

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 特 許 公 報(B2)

(11) 特許番号

特許第3759455号  
(P3759455)

(45) 発行日 平成18年3月22日(2006.3.22)

(24) 登録日 平成18年1月13日(2006.1.13)

(51) Int. Cl.	F I	
HO4L 9/08 (2006.01)	HO4L 9/00	601B
G1OK 15/02 (2006.01)	G1OK 15/02	
HO4L 9/32 (2006.01)	HO4L 9/00	675B
HO4N 7/167 (2006.01)	HO4N 7/167	Z
G1OL 19/00 (2006.01)	G1OL 9/00	N

請求項の数 9 (全 36 頁) 最終頁に続く

(21) 出願番号	特願2001-542926 (P2001-542926)	(73) 特許権者	000001889 三洋電機株式会社 大阪府守口市京阪本通2丁目5番5号
(86) (22) 出願日	平成12年12月6日(2000.12.6)	(73) 特許権者	000005223 富士通株式会社 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号
(86) 国際出願番号	PCT/JP2000/008615	(73) 特許権者	503121103 株式会社ルネサステクノロジ 東京都千代田区丸の内二丁目4番1号
(87) 国際公開番号	W02001/043339	(73) 特許権者	000004167 コロムビアミュージックエンタテインメント株式会社 東京都港区六本木一丁目4番33号 六本木21森ビル
(87) 国際公開日	平成13年6月14日(2001.6.14)		
審査請求日	平成14年4月4日(2002.4.4)		
(31) 優先権主張番号	特願平11-347904		
(32) 優先日	平成11年12月7日(1999.12.7)		
(33) 優先権主張国	日本国(JP)		
前置審査			最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 データ再生装置

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項1】

暗号化コンテンツデータを復号してコンテンツデータの再生を行なうためのデータ再生装置(100)であって、

前記暗号化コンテンツデータおよび前記暗号化コンテンツデータを復号するためのライセンスキーを保持して、前記ライセンスキーを暗号化した状態で出力し、かつ前記データ再生装置に着脱可能なデータ格納部(110)と、

前記データ格納部からの出力を受けて、前記暗号化コンテンツデータを再生するためのデータ再生部と、

前記データ格納部と前記データ再生部間のデータの授受を制御する第1の制御部(1106)とを備え、

前記データ再生部は、

前記データ格納部から読み出された前記ライセンスキーと前記暗号化コンテンツデータを受けて、前記ライセンスキーにより前記暗号化コンテンツデータを復号してコンテンツデータを抽出するための第1の復号処理部(1516)と、

前記データ再生部に予め付与された公開鍵(KPp(1))を公開認証鍵(KPma)により復号可能なように暗号化を施した認証データ({KPp(1)}KPma)を保持し、前記データ格納部に対して出力可能な認証データ保持部(1500)と、

予め付与された前記公開鍵にて暗号化されたデータを復号するための秘密鍵を保持する秘密鍵保持部(1502)と、

前記データ格納部から前記公開鍵にて暗号化されて供給される第1のセッションキー(Ks3)を受けて、前記秘密鍵によって復号して前記第1のセッションキーを抽出し、抽出した前記第1のセッションキーを保持する第2の復号処理部(1504)と、前記データ格納部に対して前記ライセンスキーの取得のためにアクセスするごとに更新される第2のセッションキー(Ks4)を生成する第1のセッションキー発生部(1508)と、

前記第2の復号処理部に保持された前記第1のセッションキーにて前記第2のセッションキーを暗号化して、前記データ格納部に対して出力可能な第1の暗号化処理部(1506)と、

前記データ格納部から前記第2のセッションキーにて暗号化され供給される前記ライセンスキー(Kc)を受けて、前記第2のセッションキーによって復号して前記ライセンスキーを抽出し、抽出した前記ライセンスキーを前記第1の復号処理部に供給する第3の復号処理部(1510)とを含み、

前記データ格納部は、

前記暗号化コンテンツデータおよび前記ライセンスキーを記録する記録部(1415)と、

前記認証データを受けて前記公開認証鍵により前記認証データを復号処理して、前記公開鍵を抽出するための第4の復号処理部(1408)と、

前記第4の復号処理部における復号処理結果に基づいて、前記データ再生部に対して前記ライセンスキーを出力するか否かを判断する認証処理を行なう第2の制御部(1420)と、

前記第2の制御部において前記データ再生部に対して前記ライセンスキーを出力すると判断されるごとに更新される前記第1のセッションキー(Ks3)を生成して保持する第2のセッションキー発生部(1418)と、

前記データ再生部に前記第1のセッションキーを与えるために、前記第1のセッションキーを前記公開鍵によって暗号化する第2の暗号化処理部(1410)と、

前記データ再生部から入力され、かつ、前記第1のセッションキーによって暗号化された前記第2のセッションキーを、前記第1のセッションキーによって復号し前記第2のセッションキーを抽出する第5の復号処理部(1412)と、

前記データ再生部に前記ライセンスキーを与えるために、前記ライセンスキーを前記第2のセッションキーによって暗号化する第3の暗号化処理部(1406)とを含み、

前記第1の制御部は、

複数の前記暗号化コンテンツデータの連続した再生動作に対応する前記データ格納部から前記コンテンツ再生部への複数の前記ライセンスキーの供給処理に対して共通な前記第1のセッションキーを利用し、かつ、複数の前記ライセンスキーの供給処理ごとに異なる前記第2のセッションキーを利用するように制御し、

複数の前記ライセンスキーの供給処理に共通な所定の期間中に前記第2の復号処理部に対して前記第1のセッションキーを保持させるように制御する、データ再生装置。

【請求項2】

前記データ格納部は、前記データ再生装置に着脱可能なメモリカードである、請求項1記載のデータ再生装置。

【請求項3】

前記所定の期間は、前記データ再生装置が活性な期間中において、前記データ格納部が前記データ再生部に装着された後の期間である、請求項1記載のデータ再生装置。

【請求項4】

前記所定の期間は、前記データ再生装置に前記データ格納部が装着された状態で前記再生装置が活性化された後の期間である、請求項1記載のデータ再生装置。

【請求項5】

前記ライセンスキーは、前記データ再生部に対して予め定められた復号鍵(Kcom)により復号可能なように暗号化され上で、前記記録部に記録され、

10

20

30

40

50

前記第3の復号処理部は、前記復号鍵にて暗号化され、さらに、前記第2のセッションキーにて暗号化された前記ライセンスキーを前記第2のセッションキーによって復号する第1の復号ブロック(1510)と、

前記第1の復号ブロックの出力を受けて、前記復号鍵によって復号し、前記ライセンスキーを抽出する第2の復号ブロック(1512, 1514)とを有する、請求項1記載のデータ再生装置。

【請求項6】

暗号化コンテンツデータおよび前記暗号化データを復号するためのライセンスキーを格納し、かつ、前記ライセンスキーの出力に当たって暗号化通信路を形成して、前記暗号化通信路を介して前記ライセンスキーを出力するデータ記録装置から、前記暗号化コンテンツデータおよびライセンスキーを受け取って、前記暗号化コンテンツデータの再生を行なうためのデータ再生装置(100)であって、

前記データ記録装置と前記データ再生装置間のデータの授受を制御する制御部(1106)と、

前記データ記録装置から読み出された前記ライセンスキーと前記暗号化コンテンツデータとを受けて、前記ライセンスキーにより前記暗号化コンテンツデータを復号してコンテンツデータを抽出するための第1の復号処理部(1516)と、

前記データ再生装置に予め付与された公開鍵(KPp(1))を公開認証鍵(KPma)により復号可能なように暗号化を施した認証データ({KPp(1)}KPma)を保持し、前記データ記録装置に対して出力可能な認証データ保持部(1500)と、

予め付与された前記公開鍵にて暗号化されたデータを復号するための秘密鍵(Kp)を保持する秘密鍵保持部(1502)と、

前記データ記録装置から前記認証データの入力ごとに更新されて、前記公開鍵にて暗号化されて供給される第1のセッションキー(Ks3)を受けて、前記秘密鍵によって復号して前記第1のセッションキーを抽出し、抽出した前記第1のセッションキーを保持する第2の復号処理部(1504)と、

前記データ記録装置に対して前記ライセンスキーの取得のためにアクセスするごとに更新される第2のセッションキー(Ks4)を生成する第1のセッションキー発生部(1508)と、

前記第2の復号処理部に保持された前記第1のセッションキーにて前記第2のセッションキーを暗号化して、前記データ記録装置に対して出力可能な第1の暗号化処理部(1506)と、

前記データ記録装置から前記第2のセッションキーにて暗号化され供給される前記ライセンスキー(Kc)を受けて、前記第2のセッションキーによって復号して前記ライセンスキーを抽出し、抽出した前記ライセンスキーを前記第1の復号処理部に供給する第3の復号処理部(1510)とを備え、

前記制御部は、

複数の前記暗号化コンテンツデータの連続した再生動作に対応する前記データ記録装置から前記コンテンツ再生部への複数の前記ライセンスキーの供給処理に対して共通な前記第1のセッションキーを利用し、かつ、複数の前記ライセンスキーの供給処理ごとに異なる前記第2のセッションキーを利用するように制御し、

複数の前記ライセンスキーの供給処理に共通な所定の期間中に前記第2の復号処理部に対して前記第1のセッションキーを保持させるように制御する、データ再生装置。

【請求項7】

前記ライセンスキーは、前記データ再生装置に対して予め定められた復号鍵(Kcom)にて復号可能なように暗号化された上で前記データ記録装置に格納され、

前記第3の復号処理部は、前記復号鍵にて暗号化され、さらに、前記第2のセッションキーにて暗号化されたライセンスキーを前記第2のセッションキーによって復号する第1の復号ブロック(1510)と、

前記第1のブロックの出力を受けて、前記復号鍵によって復号し、前記ライセンスキーを

10

20

30

40

50

抽出する第2の復号ブロック(1512, 1514)とを有する、請求項6記載のデータ再生装置。

【請求項8】

前記所定の期間は、前記データ再生装置が活性な期間中において、前記データ記録装置が前記データ再生装置に装着された後の期間である、請求項6記載のデータ再生装置。

【請求項9】

前記所定の期間は、前記データ再生装置に前記データ記録装置が装着された状態で前記データ再生装置が活性化された後の期間である、請求項6記載のデータ再生装置。

【発明の詳細な説明】

技術分野

本発明は、コピーされた情報に対する著作権保護を可能とする携帯電話等の端末に対して情報を配送するための情報配信システムにおけるデータ再生装置に関するものである。

背景技術

近年、インターネット等の情報通信網等の進歩により、携帯電話等を用いた個人向け端末により、各ユーザが容易にネットワーク情報にアクセスすることが可能となっている。このような情報通信においては、デジタル信号によりデータが伝送される。したがって、たとえば上述のような情報通信網において伝送された音楽や映像データを各個人ユーザがコピーした場合でも、そのようなコピーによる音質や画質の劣化をほとんど生じさせることなく、データのコピーを行なうことが可能である。

つまり、このような情報通信網上において音楽データや画像データ等の著作権者の権利が存在するコンテンツデータが伝達される場合、適切な著作権保護のための方策が取られていないと、著しく著作権者の権利が侵害されてしまうおそれがある。

一方で、著作権保護の目的を最優先して、急拡大するデジタルデータ通信網を介してコンテンツデータの配信を行なうことができないとすると、基本的には、著作物の複製に際して一定の著作権料を徴収することが可能な著作権者にとっても、かえって不利益となる。ところで、上述したようなデジタル情報通信網を介した著作権の存在する音楽データなどのコンテンツデータの配信が行なわれた場合、各ユーザは、このようにして配信されたデータを何らかの記録装置に記録した上で、再生装置で再生することになる。

このような記録装置としては、たとえば、メモ리카ードのように電氣的にデータの書込および消去が可能な媒体が用いられることになる。

さらに、コンテンツデータを再生する装置としては、このようなデータの配信を受けるのに用いた携帯電話機自身を用いる場合や、あるいは、記録装置がメモ리카ードなどのように配信を受ける装置から着脱可能な場合は、専用の再生装置を用いることも可能である。この場合、著作権者の権利保護のためには、著作権者の承諾なしに、このようにして配信を受けたコンテンツデータを自由に当該記録媒体から他の記録媒体等へ移転できないように記録媒体においてセキュリティー対策を施す必要がある。

このようなシステムのセキュリティーを向上させるためには、システムを構成する機器間で、または当該機器の内部でも外部からアクセス可能な領域で行なわれるデータの授受には、認証処理や暗号化処理等を十分に考慮する必要がある。

一方で、このような認証処理や暗号化処理が嚴重になるほど、正規の機器でさえ、コンテンツデータの再生を行なって視聴する際に、再生が開始できるまでの時間が必要以上にかかってしまうなどの問題がある。

発明の開示

本発明の目的は、配信されて記録装置に保持されたコンテンツデータを再生する再生装置において、ユーザ以外の者が無断で当該コンテンツデータに対してアクセスを行なうことから保護する機能を備えたデータ再生装置を提供することである。

この発明の他の目的は、データ配信システムのセキュリティーを向上させ、かつ、コンテンツデータの再生処理を迅速に開始することが可能なデータ再生装置を提供することである。

係る目的を達成するために本願発明に係るデータ再生装置は、暗号化コンテンツデータを

10

20

30

40

50

復号してコンテンツデータの再生を行なうためのデータ再生装置であって、データ格納部と、データ再生部と、第1の制御部とを備える。

データ格納部は、暗号化コンテンツデータおよび暗号化コンテンツデータを復号するためのライセンスキーを保持して、ライセンスキーを暗号化した状態で出力し、かつデータ再生装置に着脱可能である。データ再生部は、データ格納部からの出力を受けて、暗号化コンテンツデータを再生する。第1の制御部は、データ格納部とデータ再生部間のデータの授受を制御する。

データ再生部は、第1の復号処理部と、認証データ保持部と、秘密鍵保持部と、第2の復号処理部と、第1のセッションキー発生部と、第1の暗号化処理部と、第3の復号処理部を含む。第1の復号処理部は、データ格納部から読出されたライセンスキーと暗号化コンテンツデータを受けて、ライセンスキーにより暗号化コンテンツデータを復号してコンテンツデータを抽出する。認証データ保持部は、前記データ再生部に予め付与された公開鍵を公開認証鍵により復号可能なように暗号化を施した認証データを保持し、前記データ格納部に対して出力可能である。秘密鍵保持部は、予め付与された前記公開鍵にて暗号化されたデータを復号するための秘密鍵を保持する。第2の復号処理部は、前記データ格納部から前記公開鍵にて暗号化されて供給される第1のセッションキーを受けて、前記秘密鍵によって復号して前記第1のセッションキーを抽出し、抽出した前記第1のセッションキーを保持する。第1のセッションキー発生部は、前記データ格納部に対して前記ライセンスキーの取得のためのアクセスするごとに更新される第2のセッションキーを生成する。第1の暗号化処理部は、前記第2の復号処理部に保持された前記第1のセッションキーにて前記第2のセッションキーを暗号化して、前記データ格納部に対して出力可能である。第3の復号処理部は、前記データ格納部から前記第2のセッションキーにて暗号化され供給される前記ライセンスキーを受けて、前記第2のセッションキーによって復号して前記ライセンスキーを抽出し、抽出した前記ライセンスキーを前記第1の復号処理部に供給する。

データ格納部は、記録部と、第4の復号処理部と、第2の制御部と、第2のセッションキー発生部と、第2の暗号化処理部と、第5の復号処理部と、第3の暗号化処理部を含む。記録部は、前記暗号化コンテンツデータおよび前記ライセンスキーを記録する。第4の復号処理部は、前記認証データを受けて前記公開認証鍵により前記認証データを復号処理して、前記公開鍵を抽出する。第2の制御部は、前記第4の復号処理部における復号処理結果に基づいて、前記データ再生部に対して前記ライセンスキーを出力するか否かを判断する認証処理を行う。第2のセッションキー発生部は、前記第2の制御部において前記データ再生部に対して前記ライセンスキーを出力すると判断されるごとに更新される前記第2のセッションキーを生成して保持する。第2の暗号化処理部は、前記データ再生部に前記第2のセッションキーを与えるために、前記第2のセッションキーを前記公開鍵によって暗号化する。第5の復号処理部は、前記データ再生部から入力され、かつ、前記第1のセッションキーによって暗号化された前記第2のセッションキーを、前記第1のセッションキーによって復号し前記第1のセッションキーを抽出する。第3の暗号化処理部は、前記データ再生部に前記ライセンスキーを与えるために、前記ライセンスキーを前記第2のセッションキーによって暗号化する。

前記第1の制御部は、複数の前記暗号化コンテンツデータの連続した再生動作に対応する前記データ格納部から前記コンテンツ再生部への複数の前記ライセンスキーの供給処理に対して共通な前記第1のセッションキーを利用し、かつ、複数の前記ライセンスキーの供給処理ごとに異なる前記第2のセッションキーを利用するように制御し、複数の前記ライセンスキーの供給処理に共通な所定の期間中に前記第2の復号処理部に対して前記第1のセッションキーを保持させるように制御する。

好ましくは、所定の期間は、データ再生装置が活性な期間中において、データ格納部がデータ再生部に装着された後の期間である、

あるいは、好ましくは、所定の期間は、データ再生装置にデータ格納部が装着された状態で再生装置が活性化された後の期間である。

10

20

30

40

50

この発明の他の局面に従うと、暗号化コンテンツデータおよび暗号化コンテンツデータを復号するためのライセンスキーを格納し、かつ、前記ライセンスキーの出力に当たって暗号化通信路を形成して、前記暗号化通信路を介して前記ライセンスキーを出力するデータ記録装置から、前記暗号化コンテンツデータおよびライセンスキーを受け取って、前記暗号化コンテンツデータの再生を行なうためのデータ再生装置であって、制御部と、第1の復号処理部と、認証データ保持部と、秘密鍵保持部と、第2の復号処理部と、第1のセッションキー発生部と、第1の暗号化処理部と、第3の復号処理部とを備える。

制御部は、前記データ記録装置と前記データ再生装置間のデータの授受を制御する。第1の復号処理部は、前記データ記録装置から読出された前記ライセンスキーと前記暗号化コンテンツデータとを受けて、前記ライセンスキーにより前記暗号化コンテンツデータを復号してコンテンツデータを抽出する。認証データ保持部は、前記データ再生装置に予め付与された公開鍵 (KPp(1)) を公開認証鍵 (KPma) により復号可能なように暗号化を施した認証データ ( { KPp(1)}KPma ) を保持し、前記データ記録装置に対して出力可能である。秘密鍵保持部は、予め付与された前記公開鍵にて暗号化されたデータを復号するための秘密鍵を保持する。第2の復号処理部は、前記データ記録装置から前記認証データの入力ごとに更新されて、前記公開鍵にて暗号化されて供給される第1のセッションキーを受けて、前記秘密鍵によって復号して前記第1のセッションキーを抽出し、抽出した前記第1のセッションキーを保持する。第1のセッションキー発生部は、前記データ記録装置に対して前記ライセンスキーの取得のためにアクセスすることに更新される第2のセッションキーを生成する。第1の暗号化処理部は、前記第2の復号処理部に保持された前記第1のセッションキーにて前記第2のセッションキーを暗号化して、前記データ記録装置に対して出力可能である。第3の復号処理部は、前記データ記録装置から前記第2のセッションキーにて暗号化され供給される前記ライセンスキー (Kc) を受けて、前記第2のセッションキーによって復号して前記ライセンスキーを抽出し、抽出した前記ライセンスキーを前記第1の復号処理部に供給する。

前記制御部は、複数の前記暗号化コンテンツデータの連続した再生動作に対応する前記データ格納部から前記コンテンツ再生部への複数の前記ライセンスキーの供給処理に対して共通な前記第1のセッションキーを利用し、かつ、複数の前記ライセンスキーの供給処理ごとに異なる前記第2のセッションキーを利用するように制御し、複数の前記ライセンスキーの供給処理に共通な所定の期間中に前記第2の復号処理部に対して前記第1のセッションキーを保持させるように制御する。

したがって、本願に係るデータ再生装置を用いた配信システムでは、データ再生装置とメモリカードとの相互認証処理の一部を、複数の再生処理において共有化することで、個々の再生動作を迅速に行なうことが可能となる。

#### 【図面の簡単な説明】

図1は、本発明のデータ配信システムの全体構成を概略的に説明するための概念図である。

図2は、図1に示したデータ配信システムにおいて、使用される通信のためのデータ、情報等の特性を説明する図である。

図3は、ライセンスサーバ10の構成を示す概略ブロック図である。

図4は、携帯電話機100の構成を示す概略ブロック図である。

図5は、メモリカード110の構成を示す概略ブロック図である。

図6は、実施例1に従う携帯電話機100における再生初期化セッションを説明するためのフローチャートである。

図7は、実施例1に従う携帯電話器100における音楽を再生する再生動作を説明するためのフローチャートである。

図8は、実施例1に従うデータ配信システムにおける配信動作を説明するための第1のフローチャートである。

図9は、実施例1に従うデータ配信システムにおける配信動作を説明するための第2のフローチャートである。

10

20

30

40

50

図10は、実施例1に従うデータ配信システムにおける配信動作を説明するための第3のフローチャートである。

図11は、実施例1に従う2つのメモリカード間の移動動作を説明するための第1のフローチャートである。

図12は、実施例1に従う2つのメモリカード間の移動動作を説明するための第2のフローチャートである。

図13は、実施例1に従う2つのメモリカード間の移動動作を説明するための第3のフローチャートである。

図14は、実施例2のデータ配信システムにおいて、使用される通信のためのデータ、情報等の特性を説明する図である。

10

図15は、実施例2のメモリカード114の構成を示すブロック図である。

図16は、実施例2に従うデータ配信システムにおけるコンテンツの購入時に発生する配信動作を説明するための第1のフローチャートである。

図17は、実施例2に従うデータ配信システムにおけるコンテンツの購入時に発生する配信動作を説明するための第2のフローチャートである。

図18は、実施例2に従うデータ配信システムにおけるコンテンツの購入時に発生する配信動作を説明するための第3のフローチャートである。

図19は、実施例2のメモリカードを用いた場合の再生セッション時における各部の動作を説明するためのフローチャートである。

図20は、実施例2に従う2つのメモリカード間の移動動作を説明するための第1のフローチャートである。

20

図21は、実施例2に従う2つのメモリカード間の移動動作を説明するための第2のフローチャートである。

図22は、実施例2に従う2つのメモリカード間の移動動作を説明するための第3のフローチャートである。

図23は、実施例3のデータ配信システムにおいて、使用される通信のためのデータ、情報等の特性を説明する図である。

図24は、実施例3に従うライセンスサーバ11の構成を示す図である。

図25は、携帯電話器103の構成を示す概略ブロック図である。

図26は、実施例3に従うデータ配信システムにおけるコンテンツの購入時に発生する配信動作を説明するための第1のフローチャートである。

30

図27は、実施例3に従うデータ配信システムにおけるコンテンツの購入時に発生する配信動作を説明するための第2のフローチャートである。

図28は、実施例3に従うデータ配信システムにおけるコンテンツの購入時に発生する配信動作を説明するための第3のフローチャートである。

図29は、実施例3のメモリカードを用いた場合の再生セッション時における各部の動作を説明するためのフローチャートである。

図30は、実施例3に従う2つのメモリカード間の移動動作を説明するための第1のフローチャートである。

図31は、実施例3に従う2つのメモリカード間の移動動作を説明するための第2のフローチャートである。

40

図32は、実施例3に従う2つのメモリカード間の移動動作を説明するための第3のフローチャートである。

発明を実施するための最良の形態

以下、本発明の実施例を図面とともに説明する。

[実施例1]

図1は、本発明のデータ配信システムの全体構成を概略的に説明するための概念図である。

なお、以下では携帯電話網を介して音楽データを各ユーザに配信するデータ配信システムの構成を例にとって説明するが、以下の説明で明らかとなるように、本発明はこのような

50

場合に限定されることなく、他のコンテンツデータ、たとえば画像データ、映像データ、教材データ、テキストデータ、朗読（音声）データ、ゲームプログラム等のコンテンツデータを、他の情報通信網を介して配信する場合にも適用することが可能なものである。

図1を参照して、著作権の存在する音楽データを管理するライセンスサーバ10は、所定の暗号方式により音楽データ（以下コンテンツデータとも呼ぶ）を暗号化した上で、データを配信するための配信キャリア20である携帯電話会社に、このような暗号化コンテンツデータを与える。一方、認証サーバ12は、コンテンツデータの配信を求めてアクセスしてきたユーザの携帯電話機およびメモリカードが正規の機器であるか否かの認証を行なう。

配信キャリア20は、自己の携帯電話網を通じて、各ユーザからの配信要求（配信リクエスト）をライセンスサーバ10に中継する。ライセンスサーバ10は、配信リクエストがあると、認証サーバ12によりユーザの携帯電話機およびメモリカードが正規の機器であることを認証し、要求された音楽情報をさらに暗号化した上で配信キャリア20の携帯電話網を介して、各ユーザの携帯電話機に対してコンテンツデータを配信する。

図1においては、たとえばユーザ1の携帯電話機100には、着脱可能なメモリカード110が装着される構成となっている。メモリカード110は、携帯電話機100により受信された暗号化コンテンツデータを受取って、上記送信にあたって行なわれた暗号化については復号した上で、携帯電話機100中の音楽再生部（図示せず）に与える。

さらに、たとえばユーザ1は、携帯電話機100に接続したヘッドホン130等を介してこのようなコンテンツデータを「再生」して、音楽を聴取することが可能である。

以下では、このようなライセンスサーバ10と認証サーバ12と配信キャリア（携帯電話会社）20と併せて、配信サーバ30と総称することとする。

また、このような配信サーバ30から、各携帯電話機等にコンテンツデータを伝送する処理を「配信」と称することとする。

このような構成とすることで、まず、正規の携帯電話機および正規のメモリカードを購入していないユーザは、配信サーバ30からのコンテンツデータを受取って再生することが困難な構成となる。

しかも、配信キャリア20において、たとえば1曲分のコンテンツデータを配信するたびにその度数を計数しておくことで、ユーザがコンテンツデータの配信を受けるたびに発生する著作権料を、配信キャリア20が携帯電話の通話料金として徴収することとすれば、著作権者が著作権料を確保することが容易となる。

しかも、このようなコンテンツデータの配信は、携帯電話網というクローズなシステムを介して行なわれるため、インターネット等のオープンなシステムに比べて、著作権保護の対策を講じやすいという利点がある。

このとき、たとえばメモリカード112を有するユーザ2が自己の携帯電話機102により、配信サーバ30から直接コンテンツデータの配信を受けることは可能である。しかしながら、相当量の情報量を有するコンテンツデータ等をユーザ2が直接配信サーバ30から受信することとすると、この受信のために比較的長い時間を要してしまう場合がある。このような場合、既に当該コンテンツデータの配信を受けているユーザ1から、そのコンテンツデータをコピーできることを可能としておけば、ユーザにとっての利便性が向上する。

しかしながら、著作権者の権利保護の観点からは、自由なコンテンツデータのコピーを放任することはシステム構成上許されない。

図1に示すように、ユーザ1が受信したコンテンツデータを、コンテンツデータそのものをコピーさせ、ユーザ1がもつ当該コンテンツデータを再生可能とするために必要な再生情報（再生するために必要な権利）を、ユーザ2に対して移動させる場合を音楽データの「移動」と呼ぶ。この場合に、携帯電話機100および102を介して、メモリカード110と112との間で暗号化されたコンテンツデータおよび再生のために必要な情報（再生情報）が移動される。ここで、「再生情報」とは、後に説明するように、所定の暗号化方式に従って暗号化されたコンテンツデータを復号可能なライセンスキーと、著作権保護

10

20

30

40

50



にかかわる情報であるライセンスIDやアクセス再生に関する制限情報等のライセンス情報とを有する。

「移動」に対して、コンテンツデータそのもののみのコピーを行なうことを「複製」と呼ぶ。複製においては再生情報を伴わないため、ユーザ2は、当該コンテンツデータを再生することができない。ここでは説明しないが、ライセンスキーを含む再生情報のみを配信する新たな配信によって前記ユーザ2は当該コンテンツデータを再生できるようになる。

このような構成とすることによって、一旦配信サーバ30より配信を受けたコンテンツデータについて受信者側での柔軟な利用が可能となる。

また、携帯電話機100および102がPHS(Personal Handy Phone)である場合には、いわゆるトランシーバモードの通話が可能となっているので、このような機能を利用して、ユーザ1とユーザ2との間における情報の移動を行なうことが可能である。

図1に示したような構成においては、暗号化して配信されるコンテンツデータをユーザ側で再生可能とするためにシステム上必要とされるのは、第1には、通信における暗号鍵を配信するための方式であり、さらに第2には、コンテンツデータを暗号化する方式そのものであり、さらに、第3には、このように配信されたコンテンツデータの無断コピーを防止するためのデータ保護を実現する構成である。

本発明の実施例においては、特に、配信および再生の各セッションの発生時において、これらのコンテンツデータの移動先に対する認証およびチェック機能を充実させるとともに、コンテンツ再生回路(たとえば、携帯電話機)におけるコンテンツデータ再生時間を短縮する構成を説明する。

[システムの鍵およびデータの構成]

図2は、図1に示したデータ配信システムにおいて、使用される通信のための暗号に関する鍵および配信するデータ等の特性を説明する図である。

まず、配信サーバより配信されるデータDataは、音楽データ等のコンテンツデータである。コンテンツデータDataは、後に説明するように、少なくともライセンスキーKcによって復号可能な暗号化が施された暗号化コンテンツデータ{Data}Kcという形式で、配信サーバ30よりユーザに配布される。

なお、以下においては、{Y}Xという表記は、データYを、鍵Xにより復号可能な暗号に変換した情報であることを示すものとする。

さらに、配信サーバ30からは、コンテンツデータとともに、コンテンツデータに関する、あるいはサーバへのアクセスに関する平文データとしての付加情報Data-infが配布される。すなわち、付加情報Data-infには、コンテンツデータの曲目などのコンテンツデータを特定するための情報や、配信サーバ30が、いずれのサーバであるかを特定するための情報等が含まれる。

次に、コンテンツデータの暗号化や復号・再生処理や、コンテンツ再生回路である携帯電話機や記録装置であるメモリカードの認証に関わる鍵として、以下のものがある。

すなわち、上述したとおり、コンテンツデータを暗号化および復号するためのライセンスキーKcと、コンテンツ再生回路(携帯電話機100)認証を行なうための公開暗号鍵Kpp(n)と、メモリカードの認証を行なうための公開暗号鍵KPMC(n)とがそれぞれ設けられる。

公開暗号鍵Kpp(n)およびKPMC(n)により暗号化されたデータは、コンテンツ再生回路(携帯電話機100)の固有の秘密復号鍵Kp(n)およびメモリカード固有の秘密復号鍵Kmc(n)によってそれぞれ復号可能である。これら固有の秘密復号鍵は、携帯電話機の種類ごとおよびメモリカードの種類ごとに異なる内容を有する。ここで、携帯電話機やメモリカードの種類とは、それらを製造するメーカーの種類や、製造時期(製造ロット)の違い等に基づき規定され、自然数nは、各メモリカードおよびコンテンツ再生回路(携帯電話機)の種類を区別するための番号を表わす。なお、公開暗号鍵KPMC(n)およびKpp(n)を共有する単位をクラスと称す。

さらに、コンテンツ再生回路に共通の秘密鍵として、主としてライセンスキーKcや後に説

10

20

30

40

50

明するコンテンツ再生回路に対する制限情報などの取得に利用される秘密鍵 $K_{com}$ と、配信システム全体で共通に運用される認証鍵 $K_{Pma}$ とが存在する。秘密鍵 $K_{com}$ は、共通鍵方式における復号鍵であるため、配信サーバにおいては、この秘密鍵 $K_{com}$ が暗号鍵として保持される。

また、秘密鍵 $K_{com}$ は、共通鍵方式における復号鍵に限定されず、公開鍵方式における秘密鍵 $K_{com}$ としても同様に構成することができる。この場合、配信サーバにおける暗号鍵は復号鍵とは非対称な公開暗号鍵 $K_{pcom}$ を保持するように構成すればよい。

なお、上述したメモリカードおよびコンテンツ再生部ごとに設定される公開暗号鍵 $K_{Pmc}(n)$ および $K_{Pp}(n)$ は、認証データ $\{K_{Pmc}(n)\}$  $K_{Pma}$ および $\{K_{Pp}(n)\}$  $K_{Pma}$ の形式で、出荷時にメモリカードおよび携帯電話機にそれぞれ記録される。なお、認証データは認証鍵である認証鍵 $K_{Pma}$ を用いて復号すると、その復号結果から認証データの正当性が確認できる鍵であり、言い換えれば、公開暗号鍵を認証するのに用いられる鍵である。なお、認証データを作成するための暗号は、認証鍵と対をなす非対称な秘密鍵にて行われる。

さらに、システムを構成する機器、すなわち、コンテンツ再生回路である携帯電話機100やメモリカード110の動作を制御するための情報として、利用者がライセンスキー等を購入する際に、携帯電話機100から配信サーバ30に対してその購入条件を指定するために送信される購入条件情報ACと、購入条件情報ACに応じて、配信サーバ30からメモリカード110に対して配信され、メモリカード110へのアクセス回数に対する制限等を示すアクセス制限情報AC1と、配信サーバ30から携帯電話機100に対して配信され、コンテンツ再生回路の再生条件の制限を示すコンテンツ再生回路制限情報AC2とが存在する。コンテンツ再生回路の再生条件とは、たとえば、新曲のプロモーションとして廉価にまたは無償でサンプルを配信する場合などに、各コンテンツデータの冒頭のみ再生を許す等の条件を意味する。

また、メモリカード110内のデータ処理を管理するための鍵として、メモリカードという媒体ごとに設定される公開暗号鍵 $K_{Pm}(i)$  ( $i$ :自然数)と、秘密暗号鍵 $K_{Pm}(i)$ で暗号化されたデータを復号することが可能なメモリカードごとに固有の秘密復号鍵 $K_m(i)$ とが存在する。ここで、自然数 $i$ は、各メモリカードを区別するための番号を表わす。

さらに、図1に示したデータ配信システムにおいて、データの通信時に使用される鍵(キー)等として以下のものがある。

すなわち、メモリカード外とメモリカード間でのデータ授受における秘密保持のための暗号鍵として、再生情報の配信、再生および移動が行なわれるごとに配信サーバ30、携帯電話機100または102、メモリカード110または112において生成される共通鍵 $K_{s1} \sim K_{s4}$ が用いられる。

ここで、共通鍵 $K_{s1} \sim K_{s4}$ は、サーバ、携帯電話もしくはメモリカード間の通信の単位あるいはアクセスの単位である「セッション」ごとに発生する固有の共通鍵であり、以下においてはこれらの共通鍵 $K_{s1} \sim K_{s4}$ を「セッションキー」とも呼ぶこととする。

これらのセッションキー $K_{s1} \sim K_{s4}$ は、各通信セッションごとに固有の値を有することにより、配信サーバ、携帯電話機およびメモリカードによって管理される。

具体的には、セッションキー $K_{s1}$ は、配信サーバ内のライセンスサーバによって配信セッションごとに発生される。セッションキー $K_{s2}$ は、メモリカードによって配信セッションおよび移動(受信側)セッションごとに発生し、セッションキー $K_{s3}$ は、同様にメモリカードにおいて再生セッションおよび移動(送信側)セッションごとに発生する。セッションキー $K_{s4}$ は、携帯電話機において再生セッションごとに発生される。各セッションにおいて、これらのセッションキーを授受し、他の機器で生成されたセッションキーを受けて、このセッションキーによる暗号化を実行したうえでライセンスキー等の送信を行なうことによって、セッションにおけるセキュリティ強度を向上させることができる。

さらに、配信サーバと携帯電話機との間で授受されるデータとしては、コンテンツデータをシステムが識別するためのコンテンツIDや、ライセンスの発行がいつ、誰に対して行なわれたかを特定するための管理コードであるライセンスIDや、配信セッションごとに生成され、各配信セッションを特定するためのコードであるトランザクションIDなどが

10

20

30

40

50

ある。

[ ライセンスサーバ 10 の構成 ]

図 3 は、図 1 に示したライセンスサーバ 10 の構成を示す概略ブロック図である。

ライセンスサーバ 10 は、音楽データ（コンテンツデータ）を所定の方式に従って暗号化したデータや、ライセンス ID 等の配信するデータを保持するための情報データベース 304 と、各ユーザごとに音楽データへのアクセス開始に従った課金データを保持するための課金データベース 302 と、情報データベース 304 および課金データベース 302 からのデータをデータバス BS1 を介して受取り、所定の処理を行なうためのデータ処理部 310 と、通信網を介して、配信キャリア 20 とデータ処理部 310 との間でデータ授受を行なうための通信装置 350 とを備える。

データ処理部 310 は、データバス BS1 上のデータに応じて、データ処理部 310 の動作を制御するための配信制御部 315 と、配信制御部 315 に制御されて、配信セッション時にセッションキー Ks1 を発生するためのセッションキー発生部 316 と、メモリカードおよび携帯電話機から送られてきた、復号することでその正当性がわかるよう暗号化された認証データ { KPmc(n) } KPma および { KPp(n) } KPma を通信装置 350 およびデータバス BS1 を介して受けて、認証鍵 KPma に対する復号処理を行なう復号処理部 312 と、セッションキー発生部 316 より生成されたセッションキー Ks1 を復号処理部 312 によって得られた公開暗号鍵 KPmc(n) を用いて暗号化して、データバス BS1 に出力するための暗号化処理部 318 と、各ユーザにおいてセッションキー Ks1 によって暗号化された上で送信されたデータをデータバス BS1 をより受けて、復号処理を行なう復号処理部 320 と

を含む。

データ処理部 310 は、さらに、再生回路共通の秘密鍵 Kcom を暗号鍵として保持する Kcom 保持部 322 と、配信制御部 315 から与えられるライセンスキー Kc および再生回路制御情報 AC2 を再生回路共通の暗号鍵 KPcom で暗号化する暗号化処理部 324 と、暗号化処理部 324 から出力されたデータを復号処理部 320 によって得られたメモリカード固有の公開暗号鍵 KPm(i) によって暗号化するための暗号化処理部 326 と、暗号化処理部 326 の出力を、復号処理部 320 から与えられるセッションキー Ks2 によってさらに暗号化してデータバス BS1 に出力するための暗号化処理部 328 とを含む。

なお、ライセンスサーバ 10 において、共通鍵方式における秘密鍵 Kcom を暗号鍵として利用する構成を説明したが、公開鍵方式においては、携帯電話機側が秘密復号鍵 Kcom を備える場合、秘密復号鍵 Kcom と非対称かつ秘密復号鍵 Kcom にて復号可能な公開暗号鍵 KPcom を Kcom 保持部 322 に保持する。

[ 携帯電話機 100 の構成 ]

図 4 は、図 1 に示した携帯電話機 100 の構成を説明するための概略ブロック図である。

携帯電話機 100 においては、クラスを表わす自然数 n は、n = 1 とする。

携帯電話機 100 は、携帯電話網により無線伝送される信号を受信するためのアンテナ 1102 と、アンテナ 1102 からの信号を受けてベースバンド信号に変換し、あるいは携帯電話機 100 からのデータを変調してアンテナ 1102 に与えるための送受信部 1104 と、携帯電話機 100 の各部のデータ授受を行なうためのデータバス BS2 と、データバス BS2 を介して携帯電話機 100 の動作を制御するためのコントローラ 1106 とを含む

。携帯電話機 100 は、さらに、外部からの指示を携帯電話機 100 に与えるためのタッチキー部 1108 と、コントローラ 1106 等から出力される情報をユーザに視覚情報として与えるためのディスプレイ 1110 と、通常の通話動作において、データベース BS2 を介して与えられる受信データに基づいて音声を再生するための音声再生部 1112 と、外部との間でデータの授受を行なうためのコネクタ 1120 と、コネクタ 1120 からのデータをデータバス BS2 に与え得る信号に変換し、または、データバス BS2 からのデータをコネクタ 1120 に与え得る信号に変換するための外部インタフェース部 1122 とを含む。

携帯電話機 100 は、さらに、配信サーバ 30 からのコンテンツデータ（音楽データ）を

10

20

30

40

50

記憶し、かつ復号処理するための着脱可能なメモリカード110と、メモリカード110とデータバスBS2との間のデータの授受を制御するためのメモリインタフェース1200と、携帯電話機のクラスごとに設定される公開暗号鍵 $KP_p(1)$ を、認証鍵 $KP_{ma}$ で復号可能な状態に暗号化したデータを保持する認証データ保持部1500を含む。

携帯電話機100は、さらに、携帯電話機(コンテンツ再生回路)固有の秘密復号鍵である $K_p(n)$ ( $n=1$ )を保持する $K_p$ 保持部1502と、データバスBS2から受けたデータを秘密復号鍵 $K_p(1)$ によって復号し、メモリカードによって発生されたセッションキー $K_s3$ を得る復号処理部1504と、メモリカード110に記憶されたコンテンツデータの再生を行なう再生セッションにおいて、メモリカード110との間でデータバスBS2上においてやり取りされるデータを暗号化するためのセッションキー $K_s4$ を乱数等により発生するセッションキー発生部1508と、生成されたセッションキー $K_s4$ を復号処理部1504によって得られたセッションキー $K_s3$ によって暗号化しデータバスBS2に出力する暗号化処理部1506と、データバスBS2上のデータをセッションキー $K_s4$ によって復号して、データ{ $K_c//AC2$ } $K_{com}$ を出力する復号処理部1510とをさらに含む。

携帯電話機100は、さらに、コンテンツ再生回路に共通に設定される秘密鍵 $K_{com}$ を保持する $K_{com}$ 保持部1512と、復号処理部1510が出力するデータ{ $K_c//AC2$ } $K_{com}$ を秘密鍵 $K_{com}$ で復号し、ライセンスキー $K_c$ および再生回路制御情報AC2を出力する復号処理部1514と、データバスBS2より暗号化コンテンツデータ{Data} $K_c$ を受けて、復号処理部1514より取得してライセンスキー $K_c$ によって復号しコンテンツデータを出力する復号処理部1516と、復号処理部1516の出力を受けてコンテンツデータを再生するための音楽再生部1518と、音楽再生部1518と音声再生部1112の出力を受けて、動作モードに応じて選択的に出力するための切換部1525と、切換部1525の出力を受けて、ヘッドホン130と接続するための接続端子1530とを含む。

ここで、復号処理部1514から出力される再生回路制御情報AC2は、データバスBS2を介して、コントローラ1106に与えられる。

なお、図4においては、説明の簡素化のため、携帯電話機を構成するブロックのうち本発明の音楽データの配信および再生にかかわるブロックのみを記載し、携帯電話機が本来備えている通話機能に関するブロックについては一部割愛している。

[メモリカード110の構成]

図5は、図4に示したメモリカード110の構成を説明するための概略ブロック図である。

既に説明したように、公開暗号鍵 $KP_m(i)$ およびこれに対応する秘密復号鍵 $K_m(i)$ は、メモリカードごとに固有の値であるが、メモリカード110においては、この自然数 $i=1$ であるものとする。また、メモリカードの種類(クラス)に固有の公開暗号鍵および秘密復号鍵として、 $KP_{mc}(n)$ および $K_{mc}(n)$ が設けられるが、メモリカード110においては、自然数 $n$ は、 $n=1$ で表わされるものとする。

メモリカード110は、認証データとして{ $KP_{mc}(1)$ } $KP_{ma}$ を保持する認証データ保持部1400と、メモリカードの種類ごとに設定される固有の復号鍵である $K_{mc}(1)$ を保持する $K_{mc}$ 保持部1402と、メモリカードごとに固有に設定される秘密復号鍵 $K_m(1)$ を保持する $K_m(1)$ 保持部1421と、秘密復号鍵 $K_m(1)$ によって暗号化されたデータを復号可能な公開暗号鍵 $KP_m(1)$ を保持する $KP_m(1)$ 保持部1416とを含む。ここで、認証データ保持部1400は、メモリカードの種類(クラス)ごとに設定される公開暗号鍵 $KP_{mc}(1)$ を認証鍵 $KP_{ma}$ で復号可能な状態に暗号化して保持する。

メモリカード110は、さらに、メモリインタフェース1200との間で信号を端子1202を介して授受するデータバスBS3と、データバスBS3にメモリインタフェース1200から与えられるデータから、メモリカードの種類ごとに固有の秘密復号鍵 $K_{mc}(1)$ を $K_{mc}(1)$ 保持部1402から受けて配信サーバ30が配信セッションにおいて生成したセッションキー $K_s1$ または他のメモリカードが移動セッションにおいて生成したセッションキー $K_s3$ を接点Paに出力する復号処理部1404と、 $KP_{ma}$ 保持部1414からの認証鍵 $KP_{ma}$ を受けて、データバスBS3に与えられるデータから認証鍵 $KP_{ma}$ による復号処理を実行し

10

20

30

40

50

て復号結果をデータバスBS4を介してコントローラ1420と暗号化処理部1410に出力する復号処理部1408と、切換スイッチ1442によって選択的に与えられる鍵によって、切換スイッチ1444によって選択的に与えられるデータを暗号化してデータバスBS3に出力する暗号化処理部1406とを含む。

メモリカード110は、さらに、配信、再生および移動の各セッションにおいてセッションキーKs2あるいはKs3を発生するセッションキー発生部1418と、セッションキー発生部1418の出力したセッションキーKs3を復号処理部1408によって得られる公開暗号鍵K<sub>Pp</sub>(n)あるいはK<sub>Pmc</sub>(n)によって暗号化してデータバスBS3に出力する暗号化処理部1410と、BS3よりセッションキーKs2あるいはKs3によって暗号化されたデータを受けてセッションキー発生部1418より得たセッションキーKs2あるいはKs3に

10

よって復号し、復号結果をデータバスBS4に送出する復号処理部1412とを含む。  
メモリカード110は、さらに、移動(移動元)セッションにおいてデータバスBS4上のデータを他のメモリカード公開暗号鍵K<sub>Pm</sub>(i)(i=1)で暗号化する暗号化処理部1424と、データバスBS4上のデータを公開暗号鍵K<sub>Pm</sub>(1)と対をなすメモリカード110固有の秘密復号鍵K<sub>m</sub>(1)によって復号するための復号処理部1422と、公開暗号鍵K<sub>Pm</sub>(1)で暗号化されている、再生情報(ライセンスキーK<sub>c</sub>、コンテンツID、ライセンスID、アクセス制限情報AC1、再生回路制御情報AC2)をデータバスBS4より受けて格納するとともに、暗号化コンテンツデータ{Data}K<sub>c</sub>および付加情報Data-infをデータバスBS3より受けて格納するためのメモリ1415とを含む。

メモリカード110は、さらに、復号処理部1422によって得られるライセンスID、コンテンツIDおよびアクセス制限情報AC1を保持するためのライセンス情報保持部1440と、データバスBS3を介して外部との間でデータ授受を行ない、データバスBS4との間で再生情報等を受けて、メモリカード110の動作を制御するためのコントローラ1420とを含む。

20

なお、図5において、実線で囲んだ領域TRMは、メモリカード110内において、外部からの不当な開封処理等が行なわれると、内部データの消去や内部回路の破壊により、第三者に対してその領域内に存在する回路内のデータ等の読出を不能化するためのモジュールTRMに組込まれているものとする。このようなモジュールは、一般にはタンパーレジスタントモジュール(Tamper Resistant Module)である。

もちろん、メモリ1415も含めて、モジュールTRM内に組込まれる構成としてもよい。しかしながら、図5に示したような構成とすることで、メモリ1415中に保持されているデータは、いずれも暗号化されているデータであるため、第三者はこのメモリ1415中のデータのみでは、コンテンツデータから音楽を再生することは不可能であり、かつ高価なタンパーレジスタントモジュール内にメモリ1415を設ける必要がないので、製造コストが低減されるという利点がある。

30

[再生動作]

(再生初期化セッション)

次に、携帯電話機100内において、メモリカード110に保持された暗号化コンテンツデータから、音楽を再生し、外部に出力するための再生動作(以下、再生セッションともいう)を説明する。

40

図6は、初期化処理(再生初期化セッションともいう)として携帯電話機100とメモリカード110との相互認証処理の一部を行なうための再生初期化セッション各部の動作を説明するためのフローチャートである。

以下に説明するように、i)携帯電話機100にメモリカード110が装着されている状態で、携帯電話機100の電源が投入された時や、ii)携帯電話機100に電源が投入されている状態で、メモリカード110が携帯電話機100に挿入された時や、iii)配信セッション等や移動セッション等において新たなセッションキーが生成された場合において、一括して再生初期化セッションの処理を行なうこととし、携帯電話機100とメモリカード110との相互認証処理の一部を、複数の再生処理において共有化することで、個々の再生動作を迅速に行なうことが可能となる。

50

図6を参照して、上述したようなタイミングで、携帯電話機100のコントローラ1106の制御により、再生初期化セッションが開始されると(ステップS200)、携帯電話機100は、認証データ保持部1500より、認証鍵KPmaで復号可能な認証データ{KPp(1)}KPmaをデータバスBS2に出力する(ステップS202)。

認証データ{KPp(1)}KPmaは、データバスBS2およびメモリインタフェース1200を介してメモリカード110に伝達される。

メモリカード110においては、端子1202を介してデータバスBS3に伝達される認証データ{KPp(1)}Kpmaが、復号処理部1408に取込まれる。復号処理部1408は、KPma保持部1414から認証鍵KPmaを受けて、データバスBS3のデータを復号処理を実行する。この、Kpmaにて暗号化された公開暗号鍵KPp(1)が正規に登録され、正規の暗号化を施されている場合、すなわち、認証鍵Kpmaにて復号化でき、復号時に発生する従属するデータが認識できる場合、復号したKPp(1)を受理する。一方、復号できない場合、または、復号処理において発生する従属データが認識できない場合、得られたデータを受理しない(ステップS243)。

コントローラ1420は、復号処理部1408にて携帯電話機100のコンテンツ再生回路に固有の公開暗号鍵KPp(1)が受理された場合、送信されてきた公開暗号鍵KPp(1)が、このデータ配信システムに対して承認されたコンテンツ再生回路に付与された公開暗号鍵であると判断し、次のステップS210に進める(ステップS206)。一方、受理されなかった場合、非承認の機器からの不正なアクセスであると判断し、処理を終了する(ステップS240)。

公開暗号鍵KPp(1)が受理された場合には、コントローラ1420は、セッションキー発生部1418に、再生セッションにおけるセッションキーKs3の生成をデータバスBS4を介して指示する。セッションキー発生部1418によって生成されたセッションキーKs3は、暗号化処理部1410に送られる。暗号化処理部1410は、復号処理部1408によって得られた携帯電話機100の公開暗号鍵KPp(1)によってセッションキーKs3を暗号化し、暗号化データ{Ks3}Kp(1)をデータバスBS3に出力する(ステップS210)。

携帯電話機100は、端子102およびメモリインタフェース1200を介して、データバスBSに暗号化データ{Ks3}Kp(1)を受け取る。暗号化データ{Ks3}Kp(1)は、復号処理部1504によって復号され、メモリカード110で生成されたセッションキーKs3が受理され(ステップS212)、再生初期化セッションが終了する(ステップS213)。

このように、メモリカード110は再生に際してデータを出力する出力先であるコンテンツ再生回路(携帯電話機100)が持つ、認証データを受け、携帯電話機100が正規の再生機器であることを確認した後、確認した相手との接続状態を確保するために、セッション固有のセッションキーKs3を送付する。セッションキーKs3を受けた携帯電話機100および送付したメモリカード110はともに、このセッションキーKs3を保持して、共有化を図ったうえで再生に備える。

(再生処理)

図7は、図6の再生初期化セッションに続く再生処理を説明するためのフローチャートである。

携帯電話機100のタッチキー部1108等からのユーザ1の指示により、再生リクエストが生成されると(ステップS201)、携帯電話機100のコントローラ1106は、再生リクエストの生成に応じて、セッションキー発生部1508に対して、再生セッションにおいて携帯電話機100で生成されるセッションキーKs4の発生をデータバスBS2を介して指示する。生成されたセッションキーKs4は暗号化処理部1506に送られ、復号処理部1504によって得られたセッションキーKs3によって暗号化された{Ks4}Ks3がデータバスBS2に出力される(ステップS214)。

暗号化されたセッションキー{Ks4}Ks3は、メモリインタフェース1200を介してメモリカード110に伝達される。メモリカード110においては、データバスBS3に伝達

10

20

30

40

50

される暗号化されたセッションキー { Ks4 } Ks3 を復号処理部 1 4 1 2 によって復号し、携帯電話機 1 0 0 で生成されたセッションキー Ks4 を受理する (ステップ S 2 1 6 )。セッションキー Ks4 の受理に応じて、コントローラ 1 4 2 0 は、ライセンス保持部 1 4 4 0 内の対応するコンテンツ ID を持つアクセス制限情報 AC1 を確認する (ステップ S 2 1 8 )。

ステップ S 2 1 8 においては、メモリのアクセスに対する制限に関する情報であるアクセス制限情報 AC1 を確認することにより、既に再生不可の状態である場合には再生セッションを終了し (ステップ S 2 4 0 )、再生可能であるが再生回数に制限がある場合にはアクセス制限情報 AC1 のデータを更新し再生可能回数を更新した後に次のステップに進む (ステップ S 2 2 0 )。一方、アクセス制限情報 AC1 によって再生回数が制限されていない場合においては、ステップ S 2 2 0 はスキップされ、アクセス制御情報 AC1 は更新されることなく処理が次のステップ S 2 2 2 に移行する。

また、ライセンス保持部 1 4 4 0 内に、リクエスト曲の当該コンテンツ ID が存在しない場合においても再生不可の状態にあると判断して、再生セッションを終了する (ステップ S 2 4 0 )。

ステップ S 2 1 8 において、当該再生セッションにおいて再生が可能であると判断された場合には、メモリに記録された再生リクエスト曲のライセンスキー Kc や再生回路制御情報 AC2 を取得するための復号処理が実行される。具体的には、コントローラ 1 4 2 0 の指示に応じて、メモリ 1 4 1 5 からデータバス BS4 に読出された暗号化データ { { Kc//AC2 } Kcom//ライセンス ID//コンテンツ ID//AC1 } Km ( 1 ) を復号処理部 1 4 5 4 がメモリカード 1 1 0 固有の秘密復号鍵 Km ( 1 ) によって復号する。これにより、秘密復号鍵 Kcom によって復号可能な暗号化データ { Kc//AC2 } Kcom が取得される (ステップ S 2 2 2 )。

得られた暗号化データ { Kc//AC2 } Kcom は、切換スイッチ 1 4 4 4 の接点 Pd を介して暗号化処理部 1 4 0 6 に送られる。暗号化処理部 1 4 0 6 は、切換スイッチ 1 4 4 2 の接点 Pb を介して復号処理部 1 4 1 2 より受けたセッションキー Ks4 によって、データバス BS4 から受けた暗号化データ { Kc//AC2 } Kcom をさらに暗号化し、{ { Kc//AC2 } Kcom } Ks4 をデータバス BS3 に出力する (ステップ S 2 2 4 )。

データバス BS3 に出力された暗号化データは、メモリインタフェース 1 2 0 0 を介して携帯電話機 1 0 0 に送出される。

携帯電話機 1 0 0 においては、メモリインタフェース 1 2 0 0 を介してデータバス BS2 に伝達される暗号化データ { { Kc//Ac2 } Kcom } Ks4 を復号処理部 1 5 1 0 によって復号処理を行ない、暗号化されたライセンスキー Kc および再生回路制御情報 AC2 である { Kc//AC2 } Kcom を受理する (ステップ S 2 2 6 )。復号処理部 1 5 1 4 は、暗号化データ { Kc//AC2 } Kcom を、Kcom 保持部 1 5 1 2 から受けたコンテンツ再生回路に共通の秘密復号鍵 Kcom によって復号し、ライセンスキー Kc および再生回路制御情報 AC2 を受理する (ステップ S 2 2 8 )。復号処理部 1 5 1 4 は、ライセンスキー Kc を復号処理部 1 5 1 6 に伝達し、再生回路制御情報 AC2 をデータバス BS2 に出力する。

コントローラ 1 1 0 6 は、データバス BS2 を介して、再生回路制御情報 AC2 を受理して再生の可否の確認を行なう (ステップ S 2 3 0 )。

ステップ S 2 3 0 においては、再生回路制御情報 AC2 によって再生不可と判断される場合には、再生セッションは終了される (ステップ S 2 4 0 )。

一方、再生可能である場合には、メモリカード 1 1 0 よりメモリに記録されたリクエスト曲の暗号化コンテンツデータ { Data } Kc がデータバス BS3 に出力され、メモリインタフェース 1 2 0 0 を介して携帯電話機 1 0 0 に伝達される (ステップ S 2 3 2 )。

携帯電話機 1 0 0 においては、メモリカード 2 1 0 から出力されデータバス BS2 に伝達された暗号化コンテンツデータ { Data } Kc を復号処理部 1 5 1 6 においてライセンスキー Kc によって復号し、平文化されたコンテンツデータ Data を得ることができる (ステップ S 2 3 4 )。復号された平文のコンテンツデータ Data は音楽再生部 1 5 1 8 によって音楽に再生され、混合部 1 5 2 5 および端子 1 5 3 0 を介して外部に再生された音楽を出力することによって処理が終了する (ステップ S 2 4 0 )。

10

20

30

40

50

このように再生セッションにおける処理から再生初期化セッションを分離し、再生初期化セッションを複数の曲で共有することで、ユーザの再生リクエストに対して迅速に音楽の再生を開始することができる。

さらには、セッションキー $Ks_4$ を再生毎に発生し、これを用いてメモリカード110からコンテンツ再生回路(携帯電話機100)へのライセンスキー $Kc$ の送信に対して暗号化を施すために、同一の曲を続けて再生したとしても同一のデータがメモリインタフェース1200を通過することがない構成になっている。ゆえに、再生初期化セッションを分離せず、再生処理の都度、再生初期化セッションから開始して再生した場合に比べて、セキュリティ強度が低下することがない。

再生セッションでは、再生初期化セッションからの一連の動作において、携帯電話機およびメモリカードでそれぞれ生成される暗号鍵をやりとりし、お互いが受領した暗号鍵を用いた暗号化を実行して、その暗号化データを相手方に送信する。この結果、配信セッションにおける暗号化データのそれぞれの送受信においても、相互認証を行なうことができ、データ配信システムのセキュリティを確保させることができる。

[ 配信動作 ]

次に、本発明の実施例に従うデータ配信システムの各セッションにおける動作についてフローチャートを参照して詳しく説明する。

図8、図9および図10は、実施例1に従うデータ配信システムにおけるコンテンツの購入時に発生する配信動作(以下、配信セッションともいう)を説明するための第1、第2および第3のフローチャートである。

図8~図10においては、ユーザ1が、メモリカード110を用いることで、携帯電話機100を介して配信サーバ30からコンテンツデータの配信を受ける場合の動作を説明している。

まず、ユーザ1の携帯電話機100からユーザ1によりタッチキー部1108のキーボタンの操作等によって、配信リクエストがなされる(ステップS100)。

メモリカード110においては、この配信リクエストに応じて、認証データ保持部1400より認証データ{ $KPmc(1)$ } $KPma$ が出力される(ステップS102)。

携帯電話機100は、メモリカード110から受領した認証データ{ $KPmc(1)$ } $KPma$ に加えて、携帯電話機100自身の認証データ{ $KPp(1)$ } $KPma$ と、配信を受けるコンテンツデータを指示するためのコンテンツID、ライセンス購入条件のデータ $AC$ とを配信サーバ30に対して送信する(ステップS104)。

配信サーバ30では、携帯電話機100からコンテンツID、認証データ{ $KPmc(1)$ } $KPma$ 、認証データ{ $KPp(1)$ } $KPma$ 、ライセンス購入条件 $AC$ を受信し(ステップS106)、復号処理部312において認証鍵 $KPma$ で復号処理を実行する。この、認証鍵 $Kpma$ にて暗号化された公開暗号鍵 $Kpp(1)$ 、 $KPmc(1)$ が正規に登録され、正規の暗号化を施されている場合、メモリカード110の公開暗号鍵 $KPmc(1)$ と、携帯電話機100の公開暗号鍵 $KPp(1)$ とを受理する。一方、正規に登録されていない場合、登録されていない公開暗号鍵 $KPp(1)$ 、 $KPmc(1)$ は受理されない(ステップS108)。

配信制御部315は、受理した秘密暗号鍵 $KPmc(1)$ および $KPp(1)$ に基づいて、認証サーバ12に対して照会を行ない(ステップS110)、これらの公開暗号鍵がステップS108にて受理され、正規に登録された鍵の場合には、有効と判断し、次の処理(ステップS112)に移行し、これらの公開暗号鍵が受理されない、あるいは受理されても登録されていない鍵である場合には、無効と判断し、処理を終了する(ステップS170)。

ここで、認証鍵 $KPma$ による復号処理において、公開暗号鍵 $KPp(1)$ あるいは $KPmc(1)$ の正当性の認証が行なわれるにあたり、公開暗号鍵 $KPp(1)$ あるいは $KPmc(1)$ のそれぞれに付随して、認証書が認証鍵 $Kpma$ により復号できるよう暗号化されて配信サーバ30に送信される構成としてもよい。

また、認証サーバ12に対して照会せず、認証データ{ $KPmc(1)$ } $KPma$ および{ $KPp(1)$ } $KPma$ は、それぞれが認証鍵 $KPma$ によって復号することでその正当性が判断可能な暗

10

20

30

40

50



号化が施されているため、ライセンスサーバ10の配信制御部315が認証鍵Kpmaによる復号結果から独自に認証を行う構成としてもよい。

照会の結果、有効であることが認識されると、配信制御部315は、次に、配信セッションを特定するためのトランザクションIDを生成する(ステップS112)。

続いて、セッションキー発生部316は、配信のためのセッションキーKs1を生成する。セッションキーKs1は、復号処理部312によって得られたメモリカード110に対応する公開暗号鍵Kpmc(1)によって、暗号化処理部318によって暗号化される(ステップS114)。

トランザクションIDと暗号化されたセッションキー{Ks1}Kmc(1)とは、データバスBS1および通信装置350を介して外部に出力される(ステップS116)。

携帯電話機100が、トランザクションIDおよび暗号化されたセッションキー{Ks1}Kmc(1)を受信すると(ステップS118)、メモリカード110においては、メモリインタフェース1200を介して、データバスBS3に与えられた受信データを、復号処理部1404が、保持部1402に保持されるメモリカード110固有の秘密復号鍵Kmc(1)により復号処理することにより、セッションキーKs1を復号し抽出する(ステップS120)。

コントローラ1420は、配信サーバ30で生成されたセッションキーKs1の受理を確認すると、セッションキー発生部1418に対して、メモリカード110において配信セッションに生成されるセッションキーKs2の生成を指示する。配信セッションでは、メモリカード110のセッションキー発生部1418にて新しいセッションキーを発生したため、再生初期化セッションにおいて保持したセッションキーKs3がセッションキーKs2に書換えられる。

暗号化処理部1406は、切換スイッチ1442の接点Paを介して復号処理部1404より与えられるセッションキーKs1によって、切換スイッチ1444の接点Pcを介して切換スイッチ1446の接点を切換えることによって与えられるセッションキーKs2および公開暗号鍵Kpm(1)を暗号化して、{Ks2//Kpm(1)}Ks1をデータバスBS3に出力する(ステップS122)。

データバスBS3に出力されたデータ{Ks2//Kpm(1)}Ks1は、データバスBS3から端子1202およびメモリインタフェース1200を介して携帯電話機100に送信され、携帯電話機100から配信サーバ30に送信される(ステップS124)。

配信サーバ30は、暗号化データ{Ks2//Kpm(1)}Ks1を受信して、復号処理部320においてセッションキーKs1による復号処理を実行し、メモリカード110で生成されたセッションキーKs2およびメモリカード110固有の公開暗号鍵Kpm(1)を受理する(ステップS126)。

さらに、配信制御部315は、ステップS106で取得したコンテンツIDおよびライセンス購入条件データACに従って、ライセンスID、アクセス制限情報AC1および再生回路制御情報AC2を生成する(ステップS130)。さらに、暗号化コンテンツデータを復号するためのライセンスキーKcを情報データベース304より取得する(ステップS132)。図9を参照して、配信制御部315は、取得したライセンスキーKcおよび再生回路制御情報AC2を暗号化処理部324に与える。暗号化処理部324は、Kcom保持部322より得られる、コンテンツ再生回路共通の秘密復号鍵Kcomを暗号鍵として、ライセンスキーKcおよび再生回路制御情報AC2を暗号化する(ステップS134)。

暗号化処理部324が出力する暗号化データ{Kc//AC2}Kcomと、配信制御部315が出力するライセンスID、コンテンツIDおよびアクセス制限情報AC1とは、暗号化処理部326によって、復号処理部320によって得られたメモリカード110固有の公開暗号鍵Kpm(1)によって暗号化される(ステップS136)。

暗号化処理部328は、暗号化処理部326の出力を受けて、メモリカード110において生成されたセッションキーKs2によって暗号化する。暗号化処理部328より出力された暗号化データ{{Kc//AC2}Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1}Km(1)}Ks2は、データバスBS1および通信装置350を介して携帯電話機100に送信される(ステッ

10

20

30

40

50

プ S 1 3 8 )。

このように、送信サーバ 3 0 およびメモリカード 1 1 0 でそれぞれ生成されるセッションキーをやりとりし、お互いが受領した暗号鍵を用いた暗号化を実行して、その暗号化データを相手方に送信することによって、それぞれの暗号化データの送受信においても事実上の相互認証を行なうことができ、データ配信システムのセキュリティを向上させることができる。

携帯電話機 1 0 0 は、送信された暗号化データ  $\{\{Kc//AC2\} Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1\} Km(1)\} Ks2$  を受信し (ステップ S 1 4 0 )、メモリカード 1 1 0 においては、メモリインタフェース 1 2 0 0 を介して、データバス BS 3 に与えられた受信データを復号化処理部 1 4 1 2 によって復号する。すなわち、復号処理部 1 4 1 2 は、セッションキー発生部 1 4 1 8 から与えられたセッションキー  $Ks2$  を用いてデータバス BS 3 の受信データを復号しデータバス BS 4 に出力する。

10

この段階で、データバス BS 4 には、 $Km(1)$  保持部 1 4 2 1 に保持される秘密復号鍵  $Km(1)$  で復号可能なデータ  $\{\{Kc//AC2\} Kcom//ライセンスID//コンテンツID//CA1\} Km(1)$  が出力される。このデータ  $\{\{Kc//AC2\} Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1\} Km(1)$  がメモリ 1 4 1 5 に記録される (ステップ S 1 4 4 )。

さらに、復号処理部 1 4 2 2 において、メモリカード 1 1 2 に固有の秘密復号鍵  $Km(1)$  による復号処理を実施することにより、ライセンス ID、コンテンツ ID、アクセス制御情報 AC1 は、データバス BS 4 を介してライセンス情報保持部 1 4 4 0 に記録される (ステップ S 1 4 8 )。

20

さらに、ライセンス ID、コンテンツ ID およびアクセス制御情報 AC1 については、ライセンス情報保持手段 1 4 4 0 に記録される (ステップ S 1 5 0 )。

ステップ S 1 5 0 までの処理が正常に終了した段階で、携帯電話機 1 0 0 から配信サーバ 3 0 にコンテンツデータの配信要求がなされる (ステップ S 1 5 2 )。

配信サーバ 3 0 は、コンテンツデータの配信要求を受けて、情報データベース 3 0 4 より、暗号化コンテンツデータ  $\{Data\} Kc$  および付加データ DATA-inf を取得して、これらのデータをデータバス BS 1 および通信装置 3 5 0 を介して出力する (ステップ S 1 5 4 )。

携帯電話機 1 0 0 は、 $\{Data\} Kc//Data-inf$  を受信して、暗号化コンテンツデータ  $\{Data\} Kc$  および付加データ Data-inf を受理する (ステップ S 1 5 6 )。暗号化コンテンツデータ  $\{Data\} Kc$  および付加データ Data-inf はメモリインタフェース 1 2 0 0 および端子 1 2 0 0 2 を介してメモリカード 1 1 0 のデータバス BS 3 に伝達される。メモリカード 1 1 0 においては、受信した暗号化コンテンツデータ  $\{Data\} Kc$  および付加データ Data-inf がそのままメモリ 1 4 1 5 に記録される (ステップ S 1 5 8 )。

30

さらに、メモリカード 1 1 0 から配信サーバ 3 0 へは、配信受理の通知が送信され (ステップ S 1 6 0 )、配信サーバ 3 0 で配信受理を受信すると (ステップ S 1 6 2 )、課金データベース 3 0 2 への課金データの格納等を伴って、配信終了の処理が実行され (ステップ S 1 6 4 )、配信サーバの処理が終了する (ステップ S 1 7 0 )。

一方、携帯電話機 1 0 0 は再生処理における再生初期化セッションを開始する。以後の処理は、後に図 6 に示す再生初期化セッションと同一の処理を行なう。ステップ S 1 7 2、S 1 7 4、S 1 7 6、S 1 7 8、S 1 8 0 がそれぞれ、図 6 におけるステップ S 2 0 2、S 2 0 4、S 2 0 6、S 2 0 8、S 2 1 0 にあたる。

40

このように、配信セッションにおける携帯電話機 1 0 0 は、配信によるコンテンツデータの記録が終了するとすぐに再生に備えて再生初期化セッションを実行することによって、ユーザは再生をタッチキー部 1 1 0 8 を介して入力する以前に再生初期化セッションを終了し、ユーザの再生の要求に対して、セキュリティー強度を保った上で、迅速にコンテンツデータを再生して音楽の再生を開始できるようになる。

さらには、配信リクエストに対して携帯電話機 1 0 0 のコンテンツ再生部およびメモリカード 1 1 0 の送信してきた公開暗号鍵  $Kp(1)$ 、 $Kmc(1)$  が有効であることを確認した上でのみ、コンテンツデータを配信することができるため、不正な機器への配信を禁止することができ、さらに、受信側に依存する鍵を用いた暗号化を行なってデータの送受信を

50

するため、配信におけるセキュリティ強度が確保されている。

[ 移動動作 ]

次に、2つのメモリカード間においてコンテンツデータの移動を行なう処理を説明する。図11、図12および図13は、2つのメモリカード110および112の間で携帯電話機100および102を介してコンテンツデータおよび鍵等の移動を行なう処理を説明するための第1、第2および第3のフローチャートである。

図10～図12においては、携帯電話機100およびメモリカード110についての種類を識別するための自然数を $n$ をとるとともに1とし、携帯電話機102およびメモリカード112についての種類を認識するため自然数を $n$ をとるとともに2とする。また、メモリカード110および112を識別するための自然数 $i$ は、それぞれ $i = 1$ および $i = 2$ であるものとする。

10

図10～図12においては、携帯電話機100およびメモリカード110が送信側であり、携帯電話機102およびメモリカード112が受信側であるものとする。また、携帯電話機102も、メモリカード110と同様の構成を有するメモリカード112が装着されているものとする。以下、メモリカード112の各構成部分については、メモリカード110の対応する部分と同一の符号を用いて説明する。

図10を参照して、まず、送信側であるユーザ1の携帯電話機100から、ユーザによりタッチキー部1108のキーボタンの操作等によって、コンテンツ移動リクエストがなされる。(ステップS300)。

生成された移動リクエストは、受信側であるユーザ2の携帯電話機120を介してメモリカード112に伝達される。メモリカード112においては、認証データ保持部1500より、メモリカード112に対応する公開暗号鍵 $KP_{mc}(2)$ が認証データ $\{KP_{mc}(2)\}$   $KP_{ma}$ が出力される(ステップS302)。

20

メモリカード112の認証用データ $\{KP_{mc}(2)\}$   $KP_{ma}$ は、ユーザ2の携帯電話機120から送信され、ユーザ1の携帯電話機110を經由してメモリカード110に受信される(ステップS304)。

メモリカード110においては、復号処理部1408にて復号処理を実行する。この、 $KP_{ma}$ にて暗号化された公開暗号鍵 $KP_{mc}(2)$ が正規に登録され、正規の暗号化を施されている場合、すなわち、認証鍵 $KP_{ma}$ にて復号でき、復号時に発生する従属するデータが認識できる場合、復号した $KP_{mc}(2)$ をメモリカード112の公開暗号鍵として受理する。一方、復号できない場合、または、信号処理において発生する従属データが認識できない場合、得られたデータを受理しない(ステップS306)。

30

コントローラ1420は、復号処理部1408にてメモリカード112のコンテンツに固有の公開暗号鍵 $KP_{mc}(2)$ が受理された場合、送信されてきた公開暗号鍵 $KP_{mc}(2)$ が、このデータ配信システムに対して承認されたメモリカードに付与された公開暗号鍵であると判断し、次のステップS312に進める(ステップS308)。一方、受理されなかった場合、非承認の機器からの不正なアクセスであると判断し、処理を終了する(ステップS360)。

認証結果が有効である場合には、コントローラ1420は、セッションキー発生部1418に対して、移動セッション時に送信側で発生されるセッションキー $Ks3$ の出力を指示する。移動セッションにおける受信側では、メモリカード110のセッションキー発生部1418にて新しいセッションキーを発生したため、再生初期化セッションにおいて保持したセッションキー $Ks3$ がセッションキー $Ks2$ に書換えられる。セッションキー発生部1418によって生成されたセッションキー $Ks3$ は、暗号化処理部1410に伝達される。暗号化処理部1410は、さらに、ステップS306において復号処理部1408によって復号されたメモリカード112の秘密暗号鍵 $KP_{mc}(2)$ を受けて、 $KP_{mc}(2)$ によってセッションキー $Ks3$ を暗号化する。これにより、暗号化されたセッションキー $\{Ks3\}$   $Kmc(2)$ がデータバスBS3に出力される(ステップS314)。

40

データバスBS3に出力された $\{Ks3\}$   $Kmc(2)$ は、メモリインタフェース1200、携帯電話機100および携帯電話機120を介してメモリカード112に伝達される。

50

メモリカード112は、メモリカード110から出力された{Ks3}Kmc(2)を受けて、復号処理部1404によってメモリカード112に対応する秘密復号鍵Kmc(2)による復号処理を実行し、送信側のメモリカード110によって生成されたセッションキーKs3を受理する(ステップS316)。

メモリカード112のコントローラ1420は、セッションキーKs3の受理に応じて、セッションキー発生部1418に対して、移動セッションにおいて受信側で発生されるべきセッションキーKs2の生成を指示する。移動セッションにおける受信側では、メモリカード110中のセッションキー発生部1418にて新しいセッションキーを発生したため、再生初期化セッションにおいて保持したセッションキーKs3がセッションキーKs2に書き換えられる。生成されたセッションキーKs2は、切換スイッチ1446中の接点Pfおよび切換スイッチ1444中の接点Pcを経由して暗号化処理部1406に伝達される。

暗号化処理部1406は、復号処理部1404からステップS316で得られたセッションキーKs3を受けて、切換スイッチ1444の接点Pcと切換スイッチ1446の接点PfとPeの切換によって得られるセッションキーKs2と公開暗号鍵Kpm(2)をセッションキーKs1によって暗号化し、{Ks2//Kpm(2)}Ks3をデータバスBS3に出力する(ステップS318)。

データバスBS3に出力された暗号化データ{Ks2//Kpm(2)}Ks3は、携帯電話機102および100を介してメモリカード110のデータバスBS3に伝達される。

メモリカード110においては、データバスBS3に伝達された暗号化データを復号処理部1412によってセッションキーKs3を用いて復号し、メモリカード112に関するセッションキーKs2および公開暗号鍵Kpm(2)を受理する(ステップS320)。

メモリカード110のコントローラ1420は、セッションキーKs2および公開暗号鍵Kpm(2)の受理に応じて、ライセンス情報保持部1440内のアクセス制限情報AC1の確認を実行する(ステップS322)。アクセス制御情報AC1を確認した結果、ライセンスの移動が不可である場合には、この段階で移動セッションを終了する(ステップS360)。

一方、アクセス制限情報AC1を確認した結果、移動が許可されている場合には、次のステップS322に処理が移行し、コントローラ1420は、ライセンス情報保持部1440より対応するコンテンツIDおよびライセンスIDを取得し、ライセンス保持部1440内のアクセス制限情報を更新し、以降の再生および移動の禁止を記録する(ステップS324)。

これに対応して、再生セッションおよび移動セッションにおいて当該アクセス制限情報AC1を確認して処理が行なわれ、以降のそれぞれのセッションが禁止される。さらに、コントローラ1420は、移動するコンテンツに対応したセッションキーKcおよび再生情報に関する暗号化データ{{Kc//AC2}Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1}Km(1)の出力をメモリ1415に対して指示する。メモリ1415から出力された暗号化データ{{Kc//AC2}Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1}Km(1)は、復号処理部1422によって復号化され、{Kc//AC2}KcomがデータバスBS4上に得られる(ステップS326)。

ステップS324でライセンス情報保持部から取得されたライセンスID、コンテンツIDおよびアクセス制限情報AC1と、ステップS326で得られた{Kc//AC2}Kcomは、データバスBS4から暗号化処理部1424に取込まれて暗号化される。暗号化処理部1424は、ステップS320において復号処理部1412で得られたメモリカード112固有の公開暗号鍵Kpm(2)によって、これらのデータを暗号化し、{{Kc//AC2}Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1}Km(2)を生成する(ステップS328)。

データバスBS4に出力された暗号化データ{{Kc//AC2}Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1}Km(2)は、切換スイッチ1444中の接点Pdを介して暗号化処理部1406に伝達される。暗号化処理部1406は、復号処理部1412によって得られたメモリカード112の生成したセッションキーKs2を切換スイッチ1442の接点Pdを介して受けて、接点Pdより受けたデータをセッションキーKs2によって暗号化する。

暗号化処理部1406は、{{Kc//AC2}Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1}

10

20

30

40

50

Km(2)}Ks2をデータバスBS3に出力する(ステップS330)。ステップS330においてデータバスBS3に出力された暗号化データは、携帯電話機100および102を介して、移動セッションの受信側であるメモリカード112に伝達される。

メモリカード112においては、復号処理部1412においてセッションキー発生部1418によって生成されたセッションキーKs2による復号が実行され、{{{Kc//AC2}Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1}Km(2)}が受理される(ステップS332)。受理された{{Kc//AC2}Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1}Km(2)は、公開暗号鍵Kpm(2)で暗号化されたまま記録される(ステップS334)。

さらに、復号処理部1422において、メモリカード112に固有の秘密復号鍵Km(2)による復号処理を実行することにより、ライセンスID、コンテンツIDおよびアクセス制限情報AC1が受理される(ステップS336)。

受理されたライセンスID、およびコンテンツIDおよびアクセス制限情報AC1は、データバスBS4を介してライセンス情報保持部1440に記録される(ステップS338)。

このようにして、ステップS338までの処理が正常に終了することによって、ライセンスキーKcの暗号化データおよび配信情報が移動されたことに応答して、携帯電話機102を介してコンテンツデータの複製要求がさらに行なわれる(ステップS340)。

コンテンツデータの複製要求は携帯電話機100を経由してメモリカード110に伝達され、これに応答して、メモリカード110中のメモリ1415より対応する暗号化コンテンツデータ{Data}Kcと付加情報Data-infとがデータバスBS3に出力される(ステップS342)。データバスBS3に出力されたこれらのデータは、メモリインタフェース1200、携帯電話機100および携帯電話機102を介してメモリカード112に伝達され、メモリカード112中のメモリ1415に記録される(ステップS344)。

暗号化コンテンツデータ{Data}Kcおよび付加情報Data-infの記録が終了すると、携帯電話機102を介して移動受理が送信される(ステップS346)。

これにより、メモリカード112および対応する携帯電話機102において正常に再生セッションが実行されれば、携帯電話機102によって、メモリカード112に記録されたコンテンツデータに基づいて音楽を聴取することが可能となる。

送信側の携帯電話機100においては、携帯電話機102から送信された移動受理を受信して(ステップS348)、コンテンツデータの消去もしくは保持のいずれかの指示をキー入力部1108よりユーザから受ける(ステップS350)。

したがって、キー入力部1108よりコンテンツデータの消去が指示されることにより、メモリカード110内のメモリ1415において、対応する{Data}Kcおよび付加情報Data-infが消去される(ステップS354)。一方、コンテンツデータの保持が指示された場合においては、ステップS354はスキップされ、移動処理はこの段階で終了する(ステップS356)。

正常に移動セッションが行なわれた場合の移動処理終了ステップS356の後、もしくは認証等によって移動セッションが中止された場合にはステップS308およびS322からスキップされて、次のステップS358に処理が移行する。

なお、ライセンス保持部1440内に記録された対応するコンテンツID等の再生情報は、ステップS324にてアクセス制限情報AC1が更新され、再生セッションおよび移動セッションを禁止しているため、消去と同じ状態となっている。この状態にある再生情報が記録されたバンクに対して、新たなコンテンツデータに対する再生情報の配信あるいは移動を受けた際に、上書きが許可されている。ステップS324において、当該バンク内のデータを全て消去しても同様な効果が得られる。

さらに、暗号化コンテンツデータをメモリ1415に記録された状態では、新たに配信サーバ30をアクセスし、再生情報の配信のみ受ければ、また、暗号化コンテンツデータを再生して、音楽を聴取することができるようになる。再生情報のみの配信処理はフローチャートには図示されていないが、配信セッションにおける図9および図10において暗号化コンテンツデータの授受に関するステップS152、S154、S156、S158を行わない処理であるため、説明を繰り返さない。

10

20

30

40

50

携帯電話機 100 は、ステップ S356 において移動処理が終了すると、メモリカード 110 に対して認証のためのデータ [Kpp(1)]Kpma を出力する (ステップ S358)。

メモリカード 110 は、携帯電話機 100 からのデータ [Kpp(1)]Kpma を受けて、復号処理部 1408 がキー Kpma にて復号することで、キー Kpp(1) を受理する (ステップ S360)。

メモリカード 110 では、コントローラ 1420 が受理されたキー Kpp(1) に基づいて、携帯電話機 100 の認証を行なう (ステップ S362)。

携帯電話機 100 は、ステップ S356 において移動終了処理が終了すると、メモリカード 110 との間で、再生初期化セッションを開始する。以降、ステップ S358、S360、S362、S364、S366 は、図 6 におけるステップ S202、S204、S206、S208、S210 にあたるため、繰り返し説明は行わない。携帯電話機 100 は再生初期化セッションが終了すると携帯電話機 100 の処理を終了する (ステップ S390)。

一方、携帯電話機 102 は、ステップ S346 において移動受理を送信すると、メモリカード 110 との間で、再生初期化セッションを開始する。以降、ステップ S348、S350、S352、S354、S356 は、図 6 におけるステップ S202、S204、S206、S208、S210 にあたるため、繰り返し説明は行わない。携帯電話機 102 は再生初期化セッションが終了すると携帯電話機 102 の処理を終了する (ステップ S390)。

このように、移動セッションにおける送信側の携帯電話機 100 および受信側携帯電話機 102 は、移動によるコンテンツデータの授受が終了するとすぐに再生に備えて再生初期化セッションを実行することによって、それぞれのユーザがそれぞれの携帯電話機のタッチキー部 1108 を介し再生を指示する以前に再生初期化セッションを終了し、ユーザの再生の要求に対して、セキュリティ強度を保った上で、迅速にコンテンツデータを再生して音楽の再生を開始できるようになる。

さらには、移動リクエストに対して、送信側メモリカード 110 は、受信側のメモリカード 112 の送信してきた公開暗号化 Kmc(2) が有効であることを確認した上でのみライセンスキー等の再生情報を移動させるため、不正なメモリカードへの移動を禁止することができ、さらに、受信側に依存した鍵を用いて暗号化を行った上でデータの送受信をするため、移動セッションに対するセキュリティ強度が確保されている。

#### [実施例 2]

実施例 2 のデータ配信システムにおいては、実施例 1 のデータ配信システムの構成と異なって、以下に説明するように、暗号鍵と復号鍵が非対称な公開暗号化方式における公開鍵暗号鍵 Km(1) で暗号化された上で配信された暗号化ライセンスキー等のデータ {Kc//AC2}Kcom//ライセンス ID//コンテンツ ID//AC1}Km(1) をキー Km(1) で復号した後、対称型の鍵であってメモリカード固有の秘密共通鍵 K(i) により暗号化しなおした上で、メモリ 1415 に格納する点を特徴とする。

すなわち、実施例 2 のデータ配信システムは、図 5 において説明した、実施例 1 のデータ配信システムが具備するメモリカード 110 に代えてメモリカード 114 を備える点で異なる。

図 14 は、実施例 2 のデータ配信システムにおいて、使用される通信のためのデータ、情報等の特性を説明する図であり、実施例 1 の図 2 と対比される図である。ただし、図 14 においては、図 2 の場合と比べて、上述のとおり、対称型の鍵であってメモリカード固有の秘密共通鍵 K(i) が設けられる構成となっている点が異なるのみであるので、その説明は繰り返さない。

図 15 は実施例 2 のメモリカード 114 の構成を示すブロック図であり、実施例 1 の図 5 と対比される図である。

図 15 を参照して、メモリカード 114 は、図 5 に示す実施例 1 のメモリカード 110 と比較して、メモリカード固有の秘密共通鍵 K(1) を保持する K(1) 保持部 1450 と、データバス BS4 上のデータを秘密共通鍵 K(1) により暗号化する暗号化処理部 145

10

20

30

40

50

2と、データバスBS4上のデータを秘密共通鍵K(1)により復号する復号処理部1454とをさらに備える構成となっている点で異なる。

その他の点は、実施例1のメモリカード110の構成と同様であるので、同一部分には同一符号を付してその説明は繰り返さない。

図16、図17および図18は、実施例2に従うデータ配信システムにおけるコンテンツの購入時に発生する配信動作を説明するための第1、第2および第3のフローチャートであり、実施例1の図8、図9および図10と対比される図である。

図16～図18においては、ユーザ1が、メモリカード114を用いることで、携帯電話機100を介して配信サーバ30からコンテンツデータの配信を受ける場合の動作を説明している。

10

ここで、実施例1のメモリカード110の場合の配信処理と異なる点は、ステップS144の処理により、メモリカード114がデータ{Kc//AC2}Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1}Km(1)を受理した後に、コントローラ1420の指示によって、データ{Kc//AC2}Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1}Km(1)は、復号処理部1422において、秘密復号鍵Km(1)によって復号され、データ{Kc//AC2}Kcom、ライセンスID、コンテンツIDおよびアクセス制限情報AC1が受理され(ステップS146)ることである。さらに、このようにして受理された{Kc//AC2}Kcom、ライセンスID、コンテンツIDおよびAC1は、メモリカード114に固有の秘密共通鍵K(1)によって暗号化処理部1452で暗号化され、{{Kc//AC2}Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1}K(1)がTRM領域外のメモリ1415に記録される(ステップS148)。

20

以上の配信処理において、ステップS146において、{Kc//AC2}Kcom、ライセンスID、コンテンツIDおよびAC1を秘密復号鍵Km(1)によって復号した後、ステップS148において、再び秘密共通鍵K(1)によって暗号化した上でメモリ1415に格納するのは、以下の理由による。

非対称鍵による公開鍵方式である公開暗号鍵Kpm(1)と秘密復号鍵Km(1)の組合せでは、復号処理に要する時間が大きくなる可能性がある。

そこで、高速に復号可能な共通鍵方式によるメモリカード固有の秘密共通鍵K(1)によって、これらのデータを暗号化しなおすことで、暗号化コンテンツデータに対応するコンテンツデータの再生処理において、再生処理に必要な情報であるライセンスキーKcおよび再生制限情報AC1に対する復号処理を高速化することが可能となる。

30

さらには、このようにデータ送信時の鍵と、メモリカード内に格納する際の鍵を変更することで、セキュリティ強度も向上する。

ここで、上述したような公開鍵方式としては、RAS暗号方式(Rivest-Shamir-Adleman cryptosystem)や楕円曲線暗号化方式があり、共通鍵暗号方式としては、DES(Data Encryption Standard)暗号方式などがある。

なお、以上の説明では、暗号鍵と復号鍵が非対称な公開暗号化方式における鍵Kpm(1)/Km(1)に基づく暗号化データを、全て暗号鍵と復号鍵が対称な共通鍵方式における秘密共通鍵K(1)で暗号化しなおす構成について説明したが、たとえば、メモリカード110のTRM領域内に設けられたライセンス情報保持部1440に保持されるライセンスID、コンテンツIDおよびアクセス制御情報AC1については、暗号化のやり直しを行わず、かつメモリ1415に格納することをやめ、データ{Kc//AC2}Kcomについては、秘密共通鍵K(1)で暗号化しなおした上でメモリ1415に格納する構成とすることも可能である。

40

その他の点は、実施例1の配信動作と同様であるので、同一処理には同一符号を付してその説明は繰り返さない。

図19は、実施例2のメモリカード114を用いた場合の再生セッション時における各部の動作を説明するためのフローチャートである。

ここで、実施例2のメモリカード114においても、実施例1のメモリカード110と同様にして、再生初期化セッションの処理が行なわれているものとする。

図10に示した実施例1のメモリカード110の場合の配信処理と異なる点は、メモリカ

50

ード114においては、図19のステップS222の処理では、コントローラ1420の指示に応じて、メモリ1415からデータバスBS4に読出された暗号化データ{ {Kc//AC2} Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1} K(1)を、復号処理部1454がK(1)保持部1451の保持された秘密鍵K(1)によって復号する構成となっていることである。

その他の点は、実施例1の再生動作と同様であるので、同一処理には同一符号を付してその説明は繰り返さない。

#### [移動動作]

図20、図21、および図22は、実施例2における移動の動作を説明するための第1、第2および第3のフローチャートである。

また、実施例2のメモリカードの移動動作も基本的には、実施例1の移動動作と同様である。

実施例1のメモリカード110と112との間の移動動作に対して、実施例2のメモリカード114と116との間の移動動作の異なるステップはステップS326、S334およびS336である。ステップS326においては、コントローラ1420は、移動するコンテンツに対応したセッションキーKcおよび再生情報に関する暗号化データ{ {Kc//AC2} Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1} K(1)の出力をメモリ1415に対して指示し、メモリ1415から出力された暗号化データ{ {Kc//AC2} Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1} K(1)は、復号処理部1454によって秘密共通鍵K(1)について復号化され、{Kc//AC2} KcomがデータバスBS4上に得られる。

ステップS334においては、ステップS332にて受理された{ {Kc//AC2} Kcom//ライセンスID//コンテンツID//AC1} Km(2)をメモリカード116固有の秘密復号鍵Km(2)にて復号処理部1422にて復号し、{Kc//AC2} Kcom、ライセンスID、コンテンツID、アクセス制限情報AC1をデータバスBS4に出力する。

ステップS336においては、ステップS334にてデータバスBS4に出力された、{Kc//AC2} Kcom、ライセンスID、コンテンツID、アクセス制限情報AC1を、秘密共通鍵K(2)にて暗号処理部1452にて再び暗号化した後、データバスBS4を介してメモリ1415に記録される。

その他の点は、実施例1の移動動作と同様であるので、同一処理には同一符号を付してその説明は繰り返さない

以上のような構成とすることで、一層、迅速に再生が開始できるようになるとともに、コンテンツデータに対するセキュリティが強化されることになる。

なお、実施例1および2における処理はメモリカード内の処理が異なるだけで、メモリカード外部におけるデータの暗号化に違いはない。移動動作についても送り側と受信側の組合せとしてこれまでに説明したきた実施例1と2のいずれの組合せにおいても移動が行える。

ゆえに、メモリカード110および114は互換性のあるメモリカードである。

#### [実施例3]

実施例3のデータ配信システムにおいては、実施例1のデータ配信システムの構成と異なって、配信サーバおよび携帯電話機のコンテンツ再生回路においてコンテンツ再生回路共通の秘密鍵Kcomによる暗号化および復号処理を用いない点を特徴とする。

すなわち、実施例3のデータ配信システムは、図3において説明した、実施例1のデータ配信システムが具備する配信サーバ30内のライセンスサーバ10に代えてライセンスサーバ11を備える点で異なる。また、実施例3のデータ配信システムにおける携帯電話機の構成は、図4で説明した携帯電話機100の構成に代えて、携帯電話機103の構成が採用される。

図23は、実施例3のデータ配信システムにおいて、使用される通信のためのデータ、情報等の特性を説明する図であり、実施例1の図2と対比される図である。ただし、図23においては、図2の場合と比べて、秘密復号鍵Kcomが省略された構成となっている点異なるのみであるのでその説明は繰り返さない。

10

20

30

40

50



図24は、実施例3に従うデータ配信システムのライセンスサーバ11の構成を示す概略ブロック図である。

ライセンスサーバ11は、ライセンスサーバ10と比較して、再生回路共通の秘密復号鍵Kcom保持部322と、秘密鍵Kcomを暗号鍵として暗号化を行う暗号化処理部324を具備しない点で異なる。すなわち、配信サーバ31においては、配信制御部315が出力するライセンスキーKcおよび再生回路制御情報AC2は、直接暗号化処理部326に伝達される。その他の回路構成および動作については図3に示すライセンスサーバ10と同様であるので説明は繰返さない。

以降、ライセンスサーバ11、認証サーバ12および配信キャリア20を併せて配信サーバ31と総称することとする。

10

図25は、実施例3に従うデータ配信システムにおいて使用される携帯電話機103の構成を示す概略ブロック図である。

図25を参照して、携帯電話機103は、実施例1の図4で説明した携帯電話機100の構成と比較して、再生回路共通の秘密鍵Kcomを保持するKcom保持部1512と秘密鍵Kcomによる復号処理部1514を具備しない点で異なる。

すなわち、携帯電話機103においては、配信サーバ31において秘密鍵Kcomによる暗号化処理が施されていないことに対応して、セッションキーKs4による復号処理を実行する復号処理部1510によって直接ライセンスキーKcが得られるため、これを復号処理部1510に直接与える構成となる。その他の回路構成および動作については携帯電話機100の場合と同様であるので説明は繰返さない。

20

また、実施例3に従うデータ配信システムにおいて使用されるメモリカードについては、図5に示すメモリカード110と同一の構成であるので説明は繰返さない。

次に、再生回路共通の秘密鍵Kcomによる暗号化を省略することによる、配信および再生の各セッションにおける動作の差異についてフローチャートで説明する。

図26、図27および図28は、実施例3に従うデータ配信システムにおける配信動作を説明するための第1、第2および第3のフローチャートである。図26～図28においては、図8～図10で示した実施例1に従うデータ配信システムにおける配信動作のフローチャートと異なる点について説明する。

図26～図28を参照して、ステップS132までの処理は、図9で説明したフローチャートと同一である。

30

図24で説明したように、ステップS132で得られるライセンスキーKcおよび再生回路制御情報AC2は、秘密鍵Kcomによる暗号化を施されることなくメモリカード110固有の公開暗号鍵Kpm(1)によって暗号化されるので、ステップS134は省略される。

以下、ステップS132に続いて、ステップS136～S148に代えて、ステップS136a～S148aが実行される。ステップS136a～S148aのそれぞれにおいては、ステップS136～S148において取り扱われる{Kc//AC2}Kcomに代えて、ライセンスキーKcおよび再生回路制御情報AC2がKc//AC2の形でそのまま取扱われる点が異なる。その他の暗号化および復号処理については既に図9で説明したのと同様であるので説明は繰返さない。

図29は、実施例3に従うデータ配信システムにおける再生動作を説明するためのフローチャートである。実施例3においても、再生初期セッションは、実施例1と同様の処理が行なわれているものとする。

40

図29を参照して、実施例3に従うデータ配信システムにおける再生動作においては、図6に示した実施例1に従うデータ配信システムにおける再生動作と比較して、ステップS222～S226に代えて、ステップS222a～S226aが実行される点で異なる。ステップS222a～S226aのそれぞれにおいては、ステップS222～S226において取り扱われる{Kc//AC2}Kcomに代えて、ライセンスキーKcおよび再生回路制御情報AC2がKc//AC2の形でそのまま取扱われる点が異なる。その他の暗号化および復号処理については既に図10で説明したのと同様であるので説明は繰返さない。さらに、また、ライセンスキーKcおよび再生回路制御情報AC2は、秘密復号鍵Kcomによる暗号化を施され

50

ることなくメモリカード110固有の公開暗号鍵Km(1)によって暗号化されているので、ステップS228は省略される。その他のステップについては図10と同様であるので説明は繰返さない。

図30、図31および図32は、実施例3の移動動作を説明するための第1、第2および第3のフローチャートである。

携帯電話機が103およびそれと同等の構成を有する携帯電話機105との間における移動動作においては、ライセンスキーKcおよび再生回路制御情報AC2は、秘密鍵Kcomによる暗号化を施されていないことを除いて、実施例1の動作と同様である。つまり、ステップS326~S336がステップS326a~S336aとなる点を除いては、実施例1の動作と同様であるので、その説明は繰返さない。

10

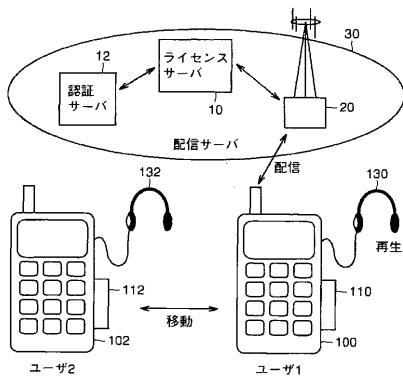
このような構成とすることによって、コンテンツ再生回路(携帯電話機)に共通の秘密復号化鍵Kcomによるライセンスサーバ11での暗号化処理および携帯電話機での復号処理を行わない構成としても、実施例1に従うデータ配信システムと同様の効果を楽しむデータ配信システムを構築することが可能である。

さらに、同様にして、実施例2のデータ配信システムにおいても、配信サーバおよび携帯電話機において再生回路共通の秘密鍵Kcomによる暗号化および復号処理を用いない構成とすることが可能である。また、再生装置としては、携帯電話機でなくてもよく、配信を受けられる必要性もない。

この発明を詳細に説明し示してきたが、これは例示のためのみであって、限定となつてはならず、発明の精神と範囲は添付の請求の範囲によってのみ限定されることが明らかに理

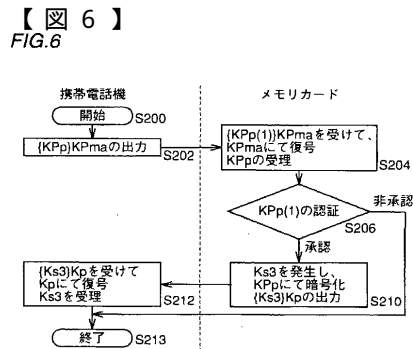
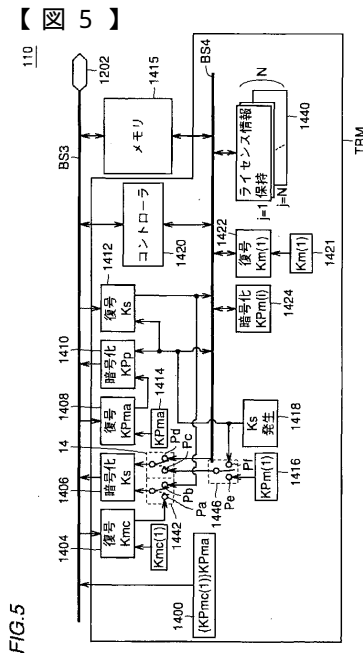
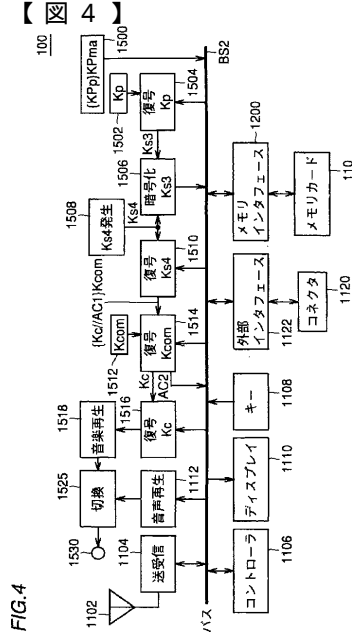
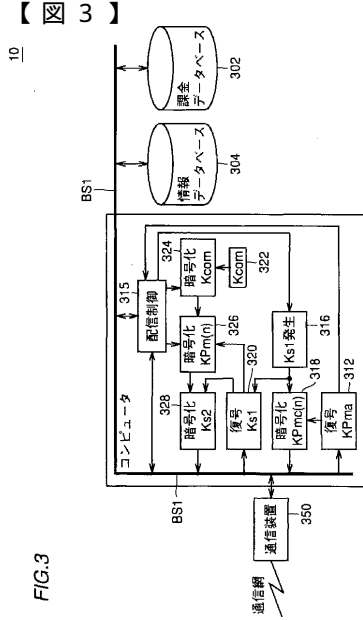
20

【図1】  
FIG.1

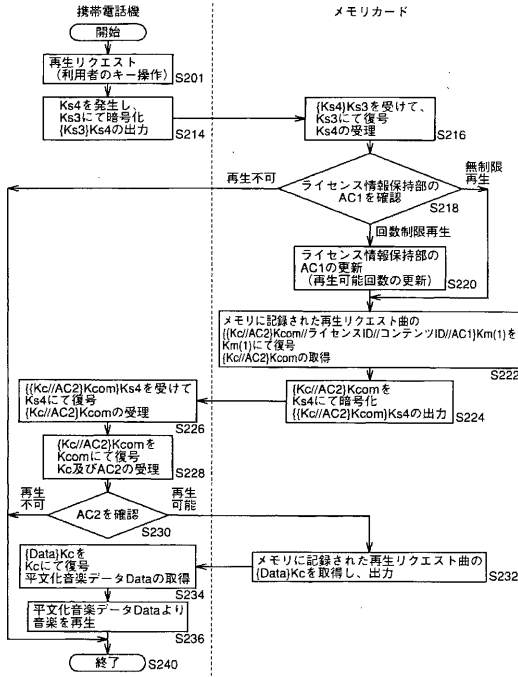


【図2】  
FIG.2

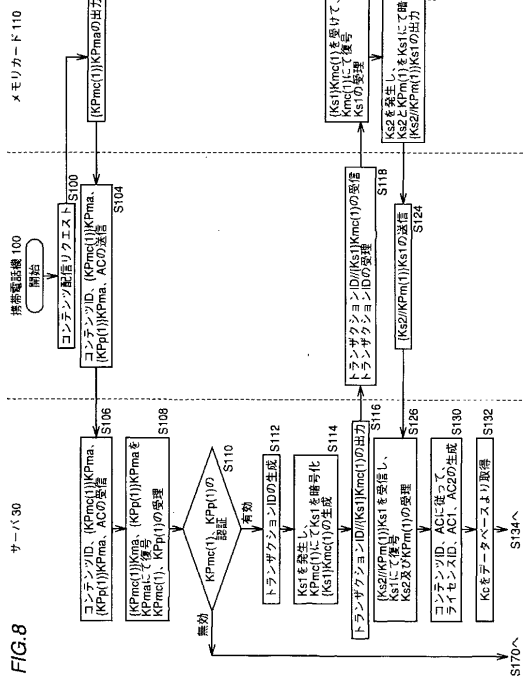
名称	機能・特徴	保持・発生箇所
Data	コンテンツデータ、Kcにて復号可能な暗号化を施した暗号化コンテンツデータとして(Data)Kcの形式にて配布	配信サーバ
Data-inf	付加情報、コンテンツデータに関する著作権関連あるいはサーバアクセス関連等の平文情報	配信サーバ
Kc	ライセンスキー 暗号化コンテンツデータを復号するための復号鍵	配信サーバ
Kp(n)/Kmc(n)	コンテンツ再生回路/メモリカードのクラスに固有な秘密復号鍵 nはクラスを識別するための識別子	携帯電話機 メモリカード
KPp(n)/KPmc(n)	Kp(n)/Kmc(n)にて復号可能な非対称公開暗号化鍵 {KPp(n)/KPma(n)/KPmc(n)/KPma(n)}の形で出荷時に記録され、 復号時において、復号された公開暗号鍵KPp(n)/KPmc(n)の正当性を示す付随情報が生成される。 nはクラスを識別するための識別子	携帯電話機 メモリカード
Kcom	再生回路共通の秘密復号鍵、暗号化されたKc,AC2の復号に利用(非対称 配信サーバKPoom/再生回路Kcom も良い)	配信サーバ 携帯電話機
KPma	認証鍵	配信サーバ
AC	利用者側からのライセンスに対する購入条件(機能限定、ライセンス数 etc)	携帯電話機
AC1	メモリのアクセスに対する制限情報	配信サーバ
AC2	再生回路における制御情報	配信サーバ
Km(i)	メモリカード毎に固有の復号鍵(iはカードを識別する識別子)	メモリカード
KPm(i)	Km(i)にて復号可能な非対称暗号化鍵	メモリカード
Ks1	配信セッション毎に発生するセッション固有の共通鍵	配信サーバ
Ks2	配信/移動(受)セッション毎に発生するセッション固有の共通鍵	メモリカード
Ks3	再生/移動(送信側)セッション毎に発生するセッション固有の共通鍵	メモリカード
Ks4	再生セッション毎に発生するセッション固有の共通鍵	携帯電話機
コンテンツID	コンテンツデータDataを識別するコード	配信サーバ
ライセンスID	ライセンスの発行を特定できる管理コード(コンテンツIDをも含めて識別することも考えられる)	配信サーバ
トランザクションID	配信セッション毎に生成される配信セッションを特定できるコード(ライセンスIDとの兼用可)	配信サーバ



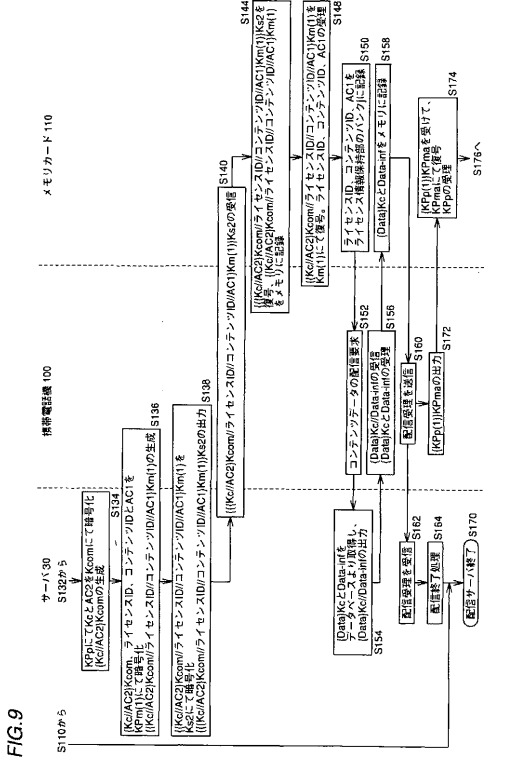
【図7】  
FIG.7



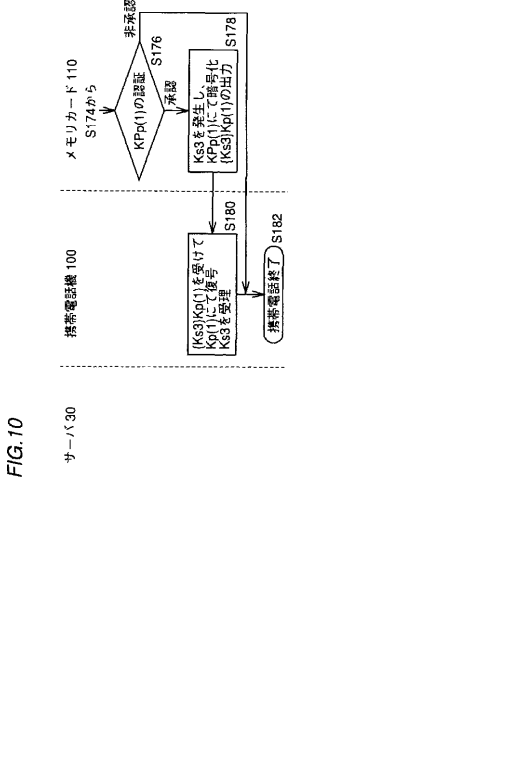
【図8】  
FIG.8

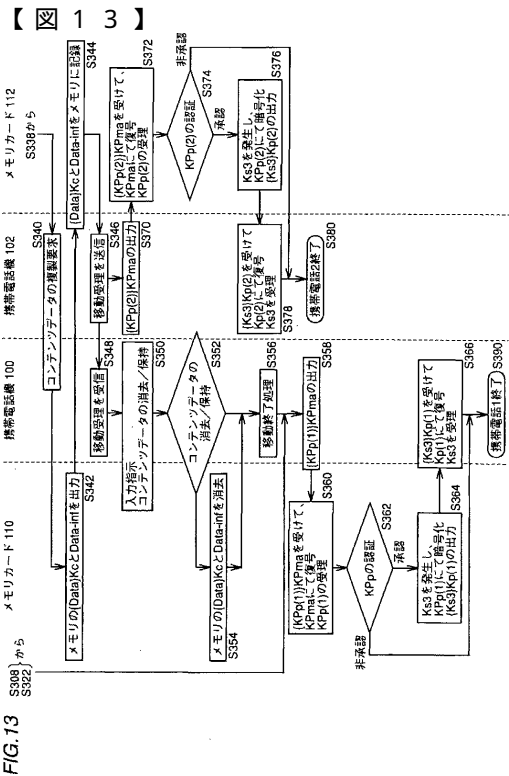
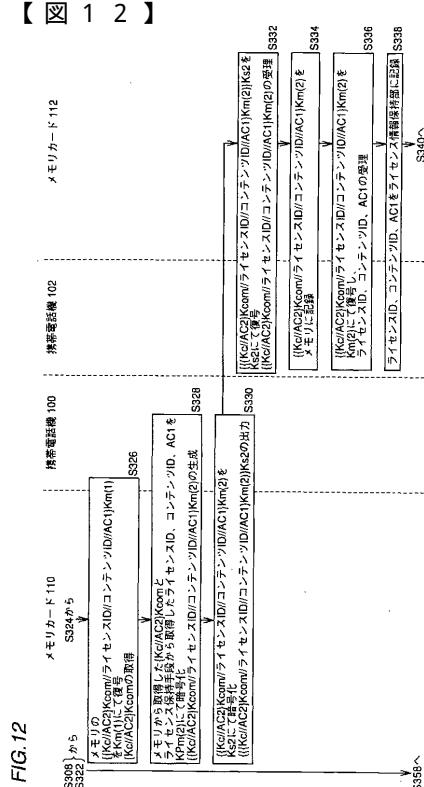
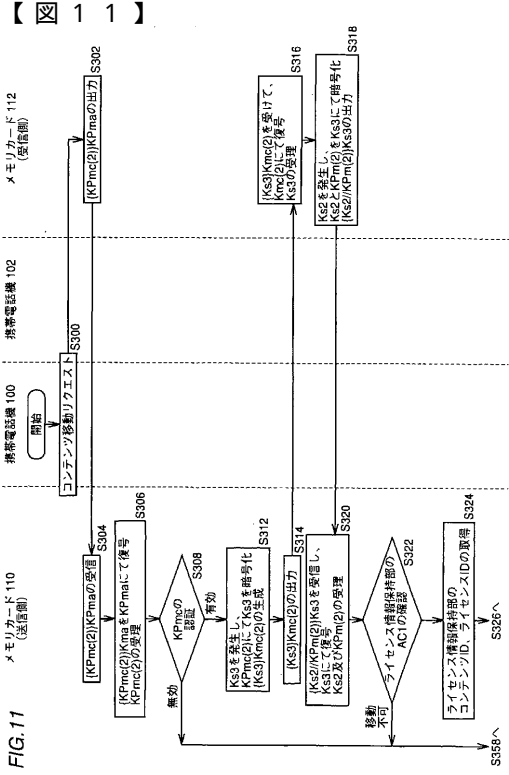


【図9】  
FIG.9



【図10】  
FIG.10





**FIG. 14**

名称	機能・特徴	保持・発生箇所
Data	コンテンツデータ、Kcにて復号可能な暗号化された暗号化コンテンツデータとして(Data)Kcの形式にて配布	配信サーバ
Data-inf	付加情報、コンテンツデータに関する著作権関連あるいはサーバアクセス関連等の平文情報	配信サーバ
Kc	ライセンスキー 暗号化コンテンツデータを復号するための復号鍵	配信サーバ
Kp(n)/Kmc(n)	コンテンツ再生回路/メモリカードのクラスに固有な秘密復号鍵 nはクラスを識別するための識別子	携帯電話機 メモリカード
KPp(n)/KPrm(n)	Kp(n)/Kmc(n)にて復号可能な非対称な公開暗号化鍵 (KPrm(n))KPrma(KPrm(n))KPrmaの形で出荷時に記録され、 復号時において、暗号された公開暗号鍵KPp(n)/KPrm(n)の正当性を示す付随情報が生成される nはクラスを識別するための識別子	携帯電話機 メモリカード
Kcom	再生回路共通の秘密復号鍵、暗号化されたKc, AC2の復号に利用 (非対称 配信サーバ/KPcom/再生回路Kcom も良い)	配信サーバ 携帯電話機
KPrma	認証鍵	配信サーバ
AC	利用者側からのライセンスに対する購入条件(機能規定、ライセンス数 etc)	携帯電話機
AC1	メモリアクセスに対する制限情報	配信サーバ
AC2	再生回路における制御情報	配信サーバ
Km(i)	メモリカード毎に固有の復号鍵(はカードを識別する識別子)	メモリカード
KPm(i)	Km(i)にて復号可能な非対称暗号化鍵	メモリカード
K(i)	対称型のメモリ固有の秘密鍵(はカードを識別する識別子)	メモリカード
Ks1	配信セッション毎に発生するセッション固有の共通鍵	配信サーバ
Ks2	配信/移動(受)セッション毎に発生するセッション固有の共通鍵	メモリカード
Ks3	再生/移動(送信側)セッション毎に発生するセッション固有の共通鍵	メモリカード
Ks4	再生セッション毎に発生するセッション固有の共通鍵	携帯電話機
コンテンツID	コンテンツデータDataを識別するコード	配信サーバ
ライセンスID	ライセンスの発行を特定できる管理コード(コンテンツIDをも含めて 識別することも考えられる)	配信サーバ
トランザクションID	配信セッション毎に生成される配信セッションを特定できるコード (ライセンスIDとの兼用も可)	配信サーバ

FIG. 15

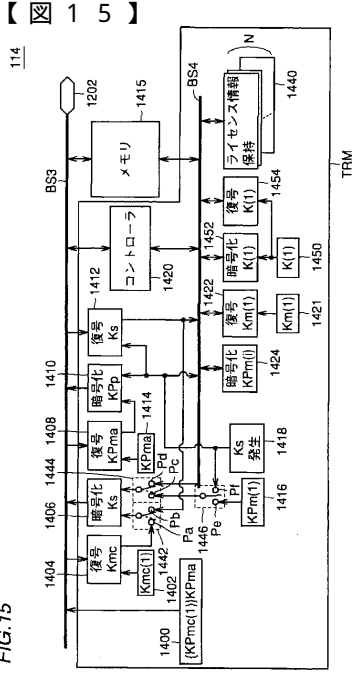


FIG. 17

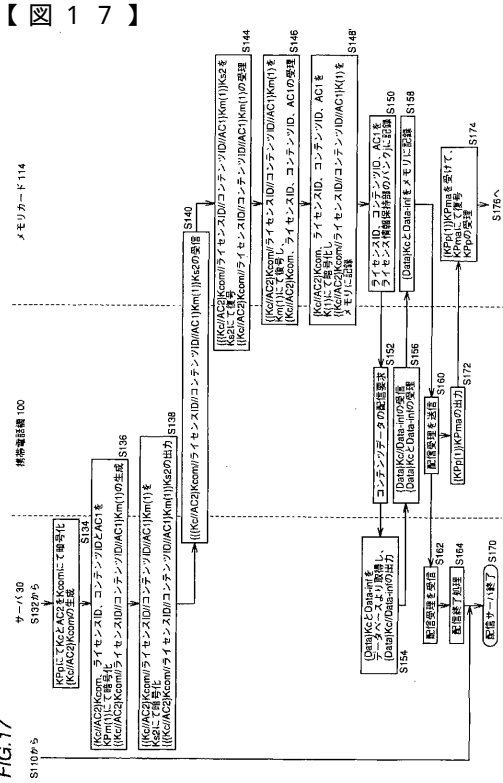


FIG. 18

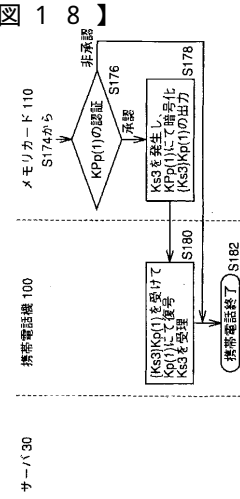
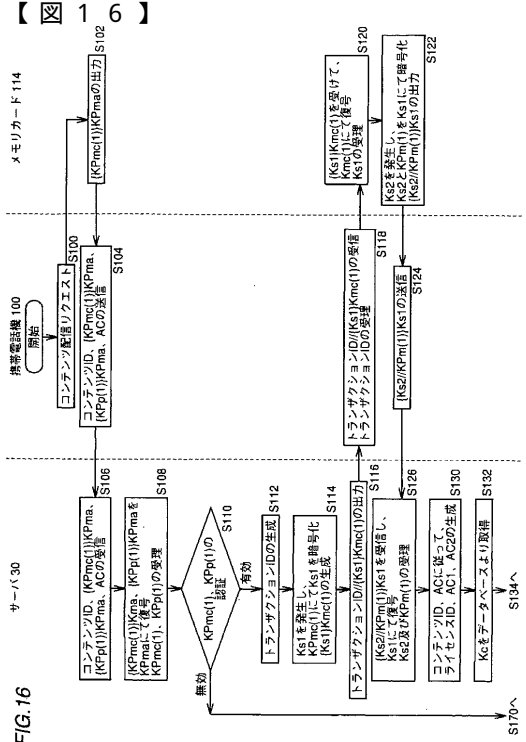
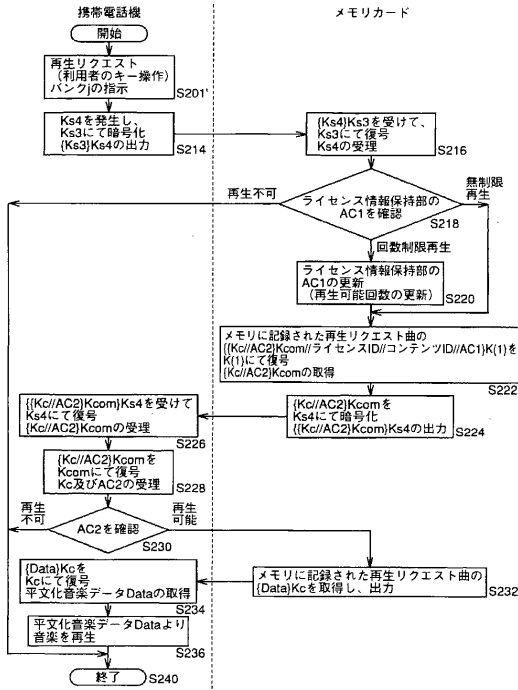


FIG. 16



【図 19】  
FIG.19



【図 20】

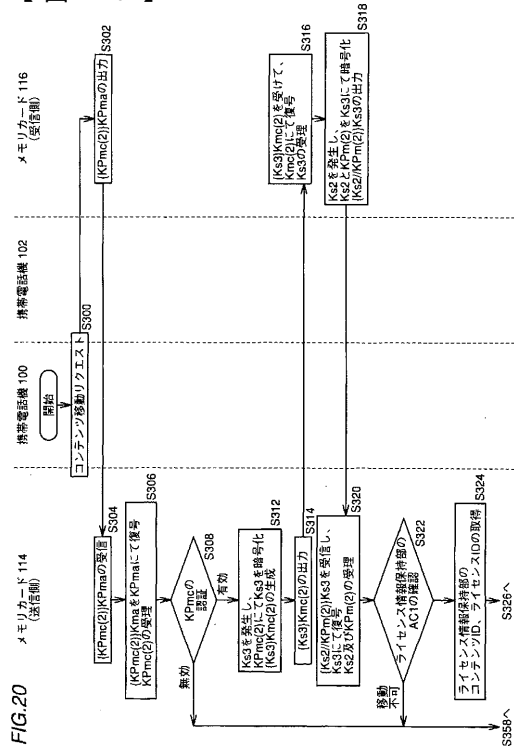


FIG.20

【図 21】

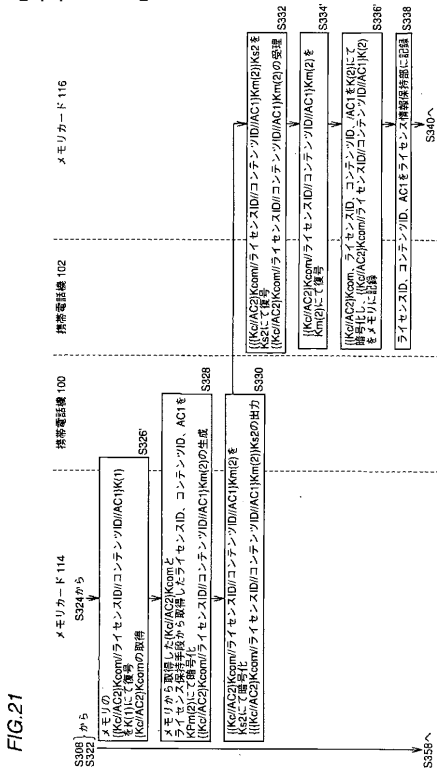


FIG.21

【図 22】

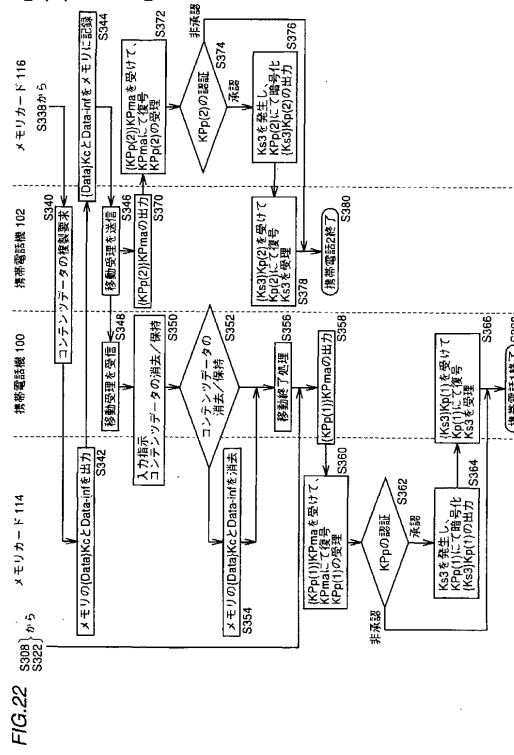


FIG.22

【図 2 3】  
FIG.23

名称	機能・特徴	保持・発生箇所
Data	コンテンツデータ、Kcにて復号可能な暗号化を施した暗号化コンテンツデータとして(Data)Kcの形式にて配布	配信サーバ
Data-inf	付加情報、コンテンツデータに関する著作権関連あるいはサーバアクセス関連等の平文情報	配信サーバ
Kc	ライセンスキー 暗号化コンテンツデータを復号するための復号鍵	配信サーバ
Kp(n)/Kmc(n)	コンテンツ再生回路/メモリカードのクラスに固有な秘密復号鍵 nはクラスを識別するための識別子	携帯電話機 メモリカード
KPp(n)/KPmc(n)	Kp(n)/Kmc(n)にて復号可能な非対称公開暗号化鍵 (KPp(n)/KPma/KPmc(n)/KPmsの形で出荷時に記録され、 復号時において、復号された公開暗号鍵KPp(n)/KPmc(n)の正当性を示す付随情報が生成される。 nはクラスを識別するための識別子	携帯電話機 メモリカード
KPma	認証鍵	配信サーバ
AC	利用者側からのライセンスに対する購入条件(機能限定、ライセンス数 etc)	携帯電話機
AC1	メモリのアクセスに対する制限情報	配信サーバ
AC2	再生回路における制御情報	配信サーバ
Km(j)	メモリカード毎に固有の復号鍵(jはカードを識別する識別子)	メモリカード
KPm(i)	Km(i)にて復号可能な非対称暗号化鍵	メモリカード
Ks1	配信セッション毎に発生するセッション固有の共通鍵	配信サーバ
Ks2	配信/移動(受)セッション毎に発生するセッション固有の共通鍵	メモリカード
Ks3	再生/移動(送信側)セッション毎に発生するセッション固有の共通鍵	メモリカード
Ks4	再生セッション毎に発生するセッション固有の共通鍵	携帯電話機
コンテンツID	コンテンツデータDataを識別するコード	配信サーバ
ライセンスID	ライセンスの発行を特定できる管理コード(コンテンツIDをも含めて識別することも考えられる)	配信サーバ
トランザクション	配信セッション毎に生成される配信セッションを特定できるコード(ライセンスIDとの兼用も可)	配信サーバ

【図 2 4】  
11

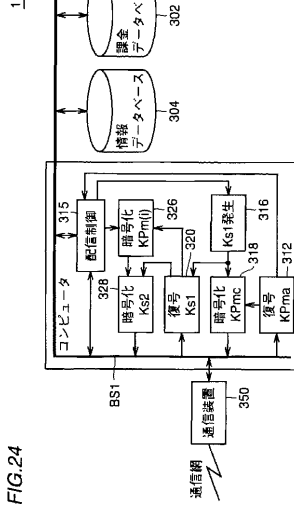


FIG.24

【図 2 5】  
103

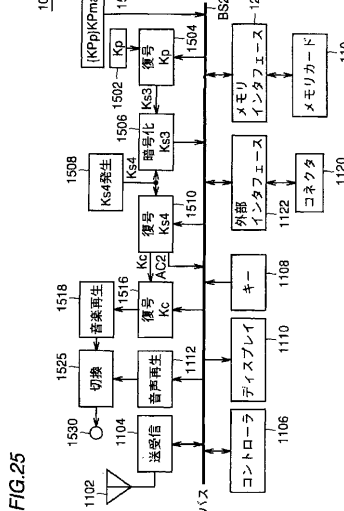


FIG.25

【図 2 6】  
110

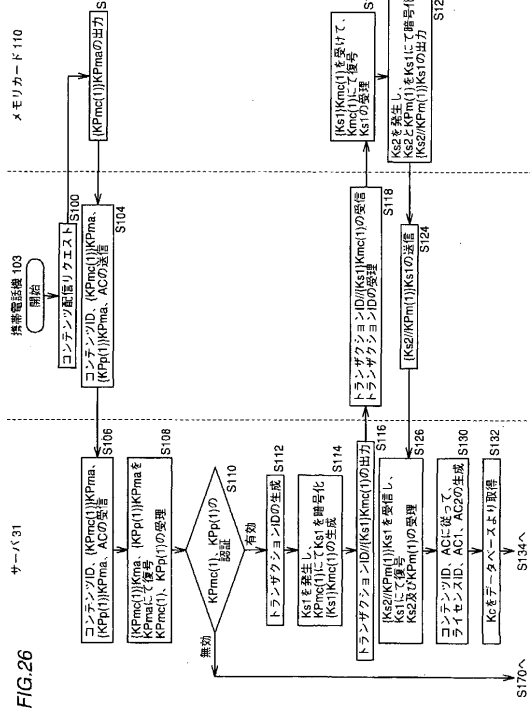


FIG.26



【 27 】

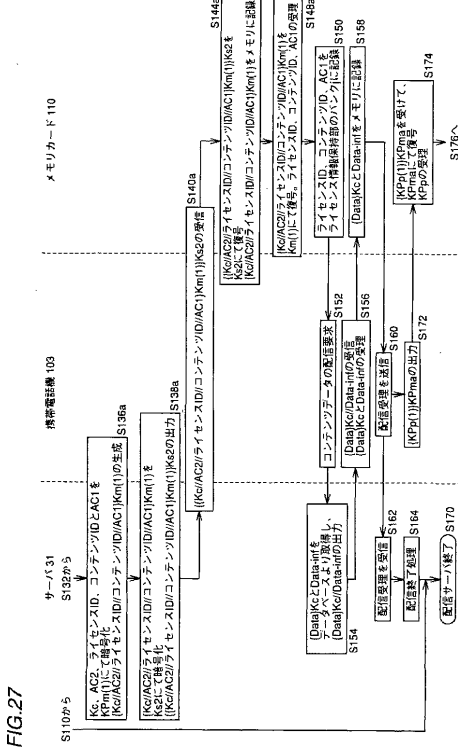


FIG.27

【 28 】

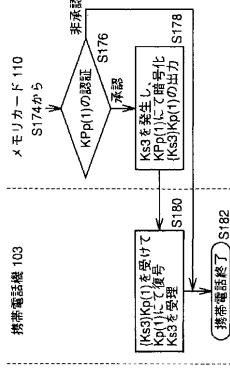


FIG.28

【 29 】

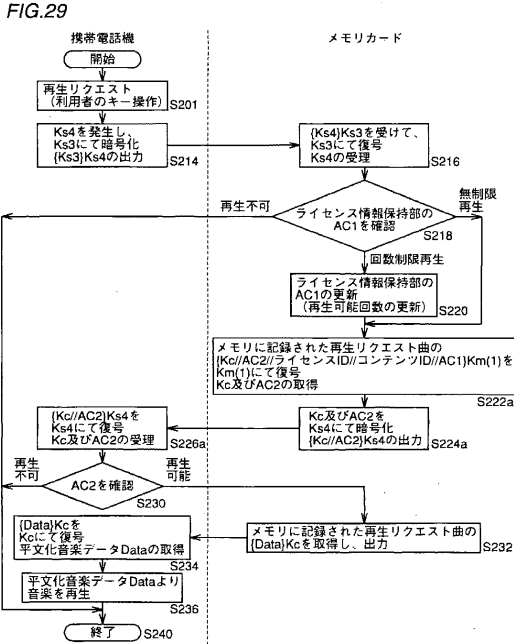


FIG.29

【 30 】

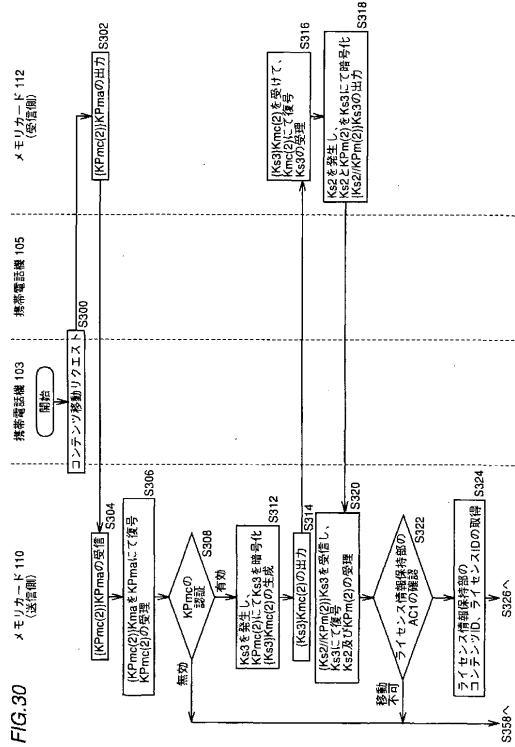
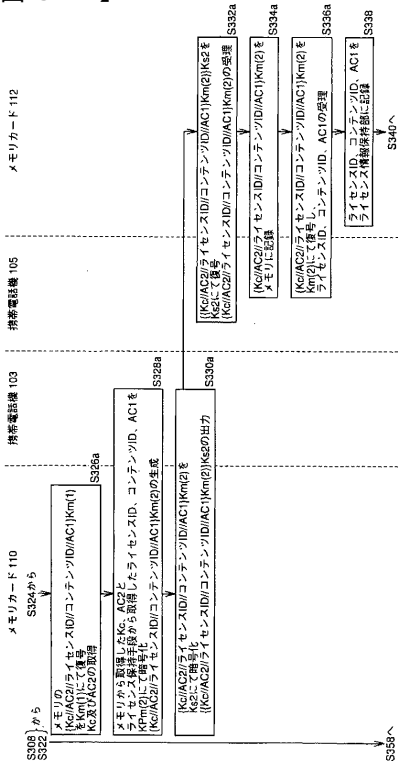


FIG.30

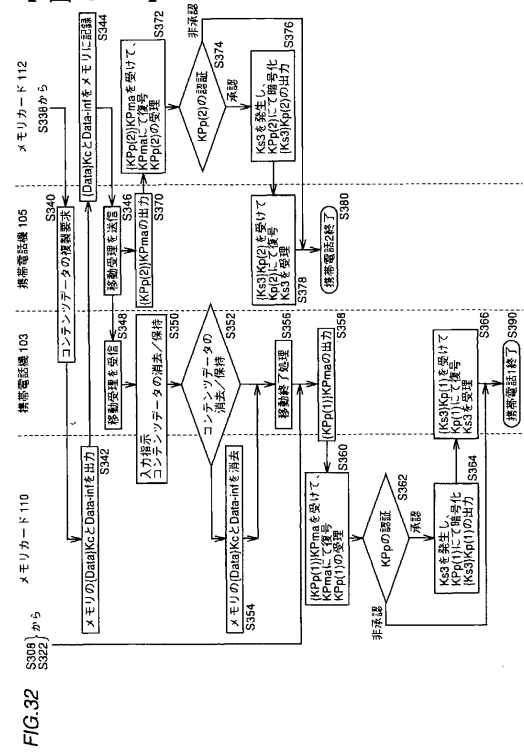
【 3 1 】

FIG. 31



【 3 2 】

FIG. 32



## フロントページの続き

(51) Int. Cl. F I  
**H 0 4 L 9/10 (2006.01)** H 0 4 L 9/00 6 0 1 A  
 H 0 4 L 9/00 6 2 1 A  
 G 1 0 L 9/18 J

- (74)代理人 100064746  
 弁理士 深見 久郎
- (74)代理人 100085132  
 弁理士 森田 俊雄
- (74)代理人 100083703  
 弁理士 仲村 義平
- (74)代理人 100096781  
 弁理士 堀井 豊
- (74)代理人 100098316  
 弁理士 野田 久登
- (74)代理人 100109162  
 弁理士 酒井 将行
- (72)発明者 堀 吉宏  
 大阪府守口市京阪本通2丁目5番5号 三洋電機株式会社内
- (72)発明者 日置 敏昭  
 大阪府守口市京阪本通2丁目5番5号 三洋電機株式会社内
- (72)発明者 金森 美和  
 大阪府守口市京阪本通2丁目5番5号 三洋電機株式会社内
- (72)発明者 吉川 隆敏  
 大阪府守口市京阪本通2丁目5番5号 三洋電機株式会社内
- (72)発明者 武村 浩司  
 大阪府守口市京阪本通2丁目5番5号 三洋電機株式会社内
- (72)発明者 長谷部 高行  
 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号 富士通株式会社内
- (72)発明者 畠山 卓久  
 神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番1号 富士通株式会社内
- (72)発明者 利根川 忠明  
 東京都小平市上水本町五丁目20番1号 株式会社日立製作所 半導体グループ内
- (72)発明者 穴澤 健明  
 東京都港区赤坂四丁目14番14号 日本コロムビア株式会社内

審査官 青木 重徳

- (56)参考文献 特開平10-040172(JP,A)  
 特開平05-075598(JP,A)  
 山中喜義,高嶋洋一,小柳津育郎,“マルチメディアオンデマンドサービスにおける情報保護システム”,NTT R&D,日本,社団法人 電気通信協会,1995年 7月 9日,Vol.44, No.10, p.813(101)-818(106)  
 “小型メモリ・カードで音楽著作権を守る”,日経エレクトロニクス,日本,日経BP社,1999年 3月22日,3-22,第739号,p.49-53  
 岡本栄司,“暗号理論入門”,日本,共立出版株式会社,1993年 2月25日,初版1刷,p.110

(58)調査した分野(Int.Cl. , DB名)

H04L 9/08  
G10K 15/02  
G10L 19/00  
H04L 9/10  
H04L 9/32  
H04N 7/167