

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 特 許 公 報 (B2)

(11) 特許番号

特許第5990569号  
(P5990569)

(45) 発行日 平成28年9月14日 (2016. 9. 14)

(24) 登録日 平成28年8月19日 (2016. 8. 19)

(51) Int. Cl.	F I
GO 6 F 21/10 (2013. 01)	GO 6 F 21/10
GO 6 F 21/60 (2013. 01)	GO 6 F 21/60 3 2 0
GO 6 F 21/44 (2013. 01)	GO 6 F 21/44

請求項の数 17 (全 27 頁)

(21) 出願番号	特願2014-503592 (P2014-503592)	(73) 特許権者	503447036
(86) (22) 出願日	平成24年4月3日 (2012. 4. 3)		サムスン エレクトロニクス カンパニー リミテッド
(65) 公表番号	特表2014-510355 (P2014-510355A)		大韓民国・443-742・キョンギード ・スウォン・シ・ヨントン・グ・サムスン ーロ・129
(43) 公表日	平成26年4月24日 (2014. 4. 24)		
(86) 国際出願番号	PCT/KR2012/002490	(74) 代理人	100110364
(87) 国際公開番号	W02012/138098		弁理士 実広 信哉
(87) 国際公開日	平成24年10月11日 (2012. 10. 11)	(72) 発明者	ボーギョン・カン
審査請求日	平成27年4月3日 (2015. 4. 3)		大韓民国・キョンギード・443-714 ・スウォン・シ・ヨントン・グ・メタン・ 3ードン・(番地なし)・イムワン・アパ ート・#1-607
(31) 優先権主張番号	10-2011-0030474		
(32) 優先日	平成23年4月4日 (2011. 4. 4)		
(33) 優先権主張国	韓国 (KR)		
(31) 優先権主張番号	10-2012-0002122		
(32) 優先日	平成24年1月6日 (2012. 1. 6)		
(33) 優先権主張国	韓国 (KR)		
		審査官	平井 誠
			最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 コンテンツを保護するための方法、ホスト装置、格納装置、及び機械読み取り可能な格納媒体

## (57) 【特許請求の範囲】

## 【請求項 1】

格納装置のコンテンツを保護する方法であって、

ホスト装置によって、前記格納装置から前記格納装置の制御部に関する第1の情報を獲得するステップと、

前記ホスト装置によって、前記格納装置から前記格納装置のメモリに関する第2の情報を獲得するステップと、

前記ホスト装置によって、前記第1の情報、前記第2の情報及びアプリケーションに割り当てられた値に基づいて算出された第3の情報を獲得するステップと、

前記ホスト装置によって、前記第3の情報に基づいて前記格納装置に格納されている暗号化されたコンテンツへのアクセスを許容するステップと、を含み、

前記ホスト装置は、前記格納装置から前記暗号化されたコンテンツを受信するように構成されることを特徴とする方法。

## 【請求項 2】

前記暗号化されたコンテンツを暗号化するために使用されたコンテンツ暗号化キーを用いて前記暗号化されたコンテンツを復号するステップを

をさらに有することを特徴とする請求項1に記載の方法。

## 【請求項 3】

前記暗号化されたコンテンツへのアクセスは、前記暗号化されたコンテンツの再生、移動、コピー、読み取り、格納、及び削除のうちの一つであることを特徴とする請求項1に

10

20

記載の方法。

【請求項 4】

前記コンテンツの暗号化キーはランダムな値であることを特徴とする請求項 2 に記載の方法。

【請求項 5】

前記暗号化されたコンテンツへのアクセスは、前記格納装置のメモリが認証され、前記第 3 の情報が有効である場合に許容されることを特徴とする請求項 1 に記載の方法。

【請求項 6】

ランダムな値であるコンテンツ暗号化キーを生成するステップと、  
前記コンテンツ暗号化キーを用いてコンテンツを暗号化するステップと、  
前記暗号化されたコンテンツと前記第 3 の情報を前記格納装置に格納するステップと、  
をさらに含むことを特徴とする請求項 1 に記載の方法。

【請求項 7】

請求項 1 ～ 6 のいずれか 1 項による格納装置のコンテンツ保護方法を実行するためのプログラムを記録する機械読み取り可能な格納媒体。

【請求項 8】

格納装置のコンテンツを保護するためのホスト装置であって、  
前記格納装置から前記格納装置の制御部に対する第 1 の情報を獲得し、  
前記格納装置から前記格納装置のメモリに対する第 2 の情報を獲得し、  
前記第 1 の情報、前記第 2 の情報及びアプリケーションに割り当てられた値に基づいて  
算出された第 3 の情報を獲得し、  
前記第 3 の情報に基づいて前記格納装置に格納された暗号化されたコンテンツへのアクセスを許容するように構成された制御部を含み、  
前記ホスト装置は、前記格納装置から前記暗号化されたコンテンツを受信するように構成されることを特徴とするホスト装置。

【請求項 9】

前記ホスト装置の制御部は、前記暗号化されたコンテンツを暗号化するために使用されたコンテンツ暗号化キーを用いて前記暗号化されたコンテンツを復号するように構成されることを特徴とする請求項 8 に記載のホスト装置。

【請求項 10】

前記第 1 の情報及び前記第 2 の情報のうちの少なくとも一つは暗号化された値であることを特徴とする請求項 8 に記載のホスト装置。

【請求項 11】

前記第 3 の情報は、前記第 1 の情報、前記第 2 の情報、アプリケーションに割り当てられた値及び前記暗号化されたコンテンツを暗号化するために使用されたコンテンツ暗号化キーに基づいて算出されることを特徴とする請求項 8 に記載のホスト装置。

【請求項 12】

前記暗号化されたコンテンツへのアクセスは、前記暗号化されたコンテンツの再生、移動、コピー、読み取り、格納及び削除のうちの一つであることを特徴とする請求項 8 に記載のホスト装置。

【請求項 13】

前記暗号化されたコンテンツへのアクセスは、前記格納装置のメモリが認証され、前記第 3 の情報が有効である場合に許容されることを特徴とする請求項 8 に記載のホスト装置。

【請求項 14】

コンテンツを保護するための格納装置であって、  
第 1 の情報を含み、前記第 1 の情報をホスト装置に提供するように構成された制御部と、  
第 2 の情報を含み、前記第 2 の情報を前記ホスト装置に提供し、暗号化されたコンテンツを格納するように構成されたメモリと、を含み、

前記格納装置は、前記暗号化されたコンテンツ及び第3の情報を前記ホスト装置に提供するように構成され、

前記第3の情報は、前記第1の情報、前記第2の情報及びアプリケーションに割り当てられた値に基づいて算出されることを特徴とする格納装置。

【請求項15】

前記暗号化されたコンテンツを暗号化するために使用されたコンテンツ暗号化キーはランダムな値であることを特徴とする請求項14に記載の格納装置。

【請求項16】

前記第3の情報は、前記第1の情報、前記第2の情報、アプリケーションに割り当てられた値及び前記暗号化されたコンテンツを暗号化するために使用されたコンテンツ暗号化キーに基づいて算出されることを特徴とする請求項14に記載の格納装置。

10

【請求項17】

前記コンテンツ暗号化キーはランダムな値であることを特徴とする請求項16に記載の格納装置。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明はコンテンツを保護するための方法及び装置に関するもので、特に複数のモジュールを具備する格納装置内に格納されたコンテンツを保護するための方法及び装置に関する。

20

【背景技術】

【0002】

コンテンツ保護のためにデジタル著作権管理(Digital Rights Management: DRM)、コピー防止(copy protection)などの技術が要求されるように、このようなコンテンツを格納するSSD(Solid State Disk)、フラッシュメモリカードのような非揮発性メモリ(Non-Volatile Memory: NVM)装置などを含む格納装置を認証するための技術が要求されている。すなわち、コンテンツの暗号化技術はもちろん、格納装置のハードウェア(H/W)側面の適合性を検証する技術が要求されている。

【0003】

DRM技術、SD(Secure Digital)カードのためのCPRM(Content Protection for Recordable Media)技術、及びブルーレイ(Blue-ray)ディスクのためのAACS(Advanced Access Content System)技術では、公開キー基盤(Public Key Infrastructure: PKI)又は他の暗号技術(cryptographic technology)を使用する装置認証方法が提供されるが、これらは、格納装置自体のコピーに対する解決策を提供することではない。

30

【0004】

DRM技術、CPRM及びAACS規格は、固有なメディア識別子(Media ID)とこれに対応する暗号技術(例えば、PKI認証)を用いて格納されているコンテンツとこれに結合(binding)されるか、あるいは結合された機器を認証する方法を提供する。また、固有の識別子にコンテンツ自体またはコンテンツを暗号化するのに使われる暗号化キーなどを対応させることによって、格納装置の貯蔵領域にアクセスすること、すなわちデータの違法コピーのための不適切な作動(読み取り、書き込みなど)を行うことを防止する技術を提供する。

40

【0005】

従来技術は格納装置の構造に関係なく固有なメディア識別子が対応するので、格納装置を構成している多様なチップ(制御部、及びPRAM(Programmable Random Access Memory)、DRAM(Dynamic Random Access Memory)、フラッシュ、HDD(Hard Disk Drive)のようなメモリなど)のうち一部が不適切に使用(又は代替)される場合、違法認証が発生するという問題点を有する。

【発明の概要】

【発明が解決しようとする課題】

50

## 【 0 0 0 6 】

したがって、本発明は上記した従来技術に鑑みてなされたものであって、その目的は、格納装置の任意のモジュールの不適切な作動により発生するセキュリティ攻撃(security attack)に対して防御する方法及び装置を提供することにある。

## 【課題を解決するための手段】

## 【 0 0 0 7 】

上記のような目的を達成するために、本発明の一態様によれば、格納装置のコンテンツを保護する方法が提供される。第1のモジュールに関する第1の認証情報が獲得される。この第1のモジュールは、格納装置内に含まれる複数のモジュールのうちいずれか一つである。第1のモジュールは、第1の固有個人情報(Unique Individual Information: U I I)及び第1の認証情報に基づいて認証される。第2のモジュールに関する第2の認証情報が獲得される。この第2のモジュールは、格納装置に含まれている複数のモジュールのうち他の一つである。第2のモジュールは、その第2のU I I及び第2の認証情報に基づいて認証される。格納装置に格納されているコンテンツへのアクセスは、少なくとも第1及び第2のモジュールが成功的に認証される場合に許容される。

10

## 【 0 0 0 8 】

本発明の別の態様によれば、機械読み取り可能な格納媒体は、格納装置のコンテンツを保護する方法を実行するためのプログラムが記録される。その方法は、格納装置内に具備された複数のモジュールのうち第1のモジュールに関する第1の認証情報を獲得するステップと、第1のモジュールの第1の固有個人情報(U I I)及び第1の認証情報に基づいて第1のモジュールを認証するステップと、格納装置に具備された複数のモジュールのうち第2のモジュールに関する第2の認証情報を獲得するステップと、第2のモジュールの第2のU I I及び第2の認証情報に基づいて第2のモジュールを認証するステップと、少なくとも第1及び第2のモジュールが成功的に認証される場合、格納装置に格納されているコンテンツにアクセスを許容するステップとを有する。

20

## 【 0 0 0 9 】

本発明のもう一つの態様によれば、格納装置のコンテンツを保護するためのホスト装置が提供される。ホスト装置は、第1のモジュールに関する第1の認証情報を獲得し、第1のモジュールに関する第1の固有個人情報(U I I)及び第1の認証情報に基づいて第1のモジュールを認証する第1のモジュール認証部を含む。第1のモジュールは、格納装置に含まれた複数のモジュールのうちいずれか一つである。また、ホスト装置は、第2のモジュールに関する第2の認証情報を獲得し、第2のモジュールに関する第2のU I I及び第2の認証情報に基づいて第2のモジュールを認証する第2のモジュール認証部を含む。第2のモジュールは、格納装置に含まれた複数のモジュールのうち他の一つである。さらに、ホスト装置は、予め設定された認証ポリシーを格納するメモリと、認証ポリシーに従って第1及び第2のモジュール認証部を制御し、少なくとも第1及び第2のモジュールが成功的に認証された場合に格納装置に格納されているコンテンツのアクセスを許容する認証コーディネータとを含む。

30

## 【 0 0 1 0 】

本発明のもう一つの態様によれば、格納装置は、コンテンツを保護するために提供される。格納装置は、第1の固有個人情報(U I I)及び第1の認証情報を有する第1のモジュールを含む。第1のモジュールは、ホスト装置の要請によって第1のU I I及び第1の認証情報を提供する。また、格納装置は、第2のU I I及び第2の認証情報を有する第2のモジュールを含む。第2のモジュールは、ホスト装置の要請によって第2のU I I及び第1の認証情報を提供し、暗号化されたコンテンツを格納する。暗号化されたコンテンツは、第1及び第2のU I I、第1及び第2の認証情報に関連したコンテンツ暗号化キーを用いて暗号化される。

40

## 【発明の効果】

## 【 0 0 1 1 】

本発明は、相互に異なる機能を有する多様なモジュール(デバイス-メモリ、制御部など

50

)が格納装置(S D (Secure Digital)カード、H D D (Hard Disk Drive)、U S B (Universal Serial Bus)など)に使用される場合、U I I 及び認証情報は各モジュールに発行される。ホスト装置は、各モジュールに対して独立認証を遂行して認証結果を最終的に判断することによって、格納装置を安全に認証できる効果がある。特に、いろいろなU I I を統合して使用することによって、一つのモジュールの不適切な機能により発生する攻撃を防止することができる効果がある。

【 0 0 1 2 】

本発明の上記及び他の態様、特徴、及び利点は、添付の図面と共に述べる以下の詳細な説明から、一層明らかになるはずである。

【図面の簡単な説明】

10

【 0 0 1 3 】

【図 1】本発明の一実施形態による安全(又はセキュリティ)格納装置の初期構成を示すブロック構成図である。

【図 2】本発明の一実施形態による認証情報を格納する方法を示す図である。

【図 3】本発明の一実施形態による認証情報を格納する方法を示す図である。

【図 4】本発明の一実施形態による格納装置の認証方法を示す図である。

【図 5】本発明の一実施形態により、図 4 に示す認証方法に関連したホスト装置を示す図である。

【図 6】本発明の一実施形態による格納装置の認証方法を示すフローチャートである。

【図 7】本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツの格納/記録方法を示す図である。

20

【図 8】本発明の一実施形態により、暗号化/復号化装置の主要構成を示す図である。

【図 9】本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツの格納/記録方法を示す図である。

【図 10】本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツの格納/記録方法を示すフローチャートである。

【図 11】本発明の一実施形態により、図 10 に関連したホスト装置の主要構成を示す図である。

【図 12】本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツの再生方法を示すフローチャートである。

30

【図 13】本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツの再生方法を示す図である。

【図 14】本発明の一実施形態により、図 12 に関連したホスト装置の主要構成を示す図である。

【図 15】本発明の一実施形態により、追加認証情報生成装置を示すブロック構成図である。

【図 16】本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツの格納/記録方法を示す図である。

【図 17】本発明の一実施形態により、追加認証情報生成装置を示すブロック構成図である。

40

【図 18】本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツの格納/記録方法を示すフローチャートである。

【図 19】本発明の一実施形態により、図 18 に関連したホスト装置の主要構成を示す図である。

【図 20】本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツの再生方法を示すフローチャートである。

【図 21】本発明の一実施形態により、図 20 の再生方法を示す図である。

【図 22】本発明の一実施形態により、図 20 の再生方法に関連したホスト装置の主要構成を示すブロック構成図である。

【図 23】本発明の一実施形態により、暗号化キー抽出装置を示すブロック構成図である

50

。

## 【発明を実施するための形態】

## 【0014】

以下、本発明の望ましい実施形態を添付の図面を参照して詳細に説明する。

## 【0015】

図面において、同一の構成要素に対してはできるだけ同一の参照符号及び参照番号を付して説明する。下記の説明で、本発明に関連した公知の機能又は構成に関する具体的な説明が本発明の要旨を不明にすると判断された場合に、その詳細な説明を省略する。

## 【0016】

図1は、本発明の一実施形態による安全(又はセキュリティ)格納装置の初期構成を示すブロック構成図である。

10

## 【0017】

安全格納装置(secure storage)100は、制御部110及び非揮発性メモリ(Non-Volatile Memory: NVM)120を含む。この格納装置100は、固有なメディア識別子(Media Identifier(ID))を有する。本発明において、格納装置100は、格納メディア(又は媒体)の具体的な一例として提示されるが、同一の意味で使用され得る。

## 【0018】

制御部110は、格納装置100のモジュールA(又は第1のモジュール)に該当し、第1の固有個体情報(Unique Individual Information: UII)を有する。非揮発性メモリ120は、格納装置100のモジュールB(又は第2のモジュール)に該当し、第2のUIIを有する。UIIは、ハードウェア(H/W)又はモジュールを識別するための固有識別子(ID)に該当する。制御部110は、CPU(Central Processing Unit)、揮発性メモリで構成され、ホストインターフェース(I/F)を介してホスト装置と通信する(例えば、データ処理命令を受信)。非揮発性メモリ120は、NVMインターフェースを介して制御部110と通信し、第2のホストインターフェース、又は制御部110及びホストインターフェースを介してホスト装置200と通信することができる。

20

## 【0019】

ホスト装置200は、例えば個人用コンピュータ(PC)、携帯電話、カメラのように、格納装置100、及びデジタルTV(DTV)のように格納装置100のためのインターフェース(I/F)を使用する装置である。ホスト装置200は、制御部、ディスプレイ部、入力装置、メモリ、有線/無線通信部などを含む端末であり得る。また、ホスト装置200は、格納装置100に格納されているコンテンツを再生するプレーヤー(player)、あるいは格納装置100に新たなコンテンツを格納する記録(recording)装置であり得る。より詳細には、ホスト装置200と格納装置100との間の通信は、例えばSD(Secure Digital)/MMC(Multi Media Card)システムのようなメモリカードシステム関連のプロトコル、及びATA(Advanced Technology Attachment)/S-ATA(Serial-ATA)などのハードディスクのような格納装置に関連したプロトコルのように、そのアプリケーションに従って変化する。

30

## 【0020】

格納装置100は、暗号化(encryption)/復号化(decryption)のためのソフトウェア又はハードウェアのようなセキュリティエンジンをさらに含むことができる。制御部110は、ホスト装置200のファイルシステムへのアクセスを適切に制御することで、非揮発性メモリ120のメモリセルにデータを格納するFTL(Flash Translation Layer)を含むことができる。格納装置100は、内蔵装置としてスマートフォン、タブレットPCなどに搭載され、外部装置に装着又は付着することができる。

40

## 【0021】

以後、格納装置100の各モジュール110とNVM120は、各々認証情報をさらに格納する。

## 【0022】

図2は、本発明の一実施形態による認証情報を格納する方法を示す。格納方法は、モジ

50

ジュール A 110a のモジュール A メーカー (manufacturer) 10 でなく、格納装置 100a の製造社 (fabricator) 30 が格納装置 100a に提供される一実施形態に基づいて説明される。各々 U I I が割り当てられるモジュール A 110a とモジュール B 120a との間のモジュール A 110a の認証情報が格納される。

【0023】

モジュール A メーカー 10 は、第 1 ~ 第 n のモジュールを製造し、各モジュールに U I I を割り当て及び格納する。その後、モジュール A メーカー 10 は、ステップ S 110 で、第 1 ~ 第 n のモジュール A に割り当て及び格納された第 (A-1) ~ 第 (A-n) の U I I をモジュール認証センター 20 に報告する。

【0024】

モジュール認証センター 20 は、第 (A-1) ~ 第 (A-n) の U I I をデータベースに登録し、第 (A-1) ~ 第 (A-n) の U I I に対応する第 (A-1) ~ 第 (A-n) の認証情報を生成する。

【0025】

モジュール認証センター 20 は、ステップ S 120 で、第 (A-1) ~ 第 (A-n) の U I I を含む U I I リストを発行 (生成) し、U I I リストをモジュール A メーカー 10 に伝送する。モジュール認証センター 20 は、第 (A-1) ~ 第 (A-n) 認証情報を U I I リストとともに伝送することができる。U I I リストは、対応する認証情報の獲得に使用されることができる。

【0026】

モジュール A メーカー 10 は、ステップ S 130 で、U I I リストを格納装置の製造社 30 に伝送する。

【0027】

格納装置製造社 30 は、ステップ S 140 で、モジュール認証センター 20 に U I I リストを提出し、この U I I リストに回答して、ステップ S 150 で、U I I リストに対応する認証情報リスト、すなわち第 (A-1) ~ 第 (A-n) の認証情報を受信及び確保する。

【0028】

格納装置製造社 30 は、ステップ S 160 で、格納装置 100a またはモジュール A 110a から U I I を要請し、ステップ S 170 で、格納装置 100a 又はモジュール A 110a から該当 U I I (U I I a) を受信する。

【0029】

格納装置製造社 30 は、ステップ S 180 で、モジュール A 110a の U I I に対応する認証情報を選択又は決定し、決定された認証情報をモジュール A 110a に挿入及び格納する。例えば、格納装置製造社 30 は、認証情報リストで受信した U I I (例えば、第 (A-1) の U I I) に対応する第 (A-1) の認証情報を検索し、検索したモジュール A 110a (例えば、第 1 のモジュール A) に格納することができる。

【0030】

本発明の実施形態において、モジュール A メーカー 10、格納装置製造社 30、又はモジュール認証センター 20 は、制御部、ディスプレイ部、入力装置、メモリ、有線/無線通信部などを含むコンピュータであり得る。コンピュータ間の通信は、有線又は無線で遂行できる。

【0031】

図 3 は、本発明の実施形態による認証情報を格納する方法を示す。格納方法は、U I I が割り当てられたモジュール A 110b を有する格納装置 100b に含まれるモジュール B 120b の認証情報をモジュール B メーカー 10a が格納する一実施形態に基づく。図 3 は、容易な理解のために、モジュール B 120b が格納装置 100b に具備されるが、格納方法は、格納装置 100b にモジュール B 120b が提供される前に遂行される。しかしながら、格納方法は、モジュール B 120b が格納装置 100b に提供されている状態でオンライン通信を通じて実行可能である。

【0032】

Bモジュール認証センター20aは、ステップS210で、モジュールBメーカー10aにUIIリスト及び認証情報リストを伝送し、あるいはモジュールBメーカー10aにUII及び関連した認証情報を生成できるツール(tool)(S/W又はH/W)を提供する。

【0033】

モジュールBメーカー10aは、ステップS220で、生産されたモジュールB120bにUIIb及び関連した認証情報を挿入及び格納する。例えば、モジュールBメーカー10aは、生産したモジュールB(例えば、第2のモジュールB)に第(B-2)のUII及び第(B-2)の認証情報を割り当て及び格納することができる。

【0034】

本発明の実施形態において、UIIは、ランダム値又は暗号化された誤り訂正可能な情報であり得る。対称キー、非対称キーのような多様な暗号化方式がUIIと関連した認証情報に適用され得る。例えば、よく知られているPKI(Public Key Infrastructure)が適用された認証書は、認証情報として使用することができる。認証情報として使われるPKIを使用する認証書“証明書(Certificate)(認証情報)”は、次のように表示される。

【0035】

証明書(認証情報) = 署名(認証センターの秘密キー、UII、データ)

【0036】

特に、認証書“証明書(認証情報)”は、認証センターの電子署名値“署名(Signature)”を含み、この電子署名値は、UII及び/又はデータを認証センターの秘密キー“Private Key of Authorization Center”で署名した値を示す。データは、証明書の有効期間、証明書の使用対象のように、他の証明書関連情報を意味する。

【0037】

図4は、本発明の一実施形態による格納装置の認証方法を示す。図5は、本発明の一実施形態により、認証方法と関連したホスト装置の主要構成を示す。

【0038】

ホスト装置200は、Aモジュール認証部210、Bモジュール認証部220、Cモジュール認証部230、認証コーディネータ240、及び認証に対するポリシーを格納するメモリ250を含み、これらは、ホスト装置200の認証部205を形成する。Aモジュール認証部210、Bモジュール認証部220、及びCモジュール認証部230は、各々第1～第3のモジュール認証部として称される。

【0039】

Aモジュール認証部210は、ステップS310で、格納装置100cに集積された複数のモジュールのうちモジュールA110cに関する第1の認証情報を要請する。Aモジュール認証部210は、ステップS320で、モジュールA110cに関する第1の認証情報を受信及び獲得する。Aモジュール認証部210は、モジュールA110cの第1のUII(UIIa)、及び第1の認証情報に基づいてモジュールA110cを認証する。この手順は、認証プロトコルと称される。各モジュール認証部210、220、230は、該当モジュール110c、120c、130cのUIIを既に知っており、これらは、格納装置100cから受信することができる。特定モジュールの認証情報は、格納装置100cの制御部(本例ではモジュールA110c)を通じて、あるいは特定モジュールから直接に受信することができる。例えば、各モジュール認証部210、220、230は、該当認証情報を構成する電子署名値に既知のモジュールメーカーの公開キーを適用して該当モジュールのUIIを復号化する。各モジュール認証部210、220、230は、既に知られているモジュールのUIIと復号化されたUIIを比較し、それによってモジュールに対する認証を遂行する。

【0040】

Bモジュール認証部220は、ステップS330で、複数のモジュールのうちモジュールB120cに対する第2の認証情報を要請する。Bモジュール認証部220は、ステップ340で、モジュールB120cに関する第2の認証情報を受信及び獲得する。Bモジュール認証部220は、モジュールB120cの第2のUII(UIIb)、及び第

10

20

30

40

50



2の認証情報に基づいてモジュールB 120cを認証する。

【0041】

Cモジュール認証部230は、ステップS350で、複数のモジュールのうちモジュールC 130cに対する第3の認証情報を要請する。Cモジュール認証部230は、ステップ360で、モジュールC 130cに関する第3の認証情報を受信及び獲得する。Cモジュール認証部230は、モジュールC 130cの第3のUII(UIIc)、及び第3の認証情報に基づいてモジュールC 130cを認証する。

【0042】

各モジュール認証部210, 220, 230は、該当認証情報に適用された暗号化方式による認証方法で該当モジュールを認証する。モジュールC 130cは、第3のUII以外に別の認証情報を有しないので、第3の認証情報は、第3のUIIであり、この第3のUIIは認証に必要な情報を有することができる。

10

【0043】

各認証情報は、該当モジュールに格納されていることを説明したが、他のモジュールに格納され得る。例えば、第1及び第2の認証情報は、第3のモジュール130cに格納することができる。

【0044】

本実施形態では、各モジュールに対する認証ステップが順次に遂行されるが、これら認証ステップは、並列的に、または同時に遂行できる。

【0045】

20

メモリ250は、予め設定された認証ポリシーを格納する。認証ポリシーは、格納装置100cに含まれたモジュール110c, 120c, 130cの中からどのモジュールに対して、どの順序及び方法で認証を遂行するかに対する規則を定義する。

【0046】

認証コーディネータ240は、認証ポリシーによって格納装置100cに対する認証を遂行するようにモジュール認証部210, 220, 230を制御する。認証コーディネータ240は、格納装置100cに含まれている複数のモジュール110c, 120c, 130cに対する優先順位リストに基づいて、第1及び第2順位のモジュール110c, 120cに対する認証プロトコルを順次に遂行し、第1及び第2順位のモジュール110c, 120cが両方とも成功的に認証される場合、格納装置100cに格納されたコンテンツへのアクセスを許容する。

30

【0047】

認証ポリシーに関する他の実施形態において、認証コーディネータ240は、格納装置100cに含まれた3つのモジュール110c, 120c, 130cのうち、特定モジュール、例えばモジュールB 120cに対する認証が失敗した場合、格納装置100cに対する認証が最終的に失敗し、あるいは特定機能に限定されて認証が成功したとみなされることができる。特定機能は、例えば読み取り機能であり、このような場合に、ホスト装置200は、格納装置100cに対して、読み取り動作のみを許容し、書き込み動作は許容しない。

【0048】

40

図6は、本発明の一実施形態による格納装置の認証方法を示すフローチャートである。認証方法と関連した装置構成は、図4及び図5を参照する。

【0049】

ホスト装置200は、ステップS410で、格納装置100cに対する認証要請を受信する。例えば、この認証要請の受信ステップは、ユーザーによるコンテンツビュー、コンテンツ再生などのコンテンツ関連命令をホスト装置200に具備された入力装置(例えば、キーボード、キーパッド、キーボタン、マウス、タッチスクリーンなど)を通じて受信するステップに対応することができる。

【0050】

認証コーディネータ240は、ステップS415で、格納装置100cの認証のための

50

アルゴリズムを開始する。すなわち、認証コーディネータ240は、メモリ250に格納された認証ポリシーを読み取り、認証ポリシーに対応するアルゴリズムにより動作する。

【0051】

認証コーディネータ240は、ステップS420で、後述する手順に従ってAモジュール認証部210及びBモジュール認証部220を順次に制御する。

【0052】

Aモジュール認証部210は、ステップS425で、認証ポリシーに定義された認証プロトコルを遂行することによってモジュールA 110cを認証する。Aモジュール認証部210は、格納装置100cに集積された複数のモジュールのうちモジュールA 110cに対する第1の認証情報を要請し、モジュールA 110cに関する第1の認証情報を受信及び獲得する。Aモジュール認証部210は、モジュールA 110cの第1のUII及び第1の認証情報に基づいて、モジュールA 110cを認証する。

10

【0053】

ステップS430で、認証が成功したか否かを判定する。モジュールA 110cに対する認証が失敗する場合(ステップS430で“いいえ”)、認証コーディネータ240は、ステップS435、S440で、認証ポリシーによって他のモジュールの認証プロトコルを実行するか否かを判定する。

【0054】

他のモジュールの認証を遂行しないと判定される場合(ステップS440で“いいえ”)、認証コーディネータ240は、ステップS445で、格納装置100cを不適切なものと認証する。特に、認証コーディネータ240は、格納装置100cの認証が失敗したと決定するかみなし、格納装置100cに格納されたコンテンツの全部又は一部へのアクセスを遮断し、あるいは格納装置100cに対するすべての機能又は特定機能(読み取り、書き込みなど)の遂行を遮断する。

20

【0055】

モジュールA 110cに対する認証が成功し(ステップS430で“はい”)、あるいは他のモジュールに対する認証を遂行すると決定される場合(ステップS440で“はい”)、Bモジュール認証部220は、認証ポリシーに定義される認証プロトコルに従ってモジュールB 120cを認証する。Bモジュール認証部220は、格納装置100cに集積された複数のモジュールのうちモジュールB 120cに対する第2の認証情報を要請し、モジュールB 120cに関する第2の認証情報を受信及び獲得する。Bモジュール認証部220は、モジュールB 120cの第2のUII及び第2の認証情報に基づいてモジュールB 120cを認証する。

30

【0056】

ステップS455において、認証が成功したか否かを判定する。モジュールB 120cに対する認証が失敗した場合(ステップS455で“いいえ”)、認証コーディネータ240は、ステップS445で、格納装置100cに対する認証が失敗したと決定又はみなす。

【0057】

モジュールB 120cに対する認証が成功した場合(ステップS455で“はい”)、認証コーディネータ240は、ステップS460で、格納装置100cが適法であると認証する。すなわち、認証コーディネータ240は、格納装置100cに対する認証が成功したと決定又はみなし、格納装置100cに格納されているコンテンツへのアクセスを許容し、あるいは格納装置100cに対するすべての機能又は特定機能(読み取り、書き込みなど)の遂行を許容する。

40

【0058】

図7は、本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツの格納/記録方法を示す。記録は、格納の一例である。図7において、ホスト装置200aは、コンテンツサービスサーバ40から注文型(on-demand)方式でコンテンツサービスを要請し、コンテンツサービスサーバ40から提供されるコンテンツを格納装置100dに格納する。コンテンツ

50

サービスサーバ４０は、制御部、ディスプレイ部、入力装置、メモリ、有線/無線通信部などを具備したコンピュータであり得る。ホスト装置２００aは、図５に示したホスト装置２００の構成と同様である。

【００５９】

ホスト装置２００aは、入力装置を通じるユーザーから入力されるコンテンツサービス要請に応じてコンテンツサービスサーバ４０からコンテンツサービスを要請する。

【００６０】

コンテンツサービスサーバ４０は、ステップＳ５１０で、ホスト装置２００aに格納装置１００dの認証を要請する。また、ホスト装置２００aは、コンテンツサービスサーバ４０からの認証要請を受信せずに格納装置１００dの認証を自動で遂行することができる。

10

【００６１】

モジュールＡ，Ｂ，Ｃ １１０d，１２０d，１３０dのすべてが認証される場合、ホスト装置２００aは、ステップＳ５１５，Ｓ５２５，Ｓ５３５で、Ａ，Ｂ，Ｃモジュール認証部２１０，２２０，２３０を用いて格納装置１００dに集積されたモジュールＡ，Ｂ，Ｃ １１０d，１２０d，１３０dに対する第１～第３の認証情報を要請し、ステップＳ５２０，Ｓ５３０，Ｓ５４０で、第１～第３の認証情報を受信及び獲得する。Ａ，Ｂ，Ｃモジュール認証部は、第１～第３のＵＩＩ（ＵＩＩa、ＵＩＩb、ＵＩＩc）と第１～第３の認証情報に基づいてモジュールＡ，Ｂ，Ｃ １１０d，１２０d，１３０dを認証する。

20

【００６２】

ホスト装置２００aは、ステップＳ５４５で、格納装置１００dの認証結果と、認証関連情報をコンテンツサービスサーバ４０に伝送する。格納装置１００dの認証結果は、明確に示されず、例えば、格納装置１００dに対する認証が成功した場合、認証関連情報はコンテンツサービスサーバ４０に伝送される。格納装置１００dの認証が失敗した場合には、認証関連情報の提供なしにこれを通知できる。認証関連情報は、第１～第３の認証情報、第１～第３のＵＩＩ、及び格納装置１００dのメディア識別子を含む。

【００６３】

コンテンツサービスサーバ４０は、認証関連情報を用いて格納装置１００dを認証することもできる。

30

【００６４】

コンテンツサービスサーバ４０は、認証関連情報を用いてコンテンツを暗号化するための暗号化/復号化装置を含む。コンテンツサービスサーバ４０は、ステップＳ５５０で、暗号化コンテンツ及びキー情報をホスト２００aに伝送する。ホスト２００aは、暗号化コンテンツ及びキー情報を格納装置１００dに格納又は記録する。

【００６５】

図８は、本発明の一実施形態により、暗号化/復号化装置の主要構成を示す。図８は、コンテンツ暗号化キーの生成に関連した構成要素のみを示す。例えば、暗号化/復号化装置３００は、コンテンツ暗号化キーを用いてコンテンツを暗号化するためのコンテンツ暗号化ブロック、キー情報を用いて暗号化されたコンテンツを復号化するコンテンツブロックをさらに含むことができる。ブロック又は関数は、該当機能を遂行する機能ブロック又はモジュールを称される。

40

【００６６】

暗号化/復号化装置３００は、モジュールＡ，Ｂ，Ｃ １１０d，１２０d，１３０dの第１～第３のＵＩＩ及び第１～第３の認証情報に関連又は結合される(あるいはこれらに基づいて生成される)コンテンツ暗号化キーを生成する。コンテンツ暗号化キーは、格納装置１００dのメディア識別子(ＩＤ)にも関連することができる。

【００６７】

すなわち、暗号化/復号化装置３００は、コンテンツが格納される格納装置１００dのメディア識別子と各モジュール１１０d，１２０d，１３０dのＵＩＩ及び認証情報を統

50

合してコンテンツ暗号化キーを生成する。

【 0 0 6 8 】

抽出関数 3 1 0 は、モジュール A , B , C 1 1 0 d , 1 2 0 d , 1 3 0 d の第 1 ~ 第 3 の U I I と第 1 ~ 第 3 の認証情報、格納装置 1 0 0 d のメディア識別子を受信し、入力情報の全部又は一部と関連した情報(すなわち、抽出情報)を出力する。抽出関数 3 1 0 は、下記のように、一方向暗号化関数であり得る。

【 0 0 6 9 】

抽出関数 F = ハッシュ(モジュール A の U I I 認証情報、ハッシュ(モジュール B の U I I 、認証情報)、...)

【 0 0 7 0 】

ハッシュ()は、通常のハッシュ関数を表し、上記したように、他のハッシュ関数は、ハッシュ関数内に含まれることができる。結合演算子、 は、その右側オペランド(operand)(すなわち、認証情報)をその左側オペランドの終端に連結させる。抽出関数 3 1 0 から出力される抽出情報は、各モジュール 1 1 0 d , 1 2 0 d , 1 3 0 d の U I I 及び認証情報を使用するハッシュ関数の出力値に該当する。

【 0 0 7 1 】

コンテンツ暗号化キー生成関数 3 2 0 は、抽出関数 3 1 0 から出力される抽出情報とキー情報を受信し、これらと関連したコンテンツ暗号化キーを生成及び出力する。

【 0 0 7 2 】

コンテンツ暗号化キー生成関数 3 2 0 は、よく知られている暗号アルゴリズムで実現され、キー情報のような情報は、下記のように、任意に(すなわち、ランダム値として)生成することができる。A E S は、対称キー暗号システムであり、A E S -ハッシュは、対称キー暗号システムを使用する一方向ハッシュ関数を表す。

【 0 0 7 3 】

コンテンツ暗号化キー生成関数 G = A E S -ハッシュ(抽出情報、キー情報)

【 0 0 7 4 】

暗号化/復号化装置 3 0 0 は、抽出関数 3 1 0 とコンテンツ暗号化キー生成関数 3 2 0 を通じてコンテンツ暗号化キーを生成し、コンテンツ暗号化キーでコンテンツを暗号化する。

【 0 0 7 5 】

図 7 のステップ S 5 5 0 に示すように、コンテンツサービスサーバ 4 0 は、暗号化されたコンテンツ及びキー情報をホスト装置 2 0 0 a に伝送する。

【 0 0 7 6 】

図 9 は、本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツの格納/記録方法を示す。図 9 は、ホスト装置 2 0 0 b が直接にコンテンツを暗号化する一例を示す。ホスト装置 2 0 0 b は、図 5 に示したホスト装置 2 0 0 の構成と同様であり、ホスト装置 2 0 0 b は、図 8 に示す暗号化/復号化装置 3 0 0 をさらに含む。

【 0 0 7 7 】

ホスト装置 2 0 0 b は、キー情報を直接に生成し、コンテンツ暗号化を遂行する。特に、コンテンツサービスサーバ 4 0 により放送されるコンテンツがホスト装置 2 0 0 b により格納装置 1 0 0 e に格納される場合、ホスト装置 2 0 0 b は、コンテンツ暗号化キーを生成することができる。

【 0 0 7 8 】

ホスト装置 2 0 0 b は、ステップ S 6 1 0 , S 6 2 0 で、A 及び B モジュール認証部を用いて、格納装置 1 0 0 e に集積された制御部 1 1 0 e 及び非揮発性メモリ 1 2 0 e (各々モジュール A 及び B に該当)に対する認証プロトコルを順次に遂行する。

【 0 0 7 9 】

具体的には、ホスト装置 2 0 0 b は、第 1 及び第 2 の認証情報を要請して受信及び獲得し、A 及び B モジュール認証部を用いて第 1 及び第 2 の U I I と第 1 及び第 2 の認証情報に基づいて制御部 1 1 0 e 及び非揮発性メモリ 1 2 0 e を認証する。

10

20

30

40

50

## 【 0 0 8 0 】

ホスト装置 2 0 0 b に含まれている暗号化/復号化装置は、抽出関数を用いて制御部 1 1 0 e 及び非揮発性メモリ 1 2 0 e の第 1 及び第 2 の U I I と第 1 及び第 2 の認証情報と関連または結合される抽出情報を生成し、キー情報を生成する。また、暗号化/復号化装置は、抽出情報及びキー情報と結合または関連したコンテンツ暗号化キーを生成及び出力する。

## 【 0 0 8 1 】

ホスト装置 2 0 0 b は、ステップ S 6 3 0 , S 6 4 0 で、生成されたコンテンツ暗号化キーを用いてコンテンツを暗号化し、暗号化されたコンテンツコンテンツとキー情報を格納装置の非揮発性メモリに格納又は記録する。

10

## 【 0 0 8 2 】

図 1 0 は、本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツコンテンツの格納/記録方法を示すフローチャートである。図 1 1 は、本発明の一実施形態により、図 1 0 に関連したホスト装置の主要構成を示す。格納動作は、図 9 に示す格納装置 1 0 0 e に対して遂行される。

## 【 0 0 8 3 】

ホスト装置 2 0 0 c は、ステップ S 7 1 0 で、特定コンテンツの格納/記録要請を受信する。例えば、このような格納/記録要請の受信ステップは、ユーザーによるコンテンツ記録又は格納命令をホスト装置 2 0 0 c に具備されている入力装置を通じて受信するステップに該当する。

20

## 【 0 0 8 4 】

ホスト装置 2 0 0 c に含まれている認証部 2 0 5 c は、図 5 に示した認証部 2 0 5 の構成と同様であり、図 8 に示した抽出関数 3 1 0 をさらに含む。認証部 2 0 5 c は、複数のモジュール認証部を用いて格納装置 1 0 0 e に集積された複数のモジュール 1 1 0 e , 1 2 0 e に対する U I I ( U I I a , U I I b )、及び認証情報を要請して受信及び獲得する。認証部 2 0 5 c は、ステップ S 7 2 0 で、制御部 1 1 0 e 及び非揮発性メモリ 1 2 0 e に対する第 1 及び第 2 の U I I と第 1 及び第 2 の認証情報に基づいて格納装置 1 0 0 e を認証する。

## 【 0 0 8 5 】

認証部 2 0 0 c は、ステップ S 7 3 0 で、抽出関数を用いて制御部 1 1 0 e 及び非揮発性メモリ 1 2 0 e に対する U I I 及び認証情報と関連した抽出情報を生成する。

30

## 【 0 0 8 6 】

認証部 2 0 0 c は、ステップ S 7 4 0 で、抽出情報を暗号化装置 3 0 0 c に伝達する。

## 【 0 0 8 7 】

暗号化装置 3 0 0 c は、図 8 に示した暗号化/復号化装置の構成と同様であるが、抽出関数 3 1 0 は含まれない。暗号化装置 3 0 0 c は、ステップ S 7 5 0 で、キー情報を生成し、コンテンツ暗号化キー生成関数を用いて抽出情報及びキー情報と関連したコンテンツ暗号化キーを生成する。

## 【 0 0 8 8 】

暗号化装置 3 0 0 c は、ステップ S 7 6 0 で、コンテンツ暗号化キーでコンテンツを暗号化する。

40

## 【 0 0 8 9 】

暗号化装置 3 0 0 c は、ステップ S 7 7 0 で、暗号化されたコンテンツ及びキー情報を格納装置 1 0 0 e に格納する。

## 【 0 0 9 0 】

図 1 2 は、本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツの再生方法を示すフローチャートである。図 1 3 は、本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツを再生する方法を示す。図 1 4 は、本発明の一実施形態により、図 1 2 に関連したホスト装置の主要構成を示す。

## 【 0 0 9 1 】

50

ホスト装置 200d は、ステップ S810 で、特定コンテンツに対する再生要請を受信する。例えば、このような再生要請の受信ステップは、ユーザーによるコンテンツ再生命令をホスト装置 200d に提供された入力装置を通じて受信するステップに該当する。

【0092】

ホスト装置 200d に含まれた認証部 205d は、図 5 に示した認証部 205 の構成と同様であり、図 8 に示した抽出関数 310 をさらに含む。認証部 205d は、ステップ S820 で、複数のモジュール認証部を用いて格納装置 100f に集積された制御部 110f 及び非揮発性メモリ 120f に対する認証プロトコルを順次に遂行する。具体的には、ホスト装置 200d は、第 1 及び第 2 の U I I (U I I a、U I I b) と第 1 及び第 2 の認証情報を要請して受信及び獲得する。認証部 205d は、制御部 110f 及び非揮発性メモリ 120f に対する第 1 及び第 2 の U I I と第 1 及び第 2 の認証情報に基づいて格納装置 100f を認証する。

10

【0093】

格納装置 100f に対する認証が成功した後に、ホスト装置 200d は、格納装置 100f から暗号化されたコンテンツ及びキー情報を受信する。

【0094】

認証部 205d は、ステップ S830 で、抽出関数を用いて、制御部 110f 及び非揮発性メモリ 120f に対する U I I 及び認証情報と関連した抽出情報を生成する。

【0095】

認証部 205d は、ステップ S840 で、抽出情報を復号化装置 300d に伝達する。

20

【0096】

復号化装置 300d は、ステップ S850 で、キー情報を受信し、コンテンツ暗号化キー生成関数を用いて抽出情報及びキー情報に関連したコンテンツ暗号化キーを生成する。

【0097】

復号化装置 300d は、ステップ S860 で、コンテンツ暗号化キーを用いて暗号化されたコンテンツを復号化する。

【0098】

復号化装置 300d は、復号化されたコンテンツをコンテンツ再生装置 400 に伝達する。

【0099】

30

コンテンツ再生装置 400 は、ステップ S870 で、復号化されたコンテンツを再生する。

【0100】

本発明の一実施形態において、コンテンツへのアクセスは、コンテンツの再生、移動、コピー、読み取り、格納、削除などの動作を意味する。

【0101】

上記の実施形態において、格納装置内の制御部、すなわちモジュール A (又は第 1 のモジュール) に対する第 1 の U I I と、格納装置内の非揮発性メモリ、すなわちモジュール B (又は第 2 のモジュール) に対する第 2 の U I I は、固有識別子である。上記した認証方法では、このような U I I を用いて認証が遂行される。U I I は、任意に選択される固有識別子であるか、あるいは特定演算により計算される値であり得る。例えば、第 2 のモジュールに対する U I I は、下記のように計算できる。

40

【0102】

E M I D = ハッシュ (第 2 のモジュールの識別子情報、第 2 のモジュールのプレフィックス情報)

【0103】

E M I D (Enhanced Media ID) は、第 2 のモジュールの U I I を意味し、第 2 のモジュールの識別子情報は、例えばモジュールメーカーが第 2 のモジュールに割り当てられた識別子を意味し、プレフィックス情報 (prefixed information) は、コンテンツ又はアプリケーション付加情報であって、第 2 のモジュールに格納されるコンテンツの種類 (例え

50

ば、動画像、静止画像のようなマルチメディアデータ、銀行口座のような金融(financing)情報、連絡先番号のような個人情報など)又はコンテンツにアクセスするアプリケーション(又は提供サービス)の種類(例えば、マルチメディアアプリケーション、金融関連アプリケーション、個人情報関連アプリケーションなど)に従って割り当てられた値を表す。プレフィックス情報、ホスト装置のみに格納され、あるいはホスト装置及び格納装置両方ともに格納することができる。

【0104】

より詳しくは、本発明は一つのモジュールに対してコンテンツの種類またはアプリケーションの種類によって複数のUIIを割り当てることができ、本発明による認証方法は、該当コンテンツの種類又はアプリケーションの種類に対応するUIIに基づいて遂行できる。

10

【0105】

例えば、図4及び図5を参照すると、Bモジュール認証部220は、モジュールB 120cに対する第2の認証情報を要請する場合、格納装置100cがアクセスを希望するコンテンツが、マルチメディアデータであるか、あるいはコンテンツにアクセスする実行中であるアプリケーションがマルチメディアアプリケーションである場合に、マルチメディアデータに割り当てられた第2の認証情報を要請できる。Bモジュール認証部220は、モジュールB 120cのマルチメディアデータに関連した第2のUII及び第2の認証情報に基づいてモジュールB 120cを認証できる。モジュールB 120cは、複数のコンテンツ種類又は複数のアプリケーション種類に対応する複数の第2のUIIと、複数の第2のUIIに対応する複数の第2の認証情報を格納することができる。

20

【0106】

モジュールの識別子情報とプレフィックス情報に基づいて生成されるEMIDは、本発明の実施形態に多様に適用でき、例えば、コンテンツ暗号化キーを生成、又は追加認証情報を生成するために使用され得る。

【0107】

図7及び図8を参考すると、抽出関数310は、モジュールB 120dの第2のUIIと予め知られているBモジュール120dのプレフィックス情報に基づいてモジュールB 120dのEMIDを生成し、EMID及びモジュールA 110dの第1のUIIに基づいて抽出情報を出力する。この抽出情報は、下記のように表示することができる。

30

【0108】

例1)抽出情報 = メディアID XOR EMID

例2)抽出情報 = メディアID EMID

【0109】

上記した実施形態において、メディアIDは、モジュールA 110dの第1のUIIに該当する。

【0110】

コンテンツ暗号化キー生成関数320は、抽出関数310から出力された抽出情報とランダム値であるキー情報を受信し、これら抽出情報とキー情報に関連したコンテンツ暗号化キーを生成及び出力できる。

40

【0111】

上記した実施形態では、モジュールに対する認証が成功した場合に格納装置が適法なことに決定するが、EMIDを用いる追加的な認証情報がさらに提供され得る。このような追加認証情報の認証まで成功した場合に格納装置が適法なことに決定することができる。追加認証情報は、図6に示した各モジュールの認証の代わりにモジュールを認証するために使われることができる。具体的には、追加認証情報が有効なことに決定されると、格納装置は、適法なことに決定することができる。

【0112】

追加認証情報生成装置は、図8に示した暗号化/復号化装置300の構成と同様であり、コンテンツサービスサーバ又はホスト装置に提供することができる。追加認証情報は、

50

図 8 に示した暗号化/復号化装置 3 0 0 又は図 1 1 に示した暗号化装置 3 0 0 c を用いて生成することができる。以下、追加認証情報生成装置は、図 7 に示したコンテンツサーバ 4 0 に提供される場合を例示する。

【 0 1 1 3 】

図 1 5 は、本発明の一実施形態による追加認証情報生成装置 6 0 0 を示すブロック構成図である。

【 0 1 1 4 】

図 7 及び図 1 5 を参照すると、抽出関数 6 1 0 は、モジュール B 1 2 0 d の第 2 の U I I と既知のモジュール B 1 2 0 d のプレフィックス情報に基づいてモジュール B 1 2 0 d の E M I D を生成する。

10

【 0 1 1 5 】

E M I D = ハッシュ(第 2 の U I I 、モジュール B のプレフィックス情報)

【 0 1 1 6 】

抽出関数 6 1 0 は、E M I D 及びモジュール A 1 1 0 d の第 1 の U I I に基づいて計算された抽出情報を出力する。この抽出情報は、下記のように示すことができる。

【 0 1 1 7 】

例 1 ) 抽出情報 = 第 1 の U I I X O R E M I D

例 2 ) 抽出情報 = 第 1 の U I I E M I D

【 0 1 1 8 】

認証情報生成器 6 2 0 は、抽出関数 6 1 0 から出力される抽出情報とランダム値であるキー情報を受信し、この抽出情報及びキー情報に関連した追加認証情報を生成及び出力する。

20

【 0 1 1 9 】

追加認証情報生成装置 6 0 0 は、追加認証情報及びキー情報をホスト装置 2 0 0 a に伝送し、ホスト装置 2 0 0 a は、追加認証情報及びキー情報を格納装置 1 0 0 d に格納する。

【 0 1 2 0 】

図 1 3 及び図 1 4 を参照すると、認証部 2 0 5 d 及び復号化装置 3 0 0 d は、コンテンツ復号化に加えて追加認証情報を処理するために使用することができる。

【 0 1 2 1 】

30

認証部 2 0 5 d は、複数のモジュール認証部を用いて、格納装置 1 0 0 f に集積される制御部 1 1 0 f 及び非揮発性メモリ 1 2 0 f に対する認証プロトコルを順次に遂行する。その後、認証部 2 0 5 d は、抽出関数を用いて非揮発性メモリ 1 2 0 f の E M I D 及び制御部 1 1 0 f の U I I と関連した抽出情報を生成する。

【 0 1 2 2 】

復号化装置 3 0 0 d は、コンテンツ暗号化キー生成関数を用いて抽出情報及びキー情報と関連した追加認証情報を生成する。復号化装置 3 0 0 d は、格納装置 1 0 0 f から受信した追加認証情報(又はその構成情報)と生成された追加認証情報(又はその構成情報)を比較して格納装置 1 0 0 f に対する認証が成功したか否かを判定できる。

【 0 1 2 3 】

40

上記の実施形態では、暗号化キーは、予め設定された式により生成され、コンテンツは、この暗号化キーを用いて暗号化又は復号化されるが、本発明の他の実施形態によると、暗号化キーは、ランダム値を有することができる。

【 0 1 2 4 】

図 1 6 は、本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツの格納/記録方法を示す。図 1 6 は、ホスト装置 2 0 0 d が直接にコンテンツを暗号化する一例を示す。ホスト装置 2 0 0 d は、図 5 に示したホスト装置 2 0 0 の構成と同様であり、ホスト装置 2 0 0 d は、図 1 7 に示す追加認証情報生成装置 7 0 0 をさらに含む。

【 0 1 2 5 】

ホスト装置 2 0 0 d は、ランダム値である暗号化キーを生成し、コンテンツ暗号化を実

50



行する。特に、コンテンツサービスサーバによりブロードキャストされるコンテンツがホスト装置 200d から格納装置 100g に格納される場合、ホスト装置 200d は、コンテンツ暗号化キーを生成できる。

【0126】

ホスト装置 200d は、ステップ S910 及び S920 で、A 及び B モジュール認証部により、格納装置 100g に集積された制御部 110g 及び非揮発性メモリ 120g (モジュール A 及び B に該当) に対する認証プロトコルを順次に遂行する。

【0127】

すなわち、ホスト装置 200d は、第 1 及び第 2 の認証情報を要請して受信及び獲得し、A 及び B モジュール認証部を用いて第 1 及び第 2 の U I I (U I I a、U I I b) と第 1 及び第 2 の認証情報に基づいて制御部 110g 及び非揮発性メモリ 120g を認証する。

10

【0128】

図 17 は、本発明の一実施形態により、追加認証情報生成装置 700 を示すブロック構成図である。追加認証情報生成装置 700 は、ランダムな値である暗号化キーを受信することを除き、図 15 に示した追加認証情報生成装置 600 の構成と同様である。

【0129】

抽出関数 710 は、下記のように、非揮発性メモリ 120g の第 2 の U I I と既知の非揮発性メモリ 120g のプレフィックス情報に基づいて非揮発性メモリ 120g の E M I D を生成する。

【0130】

E M I D = ハッシュ(第 2 の U I I、非揮発性メモリのプレフィックス情報)

20

【0131】

抽出関数 710 は、E M I D 及び制御部 110g の第 1 の U I I に基づいて計算された抽出情報を出力する。この抽出情報は、下記のように表示することができる。

【0132】

例 1) 抽出情報 = 第 1 の U I I XOR E M I D

例 2) 抽出情報 = 第 1 の U I I E M I D

【0133】

認証情報生成器 720 は、抽出関数 710 から出力される抽出情報、ランダム値である暗号化キーを受信する。認証情報生成器 720 は、抽出情報と暗号化キーに関連した追加認証情報を生成及び出力する。

30

【0134】

図 16 を参照すると、ホスト装置 200d は、ステップ S930、S940 で、ランダム暗号化キーでコンテンツを暗号化し、暗号化されたコンテンツと追加認証情報を格納装置 100g の非揮発性メモリ 120g に格納又は記録する。

【0135】

図 18 は、本発明の一実施形態により、暗号化されたコンテンツの格納/記録方法を示すフローチャートである。図 19 は、本発明の一実施形態により、図 18 に関連したホスト装置の主要構成を示す。図 16 に示した格納装置 100g に格納が遂行される。

【0136】

ホスト装置 200f は、ステップ S1010 で、特定コンテンツに対する格納/記録要請を受信する。例えば、この格納/記録要請の受信ステップは、ユーザーによるコンテンツ記録又は格納命令をホスト装置 200f に含まれた入力装置を通じて受信するステップに対応できる。

40

【0137】

ホスト装置 200f に含まれた認証部 205f は、図 5 に示した認証部 205 と類似した構成を有する。認証部 205f は、複数のモジュール認証部を用いて、格納装置 100g 内に集積された複数のモジュール 110g、120g に対する U I I (U I I a、U I I b) 及び認証情報を要請して受信及び獲得する。認証部 205f は、ステップ S1020 において、制御部 110g 及び非揮発性メモリ 120g に関する第 1 及び第 2 の U I I

50

と第 1 及び第 2 の認証情報に基づいて格納装置 1 0 0 g を認証する。

【 0 1 3 8 】

追加認証情報生成装置 7 0 0 は、ステップ 1 0 3 0 で、ランダムなコンテンツ暗号化キーを生成する。この追加認証情報生成装置 7 0 0 は、ステップ S 1 0 4 0 で、E M I D に基づいた抽出情報とランダム値であるコンテンツ暗号化キーに関連した追加認証情報を生成及び出力する。

【 0 1 3 9 】

暗号化装置 3 0 0 f は、ステップ S 1 0 5 0 で、ランダム暗号化キーでコンテンツを暗号化する。

【 0 1 4 0 】

暗号化装置 3 0 0 f は、ステップ 1 0 6 0 で、暗号化されたコンテンツ及び追加認証情報を格納装置 1 0 0 g に格納する。

【 0 1 4 1 】

図 2 0 は、本発明の一実施形態による暗号化されたコンテンツの再生方法を示すフローチャートである。図 2 1 は、本発明の一実施形態により、図 2 0 の再生方法を示す。図 2 2 は、本発明の一実施形態により、図 2 0 の再生方法に関連したホスト装置の主要構成を示すブロック構成図である。図 2 3 は、本発明の一実施形態により、暗号化キー抽出装置を示すブロック構成図である。

【 0 1 4 2 】

ホスト装置 2 0 0 g は、ステップ 1 1 1 0 で、特定コンテンツに対する再生要請を受信する。例えば、このような再生要請受信ステップは、ユーザーによるコンテンツ再生命令をホスト装置 2 0 0 g に含まれている入力装置を通じて受信するステップに対応する。

【 0 1 4 3 】

ホスト装置 2 0 0 g に含まれている認証部 2 0 5 g は、図 2 3 に示すように暗号化キー抽出装置 8 0 0 をさらに含むことを除き、図 5 に示した認証部 2 0 5 の構成と同様である。

【 0 1 4 4 】

認証部 2 0 5 g は、ステップ S 1 1 2 0 で、複数のモジュール認証部を用いて格納装置 1 0 0 h に集積された制御部 1 1 0 h 及び非揮発性メモリ 1 2 0 h に対する認証プロトコルを順次に遂行する。すなわち、ホスト装置 2 0 0 g は、第 1 及び第 2 の U I I (U I I a、U I I b) と第 1 及び第 2 の認証情報を要請して受信及び獲得する。認証部 2 0 5 g は、制御部 1 1 0 h 及び非揮発性メモリ 1 2 0 h に対する第 1 及び第 2 の U I I と第 1 及び第 2 の認証情報に基づいて格納装置 1 0 0 h を認証する。

【 0 1 4 5 】

図 2 3 を参照すれば、暗号化キー抽出装置 8 0 0 の抽出関数 8 1 0 は、下記のように、非揮発性メモリ 1 2 0 h の第 2 の U I I と既知の非揮発性メモリ 1 2 0 h のプレフィックス情報に基づいて非揮発性メモリ 1 2 0 h の E M I D を生成する。

【 0 1 4 6 】

E M I D = ハッシュ(第 2 の U I I、非揮発性メモリのプレフィックス情報)

【 0 1 4 7 】

抽出関数 8 1 0 は、ステップ S 1 1 3 0 で、E M I D 及び制御部 1 1 0 h の第 1 の U I I に基づいて計算された抽出情報を出力する。この抽出情報は、下記のように表示することができる。

【 0 1 4 8 】

例 1) 抽出情報 = 第 1 の U I I XOR E M I D

例 2) 抽出情報 = 第 1 の U I I E M I D

【 0 1 4 9 】

暗号化キー抽出器 8 2 0 は、ステップ S 1 1 4 0 で、抽出関数 8 1 0 から出力される抽出情報と追加認証情報を受信し、ランダムな値であるコンテンツ暗号化キーを抽出及び出力する。

10

20

30

40

50

## 【 0 1 5 0 】

図 2 2 を参照すると、復号化装置 3 0 0 g は、キー情報を受信し、コンテンツ暗号化キー生成関数を用いて抽出情報及びキー情報と関連したコンテンツ暗号化キーを生成する。

## 【 0 1 5 1 】

復号化装置 3 0 0 g は、ステップ S 1 1 5 0 で、コンテンツ暗号化キーを用いて暗号化されたコンテンツを復号化する。

## 【 0 1 5 2 】

復号化装置 3 0 0 g は、復号化されたコンテンツをコンテンツ再生装置 4 0 0 a に伝達する。

## 【 0 1 5 3 】

コンテンツ再生装置 4 0 0 a は、ステップ S 1 1 6 0 でコンテンツを再生する。

## 【 0 1 5 4 】

本発明の実施形態は、ハードウェア、ソフトウェア、又はハードウェアとソフトウェアの組み合わせで実現されることができる。このような任意のソフトウェアは、例えば、削除可能または再記録可能であるか否かに関係なく、R O M (Read-Only Memory) のような揮発性又は非揮発性格納装置と、R A M (Random Access Memory)、メモリチップ、デバイス、又は集積回路のようなメモリと、C D (Compact Disc)、D V D (Digital Versatile Disk)、磁気ディスク、又は磁気テープのような光学又は磁気記録可能であり、かつ機械(例えば、コンピュータ)読み取り可能な格納媒体に格納することができる。ホスト装置内に含まれるメモリは、本発明の実施形態を実現するための指示を含むプログラム又はプログラムを格納するのに適合した機械読み取り可能な格納媒体の一例であり得る。したがって、本発明の実施形態は、任意の請求項に記載された装置又は方法を実現するためのコードを含むプログラム及びこのようなプログラムを格納する機械読み取り可能な格納媒体を含む。このプログラムは、有線又は無線接続を通じて伝送される通信信号のような任意の媒体を通じて電子的に伝送され、本発明は、これと均等なことを適切に含むことができる。

## 【 0 1 5 5 】

ホスト装置は、有線又は無線方式で接続されるプログラム提供装置からプログラムを受信して格納することができる。プログラム提供装置は、ホスト装置が予め設定されたコンテンツ保護方法を遂行するようにする指示を含むプログラム、コンテンツ保護方法に必要な情報などを格納するためのメモリと、ホスト装置との有線又は無線通信を遂行するための通信部と、ホスト装置の要請又は自動的に該当プログラムをホスト装置に伝送する制御部とを含むことができる。

## 【 0 1 5 6 】

以上、本発明の詳細な説明においては具体的な実施形態に関して説明したが、特許請求の範囲の記載及びこれと均等なものに基づいて定められる本発明の範囲及び精神を逸脱することなく、形式や細部の様々な変更が可能であることは、当該技術分野における通常の知識を持つ者には明らかである。

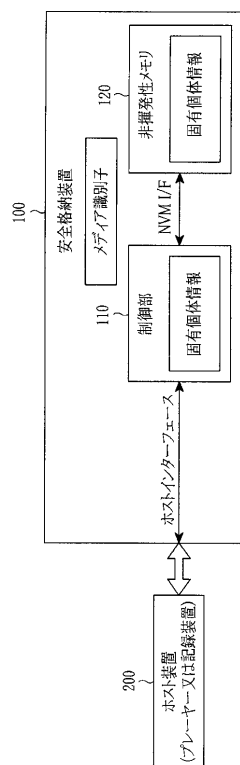
## 【 符号の説明 】

## 【 0 1 5 7 】

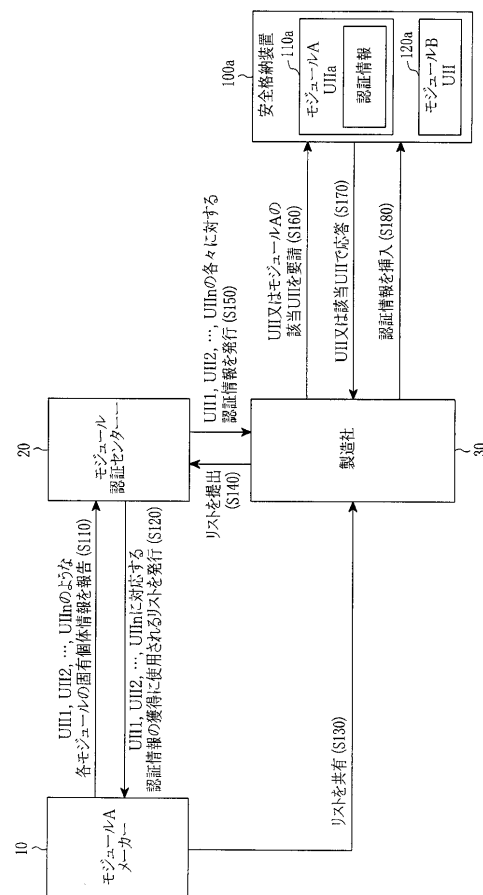
- 1 0      モジュール A メーカー
- 2 0      モジュール認証センター
- 3 0      製造社
- 4 0      コンテンツサービスサーバ
- 1 0 0    安全格納装置
- 1 1 0    制御部
- 1 2 0    非揮発性メモリ
- 2 0 0    ホスト装置
- 2 0 5    認証部
- 2 1 0    A モジュール認証部

- 2 2 0 B モジュール認証部
- 2 3 0 C モジュール認証部
- 2 4 0 認証コーディネータ
- 2 5 0 認証に対するポリシー
- 3 0 0 暗号化/復号化装置
- 3 1 0 抽出関数
- 3 2 0 コンテンツ暗号化キー生成関数
- 4 0 0 コンテンツ再生装置
- 6 0 0 追加認証情報生成装置

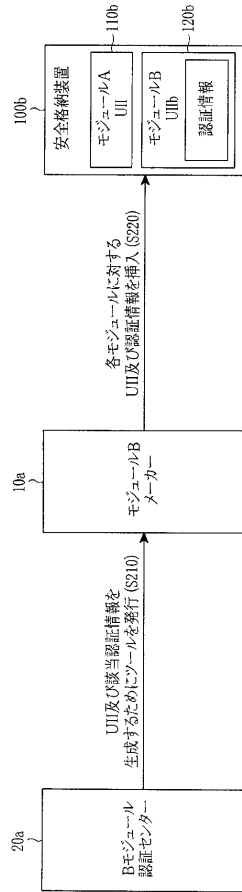
【図 1】



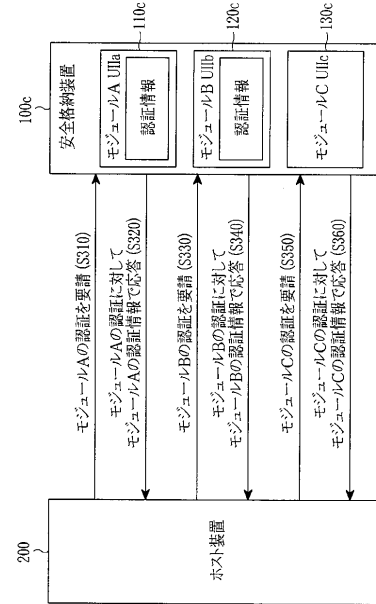
【図 2】



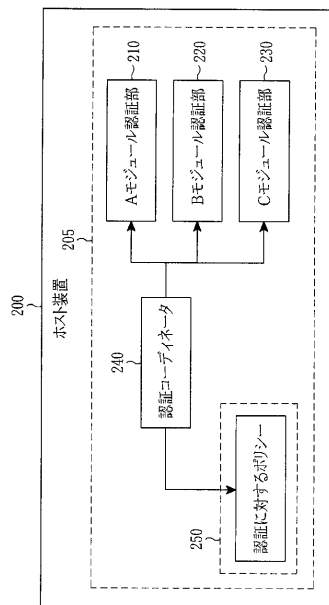
【図 3】



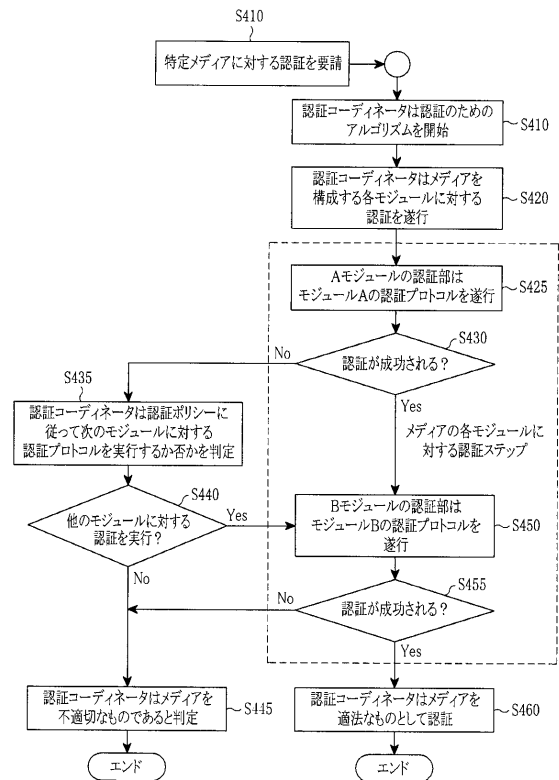
【図 4】



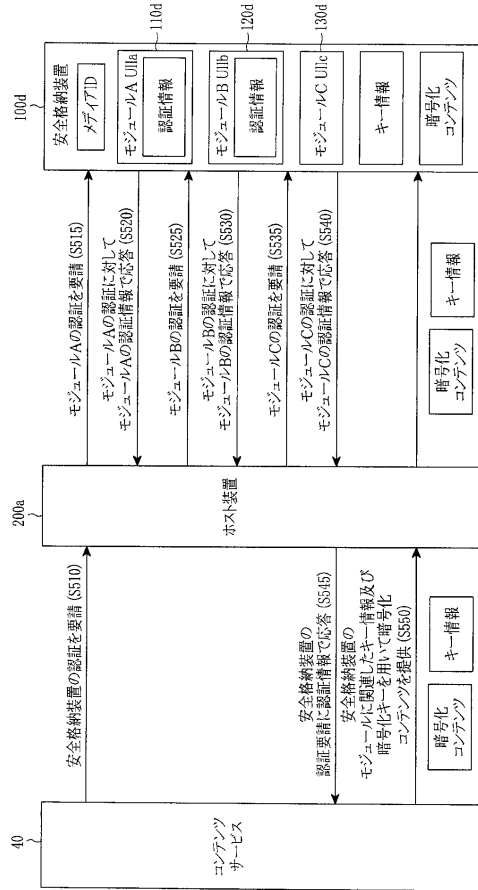
【図 5】



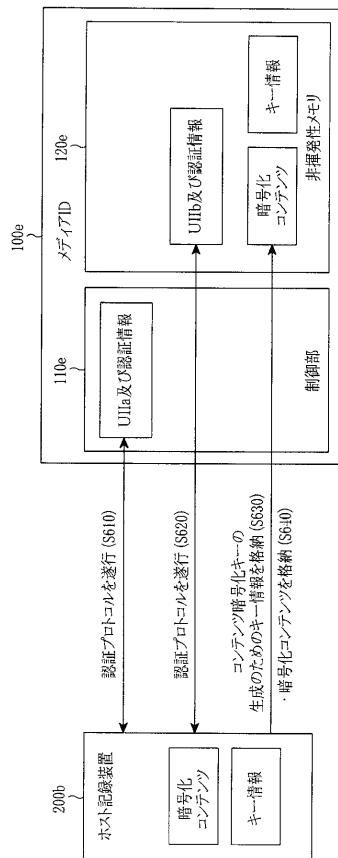
【図 6】



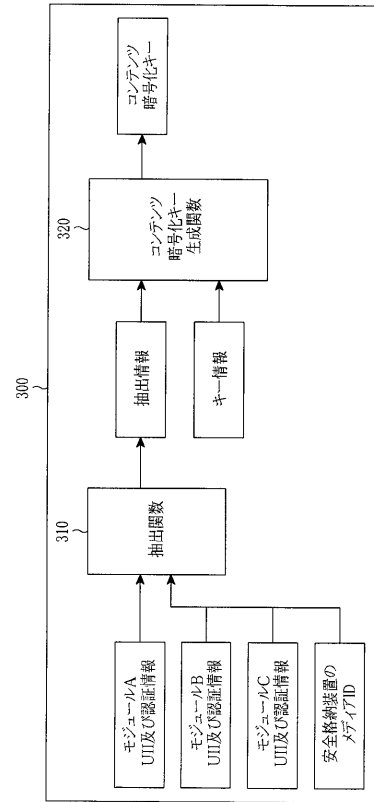
【図 7】



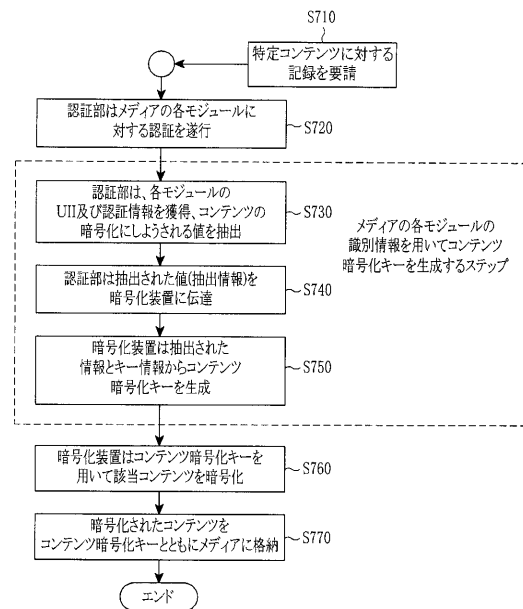
【図 9】



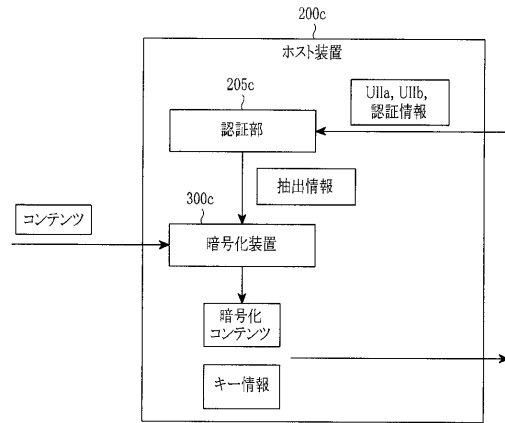
【図 8】



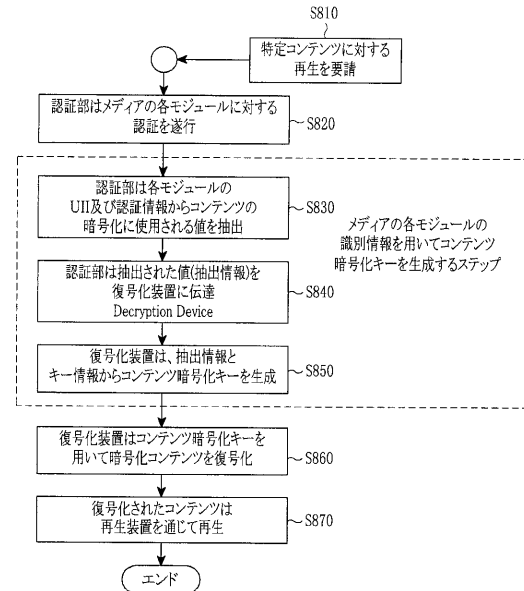
【図 10】



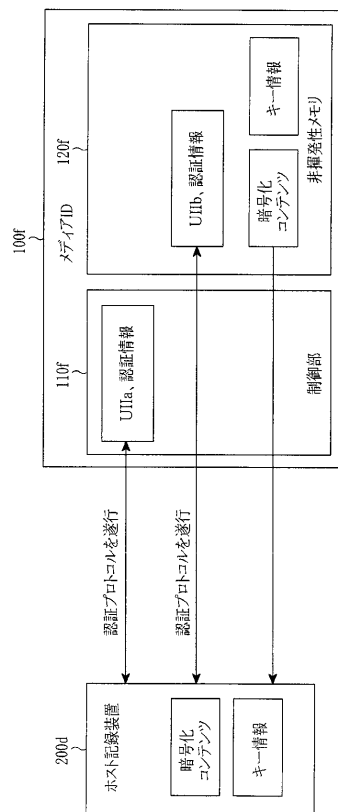
【図 1 1】



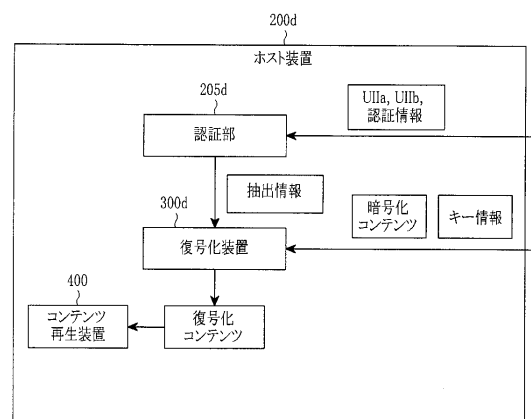
【図 1 2】



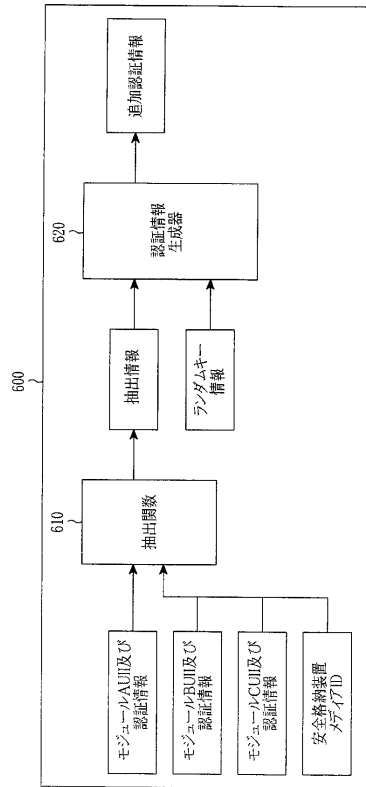
【図 1 3】



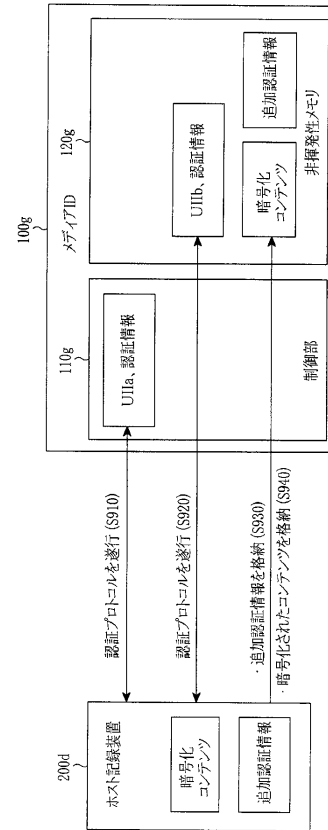
【図 1 4】



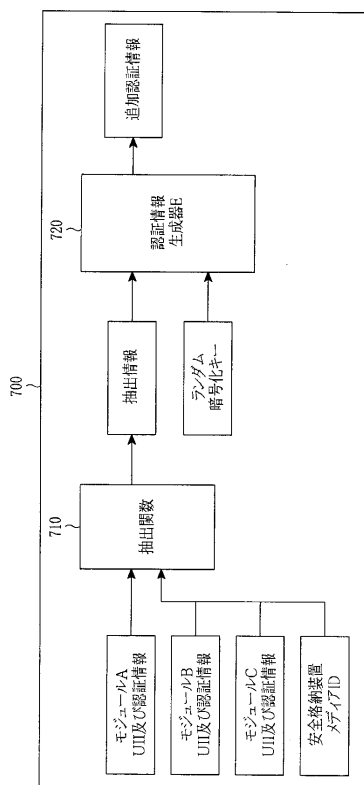
【図 15】



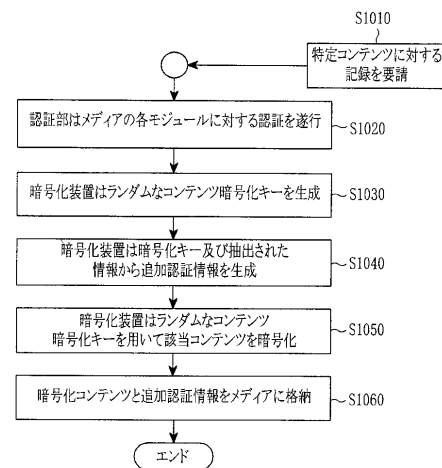
【図 16】



【図 17】

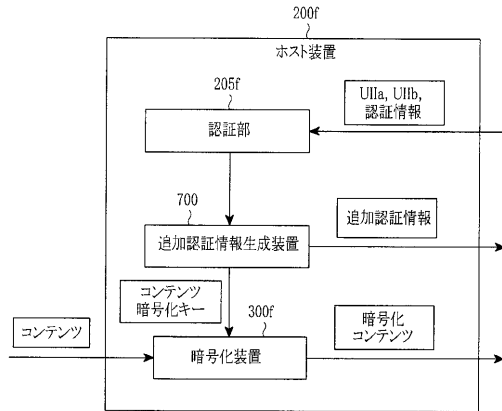


【図 18】

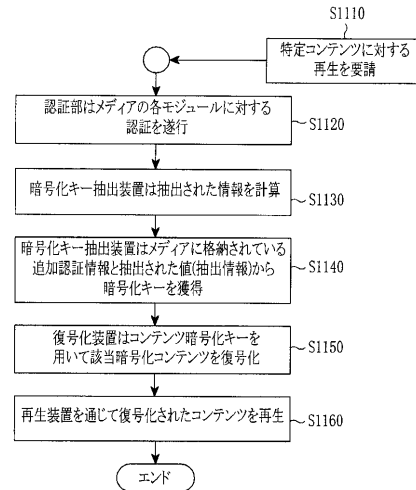




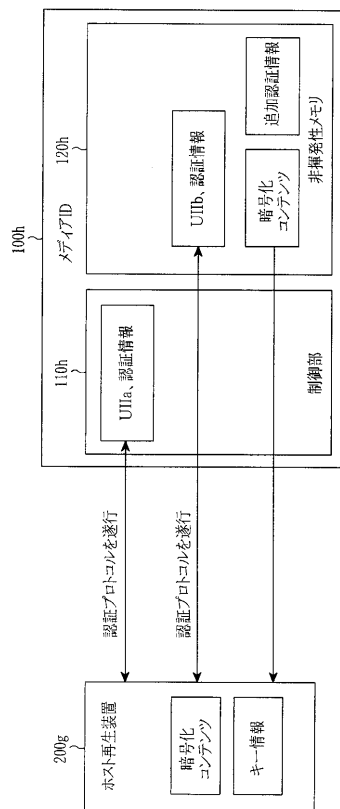
【図 19】



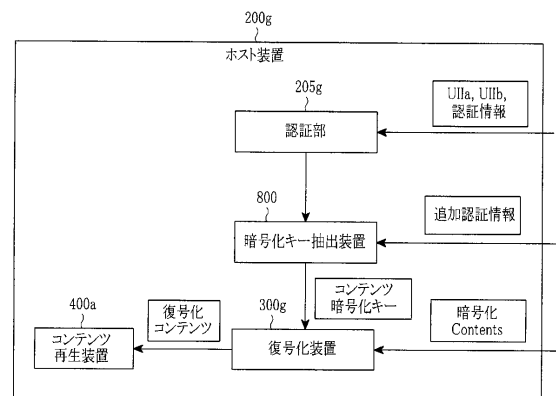
【図 20】



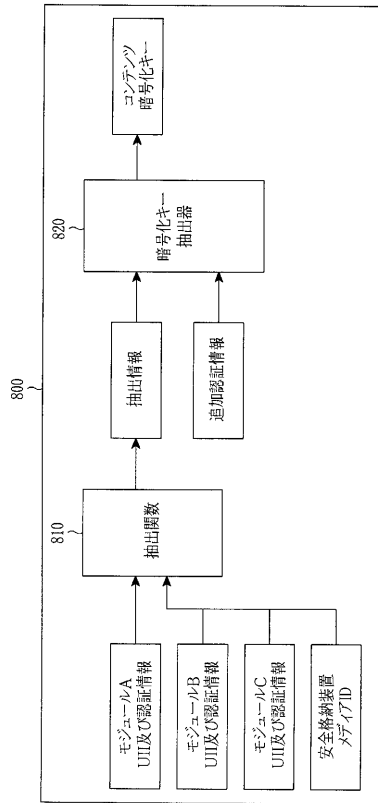
【図 21】



【図 22】



【図 23】



---

フロントページの続き

- (56)参考文献 特開 2 0 1 2 - 1 4 1 8 2 1 ( J P , A )  
国際公開第 2 0 1 0 / 0 3 5 4 4 9 ( W O , A 1 )  
特開 2 0 0 2 - 2 2 9 8 5 9 ( J P , A )  
特開 2 0 0 5 - 0 1 8 4 4 5 ( J P , A )  
特開 2 0 1 0 - 2 6 8 4 1 7 ( J P , A )

- (58)調査した分野(Int.Cl. , D B 名)  
G 0 6 F 2 1