

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 特 許 公 報(B2)

(11) 特許番号

特許第4936652号
(P4936652)

(45) 発行日 平成24年5月23日(2012.5.23)

(24) 登録日 平成24年3月2日(2012.3.2)

(51) Int.Cl. F I
G 1 1 B 20/10 (2006.01) G 1 1 B 20/10 H
H 0 4 L 9/08 (2006.01) H 0 4 L 9/00 6 O 1 B
H 0 4 L 9/00 6 O 1 E

請求項の数 7 (全 42 頁)

(21) 出願番号	特願2004-246640 (P2004-246640)	(73) 特許権者	000002185
(22) 出願日	平成16年8月26日(2004.8.26)		ソニー株式会社
(65) 公開番号	特開2006-67184 (P2006-67184A)		東京都港区港南1丁目7番1号
(43) 公開日	平成18年3月9日(2006.3.9)	(74) 代理人	100093241
審査請求日	平成19年5月30日(2007.5.30)		弁理士 官田 正昭
審判番号	不服2011-1023 (P2011-1023/J1)	(72) 発明者	高島 芳和
審判請求日	平成23年1月17日(2011.1.17)		東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニー株式会社内
		(72) 発明者	上田 健二郎
			東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニー株式会社内

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 情報処理装置、情報記録媒体、および情報処理方法、並びにコンピュータ・プログラム

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項1】

情報記録媒体からのコンテンツ再生処理を実行する情報処理装置であり、
 情報記録媒体に記録された暗号化コンテンツの復号処理を実行する暗号処理手段を有し

前記暗号処理手段は、

前記情報記録媒体に格納されたコンテンツ管理ユニット各々に対応するユニット鍵を生成し、該ユニット鍵を適用したデータ処理により前記情報記録媒体に格納されたコンテンツの復号を実行する構成であり、

前記ユニット鍵の生成において、前記コンテンツ管理ユニットに対応して設定されたコピー・再生制御情報の構成データを適用したデータ処理を実行し、該データ処理によって生成した鍵を適用して、前記ユニット鍵の暗号化データである暗号化ユニット鍵の復号処理を実行してユニット鍵を生成する構成であり、

前記コピー・再生制御情報は、前記コンテンツ管理ユニット対応の (a) コピー可 / 不可情報、 (b) 映像出力解像度制限情報、 (c) アナログコピー制御情報、 (d) 暗号化有無情報、 (e) 権利主張有無情報からなる上記 (a) ~ (e) の各情報中、少なくとも複数の情報を含む情報であることを特徴とする情報処理装置。

【請求項2】

前記暗号処理手段は、

前記ユニット鍵の生成において、前記コンテンツ管理ユニットの構成データに基づくハ

ッシュ値であるコンテンツハッシュを適用したデータ処理を実行する構成であることを特徴とする請求項 1 に記載の情報処理装置。

【請求項 3】

前記暗号処理手段は、

前記ユニット鍵の生成において、前記コンテンツ管理ユニットに対応する記録シートを適用したデータ処理を実行する構成であることを特徴とする請求項 1 に記載の情報処理装置。

【請求項 4】

前記暗号処理手段は、

前記ユニット鍵の生成処理において、情報記録媒体からの読み出しデータを適用した AES 暗号処理、またはハッシュ関数に基づくデータ処理を実行する構成であることを特徴とする請求項 1 に記載の情報処理装置。

【請求項 5】

前記暗号処理手段は、

前記ユニット鍵の生成処理において、

情報記録媒体からの読み出しデータである暗号鍵ブロックに対して、情報処理装置に格納したデバイスキーを適用した復号処理を実行して取得した鍵データを適用した処理を実行する構成であることを特徴とする請求項 1 に記載の情報処理装置。

【請求項 6】

情報記録媒体からのコンテンツ再生処理を実行する情報処理方法であり、

前記情報記録媒体に格納されたコンテンツ管理ユニット各々に対応するユニット鍵を生成するユニット鍵生成ステップと、

該ユニット鍵を適用したデータ処理により前記情報記録媒体に格納されたコンテンツの復号を実行する復号ステップとを含み、

前記ユニット鍵生成ステップは、

前記コンテンツ管理ユニットに対応して設定されたコピー・再生制御情報の構成データを適用したデータ処理を実行し、該データ処理によって生成した鍵を適用して、前記ユニット鍵の暗号化データである暗号化ユニット鍵の復号処理を実行してユニット鍵を生成するステップを含み、

前記コピー・再生制御情報は、前記コンテンツ管理ユニット対応の (a) コピー可 / 不可情報、 (b) 映像出力解像度制限情報、 (c) アナログコピー制御情報、 (d) 暗号化有無情報、 (e) 権利主張有無情報からなる上記 (a) ~ (e) の各情報中、少なくとも複数の情報を含む情報であることを特徴とする情報処理方法。

【請求項 7】

情報記録媒体からのコンテンツ再生処理をコンピュータにおいて実行させるコンピュータ・プログラムであり、

前記情報記録媒体に格納されたコンテンツ管理ユニット各々に対応するユニット鍵を生成するユニット鍵生成ステップと、

該ユニット鍵を適用したデータ処理により前記情報記録媒体に格納されたコンテンツの復号を実行する復号ステップとを含み、

前記ユニット鍵生成ステップは、

前記コンテンツ管理ユニットに対応して設定されたコピー・再生制御情報の構成データを適用したデータ処理を実行し、該データ処理によって生成した鍵を適用して、前記ユニット鍵の暗号化データである暗号化ユニット鍵の復号処理を実行してユニット鍵を生成するステップを含み、

前記コピー・再生制御情報は、前記コンテンツ管理ユニット対応の (a) コピー可 / 不可情報、 (b) 映像出力解像度制限情報、 (c) アナログコピー制御情報、 (d) 暗号化有無情報、 (e) 権利主張有無情報からなる上記 (a) ~ (e) の各情報中、少なくとも複数の情報を含む情報であることを特徴とするコンピュータ・プログラム。

【発明の詳細な説明】

10

20

30

40

50

【技術分野】

【0001】

本発明は、情報処理装置、情報記録媒体、および情報処理方法、並びにコンピュータ・プログラムに関する。さらに、詳細には、コンテンツ利用管理の要求される様々なコンテンツの格納、および細分化されたデータユニット毎の利用管理を実現する情報処理装置、情報記録媒体、および情報処理方法、並びにコンピュータ・プログラムに関する。

【背景技術】

【0002】

音楽等のオーディオデータ、映画等の画像データ、ゲームプログラム、各種アプリケーションプログラム等、様々なソフトウェアデータ（以下、これらをコンテンツ（Content）と呼ぶ）は、記録メディア、例えば、青色レーザを適用したBlu-rayディスク、あるいはDVD(Digital Versatile Disc)、MD(Mini Disc)、CD(Compact Disc)にデジタルデータとして格納することができる。特に、青色レーザを利用したBlu-rayディスクは、高密度記録可能なディスクであり大容量の映像コンテンツなどを高画質データとして記録することができる。

10

【0003】

これら様々な情報記録媒体（記録メディア）にデジタルコンテンツが格納され、ユーザに提供される。ユーザは、所有するPC(Personal Computer)、ディスクプレーヤ等の再生装置においてコンテンツの再生、利用を行う。

【0004】

音楽データ、画像データ等、多くのコンテンツは、一般的にその作成者あるいは販売者に頒布権等が保有されている。従って、これらのコンテンツの配布に際しては、一定の利用制限、すなわち、正規なユーザに対してのみ、コンテンツの利用を許諾し、許可のない複製等が行われないようにする構成をとるのが一般的となっている。

20

【0005】

デジタル記録装置および記録媒体によれば、例えば画像や音声を劣化させることなく記録、再生を繰り返すことが可能であり、不正コピーコンテンツのインターネットを介した配信や、コンテンツをCD-R等にコピーした、いわゆる海賊版ディスクの流通や、PC等のハードディスクに格納したコピーコンテンツの利用が蔓延しているといった問題が発生している。

30

【0006】

DVD、あるいは近年開発が進んでいる青色レーザを利用した記録媒体等の大容量型記録媒体は、1枚の媒体に例えば映画1本～数本分の大量のデータをデジタル情報として記録することが可能である。このように映像情報等をデジタル情報として記録することが可能となってくると不正コピーを防止して著作権者の保護を図ることが益々重要な課題となっている。昨今では、このようなデジタルデータの不正なコピーを防ぐため、デジタル記録装置および記録媒体に違法なコピーを防止するための様々な技術が実用化されている。

【0007】

例えば、DVDプレーヤでは、コンテンツ・スクランブルシステム(Content Scramble System)が採用されている。コンテンツ・スクランブルシステムでは、DVD-ROM(Read Only Memory)に、ビデオデータやオーディオデータ等が暗号化されて記録されており、その暗号化されたデータを復号するのに用いる鍵が、ライセンスを受けたDVDプレーヤに与えられる。ライセンスは、不正コピーを行わない等の所定の動作規定に従うように設計されたDVDプレーヤに対して与えられる。従って、ライセンスを受けたDVDプレーヤでは、与えられたキーを利用して、DVD-ROMに記録された暗号化データを復号することにより、DVD-ROMから画像や音声を再生することができる。

40

【0008】

一方、ライセンスを受けていないDVDプレーヤは、暗号化されたデータを復号するための鍵を有していないため、DVD-ROMに記録された暗号化データの復号を行うこと

50

ができない。このように、コンテンツ・スクランブルシステム構成では、ライセンス時に要求される条件を満たしていないDVDプレーヤは、デジタルデータを記録したDVD-ROMの再生を行なえないことになり、不正コピーが防止されるようになっている。

【0009】

一方、昨今のデータ通信ネットワークの普及に伴い、家庭内においても家電機器やコンピュータ、その他の周辺機器をネットワーク接続し、各機器間での通信を可能とした、いわゆるホームネットワークが浸透しつつある。ホームネットワークは、ネットワーク接続機器間で通信を行なうことにより各機器のデータ処理機能を共有したり、機器間でコンテンツの送受信を行なう等、ユーザに利便性・快適性を提供するものであり、今後、ますます普及することが予測される。

10

【0010】

このようなネットワーク化が進むことにより、情報記録媒体の格納コンテンツは、ホームネットワークにネットワーク接続された機器からアクセスして利用することが多くなる。上述した、従来の不正コピー防止システムは、例えばライセンスされた1つの再生機においてのみコンテンツ再生を許容する考え方を基本とするものである。従って、ネットワーク接続された機器において、記録媒体を装着した機器、例えばホームサーバあるいはプレーヤに他のネットワーク接続機器、例えばPC、TVなどからアクセスを行い、ネットワークを介してコンテンツを再生する処理についての対応については、十分な考慮がなされてはいなかった。

【0011】

20

従来は、記録媒体上に格納された1つのコンテンツの利用を1つの再生装置で実行するといった利用形態が主流であったため、コンテンツあるいは再生装置に対してライセンス等のコンテンツ利用権を設定してコンテンツの利用管理を行うことで、十分であったが、情報記録媒体の大容量化、および家庭内の機器のデジタル化・ネットワーク化が進む現代では、過去の構成とは異なるコンテンツの利用管理構成が必要となってきている。具体的に、以下のような要求が発生している。

【0012】

(1) 記録媒体上に複数のコンテンツを記録し、各コンテンツ毎に異なる利用管理を可能とする構成の実現。

(2) 家庭内ネットワーク等、特定のネットワーク内でのコンテンツの利用、すなわちネットワーク接続機器によるコンテンツ再生、あるいはホームサーバに対するコンテンツコピーなどに付いて許容するコンテンツ利用管理構成の実現。

30

(3) ネットワーク経由でコンテンツ再生に必要な情報、例えばコンテンツの復号に適用する鍵などを安全に、特定ユーザに配布する構成の実現。

上記、(1)～(3)の構成を実現することが求められている。

【発明の開示】

【発明が解決しようとする課題】

【0013】

本発明は、このような状況に鑑みてなされたものであり、著作権管理など利用管理の要求される様々なコンテンツが格納された情報記録媒体のコンテンツ利用において、記録媒体に格納されたコンテンツの細分化されたデータ毎の著作権管理および利用管理を実現する情報処理装置、情報記録媒体、および情報処理方法、並びにコンピュータ・プログラムを提供することを目的とするものである。

40

【0014】

さらに、コンテンツ管理ユニットに区分されたコンテンツに対応するコピー・再生制御情報、あるいはコンテンツのハッシュ値などをコンテンツ管理ユニットに対応する暗号鍵であるユニット鍵の生成情報として設定することにより、コンテンツおよびコピー・再生制御情報の改竄を防止し不正なコンテンツ利用を排除し、厳格でかつ効率的なコンテンツ利用管理を実現する情報処理装置、情報記録媒体、および情報処理方法、並びにコンピュータ・プログラムを提供することを目的とするものである。

50

【課題を解決するための手段】

【0015】

本発明の第1の側面は、
情報記録媒体からのコンテンツ再生処理を実行する情報処理装置であり、
情報記録媒体に記録された暗号化コンテンツの復号処理を実行する暗号処理手段を有し

、
前記暗号処理手段は、

前記情報記録媒体に格納されたコンテンツ管理ユニット各々に対応するユニット鍵を生成し、該ユニット鍵を適用したデータ処理により前記情報記録媒体に格納されたコンテンツの復号を実行する構成であり、

10

前記ユニット鍵の生成において、前記コンテンツ管理ユニットに対応して設定されたコピー・再生制御情報の構成データを適用したデータ処理を実行する構成であることを特徴とする情報処理装置にある。

【0016】

さらに、本発明の情報処理装置の一実施態様において、前記暗号処理手段は、前記ユニット鍵の生成において、前記コンテンツ管理ユニットの構成データに基づくハッシュ値であるコンテンツハッシュを適用したデータ処理を実行する構成であることを特徴とする。

【0017】

さらに、本発明の情報処理装置の一実施態様において、前記暗号処理手段は、前記ユニット鍵の生成において、前記コンテンツ管理ユニットに対応する記録シードを適用したデータ処理を実行する構成であることを特徴とする。

20

【0018】

さらに、本発明の情報処理装置の一実施態様において、前記暗号処理手段は、前記ユニット鍵の生成処理において、情報記録媒体からの読み出しデータを適用したAES暗号処理、またはハッシュ関数に基づくデータ処理を実行する構成であることを特徴とする。

【0019】

さらに、本発明の情報処理装置の一実施態様において、前記暗号処理手段は、前記ユニット鍵の生成処理において、情報記録媒体からの読み出しデータである暗号鍵ブロックに対して、情報処理装置に格納したデバイスキーを適用した復号処理を実行して取得した鍵データを適用した処理を実行する構成であることを特徴とする。

30

【0020】

さらに、本発明の第2の側面は、
コンテンツ管理システムであり、

コンテンツ利用管理のための管理情報の提供を行なう管理センタと、コンテンツ編集処理を行なうコンテンツ編集エンティティと、前記コンテンツ編集エンティティから、編集コンテンツを受領して、情報記録媒体に対するコンテンツ記録を行なう情報記録媒体製造エンティティを有し、

前記管理センタは、前記管理情報として、コンテンツ復号に適用するメディアキーを暗号化データとして格納した暗号鍵ブロックデータを前記コンテンツ編集エンティティ、または情報記録媒体製造エンティティのいずれかに提供する構成であり、

40

前記コンテンツ編集エンティティ、または情報記録媒体製造エンティティのいずれかは

、
前記情報記録媒体に格納するコンテンツ管理ユニット各々に対応するユニット鍵を生成し、該ユニット鍵を適用したコンテンツ管理ユニットの構成データの暗号化を実行する構成であり、

前記ユニット鍵の生成において、前記コンテンツ管理ユニットに対応して設定されたコピー・再生制御情報の構成データを適用したデータ処理を実行する構成であることを特徴とするコンテンツ管理システムにある。

【0021】

さらに、本発明のコンテンツ管理システムの一実施態様において、前記コンテンツ編集

50

エンティティ、または情報記録媒体製造エンティティのいずれかは、前記ユニット鍵の生成において、前記コンテンツ管理ユニットの構成データに基づくハッシュ値であるコンテンツハッシュを適用したデータ処理を実行する構成であることを特徴とする。

【0022】

さらに、本発明のコンテンツ管理システムの一実施態様において、前記コンテンツ編集エンティティ、または情報記録媒体製造エンティティのいずれかは、前記ユニット鍵の生成において、前記コンテンツ管理ユニットに対応する記録シードを適用したデータ処理を実行する構成であることを特徴とする。

【0023】

さらに、本発明の第3の側面は、
 利用管理対象コンテンツを記録した情報記録媒体であり、
 記録データとして、少なくとも1以上のコンテンツ管理ユニットを含み、
 前記コンテンツ管理ユニットに含まれるデータは、前記コンテンツ管理ユニットに対応して設定されたコピー・再生制御情報の構成データを適用したデータ処理によって生成されるユニット鍵を適用した暗号化データとして格納されていることを特徴とする情報記録媒体にある。

10

【0024】

さらに、本発明の情報記録媒体の一実施態様において、前記ユニット鍵は、前記コンテンツ管理ユニットの構成データに基づくハッシュ値であるコンテンツハッシュを適用したデータ処理により生成される鍵であることを特徴とする。

20

【0025】

さらに、本発明の情報記録媒体の一実施態様において、前記ユニット鍵は、前記コンテンツ管理ユニットに対応する記録シードを適用したデータ処理により生成される鍵であることを特徴とする。

【0026】

さらに、本発明の第4の側面は、
 情報記録媒体からのコンテンツ再生処理を実行する情報処理方法であり、
 前記情報記録媒体に格納されたコンテンツ管理ユニット各々に対応するユニット鍵を生成するユニット鍵生成ステップと、
 該ユニット鍵を適用したデータ処理により前記情報記録媒体に格納されたコンテンツの復号を実行する復号ステップとを含み、
 前記ユニット鍵生成ステップは、
 前記コンテンツ管理ユニットに対応して設定されたコピー・再生制御情報の構成データを適用したデータ処理を実行するステップを含むことを特徴とする情報処理方法にある。

30

【0027】

さらに、本発明の情報処理方法の一実施態様において、前記ユニット鍵生成ステップは、前記コンテンツ管理ユニットの構成データに基づくハッシュ値であるコンテンツハッシュを適用したデータ処理を実行するステップを含むことを特徴とする。

【0028】

さらに、本発明の情報処理方法の一実施態様において、前記ユニット鍵生成ステップは、前記コンテンツ管理ユニットに対応する記録シードを適用したデータ処理を実行するステップを含むことを特徴とする。

40

【0029】

さらに、本発明の情報処理方法の一実施態様において、前記ユニット鍵生成ステップは、情報記録媒体からの読み出しデータを適用したAES暗号処理、またはハッシュ関数に基づくデータ処理を実行するステップを含むことを特徴とする。

【0030】

さらに、本発明の情報処理方法の一実施態様において、前記ユニット鍵生成ステップは、情報記録媒体からの読み出しデータである暗号鍵ブロックに対して、情報処理装置に格納したデバイスキーを適用した復号処理を実行して取得した鍵データを適用した処理を実

50

行するステップを含むことを特徴とする。

【0031】

さらに、本発明の第5の側面は、
情報記録媒体に対する記録コンテンツを生成する情報処理方法であり、
前記情報記録媒体に格納するコンテンツ管理ユニット各々に対応するユニット鍵を生成するユニット鍵生成ステップと、
該ユニット鍵を適用したデータ処理により前記情報記録媒体に格納するコンテンツの暗号化を実行する暗号化ステップとを含み、
前記ユニット鍵生成ステップは、
前記コンテンツ管理ユニットに対応して設定されたコピー・再生制御情報の構成データを適用したデータ処理を実行するステップを含むことを特徴とする情報処理方法にある。

10

【0032】

さらに、本発明の情報処理方法の一実施態様において、前記ユニット鍵生成ステップは、前記コンテンツ管理ユニットの構成データに基づくハッシュ値であるコンテンツハッシュを適用したデータ処理を実行するステップを含むことを特徴とする。

【0033】

さらに、本発明の情報処理方法の一実施態様において、前記ユニット鍵生成ステップは、前記コンテンツ管理ユニットに対応する記録シードを適用したデータ処理を実行するステップを含むことを特徴とする。

【0034】

さらに、本発明の第6の側面は、
情報記録媒体からのコンテンツ再生処理をコンピュータにおいて実行させるコンピュータ・プログラムであり、
前記情報記録媒体に格納されたコンテンツ管理ユニット各々に対応するユニット鍵を生成するユニット鍵生成ステップと、
該ユニット鍵を適用したデータ処理により前記情報記録媒体に格納されたコンテンツの復号を実行する復号ステップとを含み、
前記ユニット鍵生成ステップは、
前記コンテンツ管理ユニットに対応して設定されたコピー・再生制御情報の構成データを適用したデータ処理を実行するステップを含むことを特徴とするコンピュータ・プログラムにある。

20

30

【0035】

さらに、本発明の第7の側面は、
情報記録媒体に対する記録コンテンツの生成処理をコンピュータにおいて実行させるコンピュータ・プログラムであり、
前記情報記録媒体に格納するコンテンツ管理ユニット各々に対応するユニット鍵を生成するユニット鍵生成ステップと、
該ユニット鍵を適用したデータ処理により前記情報記録媒体に格納するコンテンツの暗号化を実行する暗号化ステップとを含み、
前記ユニット鍵生成ステップは、
前記コンテンツ管理ユニットに対応して設定されたコピー・再生制御情報の構成データを適用したデータ処理を実行するステップを含むことを特徴とするコンピュータ・プログラムにある。

40

【0036】

なお、本発明のコンピュータ・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、例えば、CDやFD、MOなどの記録媒体、あるいは、ネットワークなどの通信媒体によって提供可能なコンピュータ・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、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。

50

【 0 0 3 7 】

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 】

【 0 0 3 8 】

本発明の構成によれば、情報記録媒体の格納コンテンツをユニットに区分したコンテンツ管理ユニット（ＣＰＳユニット）を設定するとともに、各コンテンツ管理ユニット（ＣＰＳユニット）個別にユニット鍵を対応付け、各ユニットの構成データを暗号化して記録する構成とし、再生時にはユニット鍵を生成し、ユニット鍵を適用したデータ処理を行なうことを必須とした。さらに、ユニット鍵の生成情報として、コンテンツ管理ユニット（ＣＰＳユニット）に対応して設定されるコピー・再生制御情報（ＣＣＩ）、コンテンツ管理ユニット（ＣＰＳユニット）の構成データに基づくハッシュ値であるコンテンツハッシュを適用する構成としたので、コピー・再生制御情報（ＣＣＩ）やコンテンツデータの改竄が行われた場合、正しいユニット鍵の生成が不可能となり、コピー・再生制御情報（ＣＣＩ）やコンテンツデータの改竄を防止でき、不正なコンテンツ利用を排除することができ、正当なコンテンツ利用構成が実現される。さらに、再生装置において、データ改竄の有無の検証処理を行なう必要がなくなり、効率的なデータ再生が可能となる。

【 発明を実施するための最良の形態 】

【 0 0 3 9 】

以下、図面を参照しながら本発明の情報処理装置、情報記録媒体、および情報処理方法、並びにコンピュータ・プログラムの詳細について説明する。なお、説明は、以下の記載項目に従って行う。

- 1．情報記録媒体の格納データ構成
- 2．格納コンテンツの暗号化、利用管理構成
- 3．情報記録媒体の製造、データ格納処理の詳細
- 4．情報処理装置におけるコンテンツ再生処理
- 5．情報記録媒体における記録データ、およびコンテンツ暗号化、復号処理の詳細
- 6．コピー・再生制御情報（ＣＣＩ）の詳細構成
- 7．情報処理装置の構成例

【 0 0 4 0 】

[1．情報記録媒体の格納データ構成]

まず、情報記録媒体の格納データ構成について説明する。図 1 に、本発明の処理の適用可能なコンテンツの格納された情報記録媒体の一例を示す。ここでは、コンテンツ格納済みディスクとしての ROM ディスクの情報格納例を示す。

【 0 0 4 1 】

この ROM ディスクは、例えば、Blu-ray ディスク、DVD などの情報記録媒体であり、正当なコンテンツ著作権、あるいは頒布権を持ついわゆるコンテンツ権利者の許可の下にディスク製造工場において製造された正当なコンテンツを格納した情報記録媒体である。なお、以下の実施例では、情報記録媒体の例としてディスク型の媒体を例として説明するが、本発明は様々な態様の情報記録媒体を用いた構成において適用可能である。

【 0 0 4 2 】

図 1 に示すように、情報記録媒体 100 は、コンテンツ等のデータを格納するデータ格納領域 101 と、ディスクおよび格納コンテンツに対応する付帯情報、コンテンツの復号処理に適用する鍵情報などを格納するリードイン領域 102 を持つ。

【 0 0 4 3 】

データ格納領域 101 には、暗号化コンテンツ 111 と、暗号化コンテンツの復号処理に適用する鍵の生成に必要な情報としての記録シード（RECORD SEED）112 と、コンテンツのコピー・再生制御情報としての CCI（Copy Control Information）11

10

20

30

40

50

3、およびコンテンツのハッシュ値としてのコンテンツハッシュ114が格納される。なお、記録シード(REC SEED)112、CCI(Copy Control Information)113、およびコンテンツハッシュ114は、コンテンツの暗号化、復号に適用する暗号鍵(ユニット鍵)の生成情報として利用される。詳細構成については、後述する。

【0044】

リードイン領域102には、暗号化コンテンツ111の復号処理に適用する鍵の生成に必要な暗号鍵情報120が格納される。暗号鍵情報120には、ブロードキャストエンクリプション方式の一態様として知られる木構造の鍵配信方式に基づいて生成される暗号鍵ブロックとしてのEKB(Enabling Key Block)121が含まれる。さらに、情報記録媒体100は、物理インデックス(Physical Index)131が記録される。以下、これらの各種情報の概要について説明する。

10

【0045】

(1)暗号化コンテンツ111

情報記録媒体100には、様々なコンテンツが格納される。例えば高精細動画データであるHD(High Definition)ムービーコンテンツなどの動画コンテンツのAV(Audio Visual)ストリームや特定の規格で規定された形式のゲームプログラム、画像ファイル、音声データ、テキストデータなどからなるメインコンテンツである。これらのコンテンツは、特定のAVフォーマット規格データであり、特定のAVデータフォーマットに従って格納される。具体的には、例えばBlu-rayディスクROM規格データとして、Blu-rayディスクROM規格フォーマットに従って格納される。

20

【0046】

さらに、例えばサービスデータとしてのゲームプログラムや、画像ファイル、音声データ、テキストデータなどがサブコンテンツとして格納される場合もある。サブコンテンツは、特定のAVデータフォーマットに従わないデータフォーマットを持つデータである。すなわち、Blu-rayディスクROM規格外データとして、Blu-rayディスクROM規格フォーマットに従わない任意のフォーマットで格納可能である。

【0047】

メインコンテンツ、サブコンテンツとともに、コンテンツの種類としては、音楽データ、動画、静止画等の画像データ、ゲームプログラム、WEBコンテンツなど、様々なコンテンツが含まれ、これらのコンテンツには、情報記録媒体100からのデータのみによって利用可能なコンテンツ情報と、情報記録媒体100からのデータと、ネットワーク接続されたサーバから提供されるデータとを併せて利用可能となるコンテンツ情報など、様々な態様の情報が含まれる。

30

【0048】

(2)記録シード112

各コンテンツまたは複数コンテンツの集合は、コンテンツの利用管理のため、各々、個別の暗号鍵(ユニット鍵)を適用した暗号化がなされて情報記録媒体100に格納される。すなわち、コンテンツを構成するAV(Audio Visual)ストリーム、音楽データ、動画、静止画等の画像データ、ゲームプログラム、WEBコンテンツなどは、コンテンツ利用の管理単位としてのユニットに区分され、区分されたユニット毎に異なる記録シード:Vu112が割り当てられている。

40

【0049】

コンテンツ利用に際しては、記録シード:Vu112、暗号鍵情報120を適用した所定の暗号鍵生成シーケンスに従って、各ユニット対応の暗号鍵(ユニット鍵)を割り当てる。1つのユニット鍵を割り当てる単位をコンテンツ管理ユニット(CPSユニット)と呼ぶ。すなわち、暗号化コンテンツ111は、CPSユニット単位に区分され、各CPSユニットに対応するユニット鍵で暗号化されて情報記録媒体100に格納されている。

【0050】

(3)コピー・再生制御情報(CCI)113

コピー・再生制御情報(CCI)113は、情報記録媒体100に格納された暗号化コ

50

コンテンツ 1 1 1 に対応する利用制御のためのコピー制限情報や、再生制限情報である。このコピー・再生制御情報 (C C I) 1 1 3 は、C P S ユニット個別の情報として設定される場合や、複数の C P S ユニットに対応して設定される場合など、様々な設定が可能である。この情報の詳細については後段で説明する。

【 0 0 5 1 】

(4) コンテンツハッシュ 1 1 4

コンテンツハッシュ 1 1 4 は、情報記録媒体 1 0 0 に格納されたコンテンツあるいは暗号化コンテンツの構成データに基づくハッシュ値であり、コンテンツの暗号処理、復号処理に適用する暗号鍵の生成情報として利用されるデータである。コンテンツハッシュ 1 1 4 の生成、利用態様については後段で説明する。

10

【 0 0 5 2 】

(5) 物理インデックス 1 3 1

物理インデックス 1 3 1 には、情報記録媒体のカテゴリ情報、例えばディスクの種別などのディスク付帯情報や、データ領域 1 0 1 に格納されたコンテンツに対応するコンテンツの付帯情報などが記録される。さらに、記録シード 1 1 2 と同様、情報記録媒体のデータ格納領域 1 0 1 に格納された暗号化コンテンツの復号処理に適用する鍵を生成するための鍵情報 (鍵生成情報) が記録される場合もある。なお、物理インデックス 1 1 3 は、リードイン領域 1 0 2 に記録する構成としてもよい。

【 0 0 5 3 】

(6) 暗号鍵情報 1 2 0

暗号鍵情報 1 2 0 は、前述の記録シード 1 1 2 と同様、情報記録媒体のデータ格納領域 1 0 1 に格納された暗号化コンテンツの復号処理に適用する鍵を生成するための鍵情報 (鍵生成情報) を取得するための暗号鍵ブロック、すなわち、ブロードキャストエンクリプション方式の一態様として知られる木構造の鍵配信方式に基づいて生成される暗号鍵ブロックとしての E K B (Enabling Key Block) 1 2 1 を含む。

20

【 0 0 5 4 】

E K B 1 2 1 は有効なライセンスを持つユーザの情報処理装置に格納されたデバイスキーに基づく処理 (復号) によってのみ、コンテンツの復号に必要なキーであるメディアキー (K m) を取得することを可能とした鍵情報ブロックである。これはいわゆる階層型木構造に従った情報配信方式によって、ユーザデバイス (情報処理装置) が有効なライセンスを持つ場合にのみ、鍵取得を可能としたものであり、無効化 (リボーク処理) されたユーザデバイスの鍵 (メディアキー) 取得を阻止可能としたものである。管理センタは E K B に格納する鍵情報の変更により、特定のユーザデバイスに格納されたデバイスキーでは復号できない、すなわちコンテンツ復号に必要なメディアキーを取得できない構成を持つ E K B を生成することができる。従って、任意タイミングで不正デバイスを排除 (リボーク) して、有効なライセンスを持つデバイスに対してのみ復号可能な暗号化コンテンツを提供することが可能となる。

30

【 0 0 5 5 】

[2 . 格納コンテンツの暗号化、利用管理構成]

次に、図 2 以下を参照して、情報記録媒体に格納されたコンテンツを区分して、区分コンテンツ毎に異なる利用制御を実現するコンテンツ管理構成について説明する。

40

【 0 0 5 6 】

前述したように、情報記録媒体に格納されるコンテンツは、区分コンテンツ毎の異なる利用制御を実現するため、区分コンテンツ毎に異なる鍵 (ユニット鍵) が割り当てられ暗号化されて格納される。1つのユニット鍵を割り当てる単位をコンテンツ管理ユニット (C P S ユニット) と呼ぶ。

【 0 0 5 7 】

それぞれのユニット鍵を適用して各ユニットに属するコンテンツを暗号化し、コンテンツ利用に際しては、各ユニットに割り当てられた鍵 (ユニット鍵) を取得して再生を行う。各ユニット鍵は、個別に管理することが可能であり、例えばあるユニット A に対して割

50

り当てるユニット鍵は、情報記録媒体から取得可能な鍵として設定する。また、ユニット B に対して割り当てるユニット鍵は、ネットワーク接続されるサーバにアクセスし、ユーザが所定の手続きを実行したことを条件として取得することができる鍵とするなど、各ユニット対応の鍵の取得、管理構成は、各ユニット鍵に独立した態様とすることが可能である。

【 0 0 5 8 】

1つの鍵を割り当てる単位、すなわち、コンテンツ管理ユニット（CPSユニット）の設定態様について、図2を参照して説明する。

【 0 0 5 9 】

図2に示すように、コンテンツは、（A）タイトル210、（B）ムービーオブジェクト220、（C）プレイリスト230、（D）クリップ240の階層構成を有し、再生アプリケーションによってアクセスされるインデックスファイルとしてのタイトルが指定されると、タイトルに関連付けられた再生プログラムが指定され、指定された再生プログラムのプログラム情報に従ってコンテンツの再生順等を規定したプレイリストが選択され、プレイリストに規定されたクリップ情報によって、コンテンツ実データとしてのAVストリームあるいはコマンドが読み出されて、AVストリームの再生、コマンドの実行処理が行われる。

【 0 0 6 0 】

図2には、2つのCPSユニットを示している。これらは、情報記録媒体に格納されたコンテンツの一部を構成している。CPSユニット1, 301、CPSユニット2, 302の各々は、アプリケーションインデックスとしてのタイトルと、再生プログラムファイルとしてのムービーオブジェクトと、プレイリストと、コンテンツ実データとしてのAVストリームファイルを含むクリップを含むユニットとして設定されたCPSユニットである。

【 0 0 6 1 】

コンテンツ管理ユニット（CPSユニット）1, 301には、タイトル1, 211とタイトル2, 212、再生プログラム221, 222、プレイリスト231, 232、クリップ241、クリップ242が含まれ、これらの2つのクリップ241, 242に含まれるコンテンツの実データであるAVストリームデータファイル261, 262がコンテンツ管理ユニット（CPSユニット）1, 301に対応付けて設定される暗号鍵であるユニット鍵：Ku1を適用して暗号化される。

【 0 0 6 2 】

コンテンツ管理ユニット（CPSユニット）2, 302には、タイトル3, 213、再生プログラム224、プレイリスト233、クリップ243が含まれ、クリップ243に含まれるコンテンツの実データであるAVストリームデータファイル263がコンテンツ管理ユニット（CPSユニット）2, 302に対応付けて設定される暗号鍵であるユニット鍵：Ku2を適用して暗号化される。

【 0 0 6 3 】

例えば、ユーザがコンテンツ管理ユニット1, 301に対応するアプリケーションファイルまたはコンテンツ再生処理を実行するためには、コンテンツ管理ユニット（CPSユニット）1, 301に対応付けて設定された暗号鍵としてのユニット鍵：Ku1を取得して復号処理を実行することが必要であり、復号処理を実行後、アプリケーションプログラムを実行してコンテンツ再生を行なうことができる。コンテンツ管理ユニット2, 302に対応するアプリケーションファイルまたはコンテンツ再生処理を実行するためには、コンテンツ管理ユニット（CPSユニット）2, 302に対応付けて設定された暗号鍵としてのユニット鍵：Ku2を取得して復号処理を実行することが必要となる。

【 0 0 6 4 】

コンテンツを再生する情報処理装置において実行される再生アプリケーションプログラムは、ユーザの再生指定コンテンツに対応したコンテンツ管理ユニット（CPSユニット）を識別し、識別したCPS管理ユニット情報に対応するCPS暗号鍵の取得処理を実行

10

20

30

40

50

する。C P S 暗号鍵が取得できない場合には、再生不可能のメッセージ表示などを行なう。また、再生アプリケーションプログラムは、コンテンツ再生実行時におけるコンテンツ管理ユニット（C P S ユニット）の切り替えの発生の検出を行ない、必要な鍵の取得、再生不可能のメッセージ表示などを行なう。

【 0 0 6 5 】

再生アプリケーションプログラムは、図 3 に示すようなユニット構成およびユニット鍵管理テーブルに基づく再生管理を実行する。ユニット構成およびユニット鍵管理テーブルは、図 3 に示すように、アプリケーション層のインデックスまたはアプリケーションファイル、またはデータグループに対応するコンテンツ管理ユニット（C P S ユニット）と、ユニット鍵情報を対応付けたテーブルである。再生アプリケーションプログラムは、この管理テーブルに基づく管理を行う。

10

【 0 0 6 6 】

再生アプリケーションプログラムは、例えば、アプリケーションインデックスの切り替えによって、コンテンツ管理ユニット（C P S ユニット）の切り替えが発生したことを検知すると、コンテンツ管理ユニット（C P S ユニット）の切り替えによって適用する鍵の切り替えを行う。あるいはユニット鍵の取得が必要であることのメッセージ表示などの処理を実行する。

【 0 0 6 7 】

例えばコンテンツ再生処理を実行している再生装置に、コンテンツ管理ユニット（C P S ユニット）1, 3 0 1 のユニット鍵 K u 1 が格納されており、コンテンツ管理ユニット（C P S ユニット）2, 3 0 2 のユニット鍵 K u 2 も格納されている場合、コンテンツ再生処理を統括的に制御する再生アプリケーションプログラムは、アプリケーションのユニット間の切り替えやコンテンツの切り替えがあったことを検知すると、コンテンツ管理ユニット（C P S ユニット）の切り替えに対応したユニット鍵の切り替え、すなわち K u 1 K u 2 の切り替えを行う。

20

【 0 0 6 8 】

また、コンテンツ再生処理を実行している再生装置に、コンテンツ管理ユニット（C P S ユニット）1, 3 0 1 のユニット鍵 K u 1 が格納されており、コンテンツ管理ユニット（C P S ユニット）2, 3 0 2 のユニット鍵 K u 2 が格納されていない場合は、コンテンツ再生処理を統括的に制御する再生アプリケーションプログラムは、アプリケーションのユニット間の切り替えやコンテンツの切り替えがあったことを検知すると、ユニット鍵の取得が必要であることのメッセージ表示などの処理を実行する。

30

【 0 0 6 9 】

[3 . 情報記録媒体の製造、データ格納処理の詳細]

上述したように、情報記録媒体 1 0 0 には、暗号化コンテンツ 1 1 1 とともに、暗号化コンテンツ 1 1 1 の復号、再生に必要な様々な鍵情報、すなわち、ユニット鍵の生成に必要な鍵生成情報が含まれる。図 4 を参照して、情報記録媒体の製造ルートについて説明する。

【 0 0 7 0 】

図 4 に示すように、情報記録媒体に格納するコンテンツは、コンテンツ編集エンティティ（A S : Authoring Studio）3 3 0 において編集され、その後、情報記録媒体製造エンティティ（D M : Disc Manufacturer）3 5 0 において、例えば、C D、D V D、B l u - r a y ディスク等が大量に複製（レプリカ）されて、情報記録媒体 1 0 0 が製造され、ユーザに提供される。情報記録媒体 1 0 0 はユーザのデバイス（情報処理装置）4 0 0 において再生される。

40

【 0 0 7 1 】

このディスク製造、販売、使用処理全体についての管理を実行するのが管理センタ（T C : Trusted Center）3 1 0 である。管理センタ（T C : Trusted Center）3 1 0 は、情報記録媒体製造エンティティ（D M : Disc Manufacturer）3 5 0 に対して様々な管理情報、例えばメディア（情報記録媒体）に対応して設定されたメディアキー K m や、メディア

50

キー Km を暗号化データとして格納した暗号化キーブロックとしての EKB を提供し、情報記録媒体製造エンティティ (DM : Disc Manufacturer) 350 は、管理センタ (TC : Trusted Center) 310 から受領した管理情報に基づいて、コンテンツ編集エンティティ (AS : Authoring Studio) 330 から受領したコンテンツの編集、暗号化、鍵情報の生成、格納処理などを行う。また、管理センタ (TC : Trusted Center) 310 は、ユーザの情報処理装置 400 に格納するデバイスキーの管理、提供も行う。

【0072】

管理センタ 310、コンテンツ編集エンティティ 330、および情報記録媒体製造エンティティ 350 の実行する 2 つの処理例について、図 5、図 6 を参照して説明する。

【0073】

図 5 は、管理センタ 310、コンテンツ編集エンティティ 330、および情報記録媒体製造エンティティ 350 の実行する 1 つの処理例を示した図である。

【0074】

編集前コンテンツ 303 はコンテンツ編集エンティティ 330 へ持ち込まれ、エンコーダによる MPEG データ等へのエンコード処理 (ステップ S12)、オーサリングシステムによる編集処理 (ステップ S13) がなされた後、編集済コンテンツ 331 となる。

【0075】

このオーサリングシステムによる編集処理 (ステップ S13) の際、コンテンツに対応するコピー制限情報や、再生制限情報である CCI 情報 (コピー・再生制御情報) 332、およびコンテンツ暗号化に使用する記録シード Vu333 も生成される。記録シード 333 は、前述したように、CPS ユニットごとに設定することが可能であり、編集済コンテンツ 331 が複数のコンテンツ管理単位 (CPS ユニット) を持つ場合、記録シード Vu333 も CPS ユニットの数だけ生成される。なお、記録シード Vu333 の値は例えば 128 ビットの長さを持つ乱数である。CCI 情報 332 については、CPS ユニット個別の情報として設定される場合や、複数の CPS ユニットに対応して設定される場合など、様々な設定が可能である。なお、図に示す編集済コンテンツ 331 には CCI 情報、記録シード Vu が含まれ、編集済コンテンツ 331 は情報記録媒体製造エンティティ 350 へ送られる。

【0076】

情報記録媒体製造エンティティ 350 はコンテンツ暗号化に必要な情報 (管理情報) を管理センタ 310 から取得する。

【0077】

管理センタ 310 ではメディアキー Km311 を生成し、さらに、メディアキー Km311 を暗号化データとして暗号化キーブロックとしての EKB に格納する EKB 生成処理 (ステップ S11) を実行し、EKB 312 を生成する。

【0078】

EKB 312 は、前述したように、正当なコンテンツ利用権としてのライセンスを保持する再生装置に格納されたデバイスキーを適用した復号処理によってのみ復号することを可能とした暗号化データを格納しており、正当なコンテンツ利用権としてのライセンスを保持する再生装置のみがメディアキー Km を取得できる。

【0079】

管理センタ 310 は、メディアキー Km を格納した EKB 312 と、メディアキー Km311 を含む管理情報を情報記録媒体製造エンティティ 350 へ送る。

【0080】

これらの情報を受け取った情報記録媒体製造エンティティ 350 は以下の手順でコンテンツの暗号化を行う。

【0081】

まず、ステップ S14 において、CPS ユニットに対応するユニット鍵の生成元となる鍵であるユニット鍵生成キー Ke (Embedded Key) を生成する。ユニット鍵生成キー Ke (Embedded Key) は、管理センタ 310 から取得したメディアキー Km と情報記録媒体製

10

20

30

40

50

造エンティティ350内でセキュアに生成される物理インデックスVe351を用いた暗号処理（例えばAES暗号処理）によって生成される。

【0082】

さらに、ステップS15において、コンテンツ編集エンティティ330から取得した編集済みコンテンツに対するハッシュ値（コンテンツハッシュ）を生成する。生成されるハッシュ値は、CPSユニットの構成データ、あるいはその一部データに基づいて生成されるハッシュ値である。ハッシュ生成処理は、例えばAESベースのハッシュ関数を適用したハッシュ値生成処理がなされる。

【0083】

ステップS16において、コンテンツハッシュと、ユニット鍵生成キーKe（Embedded Key）と、コンテンツ編集エンティティ330から取得したCCI情報と記録シードVu、を利用して、コンテンツの暗号化に使用するユニット鍵Kuを生成する。このユニット鍵Ku生成処理も例えばAES暗号処理によって実行される。

【0084】

前述したように、情報記録媒体に格納されるコンテンツは、コンテンツ管理ユニット（CPSユニット）に区分され、CPSユニット毎に記録シードVuが設定される。例えば、情報記録媒体に格納されるコンテンツに対応してn個のCPSユニット1～nが設定されている場合、記録シードもVu1～Vun生成されて、コンテンツ編集エンティティ330から情報記録媒体製造エンティティ350に提供される。

【0085】

情報記録媒体製造エンティティ350は、ユニット鍵生成キーKe（Embedded Key）と、コンテンツ編集エンティティ330から取得した編集済みコンテンツに基づいて生成したコンテンツハッシュと、CCI情報、n個の記録シードVu1～Vunを個別に、順次適用してn個のユニット鍵Ku1～Kunを生成する。記録シードVu1～Vunはコンテンツ（CPSユニット）に応じた異なる値を有しており、生成されるユニット鍵Ku1～Kunもそれぞれ異なる鍵データとなる。

【0086】

次に、情報記録媒体製造エンティティ350は、ステップS17において、コンテンツ編集エンティティ330から情報記録媒体製造エンティティ350に提供される編集済みコンテンツの暗号化を実行する。すなわちCPSユニット毎に、対応するユニット鍵Ku1～Kunを適用した暗号化を実行し、暗号化コンテンツを生成する。なお、ユニット鍵を直接適用してコンテンツの暗号化を実行してもよいが、さらに、コンテンツをブロック単位に分割して、ブロック単位のブロックキーを生成してコンテンツの暗号化を行って記録する構成が好ましい。このブロックキーを適用した暗号化構成例については、後述する。

【0087】

さらに、情報記録媒体製造エンティティ350は、ステップS18において、物理インデックス情報351、およびリードイン領域に記録する情報、EKBなどの各データ各々を予め定められた記録フォーマットとするフォーマット処理を実行し、最終的に図1で記載した情報の全てを情報記録媒体100上に記録する。記録データには、ユニット鍵を適用して暗号化された暗号化コンテンツ、およびコンテンツハッシュが含まれる。なお、暗号化コンテンツには、CCI情報、記録シードが含まれ、その一部は非暗号化データとされる場合もある。具体的なコンテンツ構成については後述する。また、情報記録媒体製造エンティティ350の実行する各種の鍵生成処理の具体例としてのAES暗号を適用した処理例については、後段で詳細に説明する。

【0088】

次に、図6を参照して、コンテンツハッシュをユニット鍵Ku1～Kunの生成に適用しない処理例について説明する。管理センタ310、コンテンツ編集エンティティ330の処理は、図5を参照して説明した処理と同一であるので説明を省略する。情報記録媒体製造エンティティ350は、以下の手順でコンテンツの暗号化を行う。

10

20

30

40

50

【 0 0 8 9 】

まず、ステップ S 2 1 において、C P S ユニットに対応するユニット鍵の生成元となる鍵であるユニット鍵生成キー K e (Embedded Key) を生成する。ユニット鍵生成キー K e (Embedded Key) は、管理センタ 3 1 0 から取得したメディアキー K m と情報記録媒体製造エンティティ 3 5 0 内でセキュアに生成される物理インデックス V e 3 5 1 を用いた暗号処理 (例えば A E S 暗号処理) によって生成される。

【 0 0 9 0 】

さらに、ステップ S 2 2 において、ユニット鍵生成キー K e (Embedded Key) と、コンテンツ編集エンティティ 3 3 0 から取得した C C I 情報と記録シード V u を利用して、コンテンツの暗号化に使用するユニット鍵 K u を生成する。このユニット鍵 K u 生成処理も例えば A E S 暗号処理によって実行される。この例では、コンテンツハッシュはユニット鍵生成情報として適用されない。

10

【 0 0 9 1 】

情報記録媒体製造エンティティ 3 5 0 は、ユニット鍵生成キー K e (Embedded Key) と、コンテンツ編集エンティティ 3 3 0 から取得した C C I 情報、n 個の記録シード V u 1 ~ V u n を個別に、順次適用して n 個のユニット鍵 K u 1 ~ K u n を生成する。記録シード V u 1 ~ V u n はコンテンツ (C P S ユニット) に応じた異なる値を有しており、生成されるユニット鍵 K u 1 ~ K u n もそれぞれ異なる鍵データとなる。

【 0 0 9 2 】

ステップ S 2 3 において、コンテンツ編集エンティティ 3 3 0 から情報記録媒体製造エンティティ 3 5 0 に提供される編集済みコンテンツの暗号化を実行する。すなわち C P S ユニット毎に、対応するユニット鍵 K u 1 ~ K u n を適用した暗号化を実行し、暗号化コンテンツを生成する。

20

【 0 0 9 3 】

さらに、ステップ S 2 4 において、暗号化済みのコンテンツに基づいてハッシュ値 (コンテンツハッシュ) を生成する。生成されるコンテンツハッシュは、図 5 を参照して説明した先の例と異なり、暗号化されたコンテンツに基づいて生成される。ハッシュ生成処理は、例えば A E S ベースのハッシュ関数が適用される。

【 0 0 9 4 】

次に、情報記録媒体製造エンティティ 3 5 0 は、ステップ S 2 5 において、物理インデックス情報 3 5 1、およびリードイン領域に記録する情報、E K B などの各データ各々を予め定められた記録フォーマットとするフォーマット処理を実行し、最終的に図 1 で記載した情報の全てを情報記録媒体 1 0 0 上に記録する。記録データには、ユニット鍵を適用して暗号化された暗号化コンテンツ、およびコンテンツハッシュが含まれる。なお、暗号化コンテンツには、C C I 情報、記録シードが含まれ、その一部は非暗号化データとされる場合もある。

30

【 0 0 9 5 】

図 4 ~ 図 6 を参照して説明した処理例は、管理センタからの管理情報、すなわち、メディアキー K m や E K B を情報記録媒体製造エンティティに提供する処理例であった。次に、図 7 ~ 図 9 を参照して、管理センタからの管理情報、すなわち、メディアキー K m や E K B をコンテンツ編集エンティティに提供する処理例について説明する。

40

【 0 0 9 6 】

図 7 は、管理センタからの管理情報、すなわち、メディアキー K m や E K B をコンテンツ編集エンティティに提供する処理例における情報の流れを示している。情報記録媒体に格納するコンテンツは、コンテンツ編集エンティティ (A S : Authoring Studio) 3 3 0 において編集され、その後、情報記録媒体製造エンティティ (D M : Disc Manufacturer) 3 5 0 において、例えば、C D、D V D、B l u - r a y ディスク等が大量に複製 (レプリカ) されて、情報記録媒体 1 0 0 が製造され、ユーザに提供される。情報記録媒体 1 0 0 はユーザのデバイス (情報処理装置) 4 0 0 において再生される。

【 0 0 9 7 】

50

このディスク製造、販売、使用処理全体についての管理を実行するのが管理センタ（TC：Trusted Center）310である。本実施例において、管理センタ（TC：Trusted Center）310は、コンテンツ編集エンティティ（AS：Authoring Studio）330に対して様々な管理情報、例えばメディア（情報記録媒体）に対応して設定されたメディアキーKmや、メディアキーKmを暗号化データとして格納した暗号化キーブロックとしてのEKBを提供し、コンテンツ編集エンティティ（AS：Authoring Studio）330は、管理センタ（TC：Trusted Center）310から受領した管理情報に基づいてコンテンツの編集処理を実行し、情報記録媒体製造エンティティ（DM：Disc Manufacturer）350に提供する。情報記録媒体製造エンティティ（DM：Disc Manufacturer）350は、コンテンツ編集エンティティ（AS：Authoring Studio）330から受領したコンテンツの暗号化、鍵情報の、生成、格納処理などを行う。また、管理センタ（TC：Trusted Center）310は、ユーザの情報処理装置400に格納するデバイスキーの管理、提供も行う。

10

【0098】

管理センタ310、コンテンツ編集エンティティ330、および情報記録媒体製造エンティティ350の実行する2つの処理例について、図8、図9を参照して説明する。

【0099】

図8は、管理センタ310、コンテンツ編集エンティティ330、および情報記録媒体製造エンティティ350の実行する1つの処理例であり、コンテンツ編集エンティティ330においてコンテンツの暗号化およびコンテンツハッシュ生成処理を実行する例を示した図である。

20

【0100】

編集前コンテンツ303はコンテンツ編集エンティティ330へ持ち込まれ、エンコーダによるMP EGデータ等へのエンコード処理（ステップS32）、オーサリングシステムによる編集処理（ステップS33）がなされた後、編集済コンテンツ331となる。

【0101】

このオーサリングシステムによる編集処理（ステップS33）の際、コンテンツに対応するコピー制限情報や、再生制限情報であるCCI情報（コピー・再生制御情報）332、およびコンテンツ暗号化に使用する記録シードVu333も生成される。記録シード333は、前述したように、CPSユニットごとに設定することが可能であり、編集済コンテンツ331が複数のコンテンツ管理単位（CPSユニット）を持つ場合、記録シードVu333もCPSユニットの数だけ生成される。なお、記録シードVu333の値は例えば128ビットの長さを持つ乱数である。CCI情報332については、CPSユニット個別の情報として設定される場合や、複数のCPSユニットに対応して設定される場合など、様々な設定が可能である。

30

【0102】

本例においては、コンテンツ編集エンティティ330において、コンテンツの暗号化が実行される。コンテンツ編集エンティティ330は、コンテンツ暗号化に必要な情報（管理情報）を管理センタ310から取得する。

【0103】

管理センタ310ではメディアキーKm311を生成し、さらに、メディアキーKm311を暗号化データとして暗号化キーブロックとしてのEKBに格納するEKB生成処理（ステップS11）を実行し、EKB312を生成する。EKB312は、前述したように、正当なコンテンツ利用権としてのライセンスを保持する再生装置に格納されたデバイスキーを適用した復号処理によってのみ復号することを可能とした暗号化データを格納しており、正当なコンテンツ利用権としてのライセンスを保持する再生装置のみがメディアキーKmを取得できる。管理センタ310は、メディアキーKmを格納したEKB312と、メディアキーKm311を含む管理情報をコンテンツ編集エンティティ330へ送る。

40

【0104】

これらの情報を受け取ったコンテンツ編集エンティティ330は以下の手順でコンテン

50

ツの暗号化を行う。

【0105】

まず、ステップS34において、CPSユニットに対応するユニット鍵の生成元となる鍵であるユニット鍵生成キーKe (Embedded Key) を生成する。ユニット鍵生成キーKe (Embedded Key) は、管理センタ310から取得したメディアキーKmとコンテンツ編集エンティティ330内でセキュアに生成される物理インデックスVe351を用いた暗号処理 (例えばAES暗号処理) によって生成される。

【0106】

さらに、ステップS35において、ユニット鍵生成キーKe (Embedded Key) と、CCI情報と記録シードVuを利用して、コンテンツの暗号化に使用するユニット鍵Kuを例えばAES暗号処理によって生成する。

10

【0107】

コンテンツ編集エンティティ330は、ユニット鍵生成キーKe (Embedded Key) と、CCI情報、n個の記録シードVu1~Vu nを個別に、順次適用してn個のユニット鍵Ku1~Ku nを生成する。

【0108】

次に、ステップS36において、編集済みコンテンツの暗号化を実行する。すなわちCPSユニット毎に、対応するユニット鍵Ku1~Ku nを適用した暗号化を実行し、暗号化コンテンツを生成する。さらに、ステップS37において、暗号化済みのコンテンツに基づいてハッシュ値 (コンテンツハッシュ) を生成する。生成されるコンテンツハッシュは暗号化されたコンテンツに基づいて生成される。ハッシュ生成処理は、例えばAESベースのハッシュ関数が適用される。

20

【0109】

次に、コンテンツ編集エンティティ330は、暗号化コンテンツ、コンテンツハッシュ、物理インデックス、および管理センタ310から受領したEKBを情報記録媒体製造エンティティ350に提供する。情報記録媒体製造エンティティ350は、ステップS38において、コンテンツ編集エンティティ330から受領した各種情報のフォーマット処理を実行して、情報記録媒体100上に記録する。EKBはリードイン領域に記録され、暗号化コンテンツ、コンテンツハッシュは、ユーザデータ領域に記録される。なお、暗号化コンテンツには、CCI情報、記録シードが含まれ、その一部は非暗号化データとされる場合もある。

30

【0110】

図9は、コンテンツ編集エンティティ330においてコンテンツの暗号化を行い、暗号化コンテンツに基づくコンテンツハッシュの生成処理を情報記録媒体製造エンティティ350において実行する処理例を示した図である。

【0111】

図9に示すステップS31~S36の処理は、図8を参照して説明した処理と同様の処理であり、説明を省略する。コンテンツ編集エンティティ330は、ユニット鍵生成キーKe (Embedded Key) と、CCI情報、n個の記録シードVu1~Vu nを個別に、順次適用してn個のユニット鍵Ku1~Ku nを生成し、ステップS36において、ユニット鍵Ku1~Ku nを適用して編集済みコンテンツの暗号化を実行すると、暗号化コンテンツ、物理インデックス、および管理センタ310から受領したEKBを情報記録媒体製造エンティティ350に提供する。

40

【0112】

情報記録媒体製造エンティティ350は、ステップS37において、コンテンツ編集エンティティ330から受領した暗号化コンテンツに基づいて、ハッシュ値 (コンテンツハッシュ) を生成する。ハッシュ生成処理は、例えばAESベースのハッシュ関数が適用される。

【0113】

次に、情報記録媒体製造エンティティ350は、ステップS38において、コンテンツ

50

編集エンティティ 330 から受領した各種情報、および生成したコンテンツハッシュのフォーマット処理を実行して、情報記録媒体 100 上に記録する。EKB はリードイン領域に記録され、暗号化コンテンツ、コンテンツハッシュは、ユーザデータ領域に記録される。なお、暗号化コンテンツには、CCI 情報、記録シードが含まれ、その一部は非暗号化データとされる場合もある。

【0114】

[4. 情報処理装置におけるコンテンツ再生処理]

次に、上述した CPS ユニット単位の暗号化がなされた暗号化コンテンツおよび各種の鍵情報を格納した情報記録媒体の再生処理を実行する情報処理装置におけるコンテンツ再生処理の詳細について説明する。

10

【0115】

図 10 に示すように、情報処理装置 400 におけるコンテンツ再生は、暗号処理手段 410 における暗号化コンテンツの復号処理と、再生制御手段 420 における再生制御処理の 2 つのステップを含む。

【0116】

情報記録媒体 100 から各種の情報が読み取られ、暗号処理手段 410 における暗号化コンテンツの復号処理が実行され、復号コンテンツが再生制御手段 420 に渡され、再生条件判定処理が実行され、再生条件を満足する場合にのみコンテンツ再生が継続して実行され、再生条件を満足しない場合には、コンテンツ再生が停止される。

20

【0117】

まず、暗号処理手段 410 における暗号化コンテンツの復号処理の詳細について、図 11 を参照して説明する。

【0118】

コンテンツ復号プロセスでは、まず、暗号処理手段 410 は、メモリに格納しているデバイスキー 411 を読み出す。デバイスキー 411 は、コンテンツ利用に関するライセンスを受けた情報処理装置に格納された秘密キーである。

【0119】

次に、暗号処理手段 410 は、ステップ S41 において、デバイスキー 411 を適用して情報記録媒体 100 に格納されたメディアキー Km を格納した暗号鍵ブロックである EKB 401 の復号処理を実行して、メディアキー Km を取得する。

30

【0120】

次に、ステップ S42 において、ステップ S41 における EKB 処理で取得したメディアキー Km と、情報記録媒体 100 から読み取った物理インデックス 402 とに基づく暗号処理 (AES_H) によって、ユニット鍵生成キー Ke (embedded Key) 生成する。この鍵生成処理は、例えば AES 暗号アルゴリズムに従った処理として実行される。なお、図 11 において AES_D は、AES 暗号処理を適用したデータ復号 (Decryption) 処理、AES_H は、例えば AES ベースのハッシュ関数であり、その具体構成は、図 15 に示すように、AES 暗号処理を適用したデータ復号処理を伴う鍵生成 (Key Generation) 処理実行部 (AES_GD) と排他的論理和部との組み合わせによって構成される。AES_GD 部は、図 15 に示すように AES 復号部と排他的論理和部との組み合わせによって構成される。なお、先に図 5、図 6、図 8、図 9 を参照して説明した情報記録媒体に記録するコンテンツハッシュの生成も、図 15 に示すと同様のハッシュ演算部 434 の適用によって生成することができる。なお、図 15 において X、h で示している入力は AES_H に対する 2 つの入力値のどちらかを割り当ててもよく、例えば図 12 の (b) の場合においては X が Ke で h が CCI となる場合と、X が CCI で h が Ke となる場合の両方がありえ、実際の記録再生装置においてはどのように割り当てするかを選択して処理を実行することになる。また、AES_GE は、AES 暗号処理を適用したデータ暗号処理を伴う鍵生成 (Key Generation) 処理を示している。

40

【0121】

次に、ステップ S43 において、ユニット鍵生成キー Ke (embedded Key) と、情報記

50

録媒体 100 から読み取ったコピー・再生制御情報 (C C I) 403 とに基づく暗号処理 (A E S _ H) によって、コントロールキー K c を生成し、ステップ S 44 において、コントロールキー K c と情報記録媒体 100 から読み取ったコンテンツハッシュ 404 とに基づく暗号処理 (A E S _ H) によって、コンテンツハッシュキー K h を生成する。

【 0 1 2 2 】

次に、ステップ S 45 において、情報記録媒体 100 から読み取った暗号化ユニット鍵 E n c (K u) 405 に対して、コンテンツハッシュキー K h を適用して復号 (A E S _ D) し、ユニット鍵 K u を取得する。なお、本例において、情報記録媒体 100 に格納されるユニット鍵は、図 11 のステップ S 41 ~ S 44 と同様のプロセスによって生成されたコンテンツハッシュキー K h による暗号化データとして格納されている。

10

【 0 1 2 3 】

なお、情報記録媒体 100 に記録されている暗号化ユニット鍵 E n c (K u) 405 は C P S ユニットごとに定義されており、S 45 において生成されるユニット鍵 K u も同様に C P S ユニットごとに定義される。生成する C P S ユニット鍵の K u (i) は、再生対象のコンテンツに対応する C P S ユニット、すなわち情報記録媒体 100 に格納された C P S ユニット 1 ~ n から選択された C P S ユニット (i) に対応して設定されている C P S ユニット鍵 K u (i) である。

【 0 1 2 4 】

暗号化コンテンツの復号を行う際、まず S 46 において、情報記録媒体 100 から読み出した暗号化コンテンツ 406 からのブロックシードの取り出し、復号処理の必要な復号処理部 (暗号化データ)、復号処理の不要な非復号処理部 (平文データ) のデータ選択が行われる。

20

【 0 1 2 5 】

なお、ブロックシードは、暗号化処理単位としてのブロックに対応して設定される暗号鍵生成情報である。C P S ユニットとしてのコンテンツデータは、所定データ長のブロック単位で異なるブロックキー K b が適用された暗号化がなされ、復号に際しては、各ブロック毎の復号処理鍵としてのブロックキー K b を、各ブロックデータに対応して設定されているブロックシードと C P S ユニット鍵 K u に基づく暗号処理 (S 47 : A E S _ G E) によって生成して、生成したブロックキー K b で復号処理 (S 48) を行なう。

【 0 1 2 6 】

ブロックキー K b は特定サイズの暗号処理単位において暗号化コンテンツの復号に使用される鍵である。暗号化処理単位のサイズとしては、例えば 6144 バイトの U s e r D a t a を含むものや 2048 バイトの U s e r D a t a を含むものが想定される。ブロックキー K b の生成およびブロックキー K b に基づく復号処理の詳細については、後段で説明する。

30

【 0 1 2 7 】

ステップ S 49 は、暗号化コンテンツに含まれる例えばブロックシード部分などの非暗号化データと、ステップ S 48 において復号したデータを結合する処理であり、この結果、復号コンテンツ (C P S ユニット) 412 が暗号処理手段 410 から再生制御手段 420 に出力される。

40

【 0 1 2 8 】

なお、本例においては、コンテンツハッシュを暗号鍵生成に用いる構成であり、この場合、コンテンツハッシュは平文のコンテンツデータから生成されたものを適用する。具体的には、例えば先に図 5 を参照して説明したプロセスで製造されたデータ記録のなされた情報記録媒体 100 に対する処理として実行される。

【 0 1 2 9 】

ステップ S 42 ~ S 45、S 47 において実行する暗号処理の具体例を図 12 を参照して説明する。図 12 において、A E S 復号部 (A E S _ D) 431 は、例えば 128 ビットの鍵長を持つ A E S、E C B モードによる復号化処理部であり、A E S 暗号化部 (A E S _ E) 433 は、例えば 128 ビットの鍵長を持つ A E S、E C B モードによる暗号化

50

処理部である。排他的論理和部 4 3 2 は、同じ長さを持つ 2 つのビット列間で排他的論理和 (XOR) 処理を行う演算部を表している。

【 0 1 3 0 】

図 1 1 のステップ S 4 2 におけるユニット鍵生成キー K_e の生成処理 (AES_H) は、具体的には、図 1 2 (a) に示すように、情報記録媒体 1 0 0 に格納された物理インデックスと、EKB から取得したメディアキー K_m を AES_H 処理に入力し、AES_H 処理を実行した結果値をユニット鍵生成キー K_e とする処理として実行される。

【 0 1 3 1 】

図 1 1 のステップ S 4 3 におけるコントロールキー K_c の生成、ステップ S 4 4 におけるコンテンツハッシュキーの生成も、図 1 2 (b), (c) に示すように AES_H 処理によって行われる。ユニット鍵 K_u の生成は、図 1 2 (d) に示すように、情報記録媒体 1 0 0 から取得した暗号化ユニット鍵 $eK_h (K_u)$ をコンテンツハッシュキー K_h を適用して AES 復号部 4 3 1 において復号する処理として実行される。図 1 1 のステップ S 4 7 のブロックキー K_b の生成は、図 1 2 (e) に示すように AES 復号部 4 3 1 と排他的論理和部 4 3 2 による演算によって行われる。

【 0 1 3 2 】

なお、本実施例では、AES 暗号アルゴリズムを適用し、128 ビットの鍵長を持つ鍵データの生成例を示しているが、アルゴリズムや鍵長は、これらの例に限定されるものではなく、他のアルゴリズム、鍵長を適用することも可能である。

【 0 1 3 3 】

次に、図 1 3 を参照して、コンテンツ再生処理の他の処理例について説明する。図 1 3 に示す例は、ステップ S 4 2 におけるユニット鍵生成キー K_e (embedded Key) の生成処理と、ステップ S 4 3 におけるコントロールキー K_c の生成処理と、ステップ S 4 4 におけるコンテンツハッシュキー K_h の生成処理を、AES 暗号処理ではなく、ハッシュ関数 (HASH) を適用して実行する処理例である。

【 0 1 3 4 】

これらの処理の具体的構成について、図 1 4 を参照して説明する。図 1 4 において、ハッシュ演算部 (HASH) 4 4 1 は、ハッシュ関数を用いた処理を実行して、2 つの入力データに基づくハッシュ値を算出する。ハッシュ演算部 (HASH) 4 4 1 の出力は一意性の高い固定長のデータとなる。

【 0 1 3 5 】

ハッシュ演算部 (HASH) 4 4 1 は、例えば SHA 1 などのハッシュ関数である。2 つの値をハッシュ関数に入力し、1 つの出力を得る場合、入力となる 2 つの値を連続してハッシュ関数に入力することによって 1 つの出力を得ることができる。例えば図 1 4 (a) の場合、MediaKey (K_m) と物理インデックスを連続してハッシュ関数へ入力することにより、EmbeddedKey (K_e) を得ることができる。この際、2 つの入力のどちらを先に入力するかについては、 K_m 物理インデックスの順番と物理インデックス K_m の順番の 2 通りがありえる。ハッシュ関数の説明、用法については図 1 4 (b)、(c) についても同様である。

【 0 1 3 6 】

図 1 4 に戻り、コンテンツ再生処理における各種の鍵データの生成処理についての説明を続ける。図 1 3 のステップ S 4 2 におけるユニット鍵生成キー K_e (embedded Key) の生成処理と、ステップ S 4 3 におけるコントロールキー K_c の生成処理と、ステップ S 4 4 におけるコンテンツハッシュキー K_h の生成処理は、図 1 4 (a) ~ (c) に示すように、ハッシュ演算部 (HASH) 4 4 1 の適用によって実行され、ハッシュ演算によって出力された結果が鍵データとなる。ステップ S 4 5 のユニット鍵生成、ステップ S 4 7 のブロックキーの生成は、図 1 4 (d) ~ (e) に示すように、先の図 1 1、図 1 2 を参照して説明した処理と同様の処理である。

【 0 1 3 7 】

次に、図 1 6 を参照して、コンテンツ再生処理の他の処理例について説明する。図 1 6 に示す例は、コンテンツハッシュを鍵生成に適用しない処理例を示している。図 1 6 のス

10

20

30

40

50

ステップ S 5 1 ~ S 5 3 は、図 1 1 におけるステップ S 4 1 ~ S 4 3 と同様の処理である。本例では、図 1 1 におけるステップ S 4 4 の処理が省略される。すなわち、ステップ S 5 3 において生成したコントロールキー K c に基づいて、コンテンツハッシュキーを生成することなく、ステップ S 5 4 において、コントロールキー K c に基づいて情報記録媒体 1 0 0 から読み取った暗号化ユニット鍵 E n c (K u) を復号 (A E S _ D) し、ユニット鍵 K u を取得する。なお、本例において、情報記録媒体 1 0 0 に格納されるユニット鍵は、図 1 6 のステップ S 5 1 ~ S 5 3 と同様のプロセスによって生成されたコントロールキー K c による暗号化データとして格納されている。

【 0 1 3 8 】

なお、情報記録媒体 1 0 0 に記録されている暗号化ユニット鍵 E n c (K u) 4 0 5 は C P S ユニットごとに定義されており、S 5 4 において生成されるユニット鍵 K u も同様に C P S ユニットごとに定義される。生成する C P S ユニット鍵の K u (i) は、再生対象のコンテンツに対応する C P S ユニット、すなわち情報記録媒体 1 0 0 に格納された C P S ユニット 1 ~ n から選択された C P S ユニット (i) に対応して設定されている C P S ユニット鍵 K u (i) である。ステップ S 5 5 ~ S 5 8 の処理は、図 1 1 におけるステップ S 4 6 ~ S 4 9 の処理と同様の処理として実行される。本実施例では、コンテンツハッシュキーの生成プロセスが省略され、鍵生成処理が簡略化される。

【 0 1 3 9 】

図 1 6 のステップ S 5 1 , S 5 2 , S 5 3 , S 5 6 の鍵生成プロセスの詳細について、図 1 7 を参照して説明する。図 1 7 の (a) , (b) は、図 1 2 の (a) , (b) に対応し、図 1 7 の (c) , (d) は、図 1 2 の (d) , (e) に対応する。図 1 7 に示す鍵生成処理では、図 1 7 (c) のユニット鍵生成プロセスにおいて、コントロールキー K c による暗号化ユニット鍵の A E S 復号処理が行われる点が、図 1 1、図 1 2 を参照して説明したプロセスと異なる点である。

【 0 1 4 0 】

図 1 8 は、図 1 6 と同様、コンテンツハッシュを鍵生成に適用しない処理例であり、ステップ S 5 2 におけるユニット鍵生成キー K e (embedded Key) の生成処理と、ステップ S 5 3 におけるコントロールキー K c の生成処理を、図 1 5 に示す A E S 暗号を用いた処理ではなく、ハッシュ関数 (H A S H) を適用して実行する処理例である。

【 0 1 4 1 】

これらの処理の具体的構成について、図 1 9 を参照して説明する。図 1 9 において、ハッシュ演算部 (H A S H) 4 4 1 は、ハッシュ関数を用いた処理を実行して、2 つの入力データに基づくハッシュ値を算出する。前述したように、ハッシュ演算部 (H A S H) 4 4 1 の出力は一意性の高い固定長のデータとなる。ハッシュ演算部 (H A S H) 4 4 1 は、例えば S H A 1 などのハッシュ関数である。

【 0 1 4 2 】

図 1 9 の (a) , (b) は、先に説明した図 1 4 の (a) , (b) に対応し、図 1 9 の (c) , (d) は、図 1 4 の (d) , (e) に対応する。図 1 9 に示す鍵生成処理では、図 1 9 (c) のユニット鍵生成プロセスにおいて、コントロールキー K c による暗号化ユニット鍵の A E S 復号処理が行われる点が、図 1 3、図 1 4 を参照して説明したプロセスと異なる点である。

【 0 1 4 3 】

さらに、他のコンテンツ再生処理例について、図 2 0、図 2 1 を参照して説明する。図 2 0 は、先に図 1 1 を参照して説明した処理では、ステップ S 4 3 においてコントロールキー K c 生成処理を実行し、ステップ S 4 4 において、コントロールキー K c に基づいて、コンテンツハッシュキー K h の生成処理を実行していたが、図 2 0 に示す例では、この順番が変更され、ステップ S 6 3 において、情報記録媒体 1 0 0 からコンテンツハッシュ 4 0 4 を読み取り、ステップ S 6 2 において生成したユニット鍵生成キー K e (embedded Key) とコンテンツハッシュ 4 0 4 とに基づく A E S 暗号アルゴリズムに従った処理によって、コンテンツハッシュキー K h を生成し、その後、ステップ S 6 4 において、情報記

10

20

30

40

50

録媒体 100 からコピー・再生制御情報 (CCI) 403 を読み取って、コンテンツハッシュキー Kh とコピー・再生制御情報 (CCI) 403 とに基づく AES 暗号アルゴリズムに従った処理によって、コントロールキー Kc を生成する構成とした処理例である。その他のステップ S61 ~ S62, S65 ~ S69 の処理は、図 11 を参照して説明した処理ステップ S41 ~ S42, S45 ~ S49 の処理と同様の処理である。

【0144】

本構成によれば、コンテンツハッシュキー Kh は、コピー・再生制御情報 (CCI) 403 と無関係に生成可能となる。従って、コンテンツ編集エンティティから管理センタに対して CCI ファイルを提出し、管理センタにおいて、CCI ファイルに基づいてコンテンツハッシュキー Kh を生成し、コンテンツ編集エンティティに提供するという処理を行なう必要がなくなる。管理センタは、コンテンツ編集エンティティに対して EKB、および記録シード Ve、さらに、CCI ファイルに依存しない任意のコンテンツハッシュキー Kh を発行するのみでよく、処理が簡略化される。

10

【0145】

図 21 に示す処理例は、図 20 に示す処理と同様、CCI ファイルに依存しない任意のコンテンツハッシュキー Kh を適用可能な例であるが、さらに、コンテンツハッシュキー Kh の生成ステップを遅らせ、ステップ S74 において生成したユニット鍵 Ku を適用して、ステップ S75 において、コンテンツハッシュ 405 との AES 暗号アルゴリズムに従った処理によって、コンテンツハッシュキー Kh を生成する構成としたものである。

20

【0146】

なお、前述したように、情報記録媒体 100 に記録されている暗号化ユニット鍵 Enc (Ku) 405 は CPS ユニットごとに定義されており、S74 において生成されるユニット鍵 Ku も同様に CPS ユニットごとに定義される。生成する CPS ユニット鍵の Ku (i) は、再生対象のコンテンツに対応する CPS ユニット、すなわち情報記録媒体 100 に格納された CPS ユニット 1 ~ n から選択された CPS ユニット (i) に対応して設定されている CPS ユニット鍵 Ku (i) である。

【0147】

従って、ステップ S75 において生成するコンテンツハッシュキー Kh も、CPS ユニット (i) に対応して設定されるコンテンツハッシュキー Kh (i) となる。ステップ S77 では、コンテンツハッシュキー Kh (i) を適用してブロックキー Kb が生成される。その他の処理は、図 11 を参照して説明し他処理と同様である。

30

【0148】

本構成例では、コンテンツハッシュキー Kh (i) の生成に適用するコンテンツハッシュも、各 CPS ユニット単位のコンテンツハッシュとなる。従って、より細かな単位でのコンテンツハッシュを取得することが必要となる。結果として、コンテンツ改竄を防止効果がより高まることになる。

【0149】

[5 . 情報記録媒体における記録データ、およびコンテンツ暗号化、復号処理の詳細]

次に、情報記録媒体における記録データ、およびコンテンツの暗号化、復号処理の詳細について説明する。まず、図 22 を参照して、情報記録媒体に格納されるデータ記録構成および、記録データの復号処理の概要を説明する。情報記録媒体に格納されるデータは、前述したように CPS ユニット単位のユニット鍵 Ku に基づいて生成されるブロック鍵 Kb でブロック単位の暗号化が施された暗号化データである。

40

【0150】

再生を行う場合には、先に、説明したように情報記録媒体に格納された各種の鍵生成情報に基づいて、CPS ユニット鍵 Ku を生成し、さらに、ブロックデータ単位に設定されるブロックシードと、CPS ユニット鍵 Ku に基づいてブロック鍵 Kb を生成し、ブロック鍵 Kb に基づくブロック単位の復号処理を行なう必要がある。

【0151】

50

図22(a)は、情報記録媒体に格納されるデータ記録構成例を示している。18バイトの制御データ(UCD: User Control Data)と、実際のAVコンテンツデータを含む2048バイトのユーザデータ(User Data)が1つのセクタデータとして構成され、例えば3セクタ分6144バイトのデータが1つの暗号処理単位、すなわちブロックとして設定される。なお、ブロックの設定単位は、3セクタ分6144バイトのデータとする方式に限らず、1セクタ分2048バイトのデータを1つの暗号処理単位、すなわちブロックとして設定する方式など、様々な設定が可能である。これらの具体例については後述する。

【0152】

図22(b)は、3セクタ分6144バイトのデータを1つのブロックとして設定した場合の暗号処理単位としての1ユニット(1AU: Aligned Unit)の構成である。18バイトの制御データ(User Control Data)は暗号化対象から除去され、実際のAVコンテンツデータであるユーザデータのみが、暗号処理単位として設定される。情報記録媒体に格納された暗号化データの再生を実行する情報処理装置は、制御データ内のフラグに基づいて、暗号処理単位である1AU(Aligned Unit)を判別して抽出する。

【0153】

従って3セクタ分6144バイトのデータを1つのブロックとして設定した場合には、暗号化データの再生を実行する情報処理装置は、制御データ内のフラグに基づいて、暗号処理単位である6144バイトのデータを1AUとして判別して6144バイト単位でブロック鍵Kbを生成して復号処理を実行する。また、1セクタ分2048バイトのデータを1つのブロックとして設定した場合には、暗号化データの再生を実行する情報処理装置は、制御データ内のフラグに基づいて、暗号処理単位である2048バイト単位でブロック鍵Kbを生成して復号処理を実行する。

【0154】

3セクタ分6144バイトのデータを1つのブロックとして設定した場合、暗号処理単位である1ユニット(1AU)には、図22(c)暗号化構成例に示すように、ブロック鍵Kbによって暗号化された領域が含まれる。ブロック鍵を生成するためには、前述したようにブロックシードが必要となる。ブロックシードは、CPSユニット鍵Kuとともに、ブロック鍵Kbを生成するために必要となるブロック単位の鍵生成情報である。

【0155】

ブロック暗号化の対象となるユーザデータの詳細構成を図23に示す。図23(a)は、3セクタをブロックデータ(暗号化処理単位(6144バイト=32ソースパケット))とした場合のデータ構造である。

【0156】

AVストリームはBlu-ray Disc RewritableフォーマットやBlu-ray Disc ROMフォーマットにおいて規定されるデータ構造を持ち、3セクタ分6144バイトのデータを1つのブロックとして設定した場合、図23(a)に示すように、6144バイトの暗号化処理単位(ブロック)が連続して、1つのCPSユニットが設定される。6144バイトのデータは192バイトの長さを持つソースパケット32個分のデータから構成される。

【0157】

各ソースパケットは、図23(b)に示すように、ヘッダ部4バイトとTSパケット部184バイトで構成されている。情報記録媒体に格納される暗号化コンテンツは、例えばMPEG-2システムで規定(ISO/IEC13818-1)されている符号化データとしてのトランスポートストリーム(TS)として構成される。トランスポートストリームは、1本のストリームの中に複数のプログラムを構成することができ、各トランスポートパケットの出現タイミング情報としてのATS(Arrival Time Stamp: 着信時刻スタンプ)が設定されている。

【0158】

図23(c)は、ソースパケットのヘッダ部4バイトの詳細構成である。ヘッダ部4バ

10

20

30

40

50

イト中、先頭 2 ビットがコピー・再生制御情報 C C I (Copy Control Information) であり、その後に各トランスポートパケットの出現タイミング情報としての A T S (Arrival Time Stamp: 着信時刻スタンプ) が設定されている。タイムスタンプは、M P E G - 2 システムで規定されている仮想的なデコーダである T - S T D (Transport Stream System Target Decoder) を破綻させないように符号化時に決定され、ストリームの再生時に、各トランスポートパケットに付加された A T S によって出現タイミングを制御して、復号、再生を行う。

【 0 1 5 9 】

例えば、トランスポートストリームパケットを記録媒体に記録する場合には、各パケットの間隔を詰めたソースパケットとして記録するが、各トランスポートパケットの出現タイミングを併せて記録媒体に保存することにより、再生時に各パケットの出力タイミングを制御することが可能となる。

10

【 0 1 6 0 】

以下、ブロック鍵 K b を適用したブロックデータ単位の暗号化および復号処理の 2 つの具体例について説明する。

(1) 処理例 1

図 2 4 に示す暗号化処理単位 (ブロック) 5 0 0 は、情報記録媒体に格納された暗号化コンテンツ (C P S ユニット) を構成する 1 つの暗号化処理単位 (ブロック) の構成である。

【 0 1 6 1 】

20

暗号化処理単位 5 0 0 は、3 セクタ (6 1 4 4 バイト) 分のユーザデータと、ユーザデータの先頭セクタに対応する 1 8 バイトのユーザ制御データ (U C D) 5 0 1 によって構成される。3 セクタ (6 1 4 4 バイト) 分のユーザデータの先頭 1 6 バイト (1 2 8 ビット) にブロックシード 5 1 1 が設定され、ブロック鍵 K b によって暗号化されたデータ部が図に示す復号処理部 5 0 2 である。

【 0 1 6 2 】

コンテンツ再生を実行する情報処理装置は、暗号化処理単位を順次取得し、例えば、図 1 1 を参照して説明したセクタ処理実行ステップ S 4 6 において、ブロックシード (1 6 バイト) 5 1 1 と、その他の復号処理部 5 0 2 を分離する処理を実行する。

【 0 1 6 3 】

30

図 2 4 のステップ S 8 1 の処理は、ブロック鍵 K b 生成処理である。ステップ S 8 1 では、ブロックシード 5 1 1 に対して、ユニット鍵 K u を適用した A E S 暗号処理あるいはハッシュ処理を実行し、ブロック鍵 K b を生成する。

【 0 1 6 4 】

図 2 4 のステップ S 8 2 の処理は、例えば図 1 1 におけるステップ S 4 8 の復号処理に相当する処理である。ステップ S 8 2 では、復号処理部 5 0 2 を入力し、ステップ S 8 1 において生成したブロック鍵 K b を適用した A E S 復号処理を実行する。

【 0 1 6 5 】

ステップ S 8 2 の復号処理の結果、復号されたユーザデータ 5 0 3 が生成され、このデータが、図 1 0 に示す再生制御処理手段 4 2 0 に出力される。

40

【 0 1 6 6 】

(2) 処理例 2

処理例 2 は、

暗号化処理単位 (ブロック) : 1 セクタ (2 0 4 8 バイト) 分のユーザデータ

暗号化対象データ : 1 セクタ (2 0 4 8 バイト) 分のユーザデータの先頭 1 6 バイト (1 2 8 ビット) を除く部分 (2 0 3 2 バイト)

ブロックシード : 1 セクタ (2 0 4 8 バイト) のユーザデータの先頭 1 6 バイト (1 2 8 ビット)

とした例である。

処理例 2 における記録データ構成例を図 2 5 に示し、復号処理例を図 2 6 に示す。

50

【 0 1 6 7 】

まず、処理例 2 における記録データ構成について図 2 5 を参照して説明する。図 2 5 (a) には、1 セクタ (2 0 4 8 バイト) のユーザデータとセクタ対応のユーザ制御データ 1 8 バイトを示している。

【 0 1 6 8 】

図 2 5 (b) に示すように、1 セクタ (2 0 4 8 バイト) のユーザデータを 1 つの暗号処理単位 (ブロック) として設定する。

【 0 1 6 9 】

図 2 5 (c) 暗号化構成に示すように、ブロックシードは、1 セクタ (2 0 4 8 バイト) のユーザデータの先頭 1 6 バイト (1 2 8 ビット) とする。

10

【 0 1 7 0 】

なお、暗号化されるコンテンツデータの内容は任意であり、ブロックシードに該当する部分のデータも任意のバイト列になる可能性がある。コンテンツデータの内容によっては、ブロックシード部分に特定のパターンのバイト列が配置されている可能性もあり、ブロックシードを使用して生成されるブロック鍵 K_b の値が暗号化処理単位ごとに異なる値となることは保証されない。

【 0 1 7 1 】

この方法を利用する場合の利点として、1 セクタ分 (2 0 4 8 バイト) のデータを取得すれば、ブロックシードの取得、ブロック鍵の生成、コンテンツデータの復号化が可能であり、PC に接続されるドライブなど、2 0 4 8 バイト単位のデータを汎用的な処理単位として使用するシステムに対する親和性が高いという利点がある。

20

【 0 1 7 2 】

次に、図 2 6 を参照して、本処理例における記録データの復号処理シーケンスについて説明する。図 2 6 に示す暗号化処理単位 (ブロック) 5 2 0 は、情報記録媒体に格納された暗号化コンテンツ (C P S ユニット) を構成する 1 つの暗号化処理単位 (ブロック) の構成である。

【 0 1 7 3 】

暗号化処理単位 5 2 0 は、1 セクタ (2 0 4 8 バイト) 分のユーザデータ 5 2 2 と、ユーザデータの先頭セクタに対応する 1 8 バイトのユーザ制御データ (U C D) 5 2 1 によって構成される。本例において、ブロックシード 5 2 3 は、1 セクタ (2 0 4 8 バイト) 分のユーザデータ 5 2 2 の先頭 1 6 バイト (1 2 8 ビット) として設定されている。

30

【 0 1 7 4 】

コンテンツ再生を実行する情報処理装置は、暗号化処理単位を順次取得し、例えば図 1 1 を参照して説明したセクタ処理実行ステップ S 4 6 において、ブロックシード (1 6 バイト) 5 2 3 と、その他の暗号化データ部 (2 0 3 2 バイト) を分離する処理を実行する。なお、ユーザ制御データ (U C D) 5 2 1 は非暗号化データとして分離される。

【 0 1 7 5 】

図 2 6 のステップ S 9 1 の処理は、ブロック鍵 K_b 生成処理である。ステップ S 9 1 では、1 セクタ (2 0 4 8 バイト) のユーザデータの先頭 1 6 バイト (1 2 8 ビット) によって構成されるブロックシード 5 2 3 に対して、ユニット鍵 K_u を適用した A E S 鍵生成処理アルゴリズムあるいはハッシュ処理を実行し、ブロック鍵 K_b を生成する。

40

【 0 1 7 6 】

図 2 6 のステップ S 9 2 の処理は、例えば図 1 1 におけるステップ S 4 8 の復号処理に相当する処理である。ステップ S 9 2 では、1 セクタ (2 0 4 8 バイト) のユーザデータの先頭 1 6 バイト (1 2 8 ビット) を除いた暗号化データ (2 0 3 2 バイト) のユーザデータを入力し、ステップ S 9 1 において生成したブロック鍵 K_b を適用した A E S 復号処理を実行する。

【 0 1 7 7 】

さらに、例えば図 1 1 に示すセクタ処理ステップ S 4 9 において、2 0 4 8 バイトのユーザデータの先頭 1 6 バイト (1 2 8 ビット) のブロックシード 5 2 3 を除く暗号化データ

50

部の復号結果と、ブロックシード523が結合されたデータとして復号データ531が生成され、その結果が、図10に示す再生制御処理手段420に出力される。

【0178】

[6. コピー・再生制御情報(CCI)の詳細構成]

次に、コピー・再生制御情報(CCI)の詳細構成について説明する。図27を参照して、1つのコンテンツ管理ユニット(CPSユニット)対応のコピー・再生制御情報(CCI)ファイルの構成例について説明する。

【0179】

各CPSユニットに対応するコピー・再生制御情報(CCI)は、ブロックデータを構成する2048バイトのユーザデータ領域に分割されて格納される。図27には、コピー・再生制御情報(CCI)を格納したブロックデータを構成する2048バイトのユーザデータ領域としての第1ブロック701と、後続ブロック702を示している。後続ブロック702は、1以上のブロックによって構成される。後続ブロック702は、N個のブロックのユーザデータであり、2048×Nバイトのデータとする。

10

【0180】

第1ブロック701はユーザデータの総バイト数：2048バイトであり、

- a. 第1ヘッダ部：16バイト
 - b. 第1制御情報(CCI)領域：2032バイト
- の各データが格納される。

【0181】

a. 第1ヘッダ部(16バイト)には、第1制御情報(CCI)領域に含まれるコピー・再生制御情報(CCI)(再生/コピー制御情報)のループ数についての情報および追加制御情報領域が設定される。

20

【0182】

第1ヘッダ部に設定される追加情報領域とは、例えば基本制御情報のみに対応した再生装置に対して、基本制御情報のみによる再生を禁止するためのフラグを配置するなど、コピー・再生制御情報の追加・拡張のために使用する領域である。

【0183】

ヘッダ部に続くb. 第1制御情報(CCI)領域(2032バイト)には、各CPSユニット対応のコピー・再生制御情報(CCI)(再生/コピー制御情報)が格納される。

30

【0184】

図27には、第1ブロック701のコピー・再生制御情報(CCI)(再生/コピー制御情報)として、

- 基本制御情報1(Basic CCI-1)と、
- 拡張制御情報2(Basic CCI-2)

これら2つの種類の制御情報を含めた例を示している。図に示す例では、5つの基本制御情報(Basic CCI 1~5)ブロックが格納された例を示している。

【0185】

基本制御情報(Basic CCI)は、ベーシックな最低限のコピー・再生制御情報(CCI)(再生/コピー制御情報)によって構成されたデータであり、所定のコンテンツ再生処理プログラムに従ってコンテンツ再生処理を実行するほぼすべての情報処理装置において読み取られ、制御情報に従った処理を実行することが要請される情報である。一方、拡張制御情報(Extended CCI)は、高度なコンテンツ利用処理、例えば、ネットワーク転送や、データのストリーミング送受信などの処理機能を持つ情報処理装置に適用するための拡張的なコピー・再生制御情報(CCI)(再生/コピー制御情報)によって構成されたデータである。

40

【0186】

基本制御情報(Basic CCI)については再生/コピー制御情報格納ファイルから迅速に取り出すことが要求される。また、拡張制御情報(Extended CCI)は、将来の拡張のためにサイズなどの制限が少ない格納方法が採用されている。基本制御

50

情報 (B a s i c C C I) と、拡張制御情報 (E x t e n d e d C C I) の具体例を図 2 8 に示す。

【 0 1 8 7 】

図 2 8 に示すように、基本制御情報 (B a s i c C C I) には、例えば以下の制御情報が含まれる。

コピー可/不可情報：コピー可/不可/1世代のみ可

映像出力解像度制限情報：出力制限有り/無し

アナログコピー制御情報：可/不可 (使用するアナログコピー防止技術を指定)

暗号化の有無を示す情報：暗号化有り/無し

権利主張の有無を示す情報：権利主張有り/無し

10

【 0 1 8 8 】

また、拡張制御情報 (E x t e n d e d C C I) には、例えば以下の制御情報が含まれる。

情報記録媒体 (D i s c) 単体での再生可否情報：情報記録媒体 (D i s c) 上の情報だけでコンテンツ再生が可能かどうかを示す

情報記録媒体 (D i s c) 単体では再生できないコンテンツの再生方法：「鍵配信サーバへ接続」、「鍵の入ったメモリカード挿入」など

サーバの指定：サーバリストへのインデックス値

コピー・ストリーミング互換性情報：コンテンツをネットワーク内の他の機器で再生するための互換性情報

20

コピー・ストリーミング時のデータ変換方式：コンテンツを他の機器用に変換する際に使用できる方式

【 0 1 8 9 】

さらに、

ネットワーク内の同種記録媒体へのコピー可否他コピー制限情報、

携帯機器へのコピー可否他コピー制限情報

ストリーミング、遠隔再生の可否等の情報

ダウンロード処理に対する制御情報、

サーバから動作制御情報を取得するための情報

などによって構成される。

30

なお、拡張制御情報 (E x t e n d e d C C I) は、任意の制御情報が設定可能である。

【 0 1 9 0 】

図 2 7 に戻り、コピー・再生制御情報 (C C I) を格納したブロックデータについて説明を続ける。図 2 7 に示す後続ブロック 7 0 2 は、N 個のブロックのユーザデータであり、 $2048 \times N$ バイトのデータによって構成される。

後続ブロック 7 0 2 のユーザデータには、以下のデータが格納される。

a . 第 2 ヘッダ部：16 バイト

b . 第 2 制御情報 (C C I) 領域：任意バイト

の各データが格納される。

40

【 0 1 9 1 】

a . 第 2 ヘッダ部：16 バイトは、第 1 ブロック 7 0 1 に続く第 2 ブロックのユーザデータの先頭 16 バイトであり、この領域には、第 2 制御情報 (C C I) 領域に含まれるコピー・再生制御情報 (C C I) (再生 / コピー制御情報) のループ数についての情報およびリザーブ領域が設定される。この第 2 ヘッダ部 (16 バイト) のデータは、第 2 ブロックの先頭 2048 バイトに対応するブロック鍵生成のためのシード情報として利用される。

【 0 1 9 2 】

b . 第 2 制御情報 (C C I) 領域：任意バイトは、後続ブロック 7 0 2 のデータサイズ ($2048 \times N$) バイトからヘッダ部を除いた ($2048 \times N - 16$) バイトを超えない

50

範囲で複数のコピー・再生制御情報 (C C I) (再生 / コピー制御情報) を格納する領域として設定される。図 2 7 に示す例では拡張制御情報 (E x t e n d e d C C I - 1 ~ 4) の合計 4 つの情報ブロックが格納された例を示している。

【 0 1 9 3 】

以上の構成により、基本制御情報のみを使用する再生装置は C C I ファイルの先頭 2048 バイトを読み出すことにより、基本制御情報を取り出して再生やコピー動作の制御をおこなうことができる。

【 0 1 9 4 】

図 2 9 は、図 2 7 に示すコピー・再生制御情報 (C C I) の格納例に対応するシンタックス図である。先頭 2 0 4 8 バイトからなる第 1 ブロック領域データ 7 2 1 と、それ以降に配置され 2 0 4 8 バイトの整数倍のサイズを持つ後続ブロック領域データ 7 2 2 が存在する。

10

【 0 1 9 5 】

第 1 ブロック領域データ 7 2 1 は、ヘッダ部情報として、

第 1 ブロック領域内に記述されるコピー・再生制御情報 (C C I) (再生 / コピー制御情報) を構成する情報ブロック (ループ) の数を示す情報としての [Number_of_Primary_CCI_loop] : 1 6 ビット

制御情報 [Used for control info] 領域 : 1 1 2 ビット

が設定される。上記データがヘッダ部の 1 6 バイトデータである。

【 0 1 9 6 】

20

さらに、第 1 制御情報 (C C I) 領域情報として、

コピー・再生制御情報 (C C I) (再生 / コピー制御情報) のデータタイプ情報としての [CCI_and_other_info_type] : 1 6 ビット、

コピー・再生制御情報 (C C I) (再生 / コピー制御情報) のデータ長情報としての [CCI_and_other_info_data_length] : 1 6 ビット、

コピー・再生制御情報 (C C I) (再生 / コピー制御情報) のデータ値情報としての [CCI_and_other_info_data] : (CCI_and_other_info_data_length x 8) ビット、

リザーブ [reserved] 領域 : X ビット、

が設定される。

【 0 1 9 7 】

30

後続ブロック領域データ 7 2 2 も、データ構成は、第 1 ブロック領域とほぼ同様であり、ループ数を示す情報と制御情報領域によって構成されるヘッダと、データタイプ、データ長、データ値を含むコピー・再生制御情報 (C C I) (再生 / コピー制御情報) 部が設定される。

【 0 1 9 8 】

[7 . 情報処理装置の構成例]

次に、図 3 0 を参照して、上述のコンテンツ管理ユニット (C P S ユニット) 構成を持つメインコンテンツ、サブコンテンツの記録処理または再生処理を行う情報処理装置の構成例について説明する。

【 0 1 9 9 】

40

情報処理装置 8 0 0 は、情報記録媒体 8 9 1 の駆動を行ない、データ記録再生信号の入出力を行なうドライブ 8 9 0、各種プログラムに従ったデータ処理を実行する C P U 8 7 0、プログラム、パラメータ等の記憶領域としての R O M 8 6 0、メモリ 8 8 0、デジタル信号を入出力する入出力 I / F 8 1 0、アナログ信号を入出力し、 A / D、D / A コンバータ 8 4 1 を持つ入出力 I / F 8 4 0、M P E G データのエンコード、デコード処理を実行する M P E G コーデック 8 3 0、T S (Transport Stream) ・ P S (Program Stream) 処理を実行する T S ・ P S 処理手段 8 2 0、各種の暗号処理を実行する暗号処理手段 8 5 0 を有し、バス 8 0 1 に各ブロックが接続されている。

【 0 2 0 0 】

まず、データ記録時の動作について説明する。記録を行うデータとしてデジタル信号入

50

力とアナログ信号入力の2つのケースが想定される。

【0201】

デジタル信号の場合、デジタル信号用入出力 I / F 8 1 0 から入力され、必要に応じて暗号化処理手段 8 5 0 によって適切な暗号化処理を施したデータを情報記録媒体 8 9 1 に保存する。また、入力されたデジタル信号のデータ形式を変換して保存する場合、MPEGコーデック 8 3 0 および CPU 8 7 0、TS・PS処理手段 8 2 0 によって保存用のデータ形式に変換を行い、その後暗号化処理手段 8 5 0 で適切な暗号化処理を施して情報記録媒体 8 9 1 に保存する。

【0202】

アナログ信号の場合、入出力 I / F 8 4 0 へ入力されたアナログ信号は A / D コンバータ 8 4 1 によってデジタル信号となり、MPEGコーデック 8 3 0 によって記録時に使用されるコーデックへと変換される。その後、TS・PS処理手段 8 2 0 により、記録データの形式である AV 多重化データへ変換され、必要に応じて暗号化処理手段 8 5 0 によって適切な暗号化処理を施したデータが記録媒体 8 9 1 に保存される。

10

【0203】

例えば、MPEG-TSデータによって構成されるAVストリームデータからなるメインコンテンツの記録を行なう場合、メインコンテンツは、コンテンツ管理ユニット(CPSユニット)に区分された後、ユニット鍵による暗号化処理が暗号化処理手段 8 5 0 によって暗号化され、ドライブ 8 9 0 を介して記録媒体 8 9 1 に記録される。

【0204】

サブコンテンツについても、各データグループ対応のコンテンツ管理ユニット(CPSユニット)に区分された後、ユニット鍵による暗号化処理が暗号化処理手段 8 5 0 によって暗号化され、ドライブ 8 9 0 を介して記録媒体 8 9 1 に記録される。

20

【0205】

次に、情報記録媒体からのデータ再生を行なう場合の処理について説明する。例えばメインコンテンツとしてのMPEG-TSデータからなるAVストリームデータの再生を行う場合、ドライブ 8 9 0 において情報記録媒体 8 9 1 から読み出されたデータはコンテンツ管理ユニットとして識別されると、コンテンツ管理ユニットに対応するユニット鍵の取得処理が実行され、取得されたユニット鍵に基づいて、暗号化処理手段 8 5 0 で暗号を解きTS(Transport Stream)・PS(Program Stream)処理手段 8 2 0 によってVideo

30

【0206】

MPEGコーデック 8 3 0 において復号されたデジタルデータは入出力 I / F 8 4 0 内の D / A コンバータ 8 4 1 によってアナログ信号に変換され出力される。またデジタル出力を行う場合、暗号化処理手段 8 5 0 で復号されたMPEG-TSデータは入出力 I / F 8 1 0 を通してデジタルデータとして出力される。この場合の出力は例えばIEEE 1394 やイーサネットケーブル、無線LANなどのデジタルインターフェースに対して行われる。なお、ネットワーク接続機能に対応する場合入出力 I / F 8 1 0 はネットワーク接続の機能を備える。また、再生装置内で出力先機器が受信可能な形式にデータ変換をして出力を行う場合、一旦、TS・PS処理手段 8 2 0 で分離したVideo、Audio、字幕

40

【0207】

サブコンテンツの場合も、コンテンツ管理ユニットとして識別されると、コンテンツ管理ユニットに対応するユニット鍵の取得処理が実行され、取得されたユニット鍵に基づいて、暗号化処理手段 8 5 0 で暗号を解き、再生処理が実行される。再生を行う際に必要なコンテンツ管理ユニット(CPSユニット)ごとの鍵情報は、メモリ 8 8 0 上に保管され

50

たデータから取得することができる。なお、ユニット鍵は情報記録媒体に格納されていない場合は、ネットワーク接続サーバから所定の手続きを行うことで取得可能である。

【0208】

前述したように、コンテンツ管理ユニット(CPSユニット)には、1つのユニット鍵が対応付けられている。コンテンツ再生の再生制御を統括的に実行する再生アプリケーションプログラムが、コンテンツ管理ユニット(CPSユニット)の切り替えの発生を検出し、切り替えに応じて適用する鍵の切り替えを実行する。鍵が取得されていない場合は、鍵取得を促すメッセージを提示する処理を実行する。

【0209】

記録再生装置において必要な情報を装置外部のネットワーク経由で取得する場合、取得したデータは記録再生装置内部のメモリ880に保存される。保存されるデータとしてはコンテンツ再生に必要な鍵情報、コンテンツ再生時に合わせて再生するための字幕、音声(Audio)情報、静止画などのデータ、コンテンツ管理情報、およびコンテンツ管理情報に対応した再生装置の動作ルール(Usage Rule)などが存在する。

【0210】

なお、再生処理、記録処理を実行するプログラムはROM860内に保管されており、プログラムの実行処理中は必要に応じて、パラメータ、データの保管、ワーク領域としてメモリ880を使用する。なお、図30では、データ記録、再生の可能な装置構成を示して説明したが、再生機能のみの装置、記録機能のみを有する装置も構成可能であり、これらの装置においても本発明の適用が可能である。

【0211】

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該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。

【0212】

なお、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。

【0213】

例えば、プログラムは記録媒体としてのハードディスクやROM(Read Only Memory)に予め記録しておくことができる。あるいは、プログラムはフレキシブルディスク、CD-ROM(Compact Disc Read Only Memory)、MO(Magneto optical)ディスク、DVD(Digital Versatile Disc)、磁気ディスク、半導体メモリなどのリムーバブル記録媒体に、一時的あるいは永続的に格納(記録)しておくことができる。このようなリムーバブル記録媒体は、いわゆるパッケージソフトウェアとして提供することができる。

【0214】

なお、プログラムは、上述したようなリムーバブル記録媒体からコンピュータにインストールする他、ダウンロードサイトから、コンピュータに無線転送したり、LAN(Local Area Network)、インターネットといったネットワークを介して、コンピュータに有線で転送し、コンピュータでは、そのようにして転送されてくる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。

【0215】

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、

10

20

30

40

50

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】

【0216】

以上、説明したように、本発明の構成によれば、情報記録媒体の格納コンテンツをユニットに区分したコンテンツ管理ユニット（CPSユニット）を設定するとともに、各コンテンツ管理ユニット（CPSユニット）個別にユニット鍵を対応付け、各ユニットの構成データを暗号化して記録する構成とし、再生時にはユニット鍵を生成し、ユニット鍵を適用したデータ処理を行なうことを必須とした。さらに、ユニット鍵の生成情報として、コンテンツ管理ユニット（CPSユニット）に対応して設定されるコピー・再生制御情報（CCI）、コンテンツ管理ユニット（CPSユニット）の構成データに基づくハッシュ値であるコンテンツハッシュを適用する構成としたので、コピー・再生制御情報（CCI）やコンテンツデータの改竄が行われた場合、正しいユニット鍵の生成が不可能となり、コピー・再生制御情報（CCI）やコンテンツデータの改竄を防止でき、不正なコンテンツ利用を排除することができ、正当なコンテンツ利用構成が実現される。さらに、再生装置において、データ改竄の有無の検証処理を行なう必要がなくなり、効率的なデータ再生が可能となる。

10

【図面の簡単な説明】

【0217】

【図1】情報記録媒体の格納データ構成について説明する図である。

【図2】情報記録媒体の格納コンテンツに対して設定するコンテンツ管理ユニットの設定例について説明する図である。

20

【図3】コンテンツ管理ユニット構成およびユニット鍵管理テーブルの例を示す図である。

【図4】情報記録媒体の製造工程における処理および情報管理構成例について説明する図である。

【図5】管理センタ、コンテンツ編集エンティティ、および情報記録媒体製造エンティティの実行する処理例について説明する図である。

【図6】管理センタ、コンテンツ編集エンティティ、および情報記録媒体製造エンティティの実行する処理例について説明する図である。

【図7】情報記録媒体の製造工程における処理および情報管理構成例について説明する図である。

30

【図8】管理センタ、コンテンツ編集エンティティ、および情報記録媒体製造エンティティの実行する処理例について説明する図である。

【図9】管理センタ、コンテンツ編集エンティティ、および情報記録媒体製造エンティティの実行する処理例について説明する図である。

【図10】情報処理装置におけるコンテンツ再生の概要について説明する図である。

【図11】情報処理装置におけるコンテンツ再生の一態様の詳細例について説明する図である。

【図12】情報処理装置におけるコンテンツ再生に適用する鍵生成などの暗号処理の詳細について説明する図である。

40

【図13】情報処理装置におけるコンテンツ再生の一態様の詳細例について説明する図である。

【図14】情報処理装置におけるコンテンツ再生に適用する鍵生成などの暗号処理の詳細について説明する図である。

【図15】情報処理装置におけるコンテンツ再生時に適用するハッシュ関数について説明する図である。

【図16】情報処理装置におけるコンテンツ再生の一態様の詳細例について説明する図である。

【図17】情報処理装置におけるコンテンツ再生に適用する鍵生成などの暗号処理の詳細について説明する図である。

50

【図18】情報処理装置におけるコンテンツ再生の一態様の詳細例について説明する図である。

【図19】情報処理装置におけるコンテンツ再生に適用する鍵生成などの暗号処理の詳細について説明する図である。

【図20】情報処理装置におけるコンテンツ再生の一態様の詳細例について説明する図である。

【図21】情報処理装置におけるコンテンツ再生の一態様の詳細例について説明する図である。

【図22】情報記録媒体に格納されるデータ記録構成および、記録データの復号処理の概要を説明する図である。

10

【図23】ブロック暗号化の対象となるユーザデータの詳細構成について説明する図である。

【図24】暗号化コンテンツの復号、再生処理例を説明する図である。

【図25】暗号化コンテンツの記録データ構成例を説明する図である。

【図26】暗号化コンテンツの復号、再生処理例を説明する図である。

【図27】コンテンツ管理ユニット(CPSユニット)対応のコピー・再生制御情報(CCI)ファイル構成について説明する図である。

【図28】基本制御情報(Basic CCI)と、拡張制御情報(Extended CCI)の具体例を示す図である。

【図29】図27に示すコピー・再生制御情報(CCI)の格納例に対応するシンタックス図である。

20

【図30】情報記録媒体を装着して情報の記録再生を実行する情報処理装置の構成例について説明する図である。

【符号の説明】

【0218】

100 情報記録媒体

101 ユーザデータ領域

102 リードイン領域

111 暗号化コンテンツ

112 記録シード

113 コピー・再生制御情報

114 コンテンツハッシュ

120 暗号鍵情報

121 EKB (Enabling Key Block)

131 物理インデックス

210 タイトル

220 ムービーオブジェクト

230 プレイリスト

240 クリップ

261, 262, 263 AVストリーム

301, 302 コンテンツ管理ユニット(CPSユニット)

310 管理センタ

311 メディアキー

312 EKB

330 コンテンツ編集エンティティ

331 編集済コンテンツ

332 CCI情報

333 記録シードVu

350 情報記録媒体製造エンティティ

351 物理インデックス

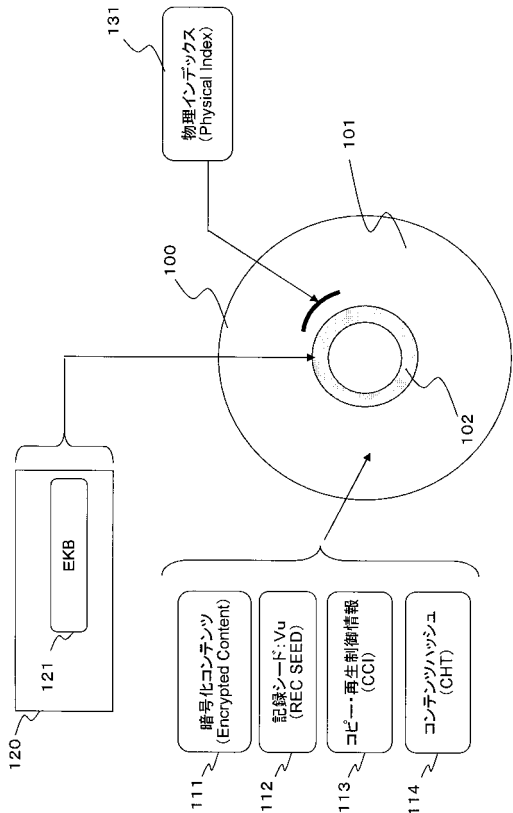
30

40

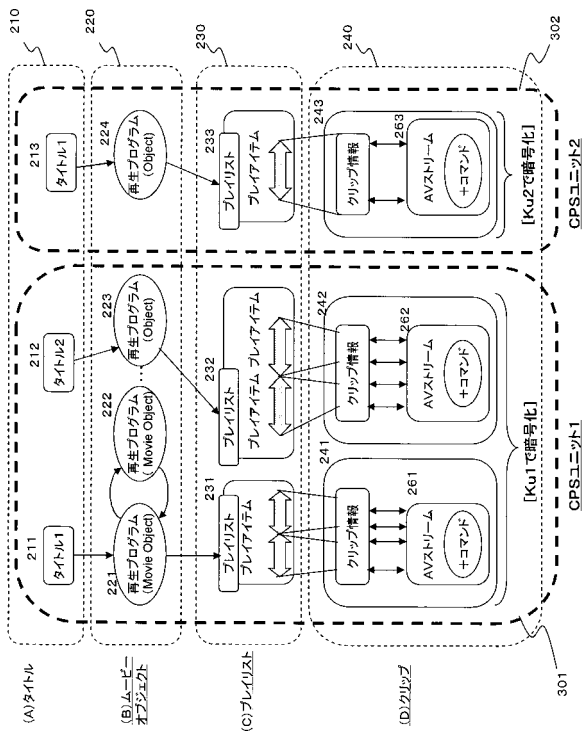
50

4 0 0	情報処理装置	
4 0 1	E K B	
4 0 2	物理インデックス	
4 0 3	コピー・再生制御情報	
4 0 4	コンテンツハッシュ	
4 0 5	暗号化ユニット鍵	
4 0 6	暗号化コンテンツ	
4 1 0	暗号処理手段	
4 2 0	再生制御処理手段	
4 3 1	A E S 復号部	10
4 3 2	排他的論理和部	
4 3 3	A E S 暗号化部	
4 4 1	ハッシュ演算部	
5 0 0	暗号化処理単位 (ブロック)	
5 0 1	ユーザ制御データ (UCD)	
5 0 2	復号処理部	
5 0 3	ユーザデータ	
5 1 1	制御データ	
5 2 0	暗号化処理単位 (ブロック)	
5 2 1	制御データ	20
5 2 2	ユーザデータ	
5 2 3	ブロックシード	
5 3 1	復号データ	
7 0 1	第 1 ブロック	
7 0 2	後続ブロック	
7 2 1	第 1 ブロック領域データ	
7 2 2	後続ブロック領域データ	
8 0 0	情報処理装置	
8 0 1	バス	
8 1 0	入出力 I / F	30
8 2 0	T S ・ P S 処理手段	
8 3 0	M P E G コーデック	
8 4 0	入出力 I / F	
8 4 1	A / D , D / A コンバータ	
8 5 0	暗号処理手段	
8 6 0	R O M	
8 7 0	C P U	
8 8 0	メモリ	
8 9 0	ドライブ	
8 9 1	情報記録媒体	40

【図1】



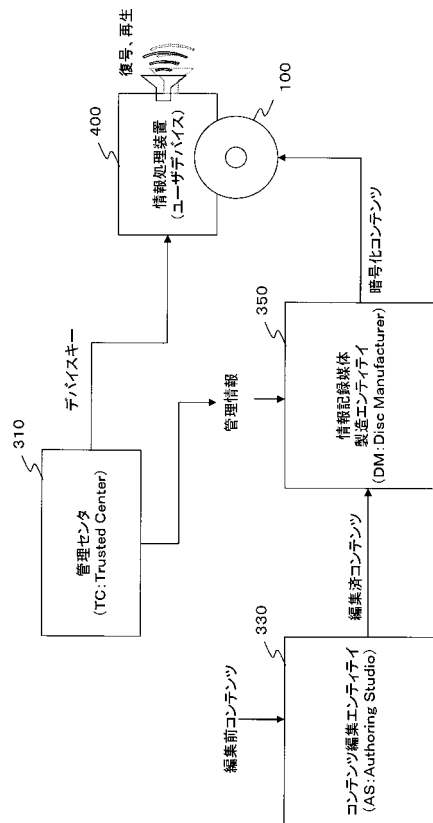
【図2】



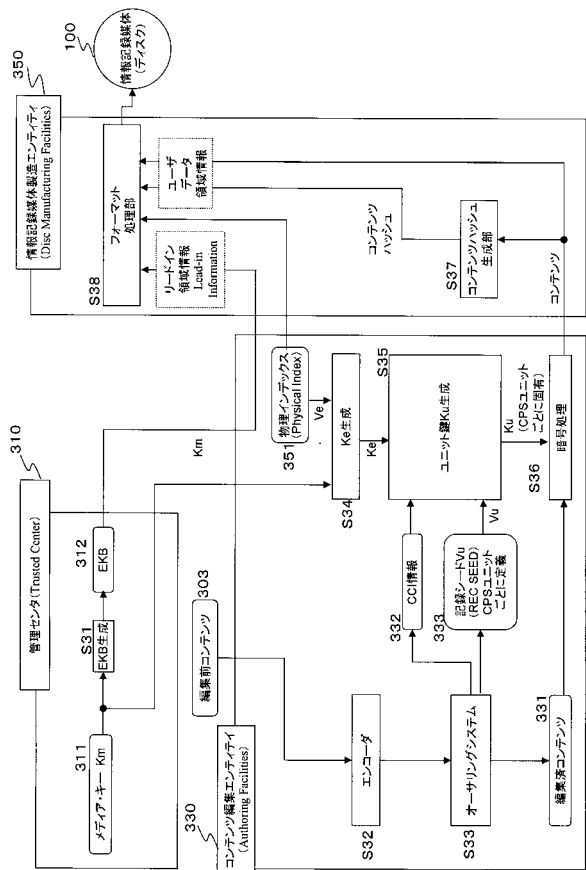
【図3】

タイトル等、アプリケーション層において区別可能なインデックス	コンテンツ管理ユニット (CPS)	ユニット鍵 (CPS)
タイトル1	CPS1	Ku1
タイトル2	CPS1	Ku1
アプリケーション1	CPS2	Ku2
アプリケーション2	CPS3	Ku3
:	:	:
データグループ1	CPS4	Ku4
データグループ2	CPS5	Ku5
:	:	:

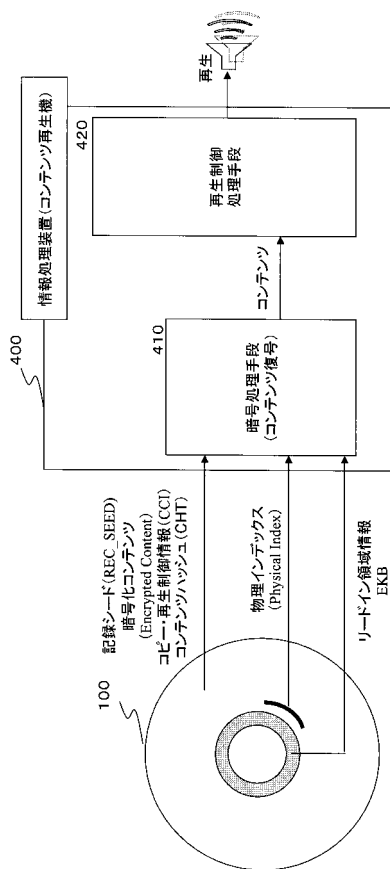
【図4】



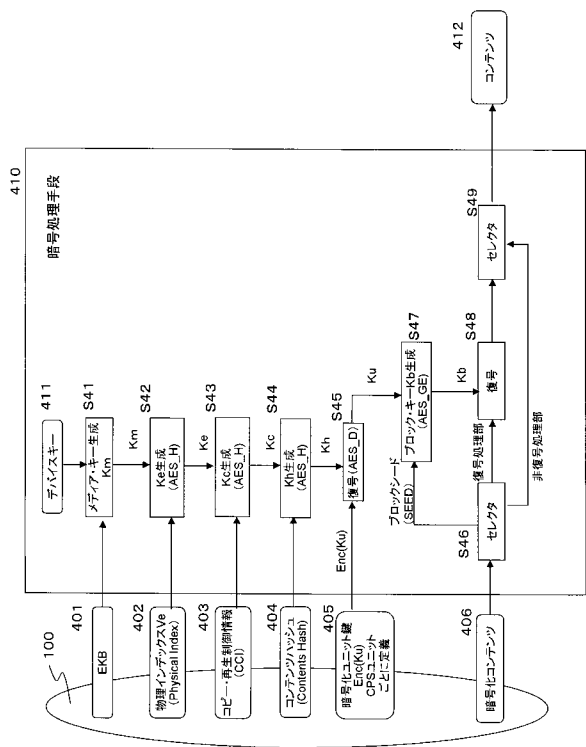
【図9】



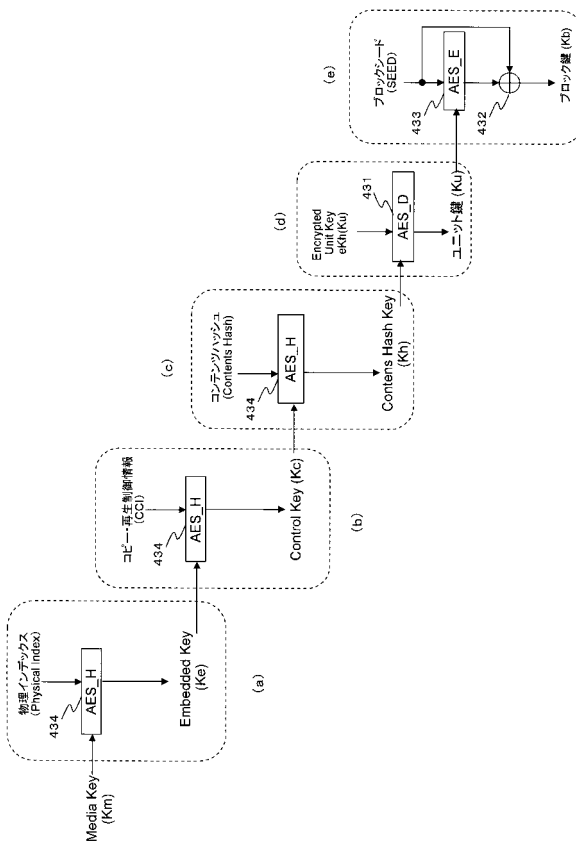
【図10】



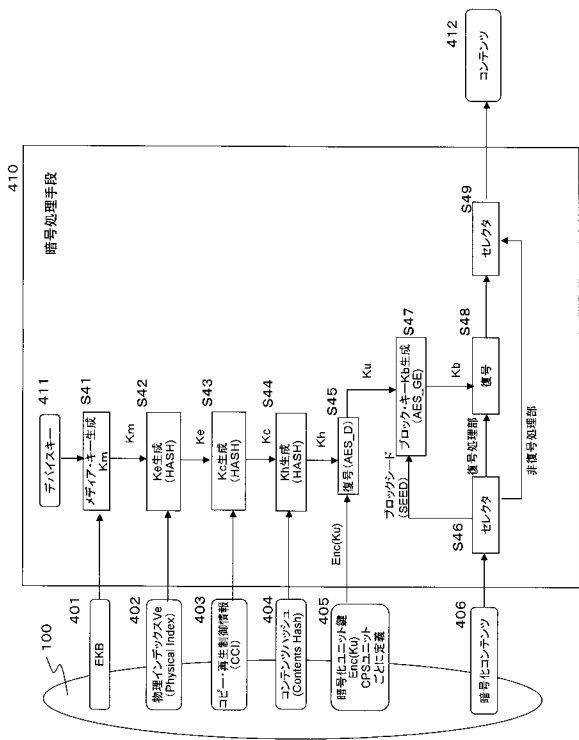
【図11】



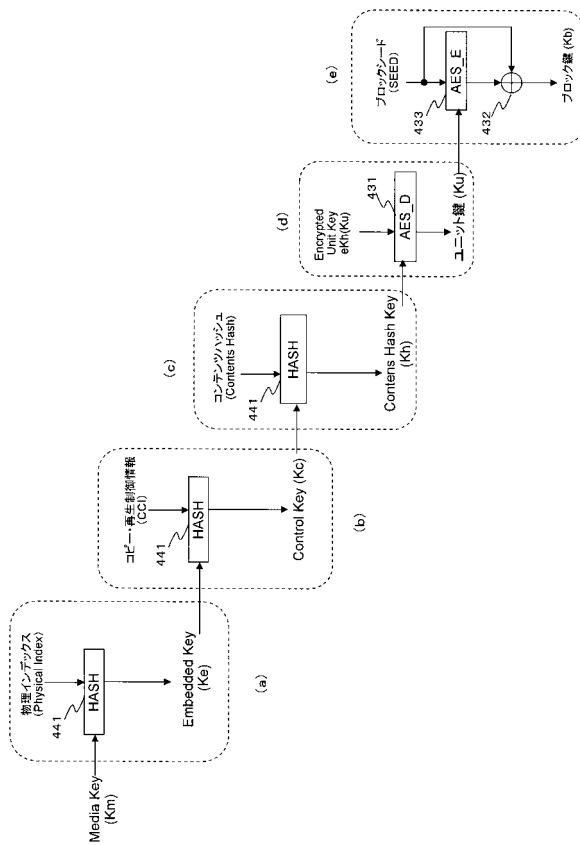
【図12】



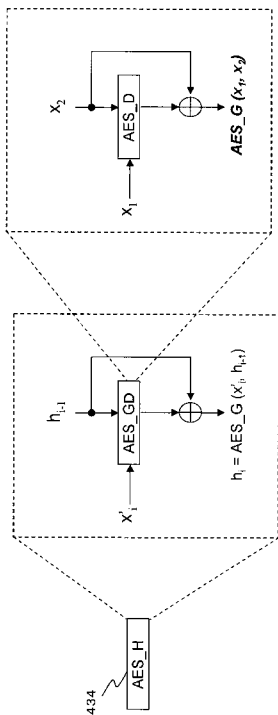
【図13】



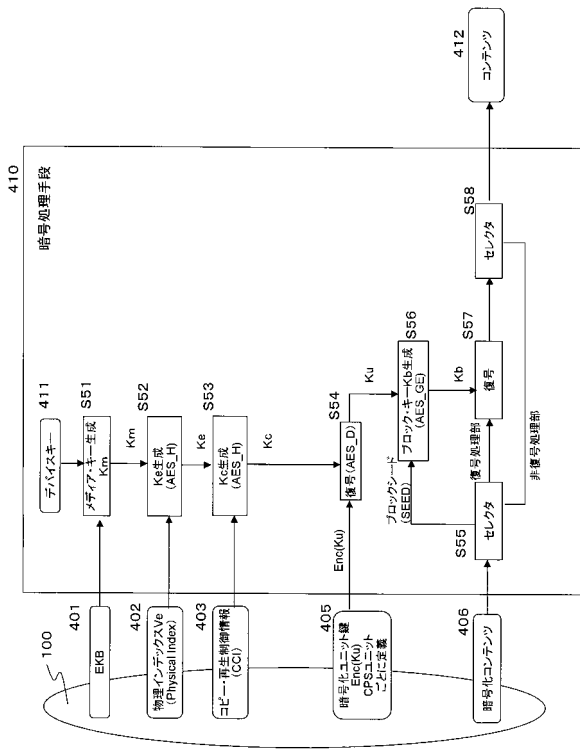
【図14】



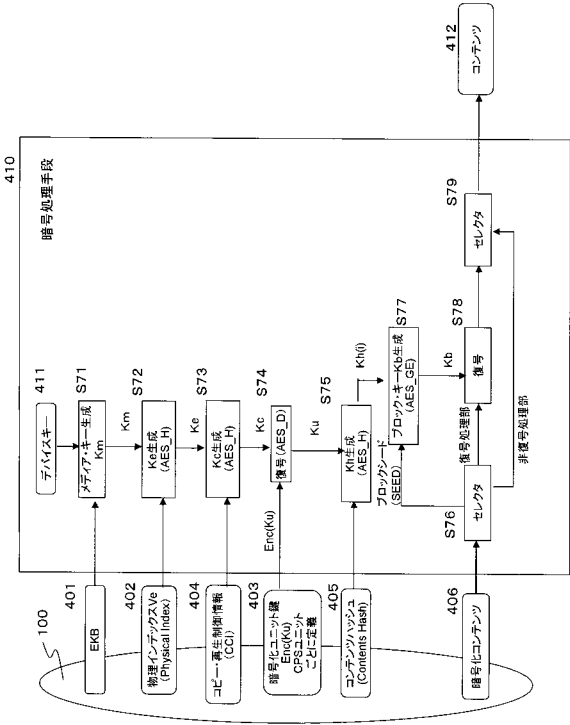
【図15】



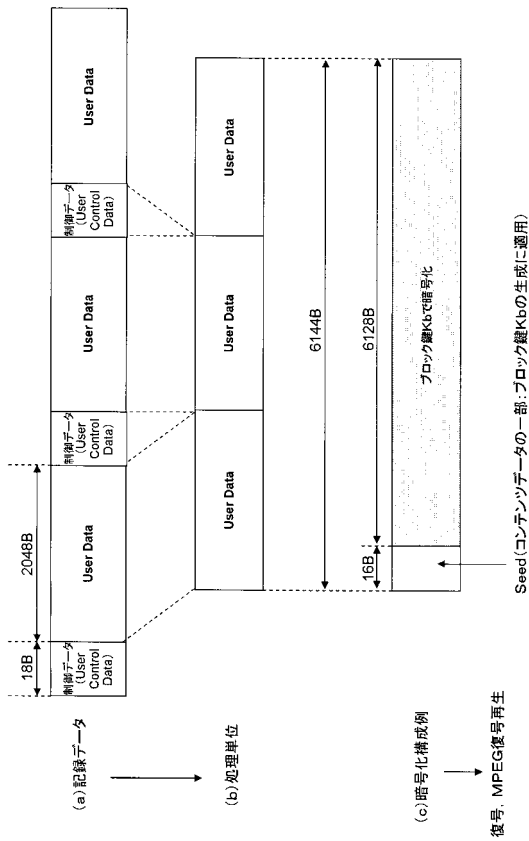
【図16】



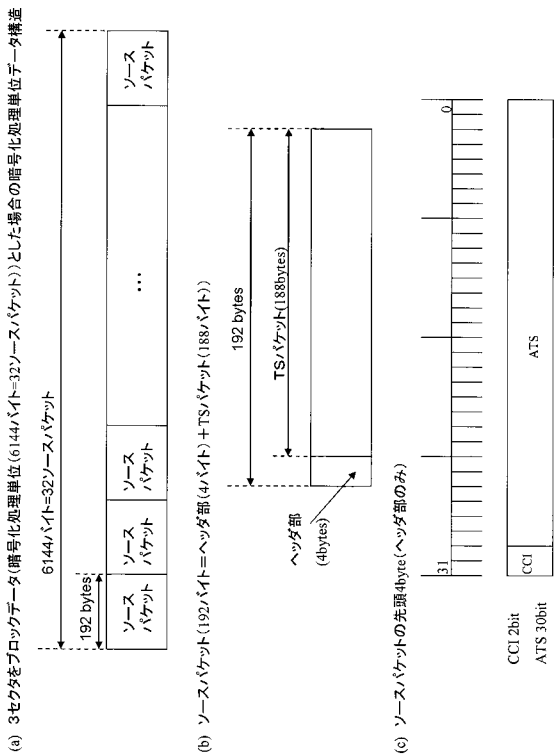
【 図 2 1 】



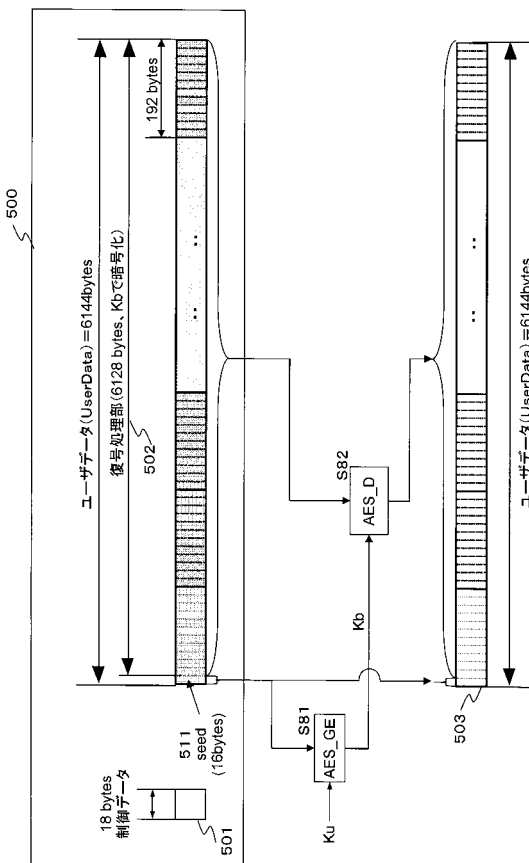
【 図 2 2 】



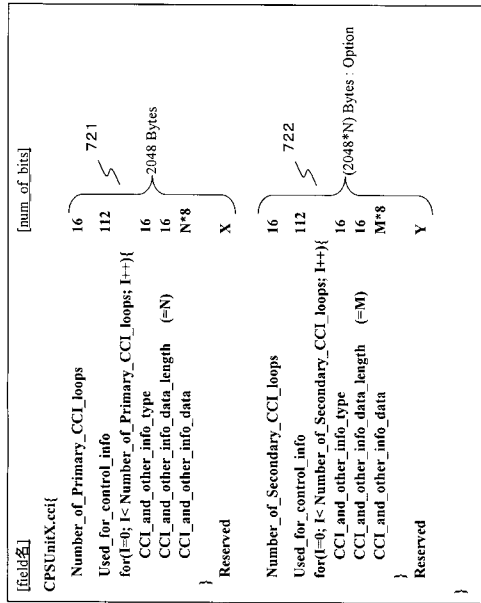
【 図 2 3 】



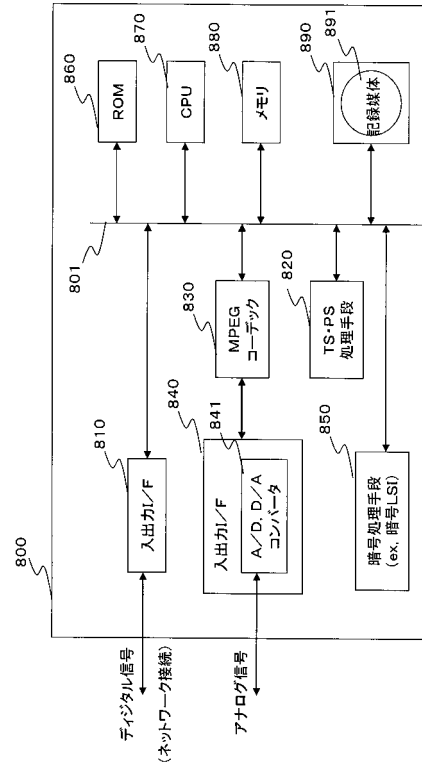
【 図 2 4 】



【 図 29 】



【 図 30 】



フロントページの続き

合議体

審判長 酒井 伸芳

審判官 石井 茂和

審判官 清木 泰

- (56)参考文献 特開2001-167518(JP,A)
特開2003-50745(JP,A)
特開平10-208386(JP,A)
特開平10-320779(JP,A)
特開2001-216727(JP,A)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)

H04L 9/08

G09C 1/00

G06F 21/24

G11B 20/10