

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 特 許 公 報 (B2)

(11) 特許番号

特許第5573489号
(P5573489)

(45) 発行日 平成26年8月20日 (2014. 8. 20)

(24) 登録日 平成26年7月11日 (2014. 7. 11)

(51) Int. Cl.

F I

H O 4 L 9/08 (2006. 01)

H O 4 L 9/00 6 O 1 B

H O 4 L 9/14 (2006. 01)

H O 4 L 9/00 6 4 1

G O 6 F 21/16 (2013. 01)

H O 4 L 9/00 6 O 1 E

G O 6 F 21/62 (2013. 01)

G O 6 F 21/22 1 1 6

G O 6 F 21/24 1 6 6 A

請求項の数 15 (全 44 頁)

(21) 出願番号 特願2010-185833 (P2010-185833)
 (22) 出願日 平成22年8月23日 (2010. 8. 23)
 (65) 公開番号 特開2012-44577 (P2012-44577A)
 (43) 公開日 平成24年3月1日 (2012. 3. 1)
 審査請求日 平成25年7月29日 (2013. 7. 29)

(73) 特許権者 000002185
 ソニー株式会社
 東京都港区港南1丁目7番1号
 (74) 代理人 100093241
 弁理士 宮田 正昭
 (74) 代理人 100101801
 弁理士 山田 英治
 (74) 代理人 100086531
 弁理士 澤田 俊夫
 (74) 代理人 100095496
 弁理士 佐々木 榮二
 (74) 代理人 110000763
 特許業務法人大同特許事務所

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 情報処理装置、および情報処理方法、並びにプログラム

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項 1】

コンテンツ記録装置における記録メディアに対するコンテンツ記録処理に適用する暗号鍵であり、コンテンツ記録装置およびコンテンツに対応する固有の暗号鍵を生成するデータ処理部と、

前記データ処理部の生成した暗号鍵を送信する通信部を有し、

前記データ処理部は、

前記暗号鍵として、コンテンツ記録装置における記録メディアに対する新たなコンテンツ記録処理ごと異なる個別鍵であり、コンテンツ記録装置および暗号化対象とするコンテンツ固有の個別鍵を生成して前記通信部を介して送信し、

前記通信部を介して送信した個別鍵と、該個別鍵の暗号化対象となるコンテンツと、該個別鍵の送信先情報を対応付けた管理情報を生成して記憶部に格納する情報処理装置。

【請求項 2】

前記記録メディアは、アクセス制限のある保護領域を有する記録メディアであり、

前記データ処理部は、

前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域に対する書き込みを実行する構成である請求項 1 に記載の情報処理装置。

【請求項 3】

前記データ処理部は、

10

20

前記コンテンツ記録装置に対して、前記個別鍵による暗号化処理を行うコンテンツを送信する請求項 1 または 2 に記載の情報処理装置。

【請求項 4】

前記データ処理部は、

前記コンテンツ記録装置が、既にコンテンツが記録された情報記録媒体から、前記記録メディアに対してコンテンツのコピー処理を実行する際に、コピー対象となるコンテンツの暗号化処理用の鍵として前記個別鍵を送信する請求項 1 または 2 に記載の情報処理装置。

【請求項 5】

前記データ処理部は、

前記個別鍵を乱数生成処理により生成する請求項 1 に記載の情報処理装置。

【請求項 6】

前記データ処理部は、

前記個別鍵を、前記コンテンツ記録装置または記録メディアと対応付けた管理情報を生成して記憶部に格納する処理を行う請求項 1 に記載の情報処理装置。

【請求項 7】

記録メディアに対するコンテンツ記録処理を実行するデータ処理部を有し、

前記データ処理部は、

前記記録メディアに設定されたアクセス制限領域である保護領域に記録された個別鍵であり、コンテンツ記録装置および暗号化対象とするコンテンツ固有の個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用してサーバからの受信コンテンツまたは情報記録媒体からの読み出しコンテンツの暗号化処理を実行して前記記録メディアに対する記録処理を実行する構成であり、

前記個別鍵の読み出し処理に際して、前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域からの読み出しを実行する情報処理装置。

【請求項 8】

記録メディアに記録された暗号化コンテンツの復号処理を実行するデータ処理部を有し、

前記データ処理部は、

前記記録メディアに設定されたアクセス制限領域である保護領域に記録された個別鍵であり、コンテンツ記録装置およびコンテンツ固有の個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用して前記暗号化コンテンツの復号処理を実行する構成であり、

前記個別鍵の読み出し処理に際して、前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域からの読み出しを実行する情報処理装置。

【請求項 9】

記録メディアと、

前記記録メディアに対するコンテンツ記録処理を実行する記録装置と、

前記コンテンツの暗号鍵を提供するサーバからなるコンテンツ管理システムであり、

前記サーバは、前記コンテンツ記録装置における記録メディアに対する新たなコンテンツ記録処理と異なる個別鍵であり、記録装置および暗号化対象とするコンテンツ固有の個別鍵を生成して前記記録メディアのアクセス制限のある保護領域に記録し、

前記通信部を介して送信した個別鍵と、該個別鍵の暗号化対象となるコンテンツと、該個別鍵の送信先情報を対応付けた管理情報を生成して記憶部に格納し、

前記記録装置は、前記保護領域に記録された個別鍵であり、記録装置および暗号化対象とするコンテンツ固有の個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用してサーバからの受信コンテンツまたは情報記録媒体からの読み出しコンテンツの暗号化処理を実行して前記記録メディアに対する記録処理を実行する構成であり、

前記記録メディアは、前記サーバおよび前記記録装置からの保護領域に対するアクセス

10

20

30

40

50

要求に応じて各装置のアクセス許容情報を記録した証明書の記録情報を確認し、アクセス権限があることを確認した場合にアクセスを許容する処理を行うコンテンツ管理システム。

【請求項 10】

サーバにおいて実行する情報処理方法であり、

データ処理部が、コンテンツ記録装置における記録メディアに対するコンテンツ記録処理に適用する暗号鍵であり、コンテンツ記録装置およびコンテンツに対応する固有の暗号鍵を生成するデータ処理ステップと、

通信部が、前記データ処理部の生成した暗号鍵を送信する通信ステップを実行し、

前記データ処理ステップは、

前記暗号鍵として、コンテンツ記録装置における記録メディアに対する新たなコンテンツ記録処理と異なる個別鍵であり、コンテンツ記録装置および暗号化対象とするコンテンツ固有の個別鍵を生成して前記通信部を介して送信し、

前記通信部を介して送信した個別鍵と、該個別鍵の暗号化対象となるコンテンツと、該個別鍵の送信先情報を対応付けた管理情報を生成して記憶部に格納する情報処理方法。

【請求項 11】

情報記録装置において実行する情報処理方法であり、

データ処理部が、記録メディアに対するコンテンツ記録処理を実行するデータ処理ステップを有し、

前記データ処理ステップは、

前記記録メディアに設定されたアクセス制限領域である保護領域に記録された個別鍵あり、コンテンツ記録装置および暗号化対象とするコンテンツ固有の個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用してサーバからの受信コンテンツまたは情報記録媒体からの読み出しコンテンツの暗号化処理を実行して前記記録メディアに対する記録処理を実行するステップであり、

前記個別鍵の読み出し処理に際して、前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域からの読み出しを実行する情報処理方法。

【請求項 12】

情報記再生置において実行する情報処理方法であり、

データ処理部が、記録メディアに記録された暗号化コンテンツの復号処理を実行するデータ処理ステップを有し、

前記データ処理ステップは、

前記記録メディアに設定されたアクセス制限領域である保護領域に記録された個別鍵あり、コンテンツ記録装置およびコンテンツ固有の個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用して前記暗号化コンテンツの復号処理を実行するステップであり、

前記個別鍵の読み出し処理に際して、前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域からの読み出しを実行する情報処理方法。

【請求項 13】

サーバにおいて情報処理を実行させるプログラムであり、

データ処理部に、コンテンツ記録装置における記録メディアに対するコンテンツ記録処理に適用する暗号鍵であり、コンテンツ記録装置およびコンテンツに対応する固有の暗号鍵を生成させるデータ処理ステップと、

通信部に、前記データ処理部の生成した暗号鍵を送信させる通信ステップを実行させ、

前記データ処理ステップにおいては、

前記暗号鍵として、コンテンツ記録装置における記録メディアに対する新たなコンテンツ記録処理と異なる個別鍵であり、コンテンツ記録装置および暗号化対象とするコンテンツ固有の個別鍵を生成して前記通信部を介して送信させ、

前記通信部を介して送信した個別鍵と、該個別鍵の暗号化対象となるコンテンツと、該

10

20

30

40

50

個別鍵の送信先情報を対応付けた管理情報を生成して記憶部に格納させるプログラム。

【請求項 14】

情報記録装置において情報処理を実行させるプログラムであり、

データ処理部に、記録メディアに対するコンテンツ記録処理を実行させるデータ処理ステップを有し、

前記データ処理ステップは、

前記記録メディアに設定されたアクセス制限領域である保護領域に記録された個別鍵であり、コンテンツ記録装置および暗号化対象とするコンテンツ固有の個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用してサーバからの受信コンテンツまたは情報記録媒体からの読み出しコンテンツの暗号化処理を実行して前記記録メディアに対する記録処理を実行させるステップであり、

10

前記個別鍵の読み出し処理に際して、前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域からの読み出しを実行させるプログラム。

【請求項 15】

情報記再生置において情報処理を実行させるプログラムであり、

データ処理部に、記録メディアに記録された暗号化コンテンツの復号処理を実行させるデータ処理ステップを有し、

前記データ処理ステップは、

前記記録メディアに設定されたアクセス制限領域である保護領域に記録された個別鍵であり、コンテンツ記録装置およびコンテンツ固有の個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用して前記暗号化コンテンツの復号処理を実行させるステップであり、

20

前記個別鍵の読み出し処理に際して、前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域からの読み出しを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、および情報処理方法、並びにプログラムに関する。特に、コンテンツの不正利用の防止構成を実現する情報処理装置、および情報処理方法、並びにプログラムに関する。

30

【背景技術】

【0002】

昨今、情報記録媒体として、DVD (Digital Versatile Disc) や、Blu-ray Disc (登録商標)、あるいはフラッシュメモリなど、様々なメディアが利用されている。特に、昨今は、大容量のフラッシュメモリを搭載したUSBメモリなどのメモリカードの利用が盛んになっている。ユーザは、このような様々な情報記録媒体 (メディア) に音楽や映画などのコンテンツを記録して再生装置 (プレーヤ) に装着してコンテンツの再生を行うことができる。

【0003】

40

また、近年、ネットワークを介したコンテンツの流通が盛んになり、ユーザによるコンテンツ購入処理の形態は、コンテンツを予め記録したディスクの購入処理から、ネットワーク接続したサーバからダウンロードする処理に次第にシフトしている。

【0004】

具体的なコンテンツ購入形態としては、ROMディスク等のメディアの購入を行う処理の他、例えば、以下のようなコンテンツ購入形態がある。

(a) ネットワーク接続可能な端末やPC等のユーザ装置を利用してコンテンツ提供サーバに接続して、コンテンツをダウンロードして購入するEST (Electric Sell Through)。

(b) コンビニや、駅等の公共スペースに設置された共用端末を利用して、ユーザのメ

50

ディア（メモリカード等）にコンテンツを記録するMoD（Manufacturing on Demand）。

【0005】

このように、ユーザは、コンテンツ記録用のメモリカードなどのメディアを有していれば、様々なコンテンツ提供プロバイダ等のコンテンツソースから自由に様々なコンテンツを選択購入し、自分のメディアに記録することができる。

なお、EST、MoD等の処理については、例えば特許文献1（特開2008-98765号公報）に記載されている。

【0006】

しかし、音楽データ、画像データ等の多くのコンテンツは、その作成者あるいは販売者に著作権、頒布権等が保有されている。従って、ユーザにコンテンツを提供する場合には、一定の利用制限、すなわち正規な利用権を持つユーザのみにコンテンツの利用を許諾し、許可のないコピー等の無秩序な利用が行われないような制御を行うのが一般的となっている。

【0007】

具体的には、ユーザが映画等のコンテンツをサーバからダウンロードしてユーザのメモリカード等の記録メディアに記録する場合、例えば以下のような処理が行われる。

サーバはコンテンツを暗号化コンテンツとしてクライアント（ユーザ装置）に提供する。

さらに、正規なコンテンツ購入処理を行ったユーザにのみ、暗号化コンテンツを復号するための鍵を提供する。

このようなコンテンツ提供処理を行うことで、コンテンツの利用制御を実現しようとしている。

【0008】

しかし、上述の処理を行っても、例えば、正規なコンテンツ購入処理を行ったユーザが、サーバから取得したコンテンツ復号用の鍵を、他人に提供してしまうことを防止することは難しい。具体的には、サーバから取得した鍵をネット上で公開するなどして、不特定多数のユーザが利用可能な状態に設定されることも想定される。このような行為が行われると、この流出鍵を用いて誰でも暗号化コンテンツの復号、再生、利用を行うことが可能となり、コンテンツの不正利用が蔓延するといった事態が発生する。

【先行技術文献】

【特許文献】

【0009】

【特許文献1】特開2008-98765号公報

【発明の概要】

【発明が解決しようとする課題】

【0010】

本発明は、例えば上記問題点に鑑みてなされたものであり、暗号化コンテンツの復号に利用される鍵の流出によるコンテンツ不正利用を効果的に防止する構成を実現する情報処理装置、および情報処理方法、並びにプログラムを提供することを目的とする。

【課題を解決するための手段】

【0011】

本発明の第1の側面は、

コンテンツの暗号鍵を生成するデータ処理部と、

前記データ処理部の生成した暗号鍵を送信する通信部を有し、

前記データ処理部は、

前記暗号鍵として、コンテンツ記録装置における記録メディアに対する新たなコンテンツ記録処理と異なる個別鍵を生成して前記通信部を介して送信する情報処理装置にある。

【0012】

さらに、本発明の情報処理装置の一実施態様において、前記記録メディアは、アクセス制限のある保護領域を有する記録メディアであり、前記データ処理部は、前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域に対する書き込みを実行する構成である。

【0013】

さらに、本発明の情報処理装置の一実施態様において、前記データ処理部は、前記コンテンツ記録装置に対して、前記個別鍵による暗号化処理を行うコンテンツを送信する。

【0014】

さらに、本発明の情報処理装置の一実施態様において、前記データ処理部は、前記コンテンツ記録装置が、既にコンテンツが記録された情報記録媒体から、前記記録メディアに対してコンテンツのコピー処理を実行する際に、コピー対象となるコンテンツの暗号化処理用の鍵として前記個別鍵を送信する。

10

【0015】

さらに、本発明の情報処理装置の一実施態様において、前記データ処理部は、前記個別鍵を乱数生成処理により生成する。

【0016】

さらに、本発明の情報処理装置の一実施態様において、前記データ処理部は、前記個別鍵を、前記コンテンツ記録装置または記録メディアと対応付けた管理情報を生成して記憶部に格納する処理を行う。

20

【0017】

さらに、本発明の第2の側面は、

記録メディアに対するコンテンツ記録処理を実行するデータ処理部を有し、

前記データ処理部は、

前記記録メディアに設定されたアクセス制限領域である保護領域に記録された個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用してサーバからの受信コンテンツまたは情報記録媒体からの読み出しコンテンツの暗号化処理を実行して前記記録メディアに対する記録処理を実行する構成であり、

前記個別鍵の読み出し処理に際して、前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域からの読み出しを実行する情報処理装置にある。

30

【0018】

さらに、本発明の第3の側面は、

記録メディアに記録された暗号化コンテンツの復号処理を実行するデータ処理部を有し、

前記データ処理部は、

前記記録メディアに設定されたアクセス制限領域である保護領域に記録された個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用して前記暗号化コンテンツの復号処理を実行する構成であり、

40

前記個別鍵の読み出し処理に際して、前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域からの読み出しを実行する情報処理装置にある。

【0019】

さらに、本発明の第4の側面は、

記録メディアと、

前記記録メディアに対するコンテンツ記録処理を実行する記録装置と、

前記コンテンツの暗号鍵を提供するサーバからなるコンテンツ管理システムであり、

前記サーバは、前記コンテンツ記録装置における記録メディアに対する新たなコンテン

50

ツ記録処理ごと異なる個別鍵を生成して前記記録メディアのアクセス制限のある保護領域に記録し、

前記記録装置は、前記保護領域に記録された個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用してサーバからの受信コンテンツまたは情報記録媒体からの読み出しコンテンツの暗号化処理を実行して前記記録メディアに対する記録処理を実行する構成であり、

前記記録メディアは、前記サーバおよび前記記録装置からの保護領域に対するアクセス要求に応じて各装置のアクセス許容情報を記録した証明書の記録情報を確認し、アクセス権限があることを確認した場合にアクセスを許容する処理を行うコンテンツ管理システムにある。

【0020】

10

さらに、本発明の第5の側面は、

サーバにおいて実行する情報処理方法であり、

データ処理部が、コンテンツの暗号鍵を生成するデータ処理ステップと、

通信部が、前記データ処理部の生成した暗号鍵を送信する通信ステップを実行し、

前記データ処理ステップは、

前記暗号鍵として、コンテンツ記録装置における記録メディアに対する新たなコンテンツ記録処理ごと異なる個別鍵を生成して前記通信部を介して送信する情報処理方法にある。

【0021】

20

さらに、本発明の第6の側面は、

情報記録装置において実行する情報処理方法であり、

データ処理部が、記録メディアに対するコンテンツ記録処理を実行するデータ処理ステップを有し、

前記データ処理ステップは、

前記記録メディアに設定されたアクセス制限領域である保護領域に記録された個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用してサーバからの受信コンテンツまたは情報記録媒体からの読み出しコンテンツの暗号化処理を実行して前記記録メディアに対する記録処理を実行するステップであり、

前記個別鍵の読み出し処理に際して、前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域からの読み出しを実行する情報処理方法にある。

30

【0022】

さらに、本発明の第7の側面は、

情報記録再生装置において実行する情報処理方法であり、

データ処理部が、記録メディアに記録された暗号化コンテンツの復号処理を実行するデータ処理ステップを有し、

前記データ処理ステップは、

前記記録メディアに設定されたアクセス制限領域である保護領域に記録された個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用して前記暗号化コンテンツの復号処理を実行するステップであり、

40

前記個別鍵の読み出し処理に際して、前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域からの読み出しを実行する情報処理方法にある。

【0023】

さらに、本発明の第8の側面は、

サーバにおいて情報処理を実行させるプログラムであり、

データ処理部に、コンテンツの暗号鍵を生成させるデータ処理ステップと、

通信部に、前記データ処理部の生成した暗号鍵を送信させる通信ステップを実行させ、

50

前記データ処理ステップにおいては、

前記暗号鍵として、コンテンツ記録装置における記録メディアに対する新たなコンテンツ記録処理と異なる個別鍵を生成して前記通信部を介して送信させるプログラムにある。

【0024】

さらに、本発明の第9の側面は、

情報記録装置において情報処理を実行させるプログラムであり、

データ処理部に、記録メディアに対するコンテンツ記録処理を実行させるデータ処理ステップを有し、

前記データ処理ステップは、

前記記録メディアに設定されたアクセス制限領域である保護領域に記録された個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用してサーバからの受信コンテンツまたは情報記録媒体からの読み出しコンテンツの暗号化処理を実行して前記記録メディアに対する記録処理を実行させるステップであり、

前記個別鍵の読み出し処理に際して、前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域からの読み出しを実行させるプログラムにある。

【0025】

さらに、本発明の第10の側面は、

情報記再生置において情報処理を実行させるプログラムであり、

データ処理部に、記録メディアに記録された暗号化コンテンツの復号処理を実行させるデータ処理ステップを有し、

前記データ処理ステップは、

前記記録メディアに設定されたアクセス制限領域である保護領域に記録された個別鍵を読み出し、前記個別鍵を適用して前記暗号化コンテンツの復号処理を実行させるステップであり、

前記個別鍵の読み出し処理に際して、前記記録メディアに対してアクセス許容情報を記録した証明書を提示し、前記記録メディアにおける証明書の記録情報確認処理がなされたことを条件として、前記個別鍵の保護領域からの読み出しを実行させるプログラムにある。

【0026】

なお、本発明のプログラムは、例えば、様々なプログラム・コードを実行可能な情報処理装置やコンピュータ・システムに対して、コンピュータ可読な形式で提供する記憶媒体、通信媒体によって提供可能なプログラムである。このようなプログラムをコンピュータ可読な形式で提供することにより、情報処理装置やコンピュータ・システム上でプログラムに応じた処理が実現される。

【0027】

本発明のさらに他の目的、特徴や利点は、後述する本発明の実施例や添付する図面に基づくより詳細な説明によって明らかになるであろう。なお、本明細書においてシステムとは、複数の装置の論理的集合構成であり、各構成の装置が同一筐体内にあるものには限らない。

【発明の効果】

【0028】

本発明の一実施例の構成によれば、コンテンツの暗号鍵の漏洩に基づくコンテンツの不正利用を防止する構成が実現される。具体的には、記録装置がメモリカード等の記録メディアに対してサーバからのダウンロードコンテンツや、ディスクからのコピーコンテンツを記録する際、記録コンテンツ用の暗号鍵としてメディアに対する記録処理単位で異なる個別鍵を適用して暗号化を行い記録する。個別鍵は、サーバが記録メディアのアクセス制限領域である保護領域に書き込み、記録装置は、記録メディアの保護領域に書き込まれた

10

20

30

40

50

個別鍵を読み出して暗号化処理を実行する。個別鍵はサーバにおいて生成され、個別鍵データは、コンテンツ記録処理を実行した装置情報等とともに管理情報としてサーバにおいて管理され、個別鍵が漏洩した場合は管理情報に基づいて個別鍵の漏洩元を追求することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【0029】

【図1】コンテンツ提供処理および利用処理の概要について説明する図である。

【図2】メモリカードに記録されたコンテンツの利用形態について説明する図である。

【図3】従来の一一般的なユーザに対する提供コンテンツとデータの基本構成例について説明する図である。

10

【図4】メモリカードの記憶領域の具体的構成例について説明する図である。

【図5】サーバ証明書のデータ構成例について説明する図である。

【図6】装置証明書を適用したメモリカードの記憶領域へのアクセス処理の具体例について説明する図である。

【図7】本発明の一実施例に従ったサーバクライアント間のコンテンツ提供シーケンスについて説明するシーケンス図である。

【図8】本発明の一実施例に従った記録装置における個別鍵を適用したコンテンツの暗号化処理例について説明する図である。

【図9】本発明の一実施例に従った記録装置における個別鍵を適用したコンテンツの暗号化処理例について説明する図である。

20

【図10】本発明の一実施例に従った再生装置における個別鍵を適用したコンテンツ復号、再生処理例について説明する図である。

【図11】本発明の一実施例に従ったサーバからの提供データの構成について説明するシーケンス図である。

【図12】サーバにおける管理情報に記録されるデータ例について説明する図である。

【図13】サーバにおけるコンテンツのクライアントに対する提供処理シーケンスについて説明するフローチャートを示す図である。

【図14】記録装置におけるコンテンツ記録シーケンスについて説明するフローチャートを示す図である。

【図15】再生装置におけるコンテンツ再生シーケンスについて説明するフローチャートを示す図である。

30

【図16】個別鍵(Kind)のみで暗号化したコンテンツを記録メディアに記録する場合の処理例について説明する図である。

【図17】個別鍵(Kind)に加え、さらにコンテンツ配信単位で異なる鍵として設定されるバインド鍵(Kbind)を利用した処理例について説明する図である。

【図18】サーバおよびクライアントとしての情報処理装置のハードウェア構成例について説明する図である。

【図19】メモリカードのハードウェア構成例について説明する図である。

【発明を実施するための形態】

【0030】

40

以下、図面を参照しながら本発明の情報処理装置、および情報処理方法、並びにプログラムの詳細について説明する。なお、説明は以下の項目に従って行う。

1. コンテンツ提供処理および利用処理の概要について
2. ユーザに対する提供コンテンツとデータの従来の基本構成例について
3. コンテンツ記録メディアとしてのメモリカードの構成例について
4. 本発明に従ったユーザへの提供データおよびコンテンツの記録再生処理例について

て

5. サーバとクライアントにおいて実行する処理の処理シーケンスについて

(5-1) サーバにおけるデータ処理シーケンス

(5-2) 記録装置および記録メディアにおけるコンテンツ記録シーケンス

50

(5 - 3) 再生装置におけるコンテンツ再生シーケンス

6 . タイトル鍵を利用する場合と利用しない場合のコンテンツ提供処理シーケンスについて

(6 - 1) タイトル鍵を利用しない場合の処理例

(6 - 2) タイトル鍵を利用する場合の処理例

7 . 各装置のハードウェア構成例について

【 0 0 3 1 】

[1 . コンテンツ提供処理および利用処理の概要について]

【 0 0 3 2 】

以下、図面を参照しながら本発明の情報処理装置、および情報処理方法、並びにプログラムの詳細について説明する。

【 0 0 3 3 】

まず、図 1 以下を参照して、コンテンツ提供処理および利用処理の概要について説明する。

図 1 には、左から、

(a) コンテンツ提供元

(b) コンテンツ記録装置 (ホスト)

(c) コンテンツ記録メディア

これらを示している。

【 0 0 3 4 】

(c) コンテンツ記録メディアはユーザがコンテンツを記録して、コンテンツの再生処理に利用するメディアである。図 1 には、例えばフラッシュメモリ等からなる記録部を持つメモリカード 3 1 を示している。

【 0 0 3 5 】

ユーザは、例えば音楽や映画などの様々なコンテンツをメモリカード 3 1 に記録して利用する。これらのコンテンツは例えば著作権管理コンテンツ等、利用制御対象となるコンテンツである。所定の利用条件下での利用のみが許容され、基本的に無秩序なコピー処理やコピーデータの無制限な配布等は禁止される。なお、メモリカード 3 1 にコンテンツを記録する場合、その記録コンテンツの許容コピー回数などのコピー制限情報や、他機器への出力制限情報などを規定した利用制御情報 (U s a g e R u l e) も併せて記録される場合が多い。

【 0 0 3 6 】

図 1 に示す (a) コンテンツ提供元は、利用制限のなされた音楽や映画等のコンテンツの提供元である。図 1 には、コンテンツサーバ 1 1 と、予めコンテンツの記録された R O M ディスク等のコンテンツ記録ディスク 1 2 を示している。

コンテンツサーバ 1 1 は、音楽や映画等のコンテンツを提供するサーバである。コンテンツ記録ディスク 1 2 は予め音楽や映画等のコンテンツを記録した R O M ディスク等のディスクである。

【 0 0 3 7 】

ユーザは、図 1 に示す (c) コンテンツ記録メディアである例えばメモリカード 3 1 を (b) コンテンツ記録装置 (ホスト) に装着し、(b) コンテンツ記録装置 (ホスト) を介してコンテンツサーバ 1 1 に接続して、コンテンツを受信 (ダウンロード) してメモリカード 3 1 に記録することができる。

【 0 0 3 8 】

なお、コンテンツサーバ 1 1 は、このダウンロード処理に際して、所定のシーケンスに従った処理を行い、暗号化コンテンツの他、暗号化コンテンツの復号に適用する鍵情報等コンテンツ再生に必要な情報をクライアントに提供する。さらに、コンテンツに対する利用制御情報、コンテンツ I D 他のコンテンツ管理情報を記録したトークン等のコンテンツ関連情報を提供する場合もある。

【 0 0 3 9 】

10

20

30

40

50

コンテンツサーバ 11 からのダウンロード処理の他、ユーザは、図 1 (a) に示すコンテンツ記録ディスク 12 からコンテンツをコピーして (c) コンテンツ記録メディアであるメモリカード 31 等に記録することもできる。

【 0040 】

例えば、ユーザは、メモリカード 31 を装着した (b) コンテンツ記録装置 (ホスト) に、予めコンテンツの記録された ROM ディスク等のコンテンツ記録ディスク 12 を装着してコンテンツ記録ディスク 12 の記録コンテンツをメモリカード 31 にコピーを行う。ただし、このコピー処理が無秩序に実行されると、コピーコンテンツが無制限に増加することになる。このような事態を防止するため、例えば AAC S (A d v a n c e d A c c e s s C o n t e n t S y s t e m) 規格に従った暗号化コンテンツを記録したメディアからのコンテンツコピー処理に際しては、コンテンツサーバ 11 に接続して所定のシーケンスに従った処理が必須とされている。このコピー処理は、マネージドコピー (M C : M a n a g e d C o p y) と呼ばれる。なお、AAC S はコンテンツの著作権保護のための様々な規格を規定している。

10

【 0041 】

マネージドコピー (M C : M a n a g e d C o p y) に従ったコンテンツコピーを行う場合、図 1 (b) に示すコンテンツ記録装置 (ホスト) としての記録再生装置 22 や、P C 23 はコンテンツサーバ 11 に接続し、コンテンツサーバ 11 から、コピーコンテンツに対応する利用制御情報やトークン、さらにさらに暗号化コンテンツの復号に適用する鍵情報等のコンテンツ管理情報を受信し、コピー先メディアに記録する。

20

【 0042 】

ユーザは、このように、サーバからのコンテンツのダウンロード処理、あるいは、コンテンツが記録されたディスクからのコンテンツコピー処理、これらのいずれかの形態で、ユーザの所有する図 1 (c) に示すメモリカード 31 等のコンテンツ記録メディアにコンテンツを記録して利用することができる。

【 0043 】

なお、ユーザのメディアにコンテンツを記録する装置としては、図 1 (b) コンテンツ記録装置 (ホスト) に示すように、

不特定多数のユーザが利用可能な公共スペース、例えば駅やコンビニ等に設置された共用端末 21、

30

ユーザ機器としての記録再生器 [C E (C o n s u m e r E l e c t r o n i c s) 機器] 22、P C 23、

これらの様々な機器がある。

これらはすべて (c) コンテンツ記録メディアであるメモリカード 31 を装着可能な装置である。

また、これらの (b) コンテンツ記録装置 (ホスト) は、コンテンツサーバ 11 からのダウンロード処理を実行する構成である場合は、ネットワークを介したデータ送受信処理を実行する通信部を備えていることが必要であり、コンテンツ記録ディスク 12 を利用する構成である場合は、ディスク再生可能な装置であることが必要である。

40

【 0044 】

図 1 に示すように、ユーザは、

(a) コンテンツ提供元であるコンテンツサーバ 11 からのダウンロードコンテンツ、あるいは ROM ディスク等のコンテンツ記録ディスク 12 に記録されたコンテンツを (b) コンテンツ記録装置 (ホスト) を介して、(c) コンテンツ記録メディアとしてのメモリカード 31 に記録する。

【 0045 】

このメモリカード 31 に記録されたコンテンツの利用形態について図 2 を参照して説明する。

ユーザは、コンテンツを記録したメモリカード 31 を、例えば、図 1 (b) を参照して

50

説明した (b) コンテンツ記録装置 (ホスト) としてのユーザ機器である記録再生器 (C E 機器) 22 や P C 23 等に装着してメモリカード 31 に記録されたコンテンツを読み取り、再生する。

【0046】

なお、多くの場合、これらのコンテンツは暗号化コンテンツとして記録されており、記録再生器 (C E 機器) 22 や P C 23 等の再生装置は、所定のシーケンスに従った復号処理を実行した後、コンテンツ再生を行う。

なお、メモリカード 31 に記録されたコンテンツを再生する機器は、図 1 (b) を参照して説明した (b) コンテンツ記録装置 (ホスト) に限られず、その他の再生装置 (プレーヤ) であってもよい。ただし、例えば予め規定されたシーケンスに従った暗号化コンテンツの復号処理等を実行可能な機器、すなわち予め規定された再生処理シーケンスを実行するプログラムを格納した機器であることが必要となる。なお、コンテンツ再生シーケンスの詳細については、後段で説明する。

【0047】

[2. ユーザに対する提供コンテンツとデータの従来の基本構成例について]

次に、図 3 を参照して、従来の一般的なユーザに対する提供コンテンツとデータの基本構成例について説明する。

【0048】

図 3 に示す構成は、例えば B l u - r a y (登録商標) ディスク等に記録される A A C S (A d v a n c e d A c c e s s C o n t e n t S y s t e m) 規格に従った暗号化コンテンツの基本的な構成例である。なお、前述したように A A C S はコンテンツの著作権保護のための様々な規格を規定している。A A C S 規格の代表的な暗号化構成として、コンテンツをユニット単位に区分してユニット毎に異なる暗号化鍵を適用する構成がある。このような暗号化構成を採用することで、ユニット単位のコンテンツの利用制御が可能となり、厳格で多様なコンテンツ利用制御が実現される。

【0049】

図 3 には、以下の各データを示している。

(a) 暗号化コンテンツ

(b) 暗号化コンテンツを構成する各ユニットの暗号化フォーマット

(c) ユーザに対する提供データ (従来)

【0050】

図 3 (a) 暗号化コンテンツは、例えば映画等のコンテンツであり、例えば B D (B l u - r a y (登録商標) ディスク) 等に記録されるコンテンツの構成に対応する。

図 3 (a) に示すようにコンテンツはユニット (U n i t) 単位に区分されている。

1 ユニットは、6144 バイト単位のデータから構成される。

【0051】

図 3 (b) には、ユニット単位の暗号化フォーマットを示している。

(b1) にはユニット 1 (U n i t 1)、(bn) にはユニット n (U n i t n) に対する暗号化フォーマットを示している。

ユニット 1 ~ ユニット n は、それぞれ共通の構成、すなわち、

16 バイトのシード (S E E D)、

6128 バイトのブロック (B l o c k) データ、

を有している。

【0052】

シードは暗号鍵生成用データとして用いられ、ブロックはシードを適用して生成した暗号鍵によって暗号化されるデータ領域である。

具体的には、各ユニット x (x = 1 ~ n) において、コンテンツ対応の暗号鍵であるタイトル鍵 (K t) と、各ユニットのシード (S E E D x) を利用してブロックに対する暗号鍵であるブロック鍵 (K b x) が生成され、生成したブロック鍵 (K b x) でブロック (B l o c k _ x) が暗号化される。

すなわち図に示す例では n 個のユニット $1 \sim n$ の各ユニットのブロック $1 \sim n$ は、それぞれ異なるシード $1 \sim n$ を用いて生成された異なるブロック鍵 ($Kb_1 \sim Kb_n$) によって暗号化されることになる。

図3(c1) 暗号化コンテンツに示すような構成を持つ暗号化コンテンツである。

【0053】

なお、ブロック鍵 (Kb_x) は、例えば、以下の演算処理によって生成される。

$$Kb_x = (AES_E(Kt, SEED_x)) (XOR) (SEED_x)$$

上記式において、

$AES_E(Kt, SEED_x)$ は、タイトル鍵によるシード x ($SEED_x$) の暗号化処理 ($AES_Encryption$)、

(XOR) は、排他論理和演算、
を示している。

すなわち、各ユニットにおけるブロック鍵は、そのユニット x のシード ($SEED_x$) をタイトル鍵 (Kt) で暗号化したデータ ($AES_E(Kt, SEED_x)$) と、シード ($SEED_x$) との排他論理和 (XOR) 演算結果として算出される。

【0054】

このように生成されたユニット対応のブロック鍵 (Kb_x) を利用して各ユニットのブロック (ブロック x) の暗号化がなされる。

【0055】

このようにユニット単位で異なるブロック鍵を適用した暗号化ブロックを持つ複数ユニットからなる暗号化コンテンツがディスク、あるいはサーバを介してユーザに提供される。

図3(c) が、ユーザに対する提供データの例を示している。ユーザに提供されるデータには、以下のデータが含まれる。

(c1) 暗号化コンテンツ

(c2) タイトル鍵 (Kt)

【0056】

(c1) 暗号化コンテンツは、上述した説明に従って生成される暗号化コンテンツであり、ユニット単位で、シードとタイトル鍵で生成されブロック鍵を適用した暗号化ブロックを連結したデータである。

(c2) タイトル鍵 (Kt) は、コンテンツ対応のタイトル鍵 (Kt) である。

【0057】

これらの

(c1) 暗号化コンテンツ

(c2) タイトル鍵 (Kt)

が、ディスクなどに記録され、あるいはサーバからユーザに提供されるというのがこれまでの一般的なコンテンツの提供形態である。

【0058】

ユーザは、暗号化コンテンツの復号処理を行う場合は、各ユニット単位で、ブロック鍵を生成して生成したブロック鍵を利用して各ユニットのブロックの復号を実行する。すなわち、前述のブロック鍵の生成式、

$$Kb_x = (AES_E(Kt, SEED_x)) (XOR) (SEED_x)$$

上記式を適用して、タイトル鍵 (Kt) と各ブロックのシードデータ ($SEED_x$) を利用して、各ユニット x のブロック鍵 x (Kb_x) を生成して、ユニット単位でブロックの復号を実行してコンテンツ再生を実行する。

なおシードデータは暗号化されていない平文データとしてユーザに提供されることになる。

【0059】

しかし、このように、ユーザに対して、

(c1) 暗号化コンテンツ

10

20

30

40

50

(c 2) タイトル鍵 (K t)

を提供した場合、

その後、ユーザがタイトル鍵 (K t) を漏洩してしまうと、例えば不正なコピーコンテンツを持つユーザがコピーコンテンツを復号することが可能となり、コンテンツの利用制御が不可能になる。

特に、昨今は個人がネットワーク上で様々な情報を公開しており、このような情報の 1 つとしてタイトル鍵を公開してしまうと、即座にそのタイトル鍵は誰でも利用可能な状態になってしまう。このような場合、コンテンツの利用制御は不可能となる。

本発明は、このような事態を防止するため、ユーザに提供するデータの構成を変更した。

10

【 0 0 6 0 】

[3 . コンテンツ記録メディアとしてのメモリカードの構成例について]

次に、コンテンツの記録先として利用されるフラッシュメモリ等によって構成されるメモリカードの構成例について説明する。

【 0 0 6 1 】

メモリカード 1 0 0 の記憶領域の具体的構成例を図 4 に示す。

メモリカード 1 0 0 の記憶領域は、図 4 に示すように、

(a) 保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) 1 0 1 、

(b) 非保護領域 (U s e r A r e a) 1 0 2 、

これら 2 つの領域によって構成される。

20

【 0 0 6 2 】

(b) 非保護領域 (U s e r A r e a) 1 0 2 はユーザの利用する記録再生装置によって、自由にアクセス可能な領域であり、コンテンツや一般のコンテンツ管理データ等が記録される。ユーザによって自由にデータの書き込みや読み取りを行うことが可能な領域である。

【 0 0 6 3 】

一方、(a) 保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) 1 0 1 は、自由なアクセスが許容されない領域である。

例えば、ユーザの利用する記録再生装置、再生装置、あるいはネットワークを介して接続されるサーバ等によってデータの書き込みあるいは読み取りを行おうとする場合、メモリカード 1 0 0 に予め格納されたプログラムに従って、各装置に応じて読み取り (R e a d) または書き込み (W r i t e) の可否が決定される。

30

【 0 0 6 4 】

メモリカード 1 0 0 は、予め格納されたプログラムを実行するためのデータ処理部や認証処理を実行する認証処理部を備えており、メモリカード 1 0 0 は、まず、メモリカード 1 0 0 に対してデータの書き込みまたは読み取りを実行しようとする装置との認証処理を行う。

【 0 0 6 5 】

この認証処理の段階で、相手装置、すなわちアクセス要求装置から公開鍵証明書等の装置証明書 (たとえばサーバ証明書 (S e r v e r C e r t)) を受信し、その証明書に記載された情報を用いて、保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) 1 0 1 の各区分領域のアクセスが許容されるか否かを判定する。この判定処理は、図 4 に示す保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) 1 0 1 内の区分領域 (図に示す領域 # 0 , # 1 , # 2 . . .) 単位で判定処理が行われ、許可された区分領域で許可された処理のみが実行される。

40

【 0 0 6 6 】

メモリカードに対するデータ書き込みを実行する装置であるサーバのサーバ証明書のデータ例を図 5 に示す。図 5 は、認証局がサーバに提供するサーバ証明書 (S e r v e r C e r t i f i c a t e) のデータ構成例を示す図である。

サーバ証明書 (S e r v e r C e r t i f i c a t e) は、認証局がコンテンツ提供処理を認めたサーバに対して発行するサーバの証明書であり、サーバ公開鍵等を格納した

50

証明書である。サーバ証明書 (Server Certificate) は、認証局秘密鍵によって署名が設定され、改ざんの防止されたデータとして構成される。

【0067】

サーバ証明書 (Server Certificate) には、図5に示すように、以下のデータが含まれる。

(1) タイプ情報

(2) サーバID

(3) サーバ公開鍵 (Server Public Key)

(4) メディアに対する読み取り / 書き込み制限情報 (PAD Read / PADWrite)

10

(5) その他の情報

(6) 署名 (Signature)

【0068】

以下、上記(1)～(6)の各データについて説明する。

(1) タイプ情報

タイプ情報は、証明書のタイプやコンテンツサーバのタイプを示す情報であり、例えば本証明書がサーバ証明書であることを示すデータや、サーバの種類、例えば音楽コンテンツの提供サーバであるとか、映画コンテンツの提供サーバであるといったサーバの種類などを示す情報が記録される。

【0069】

20

(2) サーバID

サーバIDはサーバ識別情報としてのサーバIDを記録する領域である。

(3) サーバ公開鍵 (Server Public Key)

サーバ公開鍵 (Server Public Key) はサーバの公開鍵である。サーバに提供されるサーバ秘密鍵とともに公開鍵暗号方式に従った鍵ペアを構成する。

【0070】

(4) メディアに対する読み取り / 書き込み制限情報 (PAD Read / PADWrite)

メディアに対する読み取り / 書き込み制限情報 (PAD Read / PADWrite) は、コンテンツを記録するメディア、例えば図4に示すメモリカード100の記憶領域中に設定される保護領域 (PDA: Protected Area) 101内のデータ読み取り (Read) や、書き込み (Write) が許可された区分領域についての情報が記録される。

30

【0071】

メモリカードは、例えばサーバから認証処理の段階で受領する図5に示すサーバ証明書のこの記録フィールドを参照して、例えば、図4に示す保護領域 (Protected Area) 101内の区分領域 (図に示す領域 #0, #1, #2...) 単位で書き込み、読み取りの許可判定処理を行い、許可された区分領域で許可された処理のみの実行を許可する。

【0072】

40

図5に示すように、サーバ証明書 (Server Cert) には、上述したデータの他、[(5) その他の情報] が記録され、さらに、(1)～(5)の各データに対して認証局の秘密鍵によって生成された(6)署名 (Signature) が記録される。この署名により改ざんの防止構成が実現される。

サーバ証明書 (Server Cert) を利用する場合は、署名検証を実行して、サーバ証明書 (Server Cert) の正当性を確認した上で利用が行われる。なお、署名検証は、認証局の公開鍵を利用して実行される。

【0073】

メモリカードの保護領域に対するアクセス要求を行うサーバ以外の装置、例えば記録装置、再生装置等もホスト公開鍵を格納し、図5(4)に示すメディアに対する読み取り /

50

書き込み制限情報 (P A D R e a d / P A D W r i t e) を記録したホスト証明書を持し、このホスト証明書をメモリカードに提示する。

【 0 0 7 4 】

メモリカードはアクセス要求を行う装置から提示された証明書の署名検証を行い、証明書の正当性を確認した上で、証明書内の読み取り / 書き込み制限情報 (P A D R e a d / P A D W r i t e) の記録を参照して図 4 に示す保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) 1 0 1 内の区分領域 (図に示す領域 # 0 , # 1 , # 2 . . .) 単位で書き込み、読み取りの許可判定処理を行い、許可された区分領域で許可された処理のみの実行を許容する。

【 0 0 7 5 】

上述したように、メディアに対する読み取り / 書き込み制限情報 (P A D R e a d / P A D W r i t e) は、例えば、アクセスしようとする装置、例えばコンテンツサーバ、あるいは記録再生装置 (ホスト) 単位で設定される。これらの情報は各装置対応のサーバ証明書 (S e r v e r C e r t) や、ホスト証明書 (H o s t C e r t) に記録される。

【 0 0 7 6 】

メモリカード 1 0 0 は、メモリカード 1 0 0 に予め格納された規定のプログラムに従って、サーバ証明書 (S e r v e r C e r t) や、ホスト証明書 (H o s t C e r t) の記録データを検証して、アクセス許可のなされた領域についてのみアクセスを許容する処理を行う。

【 0 0 7 7 】

図 6 を参照して、メモリカードに対するアクセス要求装置がサーバである場合と、記録再生装置等のホスト機器である場合のアクセス制限の設定例について説明する。

【 0 0 7 8 】

図 6 には、左から、メモリカードに対するアクセス要求装置であるサーバ 1 2 0 、ホスト機器 1 4 0 、メモリカード 1 0 0 を示している。

サーバ 1 2 0 は、例えばコンテンツの提供処理や、コンテンツ復号に適用する暗号鍵の書き込み処理を実行するサーバである。

ホスト機器 1 4 0 は、メモリカード 1 0 0 に格納されたコンテンツの再生処理を行う装置であり、コンテンツの復号処理のために、メモリカードに記録された暗号鍵を取得する必要がある機器である。

【 0 0 7 9 】

メモリカード 1 0 0 は、保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) 1 0 1 と、非保護領域 (U s e r A r e a) 1 0 2 を有し、暗号化コンテンツ等は非保護領域 (U s e r A r e a) 1 0 2 に記録される。

暗号化コンテンツの復号に適用する暗号鍵は保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) 1 0 1 に記録される。なお、保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) 1 0 1 に記録される暗号鍵には例えばコンテンツ記録処理ごとに異なる個別鍵 (K i n d) が含まれる。個別鍵 (K i n d) の利用処理については後段で詳細に説明する。

【 0 0 8 0 】

先に図 4 を参照して説明したように、保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) 1 0 1 は、複数の領域に区分されている。

図 6 に示す例では、

区分領域 # 0 (P r o t e c t e d A r e a # 0) 1 1 1 、

区分領域 # 1 (P r o t e c t e d A r e a # 1) 1 1 2 、

これらの 2 つの区分領域を持つ例を示している。

【 0 0 8 1 】

メモリカード 1 0 0 はアクセス要求装置との認証処理の段階で、相手装置、すなわちアクセス要求装置から公開鍵証明書等の装置証明書 (たとえばサーバ証明書 (S e r v e r C e r t)) を受信し、その証明書に記載された情報を用いて、保護領域 (P r o t e

10

20

30

40

50

cted Area) 101の各区分領域のアクセスが許容されるか否かを判定する。この判定処理の結果、許可された区分領域で許可された処理のみが実行される。

【0082】

例えば、サーバのサーバ証明書 (Server Certificate) に記録される書き込み許容領域情報 (PAD Write) は、区分領域 # 1 (Protected Area # 1) 112 に対する書き込み (Write) 許可が設定された証明書として構成される。すなわち、図に示すように、

読み取り (Read) 許容領域 : # 1

書き込み (Write) 許容領域 : # 1

このような設定で構成される。

10

なお、図に示す例では、書き込み (Write) の許容された区分領域に対しては、読み取り (Read) についても許容された設定として示している。

【0083】

また、例えば区分領域 # 1 (Protected Area # 1) 112 に記録された暗号鍵を読み取ってコンテンツ再生を実行する再生装置であるホスト機器 140 の保持するホスト証明書 (Host Certificate) は、区分領域 # 1 (Protected Area # 1) 112 に対する読み取り (Read) 許可のみが設定された証明書、すなわち、図に示すように、

読み取り (Read) 許容領域 : # 0, 1

書き込み (Write) 許容領域 : # 0

このような設定で構成される。

20

【0084】

ホスト証明書 (Host Certificate) には、区分領域 # 1 (Protected Area # 1) 112 に対する書き込み (Write) 許可は設定されない。

ただし、コンテンツ削除時に、削除コンテンツに対応する暗号鍵の削除が可能な設定とするため、削除処理については許可する設定としてもよい。

【0085】

このように、メモ리카ードのデータ処理部は、アクセス要求装置からの保護領域 (Protected Area) 101 に対するデータ書き込みとデータ読み取りについて、装置証明書に基づいて許可するか否かを判定する。

30

【0086】

[4 . 本発明に従ったユーザへの提供データおよびコンテンツの記録再生処理例について]

図 6 以下を参照して本発明の一実施例に従ったユーザに対する提供データおよび記録再生処理例について説明する。

【0087】

図 6 には、左から、

(1) コンテンツ提供処理を実行するサーバ 150、

(2) コンテンツを受信しメディアに対する記録処理を実行する記録装置 160、

(3) コンテンツ記録用のメモ리카ード等の記録メディア 170

(4) コンテンツを記録したディスク 180

これらを示している。

40

記録メディア 170 は、図 4 を参照して説明したメモ리카ード 100 に対応し、機器に応じたアクセス制限のなされる保護領域 (Protected Area) 171 と、アクセス制限のない非保護領域 (User Area) 172 を有する。

【0088】

図 6 に示す例は、以下の 2 つの処理例を併せて示している。

(a) サーバ 150 から提供されたコンテンツを記録装置 160 が受信して記録メディア 170 に記録する処理、

(b) ディスク 180 に記録されたコンテンツを記録装置 160 が読み取って記録メデ

50

ィア 170 に記録する処理、

これら 2 つの処理例を示している。

(a) , (b) いずれの処理においても、記録装置 160 は、サーバ 150 と通信を実行して、個別鍵 151 を取得し、記録メディア 170 の保護領域 (Protected Area) に記録する処理を行う。

【 0089 】

なお、個別鍵 151 は、記録メディア 170 に対する新たなコンテンツの記録処理ごとにサーバ 150 が生成する鍵である。例えばサーバ 150 は、乱数生成処理によって逐次異なる個別鍵 (Kind) を生成して送信し、記録メディア 170 の保護領域 (Protected Area) に記録する処理を行う。

10

【 0090 】

(a) サーバ 150 から提供されたコンテンツを記録装置 160 が受信して記録メディア 170 に記録する処理においては、図 6 に示すステップ S 11、S 12、S 13 a、S 14、S 15 の順番で処理が行われる。

(b) ディスク 180 に記録されたコンテンツを記録装置 160 が読み取って記録メディア 170 に記録する処理においては、図 6 に示すステップ S 11、S 12、S 13 b、S 14、S 15 の順番で処理が行われる。

【 0091 】

まず、(a) サーバ 150 から提供されたコンテンツを記録装置 160 が受信して記録メディア 170 に記録する処理について説明する。

20

【 0092 】

ステップ S 11 において、サーバ 150 は、個別鍵 (Kind) 151 を記録メディア 170 の保護領域 (Protected Area) 171 に記録する処理を行う。

この処理の開始前に、サーバ 150 と、記録メディア 170 は相互認証を実行する。この認証処理の段階で、記録メディア 170 はアクセス要求装置としてのサーバ 150 から公開鍵証明書等の装置証明書 (たとえばサーバ証明書 (Server Cert)) を受信し、その証明書に記載された情報を用いて、保護領域 (Protected Area) 171 の各区分領域のアクセスが許容されるか否かを判定する。この判定処理は、図 4、図 6 を参照して説明したように保護領域 (Protected Area) 内の区分領域 (図に示す領域 # 0 , # 1 , # 2 . . .) 単位で判定処理が行われ、許可された区分領域で許可された処理のみが許容される。

30

【 0093 】

サーバ 150 は、記録メディア 170 の許容を条件として、個別鍵 (Kind) 151 を記録メディア 170 の保護領域 (Protected Area) 171 に記録する処理を行う。

保護領域 (Protected Area) 171 に記録された結果が、図 6 に示す個別鍵 (Kind) 173 である。

【 0094 】

次に、ステップ S 12 において、記録装置 160 は、記録メディア 170 の保護領域 (Protected Area) 171 に記録された個別鍵 (Kind) 173 を読み出す。

40

【 0095 】

なお、この読み出し処理の前に、記録装置 160 と、記録メディア 170 は相互認証を実行する。この認証処理の段階で、記録メディア 170 はアクセス要求装置としての記録装置 160 から公開鍵証明書等の装置証明書 (たとえばホスト証明書 (Host Cert)) を受信し、その証明書に記載された情報を用いて、保護領域 (Protected Area) 171 の各区分領域のアクセスが許容されるか否かを判定する。この判定処理は、図 4、図 6 を参照して説明したように保護領域 (Protected Area) 内の区分領域 (図に示す領域 # 0 , # 1 , # 2 . . .) 単位で判定処理が行われ、許可された区分領域で許可された処理のみが許容される。

50

【0096】

記録装置160は、記録メディア170の許容を条件として、個別鍵(Kind)173を記録メディア170の保護領域(Protected Area)171から読み出す処理を行う。

【0097】

次に、ステップS13aにおいて、記録装置160は、サーバ150からコンテンツ152を受信する。なお、このコンテンツは、暗号化されていない平文コンテンツ、あるいはコンテンツ対応のタイトル鍵等によって暗号化された暗号化コンテンツ、すなわち、先に図3(c1)を参照して説明した暗号化コンテンツのいずれかの態様である。

【0098】

なお、サーバ150は、タイトル鍵によって暗号化された暗号化コンテンツを提供する場合は、タイトル鍵を記録メディア170に暗号化して記録する。さらに前述の個別鍵の記録メディアに対する記録処理と同様、タイトル鍵の暗号鍵であるバインド鍵を記録メディア170の保護領域171に記録する処理を実行する。なお、この具体的な処理例については後段で説明する。

【0099】

なお、サーバ150と記録装置160の間でもデータの送受信前に相互認証処理が行われ、認証処理においてセッション鍵の共有を行い、送受信データは必要に応じてセッション鍵で暗号化されて転送される。平文コンテンツを送受信する場合は、サーバ150は、このセッション鍵で暗号化して記録装置160に送信する。記録装置160は、セッション鍵で暗号化されたデータを受信した場合は、共有するセッション鍵で復号して次のステップに進む。

【0100】

ステップS14は、記録装置160において実行するコンテンツの暗号化処理である。このコンテンツ暗号化処理は、ステップS12において記録メディア170の保護領域(Protected Area)171から読み出した個別鍵(Kind)173による暗号化処理である。

【0101】

なお、サーバから受信したコンテンツが平文コンテンツである場合は、個別鍵で暗号化した暗号化コンテンツを生成する。

一方、サーバから受信したコンテンツがタイトル鍵等によって暗号化された暗号化コンテンツ(例えば図3(c1)に示す暗号化コンテンツ)である場合は、この暗号化コンテンツをさらに個別鍵で再暗号化した暗号化コンテンツを生成する。

【0102】

ステップS14において記録装置160が実行するコンテンツの暗号化処理は、サーバ150から受信したコンテンツの全体を個別鍵(Kind)を用いて暗号化する設定としてもよいし、その一部のみを個別鍵を適用して暗号化する構成としてもよい。

この一部の暗号化処理例について図8、図9を参照して説明する。

【0103】

図8は、サーバから受信したコンテンツが平文コンテンツである場合の処理例である。図8には、

(a)サーバからの受信コンテンツ(平文コンテンツ)

(b)記録装置の生成した暗号化コンテンツ(一部ユニットのみ個別鍵で暗号化した暗号化コンテンツ)

これらのコンテンツ例を示している。

記録装置160は、このようにサーバからの受信コンテンツの一部のみを個別鍵を適用して暗号化する構成としてもよい。

【0104】

ただし、このように一部のみを個別鍵(Kind)で選択的に暗号化した場合は、暗号化部分(例えばユニット識別子)を暗号化コンテンツに対応する暗号化領域識別情報とし

10

20

30

40

50

て作成し、暗号化コンテンツとともに記録メディアに記録する。

再生時には、この暗号化領域識別情報を参照して復号処理を実行する。

【0105】

図9は、サーバから受信したコンテンツがタイトル鍵とシードを用いて生成したブロック鍵で暗号化した暗号化コンテンツである場合の処理例である。図9には、

(a)サーバからの受信コンテンツ(タイトル鍵(K_t)を適用した暗号化コンテンツ)

(b)記録装置の生成した暗号化コンテンツ(一部ユニットのみ個別鍵で再暗号化した暗号化コンテンツ)

これらのコンテンツ例を示している。

10

記録装置160は、このようにサーバからの受信コンテンツの一部のみを個別鍵を適用して暗号化する構成としてもよい。

【0106】

この図9の設定でも、暗号化部分(例えばユニット識別子)を暗号化コンテンツに対応する暗号化領域識別情報として作成し、暗号化コンテンツとともに記録メディアに記録する。再生時には、この暗号化領域識別情報を参照して復号処理を実行する。

【0107】

次に、ステップS15において、記録装置160は、生成した暗号化コンテンツを記録メディア170の非保護領域(User area)172に記録する。図に示す暗号化コンテンツ174が記録されることになる。

20

【0108】

この処理においては、サーバ150は、個別鍵のみを、コンテンツ提供処理ごとに逐次生成して送信することになるが、提供するコンテンツについては、すべての記録装置に対して共通のコンテンツとして提供することが可能となる。従って、サーバの処理負担は大きく増大することはない。

なお、サーバ150は、生成し送信した個別鍵の情報を個別鍵やコンテンツを提供した装置情報(クライアント情報)やユーザ情報に対応付けて記録した管理情報を生成して記憶部に格納する。

【0109】

例えば個別鍵が漏洩した場合には、管理情報に基づいて、個別鍵や個別鍵に併せてコンテンツを配信した装置(クライアント)やユーザを特定し、流出元を追及することができる。なお、管理情報の詳細については後段で説明する。

30

【0110】

次に、(b)ディスク180に記録されたコンテンツを記録装置160が読み取って記録メディア170に記録する処理について説明する。

この処理は、ディスク180に記録されたコンテンツをサーバ管理の下で他の記録メディアに記録する処理であり、マネージドコピー(MC:Managed Copy)とよばれる処理である。

【0111】

ステップS11~S12の処理は、サーバ150からのコンテンツダウンロード処理の実行時と同様の処理が行われる。

40

すなわち、ステップS11において、サーバ150は、個別鍵(Kind)151を記録メディア170の保護領域(Protected Area)171に記録する処理を行う。

なおこのステップS11の処理以前に、記録装置160は、ディスク180からコピーするコンテンツの情報、例えばディスクIDやコンテンツIDをサーバ150に送信する。サーバ150はこれらの情報に基づいてコピーを許容するか否かを判定し、許容する場合に、個別鍵の送信、記録処理を実行する。

【0112】

なお、個別鍵の記録処理の開始前に、サーバ150と、記録メディア170は相互認証

50

を実行する。この認証処理の段階で、記録メディア170はアクセス要求装置としてのサーバ150から公開鍵証明書等の装置証明書（たとえばサーバ証明書（Server Cert））を受信し、その証明書に記載された情報を用いて、保護領域（Protected Area）171の各区分領域のアクセスが許容されるか否かを判定する。この判定処理は、図4、図6を参照して説明したように保護領域（Protected Area）内の区分領域（図に示す領域#0, #1, #2・・・）単位で判定処理が行われ、許可された区分領域で許可された処理のみが許容される。

【0113】

サーバ150は、記録メディア170の許容を条件として、個別鍵（Kind）151を記録メディア170の保護領域（Protected Area）171に記録する処理を行う。

10

保護領域（Protected Area）171に記録された結果が、図6に示す個別鍵（Kind）173である。

【0114】

次に、ステップS12において、記録装置160は、記録メディア170の保護領域（Protected Area）171に記録された個別鍵（Kind）173を読み出す。

【0115】

なお、この読み出し処理の前に、記録装置160と、記録メディア170は相互認証を実行する。この認証処理の段階で、記録メディア170はアクセス要求装置としての記録装置160から公開鍵証明書等の装置証明書（たとえばホスト証明書（Host Cert））を受信し、その証明書に記載された情報を用いて、保護領域（Protected Area）171の各区分領域のアクセスが許容されるか否かを判定する。この判定処理は、図4、図6を参照して説明したように保護領域（Protected Area）内の区分領域（図に示す領域#0, #1, #2・・・）単位で判定処理が行われ、許可された区分領域で許可された処理のみが許容される。

20

【0116】

記録装置160は、記録メディア170の許容を条件として、個別鍵（Kind）173を記録メディア170の保護領域（Protected Area）171から読み出す処理を行う。

30

【0117】

次に、ステップS13bにおいて、記録装置160は、ディスク180からコンテンツ181を読み取る。なお、このコンテンツは、暗号化されていない平文コンテンツ、あるいはコンテンツ対応のタイトル鍵等によって暗号化された暗号化コンテンツ、すなわち、先に図3（c1）を参照して説明した暗号化コンテンツのいずれかの態様である。

【0118】

なお、タイトル鍵によって暗号化された暗号化コンテンツの処理を行う場合は、タイトル鍵をサーバ150から受信、またはディスク180から読み出して記録メディア170に記録する処理を実行する。

【0119】

40

ステップS14は、記録装置160において実行するコンテンツの暗号化処理である。このコンテンツ暗号化処理は、ステップS12において記録メディア170の保護領域（Protected Area）171から読み出した個別鍵（Kind）173による暗号化処理である。

なお、ディスク180から読み取ったコンテンツが平文コンテンツである場合は、個別鍵でのみ暗号化した暗号化コンテンツを生成する。

【0120】

一方、ディスク180から読み取ったコンテンツがタイトル鍵等によって暗号化された暗号化コンテンツ（例えば図3（c1）に示す暗号化コンテンツ）である場合は、この暗号化コンテンツをさらに個別鍵で再暗号化した暗号化コンテンツを生成する。

50

【 0 1 2 1 】

なお、ステップ S 1 4 において記録装置 1 6 0 が実行するコンテンツの暗号化処理は、先に図 8、図 9 を参照して説明したようにコンテンツの全体を個別鍵 (K i n d) を用いて暗号化する設定としてもよいし、その一部のみを個別鍵を適用して暗号化する構成としてもよい。

【 0 1 2 2 】

次に、ステップ S 1 5 において、記録装置 1 6 0 は、生成した暗号化コンテンツを記録メディア 1 7 0 の非保護領域 (U s e r a r e a) 1 7 2 に記録する。図に示す暗号化コンテンツ 1 7 4 が記録されることになる。

【 0 1 2 3 】

この処理においては、サーバ 1 5 0 は、個別鍵のみを、コンテンツコピー処理ごとに逐次生成して送信する。

なお、サーバ 1 5 0 は、生成し送信した個別鍵の情報を個別鍵を提供した装置情報 (クライアント情報) やユーザ情報に対応付けて記録した管理情報を生成して記憶部に格納する。

【 0 1 2 4 】

例えば個別鍵が漏洩した場合には、管理情報に基づいて、個別鍵や個別鍵に併せてコンテンツを配信した装置 (クライアント) やユーザを特定し、流出元を追及することができる。なお、管理情報の詳細については後段で説明する。

【 0 1 2 5 】

次に、図 1 0 を参照して、記録メディア 1 7 0 に記録したコンテンツの復号再生処理について説明する。

図 1 0 には、

記録メディア 1 7 0

再生装置 1 9 0、

これらを示している。

【 0 1 2 6 】

記録メディア 1 7 0 は、図 7 に示す記録メディア 1 7 0 であり、図 7 を参照して説明したシーケンス (ステップ S 1 1 ~ S 1 5) に従って、サーバ 1 5 0 から取得した個別鍵 1 7 3 と、サーバ 1 5 0 からのダウンロードコンテンツ、またはディスク 1 8 0 からのコピーコンテンツを個別鍵で暗号化した暗号化コンテンツ 1 7 4 を記録したメディアである。

再生装置 1 9 0 は、ユーザの P C や再生機器等の再生装置である。

【 0 1 2 7 】

再生処理は、図 1 0 に示すステップ S 2 1 ~ S 2 3 の順で実行される。

まず、ステップ S 2 1 において、再生装置 1 9 0 は、記録メディア 1 7 0 の保護領域 1 7 1 から個別鍵 (K i n d) 1 7 3 を読み出す。

【 0 1 2 8 】

なお、この読み出し処理の前に、再生装置 1 9 0 と、記録メディア 1 7 0 は相互認証を実行する。この認証処理の段階で、記録メディア 1 7 0 はアクセス要求装置としての再生装置 1 9 0 から公開鍵証明書等の装置証明書 (たとえばホスト証明書 (H o s t C e r t)) を受信し、その証明書に記載された情報を用いて、保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) 1 7 1 の各区分領域のアクセスが許容されるか否かを判定する。この判定処理は、図 4、図 6 を参照して説明したように保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) 内の区分領域 (図に示す領域 # 0 , # 1 , # 2 . . .) 単位で判定処理が行われ、許可された区分領域で許可された処理のみが許容される。

【 0 1 2 9 】

再生装置 1 9 0 は、記録メディア 1 7 0 の許容を条件として、個別鍵 (K i n d) 1 7 3 を記録メディア 1 7 0 の保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) 1 7 1 から読み出す処理を行う。

【 0 1 3 0 】

10

20

30

40

50

次に、ステップ S 2 2 において、再生装置 1 9 0 は、記録メディア 1 7 0 の非保護領域 1 7 2 から個別鍵 (K i n d) で暗号化された暗号化コンテンツ 1 7 4 を読み出す。

【 0 1 3 1 】

次に、ステップ S 2 3 において、再生装置 1 9 0 は、記録メディア 1 7 0 の非保護領域 1 7 2 から読み出した個別鍵 (K i n d) を適用して暗号化コンテンツ 1 7 4 の復号処理を実行して、コンテンツ 1 9 1 を再生する。

なお、個別鍵による復号結果が、平文コンテンツではなくタイトル鍵とうによって暗号化されたコンテンツ (図 3 (c 1) に示す暗号化コンテンツ) である場合は、さらにタイトル鍵を利用した復号処理を実行してコンテンツの復号を行ってコンテンツ 1 9 1 を再生する。

10

【 0 1 3 2 】

本発明において、サーバは、コンテンツの提供処理単位、あるいはコンテンツのディスクからのコピー処理単位で異なる個別鍵 (K i n d) を生成し、生成した個別鍵 (K i n d) を記録メディアに提供する。

【 0 1 3 3 】

図 1 1 にサーバから各クライアントに提供するデータの概念図を示す。

図 1 1 に示すように、コンテンツのダウンロード処理に際しては、

サーバ 1 5 0 は、例えば同じタイトルのコンテンツを提供するクライアント 1 , 2 に対して、

(a) コンテンツ (平文または暗号化コンテンツ)

を各クライアントに共通するデータとして提供する。

なお、コンテンツをタイトル鍵を用いた暗号化コンテンツとして提供する場合、

(b) タイトル鍵 (K t)

も、共通データとして各クライアントに提供する。

サーバ 1 5 0 は、各クライアント単位で異なるデータとして、

(c) 個別鍵 (K i n d)

を提供する。

20

【 0 1 3 4 】

コンテンツをディスクからコピーして記録する処理に際しては、

サーバ 1 5 0 は、例えば同じタイトルのコンテンツのコピーを行うクライアント 1 , 2 に対して、各クライアント単位で異なるデータとして、

30

(a) 個別鍵 (K i n d)

のみを提供する。

ただし、コンテンツが、タイトル鍵を用いた暗号化コンテンツとしてコピーされる場合は、

(b) タイトル鍵 (K t)

を、共通データとして各クライアントに提供する。

【 0 1 3 5 】

クライアント 1 , 2 ・ ・ の記録メディアには、例えばタイトル鍵で暗号化されたコンテンツのダウンロードまたはコピー処理が実行される場合でも、個別鍵によって暗号化された異なる暗号化コンテンツが記録される。

40

従って、例えばタイトル鍵が漏洩し、不特定多数のユーザによって利用可能な状況となっても、個別鍵は、クライアント単位 (配信コンテンツ単位) で異なるデータであり、これらの個別データが不特定多数が利用可能な状況にならない限り、コンテンツの不正利用が広がることはない。

【 0 1 3 6 】

また、個別鍵はサーバによって、配信先情報とともに管理されるので、万が一、不正に広まった個別鍵や暗号化シードが発見された場合は、その個別鍵の配送先を特定することが可能となる。

図 1 2 にサーバの記憶手段に保持される管理情報のデータ構成例を示す。

50

図 1 2 に示すように、管理情報には、
配信コンテンツに対応する固有 I D、
配信コンテンツ情報、
個別鍵 (K i n d) 情報

配信先情報、
配信ユーザ情報、
配信日時情報、

例えばこれらの情報が含まれる。

タイトル鍵で暗号化されたコンテンツのダウンロードまたはコピー処理が実行される場合には、タイトル鍵 (K t) 情報も登録される。

10

【 0 1 3 7 】

なお、配信先情報としては、図 7 を参照して説明した記録装置 1 6 0 と、記録メディア 1 7 0 を個別に登録する設定としてもよい。あるいはいずれかのみを登録する設定としてもよい。

個別鍵 (K i n d) 情報は、全てのエントリに対して異なるデータが記録される。なお、配信先のユーザが同じ場合には、同じ個別鍵を利用する構成としてもよい。この場合、個別鍵は配信処理単位ではなく配信先ユーザ単位で異なる鍵として設定されることになる。

この場合でも、不正なデータ流出があった場合には個別鍵の照合によって流出元としてのユーザの特定は可能となる。

20

なお、図 1 2 に示す管理情報の例は一例であり、これらの情報の全てが必須ではなく、また、これらの情報以外の情報を管理情報として保持してもよい。

【 0 1 3 8 】

このように、本発明の構成では、コンテンツ配信、あるいはコンテンツコピー処理管理を行うサーバが、コンテンツ記録先としての記録メディアの保護領域にコンテンツの暗号鍵として適用される個別鍵 (K i n d) を記録する処理を行う構成とした、

この個別鍵 (K i n d) は、新たなコンテンツのダウンロード処理またはコンテンツのコピー処理ごとにサーバが異なる鍵として生成して提供するものであり、個別鍵情報は、提供先情報とともに管理情報としてサーバにおいて記録、管理される。

【 0 1 3 9 】

30

これらの処理により、例えばコンテンツ対応のタイトル鍵が漏洩してもタイトル鍵のみではコンテンツ復号ができずコンテンツの不正利用が防止される。また、個別鍵が漏洩した場合は管理情報に基づいて配信先を特定可能であり、個別鍵の漏洩元を追求することが可能となる。

【 0 1 4 0 】

[5 . サーバとクライアントにおいて実行する処理の処理シーケンスについて]

次に図 1 3 以下のフローチャートを参照してサーバとクライアントにおいて実行する処理の処理シーケンスについて説明する。

【 0 1 4 1 】

(5 - 1) サーバにおけるデータ処理シーケンス

40

まず、図 1 3 に示すフローチャートを参照してサーバにおけるコンテンツのクライアントに対する提供処理シーケンスについて説明する。

図 1 3 に示す処理はサーバのデータ処理部の制御の下に実行される処理である。

【 0 1 4 2 】

ステップ S 1 2 1 において、個別鍵 (K i n d) を生成する。この個別鍵生成処理は、例えば乱数生成処理によって実行される。

【 0 1 4 3 】

次にステップ S 1 2 3 において、個別鍵を記録メディアに送信し、記録処理を行う。なお、サーバは、個別鍵 (K i n d) を記録メディアの保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) 1 7 1 に記録する処理を行う。

50

【 0 1 4 4 】

なお、この処理の開始前に、サーバと記録メディアは相互認証を実行する。この認証処理の段階で、記録メディアはアクセス要求装置としてのサーバから公開鍵証明書等の装置証明書（たとえばサーバ証明書（Server Cert））を受信し、その証明書に記載された情報を用いて、保護領域（Protected Area）の各区分領域のアクセスが許容されるか否かを判定する。この判定処理は、図4、図6を参照して説明したように保護領域（Protected Area）内の区分領域（図に示す領域#0，#1，#2・・・）単位で判定処理が行われ、許可された区分領域で許可された処理のみが許可される。

サーバは、記録メディアの許容を条件として、個別鍵（Kind）を記録メディアの保護領域（Protected Area）に記録する処理を行う。

10

【 0 1 4 5 】

次に、ステップS124において、コンテンツの生成または取得を行う。このコンテンツは、暗号化のなされていない平文コンテンツ、または、タイトル鍵等を適用して暗号化された暗号化コンテンツ、すなわち、図3（c）に示す暗号化コンテンツである。図3（c）に示す暗号化コンテンツである場合は、ユニット単位のブロックデータがユニットのシードとタイトル鍵で生成されたブロック鍵（Kb）を適用して暗号化されたコンテンツである。

【 0 1 4 6 】

次に、ステップS125において、ステップS124で生成または取得したコンテンツを記録装置に送信する。なお、例えば提供コンテンツが平文コンテンツである場合は、サーバと記録装置間で実行した認証処理において生成したセッション鍵で暗号化を行って送信することが好ましい。

20

【 0 1 4 7 】

最後に、ステップS126において、個別鍵（Kindとコンテンツ提供先クライアント情報とを対応づけた管理情報エントリを生成して記憶部に格納する。

この管理情報は、先に図12を参照して説明した管理情報である。

【 0 1 4 8 】

なお、ステップS124において記録装置に提供するコンテンツがタイトル鍵を用いて暗号化されたコンテンツである場合は、タイトル鍵についても記録メディアに記録する処理を行う。この処理の具体例については後段で説明する。

30

【 0 1 4 9 】

（5-2）記録装置および記録メディアにおけるコンテンツ記録シーケンス

次に、図14に示すフローチャートを参照して、サーバから受信したコンテンツ、またはディスクから読み取ったコンテンツをメモ리카ード等の記録メディアに記録する処理シーケンスについて説明する。

図14に示す処理はメモ리카ード等を装着した記録装置およびメモ리카ード等の記録メディア自体のデータ処理部の制御の下に実行される処理である。

【 0 1 5 0 】

まず、ステップS131においてコンテンツを記録するメディアを記録装置にセットする。例えば図1に示すメモ리카ード31を記録装置としてのPC等にセットする。

40

【 0 1 5 1 】

ステップS132において、サーバから個別鍵（Kind）を受信してメディアの保護領域に記録する。なお、この処理の前提として、サーバと記録メディア間で相互認証を実行し、記録メディアがサーバから受領したサーバ証明書に記載された保護領域のアクセス権を確認し、サーバの書き込み権限が確認された区分領域に対して個別鍵（Kind）が書き込まれる。

【 0 1 5 2 】

次に、ステップS133において記録装置は、記録メディアの保護領域に書き込まれた個別鍵（Kind）を読み取る。なお、この処理の前提として、記録装置と記録メディア

50

間で相互認証を実行し、記録メディアが記録装置から受領したホスト証明書に記録された保護領域のアクセス権を確認し、記録装置の読み取り権限が確認された区分領域からのみ読み取り処理が実行される。

【0153】

次に、ステップS134において、記録装置はサーバからタイトル鍵等で暗号化されたコンテンツ、または、セッション鍵で暗号化されたコンテンツ、を受信しセッション鍵で暗号化されている場合は、セッション鍵で復号を行った後、個別鍵(K i n d)で暗号化を行う。

この暗号化処理の例を図14の(a)、(b1)、(b2)として示してある。

(a)は、サーバからの受信コンテンツを示している。

(b1)は、受信コンテンツ全体を個別鍵(K i n d)で暗号化した例である。

(b2)は、受信コンテンツの一部を選択的に暗号化した例である。

【0154】

(b2)に示す暗号化の例は、先に図8、図9を参照して説明した部分暗号化の例に対応する。

なお、(b2)のように一部のみを個別鍵(K i n d)で選択的に暗号化した場合は、暗号化部分(例えばユニット識別子)を暗号化コンテンツに対応する暗号化領域識別情報として作成し、暗号化コンテンツとともに記録メディアに記録する。

再生時には、この暗号化領域識別情報を参照して復号処理を実行する。

【0155】

最後にステップS135において、記録装置は暗号化コンテンツを記録メディアに記録する。なお、この記録処理は記録メディアの非保護領域(U s e r A r e a)に対する書き込み処理として実行する。

また、(b2)に示す部分暗号化を行った場合は、暗号化部分(例えばユニット識別子)を暗号化コンテンツに対応する暗号化領域識別情報として作成し、暗号化コンテンツとともに記録メディアに記録する。

【0156】

(5-3)再生装置におけるコンテンツ再生シーケンス

次に、図15に示すフローチャートを参照して、再生装置におけるコンテンツ再生シーケンスについて説明する。

図15に示す処理は再生装置のデータ処理部の制御の下に実行される処理である。

【0157】

ステップS151においてコンテンツを記録したメディアを再生装置にセットする。例えば図1に示すメモリカード31を再生装置としての記録再生器22や、PC23等にセットする。

【0158】

次に、ステップS152において、記録メディアの保護領域に書き込まれた個別鍵(K i n d)を読み取る。なお、この処理の前提として、再生装置と記録メディア間で相互認証を実行し、記録メディアが再生装置から受領したホスト証明書に記録された保護領域のアクセス権を確認し、再生装置の読み取り権限が確認された区分領域からのみ読み取り処理が実行される。

【0159】

次にステップS153において、暗号化コンテンツを記録メディアから読み取り、個別鍵(K i n d)を適用して復号する。

なお、先に説明した図14(b2)のように一部のみを個別鍵(K i n d)で選択的に暗号化したコンテンツである場合は、暗号化部分(例えばユニット識別子)の領域情報を記録した暗号化領域識別情報を記録メディアから読み出して、この暗号化領域識別情報を参照して復号処理を実行する。

【0160】

10

20

30

40

50

次に、ステップ S 1 5 4 において、個別鍵 (K i n d) で復号したコンテンツがさらにタイトル鍵等によって暗号化されているか否かを判定する。

個別鍵 (K i n d) による復号コンテンツが平文コンテンツである場合は、ステップ S 1 5 4 の判定は N o となり、ステップ S 1 5 6 に進み、再生処理に移行する。

【 0 1 6 1 】

個別鍵 (K i n d) による復号コンテンツが平文コンテンツでない場合は、ステップ S 1 5 4 の判定は Y e s となり、ステップ S 1 5 5 に進む。

【 0 1 6 2 】

ステップ S 1 5 5 では、暗号化コンテンツのユニット単位で、シードとタイトル鍵に基づくブロック鍵を生成し暗号化ブロックを復号する。

ブロック鍵の生成は、先に説明したように以下の式によって行われる。

$$K b x = (A E S _ E (K t , S E E D x)) (X O R) (S E E D x)$$

上記式において、

x はブロック識別子

A E S _ E (K t , S E E D x) は、タイトル鍵によるシード x (S E E D x) の暗号化処理 (A E S _ E n c r y p t i o n)、

(X O R) は、排他論理和演算、

を示している。

すなわち、各ユニットにおけるブロック鍵は、そのユニットのシードをタイトル鍵 (K t) で暗号化したデータ (A E S _ E (K t , S E E D x)) と、シードとの排他論理和演算結果として取得される。

【 0 1 6 3 】

このように、ステップ S 1 5 5 においてブロック鍵による各ブロックの復号を行って、ステップ S 1 5 6 においてコンテンツ再生処理が実行される。

【 0 1 6 4 】

本発明の処理では、サーバは、コンテンツダウンロード処理やコンテンツコピー処理ごとに異なる設定とした個別鍵 (K i n d) を提供し、記録装置は、個別鍵を適用してダウンロードコンテンツやコピーコンテンツを暗号化してキログメディアに記録する設定とした。

この設定により、例えばコンテンツに対応するタイトル鍵を漏洩や公開するなどの行為を行ったとしても、個別鍵が得られない限り、復号が不可能となる。

【 0 1 6 5 】

また、個別鍵を漏洩した場合には、個別鍵データの構成を解析して、サーバの管理情報 (図 1 2 参照) の登録情報と照合することでデータの漏洩元を突き止め、特定することが可能となる。

【 0 1 6 6 】

[6 . タイトル鍵を利用する場合と利用しない場合のコンテンツ提供処理シーケンスについて]

上述した説明において、サーバが提供するコンテンツ、あるいはディスクから読み取るコンテンツは、タイトル鍵を用いて暗号化されている暗号化コンテンツである場合とヒラブンコンテンツである場合の 2 通りがあると説明した。以下では、これらの 2 つの処理例について、サーバからコンテンツを提供する場合の処理例として具体的なシーケンス例を個別に説明する。以下の処理例について順次説明する。

(6 - 1) タイトル鍵を利用しない場合の処理例 (図 1 6)

(6 - 2) タイトル鍵を利用する場合の処理例 (図 1 7)

【 0 1 6 7 】

(6 - 1) タイトル鍵を利用しない場合の処理例

まず、図 1 6 を参照して、タイトル鍵を利用した暗号化処理を実行しないコンテンツをユーザの記録装置に提供する処理シーケンスについて説明する。

【 0 1 6 8 】

図 16 には、左から、

- (A) コンテンツサーバ 200
- (B) コンテンツ記録装置 (ホスト) 300
- (C) メモリカード 400

これらを示している。

(A) コンテンツサーバ 200 は、図 1 (a) に示すコンテンツサーバ 11 に対応し、
(B) コンテンツ記録装置は、図 1 (b) に示すコンテンツ記録装置 (ホスト) としての記録再生器 22 や PC 23 に対応し、
(C) メモリカードは図 1 (c) に示すメモリカード 31 に対応する。

【0169】

図 16 には、コンテンツサーバがメモリカードに対して、コンテンツと、コンテンツ以外のコンテンツ管理情報を提供して記録させる場合の処理シーケンスを示している。

なお、コンテンツを図 1 に示すディスク 12 からコピーしてメモリカードに記録する場合は、コンテンツはディスクからメモリカードに記録されるが、その他の個別鍵やトークンを含む管理データについては、コンテンツサーバからメモリカードに送信されて記録される。

【0170】

なお、図 16 に示す (C) メモリカード 400 は、(B) コンテンツ記録装置 (ホスト) 300 に装着し、(B) コンテンツ記録装置 (ホスト) 300 の通信部を介して (A) コンテンツサーバ 200 との通信を実行し、(A) コンテンツサーバ 200 から受信する各種のデータを (B) コンテンツ記録装置 (ホスト) 300 を介して受信してメモリカード 400 に記録する。

【0171】

図 16 を参照して処理シーケンスについて説明する。

まず、ステップ S201 において、コンテンツサーバ 200 とメモリカード 400 間で相互認証処理を実行する。例えば公開鍵暗号方式に従って、双方の公開鍵証明書の交換処理等を含む相互認証処理を行う。コンテンツサーバ 200 は認証局の発行した公開鍵を格納したサーバ証明書 (Server Certificate) と秘密鍵を保持している。メモリカード 400 も予め認証局から公開鍵証明書と秘密鍵のペアを受信し自己の記憶部に格納している。

【0172】

なお、メモリカードは相互認証処理や、先に図 4 等を参照して説明した保護領域 (Protected Area) に対するアクセス可否判定を行うプログラムを格納し、これらのプログラムを実行するデータ処理部を有する。

【0173】

コンテンツサーバ 200 とメモリカード 400 間の相互認証が成立し、双方の正当性が確認されると、サーバ 200 はメモリカード 400 に対して様々なデータを提供する。相互認証が成立しない場合は、サーバ 200 からのデータ提供処理は行われない。

【0174】

相互認証の成立後、コンテンツサーバ 200 は、データベース 211 に記録された特定のコンテンツ集合に対応する識別子であるボリューム ID やコンテンツ識別子としてのコンテンツ ID 等のデータを取得して、これらの ID やその他のコンテンツ管理情報を記録したトークン 213 を生成し、ステップ S202 においてトークン 213 に対する署名を実行して、コンテンツ記録装置 (ホスト) 300 に対して送信、すなわちメモリカード 400 に対する書き込みデータとして送信する。

【0175】

なお、トークン 213 は、提供コンテンツの識別子としてのコンテンツ ID や、コンテンツに対する利用規則を定めたデータとしてクライアントに提供される利用制御情報の正当性を検証するためのハッシュ値等を記録したデータである。トークンにはサーバの署名が設定され、改ざんの検証が可能な設定となっている。

10

20

30

40

50

クライアントではコンテンツ再生時にトークンの署名を検証してトークンの正当性を検証しさらにトークンに記録された利用制御情報のハッシュ値に基づいてさーばから受信する利用制御情報ファイルの正当性を検証し、正当性の確認された利用制御情報ファイルに記録された利用制御情報に従ってコンテンツの利用（再生やコピー）を行う。

【0176】

トークンは、（Ａ）コンテンツサーバ200から（Ｂ）コンテンツ記録装置（ホスト）300を介して（Ｃ）メモ리카ード400に送信され、メモ리카ード400に記録される。この記録データが図16の（Ｃ）メモ리카ード400中に示すトークン（Token）415である。

【0177】

なお、メモ리카ード400は、図4等を参照して説明したように機器に応じたアクセス制限のなされる保護領域（Protected Area）と、アクセス制限のない非保護領域（User Area）に分割されている。

【0178】

また、メモ리카ード400は、予め格納されたプログラムを実行するためのデータ処理部や認証処理を実行する認証処理部を備えており、メモ리카ード400は、まず、メモ리카ード400に対してデータの書き込みまたは読み取りを実行しようとする装置との認証処理を行う。この認証処理の段階で、相手装置、すなわちアクセス要求装置から公開鍵証明書等の装置証明書（たとえばサーバ証明書（Server Cert））を受信し、その証明書に記載された情報を用いて、保護領域（Protected Area）401の各区分領域のアクセスが許容されるか否かを判定する。この判定処理は、図4に示す保護領域（Protected Area）401内の区分領域（図に示す領域＃0，＃1，＃2・・・）単位で判定処理が行われ、許可された区分領域で許可された処理のみが実行される。

【0179】

メディアに対する読み取り／書き込み制限情報（PAD Read / PADWrite）は、例えば、アクセスしようとする装置、例えばコンテンツサーバ、あるいは記録再生装置（ホスト）単位で設定される。これらの情報は各装置対応のサーバ証明書（Server Cert）や、ホスト証明書（Host Cert）に記録される。

【0180】

メモ리카ード400は、メモ리카ード400に予め格納された規定のプログラムに従って、サーバ証明書（Server Cert）や、ホスト証明書（Host Cert）の記録データを検証して、アクセス許可のなされた領域についてのみアクセスを許容する処理を行う。

【0181】

図16に示す（Ｃ）メモ리카ード400には保護領域（Protected Area）412を示している。保護領域412以外の領域は非保護領域である。保護領域（Protected Area）412は、図に示すように個別鍵（Kind）413が記録される。その他のデータは、非保護領域（User Area）に記録される。

【0182】

なお、個別鍵（Kind）413はコンテンツの暗号化および復号に適用する鍵であり、コンテンツサーバにおいて乱数生成処理等によって生成される。

【0183】

図16（Ａ）コンテンツサーバ200のステップS203の処理として示すように、個別鍵（Kind）は、コンテンツサーバにおいて生成される。この鍵は、コンテンツのサーバからの提供処理、あるいはディスクからのコンテンツのコピー処理が実行される毎に、サーバが、逐次、乱数生成等を実行して生成してメモ리카ードに提供する。従って、コンテンツの提供あるいはコピー処理ごとに異なる個別鍵（Kind）が生成されることになる。

【0184】

サーバ200の生成した個別鍵(Kind)は、メモ리카ード400の保護領域(Protected Area)に書き込まれる。

なお、メモ리카ード400の保護領域(Protected Area)に対するデータの書き込み(Write)、あるいは保護領域(Protected Area)からのデータ読み込み(Read)処理は制限される。アクセス要求装置(サーバや、記録再生装置(ホスト))単位、および保護領域に設定される区分領域(#1, #2...)単位で書き込み(Write)、読み取り(Read)の可否が設定される。

【0185】

メモ리카ードは、アクセス要求装置から受領した証明書、例えばサーバ証明書(Server Cert)を参照して、書き込みの許可された保護領域内の区分領域に個別鍵(Kind)を記録する。図16に示す個別鍵(Kind)413である。なお、図16では、保護領域(Protected Area)412の内部を詳細に示していないが、この保護領域(Protected Area)は複数の区分領域(#0, #1, #2...)に区分されており、サーバ証明書に書き込み許可領域として記録された区分領域に個別鍵(Kind)413が記録される。

10

【0186】

なお、コンテンツサーバ200からメモ리카ード400への個別鍵の送信は、セッション鍵で暗号化したデータとして送信が行われる。

セッション鍵は、サーバ200とメモ리카ード400間の相互認証処理(ステップS201)時に生成され、双方で共有する鍵である。メモ리카ード400は、暗号化された個別鍵をセッション鍵で復号してメモ리카ード400の保護領域(Protected Area)412の所定の区分領域に記録する。

20

【0187】

さらに、コンテンツサーバ200は、コンテンツに対応する利用制御情報216を生成して、ステップS204でコンテンツサーバ200の秘密鍵で署名処理を実行してメモ리카ード400に提供する。

書き込み結果が、図16に示す利用制御情報417である。

【0188】

また、コンテンツサーバ200は、コンテンツ218をコンテンツ記録装置(ホスト)300に提供する。

30

なお、サーバ200とコンテンツ記録装置(ホスト)300との間では相互認証が実行され、この認証処理に際してサーバ200とコンテンツ記録装置(ホスト)300が共有した秘密鍵であるセッション鍵で暗号化を行ってコンテンツ送信を行うのが好ましい。

【0189】

コンテンツ記録装置(ホスト)300は、受信コンテンツをセッション鍵で復号した後、メモ리카ード400の保護領域から読み出した個別鍵(Kind)で暗号化を実行する。

なお、個別鍵の読み出し処理に際しては、コンテンツ記録装置(ホスト)300とメモ리카ード400との間の相互認証の成立、およびコンテンツ記録装置(ホスト)300の証明書(ホスト証明書)に基づくアクセス権限の確認がメモ리카ード400において実行される。

40

【0190】

アクセス権限が確認された場合にのみ個別鍵の読み出しが実行され、ステップS205において、コンテンツ記録装置(ホスト)300がコンテンツの暗号化を実行してメモ리카ード400にか書き込む処理が行われる。

書き込み結果が、図16に示す暗号化コンテンツ418である。

【0191】

(6-2)タイトル鍵を利用する場合の処理例(図17)

次に、図17を参照して、タイトル鍵を利用した暗号化処理を実行した暗号化コンテンツをユーザの記録装置に提供する処理シーケンスについて説明する。

50

【 0 1 9 2 】

図 1 7 には、左から、

- (A) コンテンツサーバ 2 0 0
- (B) コンテンツ記録装置 (ホスト) 3 0 0
- (C) メモリカード 4 0 0

これらを示している。

(A) コンテンツサーバ 2 0 0 は、図 1 (a) に示すコンテンツサーバ 1 1 に対応し、
(B) コンテンツ記録装置は、図 1 (b) に示すコンテンツ記録装置 (ホスト) としての記録再生器 2 2 や P C 2 3 に対応し、
(C) メモリカードは図 1 (c) に示すメモリカード 3 1 に対応する。

10

【 0 1 9 3 】

図 1 7 には、コンテンツサーバがメモリカードに対して、コンテンツと、コンテンツ以外のコンテンツ管理情報を提供して記録させる場合の処理シーケンスを示している。

なお、コンテンツを図 1 に示すディスク 1 2 からコピーしてメモリカードに記録する場合は、コンテンツはディスクからメモリカードに記録されるが、その他の個別鍵やトークンを含む管理データについては、コンテンツサーバからメモリカードに送信されて記録される。

【 0 1 9 4 】

なお、図 1 7 に示す (C) メモリカード 4 0 0 は、(B) コンテンツ記録装置 (ホスト) 3 0 0 に装着し、(B) コンテンツ記録装置 (ホスト) 3 0 0 の通信部を介して (A) コンテンツサーバ 2 0 0 との通信を実行し、(A) コンテンツサーバ 2 0 0 から受信する各種のデータを (B) コンテンツ記録装置 (ホスト) 3 0 0 を介して受信してメモリカード 4 0 0 に記録する。

20

【 0 1 9 5 】

図 1 7 を参照して処理シーケンスについて説明する。

ステップ S 2 0 1 ~ S 2 0 3 の処理は、先に図 1 6 を参照して説明したと同様の処理である。

ステップ S 2 0 1 において、コンテンツサーバ 2 0 0 とメモリカード 4 0 0 間で相互認証処理を実行し、相互認証の成立後、コンテンツサーバ 2 0 0 は、コンテンツ ID 等の ID やその他のコンテンツ管理情報を記録したトークン 2 1 3 を生成し、ステップ S 2 0 2 においてトークン 2 1 3 に対する署名を実行して、コンテンツ記録装置 (ホスト) 3 0 0 に対して送信、すなわちメモリカード 4 0 0 に対する書き込みデータとして送信する。

30

【 0 1 9 6 】

トークンは、(A) コンテンツサーバ 2 0 0 から (B) コンテンツ記録装置 (ホスト) 3 0 0 を介して (C) メモリカード 4 0 0 に送信され、メモリカード 4 0 0 に記録される。この記録データが図 1 7 の (C) メモリカード 4 0 0 中に示すトークン (T o k e n) 4 1 5 である。

【 0 1 9 7 】

次に、図 1 6 (A) コンテンツサーバ 2 0 0 のステップ S 2 0 3 の処理として、個別鍵 (K i n d) がコンテンツサーバにおいて生成される。この鍵は、コンテンツのサーバからの提供処理、あるいはディスクからのコンテンツのコピー処理が実行される毎に、サーバが、逐次、乱数生成等を実行して生成してメモリカードに提供する。従って、コンテンツの提供あるいはコピー処理ごとに異なる個別鍵 (K i n d) が生成されることになる。

40

【 0 1 9 8 】

サーバ 2 0 0 の生成した個別鍵 (K i n d) は、メモリカード 4 0 0 の保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) に書き込まれる。

なお、メモリカード 4 0 0 の保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) に対するデータの書き込み (W r i t e)、あるいは保護領域 (P r o t e c t e d A r e a) からのデータ読み込み (R e a d) 処理は制限される。アクセス要求装置 (サーバや、記録再生装置 (ホスト)) 単位、および保護領域に設定される区分領域 (# 1 , # 2 . . .) 単

50

位で書き込み (Write)、読み取り (Read) の可否が設定される。

【0199】

ステップS301以下の処理は、図16を参照して説明した処理と異なる処理となる。

ステップS301において、コンテンツサーバ200はバインド鍵 (Binding Key (Kbind)) を例えば乱数生成処理によって生成する。バインド鍵 (Binding Key (Kbind)) は暗号化コンテンツの復号に適用するタイトル鍵の暗号化処理に利用される鍵である。この鍵は、コンテンツのメモリカードに対する提供処理、あるいはディスクからのコンテンツのコピー処理が実行される毎に、サーバが、逐次、乱数生成等を実行して生成してメモリカードに提供する。従って、コンテンツの提供あるいはコピー処理ごとに異なるバインド鍵が生成されることになる。

10

【0200】

サーバ200の生成したバインド鍵 (Binding Key (Kbind)) は、メモリカード400の保護領域 (Protected Area) に書き込まれる。個別鍵 (Kind) の書き込み処理と同様、メモリカードにおけるサーバ証明書の記録確認処理によってアクセス権限が確認された後に書き込み処理が行われることになる。サーバ証明書に書き込み許容領域として記録された区分領域にバインド鍵 (Binding Key (Kbind)) 414が記録される。

【0201】

なお、コンテンツサーバ200からメモリカード400へのバインド鍵の送信は、セッション鍵で暗号化したデータとして送信が行われる。

20

セッション鍵は、サーバ200とメモリカード400間の相互認証処理 (ステップS201) 時に生成され、双方で共有する鍵である。メモリカード400は、暗号化されたバインド鍵をセッション鍵で復号してメモリカード400の保護領域 (Protected Area) 412の所定の区分領域に記録する。

【0202】

図17に示す(A)コンテンツサーバ200は、次に、生成したバインド鍵 (Kbind) と、(C)メモリカード400から受領したメディアIDを利用して、ステップS302において、鍵生成処理 (AES - G) を行う。ここで生成する鍵はボリュームユニーク鍵と呼ばれる。

なお、メディアIDは、メモリカード400の識別情報としてメモリカード400内のメモリに予め記録されたIDである。

30

【0203】

次に、コンテンツサーバ200は、ステップS303において、コンテンツの暗号化鍵であるタイトル鍵 (例えばCPSユニット鍵) 215をボリュームユニーク鍵で暗号化して暗号化タイトル鍵を生成する。

【0204】

コンテンツサーバ200は生成した暗号化タイトル鍵をコンテンツ記録装置 (ホスト) 300を介してメモリカード400に送信する。メモリカード400は、受信した暗号化タイトル鍵をメモリカード400に記録する。この記録データが図17のメモリカード400中に示す暗号化タイトル鍵416である。なお、タイトル鍵はCPSユニット鍵とも呼ばれる。

40

【0205】

さらに、コンテンツサーバ200は、コンテンツに対応する利用制御情報216を生成して、ステップS304でコンテンツサーバ200の秘密鍵で署名処理を実行してメモリカード400に提供する。

また、コンテンツサーバ200は、ステップS305において、コンテンツ218をタイトル鍵215で暗号化する。

ここで生成する暗号化コンテンツは、例えば図3(c1)に示す暗号化コンテンツである。各ユニットのブロックが、それぞれ各ユニットのシードを用いて生成された異なるブロック鍵 (Kb1 ~ Kb n) によって暗号化された暗号化コンテンツである。

50

【0206】

メモ리카ード400には、これらのサーバからの提供データが記録される。この記録データが図17のメモ리카ード400中に示す利用制御情報417、暗号化コンテンツ418である。

【0207】

[7. 各装置のハードウェア構成例について]

最後に、図18以下を参照して、上述した処理を実行する各装置のハードウェア構成例について説明する。

まず、図18を参照して、コンテンツ提供処理を実行するサーバ、およびメモ리카ードを装着してデータの記録や再生処理を行うクライアントとしての情報記録装置や情報再生装置のハードウェア構成例について説明する。

10

【0208】

CPU(Central Processing Unit)701は、ROM(Read Only Memory)702、または記憶部708に記憶されているプログラムに従って各種の処理を実行するデータ処理部として機能する。例えば、上述の各実施例において説明したサーバクライアント間の通信処理や受信データのメモ리카ード(図中のリムーバブルメディア711)に対する記録処理、メモ리카ード(図中のリムーバブルメディア711)からのデータ再生処理等を実行する。RAM(Random Access Memory)703には、CPU701が実行するプログラムやデータなどが適宜記憶される。これらのCPU701、ROM702、およびRAM703は、バス704により相互に接続されている。

20

【0209】

CPU701はバス704を介して入出力インタフェース705に接続され、入出力インタフェース705には、各種スイッチ、キーボード、マウス、マイクロホンなどよりなる入力部706、ディスプレイ、スピーカなどよりなる出力部707が接続されている。CPU701は、入力部706から入力される指令に対応して各種の処理を実行し、処理結果を例えば出力部707に出力する。

【0210】

入出力インタフェース705に接続されている記憶部708は、例えばハードディスク等からなり、CPU701が実行するプログラムや各種のデータを記憶する。通信部709は、インターネット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外部の装置と通信する。

30

【0211】

入出力インタフェース705に接続されているドライブ710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711を駆動し、記録されているコンテンツや鍵情報、プログラム等の各種データを取得する。例えば、取得されたプログラムに従ったデータ処理、あるいはコンテンツや鍵データを用いて、CPUによって実行するデータ処理、記録再生プログラムに従って鍵生成、コンテンツの暗号化、記録処理、復号、再生処理などが行われる。

【0212】

図19は、メモ리카ードのハードウェア構成例を示している。

40

CPU(Central Processing Unit)801は、ROM(Read Only Memory)802、または記憶部807に記憶されているプログラムに従って各種の処理を実行するデータ処理部として機能する。例えば、上述の各実施例において説明したサーバや記録装置や再生装置等のホスト機器との通信処理やデータの記憶部807に対する書き込み、読み取り等の処理、記憶部807の保護領域811の区分領域単位のアクセス可否判定処理等を実行する。RAM(Random Access Memory)803には、CPU801が実行するプログラムやデータなどが適宜記憶される。これらのCPU801、ROM802、およびRAM803は、バス804により相互に接続されている。

50

【 0 2 1 3 】

C P U 8 0 1 はバス 8 0 4 を介して入出力インタフェース 8 0 5 に接続され、入出力インタフェース 8 0 5 には、通信部 8 0 6、記憶部 8 0 7 が接続されている。

【 0 2 1 4 】

入出力インタフェース 8 0 5 に接続されている通信部 8 0 6 は、例えばサーバ、ホスト機器との通信を実行する。記憶部 8 0 7 は、データの記憶領域であり、先に説明したようにアクセス制限のある保護領域 (P r o t e c t e d A e a) 8 1 1、自由にデータ記録読み取りができる非保護領域 8 1 2 を有する。

【 0 2 1 5 】

以上、特定の実施例を参照しながら、本発明について詳解してきた。しかしながら、本発明の要旨を逸脱しない範囲で当業者が実施例の修正や代用を成し得ることは自明である。すなわち、例示という形態で本発明を開示してきたのであり、限定的に解釈されるべきではない。本発明の要旨を判断するためには、特許請求の範囲の欄を参酌すべきである。

【 0 2 1 6 】

また、明細書中において説明した一連の処理はハードウェア、またはソフトウェア、あるいは両者の複合構成によって実行することが可能である。ソフトウェアによる処理を実行する場合は、処理シーケンスを記録したプログラムを、専用のハードウェアに組み込まれたコンピュータ内のメモリにインストールして実行させるか、あるいは、各種処理が実行可能な汎用コンピュータにプログラムをインストールして実行させることが可能である。例えば、プログラムは記録媒体に予め記録しておくことができる。記録媒体からコンピュータにインストールする他、L A N (L o c a l A r e a N e t w o r k)、インターネットといったネットワークを介してプログラムを受信し、内蔵するハードディスク等の記録媒体にインストールすることができる。

【 0 2 1 7 】

なお、明細書に記載された各種の処理は、記載に従って時系列に実行されるのみならず、処理を実行する装置の処理能力あるいは必要に応じて並列的にあるいは個別に実行されてもよい。また、本明細書においてシステムとは、複数の装置の論理的集合構成であり、各構成の装置が同一筐体内にあるものには限らない。

【産業上の利用可能性】

【 0 2 1 8 】

以上、説明したように、本発明の一実施例の構成によれば、コンテンツの暗号鍵の漏洩に基づくコンテンツの不正利用を防止する構成が実現される。具体的には、記録装置がメモリカード等の記録メディアに対してサーバからのダウンロードコンテンツや、ディスクからのコピーコンテンツを記録する際、記録コンテンツ用の暗号鍵としてメディアに対する記録処理単位で異なる個別鍵を適用して暗号化を行い記録する。個別鍵は、サーバが記録メディアのアクセス制限領域である保護領域に書き込み、記録装置は、記録メディアの保護領域に書き込まれた個別鍵を読み出して暗号化処理を実行する。個別鍵はサーバにおいて生成され、個別鍵データは、コンテンツ記録処理を実行した装置情報等とともに管理情報としてサーバにおいて管理され、個別鍵が漏洩した場合は管理情報に基づいて個別鍵の漏洩元を追求することが可能となる。

【符号の説明】

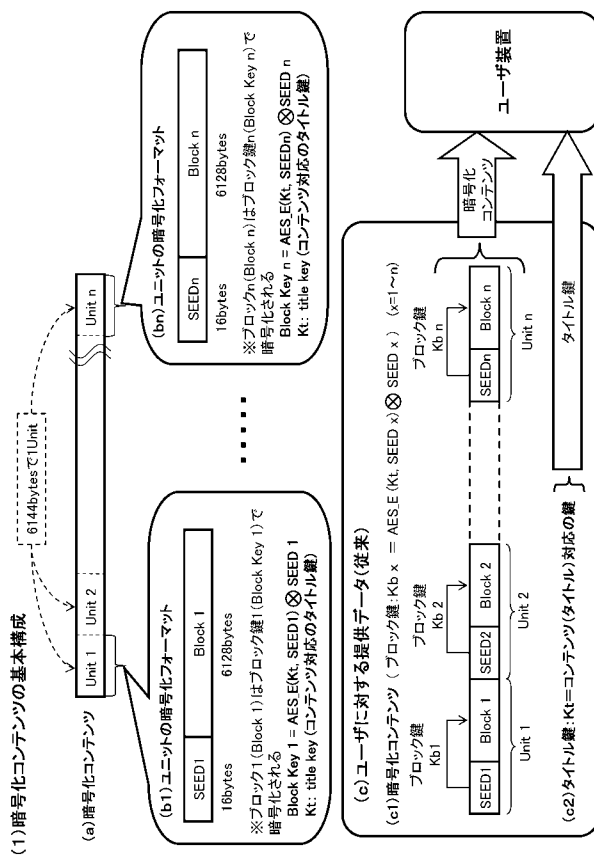
【 0 2 1 9 】

- 1 1 コンテンツサーバ
- 1 2 コンテンツ記録ディスク
- 2 1 共用端末
- 2 2 記録再生器 (C E 機器)
- 2 3 P C
- 3 1 メモリカード
- 1 0 0 メモリカード

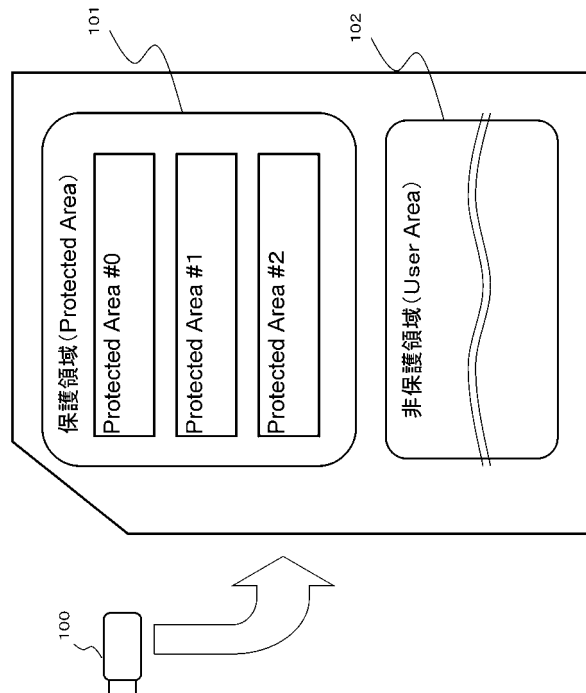
1 0 1	保護領域	
1 0 2	非保護領域	
1 1 1 , 1 1 2	区分領域	
1 2 0	サーバ	
1 4 0	ホスト装置	
1 5 0	サーバ	
1 5 1	個別鍵 (K i n d)	
1 5 2	コンテンツ	
1 6 0	記録装置	
1 7 0	記録メディア	10
1 7 1	保護領域	
1 7 2	非保護領域	
1 7 3	個別鍵 (K i n d)	
1 7 4	暗号化コンテンツ	
1 8 0	ディスク	
1 8 1	コンテンツ	
2 0 0	コンテンツサーバ	
2 1 1	データベース (D B)	
2 1 2	ボリューム I D	
2 1 3	トークン	20
2 1 4	ボリュームユニーク鍵	
2 1 5	タイトル鍵 (例えば C P S ユニット鍵)	
2 1 6	利用制御情報 (U s a g e R u l e)	
2 1 7	コンテンツ	
2 1 8	変換暗号化コンテンツ	
2 1 9	暗号化シードファイル	
3 0 0	コンテンツ記録装置 (ホスト)	
4 0 0	メモリカード	
4 0 1	保護領域 (P r o t e c t e d A r e a)	
4 0 2	非保護領域	30
4 1 1	メディア I D	
4 1 2	保護領域	
4 1 3	個別鍵 (K i n d)	
4 1 4	バインド鍵	
4 1 5	トークン	
4 1 6	暗号化タイトル鍵	
4 1 7	利用制御情報	
4 1 8	変換暗号化コンテンツ	
4 1 9	暗号化シードファイル	
7 0 1	C P U	40
7 0 2	R O M	
7 0 3	R A M	
7 0 4	バス	
7 0 5	入出力インタフェース	
7 0 6	入力部	
7 0 7	出力部	
7 0 8	記憶部	
7 0 9	通信部	
7 1 0	ドライブ	
7 1 1	リムーバブルメディア	50

8 0 1	C P U
8 0 2	R O M
8 0 3	R A M
8 0 4	バス
8 0 5	入出力インタフェース
8 0 6	通信部
8 0 7	記憶部
8 1 1	保護領域 (P r o t e c t e d A r e a)
8 1 2	非保護領域 (U s e r A r e a)

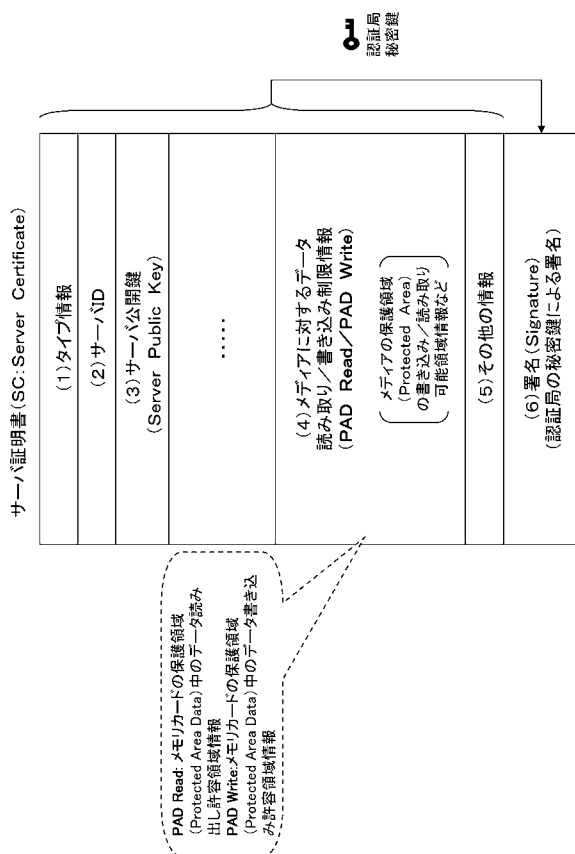
【 図 3 】



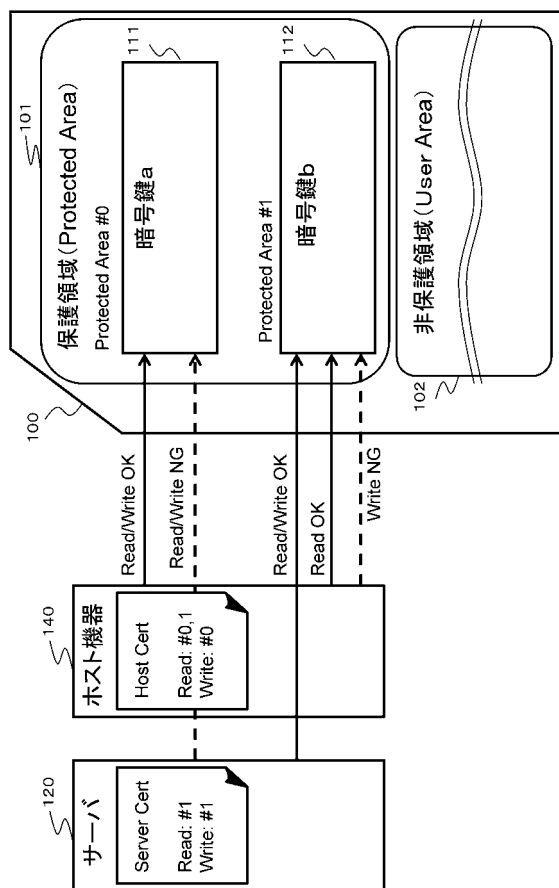
【 図 4 】



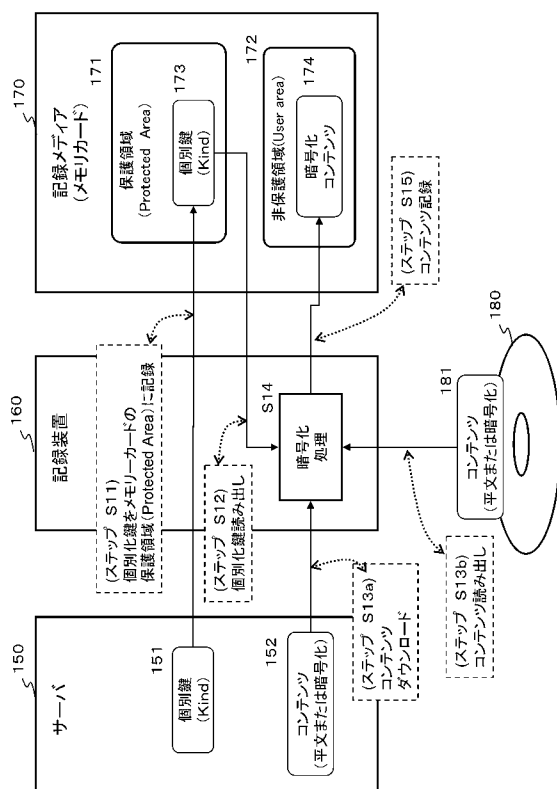
【 図 5 】



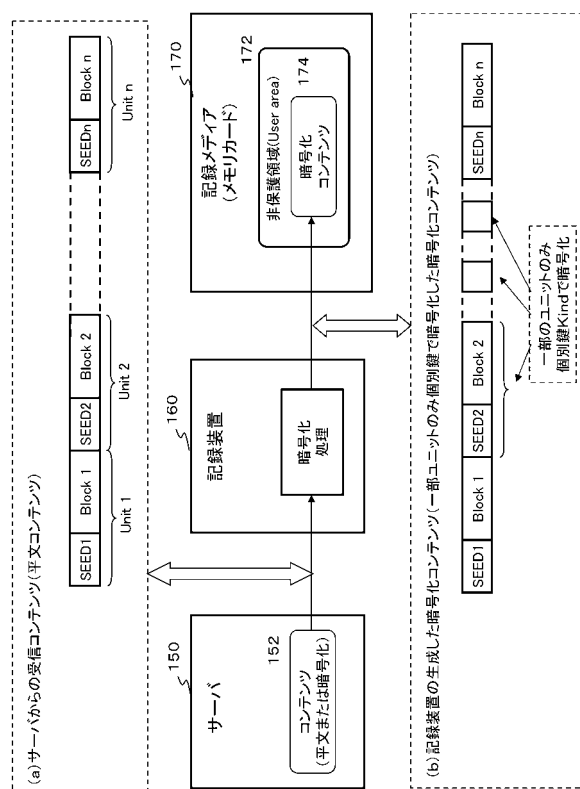
【 図 6 】



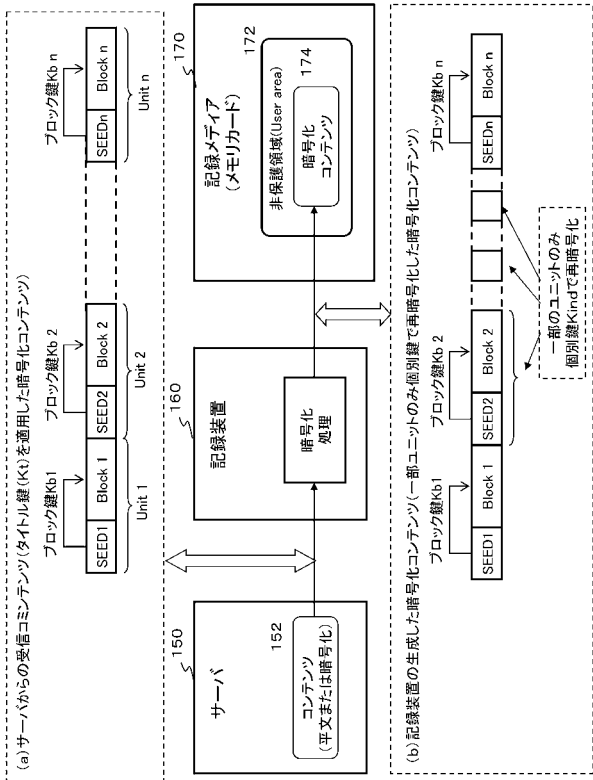
【圖 7】



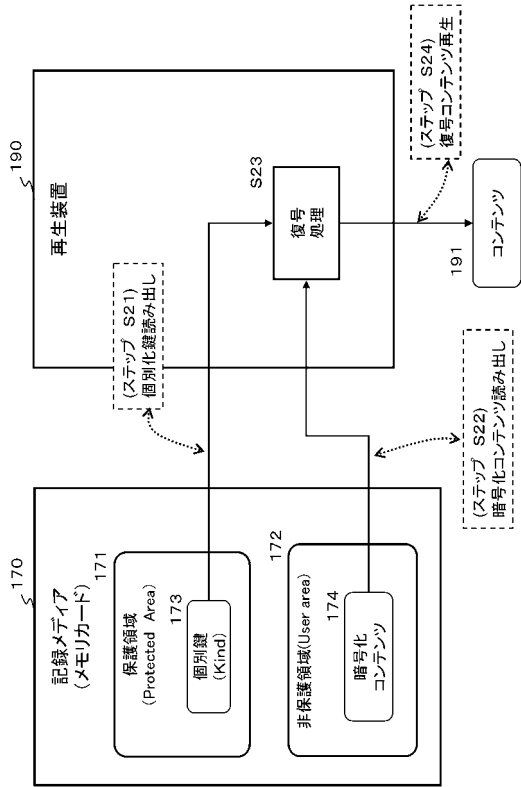
【圖 8】



【図 9】



【図 10】



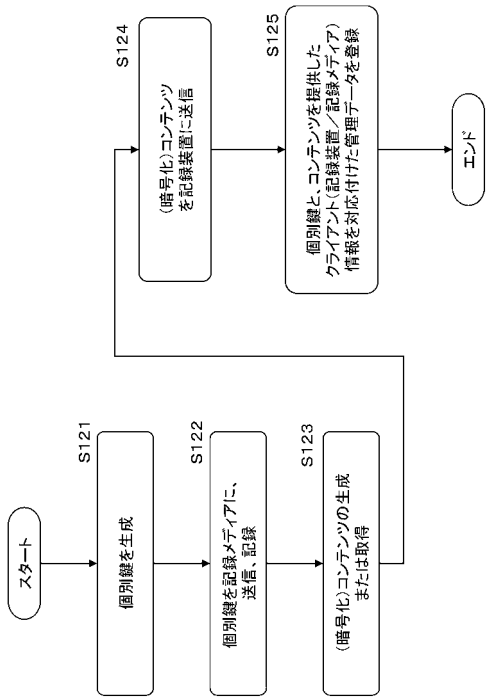
【図 12】

配信処理固有ID	配信コンテンツ情報	個別鍵 (Kind) 情報	配信先情報	配信ユーザ	配信日時情報	タイトル鍵 (Kt) 情報
5784102578	ABCストリー	2317cad...31	xyz@patnet.co.jp	スズキイチロウ	2010.07.22	154386...a21
2354711245	ABCストリー	012ea765...22	jkl@ynos.ne.jp	タナカカオル	2010.09.15	154386...a21
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮	⋮

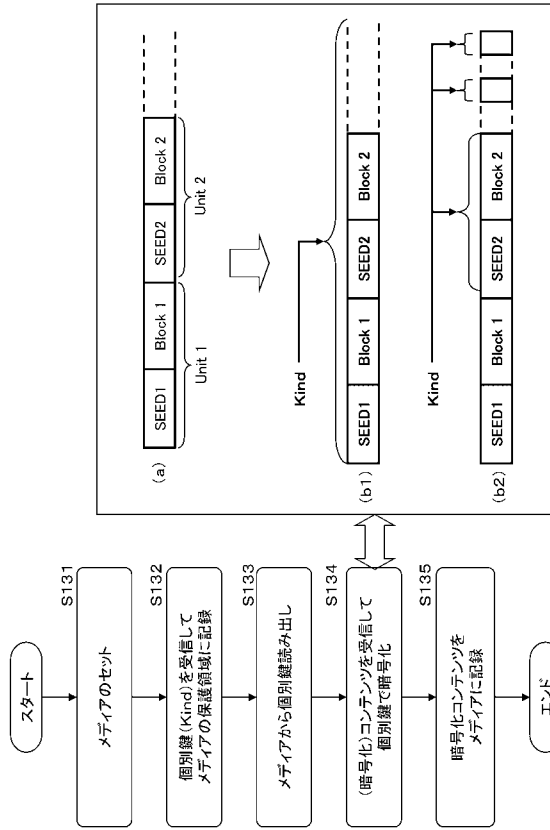
(サーバからタイトル鍵を用いた暗号化コンテンツとして提供する場合)

記録装置と記録メディアを個別に登録してもよい

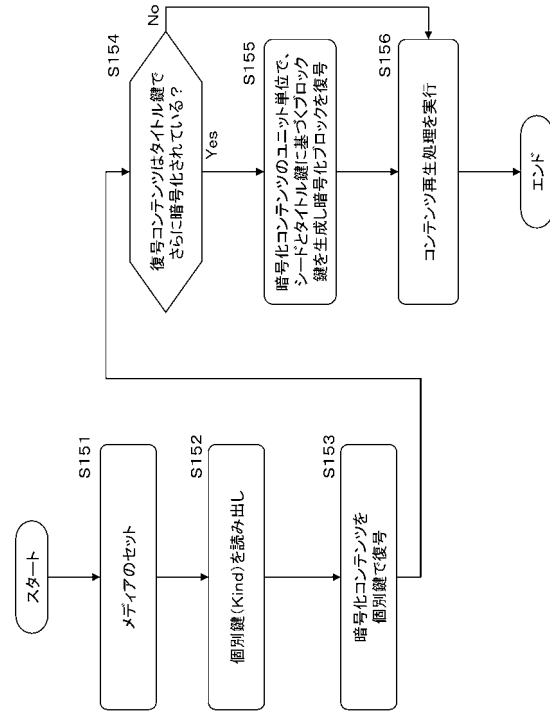
【図 13】



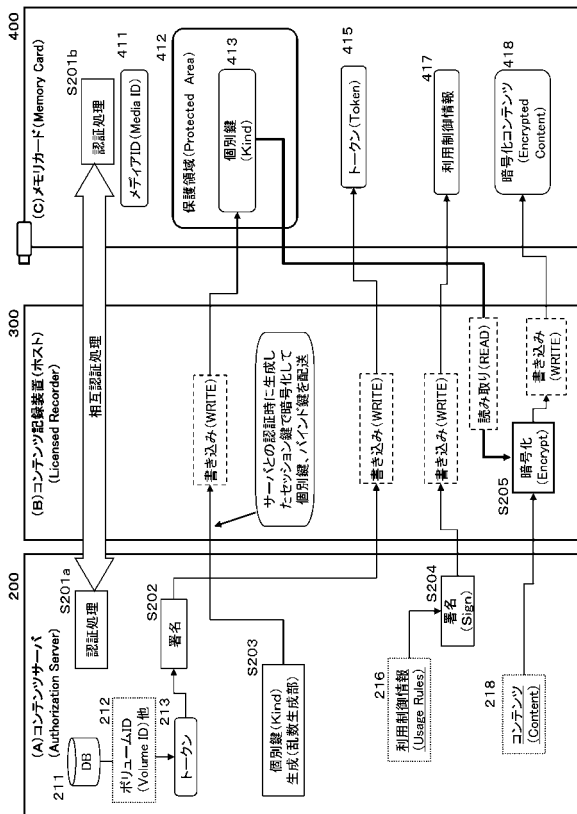
【 図 1 4 】



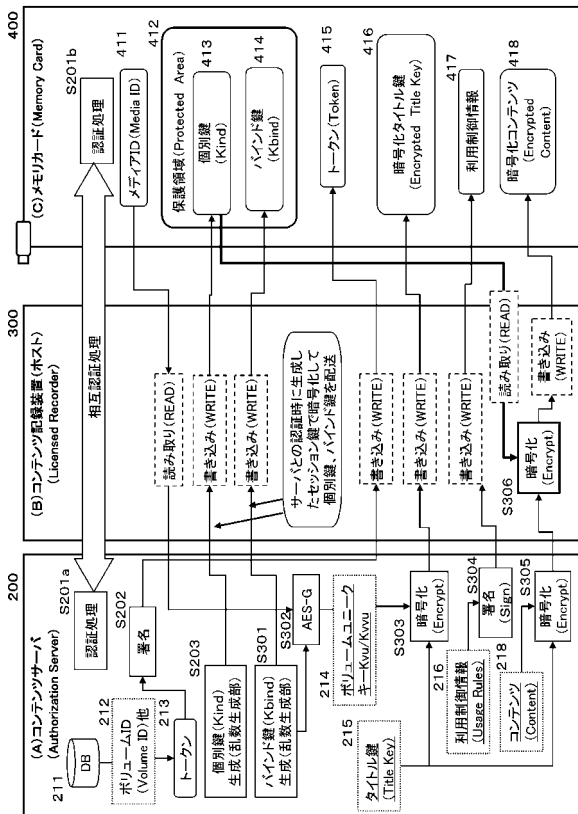
【 図 1 5 】



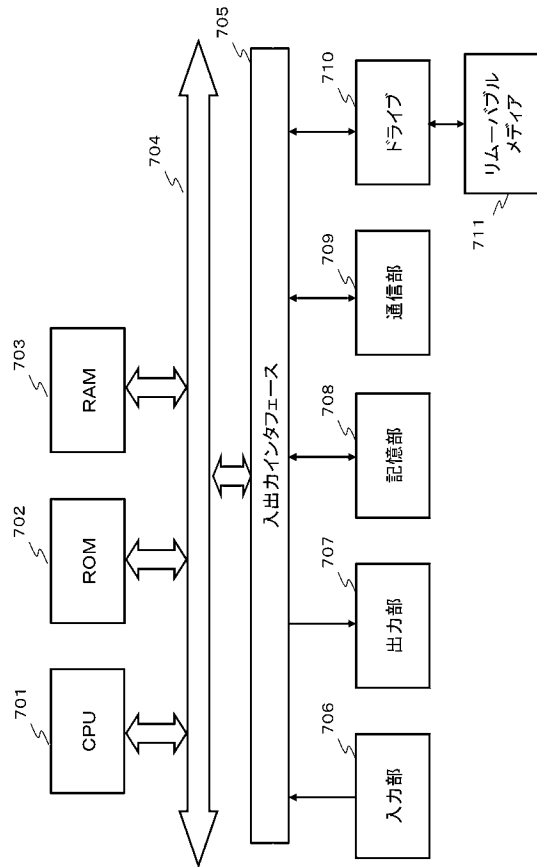
【 図 1 6 】



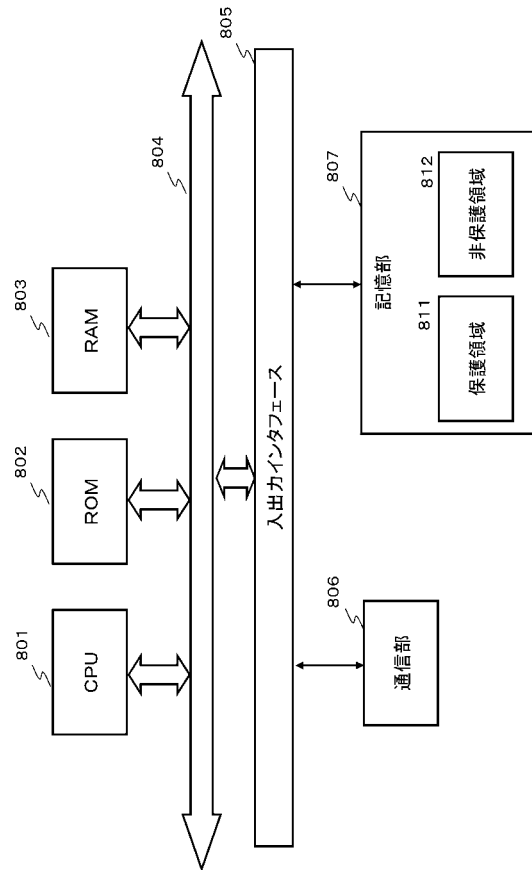
【 図 1 7 】



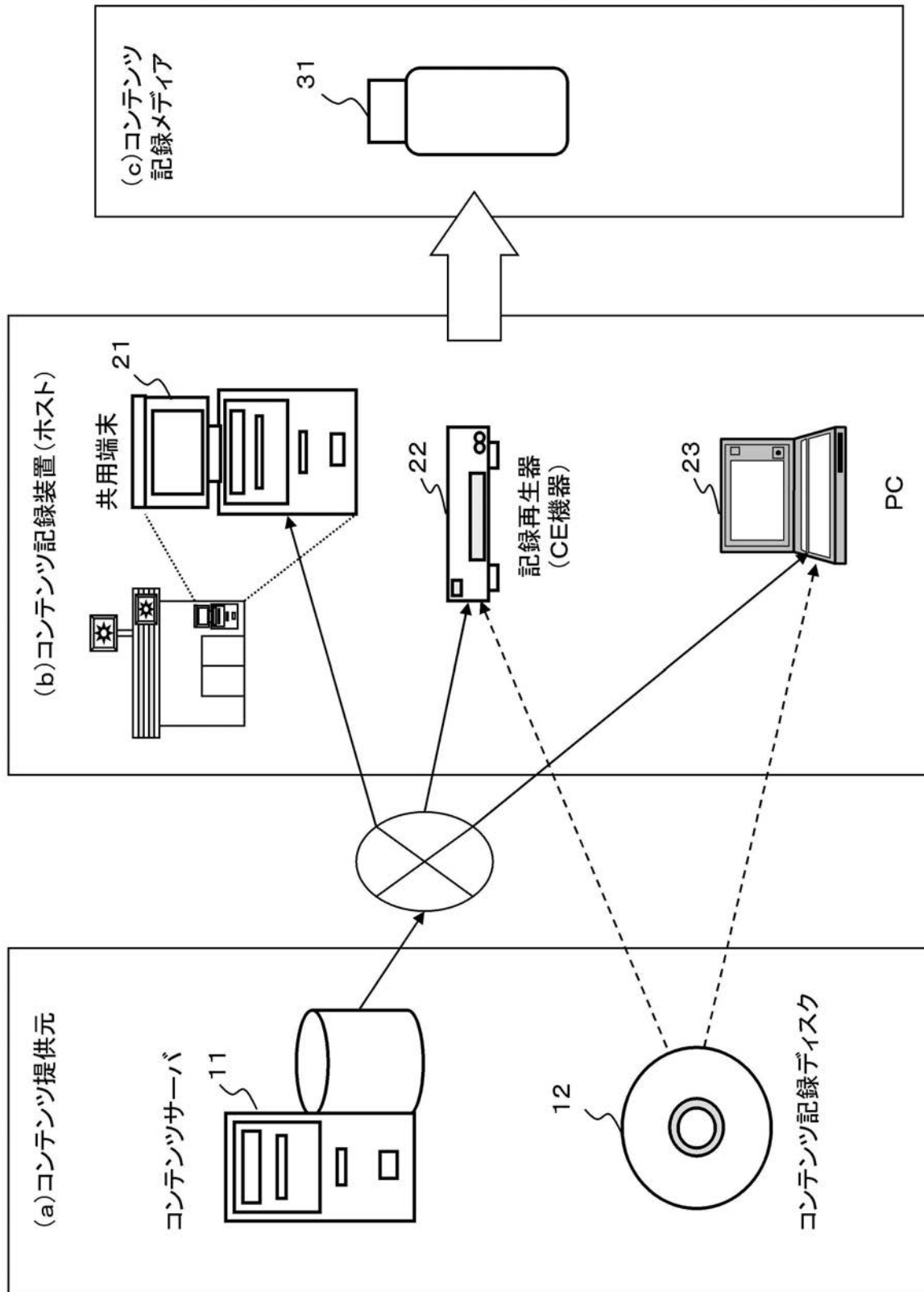
【図18】



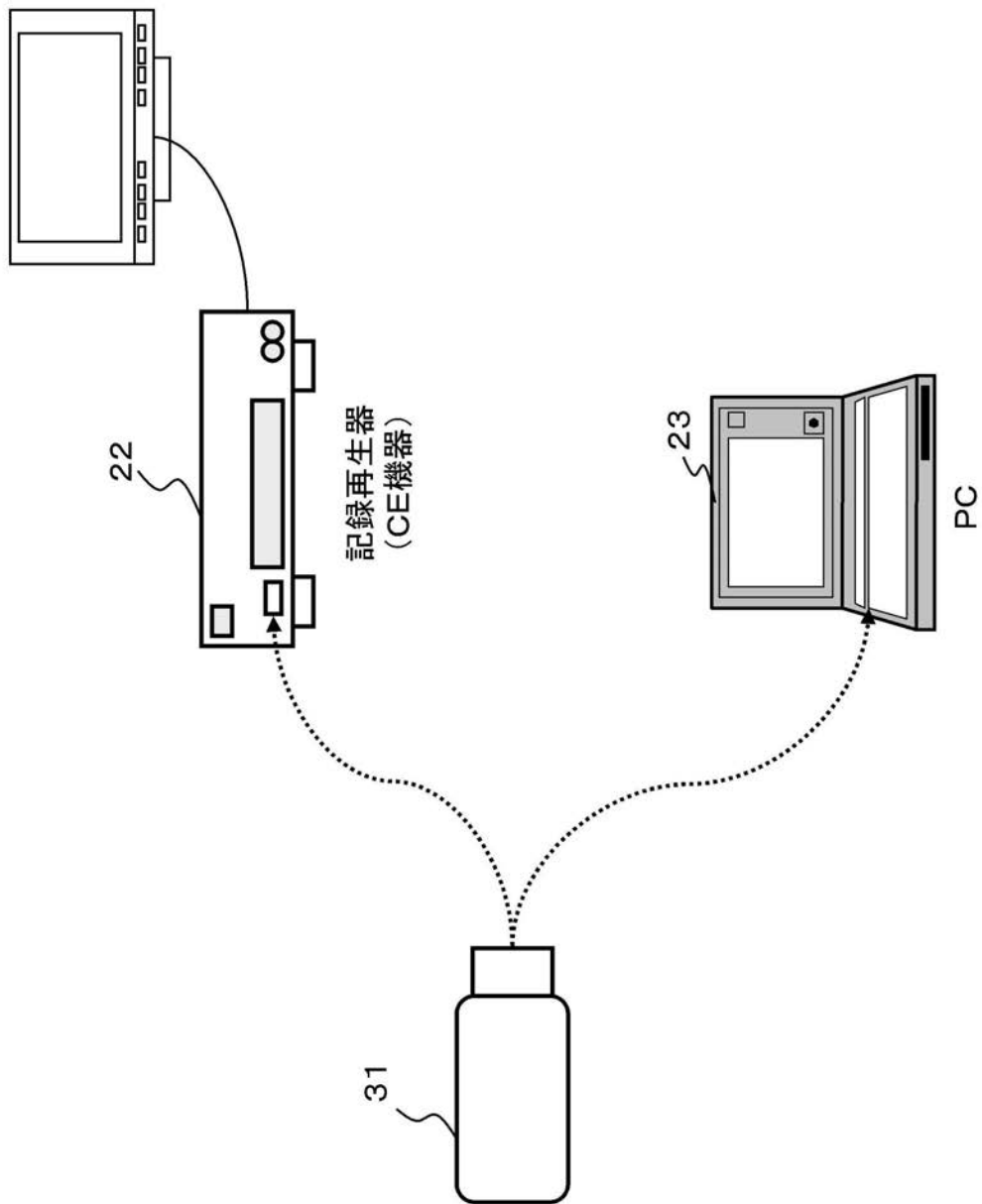
【図19】



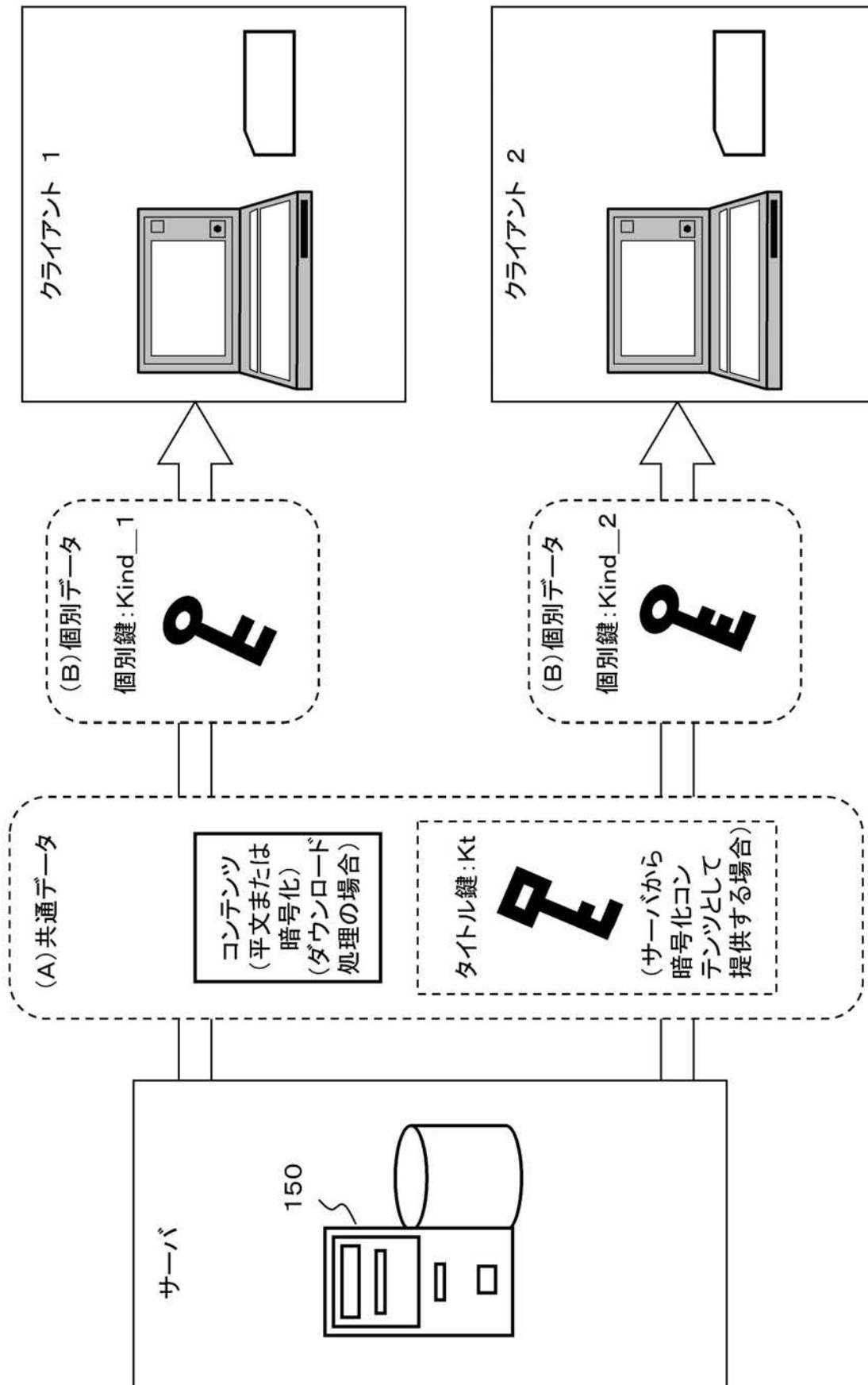
【図 1】



【図 2】



【図 11】



フロントページの続き

- (72)発明者 久野 浩
東京都港区港南1丁目7番1号 ソニー株式会社内
- (72)発明者 上田 健二郎
東京都港区港南1丁目7番1号 ソニー株式会社内
- (72)発明者 海老原 宗毅
東京都港区港南1丁目7番1号 ソニー株式会社内
- (72)発明者 林 隆道
東京都港区港南1丁目7番1号 ソニー株式会社内
- (72)発明者 吉村 光司
東京都港区港南1丁目7番1号 ソニー株式会社内

審査官 石田 信行

- (56)参考文献 特開2010-140298(JP, A)
特開2007-336059(JP, A)
特開2004-326277(JP, A)
特開平09-179768(JP, A)
特開2010-009714(JP, A)
国際公開第2006/013924(WO, A1)
特開2003-114830(JP, A)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)

H04L 9/08
H04L 9/14
G06F 21/16
G06F 21/62