

(19) 日本国特許庁(JP)

(12) 特 許 公 報(B2)

(11) 特許番号

特許第5934142号  
(P5934142)

(45) 発行日 平成28年6月15日(2016.6.15)

(24) 登録日 平成28年5月13日(2016.5.13)

(51) Int.Cl.

F I

A 6 3 F 7/02 (2006.01)

A 6 3 F 7/02 3 5 2 N

A 6 3 F 7/02 3 3 4

A 6 3 F 7/02 3 2 6 Z

請求項の数 3 (全 65 頁)

(21) 出願番号 特願2013-118234 (P2013-118234)  
 (22) 出願日 平成25年6月4日(2013.6.4)  
 (62) 分割の表示 特願2011-218767 (P2011-218767)  
                   の分割  
           原出願日 平成23年9月30日(2011.9.30)  
 (65) 公開番号 特開2013-166052 (P2013-166052A)  
 (43) 公開日 平成25年8月29日(2013.8.29)  
           審査請求日 平成26年9月26日(2014.9.26)

(73) 特許権者 000144153  
                   株式会社三共  
                   東京都渋谷区渋谷三丁目29番14号  
 (73) 特許権者 591085972  
                   日本ゲームカード株式会社  
                   東京都渋谷区渋谷3丁目28番13号  
 (74) 代理人 100095407  
                   弁理士 木村 満  
 (72) 発明者 小倉 敏男  
                   東京都渋谷区渋谷三丁目29番14号 株  
                   式会社三共内  
 (72) 発明者 柳 漢具  
                   東京都渋谷区渋谷三丁目28番13号 渋  
                   谷新南口ビル 日本ゲームカード株式会社  
                   内

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 書込システム及び書込装置

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項1】

遊技用装置に搭載される、所定の処理を行う第1の制御装置と、前記所定の処理とは異なる処理を行う第2の制御装置と、のそれぞれに情報を書き込む書込システムであって、

前記第1の制御装置に情報を書き込む第1の書込装置と、

前記第2の制御装置に情報を書き込む第2の書込装置と、を備え、

前記第1の書込装置は、前記第1の制御装置に予め記録されている所定情報を読み取る読取手段と、前記読取手段により読み取られた前記所定情報を前記第2の書込装置に送信する送信手段と、を備え、

前記第2の書込装置は、前記送信手段により送信された前記所定情報を前記第2の制御装置に書き込む書込手段を備え、

前記第2の制御装置は、前記第1の制御装置から前記所定情報を取得する取得手段を備え、

前記書込手段により書き込まれる前記所定情報と、前記取得手段により取得される前記所定情報とは、前記第2の制御装置による前記第1の制御装置の認証で比較される認証用情報である、

ことを特徴とする書込システム。

【請求項2】

遊技用装置に搭載される、所定の処理を行う第1の制御装置に情報を書き込む書込装置であって、

10

20

前記第 1 の制御装置に予め記録されている所定情報を読み取る読取手段と、  
前記読取手段により読み取られた前記所定情報を、前記所定の処理とは異なる処理を行う第 2 の制御装置に情報を書き込む他の書込装置に送信する送信手段と、を備え、  
前記第 2 の制御装置は、前記第 1 の制御装置から前記所定情報を取得する取得手段を備え、  
前記送信手段により送信されて前記他の書込装置により書き込まれる前記所定情報と、  
前記取得手段により取得される前記所定情報とは、前記第 2 の制御装置による前記第 1 の制御装置の認証で比較される認証用情報である、  
ことを特徴とする書込装置。

【請求項 3】

10

遊技用装置に搭載される、所定の処理を行う第 2 の制御装置に情報を書き込む書込装置であって、  
前記所定の処理とは異なる処理を行う第 1 の制御装置に情報を書き込む他の書込装置が前記第 1 の制御装置から読み取って送信する、前記第 1 の制御装置に予め記録されている所定情報を取得する第 1 取得手段と、  
前記第 1 取得手段により取得された前記所定情報を前記第 2 の制御装置に書き込む書込手段と、を備え、  
前記第 2 の制御装置は、前記第 1 の制御装置から前記所定情報を取得する第 2 取得手段を備え、

前記書込手段により書き込まれる前記所定情報と、前記第 2 取得手段により取得される前記所定情報とは、前記第 2 の制御装置による前記第 1 の制御装置の認証で比較される認証用情報である、  
ことを特徴とする書込装置。

20

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、遊技用装置の制御装置のための書込システム及び書込装置に関する。

【背景技術】

【0002】

このような遊技用装置としては、例えば、パチンコ機、パチスロ機、カードゲーム機等の遊技機や、この遊技機とともに設置されて使用される周辺装置（カードユニット等）等がある。そして、このような遊技用装置には、一般的に所定の処理を行う制御装置（例えば、ICチップなど）が搭載されている。各制御装置には、所定の情報を所定の装置によって読み書きすることが一般的である。

30

【0003】

ここで、特許文献 1 に、1 つの装置によって 2 つの R F I D タグから情報を読み取る技術が開示されているように、2 つの制御装置それぞれから情報を読み取る場合（書き込む場合も含む）には、1 つの装置によってそれを行うことが一般的である。

【先行技術文献】

【特許文献】

40

【0004】

【特許文献 1】特開 2 0 1 0 - 2 0 1 0 2 2 号公報

【発明の概要】

【発明が解決しようとする課題】

【0005】

しかし、上記のように、1 つの装置によって 2 つの制御装置に情報を読み書きする場合、1 つの装置に 2 つの制御装置に対して情報を読み書きする機能が搭載されてしまう。ここで、例えば、2 つの制御装置が異なるメーカーによって製造される場合には、一方の制御装置を製造するメーカーによって、両方の制御装置に対して情報を読み書きする装置が製造されることがある。このような場合、例えば、他方の制御装置に情報を読み書きする

50

内容などが、前記一方の制御装置を製造するメーカーに知られてしまう恐れがあり、情報漏洩のリスクがあった。このように、１つの装置によって２つの制御装置に情報を読み書きする場合には、情報漏洩のリスクがある。

【０００６】

本発明は、このような背景のもとになされたものであり、その目的とするところは、２つの制御装置それぞれに情報を読み書きする場合の情報漏洩のリスクを低減した書込システム及び書込装置を提供することにある。

【課題を解決するための手段】

【０００７】

(１) 上記目的を達成するため、本発明に係る書込システムは、

遊技用装置（例えば、カードユニット２０など）に搭載される、所定の処理（例えば、パチンコ機１０との通信処理（ステップＣ２７）など）を行う第１の制御装置（例えば、通信制御ＩＣ２３など）と、前記所定の処理とは異なる処理（例えば、パチンコ機１０に搭載された主制御チップ１３などの認証要求を行う処理（ステップＣ３１）など）を行う第２の制御装置（例えば、セキュリティチップ２２など）と、のそれぞれに情報を書き込む書込システム（例えば、遊技用システム１など）であって、

前記第１の制御装置に情報を書き込む第１の書込装置（例えば、通信制御ＩＣ用ライター６１０など）と、

前記第２の制御装置に情報を書き込む第２の書込装置（例えば、セキュリティチップ用ライター６５０など）と、を備え、

前記第１の書込装置は、前記第１の制御装置に予め記録されている所定情報（例えば、認証用情報Ａ２など）を読み取る読取手段（例えば、ステップＡ１０で認証用情報Ａ２を読み取る制御部６１１など）と、前記読取手段により読み取られた前記所定情報を前記第２の書込装置に送信する送信手段（例えば、ステップＡ１１で認証用情報Ａ２を送信する制御部６１１など）と、を備え、

前記第２の書込装置は、前記送信手段により送信された前記所定情報を前記第２の制御装置に書き込む書込手段（例えば、ステップＡ１６で認証用情報Ａ２を書き込む制御部６５１など）を備え、

前記第２の制御装置は、前記第１の制御装置から前記所定情報を取得する取得手段（例えば、ステップＣ２１において認証用情報Ａ２を取得する処理部２２ａなど）を備え、

前記書込手段により書き込まれる前記所定情報と、前記取得手段により取得される前記所定情報とは、前記第２の制御装置による前記第１の制御装置の認証で比較される認証用情報である（例えば、ステップＣ２１において認証用情報Ａ２の照合参照）、

ことを特徴とする。

【０００８】

上記構成によれば、１つの装置によって２つの制御装置に情報を読み書きする必要がないので、情報漏洩のリスクを低減できる。

【０００９】

(２) 上記目的を達成するため、本発明に係る書込装置は、

遊技用装置（例えば、カードユニット２０など）に搭載される、所定の処理（例えば、パチンコ機１０との通信処理（ステップＣ２７）など）を行う第１の制御装置（例えば、通信制御ＩＣ２３など）に情報を書き込む書込装置（例えば、通信制御ＩＣ用ライター６１０など）であって、

前記第１の制御装置に予め記録されている所定情報（例えば、認証用情報Ａ２など）を読み取る読取手段（例えば、ステップＡ１０で認証用情報Ａ２を読み取る制御部６１１など）と、

前記読取手段により読み取られた前記所定情報を、前記所定の処理とは異なる処理（例えば、パチンコ機１０に搭載された主制御チップ１３などの認証要求を行う処理（ステップＣ３１）など）を行う第２の制御装置（例えば、セキュリティチップ２２など）に情報を書き込む他の書込装置（例えば、セキュリティチップ用ライター６５０など）に送信す

10

20

30

40

50

る送信手段（例えば、ステップ A 1 1 で認証用情報 A 2 を送信する制御部 6 1 1 など）と、  
を備え、

前記第 2 の制御装置は、前記第 1 の制御装置から前記所定情報を取得する取得手段（例えば、ステップ C 2 1 において認証用情報 A 2 を取得する処理部 2 2 a など）を備え、

前記送信手段により送信されて前記他の書込装置により書き込まれる前記所定情報と、前記取得手段により取得される前記所定情報とは、前記第 2 の制御装置による前記第 1 の制御装置の認証で比較される認証用情報である（例えば、ステップ C 2 1 において認証用情報 A 2 の照合参照）、

ことを特徴とする。

【0010】

10

上記構成によれば、1つの装置によって2つの制御装置に情報を読み書きする必要がないので、情報漏洩のリスクを低減できる。

【0011】

（3）上記目的を達成するため、本発明に係る書込装置は、

遊技用装置（例えば、カードユニット 2 0 など）に搭載される、所定の処理（例えば、パチンコ機 1 0 に搭載された主制御チップ 1 3 などの認証要求を行う処理（ステップ C 3 1）など）を行う第 2 の制御装置（例えば、セキュリティチップ 2 2 など）に情報を書き込む書込装置（例えば、セキュリティチップ用ライター 6 5 0 など）であって、

前記所定の処理とは異なる処理（例えば、パチンコ機 1 0 との通信処理（ステップ C 2 7）など）を行う第 1 の制御装置（例えば、通信制御 IC 2 3 など）に情報を書き込む他の書込装置（例えば、通信制御 IC 用ライター 6 1 0 など）が前記第 1 の制御装置から読み取って送信する、前記第 1 の制御装置に予め記録されている所定情報（例えば、認証用情報 A 2 など）を取得する第 1 取得手段（例えば、ステップ A 1 1 で認証用情報 A 2 を受信する制御部 6 5 1 など）と、

20

前記第 1 取得手段により取得された前記所定情報を前記第 2 の制御装置に書き込む書込手段（例えば、ステップ A 1 6 で認証用情報 A 2 を書き込む制御部 6 5 1 など）と、を備え、

前記第 2 の制御装置は、前記第 1 の制御装置から前記所定情報を取得する第 2 取得手段（例えば、ステップ C 2 1 において認証用情報 A 2 を取得する処理部 2 2 a など）を備え、

30

前記書込手段により書き込まれる前記所定情報と、前記第 2 取得手段により取得される前記所定情報とは、前記第 2 の制御装置による前記第 1 の制御装置の認証で比較される認証用情報である（例えば、ステップ C 2 1 において認証用情報 A 2 の照合参照）、

ことを特徴とする。

【0012】

上記構成によれば、1つの装置によって2つの制御装置に情報を読み書きする必要がないので、情報漏洩のリスクを低減できる。

【0013】

（4）上記（1）から（3）いずれかの書込システム又は書込装置において、

前記所定の情報は、前記第 1 の制御装置を認証するための第 1 の認証用情報（例えば、認証用情報 A 2 など）であり、

40

前記第 2 の制御装置は、前記第 1 の制御装置から前記第 1 の認証用情報を取得する取得手段（例えば、ステップ C 2 1 において認証用情報 A 2 を取得する処理部 2 2 a など）と、前記取得手段が取得した前記第 1 の認証用情報と前記第 2 の書込装置の前記書込手段によって書き込まれた前記第 1 の認証用情報とに基づいて前記第 1 の制御装置を認証する第 1 認証手段（例えば、ステップ C 2 1 において認証用情報 A 2 の照合を行う処理部 2 2 a など）と、を備える、

ようにしてもよい。

【0014】

上記構成によれば、第 1 の制御装置を認証するための第 1 の認証用情報が第 2 の書込装

50

置が読み取る必要が無くなり、認証用情報という重要な情報の漏洩リスクを低減できる。

【0015】

(5) 上記(1)の書込システムにおいて、

前記第1の書込装置から第2の認証用情報(例えば、認証用情報A1など)を取得し、取得した前記第2の認証用情報に基づいて前記第1の書込装置を認証する第2認証手段(例えば、ステップA5において照合を行う制御部311など)と、前記第2の書込装置から第3の認証用情報(例えば、認証用情報B1など)を取得し、取得した前記第3の認証用情報に基づいて前記第2の書込装置を認証する第3認証手段(例えば、ステップA7において照合を行う制御部311など)と、を備える認証装置をさらに備える、

ようにしてもよい。

10

【0016】

上記認証によって、第1の書込装置や第2の書込装置のすり替えなどを検出できるので、情報漏洩のリスクを低減できる。

【0017】

(6) 上記(1)から(5)のいずれか1つの書込システム又は書込装置において、

前記第1の書込装置と前記第2の書込装置とは、互いに通信を行って所定の認証用情報(例えば、認証用情報A1や認証用情報B1など)を用いて相互認証が可能である(変形例参照)、

ようにしてもよい。

【0018】

20

上記認証によって、第1の書込装置や第2の書込装置のすり替えなどを検出できるので、情報漏洩のリスクを低減できる。

【0019】

(7) 上記(1)から(6)のいずれか1つの書込システム又は書込装置において、

前記第1の制御装置と前記第2の制御装置とは、異なるメーカーで製造され、

前記第1の書込装置と前記第1の制御装置とは、同じメーカーで製造される、

ようにしてもよい。

【0020】

上記構成によれば、第1の書込装置と第1の制御装置とが同じメーカーで製造されるので、第1の書込装置が第1の制御装置から情報を読み取る機能や書き込む機能を他者に開示する必要がなく、情報漏洩のリスクを低減できる。

30

【図面の簡単な説明】

【0021】

【図1】本発明の一実施形態に係る遊技用システムの構成を示すブロック図である。

【図2】本発明の一実施形態におけるカードユニットとパチンコ機の構成を示すブロック図である。

【図3】図1の遊技用システムを構成する鍵管理センターサーバの構成を示すブロック図である。

【図4】図1の遊技用システムを構成するチップメーカーコンピュータの構成を示すブロック図である。

40

【図5】図1の遊技用システムを構成する通信制御IC用ライターの構成を示すブロック図である。

【図6】図1の遊技用システムを構成するセキュリティチップ用ライターの構成を示すブロック図である。

【図7】図1の遊技用システムを構成する上位サーバの構成を示すブロック図である。

【図8】カードユニットの製造時における各装置の動作フローの一例を示す図である。

【図9】カードユニットの製造時における各装置の動作フローの一例を示す図である。

【図10】カードユニットの製造時における各装置の動作フローの一例を示す図である。

【図11】カードユニットの製造時における各装置の動作フローの一例を示す図である。

【図12】カードユニットの動作確認時における各装置の動作フローの一例を示す図であ

50

る。

【図 1 3】パチンコ機及びカードユニットの遊技場設置時における各装置の動作フローの一例を示す図である。

【図 1 4】パチンコ機及びカードユニットの遊技場設置時における各装置の動作フローの一例を示す図である。

【図 1 5】パチンコ機及びカードユニットの遊技場設置時における各装置の動作フローの一例を示す図である。

【図 1 6】パチンコ機及びカードユニットの遊技場設置時における各装置の動作フローの一例を示す図である。

【図 1 7】通常時における各装置の動作フローの一例を示す図である。

10

【図 1 8】セキュリティチップのモードの条件と、行われる処理との関係の一例を示す図である。

【図 1 9】チップ情報の問い合わせ先を説明するための動作フローの一例を示す図である。

【図 2 0】チップ情報の問い合わせ先を説明するための動作フローの一例を示す図である。

【図 2 1】チップ情報の問い合わせ先を説明するための動作フローの一例を示す図である。

【図 2 2】チップ情報の問い合わせ先を説明するための動作フローの一例を示す図である。

20

【図 2 3】制御情報の配信を説明するための動作フローの一例を示す図である。

【発明を実施するための形態】

【0022】

この発明の実施形態について、図面を参照して詳細に説明する。

【0023】

(実施形態)

(遊技用システム 1 の構成)

図 1 に示すように、本実施形態に係る遊技用システム 1 は、パチンコ機 1 0 と、カードユニット 2 0 と、鍵管理センターサーバ 3 1 0 と、チップメーカーコンピュータ 1 1 0 と、通信制御 IC 用ライター 6 1 0 と、セキュリティチップ (SC) 用ライター 6 5 0 (以下、SC 用ライター 6 5 0 という。) と、上位サーバ 5 1 0 と、を備えている。パチンコ機 1 0 及びカードユニット 2 0 は、遊技用装置の一例である。

30

【0024】

鍵管理センターサーバ 3 1 0 と、チップメーカーコンピュータ 1 1 0 と、通信制御 IC 用ライター 6 1 0 と、SC 用ライター 6 5 0 と、上位サーバ 5 1 0 と、は、インターネット等のネットワーク N と接続され、これらのうちの所定の装置同士が通信可能となっている。なお、情報の漏洩を防止するため、上記各装置の少なくとも一部は、通信相手となる所定の装置と専用回線に接続されて、当該所定の装置と専用回線を介して通信してもよい。

【0025】

40

上位サーバ 5 1 0 とカードユニット 2 0 とは、遊技場 5 0 0 (パチンコ店等) に設置され、遊技場 5 0 0 内のローカルネットワーク等を介して、互いに通信可能に接続される。上位サーバ 5 1 0 は、遊技場 5 0 0 に、例えば、一台設置される。カードユニット 2 0 は、パチンコ機 1 0 と通信可能に接続されて遊技場 5 0 0 に複数設置される。カードユニット 2 0 とパチンコ機 1 0 とは、それぞれが一对一の関係で、互いに通信可能に接続され、遊技場 5 0 0 に複数設置される。

【0026】

通信制御 IC 用ライター 6 1 0 と SC 用ライター 6 5 0 とは、カードユニットメーカー 6 0 0 内のローカルネットワーク等を介して、互いに通信可能に接続される。

【0027】

50

(パチンコ機 10)

パチンコ機 10 は、パチンコ店（遊技場 500）における遊技島において機種等毎に所定の位置に配置される。パチンコ機 10 は、本実施形態では、いわゆる C R 式のパチンコ機（所謂封入式のパチンコ機であってもよい。）である。遊技者は、パチンコ機 10 で遊技を行う。遊技者は、パチンコ機 10 で行う遊技において、遊技媒体であるパチンコ玉をパチンコ機 10 の遊技領域に打ち込んで遊技を行う。

【0028】

封入式パチンコ機とは、パチンコ機 10 内に封入されたパチンコ球を循環使用して遊技を行う遊技機であり、パチンコ球による賞球の払い出しを行わないパチンコ機のことをいう。封入式パチンコ機では、遊技者は、パチンコ球貸出し可能金額等の有価情報を記録したプリペイド式の記録媒体、例えば磁気カード等のカード状記録媒体（以下、単にカードともいう。）を、パチンコ機 10 の外枠に沿って配設されるカードユニット 20 に挿入し、必要なパチンコ球数をカードから度数を減算して（持ち球数情報に変換して）貸し出し遊技を行う。封入式パチンコ機は、パチンコ球の入賞口への入賞やアウト口への入球等に応じて持ち球数情報が示す持ち球数を増減させる。この増減の基本的なルールは一般的なパチンコ機の球の増減と同様である。遊技終了時には、遊技者は、精算ボタンを操作し、その時点において獲得している持ち球数を示す持ち玉数情報をカードに記録させ（このとき、この持ち玉数情報をカードの度数に変換してもよい。）、このカードをカードユニット 20 外に排出させる。なお、持ち玉数情報は、上位サーバ 510 で管理してもよい。この場合、カードユニット 20 は、例えば、持ち玉数情報をカードに記録させる代わりに、上位サーバ 510 に持ち玉数情報と、カードを識別するカード識別情報とを送信する。上位サーバ 510 は、例えば、持ち玉数情報と、カードを識別するカード識別情報とを対応付けて記憶して、各カード毎に持ち玉数を管理してもよい。なお、カードユニット 20 は、プリペイド式のカードだけでなく、現金、又は現金とプリペイド式のカードを併用してもよい。

【0029】

パチンコ機 10 は、遊技釘、入賞口、表示装置等が取り付けられて前記遊技領域を構成する遊技盤と、遊技盤を収納する筐体と、を含んで構成されるとともに（図示省略）、図 1 に示すように、払出制御チップ 11 と主制御チップ 13 とを備える。

【0030】

主制御チップ 13 は、パチンコ機 10 の遊技盤側の制御基板に搭載され、主に遊技の進行の制御を行う。払出制御チップ 11 は、パチンコ機 10 の筐体側の制御基板に搭載され、主に賞球の払い出しの制御（封入式の場合には、持ち玉数の加減算など）を行う。

【0031】

払出制御チップ 11 は、図 2 に示すように、C P U（Central Processing Unit）及び R A M（Random Access Memory）等からなる処理部 11a と、R O M（Read Only Memory）等の不揮発性の記憶装置等からなる記憶部 11b と、入出力ポート等からなる通信部 11c と、を備えた、例えば、ワンチップマイコン等によって構成されている。なお、R O M は、E P R O M 等の書込可能な R O M であってもよい（以下、R O M について同じ）。なお、R A M は、基本的に揮発性のものとするが、適宜、不揮発性のものを含んでもよい（以下、R A M について同じ）。

【0032】

記憶部 11b は、プログラムの他、所定の情報を記憶する。通信部 11c は、処理部 11a が払出制御チップ 11 外部と通信（情報の送信又は受信）を行うときに使用される。処理部 11a は、記憶部 11b が記憶するプログラムに従って、所定の処理を行う部分である。例えば、処理部 11a は、カードユニット 20（通信制御 IC 23）との間でパチンコ玉の貸与に関する情報のやり取り（特に封入式でない場合）、又は、持ち球数情報の増減に関する情報のやり取り（特に封入式の場合）を、通信部 11c を介して行うことによって玉貸処理（ビジュ玉貸処理、会員単位玉貸処理、及び会員端数玉貸処理等）等を行う。また、処理部 11a は、後述の処理を行う。なお、処理部 11a は、記憶部 11b が

記憶する情報や、通信部 1 1 c を介して受信する情報を用いて処理を行う。

【 0 0 3 3 】

主制御チップ 1 3 は、図 2 に示すように、CPU 及び RAM 等からなる処理部 1 3 a と、ROM 等の不揮発性の記憶装置等からなる記憶部 1 3 b と、入出力ポート等からなる通信部 1 3 c と、を備えた、例えば、ワンチップマイコン等によって構成されている。

【 0 0 3 4 】

記憶部 1 3 b は、プログラムの他、所定の情報を記憶する。通信部 1 3 c は、処理部 1 3 a が主制御チップ 1 3 外部と通信（情報の送信又は受信）を行うときに使用される。処理部 1 3 a は、記憶部 1 3 b が記憶するプログラムに従って、所定の処理を行う部分である。例えば、処理部 1 3 a は、パチンコ機 1 0 の各部に、パチンコ機 1 0 が行う遊技に関する演出動作（例えば、遊技盤の入賞口の開閉、及び、表示装置への画像の表示）を行わせる。また、処理部 1 3 a は、例えば、払出制御チップ 1 1 と通信部 1 3 c を介して通信して、入賞が発生した場合に持ち球数情報を増やす処理（特に封入式の場合）、払出制御チップ 1 1 にパチンコ球をいくつ払い出すかの処理（特に封入式でない場合）や、後述の処理を行う。なお、処理部 1 3 a は、記憶部 1 3 b が記憶する情報や、通信部 1 3 c を介して受信する情報を用いて、処理を行う。

【 0 0 3 5 】

（カードユニット 2 0 ）

カードユニット 2 0 は、パチンコ機 1 0 に対応して（例えば、パチンコ機 1 0 の、向かって左側に隣接して）配置され、両者は通信可能に接続される。カードユニット 2 0 は、玉貸しの管理（特に、パチンコ機 1 0 が封入式でない場合）、カード残高の管理、カードに記録された持ち球数情報（特に、パチンコ機 1 0 が封入式の場合）の管理等を行う。カードユニット 2 0 は、使用可能状態であるか否かを示す使用可能表示ランプ等の各種ランプ、カード挿入口、カード挿入口に挿入されたカードを読み取るためのカードリーダー等（いずれも図示せず。）を備える。また、カードユニット 2 0 は、図 2 に示すように、CU 制御部 2 1 と、セキュリティチップ 2 2 と、通信制御 IC 2 3 と、セキュリティ基板 2 4 と、を備える。セキュリティチップ 2 2 と通信制御 IC 2 3 とは、セキュリティ基板 2 4 に実装される。

【 0 0 3 6 】

通信制御 IC 2 3 は、図 2 に示すように、CPU 及び RAM 等からなる処理部 2 3 a と、ROM 等の不揮発性の記憶装置等からなる記憶部 2 3 b と、入出力ポート等からなる通信部 2 3 c と、を備えた、例えば、ワンチップマイコン等によって構成されている。

【 0 0 3 7 】

記憶部 2 3 b は、プログラムの他、所定の情報を記憶する。通信部 2 3 c は、処理部 2 3 a が通信制御 IC 2 3 外部と通信（情報の送信又は受信）を行うときに使用される。処理部 2 3 a は、記憶部 2 3 b が記憶するプログラムに従って、後述の所定の処理などを行う。なお、処理部 2 3 a は、記憶部 2 3 b が記憶する情報や、通信部 2 3 c を介して受信する情報を用いて処理を行う。

【 0 0 3 8 】

セキュリティチップ 2 2 は、図 2 に示すように、CPU 及び RAM 等からなる処理部 2 2 a と、ROM 等の不揮発性の記憶装置等からなる記憶部 2 2 b と、入出力ポート等からなる通信部 2 2 c と、を備えた、例えば、ワンチップマイコン等によって構成されている。

【 0 0 3 9 】

記憶部 2 2 b は、プログラムの他、所定の情報を記憶する。通信部 2 2 c は、処理部 2 2 a がセキュリティチップ 2 2 外部と通信を行うときに使用される。処理部 2 2 a は、記憶部 2 2 b が記憶するプログラムに従って、所定の処理を行う。例えば、処理部 2 2 a は、後述の処理を行う。また、処理部 2 2 a は、例えば、パチンコ機 1 0 から送信される情報を用いてベース異常チェックを行う。なお、処理部 2 2 a は、記憶部 2 2 b が記憶する情報や、通信部 2 2 c を介して受信する情報を用いて処理を行う。

## 【 0 0 4 0 】

ここで、ベース異常について説明する。パチンコ業界ではベースと称されている通常遊技状態における出玉率がある。このベースBは、例えば、 $B = (OUT - \text{特賞中}OUT) / (IN - \text{特賞中}IN) \times 100$ という数式で算出される。

## 【 0 0 4 1 】

ここで、INとは、パチンコ機10に打込んだ球数の集計結果であり、島設備に設けられ、パチンコ機10毎に設置される打込球タンクに取り付けられた打込球カウンタの計数結果に基づいて集計される。OUTとは、払い出された賞球数の集計結果であり、パチンコ機10から出力される賞球信号に基づいて集計される。特賞中INとは、特賞(大当り)中における打込球数の集計結果であり、パチンコ機10から出力される大当り信号の出力中における打込球検出スイッチの検出結果に基づいて集計される。特賞中OUTとは、特賞中における賞球数の集計結果であり、パチンコ機10から出力される大当り信号の出力中における賞球信号に基づいて集計される。本実施形態におけるパチンコ機10が所謂封入式パチンコ機である場合、INや特賞中INは、打込みより消費される持ち球数情報を示し、OUTや特賞中OUTは、入賞等により獲得する持ち球数情報を示す。

## 【 0 0 4 2 】

ベースBの値が高いということは、通常遊技において入賞しやすい、言い換えれば球持ちがよいということである。このようにベースBは、パチンコ機10の稼働状況を知る上で有用な値であり、遊技場500の管理者はベースBの値を参考にしながら釘調整を行うことが多い。例えば、ベースBの値が高いから遊技釘を渋めに調整し、あるいは、ベースBの値が低いから遊技釘を少し甘めに調整する、というような調整が可能になる。さらに、ベースBの値は、大当り遊技終了直後といった場合を除けば、ほぼ一定の範囲内の値となる。このように、ベースBの値は突然高くなるということがないことから、仮に、ベースBの値が突然高くなった場合には、パチンコ機10自体に問題が発生したかあるいは不正行為(ベース異常)が行われた可能性があるかと判断することができる。

## 【 0 0 4 3 】

セキュリティ基板24には、通信制御IC23、セキュリティチップ22などが実装されるとともに、特に、通信制御IC23、セキュリティチップ22が後述の処理を実行できるような所定の電子回路が設けられている。例えば、セキュリティ基板24には、通信制御IC23とセキュリティチップ22とを通信可能にしたり、通信制御IC23とパチンコ機10とを通信可能にしたり、セキュリティチップ22とCU制御部21とを通信可能にしたりする、適宜の電子回路が設けられている。

## 【 0 0 4 4 】

CU制御部21は、図2に示すように、CPU及びRAM等からなる処理部21aと、ROM等の不揮発性の記憶装置等からなる記憶部21bと、入出力ポート等からなる通信部21cと、を備えた、例えば、所定の制御基板などによって構成される。なお、処理部21aと、記憶部21bと、通信部21cと、のうちの少なくとも一部は、適宜、ワンチップマイコンで構成されてもよい。

## 【 0 0 4 5 】

記憶部21bは、プログラムの他、所定の情報を記憶する。通信部21cは、処理部21aがCU制御部21外部と通信を行うときに使用される。処理部21aは、記憶部21bが記憶するプログラムに従って、所定の処理を行う。例えば、処理部21aは、パチンコ機10(払出制御チップ11)との間でパチンコ玉の貸与に関する情報のやり取りを、通信部21c、セキュリティチップ22、通信制御IC23を介して行うことによって前記の玉貸処理等(遊技に係る動作)を行う。また、処理部21aは、カードリーダー等を制御して、カードに対して情報の読み書きを行ったり、ランプを点灯等させたり、通信部21cを介して後述の上位サーバ510に玉貸処理で得られる売り上げ情報等を送信したりして遊技に係る処理を適宜行い、また、後述の処理を行う。具体的には、処理部21aは、例えば、カード残高、貯留されているパチンコ球を示す貯球の情報、遊技者を識別する会員ID等の読み取りや書込み等を行う。本実施形態におけるパチンコ機10が

所謂封入式パチンコ機である場合、処理部 2 1 a は、上記の読み取りや書込みの他、カード状記録媒体の度数の読み取りや書込み（持ち球数情報の増減に関する情報への変換も含む）等を行う。なお、処理部 2 1 a は、記憶部 2 1 b が記憶する情報や、通信部 2 1 c を介して受信する情報を用いて、処理を行う。

【 0 0 4 6 】

（鍵管理センターサーバ 3 1 0）

鍵管理センターサーバ 3 1 0 は、例えば、一般的なサーバコンピュータであり、遊技場 5 0 0 外（パチンコ店外）に設置され、鍵管理センター 3 0 0（例えば、所定のカードユニットメーカー 6 0 0 によって運営される。）によって管理されている（図 1 参照）。

【 0 0 4 7 】

鍵管理センターサーバ 3 1 0 は、図 3 に示すように、記憶部 3 1 2 と、制御部 3 1 1 と、入出力部 3 1 3 と、前記各部を相互に接続するシステムバス 3 1 4 とを備えている。

【 0 0 4 8 】

記憶部 3 1 2 は、ROM、磁気ディスク（ハードディスクなど）、半導体メモリ等の不揮発性の記憶装置から構成されている。この記憶部 3 1 2 は、制御部 3 1 1 が処理を行うために必要な情報、プログラム等を記憶する。

【 0 0 4 9 】

入出力部 3 1 3 は、ネットワーク N などの外部と接続されるシリアルインタフェース等から構成される通信部を有している。また、入出力部 3 1 3 は、制御部 3 1 1 に制御されて所定の画面を表示するモニター等から構成される表示部や、制御部 3 1 1 に制御されて所定の情報を音声出力するブザーなどの音声出力部、鍵管理センター 3 0 0 に所属する従業員等からの入力操作を受け付け、受け付けた操作に応じた操作信号を制御部 3 1 1 に供給するキーボードやマウス等から構成される操作入力部等を備えても良い。

【 0 0 5 0 】

制御部 3 1 1 は、CPU 及び RAM 等から構成される。制御部 3 1 1 は、記憶部 3 1 2 が記憶するプログラムに従って、また、記憶部 3 1 2 が記憶する情報や、通信部を介して受信する情報などを用いて後述の処理を行う。また、制御部 3 1 1 は、表示部、音声出力部などを制御するとともに、操作部から供給される操作信号（つまり、従業員等による操作）に応じた処理を行う。

【 0 0 5 1 】

（チップメーカーコンピュータ 1 1 0）

チップメーカーコンピュータ 1 1 0 は、例えば、一般的なコンピュータであり、遊技場 5 0 0 外に設置され、チップメーカー 1 0 0 によって管理されている（図 1 参照）。

【 0 0 5 2 】

チップメーカーコンピュータ 1 1 0 は、図 4 に示すように、記憶部 1 1 2 と、制御部 1 1 1 と、入出力部 1 1 3 と、前記各部を相互に接続するシステムバス 1 1 4 とを備えている。

【 0 0 5 3 】

記憶部 1 1 2 は、ROM、磁気ディスク（ハードディスクなど）、半導体メモリ等の不揮発性の記憶装置から構成されている。この記憶部 1 1 2 は、制御部 1 1 1 が処理を行うために必要な情報、プログラム等を記憶する。

【 0 0 5 4 】

入出力部 1 1 3 は、ネットワーク N などの外部と接続されるシリアルインタフェース等から構成される通信部を有している。また、入出力部 1 1 3 は、制御部 1 1 1 に制御されて所定の画面を表示するモニター等から構成される表示部や、制御部 1 1 1 に制御されて所定の情報を音声出力するブザーなどの音声出力部、チップメーカー 1 0 0 に所属する従業員等からの入力操作を受け付け、受け付けた操作に応じた操作信号を制御部 1 1 1 に供給するキーボードやマウス等から構成される操作入力部等を備えても良い。

【 0 0 5 5 】

制御部 1 1 1 は、CPU 及び RAM 等から構成される。制御部 1 1 1 は、記憶部 1 1 2

10

20

30

40

50

が記憶するプログラムに従って、また、記憶部 1 1 2 が記憶する情報や、通信部を介して受信する情報などを用いて後述の処理を行う。また、制御部 1 1 1 は、表示部、音声出力部などを制御するとともに、操作部から供給される操作信号（つまり、従業員等による操作）に応じた処理を行う。

#### 【 0 0 5 6 】

（通信制御 IC 用ライター 6 1 0）

通信制御 IC 用ライター 6 1 0 は、例えば、情報の読み取り / 書き込みをするリーダー / ライターであり、チップメーカー 1 0 0 から出荷され、遊技場 5 0 0 外のカードユニットメーカー 6 0 0 内に納入、設置される（図 1 参照）。通信制御 IC 用ライター 6 1 0 は、各種情報を通信制御 IC 2 3 の記憶部（ROM など）に書き込む処理等を行う。

10

#### 【 0 0 5 7 】

通信制御 IC 用ライター 6 1 0 は、図 5 に示すように、記憶部 6 1 2 と、制御部 6 1 1 と、入出力部 6 1 3 と、書込読取部 6 1 5 と、前記各部を相互に接続するシステムバス 6 1 4 とを備えている。

#### 【 0 0 5 8 】

記憶部 6 1 2 は、ROM、磁気ディスク（ハードディスクなど）、半導体メモリ等の不揮発性の記憶装置から構成されている。この記憶部 6 1 2 は、制御部 6 1 1 が処理を行うために必要な情報、プログラム等を記憶する。

#### 【 0 0 5 9 】

入出力部 6 1 3 は、ネットワーク N、ローカルネットワークなどの外部と接続されるリアルインタフェース等から構成される通信部を有している。また、入出力部 6 1 3 は、制御部 6 1 1 に制御されて所定の画面を表示するモニター等から構成される表示部や、制御部 6 1 1 に制御されて所定の情報を音声出力するブザーなどの音声出力部、チップメーカー 1 0 0、カードユニットメーカー 6 0 0 に所属する従業員等からの入力操作を受け付け、受け付けた操作に応じた操作信号を制御部 6 1 1 に供給するキーボードやマウス等から構成される操作入力部等を備えても良い。

20

#### 【 0 0 6 0 】

書込読取部 6 1 5 は、制御部 6 1 1 のもと、通信制御 IC 2 3（記憶部 2 3 b（ROM など））との間で情報の読み取り / 書き込みをする。

#### 【 0 0 6 1 】

30

制御部 6 1 1 は、CPU 及び RAM 等から構成される。制御部 6 1 1 は、記憶部 6 1 2 が記憶するプログラムに従って、また、記憶部 6 1 2 が記憶する情報や、通信部を介して受信する情報などを用いて後述の処理を行う。また、制御部 6 1 1 は、表示部、音声出力部などを制御するとともに、操作部から供給される操作信号（つまり、従業員等による操作）に応じた処理を行う。また制御部 6 1 1 は、書込読取部 6 1 5 を介して通信制御 IC 2 3 に対して各種情報の読み書きを行う。

#### 【 0 0 6 2 】

（SC 用ライター 6 5 0）

SC 用ライター 6 5 0 は、例えば、情報の読み取り / 書き込みをするリーダー / ライターであり、カードユニットメーカー 6 0 0 で製造されるか、他のメーカーから出荷され、遊技場 5 0 0 外のカードユニットメーカー 6 0 0 内に納入、設置される（図 1 参照）。SC 用ライター 6 5 0 は、各種情報をセキュリティチップ 2 2 の記憶部（ROM など）に書き込む処理等を行う。

40

#### 【 0 0 6 3 】

SC 用ライター 6 5 0 は、図 5 に示すように、記憶部 6 5 2 と、制御部 6 5 1 と、入出力部 6 5 3 と、書込読取部 6 5 5 と、前記各部を相互に接続するシステムバス 6 5 4 とを備えている。

#### 【 0 0 6 4 】

記憶部 6 5 2 は、ROM、磁気ディスク（ハードディスクなど）、半導体メモリ等の不揮発性の記憶装置から構成されている。この記憶部 6 5 2 は、制御部 6 5 1 が処理を行う

50

ために必要な情報、プログラム等を記憶する。

【 0 0 6 5 】

入出力部 6 5 3 は、ネットワーク N、ローカルネットワークなどの外部と接続されるリアルインタフェース等から構成される通信部を有している。また、入出力部 6 5 3 は、制御部 6 5 1 に制御されて所定の画面を表示するモニター等から構成される表示部や、制御部 6 5 1 に制御されて所定の情報を音声出力するブザーなどの音声出力部、カードユニットメーカー 6 0 0 や他のメーカーに所属する従業員等からの入力操作を受け付け、受け付けた操作に応じた操作信号を制御部 6 5 1 に供給するキーボードやマウス等から構成される操作入力部等を備えても良い。

【 0 0 6 6 】

書込読取部 6 5 5 は、制御部 6 5 1 のもと、通信制御 I C 2 3 ( 記憶部 2 3 b ( R O M など ) ) との間で情報の読み取り / 書き込みをする。

【 0 0 6 7 】

制御部 6 5 1 は、C P U 及び R A M 等から構成される。制御部 6 5 1 は、記憶部 6 5 2 が記憶するプログラムに従って、また、記憶部 6 5 2 が記憶する情報や、通信部を介して受信する情報などを用いて後述の処理を行う。また、制御部 6 5 1 は、表示部、音声出力部などを制御するとともに、操作部から供給される操作信号 ( つまり、従業員等による操作 ) に応じた処理を行う。また制御部 6 5 1 は、書込読取部 6 5 5 を介してセキュリティチップ 2 2 に対して各種情報の読み書きを行う。

【 0 0 6 8 】

( 上位サーバ 5 1 0 )

上位サーバ 5 1 0 は、例えば、一般的なサーバコンピュータであり、遊技場 5 0 0 の所定箇所 ( 例えば管理事務所等 ) に設置され、遊技場 5 0 0 内に設置されている複数のカードユニット 2 0 と複数のパチンコ機 1 0 をそれぞれ管理する場内管理装置である ( 図 1 参照 ) 。上位サーバ 5 1 0 は、鍵管理センターサーバ 3 1 0 と遊技場 5 0 0 内に設置されている複数のカードユニット 2 0 と相互に通信可能に接続されている。上位サーバ 5 1 0 は、例えば、各カードユニット 2 0 から送信される売り上げ情報等を集計する他、カードユニット 2 0 を制御する。上位サーバ 5 1 0 は、例えば、パチンコ店毎 ( 遊技場 5 0 0 毎 ) に設置される。

【 0 0 6 9 】

上位サーバ 5 1 0 は、図 7 に示すように、記憶部 5 1 2 と、制御部 5 1 1 と、入出力部 5 1 3 と、上記各部を相互に接続するシステムバス 5 1 4 とを備えている。

【 0 0 7 0 】

記憶部 5 1 2 は、R O M、磁気ディスク ( ハードディスクなど )、半導体メモリ等の不揮発性の記憶装置から構成されている。この記憶部 5 1 2 は、制御部 5 1 1 が処理を行うために必要な情報、プログラム等を記憶する。

【 0 0 7 1 】

入出力部 5 1 3 は、ネットワーク N、ローカルネットワークなどの外部と接続されるリアルインタフェース等から構成される通信部を有している。また、入出力部 5 1 3 は、制御部 5 1 1 に制御されて所定の画面を表示するモニター等から構成される表示部や、制御部 5 1 1 に制御されて所定の情報を音声出力するブザーなどの音声出力部、遊技場 5 0 0 で働く従業員等からの入力操作を受け付け、受け付けた操作に応じた操作信号を制御部 5 1 1 に供給するキーボードやマウス等から構成される操作入力部等を備えても良い。

【 0 0 7 2 】

制御部 5 1 1 は、C P U 及び R A M 等から構成される。制御部 5 1 1 は、記憶部 5 1 2 が記憶するプログラムに従って、また、記憶部 5 1 2 が記憶する情報や、通信部を介して受信する情報などを用いて後述の処理や上記処理を行う。また、制御部 5 1 1 は、表示部、音声出力部などを制御するとともに、操作部から供給される操作信号 ( つまり、従業員等による操作 ) に応じた処理を行う。

【 0 0 7 3 】

(遊技用システム 1 の動作など)

次に、カードユニット 20 の製造時における各装置の動作、カードユニット 20 の動作確認における各装置の動作、パチンコ機 10 及びカードユニット 20 の遊技場 500 設置時における各装置の動作、パチンコ機 10 及びカードユニット 20 の遊技場 500 設置後における各装置の動作などについて、図面を参照して説明する。なお、後述の暗号鍵 A 1 及び A 2、暗号鍵 C 1 から C 3、秘匿鍵 A 及び B、配送鍵 A 及び B などの等の各種の暗号通信用の鍵を用いて行われる暗号通信のアルゴリズムは、任意である。例えば、DES (Data Encryption Standard) 方式や、AES (Advanced Encryption Standard) 方式などの共通鍵暗号方式等が用いられる。

【0074】

10

また、下記での照合 (認証の一例) では、照合対象の両情報が、同じ内容を示している場合 (例えば、両情報が同じ情報である (例えば、数値が一致している) 等して同じものを識別している場合) には、照合結果を照合 OK (単に OK ともいう。また、照合の成功などともいう。) とし (認証成功の一例)、同じ内容を示していない場合 (例えば、両情報が異なる情報である (例えば、数値が一致していない) 等して同じものを識別していない場合) には、照合結果を照合 NG (単に NG ともいう。また、照合の失敗などともいう。) とする (認証失敗の一例)。

【0075】

また、下記での各装置 (CU 制御部 21、セキュリティチップ 22、通信制御 IC 23、払出制御チップ 11、主制御チップ 13 などを含む。) 間での情報の送受信 (各種通知、各種要求なども含む) は、各装置が備える通信部を介して行われるものとする。さらに、下記での各ステップは、例えば、各装置を操作する従業員等のユーザが操作入力部を操作する等の適宜の方法及びタイミングで行われる場合がある。また、各装置が記憶部等に記憶する情報等も、操作入力部への操作等、適宜の方法で、記憶部へ格納されているものとする。

20

【0076】

なお、下記で参照される図面中、実線で囲まれた情報は予め格納されている情報を示し、破線で囲まれた情報は新たに格納される情報を示す。また、下線を付した情報は所定の暗号鍵によって暗号化されている情報を示す。また、矢印は、情報の供給方向を示すものである。また、矢印の線が情報まで延びている場合には、その情報が供給先の装置の記憶部に正式に格納されること (例えば、その後の処理で使用可能に格納されることをいい、RAM に一時記憶されることも含む。) を示し、矢印の線が装置で止まっている場合には、その時点において、その情報が正式に記憶部に格納されないこと (RAM に一時記憶されることはある。) を示す。

30

【0077】

また、各ステップの順序は、各ステップが実行できない事態が生じない限り適宜変更可能である。また、複数の情報を同じ鍵で暗号化する場合、基本的に、それぞれの情報を個別に暗号化するものとするが、適宜、複数の情報をまとめて暗号化することも出来る。

【0078】

(カードユニット 20 の製造時)

40

カードユニット 20 の製造時における各装置の動作等を、図 8 ~ 11 等を参照して説明する。カードユニット 20 は、下記の遊技用システム 1 の動作などによって、製造されることになる。なお、カードユニット 20 は、カードユニットメーカー 600 で製造されるが、通信制御 IC 23 はチップメーカー 100 で製造され、カードユニットメーカー 600 に出荷される。セキュリティチップ 22 はチップメーカー 100 又は他のメーカーで製造され、カードユニットメーカー 600 で使用される。カードユニットメーカー 600 は、セキュリティ基板 24 を製造し、通信制御 IC 23 及びセキュリティチップ 22 を実装するとともに、CU 制御部 21 を製造し、これらを搭載したカードユニット 20 を製造する。

【0079】

50

図 8 に示すように、チップメーカー 100 は、通信制御 IC 用ライター 610 を製造し、カードユニットメーカー 600 に出荷する（ステップ A1）。チップメーカーコンピュータ 110 は、ステップ A1 で出荷された通信制御 IC 用ライター 610 についての各種情報を鍵管理センターサーバ 310 に登録する（ステップ A2）。チップメーカー 100 は、ステップ A1 で出荷した通信制御 IC 用ライター 610 が情報を書き込む対象である通信制御 IC 23 をカードユニットメーカー 600 に出荷する（ステップ A3）。チップメーカーコンピュータ 110 は、ステップ A3 で出荷された通信制御 IC 用ライター 610 についての情報を鍵管理センターサーバ 310 に登録する（ステップ A4）。

【0080】

ここで、通信制御 IC 用ライター 610 の記憶部 612、チップメーカーコンピュータ 110 の記憶部 112、通信制御 IC 23 の記憶部 23b に記憶される情報について説明する。このような情報としては、メーカー情報 A、認証用情報 A1、配送鍵 A、書込鍵、許可情報 B、許可情報 A、動作制御情報、バージョン情報 A2、暗号鍵 A1、バージョン情報 A1、秘匿鍵 A、認証用情報 A2 などがある。なお、図示しないが、通信制御 IC 用ライター 610 の記憶部 612、チップメーカーコンピュータ 110 の記憶部 112、通信制御 IC 23 の記憶部 23b には、処理を実行するための必要なプログラム、情報なども、適宜記憶されているものとする。

【0081】

メーカー情報 A は、通信制御 IC 用ライター 610 を製造するチップメーカー 100 毎に付された所定の数値などからなる。メーカー情報 A は、通信制御 IC 用ライター 610 の記憶部 612、チップメーカーコンピュータ 110 の記憶部 112 及び通信制御 IC 23 の記憶部 23b のそれぞれに格納される。

【0082】

認証用情報 A1 は、通信制御 IC 用ライター 610 を認証するための情報であり、例えば、通信制御 IC 用ライター 610 を識別する識別情報（例えば、通信制御 IC 用ライター 610 毎にユニークな識別情報）である。認証用情報 A1 は、所定の数値などからなる。認証用情報 A1 は、通信制御 IC 用ライター 610 の記憶部 612 及びチップメーカーコンピュータ 110 の記憶部 112 のそれぞれに格納される。

【0083】

配送鍵 A は、暗号通信において送受信される情報を暗号化又は復号化するとき使用される、暗号通信用の鍵となるものである。配送鍵 A は、通信制御 IC 用ライター 610 の記憶部 612 及びチップメーカーコンピュータ 110 の記憶部 112 のそれぞれに格納される。

【0084】

書込鍵は、暗号通信において送受信される情報を暗号化又は復号化するとき使用される、暗号通信用の鍵となるものである。書込鍵は、通信制御 IC 23 の記憶部 23b 及び通信制御 IC 用ライター 610 の記憶部 612 のそれぞれに格納される。

【0085】

許可情報 B 及び許可情報 A は、それぞれ、所定のタイミングで通信制御 IC 23 に設定されることによって、通信制御 IC 23 に所定の処理を行わせることを許可する情報（例えば、数値などからなる。）である。許可情報 B は、カードユニット 20 が遊技場 500 に設置された後に、通信制御 IC 23 に設定される。許可情報 A は、カードユニット 20 がカードユニットメーカー 600 から出荷される前（動作確認時）において、通信制御 IC 23 に設定される。許可情報 B 及び許可情報 A は、チップメーカーコンピュータ 110 の記憶部 112 に格納される。

【0086】

動作制御情報は、通信制御 IC 用ライター 610 が所定の動作（例えば、通信制御 IC 23 への情報の書き込み）を行うことができる条件を特定するものである。例えば、動作制御情報が第 1 の内容（例えば、「1」）である場合には、通信制御 IC 用ライター 610 は、鍵管理センターサーバ 310 と通信出来ても出来なくても、所定の動作ができる。

10

20

30

40

50

一方、例えば、動作制御情報が第2の内容（例えば、「2」）である場合には、通信制御IC用ライター610は、鍵管理センターサーバ310と通信出来る場合にのみ所定の動作が出来る。動作制御情報は、チップメーカーコンピュータ110の記憶部112に格納される。本実施形態では、動作制御情報が第2の内容であり、通信制御IC用ライター610は、鍵管理センターサーバ310と通信出来る場合にのみ所定の動作が出来る。

【0087】

バージョン情報A2は、後に生成される暗号鍵A2のバージョンの情報（第1版、第2版・・・などの版数）として記録されるものである。バージョン情報A2は、その時点（ステップA2の時点）において、暗号鍵A2についての最新のバージョンの情報として記録される。バージョン情報A2は、チップメーカーコンピュータ110の記憶部112に格納される。

10

【0088】

暗号鍵A1は、暗号通信において送受信される情報を暗号化又は復号化するときに使用される、暗号通信用の鍵となるものである。暗号鍵A1は、チップメーカーコンピュータ110の記憶部112に格納される。

【0089】

バージョン情報A1は、暗号鍵A1のバージョンを表す情報（第1版、第2版・・・などの版数）である。バージョン情報A1は、チップメーカーコンピュータ110の記憶部112に格納される。

【0090】

20

秘匿鍵Aは、暗号通信において送受信される情報を暗号化又は復号化するときに使用される、暗号通信用の鍵となるものである。秘匿鍵Aは、通信制御IC23の記憶部23b及びチップメーカーコンピュータ110の記憶部112に格納される。

【0091】

認証用情報A2は、通信制御IC23を認証するための情報であり、例えば、通信制御IC23を識別する識別情報（例えば、1つの通信制御IC用ライター610で情報が書き込まれる複数の通信制御IC23（ステップA3で出荷される複数の通信制御IC23）毎にユニークな識別情報）である。認証用情報A2は、所定の数値などからなる。認証用情報A2は、通信制御IC用ライター610の記憶部612及びチップメーカーコンピュータ110の記憶部112のそれぞれに格納される。

30

【0092】

チップメーカーコンピュータ110の記憶部112に格納される、許可情報B、許可情報A、動作制御情報、配送鍵A、バージョン情報A2、暗号鍵A1、バージョン情報A1、メーカー情報A、認証用情報A1、認証用情報A2、及び、秘匿鍵Aは、通信制御IC用ライター610毎に互いに対応付けられて格納される。

【0093】

ステップA2で登録される各種情報は、許可情報B、許可情報A、動作制御情報、配送鍵A、バージョン情報A2、暗号鍵A1、バージョン情報A1、メーカー情報A、及び、認証用情報A1である。ステップA2では、制御部111は、ステップA1で出荷された通信制御IC用ライター610の認証用情報A1を含む各種情報を鍵管理センターサーバ310に送信し、鍵管理センターサーバ310の制御部311は、制御部111が送信した情報を受信すると、受信した各情報に対応付けて記憶部312に格納する。上記の送信は、例えば、チップメーカー100の従業員によるチップメーカーコンピュータ110への操作（上記の各種情報の送信を指示する操作）に基づいて行われる。なお、上記の送信において、許可情報Bは、秘匿鍵Aで暗号化され、鍵管理センターサーバ310の記憶部312には、暗号化されたままで登録される。なお、適宜、チップメーカーコンピュータ110と鍵管理センターサーバ310とで鍵を持ち、上記各種情報を暗号化して、鍵管理センターサーバ310に送信し、鍵管理センターサーバ310で復号するようにしてもよい。

40

【0094】

50

ステップ A 4 で登録される通信制御 IC 2 3 についての情報は、認証用情報 A 2 である。ステップ A 4 において、制御部 1 1 1 は、ステップ A 3 で出荷された通信制御 IC 2 3 の認証用情報 A 2 を、認証用情報 A 2 に対応づけられた認証用情報 A 1 とともに、鍵管理センターサーバ 3 1 0 に送信し、鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 3 1 1 は、制御部 3 1 1 が送信した認証用情報 A 1 及び認証用情報 A 2 を受信し、ステップ A 2 で記憶部 3 1 2 に格納した認証用情報 A 1 を含む各種情報に対応付けて受信した認証用情報 A 2 を記憶部 3 1 2 に格納する。上記の送信は、例えば、チップメーカー 1 0 0 の従業員によるチップメーカーコンピュータ 1 1 0 への操作（上記の各種情報の送信を指示する操作）に基づいて行われる。なお、適宜、チップメーカーコンピュータ 1 1 0 と鍵管理センターサーバ 3 1 0 とで鍵を持ち、上記各情報を暗号化して、鍵管理センターサーバ 3 1 0 に送信し、鍵管理センターサーバ 3 1 0 で復号するようにしてもよい。

10

**【 0 0 9 5 】**

ステップ A 2 及び A 4 で登録された各情報は、鍵管理センターサーバ 3 1 0 の記憶部 3 1 2 に格納されている他の情報にも、対応付けられて記憶部 3 1 2 に格納される。前記の他の情報としては、暗号鍵 C 1、出荷情報、日時、更新情報、配送鍵 B、メーカー情報 B、認証用情報 B 1、バージョン情報 C、暗号鍵 C 3、動作モードがある。これら情報は、適宜のタイミングで、例えば、カードユニットメーカー 6 0 0 の依頼などに基づく鍵管理センター 3 0 0 の従業員による鍵管理センターサーバ 3 1 0 への操作（上記の情報を登録する操作）に基づいて行われる。

**【 0 0 9 6 】**

20

暗号鍵 C 1 は、暗号通信において送受信される情報を暗号化又は復号化するとき使用される、暗号通信用の鍵となるものである。

**【 0 0 9 7 】**

出荷情報は、ステップ A 1 での通信制御 IC 用ライター 6 1 0 の出荷先、ステップ A 3 での通信制御 IC 2 3 の出荷先、つまり、この出荷情報に対応付けられて格納される認証用情報 A 1 を格納している通信制御 IC 用ライター 6 1 0 及び認証用情報 A 2 を格納している通信制御 IC 2 3 の出荷先のカードユニットメーカー 6 0 0 を識別する情報であり、例えば、所定の数値などからなる。

**【 0 0 9 8 】**

日時は、現在の日時（日付までであってもよく、時刻は含まなくてもよい。）を表す情報である。例えば、制御部 1 1 1 は、制御部 1 1 1 が含むカレンダー部（図示せず）を参照し、現在の日時を取得し、取得した日時を日時としてリアルタイムで更新していく。

30

**【 0 0 9 9 】**

更新情報は、暗号鍵 A 2 を生成するときのもとなる情報である。更新情報は、例えば、所定の数値などからなる。この更新情報の内容は、バージョン情報 A 2 の内容（例えば、版数）と対応する。このため、バージョン情報 A 2 は、その後に生成される暗号鍵 A 2（及び更新情報）のバージョン（例えば、版数）を示す情報になる。更新情報は、例えば、鍵管理センター 3 0 0 の従業員による鍵管理センターサーバ 3 1 0 への操作（更新情報を更新する操作）などに基づいて、適宜のタイミングで更新される。この場合、バージョン情報 A 2 が示すバージョンも更新され、例えば、新たな更新情報の版数にバージョン情報 A 2 が更新されるものとする。

40

**【 0 1 0 0 】**

配送鍵 B は、暗号通信において送受信される情報を暗号化又は復号化するとき使用される、暗号通信用の鍵となるものである。

**【 0 1 0 1 】**

メーカー情報 B は、セキュリティ基板 2 4 を製造するメーカーを識別する情報であり、例えば、所定の数値などからなる。なお、本実施形態では、セキュリティ基板 2 4 を製造するのは、カードユニットメーカー 6 0 0 なので、メーカー情報 B は、カードユニットメーカー 6 0 0 を識別する情報である。

**【 0 1 0 2 】**

50

認証用情報 B 1 は、S C 用ライター 6 5 0 の認証に使用するための情報であり、例えば、S C 用ライター 6 5 0 を識別する識別情報（例えば、S C 用ライター 6 5 0 毎にユニークな識別情報）である。認証用情報 B 1 は、所定の数値などからなる。

【 0 1 0 3 】

バージョン情報 C は、セキュリティチップ 2 2 や、セキュリティ基板 2 4 のバージョンを表す情報（第 1 版、第 2 版・・・などの版数）である。

【 0 1 0 4 】

暗号鍵 C 3 は、暗号通信において送受信される情報を暗号化又は復号化するとき使用される、暗号通信用の鍵となるものである。

【 0 1 0 5 】

動作モードは、セキュリティチップ 2 2 の動作（処理部 2 2 a の処理内容）を規定する情報である。セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、動作モードが記憶部 2 2 b に格納されていると、この動作モードに応じた処理（つまり、後述の各種処理）を行う。

【 0 1 0 6 】

なお、鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 3 1 1 は、記憶部 3 1 2 に格納された、許可情報 B（暗号化されたままの情報）及び暗号鍵 C 1 を、所定のタイミング（例えば、鍵管理センター 3 0 0 の従業員による鍵管理センターサーバ 3 1 0 への操作（更新情報を更新する操作）などのタイミング）で、上位サーバ 5 1 0 に送信し、上位サーバ 5 1 0 の制御部 3 1 1 は、鍵管理センターサーバ 3 1 0 から送信される許可情報 B（暗号化されたままの情報）及び暗号鍵 C 1 を記憶部 3 1 2 に格納する（ステップ A 9 9）。許可情報 B は、引き続き暗号化されたままの状態、記憶部 3 1 2 に格納される。なお、許可情報 B（暗号化されたままの情報）及び暗号鍵 C 1 の上位サーバ 5 1 0 の記憶部 5 1 2 への格納は、情報記憶媒体（例えば、C D - R O M（Compact Disc Read Only Memory）など）を上位サーバ 5 1 0 の読み取り装置（例えば、C D ドライブなどであり、入出力部 5 1 3 が備えているものとする。）に挿入等して、情報記憶媒体から許可情報 B（暗号化されたままの情報）及び暗号鍵 C 1 を読み取らせて、記憶部 5 1 2 に格納するなど、適宜の方法によって行っても良い。許可情報 B が格納される上位サーバ 3 1 0 は、ステップ A 3 によって出荷された各通信制御 I C 2 3 が搭載されて製造された各カードユニット 2 0 の出荷先の遊技場 5 0 0 に設置される上位サーバである。本実施形態では、1つの通信制御 I C 用ライター 6 1 0 が用いられて製造される各通信制御 I C 2 3 をそれぞれ搭載した各カードユニット 2 0 すべては、1つの遊技場 5 0 0 に設置されるものとする。

【 0 1 0 7 】

また、図 9 のように、S C 用ライター 6 5 0 及びセキュリティチップ 2 2 は、他メーカーによって製造されてカードユニットメーカー 6 0 0 に納入されるか、カードユニットメーカー 6 0 0 自身によって製造される。S C 用ライター 6 5 0 の記憶部 6 5 2 には、認証用情報 B 1（鍵管理センターサーバ 3 1 0 に登録されている認証用情報 B 1 に対応している。）、配送鍵 B（鍵管理センターサーバ 3 1 0 に登録されている配送鍵 B に対応している。）が格納されている。カードユニットメーカー 6 0 0 において、セキュリティ基板 2 4 が製造され、セキュリティチップ 2 2 と通信制御 I C 2 3 とがセキュリティ基板 2 4 に実装されると、ステップ A 5 以降の処理が行われる。なお、通信制御 I C 用ライター 6 1 0 と S C 用ライター 6 5 0 とは、互いに通信可能に接続されている。なお、図示しないが、S C 用ライター 6 5 0 の記憶部 6 5 2、セキュリティチップ 2 2 の記憶部 2 2 b には、処理を実行するための必要なプログラム、情報なども、適宜記憶されているものとする。

【 0 1 0 8 】

ステップ A 5 において、通信制御 I C 用ライター 6 1 0 の制御部 6 1 1 は、記憶部 6 1 2 に格納されている、認証用情報 A 1 とメーカー情報 A とを、照合要求とともに、鍵管理センターサーバ 3 1 0 に送信する。鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 3 1 1 は、認証用情報 A 1 とメーカー情報 A とを照合要求とともに受信すると、記憶部 3 1 2 に格納されている認証用情報 A 1 及びメーカー情報 A と、受信した認証用情報 A 1 及びメーカー情報 A と、を照合する。この照合が N G の場合（少なくともいずれか 1 つの情報についての照

10

20

30

40

50

合がNGだった場合)には、制御部311は、照合NGの旨を通信制御IC用ライター610に通知するとともに、入出力部313等を介して、所定の報知処理(例えば入出力部313に含まれる表示部への照合NGの旨の表示、入出力部313に含まれるブザーを鳴らす等。以下制御部311が行う所定の報知処理について同じ。)を行う。上記の通知を受け取った制御部611は、入出力部613等を介して、所定の報知処理(例えば入出力部613に含まれる表示部への照合NGの旨の表示、入出力部613に含まれるブザーを鳴らす等。以下制御部611が行う所定の報知処理について同じ。)を行う。

#### 【0109】

ステップA5の照合がOKの場合(全ての照合がOKだった場合)には、ステップA6において、鍵管理センターサーバ310の制御部311は、記憶部312に格納されている、暗号鍵A1、バージョン情報A1、出荷情報、動作制御情報、日時を通信制御IC用ライター610に送信し、通信制御IC用ライター610の制御部611は、鍵管理センターサーバ310から送信される前記各情報を受信し、記憶部612に格納する(情報登録)。なお、通信制御IC用ライター610の制御部611は、ステップA6での情報登録が終了すると、適宜、SC用ライター650に、その旨を送信する。なお、日時は、ステップA6が行われた時点で固定される。

10

#### 【0110】

なお、ステップA5において、通信制御IC用ライター610の制御部611は、認証用情報A1とメーカー情報Aとを、配送鍵Aによって暗号化して送っても良い。この場合、鍵管理センターサーバ310は、例えば、通信制御IC用ライター610の通信アドレス毎に、記憶部312に格納する情報を管理しておき、制御部311は、通信アドレスに基づいて、どの配送鍵Aで情報を復号化するかを決定し、決定した配送鍵Aで復号化し、復号化に使用した配送鍵Aに対応する認証用情報A1とメーカー情報Aとに基づいて、上記照合を行う。または、制御部311は、記憶部312に格納された全ての配送鍵Aで復号化を試みて、復号化が出来た配送鍵Aに対応する認証用情報A1とメーカー情報Aとに基づいて、上記照合を行っても良い。

20

#### 【0111】

また、ステップA6において、鍵管理センターサーバ310の制御部311は、暗号鍵A1、バージョン情報A1、出荷情報、動作制御情報、日時を、記憶部312に格納する配送鍵Aによって暗号化して送っても良い。この場合、通信制御IC用ライター610の制御部611は、鍵管理センターサーバ310から受信した前記各情報を記憶部612に格納する配送鍵Aで復号化してから記憶部612に格納する(情報登録)。

30

#### 【0112】

ステップA7において、通信制御IC用ライター610から情報登録の終了を受信したSC用ライター650の制御部651は、記憶部652に格納されている、認証用情報B1を、照合要求とともに、鍵管理センターサーバ310に送信する。鍵管理センターサーバ310の制御部311は、認証用情報B1を照合要求とともに受信すると、記憶部312に格納されている認証用情報B1と、受信した認証用情報B1と、を照合する。この照合がNGの場合には、制御部311は、照合NGの旨をSC用ライター650に通知するとともに、入出力部313等を介して、所定の報知処理を行う。上記の通知を受け取った制御部651は、入出力部653等を介して、所定の報知処理(例えば入出力部653に含まれる表示部への照合NGの旨の表示、入出力部653に含まれるブザーを鳴らす等。以下制御部651が行う所定の報知処理について同じ。)を行う。

40

#### 【0113】

ステップA7の照合がOKの場合には、ステップA8において、鍵管理センターサーバ310の制御部311は、記憶部312に格納されている、暗号鍵C1、日時、メーカー情報B、バージョン情報C、許可情報A、暗号鍵C3、動作モードをSC用ライター650に送信し、SC用ライター650の制御部651は、鍵管理センターサーバ310から送信される前記各情報を受信し、記憶部652に格納する(情報登録)。なお、SC用ライター650の制御部651は、ステップA8での情報登録が終了すると、適宜、通信制

50

御 I C 用ライター 6 1 0 に、その旨を送信する。

【 0 1 1 4 】

なお、ステップ A 7 において、S C 用ライター 6 5 0 の制御部 6 5 1 は、認証用情報 B 1 を、配送鍵 B によって暗号化して送っても良い。この場合、鍵管理センターサーバ 3 1 0 は、例えば、S C 用ライター 6 5 0 の通信アドレス毎にも、記憶部 3 1 2 に格納する情報を管理しておき、制御部 3 1 1 は、通信アドレスに基づいて、どの配送鍵 B で情報を復号化するかを決定し、決定した配送鍵 B で復号化し、復号化に使用した配送鍵 B に対応する認証用情報 B 1 に基づいて、上記照合を行う。または、制御部 3 1 1 は、記憶部 3 1 2 に格納された全ての配送鍵 B で復号化を試みて、復号化が出来た配送鍵 B に対応する認証用情報 B 1 に基づいて、上記照合を行っても良い。

10

【 0 1 1 5 】

また、ステップ A 8 において、鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 3 1 1 は、暗号鍵 C 1、暗号鍵 A 1、バージョン情報 A 1、出荷情報、日時、メーカー情報 B、バージョン情報 C、許可情報 A、暗号鍵 C 3、動作モードを、記憶部 3 1 2 に格納する配送鍵 B によって暗号化して送っても良い。この場合、S C 用ライター 6 5 0 の制御部 6 5 1 は、鍵管理センターサーバ 3 1 0 から受信した前記各情報を記憶部 6 5 2 に格納する配送鍵 B で復号化してから記憶部 6 5 2 に格納する（情報登録）。

【 0 1 1 6 】

ステップ A 9 において、S C 用ライター 6 5 0 から情報登録の終了を受信した通信制御 I C 用ライター 6 1 0 の制御部 6 1 1 は、書込読取部 6 1 5 を介して、通信制御 I C 2 3 からメーカー情報 A を読み取り、読み取ったメーカー情報 A と、記憶部 6 1 2 に格納されているメーカー情報 A とを照合する。なお、このとき、メーカー情報 A は、通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a によって、記憶部 2 3 b に格納された書込鍵で暗号化されて送信され、通信制御 I C 用ライター 6 1 0 の制御部 6 1 1 は、受信したメーカー情報 A を記憶部 6 1 2 の書込鍵で復号化し、前記照合を行っても良い。この照合が N G の場合には、制御部 6 1 1 は、入出力部 6 1 3 等を介して、所定の報知処理を行う。この照合が O K だった場合には、通信制御 I C 用ライター 6 1 0 の制御部 6 1 1 は、書込読取部 6 1 5 を介して、通信制御 I C 2 3 から認証用情報 A 2 を読み取り、読み取った認証用情報 A 2 を記憶部 6 1 2 に格納する。このようにして、認証用情報 A 2 の情報登録が行われる（ステップ A 1 0）。なお、このとき、認証用情報 A 2 は、通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a によって、記憶部 2 3 b に格納された書込鍵で暗号化されて送信され、通信制御 I C 用ライター 6 1 0 の制御部 6 1 1 は、受信したメーカー情報 A を記憶部 6 1 2 の書込鍵で復号化し、記憶部 6 1 2 に格納してもよい。

20

30

【 0 1 1 7 】

ステップ A 1 0 が終わると、ステップ A 1 1 において、通信制御 I C 用ライター 6 1 0 の制御部 6 1 1 は、記憶部 6 1 2 に格納されている認証用情報 A 1、暗号鍵 A 1、バージョン情報 A 1、出荷情報、認証用情報 A 2 を S C 用ライター 6 5 0 に送信する。S C 用ライター 6 5 0 の制御部 6 5 1 は、通信制御 I C 用ライター 6 1 0 から送信された認証用情報 A 1、暗号鍵 A 1、バージョン情報 A 1、出荷情報、認証用情報 A 2 を受信すると、記憶部 6 5 2 に格納する（情報登録）。

40

【 0 1 1 8 】

ステップ A 1 1 が終わると、ステップ A 1 2 において、S C 用ライター 6 5 0 の制御部 6 5 1 は、記憶部 6 1 2 に格納されているメーカー情報 B、日時、認証用情報 A 1 に基づいて、認証用情報 C 1 を自動生成する。例えば、制御部 6 5 1 は、メーカー情報 B と、日時と、認証用情報 A 1 とを論理演算するなどして、認証用情報 C 1 を生成する。また、制御部 6 5 1 は、乱数生成回路を備え、乱数生成回路が生成した乱数と、メーカー情報 B と、日時と、認証用情報 A 1 とを論理演算し、認証用情報 C 1 を生成してもよい。

【 0 1 1 9 】

ここで、認証用情報 C 1 は、セキュリティ基板 2 4 を認証するための情報であり、例えば、セキュリティ基板 2 4 を識別する識別情報（例えば、ステップ A 3 で出荷される複数

50

の通信制御 IC 23 がそれぞれ実装される複数のセキュリティ基板 24 毎にユニークな識別情報)である。同じカードユニット 20 内には、セキュリティ基板 24 と、セキュリティチップ 22 と、CU 制御部 21 とが搭載されているため、例えば、セキュリティ基板 24 を識別する識別情報は、セキュリティチップ 22 と、CU 制御部 21 とを識別する識別情報でもある。このように、認証用情報 C 1 は、セキュリティチップ 22 や CU 制御部 21 を認証するための情報でもある。認証用情報 C 1 は、所定の数値などからなる。

#### 【0120】

ステップ A 12 が終わると、ステップ A 13 において、SC 用ライター 650 の制御部 651 は、ステップ A 12 で生成した認証用情報 C 1 に基づいて、認証用情報 B 2、認証用情報 C 2 を自動生成する。例えば、制御部 651 は、乱数生成回路を備え、乱数生成回路が生成した乱数と、認証用情報 C 1 とを論理演算し、認証用情報 B 2、認証用情報 C 2 をそれぞれ別個に生成する。

10

#### 【0121】

ここで、認証用情報 B 2 は、セキュリティチップ 22 を認証するための情報であり、例えば、セキュリティチップ 22 を識別する識別情報(例えば、1つの SC 用ライター 650 で情報が書き込まれる複数のセキュリティチップ 22 (ステップ A 3 で出荷される複数の通信制御 IC 23 とそれぞれ対をなす(同じセキュリティ基板 24 に実装される)セキュリティチップ 22) 毎にユニークな識別情報)である。認証用情報 B 2 は、所定の数値などからなる。

#### 【0122】

20

ここで、認証用情報 C 2 は、セキュリティ基板 24 を認証するための情報であり、例えば、セキュリティ基板 24 を識別する識別情報(例えば、ステップ A 3 で出荷される複数の通信制御 IC 23 がそれぞれ実装される複数のセキュリティ基板 24 毎にユニークな識別情報)である。同じカードユニット 20 内には、セキュリティ基板 24 と、セキュリティチップ 22 と、CU 制御部 21 とが搭載されているため、例えば、セキュリティ基板 24 を識別する識別情報は、セキュリティチップ 22 と、CU 制御部 21 とを識別する識別情報でもある。このように、認証用情報 C 2 は、セキュリティチップ 22 や CU 制御部 21 を認証するための情報でもある。認証用情報 C 2 は、所定の数値などからなる(認証用情報 C 1 とは数値が異なる)。

#### 【0123】

30

ステップ A 13 が終わると、ステップ A 14 において、SC 用ライター 650 の制御部 651 は、記憶部 652 に格納されている認証用情報 B 2 を通信制御 IC 用ライター 610 に送信する。通信制御 IC 用ライター 610 の制御部 611 は、SC 用ライター 650 から送信された認証用情報 B 2 を受信すると、記憶部 612 に格納する(情報登録)。

#### 【0124】

なお、ステップ A 11 及び A 14 では、適宜、通信制御 IC 用ライター 610 と SC 用ライター 650 とで鍵を持ち、通信制御 IC 用ライター 610 (又は SC 用ライター 650) が送信する情報をこの鍵で暗号化し、SC 用ライター 650 (又は通信制御 IC 用ライター 610) は受信した情報を前記鍵で復号化し記憶部 652 (又は記憶部 612) に格納してもよい。

40

#### 【0125】

ステップ A 14 が終わると、ステップ A 15 において、通信制御 IC 用ライター 610 の制御部 611 は、書込読取部 615 を介して、認証用情報 A 1 と、暗号鍵 A 1 と、バージョン情報 A 1 と、出荷情報と、認証用情報 B 2 と、を通信制御 IC 23 に書き込む(情報登録)。通信制御 IC 用ライター 610 の制御部 611 は、記憶部に格納されている書込鍵で、前記各情報を暗号化し、通信制御 IC 23 に供給する。通信制御 IC 23 の処理部 23a は、供給された各情報を記憶部 23b が格納する書込鍵で復号化し、復号化した、認証用情報 A 1 と、暗号鍵 A 1 と、バージョン情報 A 1 と、出荷情報と、認証用情報 B 2 とを、記憶部 23b に格納する。これによって前記の書き込みが行われる。なお、この書込時において、通信制御 IC 用ライター 610 の制御部 611 は、上記情報とともに、

50

後述の処理を実行させるプログラムなど（この場合、カードユニットメーカー 600 の従業員の操作などによって、記憶部 652 にこれら情報が格納されるものとする。）をセキュリティチップ 22 に書き込んでも良い（上記暗号化も適宜行う）。

【0126】

一方、SC用ライター 650 の制御部 651 は、ステップ A14 の処理を行うと、秘匿鍵 B を生成する（ステップ A16）。秘匿鍵 B は、例えば、自動生成される。例えば、制御部 651 は、乱数生成回路を備え、乱数生成回路が生成した乱数に基づく論理演算を行い、秘匿鍵 B を生成する。秘匿鍵 B は、例えば、カードユニットメーカー 600 の従業員による SC用ライター 650 への操作（秘匿鍵 B を登録する操作）などに基づいて、適宜のタイミングで生成されてもよい。また、制御部 651 は、記憶部 652 が記憶する情報（例えば、日時）と乱数生成回路が生成した乱数とで論理演算を行い、秘匿鍵 B を生成してもよい。

10

【0127】

秘匿鍵 B は、暗号通信において送受信される情報を暗号化又は復号化するとき使用される、暗号通信用の鍵となるものである。

【0128】

SC用ライター 650 の制御部 651 は、ステップ A16 の処理を行うと、ステップ A16.5 として、書込読取部 655 を介して、許可情報 A と、メーカー情報 B と、認証用情報 A1 と、暗号鍵 A1 と、バージョン情報 A1 と、出荷情報と、認証用情報 A2 と、認証用情報 B2 と、暗号鍵 C3 と、認証用情報 C1 と、認証用情報 C2 と、暗号鍵 C1 と、バージョン情報 C と、日時と、動作モードと、秘匿鍵 B と、をセキュリティチップ 22 に書き込む（情報登録）。この書込時において、SC用ライター 650 の制御部 651 は、上記情報とともに、後述の処理を実行させるプログラムなど（この場合、カードユニットメーカー 600 の従業員の操作などによって、記憶部 652 にこれら情報が格納されるものとする。）をセキュリティチップ 22 に書き込んでも良い。なお、SC用ライター 650 とセキュリティチップ 22 とで共通の鍵を設定しておき（例えば、製造時に記憶部 652 及び記憶部 22b に共通して格納する。）、この書込時において、SC用ライター 650 の制御部 651 は、設定された前記鍵で、前記各情報などを暗号化し、セキュリティチップ 22 に供給し、セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、供給された各情報を記憶部 22b が格納する前記鍵で復号化し、復号化した、許可情報 A、メーカー情報 B、認証用情報 A1、暗号鍵 A1、バージョン情報 A1、出荷情報、認証用情報 A2、認証用情報 B2、暗号鍵 C3、認証用情報 C1、認証用情報 C2、暗号鍵 C1、バージョン情報 C、日時、動作モード、秘匿鍵 B などを、記憶部 22b に格納してもよい。

20

30

【0129】

ステップ A15 のあと、通信制御 IC用ライター 610 の制御部 611 は、書込読取部 615 を介して、認証用情報 A1 と、暗号鍵 A1 と、バージョン情報 A1 と、出荷情報と、認証用情報 B2 と、を通信制御 IC23 に書き込む（情報登録）。通信制御 IC用ライター 610 の制御部 611 は、記憶部に格納されている書込鍵で、前記各情報を暗号化し、通信制御 IC23 に供給する。通信制御 IC23 の処理部 23a は、供給された各情報を記憶部 23b が格納する書込鍵で復号化し、復号化した、認証用情報 A1 と、暗号鍵 A1 と、バージョン情報 A1 と、出荷情報と、認証用情報 B2 とを、記憶部 23b に格納する。これによって前記の書き込みが行われる。

40

【0130】

ステップ A15 が終了すると、ステップ A17 において、通信制御 IC用ライター 610 の制御部 611 は、記憶部 612 に格納されている、認証用情報 A1 と、認証用情報 A2 と、認証用情報 B2 と、を、鍵管理センターサーバ 310 に送信する。

【0131】

ステップ A16.5 が終了すると、ステップ A18 において、SC用ライター 650 の制御部 651 は、記憶部 652 に格納されている、認証用情報 B2 と、認証用情報 C2 と、認証用情報 C1 と、暗号鍵 C2 と、秘匿鍵 B と、を、鍵管理センターサーバ 310 に送

50

信する。

【 0 1 3 2 】

ステップ 1 8 . 5 において、鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 3 1 1 は、ステップ A 1 7 で通信制御 IC 用ライター 6 1 0 から送信された認証用情報 A 1 と、認証用情報 A 2 と、認証用情報 B 2 と、を受信し、ステップ A 1 8 で SC 用ライター 6 5 0 から送信された認証用情報 B 2 と、認証用情報 C 2 と、認証用情報 C 1 と、暗号鍵 C 2 と、秘匿鍵 B と、を受信すると、記憶部 3 1 2 に格納されている認証用情報 A 2 と、通信制御 IC 用ライター 6 1 0 から送信された認証用情報 A 2 と、を照合し、照合 OK であれば、記憶部 3 1 2 に格納されている認証用情報 A 2 ( 照合 OK の認証用情報 A 2 ) に対応付けて、認証用情報 A 1 と、認証用情報 B 2 と、認証用情報 C 2 と、認証用情報 C 1 と、暗号鍵 C 2 と、秘匿鍵 B と、を正式登録する ( 後述の処理で使用可能なように記憶部 3 1 2 に正式に格納する。 ) 。なお、鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 3 1 1 は、通信制御 IC 用ライター 6 1 0 から送信された認証用情報 B 2 と同じ認証用情報 B 2 を送信した SC 用ライター 6 5 0 から送信された認証用情報 B 2 と、認証用情報 C 2 と、認証用情報 C 1 と、暗号鍵 C 2 と、秘匿鍵 B と、を正式登録する。つまり、認証用情報 B 2 によって、対となる通信制御 IC 用ライター 6 1 0 と SC 用ライター 6 5 0 が特定され、各情報が正式登録されることになる。

10

【 0 1 3 3 】

鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 3 1 1 は、上記正式登録終了後に、通信制御 IC 用ライター 6 1 0 及び SC 用ライター 6 5 0 に対して、正式登録完了を通知する。通信制御 IC 用ライター 6 1 0 の制御部 6 1 1 及び SC 用ライター 6 5 0 の制御部 6 5 1 は、正式登録完了を受信すると、それぞれが、ステップ A 1 5、ステップ A 1 6 及び 1 6 . 5 を、複数のセキュリティ基板 2 4 ( ステップ A 3 で出荷された通信制御 IC 2 3 分のセキュリティ基板 2 4 ) のうちの残りのセキュリティ基板 2 4 それぞれの通信制御 IC 2 3 及びセキュリティ 2 2 に対して行うことが可能になるように設定されている。ステップ A 1 6 及び 1 6 . 5 がセキュリティ基板 2 4 それぞれの通信制御 IC 2 3 及びセキュリティ 2 2 に対して行われると、上記情報が書き込まれた通信制御 IC 2 3 及びセキュリティ 2 2 が実装されたセキュリティ基板 2 4 が量産されることになる。なお、各セキュリティ基板 2 4 それぞれの通信制御 IC 2 3 及びセキュリティ 2 2 について、ステップ A 9 以降の処理を繰り返し行うことによって、上記情報が書き込まれた通信制御 IC 2 3 及びセキュリティ 2 2 が実装されたセキュリティ基板 2 4 を量産してもよい。この場合、ステップ A 1 8 で正式登録される情報は、同じ情報で随時更新されることになる。

20

30

【 0 1 3 4 】

なお、ステップ A 1 8 . 5 で、照合が NG だった場合、照合 NG の旨を通信制御 IC 用ライター 6 1 0 及び SC 用ライター 6 5 0 ( 通信制御 IC 用ライター 6 1 0 が送信した認証用情報 B 2 と同じ認証用情報 B 2 を送信する SC 用ライター 6 5 0 ) に通知するとともに、入出力部 3 1 3 等を介して、所定の報知処理を行う。上記の通知を受け取った通信制御 IC 用ライター 6 1 0 の制御部 6 1 1 及び SC 用ライター 6 5 0 の制御部 6 5 1 は、それぞれ、入出力部等を介して、所定の報知処理を行う。

【 0 1 3 5 】

なお、ステップ A 1 5 において、通信制御 IC 用ライター 6 1 0 の制御部 6 1 1 は、認証用情報 A 1 と、認証用情報 A 2 と、認証用情報 B 2 と、を、記憶部 6 1 2 に格納された配送鍵 A によって暗号化して送っても良い。この場合、鍵管理センターサーバ 3 1 0 は、例えば、通信制御 IC 用ライター 6 1 0 の通信アドレス毎に、記憶部 3 1 2 に格納する情報を管理しておき、制御部 3 1 1 は、ステップ A 1 8 . 5 において、通信アドレスに基づいて、どの配送鍵 A で情報を復号化するかを決定し、決定した配送鍵 A で、認証用情報 A 1 と、認証用情報 A 2 と、認証用情報 B 2 と、を復号化し、上記照合や正式登録を行う。または、制御部 3 1 1 は、ステップ A 1 8 . 5 において、記憶部 3 1 2 に格納された全ての配送鍵 A で復号化を試みて、復号化が出来た配送鍵 A に対応する認証用情報 A 2 について上記照合を行い、復号化した情報について上記正式登録を行っても良い。

40

50

## 【 0 1 3 6 】

なお、ステップ A 1 6 . 5 において、S C 用ライター 6 5 0 の制御部 6 5 1 は、認証情報 B 2 と、認証情報 C 2 と、認証情報 C 1 と、暗号鍵 C 2 と、秘匿鍵 B と、を、記憶部 6 5 2 に格納された配送鍵 B によって暗号化して送っても良い。この場合、鍵管理センターサーバ 3 1 0 は、例えば、S C 用ライター 6 5 0 の通信アドレス毎に、記憶部 3 1 2 に格納する情報を管理しておき、制御部 3 1 1 は、ステップ A 1 8 . 5 において、通信アドレスに基づいて、どの配送鍵 B で情報を復号化するかを決定し、決定した配送鍵 B で、認証情報 B 2 と、認証情報 C 2 と、認証情報 C 1 と、暗号鍵 C 2 と、秘匿鍵 B と、を復号化し、上記正式登録などを行ってもよい。または、制御部 3 1 1 は、ステップ A 1 8 . 5 において、記憶部 3 1 2 に格納された全ての配送鍵 B で復号化を試みて、復号化が出来た配送鍵 B に対応する認証情報 A 2 に対応付けて、復号化した情報について上記正式登録を行っても良い。

10

## 【 0 1 3 7 】

なお、ステップ A 1 8 において、S C 用ライター 6 5 0 の制御部 6 5 1 は、記憶部 6 5 2 に格納されている、認証情報 A 2 を、認証情報 B 2 などともに鍵管理センターサーバ 3 1 0 に送信してもよい。この場合、鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 3 1 1 は、記憶部 3 1 2 に格納されている認証情報 A 2 と、通信制御 I C 用ライター 6 1 0 から送信された認証情報 A 2 と、を照合し、照合 O K であれば、記憶部 3 1 2 に格納されている認証情報 A 2 ( 照合 O K の認証情報 A 2 ) に対応付けて、認証情報 A 1 と、認証情報 B 2 と、を正式登録し、鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 3 1 1 は、記憶部 3 1 2 に格納されている認証情報 A 2 と、S C 用ライター 6 5 0 から送信された認証情報 A 2 と、を照合し、照合 O K であれば、記憶部 3 1 2 に格納されている認証情報 A 2 ( 照合 O K の認証情報 A 2 ) に対応付けて、認証情報 C 2 と、認証情報 C 1 と、暗号鍵 C 2 と、秘匿鍵 B と、を正式登録してもよい。

20

## 【 0 1 3 8 】

なお、上記ステップ A 1 1 で登録される情報のうちの一部 ( 例えば、暗号鍵 A 1 、バージョン情報 A 1 、出荷情報 ) は、ステップ A 8 で登録されてもよい。つまり、通信制御 I C ライター 6 1 0 経由ではなく、鍵管理センターサーバ 3 1 0 から直接 S C 用ライター 6 5 0 に情報 ( 例えば、暗号鍵 A 1 、バージョン情報 A 1 、出荷情報 ) を送信し、情報登録を行ってもよい。

30

## 【 0 1 3 9 】

また、上記ステップ A 8 で登録される情報のうちの少なくとも一部 ( 例えば、日時 ) は、ステップ A 1 1 で登録されてもよい。つまり、鍵管理センターサーバ 3 1 0 から直接 S C 用ライター 6 5 0 に情報 ( 例えば、日時 ) を送信し、情報登録を行うのではなく、通信制御 I C ライター 6 1 0 から情報 ( 例えば、日時 ) を送信し、情報登録を行うことで、通信制御 I C ライター 6 1 0 経由で情報登録を行っても良い。

## 【 0 1 4 0 】

なお、カードユニットメーカー 6 0 0 は、これら処理とは別にカードユニット 2 0 の筐体や C U 制御部 2 1 等のカードユニット 2 0 を構成する各部を製造し、製造した筐体、C U 制御部 2 1 等の各部と、前記処理によって情報が書き込まれた通信制御 I C 2 3 及びセキュリティチップ 2 2 を実装したセキュリティ基板 2 4 と、を組み合わせて、カードユニット 2 0 を製造する。

40

## 【 0 1 4 1 】

上記のように、本実施形態では、通信制御 I C 2 3 及び通信制御 I C 用ライター 6 1 0 がチップメーカー 1 0 0 で製造されて、カードユニットメーカー 6 0 0 に出荷、納入される。また、セキュリティチップ 2 2 及び S C 用ライター 6 5 0 は、カードユニットメーカー 6 0 0 又は他のメーカー ( 特にチップメーカー 1 0 0 以外 ) によって製造され、カードユニットメーカー 6 0 0 で使用される。つまり、通信制御 I C 2 3 及び通信制御 I C 用ライター 6 1 0 の製造元と、セキュリティチップ 2 2 及び S C 用ライター 6 5 0 の製造元とが異なる。一方、後述するように、セキュリティチップ 2 2 と通信制御 I C 2 3 とは、お

50

互いの認証用情報を用いて認証が行われるので、相互に認証用情報を持つ必要がある。仮に、ライターを一台として、ＳＣ用ライター６５０によって、通信制御ＩＣ２３の認証に用いられる認証用情報Ａ２を通信制御ＩＣ２３から読み取り、セキュリティチップ２２に書き込む場合を考えると、通信制御ＩＣ２３の製造元（チップメーカー１００）は、ＳＣ用ライター６５０の製造元（カードユニットメーカー６００又は他のメーカー）である他の製造元に対して、通信制御ＩＣ２３に対する情報の読み書きの仕様などを開示する必要が生じ、他の製造元に仕様を開示することは、情報漏洩の観点から問題が生じる。また、通信制御ＩＣ用ライター６１０によって、セキュリティチップ２２の認証に用いられる認証用情報Ｂ２をＳＣ用ライター６５０の代わりに生成し、セキュリティチップ２２及びＳＣ用ライター６５０に書き込む場合を考えると、セキュリティチップ２２の製造元（カードユニットメーカー６００又は他のメーカー）は、通信制御ＩＣ用ライター６１０の製造元（チップメーカー１００）である他の製造元に対して、セキュリティチップ２２に対する情報の書き込みの仕様、認証用情報Ｂ２の生成ロジックなどを開示する必要が生じ、他の製造元に仕様を開示することは、情報漏洩の観点から問題が生じる。そこで上記実施形態では、２つのライター（通信制御ＩＣ用ライター６１０及びＳＣ用ライター６５０）を用意し、通信制御ＩＣ用ライター６１０は、セキュリティチップ２２に対して情報を読み書きすることが出来ず、ＳＣ用ライター６５０は、通信制御ＩＣ２３に対して情報を読み書き出来ないようにした。具体的には、認証用情報Ａ２については、通信制御ＩＣ用ライター６１０で読み取り（ステップＡ１０）、通信制御ＩＣ用ライター６１０がＳＣ用ライター６５０に送信し（ステップＡ１１）、ＳＣ用ライター６５０がセキュリティチップ２２に書き込むようにした（ステップＡ１６．５）。また、認証用情報Ｂ２については、ＳＣ用ライター６５０が生成を行い（ステップＡ１３）、通信制御ＩＣ用ライター６１０に送信し（ステップＡ１４）、通信制御ＩＣ用ライター６１０が通信制御ＩＣ２３に書き込むようにした（ステップＡ１５）。このような構成によって、上記の開示は必要なくなり、本実施形態では、情報漏洩のリスクを低減又は無くすることができる。

#### 【０１４２】

また、通信制御ＩＣ用ライター６１０とＳＣ用ライター６５０とは、それぞれ、鍵管理センターサーバ３１０による認証（ステップＡ５やステップＡ７）の成功後に、通信制御ＩＣ２３とセキュリティチップ２２とに書き込む情報の一部を鍵管理センターサーバ３１０から取得している（ステップＡ６やステップＡ８）。つまり、通信制御ＩＣ用ライター６１０とＳＣ用ライター６５０とは、それぞれ、外部で認証が行われた後に、書き込む情報を取得し、取得した情報を通信制御ＩＣ２３やセキュリティチップ２２に書き込むので、通信制御ＩＣ用ライター６１０とＳＣ用ライター６５０とは、それぞれ、正当なものであるときに、書き込む情報が供給されて前記の書き込みが許可されることになる。このため、通信制御ＩＣ用ライター６１０とＳＣ用ライター６５０とのいずれかについてすり替えが起こったとしても、情報の漏洩のリスクを低減又は無くすることができる。特に、外部での認証の成功後に、書き込む情報が初めて通信制御ＩＣ用ライター６１０やＳＣ用ライター６５０に供給されるので、すり替えられた通信制御ＩＣ用ライター６１０やＳＣ用ライター６５０に書き込む情報が供給されることが防止されたり、チップメーカー６００に納入される前に通信制御ＩＣ用ライター６１０やＳＣ用ライター６５０から、書き込む情報が読み取られることが防止されるので、情報の漏洩のリスクを低減又は無くすることができる。

#### 【０１４３】

なお、変形例として、通信制御ＩＣ用ライター６１０とＳＣ用ライター６５０とは互いに認証を行っても良い。例えば、通信制御ＩＣ用ライター６１０の記憶部６１２及びＳＣ用ライター６５０の記憶部６５２には、認証用情報（例えば、共通の情報であり、認証用情報Ａ１やＢ１を利用してよい）が格納され、この認証用情報の照合などによって、お互いの認証し、認証成功の場合（照合ＯＫの場合）に、ステップＡ１１の処理を行っても良い。これによって、通信制御ＩＣ用ライター６１０やＳＣ用ライター６５０のすり替えによる情報漏洩などのリスクをさらに低減又は無くすることができる。

## 【 0 1 4 4 】

( カードユニット 2 0 の動作確認 )

次に、カードユニット 2 0 の動作確認における各装置の動作について図 1 2 を参照して説明する。カードユニットメーカー 6 0 0 では、カードユニット 2 0 の製造後など、カードユニット 2 0 の製造における所定の段階において、カードユニット 2 0 での処理が正常に行われるか否かを確認する動作確認が行われる。ここで、カードユニット 2 0 ( 通信制御 IC 2 3 ) は、テスト用のパチンコ機 1 0 ( 構成は、図 2 参照 ) と接続され、動作確認がなされる。

## 【 0 1 4 5 】

例えば、カードユニット 2 0 ( 製造途中のものも含む ) の電源を最初に投入した場合、テスト用のパチンコ機 1 0 と接続された場合、カードユニット 2 0 に通常動作用のカードが挿入されていない場合などにおいて、CU 制御部 2 1 などは、動作確認用の動作を行う。なお、CU 制御部 2 1 の記憶部 2 1 b には、メーカー情報 B ( セキュリティチップ 2 2 に格納されているメーカー情報 B と同じ内容である。 ) 、及び、統一店舗コードが予め格納されている ( 製造時に格納される ) 。

## 【 0 1 4 6 】

統一店舗コードとは、カードユニット 2 0 が出荷される遊技場 5 0 0 を識別する識別情報 ( 例えば、遊技場 5 0 0 毎にユニークな情報 ) などからなるが、この情報は適宜の情報であればよい。

## 【 0 1 4 7 】

カードユニット 2 0 の動作確認では、まず、CU 制御部 2 1 は、セキュリティチップ 2 2 と通信を行い、メーカー情報 B を相互に照合する ( ステップ B 1 ) 。例えば、CU 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、記憶部 2 1 b に格納したメーカー情報 B をセキュリティチップ 2 2 に送信する。セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、CU 制御部 2 1 から送信されたメーカー情報 B を受信し、受信したメーカー情報 B と記憶部 2 2 b に格納されたメーカー情報 B とを照合する。この照合が NG であれば、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、その後の処理を中止する。この照合が OK であれば、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、記憶部 2 2 b に格納されたメーカー情報 B を CU 制御部 2 1 に送信する。CU 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、セキュリティチップ 2 2 から送信されたメーカー情報 B を受信し、受信したメーカー情報 B と記憶部 2 1 b に格納されたメーカー情報 B とを照合する。この照合が NG であれば、CU 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、その後の処理を中止する。この照合が OK であれば、相互の認証が成功となり、CU 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、セキュリティチップ 2 2 に対して接続要求 ( 記憶部 2 1 b に格納された統一店舗コードの送信 ) を行う ( ステップ B 2 ) 。

## 【 0 1 4 8 】

セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、統一店舗コードを CU 制御部 2 1 の処理部 2 1 a から受信すると、この統一店舗コードを保持し、記憶部 2 2 b に格納された暗号鍵 C 1 に基づく相互認証 ( 暗号認証 ) を行うように試みるが、CU 制御部 2 1 の記憶部 2 1 b には暗号鍵 C 1 が格納されていないので、相互認証は失敗する ( ステップ B 3 ) 。この相互認証では、例えば、処理部 2 2 a と処理部 2 1 a とが、暗号鍵 C 1 を用いて正常に暗号通信を行えるかで認証の成功及び失敗が判断される。暗号通信を行うことができれば、認証は成功になり、暗号通信を行うことができないければ、認証は失敗になる。このような認証では、例えば、MAC ( Message Authentication Code ) が用いられる。なお、HMAC ( Keyed-Hashing for Message Authentication code ) などが用いられても良い。

## 【 0 1 4 9 】

セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、ステップ B 3 で認証が失敗すると、記憶部 2 2 b に格納している暗号鍵 C 3 を CU 制御部 2 1 に送信し、CU 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、受信した暗号鍵 C 3 を保持 ( 例えば、RAM に一時記憶されることをいう。以下同じ。 ) する。 ( ステップ B 4 ) 。

## 【 0 1 5 0 】

ステップ B 4 の後、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a と、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a とは、保持している又は記憶部 2 2 b に格納しているそれぞれの暗号鍵 C 3 を用いて、暗号鍵 C 3 に基づく相互認証（暗号認証）を行う（ステップ B 5）。この相互認証では、例えば、処理部 2 2 a と処理部 2 1 a とが、暗号鍵 C 3 を用いて暗号通信を行えるかで認証の成功及び失敗が判断される。つまり、この相互認証は、暗号鍵 C 1 に基づく相互認証と同様のものであるので、詳細な説明は上記に準じる。

【 0 1 5 1 】

上記相互認証が失敗した場合には、処理部 2 1 a や処理部 2 2 a は、その後の処理を中止する。上記相互認証が成功した場合、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、ステップ B 6 の処理を行う。

10

【 0 1 5 2 】

ステップ B 6 において、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、認証用情報 A 2 の要求を通信制御 I C 2 3 に送信し、通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a は、セキュリティチップ 2 2 からの要求を受信すると、記憶部 2 3 b に格納している認証用情報 A 2 をセキュリティチップ 2 2 に送信する。セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、通信制御 I C 2 3 から送信された認証用情報 A 2 を受信すると、受信した認証用情報 A 2 と、記憶部 2 2 b に格納している認証用情報 A 2 とを照合する。

【 0 1 5 3 】

認証用情報 A 2 の照合が失敗した場合（認証用情報 A 2 のセキュリティチップ 2 2 への送信が一定時間無い場合なども含む。以下、照合について適宜同じ。）、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、その後の処理を中止する。

20

【 0 1 5 4 】

一方、認証用情報 A 2 の照合が成功した場合、ステップ B 7 の処理が行われる。ステップ B 7 の処理において、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、記憶部 2 2 b に格納している認証用情報 B 2 を照合要求とともに通信制御 I C 2 3 に送信し、通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a は、セキュリティチップ 2 2 からの認証用情報 B 2 及び照合要求を受信すると、記憶部 2 3 b に格納している認証用情報 B 2 と受信した認証用情報 B 2 とを照合し、照合が N G の場合には、その後の処理を中止する。一方で、照合が O K の場合には、通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a は、その旨をセキュリティチップ 2 2 に通知する。

【 0 1 5 5 】

30

通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a による照合 O K の通知が行われると、ステップ B 8 の処理が行われる。セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、通信制御 I C 2 3 から照合 O K の通知を受信すると、記憶部 2 2 b に格納している認証用情報 A 1、出荷情報、バージョン情報 A 1 を照合要求とともに通信制御 I C 2 3 に送信し、通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a は、セキュリティチップ 2 2 からの認証用情報 A 1、出荷情報、バージョン情報 A 1 を受信すると、記憶部 2 3 b に格納している認証用情報 A 1、出荷情報、バージョン情報 A 1 と受信した認証用情報 A 1、出荷情報、バージョン情報 A 1 とをそれぞれ照合し、照合が N G の場合（上記情報のうちの 1 つでも照合が N G の場合）には、その後の処理を中止する。一方で、照合が O K の場合（上記情報のうちの全ての照合が O K の場合）には、通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a は、その旨をセキュリティチップ 2 2 に通知する。

40

【 0 1 5 6 】

通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a による照合 O K の通知が行われると、ステップ B 9 の処理が行われる。つまり、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a と通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a とは、各々の記憶部に格納された暗号鍵 A 1 での暗号通信を開始する。

【 0 1 5 7 】

上記暗号通信を開始すると、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、記憶部 2 2 b に格納されている許可情報 A を暗号鍵 A 1（記憶部 2 2 b に格納されている。）で暗号化し、通信制御 I C 2 3 に送信し、通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a は、許可情報 A を暗号鍵 A 1（記憶部 2 2 b に格納されている。）で復号化し、保持する。この保持によって許可情報 A が通信制御 I C 2 3 に設定されたことになる（ステップ B 1 0）。この設定によ

50

って、通信制御 IC 23 は、初めてステップ B 11 以降の処理を行うことができる。なお、ステップ B 10 において、通信制御 IC 23 の処理部 23a は、許可情報 A を保持したことを通信制御 IC 23 に通知する。

【0158】

セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、通信制御 IC 23 から、許可情報 A を保持したことの通知を受信すると、通信制御 IC 23 に対してチップ情報の要求を行う（ステップ B 11）。このチップ情報の要求も、許可情報 A と同様に、暗号鍵 A 1 によって暗号化及び復号化してもよい。

【0159】

チップ情報は、本実施形態では、払出制御チップ 11 のチップ情報、主制御チップ 13 のチップ情報を含む。払出制御チップ 11 のチップ情報は、払出制御チップ 11 を識別する識別情報であり、本実施形態では、払出制御チップ 11 毎にユニークな数値等からなる。主制御チップ 13 のチップ情報は、主制御チップ 13 を識別する識別情報であり、本実施形態では、主制御チップ 13 毎にユニークな数値等からなる。払出制御チップ 11 のチップ情報は、払出制御チップ 11 の記憶部 11b に予め格納され、主制御チップ 13 のチップ情報は、主制御チップ 13 の記憶部 11b に予め格納されているものとする。

【0160】

通信制御 IC 23 の処理部 23a は、セキュリティチップ 22 からのチップ情報の要求を受信すると、チップ情報を取得する（ステップ B 12）。例えば、通信制御 IC 23 の処理部 23a は、テスト用のパチンコ機 10 の払出制御チップ 11 と通信を行い、チップ情報の要求を送信する。払出制御チップ 11 の処理部 11a は、この要求を受信すると、テスト用のパチンコ機 10 の主制御チップ 13 に対してチップ情報の送信要求を行う。主制御チップ 13 の処理部 13a は、この要求を受信すると、記憶部 13b に格納されている主制御チップ 13 のチップ情報を払出制御チップ 11 に送信する。払出制御チップ 11 の処理部 11a は、主制御チップ 13 のチップ情報を受信すると、記憶部 11b に格納されている払出制御チップ 11 のチップ情報を、受信した主制御チップ 13 のチップ情報とともに、通信制御 IC 23 に返信する。これによって、通信制御 IC 23 の処理部 23a は、チップ情報を受信することで、チップ情報を取得する。チップ情報は、処理部 23a に保持される。

【0161】

通信制御 IC 23 の処理部 23a は、ステップ B 12 で取得したチップ情報からチップ番号を生成する（ステップ B 13）。例えば、処理部 23a は、チップ情報と、予め設定された所定の値や記憶部 23b に格納されている所定の情報などと、を論理演算して、チップ番号を生成する。チップ番号は、例えば、払出制御チップ 11 のチップ情報、主制御チップ 13 のチップ情報毎に生成される。チップ番号及びチップ情報は、処理部 23a に保持される。

【0162】

通信制御 IC 23 の処理部 23a は、保持しているチップ情報及びチップ番号を記憶部 23b に格納されている暗号鍵 A 1 で暗号化して、セキュリティチップ 22 に送信し、セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、チップ情報及びチップ番号を受信すると、記憶部 22b に格納されている暗号鍵 A 1 で復号化し保持する（ステップ B 14）。

【0163】

次に、セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、保持するチップ番号などからチップ問合せ番号を自動生成し、保持する（ステップ B 14.5）。チップ問合せ番号は例えば、チップ番号と、現在の日時（例えば、処理部 22a は図示しないカレンダー部を参照して現在の日時を特定する。）などと、を論理演算することによって生成される（必要に応じて、認証用情報 C 2 などが用いられてもよい）。

【0164】

次に、セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、保持するチップ情報とチップ問合せ番号とを記憶部 22b に格納されている秘匿鍵 B で暗号化し、暗号化されたチップ情報

10

20

30

40

50

とチップ問合わせ番号とをさらに、処理部 2 2 a が保持するチップ番号とともに、記憶部 2 2 b に格納されている暗号鍵 C 3 で暗号化し、C U 制御部 2 1 に送信する（ステップ B 1 5 ）。

【 0 1 6 5 】

C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、セキュリティチップ 2 2 からのチップ情報とチップ問合わせ番号とチップ番号とを記憶部 2 1 b に格納されている暗号鍵 C 3 で復号化し、復号化した情報を保持するとともに（チップ情報とチップ問合わせ番号とは、秘匿鍵 B で暗号化されたままである。）、チップ情報がない旨の通知をセキュリティチップ 2 2 に返信する（ステップ B 1 6 ）。

【 0 1 6 6 】

次に、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、C U 制御部 2 1 からのチップ情報がない旨の通知を受信すると、以降の処理を続けるために、認証 O K の情報を通信制御 I C 2 3 に送信し、通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a は、認証 O K の情報をセキュリティチップ 2 2 から受信すると、この情報を保持する（ステップ B 1 7 ）。この保持によって、処理部 2 3 a は、下記のセッション鍵を生成できる。

【 0 1 6 7 】

次に、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、セッション鍵の要求を通信制御 I C 2 3 に送信し（ステップ B 1 8 ）、通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a は、セッション鍵の要求をセキュリティチップ 2 2 から受信すると、セッション鍵を自動生成する（ステップ B 1 8 . 5 ）。例えば、処理部 2 2 a は、乱数生成回路を備え、乱数生成回路が生成した乱数に基づいてセッション鍵を生成する。例えば、前記乱数と所定の情報（例えば、記憶部 2 3 b に格納されている情報）とを論理演算し、セッション鍵を生成してもよい。

【 0 1 6 8 】

通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a は、生成したセッション鍵を保持するとともに、生成したセッション鍵をセキュリティチップ 2 2 に通知する（ステップ B 1 9 ）。セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、通信制御 I C 2 3 からのセッション鍵を受信すると、処理部 2 2 a と処理部 2 3 a とは、遊技に係る処理を行うための情報（業務電文等）の送受信を行うが、この送受信のときに、送受信する情報をセッション鍵で暗号化及び復号化することで、処理部 2 2 a と処理部 2 3 a とは、暗号通信を行う（ステップ B 2 0 ）。

【 0 1 6 9 】

以上のような一連の処理によって、カードユニット 2 0 の動作確認を効率良く行うことができる。なお、照合 N G や、相互認証の失敗などによって、処理が中止されることなどによって、カードユニット 2 0 の動作確認開始から一定時間経過してもカードユニット 2 0 が通常の動作（遊技に係る処理を行うための情報（業務電文等）の送受信）に移行しない場合には、カードユニット 2 0 は動作不良であることが分かる。なお、上記で各処理部に保持されている情報は、動作確認後の電源 O F F にともなって、失われるか（クリアされるか）適宜消去される。また、C U 制御部 2 1 に格納されている統一店舗コードも失われる又は消去される。

【 0 1 7 0 】

（パチンコ機 1 0 及びカードユニット 2 0 の遊技場 5 0 0 新規設置時）

カードユニットメーカー 6 0 0 が製造したカードユニット 2 0 と、遊技機メーカーが製造したパチンコ機 1 0 とは、出荷先の遊技場 5 0 0 に新規設置されることになる。このとき、遊技用システム 1 は、カードユニット 2 0 の C U 制御部 2 1、セキュリティチップ 2 2（セキュリティ基板 2 4）、通信制御 I C 2 3 の認証、パチンコ機 1 0 の払出制御チップ 1 1、主制御チップ 1 3 の認証を行うための動作を行う。この動作について、図 1 3 から図 1 6 を参照して説明する。なお、下記の処理は、新規設置された、複数のカードユニット 2 0 及び複数のパチンコ機 1 0 それぞれについて行われる。

【 0 1 7 1 】

C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、カードユニット 2 0 に通常動作のカードが挿入され、カードユニット 2 0 の電源が投入されたことを契機として（この時、パチンコ機 1 0

10

20

30

40

50

の電源も投入されるものとする。) 、図 1 3 に示すように、上位サーバ 5 1 0 との接続を要求する接続要求を上位サーバ 5 1 0 へ送信する(ステップ C 1) 。

【 0 1 7 2 】

上位サーバ 5 1 0 の制御部 5 1 1 は、処理部 2 1 a からの接続要求を受信すると、記憶部 5 1 2 に格納されている許可情報 B (秘匿鍵 A で暗号化されたままである。) と統一店舗コード(適宜のタイミングで記憶部 5 1 2 に格納される。) と暗号鍵 C 1 とを C U 制御部 2 1 に送信し、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は受信したこれら情報を保持する(ステップ C 2) 。このように、C U 制御部 2 1 は、上位サーバ 5 1 0 と通信を確立することにより許可情報 B を取得するため、許可情報 B は、適したタイミングで C U 制御部 2 1 に送信されるので、セキュリティが確保されている。

10

【 0 1 7 3 】

なお、ステップ C 2 の許可情報 B 等の送信前において、C U 制御部 2 1 と制御部 5 1 1 とは相互認証を行っても良い。この場合、例えば、記憶部 2 1 b 及び記憶部 5 1 2 には、予め、認証用の情報が格納されており、C U 制御部 2 1 と制御部 5 1 1 とは、それぞれ、記憶部 2 1 a と記憶部 5 1 2 とのそれぞれに格納されている認証用の情報をやり取りして照合することによって相互認証を行う。相互認証が成功した場合にのみ、前記送信を行うことによって、特に、有効鍵(商用)の送信について、セキュリティが確保される。

【 0 1 7 4 】

ステップ C 2 の後、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a と通信を行い、メーカー情報 B を相互に照合する(ステップ C 3) 。例えば、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、記憶部 2 1 b に格納したメーカー情報 B をセキュリティチップ 2 2 に送信する。セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、C U 制御部 2 1 から送信されたメーカー情報 B を受信し、受信したメーカー情報 B と記憶部 2 2 b に格納されたメーカー情報 B とを照合する。この照合が N G であれば、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、その後の処理を中止する。この照合が O K であれば、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、記憶部 2 2 b に格納されたメーカー情報 B を C U 制御部 2 1 に送信する。C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、セキュリティチップ 2 2 から送信されたメーカー情報 B を受信し、受信したメーカー情報 B と記憶部 2 1 b に格納されたメーカー情報 B とを照合する。この照合が N G であれば、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、その後の処理を中止する。この照合が O K であれば、C U 制御部 2 1 とセキュリティチップ 2 2 とは、相互に認証が成功したことになるので、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、セキュリティチップ 2 2 に対して接続要求(保持されている統一店舗コードの送信)を行う(ステップ C 4) 。

20

30

【 0 1 7 5 】

セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、統一店舗コードを C U 制御部 2 1 から受信すると、記憶部 2 2 b に格納された暗号鍵 C 1 に基づく相互認証(暗号認証)を行う(ステップ C 5) 。この相互認証では、例えば、処理部 2 2 a と処理部 2 1 a とが、暗号鍵 C 1 を用いて暗号通信を正常に行えるかで認証の成功及び失敗が判断される。処理部 2 2 a は、記憶部 2 2 b に格納されている暗号鍵 C 1 を用い、処理部 2 1 a は、保持している暗号鍵 C 1 を用いて処理を行う。暗号鍵 C 1 を用いて暗号通信を行うことができれば、認証は成功になり、暗号通信を行うことができないければ、認証は失敗になる。このような認証では、例えば、M A C が用いられる。なお、H M A C などが用いられても良い。

40

【 0 1 7 6 】

相互認証が失敗だった場合には、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、処理を中止する。相互認証が成功だった場合には、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、保持している統一店舗コードと、記憶部 2 2 b に格納された日時及び認証用情報 C 2 と、に基づいて、基板問合せ番号を生成し、保持する(ステップ C 6) 。例えば、処理部 2 2 a は、乱数生成回路を備え、乱数生成回路が生成した乱数と、統一店舗コードと、日時と、認証用情報 C 2 とを論理演算し、基板問合せ番号を生成するか、統一店舗コードと、日時と、認証用情報 C 2 とを論理演算して基板問合せ番号を生成する。

50

## 【 0 1 7 7 】

セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、ステップ C 6 に続いて、基板問合せ番号を記憶部 2 2 b に格納されている秘匿鍵 B で暗号化し、暗号化した基板問合せ番号を認証用情報 C 1 とともに記憶部 2 2 b に格納されている暗号鍵 C 1 でさらに暗号化し、暗号化した情報を C U 制御部 2 1 に送信する（ステップ C 7）。また、ステップ C 7 において、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、前記暗号化した情報を受信すると、記憶部 2 1 b に格納した暗号鍵 C 1 で、受信した情報を復号し、復号した基板問合せ番号（秘匿鍵 B で暗号化されたままである。）と認証用情報 C 1 とを保持する。

## 【 0 1 7 8 】

続いて、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、情報要求とともに、基板問合せ番号（秘匿鍵 B で暗号化されたままである。）と認証用情報 C 1 とを上位サーバ 5 1 0 に送信し、上位サーバ 5 1 0 の制御部 5 1 1 は、情報要求とともに、基板問合せ番号（秘匿鍵 B で暗号化されたままである。）と認証用情報 C 1 とを受信すると、これら情報を保持する（ステップ C 8）。 10

## 【 0 1 7 9 】

続いて、上位サーバ 5 1 0 の制御部 5 1 1 は、情報要求とともに、基板問合せ番号（秘匿鍵 B で暗号化されたままである。）と認証用情報 C 1 とを鍵管理センターサーバ 3 1 0 に送信し、鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 5 1 1 は、情報要求とともに、基板問合せ番号（秘匿鍵 B で暗号化されたままである。）と認証用情報 C 1 とを受信すると、基板問合せ番号を記憶部 3 1 2 に格納された秘匿鍵 B で復号し、これら情報を保持する（ステップ C 9）。 20

## 【 0 1 8 0 】

続いて、鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 5 1 1 は、保持している認証用情報 C 1 と同じ情報が記憶部 5 1 2 に格納されているかを検索し、同じ情報が格納されていない場合には、その旨を上位サーバ 5 1 0 に送信する。上位サーバ 5 1 0 の処理部 5 1 1 は、格納されていない旨の情報を受信すると、入出力部 5 1 3 等を介して、所定の報知処理（例えば入出力部 5 1 3 に含まれる表示部への照合 N G の旨の表示、入出力部 5 1 3 に含まれるブザーを鳴らす等。以下制御部 5 1 1 が行う所定の報知処理について同じ。）を行う。同じ情報が格納されている場合には、鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 3 1 1 は、適宜、検索された認証用情報 C 1 に対応付けて、復号化した基板問合せ番号を記憶部 3 1 2 30 に格納するとともに、検索された認証用情報 C 1 と、この認証用情報 C 1 に対応付けられて記憶部 3 1 2 に格納されている、基板問合せ番号と、認証用情報 C 2 と、バージョン情報 C と、暗号鍵 C 2 と、認証用情報 A 1 と、出荷情報と、バージョン情報 A 2 と、更新情報と、を上位サーバ 5 1 0 に送信する（ステップ C 1 0）。なお、このとき、制御部 3 1 1 は、基板問合せ番号と、認証用情報 A 1 と、出荷情報と、バージョン情報 A 2 と、更新情報と、を、記憶部 3 1 2 で格納された秘匿鍵 B でそれぞれ暗号化して送信する。

## 【 0 1 8 1 】

上位サーバ 5 1 0 の制御部 5 1 1 は、鍵管理センターサーバ 3 1 0 からの情報を受信すると、これら情報を保持して、そのまま（秘匿鍵 B で暗号化されたものは、暗号化されたまま）、C U 制御部 2 1 に送信する（ステップ C 1 1）。 40

## 【 0 1 8 2 】

C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、上位サーバ 5 1 0 からの情報を受信すると、これら情報を保持し、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a と通信を行い、認証用情報 C 2 を相互に照合する（ステップ C 1 2）。例えば、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、保持している認証用情報 C 2 をセキュリティチップ 2 2 に送信する。セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、C U 制御部 2 1 から送信された認証用情報 C 2 を受信し、受信した認証用情報 C 2 と記憶部 2 2 b に格納された認証用情報 C 2 とを照合する。この照合が N G の場合は処理が中止される。この照合が O K であれば、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、記憶部 2 2 b に格納された認証用情報 C 2 を C U 制御部 2 1 に送信する。C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、セキュリティチップ 2 2 から送信された認証用情報 C 2 を受 50

信し、受信した認証用情報 C 2 と保持している認証用情報 C 2 とを照合する。この照合が N G の場合は処理が中止される。

【 0 1 8 3 】

前記照合が O K であれば、相互認証が成功したことになるので、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a と再度通信を行い、バージョン情報 C を相互に照合する（ステップ C 1 3）。例えば、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、保持しているバージョン情報 C をセキュリティチップ 2 2 に送信する。セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、C U 制御部 2 1 から送信されたバージョン情報 C を受信し、受信したバージョン情報 C と記憶部 2 2 b に格納されたバージョン情報 C とを照合する。この照合が N G の場合は処理が中止される。この照合が O K であれば、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、記憶部 2 2 b に格納されたバージョン情報 C を C U 制御部 2 1 に送信する。C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、セキュリティチップ 2 2 から送信されたバージョン情報 C を受信し、受信したバージョン情報 C と保持しているバージョン情報 C とを照合する。この照合が N G の場合は処理が中止される。

10

【 0 1 8 4 】

前記照合が O K であれば、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、保持している暗号鍵 C 2 を保持している暗号鍵 C 1 で暗号化し、セキュリティチップ 2 2 に送信し、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、暗号鍵 C 2 を受信すると、受信した暗号鍵 C 2 を記憶部 2 2 b に格納されている暗号鍵 C 1 で復号化し、保持する。これ以降、処理部 2 1 a と処理部 2 2 a とは、暗号鍵 C 2 を用いた暗号通信を開始する（ステップ C 1 4）。

20

【 0 1 8 5 】

続いて、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、保持している、暗号化されたままの状態の、基板問合せ番号と、認証用情報 A 1 と、出荷情報と、バージョン情報 A 2 と、更新情報と、許可情報 B と、を、さらに、暗号鍵 C 2 で暗号化してセキュリティチップ 2 2 に送信する（ステップ C 1 5）。

【 0 1 8 6 】

セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、前記情報を C U 制御部 2 1 から受信すると、まず、記憶部 2 2 b に格納された暗号鍵 C 2 で復号化し、さらに、基板問合せ番号と、認証用情報 A 1 と、出荷情報と、バージョン情報 A 2 と、更新情報と、を記憶部 2 2 b に格納された秘匿鍵 B で復号化し、保持する。そして、処理部 2 2 a は、復号化した基板問合せ番号と、保持している基板問合せ番号とを比較し、両者が同じなら、さらに、復号化した認証用情報 A 1 及び出荷情報と、記憶部 2 2 b に格納された認証用情報 A 1 及び出荷情報とを照合し、全て照合 O K なら、復号化した更新情報に基づいて、暗号鍵 A 2 を生成し、保持する（ステップ C 1 6）。例えば、更新情報に現在の日付（所定のカレンダー部を参照して得られる。）を論理演算し、暗号鍵 A 2 を生成する。基板問合せ番号が同じでない（基板問合せ番号とともに送信された情報が真性の情報でない可能性がある）、又は、前記の照合がすべて O K でない場合には、処理部 2 2 a は、は処理を中止する。

30

【 0 1 8 7 】

次に、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、通信制御 I C 2 3 に対して、バージョン情報 A 2 を要求する。通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a は、バージョン情報 A 2 を保持又は記憶部 2 3 b に格納していれば、そのバージョン情報 A 2 をセキュリティチップ 2 2 に送信し、保持又は格納されていない旨を送信される。セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、通信制御 I C 2 3 から送信された、保持又は格納されていない旨を受信すると、暗号情報 A 2 が更新されていない（最新の暗号情報 A 2 が保持又は格納されていない）と判定する。また、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、通信制御 I C 2 3 から送信されたバージョン情報 A 2 を受信すると、受信したバージョン情報 A 2 と復号化したバージョン情報 A 2 とを比較して異なっていれば、暗号情報 A 2 が更新されていないと判定する。このように、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、バージョン情報 A 2 の更新確認を行う（ステップ C 1 7）。なお、両者が同じであれば、暗号情報 A 2 が更新

40

50

されている（つまり、通信制御ＩＣ２３には最新の暗号情報Ａ２が設定されている）と判定し、セキュリティチップ２２の処理部２２ａは、ステップＣ２１からの処理を行う。なお、ステップＣ１７からステップＣ２４までの間、セキュリティチップ２２の処理部２２ａと通信制御ＩＣ２３の処理部２３ａとは、適宜、それぞれの記憶部２２ｂ、２３ｂに格納された暗号鍵Ａ１でやり取りする情報を暗号化及び復号化するものとする。

【０１８８】

ステップＣ１７で、暗号情報Ａ２が更新されていないと判定した場合、セキュリティチップ２２の処理部２２ａは、復号化した更新情報及びバージョン情報Ａ２を通信制御ＩＣ２３に送信する（ステップＣ１８）。

【０１８９】

通信制御ＩＣ２３の処理部２３ａは、セキュリティチップ２２から送信された更新情報及びバージョン情報Ａ２を受信すると、受信した更新情報に基づいて、暗号鍵Ａ２を生成し、保持する（ステップＣ１９）。例えば、暗号鍵Ａ２は、ステップＣ１６での生成と同じロジックで生成される。これによって、通信制御ＩＣ２３とセキュリティチップ２２とで同じ暗号鍵Ａ２が生成されるので、暗号鍵Ａ２に基づく暗号通信が実現される。また、暗号鍵Ａ２のバージョンを表すバージョン情報Ａ２も通信制御ＩＣ２３とセキュリティチップ２２とで共通になる。暗号鍵Ａ２は、例えば、上記同様、更新情報と、現在の日付（所定のカレンダー部を参照して得られる。）と、を論理演算して生成される。

【０１９０】

通信制御ＩＣ２３の処理部２３ａは、上記暗号情報Ａ２を生成すると、暗号情報Ａ２の更新完了をセキュリティチップ２２に通知する（ステップＣ２０）。セキュリティチップ２２の処理部２２ａは、通信制御ＩＣ２３から更新完了の通知を受信すると、セキュリティチップ２２の処理部２２ａは、認証用情報Ａ２の要求を通信制御ＩＣ２３に送信し、通信制御ＩＣ２３の処理部２３ａは、セキュリティチップ２２からの要求を受信すると、記憶部２３ｂに格納している認証用情報Ａ２をセキュリティチップ２２に送信する。セキュリティチップ２２の処理部２２ａは、通信制御ＩＣ２３から送信された認証用情報Ａ２を受信すると、受信した認証用情報Ａ２と、記憶部２２ｂに格納している認証用情報Ａ２とを照合する（ステップＣ２１）。

【０１９１】

認証用情報Ａ２の照合が失敗した場合（認証用情報Ａ２のセキュリティチップ２２への送信が一定時間無い場合なども含む。）、セキュリティチップ２２の処理部２２ａは、その後の処理を中止する。

【０１９２】

一方、認証用情報Ａ２の照合が成功した場合、ステップＣ２２の処理が行われる。ステップＣ２２の処理において、セキュリティチップ２２の処理部２２ａは、記憶部２２ｂに格納している認証用情報Ｂ２を照合要求とともに通信制御ＩＣ２３に送信し、通信制御ＩＣ２３の処理部２３ａは、セキュリティチップ２２からの認証用情報Ｂ２及び照合要求を受信すると、記憶部２３ｂに格納している認証用情報Ｂ２と受信した認証用情報Ｂ２とを照合し、照合がＮＧの場合には、その後の処理を中止する。一方で、照合がＯＫの場合には、通信制御ＩＣ２３の処理部２３ａは、その旨をセキュリティチップ２２に通知する。

【０１９３】

通信制御ＩＣ２３の処理部２３ａによる照合ＯＫの通知が行われると、ステップＣ２３の処理が行われる。セキュリティチップ２２の処理部２２ａは、通信制御ＩＣ２３から照合ＯＫの通知を受信すると、記憶部２２ｂに格納している認証用情報Ａ１、出荷情報、保持しているバージョン情報Ａ２を照合要求とともに通信制御ＩＣ２３に送信し、通信制御ＩＣ２３の処理部２３ａは、セキュリティチップ２２からの認証用情報Ａ１、出荷情報、バージョン情報Ａ２を受信すると、記憶部２３ｂに格納している認証用情報Ａ１、出荷情報、保持しているバージョン情報Ａ１と受信した認証用情報Ａ１、出荷情報、バージョン情報Ａ１とをそれぞれ照合し、照合がＮＧの場合（上記情報のうちの１つでも照合がＮＧの場合）には、その後の処理を中止する。一方で、照合がＯＫの場合（上記情報のうちに

10

20

30

40

50

についての全ての照合がOKの場合)には、通信制御IC23の処理部23aは、その旨をセキュリティチップ22に通知する。

【0194】

通信制御IC23の処理部23aによる照合OKの通知が行われると、ステップC24の処理が行われる。つまり、セキュリティチップ22の処理部22aと通信制御IC23の処理部23aとは、各々で保持する暗号鍵A2での暗号通信を開始する。

【0195】

上記暗号通信を開始すると、セキュリティチップ22の処理部22aは、保持している許可情報Bを、保持している暗号鍵A2で暗号化し、通信制御IC23に送信し、通信制御IC23の処理部23aは、受信した許可情報Bを、保持している暗号鍵A2で復号化し、さらに、記憶部23bに格納されている秘匿鍵Aで復号化され、保持される。この保持によって許可情報Bが通信制御IC23に設定されたことになる(ステップC25)。この設定によって、通信制御IC23は、初めてステップC26以降の処理を行うことができる。なお、ステップC25において、通信制御IC23の処理部23aは、許可情報Aを保持したことを通信制御IC23に通知する。ここで、許可情報Bは、通信制御IC23で初めて復号化される。つまり、途中の装置では復号化されない。これによって、許可情報Bの秘匿性が担保されることになる。また、このような許可情報Bの設定によって、初めてステップC26以降の処理が行われるので、例えば、通信制御IC23を不用意に不正使用されることが抑制される。

【0196】

セキュリティチップ22の処理部22aは、通信制御IC23から許可情報Bを保持したことの通知を受信すると、通信制御IC23に対してチップ情報の要求を行う(ステップC26)。このチップ情報の要求も、許可情報Aと同様に、暗号鍵A2によって暗号化及び復号化してもよい。

【0197】

チップ情報は、上記同様、払出制御チップ11のチップ情報、主制御チップ13のチップ情報を含む。払出制御チップ11のチップ情報は、払出制御チップ11を識別する識別情報であり、本実施形態では、払出制御チップ11毎にユニークな数値等からなる。主制御チップ13のチップ情報は、主制御チップ13を識別する識別情報であり、本実施形態では、主制御チップ13毎にユニークな数値等からなる。払出制御チップ11のチップ情報は、払出制御チップ11の記憶部11bに予め格納され、主制御チップ13のチップ情報は、主制御チップ13の記憶部11bに予め格納されているものとする。

【0198】

通信制御IC23の処理部23aは、セキュリティチップ22からのチップ情報の要求を受信すると、チップ情報を取得する(ステップC27)。例えば、通信制御IC23の処理部23aは、パチンコ機10の払出制御チップ11と通信を行い、チップ情報の要求を送信する。払出制御チップ11の処理部11aは、この要求を受信すると、パチンコ機10の主制御チップ13に対してチップ情報の送信要求を行う。主制御チップ13の処理部13aは、この要求を受信すると、記憶部13bに格納されている主制御チップ131のチップ情報を払出制御チップ11に送信する。払出制御チップ11の処理部11aは、主制御チップ13のチップ情報を受信すると、記憶部11bに格納されている払出制御チップ11のチップ情報を、受信した主制御チップ13のチップ情報とともに、通信制御IC23に返信する。これによって、通信制御IC23の処理部23aは、チップ情報を受信することで、チップ情報を取得する。チップ情報は、処理部23aに保持される。

【0199】

通信制御IC23の処理部23aは、ステップB12で取得したチップ情報からチップ番号を生成する(ステップC28)。例えば、処理部23aは、チップ情報と、所定の情報(例えば、認証用情報C2)などと、を論理演算して、チップ番号を生成する。チップ番号は、例えば、払出制御チップ11のチップ情報、主制御チップ13のチップ情報毎に生成される。チップ番号及びチップ情報は、処理部23aに保持される。

## 【 0 2 0 0 】

なお、チップ情報（ステップ C 2 6 で取得されるチップ情報と同じチップ情報）は、予め適宜のタイミングで、チップ番号とともに、両者が対応付けられて（払出制御チップ 1 1 のチップ情報、主制御チップ 1 3 のチップ情報毎に対応付けられて）、鍵管理センターサーバ 3 1 0 の記憶部 3 1 2 に格納されているものとする。チップ番号は、ステップ C 2 7 と同じロジックで生成される。例えば、制御部 3 1 1 は、上記と同様に、チップ情報と、所定の情報（例えば、認証用情報 C 2 ）などと、を論理演算して、チップ番号を生成する。従って、チップ情報が同じであれば、チップ番号も同じになる。

## 【 0 2 0 1 】

通信制御 IC 2 3 の処理部 2 3 a は、保持しているチップ情報及びチップ番号を暗号鍵 A 2 で暗号化して、セキュリティチップ 2 2 に送信し、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、チップ情報及びチップ番号を受信すると暗号鍵 A 2 で復号化し保持する（ステップ C 2 9 ）。

## 【 0 2 0 2 】

次に、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、保持するチップ番号などからチップ問合せ番号を自動生成し、保持する（ステップ C 3 0 ）。チップ問合せ番号は例えば、チップ番号と、現在の日時（例えば、処理部 2 2 a は図示しないカレンダー部を参照して現在の日時を特定する。）などと、を論理演算することによって生成される（必要に応じて、認証用情報 C 2 などが用いられてもよい）。

## 【 0 2 0 3 】

次に、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、保持するチップ情報とチップ問い合わせ番号とを記憶部 2 2 b に格納されている秘匿鍵 B でそれぞれ暗号化し、暗号化されたチップ情報とチップ問い合わせ番号とをさらに、処理部 2 2 a が保持するチップ番号とともに、保持している暗号鍵 C 2 で暗号化し、CU 制御部 2 1 に送信する（ステップ C 3 1 ）。

## 【 0 2 0 4 】

CU 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、セキュリティチップ 2 2 からのチップ情報とチップ問い合わせ番号とチップ番号とを保持している暗号鍵 C 2 で復号化し、復号化した情報を保持するとともに（チップ情報とチップ問い合わせ番号とは、秘匿鍵 B で暗号化されたままである。）、復号化した各情報を上位サーバ 5 1 0 に送信する（ステップ C 3 2 ）。

## 【 0 2 0 5 】

上位サーバ 5 1 0 の制御部 5 1 1 は、CU 制御部 2 1 から送信された各情報（チップ情報とチップ問い合わせ番号とは、秘匿鍵 B で暗号化されたままである。）を受信すると、受信した各情報をそのまま、対応付けて保持するとともに、鍵管理センターサーバ 3 1 0 に送信する（ステップ C 3 3 ）。

## 【 0 2 0 6 】

鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 3 1 1 は、上位サーバ 5 1 0 から送信された各情報（チップ情報とチップ問い合わせ番号とは、秘匿鍵 B で暗号化されたままである。）を受信すると、チップ情報とチップ問い合わせ番号とを、記憶部 3 1 2 に格納された秘匿鍵 B （鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 3 1 1 は、上位サーバ 5 1 0 との情報の送受信の際に、一度、秘匿鍵 B を用いると、その上位サーバ 5 1 0 から送られてきた情報については、その秘匿鍵 B で復号化を行うものとする。）で復号するとともに、前記各情報のうちのチップ番号と同じチップ番号を記憶部 3 1 2 から検索し、検索したチップ番号に対応付けられたチップ情報と、復号したチップ情報とを照合し、照合結果を生成する（ステップ C 3 4 ）。なお、同じチップ番号が 1 つでも検索出来なかった場合であっても照合結果は N G となる。また、チップ情報に含まれる少なくとも 1 つが照合 N G であれば、照合結果は N G になる。同じチップ番号が全て検索出来て、チップ情報が全て照合 O K であれば、照合結果は O K になる。

## 【 0 2 0 7 】

鍵管理センターサーバ 3 1 0 の制御部 3 1 1 は、照合結果とチップ問い合わせ番号とを、検索されたチップ番号及び照合されたチップ情報に対応付けて記憶部 3 1 2 に格納すると

10

20

30

40

50

ともに（パチンコ機 10 毎に格納されることになる。）、照合結果とチップ問合せ番号とチップ番号とを上位サーバ 510 に送信する（ステップ C35）。このとき、制御部 311 は、照合結果とチップ問合せ番号とを秘匿鍵 B で暗号化して送信する。

【0208】

上位サーバ 510 の制御部 511 は、鍵管理センターサーバ 310 から送信された各情報と、ステップ C33 で保持したチップ情報とを対応付けて、記憶部 512 に格納するとともに（パチンコ機 10 毎に格納されることになる。）、鍵管理センターサーバ 310 から送信された各情報をそのまま、CU 制御部 21 に送信する（ステップ C36）。なお、記憶部 512 に格納される情報のうち、照合結果とチップ問合せ番号とチップ情報とは、秘匿鍵 B で暗号化されたままである。

10

【0209】

CU 制御部 21 の処理部 21a は、上位サーバ 510 から送信された各情報と、ステップ C32 で保持したチップ情報とを対応付けて、保持するとともに、上位サーバ 510 から送信された各情報を保持している暗号鍵 C2 で暗号化し、セキュリティチップ 22 に送信する（ステップ C37）。なお、処理部 21a で保持される情報のうち、照合結果とチップ問合せ番号とチップ情報とは、秘匿鍵 B で暗号化されたままである。

【0210】

セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、CU 制御部 21 から送信された各情報をまず、保持している暗号鍵 C2 で復号するとともに、復号した各情報のうち、照合結果とチップ問合せ番号とチップ情報とを記憶部 22b に格納されている秘匿鍵 B で復号化する。そして、ステップ S30 で生成し保持しているチップ問合せ番号と、復号化したチップ問合せ番号とを比較し、同じである場合に、照合結果を取り込む（保持する）。これにより、セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、照合結果とチップ問合せ番号とチップ情報とチップ番号とを保持する。両チップ問合せ番号が異なる場合には、照合結果が不正に操作されている可能性があるので、その後の処理を中止する。

20

【0211】

セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、照合結果が NG であれば、その後の処理を中止し、照合結果が OK であれば、パチンコ機 10 の各チップの認証 OK の旨の認証結果を通信制御 IC23 に送信する（ステップ C38）。この認証結果は、通信制御 IC23 の処理部 23a で保持される。通信制御 IC23 は、認証 OK の旨の認証結果を保持することで、下記のセッション鍵の生成が可能になる。

30

【0212】

次に、セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、セッション鍵の要求を通信制御 IC23 に送信し（ステップ C39）、通信制御 IC23 の処理部 23a は、セッション鍵の要求をセキュリティチップ 22 から受信すると、セッション鍵を自動生成する（ステップ C40）。例えば、処理部 22a は、乱数生成回路を備え、乱数生成回路が生成した乱数に基づいてセッション鍵を生成する。例えば、前記乱数と所定の情報（例えば、記憶部 23b に格納されている情報）とを論理演算し、セッション鍵を生成してもよい。

【0213】

通信制御 IC23 の処理部 23a は、生成したセッション鍵を保持するとともに、生成したセッション鍵をセキュリティチップ 22 に通知する（ステップ C41）。セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、通信制御 IC23 からのセッション鍵を受信すると、処理部 22a と処理部 23a とは、遊技に係る処理を行うための情報（業務電文等）の送受信（例えば、CU 制御部 21 とパチンコ機の払出制御チップ 11 とが行う玉貸処理における業務電文のやりとりの中継での情報の送受信）を行うが、この送受信のときに、送受信する情報をセッション鍵で暗号化及び復号化することで、処理部 22a と処理部 23a とは、暗号通信を行う（ステップ C42）。

40

【0214】

上記処理では、照合 NG（認証の失敗）や、相互認証の失敗などによって、処理が中止されるなどするので、カードユニット 20 の動作確認開始から一定時間経過してもカード

50

ユニット 20 が通常の動作（遊技に係る処理を行うための情報（業務電文等）の送受信など）に移行しない場合には、パチンコ機 10 の主制御チップ 13 や払出制御チップ 11、カードユニット 20 のセキュリティチップ 22、通信制御 IC 23、CU 制御部 21 などについて、すり替えなどがあった可能性があり、カードユニット 20 が通常の動作に移行しないことによって、すり替えの可能性を報知出来る。なお、CU 制御部 21 などは、照合 NG だった場合に、カードユニット 20 のランプを点灯させるなどして、照合 NG の旨を報知するようにしても良い。ステップ C3、C5、C12、C13、C14 などでの照合 NG の場合には、カードユニット 20 の CU 制御部 21 の認証に失敗したことになり、ステップ C3、C5、C12、C13、C14、C22、C23 などでの照合 NG の場合には、セキュリティチップ 22（セキュリティ基板 24）の認証に失敗したことになり、ステップ C21 などでの照合 NG の場合には、通信制御 IC 23 の認証に失敗したことになり、ステップ C34 などでの照合が NG の場合には、パチンコ機 10 の払出制御チップ 11、主制御チップ 13 の少なくともいずれかの認証が失敗したことになる。まあ、本実施形態では、払出制御チップ 11、主制御チップ 13 など、複数の装置（基板なども含む）について、認証を行う場合には、いずれかの認証失敗（照合 NG）のよって、全体の認証を失敗にしている（全体の照合 NG）。これによって、認証結果が読み取られても、どの装置についての認証が失敗したか分からなくなっており、認証結果の悪用が防止される。

#### 【0215】

なお、上記処理において、CU 制御部 21 と上位サーバ 510 との間の情報のやり取り（ステップ C11、C32 など）についても暗号化通信を行っても良い。この場合、例えば、CU 制御部 21 と上位サーバ 510 とに共通の暗号鍵を設定して、この暗号鍵で暗号化通信を行う。

#### 【0216】

なお、上記処理において、上位サーバ 510 と鍵管理センターサーバ 310 との間の情報のやり取り（ステップ C10、ステップ C33 など）についても暗号化通信を行っても良い。この場合、例えば、上位サーバ 510 と鍵管理センターサーバ 310 とに共通の暗号鍵を設定して、この暗号鍵で暗号化通信を行う。

#### 【0217】

上記処理では、許可情報 B は、通信制御 IC 23 が秘匿鍵 A で復号できるのみであるので（ステップ C25）、許可情報 B を中継する上位サーバ 510、CU 制御部 21、セキュリティチップ 22 では、許可情報 B を復号化できず、許可情報 B の漏洩のリスクが低減又は防止されている。

#### 【0218】

上記処理では、基板問合せ番号、チップ問合せ番号、チップ情報、更新情報などは、上位サーバ 510、CU 制御部 21 では復号できない秘匿鍵 B によって暗号化され、上位サーバ 510、CU 制御部 21 を介して、セキュリティチップ 22 と鍵管理センターサーバ 310 とでやり取りされるので（ステップ C10 から C11、ステップ C31 から C33 など）、上位サーバ 510、CU 制御部 21 で不用意に復号化が行われることを防止でき、情報漏洩のリスクが低減又は防止されている。特に、セキュリティチップ 22 が、CU 制御部 21 により復号してもよい情報（チップ番号など）を送信する場合には、暗号鍵 C2 で暗号化が行われ、セキュリティチップ 22 から最終的に鍵管理センターサーバ 310 に対して情報（基板問合せ番号、チップ問合せ番号など）を送信する場合には、その情報の一部について秘匿鍵 B で暗号化が行われる。このように、情報の最終的な行き先（情報の重要度）に応じて暗号鍵を使い分けることによって、不用意に復号化が行われることを防止でき、情報漏洩のリスクが低減又は防止されている。また、チップ問合せ番号や基板問合せ番号などの、認証の問い合わせを行うときの問合せ情報を、問い合わせ（認証用情報 C1 やチップ番号の送信）の際に付加し、照合結果などの返信の際にもこの問合せ情報が付加され、返信された問合せ情報と送信した問合せ情報とが同じであって場合に、照合結果など（問合せ情報とともに送信された情報）を真性（正当）のものとして扱い、その後の処理（例えば、照合結果などを用いる処理、照合結果などに従った処理）を行うので

、例えば、問い合わせの途中で、照合結果などが入れ替わった場合には、問合せ情報が異なるので、その入れ替わりを検出でき、照合結果の不正な操作を検出できる。また、問合せ情報を上位サーバ510、CU制御部21では復号できないようにしていることによって、問合せ情報を悪用した照合結果の操作（問合せ情報を盗み、盗んだ問合せ情報と不正な照合結果などとをともに送信することで、セキュリティチップ22に照合結果などを真性のものと認識させる操作）も検出できる。なお、チップ問合せ番号は、チップ番号から生成され（ステップC30）、チップ番号は、チップ情報から生成されるので（ステップC27）、チップ問合せ番号は、チップ情報から生成されるものでもある。チップ問合せ番号は、チップ情報から直接生成されてもよい。

【0219】

10

上記処理では、セキュリティチップ22と、通信制御IC23との暗号通信において使用される暗号鍵A2が、更新情報から生成される。更新情報は、セキュリティチップ22から通信制御IC23に送信され、両者で暗号鍵A2を別個に生成する（ステップC16、SC19）。これによって、暗号鍵A2をそのまま送信しないので、例えば、セキュリティチップ22と通信制御IC23とを接続する信号線から情報を読み取ったとしても、暗号鍵A2が直接読み取られることはないので、暗号鍵A2の漏洩のリスクが低減又は防止されている。さらに、更新情報は、鍵管理センターサーバ310から送信されてくるので（ステップC10、C11、C15）、更新情報は、外部で管理され、セキュリティチップ22自身で更新情報を管理するよりも、情報漏洩のリスクが低減又は防止されている。つまり、セキュリティチップ22を解析しただけでは、どのような暗号鍵A2が生成されるか解析しにくいので、暗号鍵A2の漏洩のリスクを低減できる。

20

【0220】

また、主制御チップ13、払出制御チップ11、セキュリティ基板24（セキュリティチップ22などと同義）は、外部の鍵管理センターサーバ310で認証が行われるため（ステップC34の照合、ステップC10の検索など）、認証の正確性が一定以上担保される。

【0221】

（パチンコ機10及びカードユニット20の遊技場500への新規設置後）

上記では、パチンコ機10とカードユニット20とをともに新規設置する場合について説明したが、新規設置後、上記処理が終了すると、上位サーバ510、カードユニット20、パチンコ機10は、電源が落とされる（電源OFF）。

30

【0222】

この電源OFFによって、上位サーバ500が保持する基板問合せ番号、認証用情報C1、認証用情報C2、バージョン情報C、暗号鍵C2、認証用情報A1、出荷情報、バージョン情報A2、更新情報は、失われる。これら情報は、消去されてもよい。

【0223】

また、電源OFFによって、CU制御部21の処理部21aに保持されているチップ番号、チップ情報、チップ問合せ番号も失われる。これら情報は、消去されてもよい。

【0224】

一方で、CU制御部21の処理部21aは、許可情報B、統一店舗コード、暗号鍵C1、基板問合せ番号、認証用情報C1、認証用情報C2、バージョン情報C、暗号鍵C2、認証用情報A1、出荷情報、バージョン情報A2、更新情報を保持するときに、不揮発性のRAMに保持することによって、電源OFFになっても、これら情報は失われず、保持されたままになる。これら情報は、電源OFFになっても失われないように記憶部21bに格納されてもよい。以下では、これら情報は、記憶部21bに格納されたものとして説明する。

40

【0225】

また、電源OFFによって、セキュリティチップ22の処理部22aが保持する統一店舗コード、基板問合せ番号、セッション鍵は、失われる。これら情報は、消去されてもよい。

50

## 【 0 2 2 6 】

一方で、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、許可情報 B、バージョン情報 A 2、更新情報、暗号鍵 A 2、チップ番号、チップ情報、チップ問合せ番号、照合結果を保持するときに、不揮発性の R A M に保持することによって、電源 O F F になっても、これら情報は失われず、保持されたままになる。これら情報は、電源 O F F になっても失われないように記憶部 2 2 b に格納されてもよい。以下では、これら情報は、記憶部 2 2 b に格納されたものとして説明する。

## 【 0 2 2 7 】

また、電源 O F F によって、通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a が保持する許可情報 B、チップ番号、チップ情報、認証結果、セッション鍵は、失われる。これら情報は、消去されてもよい。

10

## 【 0 2 2 8 】

一方で、通信制御 I C 2 3 の処理部 2 3 a は、バージョン情報 A 2、更新情報、暗号鍵 A 2 を保持するときに、不揮発性の R A M に保持することによって、電源 O F F になっても、これら情報は失われず、保持されたままになる。これら情報は、電源 O F F になっても失われないように記憶部 2 3 b に格納されてもよい。以下では、これら情報は、記憶部 2 3 b に格納されたものとして説明する。

## 【 0 2 2 9 】

なお、上記の電源 O F F によって失われる各情報は、制御部や処理部それぞれにおいて、バックアップなどの目的で、不揮発性の R A M に保持されるか、記憶部に格納するようにしてもよい。なお、この場合であっても、制御部や処理部それぞれにおいて所定の情報を元に生成される情報（基板問合せ番号など）は、電源 O F F によって、失われるように又は消去するようにしてもよい。

20

## 【 0 2 3 0 】

上記で説明したカードユニット 2 0、パチンコ機 1 0 の新規設置後、遊技場 5 0 0 の通常の開店時において、カードユニット 2 0、パチンコ機 1 0、上位サーバ 5 0 0 は、電源が投入され、その直後に、カードユニット 2 0 の C U 制御部 2 1、セキュリティチップ 2 2（セキュリティ基板 2 4）、通信制御 I C 2 3 の認証、パチンコ機 1 0 の払出制御チップ 1 1、主制御チップ 1 3 の認証を行うための処理が行われる。この処理は、上記の情報が残った状態でスタートするために、新規設置時の動作とは異なる動作が各装置において行われる。以下では、このときの動作（通常営業時の動作）について説明する。

30

## 【 0 2 3 1 】

なお、C U 制御部 2 1 の記憶部 2 1 b に格納されている暗号鍵 C 2 及びバージョン情報 C は、適宜更新される。この更新は、例えば、鍵管理センターサーバ 3 1 0 から行われる。具体的には、例えば、鍵管理センターサーバ 3 1 0 に新たな暗号鍵 C 2 及びバージョン情報 C が記録されると、これら情報が上位サーバ 5 1 0 を介して C U 制御部 2 1 に供給される記憶部 2 1 b に格納される（例えば、上位サーバ 5 1 0 及びカードユニット 2 0 が電源投入されたあとのタイミングで行われる）。なお、先にバージョン情報 C のみを記憶部 2 1 b に格納し、後述の処理において暗号鍵 C 2 を記憶部 2 1 b に格納させてもよい。

## 【 0 2 3 2 】

まず、カードユニット 2 0 の情報を扱う通常動作（C U 制御部 2 1、セキュリティチップ 2 2（セキュリティ基板 2 4）、通信制御 I C 2 3 の認証）を行うための処理について図 1 7 を参照して説明する。

40

## 【 0 2 3 3 】

まず、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、カードユニット 2 0 に通常動作のカードが挿入された状態で、上記の新規設置時と同様にカードユニット 2 0 の電源が投入されたことを契機として（この時、パチンコ機 1 0 の電源も投入されるものとする。）、上位サーバ 5 1 0 との接続を要求する接続要求を上位サーバ 5 1 0 へ送信する（ステップ D 1）。

なお、ステップ C 1 のときと異なり、この時点では、C U 制御部 2 1 の記憶部 2 1 b に許可情報 B と統一店舗コードと暗号鍵 C 1 とが格納されているので、C U 制御部 2 1 の処

50

理部 2 1 a は、そのことを示す接続要求を送信する。

【 0 2 3 4 】

上位サーバ 5 1 0 の制御部 5 1 1 は、処理部 2 1 a からの前記接続要求を受信すると、C U 制御部 2 1 との通信を確立する（ステップ D 2 ）。

【 0 2 3 5 】

ステップ D 2 の後、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a と通信を行い、メーカー情報 B を相互に照合する（ステップ D 3 ）。このステップの処理は、ステップ C 3 と同じであるので説明を省略する。相互の照合の少なくとも 1 つが N G であれば、その後の処理は中止される。一方、相互の照合が O K であれば、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、セキュリティチップ 2 2 に対して接続要求（保持されている統一店舗コードの送信）を行う（ステップ D 4 ）。

10

【 0 2 3 6 】

セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、統一店舗コードを C U 制御部 2 1 から受信すると、保持している統一店舗コードと、記憶部 2 2 b に格納された日時及び認証用情報 C 2 と、に基づいて、基板問合せ番号を生成し、保持する（ステップ D 5 ）。この処理は、ステップ C 6 と同じであるので、説明を省略する

【 0 2 3 7 】

セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a は、ステップ D 5 に続いて、基板問合せ番号を記憶部 2 2 b に格納されている秘匿鍵 B で暗号化し、暗号化した基板問合せ番号を認証用情報 C 1 とともに記憶部 2 2 b に格納されている暗号鍵 C 1 でさらに暗号化し、暗号化した情報を C U 制御部 2 1 に送信する（ステップ D 6 ）。また、ステップ D 6 において、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、前記暗号化した情報を受信すると、記憶部 2 1 b に格納した暗号鍵 C 1 で、受信した情報を復号し、復号した基板問合せ番号（秘匿鍵 B で暗号化されたままである。）と認証用情報 C 1 とを保持する。

20

【 0 2 3 8 】

ここで、新規設置時においては、この後に情報要求（ステップ C 8 ）が行われるが、C U 制御部 2 1 の記憶部 2 1 b には、以前に鍵管理センターサーバ 3 1 0 から送信された認証用情報 C 1、認証用情報 C 2、バージョン情報 C、暗号鍵 C 2 が格納されているため、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、このような格納がある場合には、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a と通信を行い、認証用情報 C 2 を相互に照合する（ステップ D 7 ）。このステップ D 7 は、ステップ C 1 2 と同じであるので、説明を省略する。

30

【 0 2 3 9 】

ステップ D 7 での照合がすべて O K でなかった場合には、処理が中止されるが、全て O K であった場合には、C U 制御部 2 1 の処理部 2 1 a は、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a と再度通信を行い、バージョン情報 C を相互に照合する（ステップ D 8 ）。このステップ D 8 は、ステップ C 1 3 の処理と同じであるので説明を省略する。

【 0 2 4 0 】

ステップ D 8 の照合が O K であれば、これ以降、処理部 2 1 a と処理部 2 2 a とは、各記憶部に格納されている暗号鍵 C 2 を用いた暗号通信を開始する（ステップ D 9 ）。ステップ D 8 での照合がすべて O K でなかった場合には、処理が中止される。

40

【 0 2 4 1 】

ステップ D 9 の後は、ステップ D 1 0 から D 1 4 が行われるが、これら処理は、それぞれ、ステップ C 2 1 から C 2 5 と同じ処理であるので、説明を省略する。

【 0 2 4 2 】

上記のような処理では、鍵管理センターサーバ 3 1 0 への問い合わせが一度行われたことを条件として、通常時の処理では、鍵管理センターサーバ 3 1 0 への情報要求などが行われないので、鍵管理センターサーバ 3 1 0 への処理負荷などが軽減される。また、情報が遊技場 5 0 0 の外部に漏れる可能性も少ないので、情報漏洩のリスクを回避出来る。

【 0 2 4 3 】

なお、セキュリティチップ 2 2 の処理部 2 2 a には、第 1 モードと第 2 モードとがあっ

50

てもよい(図18参照)。例えば、処理部22aは、記憶部22bに暗号鍵C2が格納されていない場合(新規設置時もこれにあたる。)、ステップD8での照合がすべてOKでなかった場合(いずれかの照合がOKでない場合、処理部22aと処理部21aは、お互いにその旨を通知するとよい。)、ステップD9で暗号通信が出来ない場合(この場合であっても、認証が失敗したと捉えることができる。))には、暗号鍵C2が更新されていたり、何らかの理由で暗号鍵C2が消去されてしまっていたりする可能性があるため、CU制御部21の処理部21a及びセキュリティチップ22の処理部22aは、第1モードで動作し、ステップC4の後や、ステップD8、D9の後に、ステップC5からC25の処理を行う。セキュリティチップ22の処理部22aは、一方で、処理部22aは、記憶部22bに暗号鍵C2が格納されている場合には、暗号鍵C2での暗号通信が可能であるので(つまり、一度鍵管理センターサーバ310での認証(セキュリティ基板24の認証)が行われているので)、ステップD4の後にステップD5の処理を行う。このように、一度、鍵管理センターサーバ310への情報要求が行われたあとであっても、暗号鍵C2の更新等の例外的な場面に対して適切な対処が可能になっている。このようなモードによって、セキュリティチップ22の処理部22aは、結果的に、認証用情報C2などを用いた認証について、鍵管理センターサーバ310から取得した認証用情報C2について認証を行うか、CU制御部21に格納された認証用情報C2について認証を行うかなど、認証の問い合わせを変更できることになる。これによって、状況に応じた適宜の認証が可能になっている。なお、別の観点から見ると、CU制御部21は、自身が記憶(保持する場合も含む)する認証用情報C2などを用い、セキュリティチップ22の認証を行い(ステップD7での、セキュリティチップ22から認証用情報C2を取得しての照合を行い)、認証が成功なら、上位サーバ510を介した鍵管理センターサーバ310への問い合わせを行わず、認証が失敗なら、上位サーバ510を介した鍵管理センターサーバ310への問い合わせを行うことになる。なお、セキュリティチップ22の処理部22bが、認証結果に応じて、上位サーバ510を介した鍵管理センターサーバ310への問い合わせの必要性の有無をCU制御部21に指示してもよい。鍵管理センターサーバ310への問い合わせ有りが指示された場合、CU制御部21は、認証用情報C1、認証用情報C2、バージョン情報C、暗号鍵C2などの格納に関わらず、鍵管理センターサーバ310への問い合わせを行う。

#### 【0244】

次に、パチンコ機10の情報を扱う通常動作(主制御チップ13、払出制御チップ11の認証)を行うための処理について図19を参照して説明する。

#### 【0245】

セキュリティチップ22の処理部22aは、通信制御IC23に対してチップ情報の要求を行う(ステップE1)。通信制御IC23の処理部23aは、セキュリティチップ22からのチップ情報の要求を受信すると、チップ情報を取得する(ステップE2)。通信制御IC23の処理部23aは、ステップE2で取得したチップ情報からチップ番号を生成する(ステップE3)。ステップE1からE3の処理は、それぞれ、ステップC26からC28の処理と同じであるので説明を省略する。

#### 【0246】

通信制御IC23の処理部23aは、チップ情報及びチップ番号を暗号鍵A2で暗号化して、セキュリティチップ22に送信し、セキュリティチップ22の処理部22aは、チップ情報及びチップ番号を受信すると暗号鍵A2で復号化するが、チップ番号及びチップ情報は照合結果とともにすでに記憶部23bに格納されているので、処理部22aは、記憶部22bに格納されているチップ情報と復号化されたチップ情報とを照合し、照合OK(全てのチップについての照合OKの場合)であるかを判定する。また、記憶部22bに格納されている照合結果がOKであるかを判定する。照合結果がOKである場合、この照合結果と一緒に記憶されているチップ情報は、パチンコ機10の新規設置時に鍵管理センターサーバ310で照合OKの結果が出ている情報である(つまり、正当なチップ情報である)ので、チップ情報の照合もOKである場合には、パチンコ機10から取得されたチ

チップ情報は正当である、つまり、主制御チップ 13 や払出制御部 11 は正当である可能性が高い。この場合には、処理部 22a は、チップ情報を記憶部 22b に格納されている秘匿鍵 B で暗号化し、暗号化されたチップ情報をさらに、チップ番号とともに、暗号鍵 C2 で暗号化し、CU 制御部 21 に送信する。このとき、処理部 22a は、チップ情報の照合について、外部に問い合わせる必要がないので、問い合わせの必要がない旨を暗号化した情報とともに送信する（ステップ E6）。CU 制御部 21 の処理部 21a は、受信した情報暗号鍵 C2 で復号化し、保持する。また、CU 制御部 21 の処理部 21a は、問い合わせの必要がない旨を情報を受信しているので、上位サーバ 510 への情報送信は行わない。

#### 【0247】

10

セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、ステップ E6 のあと、認証 OK の認証結果を通信制御 IC23 に送信し、通信制御 IC23 の処理部 23a は認証結果を保持する（ステップ E7）。この後は、適宜、ステップ C39 以降の処理が行われる。

#### 【0248】

上記のような処理によれば、鍵管理センターサーバ 310 において、チップ情報の照合が行われ、照合 OK だった場合には、その後は、カードユニット 20 内で、チップ情報の照合が行われるので、状況に応じて適切な場所での認証が実現される。また、上位サーバ 510 や鍵管理センター 310 にチップ情報が送信されないため、これらの処理負担が軽減される。

#### 【0249】

20

なお、通信制御 IC23 の処理部 23a は、チップの認証の問い合わせのレベル（チップ情報をどこまで送信するか）のレベル）を状況に応じて変更できる。この点について、図 20 から 22 を参照して説明する。なお、上記図 19 の場合には、問い合わせが結果的に無いので、問い合わせのレベルが最も低いことになる。

#### 【0250】

図 20 は、セキュリティチップ 22 の記憶部 22b にチップ情報が格納されていない場合についての処理の流れを詳細に説明するものである。

#### 【0251】

セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、通信制御 IC23 に対してチップ情報の要求を行う（ステップ F1）。通信制御 IC23 の処理部 23a は、セキュリティチップ 22 からのチップ情報の要求を受信すると、チップ情報を取得する（ステップ F2）。通信制御 IC23 の処理部 23a は、取得したチップ情報からチップ番号を生成する（ステップ F3）。通信制御 IC23 の処理部 23a は、チップ情報及びチップ番号を暗号鍵 A2 で暗号化して、セキュリティチップ 22 に送信し、セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、チップ情報及びチップ番号を受信すると暗号鍵 A2 で復号化し、また、記憶部 22b にチップ情報などが格納されていないので（つまり、上記新規設置時と同じ状態である）、チップ情報などを保持する（ステップ F4）。次に、セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、保持するチップ番号などからチップ問合せ番号を自動生成し、保持する（ステップ F5）。

30

#### 【0252】

40

次に、セキュリティチップ 22 の処理部 22a は、保持するチップ情報とチップ問合せ番号とを記憶部 22b に格納されている秘匿鍵 B で暗号化し、暗号化されたチップ情報とチップ問合せ番号とをさらに、処理部 22a が保持するチップ番号とともに、暗号鍵 C2 で暗号化し、CU 制御部 21 に送信する（ステップ F6）。なお、このとき、記憶部 22b にチップ情報などが格納されていないので、処理部 22a は、上記のように自身の照合が行えないので、上位サーバ 510 に問い合わせを要求する情報も送信する。CU 制御部 21 の処理部 21a は、セキュリティチップ 22 からのチップ情報とチップ問合せ番号とチップ番号とを暗号鍵 C2 で復号化し、復号化した情報を保持するとともに（チップ情報とチップ問合せ番号とは、秘匿鍵 B でそれぞれ暗号化されたままである。）、上位サーバ 510 に問い合わせを要求する情報を受信しているので、前記で復号化した各

50

情報を照合要求とともに上位サーバ510に送信する(ステップF7)。なお、ステップF1からF7は、ステップC26からC32までと基本的に同じ処理であるので、詳細な説明は省略する。

#### 【0253】

ステップF8において、上位サーバ510は、記憶部512に、送信されたチップ番号と同じチップ番号(及び/又は認証結果)を格納しているか否かでその動作が異なる。前記のように、セキュリティチップ22の記憶部22bにチップ情報などが格納されておらず、上位サーバ510の記憶部512にも対応するチップ番号が格納されていない場合には、パチンコ機10は上記のように新規設置されたことになる。この場合に、これ以降、ステップC33以降の処理が行われる。一方、前記のように、セキュリティチップ22の記憶部22bにチップ情報などが格納されておらず、上位サーバ510の記憶部512に対応するチップ番号が格納されている場合には、以前、そのパチンコ機10の各チップについて認証が行われていることになる。つまり、この場合、カードユニット20のみが新規に設置された状況である。このような場合には、これ以降、ステップF9以降の処理(図21参照)が行われる。

#### 【0254】

ステップF9において、上位サーバ510の制御部511は、記憶部512に格納されている、ステップF7で送信されたチップ番号と同じチップ番号とこのチップ番号とともに格納されているチップ情報、チップ問合せ番号、照合結果をCU制御部21に送信する(ステップF9)。CU制御部21の処理部21aは、チップ番号、チップ情報、チップ問合せ番号、照合結果を受信すると、そのままセキュリティチップ22に送信する(ステップF10)。セキュリティチップ22の処理部22aは、チップ番号、チップ情報、チップ問合せ番号、照合結果を受信すると、記憶部22bに格納された秘匿鍵Bを用いてチップ情報、チップ問合せ番号、照合結果を復号化し、復号化したチップ問合せ番号が、ステップF5で生成したチップ問合せ番号と同じであれば、復号化した照合結果を取り込む。処理部22aは、照合結果が照合OKの場合には(照合結果が照合NGの場合には、例えば、処理を中止する。)、認証OKの認証結果を通信制御IC23に送信する。この後は、適宜、ステップC39以降の処理が行われる。処理部22aは、復号化したチップ情報と、ステップF4で送信されたチップ情報とを照合してもよい。しかし、チップ番号は、チップ情報に基づいて生成されるものであり、上位サーバ510で同じチップ情報があつたと言うことは、チップ情報の照合も照合OKで有る可能性が高い。このように、上位サーバ510は、実質的には、チップ番号で、パチンコ機10のチップの認証を行うことになる。

#### 【0255】

図21は、セキュリティチップ22の記憶部22bに格納された照合結果が照合NGの場合についての処理の流れを詳細に説明するものである。

#### 【0256】

セキュリティチップ22の処理部22aは、通信制御IC23に対してチップ情報の要求を行う(ステップG1)。通信制御IC23の処理部23aは、セキュリティチップ22からのチップ情報の要求を受信すると、チップ情報を取得する(ステップG2)。通信制御IC23の処理部23aは、取得したチップ情報からチップ番号を生成する(ステップG3)。通信制御IC23の処理部23aは、チップ情報及びチップ番号を暗号鍵A2で暗号化して、セキュリティチップ22に送信し、セキュリティチップ22の処理部22aは、チップ情報及びチップ番号を受信すると暗号鍵A2で復号化し、ステップE6などと同様に、記憶部22bに格納されている照合結果がOKであるか、記憶部22bに格納されているチップ情報と復号化されたチップ情報とを照合し、照合OK(全てのチップについての照合OKの場合)であるかを判定する(ステップG5)。ここでは、照合結果がNGであるので、ステップG5でチップ情報を照合した結果にかかわらず、以前の照合時において、パチンコ機10の主制御チップ13や払出制御チップ11についてすり替えなどが発生していた可能性があるため、処理部22aは、このチップの認証について、鍵管

理センターサーバ310に問い合わせを行う。具体的には、セキュリティチップ22の処理部22aは、保持するチップ番号などからチップ問合せ番号を自動生成し、保持する（ステップG5）。次に、セキュリティチップ22の処理部22aは、保持するチップ情報とチップ問い合わせ番号とを記憶部22bに格納されている秘匿鍵Bで暗号化し、暗号化されたチップ情報とチップ問い合わせ番号とをさらに、処理部22aが保持するチップ番号とともに、暗号鍵C2で暗号化し、CU制御部21に送信する（ステップG6）。なお、このとき、前記の照合がNGだったため、鍵管理センターサーバ310に問い合わせを要求する情報も送信する。CU制御部21の処理部21aは、セキュリティチップ22からのチップ情報とチップ問い合わせ番号とチップ番号とを暗号鍵C2で復号化し、復号化した情報を保持するとともに（チップ情報とチップ問い合わせ番号とは、秘匿鍵Bで暗号化されたままである。）、鍵管理センターサーバ310に問い合わせを要求する情報を受信しているので、前記で復号化した各情報を鍵管理センターサーバ310に問い合わせを要求する照合要求とともに上位サーバ510に送信する（ステップG7）。

10

#### 【0257】

上位サーバ510の制御部511は、鍵管理センターサーバ310に問い合わせを要求する照合要求を受信しているので、CU制御部21から送信された前記各情報をそのまま、照合要求とともに、鍵管理センターサーバ310に送信する。これにより、セキュリティチップ22の処理部22aは、鍵管理センターサーバ310に対してチップ情報などを送信したことになり、認証の問い合わせが行われたことになる。その後、鍵管理センターサーバ310では照合が行われ、ステップC34以降の処理が行われる。なお、鍵管理センターサーバ310でも照合結果がNGの場合には、主制御チップ13と払出制御チップ11とのうちの少なくともいずれかにすり替えなどの不正が行われた可能性が高い。一方で、照合結果がOKの場合には、パチンコ機10が新規に設置されたか、カードユニット20とのペアが変更された可能性がある。

20

#### 【0258】

上記をまとめると、例えば、記憶部22bに格納された照合結果がNGの場合（鍵管理センターサーバ310での以前の認証の結果が失敗だった場合）には、処理部22aでの照合結果（送信されたチップ情報を用いた照合の結果）にかかわらず（チップ情報を用いたパチンコ機10の各種チップの認証の正否に関わらず）、鍵管理センターサーバ310が問い合わせ先になる。また、記憶部22bに格納された照合結果がOKで（鍵管理センターサーバ310での以前の認証の結果が成功だった場合）、処理部22aでの照合結果もOKの場合（チップ情報を用いたパチンコ機10の各種チップの認証が成功だった場合）には、問い合わせ先は無しになる。一方、照合結果やチップ情報が格納されていない場合には、上位サーバ510が問い合わせ先になる。なお、記憶部22bに格納された照合結果がOKで、処理部22aでの照合結果がNGの場合（チップ情報を用いたパチンコ機10の各種チップの認証が失敗だった場合）には、パチンコ機10の台移動があったなどの可能性があるので、上位サーバ510にチップ情報などが格納されている可能性がある。上位サーバ510を問い合わせにするとよい。なお、念のため、鍵管理センターサーバ310への問い合わせを行っても良い。

30

#### 【0259】

図19から図22を参照して説明したように、セキュリティチップ22は、記憶部22bにチップ情報が格納されているか否かなどの状況（つまり、パチンコ機10が送信するチップ情報の照合結果）に応じて、チップ情報の問い合わせを、どこまで行うか決定し、問い合わせを行うことになるので（つまり、決定した問い合わせ先に対してチップ情報を送信し、問い合わせが行われることになるので）、状況に応じた適切な認証が行われる。特に、過去に認証がOKだった場合には、その後の認証がカードユニット20内や遊技場500内で完結するので、その他の装置や遊技場500外部へ情報を送信する必要が無く、セキュリティの面からも望ましい。

40

#### 【0260】

上記のように説明したように、本実施形態では、パチンコ機10やカードユニット20

50

の新規設置後であっても、適切な認証処理を行うことが出来る。通常の営業時においては、ステップD 1からD 14までの処理、ステップE 1からE 7、ステップC 3 9からの処理が行われることになる。また、パチンコ機1 0のみが新規に設置された直後には、ステップD 1からD 14までの処理、ステップG 1からG 8間での処理、ステップC 3 4以降の処理が行われることになる。また、カードユニット2 0のみが新規に設置された直後には、ステップC 1からC 2 5までの処理、ステップF 1からF 1 1、ステップC 3 9からの処理が行われることになる。このように、本実施形態の遊技用システム1は、様々な状況にあわせて適切な動作が行われるようになっている。

#### 【0 2 6 1】

また、上記問い合わせのレベルは、制御情報などによって、外部から指定することもできる。例えば、鍵管理センターサーバ3 1 0の記憶部3 1 2には、制御情報が格納される（例えば、鍵管理センター3 0 0の従業員による鍵管理センターサーバ3 1 0への操作（制御情報を格納する操作）に基づいて行われる。）。この制御情報は、例えば、セキュリティチップ2 2における認証レベルを指定する情報である。

#### 【0 2 6 2】

例えば、チップ情報がパチンコ機1 0の主制御チップ1 3及び払出制御チップ1 1を認証するために様々な情報（識別情報の他、チップのバージョン、チップのメーカーコードなど）を含む場合、この制御情報は、例えば、チップ情報の照合において、チップ情報に含まれるどの情報を照合に用いるかを指定する情報である。全ての情報を照合に用いれば、認証レベルは高まり、照合に用いる情報が少なれば認証レベルは低くなる。また、この制御情報は、照合OKとする場合の、照合されるチップ情報の一致度を指定するものであってもよい。例えば、この制御情報は、チップ情報に含まれる所定の情報が一致している場合（一部一致している場合）に照合結果をOKとすることを指定したり、チップ情報に含まれる全ての情報が一致している場合（前記の一部一致よりも認証レベルは高くなる。）にのみ照合結果をOKとすることを指定したりする情報であってもよい。状況によっては、それほど高度な認証レベルが必要でない場合もあり（例えば、新規設置時には一度も認証が行われていないので、認証レベルを高める必要があるが、一度認証が成功すれば、その後は認証レベルが低くても一定のセキュリティは確保出来る。）、認証レベルを設定することで、適切な認証が行われる。なお、認証レベルの高低によって、照合結果が変わることもあり得る。そして、照合結果が変わると、上記図1 9乃至図2 2で説明した処理などでは、問い合わせ先が異なることになる。つまり、制御情報は、問い合わせ先を間接的に指定する情報でもある。

#### 【0 2 6 3】

図2 3を参照して、制御情報の配信について説明する。例えば、鍵管理センター3 0 0の従業員による鍵管理センターサーバ3 1 0への操作（制御情報の内容を指定する操作及び制御情報を送信する上位サーバ5 1 0（つまり、制御情報で認証レベルを変更したいカードユニット2 0）を指定する操作）に基づいて、鍵管理センターサーバ3 1 0の記憶部3 1 2には、制御情報が格納され、制御部3 1 1は、制御情報を秘匿鍵Bで暗号化し、上位サーバ5 1 0に送信する（ステップH 1）。上位サーバ5 1 0の制御部5 1 1は、制御情報を暗号化されたまま、CU制御部2 1に送信する（ステップH 2）。CU制御部2 1の処理部2 1 aは、制御情報を受信すると、制御情報を暗号化されたまま、セキュリティチップ2 2に送信する（ステップH 3）。セキュリティチップ2 2の処理部2 2 aは、制御情報を受信すると、記憶部2 2 bに格納されている秘匿鍵Bで制御情報を復号化して保持する。これによって、例えば、上記認証レベルが変更される（例えば、認証レベルが引き上げられ、チップ情報に含まれる全ての情報について照合が行われるようになる）。このように、外部から問い合わせのレベルなどを変更することによって、状況に応じた適切な問い合わせレベルで、問い合わせを行うことが出来る。

#### 【0 2 6 4】

なお、制御情報は、問い合わせのレベルを直接指定する情報であってもよい。例えば、制御情報がセキュリティチップ2 2に供給されることで、セキュリティチップ2 2の処理

部 2 2 a は、鍵管理センターサーバ 3 1 0 までの問い合わせを必ず行うようにしたり、制御情報が「1」である場合には鍵管理センターサーバ 3 1 0 までの問い合わせを必ず行い、制御情報が「2」である場合には上記のような通常通りの問い合わせを行うようにしたりしてもよい。

【0 2 6 5】

(変形例)

本発明は、上記で説明した実施形態に限定されず、種々の変形及び応用が可能である。下記にその変形例を例示する。下記の変形例は、上記で説明した実施形態に個別又は複数組み合わせて、適用される。

【0 2 6 6】

10

(変形例 1)

遊技場 5 0 0 は、パチンコ店に限らず、カジノや、ゲームセンター等であってもよい。また、遊技用装置は、パチンコ機 1 0 だけでなく、例えば、スロットマシンやゲーム機、又はこれらの周辺機器等、1 以上の集積回路を搭載した遊技用の装置であればよい。

【0 2 6 7】

スロットマシンとは、例えば、所定の遊技媒体を 1 ゲームに対して所定数の賭数を設定した後、遊技者がスタートレバーを操作することにより可変表示装置による識別情報の可変表示を開始し、遊技者が各可変表示装置に対応して設けられた停止ボタンを操作することにより、その操作タイミングから予め定められた最大遅延時間の範囲内で識別情報の可変表示を停止し、全ての可変表示装置の可変表示を停止したときに導出表示された表示結果に従って入賞が発生し、入賞に応じて予め定められた所定の遊技媒体が払い出され、特定入賞が発生した場合に、遊技状態として所定の遊技価値を遊技者に与える状態にするように構成した遊技機である。

20

【0 2 6 8】

スロットマシンは、遊技場 5 0 0 における遊技島において機種等毎に所定の位置に配置される。スロットマシンも、パチンコ機 1 0 と同様に、払出制御チップ 1 1 (遊技媒体を払い出す処理等を行うチップ)と主制御チップ 1 3 (可変表示装置の制御、遊技状態の演出の制御等を行うチップ)とを備える場合がある。この場合、上記実施形態と同様に本発明を適用可能である。また、スロットマシンにおいては、演出制御のチップが主制御チップ 1 3 のように認証対象であってもよい。

30

【0 2 6 9】

(変形例 2)

払出制御チップ 1 1、主制御チップ 1 3 は 1 つにパッケージ化されてパチンコ機 1 0 に搭載されてもよい。

【0 2 7 0】

(変形例 3)

また、上記実施形態では、暗号通信を共通鍵で行っていたが、暗号通信は公開鍵と秘密鍵を用いた通信であってもよい。この場合には、適宜、暗号通信を行う構成要素間で、公開鍵と秘密鍵とが設定される。その他暗号化方式は任意であり、様々な方式で暗号化が行われる。

40

【0 2 7 1】

(変形例 4)

なお、遊技用システム 1 を構成する各装置の記憶部に格納されたプログラムは、ネットワーク N を介してダウンロード等されたものであってもよい。

【0 2 7 2】

(変形例 5)

なお、遊技用システム 1 を構成する各装置の制御部や処理部は、その少なくとも一部が上述の処理の少なくとも一部を行うための専用回路によって構成されてもよい。

【0 2 7 3】

(変形例 6)

50

なお、鍵管理センターサーバ310は、遊技場500毎に設置されている遊技用装置の種類とそれに対応する台数を集計するようにしてもよい。

【0274】

(変形例7)

上記実施形態では、カードユニット20と鍵管理センターサーバ310との間には、上位サーバ510が介在し、カードユニット20と鍵管理センターサーバ310との間で送受信される情報は、上位サーバ510を介して送受信されている。しかし、カードユニット20と鍵管理センターサーバ310の間には、上位サーバ510に加え、上位サーバ510に接続された他のサーバが介在してもよい。上位サーバと他のサーバとによって、中継システムが構成される。カードユニット20と鍵管理センターサーバ310との間で送受信される情報は、中継システムを介して送受信される。なお、上位サーバ510のみでも、上記中継システムを構成するものとする。

10

【0275】

(変形例8)

上記日時は、各装置における制御部や処理部が、所定のカレンダー部(図示せず)を参照し、現在の日時を取得し、取得した日時を日時としてリアルタイムで更新していく情報であってもよい。例えば、ステップA6やステップA8において、日時は、通信制御IC用ライター610やSC用ライター650に登録されているが、通信制御IC用ライター610やSC用ライター650がリアルタイムで日時を更新してもよい。なお、日時は、時単位であってもよく、日単位であってもよい。

20

【0276】

(変形例9)

暗号鍵C2や秘匿鍵Bは、適宜のタイミングで鍵管理センターサーバ310に登録されればよい。

【0277】

(変形例10)

上記実施形態では、認証用情報C2は、鍵管理センターサーバ310から上位サーバ510を介してCU制御部21に送信され、CU制御部21において照合に使用されていたが、チップ情報と同様に、セキュリティチップ22(又はCU制御部21)が認証用情報C2などを鍵管理センターサーバ310に対して送信し、鍵管理センターサーバ310で認証用情報C2などの照合を行わせても良い。この場合、チップ情報の場合と同様に、照合結果や認証用情報C2などが、上位サーバ510で記憶され、上位サーバ510は、認証の問い合わせのときに、照合結果や認証用情報C2などを格納していたら、これらをセキュリティチップ22に返信し、格納していなかったら認証用情報C2を鍵管理センターサーバ310に送信してもよい。さらに、チップ情報のときと同様に、セキュリティチップ22(又はCU制御部21)は、鍵管理センターサーバ310における照合の照合結果やそのときに使用された認証用情報C2などを記憶し、新たに認証される認証用情報C2などを取得し、取得した認証用情報C2などと、記憶している認証用情報C2との照合についての結果や、記憶している照合結果に基づいて、問い合わせ先を決定してもよい。また、チップ情報を、認証用情報C2と同様に、鍵管理センターサーバ310から上位サーバ510及びCU制御部21を介してセキュリティチップ22に送信し、セキュリティチップ22で照合に使用してもよい。また、認証用情報B2などについても、鍵管理センターサーバ310から上位サーバ510及びCU制御部21を介してセキュリティチップ22に送信してもよいし、セキュリティチップ22が認証用情報C2を鍵管理センターサーバ310に対して送信し、鍵管理センターサーバ310で認証用情報B2の照合を行わせても良い。このような場合、以前に鍵管理センターサーバ310で照合された照合結果を用いなくてもよい。

30

40

【0278】

(変形例11)

また、セキュリティチップ22と主制御チップ11や払出制御チップ13とは、通信制

50

御 IC 23 などを介して、例えば、所定の暗号通信を行うことによる暗号認証を行い、これによって、セキュリティチップ 22 と主制御チップ 11 や払出制御チップ 13 とが相互認証を行うようにしてもよい。

【0279】

(変形例 12)

認証用情報 A2 は、通信制御 IC 23 ごとにユニークな情報であってもよい。認証用情報 B2 は、セキュリティチップ 22 ごとにユニークな情報であってもよい。認証用情報 C1、認証用情報 C2 は、それぞれ、基板 24 ごとにユニークな情報であってもよい。このような場合、通信制御 IC ライター 610 ごと、SC 用ライター 650 ごとに、複数の認証用情報が管理されることになる。

10

【0280】

(変形例 13)

セキュリティチップ 22、通信制御 IC 23、SC 用ライター 650、通信制御 IC 用ライター 610 などは、同じメーカー（例えば、チップメーカー 600）で製造され、カードユニットメーカー 600 に出荷されてもよい。

【0281】

(変形例 14)

許可情報 B は、鍵管理センターサーバ 310 の記憶部 312 に格納される時点では秘匿鍵 A で暗号化されず、上位サーバ 510 に送信されるときに暗号化されてもよい。例えば、チップメーカーコンピュータ 110 の制御部 111 は、ステップ A2 で、記憶部 112 に格納されている秘匿鍵 A を他の情報（暗号化されていない許可情報 B も含む。）とともに送信し、鍵管理センターサーバ 310 の制御部 311 は、受信した秘匿鍵 A を他の情報とともに記憶部 312 に格納し、制御部 311 は、ステップ A99 で上位サーバ 510 に許可情報 B を送信するときに、許可情報 B を対応する秘匿鍵 A で暗号化して送信してもよい。

20

【0282】

(変形例 15)

ステップ A9 以降の処理は、鍵管理センターサーバ 310 から通信制御 IC ライター 610 及び SC 用ライター 650 に、その後の処理を行うことを許可する情報が供給されたことを条件として行われるようにしてもよい。この場合、例えば、通信制御 IC 用ライター 610 の制御部 611 は、ステップ A6 での情報登録が終了すると、鍵管理センターサーバ 310 にもその旨を送信する。また、SC 用ライター 650 の制御部 651 は、ステップ A8 での情報登録が終了すると、鍵管理センターサーバ 310 にその旨を送信する。鍵管理センターサーバ 310 の処理部 311 は、通信制御 IC ライター 610 及び SC 用ライター 650 の両者から、情報登録の終了の情報を受信すると、通信制御 IC ライター 610 及び SC 用ライター 650 のそれぞれに、処理の許可を通知する。通信制御 IC ライター 610 及び SC 用ライター 650 は、この許可の通知を条件として、ステップ A9 以降の処理を行うことができるようにしてもよい。特に、通信制御 IC ライター 610 は、この許可の通知によって、ステップ A9 の処理を行うことを開始する。このように、鍵管理センターサーバ 310 の方で通信制御 IC ライター 610 及び SC 用ライター 650 の認証が成功しない限り、情報の書き込みなどのステップ A9 以降の処理が許可されないことによって、例えば、SC 用ライター 650 のなりすましが有り、情報登録の終了の情報が偽の SC 用ライター 650 から通信制御 IC ライター 610 に送信され、通信制御 IC ライター 610 がステップ A9 の処理を開始してしまうといったことなどを防ぐことができる。つまり、セキュリティが向上する。

30

40

【0283】

(変形例 16)

秘匿鍵 B は、鍵管理センターサーバ 310 に登録されてもよい。この場合、例えば、ステップ A7 の前に秘匿鍵 B が登録され、ステップ A7 で他の情報とともに SC 用ライター 650 に情報登録する。また、例えば、秘匿鍵 B は、ステップ A18 で送信されないよう

50

にする。秘匿鍵 B は、上記と同様の方法（自動生成など）で生成される。なお、秘匿鍵 B は、例えば、鍵管理センター 300 の従業員による鍵管理センターサーバ 310 への操作（秘匿鍵 B を登録する操作）などに基づいて、適宜のタイミングで生成されてもよい。

【0284】

（変形例 17）

通信制御 IC 23 の処理部 23a によるチップ情報の取得（ステップ B12、ステップ C27 など）は、電源投入による通信制御 IC 23 の動作開始時（カードユニット 20 の電源投入時）に行っても良い。

【0285】

（変形例 18）

鍵管理センターサーバ 310 は、ステップ C34 で照合結果が OK だった場合にのみ、ステップ C35 以降の処理を行ってもよい。鍵管理センターサーバ 310 は、ステップ C34 で照合結果が OK だった場合にのみ、ステップ C35 以降の処理を行ってもよい。セキュリティチップ 22 の処理部 22a に供給される照合結果は、OK（全て OK）の場合にのみ、電源 OFF があっても失われないようにしてもよい。これらの場合には、記憶部 22b に照合結果が格納されていることによって、記憶部 22b が格納する照合結果（例えば、以前の鍵管理センターサーバ 310 での照合）が OK であるということになる。

【0286】

（その他）

上記実施形態や変形例で把握され得る構成例等を、以下に記載する。なお、以下に記載された各構成は、適宜他の構成と組み合わせることが出来る。また、下記の発明は、上記実施形態や変形例を一例とするものであり、実施態様は適宜変更可能である。

【0287】

（その他 1）

（1）所定の遊技用装置（例えば、カードユニット 20 など）に搭載される、所定の処理（例えば、パチンコ機 10 との通信処理（ステップ C27）など）を行う第 1 の制御装置（例えば、通信制御 IC 23 など）と、前記所定の処理とは異なる処理（例えば、パチンコ機 10 に搭載された主制御チップ 13 などの認証要求を行う処理（ステップ C31）など）を行う第 2 の制御装置（例えば、セキュリティチップ 22 など）と、のそれぞれに情報を書き込む書込システム（例えば、遊技用システム 1 など）であって、

前記第 1 の制御装置に対して情報を書き込む第 1 の書込装置（例えば、通信制御 IC 用ライター 610 など）と、

前記第 2 の制御装置に対して情報を書き込む第 2 の書込装置（例えば、セキュリティチップ用ライター 650 など）と、を備え、

前記第 1 の書込装置は、前記第 1 の制御装置に予め記録されている所定情報（例えば、認証用情報 A2 など）を読み取る読取手段（例えば、ステップ A10 で認証用情報 A2 を読み取る制御部 611 など）と、前記読取手段が読み取った前記所定情報を前記第 2 の書込装置に送信する送信手段（例えば、ステップ A11 で認証用情報 A2 を送信する制御部 611 など）と、を備え、

前記第 2 の書込装置は、前記送信手段から送信された前記所定情報を前記第 2 の制御装置に対して書き込む書込手段（例えば、ステップ A16 で認証用情報 A2 を書き込む制御部 651 など）を備える、

ことを特徴とする書込システム。

【0288】

上記構成によれば、1つの装置によって2つの制御装置に情報を読み書きする必要がないので、情報漏洩のリスクを低減できる。

【0289】

（2）所定の遊技用装置（例えば、カードユニット 20 など）に搭載される、所定の処理（例えば、パチンコ機 10 との通信処理（ステップ C27）など）を行う第 1 の制御装置（例えば、通信制御 IC 23 など）に情報を書き込む書込装置（例えば、通信制御 IC 用ライ

10

20

30

40

50

ター 6 1 0 など)であって、

前記第 1 の制御装置に予め記録されている所定情報(例えば、認証用情報 A 2 など)を読み取る読取手段(例えば、ステップ A 1 0 で認証用情報 A 2 を読み取る制御部 6 1 1 など)と、

前記読取手段が読み取った前記所定情報を、前記所定の処理とは異なる処理(例えば、パチンコ機 1 0 に搭載された主制御チップ 1 3 などの認証要求を行う処理(ステップ C 3 1)など)を行う第 2 の制御装置(例えば、セキュリティチップ 2 2 など)に対して情報を書き込む他の書込装置(例えば、セキュリティチップ用ライター 6 5 0 など)に送信する送信手段(例えば、ステップ A 1 1 で認証用情報 A 2 を送信する制御部 6 1 1 など)と、を備える、

10

ことを特徴とする書込装置。

【0290】

上記構成によれば、1つの装置によって2つの制御装置に情報を読み書きする必要がないので、情報漏洩のリスクを低減できる。

【0291】

(3) 所定の遊技用装置(例えば、カードユニット 2 0 など)に搭載される、所定の処理(例えば、パチンコ機 1 0 に搭載された主制御チップ 1 3 などの認証要求を行う処理(ステップ C 3 1)など)を行う第 2 の制御装置(例えば、セキュリティチップ 2 2 など)に情報を書き込む書込装置(例えば、セキュリティチップ用ライター 6 5 0 など)であって、

20

前記所定の処理とは異なる処理(例えば、パチンコ機 1 0 との通信処理(ステップ C 2 7)など)を行う第 1 の制御装置(例えば、通信制御 IC 2 3 など)に情報を書き込む他の書込装置(例えば、通信制御 IC 用ライター 6 1 0 など)が前記第 1 の制御装置から読み取って送信する、前記第 1 の制御装置に予め記録されている所定情報(例えば、認証用情報 A 2 など)を取得する取得手段(例えば、ステップ A 1 1 で認証用情報 A 2 を受信する制御部 6 5 1 など)と、

前取得手段が取得した前記所定情報を前記第 2 の制御装置に対して情報を書き込む書込手段(例えば、ステップ A 1 6 で認証用情報 A 2 を書き込む制御部 6 5 1 など)と、を備える、

ことを特徴とする書込装置。

30

【0292】

上記構成によれば、1つの装置によって2つの制御装置に情報を読み書きする必要がないので、情報漏洩のリスクを低減できる。

【0293】

(4) 上記(1)から(3)いずれかの書込システム又は書込装置において、

前記所定の情報は、前記第 1 の制御装置を認証するための第 1 の認証用情報(例えば、認証用情報 A 2 など)であり、

前記第 2 の制御装置は、前記第 1 の制御装置から前記第 1 の認証用情報を取得する取得手段(例えば、ステップ C 2 1 において認証用情報 A 2 を取得する処理部 2 2 a など)と、前記取得手段が取得した前記第 1 の認証用情報と前記第 2 の書込装置の前記書込手段によって書き込まれた前記第 1 の認証用情報とに基づいて前記第 1 の制御装置を認証する第 1 認証手段(例えば、ステップ C 2 1 において認証用情報 A 2 の照合を行う処理部 2 2 a など)と、を備える、

40

ようにしてもよい。

【0294】

上記構成によれば、第 1 の制御装置を認証するための第 1 の認証用情報が第 2 の書込装置が読み取る必要がなくなり、認証用情報という重要な情報の漏洩リスクを低減できる。

【0295】

(5) 上記(1)の書込システムにおいて、

50

前記第 1 の書込装置から第 2 の認証用情報（例えば、認証用情報 A 1 など）を取得し、取得した前記第 2 の認証用情報に基づいて前記第 1 の書込装置を認証する第 2 認証手段（例えば、ステップ A 5 において照合を行う制御部 3 1 1 など）と、前記第 2 の書込装置から第 3 の認証用情報（例えば、認証用情報 B 1 など）を取得し、取得した前記第 3 の認証用情報に基づいて前記第 2 の書込装置を認証する第 3 認証手段（例えば、ステップ A 7 において照合を行う制御部 3 1 1 など）と、を備える認証装置をさらに備える、

ようにしてもよい。

【0296】

上記認証によって、第 1 の書込装置や第 2 の書込装置のすり替えなどを検出できるので、情報漏洩のリスクを低減できる。

10

【0297】

（6）上記（1）から（5）のいずれか 1 つの書込システム又は書込装置において、

前記第 1 の書込装置と前記第 2 の書込装置とは、互いに通信を行って所定の認証用情報（例えば、認証用情報 A 1 や認証用情報 B 1 など）を用いて相互認証が可能である（変形例参照）、

ようにしてもよい。

【0298】

上記認証によって、第 1 の書込装置や第 2 の書込装置のすり替えなどを検出できるので、情報漏洩のリスクを低減できる。

【0299】

20

（7）上記（1）から（6）のいずれか 1 つの書込システム又は書込装置において、

前記第 1 の制御装置と前記第 2 の制御装置とは、異なるメーカーで製造され、

前記第 1 の書込装置と前記第 1 の制御装置とは、同じメーカーで製造される、

【0300】

上記構成によれば、第 1 の書込装置と第 1 の制御装置とが同じメーカーで製造されるので、第 1 の書込装置が第 1 の制御装置から情報を読み取る機能や書き込む機能を他者に開示する必要がなく、情報漏洩のリスクを低減できる。

【0301】

（その他 2）

（1）所定の処理を行う第 1 の制御部（例えば、セキュリティチップ 2 2 など）と、前記第 1 の制御部と暗号通信可能な第 2 の制御部（例えば、ステップ C 2 4 以降で暗号通信する通信制御 IC 2 3 など）と、のうちの少なくとも前記第 1 の制御部を備える遊技用装置（例えば、カードユニットなど）であって、

30

前記第 1 の制御部は、所定の情報（例えば、更新情報など）に基づいて前記暗号通信で使用する鍵を生成する第 1 の生成手段（例えば、ステップ C 1 6 で更新情報から暗号情報 A 2 を生成する処理部 2 2 a）と、前記第 2 の制御部において前記暗号通信で使用する鍵（例えば、暗号鍵 A 2 など）を生成させる（例えば、ステップ C 1 9 で更新情報から暗号情報 A 2 を生成するなど）ために前記所定の情報を前記第 2 の制御部に送信する送信手段（例えば、ステップ C 1 8 で更新情報を送信する処理部 2 2 a）と、を備え、

前記所定の情報は、前記第 1 の制御部の外部（例えば、鍵管理センターサーバ 3 1 0 など）から前記第 1 の制御部に供給される情報である（例えば、ステップ C 1 0、C 1 1、C 1 5 で送信される更新情報など）、

40

ことを特徴とする遊技用装置。

【0302】

上記構成によれば、鍵の生成の基となる所定の情報が外部から供給されるので、第 1 の制御部や第 2 の制御部を解析しただけでは、どのような鍵が生成されるか解析しにくいので、暗号通信で使用する鍵の漏洩のリスクを低減できる。

【0303】

（2）遊技用システムは、

上記（1）の遊技用装置と、

50

前記所定の情報を前記遊技用装置の外部から供給する供給装置（例えば、鍵管理センターサーバ310など）と、

を備えることを特徴とする。

【0304】

上記構成によれば、鍵の生成の基となる所定の情報が供給装置によって外部から供給されるので、第1の制御部や第2の制御部を解析しただけでは、どのような鍵が生成されるか解析しにくいので、暗号通信で使用する鍵の漏洩のリスクを低減できる。

【0305】

（3）上記（1）又は（2）の遊技用装置又は遊技用システムにおいて、

前記所定の情報は、前記外部から、暗号化されたままの状態です定の装置（例えば、CU制御部21や上位サーバ510など）に中継されて前記第1の制御部に供給され（例えば、CU制御部21や上位サーバ510は更新情報を復号できないなど）、

前記第1の制御部は、予め記憶している復号鍵を用いて前記所定の情報を復号化する復号化手段（例えば、ステップC16で更新情報を復号化する処理部22aなど）を備える、

ようにしてもよい。

【0306】

上記構成によれば、所定の情報を中継する所定の装置では所定の情報が復号化されないなので、この所定の情報が漏洩することによる、暗号通信で使用する鍵の漏洩のリスクを低減できる。

【0307】

（その他3）

（1）所定の装置（例えば、払出制御チップ11など）を認証する認証制御部（例えば、セキュリティチップ22など）を備える遊技用装置（例えば、カードユニット20など）であって、

前記所定の装置は、前記遊技用装置又は他の遊技用装置（パチンコ機10）に搭載されたものであり、

前記認証制御部は、

前記所定の装置の識別情報を記憶する記憶手段（例えば、チップ情報を記憶する記憶部22b）と、

前記所定の装置が送信する前記所定の装置の識別情報を取得し、取得した識別情報と、前記記憶手段が記憶する識別情報と、に基づいて前記所定の装置の認証を行う認証手段（例えば、ステップC29で送信されたチップ情報を照合する処理部22a）と、

前記認証手段による認証が失敗だった場合には、前記所定の装置が送信する前記識別情報を前記所定の装置を認証する認証装置（例えば、上位サーバ510、鍵管理センターサーバ310など）に対して送信し、前記認証装置に対して前記識別情報に基づく前記所定の装置の認証の問い合わせを行い、前記認証手段による認証が成功だった場合には、前記問い合わせを行わない、問い合わせ手段（例えば、照合結果に応じて、ステップE6の処理又はステップG5、G6の処理を行う処理部22a）と、を有する、

ことを特徴とする遊技用装置。

【0308】

上記構成によれば、認証手段による認証が成功した場合には認証の問い合わせを行わず、認証が失敗した場合には認証装置への認証の問い合わせを行うので、認証手段による認証が成功したような認証装置への問い合わせが不要な場合における認証装置への問い合わせが防止されるので、状況に応じた適切な問い合わせを行うことが出来る。

【0309】

（2）所定の装置（例えば、CU制御部21など。セキュリティチップ22であってもよい。）を認証する認証制御部（例えば、セキュリティチップ22など。CU制御部21であってもよい。）を備える遊技用装置（例えば、カードユニット20など）であって、

前記所定の装置は、前記遊技用装置又は他の遊技用装置（パチンコ機10）に搭載され

10

20

30

40

50

たものであり、

前記認証制御部は、

前記所定の装置の識別情報（例えば、認証用情報 C 1 など）と、前記所定の装置を認証するための認証用情報（例えば、暗号鍵 C 2 など）と、を記憶する記憶手段（保持される場合も含む。）と、

前記所定の装置と前記認証用情報を用いた通信を行い、通信状況（暗号通信が出来るか否か）に基づいて前記所定の装置の認証を行う認証手段（例えば、ステップ D 9 において暗号鍵 C 2 を用いて暗号通信を行えない場合を特定する処理部 2 2 a など。処理部 2 1 a であってもよい。）と、

前記認証手段による認証が失敗だった場合には、前記記憶手段が記憶する前記識別情報を前記所定の装置を認証する認証装置（例えば、上位サーバ 5 1 0、鍵管理センターサーバ 3 1 0 など）に対して送信し、前記認証装置に対して前記識別情報に基づく前記所定の装置の認証の問い合わせを行い、前記認証手段による認証が成功だった場合には、前記問い合わせを行わない、問い合わせ手段（例えば、暗号鍵 C 2 を用いて暗号通信を行えない場合に、第 1 のモードに移行する処理部 2 2 a など。ステップ C 8 などで鍵管理センターサーバ 3 1 0 に対して認証用情報 C 1 などを送信する処理部 2 1 a であってもよい。）と、を有する、

ことを特徴とする遊技用装置。

#### 【0310】

上記構成によれば、認証手段による認証が成功した場合には認証の問い合わせを行わず、認証が失敗した場合には認証装置への認証の問い合わせを行うので、認証手段による認証が成功したような認証装置への問い合わせが不要な場合における認証装置への問い合わせが防止されるので、状況に応じた適切な問い合わせを行うことが出来る。

#### 【0311】

（3）遊技用システムは、

上記（1）又は（2）に記載された遊技用装置と、

認証装置と、を備える遊技用システムであって、

前記遊技用装置は、前記認証装置に前記識別情報を送信し、前記認証装置に対して前記識別情報に基づく前記所定の装置の認証の問い合わせを行う、

ことを特徴とする。

#### 【0312】

上記構成によれば、認証手段による認証が成功した場合には認証の問い合わせを行わず、認証が失敗した場合には認証装置への認証の問い合わせを行うので、認証手段による認証が成功したような認証装置への問い合わせが不要な場合における認証装置への問い合わせが防止されるので、状況に応じた適切な問い合わせを行うことが出来る。

#### 【0313】

（4）上記（1）から（3）のいずれか遊技用装置又は遊技用システムにおいて、

前記認証装置に送信される前記識別情報は、所定の中間装置（例えば、上位サーバ 5 1 0 など）を介して前記認証装置に送信され、

前記問い合わせ手段は、前記認証手段による認証が、前記記憶手段に前記識別情報が記憶されていなかったことによる失敗だった場合には、前記所定の中間装置に対して前記所定の装置の認証（例えば、チップ情報が記憶されているか否かの判別、ステップ F 8 参照）の問い合わせを行う（例えば、ステップ F 5 及び F 6 などを参照）、

ようにしてもよい。

#### 【0314】

上記の構成によれば、さらに、認証の失敗の内容に応じて、中間装置に対しても認証の問い合わせが可能になっているため、状況に応じた適切な問い合わせを行うことが出来る。

#### 【0315】

（5）上記（1）から（4）のいずれかの遊技用装置又は遊技用システムにおいて、

前記問い合わせ手段は、前記認証装置から前記認証手段による認証のレベルを指定するレベル指定情報（例えば、制御情報など）が供給された場合には、前記認証のレベルに応じた前記認証手段による認証の結果に基づいて特定される問い合わせ先に対して前記識別情報を送信して、前記識別情報に基づく前記所定の装置の認証の問い合わせを行う（例えば、ステップ H 1 から H 3 などを参照）、

ようにしてもよい。

【 0 3 1 6 】

上記の構成によれば、さらに、問い合わせ先を外部からの指定によって調整できるため、状況に応じて適切な問い合わせが行われる。

【 0 3 1 7 】

（ 6 ）上記（ 1 ）から（ 5 ）のいずれかの遊技用装置又は遊技用システムにおいて、

前記認証装置に送信される前記識別情報は、前記問い合わせ手段によって暗号化され、暗号化された状態のまま所定の中間装置を介して前記認証装置に送信され、前記認証装置で復号化される（例えば、ステップ C 3 1 から C 3 3 を参照）、

ようにしてもよい。

【 0 3 1 8 】

上記構成によれば、識別情報は中間装置では暗号化されたままの状態なので、識別情報の漏洩のリスクを低減することが出来る。

【 0 3 1 9 】

（ 7 ）上記（ 1 ）から（ 6 ）のいずれかの遊技用装置又は遊技用システムにおいて、

前記記憶手段が記憶する前記識別情報は、前記認証装置が記憶する識別情報と同じ内容である（ステップ C 3 7 で照合 O K の場合にチップ情報が記憶されるなど）、

ようにしてもよい。

【 0 3 2 0 】

上記構成によれば、記憶手段が記憶する識別情報は、正当なものであることが担保されるので、この識別情報を用いた認証の正確性を担保できる。

【 0 3 2 1 】

（その他 4 ）

（ 1 ）所定の装置（例えば、払出制御チップ 1 1 など）を認証する認証制御部（例えば、セキュリティチップ 2 2 など）を備える、遊技場（例えば、遊技場 5 0 0 など）内に設置された遊技用装置（例えば、カードユニット 2 0 など）と、

前記所定の装置を認証する、前記遊技場外に設置された認証装置（例えば、鍵管理センターサーバ 3 1 0 など）と、

を備える遊技用システム（例えば、遊技用システム 1 など）であって、

前記所定の装置は、前記遊技用装置又は他の遊技用装置（パチンコ機 1 0 ）に搭載されたものであり、

前記認証制御部は、前記所定の装置を識別する識別情報を記憶する記憶手段（例えば、チップ情報を記憶する記憶部 2 2 b ）と、前記所定の装置が送信する前記所定の装置の識別情報を取得し、取得した識別情報と前記記憶手段が記憶する識別情報とに基づいて前記所定の装置の認証を行う認証手段（例えば、ステップ C 2 9 で送信されたチップ情報を照合する処理部 2 2 a ）と、前記所定の装置が送信する前記識別情報を前記認証装置に対して送信し、前記認証装置に対して前記識別情報に基づく前記所定の装置の認証の問い合わせを行う問い合わせ手段（例えば、照合結果に応じて、ステップ G 5 、 G 6 の処理を行う処理部 2 2 a ）と、を有し、

前記認証装置は、前記認証制御部に前記問い合わせ手段を制御するための制御情報（例えば、制御情報など）を供給する供給手段（例えば、ステップ H 1 から H 3 参照）を備え、

前記問い合わせ手段は、前記制御情報の内容に応じて、前記問い合わせを行うか否かを決定する（例えば、ステップ H 3 などを参照）、

ことを特徴とする遊技用装置。

10

20

30

40

50

## 【 0 3 2 2 】

上記構成によれば、問い合わせの有無が認証装置からの制御情報の内容に応じて決定されるので、状況に応じた適切な問い合わせを行うことができる。

## 【 0 3 2 3 】

( 2 ) 所定の装置 ( 例えば、C U 制御部 2 1 など。セキュリティチップ 2 2 であってもよい。 ) を認証する認証制御部 ( 例えば、セキュリティチップ 2 2 など。C U 制御部 2 1 であってもよい。 ) を備える、遊技場 ( 例えば、遊技場 5 0 0 など ) 内に設置された遊技用装置 ( 例えば、カードユニット 2 0 など ) と、

前記所定の装置を認証する、前記遊技場外に設置された認証装置 ( 例えば、鍵管理センターサーバ 3 1 0 など ) と、

を備える遊技用システム ( 例えば、遊技用システム 1 など ) であって、

前記所定の装置は、前記遊技用装置又は他の遊技用装置 ( パチンコ機 1 0 ) に搭載されたものであり、

前記認証制御部は、前記所定の装置を識別する識別情報 ( 例えば、認証用情報 C 1 ) と、前記所定の装置を認証するための認証用情報 ( 例えば、暗号鍵 C 2 ) と、を記憶する記憶手段 ( 例えば、記憶部 2 2 b 又は処理部 2 2 b など。記憶部 2 1 a、記憶部 1 2 b であってもよい。 ) と、前記所定の装置と前記認証用情報を用いた通信を行い、通信状況に基づいて前記所定の装置の認証を行う認証手段 ( 例えば、ステップ D 9 において暗号鍵 C 2 を用いて暗号通信を行えない場合を特定する処理部 2 2 a など。処理部 2 1 a であってもよい。 ) と、前記記憶手段が記憶する前記識別情報を前記認証装置に対して送信し、前記認証装置に対して前記識別情報に基づく前記所定の装置の認証の問い合わせを行う問い合わせ手段 ( 例えば、暗号鍵 C 2 を用いて暗号通信を行えない場合に、第 1 のモードに移行する処理部 2 2 a など。ステップ C 8 など鍵管理センターサーバ 3 1 0 に対して認証用情報 C 1 などを送信する処理部 2 1 a であってもよい。 ) と、を有し、

前記認証装置は、前記認証制御部に前記問い合わせ手段を制御するための制御情報 ( 例えば、制御情報など ) を供給する供給手段 ( 例えば、ステップ H 1 から H 3 参照 ) を備え、

前記問い合わせ手段は、前記制御情報の内容に応じて、前記問い合わせを行うか否かを決定する ( 例えば、ステップ H 3 参照 ) 、

ことを特徴とする遊技用システム。

## 【 0 3 2 4 】

上記構成によれば、問い合わせの有無が認証装置からの制御情報の内容に応じて決定されるので、状況に応じた適切な問い合わせを行うことができる。

## 【 0 3 2 5 】

( 3 ) 所定の装置 ( 例えば、払出制御チップ 1 1 など ) を認証する認証制御部 ( 例えば、セキュリティチップ 2 2 など ) を備える、遊技場 ( 例えば、遊技場 5 0 0 など ) 内に設置された遊技用装置 ( 例えば、カードユニット 2 0 など ) であって、

前記所定の装置は、前記遊技用装置又は他の遊技用装置 ( パチンコ機 1 0 ) に搭載されたものであり、

前記認証制御部は、前記所定の装置を識別する識別情報を記憶する記憶手段 ( 例えば、チップ情報を記憶する記憶部 2 2 b ) と、前記所定の装置が送信する前記所定の装置の識別情報を取得し、取得した識別情報と前記記憶手段が記憶する識別情報とに基づいて前記所定の装置の認証を行う認証手段 ( 例えば、ステップ C 2 9 で送信されたチップ情報を照合する処理部 2 2 a ) と、前記所定の装置が送信する前記識別情報を、前記所定の装置を認証する、前記遊技場外に設置された認証装置 ( 例えば、鍵管理センターサーバ 3 1 0 など ) に対して送信し、前記認証装置に対して前記識別情報に基づく前記所定の装置の認証の問い合わせを行う問い合わせ手段 ( 例えば、照合結果に応じて、ステップ G 5、G 6 の処理を行う処理部 2 2 a ) と、を有し、

前記認証装置は、前記認証制御部に前記問い合わせ手段を制御するための制御情報 ( 例えば、制御情報など ) を供給する供給手段 ( 例えば、ステップ H 1 から H 3 参照 ) を備え

10

20

30

40

50

、  
前記問い合わせ手段は、前記制御情報の内容に応じて、前記問い合わせを行うか否かを決定する（例えば、ステップ H 3 などを参照）、

ことを特徴とする遊技用装置。

【 0 3 2 6 】

上記構成によれば、問い合わせの有無が認証装置からの制御情報の内容に応じて決定されるので、状況に応じた適切な問い合わせを行うことができる。

【 0 3 2 7 】

（ 4 ）所定の装置（例えば、C U 制御部 2 1 など）を認証する認証制御部（例えば、セキュリティチップ 2 2 など）を備える、遊技場（例えば、遊技場 5 0 0 など）内に設置された遊技用装置（例えば、カードユニット 2 0 など）であって、

10

前記所定の装置は、前記遊技用装置又は他の遊技用装置（パチンコ機 1 0 ）に搭載されたものであり、

前記認証制御部は、前記所定の装置を識別する識別情報（例えば、認証用情報 C 1 ）と、前記所定の装置を認証するための認証用情報（例えば、暗号鍵 C 2 ）と、を記憶する記憶手段（記憶部 2 2 b ）と、前記所定の装置と前記認証用情報を用いた通信を行い、通信状況に基づいて前記所定の装置の認証を行う認証手段（例えば、ステップ D 9 において暗号鍵 C 2 を用いて暗号通信を行えない場合を特定する処理部 2 2 a ）と、前記記憶手段が記憶する前記識別情報を、前記所定の装置を認証する、前記遊技場外に設置された認証装置（例えば、鍵管理センターサーバ 3 1 0 など）に対して送信し、前記認証装置に対して前記識別情報に基づく前記所定の装置の認証の問い合わせを行う問い合わせ手段（例えば、暗号鍵 C 2 を用いて暗号通信を行えない場合に、第 1 のモードに移行する処理部 2 2 a ）と、を有し、

20

前記認証装置は、前記認証制御部に前記問い合わせ手段を制御するための制御情報（例えば、制御情報など）を供給する供給手段（例えば、ステップ H 1 から H 3 参照）を備え、

前記問い合わせ手段は、前記制御情報の内容に応じて、前記問い合わせを行うか否かを決定する（例えば、ステップ H 3 参照）、

ことを特徴とする遊技用装置。

【 0 3 2 8 】

30

上記構成によれば、問い合わせの有無が認証装置からの制御情報の内容に応じて決定されるので、状況に応じた適切な問い合わせを行うことができる。

【 0 3 2 9 】

（ 5 ）上記（ 1 ）から（ 4 ）のいずれかの遊技用システム又は遊技用装置において、

前記問い合わせ手段は、前記制御情報の内容と前記認証手段による認証の結果とに基づいて、前記問い合わせを行うかを特定する（例えば、ステップ H 3 参照）、

ようにしてもよい。

【 0 3 3 0 】

上記構成によれば、前記制御情報の内容と前記認証手段による認証の結果とに基づいて、前記問い合わせを行うので、より状況に応じた適切な問い合わせを行うことができる。

40

【 0 3 3 1 】

（ 6 ）上記（ 1 ）から（ 5 ）のいずれかの遊技用システム又は遊技用装置において、

前記外部の装置に送信される前記識別情報は、前記問い合わせ手段によって暗号化され、暗号化された状態のまま所定の中間装置を介して前記外部の装置に送信され、前記外部の装置で復号化される、

ようにしてもよい。

【 0 3 3 2 】

上記構成によれば、識別情報は中間装置では暗号化されたままの状態なので、識別情報の漏洩のリスクを低減することが出来る。

【 0 3 3 3 】

50

(その他5)

(1) 所定の装置(例えば、払出制御チップ11など)を認証する認証制御部(例えば、セキュリティチップ22など)を備える、遊技場(例えば、遊技場500など)内に設置された遊技用装置(例えば、カードユニット20など)と、

前記遊技場内に設置された場内装置(例えば、上位サーバ510など)と、

前記遊技場外に設置された認証装置(例えば、鍵管理センターサーバ310など)と、  
を備える遊技用システム(例えば、遊技用システム1など)であって、

前記認証制御部は、前記所定の装置を識別する識別情報を記憶する第1の記憶手段(例えば、チップ情報を記憶する記憶部22b)と、前記所定の装置が送信する前記所定の装置の識別情報を取得する取得手段(例えば、ステップC29でチップ情報を取得する処理部22a)と、前記取得手段が取得した前記識別情報と前記記憶手段が記憶する前記識別情報とに基づいて前記所定の装置の認証を行う第1の認証手段(例えば、ステップC29で取得したチップ情報を用いた照合を行う処理部22aなど)と、前記第1の記憶手段が前記識別情報を記憶していない場合に前記取得手段が取得した識別情報を送信する第1の送信手段(例えば、ステップC31でチップ情報を送信する処理部22aなど)と、を有し、

前記場内装置は、前記第1の送信手段から送信された前記識別情報を送信する第2の送信手段(例えば、ステップC33でチップ情報を送信する制御部511など)を備え、

前記認証装置は、前記所定の装置の識別情報を予め記憶する記憶手段(例えば、記憶部312など)と、前記記憶手段が記憶する前記識別情報と前記第2の送信手段が送信した前記識別情報とに基づいて前記所定の装置の認証を行う第2の認証手段(例えば、ステップC34で照合を行う制御部311など)と、前記第2の認証手段による認証結果を前記場内装置に供給する供給手段(例えば、ステップC35で照合結果を送信する制御部311など)と、を備え、

前記場内装置は、前記供給手段から供給される前記認証結果を前記識別情報とともに記憶する第2の記憶手段(例えば、記憶部512など)を備え、

前記第2の送信手段は、前記第1の送信手段が送信した前記識別情報に対応する前記認証結果を前記第2の記憶手段が記憶している場合には、前記識別情報を前記認証装置に送信せずに、前記認証結果を前記認証制御部に送信する(例えば、ステップF8以降の処理などを参照)、

ことを特徴とする遊技用システム。

【0334】

上記構成によれば、照合結果やチップ情報の記憶状況によって、認証場所を遊技場内外に分けることが出来るため、例えば、他の遊技用装置が他の場所へ移動した場合などであっても、遊技場内での認証によって、前記所定の装置の認証を行うことができ、状況に応じた適切な認証を行うことできる。

【0335】

(2) 所定の装置(例えば、払出制御チップ11など)を認証する認証制御部(例えば、セキュリティチップ22など)を備える、遊技場(例えば、遊技場500など)内に設置された遊技用装置(例えば、カードユニット20など)であって、

前記認証制御部は、

前記所定の装置を識別する識別情報を記憶する記憶手段(例えば、チップ情報を記憶する記憶部22b)と、

前記所定の装置が送信する前記所定の装置の識別情報を取得する取得手段(例えば、ステップC29でチップ情報を取得する処理部22a)と、

前記取得手段が取得した前記識別情報と前記記憶手段が記憶する前記識別情報とに基づいて前記所定の装置の認証を行う認証手段(例えば、ステップC29で取得したチップ情報を用いた照合を行う処理部22aなど)と、

前記記憶手段が前記識別情報を記憶していない場合に前記取得手段が取得した識別情報を送信する送信手段(例えば、ステップC31でチップ情報を送信する処理部22aなど

10

20

30

40

50

）と、

前記送信手段が送信した前記識別情報に基づく認証の認証結果（例えば、照合結果など）を、前記認証を行う前記遊技場外に設置された認証用装置から前記遊技場内に設置された場内装置（例えば、上位サーバ510）を介して受信するか（ステップC35からC37bなど）、前記認証結果を前記場内装置が記憶している場合には前記場内装置から受信する（ステップF9からF10など）受信手段（例えば、処理部22aなど）と、を備える、

ことを特徴とする遊技用装置。

【0336】

上記構成によれば、照合結果やチップ情報の記憶状況によって、認証場所を遊技場内外に分けることが出来るため、例えば、他の遊技用装置が他の場所へ移動した場合などであっても、遊技場内での認証によって、前記所定の装置の認証を行うことができ、状況に応じた適切な認証を行うことできる。

【0337】

（3）上記（1）又は（2）の遊技用システム又は遊技用装置において、

前記第1の送信手段は、前記識別情報を暗号化して送信し（例えば、ステップC31でチップ情報は暗号化されて送信されるなど）、

前記第2の送信手段は、暗号化されたままの状態の前記識別情報を送信し（例えば、ステップC33で送信されるチップ情報は暗号化されたままなど）、

前記第2の認証手段は、前記第2の送信手段から送信された前記識別情報を復号化してから前記認証を行い（例えば、ステップC33で送信されるチップ情報は暗号化されたままなど）、

前記供給手段は、前記認証結果を暗号化して供給し（例えば、ステップC34での照合などを参照）、

前記第2の記憶手段は、前記認証結果を暗号化したまま記憶し（例えば、ステップC35で送信された照合結果は暗号化されたまま記憶されるなど）、

前記第2の送信手段は、前記認証結果を暗号化したまま送信し（例えば、ステップC36で送信される照合結果は暗号化されたままなど）、

前記認証制御部は、前記第2送信手段が送信した前記認証結果を復号して取得する第2の取得手段を備える（例えば、ステップC37で送信された照合結果を復号化するなど）

、

ようにしてもよい。

【0338】

上記構成によれば、識別情報は場内装置では暗号化されたままの状態なので、識別情報の漏洩のリスクを低減することが出来る。

【0339】

（4）上記（1）から（3）のいずれかの遊技用システム又は遊技用装置において、

前記第1の送信手段は、前記第1の記憶手段に前記識別情報が記憶されており、かつ、前記第1の認証手段による認証が失敗した場合には、前記識別情報を前記認証装置に送信する指示とともに送信し（例えば、ステップG5及びG6参照）、

前記第2の送信手段は、前記第1の送信手段が前記識別情報を前記指示とともに送信した場合には、前記第2の記憶手段に前記認証結果が記憶されているか否かにかかわらず前記識別情報を前記認証装置に対して送信し（例えば、ステップG8参照）、

前記第2の認証手段は、前記第2の送信手段が送信した前記識別情報に基づいて前記認証を行う（例えば、ステップC34参照）、

ようにしてもよい。

【0340】

上記構成によれば、第1の記憶手段に前記識別情報が記憶されており、かつ、第1の認証手段による認証が失敗した場合には、遊技場外の認証装置で認証を行うため、状況に応じた適切な認証を行うことが出来る。

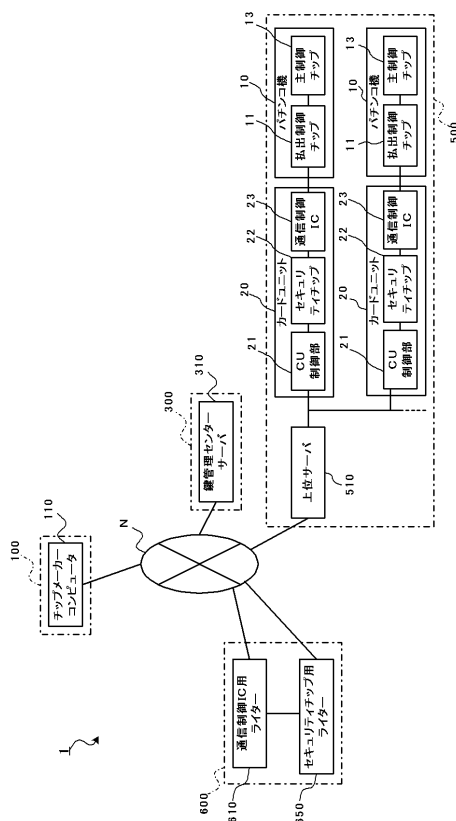
## 【符号の説明】

## 【 0 3 4 1 】

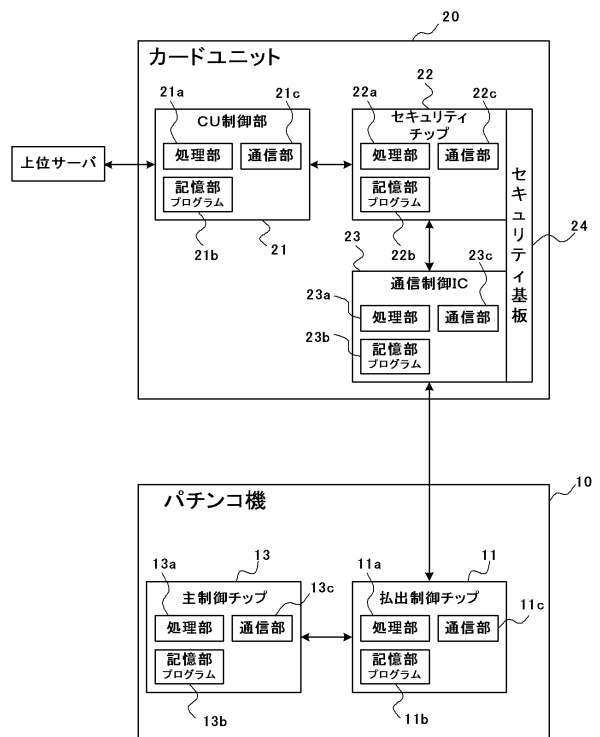
1	遊技用システム	
1 0	パチンコ機	
1 1	払出制御チップ	
1 1 a	処理部	
1 1 b	記憶部	
1 1 c	通信部	
1 3	主制御チップ	
1 3 a	処理部	10
1 3 b	記憶部	
1 3 c	通信部	
2 0	カードユニット	
2 1	C U制御部	
2 1 a	処理部	
2 1 b	記憶部	
2 1 c	通信部	
2 2	セキュリティチップ	
2 2 a	処理部	
2 2 b	記憶部	20
2 2 c	通信部	
2 3	通信制御 I C	
2 3 a	処理部	
2 3 b	記憶部	
2 3 c	通信部	
1 0 0	チップメーカー	
1 1 0	チップメーカーコンピュータ	
1 1 1	制御部	
1 1 2	記憶部	
1 1 3	入出力部	30
1 1 4	システムバス	
3 0 0	鍵管理センター	
3 1 0	鍵管理センターサーバ	
3 1 1	制御部	
3 1 2	記憶部	
3 1 3	入出力部	
3 1 4	システムバス	
5 0 0	遊技場	
5 1 0	上位サーバ	
5 1 1	制御部	40
5 1 2	記憶部	
5 1 3	入出力部	
5 1 4	システムバス	
6 0 0	カードユニットメーカー	
6 1 0	通信制御 I C用ライター	
6 1 1	制御部	
6 1 2	記憶部	
6 1 3	入出力部	
6 1 4	システムバス	
6 1 5	書込読取部	50

- 650 セキュリティチップ用ライター
- 651 制御部
- 652 記憶部
- 653 入出力部
- 654 システムバス
- 655 書込読取部

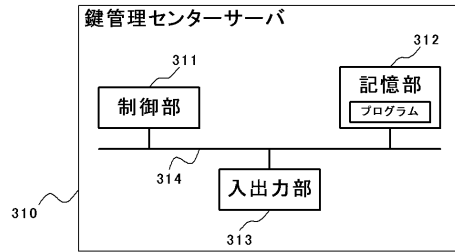
【図1】



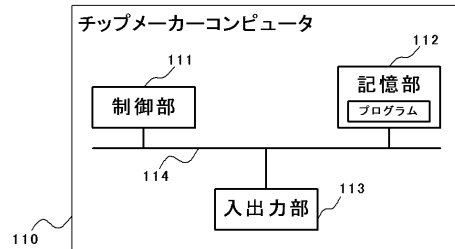
【図2】



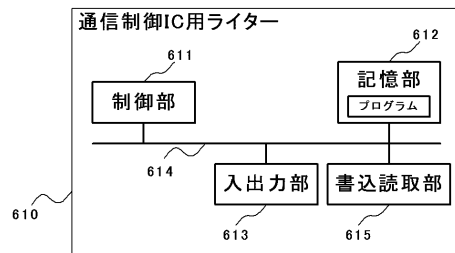
【図 3】



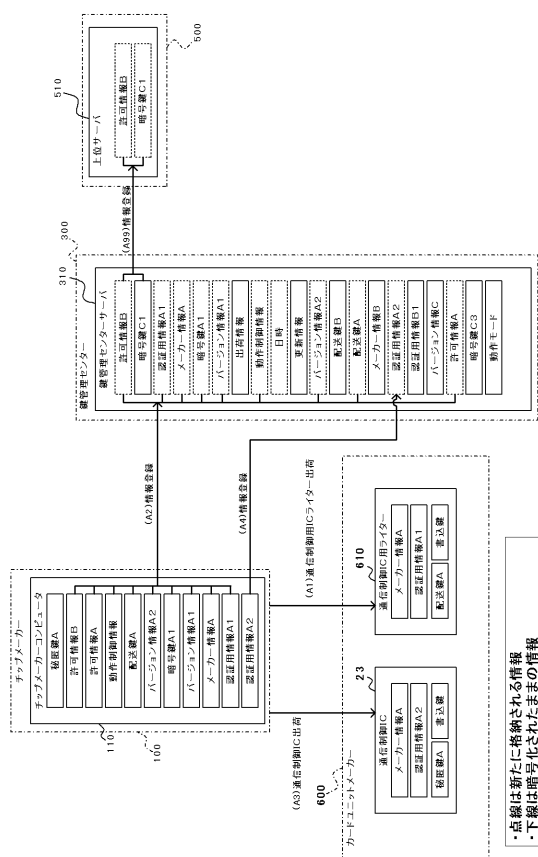
【図 4】



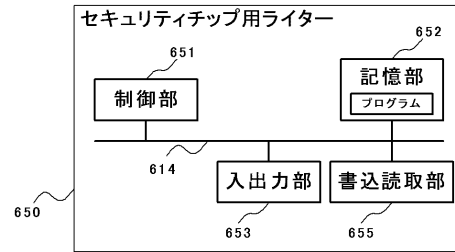
【図 5】



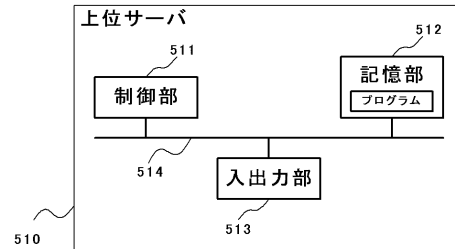
【図 8】



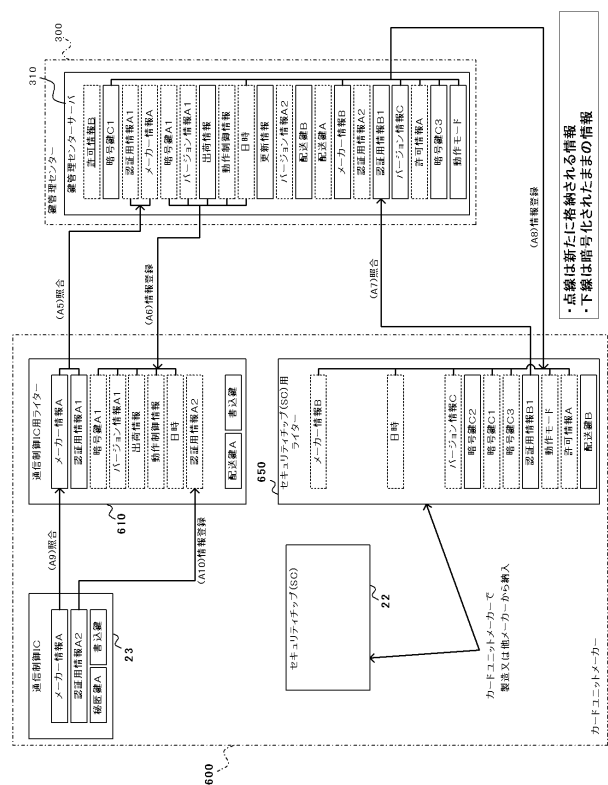
【図 6】



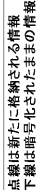
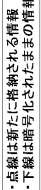
【図 7】



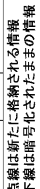
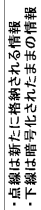
【図 9】



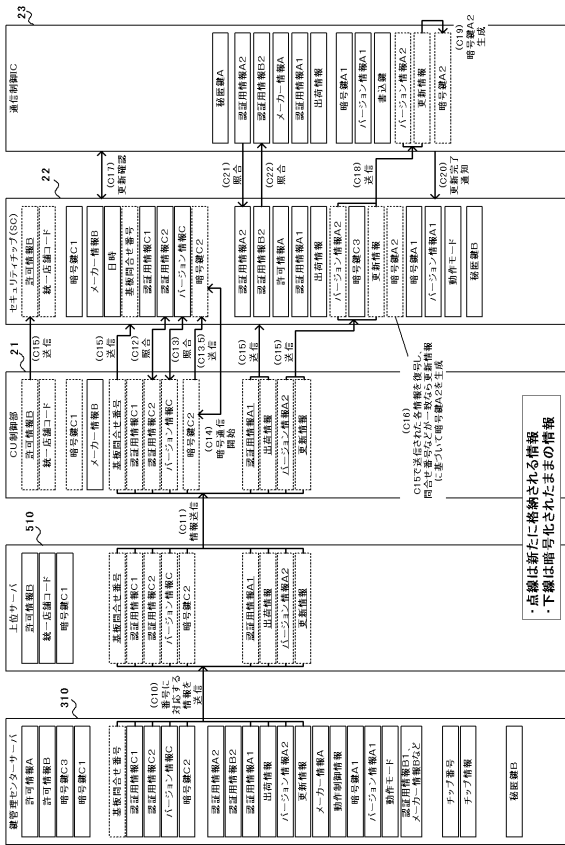
【 図 1 1 】



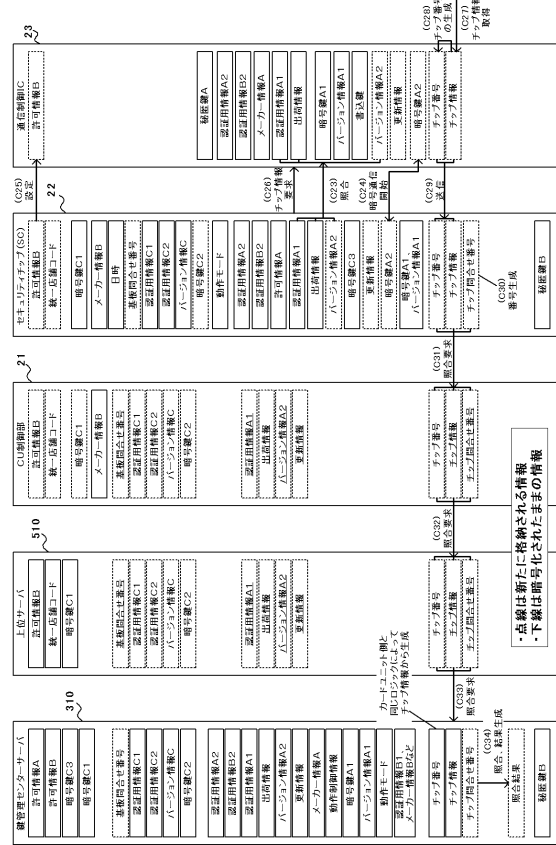
【 図 1 3 】



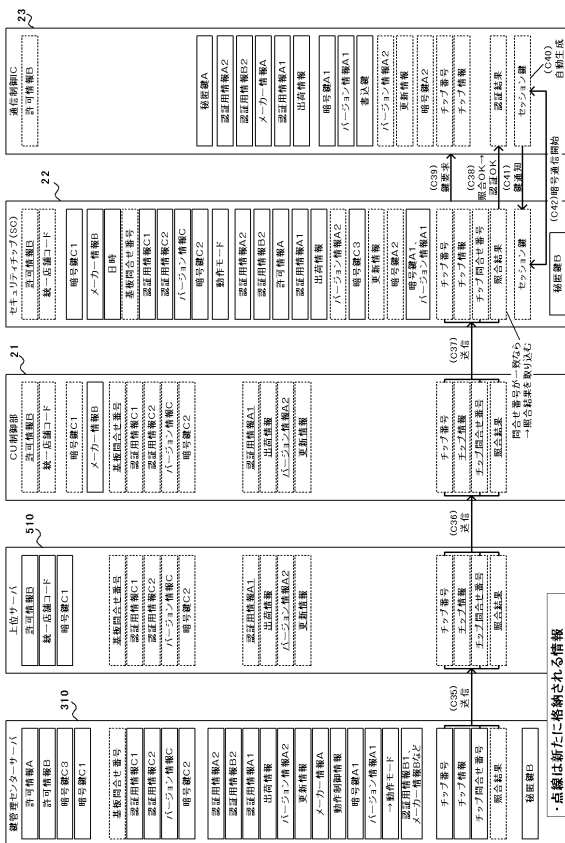
【 図 1 4 】



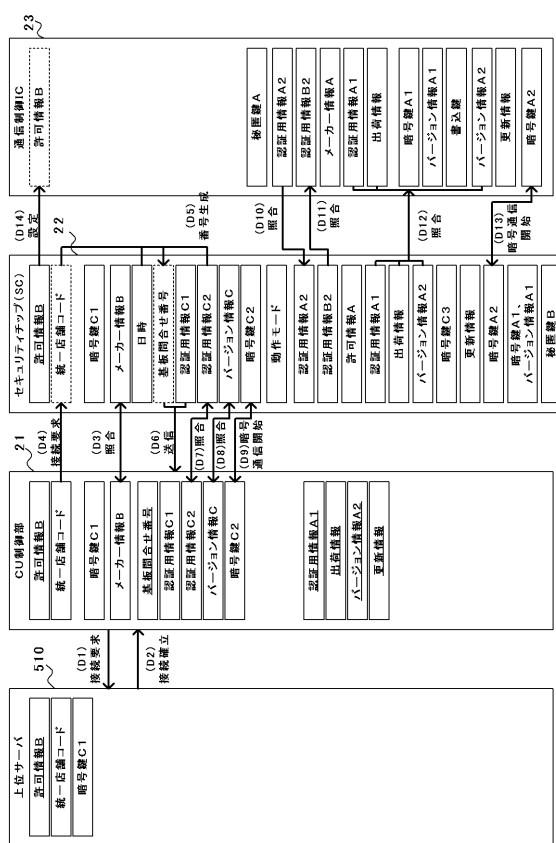
【 図 1 5 】



【 図 1 6 】



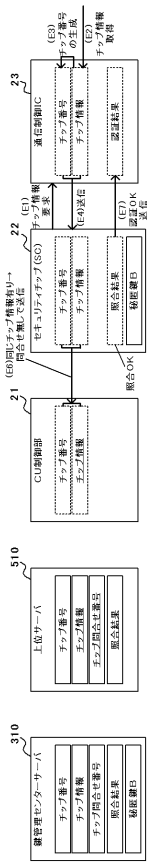
【 図 1 7 】



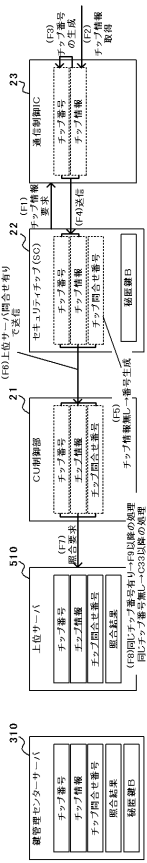
【図 18】

モード名	条件等	行われる処理
第1モード	暗号鍵C2が記録されていない D8又はD9がNGの場合	C5～C25の処理
第2モード	上記以外の場合で、 暗号鍵C2が記録されている	D5～D14の処理

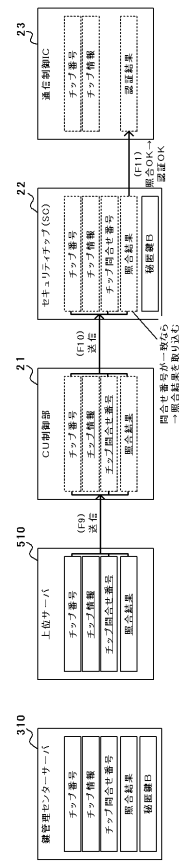
【図 19】



【図 20】



【図 21】





---

フロントページの続き

審査官 小河 俊弥

(56)参考文献 特開2010-201022(JP,A)  
特開2004-199827(JP,A)  
特開2003-186560(JP,A)  
特開平05-003957(JP,A)  
特許第5290375(JP,B2)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)  
A63F 7/02  
A63F 5/04