

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 特許公報(B2)

(11) 特許番号

特許第5429744号
(P5429744)

(45) 発行日 平成26年2月26日 (2014. 2. 26)

(24) 登録日 平成25年12月13日 (2013. 12. 13)

(51) Int. Cl. F I
G06F 21/62 (2013.01) G O 6 F 21/24 1 6 5 C
G06F 12/00 (2006.01) G O 6 F 12/00 5 3 7 A

請求項の数 6 (全 14 頁)

(21) 出願番号	特願2009-190257 (P2009-190257)	(73) 特許権者	504133110 国立大学法人電気通信大学 東京都調布市調布ヶ丘一丁目5番地1
(22) 出願日	平成21年8月19日 (2009. 8. 19)	(74) 代理人	100082131 弁理士 稲本 義雄
(65) 公開番号	特開2011-43912 (P2011-43912A)	(74) 代理人	100121131 弁理士 西川 孝
(43) 公開日	平成23年3月3日 (2011. 3. 3)	(72) 発明者	原 大輔 東京都調布市調布ヶ丘一丁目5番地1 国立大学法人電気通信大学内
審査請求日	平成24年8月14日 (2012. 8. 14)	(72) 発明者	中山 泰一 東京都調布市調布ヶ丘一丁目5番地1 国立大学法人電気通信大学内
		審査官	平井 誠

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 情報処理装置および方法、並びにプログラム

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項1】

複数のユーザそれぞれにより所有されるリソースへアクセスするプロセスが、所定の実行権限で動作する情報処理装置において、

前記ユーザを特定するユーザ特定情報と、前記ユーザにより所有される前記リソースへアクセスするための位置情報とを対応付けて記憶する記憶手段と、

前記リソースへのアクセスが前記位置情報を含んでリクエストされたとき、前記リクエストに含まれる位置情報に基づいて、前記記憶手段で対応付けられた前記ユーザ特定情報を取得し、取得した前記ユーザ特定情報により特定される前記ユーザに、前記プロセスの実行権限を変更する変更手段と、

前記変更手段によって変更された前記プロセスの実行権限で、前記位置情報に基づいて前記リソースを取得する取得手段と、

前記取得手段によって取得された前記リソースを、前記リクエストに対するレスポンスとして送信する処理を制御する送信制御手段と

を備え、

前記取得手段によって取得される前記リソースが、前記変更手段によって変更された前記プロセスの実行権限をさらに変更する動的なリソースである場合、

前記取得手段は、前記プロセスの実行権限のさらなる変更を無効にする処理を行い、

前記送信制御手段は、前記取得手段によって取得された前記リソースの送信を行わせないで、エラーを表すレスポンスの送信を行わせる

情報処理装置。

【請求項 2】

前記プロセスは、前記情報処理装置の管理者の実行権限で起動し、

前記変更手段は、前記送信制御手段によって前記レスポンスが送信された後、前記プロセスの実行権限を前記管理者に戻す

請求項 1 に記載の情報処理装置。

【請求項 3】

前記変更手段は、再度、前記リソースへのアクセスがリクエストされたときに、前記プロセスの実行権限を管理者に戻す

請求項 1 に記載の情報処理装置。

10

【請求項 4】

前記記憶手段は、前記ユーザ特定情報および前記ユーザの属するグループを特定するグループ特定情報と、前記位置情報とを対応付けて予め記憶する

請求項 1 に記載の情報処理装置。

【請求項 5】

複数のユーザそれぞれにより所有されるリソースへアクセスするプロセスが、所定の実行権限で動作し、前記ユーザを特定するユーザ特定情報と、前記ユーザにより所有される前記リソースへアクセスするための位置情報とを対応付けて記憶する記憶手段を備える情報処理装置の情報処理方法において、

前記リソースへのアクセスが前記位置情報を含んでリクエストされたとき、前記リクエストに含まれる位置情報に基づいて、前記記憶手段で対応付けられた前記ユーザ特定情報を取得し、取得した前記ユーザ特定情報により特定される前記ユーザに、前記プロセスの実行権限を変更する変更ステップと、

20

前記変更ステップの処理によって変更された前記プロセスの実行権限で、前記位置情報に基づいて前記リソースを取得する取得ステップと、

前記取得ステップの処理によって取得された前記リソースを、前記リクエストに対するレスポンスとして送信する処理を制御する送信制御ステップと、

前記取得ステップの処理によって取得される前記リソースが、前記変更ステップの処理によって変更された前記プロセスの実行権限をさらに変更する動的なリソースである場合

30

前記プロセスの実行権限のさらなる変更を無効にする処理を行う処理ステップと、

前記取得ステップの処理によって取得された前記リソースの送信を行わせないで、エラーを表すレスポンスの送信を行わせるエラー送信制御ステップと

を含む情報処理方法。

【請求項 6】

複数のユーザそれぞれにより所有されるリソースへアクセスするプロセスが、所定の実行権限で動作し、前記ユーザを特定するユーザ特定情報と、前記ユーザにより所有される前記リソースへアクセスするための位置情報とを対応付けて記憶する記憶手段を備える情報処理装置の処理をコンピュータに実行させるプログラムにおいて、

前記リソースへのアクセスが前記位置情報を含んでリクエストされたとき、前記リクエストに含まれる位置情報に基づいて、前記記憶手段で対応付けられた前記ユーザ特定情報を取得し、取得した前記ユーザ特定情報により特定される前記ユーザに、前記プロセスの実行権限を変更する変更ステップと、

40

前記変更ステップの処理によって変更された前記プロセスの実行権限で、前記位置情報に基づいて前記リソースを取得する取得ステップと、

前記取得ステップの処理によって取得された前記リソースを、前記リクエストに対するレスポンスとして送信する処理を制御する送信制御ステップと、

前記取得ステップの処理によって取得される前記リソースが、前記変更ステップの処理によって変更された前記プロセスの実行権限をさらに変更する動的なリソースである場合

50

前記プロセスの実行権限のさらなる変更を無効にする処理を行う処理ステップと、
前記取得ステップの処理によって取得された前記リソースの送信を行わせないで、エラーを表すレスポンスの送信を行わせるエラー送信制御ステップと
を含む処理をコンピュータに実行させるプログラム。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、情報処理装置および方法、並びにプログラムに関し、特に、ファイルのセキュリティを高めることができるようにする情報処理装置および方法、並びにプログラムに関する。

10

【背景技術】

【0002】

UNIX（登録商標）およびUNIX系OS（Operating System）には、プロセスの実行権限を変更するシステムコールとして、実ユーザID（Identification）や実グループIDを設定（変更）するsetuid()、setgid()等のシステムコールがある。また、同様に、実効ユーザIDや実効グループIDを設定（変更）するseteuid()、setegid()等のシステムコールがある。

【0003】

UNIXおよびUNIX系OSにおけるプロセスのうち、ユーザ毎に異なる実行権限で動作するのは、通常、管理者権限（root権限）で生成された後、上述したシステムコールを実行することで、実ユーザIDまたは実効ユーザID（実グループIDまたは実効グループID）が各ユーザ（一般ユーザ）に変更されて、動作する。例えば、シェルのプロセスは、ログインしたユーザによって、異なる実行権限で動作する。

20

【0004】

なお、root権限で動作するプロセスが、実ユーザIDや実グループIDを変更するsetuid()、setgid()等のシステムコールを実行して、その実行権限が一般ユーザに遷移すると、これ以降、実行権限はrootに戻ることができない。

【0005】

一方、root権限で動作するプロセスが、seteuid()、setegid()等のシステムコールを実行した場合、実ユーザID（実グループID）は変更されず、実効ユーザID（実効グループID）のみ変更されるため、実行権限はrootに戻ることができる。

30

【0006】

ところで、Apache（Apache HTTP（HyperText Transfer Protocol）Server）等のウェブサーバ（ウェブサーバソフトウェア）におけるプロセスは、伝統的に一律専用の一般ユーザ（専用ユーザ）の実行権限で動作する。

【0007】

このようなウェブサーバについて、例えば、図1に示されるように、同一の計算機（ウェブサーバ11）に、それぞれのアカウントを持つ複数のユーザA、B、Cがウェブサイトを開設する場合、ユーザA、B、Cは、各自のディレクトリ配下に、各自がその所有者であるリソース（ファイル f_A 、 f_B 、 f_C ）を配置する。そして、インターネット等のネットワークを介したパーソナルコンピュータ12-1、12-2等からのリソースへのアクセスのリクエストがあった場合、専用ユーザの実行権限で動作するプロセス P_1 、 P_2 、 P_3 、 P_4 が、ファイル f_A 、 f_B 、 f_C に対して読み出しや書込みなどのアクセスができるように、各ファイルについて、UNIXにおけるパーミッションモデル“owner/group/other”の“other”に、読み出し、書込み、実行等のアクセス権を付与する必要があった。

40

【0008】

このように、“other”にアクセス権を付与した場合、ウェブサーバ11を共用するユーザの中の悪意のあるユーザによって、ファイルを盗視されたり、改竄される恐れがある。例えば、悪意のあるユーザBが、ウェブサーバ11にログインして、「cp」（ファイル・ディレクトリのコピー）や「rm」（ファイル・ディレクトリの削除）等のコマンドを実

50

行することで、ファイルを盗視したり、改竄することができてしまう（図中、太点線矢印）。また、ユーザBが、自身のウェブサイト（ファイル f_B ）にスクリプトを含むようにし、そのスクリプトに「cp」や「rm」等のコマンドを実行させることで、ファイルを盗視したり、改竄することができてしまう（図中、太線矢印）。

【0009】

なお、1つのプロセスの内部で、機能モジュール別にセキュリティ権限を設定することで、機能モジュール毎のファイルへのアクセスを制御するようにする手法がある（特許文献1参照）。

【先行技術文献】

【特許文献】

10

【0010】

【特許文献1】特開2006-331137号

【発明の概要】

【発明が解決しようとする課題】

【0011】

しかしながら、特許文献1の手法では、リクエストに応じたプロセスの中の所定の機能モジュールが、ファイルの所有者に関わらず、そのファイルへアクセスできてしまい、ファイルが盗視されたり、改竄されるのを防ぐことができない。

【0012】

本発明は、このような状況に鑑みてなされたものであり、他のユーザによってファイルが盗視・改竄されないようにするものである。

20

【課題を解決するための手段】

【0013】

本発明の一側面の情報処理装置は、複数のユーザそれぞれにより所有されるリソースへアクセスするプロセスが、所定の実行権限で動作する情報処理装置であって、前記ユーザを特定するユーザ特定情報と、前記ユーザにより所有される前記リソースへアクセスするための位置情報とを対応付けて記憶する記憶手段と、前記リソースへのアクセスが前記位置情報を含んでリクエストされたとき、前記リクエストに含まれる位置情報に基づいて、前記記憶手段で対応付けられた前記ユーザ特定情報を取得し、取得した前記ユーザ特定情報により特定される前記ユーザに、前記プロセスの実行権限を変更する変更手段と、前記変更手段によって変更された前記プロセスの実行権限で、前記位置情報に基づいて前記リソースを取得する取得手段と、前記取得手段によって取得された前記リソースを、前記リクエストに対するレスポンスとして送信する処理を制御する送信制御手段とを備え、前記取得手段によって取得される前記リソースが、前記変更手段によって変更された前記プロセスの実行権限をさらに変更する動的なリソースである場合、前記取得手段は、前記プロセスの実行権限のさらなる変更を無効にする処理を行い、前記送信制御手段は、前記取得手段によって取得された前記リソースの送信を行わせないで、エラーを表すレスポンスの送信を行わせる。

30

【0015】

前記プロセスは、前記情報処理装置の管理者の実行権限で起動させ、前記変更手段には、前記送信制御手段によって前記レスポンスが送信された後、前記プロセスの実行権限を前記管理者に戻させることができる。

40

【0016】

前記変更手段には、再度、前記リソースへのアクセスがリクエストされたときに、前記プロセスの実行権限を管理者に戻させることができる。

【0017】

前記記憶手段には、前記ユーザ特定情報および前記ユーザの属するグループを特定するグループ特定情報と、前記位置情報とを対応付けて予め記憶させることができる。

【0018】

本発明の一側面の情報処理方法は、複数のユーザそれぞれにより所有されるリソースへ

50

アクセスするプロセスが、所定の実行権限で動作し、前記ユーザを特定するユーザ特定情報と、前記ユーザにより所有される前記リソースへアクセスするための位置情報とを対応付けて記憶する記憶手段を備える情報処理装置の情報処理方法であって、前記リソースへのアクセスが前記位置情報を含んでリクエストされたとき、前記リクエストに含まれる位置情報に基づいて、前記記憶手段で対応付けられた前記ユーザ特定情報を取得し、取得した前記ユーザ特定情報により特定される前記ユーザに、前記プロセスの実行権限を変更する変更ステップと、前記変更ステップの処理によって変更された前記プロセスの実行権限で、前記位置情報に基づいて前記リソースを取得する取得ステップと、前記取得ステップの処理によって取得された前記リソースを、前記リクエストに対するレスポンスとして送信する処理を制御する送信制御ステップと、前記取得ステップの処理によって取得される前記リソースが、前記変更ステップの処理によって変更された前記プロセスの実行権限をさらに変更する動的なリソースである場合、前記プロセスの実行権限のさらなる変更を無効にする処理を行う処理ステップと、前記取得ステップの処理によって取得された前記リソースの送信を行わせないで、エラーを表すレスポンスの送信を行わせるエラー送信制御ステップとを含む。

10

【0019】

本発明の一側面のプログラムは、複数のユーザそれぞれにより所有されるリソースへアクセスするプロセスが、所定の実行権限で動作し、前記ユーザを特定するユーザ特定情報と、前記ユーザにより所有される前記リソースへアクセスするための位置情報とを対応付けて記憶する記憶手段を備える情報処理装置の処理をコンピュータに実行させるプログラムであって、前記リソースへのアクセスが前記位置情報を含んでリクエストされたとき、前記リクエストに含まれる位置情報に基づいて、前記記憶手段で対応付けられた前記ユーザ特定情報を取得し、取得した前記ユーザ特定情報により特定される前記ユーザに、前記プロセスの実行権限を変更する変更ステップと、前記変更ステップの処理によって変更された前記プロセスの実行権限で、前記位置情報に基づいて前記リソースを取得する取得ステップと、前記取得ステップの処理によって取得された前記リソースを、前記リクエストに対するレスポンスとして送信する処理を制御する送信制御ステップと、前記取得ステップの処理によって取得される前記リソースが、前記変更ステップの処理によって変更された前記プロセスの実行権限をさらに変更する動的なリソースである場合、前記プロセスの実行権限のさらなる変更を無効にする処理を行う処理ステップと、前記取得ステップの処理によって取得された前記リソースの送信を行わせないで、エラーを表すレスポンスの送信を行わせるエラー送信制御ステップとを含む処理をコンピュータに実行させる。

20

30

【0020】

本発明の一側面においては、ユーザを特定するユーザ特定情報と、ユーザにより所有されるリソースへアクセスするための位置情報とが対応付けて記憶され、リソースへのアクセスが位置情報を含んでリクエストされたとき、リクエストに含まれる位置情報に基づいて、対応付けられたユーザ特定情報が取得され、取得したユーザ特定情報により特定されるユーザに、プロセスの実行権限が変更され、変更されたプロセスの実行権限で、位置情報に基づいてリソースが取得され、取得されたリソースを、リクエストに対するレスポンスとして送信する処理が制御され、取得されるリソースが、変更されたプロセスの実行権限をさらに変更する動的なリソースである場合、プロセスの実行権限のさらなる変更を無効にする処理が行われ、取得されたリソースの送信が行われないで、エラーを表すレスポンスの送信が行われる。

40

【発明の効果】

【0021】

本発明の一側面によれば、他のユーザによってファイルが盗視・改竄されないようにすることが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【0022】

【図1】従来のウェブサーバについて説明する図である。

50

【図2】本発明の一実施の形態である情報処理装置としてのウェブサーバを含むネットワークシステムの構成例を示すブロック図である。

【図3】図2のウェブサーバのハードウェア構成例を示すブロック図である。

【図4】図2のウェブサーバの機能構成例を示すブロック図である。

【図5】プロセス実行権限変更処理について説明するフローチャートである。

【図6】実行権限情報について説明する図である。

【発明を実施するための形態】

【0023】

以下、本発明の実施の形態について図を参照して説明する。

【0024】

[ウェブサーバを含むネットワークシステムの構成例]

図2は、本発明の一実施の形態である情報処理装置としてのウェブサーバを含むネットワークシステムの構成例を示している。

【0025】

図2において、ウェブサーバ111、およびパーソナルコンピュータ112-1乃至112-3は、インターネット113を介して相互に接続されている。ウェブサーバ111と、パーソナルコンピュータ112-1乃至112-3とは、HTTPに則り、相互に通信を行う。なお、以下において、パーソナルコンピュータ112-1乃至112-3のそれぞれについて、特に区別する必要がない場合は、単に、パーソナルコンピュータ112ということとする。

【0026】

ウェブサーバ111は、パーソナルコンピュータ112からのリクエストに基づいて、そのリクエストに応じたHTML(HyperText Markup Language)や画像などのオブジェクトを、リクエストに対するレスポンスとして、パーソナルコンピュータ112に送信する。なお、ウェブサーバ111には、複数のウェブサイトが複数のユーザによって開設されている。

【0027】

パーソナルコンピュータ112は、ユーザの操作に基づいて、ウェブサーバ111に対してリクエストを送信し、そのリクエストに応じたレスポンスであるHTMLや画像などのオブジェクトを、それぞれにおいて起動されるウェブブラウザに表示させる。

【0028】

なお、図2においては、パーソナルコンピュータ112は、パーソナルコンピュータ112-1乃至112-3の3個であるものとしたが、実際には、本実施の形態は、より多くのパーソナルコンピュータ112を含むネットワークシステムに対して適用されるものとする。

【0029】

また、図2においては、ウェブサーバ111とパーソナルコンピュータ112とは、インターネット113を介して接続されるものとしたが、イントラネットやローカルエリアネットワーク等、他のネットワークを介して接続されるようにしてもよい。

【0030】

[ウェブサーバのハードウェア構成例]

次に、図3を参照して、ウェブサーバ111のハードウェア構成例について説明する。

【0031】

図3に示されるように、CPU(Central Processing Unit)201、ROM(Read Only Memory)202、RAM(Random Access Memory)203及び入出力インタフェース205がバス204に接続されている。また、入力部206、出力部207、記録部208、通信部209及びドライブ210が入出力インタフェース205に接続されている。また、ドライブ210にはリムーバブルメディア211が接続されている。

【0032】

CPU201は、ROM202、または記録部208に記録されているプログラムにしたがっ

10

20

30

40

50

て各種の処理を実行する。RAM 2 0 3 には、CPU 2 0 1 が実行するプログラムやデータなどが適宜記録される。これらのCPU 2 0 1、ROM 2 0 2、およびRAM 2 0 3 は、バス 2 0 4 により相互に接続されている。

【 0 0 3 3 】

入出力インタフェース 2 0 5 は、バス 2 0 4 を介して、CPU 2 0 1 に接続されている。入力部 2 0 6 は、キーボード、マウス、マイクロフォンなどで構成され、出力部 2 0 7 はディスプレイ、スピーカなどで構成されている。CPU 2 0 1 は、入力部 2 0 6 から入力される指令に対応して各種の処理を実行する。そして、CPU 2 0 1 は、実行処理の結果を出力部 2 0 7 に出力する。

【 0 0 3 4 】

記録部 2 0 8 は、例えばハードディスクからなり、CPU 2 0 1 が実行するプログラムや各種のデータを記録する。通信部 2 0 9 は、インターネット 1 1 3 (図 2 参照) やローカルエリアネットワークなどのネットワークを介して、パーソナルコンピュータ 1 1 2 を含む外部の装置と通信する。

【 0 0 3 5 】

また、ウェブサーバ 1 1 1 は、通信部 2 0 9 を介してプログラムを取得し、記録部 2 0 8 に記録してもよい。

【 0 0 3 6 】

ドライブ 2 1 0 は、磁気ディスク、光ディスク、光磁気ディスク、或いは半導体メモリなどのリムーバブルメディア 2 1 1 が装着されたとき、それらを駆動し、そこに記録されているプログラムやデータなどを取得する。取得されたプログラムやデータは、必要に応じて記録部 2 0 8 に転送され、記録される。

【 0 0 3 7 】

[ウェブサーバの機能構成例]

次に、図 4 を参照して、ウェブサーバ 1 1 1 の具体的な機能構成例について説明する。

【 0 0 3 8 】

図 4 のウェブサーバ 1 1 1 は、ネットワーク I/F (Interface) 3 1 1、リクエスト受信制御部 3 1 2、実行権限情報取得部 3 1 3、実行権限管理部 3 1 4、プロセス実行権限変更部 3 1 5、コンテンツ取得部 3 1 6、コンテンツ記録部 3 1 7、およびレスポンス送信制御部 3 1 8 から構成される。特に、リクエスト受信制御部 3 1 2、実行権限情報取得部 3 1 3、プロセス実行権限変更部 3 1 5、コンテンツ取得部 3 1 6、およびレスポンス送信制御部 3 1 8 は、ウェブサーバとしてのプログラムを実行する CPU 2 0 1 により実現される機能である。

【 0 0 3 9 】

ネットワーク I/F 3 1 1 は、図 3 の通信部 2 0 9 に対応し、インターネット 1 1 3 を介して、パーソナルコンピュータ 1 1 2 と通信する。ネットワーク I/F 3 1 1 は、パーソナルコンピュータ 1 1 2 からのリクエストを受信し、そのリクエストに応じたオブジェクトとしてのリソースを、リクエストに対するレスポンスとして、パーソナルコンピュータ 1 1 2 に送信する。

【 0 0 4 0 】

リクエスト受信制御部 3 1 2 は、パーソナルコンピュータ 1 1 2 からのリクエストをネットワーク I/F 3 1 1 を介して取得する。リクエスト受信制御部 3 1 2 は、取得したリクエストに含まれる情報を、実行権限情報取得部 3 1 3 に供給する。

【 0 0 4 1 】

実行権限情報取得部 3 1 3 は、リクエスト受信制御部 3 1 2 からの情報に基づいて、ウェブサーバ 1 1 1 において起動するプロセスの実行権限を管理するための情報である実行権限情報を、実行権限管理部 3 1 4 から取得し、取得した実行権限情報をプロセス実行権限変更部 3 1 5 に供給する。

【 0 0 4 2 】

実行権限管理部 3 1 4 は、図 3 の RAM 2 0 3 または記録部 2 0 8 に対応し、ユーザによ

10

20

30

40

50

り予め設定された実行権限情報を記憶し、実行権限情報取得部 3 1 3 からの要求に応じた実行権限情報を、適宜、実行権限情報取得部 3 1 3 に供給する。実行権限管理部 3 1 4 には、後で図 6 を用いて詳述するように、ユーザを特定するユーザ特定情報（ユーザIDおよびグループID）とユーザにより所有されるリソースへアクセスするための位置情報（ドメイン名）とが対応付けられて記憶（登録）されている。実行権限管理部 3 1 4 は、本発明の記憶手段に相当する。

【 0 0 4 3 】

プロセス実行権限変更部 3 1 5 は、実行権限情報取得部 3 1 3 から供給された実行権限情報に基づいて、ウェブサーバ 1 1 1 において起動しているプロセスの実行権限を変更する。なお、実行権限情報取得部 3 1 3 及びプロセス実行権限変更部 3 1 5 は、本発明の変更手段に相当する。

10

【 0 0 4 4 】

コンテンツ取得部 3 1 6 は、プロセス実行権限変更部 3 1 5 によって変更された実行権限で、パーソナルコンピュータ 1 1 2 からのリクエストに応じて、コンテンツ記録部 3 1 7 から、ウェブサーバ 1 1 1 が保管しているリソースとしてのコンテンツファイルを取得する。コンテンツ取得部 3 1 6 は、取得したコンテンツファイルを、レスポンス送信制御部 3 1 8 に供給する。コンテンツ取得部 3 1 6 は、本発明の取得手段に相当する。

【 0 0 4 5 】

また、コンテンツ取得部 3 1 6 は、コンテンツ判定部 3 3 1 を備えており、コンテンツ判定部 3 3 1 は、コンテンツ記録部 3 1 7 から取得したコンテンツファイルが、プロセスの実行権限をさらに変更する動的なコンテンツファイルであるか否かを判定する。コンテンツ判定部 3 3 1 は、本発明の判定手段に相当する。

20

【 0 0 4 6 】

コンテンツ記録部 3 1 7 は、図 3 の記録部 2 0 8 に対応し、種々のコンテンツファイルを記録している。より具体的には、コンテンツ記録部 3 1 7 は、ウェブサーバ 1 1 1 内にそれぞれのウェブサイトを開設した複数のユーザ毎のディレクトリ配下にコンテンツファイルを配置するように記録している。コンテンツファイルは、そのファイル毎に定義された許可情報によって、ユーザに対するアクセス権が設定されている。

【 0 0 4 7 】

レスポンス送信制御部 3 1 8 は、コンテンツ取得部 3 1 6 からのコンテンツファイルを、パーソナルコンピュータ 1 1 2 からのリクエストに対するレスポンスとして、ネットワーク I/F 3 1 1 に送信させる制御を行う。なお、レスポンス送信制御部 3 1 8 は、本発明の送信制御手段に相当する。

30

【 0 0 4 8 】

[ウェブサーバによるプロセス実行権限変更処理]

次に、図 5 のフローチャートを参照して、ウェブサーバ 1 1 1 によるプロセス実行権限変更処理について説明する。

【 0 0 4 9 】

なお、前提として、ウェブサーバ 1 1 1 におけるプロセスは、root 権限で起動するものとする。

40

【 0 0 5 0 】

ステップ S 1 1 において、ネットワーク I/F 3 1 1 は、パーソナルコンピュータ 1 1 2 から送信されてくる、コンテンツファイル（リソース）へのアクセスのリクエストを受信する。パーソナルコンピュータ 1 1 2 から送信されてくるリクエストには、コンテンツファイルの所在を特定するための URL（Uniform Resource Locator）や、パーソナルコンピュータ 1 1 2 において起動されるウェブブラウザを介して入力されたログイン名およびパスワード等が含まれる。なお、URL またはこれに含まれるドメイン名（ホスト名）は、本発明の位置情報に対応する。リクエスト受信制御部 3 1 2 は、ネットワーク I/F 3 1 1 によって受信されたリクエストを取得し、そのリクエストに含まれる URL を、実行権限情報取得部 3 1 3 に供給する。例えば、リクエスト受信制御部 3 1 2 は、リクエストに含まれ

50

るURLである“http://aaa.com/main.html”を、実行権限情報取得部313に供給する。このとき、リクエスト受信制御部312は、リクエストにログイン名およびパスワードが含まれる場合、それらに基づいて、パーソナルコンピュータ112の使用者を認証する。

【0051】

ステップS12において、実行権限情報取得部313は、パーソナルコンピュータ112からのリクエストに含まれるURLのドメイン名(ホスト名)(例えば、“aaa.com”)が、実行権限管理部314が記憶している実行権限情報に登録(記憶)されているか否かを判定する。

【0052】

ここで、図6を参照して、実行権限情報取得部313が記憶している実行権限情報の例について説明する。

【0053】

図6においては、実行権限情報として、ドメイン名と、ユーザIDおよびグループIDとが対応付けられている。より具体的には、ドメイン名“aaa.com”と、ユーザID“1234”およびグループID“111”とが対応付けられており、ドメイン名“bbb.net”と、ユーザID“2345”およびグループID“222”とが対応付けられており、ドメイン名“zzz.jp”と、ユーザID“9999”およびグループID“999”とが対応付けられている。

【0054】

図6の実行権限情報において、ドメイン名は、ウェブサーバ111においてコンテンツファイル(リソース)が記録(保管)されている位置(場所)を示しており、ユーザIDおよびグループIDは、そのコンテンツファイルの所有者(ユーザ)およびその所有者が属するグループを特定する情報である。ユーザIDおよびグループIDは、本発明のユーザ特定情報及びグループ特定情報にそれぞれ対応する。

【0055】

なお、実行権限情報は、各ユーザによってウェブサイトが開設され、コンテンツファイルが作成されたときに追加登録されてもよいし、ユーザによって任意のタイミングで追加登録されてもよい。

【0056】

図5のフローチャートに戻り、ステップS12において、リクエストに含まれるURLのドメイン名が実行権限情報に登録されていないと判定された場合、実行権限情報取得部313は、その旨を表す情報をコンテンツ取得部316に供給し、処理は、後述するステップS20に進む。

【0057】

一方、ステップS12において、リクエストに含まれるドメイン名が実行権限情報に登録されていると判定された場合、ステップS13において、実行権限情報取得部313は、リクエストに含まれるURLのドメイン名(例えば、“aaa.com”)に対応するユーザID(例えば、“1234”)およびグループID(例えば、“111”)を取得し、リクエストに含まれるURLとともに、プロセス実行権限変更部315に供給する。

【0058】

ステップS14において、プロセス実行権限変更部315は、実行権限情報取得部313からのユーザIDおよびグループIDに基づいて、プロセスの実行権限を変更する。より具体的には、例えば、プロセス実行権限変更部315は、seteuid(1234), setegid(111)のシステムコールを実行し、実効ユーザIDおよび実効グループIDを変更することで、プロセスの実行権限を、rootから、リクエストされているファイル(main.html)の所有者(以下、ユーザAともいう)に変更し、リクエストに含まれるURL“http://aaa.com/main.html”をコンテンツ取得部316に供給する。

【0059】

ステップS15において、コンテンツ取得部316は、プロセス実行権限変更部315によって変更された実行権限で、パーソナルコンピュータ112からのリクエストに含まれるURLのドメイン名(ホスト名)に基づいて、コンテンツ記録部317から、コンテン

10

20

30

40

50

ツファイルを取得する。より具体的には、例えば、コンテンツ取得部 3 1 6 は、プロセス実行権限変更部 3 1 5 からの URL のドメイン名 (ホスト名) “http://aaa.com/main.html” に基づいて、コンテンツ記録部 3 1 7 から、コンテンツファイル main.html を取得する。

【 0 0 6 0 】

ここで、コンテンツファイルは、ファイルパーミッションという、ファイル毎に定義された、読み出し、書込み、実行等のアクセスについての許可情報によって、所定のユーザやグループに対するアクセス権が設定されている。この場合、コンテンツファイル main.html については、ファイルパーミッションによって、その所有者であるユーザ A のみに対して、読み出し、書込み、実行が可能であるように設定されている。このとき、プロセスの実行権限はユーザ A にあるので、コンテンツ取得部 3 1 6 は、コンテンツファイル main.html を取得することができる。

10

【 0 0 6 1 】

ステップ S 1 6 において、コンテンツ判定部 3 3 1 は、コンテンツ取得部 3 1 6 が取得したコンテンツファイルが、プロセスの実行権限をさらに変更する動的なコンテンツファイルであるか否かを判定する。より具体的には、コンテンツ判定部 3 3 1 は、取得されたコンテンツファイルが、CGI (Common Gateway Interface) 等を利用した、スクリプトを含むコンテンツファイルであるか否かを判定する。このようなスクリプトを含むコンテンツファイルを動的なコンテンツファイルという。

【 0 0 6 2 】

ステップ S 1 6 において、取得したコンテンツファイルが、動的なコンテンツファイルであると判定された場合、ステップ S 1 7 において、コンテンツ判定部 3 3 1 は、そのコンテンツファイルが、実ユーザ ID や実グループ ID を変更する setuid(), setgid() 系のシステムコールを実行するか否かを判定する。

20

【 0 0 6 3 】

ステップ S 1 7 において、動的なコンテンツファイルが、setuid(), setgid() 系のシステムコールを実行しないと判定されたか、または、ステップ S 1 6 において、取得したコンテンツファイルが、動的なコンテンツファイルでないと判定された場合、コンテンツ取得部 3 1 6 は、取得したコンテンツファイルをレスポンス送信制御部 3 1 8 に供給し、処理はステップ S 1 8 に進む。

30

【 0 0 6 4 】

ステップ S 1 8 において、レスポンス送信制御部 3 1 8 は、コンテンツ取得部 3 1 6 からのコンテンツファイルを、パーソナルコンピュータ 1 1 2 からのリクエストに対するレスポンスとして、ネットワーク I/F 3 1 1 に送信させる制御を行う。また、レスポンス送信制御部 3 1 8 は、レスポンスを送信した旨を表す情報を、プロセス実行権限変更部 3 1 5 に供給する。

【 0 0 6 5 】

これにより、パーソナルコンピュータ 1 1 2 のウェブブラウザには、リクエストに応じた HTML や画像などのオブジェクトが表示される。

【 0 0 6 6 】

一方、ステップ S 1 7 において、動的なコンテンツファイルが、setuid(), setgid() 系のシステムコールを実行すると判定された場合、ステップ S 1 9 において、コンテンツ判定部 3 3 1 は、setuid(), setgid() 系のシステムコールを無効にする。

40

【 0 0 6 7 】

ステップ S 1 9 の処理の後、または、ステップ S 1 2 において、リクエストに含まれる URL のドメイン名が実行権限情報に登録されていないと判定された場合、ステップ S 2 0 において、コンテンツ取得部 3 1 6 は、エラーが発生したことを示すエラーレスポンスを表示させるためのコンテンツファイルを、コンテンツ記録部 3 1 7 から取得し、レスポンス送信制御部 3 1 8 に供給する。レスポンス送信制御部 3 1 8 は、コンテンツ取得部 3 1 6 からのコンテンツファイルを、ネットワーク I/F 3 1 1 に送信させるとともに、レスポ

50

ンスを送信した旨を表す情報を、プロセス実行権限変更部 3 1 5 に供給する。このとき、レスポンス送信制御部 3 1 8 は、ステップ S 1 5 でコンテンツ取得部 3 1 6 によりコンテンツファイル main.html が取得された場合には、ネットワーク I/F 3 1 1 に対して、その取得されたコンテンツファイル main.html を送信させる制御を行わず、エラーが発生したことを示すエラーレスポンスを表示させるためのコンテンツファイルのみを送信させる制御を行う。

【 0 0 6 8 】

これにより、パーソナルコンピュータ 1 1 2 のウェブブラウザには、「Sorry, Not Found.」や、「要求されたページは見つかりません」等のコメントを含むエラーレスポンスが表示される。

10

【 0 0 6 9 】

ステップ S 2 1 において、プロセス実行権限変更部 3 1 5 は、レスポンス送信制御部 3 1 8 からの情報に基づいて、実行権限を root に戻す。より具体的には、プロセス実行権限変更部 3 1 5 は、seteuid(0), setegid(0) のシステムコールを実行し、実効ユーザ ID および実効グループ ID を変更することで、プロセスの実行権限を、ユーザ A から root に変更する。

【 0 0 7 0 】

なお、ステップ S 2 1 の処理は、ステップ S 1 2 において、リクエストに含まれるドメイン名が実行権限情報に登録されていないと判定された場合には、プロセスの実行権限は変更されていないので、実行されない。

20

【 0 0 7 1 】

以上の処理によれば、ウェブサーバにおいて、リソースへのアクセスのリクエストに応じて、プロセスの実行権限をリソースの所有者に変更し、その実行権限の下で、リクエストに含まれる URL で指定されるリソースのみへアクセスできる。したがって、アクセスの対象となるリソースの所有者以外のユーザ権限では、そのリソースへはアクセスできないので、他のユーザによってファイルが盗視されたり、改竄されるのを防ぐことができる。

【 0 0 7 2 】

また、CGI 等を利用した、スクリプトを含むコンテンツファイルにおいては、setuid(), setgid() 系のシステムコールを実行することができ、悪意のあるユーザに実行権限を取られてしまう可能性があるが、以上の処理によれば、setuid(), setgid() 系のシステムコールを実行できるのは、ウェブサーバ 1 1 1 のプログラムのみであるので、悪意のあるユーザに実行権限を取られてしまう可能性を低減することができる。

30

【 0 0 7 3 】

なお、以上においては、レスポンスが送信された後に、プロセスの実行権限を root に戻すようにしたが、ウェブブラウザから、再度、コンテンツファイルへのアクセスのリクエストを受信して (ステップ S 1 1) から、一般ユーザに実行権限が変更される (ステップ S 1 4) までの間に、プロセスの実行権限を root に戻すようにしてもよい。

【 0 0 7 4 】

上述した一連の処理は、ハードウェアにより実行させることもできるし、ソフトウェアにより実行させることもできる。一連の処理をソフトウェアにより実行させる場合には、例えば、UNIX および UNIX 系 OS で起動する、そのソフトウェアを構成するプログラムが、専用のハードウェアに組み込まれているコンピュータ、または、各種のプログラムをインストールすることで、各種の機能を実行することが可能な、例えば汎用のパーソナルコンピュータなどに、プログラム記録媒体からインストールされる。

40

【 0 0 7 5 】

なお、本明細書において、プログラムを記述するステップは、記載された順序に沿って時系列的に行われる処理はもちろん、必ずしも時系列的に処理されなくとも、並列的あるいは個別に実行される処理をも含むものである。

【 0 0 7 6 】

また、本明細書において、システムとは、複数の装置により構成される装置全体を表す

50

ものである。

【0077】

なお、本発明の実施の形態は、上述した実施の形態に限定されるものではなく、本発明の要旨を逸脱しない範囲において種々の変更が可能である。

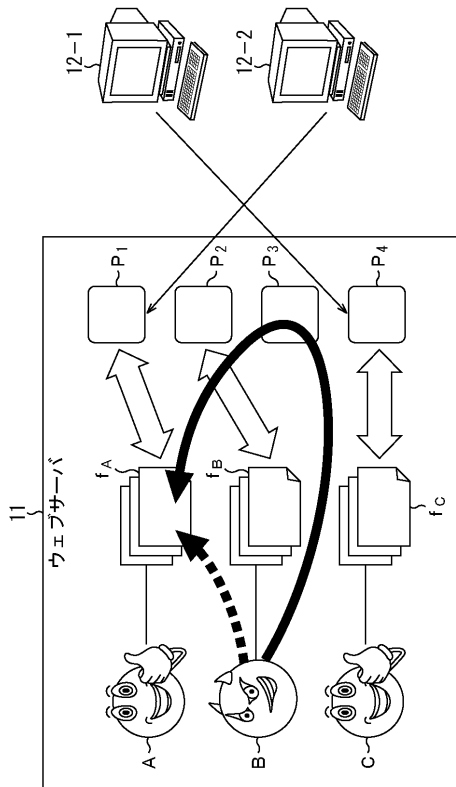
【符号の説明】

【0078】

111 ウェブサーバ, 201 CPU, 203 RAM, 208 記録部, 209 通信部, 311 ネットワークI/F, 312 リクエスト受信制御部, 313 実行権限情報取得部, 314 実行権限管理部, 315 プロセス実行権限変更部, 316 コンテンツ取得部, 317 コンテンツ記録部, 318 レスポンス送信制御部, 331 コンテンツ判定部

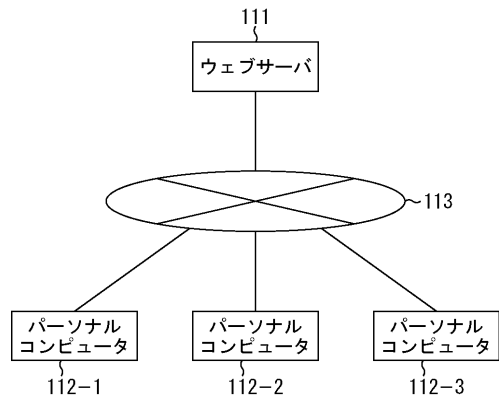
【図1】

図1



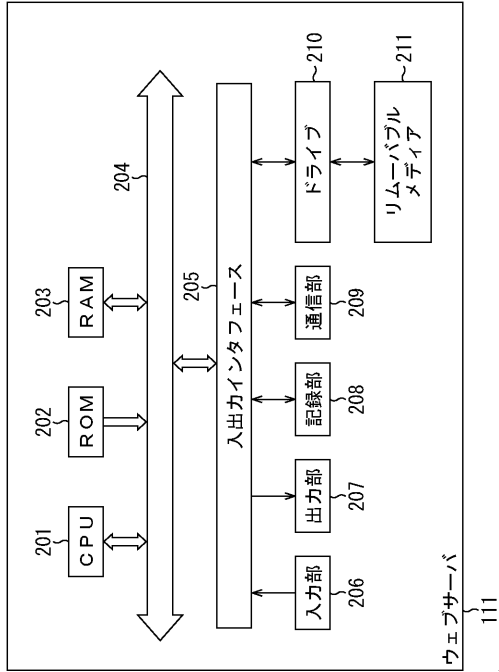
【図2】

図2



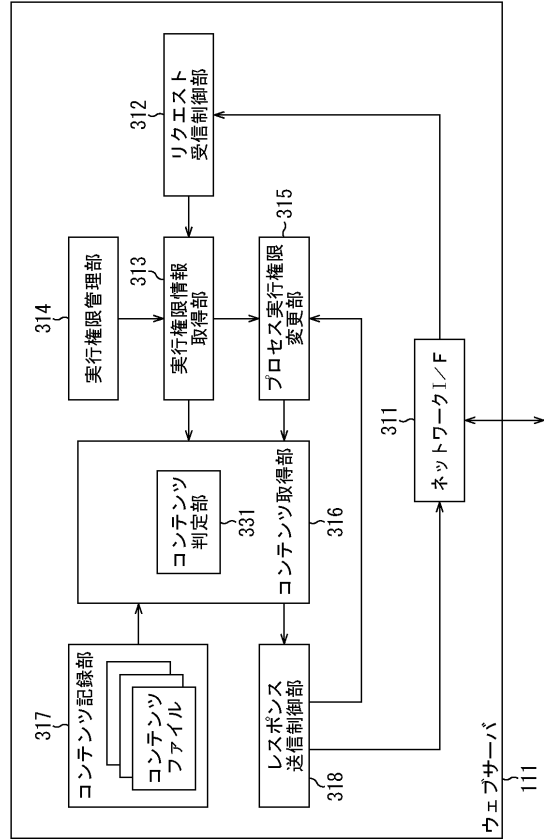
【図3】

図3



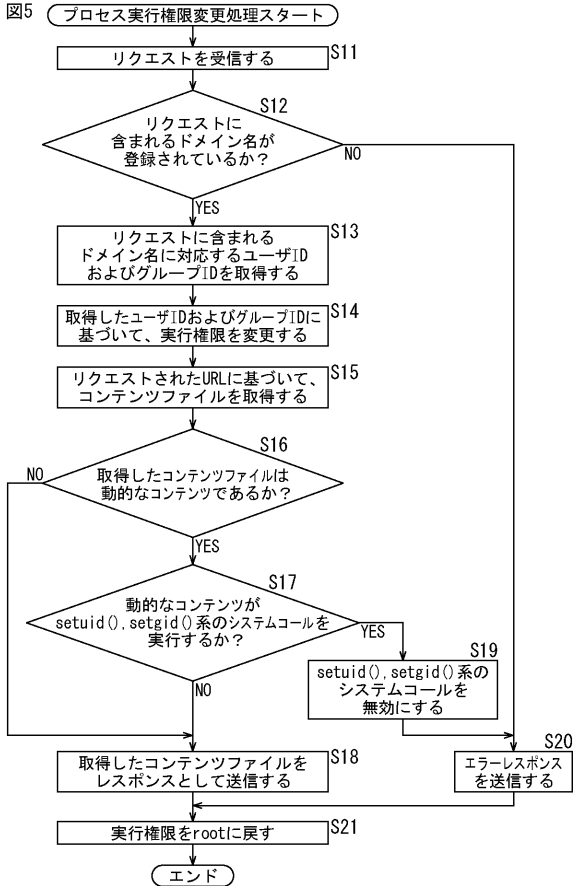
【図4】

図4



【図5】

図5



【図6】

図6

ドメイン名	ユーザID	グループID
aaa. com	1234	111
bbb. net	2345	222
⋮	⋮	⋮
zzz. jp	9999	999

フロントページの続き

- (56)参考文献 原 大輔 DAISUKE HARA, H a r a c h e : ファイル所有者の権限で動作するWWWサーバ H a r a c h e : A W W W S e r v e r R u n n i n g w i t h t h e A u t h o r i t y o f t h e F i l e O w n e r , 情報処理学会論文誌 第46巻 第12号 IPSJ Journal , 日本 , 社団法人情報処理学会 Information Processing Society of Japan , 2005年12月 5日 , 第46巻 , P.3127-3137
- ジョリツ ウィリアム フレデリック William Frederick Jolitz, 386 BSD カーネル ソースコードの秘密 初版 Source Code Secrets The Basic Kernel , 株式会社アスキー ASCII Corporation , 1998年12月31日 , 第1版 , P.372-374
- 原 大輔 Daisuke HARA, H u s s a : スケーラブルかつセキュアなサーバアーキテクチャ , F I T 2 0 0 9 第8回情報科学技術フォーラム 講演論文集 第1分冊 査読付き論文・一般論文 モデル・アルゴリズム・プログラミング ソフトウェア ハードウェア・アーキテクチャ Forum on Information Technology 2009 , 2009年 8月20日 , P.81-84
- 原 大輔 Daisuke HARA, ファイル所有者のユーザ権限で動作するHTTPサーバの設計と実現 , 第66回(平成16年)全国大会講演論文集(1) アーキテクチャ ソフトウェア科学・工学 , 2004年 3月 9日 , P.1-101~1-102

(58)調査した分野(Int.Cl. , DB名)

G 0 6 F 2 1