

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11) 特許出願公開番号

特開2005-223504

(P2005-223504A)

(43) 公開日 平成17年8月18日(2005.8.18)

(51) Int. Cl.<sup>7</sup>

H04L 9/32

G06F 12/14

G11B 20/10

F I

H04L 9/00

G06F 12/14

G11B 20/10

673Z

320F

H

テーマコード (参考)

5B017

5D044

5J104

審査請求 未請求 請求項の数 22 O L (全 32 頁)

(21) 出願番号 特願2004-27940 (P2004-27940)

(22) 出願日 平成16年2月4日(2004.2.4)

(71) 出願人 000002185

ソニー株式会社

東京都品川区北品川6丁目7番35号

(74) 代理人 100093241

弁理士 宮田 正昭

(74) 代理人 100101801

弁理士 山田 英治

(74) 代理人 100086531

弁理士 澤田 俊夫

(72) 発明者 浅野 智之

東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソ

ニー株式会社内

Fターム(参考) 5B017 AA07 BA07 BB10 CA15

最終頁に続く

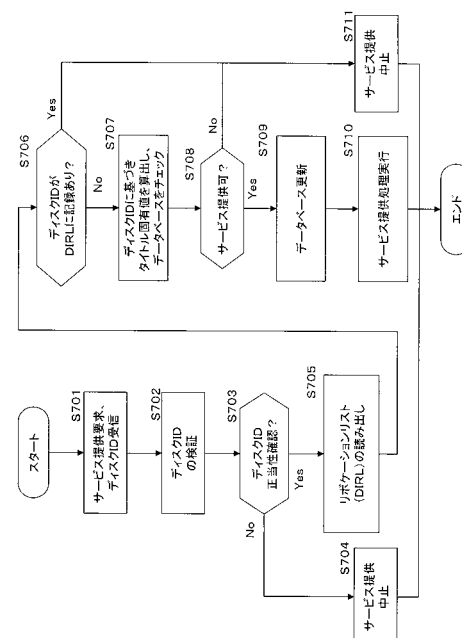
(54) 【発明の名称】 サービス提供サーバ、情報処理装置、およびデータ処理方法、並びにコンピュータ・プログラム

## (57) 【要約】

【課題】 情報記録媒体に格納したコンテンツに対応したサービスの提供を正当な情報記録媒体を持つデバイスに対してのみ実行することを可能とした装置、方法を提供する。

【解決手段】 情報記録媒体にコンテンツを格納して提供し、さらにネットワーク接続したサービス提供サーバからのサービス提供処理を行なう構成において、サービス提供サーバがユーザデバイスから送信される情報記録媒体IDを検証し、情報記録媒体ID毎のサービス提供状況データに基づいてサービス提供可否を判定してサービス提供を行なう。サービス要求を送信した情報処理装置が正当な情報記録媒体IDを情報記録媒体から読み取った情報処理装置であり、サービス提供状況データに基づいてサービス提供が許容されている場合に限り、サービスを提供する。

【選択図】 図17



**【特許請求の範囲】****【請求項 1】**

情報処理装置からのサービス提供要求に応じたサービス提供処理を実行するサービス提供サーバであり、

情報処理装置からの情報記録媒体 ID およびサービス ID を伴うサービス要求を受信するデータ受信部と、

情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応するタイトル固有値毎のサービス管理データとして前記情報記録媒体 ID 毎のサービス提供状況データを格納した記憶部と、

前記データ受信部を介して受信した情報記録媒体 ID の検証処理を実行し、正当性が確認されたことを条件として、該情報記録媒体 ID に基づいてタイトル固有値を取得し、タイトル固有値に対応するサービス提供状況データを前記記憶部から取得して、前記情報記録媒体 ID および前記サービス ID によって特定されるサービスの提供可否を判定し、提供可能であるとの判定を条件としたサービス提供処理を実行するデータ処理部と、

を有することを特徴とするサービス提供サーバ。

**【請求項 2】**

前記データ処理部は、

情報記録媒体 ID の検証処理を情報記録媒体 ID に含まれる署名データの検証処理として実行し、情報記録媒体 ID に含まれるタイトル固有値、または情報記録媒体 ID に含まれるデータに基づく演算を実行して算出したタイトル固有値に従って、タイトル固有値対応のサービス提供状況データを前記記憶部から取得する処理を実行する構成であることを特徴とする請求項 1 に記載のサービス提供サーバ。

**【請求項 3】**

前記サービス提供サーバは、不正な情報記録媒体 ID のリストであるリボケーションリストを格納した記憶部を有し、

前記データ処理部における情報記録媒体 ID の検証処理は、

情報処理装置から受信した情報記録媒体 ID と、前記リボケーションリストに記録された ID との照合処理として実行することを特徴とする請求項 1 に記載のサービス提供サーバ。

**【請求項 4】**

前記情報記録媒体 ID は、

情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応するタイトル固有値と、管理装置の秘密鍵に基づいて生成された情報記録媒体毎に異なる署名データとを含み、

前記データ処理部は、

前記情報記録媒体 ID の検証処理を、前記情報記録媒体 ID に含まれる署名データに対する前記管理装置の公開鍵を適用したメッセージ生成および照合処理として実行するとともに、情報記録媒体 ID に含まれるタイトル固有値に対応するサービス提供状況データを前記記憶部から取得する処理を実行する構成であることを特徴とする請求項 1 に記載のサービス提供サーバ。

**【請求項 5】**

前記情報記録媒体 ID は、

製造された情報記録媒体の枚数  $W$  に対応して設定される素数  $p(w)$  と、

素数  $p(w)$  と、タイトル固有値に基づく演算によって算出されるデータ ID Key ( $w$ ) とを含み、

前記データ処理部は、前記情報記録媒体 ID に含まれるデータが素数であるか否かを判定する処理を ID 検証処理として実行するとともに、情報記録媒体 ID に含まれるデータ ID Key ( $w$ ) からタイトル固有値を算出し、算出したタイトル固有値に対応するサービス提供状況データを前記記憶部から取得する処理を実行する構成であることを特徴とする請求項 1 に記載のサービス提供サーバ。

**【請求項 6】**

サービス提供サーバに対するサービス提供要求を実行する情報処理装置であり、

情報記録媒体のアクセス処理を実行する記録媒体インタフェースと、

前記記録媒体インタフェースを介して情報記録媒体から読み取られた情報記録媒体IDの検証処理を実行し、正当性が確認されたことを条件として、該情報記録媒体IDのサービス提供サーバに対する送信処理を実行するデータ処理部と、

を有することを特徴とする情報処理装置。

【請求項7】

前記データ処理部は、

情報記録媒体IDの検証処理を、情報記録媒体IDに含まれる署名データの検証処理として実行する構成であることを特徴とする請求項6に記載の情報処理装置。

【請求項8】

前記データ処理部における情報記録媒体IDの検証処理は、

不正な情報記録媒体IDのリストであるリボケーションリストを記憶部または情報記録媒体から取得し、取得したリボケーションリストに記録されたIDと、情報処理装置から受信した情報記録媒体IDとの照合処理として実行する構成であることを特徴とする請求項6に記載の情報処理装置。

【請求項9】

前記情報記録媒体IDは、

情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応するタイトル固有値と、管理装置の秘密鍵に基づいて生成された情報記録媒体毎に異なる署名データとを含み、

前記データ処理部は、

前記情報記録媒体IDの検証処理を、前記情報記録媒体IDに含まれる署名データに対する前記管理装置の公開鍵を適用したメッセージ生成および照合処理として実行する構成であることを特徴とする請求項6に記載の情報処理装置。

【請求項10】

前記情報記録媒体IDは、

製造された情報記録媒体の枚数Wに対応して設定される素数 $p(w)$ と、

素数 $p(w)$ と、タイトル固有値に基づく演算によって算出されるデータIDKey( $w$ )とを含み、

前記データ処理部は、

前記情報記録媒体IDに含まれるデータが素数であるか否かを判定する処理をID検証処理として実行する構成であることを特徴とする請求項6に記載の情報処理装置。

【請求項11】

情報処理装置からのサービス提供要求に応じた処理を実行するデータ処理方法であり、

情報処理装置からの情報記録媒体IDおよびサービスIDを伴うサービス要求を受信するデータ受信ステップと、

受信した情報記録媒体IDの検証処理を実行し、正当性が確認されたことを条件として、該情報記録媒体IDに基づいてタイトル固有値を取得し、情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応するタイトル固有値毎のサービス管理データとして前記情報記録媒体ID毎のサービス提供状況データを格納した記憶部から、取得したタイトル固有値に対応するサービス提供状況データを取得して、前記情報記録媒体IDおよび前記サービスIDによって特定されるサービスの提供可否を判定し、提供可能であるとの判定を条件としたサービス提供処理を実行するデータ処理ステップと、

を有することを特徴とするデータ処理方法。

【請求項12】

前記データ処理ステップは、

情報記録媒体IDの検証処理を情報記録媒体IDに含まれる署名データの検証処理として実行し、情報記録媒体IDに含まれるタイトル固有値、または情報記録媒体IDに含まれるデータに基づく演算を実行して算出したタイトル固有値に従って、タイトル固有値対応のサービス提供状況データを前記記憶部から取得する処理を実行するステップを含むことを特徴とする請求項11に記載のデータ処理方法。

10

20

30

40

50

## 【請求項 13】

前記データ処理ステップにおける情報記録媒体IDの検証処理は、

情報処理装置から受信した情報記録媒体IDと、不正な情報記録媒体IDのリストであるリボケーションリストに記録されたIDとの照合処理として実行するステップを含むことを特徴とする請求項11に記載のデータ処理方法。

## 【請求項 14】

前記情報記録媒体IDは、

情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応するタイトル固有値と、管理装置の秘密鍵に基づいて生成された情報記録媒体毎に異なる署名データとを含み、

前記データ処理ステップは、

前記情報記録媒体IDの検証処理を、前記情報記録媒体IDに含まれる署名データに対する前記管理装置の公開鍵を適用したメッセージ生成および照合処理として実行するとともに、情報記録媒体IDに含まれるタイトル固有値に対応するサービス提供状況データを前記記憶部から取得する処理を実行するステップを含むことを特徴とする請求項11に記載のデータ処理方法。

## 【請求項 15】

前記情報記録媒体IDは、

製造された情報記録媒体の枚数Wに対応して設定される素数 $p(w)$ と、

素数 $p(w)$ と、タイトル固有値に基づく演算によって算出されるデータIDKey( $w$ )とを含み、

前記データ処理ステップは、

前記情報記録媒体IDに含まれるデータが素数であるか否かを判定する処理をID検証処理として実行するとともに、情報記録媒体IDに含まれるデータIDKey( $w$ )からタイトル固有値を算出し、算出したタイトル固有値に対応するサービス提供状況データを前記記憶部から取得する処理を実行するステップを含むことを特徴とする請求項11に記載のデータ処理方法。

## 【請求項 16】

サービス提供サーバに対するサービス提供要求を実行するデータ処理方法であり、

記録媒体インタフェースを介して情報記録媒体のアクセス処理を実行する情報記録媒体アクセスステップと、

前記記録媒体インタフェースを介して情報記録媒体から読み取られた情報記録媒体IDの検証処理を実行し、正当性が確認されたことを条件として、該情報記録媒体IDのサービス提供サーバに対する送信処理を実行するデータ処理ステップと、

を有することを特徴とするデータ処理方法。

## 【請求項 17】

前記データ処理ステップは、

情報記録媒体IDの検証処理を、情報記録媒体IDに含まれる署名データの検証処理として実行することを特徴とする請求項16に記載のデータ処理方法。

## 【請求項 18】

前記データ処理ステップにおける情報記録媒体IDの検証処理は、

不正な情報記録媒体IDのリストであるリボケーションリストを記憶部または情報記録媒体から取得し、取得したリボケーションリストに記録されたIDと、情報処理装置から受信した情報記録媒体IDとの照合処理として実行するステップを含むことを特徴とする請求項16に記載のデータ処理方法。

## 【請求項 19】

前記情報記録媒体IDは、

情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応するタイトル固有値と、管理装置の秘密鍵に基づいて生成された情報記録媒体毎に異なる署名データとを含み、

前記データ処理ステップは、

前記情報記録媒体IDの検証処理を、前記情報記録媒体IDに含まれる署名データに対

10

20

30

40

50

する前記管理装置の公開鍵を適用したメッセージ生成および照合処理として実行するステップを含むことを特徴とする請求項 16 に記載のデータ処理方法。

【請求項 20】

前記情報記録媒体 ID は、  
製造された情報記録媒体の枚数  $W$  に対応して設定される素数  $p(w)$  と、  
素数  $p(w)$  と、タイトル固有値に基づく演算によって算出されるデータ ID Key ( $w$ ) とを含み、  
前記データ処理ステップは、  
前記情報記録媒体 ID に含まれるデータが素数であるか否かを判定する処理を ID 検証処理として実行するステップを含むことを特徴とする請求項 16 に記載のデータ処理方法 10

【請求項 21】

情報処理装置からのサービス提供要求に応じた処理を実行するコンピュータ・プログラムであり、  
情報処理装置からの情報記録媒体 ID およびサービス ID を伴うサービス要求を受信するデータ受信ステップと、  
受信した情報記録媒体 ID の検証処理を実行し、正当性が確認されたことを条件として、該情報記録媒体 ID に基づいてタイトル固有値を取得し、情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応するタイトル固有値毎のサービス管理データとして前記情報記録媒体 ID 毎のサービス提供状況データを格納した記憶部から、取得したタイトル固有値に対応するサービス提供状況データを取得して、前記情報記録媒体 ID および前記サービス ID によって特定されるサービスの提供可否を判定し、提供可能であるとの判定を条件としたサービス提供処理を実行するデータ処理ステップと、  
を有することを特徴とするコンピュータ・プログラム。 20

【請求項 22】

サービス提供サーバに対するサービス提供要求を実行するコンピュータ・プログラムであり、  
記録媒体インタフェースを介して情報記録媒体のアクセス処理を実行する情報記録媒体アクセスステップと、  
前記記録媒体インタフェースを介して情報記録媒体から読み取られた情報記録媒体 ID の検証処理を実行し、正当性が確認されたことを条件として、該情報記録媒体 ID のサービス提供サーバに対する送信処理を実行するデータ処理ステップと、  
を有することを特徴とするコンピュータ・プログラム。 30

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、サービス提供サーバ、情報処理装置、およびデータ処理方法、並びにコンピュータ・プログラムに関する。詳細には、コンテンツを格納したディスクなどの情報記録媒体の再生処理を実行するユーザデバイスに対して、コンテンツに関するサービスの提供を実現するサービス提供サーバ、情報処理装置、およびデータ処理方法、並びにコンピュータ・プログラムに関する。 40

【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、DVD (Digital Versatile Disc)、MD (Mini Disc)、CD (Compact Disc)、あるいは青色レーザを利用した高密度記録可能なディスク [ 青色光ディスク (Blu-ray Disc) ] などの情報記録媒体に格納されてユーザに提供され、ユーザは、PC (Personal Computer)、ディスクプレーヤ等のユーザデバイス、すなわち再生装置においてコンテンツを再生し利用することができる。 50

## 【 0 0 0 3 】

さらに、近年、ディスク等の情報記録媒体に格納されたコンテンツに関連する様々なサービスを、ユーザデバイスとネットワーク接続したサーバから提供するサービス提供構成が利用されている。

## 【 0 0 0 4 】

例えば、ディスク格納コンテンツが外国語映画である場合の音声に対する字幕データや吹き替え音声データ、あるいはコンテンツの続編のディスクの購入割引券など、様々なコンテンツ関連サービスが、ネットワークを介して接続したサーバからＰＣ等のユーザデバイスに提供される。

## 【 0 0 0 5 】

サーバから提供するサービスの形体は、様々であり、ユーザの制限を設けることのないサービス形態もあるが、例えばサービス関連コンテンツを記録したディスク１枚につき１度までなど、一定の条件下でのサービス提供形態もある。

## 【 0 0 0 6 】

ディスクに格納されるコンテンツ、すなわち、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、これらのコンテンツの利用につい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、許可のない利用が行われなくようにする構成をとるのが一般的となっている。

## 【 0 0 0 7 】

従って、コンテンツに関連して提供するサービスについても、一定の利用権限の確認、例えば、正規ディスクの購入ユーザであることの確認処理などを条件としてサービス提供を許容するといったシステムの構築が望まれている。

## 【 発明の開示 】

## 【 発明が解決しようとする課題 】

## 【 0 0 0 8 】

本発明は、上述の問題点に鑑みてなされたものであり、ＤＶＤ、ＣＤ、青色レーザ記録媒体等の各種情報記録媒体にコンテンツを格納して提供し、さらにネットワーク接続したサービス提供サーバからのサービス提供処理を行なう構成において、正当なサービス利用権限を確認して、不正なサービス利用を排除することを可能とするサービス提供サーバ、情報処理装置、およびデータ処理方法、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。

## 【 課題を解決するための手段 】

## 【 0 0 0 9 】

本発明の第１の側面は、

情報処理装置からのサービス提供要求に応じたサービス提供処理を実行するサービス提供サーバであり、

情報処理装置からの情報記録媒体ＩＤおよびサービスＩＤを伴うサービス要求を受信するデータ受信部と、

情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応するタイトル固有値毎のサービス管理データとして前記情報記録媒体ＩＤ毎のサービス提供状況データを格納した記憶部と、

前記データ受信部を介して受信した情報記録媒体ＩＤの検証処理を実行し、正当性が確認されたことを条件として、該情報記録媒体ＩＤに基づいてタイトル固有値を取得し、タイトル固有値に対応するサービス提供状況データを前記記憶部から取得して、前記情報記録媒体ＩＤおよび前記サービスＩＤによって特定されるサービスの提供可否を判定し、提供可能であるとの判定を条件としたサービス提供処理を実行するデータ処理部と、

を有することを特徴とするサービス提供サーバにある。

## 【 0 0 1 0 】

さらに、本発明のサービス提供サーバの一実施態様において、前記データ処理部は、情報記録媒体ＩＤの検証処理を情報記録媒体ＩＤに含まれる署名データの検証処理として実

10

20

30

40

50

行し、情報記録媒体IDに含まれるタイトル固有値、または情報記録媒体IDに含まれるデータに基づく演算を実行して算出したタイトル固有値に従って、タイトル固有値対応のサービス提供状況データを前記記憶部から取得する処理を実行する構成であることを特徴とする。

【0011】

さらに、本発明のサービス提供サーバの一実施態様において、前記サービス提供サーバは、不正な情報記録媒体IDのリストであるリボケーションリストを格納した記憶部を有し、前記データ処理部における情報記録媒体IDの検証処理は、情報処理装置から受信した情報記録媒体IDと、前記リボケーションリストに記録されたIDとの照合処理として実行することを特徴とする。

10

【0012】

さらに、本発明のサービス提供サーバの一実施態様において、前記情報記録媒体IDは、情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応するタイトル固有値と、管理装置の秘密鍵に基づいて生成された情報記録媒体毎に異なる署名データとを含み、前記データ処理部は、前記情報記録媒体IDの検証処理を、前記情報記録媒体IDに含まれる署名データに対する前記管理装置の公開鍵を適用したメッセージ生成および照合処理として実行するとともに、情報記録媒体IDに含まれるタイトル固有値に対応するサービス提供状況データを前記記憶部から取得する処理を実行する構成であることを特徴とする。

【0013】

さらに、本発明のサービス提供サーバの一実施態様において、前記情報記録媒体IDは、製造された情報記録媒体の枚数Wに対応して設定される素数 $p(w)$ と、素数 $p(w)$ と、タイトル固有値に基づく演算によって算出されるデータID $Key(w)$ とを含み、前記データ処理部は、前記情報記録媒体IDに含まれるデータが素数であるか否かを判定する処理をID検証処理として実行するとともに、情報記録媒体IDに含まれるデータID $Key(w)$ からタイトル固有値を算出し、算出したタイトル固有値に対応するサービス提供状況データを前記記憶部から取得する処理を実行する構成であることを特徴とする。

20

【0014】

さらに、本発明の第2の側面は、

サービス提供サーバに対するサービス提供要求を実行する情報処理装置であり、

情報記録媒体のアクセス処理を実行する記録媒体インタフェースと、

前記記録媒体インタフェースを介して情報記録媒体から読み取られた情報記録媒体IDの検証処理を実行し、正当性が確認されたことを条件として、該情報記録媒体IDのサービス提供サーバに対する送信処理を実行するデータ処理部と、

を有することを特徴とする情報処理装置にある。

30

【0015】

さらに、本発明の情報処理装置の一実施態様において、前記データ処理部は、情報記録媒体IDの検証処理を、情報記録媒体IDに含まれる署名データの検証処理として実行する構成であることを特徴とする。

【0016】

さらに、本発明の情報処理装置の一実施態様において、前記データ処理部における情報記録媒体IDの検証処理は、不正な情報記録媒体IDのリストであるリボケーションリストを記憶部または情報記録媒体から取得し、取得したリボケーションリストに記録されたIDと、情報処理装置から受信した情報記録媒体IDとの照合処理として実行する構成であることを特徴とする。

40

【0017】

さらに、本発明の情報処理装置の一実施態様において、前記情報記録媒体IDは、情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応するタイトル固有値と、管理装置の秘密鍵に基づいて生成された情報記録媒体毎に異なる署名データとを含み、前記データ処理部は、前記情報記録媒体IDの検証処理を、前記情報記録媒体IDに含まれる署名データに対す

50

る前記管理装置の公開鍵を適用したメッセージ生成および照合処理として実行する構成であることを特徴とする。

【0018】

さらに、本発明の情報処理装置の一実施態様において、前記情報記録媒体IDは、製造された情報記録媒体の枚数Wに対応して設定される素数 $p(w)$ と、素数 $p(w)$ と、タイトル固有値に基づく演算によって算出されるデータIDKey( $w$ )とを含み、前記データ処理部は、前記情報記録媒体IDに含まれるデータが素数であるか否かを判定する処理をID検証処理として実行する構成であることを特徴とする。

【0019】

さらに、本発明の第3の側面は、

情報処理装置からのサービス提供要求に応じた処理を実行するデータ処理方法であり、  
情報処理装置からの情報記録媒体IDおよびサービスIDを伴うサービス要求を受信するデータ受信ステップと、

受信した情報記録媒体IDの検証処理を実行し、正当性が確認されたことを条件として、  
該情報記録媒体IDに基づいてタイトル固有値を取得し、情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応するタイトル固有値毎のサービス管理データとして前記情報記録媒体ID毎のサービス提供状況データを格納した記憶部から、取得したタイトル固有値に対応するサービス提供状況データを取得して、前記情報記録媒体IDおよび前記サービスIDによって特定されるサービスの提供可否を判定し、提供可能であるとの判定を条件としたサービス提供処理を実行するデータ処理ステップと、

を有することを特徴とするデータ処理方法にある。

【0020】

さらに、本発明のデータ処理方法の一実施態様において、前記データ処理ステップは、  
情報記録媒体IDの検証処理を情報記録媒体IDに含まれる署名データの検証処理として実行し、  
情報記録媒体IDに含まれるタイトル固有値、または情報記録媒体IDに含まれるデータに基づく演算を実行して算出したタイトル固有値に従って、タイトル固有値対応のサービス提供状況データを前記記憶部から取得する処理を実行するステップを含むことを特徴とする。

【0021】

さらに、本発明のデータ処理方法の一実施態様において、前記データ処理ステップにおける情報記録媒体IDの検証処理は、情報処理装置から受信した情報記録媒体IDと、不正な情報記録媒体IDのリストであるリボケーションリストに記録されたIDとの照合処理として実行するステップを含むことを特徴とする。

【0022】

さらに、本発明のデータ処理方法の一実施態様において、前記情報記録媒体IDは、情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応するタイトル固有値と、管理装置の秘密鍵に基づいて生成された情報記録媒体毎に異なる署名データとを含み、前記データ処理ステップは、前記情報記録媒体IDの検証処理を、前記情報記録媒体IDに含まれる署名データに対する前記管理装置の公開鍵を適用したメッセージ生成および照合処理として実行するとともに、  
情報記録媒体IDに含まれるタイトル固有値に対応するサービス提供状況データを前記記憶部から取得する処理を実行するステップを含むことを特徴とする。

【0023】

さらに、本発明のデータ処理方法の一実施態様において、前記情報記録媒体IDは、製造された情報記録媒体の枚数Wに対応して設定される素数 $p(w)$ と、素数 $p(w)$ と、タイトル固有値に基づく演算によって算出されるデータIDKey( $w$ )とを含み、前記データ処理ステップは、前記情報記録媒体IDに含まれるデータが素数であるか否かを判定する処理をID検証処理として実行するとともに、  
情報記録媒体IDに含まれるデータIDKey( $w$ )からタイトル固有値を算出し、算出したタイトル固有値に対応するサービス提供状況データを前記記憶部から取得する処理を実行するステップを含むことを特徴とする。

10

20

30

40

50



## 【 0 0 2 4 】

さらに、本発明の第 4 の側面は、  
サービス提供サーバに対するサービス提供要求を実行するデータ処理方法であり、  
記録媒体インタフェースを介して情報記録媒体のアクセス処理を実行する情報記録媒体  
アクセスステップと、  
前記記録媒体インタフェースを介して情報記録媒体から読み取られた情報記録媒体 ID  
の検証処理を実行し、正当性が確認されたことを条件として、該情報記録媒体 ID のサー  
ビス提供サーバに対する送信処理を実行するデータ処理ステップと、  
を有することを特徴とするデータ処理方法にある。

## 【 0 0 2 5 】

さらに、本発明のデータ処理方法の一実施態様において、前記データ処理ステップは、  
情報記録媒体 ID の検証処理を、情報記録媒体 ID に含まれる署名データの検証処理とし  
て実行することを特徴とする。

## 【 0 0 2 6 】

さらに、本発明のデータ処理方法の一実施態様において、前記データ処理ステップにお  
ける情報記録媒体 ID の検証処理は、不正な情報記録媒体 ID のリストであるリボケーシ  
ョンリストを記憶部または情報記録媒体から取得し、取得したリボケーションリストに記  
録された ID と、情報処理装置から受信した情報記録媒体 ID との照合処理として実行す  
るステップを含むことを特徴とする。

## 【 0 0 2 7 】

さらに、本発明のデータ処理方法の一実施態様において、前記情報記録媒体 ID は、情  
報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応するタイトル固有値と、管理装置の秘密鍵  
に基づいて生成された情報記録媒体毎に異なる署名データとを含み、前記データ処理ステ  
ップは、前記情報記録媒体 ID の検証処理を、前記情報記録媒体 ID に含まれる署名デー  
タに対する前記管理装置の公開鍵を適用したメッセージ生成および照合処理として実行す  
るステップを含むことを特徴とする。

## 【 0 0 2 8 】

さらに、本発明のデータ処理方法の一実施態様において、前記情報記録媒体 ID は、製  
造された情報記録媒体の枚数  $W$  に対応して設定される素数  $p(w)$  と、素数  $p(w)$  と、  
タイトル固有値に基づく演算によって算出されるデータ ID Key ( $w$ ) とを含み、前記  
データ処理ステップは、前記情報記録媒体 ID に含まれるデータが素数であるか否かを判  
定する処理を ID 検証処理として実行するステップを含むことを特徴とする。

## 【 0 0 2 9 】

さらに、本発明の第 5 の側面は、  
情報処理装置からのサービス提供要求に応じた処理を実行するコンピュータ・プログラム  
であり、  
情報処理装置からの情報記録媒体 ID およびサービス ID を伴うサービス要求を受信す  
るデータ受信ステップと、  
受信した情報記録媒体 ID の検証処理を実行し、正当性が確認されたことを条件として  
、該情報記録媒体 ID に基づいてタイトル固有値を取得し、情報記録媒体の格納コンテン  
ツのタイトルに対応するタイトル固有値毎のサービス管理データとして前記情報記録媒体  
ID 毎のサービス提供状況データを格納した記憶部から、取得したタイトル固有値に対応  
するサービス提供状況データを取得して、前記情報記録媒体 ID および前記サービス ID  
によって特定されるサービスの提供可否を判定し、提供可能であるとの判定を条件とした  
サービス提供処理を実行するデータ処理ステップと、  
を有することを特徴とするコンピュータ・プログラムにある。

## 【 0 0 3 0 】

さらに、本発明の第 6 の側面は、  
サービス提供サーバに対するサービス提供要求を実行するコンピュータ・プログラムで  
あり、

10

20

30

40

50

記録媒体インタフェースを介して情報記録媒体のアクセス処理を実行する情報記録媒体アクセスステップと、

前記記録媒体インタフェースを介して情報記録媒体から読み取られた情報記録媒体IDの検証処理を実行し、正当性が確認されたことを条件として、該情報記録媒体IDのサービス提供サーバに対する送信処理を実行するデータ処理ステップと、

を有することを特徴とするコンピュータ・プログラムにある。

【0031】

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。

10

【0032】

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】

【0033】

20

本発明の構成によれば、DVD、CD、青色レーザ記録媒体等の各種情報記録媒体にコンテンツを格納して提供し、さらにネットワーク接続したサービス提供サーバからのサービス提供処理を行なう構成において、サービス提供サーバ側において、情報処理装置（ユーザデバイス）から送信される情報記録媒体IDを検証し、情報記録媒体ID毎のサービス提供状況データに基づくサービス提供を行なう構成としたので、サービス要求を送信した情報処理装置が正当な情報記録媒体IDを情報記録媒体から読み取った情報処理装置であり、サービス提供状況データに基づいてサービス提供が許容されているサービスであることが確認された場合に限り、サービスの提供が実行される。

【0034】

さらに、本発明の構成によれば、情報記録媒体に格納された情報記録媒体IDは、管理装置の署名データなどの正当性の確認可能なデータを含み、また、タイトル固有値を有するかあるいは算出可能なデータを含む構成としたので、サービス提供サーバにおいては、情報記録媒体IDに含まれるデータに基づく正当性の確認が可能であり、また、タイトル固有値を取得することが可能となり、タイトル固有値に対応付けて設定されたサービス提供状況データの特定を行なうことが可能となる。

30

【発明を実施するための最良の形態】

【0035】

以下、図面を参照しながら本発明のサービス提供サーバ、情報処理装置、およびデータ処理方法、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、以下の項目に従って行なう。

40

1. 情報記録媒体の格納データ
2. コンテンツ格納情報記録媒体の提供および利用管理構成
3. サービス提供サーバおよびユーザデバイスを構成する情報処理装置の構成
4. ユーザデバイスにおける処理の詳細
5. サービス提供サーバにおける処理の詳細

【0036】

[ 1. 情報記録媒体の格納データ ]

図1に情報記録媒体のデータ記録構成例を示す。図1は、CD (Compact Disc)、DVD (Digital Versatile Disc)、MD (Mini Disc)、青色光ディスク (Blu-ray Disc)、フラッシュメモリ等、各種の情報記録媒体100の格納データについて説明する図である。図

50

1 にはディスク状の媒体を例として示してあるが、本発明はディスク状の媒体に限らず、フラッシュメモリ等の各種の情報記録媒体において適用可能である。

【0037】

情報記録媒体100には、図1に示す情報、すなわち、ディスクID101、コンテンツ102、ディスクIDリボケーションリスト(DIRL:Disc ID Revocation List)103、暗号鍵情報(EKB:Enabling Key Block)104が格納されている。

【0038】

ディスクID101は例えばディスク固有の識別子であり、消去や書き換えが困難であるように格納される。なお、本発明において、ディスクID101は、情報記録媒体100に格納されるコンテンツ102に対応するタイトルごとに固有の値(タイトル固有値)と、情報記録媒体100ごとに固有の値(ディスク固有値)と、その正当性を示す情報、例えば署名などの情報(正当性検証値)などにより構成される。ディスクIDの詳細については、後述する。

10

【0039】

なお、以下に説明する実施例では、ディスク状の媒体をコンテンツ格納情報記録媒体の例として示しているので、その識別子をディスクIDとして説明する。フラッシュメモリ等の各種の情報記録媒体をコンテンツ格納情報記録媒体として利用した場合はディスクIDに対応する情報記録媒体IDが設定される。

【0040】

情報記録媒体100には、さらに、コンテンツ102が格納される。コンテンツは例えば暗号化コンテンツとして格納される。暗号化コンテンツとした場合は、コンテンツを復号するための鍵情報が、情報記録媒体100に格納されるか、あるいはネットワークを介して提供される。

20

【0041】

情報記録媒体100には、さらにディスクIDリボケーションリスト(DIRL:Disc ID Revocation List)103が格納される。ディスクIDリボケーションリスト(DIRL:Disc ID Revocation List)103は、不正コピー等が行われたと認定されたディスク、例えば市場に不正なコピーコンテンツを格納したCD-Rが発見された場合に、その不正CD-RにコンテンツとともにコピーされたディスクIDを抽出し、リスト化したデータである。ディスクIDリボケーションリスト(DIRL:Disc ID Revocation List)103の生成、管理、ディスク製造者に対するリスト情報の提供などは、特定の信頼される管理局(CA:Central Authority)が実行する。

30

【0042】

ディスクIDリボケーションリスト(DIRL:Disc ID Revocation List)のデータ構成について、図2を参照して説明する。ディスクIDリボケーションリスト(DIRL:Disc ID Revocation List)150は、図2に示すように、リスト(DIRL:Disc ID Revocation List)が作成された時期により単調増加するバージョン番号151と、排除すべきディスクのディスクIDを羅列したリボークディスクIDリスト152と、バージョン番号151とリボークディスクIDリスト152に対する改竄検証値153としての認証子が含まれる。改竄検証値153は、対象となるデータ、この場合はバージョン番号151とリボークディスクIDリスト152が改竄されているか否かを判別するために適用するデータであり、公開鍵暗号技術を用いたデジタル署名や、共通鍵暗号技術を用いたメッセージ認証コード(MAC:Message Authentication Code)が適用される。

40

【0043】

改竄検証値153として公開鍵暗号技術を用いたデジタル署名を用いる際には、信頼できる機関、例えば上述の管理局(CA:Central Authority)の署名検証鍵(公開鍵)を再生機が取得し、管理局(CA:Central Authority)の署名生成鍵(秘密鍵)を用いて作られた署名を各再生機が取得した署名検証鍵(公開鍵)によって検証することで、バージョン番号151とリボークディスクIDリスト152が改竄されているか否かを判別する。

50

## 【 0 0 4 4 】

改竄検証値 1 5 3 としてメッセージ認証コード ( M A C : Message Authentication Code ) を用いた際の M A C 生成、検証処理について、図 3 を参照して説明する。メッセージ認証コード ( M A C : Message Authentication Code ) は、データの改竄検証用のデータとして生成されるものであり、M A C 生成処理、検証処理態様には様々な態様が可能であるが、1 例として D E S 暗号処理構成を用いた M A C 値生成例を図 3 に示す。

## 【 0 0 4 5 】

図 3 に示すように、対象となるメッセージ、この場合は、図 2 に示すバージョン番号 1 5 1 とリポークディスク I D リスト 1 5 2 を 8 バイト単位に分割し、( 以下、分割されたメッセージを M 1、M 2、・・・、M N とする )、まず、初期値 ( Initial Value ( 以下、I V とする ) ) と M 1 を排他的論理和する ( その結果を I 1 とする )。次に、I 1 を D E S 暗号化部に入れ、鍵 ( 以下、K 1 とする ) を用いて暗号化する ( 出力を E 1 とする )。続けて、E 1 および M 2 を排他的論理和し、その出力 I 2 を D E S 暗号化部へ入れ、鍵 K 1 を用いて暗号化する ( 出力 E 2 )。以下、これを繰り返し、全てのメッセージに対して暗号化処理を施す。最後に出てきた E N がメッセージ認証符号 ( M A C ( Message Authentication Code ) ) となる。

10

## 【 0 0 4 6 】

M A C 値は、その生成元データが変更されると、異なる値となり、検証対象のデータ ( メッセージ ) に基づいて生成した M A C と、記録されている M A C との比較を行い、一致していれば、検証対象のデータ ( メッセージ ) は変更、改竄がなされていないことが証明される。

20

## 【 0 0 4 7 】

図 1 に戻り、情報記録媒体 1 0 0 の格納データについての説明を続ける。情報記録媒体 1 0 0 には、さらに暗号鍵情報 ( E K B : Enabling Key Block ) 1 0 4 が格納されている。

## 【 0 0 4 8 】

暗号鍵情報 ( E K B ) を利用した秘密情報提供構成について、図を参照して説明する。図 4 の最下段に示すナンバ 0 ~ 1 5 が、例えばコンテンツ利用を行なう情報処理装置としてのユーザデバイスである。すなわち図 4 に示す階層ツリー ( 木 ) 構造の各葉 ( リーフ : leaf ) がそれぞれのデバイスに相当する。

30

## 【 0 0 4 9 】

各デバイス 0 ~ 1 5 は、製造時あるいは出荷時、あるいはその後において、階層ツリー ( 木 ) 構造における自分のリーフからルートに至るまでのノードに割り当てられた鍵 ( ノードキー ) および各リーフのリーフキーからなるキーセット ( デバイスキー ( D N K : Device Node Key ) ) をメモリに格納する。図 4 の最下段に示す K 0 0 0 0 ~ K 1 1 1 1 が各デバイス 0 ~ 1 5 にそれぞれ割り当てられたリーフキーであり、最上段の K R ( ルートキー ) から、最下段から 2 番目の節 ( ノード ) に記載されたキー : K R ~ K 1 1 1 をノードキーとする。

## 【 0 0 5 0 】

図 4 に示す木構造において、例えばデバイス 0 はリーフキー K 0 0 0 0 と、ノードキー : K 0 0 0、K 0 0、K 0、K R をデバイスキーとして所有する。デバイス 5 は K 0 1 0 1、K 0 1 0、K 0 1、K 0、K R を所有する。デバイス 1 5 は、K 1 1 1 1、K 1 1 1、K 1 1、K 1、K R を所有する。なお、図 4 のツリーにはデバイスが 0 ~ 1 5 の 1 6 個のみ記載され、ツリー構造も 4 段構成の均衡のとれた左右対称構成として示しているが、さらに多くのデバイスがツリー中に構成され、また、ツリーの各部において異なる段数構成を持つことが可能である。

40

## 【 0 0 5 1 】

また、図 4 のツリー構造に含まれる各デバイスには、様々な記録媒体、例えば、デバイス埋め込み型あるいはデバイスに着脱自在に構成された D V D、C D、M D、フラッシュメモリ等を使用する様々なタイプのデバイスが含まれている。さらに、様々なアプリケー

50

ションサービスが共存可能である。このような異なるデバイス、異なるアプリケーションの共存構成の上に図4に示すコンテンツあるいは鍵配布構成である階層ツリー構造が適用される。

#### 【0052】

これらの様々なデバイス、アプリケーションが共存するシステムにおいて、例えば図4の点線で囲んだ部分、すなわちデバイス0, 1, 2, 3を1つのグループとして設定する。例えば、この点線で囲んだグループ内に含まれるデバイスのみが情報記録媒体に格納した暗号化コンテンツの正当な利用権、すなわちライセンスを保有する。この場合、デバイス0, 1, 2, 3のみがコンテンツ復号に適用する鍵の取得を可能としたEKBを設定して、暗号化コンテンツを格納した情報記録媒体に格納することになる。

10

#### 【0053】

図4から明らかなように、1つのグループに含まれる3つのデバイス0, 1, 2, 3はそれぞれのデバイスに格納したデバイスキー(DNK: Device Node Key)として共通のキーK00、K0、KRを保有している。

#### 【0054】

このとき、デバイス0, 1, 2のみがコンテンツの復号に適用するコンテンツキーKconを取得可能としたEKBの構成は、例えば図5に示す構成となる。すなわち、EKBは、

インデックス	暗号化データ
000	Enc(K000, Kcon)
0010	Enc(K0010, Kcon)

20

として設定される。

#### 【0055】

なお、Enc(Kx, Ky)は、データKyを鍵Kxで暗号化した暗号化データを意味する。このとき、デバイス0, 1は自己の保有するデバイスキー[K000]を用いてインデックス[000]の暗号化データの復号が可能であり、またデバイス2はデバイスキー[K0010]を用いて上記EKBのうちのインデックス[0010]の暗号化データの復号が可能であり、それぞれの暗号化データの復号処理によりコンテンツキーKconを取得することができる。その他のデバイスは、デバイスキー[K000]、[K0010]のいずれも保有しておらず、図5に示す構成を持つEKBを受領してもEKBの復号によるコンテンツキーの取得ができない。

30

#### 【0056】

このように、EKBは、ライセンスを保有するデバイスに応じた構成データとすることで、任意の選択されたデバイスにおいてのみ処理可能としてコンテンツ鍵等の秘密情報を特定のデバイスにのみ提供可能とした鍵情報ブロックとして構成される。鍵情報(EKB)発行センタ104は、コンテンツの利用を許容するデバイスにおいてのみ処理可能なEKBを生成して情報記録媒体製造エンティティ103に提供する。情報記録媒体製造エンティティ103はこのEKBを暗号化コンテンツとともに情報記録媒体110に格納してユーザに提供する。

#### 【0057】

40

[2. コンテンツ格納情報記録媒体の提供および利用管理構成]

図6は、上述の各種データを格納した情報記録媒体200の提供および利用管理構成を説明する図である。

#### 【0058】

図6に示すように、コンテンツ提供および管理構成においては、管理局(CA: Central Authority)が使用する管理装置201と、コンテンツプロバイダが使用するコンテンツ提供装置203と、ディスク製造者が使用するディスク製造装置202と、ユーザが使用するコンテンツ再生処理を行なう情報処理装置(ユーザデバイス)400と、情報処理装置(ユーザデバイス)400に対して情報記録媒体200に格納されたコンテンツに対応するサービス、例えば字幕情報の提供処理などを実行するサービス提

50

供サーバ300が存在する。

【0059】

管理装置201が、前述したディスクIDとディスクIDリボケーションリスト(DIRL)とを生成してディスク製造装置202に提供する。また、コンテンツ提供装置203が、暗号化コンテンツと有効化鍵ブロック(EKB)とをディスク製造装置202に提供する。

【0060】

ディスク製造装置202は、管理装置201から受けたディスクIDおよびディスクIDリボケーションリスト(DIRL)と、コンテンツ提供装置203から受けた暗号化コンテンツデータと有効化鍵ブロック(EKB)とを記録した情報記録媒体200を製造する。 10

【0061】

ユーザは、情報記録媒体200を例えば購入し、情報処理装置(ユーザデバイス)400にセットする。情報処理装置(ユーザデバイス)400は、情報記録媒体200に記録されたディスクIDが正当であると検証し、当該ディスクIDがリボケーションリストDIRL内に存在しないことを確認し、自らのデバイスノード鍵データDNKに基づいて有効化鍵ブロックEKBから適切なコンテンツ鍵データを取得し、暗号化コンテンツデータを復号し、再生することができる。

【0062】

さらに、情報処理装置(ユーザデバイス)400は、情報記録媒体200に記録されたディスクIDと、サービス識別子としてのサービスIDをサービス提供サーバ300に送信し、サービス提供サーバ300において、ディスクIDの正当性が検証され、さらにサービスの提供の可否をサービス提供サーバ300の有するサービス提供状況データに基づいて判定し、ディスクIDが正当であり、サービス提供状況データに基づいてサービス提供可能と判定した場合に、情報処理装置(ユーザデバイス)400に対するサービス提供処理を実行する。 20

【0063】

[3. サービス提供サーバおよびユーザデバイスを構成する情報処理装置の構成]

次に、サービス提供サーバおよびユーザデバイスを構成する情報処理装置の構成について説明する。 30

【0064】

図7は、図6に示すサービス提供サーバの構成図である。図7に示すように、サービス提供サーバ300は、例えば、CPU等によって構成されるコントローラ302、各種の演算処理を実行する演算ユニット303、データ入力装置やデータ出力装置に対するデータ入出力、およびネットワークを介するデータ入出力用のインタフェースとしての入出力インタフェース(I/F)304、セキュアメモリ305、メインメモリ306を有する。これらはバス301を介して接続されている。

【0065】

メインメモリ306は、演算ユニット303およびコントローラ302における処理に用いられる種々のデータのうち、セキュリティレベルが低いデータを記憶する。セキュアメモリ305は、演算ユニット303およびコントローラ302の処理に用いられる種々のデータのうち、セキュリティレベルが高いデータを記憶する。セキュアメモリ305は、例えば、図6に示す管理装置201から受領するディスクIDなどを記憶する。 40

【0066】

入出力インタフェース304は、例えば、図示しない操作手段あるいはネットワークなどに接続され、図6に示す管理装置201や、コンテンツ提供装置203からの様々なデータの受領を行い、また、サービス提供を受ける情報処理装置(ユーザデバイス)400との通信を実行してサービスを提供する。

【0067】

演算ユニット303は、コントローラ302からの制御に基づいて、署名データの検証 50

用データの生成など、各種の演算を実行する。コントローラ 302 は、例えばユーザデバイスに対するサービス提供を許容してよいか否かの確認処理プログラム、サービス提供プログラムなどの各種のプログラムを実行する。

【0068】

サービス提供サーバ 300 は、入出力インタフェース (I/F) 304 を介して、管理装置 201 またはコンテンツ提供装置 203 またはその他の装置からディスク ID リボケーションリストを定期的に、またはイベントごとに受信し、常に最新版をセキュアメモリ 305 に格納する。

【0069】

また、入出力インタフェース (I/F) 304 を介して、コンテンツ提供装置 203 またはその他の装置から、タイトルごとのタイトル固有値と、提供するサービスを識別するサービス識別情報を受信し、タイトルごとのサービス提供状況情報を管理したサービス提供状況データベースをセキュアメモリ 305 に格納する。

【0070】

タイトルとは、情報処理装置 (ユーザデバイス) 400 が装着した情報記録媒体 200 に格納したコンテンツに対応するタイトルである。

【0071】

サービス提供状況データベースのデータ構成例を図 8 に示す。サービス提供状況データベースには、図 8 に示すように、サービス提供サーバ 300 が提供するサービス対応のコンテンツのタイトル識別情報、タイトル固有値毎に設定されており、そのタイトルのコンテンツを格納したディスクの各ディスク ID に対する各サービスの提供状況が格納される。

【0072】

たとえば図 8 (a) に示すサービス提供状況データは、

タイトル識別情報 : a a a a

タイトル固有値 : b b b b

についてのサービス提供状況データであり、

このタイトル対応のコンテンツに対応するサービス 1 とサービス 2 について、ディスク ID 1 とディスク ID 2 のそれぞれのディスクに基づくサービス提供要求に対してこれまでに何度サービスを提供したかを記録している。

【0073】

なお、図 8 (a) に示すサービス提供状況データにおいて、

サービス 1 は、ディスク ID 1 つにつき 1 度まで提供可能なサービス

サービス 2 は、ディスク ID 1 つにつき 5 回まで提供可能なサービス

であると規定されたサービスである。

【0074】

サービス提供サーバ 300 は、図 8 に示すサービス提供状況データを、例えばセキュアメモリ 305 に格納し保持し、情報処理装置 (ユーザデバイス) 400 からのディスク ID を伴うサービス提供要求に応じて、サービス提供要求デバイスが、正当なディスク ID に基づくサービス要求であるかの確認を実行し、さらに、図 8 に示すサービス提供状況データに基づいてサービス提供が許容上限に達していない場合に限り、サービスの提供を行なう。

【0075】

サービス提供サーバ 300 は、情報処理装置 (ユーザデバイス) 400 からのディスク ID を伴うサービス提供要求を受信すると、情報処理装置 (ユーザデバイス) 400 から送信されるディスク ID の正当性の確認、サービス提供サーバ 300 の保有するリボケーションリストにおいて情報処理装置 (ユーザデバイス) 400 から送信されるディスク ID がリボークされていないことの確認を行う。

【0076】

さらに、正当性の確認されたディスク ID に基づくタイトル固有値の確認または取り出

10

20

30

40

50

し、ディスク固有値の取り出しなどの処理を実行する。サービス提供サーバ300は、取得したタイトル固有値に基づいて、図8に示すサービス提供状況データを格納したデータベースから、対応タイトルに対するサービス提供状況データを特定し、そのデータに基づいて、サービスを提供してよいかをチェックする。すなわち、図8に示すサービス提供状況データに基づいてサービス提供が許容上限に達していない場合に限り、サービスの提供を行なう。

【0077】

なお、図8に示すサービス提供状況データの構成例では、ディスクID毎にサービス提供状況のデータを格納する例を示しているが、ディスクIDの代わりに、個々のディスクを識別するためのディスク固有値を使用する構成としてもよい。

10

【0078】

なお、サービス提供サーバ300が情報処理装置（ユーザデバイス）400に対して、サービスの提供を実行した場合は、図8に示すサービス提供状況データを更新する処理を実行する。

【0079】

次に、図9を参照して、情報処理装置（ユーザデバイス）400の構成について説明する。

【0080】

図9に示すように、情報処理装置（ユーザデバイス）400は、例えば、入出力インタフェース402、MPEG（Moving Picture Experts Group）等の各種符号化データの生成および復号を実行するコーデック403、A/D・D/Aコンバータ405を備えた入出力インタフェース404、暗号処理部406、ROM（Read Only Memory）407、コントローラ408、メモリ409、並びに情報記録媒体200にアクセスするための記録媒体インタフェース410を有し、これらがバス401によって相互に接続されている。

20

【0081】

入出力インタフェース402は、ネットワーク等、外部から供給されるデジタル信号を受信し、バス401上に出力するとともに、バス401上のデジタル信号を受信し、外部に出力する。

【0082】

コーデック403は、バス401を介して供給される例えばMPEG符号化されたデータをデコードし、入出力インタフェース404に出力するとともに、入出力インタフェース404から供給されるデジタル信号をエンコードしてバス401上に出力する。

30

【0083】

入出力インタフェース404は、A/D、D/Aコンバータ405を内蔵している。入出力インタフェース404は、外部から供給されるアナログ信号を受信し、A/D、D/Aコンバータ405でA/D（Analog Digital）変換することで、デジタル信号として、コーデック403に出力するとともに、コーデック403からのデジタル信号をA/D、D/Aコンバータ405でD/A（Digital Analog）変換することで、アナログ信号として、外部に出力する。

40

【0084】

暗号処理部406は、例えば、1チップのLSIで構成され、バス401を介して供給される例えばコンテンツ等のデジタル信号を暗号化し、または復号し、バス401上に出力する構成を持つ。なお、暗号処理部406は1チップLSIに限らず、各種のソフトウェアまたはハードウェアを組み合わせた構成によって実現することも可能である。

【0085】

ROM407は、例えば、ユーザデバイスとしての情報処理装置ごとに固有の、あるいは複数の情報処理装置（ユーザデバイス）のグループごとに固有のデバイス鍵データであるリーフ鍵データと、複数の再生装置、あるいは複数のグループに共有のデバイス鍵データであるノード鍵データを記憶している。これらは、前述した暗号鍵情報としての有効化

50



鍵ブロック（ＥＫＢ）の復号処理に適用される。

【００８６】

コントローラ４０８は、例えばメモリ４０９に記憶されたプログラムを実行するＣＰＵなどによって構成される。コントローラ４０８は、情報処理装置（ユーザデバイス）４００の処理を統括して制御する。すなわち、情報処理装置（ユーザデバイス）４００の機能（処理）は、コントローラ４０８の実行するプログラムによって規定される。

【００８７】

メモリ４０９は、上述したディスクＩＤリボケーションリスト（ＤＩＲＬ）を情報記録媒体２００から読み取りセキュアな状態で格納する。例えば情報処理装置（ユーザデバイス）４００に設定されたＩＤに基づく暗号化を施してメモリに格納するなどにより耐タンパ性を保持したデータとして格納することが好ましい。このようにディスクＩＤリボケーションリスト（ＤＩＲＬ）は外部から消されたり、内容を改ざんされたり、古いバージョンのリストに入れ替えられることを容易に実行されないように格納する。記録媒体インタフェース４１０は、情報記録媒体２００にアクセスするために用いられる。

【００８８】

[４．ユーザデバイスにおける処理の詳細]

次に、ユーザデバイスとしての情報処理装置４００が、サービス提供サーバ３００からサービスを受領する際の処理の詳細について説明する。

【００８９】

図１０は図９に示す情報処理装置（ユーザデバイス）４００が、情報記録媒体を装着し、サービス提供サーバからのサービスを受領する際に実行するシーケンスを説明するフローチャートである。

【００９０】

ステップＳ１０１において、情報処理装置（ユーザデバイス）４００は、所定のアクセス位置に情報記録媒体２００がセットされると、記録媒体インタフェース４１０を介して、情報記録媒体２００からディスクＩＤを読み出し、これをメモリ４０９に格納する。

【００９１】

ステップＳ１０２において、情報処理装置（ユーザデバイス）４００のコントローラ４０８は、メモリ４０９に格納したディスクＩＤを読み出してその改竄の有無および正当性を検証する。当該検証処理については、後に詳細に説明する。

【００９２】

ステップＳ１０３において、コントローラ４０８は、ステップＳ１０２で上記ディスクＩＤが正当であると判定するとステップＳ１０５の処理に進み、そうでない場合にはステップＳ１０４に進み、ステップＳ１０４において、コントローラ４０８は、情報記録媒体２００に記録されている暗号化コンテンツの復号および再生を停止（禁止）する。

【００９３】

ディスクＩＤが正当であると判定した場合は、ステップＳ１０５において、コントローラ４０８は、記録媒体インタフェース４１０を介して、情報記録媒体２００からディスクＩＤリボケーションリスト（ＤＩＲＬ）を読み出す。そして、コントローラ４０８は、当該読み出したリボケーションリストの改竄検証値として公開鍵暗号技術を用いたデジタル署名がなされている場合は、署名検証鍵（公開鍵）によって検証する。また、改竄検証値としてメッセージ認証コードＭＡＣが付与されている場合は、先に図３を参照して説明したＭＡＣ検証処理が実行される。

【００９４】

コントローラ４０８は、ディスクＩＤリボケーションリスト（ＤＩＲＬ）に改竄がないと判定されたことを条件に、当該ディスクＩＤリボケーションリスト（ＤＩＲＬ）のバージョンと、メモリ４０９に既に格納されているディスクＩＤリボケーションリスト（ＤＩＲＬ）とのバージョン比較を実行する。

【００９５】

コントローラ４０８は、読み出したディスクＩＤリボケーションリスト（ＤＩＲＬ）の

10

20

30

40

50

バージョンがメモリ 409 に既に格納されているディスク ID リボケーションリスト (DIRL) より新しい場合は、読み出したディスク ID リボケーションリスト (DIRL) によって、メモリ 409 内のリボケーションリスト DIRL を更新する。

【0096】

ステップ S106 において、コントローラ 408 は、ステップ S101 で読み出したディスク ID がリボケーションリスト DIRL 内に存在するか否かを判断し、存在すると判断するとステップ S107 に進み、そうでない場合にはステップ S108 に進む。ステップ S107 では、コントローラ 408 は、情報記録媒体 200 に記録されている暗号化コンテンツの復号および再生を停止 (禁止) する。

【0097】

ディスク ID がリボケーションリスト内に存在しなかった場合は、ステップ S108 に進み、コントローラ 408 は、ステップ S101 で読み出したディスク ID をサービス提供サーバに送信する。さらに、ステップ S109 において、サービス提供サーバからのサービスを受領する。なお、サービス提供サーバは、ステップ S108 において、情報処理装置 (ユーザデバイス) 400 から受領したディスク ID の検証を実行して、正当性が確認された場合にのみ、サービスの提供処理を実行することになる。

【0098】

以下、ステップ S102 において実行するディスク ID の検証処理について説明する。情報記録媒体に格納されるディスク ID は、偽造困難性の高い識別情報として設定される。ディスク ID の構成例を図 11 に示す。

【0099】

図 11 には、情報記録媒体識別子としての情報記録媒体 ID (ディスク ID) と、情報記録媒体に格納したコンテンツのタイトルに対して設定される固有値であるタイトル固有値と、情報記録媒体の固有値として設定されるディスク固有値との対応例として 6 種類のディスク ID 設定例を示している。なお、ディスク ID、ディスク固有値は、いずれも管理装置 201 が生成する。タイトル固有値: M は、情報記録媒体に格納したコンテンツを構成する一部情報を適用してもよいし、あるいは管理装置 201、コンテンツ提供装置 203 が生成する構成としてもよい。タイトル固有値: S は、管理装置 201 がタイトル固有値: M に基づいて生成する。

【0100】

図 11 に示す各記号の意味は、以下の通りである。

M: 情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応する固有値

w:  $w = 1, 2, \dots, W$  であり、W は、製造する情報記録媒体の枚数

Sig(w): 管理装置の秘密鍵 (例えば公開鍵暗号方式に基づいて設定された秘密鍵) に基づく署名データ、製造する情報記録媒体の枚数 W に応じて生成され、各情報記録媒体毎に異なる署名データとなる。Sig(w) は各ディスクの署名が Sig(1), Sig(2)  $\dots$  Sig(W) として設定されることを意味している

p(w): 製造する情報記録媒体の枚数 W に対応して設定される素数、製造する情報記録媒体の枚数 W に応じて生成される各情報記録媒体毎に異なる素数データとなる

S: 情報記録媒体の格納コンテンツのタイトルに対応する固有値であり、 $S = K^T \cdot m \cdot d \cdot M$ 、ただし、T は下記式によって算出される値

10

20

30

40

【数 1】

$$T = \prod_{w=1}^W p_w$$

10

【0101】

$Key(w) : Key(w) = K^T / p(w) \bmod M$

ただし、 $K$ は、各タイトルに対して設定される値であり、 $K \in Z_M^*$  ( $K$ は巡回群  $Z_M^*$  の生成元、なお、 $Z_M^*$  は、 $X$ が  $1 \sim X-1$  の整数  $x$  の中で  $x$  を法として逆元を持つ集合要素であることを示す)を満たす値である

【0102】

$e(w) : e(w) \in Z_M^*$  を満足するディスク製造枚数  $W$  に対応する数の異なる値

20

ただし、 $e(w)$  と  $M$  は互いに素、すなわち  $e(w)$  と  $M$  の最大公約数が 1 である。なお、 $M$  は素数  $(q_1 - 1)$  と  $(q_2 - 1)$  の最小公倍数である。 $q_1, q_2$  は、RSA 暗号に適用するのに必要とされる程度に大きな素数である。

【0103】

$I(w) : I(w) = S^d(w) \bmod M$

ただし、 $d(w)$  は、 $M$  を法としたときの  $e(w)$  の逆数である

$w$  : データ  $S$  と、データ  $e(w)$  の連結データであるメッセージ  $M(w)$  を管理装置 (CA) 201 の秘密鍵で暗号化したデータ

【0104】

以下、図 11 に示す 6 つの異なるディスク ID の設定例に対応した情報処理装置 (ユーザデバイス) 400 におけるディスク ID の検証処理シーケンスを説明する。

30

【0105】

設定例 1 における情報処理装置 (ユーザデバイス) 400 におけるディスク ID の検証処理シーケンスについて、図 12 を参照して説明する。

設定例 1 は、

ディスク ID =  $M, Sig(w)$

タイトル固有値 =  $M$

ディスク固有値 =  $Sig(w)$

とした設定例である。

【0106】

情報処理装置 (ユーザデバイス) 400 のコントローラ 408 は、ステップ S201 において、ディスク ID ( $w$ ) 内の署名データ  $SIG(w)$  を取り出す。なお、ディスク ID は、ディスク製造枚数  $W$  としたとき、 $w = 1, 2 \dots W$  によって示される個々のディスク ( $w$ ) によって異なる値となるので、ディスク ID ( $w$ ) として標記する。

40

【0107】

ステップ S202 において、コントローラ 408 は、メモリ 409 から読み出した管理装置 12 (管理局 CA) の公開鍵および公開されたパラメータを基に、ステップ S201 で読み出した署名データ  $SIG(w)$  からメッセージ  $M(w)$  を生成する。メッセージの標記もディスク ID ( $w$ ) の標記と同様であり、ディスク毎に異なるメッセージが対応付けられていることを  $M(w)$  で示している。

50

## 【0108】

ステップS203において、コントローラ408は、ディスクID(w)内に含まれるメッセージM(w)と、ステップS202で生成したメッセージM(w)'とを比較する。

## 【0109】

ステップS204において、コントローラ408は、ステップS203の比較処理で一致していると判定するとステップS205に進み、そうでない場合にはステップS206に進む。

## 【0110】

ステップS205において、コントローラ408は、ステップS201で取り出したディスクID(w)が正当であると判定する。ステップS206では、コントローラ408は、ステップS201で取り出したディスクID(w)が不正であると判定する。 10

## 【0111】

設定例2は、

ディスクID = S, Sig(w)

タイトル固有値 = S

ディスク固有値 = Sig(w)

とした設定例である。

この設定例2は、設定例1におけるタイトル固有値MをSに置き換えたのみであり、設定例1における情報処理装置(ユーザデバイス)400におけるディスクIDの検証処理シーケンスと、同様のシーケンスであり、ステップS202において署名データから生成するデータがメッセージS'(w)となり、ステップS203における比較データがディスクIDに含まれるデータS(w)となる点異なるのみである。 20

## 【0112】

次に、設定例3における情報処理装置(ユーザデバイス)400におけるディスクIDの検証処理シーケンスについて、図13を参照して説明する。

設定例3は、

ディスクID = p(w), IDKey(w)

タイトル固有値 = S

ディスク固有値 = p(w)またはIDKey(w) 30

とした設定例である。

## 【0113】

ステップS301において、情報処理装置(ユーザデバイス)400のコントローラ408は、情報記録媒体200から読み出したディスクID(w)内のデータp(w)を取り出す。

## 【0114】

ステップS302において、コントローラ408は、ステップS302で取り出したデータp(w)が素数であるか否かを判断する。コントローラ408は、データp(w)が素数であると判断するとステップS303に進み、そうでない場合にはステップS304に進む。 40

## 【0115】

ステップS303で、コントローラ408は、ステップS301で取り出したディスクID(w)が正当であると判定する。ステップS304では、コントローラ408は、ステップS301で取り出したディスクID(w)が不正であると判定する。

## 【0116】

次に、設定例4における情報処理装置(ユーザデバイス)400におけるディスクIDの検証処理シーケンスについて、図14を参照して説明する。

設定例4は、

ディスクID = e(w), I(w)

タイトル固有値 = S 50

ディスク固有値 =  $e(w)$  または  $I(w)$   
 とした設定例である。

【0117】

ステップS401において、情報処理装置（ユーザデバイス）400は、所定のアクセス位置に情報記録媒体200がセットされると、記録媒体インタフェース410を介して、情報記録媒体200からディスクIDを読み出し、これをメモリ409に格納する。

【0118】

ステップS402において、情報処理装置（ユーザデバイス）400のコントローラ408は、メモリ409に記録したディスクID内のデータ  $e(w)$  と  $I(w)$  とを用いて、 $I(w)^{e(w)} \bmod M$  を算出し、その結果をデータ  $S'$  とする。すなわち、  
 $S' = I(w)^{e(w)} \bmod M$   
 とする。

【0119】

ステップS403において、コントローラ408は、記録媒体インタフェース410を介して、情報記録媒体200からディスクIDリボケーションリスト（DIRL）を読み出す。コントローラ408は、読み出したディスクIDリボケーションリスト（DIRL）の改竄検証値として公開鍵暗号技術を用いたデジタル署名がなされている場合は、署名検証鍵（公開鍵）によって検証する。また、改竄検証値としてメッセージ認証コードMACが付与されている場合は、先に図3を参照して説明したMAC検証処理が実行される。

【0120】

コントローラ408は、ディスクIDリボケーションリスト（DIRL）に改竄がないと判定されたことを条件に、当該ディスクIDリボケーションリスト（DIRL）のバージョンと、メモリ409に既に格納されているディスクIDリボケーションリスト（DIRL）とのバージョン比較を実行する。コントローラ408は、当該読み出したディスクIDリボケーションリスト（DIRL）のバージョンがメモリ409に既に格納されているディスクIDリボケーションリスト（DIRL）より新しい場合は、読み出したディスクIDリボケーションリスト（DIRL）によって、メモリ409内のリボケーションリストDIRLを更新する。

【0121】

ステップS404において、コントローラ408は、ステップS401で読み出したディスクIDがリボケーションリスト内に存在するか否かを判断し、存在すると判断するとステップS405に進み、そうでない場合にはステップS406に進む。

【0122】

ステップS405では、コントローラ408は、情報記録媒体200cに記録されているコンテンツの再生を停止（禁止）する。ステップS406では、コントローラ408は、ステップS401で読み出したディスクIDをサービス提供サーバに送信する。さらに、ステップS407において、サービス提供サーバからのサービスを受領する。なお、サービス提供サーバは、ステップS406において、情報処理装置（ユーザデバイス）400から受領したディスクIDの検証を実行して、正当性が確認された場合にのみ、サービスの提供処理を実行することになる。

【0123】

次に、設定例5における情報処理装置（ユーザデバイス）400におけるディスクIDの検証処理シーケンスについて、図15を参照して説明する。

設定例5は、

ディスクID =  $w$

タイトル固有値 =  $S$

ディスク固有値 =  $e(w)$

とした設定例である。

【0124】

ステップS501において、情報処理装置（ユーザデバイス）400のコントローラ4

10

20

30

40

50

08は、情報記録媒体200から読み出したディスクID(w)を、管理装置201(管理局CA)の公開鍵データを基に復号してメッセージM(w)を生成する。メッセージM(w)は、前述したように、データSと、データe(w)とが連結されたデータである。

#### 【0125】

ステップS502において、情報処理装置(ユーザデバイス)400は、管理装置201によって公開されたサイズ|S|、並びにサイズ|e(w)|、並びにデータSとデータe(w)との組み合わせパターンとを基に、ステップS501で復号されたメッセージM(w)から、データSを取り出す。

#### 【0126】

情報処理装置(ユーザデバイス)400は、上述した図15に示す処理に続いて、図10に示すステップS105~S109の処理を行う。この場合に、情報処理装置(ユーザデバイス)400は、図10に示すステップS105, S106におけるリボケーションリストとのディスクID照合処理において、ディスクIDとしてステップS501で情報記録媒体200から読み出したディスクID(w)を用いる。

#### 【0127】

情報処理装置(ユーザデバイス)400は、ステップS502で取り出したデータSをコンテンツ鍵データとして用いて、コンテンツデータを復号する。従って、上記ステップS501, S502の処理を経て適切なデータSを取得できない場合には、コンテンツデータを適切に復号できない。

#### 【0128】

設定例6は、

ディスクID = p(w), IDKey(w)

タイトル固有値 = S

ディスク固有値 = p(w)

とした設定例であり、これは設定例3とディスクIDの構成が同様であるので、先に図13を参照して説明した処理と同様のディスクID検証処理が実行されることになる。

#### 【0129】

[5. サービス提供サーバにおける処理の詳細]

次に、サービス提供サーバ300が、情報処理装置(ユーザデバイス)400からのサービス提供要求を受信した際の処理について説明する。

#### 【0130】

図16に示すように、サービス提供サーバ300は、情報処理装置(ユーザデバイス)400から、ディスクIDを受信する。このディスクIDは、情報記録媒体200を装着し、情報記録媒体200からのディスクIDの読み取り処理を実行した情報処理装置(ユーザデバイス)400において検証処理によって正当性を検証したディスクIDである。

#### 【0131】

サービス提供サーバ300は、情報処理装置(ユーザデバイス)400からサービス提供要求に併せてディスクIDを受信すると、ディスクIDの正当性を検証して、正当性の確認されたことを条件としてサービスを提供する。

#### 【0132】

なお、情報処理装置(ユーザデバイス)400からサービス提供要求に併せてディスクIDとともにサービス識別子としてのサービスIDもサービス提供サーバ300に送信する。

#### 【0133】

サービス提供サーバ300は、図7に示す入出力インタフェース(I/F)304を介して、管理装置201またはコンテンツ提供装置203またはその他の装置からディスクIDリボケーションリストを定期的に、またはイベントごとに受信し、常に最新版をセキュアメモリ305に格納する処理を実行し、また、入出力インタフェース(I/F)304を介して、コンテンツ提供装置203またはその他の装置から、タイトルごとのタイト

10

20

30

40

50

ル固有値と、提供するサービスを識別するサービス識別情報を受信し、先に図 8 を参照して説明したタイトルごとのサービス提供状況情報を管理したサービス提供状況データベースをセキュアメモリ 305 に格納している。

【0134】

サービス提供サーバ 300 は、図 8 に示すサービス提供状況データを、例えばセキュアメモリ 305 に格納し保持し、情報処理装置（ユーザデバイス）400 からのディスク ID を伴うサービス提供要求に応じて、サービス提供要求デバイスが、正当なディスク ID に基づくサービス要求であるかの確認を実行し、さらに、図 8 に示すサービス提供状況データに基づいてサービス提供が許容上限に達していない場合に限り、サービスの提供を行なう。

10

【0135】

図 17 を参照して、サービス提供サーバ 300 が、情報処理装置（ユーザデバイス）400 からのサービス提供要求を受信した際の処理シーケンスについて説明する。

【0136】

ステップ S701 において、サービス提供サーバ 300 は、図 7 に示す入出力インタフェース（I/F）304 を介して、情報処理装置（ユーザデバイス）400 からのサービス提供要求を受信する。この情報処理装置（ユーザデバイス）400 からのサービス提供要求には情報処理装置（ユーザデバイス）400 が、情報記録媒体 200 から取得したディスク ID と、要求サービスの識別子（サービス識別子）が含まれる。ディスク ID は、先に図 11 を参照して説明した設定例 1～6 のいずれかのディスク ID である。

20

【0137】

ステップ S702 において、サービス提供サーバ 300 は、受信したディスク ID の検証処理を実行する。この検証処理は、情報処理装置（ユーザデバイス）400 において実行する検証処理と同様の検証シーケンス、すなわち、図 12～図 15 を参照して説明したディスク ID の設定例 1～6 に応じた検証シーケンスを実行する。

【0138】

ステップ S703 において、ディスク ID の検証処理によってディスク ID の正当性が確認されると、ステップ S705 に進み、ディスク ID が不正であると判定されると、ステップ S704 に進みサービスの提供処理を中止する。なお、この中止処理の際に、情報処理装置（ユーザデバイス）400 に対するサービス提供処理の中止メッセージを送信する処理を行なう構成としてもよい。

30

【0139】

ディスク ID の正当性が確認され、ステップ S705 に進んだ場合は、セキュアメモリ 305（図 7 参照）に格納されたディスク ID リボケーションリスト（DIRL）を読み出す。

【0140】

ステップ S706 において、正当性確認の済んだ受信ディスク ID がリボケーションリストに記録されていないかを判定する。

【0141】

受信ディスク ID がリボケーションリストに記録されている場合は、不正 ID であると判定し、ステップ S711 に進み、サービスの提供処理を中止する。なお、この中止処理の際に、情報処理装置（ユーザデバイス）400 に対するサービス提供処理の中止メッセージを送信する処理を行なう構成としてもよい。

40

【0142】

受信ディスク ID がリボケーションリストに記録されていない場合は、ステップ S707 において、ディスク ID に基づいてタイトル固有値を算出する。ディスク ID は先に図 11 を参照して説明したタイトル固有値 M または S を含むデータ、あるいはタイトル固有値 M または S を算出可能なデータとして構成されており、サービス提供サーバ 300 は、受信したディスク ID に含まれるタイトル固有値 M または S を取得、あるいは、演算ユニット 303 の演算処理により、受信したディスク ID からタイトル固有値 M または S を算

50

出する。このタイトル固有値 M または S の取得、算出処理は、先に図 11 を参照して説明した設定例 1 ~ 6 に応じて異なる処理として実行されることになる。

【0143】

ステップ S707 では、さらに、ディスク ID から取得したタイトル固有値 M または S に基づいて、タイトル対応のサービス提供状況データをデータベースから取得する。すなわち、図 8 を参照して説明したサービス提供状況データであり、各ディスク ID に対応する各サービスの提供状況を設定したデータである。

【0144】

ステップ S707 において、サービス提供状況データ中から、情報処理装置（ユーザデバイス）400 から受信したディスク ID とサービス識別子に対応するデータを抽出し、提供可能なサービスであるか否かをチェックする。

10

【0145】

図 8 に示すサービス提供状況データを例にして説明すると、例えば、情報処理装置（ユーザデバイス）400 から受信したディスク ID が（DiscID1）であり、サービス識別子が（サービス1）である場合、サービス1は上限1回であり、サービス提供状況は、[未提供]であるので、提供可能と判断される。

【0146】

ステップ S708 において、サービス提供状況データに基づいてサービス提供可能と判定すると、ステップ S709 に進み、ステップ S708 において、サービス提供状況データに基づいてサービス提供不可能と判定すると、ステップ S711 に進む。

20

【0147】

ステップ S711 では、サービスの提供処理を中止する。なお、この中止処理の際に、情報処理装置（ユーザデバイス）400 に対するサービス提供処理の中止メッセージを送信する処理を行なう構成としてもよい。

【0148】

サービス提供状況データに基づいてサービス提供可能と判定した場合は、ステップ S709 において、データベースの更新を行なう。

【0149】

図 8 に示すサービス提供状況データを例にして説明すると、例えば、情報処理装置（ユーザデバイス）400 から受信したディスク ID が（DiscID1）であり、サービス識別子が（サービス1）である場合、サービス提供状況は、[未提供]を[提供1回済]に変更する。

30

【0150】

ステップ S710 では、サービス提供サーバ300は、サービス提供要求を送信してきた情報処理装置（ユーザデバイス）400 に対するサービス提供処理を実行する。

【0151】

例えば、ディスク格納コンテンツが外国語映画である場合の音声に対する字幕データや吹き替え音声データ、あるいはコンテンツの続編のディスクの購入割引券など、様々なコンテンツ関連サービスが、ネットワークを介してサービス提供サーバ300 から情報処理装置（ユーザデバイス）400 に提供される。

40

【0152】

なお、情報処理装置（ユーザデバイス）400 とサービス提供サーバ300 間の通信は、暗号技術を用いた相互認証、およびセッションキーの共有を行って安全な通信路を作成し、その上で通信を行うことが望ましい。

【0153】

また、上述の例では、サービス提供要求を受領するたびにステップ S705、S706 においてディスク ID リボケーションリスト（DIRL）をチェックするようになっているが、あらかじめ、たとえば定期的にディスク ID リボケーションリスト（DIRL）をチェックし、そこにリストされたディスク ID についてはデータベースを更新してそれ以上のサービス提供を行わないようにしておく構成としてもよい。このような構成とした場

50



合には、サービス提供要求を受領した際のディスクIDリボケーションリスト(DIRL)のチェックを省くことができ、サービスを提供するための時間を短くすることもできる。

【0154】

また、上述した実施例ではディスクIDはディスク1枚ごとに異なるものとして説明してきたが、ディスクIDをたとえば10枚、100枚、1000枚といったグループ単位で共通とし、ディスクIDひとつに対して提供するサービスの回数をグループの枚数を考慮して決定してもよい。

【0155】

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、冒頭に記載した特許請求の範囲の欄を参酌すべきである。

10

【0156】

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。

20

【0157】

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。

【0158】

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。

30

【0159】

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

【産業上の利用可能性】

40

【0160】

以上、説明したように、本発明の構成によれば、DVD、CD、青色レーザ記録媒体等の各種情報記録媒体にコンテンツを格納して提供し、さらにネットワーク接続したサービス提供サーバからのサービス提供処理を行なう構成において、サービス提供サーバ側において、情報処理装置(ユーザデバイス)から送信される情報記録媒体IDを検証し、情報記録媒体ID毎のサービス提供状況データに基づくサービス提供を行なう構成としたので、サービス要求を送信した情報処理装置が正当な情報記録媒体IDを情報記録媒体から読み取った情報処理装置であり、サービス提供状況データに基づいてサービス提供が許容されているサービスであることが確認された場合に限り、サービスの提供が実行される。本発明の構成は、コンテンツに対応する様々なサービス情報、例えばディスク格納コンテン

50

ツが映画コンテンツである場合の字幕データ、吹き替え音声データなどのコンテンツに付随する情報をサーバから提供するシステムなどにおいて、サービス提供先を厳格に審査して、正当な権限を確認した上でコンテンツに対応する様々なサービス情報を提供することが可能となる。

#### 【 0 1 6 1 】

さらに、本発明の構成によれば、情報記録媒体に格納された情報記録媒体 I D は、管理装置の署名データなどの正当性の確認可能なデータを含み、また、タイトル固有値を有するかあるいは算出可能なデータを含む構成としたので、サービス提供サーバにおいては、情報記録媒体 I D に含まれるデータに基づく正当性の確認が可能であり、また、タイトル固有値を取得することが可能となり、タイトル固有値に対応付けて設定されたサービス提供状況データの特定を行なうことが可能となる。従って、サービス提供先を厳格に審査して、正当な権限を確認した上でコンテンツに対応する様々なサービス情報を提供することが可能となる。

10

#### 【 図面の簡単な説明 】

#### 【 0 1 6 2 】

【 図 1 】 情報記録媒体の格納データを説明する図である。

【 図 2 】 リボケーションリストの構成について説明する図である。

【 図 3 】 メッセージ認証コード ( M A C : Message Authentication Code ) を用いた際の M A C 生成、検証処理について説明する図である。

【 図 4 】 各種キー、データの暗号化処理、配布処理に適用される階層型木構造を説明する図である。

20

【 図 5 】 コンテンツ鍵の有効化キーブロック ( E K B ) を使用した配布例と復号処理例を示す図である。

【 図 6 】 情報記録媒体の製造、管理処理構成について説明する図である。

【 図 7 】 サービス提供サーバの構成例について説明する図である。

【 図 8 】 サービス提供サーバの保有するサービス提供状況データを示す図である。

【 図 9 】 情報処理装置 ( ユーザデバイス ) の構成例について説明する図である。

【 図 1 0 】 ディスク I D の設定例について説明する図である。

【 図 1 1 】 情報処理装置 ( ユーザデバイス ) の実行する処理を説明するフローチャートである。

30

【 図 1 2 】 情報処理装置 ( ユーザデバイス ) の実行するディスク I D 検証シーケンスを説明するフローチャートである。

【 図 1 3 】 情報処理装置 ( ユーザデバイス ) の実行するディスク I D 検証シーケンスを説明するフローチャートである。

【 図 1 4 】 情報処理装置 ( ユーザデバイス ) の実行するディスク I D 検証シーケンスを説明するフローチャートである。

【 図 1 5 】 情報処理装置 ( ユーザデバイス ) の実行するディスク I D 検証シーケンスを説明するフローチャートである。

【 図 1 6 】 情報処理装置 ( ユーザデバイス ) がサービス提供サーバからサービスを受領する処理について説明する図である。

40

【 図 1 7 】 サービス提供サーバの実行する処理を説明するフローチャートである。

#### 【 符号の説明 】

#### 【 0 1 6 3 】

- 1 0 0 情報記録媒体
- 1 0 1 情報記録媒体 I D ( ディスク I D )
- 1 0 2 コンテンツ
- 1 0 3 ディスク I D リボケーションリスト
- 1 0 4 暗号鍵情報 ( E K B )
- 1 5 1 バージョン番号
- 1 5 2 リボークディスク I D リスト

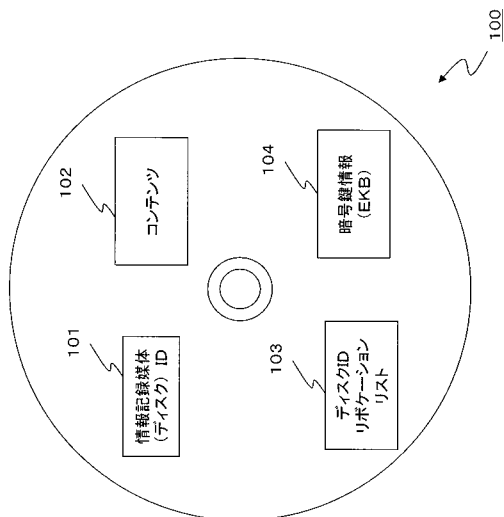
50

- 1 5 3 改ざん検証値
- 2 0 0 情報記録媒体
- 2 0 1 管理装置
- 2 0 2 ディスク製造装置
- 2 0 3 コンテンツ提供装置
- 3 0 0 サービス提供サーバ
- 4 0 0 情報処理装置（ユーザデバイス）
- 3 0 1 バス
- 3 0 2 コントローラ
- 3 0 3 演算ユニット
- 3 0 4 入出力インタフェース
- 3 0 5 セキュアメモリ
- 3 0 6 メインメモリ
- 4 0 1 バス
- 4 0 2 入出力インタフェース
- 4 0 3 コーデック
- 4 0 4 入出力インタフェース
- 4 0 5 A / D , D / A コンバータ
- 4 0 6 暗号処理部
- 4 0 7 R O M
- 4 0 8 コントローラ
- 4 0 9 メモリ
- 4 1 0 記録媒体インタフェース

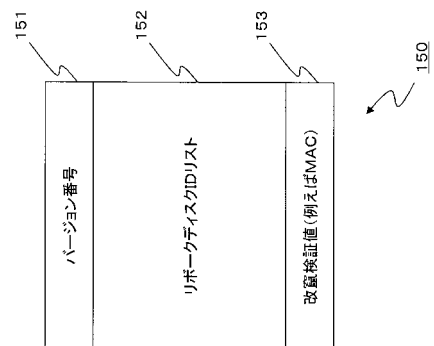
10

20

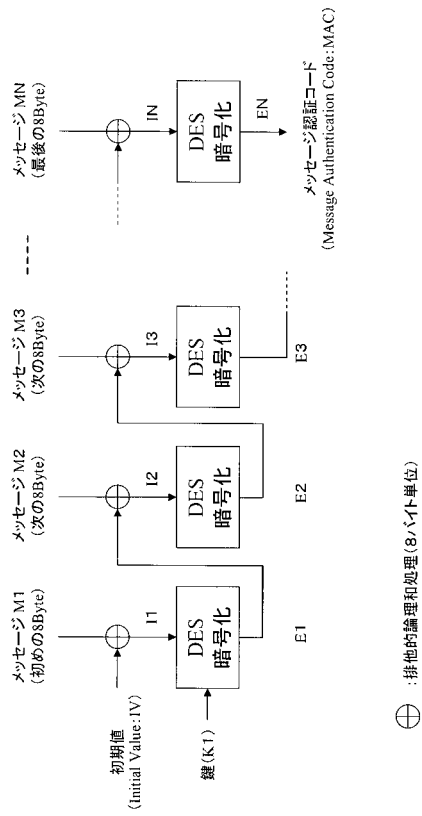
【図 1】



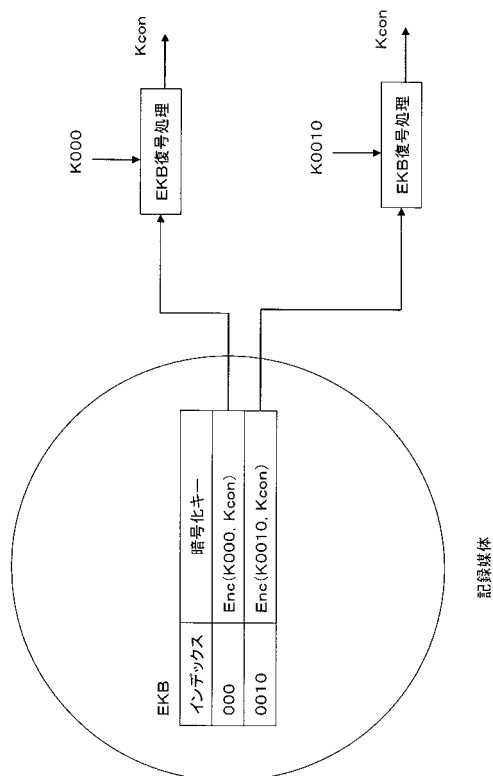
【図 2】



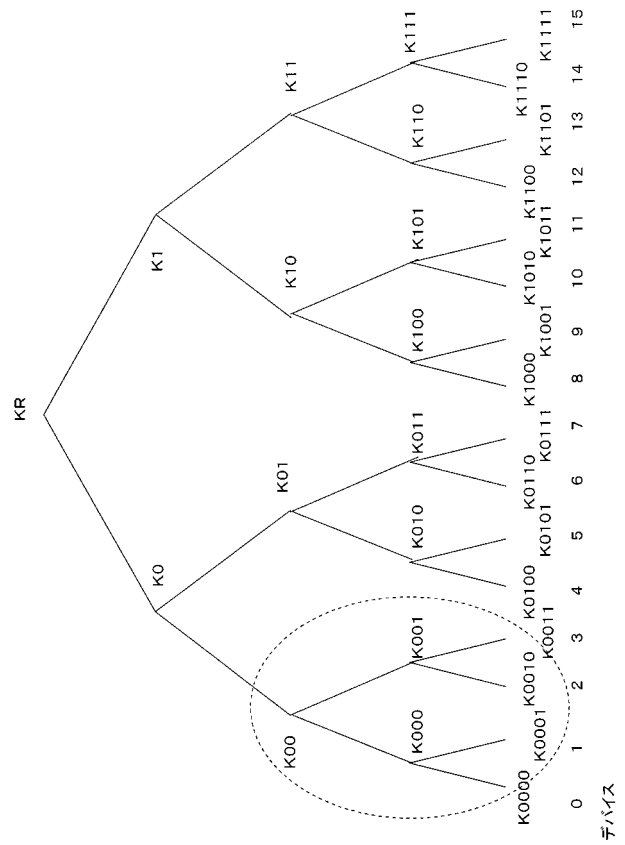
【図 3】



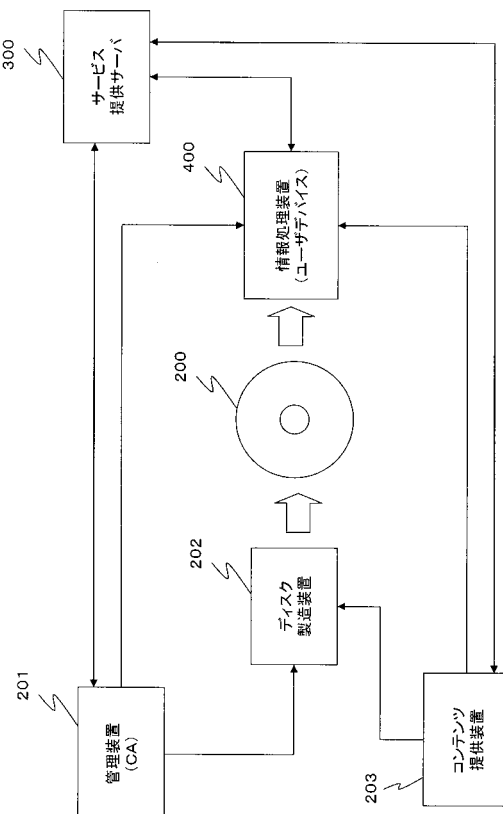
【図 5】



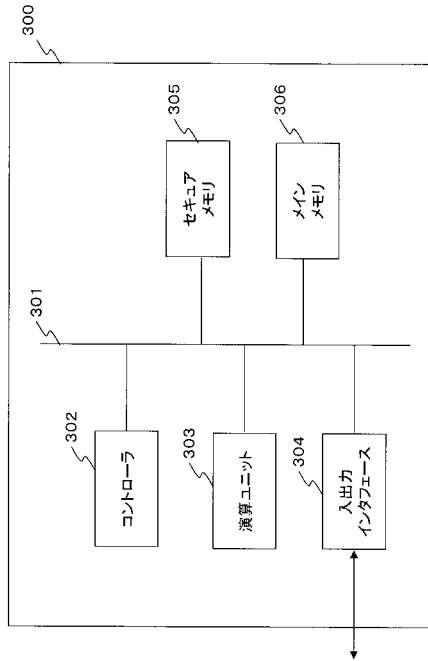
【図 4】



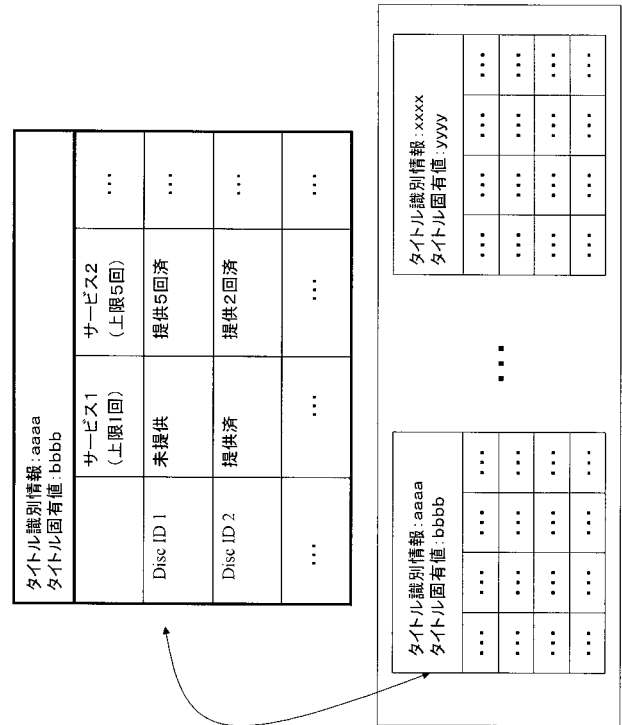
【図 6】



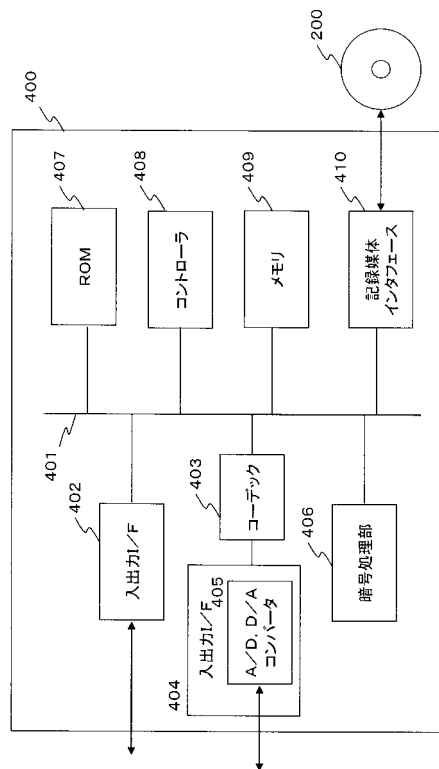
【図 7】



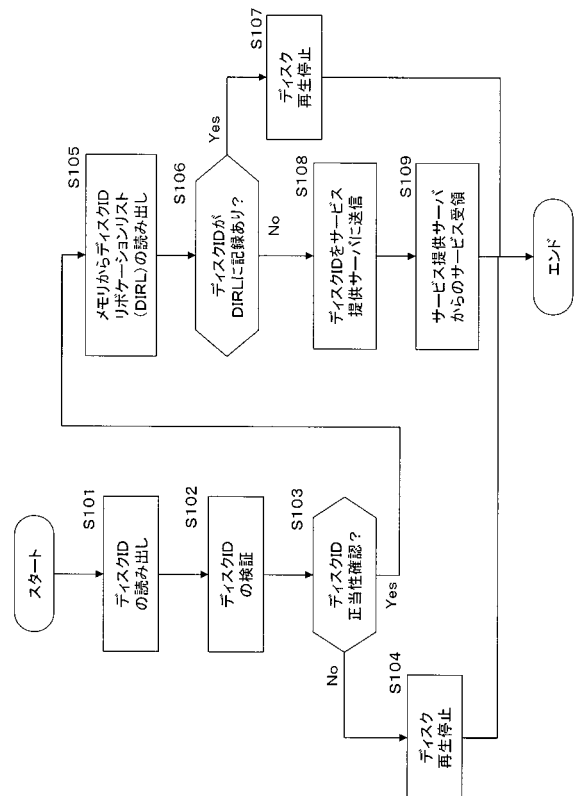
【図 8】



【図 9】



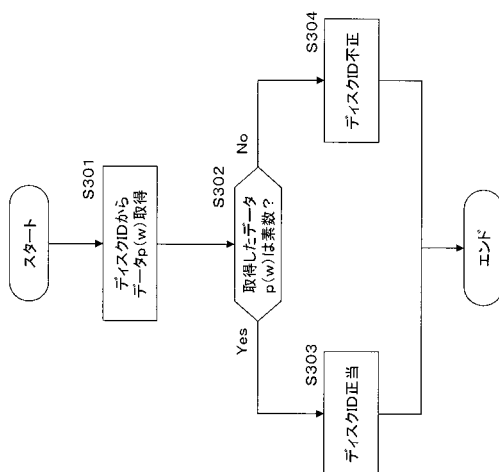
【図 10】



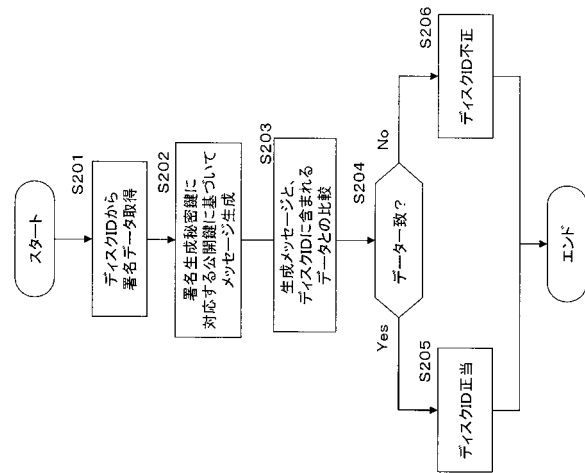
【図 1 1】

	ディスクID	タイトル固有値	ディスク固有値
ディスクID 設定例1	M, Sig(w)	M	Sig(w)
ディスクID 設定例2	S, Sig(w)	S	Sig(w)
ディスクID 設定例3	p(w), IDKey(w)	S	p(w) または、 IDKey(w)
ディスクID 設定例4	e(w), l(w)	S	e(w) または、l(w)
ディスクID 設定例5	$\Sigma w$	S	e(w)
ディスクID 設定例6	p(w), IDKey(w)	S	p(w)

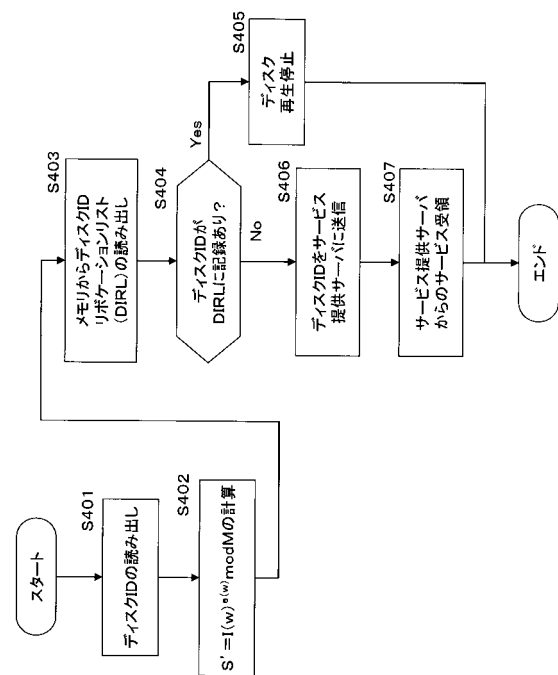
【図 1 3】



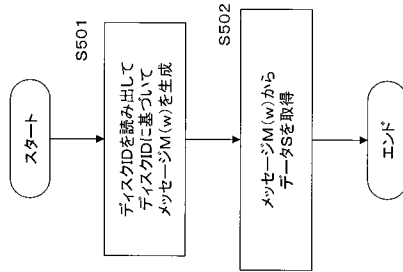
【図 1 2】



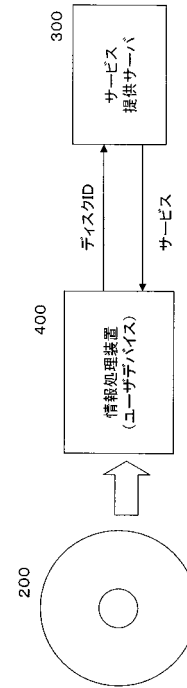
【図 1 4】



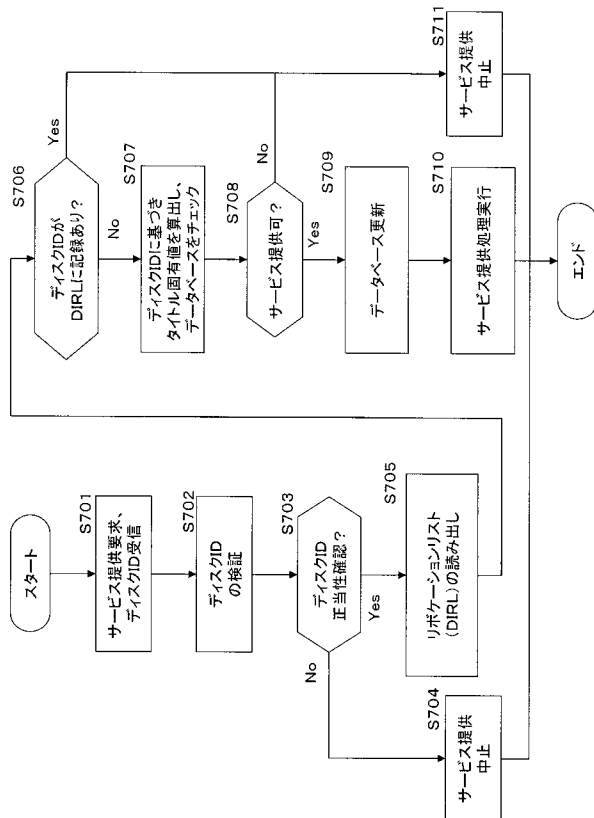
【図 15】



【図 16】



【図 17】



---

フロントページの続き

F ターム(参考) 5D044 AB05 AB07 BC04 CC04 DE49 DE50 FG18 GK12 GK17 HL02  
HL11  
5J104 KA02