの応答によって該当する認証手続きを決定し、その認証手続きで代理認証を行うようにすれば、サーバ機能 3 a に対応付けて 1 つの認証手続きを保持しておけばよい。

10

【 0 0 3 3 】

しかも、サーバ機能からの応答によって必要な認証手続きを決定するため、各サーバ機能 3 a , 3 b , 3 c , . . . は、それぞれ異なる認証方式を採用していても、それぞれの認証方式に応じた認証手続きで代理認証を行うことができる。

【 0 0 3 4 】

なお、クライアント機能 2 a , 2 b , 2 c , . . . 毎のユーザ認証情報（たとえば、ユーザ名とパスワード）を保持する必要があるが、これらは短い文字列からなる情報である。そのため、ユーザ認証情報は、認証手続きの処理手順を全て記録する場合に比べて、少ない記憶容量で済む。

20

【 0 0 3 5 】

以下に、本実施の形態を具体的に説明する。以下の実施の形態は、プロキシサーバに代理認証装置の機能を実装し、Webサーバへの代理認証を行う場合の例である。

【 0 0 3 6 】

図 2 は、本実施の形態を提供するネットワークシステムの構成例を示す図である。図 2 に示すように、複数のクライアント 1 1 , 1 2 , 1 3 , . . . 、複数のサーバ 3 1 , 3 2 , 3 3 , . . . およびプロキシサーバ 1 0 0 でシステムが構成されている。

30

【 0 0 3 7 】

クライアント 1 1 , 1 2 , 1 3 , . . . は、ユーザが使用するコンピュータである。クライアント 1 1 , 1 2 , 1 3 , . . . とプロキシサーバ 1 0 0 との間は、たとえば、LAN (Local Area Network) で接続される。ユーザは、クライアント 1 1 , 1 2 , 1 3 , . . . を用いて、プロキシサーバ 1 0 0 に対してログイン（ベーシック (Basic) 認証ログイン）を行うことができる。本実施の形態では、各クライアント 1 1 , 1 2 , 1 3 , . . . には、クライアント機能として Web ブラウザが実装されており、Web ブラウザによってサーバ 3 1 , 3 2 , 3 3 , . . . にアクセスするものとする。

【 0 0 3 8 】

サーバ 3 1 , 3 2 , 3 3 , . . . は、クライアント 1 1 , 1 2 , 1 3 , . . . からの要求に応じて所定のサービスを提供するサーバコンピュータである。サーバ 3 1 , 3 2 , 3 3 , . . . とプロキシサーバ 1 0 0 との間は、LAN、高速専用回線、インターネット等で接続される。サーバ 3 1 , 3 2 , 3 3 , . . . には、サーバ機能等が実装され、サーバ機能毎にユーザ認証機能を有している。本実施の形態では、各サーバ 3 1 , 3 2 , 3 3 , . . . には、サーバ機能として Web サーバが実装され、Web サーバによってクライアントの Web ブラウザに対するコンテンツの提供サービス等を行う。

40

【 0 0 3 9 】

プロキシサーバ 1 0 0 は、クライアント 1 1 , 1 2 , 1 3 , . . . の代理でサーバ 3 1 , 3 2 , 3 3 , . . . にアクセスするコンピュータである。プロキシサーバ 1 0 0 には、複数のログインアルゴリズム（ベーシック認証やフレーム認証）が定義されている。サーバ

50

31, 32, 33, ...からユーザ認証が要求された場合、プロキシサーバ100は要求されたユーザ認証用のログインアルゴリズムを識別し、該当するアルゴリズムでログイン手続きを行うことができる。たとえば、プロキシサーバ100は、サーバ31, 32, 33, ...にアクセスする際、ユーザ認証を要求されると、クライアント11, 12, 13, ...に代わってユーザ認証手続きを行い、サーバ31, 32, 33, ...にログインする。

【0040】

このようなシステムにより、ユーザはクライアント(たとえば、クライアント11)を利用してサーバ31, 32, 33, ...にアクセスできる。そして、1つのWebサーバ(たとえば、サーバ31)からユーザ認証が要求されると、プロキシサーバ100からクライアント11にユーザ認証が要求される。すると、ユーザがクライアント11を操作し、プロキシサーバ100に対してベーシック認証ログインを行う。

10

【0041】

プロキシサーバ100は、クライアント11から送られるユーザ認証情報を、内部に保持するユーザ情報テーブルと照合することでベーシック認証ログインを認め、サーバ31に対してログインする。その際、プロキシサーバ100は、サーバ31の認証方式に合ったアルゴリズムでログイン手続きを行う。

【0042】

その後、クライアント11から他のWebサーバ32, 33, ...へのアクセスの際にユーザ認証が要求されると、そのWebサーバの認証方式に合ったアルゴリズムで、プロキシサーバ100がログイン手続きを行う。ログイン手続き完了後は、クライアント11が要求するサービスがWebサーバにおいて提供され、結果がクライアント11に渡される。

20

【0043】

図3は、プロキシサーバのハードウェア構成例を示す図である。プロキシサーバ100は、CPU(Central Processing Unit)101によって装置全体が制御されている。CPU101には、バス107を介してRAM(Random Access Memory)102、ハードディスクドライブ(HDD:Hard Disk Drive)103、グラフィック処理装置104、入力インタフェース105、および通信インタフェース106が接続されている。

【0044】

RAM102には、CPU101に実行させるOS(Operating System)のプログラムやアプリケーションプログラムの少なくとも一部が一時的に格納される。また、RAM102には、CPU101による処理に必要な各種データが格納される。HDD103には、OSやアプリケーションプログラムが格納される。

30

【0045】

グラフィック処理装置104には、モニタ11が接続されている。グラフィック処理装置104は、CPU101からの命令に従って、画像をモニタ11の画面に表示させる。入力インタフェース105には、キーボード12とマウス13とが接続されている。入力インタフェース105は、キーボード12やマウス13から送られてくる信号を、バス107を介してCPU101に送信する。

40

【0046】

通信インタフェース106は、ネットワーク10に接続されている。通信インタフェース106は、ネットワーク10を介して、他のコンピュータ(クライアント11, 12, 13, ...やサーバ31, 32, 33, ...)との間でデータの送受信を行う。

【0047】

以上のようなハードウェア構成によって、本実施の形態の処理機能を実現することができる。なお、図3には、プロキシサーバ100のハードウェア構成を示したが、クライアント11, 12, 13, ...やサーバ31, 32, 33, ...も同様のハードウェア構成で実現することができる。

【0048】

50

次に、プロキシサーバ100の機能について具体的に説明する。なお、以下の説明では、クライアント11からサーバ31やサーバ32に対してアクセスする場合を例に採る。

【0049】

図4は、プロキシサーバの機能を示すブロック図である。なお、図4に示すように、プロキシサーバ100には、クライアント11に実装されたWebブラウザ11aとサーバ31, 32に実装されたWebサーバ31a, 32aとの間で通信を行うことができる。

【0050】

プロキシサーバ100は、データベース110、セッション情報テーブル121、タイム122、タイムアウト駆動部123、ブラウザ入力受付部131、プロキシサーバ認証部132、プロキシサーバ認証要求部133、通信状態保持部134、Webサーバ識別部135、Webサーバ要求生成部136、Webサーバ通信部137、レスポンス分析部138、認証処理判定部139、ログイン処理命令生成部140、コンテンツ変換部141、およびブラウザ応答生成部142を有している。

【0051】

データベース110には、代理認証に必要なデータが格納されている。データベース110の内容は、ユーザ情報テーブル111とWebサーバ情報112とに分かれる。

【0052】

ユーザ情報テーブル111は、クライアント11, 12, 13, …を使用するユーザに関する情報が登録されたデータベースである。たとえば、ユーザ情報テーブル111には、各ユーザがプロキシサーバ100にベーシックログインするためのユーザ認証情報や、ユーザがサーバ31, 32, 33, …にログインするためのユーザ認証情報が、ユーザ毎に格納されている。本実施の形態では、ユーザ情報テーブル111の内容は、システムの管理者によって予め設定されるものとする。

【0053】

Webサーバ情報112は、代理認証の対象とするWebサーバに関する情報である。Webサーバ情報112は、システムテーブル112aとレスポンス分析・ログイン命令テーブル112bとに別れている。本実施の形態では、Webサーバ情報112の内容は、システムの管理者によって予め設定されるものとする。

【0054】

システムテーブル112aは、サーバ機能毎にWebサーバのURL(Uniform Resource Locator)や認証方式が管理されている。

レスポンス分析・ログイン命令テーブル112bには、Webサーバへのログインに必要な情報が格納されている。

【0055】

セッション情報テーブル121には、クライアントとの間で確立したセッションに関する情報が登録されている。セッションに関する情報には、タイムアウト時刻も含まれる。セッション情報テーブル121の内容は、システムの運用中に動的に追加や削除される。

【0056】

ここで、プロキシサーバ100の他の要素を説明する前に、各情報のデータ構造例について詳細に説明する。

図5は、ユーザ情報テーブルのデータ構造例を示す図である。ユーザ情報テーブル111には、プロキシサーバ認証情報に対応付けて、システムID、ユーザ名およびパスワードの組がWebサーバ毎に設定されている。各欄の横方向に並べられた情報同士が互いに関連づけられて、各ユーザのユーザ情報を構成している。

【0057】

プロキシサーバ認証情報の欄は、ユーザ名の欄とパスワードの欄とに分かれている。ユーザ名の欄には、ユーザ名が設定される。パスワードの欄には、ユーザ名に対応するパスワードが設定される。

【0058】

システムIDの欄には、ユーザ認証対象となるWebサーバの識別情報が設定される。図

10

20

30

40

50

5の例では、「S y s」に続くアルファベットがサーバ(ネットワーク上のノード)の識別子であり、アルファベットに続く数字がサーバ内のW e bサーバの識別子である。従って、「S y s A 0」と「S y s A 1」とは、同じサーバ内の別々のW e bサーバを示している。

【0059】

ユーザ名の欄には、W e bサーバに設定されているユーザ認証情報のユーザ名が設定される。パスワードの欄には、W e bサーバに設定されているユーザ認証情報のパスワードが設定される。

【0060】

図6は、システムテーブルのデータ構造例を示す図である。システムテーブル112aには、システムID、仮想URL、実URL、および認証タイプの欄が設けられている。各欄の横方向に並べられた情報同士が互いに関連づけられて、各W e bサーバに関する情報を構成している。

10

【0061】

システムIDの欄には、W e bサーバの識別情報が設定される。仮想URLの欄には、クライアントからW e bサーバにアクセスするための仮想的なURLが設定される。W e bブラウザからは、仮想URLを指定したアクセス要求が出される。

【0062】

実URLの欄には、W e bサーバの実際の所在を示すURLが設定される。なお、仮想URLと実URLとは同一の場合もある。

20

認証タイプの欄には、W e bサーバにおけるユーザ認証方式の名称が設定される。図6の例では、認証タイプとして「フォーム」、「ベーシック」、「n u l l」が設定されている。

【0063】

フォーム認証は、認証されていない要求をW e bサーバ31a側でHTMLフォームにリダイレクトするシステムである。クライアント(プロキシサーバ100がW e bブラウザ11aの代わりにクライアントとして機能する)には、認証用のフォームが渡される。そこで、フォームに対して認証情報を入力し、認証情報を含むフォームをW e bサーバ31aに送信する。

30

【0064】

ベーシック認証では、認証されていない要求を受け取ったW e bサーバ31aから認証を要求する応答が返されると、クライアント(プロキシサーバ100がW e bブラウザ11aの代わりにクライアントとして機能する)に認証情報(ユーザ名とパスワード)入力用のダイアログが表示される。そのダイアログに対して認証情報を入力すると、その認証情報がW e bサーバ31aに送信される。

【0065】

n u l lは、認証が不要であることを示している。なお、仮想URLは、H T T P(HyperText Transfer Protocol)のクッキー送信範囲の制限を回避し、外部(W e bサーバ31, 32, 33, …側)のネットワーク上のサーバに対し、内部(クライアント11, 12, 13, …側)にあるサーバと同じようにシングルサインオンを提供するために利用される。すなわち、本実施の形態では、プロキシサーバ100でのユーザ認証が完了しているか否かを示すセッション情報を、クライアントにおいてH T T Pクッキーで管理している。このH T T Pクッキーはその仕様上、ドメイン名が後方一致している場合に限り、異なるドメインに対して設定することができる。

40

【0066】

たとえば、プロキシサーバ100のドメイン名がaaa.bbb.comであり、ユーザがアクセスしたいサーバ機能のドメイン名がddd.bbb.comである場合は、bbb.comの部分が同じ(後方一致)である。したがって、プロキシサーバ100が仮想URLを用いなくてもクッキー

50

機構が機能する。しかし、対象となるWebサーバのドメイン名がxxx.zzz.comだった場合には後方一致せず、プロキシサーバ100がその通信を操作し、認証情報をクッキーに付加したとしても、ブラウザ側は仕様によりaaa.bbb.comプロキシサーバ100のクッキーとは認められない。そのため、本実施の形態の認証ロジックが成立しない。

【0067】

そこで本実施の形態では、xxx.zzz.comの仮想URLをxxx.bbb.comと設定する。ユーザはWebブラウザからURLとしてxxx.bbb.comを指定して、プロキシサーバ100経由でアクセスを行う。プロキシサーバ100は内部で仮想URL変換を行い、実際の通信をxxx.zzz.comに対して行う。プロキシサーバ100はxxx.zzz.comからの応答データとクッキーを組み合わせてユーザのWebブラウザに返送する。このときWebブラウザはURLがxxx.zzz.comのWebサーバからではなく、URLがxxx.bbb.comのWebサーバからの通信と判断する。そのため、クッキーは無事受け入れられる。これにより、本発明の効果がインターネット全体に適用可能で、実用性が高まる。

10

【0068】

図7は、レスポンス分析・ログイン命令テーブルのデータ構造例を示す図である。レスポンス分析・ログイン命令テーブル112bには、システムID、ログイン処理情報、および認証識別情報の欄が設けられている。各欄の横方向に並べられた情報同士が互いに関連づけられ、各Webサーバへのユーザ認証手続きに必要な情報を構成している。

【0069】

システムIDの欄には、Webサーバの識別情報が設定される。ログイン処理情報の欄には、Webサーバへのユーザ認証(ログイン)手続きに必要な情報が設定される。ログイン処理情報の欄には、認証URL、メソッド、フォーム名の欄が設けられている。

20

【0070】

認証URLの欄には、該当Webサーバへログインする際にアクセスすべきURLが設定される。

メソッドの欄には、HTTPにおけるリクエストの種類(メソッド)が設定さえる。メソッドには、「GET」や「POST」がある。GETは、Webサーバから情報を引き出すためのメソッドである。POSTは、Webサーバに対して情報を送信するためのメソッドである。

30

【0071】

フォーム名の欄には、認証情報を設定すべきフォームの名称が設定される。フォーム名の欄には、ユーザ、パスワード、付加データの欄が設けられている。ユーザの欄には、ユーザ名を設定すべきフォームの名称が設定される。パスワードの欄には、パスワードを設定すべきフォームの名称が設定される。付加データの欄には、ユーザ認証に際して付加すべき情報を設定するためのフォームの名称が設定される。この付加データの欄には、1つのシステムIDに対応付けて1個あるいは複数(m個:mは1以上の自然数)の情報を設定することができる。

【0072】

認証識別情報の欄には、Webサーバからの応答が認証を要求しているか否かを識別するための情報が設定される。認証識別情報の欄には、レスポンスコード、認証ヘッダ、および識別内容データの欄が設けられている。

40

【0073】

レスポンスコードの欄には、Webサーバからの応答の種別を示すコード(レスポンスコード)が設定される。識別ヘッダの欄には、認証の要求を示す応答のヘッダに含まれるべき情報が設定される。この識別ヘッダの欄には、1つのシステムIDに対応付けて1個あるいは複数(n個:nは1以上の自然数)の情報を設定することができる。識別内容データの欄には、認証の要求を示す応答の内容に含まれるべき情報が設定される。

【0074】

図8は、セッション情報テーブルのデータ構造例を示す図である。セッション情報テーブ

50

ル121には、クライアントとの間で確立したセッションに関する情報が設定される。セッション情報テーブル121には、セッションID、ユーザ名、ログイン時刻、およびタイムアウト予告時刻の欄が設けられている。各欄の横方向に並べられた情報同士が互いに関連づけられ、セッション毎の情報を構成している。

【0075】

セッションIDの欄には、確立されたセッションの識別情報が設定される。ユーザ名の欄には、セッションの確立を要求したユーザの識別情報が設定される。ログイン時刻の欄には、ユーザがプロキシサーバ100に対してログイン（ユーザ認証が成功したこと）した時刻が設定される。タイムアウト予告時刻には、セッションを切断する時刻が設定される。

10

【0076】

以上が、プロキシサーバ100で管理される各データベースのデータ構造である。以下、図4の説明に戻り、プロキシサーバ100の他の要素について説明する。

【0077】

タイマ122は、時刻を計時する機能を有している。OSは、タイマ122を用いて定期的にタイマーイベントを発生させ、そのタイマーイベントを契機にタイムアウト駆動部123が起動される。

【0078】

タイムアウト駆動部123は、起動されるとセッション情報テーブル121を走査し、タイムアウト予定時刻を過ぎたセッション情報をセッション情報テーブル121から削除する。

20

【0079】

ブラウザ入力受付部131は、Webブラウザ11aからの入力を受け付ける。ブラウザ入力受付部131は、受け付けた内容をプロキシサーバ認証部132、通信状態保持部134、およびWebサーバ識別部135に渡す。

【0080】

プロキシサーバ認証部132は、Webブラウザ11aからの入力が入力プロキシサーバへの認証情報を含むか否かを確認する。入力内容に、既に認証済みを示すプロキシサーバセッションID情報が含まれていた場合は、プロキシサーバ認証部132は、セッション情報テーブル121を確認し、有効な接続か否かを確認する。有効な接続だった場合、プロキシサーバ認証部132は、タイムアウト時間を延長するために、"タイムアウト予定時刻"を更新することもできる。

30

【0081】

また、入力情報にユーザ名とパスワード情報（AUTHORIZEDヘッダ内に含まれる）が含まれていた場合は、プロキシサーバ認証部132は、ユーザ情報テーブル111からプロキシサーバ認証用のユーザ名、パスワードと比較する。一致する場合は、プロキシサーバ認証部132は、セッション情報テーブル121にセッション情報を登録する。一致しない場合は、プロキシサーバ認証部132は、プロキシサーバ認証要求部133に対してプロキシサーバ認証を依頼する。

【0082】

プロキシサーバ認証部132は、Webブラウザ11aからの入力内容にプロキシサーバへの認証情報（セッションID、ユーザ名、パスワード）を含まない場合は、何もしない（認証情報を含まないことは許可される）。

40

【0083】

プロキシサーバ認証要求部133は、プロキシサーバ認証部132からの依頼に応じて、HTTPのUNAUTHORIZEDレスポンスを生成する。そして、プロキシサーバ認証要求部133は、生成したUNAUTHORIZEDレスポンスをユーザのWebブラウザ11aに返す。ここで、UNAUTHORIZEDレスポンスとは、Webブラウザ11aに対して認証情報の送信を要求する通信パケットである。

【0084】

50

通信状態保持部 134 は、後で使用するために、ブラウザから受けた HTTP 要求 (METHOD, URL, ヘッダ、POST データ) を保存する。

Webサーバ識別部 135 は、Webブラウザからの入力内容がプロキシ通信要求の場合、そのプロキシ通信要求に基づいて通信先の URL を識別する。なお、Webブラウザ 11a から指定される URL は仮想 URL である。Webサーバ識別部 135 は、要求された URL が含まれる情報をシステムテーブル 112a から検索する。検索時にはシステムテーブル 112a の仮想 URL の項目を対象にする。要求された URL が仮想 URL に一致するか、あるいは仮想 URL の配下に含まれる場合、そのシステムエントリを用いる。Webサーバ識別部 135 は、要求された URL を含む仮想 URL に対応する実 URL を Webサーバ要求生成部 136 に渡す。

10

【0085】

以後の処理でプロキシサーバ 100 から実際の Webサーバ 31a, 32a へ通信がなされる場合は、仮想 URL が実 URL に変換される。なお、仮想 URL と実 URL は同じでもかまわない。

【0086】

なお、仮想 URL、実 URL とともに物理的には同じ計算機であってもよい。本実施の形態では、サーバ機能が URL 毎に管理されるため、一つの計算機を複数のシステムとして扱うことが許される。

【0087】

Webサーバ要求生成部 136 は、HTTP 要求を生成する。その際、通信状態保持部 134 のデータを利用する。また、セッション情報テーブル 121 を確認し、プロキシサーバ 100 で認証済みの場合は、プロキシサーバ 100 のユーザ名等の認証情報を、HTTP のクッキーとして、Webサーバへの HTTP 要求に付加する。そして、Webサーバ要求生成部 136 は、クッキーが付加された HTTP 要求を Webサーバ通信部 137 に渡す。

20

【0088】

また、Webサーバ要求生成部 136 は、レスポンス分析部 138 による応答内容の分析の結果、Webサーバ 31a, 32a に対するフォーム形式のログインが完了していたとき、応答内容を受け取る。すると、Webサーバ要求生成部 136 は、認証応答で得られたクッキー情報やセッション情報テーブル 121 から生成したプロキシサーバのユーザ名等の情報を HTTP クッキーに含める。そして、Webサーバ要求生成部 136 は、通信状態保持部 134 に保存されているユーザの Webブラウザからの要求を組み合わせ、Webサーバ通信部 137 から Webサーバ 31a, 32a に送信する。

30

【0089】

Webサーバ通信部 137 は、生成された HTTP 要求をシステムテーブル 112a の実 URL から生成した通信先に送る。また、Webサーバ通信部 137 は、Webサーバからの通信応答をレスポンス分析部 138 に渡す。

【0090】

レスポンス分析部 138 は、システムテーブル 112a の認証タイプを元に処理を切り替える。また、レスポンス分析部 138 は、認証タイプが「null」の場合は、そのシステムにはアクセス制限は存在しないので、応答内容をコンテンツ変換部 141 に渡す。

40

【0091】

レスポンス分析部 138 の認証の結果、ログイン処理が成功しており、かつシステムテーブル 112a の認証タイプがフォームだった場合、レスポンス分析部 138 は応答内容を Webサーバ要求生成部 136 に渡す。認証タイプがフォーム以外の場合、レスポンス分析部 138 はコンテンツ変換部 141 に応答内容を渡す。

【0092】

さらに、レスポンス分析部 138 は、認証タイプが「ベーシック」の場合はサーバ応答の HTTP ヘッダを調べ、UNAUTHORIZED が否かを確認する。レスポンス分析部 138 は、UNAUTHORIZED の場合は認証処理判定部 139 へ応答内容を渡す。それ以外の場合は、レスポ

50

ンス分析部 1 3 8 はコンテンツ変換部 1 4 1 に応答内容を渡す。

【 0 0 9 3 】

認証タイプが「フォーム」の場合、レスポンス分析部 1 3 8 はレスポンス分析・ログイン命令テーブル 1 1 2 b を参照する。認証識別情報の項を用い、応答ヘッダ中のレスポンスコード、特定の識別ヘッダ、固有のコンテンツ識別内容データを比較する。これらが一致した場合は、レスポンス分析部 1 3 8 は該当する Web サーバから認証上の問題でアクセス拒否されたとみなし、認証処理判定部 1 3 9 に応答内容を渡す。それ以外は、レスポンス分析部 1 3 8 はコンテンツ変換部 1 4 1 に応答内容を渡す。

【 0 0 9 4 】

認証処理判定部 1 3 9 はセッション情報テーブル 1 2 1 を調べ、現在の通信要求者がプロキシサーバへの認証を経ているか確認する。セッション情報テーブル 1 2 1 に当該ユーザ名が存在しない場合はプロキシサーバ認証要求部 1 3 3 に処理を移す。存在する場合はログイン処理命令生成部 1 4 0 に移る。

10

【 0 0 9 5 】

ログイン処理命令生成部 1 4 0 は、システムテーブル 1 1 2 a の現在のシステム ID (要求された URL に対応するシステム ID) と一致するユーザ名 (通信要求を出したユーザのユーザ名) / パスワードの組をユーザ情報テーブル 1 1 1 から得る。また、ログイン処理命令生成部 1 4 0 は、システムテーブル 1 1 2 a を調べ、認証タイプによって処理を切り替える。

【 0 0 9 6 】

認証タイプが「ベーシック」だった場合、ログイン処理命令生成部 1 4 0 は、先にユーザ情報テーブル 1 1 1 から得た、特定の Web サーバ向けのユーザ名 / パスワードを HTTP のベーシック認証に対応した送信用データを生成する。

20

【 0 0 9 7 】

認証タイプが「フォーム」だった場合、ログイン処理命令生成部 1 4 0 はレスポンス分析・ログイン命令テーブル 1 1 2 b のログイン処理情報の項の情報とユーザ情報テーブル 1 1 1 から得た、特定の Web サーバ向けのユーザ名 / パスワードを組み合わせ、HTTP のフォーム通信のデータを生成する。

【 0 0 9 8 】

ログイン処理命令生成部 1 4 0 は、ログイン処理用に生成した送信データを Web サーバ通信部 1 3 7 より該当する URL に送信する。Web サーバからの応答は上記と同様レスポンス分析部 1 3 8 で分析される。

30

【 0 0 9 9 】

コンテンツ変換部 1 4 1 は、応答内容をレスポンス分析部 1 3 8 から受け取ったとき、その応答がコンテンツ書き換えの条件を満たす場合、Web サーバ 3 1 a , 3 2 a からの応答の内容 (HTML 文書) を書き換える。書き換えの際には、現在の利用者の情報をセッション情報テーブル 1 2 1 とユーザ情報テーブル 1 1 1 を使って、ユーザ毎に異なる HTML 変換を実施する。

【 0 1 0 0 】

ブラウザ応答生成部 1 4 2 は、コンテンツ変換部 1 4 1 より得た Web サーバからの応答に、セッション情報テーブル 1 2 1 から得た情報を元に生成したプロキシサーバ認証情報を含んだ HTTP クッキーを組み合わせ、リモート Web ブラウザに送信する。

40

【 0 1 0 1 】

以上のような構成のシステムにおける処理をフローチャートを参照して説明する。

図 9 は、代理認証処理の手順を示す第 1 のフローチャートである。これは、Web ブラウザ 1 1 a から Web サーバ 3 1 a にアクセスする場合の例である。以下、図 9 に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

【 0 1 0 2 】

[ステップ S 1 1] Web ブラウザ 1 1 a は、ユーザからの操作入力による Web サーバ 3 1 a へのアクセス指示を受け付ける。たとえば、表示画面から Web サーバ 3 1 a の U

50

R L が関連付けられたアンカー表示の選択入力（マウスによるクリック等）を受け付ける。

【0103】

[ステップS12] Webブラウザ11aは、プロキシサーバ100に対して、Webサーバ31aへのアクセス要求（ブラウザ要求）を送信する。

[ステップS13] プロキシサーバ100では、ブラウザ入力受付部131がブラウザ要求を受信する。

【0104】

[ステップS14] プロキシサーバ100において、指定されたURLに基づき、アクセス対象のWebサーバ31aに対応した認証許否確認論理とログイン処理論理（認証手続き）とを取得する。認証許否確認論理は、システムテーブル112aの認証タイプと、レスポンス分析・ログイン命令テーブル112bにおける認証識別情報とによって特定される。ログイン処理論理は、システムテーブル112aの認証タイプと、レスポンス分析・ログイン命令テーブル112bのログイン処理情報とによって特定される。

10

【0105】

[ステップS15] プロキシサーバ100は、アクセス要求内のセッションを特定するクッキーの有無を確認する。そして、プロキシサーバ100は、クッキーが有る場合、該当するセッションがセッション情報テーブル121に登録されているか否かを判断する。該当するセッションが有る場合、処理がステップS16に進められる。該当するセッションが無い場合、処理がステップS17に進められる。

20

【0106】

[ステップS16] プロキシサーバ100は、セッション情報テーブル121内の該当するセッションの情報からユーザ名を取得する。その後、処理がステップS31（図10参照）に進められる。

【0107】

[ステップS17] プロキシサーバ100は、受信したアクセス要求にAuthorizedヘッダが含まれるか否かを判断する。Authorizedヘッダは、Webブラウザ11aがユーザ認証情報を送信するために付加する情報である。Webブラウザ11aは、プロキシ認証レスポンスを受け取ったときに、プロキシサーバ100へのユーザ認証情報（ユーザ名とパスワード）をAuthorizedヘッダに含めて、アクセス要求をプロキシサーバ100に送信するように設計されている。Authorizedヘッダが含まれる場合には、処理がステップS18に進められる。Authorizedヘッダが含まれない場合には、処理がステップS31（図10参照）に進められる。

30

【0108】

[ステップS18] プロキシサーバ100は、アクセス要求からAuthorizedヘッダからユーザ名/パスワード取得を取得する。

[ステップS19] プロキシサーバ100は、ユーザ情報テーブル111を参照し、ユーザ情報を取得する。具体的には、プロキシサーバ100は、Authorizedヘッダに含まれていたユーザ名を、ユーザ情報テーブル111のプロキシサーバ認証情報のユーザ名の欄から検索する。そして、プロキシサーバ100は、該当するユーザ名に対応付けられたパスワードを取得する。

40

【0109】

[ステップS20] プロキシサーバ100は、認証が成功したか否かを判断する。具体的には、プロキシサーバ100は、Authorizedヘッダに含まれていたユーザ認証情報と一致するプロキシサーバ認証情報がユーザ情報テーブル111に登録されていれば、認証成功と判断する。該当するユーザ名がユーザ情報テーブル111に登録されていないか、該当するユーザ名のパスワードが異なっている場合には、認証失敗と判断する。認証が成功した場合、処理がステップS22に進められる。認証失敗の場合、処理がステップS21に進められる。

【0110】

50

[ステップS 2 1] 認証に失敗した場合、プロキシサーバ1 0 0は、プロキシ認証レスポンスを生成し、Webブラウザ1 1 aに返信する。プロキシ認証レスポンスとは、プロキシサーバへのユーザ認証手続きを要求するパケットである。その後、処理が終了し、Webブラウザ1 1 aからの要求を待つ。

【0 1 1 1】

[ステップS 2 2] 認証に成功した場合、プロキシサーバ1 0 0は、セッションを生成する。生成したセッションには、ユニークなセッションIDが付与される。

【0 1 1 2】

[ステップS 2 3] プロキシサーバ1 0 0は、生成したセッションにユーザ情報を登録する。具体的には、プロキシサーバ1 0 0は、生成したセッションに付与されたセッションIDに対し、ユーザ名、ログイン時刻、およびタイムアウト予定時刻を関連付けて、セッション情報テーブル1 2 1に登録する。ログイン時刻は、セッションの生成時刻である。タイムアウト予定時刻は、たとえば、セッション生成から所定の時間後の時刻を設定する。

10

【0 1 1 3】

図1 0は、代理認証処理の手順を示す第2のフローチャートである。以下、図1 0に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

[ステップS 3 1] プロキシサーバ1 0 0は、ブラウザからのアクセス要求を受け取り、内部に保存する。

【0 1 1 4】

20

[ステップS 3 2] プロキシサーバ1 0 0は、Webサーバ3 1 aのURL(実URL)を取得し、Webサーバへのアクセス要求を生成する。生成されたアクセス要求は、プロキシサーバ1 0 0によってWebサーバ3 1 aに送信される。

【0 1 1 5】

[ステップS 3 3] プロキシサーバ1 0 0は、Webサーバ3 1 aからの応答を受信する。

[ステップS 3 4] プロキシサーバ1 0 0は、応答内容を解析し、Webサーバ3 1 aによる処理結果を判定する。具体的には、プロキシサーバ1 0 0は、システムテーブル1 1 2 aを参照し、Webサーバ3 1 aの認証タイプを判断する。たとえば、プロキシサーバ1 0 0は、認証タイプがベーシックであり、Webサーバ3 1 aからの応答のHTTPヘッダがUNAUTHORIZEDであれば、ベーシック認証の手続きが必要であると判断する。また、プロキシサーバ1 0 0は、認証タイプがフォームの場合、レスポンス分析・ログイン命令テーブル1 1 2 bを参照し、応答内容が該当するシステムIDに対応する認証識別情報に合致する場合には、フォーム認証の手続きが必要であるものと判断する。

30

【0 1 1 6】

[ステップS 3 5] プロキシサーバ1 0 0は、アクセスが許可されたか否かを判断する。すなわち、ベーシックやフォームの認証手続きを必要と判断するための条件のいずれにも該当しなければ、アクセスが許可されたものと判断される。アクセスが許可された場合、処理がステップS 6 1(図1 2参照)に進められる。アクセスが許可された場合、処理がステップS 4 1(図1 1参照)に進められる。

40

【0 1 1 7】

図1 1は、代理認証処理の手順を示す第3のフローチャートである。以下、図1 1に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

[ステップS 4 1] プロキシサーバ1 0 0は、Webサーバ3 1 aへのアクセスが拒否された場合、セッション情報テーブル1 2 1を参照し、Webブラウザ1 1 aを介してアクセス要求を出したユーザのユーザ名に対応するセッションの有無を判断する。セッションがない場合、処理がステップS 4 2に進められる。セッションがある場合、処理がステップS 4 4に進められる。

【0 1 1 8】

[ステップS 4 2] セッションがない場合、プロキシサーバ認証要求部1 3 3が、Web

50

サーバ 3 1 a から受信したクッキーを Web ブラウザ 1 1 a のプロキシ認証レスポンス (応答内容) に設定する。

【 0 1 1 9 】

[ステップ S 4 3] プロキシサーバ 1 0 0 は、プロキシ認証レスポンスを生成し、 Web ブラウザ 1 1 a に返信する。その後、処理が終了する。

[ステップ S 4 4] セッションがある場合、プロキシサーバ 1 0 0 へのユーザ認証が完了しているため、プロキシサーバ 1 0 0 は、セッション情報テーブル 1 2 1 からユーザ情報 (ユーザ名等) を取得する。

【 0 1 2 0 】

[ステップ S 4 5] プロキシサーバ 1 0 0 は、ユーザ情報テーブル 1 1 1 から Web サーバ 3 1 a にログインするためのユーザ認証情報を取得する。具体的には、プロキシサーバ 1 0 0 は、ステップ S 4 4 で取得したユーザ名に対応付けて設定されている Web ブラウザ 3 1 a (システム ID で判別する) のユーザ名とパスワードとを取得する。

10

【 0 1 2 1 】

[ステップ S 4 6] プロキシサーバ 1 0 0 は、ログインリクエストを生成する。

[ステップ S 4 7] プロキシサーバ 1 0 0 は、システムテーブル 1 1 2 a を参照し、ベーシック認証か否かを判断する。ベーシック認証の場合、処理がステップ S 4 8 に進められる。ベーシック認証ではない場合、処理がステップ S 4 9 に進められる。

【 0 1 2 2 】

[ステップ S 4 8] プロキシサーバ 1 0 0 は、保存してあるブラウザ要求を取り出し、ログインリクエストに組み合わせる。

20

[ステップ S 4 9] プロキシサーバ 1 0 0 は、 Web サーバ 3 1 a へ要求 (ログインリクエスト) を送信する。

【 0 1 2 3 】

[ステップ S 5 0] プロキシサーバ 1 0 0 は、 Web サーバ 3 1 a から応答された処理結果を受信する。

[ステップ S 5 1] プロキシサーバ 1 0 0 は、処理結果の内容を解析し、ログインに成功したか否かを判断する。ログインに成功した場合には、処理がステップ S 5 4 に進められる。ログインに失敗した場合には、処理がステップ S 5 2 に進められる。

【 0 1 2 4 】

30

[ステップ S 5 2] ログインに失敗した場合、プロキシサーバ 1 0 0 は、エラーメッセージを生成する。

[ステップ S 5 3] プロキシサーバ 1 0 0 は、エラーメッセージを含む例外を発生させ、処理を終了する。

【 0 1 2 5 】

[ステップ S 5 4] プロキシサーバ 1 0 0 は、成功したログイン処理がベーシック認証か否かを判断する。ベーシック認証の場合、処理がステップ S 3 1 (図 1 0 参照) に進められる。ベーシック認証では無い場合、処理がステップ S 5 5 に進められる。

【 0 1 2 6 】

[ステップ S 5 5] プロキシサーバ 1 0 0 は、通信状態保持部 1 3 4 から保存済のブラウザからの要求を取り出す。その後、処理がステップ S 3 1 (図 1 0 参照) に進められる。

40

【 0 1 2 7 】

次に、ステップ S 3 5 においてアクセスが許可されたと判断されたときの処理について説明する。

図 1 2 は、代理認証処理の手順を示す第 4 のフローチャートである。以下、図 1 2 に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

【 0 1 2 8 】

[ステップ S 6 1] プロキシサーバ 1 0 0 は、 Web サーバ 3 1 a からの応答が書き換え対象か否かを、 Web サーバ 3 1 a の URL から判断する。書き換え対象の場合、処理がステップ S 6 2 に進められる。書き換え対象ではない場合、処理がステップ S 6 3 に進め

50

られる。

【0129】

[ステップS62] プロキシサーバ100は、コンテンツの書き換えを行う。書き換え方法は、たとえば、URLに対応付けて予め定義されている。

[ステップS63] プロキシサーバ100は、書き換えたコンテンツをブラウザレスポンスとして設定する。

【0130】

[ステップS64] プロキシサーバ100は、Webサーバ31aからのレスポンスヘッダをブラウザレスポンスに設定する。

[ステップS65] プロキシサーバ100は、送信相手のWebブラウザに対応するセッションがあるか否かを判断する。セッションがあれば、処理がステップS66に進められる。セッションがなければ、処理がステップS67に進められる。

【0131】

[ステップS66] プロキシサーバ100は、プロキシのセッションIDを応答クッキーに埋め込む。

[ステップS67] プロキシサーバ100は、Webブラウザ11aに対して応答を送信する。

【0132】

[ステップS68] Webブラウザ11aは、アクセスの結果を表示する。

以上のようにして、プロキシサーバ100において代理認証が行われる。

次に、Webブラウザ11aによりプロキシサーバ100にログインし、Webサーバ31a等にアクセスする際の流れを具体的に説明する。以下の例では、Webサーバでベーシック認証を行う場合と、フォーム認証を行う場合とについて説明する。また、Webサーバ31aの名称を「WebサーバA」、Webサーバ32aの名称を「WebサーバB」とする。

【0133】

図13は、Webサーバでベーシック認証を行う場合の処理手順を示す第1のシーケンス図である。図13は、プロキシサーバ100にログインしていないWebブラウザ11aからの要求に対して、プロキシ認証レスポンスを返すまでの処理である。以下、図13に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

【0134】

[ステップS71] Webブラウザ11aは、プロキシサーバ100に対する最初の要求を送信する。この例では、GET要求「GET(URL_X)」を送信している。

【0135】

[ステップS72] プロキシサーバ100では、Authorization (Authorizedヘッダ) の確認が行われる。最初の要求では、Authorizedヘッダは含まれていない。Authorizedヘッダが無い場合、認証不要のリクエストであると仮定して処理が進められる。

【0136】

[ステップS73] プロキシサーバ100は、Webサーバ31aに要求を送信する。この例では、GET要求「GET(URL_X)」を送信している。

[ステップS74] Webサーバ31aは、プロキシサーバに対して応答「401(Unauthorized, WWW-Authenticate)」を返す。この例では、レスポンスコードが401の応答が返されている。この応答は、ベーシック認証が未完了であるためにアクセスを拒否したことを示している。

【0137】

[ステップS75] プロキシサーバ100は、レスポンスを解析する。

[ステップS76] プロキシサーバ100は、セッションの有無を確認する(ここで、プロキシサーバ100とWebブラウザ11aとの間のセッションをPPSセッションとする)。この段階では、Webブラウザ11aからプロキシサーバ100にログインされていないため、セッションも存在していない。

10

20

30

40

50

【 0 1 3 8 】

この例では、レスポンスコードが401であり（ログインを要求するレスポンス）、かつPPSセッションが存在しない場合、プロキシサーバ100へログイン処理が開始される。

【 0 1 3 9 】

[ステップS77] プロキシサーバ100は、プロキシ認証レスポンス「Unauthorized, WWW-Authenticate」をWebブラウザ11aに送信する。

図14は、Webサーバでベーシック認証を行う場合の処理手順を示す第2のシーケンス図である。図14は、Webブラウザ11aからプロキシサーバ100にログインし、Webページを取得するまでの処理である。以下、図14に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

10

【 0 1 4 0 】

[ステップS81] Webブラウザ11aは、ユーザからのユーザ名とパスワードとの入力を受け付ける。

[ステップS82] Webブラウザ11aは、Authorizedヘッダにユーザ認証情報を含めた要求「GET(URL_X, Authorization/PPS)」を、プロキシサーバ100に送信する。

【 0 1 4 1 】

[ステップS83] プロキシサーバ100では、Authorization (Authorizedヘッダ) の確認が行われる。このとき、Authorizedヘッダありと判断される。

[ステップS84] プロキシサーバ100は、セッション（PPSセッション）の有無を確認する。この時点では、セッションは存在しない。Authorizedヘッダがあってもセッションが存在しない場合、未認証であると判断される。

20

【 0 1 4 2 】

なお、ステップS83とステップS84との処理は、順番が逆であってもよい。図9に示すフローチャートでは、セッションの確認（ステップS15）の後、Authorizedヘッダを確認（ステップS16）している。

【 0 1 4 3 】

[ステップS85] プロキシサーバ100は、ユーザ名とパスワードとの組を照合（マッチング）する。照合が成功した場合、以下の処理が行われる。

[ステップS86] プロキシサーバ100は、セッションを生成する。

30

【 0 1 4 4 】

[ステップS87] プロキシサーバ100は、Webサーバ31a (SubSystem)用のユーザ認証情報（認証キー）を取得する。

[ステップS88] プロキシサーバ100は、Webサーバ31a用のAuthorizedヘッダを生成する。

【 0 1 4 5 】

[ステップS89] プロキシサーバ100は、Webブラウザ11aから送られた要求からクッキー（PPSCookie）やプロキシサーバ100へ認証するためのユーザ認証情報を取り除き、Webサーバ31a用のユーザ認証情報を追加した要求「GET(URL_X, Authorization/Sub)」を、Webサーバ31aに送信する。

40

【 0 1 4 6 】

[ステップS90] Webサーバ31aは、ユーザ認証情報に基づいてユーザ認証を行う。Webサーバ31aは、認証に成功すると、指定されたWebページ（URL_Xのページ）をプロキシサーバ100に送信する。なお、この送信のパケットのレスポンスコードは「200」である。

【 0 1 4 7 】

[ステップS91] プロキシサーバ100は、Webサーバ31aからの応答（レスポンス）を解析する。

[ステップS92] プロキシサーバ100は、Webサーバ31aから送られたWebページにプロキシサーバ100用のクッキー（PPSCookie）を追加してWebブラウザ11a

50

に送信する。このクッキーでは、プロキシサーバ100のドメイン名と後方一致するURLへのアクセスの際に有効となるように設定されている。

【0148】

[ステップS93] Webブラウザ11aは、受け取ったWebページを表示すると共に、プロキシサーバ100から送られたクッキーを保存する。

以上のようにして、Webブラウザ11aを使用するユーザは、プロキシサーバ100へログインするだけで、Webサーバ31aへのアクセスが可能となる。

【0149】

次に、引き続き同じWebサーバ31aにアクセスする際の処理手順を説明する。

図15は、ベーシック認証を完了したWebサーバへのアクセス手順を示すシーケンス図である。以下、図15に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

10

【0150】

[ステップS101] Webブラウザ11aは、ユーザの操作入力にตอบสนองしてWebページ(URL_Y)の取得要求「GET(URL_Y,PPSCookie,Authorization/PPS)」をプロキシサーバ100に送信する。この要求には、ステップS92(図14参照)で保存したクッキーやプロキシサーバ100へログインするためのユーザ認証情報が含まれる。

【0151】

[ステップS102] プロキシサーバ100では、Authorization(Authorizedヘッダ)の確認が行われる。このとき、Authorizedヘッダありと判断される。

[ステップS103] プロキシサーバ100は、セッション(PPSセッション)の有無を確認する。この例ではすでにセッションが存在するため、認証済と判断され、以下の処理が行われる。

20

【0152】

[ステップS104] プロキシサーバ100は、Webサーバ31a(SubSystem)用のユーザ認証情報(認証キー)を取得する。

[ステップS105] プロキシサーバ100は、Webサーバ31a用のAuthorizedヘッダを生成する。

【0153】

[ステップS106] プロキシサーバ100は、Webブラウザ11aから送られた要求からクッキー(PPSCookie)やプロキシサーバ100へ認証するためのユーザ認証情報を取り除き、Webサーバ31a用のユーザ認証情報を追加した要求「GET(URL_Y,Authorization/a:Sub)」を生成する。そして、生成した要求をWebサーバ31aに送信する。

30

【0154】

[ステップS107] Webサーバ31aは、指定されたWebページ(URL_Yのページ)をプロキシサーバ100に送信する。

[ステップS108] プロキシサーバ100は、Webサーバ31aからの応答(レスポンス)を解析する。アクセスが拒否されていないので、以下の処理に進める。

【0155】

[ステップS109] プロキシサーバ100は、Webサーバ31aから送られたWebページにプロキシサーバ100用のクッキー(PPSCookie)を追加してWebブラウザ11aに送信する。

40

【0156】

次に、プロキシサーバ100へのログイン完了後に、新たなWebサーバにアクセスする場合の例を説明する

図16は、ベーシック認証を必要とする新たなWebサーバへのアクセス手順を示すシーケンス図である。以下、図16に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

【0157】

[ステップS111] Webブラウザ11aは、ユーザの操作入力にตอบสนองしてWebページ(URL_x)の取得要求「GET(URL_x,PPSCookie)」をプロキシサーバ100に送信する。

この要求には、ステップS92(図14参照)で保存したクッキーが含まれる。なお、以

50

前と異なるWebサーバ32aへの要求なので、Authorizedヘッダは送られない。また、送信アドレスが仮想アドレスであるため、プロキシサーバ100用のクッキーの適用範囲内であると判断され、そのクッキーが要求に含まれている。

【0158】

[ステップS112] プロキシサーバ100では、Authorization (Authorizedヘッダ)の確認が行われる。このとき、Authorizedヘッダなしと判断され、認証不要な要求と仮定して以降の処理が進められる。

【0159】

[ステップS113] プロキシサーバ100は、Webサーバ32aに対して、要求を転送する。この要求では、プロキシサーバ100用のクッキーは取り除かれている。

10

【0160】

[ステップS114] Webサーバ32aは、ユーザ認証を要求する応答をプロキシサーバ100に返す。この応答のレスポンスコードは「401」である。

[ステップS115] プロキシサーバ100は、応答を解析し、ユーザ認証が要求されていることを認識する。具体的には、レスポンスコードが「401」であることを検出し、ベーシック認証が要求されていることを認識する。

【0161】

[ステップS116] プロキシサーバ100は、セッションの有無を確認する。この例では、既にセッションが存在するため、Webブラウザ11aへのユーザ認証用のダイアログ等の表示を行わず、以下のような自動認証処理を行う。

20

【0162】

[ステップS117] プロキシサーバ100は、Webサーバ32a用のユーザ認証情報を取得する。

[ステップS118] プロキシサーバ100は、Webサーバ32a用のAuthorizedヘッダを生成する。

【0163】

[ステップS119] プロキシサーバ100は、Webブラウザ11aから送られた要求からクッキー (PPSCookie) やプロキシサーバ100へ認証するためのユーザ認証情報を取り除き、Webサーバ32a用のユーザ認証情報を追加した要求「GET(URL_x, Authorization/b:SUB)」を、Webサーバ32aに送信する。

30

【0164】

[ステップS120] Webサーバ32aは、ユーザ認証情報に基づいてユーザ認証を行う。Webサーバは、認証に成功すると、指定されたWebページ (URL_xのページ) をプロキシサーバ100に送信する。

【0165】

[ステップS121] プロキシサーバ100は、Webサーバからの応答 (レスポンス) を解析する。アクセスが拒否されていないので、以下の処理に進める。

【0166】

[ステップS122] プロキシサーバ100は、Webサーバ32aから送られたWebページをWebブラウザ11aに送信する。

40

このように、既にプロキシサーバ100にログインしていれば、新たなWebサーバ32aにアクセスする場合であってもユーザ認証情報の入力不要となる。

【0167】

次に、フォーム認証を行う際の手順を説明する。

図17は、Webサーバでフォーム認証を行う場合の処理手順を示す第1のシーケンス図である。図17は、プロキシサーバ100にログインしていないWebブラウザ11aからの要求に対して、プロキシ認証レスポンスを返すまでの処理である。以下、図17に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

【0168】

[ステップS131] Webブラウザ11aは、プロキシサーバ100に対する最初の要

50

求を送信する。この例では、GET要求「GET(URL_X)」を送信している。

【0169】

[ステップS132] プロキシサーバ100では、Authorization (Authorizedヘッダ)の確認が行われる。最初の要求では、Authorizedヘッダは含まれていない。Authorizedヘッダが無い場合、認証不要のリクエストであると仮定して処理が進められる。

【0170】

[ステップS133] プロキシサーバ100は、Webサーバ31aにする要求を送信する。この例では、GET要求「GET(URL_X)」を送信している。

[ステップS134] Webサーバ31aは、プロキシサーバに対して応答を返す。この例では、要求拒否の応答(NGレスポンス(SSSCookie))が返されている。要求拒否の応答には、クッキー(SSSCookie)が含まれる。この応答は、フォーム認証が未完了であるためにアクセスを拒否したことを示している。

10

【0171】

[ステップS135] プロキシサーバ100は、レスポンスを解析する。

[ステップS136] プロキシサーバ100は、セッションの有無を確認する(ここで、プロキシサーバ100とWebブラウザ11aとの間のセッションをPPSセッションとする)。この段階では、Webブラウザ11aからプロキシサーバ100にログインされていないため、セッションも存在していない。

【0172】

この例では、要求拒否の応答が返され、かつPPSセッションが存在しない場合、プロキシサーバ100へログイン処理が開始される。

20

[ステップS137] プロキシサーバ100は、プロキシ認証レスポンス「Unauthorized, WWW-Authenticate」をWebブラウザ11aに送信する。

【0173】

図18は、Webサーバでフォーム認証を行う場合の処理手順を示す第2のシーケンス図である。図18は、Webブラウザ11aからプロキシサーバ100にログインし、Webページを取得するまでの処理である。以下、図18に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

【0174】

[ステップS141] Webブラウザ11aは、ユーザからのユーザ名とパスワードとの入力を受け付ける。

30

[ステップS142] Webブラウザ11aは、Authorizedヘッダにユーザ認証情報を含めた要求「GET(URL_X, Authorization/PPS)」を、プロキシサーバ100に送信する。

【0175】

[ステップS143] プロキシサーバ100では、Authorization (Authorizedヘッダ)の確認が行われる。このとき、Authorizedヘッダありと判断される。

[ステップS144] プロキシサーバ100は、セッション(PPSセッション)の有無を確認する。この時点では、セッションは存在しない。Authorizedヘッダがあってもセッションが存在しない場合、未認証であると判断される。

【0176】

40

なお、ステップS143とステップS144との処理は、順番が逆であってもよい。図9に示すフローチャートでは、セッションの確認(ステップS15)の後、Authorizedヘッダを確認(ステップS16)している。

【0177】

[ステップS145] プロキシサーバ100は、ユーザ名とパスワードとの組を照合(マッチング)する。照合が成功した場合、以下の処理が行われる。

[ステップS146] プロキシサーバ100は、セッションを生成する。

【0178】

[ステップS147] プロキシサーバ100は、Webサーバ31a(SubSystem)用のユーザ認証情報(認証キー)を取得する。

50

〔ステップS 1 4 8〕プロキシサーバ1 0 0は、Webサーバ3 1 aに対してログイン要求「POST(URL__Login, User, Pass, SSSCookie)」を送信する。このログイン要求には、ユーザ認証情報(User, Pass)やクッキー(SSSCookie)が含まれる。

【0 1 7 9】

〔ステップS 1 4 9〕Webサーバ3 1 aは、ユーザ認証情報に基づいてユーザ認証を行う。Webサーバ3 1 aは、認証に成功すると、認証後に送信すべきものとして予め設定されているWebページをプロキシサーバ1 0 0に送信する。なお、この送信のパケットのレスポンスコードは「2 0 0」である。

【0 1 8 0】

〔ステップS 1 5 0〕プロキシサーバ1 0 0は、Webサーバ3 1 aからの応答(レスポンス)を解析する。これにより、Webサーバ3 1 aに対するログインが成功したことが認識される。

10

【0 1 8 1】

〔ステップS 1 5 1〕プロキシサーバ1 0 0は、最初にWebブラウザ1 1 aから送られた要求にWebサーバ3 1 a用のクッキー(SSSCookie)を追加して新たな要求「GET(URL__X, SSSCookie)」を生成し、Webサーバ3 1 aに対して送信する。

【0 1 8 2】

〔ステップS 1 5 2〕Webサーバ3 1 aは、クッキー(SSSCookie)により、既に認証しているユーザからのアクセスであると認識し、要求されたWebページをプロキシサーバ1 0 0に送信する。

20

【0 1 8 3】

〔ステップS 1 5 3〕プロキシサーバ1 0 0は、Webサーバ3 1 aからの応答(レスポンス)を解析する。

〔ステップS 1 5 4〕プロキシサーバ1 0 0は、Webサーバ3 1 aから送られたWebページにWebサーバ3 1 a用のクッキー(SSSCookie)とプロキシサーバ1 0 0用のクッキー(PPSSCookie)とを追加してWebブラウザ1 1 aに送信する。プロキシサーバ1 0 0用のクッキーでは、プロキシサーバ1 0 0のドメイン名と後方一致するURLへのアクセスの際に有効となるように設定されている。

【0 1 8 4】

〔ステップS 1 5 5〕Webブラウザ1 1 aは、受け取ったWebページを表示すると共に、プロキシサーバ1 0 0から送られたクッキーを保存する。

30

以上のようにして、Webブラウザ1 1 aを使用するユーザは、プロキシサーバ1 0 0へログインするだけで、Webサーバ3 1 aへのアクセスが可能となる。

【0 1 8 5】

次に、引き続き同じWebサーバ3 1 aにアクセスする際の処理手順を説明する。

図1 9は、フォーム認証を完了したWebサーバへのアクセス手順を示すシーケンス図である。以下、図1 9に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

【0 1 8 6】

〔ステップS 1 6 1〕Webブラウザ1 1 aは、ユーザの操作入力にตอบสนองしてWebページ(URL__Y)の取得要求「GET(URL__Y, PPSCookie, Authorization/PPS)」をプロキシサーバ1 0 0に送信する。この要求には、ステップS 1 5 5(図1 8参照)で保存したクッキーやプロキシサーバ1 0 0へログインするためのユーザ認証情報が含まれる。

40

【0 1 8 7】

〔ステップS 1 6 2〕プロキシサーバ1 0 0では、Authorization(Authorizedヘッダ)の確認が行われる。このとき、Authorizedヘッダありと判断される。

〔ステップS 1 6 3〕プロキシサーバ1 0 0は、セッション(PPSセッション)の有無を確認する。この例ではすでにセッションが存在するため、認証済と判断され、以下の処理が行われる。

【0 1 8 8】

〔ステップS 1 6 4〕プロキシサーバ1 0 0は、Webブラウザ1 1 aから送られた要求

50

にWebサーバ31a用のユーザ認証情報を追加した要求「GET(URL_Y,SSSCookie)」を生成し、Webサーバ31aに送信する。

【0189】

[ステップS165] Webサーバ31aは、指定されたWebページ(URL_Yのページ)をプロキシサーバ100に送信する。

[ステップS166] プロキシサーバ100は、Webサーバ31aからの応答(レスポンス)を解析する。アクセスが拒否されていないので、以下の処理に進める。

【0190】

[ステップS167] プロキシサーバ100は、Webサーバ31aから送られたWebページをWebブラウザ11aに送信する。

次に、プロキシサーバ100へのログイン完了後に、新たなWebサーバにアクセスする場合の例を説明する。

【0191】

図20は、フォーム認証を必要とする新たなWebサーバへのアクセス手順を示すシーケンス図である。以下、図20に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

【0192】

[ステップS171] Webブラウザ11aは、ユーザの操作入力に回答してWebページ(URL_x)の取得要求「GET(URL_x,PPSSCookie)」をプロキシサーバ100に送信する。この要求には、ステップS155(図18参照)で保存したクッキーが含まれる。なお、以前と異なるWebサーバ32aへの要求なので、Authorizedヘッダは送られない。また、送信アドレスが仮想アドレスであるため、プロキシサーバ100用のクッキーの適用範囲内であると判断され、そのクッキーが要求に含まれている。

【0193】

[ステップS172] プロキシサーバ100では、Authorization(Authorizedヘッダ)の確認が行われる。このとき、Authorizedヘッダなしと判断され、認証不要な要求と仮定して以降の処理が進められる。

【0194】

[ステップS173] プロキシサーバ100は、Webサーバ32aに対して、要求を転送する。この要求では、プロキシサーバ100用のクッキーは取り除かれている。

【0195】

[ステップS174] Webサーバ32aは、ユーザ認証を要求する応答をプロキシサーバ100に返す。この例では、要求拒否の応答(NGレスポンス(SSSCookie))が返されている。要求拒否の応答には、クッキー(SSSCookie)が含まれる。この応答は、フォーム認証が未完了であるためにアクセスを拒否したことを示している。

【0196】

[ステップS175] プロキシサーバ100は、応答を解析し、ユーザ認証が要求されていることを認識する。

[ステップS176] プロキシサーバ100は、セッションの有無を確認する。この例では、既にセッションが存在するため、Webブラウザ11aへのユーザ認証用のダイアログ等の表示を行わず、以下のような自動認証処理を行う。

【0197】

[ステップS177] プロキシサーバ100は、Webサーバ32a(SubSystem)用のユーザ認証情報(認証キー)を取得する。

[ステップS178] プロキシサーバ100は、Webサーバ32aに対してログイン要求「POST(URL_Login,SSSCookie)」を送信する。このログイン要求には、クッキー(SSSCookie)が含まれる。

【0198】

[ステップS179] Webサーバ32aは、ユーザ認証情報に基づいてユーザ認証を行う。Webサーバ32aは、認証に成功すると、認証後に送信すべきものとして予め設定されているWebページをプロキシサーバ100に送信する。なお、この送信のパケット

10

20

30

40

50

のレスポンスコードは「200」である。

【0199】

[ステップS180] プロキシサーバ100は、Webサーバ32aからの応答(レスポンス)を解析する。これにより、Webサーバ32aに対するログインが成功したことが認識される。

【0200】

[ステップS181] プロキシサーバ100は、最初にWebブラウザ11aから送られた要求にWebサーバ32a用のクッキー(SSSCookie)を追加して新たな要求「GET(URL_x,SSSCookie)」を生成し、Webサーバ32aに対して送信する。

【0201】

[ステップS182] Webサーバ32aは、クッキー(SSSCookie)により、既に認証しているユーザからのアクセスであると認識し、要求されたWebページをプロキシサーバ100に送信する。

【0202】

[ステップS183] プロキシサーバ100は、Webサーバ32aからの応答(レスポンス)を解析する。

[ステップS184] プロキシサーバ100は、Webサーバ32aから送られたWebページにWebサーバ32a用のクッキー(SSSCookie)を追加してWebブラウザ11aに送信する。

【0203】

[ステップS185] Webブラウザ11aは、受け取ったWebページを表示すると共に、プロキシサーバ100から送られたクッキーを保存する。

以上のように、ベーシック認証、フォーム認証等の認証方式に合わせて、代理認証を行うことができる。しかも、認証手順は予め定義されており、各Webサーバに対するユーザ毎のユーザ認証情報を保持しておくだけでよい。

【0204】

なお、ベーシック認証の認証手順とフォーム認証の認証手順とは、上記の手順で表された相違点以外に、送信データの生成方法も異なる。そこで、以下に、ログイン処理命令生成部140による認証方式毎の送信データ生成方法について説明する。

【0205】

図21は、ベーシック認証時の送信データ生成手順を示すフローチャートである。以下、図21に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

[ステップS201] ログイン処理命令生成部140は、ユーザ名とパスワードとの文字列の間に「:」をいれて、それぞれを連結する。

【0206】

[ステップS202] ログイン処理命令生成部140は、連結した文字列を所定のアルゴリズムでエンコードする。たとえば、Base64と呼ばれるアルゴリズムでエンコードする。

【0207】

[ステップS203] ログイン処理命令生成部140は、エンコードされた認証文字列の前に「Basic」という文字列を挿入する。

[ステップS204] ログイン処理命令生成部140は、生成した文字列をヘッダ名「AUTHORIZATION」と連結し、認証ヘッダを生成する。

【0208】

[ステップS205] ログイン処理命令生成部140は、通信状態保持部134からURL、ヘッダ、ボディ情報を引き出す。

[ステップS206] ログイン処理命令生成部140は、ヘッダ部に認証ヘッダを挿入する。

【0209】

[ステップS207] ログイン処理命令生成部140は、Webサーバにヘッダを送信する。

10

20

30

40

50

[ステップS 2 0 8] ログイン処理命令生成部 1 4 0 は、W e bサーバにボディ情報を送信する。

【0 2 1 0】

図 2 2 は、フォーム認証時の送信データ生成手順を示すフローチャートである。以下、図 2 2 に示す処理をステップ番号に沿って説明する。

[ステップS 2 1 1] ログイン処理命令生成部 1 4 0 は、ユーザフォーム名とユーザ名とをフォームデータ生成情報保持テーブル 1 4 0 a に登録する。

【0 2 1 1】

ここで、フォームデータ生成情報保持テーブル 1 4 0 a は、ログイン処理命令生成部 1 4 0 が保持するデータテーブルであり、フォーム名（ユーザフォーム名やパスワードフォーム名）と登録情報（ユーザ名やパスワード文字列）との組を登録することができる。

10

【0 2 1 2】

[ステップS 2 1 2] ログイン処理命令生成部 1 4 0 は、パスワードフォーム名とパスワード文字列との組を、フォームデータ生成情報保持テーブル 1 4 0 a に登録する。

【0 2 1 3】

[ステップS 2 1 3] ログイン処理命令生成部 1 4 0 は、ステップS 2 1 1 とステップS 2 1 2 とで登録した各々の文字列を、URLエンコードルールに従って変換する。

【0 2 1 4】

[ステップS 2 1 4] ログイン処理命令生成部 1 4 0 は、変換した文字列の間に ' & ' を挿入して連結する。

20

[ステップS 2 1 5] ログイン処理命令生成部 1 4 0 は、通信状態保持部 1 3 4 からクッキー情報を取得する。

【0 2 1 5】

[ステップS 2 1 6] ログイン処理命令生成部 1 4 0 は、W e bサーバに " Content-Type :application/x-www-form-urlencoded " ヘッダを送信する。

[ステップS 2 1 7] ログイン処理命令生成部 1 4 0 は、W e bサーバにクッキーヘッダを送信する。

【0 2 1 6】

[ステップS 2 1 8] ログイン処理命令生成部 1 4 0 は、W e bサーバに認証フォームデータを送信する。

30

以上説明したように、プロキシサーバ 1 0 0 が代理認証を行うことで、ユーザは、W e bサーバ毎にログイン手続きを行う必要が無くなり、利便性が向上する。

【0 2 1 7】

なお、上記の例では、プロキシサーバが代理認証を行っているが、この機能をクライアントに実装することもできる。

図 2 3 は、代理認証機能を実装したクライアントの概念図である。図 2 3 に示すように、クライアント 2 0 0 にはブラウザプログラム 2 1 0 とプロキシプログラム 2 2 0 とが実装される。ブラウザプログラム 2 1 0 は、W e bブラウザとしてクライアント 2 0 0 を機能させるためのプログラムである。また、プロキシプログラム 2 2 0 は、プロキシサーバ 1 0 0 の機能をクライアント 2 0 0 で実現するためのプログラムである。プロキシプログラム 2 2 0 は、ユーザ情報テーブル 2 2 1 を有している。ユーザ情報テーブル 2 2 1、各サーバ 3 1、3 2、3 3 に実装されたW e bサーバにログインするためのユーザ認証情報（ユーザ名とパスワード）が登録されている。

40

【0 2 1 8】

なお、プロキシプログラム 2 2 0 は、クライアント 2 0 0 のユーザの代理認証を行えばよい。そのため、クライアント 2 0 0 のOSへ正しくログインしたユーザに対しては、プロキシプログラム 2 2 0 においてユーザ認証を行わなくてもよい。

【0 2 1 9】

以上説明したように、本発明の実施の形態によれば、複数の認証を要するW e bシステムを利用する際に、ユーザがログインを行う数が 1 回ですむ。

50

しかも、従来のシングルサインオンシステムとは異なり、認証を要しないWebページを使用する場合には、ユーザのログイン操作は0回になる。すなわち、従来のシングルサインオン技術では、予め代理認証システムにログインすることが前提となり、かならず1回のユーザ認証処理が発生する。ところが、本実施の形態によれば、Webサーバでのユーザ認証の可否をプロキシサーバが判断し、ユーザ認証を要求しないWebサーバへのアクセスで有ればプロキシサーバへのログインを要求しない。その結果、ユーザの操作性が向上する。

【0220】

また、本実施の形態では、WebサーバのURL毎にユーザ認証情報を管理しているため、同一サーバコンピュータ内に複数のWebサーバが実装されていたときでも、Webサーバ毎の代理認証が可能である。

10

【0221】

また、従来の代理認証技術には、認証通信を完全に記録しそのまま再現するタイプのものがある。この技術では、冗長な記憶領域を必要とした。一方、本実施の形態の方式では認証用の通信データをプログラムの計算処理によって生成するため、ユーザが増加した場合も記憶容量の増加はごく僅かである。

【0222】

また、本実施の形態ではWebサーバ側でセッションのタイムアウト発生によりそのセッションが停止しても、次の該当するWebサーバへのアクセスの際に自動的にログインされセッションが再度確立することができる。そのため、Webサーバでのセッションのタイムアウトをユーザが意識せずにする。

20

【0223】

また、従来のシングルサインオンでは、シングルサインオンを実現するためのサーバが必要であり個人での運用・利用は困難だった。本実施の形態では、プロキシサーバの機能を用意にクライアントに実装することができ(図23参照)、クライアント上でのシングルサインオンが実現可能となる。

【0224】

なお、既存のWebブラウザにはユーザの入力したユーザ名やパスワードを記憶し、パスワード入力の手間を削減する機構が存在する。しかし、この機能は個々のブラウザ毎に異なり、複数のブラウザを利用するユーザはユーザ名やパスワードのデータを共用できない。図23に示すような単一ユーザ形態であれば、複数のブラウザで統一されたシングルサインオンを実現できる。

30

【0225】

ところで、上記の例では、Webサーバにアクセスする場合の例を用いて説明しているが、ネットワーク経由のユーザ認証を要求する他のアプリケーションに対しても同様の処理で代理認証を行うことができる。

【0226】

また、上記の例では、Webサーバがベーシック認証またはフォーム認証を要求する場合の例を示したが、他の認証方式に適用することもできる。その場合、適用すべき認証方式の判別基準をレスポンス分析・ログイン命令テーブル112bに設定するとともに、該当する認証方式への認証手順を定義しておく。ログイン処理命令生成部140は、定義された手順で代理認証の処理を実行する。

40

【0227】

なお、上記のプロキシサーバ100や代理認証装置1の処理機能は、サーバコンピュータに所定の代理認証プログラムを実行させることにより実現することができる。その場合、プロキシサーバ100等が有すべき機能の処理内容を記述した代理認証プログラムが提供される。サーバコンピュータは、クライアントコンピュータからの要求に回答して、代理認証プログラムを実行する。これにより、上記処理機能がサーバコンピュータ上で実現され、処理結果がクライアントコンピュータに提供される。

【0228】

50

処理内容を記述した代理認証プログラムは、サーバコンピュータで読み取り可能な記録媒体に記録しておくことができる。サーバコンピュータで読み取り可能な記録媒体としては、磁気記録装置、光ディスク、光磁気記録媒体、半導体メモリなどがある。磁気記録装置には、ハードディスク装置（HDD）、フレキシブルディスク（FD）、磁気テープなどがある。光ディスクには、DVD(Digital Versatile Disc)、DVD-RAM(Random Access Memory)、CD-ROM(Compact Disc Read Only Memory)、CD-R(Recordable) / RW(ReWritable)などがある。光磁気記録媒体には、MO(Magneto-Optical disc)などがある。

【0229】

代理認証プログラムを流通させる場合には、たとえば、その代理認証プログラムが記録されたDVD、CD-ROMなどの可搬型記録媒体が販売される。

10

代理認証プログラムを実行するサーバコンピュータは、たとえば、可搬型記録媒体に記録された代理認証プログラムを、自己の記憶装置に格納する。そして、サーバコンピュータは、自己の記憶装置から代理認証プログラムを読み取り、代理認証プログラムに従った処理を実行する。なお、サーバコンピュータは、可搬型記録媒体から直接代理認証プログラムを読み取り、その代理認証プログラムに従った処理を実行することもできる。

【0230】

(付記1) 他の装置への認証手続きを代理する代理認証プログラムにおいて、コンピュータに、

クライアント機能からの要求に応じて、ネットワークを介して接続されるサーバ機能に対してアクセスし、

20

ユーザ認証が未完了であることを示す応答を識別するための複数の認証許否確認論理が予め定義されており、前記サーバ機能からの応答が前記複数の認証許否確認論理のいずれかに適合するか否かによりユーザ認証の要否を判断し、

ユーザ認証が必要な場合、前記応答が適合した前記認証許否確認論理に対応付けて予め定義されている認証手順に従って、前記サーバ機能との間でユーザ認証手続きを行う、処理を実行させることを特徴とする代理認証プログラム。

【0231】

(付記2) 前記ユーザ認証手続きでは、予め前記クライアント機能に対応付けて格納されている前記サーバ機能へのユーザ認証情報を、前記クライアント機能からの前記要求に付加して前記サーバ機能へ送信することを特徴とする付記1記載の代理認証プログラム。

30

【0232】

(付記3) 前記クライアント機能からの前記要求を記憶し、前記サーバ機能との間の前記ユーザ認証手続き完了後、記憶しておいた前記要求を前記サーバ機能に送信することを特徴とする付記1記載の代理認証プログラム。

【0233】

(付記4) ユーザ認証が未完了であることを示す前記応答を受け取った際に、前記クライアント機能との間のセッションの確立の有無を確認し、

前記セッションが未確立の場合、前記クライアント機能に対してユーザ認証を要求し、

ユーザ認証が完了すると前記クライアント機能との間にセッションを確立し、前記サーバ機能との間の前記ユーザ認証手続きを行う、

40

ことを特徴とする付記1記載の代理認証プログラム。

【0234】

(付記5) 前記クライアント機能からアクセス可能な前記サーバ機能が複数有る場合、前記サーバ機能毎の認証許否確認論理が設定されていることを特徴とする付記1記載の代理認証プログラム。

【0235】

(付記6) 前記認証許否確認論理では、前記サーバ機能を実装されている装置の識別情報と前記装置内での前記サーバ機能の所在を示す情報との組み合わせにより前記サーバ機能が特定されていることを特徴とする付記1記載の代理認証プログラム。

50

【0236】

(付記7) 他の装置への認証手続きを代理するための代理認証方法において、クライアント機能からの要求に応じて、ネットワークを介して接続されるサーバ機能に対してアクセスし、ユーザ認証が未完了であることを示す応答を識別するための複数の認証許否確認論理が予め定義されており、前記サーバ機能からの応答が前記複数の認証許否確認論理のいずれかに適合するか否かによりユーザ認証の要否を判断し、ユーザ認証が必要な場合、前記応答が適合した前記認証許否確認論理に対応付けて予め定義されている認証手順に従って、前記サーバ機能との間でユーザ認証手続きを行う、ことを特徴とする代理認証方法。

10

【0237】

(付記8) 他の装置への認証手続きを代理する代理認証装置において、クライアント機能からの要求に応じて、ネットワークを介して接続されるサーバ機能に対してアクセスするアクセス手段と、ユーザ認証が未完了であることを示す応答を識別するための複数の認証許否確認論理が予め定義されており、前記サーバ機能からの応答が前記複数の認証許否確認論理のいずれかに適合するか否かによりユーザ認証の要否を判断する認証要否判断手段と、ユーザ認証が必要な場合、前記応答が適合した前記認証許否確認論理に対応付けて予め定義されている認証手順に従って、前記サーバ機能との間でユーザ認証手続きを行う代理認証手段と、を有することを特徴とする代理認証装置。

20

【0238】

(付記9) 他の装置への認証手続きを代理する代理認証プログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体において、前記コンピュータに、クライアント機能からの要求に応じて、ネットワークを介して接続されるサーバ機能に対してアクセスし、ユーザ認証が未完了であることを示す応答を識別するための複数の認証許否確認論理が予め定義されており、前記サーバ機能からの応答が前記複数の認証許否確認論理のいずれかに適合するか否かによりユーザ認証の要否を判断し、ユーザ認証が必要な場合、前記応答が適合した前記認証許否確認論理に対応付けて予め定義されている認証手順に従って、前記サーバ機能との間でユーザ認証手続きを行う、処理を実行させることを特徴とする代理認証プログラムを記録したコンピュータ読み取り可能な記録媒体。

30

【0239】

【発明の効果】

以上説明したように本発明では、複数の認証許否確認論理を予め定義しておき、サーバ機能からの応答に応じた認証許否確認論理を判断し、その認証許否確認論理に対応付けられた認証手順でサーバ機能に対するユーザ認証手続きを行うようにした。このように認証許否確認論理に応じた認証手順に基づいてユーザ認証が行われるため、複数のクライアントの代理認証を行う場合であっても、クライアント毎の認証手順を記憶する必要が無い。その結果、少ないハードウェア資源の利用で代理認証機能が実現可能となる。

40

【図面の簡単な説明】

【図1】実施の形態に適用される発明の概念図である。

【図2】本実施の形態を提供するネットワークシステムの構成例を示す図である。

【図3】プロキシサーバのハードウェア構成例を示す図である。

【図4】プロキシサーバの機能を示すブロック図である。

【図5】ユーザ情報テーブルのデータ構造例を示す図である。

【図6】システムテーブルのデータ構造例を示す図である。

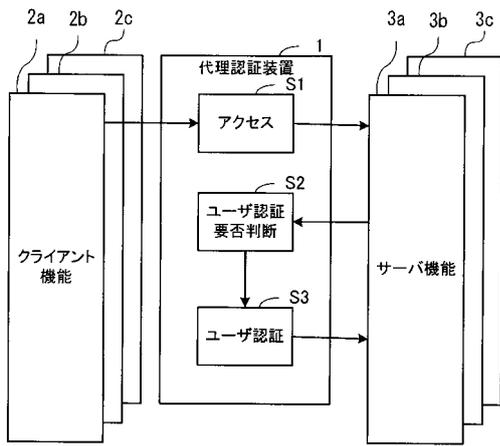
【図7】レスポンス分析・ログイン命令テーブルのデータ構造例を示す図である。

50

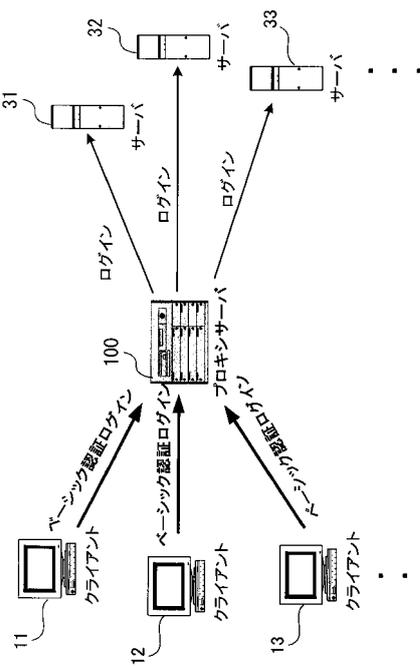
- 【図 8】セッション情報テーブルのデータ構造例を示す図である。
- 【図 9】代理認証処理の手順を示す第 1 のフローチャートである。
- 【図 10】代理認証処理の手順を示す第 2 のフローチャートである。
- 【図 11】代理認証処理の手順を示す第 3 のフローチャートである。
- 【図 12】代理認証処理の手順を示す第 4 のフローチャートである。
- 【図 13】Webサーバでベーシック認証を行う場合の処理手順を示す第 1 のシーケンス図である。
- 【図 14】Webサーバでベーシック認証を行う場合の処理手順を示す第 2 のシーケンス図である。
- 【図 15】ベーシック認証を完了したWebサーバへのアクセス手順を示すシーケンス図 10
である。
- 【図 16】ベーシック認証を必要とする新たなWebサーバへのアクセス手順を示すシーケンス図である。
- 【図 17】Webサーバでフォーム認証を行う場合の処理手順を示す第 1 のシーケンス図である。
- 【図 18】Webサーバでフォーム認証を行う場合の処理手順を示す第 2 のシーケンス図である。
- 【図 19】フォーム認証を完了したWebサーバへのアクセス手順を示すシーケンス図である。
- 【図 20】フォーム認証を必要とする新たなWebサーバへのアクセス手順を示すシーケ 20
ンス図である。
- 【図 21】ベーシック認証時の送信データ生成手順を示すフローチャートである。
- 【図 22】フォーム認証時の送信データ生成手順を示すフローチャートである。
- 【図 23】代理認証機能を実装したクライアントの概念図である。
- 【符号の説明】
- 1 代理認証装置
 - 2 クライアント
 - 3 サーバ
 - 1 1 , 1 2 , 1 3 , . . . クライアント
 - 3 1 , 3 2 , 3 3 , . . . サーバ 30
 - 1 0 0 プロキシサーバ
 - 1 1 0 データベース
 - 1 1 1 ユーザ情報テーブル
 - 1 1 2 Webサーバ情報
 - 1 1 2 a システムテーブル
 - 1 1 2 b レスポンス分析・ログイン命令テーブル
 - 1 2 1 セッション情報テーブル
 - 1 2 2 タイマ
 - 1 2 3 タイムアウト駆動部
 - 1 3 1 ブラウザ入力受付部 40
 - 1 3 2 プロキシサーバ認証部
 - 1 3 3 プロキシサーバ認証要求部
 - 1 3 4 通信状態保持部
 - 1 3 5 Webサーバ識別部
 - 1 3 6 Webサーバ要求生成部
 - 1 3 7 Webサーバ通信部
 - 1 3 8 レスポンス分析部
 - 1 3 9 認証処理判定部
 - 1 4 0 ログイン処理命令生成部
 - 1 4 1 コンテンツ変換部 50

1 4 2 ブラウザ応答生成部

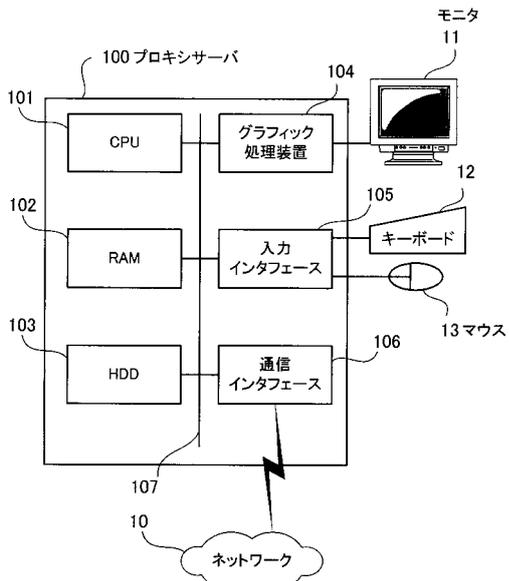
【図 1】



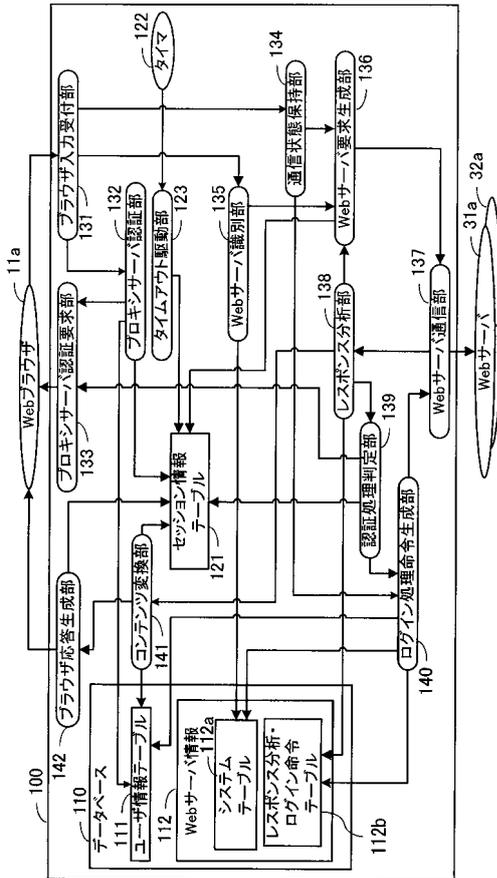
【図 2】



【図3】



【図4】



【図5】

111 ユーザ情報テーブル

| プロキシサーバ 認証情報 | | システム △ID | ユーザ 名 | パスワ ード | システム △ID | ユーザ 名 | パスワ ード | システム △ID | ユーザ 名 | パスワ ード |
|-----------------|-------|-------------|----------|-----------|-------------|----------|-----------|-------------|----------|-----------|
| User1 | Pass1 | SysA0 | uu1a0 | pp1a0 | SysA1 | uu1a1 | pp1a1 | SysB0 | uu1b0 | pp1b0 |
| User2 | Pass2 | - | - | - | SysA1 | uu2a1 | pp2a1 | SysB0 | uu2b0 | pp2b0 |
| User3 | Pass3 | SysA0 | uu3a0 | pp3a0 | SysA1 | uu3a1 | pp3a1 | SysB0 | uu3b0 | pp3b0 |
| User4 | Pass4 | SysA0 | uu4a0 | pp4a0 | SysA1 | uu4a1 | pp4a1 | SysB0 | uu4b0 | pp4b0 |

【図6】

112a システムテーブル

| システム△ID | 仮想URL | 実URL | 認証タイプ |
|---------|----------------|----------------|-------|
| SysA0 | http://aaa/a0/ | http://aaa/a0/ | フォーム |
| SysB0 | http://bbb/b0/ | http://bbb/b0/ | ページック |
| SysA1 | http://aaa/a1/ | http://aaa/a1/ | フォーム |
| SysC0 | http://CCC/c0/ | http://ccc/c3/ | ページック |
| SysD0 | http://ddd/d0/ | http://ddd/d0/ | null |

【 図 7 】

112b レスポンス分析・ログイン命令テーブル

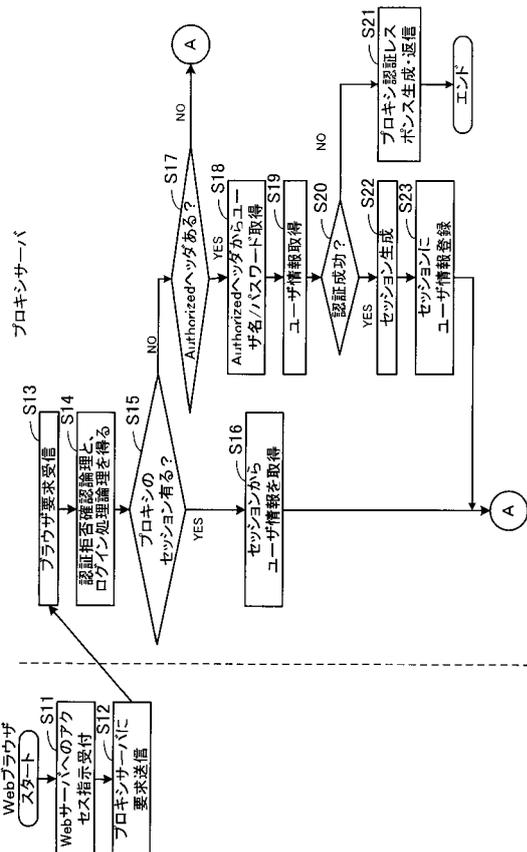
| システムID | ログイン処理情報 | | | | 認証識別情報 | |
|--------|---------------------|------|--|---------|----------------|-------------------|
| | 認証URL | メソッド | フォーム名 | セッションID | 識別別内容 | データ |
| SysA0 | http://aaa/a0/login | GET | 付加データ (m個) | 305 | Location,xxxxx | - |
| SysA1 | http://aaa/a1/login | POST | ユーザ パスワード user password PASS id=x,xxxx=yyyy... | 200 | - | ~/Unauthorized... |

【 図 8 】

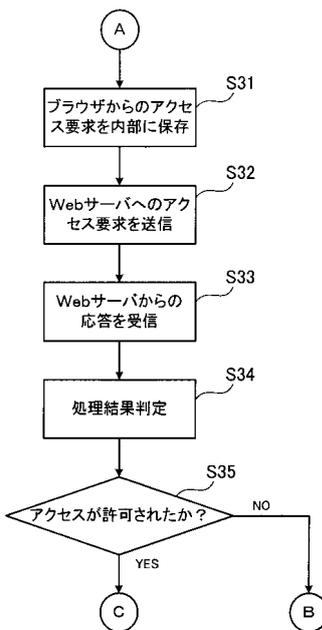
121 セッション情報テーブル

| セッションID | ユーザ名 | ログイン時刻 | タイムアウト予告時刻 |
|---------|-------|-----------------|-----------------|
| 2313403 | User1 | 2002/10/1 20:22 | 2002/10/1 22:22 |
| 0352334 | User3 | 2002/10/1 21:00 | 2002/10/1 21:30 |

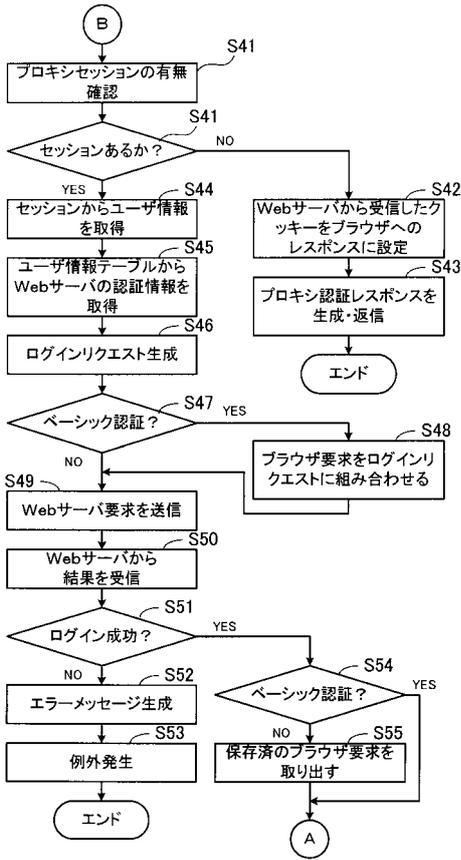
【 図 9 】



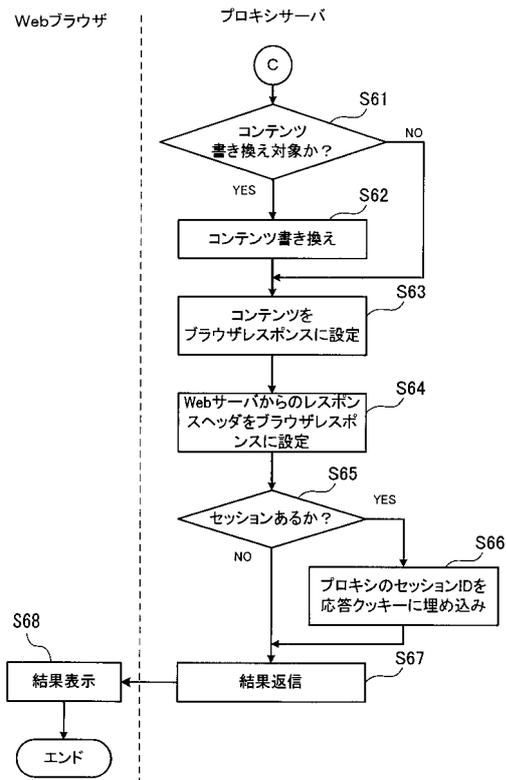
【 図 10 】



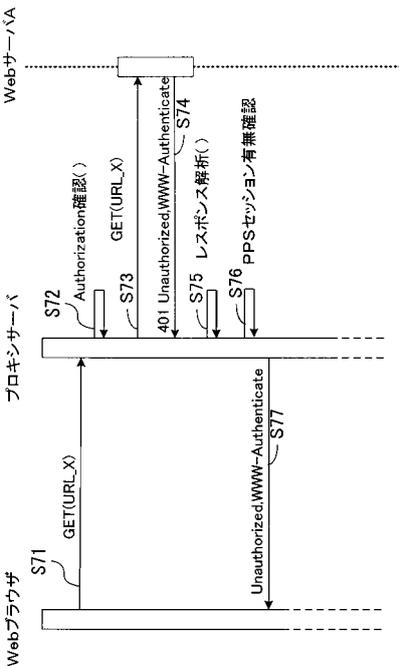
【図11】



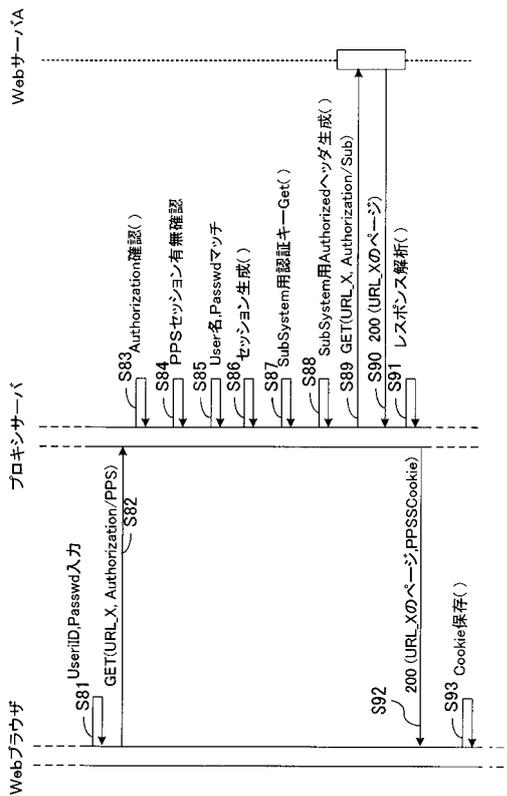
【図12】



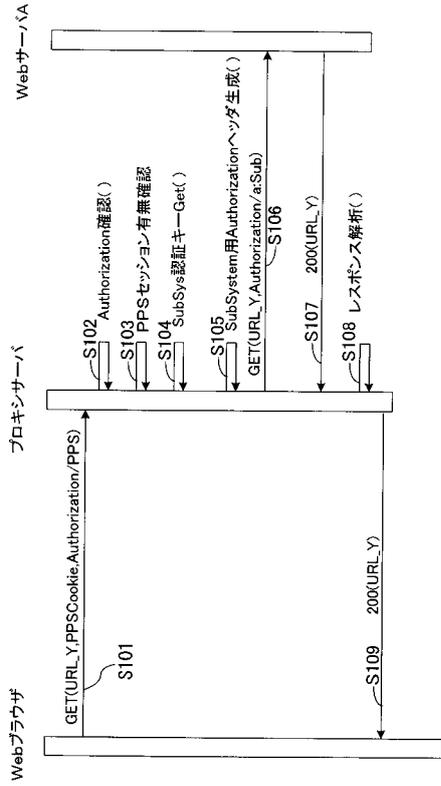
【図13】



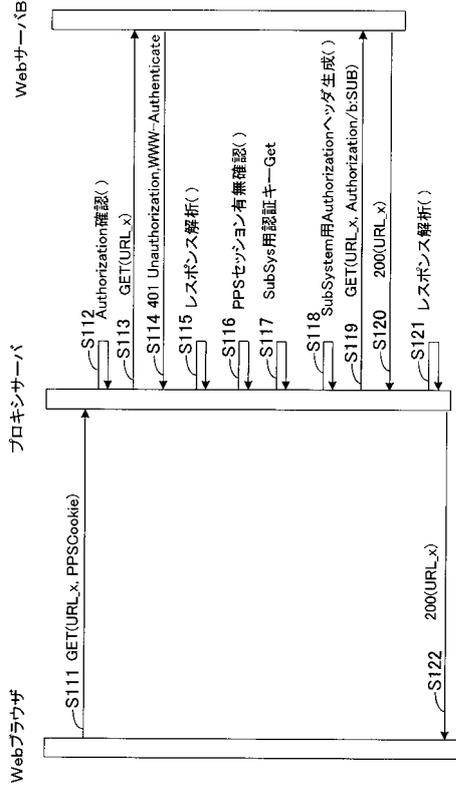
【図14】



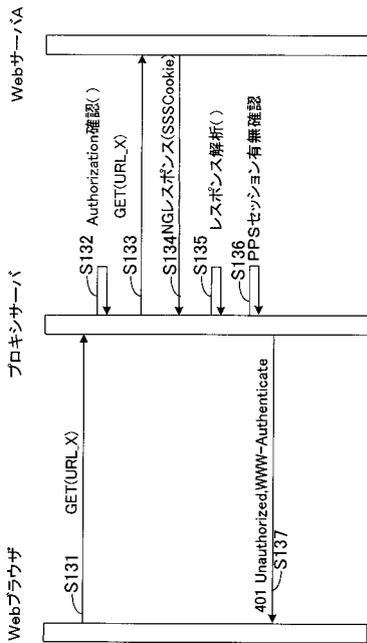
【 図 15 】



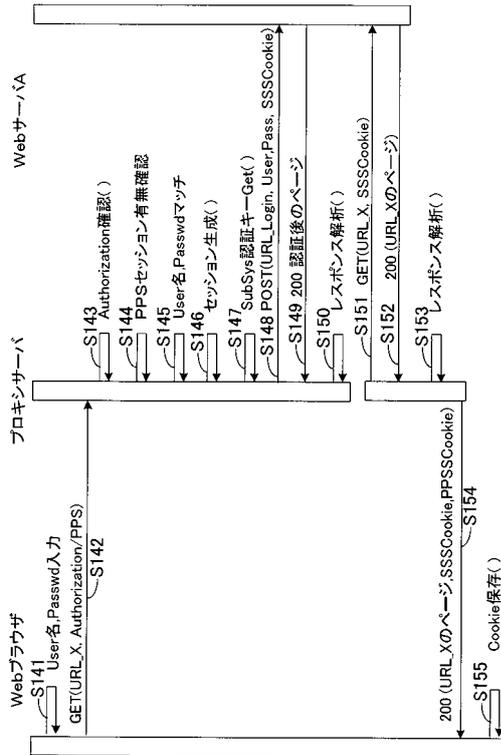
【 図 16 】



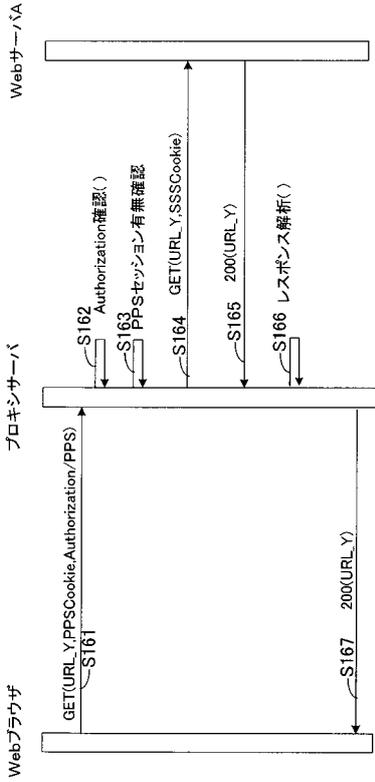
【 図 17 】



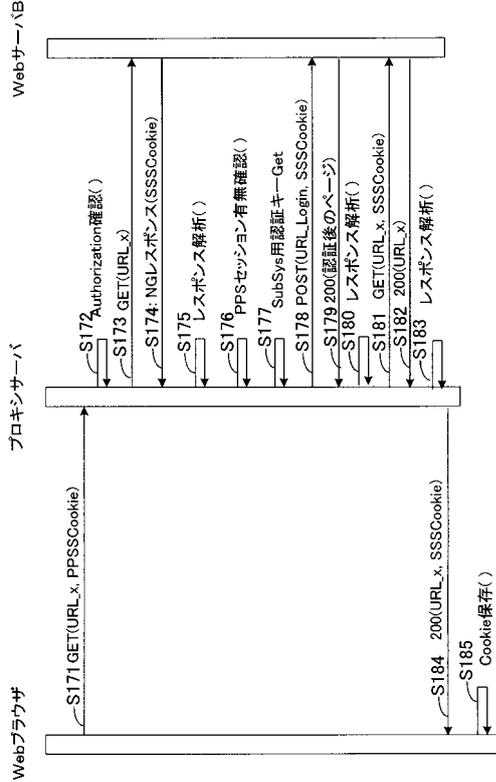
【 図 18 】



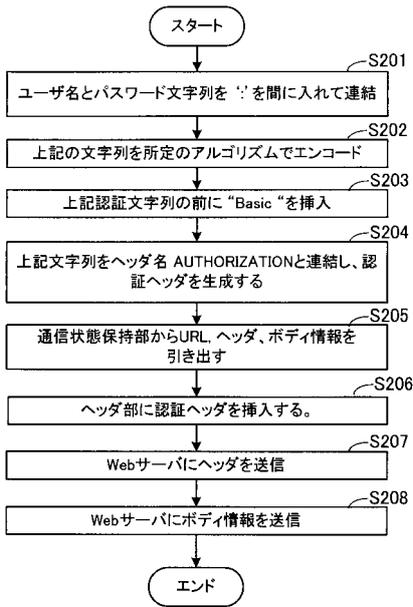
【図 19】



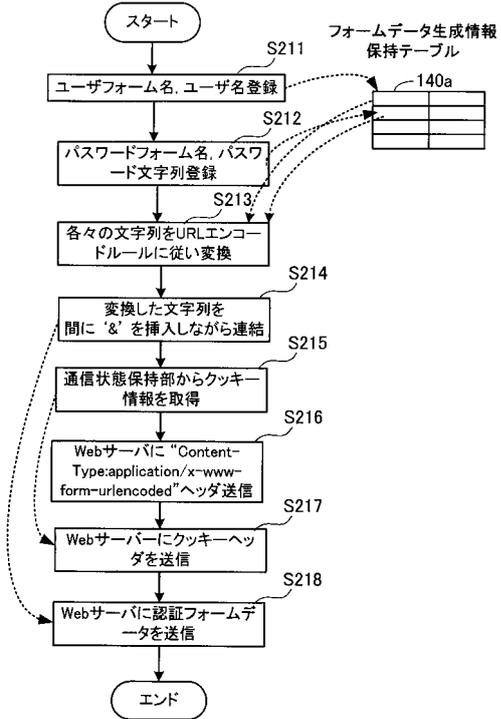
【図 20】



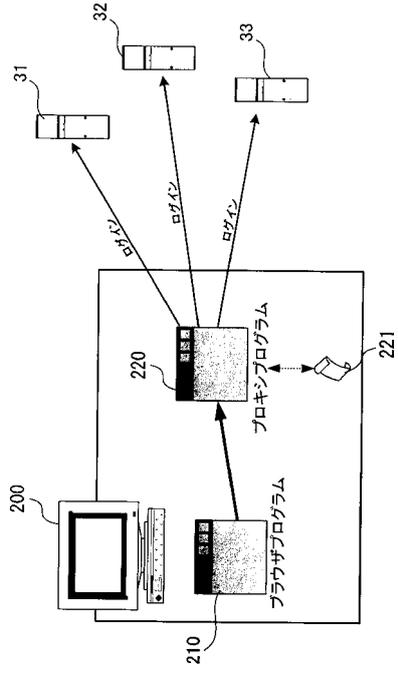
【図 21】



【図 22】



【 23 】



フロントページの続き

審査官 平井 誠

(56)参考文献 特開2002-202955(JP,A)
特開2002-032216(JP,A)
特開2002-334056(JP,A)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)

G06F 21/20

G06F 15/00

H04L 9/32