

(19)日本国特許庁(JP)

(12)公開特許公報(A)

(11)公開番号
特開2024-18028
(P2024-18028A)

(43)公開日 令和6年2月8日(2024.2.8)

(51)国際特許分類
A 6 3 F 5/04 (2006.01)

F I
A 6 3 F 5/04 6 1 1 B
A 6 3 F 5/04 6 1 1 A

テーマコード (参考)
2 C 1 8 2

審査請求		未請求	請求項の数	1	O L	(全153頁)
(21)出願番号	特願2022-121065(P2022-121065)		(71)出願人	000144153		
(22)出願日	令和4年7月29日(2022.7.29)			株式会社三共		
				東京都渋谷区渋谷三丁目29番14号		
			(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		
			Fターム (参考)	2C182 CE12 CE18 DA23		

(54)【発明の名称】 遊技機

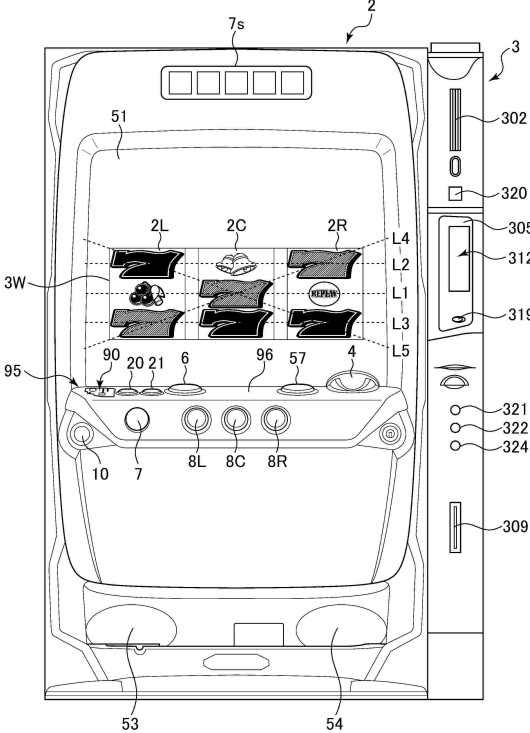
(57)【要約】

【課題】容量内プログラムと容量外プログラムの行き来を減らす。

【解決手段】容量外プログラムによりRAM161cにおける容量内RAM領域及び容量外RAM領域のデータが破壊されていると判定された場合に、容量内プログラムに復帰する前に、容量外RAM領域の初期化を行い、容量内プログラムに復帰した後に、容量内RAM領域の初期化を行うようになっている。

【選択図】 図1

【図1】



【特許請求の範囲】

【請求項 1】

遊技を行う遊技機において、
データを記憶可能な記憶領域と、
プログラムに基づいて制御命令を実行して制御を行う制御手段と、
を備え、
前記プログラムは、
使用領域内プログラムと、
前記使用領域内プログラムから呼び出される使用領域外プログラムと、
を含み、
前記記憶領域は、

10

前記使用領域内プログラムによりデータを取得及び書込され得る一方、前記使用領域外プログラムによりデータを取得され得るが書込され得ない使用領域内領域と、

前記使用領域外プログラムによりデータを取得及び書込され得る一方、前記使用領域内プログラムによりデータを取得され得るが書込され得ない使用領域外領域と、
を含み、

電源投入時に、前記使用領域内領域及び前記使用領域外領域のデータが破壊されているか否かを判定する処理を前記使用領域外プログラムにより行うとともに、

前記使用領域外プログラムにより前記使用領域内領域及び前記使用領域外領域のデータが破壊されていると判定された場合に、前記使用領域内プログラムに復帰する前に、前記使用領域外領域の初期化を行い、前記使用領域内プログラムに復帰した後に、前記使用領域内領域の初期化を行う、遊技機。

20

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0001】

本発明は、パチンコ遊技機やスロットマシン等の遊技機に関する。

【背景技術】

【0002】

この種の遊技機としては、遊技RAM領域と非遊技RAM領域とを別個に有し、遊技プログラムに基づいて遊技RAM領域を初期化する処理を実行し、非遊技プログラムに基づいて非遊技RAM領域を初期化する処理を実行するものが提案されている（例えば、特許文献1参照）。

30

【先行技術文献】

【特許文献】

【0003】

【特許文献1】特開2017-29592号公報

【発明の概要】

【発明が解決しようとする課題】

【0004】

特許文献1に記載された遊技機のように、遊技RAM領域と非遊技RAM領域とを別個に有する場合の処理に関して改良の余地があった。

40

【0005】

本発明は、上記課題を改良した遊技機を提供することを目的とする。

【課題を解決するための手段】

【0006】

請求項1の遊技機は、
遊技を行う遊技機（スロットマシン2）において、
データを記憶可能な記憶領域（RAM161c）と、
プログラムに基づいて制御命令を実行して制御を行う制御手段（主制御部161）と、
を備え、

50

前記プログラムは、
使用領域内プログラム（容量内プログラム）と、
前記使用領域内プログラム（容量内プログラム）から呼び出される使用領域外プログラム（容量外プログラム）と、
を含み、

前記記憶領域（RAM 161c）は、
前記使用領域内プログラム（容量内プログラム）によりデータを取得及び書込され得る一方、前記使用領域外プログラム（容量外プログラム）によりデータを取得され得るが書込され得ない使用領域内領域（容量内RAM領域）と、

前記使用領域外プログラム（容量外プログラム）によりデータを取得及び書込され得る一方、前記使用領域内プログラム（容量内プログラム）によりデータを取得され得るが書込され得ない使用領域外領域（容量外RAM領域）と、

を含み、
電源投入時に、前記使用領域内領域（容量内RAM領域）及び前記使用領域外領域（容量外RAM領域）のデータが破壊されているか否かを判定する処理を前記使用領域外プログラム（容量外プログラム）により行うとともに、

前記使用領域外プログラム（容量外プログラム）により前記使用領域内領域（容量内RAM領域）及び前記使用領域外領域（容量外RAM領域）のデータが破壊されていると判定された場合に、前記使用領域内プログラム（容量内プログラム）に復帰する前に、前記使用領域外領域（容量外RAM領域）の初期化を行い、前記使用領域内プログラム（容量内プログラム）に復帰した後に、前記使用領域内領域（容量内RAM領域）の初期化を行うことを特徴としている。

この特徴によれば、使用領域内プログラムと使用領域外プログラムの行き来を減らすことができる。

【0007】

尚、本発明は、本発明の請求項に記載された発明特定事項のみを有するものであって良いし、本発明の請求項に記載された発明特定事項とともに該発明特定事項以外の構成を有するものであっても良い。

【図面の簡単な説明】

【0008】

【図1】カードユニット及びスロットマシンの正面図である。

【図2】カードユニット及びスロットマシンの内部構成を示すブロック図である。

【図3】リールの図柄配列を示す図である。

【図4】遊技状態の遷移を説明するための図である。

【図5】入賞役の種類、入賞役の図柄組合せ、及び入賞時の付与について説明するための図である。

【図6】入賞役の種類、入賞役の図柄組合せ、及び入賞時の付与について説明するための図である。

【図7】入賞役の種類、入賞役の図柄組合せ、及び入賞時の付与について説明するための図である。

【図8】入賞役の種類、入賞役の図柄組合せ、及び入賞時の付与について説明するための図である。

【図9】遊技状態ごとに抽選対象役として読み出される入賞役の組合せについて説明するための図である。

【図10】押し順役当選時のリール制御を説明するための図である。

【図11】スタートスイッチが操作されたときに主制御部が演出制御部に対して送信する遊技開始時コマンドを示す図である。

【図12】第3停止時に主制御部が演出制御部に送信する遊技終了時コマンドを示す図である。

【図13】主制御基板がメダル数制御基板へ送信するコマンドの種類を示す図である。

- 【図 1 4】遊技機設置情報コマンドを説明する図である。
- 【図 1 5】遊技機特性の詳細を示す図である。
- 【図 1 6】役物情報コマンドの構成を示す図である。
- 【図 1 7】役物作動情報の詳細を示す図である。
- 【図 1 8】有利区間情報コマンドの構成を示す図である。
- 【図 1 9】有利区間情報の詳細を示す図である。
- 【図 2 0】投入コマンドの構成を示す図である。
- 【図 2 1】精算コマンドの構成を示す図である。
- 【図 2 2】開始時コマンドの構成を示す図である。
- 【図 2 3】終了時コマンドの構成を示す図である。
- 【図 2 4】払出パルスコマンドの構成を示す図である。
- 【図 2 5】大当りコマンドの構成を示す図である。
- 【図 2 6】ホールコンピュータ信号の詳細を示す図である。
- 【図 2 7】遊技機不正 1 コマンドの構成を示す図である。
- 【図 2 8】設定情報の詳細を示す図である。
- 【図 2 9】遊技機不正 2 コマンドの構成を示す図である。
- 【図 3 0】ドア情報の詳細を示す図である。
- 【図 3 1】遊技機不正 3 コマンドの構成を示す図である。
- 【図 3 2】主制御状態コマンドの構成を示す図である。
- 【図 3 3】主制御基板エラーコマンドの構成を示す図である。
- 【図 3 4】主制御基板エラー一覧を示す図である。
- 【図 3 5】遊技機性能情報（予備）コマンドの構成を示す図である。
- 【図 3 6】メダル数制御基板から主制御基板へのコマンド一覧を示す図である。
- 【図 3 7】応答コマンドの構成を示す図である。
- 【図 3 8】枠側情報コマンドの構成を示す図である。
- 【図 3 9】主制御基板とメダル数制御基板間の通信の一例を示す図である。
- 【図 4 0】枠側情報コマンドの通信を説明するための図である。
- 【図 4 1】主制御基板がコマンド受信をする際の処理を示すフローチャートである。
- 【図 4 2】電源投入からの主制御基板とメダル数制御基板との間の通信の流れを示す図である。
- 【図 4 3】通番が正常である場合の通信の一例を示す図である。
- 【図 4 4】通番不一致エラーが発生した場合の通信の一例を示す図である。
- 【図 4 5】遊技メダルに関するエラーが発生した場合の通信の一例を示す図である。
- 【図 4 6】遊技機設置情報コマンドの送受信前における通信が発生した例を示す図である。
- 【図 4 7】電源投入におけるタイムアウトの例を示す図である。
- 【図 4 8】賭数設定操作と精算操作について説明する図である。
- 【図 4 9】賭数設定操作後、応答コマンドを受信する前に新たに賭数設定操作がされた例を示す図である。
- 【図 5 0】精算操作後、応答コマンドを受信する前に新たに精算操作がされた例を示す図である。
- 【図 5 1】賭数設定操作後、応答コマンドを受信する前に新たに精算操作がされた例を示す図である。
- 【図 5 2】精算操作後、応答コマンドを受信する前に新たに賭数設定操作がされた例を示す図である。
- 【図 5 3】賭数設定操作における通番エラーを説明する図である。
- 【図 5 4】精算操作における通番エラーを説明する図である。
- 【図 5 5】枠側情報の確認処理を説明する図である。
- 【図 5 6】払出枚数の表示制御を説明する図である。
- 【図 5 7】役比モニタを示す図である。

- 【図 5 8】 役比モニタの表示例を示す図である。
- 【図 5 9】 役比情報の初期化処理を説明するための図である。
- 【図 6 0】 主制御部が用いるメモリ領域のアドレスマップである。
- 【図 6 1】 主制御部が用いる容量内 R A M 領域のアドレスマップである。
- 【図 6 2】 主制御部の C P U に含まれるレジスタバンクを説明するための図である。
- 【図 6 3】 主制御部の起動処理を示すフローチャートである。
- 【図 6 4】 主制御部が行う初期設定処理を説明する図である。
- 【図 6 5】 主制御部が行う容量外 R A M 初期化処理を説明する図である。
- 【図 6 6】 主制御部が行う設定変更処理を説明する図である。
- 【図 6 7】 主制御部が行うメイン処理の制御内容を説明する図である。 10
- 【図 6 8】 主制御部とメダル数制御部とが統合された場合のカードユニット及びスロットマシンの内部構成を示すブロック図である。
- 【図 6 9】 演出制御部、主制御部、メダル数制御部、C U 制御部の通信を説明するための図である。
- 【図 7 0】 主制御部が用いる容量内 R A M 領域のアドレスマップである。
- 【図 7 1】 主制御部が行う連続領域転送処理 A の制御内容を説明する図である。
- 【図 7 2】 主制御部が行う連続領域転送処理 B の制御内容を説明する図である。
- 【図 7 3】 2 バイトのデータの読出または書込を行う L D Q 命令を説明する図である。
- 【図 7 4】 遊技情報表示部の外観を示す図である。
- 【図 7 5】 外部信号処理を示すフローチャートである。 20
- 【図 7 6】 本実施例における外端信号ランプの点灯態様を説明するための図である。
- 【図 7 7】 外端信号ランプの点灯態様の第 1 変形例を説明するための図である。
- 【図 7 8】 外端信号ランプの点灯態様の第 2 変形例を説明するための図である。
- 【図 7 9】 主制御部の出玉制御前処理を示すフローチャートである。
- 【図 8 0】 初期値による有利区間終了判定を実行する主制御部の出玉制御後処理を示すフローチャートである。
- 【図 8 1】 R A M の差数カウンタを説明するための図である。
- 【図 8 2】 C P U を介した第 1 レジスタバンクと R A M との間の通信の流れを示す図である。
- 【図 8 3】 初期値設定による有利区間終了判定の第 1 パターンを説明するための図である。 30
- 【図 8 4】 初期値設定による有利区間終了判定の第 2 パターンを説明するための図である。
- 【図 8 5】 初期値設定による有利区間終了判定の第 3 パターンを説明するための図である。
- 【図 8 6】 初期値設定による有利区間終了判定の第 4 パターンを説明するための図である。
- 【図 8 7】 判定値による有利区間終了判定を実行する場合の主制御部の出玉制御後処理を示すフローチャートである。
- 【図 8 8】 判定値による有利区間終了判定の第 1 パターンを説明するための図である。 40
- 【図 8 9】 判定値による有利区間終了判定の第 2 パターンを説明するための図である。
- 【図 9 0】 判定値による有利区間終了判定の第 3 パターンを説明するための図である。
- 【図 9 1】 判定値による有利区間終了判定の第 4 パターンを説明するための図である。
- 【図 9 2】 主制御基板と演出制御基板との間におけるコマンド通信を説明するための図である。
- 【図 9 3】 演出制御部が行う演出制御側の差数カウンタの使用数に関する更新処理の制御内容を説明する図である。
- 【図 9 4】 演出制御部が行う演出制御側の付与数に関する更新の制御内容を説明する図である。
- 【図 9 5】 主制御基板から演出制御基板へ送信されるコマンドを説明するための図である。 50

。

【図 9 6】 A T 1 状態のモードを振り分けるための抽選テーブルを示す図である。

【図 9 7】 A T 1 状態のモード別の設定を示す図である。

【図 9 8】 特殊フラグを説明するための図である。

【図 9 9】 実施例 2 のスロットマシンの内部構成を示すブロック図である。

【図 1 0 0】 実施例 2 の 7 セグ表示器を示す図である。

【図 1 0 1】 実施例 2 の出力ポート及び D G などを示す図である。

【図 1 0 2】 信号切替処理のフローチャートを示す図である。

【図 1 0 3】 選択信号の切替を示す図である。

【図 1 0 4】 状態が移行した際の選択信号の出力状況を示す図である。

10

【図 1 0 5】 状態が移行した際の選択信号の出力状況を示す図である。

【発明を実施するための形態】

【0 0 0 9】

本発明に係る遊技機を実施するための形態を実施例に基づいて以下に説明する。

【0 0 1 0】

〔形態 1〕

形態 1 - 1 の遊技機は、

遊技を行う遊技機（スロットマシン 2）において、

データを記憶可能であって、上位アドレスと下位アドレスとからなるアドレスからデータを記憶する領域が特定される記憶領域（R A M 1 6 1 c）と、

20

プログラムに基づいて制御命令を実行して制御を行う制御手段（主制御部 1 6 1）と、を備え、

前記記憶領域（R A M 1 6 1 c）は、

上位アドレスが第 1 値（F 0 H）である第 1 記憶領域（第 1 領域）と、

前記第 1 記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第 2 値（F 1 H）である第 2 記憶領域（第 2 領域）と、

を含み、

前記プログラムは、所定アドレスからデータを取得した後、該所定アドレスを更新する処理を繰り返すことで連続する複数のアドレスに亘る連続取得領域（転送元連続メモリ領域）に記憶されたデータを取得する連続データ取得プログラム（連続領域転送処理）を含み、

30

前記連続取得領域（転送元連続メモリ領域）は、前記第 1 記憶領域（第 1 領域）と前記第 2 記憶領域（第 2 領域）に跨らない領域に割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、連続データ取得プログラムにおいていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くならないことを防止できる。

【0 0 1 1】

形態 1 - 2 の遊技機は、形態 1 - 1 に記載の遊技機であって、

前記連続データ取得プログラム（連続領域転送処理）は、下位アドレスを指定し、予め設定された上位アドレスと指定された下位アドレスとからなるアドレスからデータを取得する特定取得命令（L D Q 命令）によりデータを取得する

40

ことを特徴としている。

この特徴によれば、命令で指定するデータ量を軽減できる。

【0 0 1 2】

形態 1 - 3 の遊技機は、形態 1 - 1 または 1 - 2 に記載の遊技機であって、

前記連続データ取得プログラム（連続領域転送処理）は、第 1 範囲の記憶領域からデータを取得するときと第 2 範囲の記憶領域からデータを取得するときとで共通に用いられるプログラムである

ことを特徴としている。

この特徴によれば、プログラム容量を削減できる。

50

【 0 0 1 3 】

形態 1 - 4 の遊技機は、形態 1 - 1 ~ 1 - 3 のいずれかに記載の遊技機であって、

前記記憶領域（RAM 161c）は、

前記第 2 記憶領域（第 2 領域）に連続する領域であって、上位アドレスが第 3 値（F 2 H）である第 3 記憶領域（第 3 領域）と、

前記第 3 記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第 4 値（F 3 H）である第 4 記憶領域（第 4 領域）と、

を含み、

前記連続取得領域（転送元連続メモリ領域）は、前記第 2 記憶領域（第 2 領域）と前記第 3 記憶領域（第 3 領域）に跨がらない領域、かつ前記第 3 記憶領域（第 3 領域）と前記第 4 記憶領域（第 4 領域）に跨がらない領域に割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、連続データ取得プログラムにおいていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くならないことを防止できる。

【 0 0 1 4 】

形態 1 - 5 の遊技機は、形態 1 - 1 ~ 1 - 4 のいずれかに記載の遊技機であって、

前記記憶領域（RAM 161c）は、

前記第 2 記憶領域（第 2 領域）に連続する領域であって、上位アドレスが第 3 値（F 2 H）である第 3 記憶領域（第 3 領域）と、

前記第 3 記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第 4 値（F 3 H）である第 4 記憶領域（第 4 領域）と、

を含み、

前記第 2 記憶領域（第 2 領域）の最終アドレスの領域、前記第 3 記憶領域（第 3 領域）の開始アドレスの領域、前記第 3 記憶領域（第 3 領域）の最終アドレスの領域及び前記第 4 記憶領域（第 4 領域）の開始アドレスの領域には、制御に用いられるデータが格納されない未使用領域が割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、いずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くならないことを防止できる。

【 0 0 1 5 】

〔形態 2〕

形態 2 - 1 の遊技機は、

遊技を行う遊技機（スロットマシン 2）において、

データを記憶可能であって、上位アドレスと下位アドレスとからなるアドレスからデータを記憶する領域が特定される記憶領域（RAM 161c）と、

プログラムに基づいて制御命令を実行して制御を行う制御手段（主制御部 161）と、
を備え、

前記記憶領域（RAM 161c）は、

上位アドレスが第 1 値（F 0 H）である第 1 記憶領域（第 1 領域）と、

前記第 1 記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第 2 値（F 1 H）である第 2 記憶領域（第 2 領域）と、

を含み、

前記プログラムは、所定アドレスにデータを書き込んだ後、該所定アドレスを更新する処理を繰り返すことで連続する複数のアドレスに亘る連続書込領域（転送先連続メモリ領域）にデータを書き込む連続データ書込プログラム（連続領域転送処理）を含み、

前記連続書込領域（転送先連続メモリ領域）は、前記第 1 記憶領域（第 1 領域）と前記第 2 記憶領域（第 2 領域）に跨がらない領域に割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、連続データ書込プログラムにおいていずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くならないことを防止できる。

10

20

30

40

50

【 0 0 1 6 】

形態 2 - 2 の遊技機は、形態 2 - 1 に記載の遊技機であって、

前記連続データ書込プログラム（連続領域転送処理）は、下位アドレスを指定し、予め設定された上位アドレスと指定された下位アドレスとからなるアドレスにデータを書き込む特定書込命令（LDQ 命令）によりデータを書き込む

ことを特徴としている。

この特徴によれば、命令で指定するデータ量を軽減できる。

【 0 0 1 7 】

形態 2 - 3 の遊技機は、形態 2 - 1 または 2 - 2 に記載の遊技機であって、

前記連続データ書込プログラム（連続領域転送処理）は、第 1 範囲の記憶領域にデータを書き込むときと第 2 範囲の記憶領域にデータを書き込むときとで共通に用いられるプログラムである

ことを特徴としている。

この特徴によれば、プログラム容量を削減できる。

【 0 0 1 8 】

形態 2 - 4 の遊技機は、形態 2 - 1 ~ 2 - 3 のいずれかに記載の遊技機であって、

前記記憶領域（RAM 161c）は、

前記第 2 記憶領域（第 2 領域）に連続する領域であって、上位アドレスが第 3 値（F 2 H）である第 3 記憶領域（第 3 領域）と、

前記第 3 記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第 4 値（F 3 H）である第 4 記憶領域（第 4 領域）と、

を含み、

前記連続書込領域（転送先連続メモリ領域）は、前記第 2 記憶領域（第 2 領域）と前記第 3 記憶領域（第 3 領域）に跨がらない領域、かつ前記第 3 記憶領域（第 3 領域）と前記第 4 記憶領域（第 4 領域）に跨がらない領域に割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、連続データ書込プログラムにおいていずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くならないことを防止できる。

【 0 0 1 9 】

形態 2 - 5 の遊技機は、形態 2 - 1 ~ 2 - 4 のいずれかに記載の遊技機であって、

前記記憶領域（RAM 161c）は、

前記第 2 記憶領域（第 2 領域）に連続する領域であって、上位アドレスが第 3 値（F 2 H）である第 3 記憶領域（第 3 領域）と、

前記第 3 記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第 4 値（F 3 H）である第 4 記憶領域（第 4 領域）と、

を含み、

前記第 2 記憶領域（第 2 領域）の最終アドレスの領域、前記第 3 記憶領域（第 3 領域）の開始アドレスの領域、前記第 3 記憶領域（第 3 領域）の最終アドレスの領域及び前記第 4 記憶領域（第 4 領域）の開始アドレスの領域には、制御に用いられるデータが格納されない未使用領域が割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、いずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くならないことを防止できる。

【 0 0 2 0 】

〔形態 3〕

形態 3 - 1 の遊技機は、

遊技を行う遊技機（スロットマシン 2）において、

データを記憶可能であって、上位アドレスと下位アドレスとからなるアドレスからデータを記憶する領域が特定される記憶領域（RAM 161c）と、

プログラムに基づいて制御命令を実行して制御を行う制御手段（主制御部 161）と、

10

20

30

40

50

を備え、

前記記憶領域（RAM161c）は、

上位アドレスが第1値（F0H）である第1記憶領域（第1領域）と、

前記第1記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第2値（F1H）である第2記憶領域（第2領域）と、

を含み、

前記制御命令は、下位アドレスを指定し、上位アドレスを第1値として指定された下位アドレスからなるアドレス及び該指定された下位アドレス+1からなるアドレスのデータを取得する2バイトデータ取得命令（LDQ命令）を含み、

前記2バイトデータ取得命令（LDQ命令）を実行する場合に、前記第1記憶領域（第1領域）の最終アドレス以外の下位アドレスを指定する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、2バイトデータ取得命令においていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことを防止できる。

【0021】

形態3-2の遊技機は、形態3-1に記載の遊技機であって、

前記記憶領域（RAM161c）は、

前記第2記憶領域（第2領域）に連続する領域であって、上位アドレスが第3値（F2H）である第3記憶領域（第3領域）と、

前記第3記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第4値（F3H）である第4記憶領域（第4領域）と、

を含み、

前記2バイトデータ取得命令（LDQ命令）を実行する場合に、前記第2記憶領域（第2領域）の最終アドレス以外の下位アドレス、かつ前記第3記憶領域（第3領域）の最終アドレス以外の下位アドレスを指定する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、2バイトデータ取得命令においていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことを防止できる。

【0022】

形態3-3の遊技機は、形態3-1または3-2に記載の遊技機であって、

前記記憶領域（RAM161c）は、

前記第2記憶領域（第2領域）に連続する領域であって、上位アドレスが第3値（F2H）である第3記憶領域（第3領域）と、

前記第3記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第4値（F3H）である第4記憶領域（第4領域）と、

を含み、

前記第2記憶領域（第2領域）の最終アドレスの領域、前記第3記憶領域（第3領域）の開始アドレスの領域、前記第3記憶領域（第3領域）の最終アドレスの領域及び前記第4記憶領域（第4領域）の開始アドレスの領域には、制御に用いられるデータが格納されない未使用領域が割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、いずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことを防止できる。

【0023】

〔形態4〕

形態4-1の遊技機は、

遊技を行う遊技機（スロットマシン2）において、

データを記憶可能であって、上位アドレスと下位アドレスとからなるアドレスからデータを記憶する領域が特定される記憶領域（RAM161c）と、

プログラムに基づいて制御命令を実行して制御を行う制御手段（主制御部161）と、

10

20

30

40

50

を備え、

前記記憶領域（RAM 161c）は、

上位アドレスが第1値（F0H）である第1記憶領域（第1領域）と、

前記第1記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第2値（F1H）である第2記憶領域（第2領域）と、

を含み、

前記制御命令は、下位アドレスを指定し、上位アドレスを第1値として指定された下位アドレスからなるアドレス及び該指定された下位アドレス+1からなるアドレスにデータを書き込む2バイトデータ書込命令（LDQ命令）を含み、

前記2バイトデータ書込命令（LDQ命令）を実行する場合に、前記第1記憶領域（第1領域）の最終アドレス以外の下位アドレスを指定する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、2バイトデータ書込命令においていずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くなってしまうことを防止できる。

【0024】

形態4-2の遊技機は、形態4-1に記載の遊技機であって、

前記記憶領域（RAM 161c）は、

前記第2記憶領域（第2領域）に連続する領域であって、上位アドレスが第3値（F2H）である第3記憶領域（第3領域）と、

前記第3記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第4値（F3H）である第4記憶領域（第4領域）と、

を含み、

前記2バイトデータ書込命令（LDQ命令）を実行する場合に、前記第2記憶領域（第2領域）の最終アドレス以外の下位アドレス、かつ前記第3記憶領域（第3領域）の最終アドレス以外の下位アドレスを指定する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、2バイトデータ書込命令においていずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くなってしまうことを防止できる。

【0025】

形態4-3の遊技機は、形態4-1または4-2に記載の遊技機であって、

前記記憶領域（RAM 161c）は、

前記第2記憶領域（第2領域）に連続する領域であって、上位アドレスが第3値（F2H）である第3記憶領域（第3領域）と、

前記第3記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第4値（F3H）である第4記憶領域（第4領域）と、

を含み、

前記第2記憶領域（第2領域）の最終アドレスの領域、前記第3記憶領域（第3領域）の開始アドレスの領域、前記第3記憶領域（第3領域）の最終アドレスの領域及び前記第4記憶領域（第4領域）の開始アドレスの領域には、制御に用いられるデータが格納されない未使用領域が割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、いずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くなってしまうことを防止できる。

【0026】

〔形態5〕

形態5-1の遊技機は、

遊技を行う遊技機（スロットマシン2）において、

データを記憶可能であって、上位アドレスと下位アドレスとからなるアドレスからデータを記憶する領域が特定される記憶領域（RAM 161c）と、

プログラムに基づいて制御命令を実行して制御を行う制御手段（主制御部161）と、

10

20

30

40

50

を備え、

前記記憶領域（RAM 161c）は、

上位アドレスが第1値（F0H）である第1記憶領域（第1領域）と、

前記第1記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第2値（F1H）である第2記憶領域（第2領域）と、

を含み、

前記第1記憶領域（第1領域）の最終アドレスの領域及び前記第2記憶領域（第2領域）の開始アドレスの領域には、制御に用いられるデータが格納されない未使用領域が割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、いずれのアドレスからデータが取得されるのか、いずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くならないことを防止できる。

【0027】

形態5-2の遊技機は、形態5-1に記載の遊技機であって、

前記記憶領域（RAM 161c）は、

前記第2記憶領域（第2領域）に連続する領域であって、上位アドレスが第3値（F2H）である第3記憶領域（第3領域）と、

前記第3記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第4値（F3H）である第4記憶領域（第4領域）と、

を含み、

前記第2記憶領域（第2領域）の最終アドレスの領域、前記第3記憶領域（第3領域）の開始アドレスの領域、前記第3記憶領域（第3領域）の最終アドレスの領域及び前記第4記憶領域（第4領域）の開始アドレスの領域には、前記未使用領域が割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、いずれのアドレスからデータが取得されるのか、いずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くならないことを防止できる。

【0028】

〔形態6〕

形態6-1の遊技機は、

遊技を行う遊技機（スロットマシン2）において、

データを記憶可能であって、上位アドレスと下位アドレスとからなるアドレスからデータを記憶する領域が特定される記憶領域（RAM 161c）と、

プログラムに基づいて制御命令を実行して制御を行う制御手段（主制御部161）と、

を備え、

前記記憶領域（RAM 161c）は、

上位アドレスが第1値（F0H）である第1記憶領域（第1領域）と、

前記第1記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第2値（F1H）である第2記憶領域（第2領域）と、

を含み、

前記プログラムは、所定アドレスからデータを取得した後、該所定アドレスを更新する処理を繰り返すことで連続する複数のアドレスに亘る連続取得領域（転送元連続メモリ領域）に記憶されたデータを取得する連続データ取得プログラム（連続領域転送処理A）を含み、

前記連続データ取得プログラム（連続領域転送処理A）は、前記第1記憶領域（第1領域）と前記第2記憶領域（第2領域）に跨がる前記連続取得領域（転送元連続メモリ領域）からデータを取得可能であり、

前記連続データ取得プログラム（連続領域転送処理A）は、上位アドレス及び下位アドレスをそれぞれ指定し、指定された上位アドレス及び指定された下位アドレスからなるアドレスからデータを取得する所定取得命令（LD命令）によりデータを取得する

10

20

30

40

50

ことを特徴としている。

この特徴によれば、連続データ取得プログラムにおいていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くならないことを防止できる。

【0029】

形態6-2の遊技機は、形態6-1に記載の遊技機であって、

前記連続データ取得プログラム（連続領域転送処理A）は、第1範囲の記憶領域からデータを取得するときと第2範囲の記憶領域からデータを取得するときとで共通に用いられるプログラムである

ことを特徴としている。

この特徴によれば、プログラム容量を削減できる。

10

【0030】

形態6-3の遊技機は、形態6-1または6-2に記載の遊技機であって、

前記記憶領域は、

前記記憶領域（RAM161c）は、

前記第2記憶領域（第2領域）に連続する領域であって、上位アドレスが第3値（F2H）である第3記憶領域（第3領域）と、

前記第3記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第4値（F3H）である第4記憶領域（第4領域）と、

を含み、

前記連続取得領域（転送元連続メモリ領域）は、前記第2記憶領域（第2領域）と前記第3記憶領域（第3領域）に跨がらない領域、かつ前記第3記憶領域（第3領域）と前記第4記憶領域（第4領域）に跨がらない領域に割り当てられている

20

ことを特徴としている。

この特徴によれば、連続データ取得プログラムにおいていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くならないことを防止できる。

【0031】

形態6-4の遊技機は、形態6-1～6-3のいずれかに記載の遊技機であって、

前記記憶領域（RAM161c）は、

前記第2記憶領域（第2領域）に連続する領域であって、上位アドレスが第3値（F2H）である第3記憶領域（第3領域）と、

30

前記第3記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第4値（F3H）である第4記憶領域（第4領域）と、

を含み、

前記第2記憶領域（第2領域）の最終アドレスの領域、前記第3記憶領域（第3領域）の開始アドレスの領域、前記第3記憶領域（第3領域）の最終アドレスの領域及び前記第4記憶領域（第4領域）の開始アドレスの領域には、制御に用いられるデータが格納されない未使用領域が割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、いずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くならないことを防止できる。

40

【0032】

〔形態7〕

形態7-1の遊技機は、

遊技を行う遊技機（スロットマシン2）において、

データを記憶可能であって、上位アドレスと下位アドレスとからなるアドレスからデータを記憶する領域が特定される記憶領域（RAM161c）と、

プログラムに基づいて制御命令を実行して制御を行う制御手段（主制御部161）と、を備え、

前記記憶領域（RAM161c）は、

上位アドレスが第1値（F0H）である第1記憶領域（第1領域）と、

50

前記第 1 記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第 2 値 (F 1 H) である第 2 記憶領域 (第 2 領域) と、

を含み、

前記プログラムは、所定アドレスにデータを書き込んだ後、該所定アドレスを更新する処理を繰り返すことで連続する複数のアドレスに亘る連続書込領域 (転送先連続メモリ領域) にデータを書き込む連続データ書込プログラム (連続領域転送処理 A) を含み、

前記連続データ書込プログラム (連続領域転送処理 A) は、前記第 1 記憶領域 (第 1 領域) と前記第 2 記憶領域 (第 2 領域) に跨がる前記連続取得領域 (転送先連続メモリ領域) にデータを書き込可能であり、

前記連続データ書込プログラム (連続領域転送処理 A) は、上位アドレス及び下位アドレスをそれぞれ指定し、指定された上位アドレス及び指定された下位アドレスからなるアドレスにデータを書き込む所定書込命令 (LD 命令) によりデータを書き込む

ことを特徴としている。

この特徴によれば、連続データ書込プログラムにおいていずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くならないことを防止できる。

【0033】

形態 7-2 の遊技機は、形態 7-1 に記載の遊技機であって、

前記連続データ書込プログラム (連続領域転送処理 A) は、第 1 範囲の記憶領域にデータを書き込むときと第 2 範囲の記憶領域にデータを書き込むときとで共通に用いられるプログラムである

ことを特徴としている。

この特徴によれば、プログラム容量を削減できる。

【0034】

形態 7-3 の遊技機は、形態 7-1 または 7-2 に記載の遊技機であって、

前記記憶領域 (RAM 161c) は、

前記第 2 記憶領域 (第 2 領域) に連続する領域であって、上位アドレスが第 3 値 (F 2 H) である第 3 記憶領域 (第 3 領域) と、

前記第 3 記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第 4 値 (F 3 H) である第 4 記憶領域 (第 4 領域) と、

を含み、

前記連続書込領域 (転送先連続メモリ領域) は、前記第 2 記憶領域 (第 2 領域) と前記第 3 記憶領域 (第 3 領域) に跨がらない領域、かつ前記第 3 記憶領域 (第 3 領域) と前記第 4 記憶領域 (第 4 領域) に跨がらない領域に割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、連続データ書込プログラムにおいていずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くならないことを防止できる。

【0035】

形態 7-4 の遊技機は、形態 7-1 ~ 7-3 のいずれかに記載の遊技機であって、

前記記憶領域 (RAM 161c) は、

前記第 2 記憶領域 (第 2 領域) に連続する領域であって、上位アドレスが第 3 値 (F 2 H) である第 3 記憶領域 (第 3 領域) と、

前記第 3 記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第 4 値 (F 3 H) である第 4 記憶領域 (第 4 領域) と、

を含み、

前記第 2 記憶領域 (第 2 領域) の最終アドレスの領域、前記第 3 記憶領域 (第 3 領域) の開始アドレスの領域、前記第 3 記憶領域 (第 3 領域) の最終アドレスの領域及び前記第 4 記憶領域 (第 4 領域) の開始アドレスの領域には、制御に用いられるデータが格納されない未使用領域が割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、いずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くならない

10

20

30

40

50

まうことを防止できる。

【0036】

〔形態8〕

形態8-1の遊技機は、

遊技を行う遊技機（スロットマシン2）において、

データを記憶可能であって、上位アドレスと下位アドレスとからなるアドレスからデータを記憶する領域が特定される記憶領域（RAM161c）と、

プログラムに基づいて制御命令を実行して制御を行う制御手段（主制御部161）と、を備え、

前記記憶領域（RAM161c）は、

上位アドレスが第1値（F0H）である第1記憶領域（第1領域）と、

前記第1記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第2値（F1H）である第2記憶領域（第2領域）と、

前記第2記憶領域（第2領域）に連続する領域であって、上位アドレスが第3値（F2H）である第3記憶領域（第3領域）と、

前記第3記憶領域に連続する領域であって、上位アドレスが第4値（F3H）である第4記憶領域（第4領域）と、

を含み、

前記制御手段（主制御部161）の作業領域として前記第1記憶領域（第1領域）から領域が割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、作業領域が記憶領域の先頭領域から割り当てられるため、作業領域の管理がしやすくなる。

【0037】

形態8-2の遊技機は、形態8-1に記載の遊技機であって、

前記制御命令は、下位アドレスを指定し、予め設定された上位アドレスと指定された下位アドレスとからなるアドレスからデータを取得する特定取得命令（LDQ命令）を含み、

前記特定取得命令（LDQ命令）で用いられる上位アドレスの初期値として前記第1値（F0H）が設定される

ことを特徴としている。

この特徴によれば、特定取得命令により記憶領域の先頭の領域にアクセスしやすくなる。

【0038】

形態8-3の遊技機は、形態8-1または8-2に記載の遊技機であって、

前記制御命令は、下位アドレスを指定し、予め設定された上位アドレスと指定された下位アドレスとからなるアドレスにデータを書き込む特定書込命令（LDQ命令）を含み、

前記特定書込命令（LDQ命令）で用いられる上位アドレスの初期値として前記第1値（F0H）が設定される

ことを特徴としている。

この特徴によれば、特定書込命令により記憶領域の先頭の領域にアクセスしやすくなる。

【0039】

形態8-4の遊技機は、形態8-1～8-3のいずれかに記載の遊技機であって、

上位アドレスが特定値（F2H）である記憶領域には、制御に用いられるデータが格納されない未使用領域が割り当てられている

ことを特徴としている。

この特徴によれば、上位アドレスの値から未使用領域を特定することが容易となる。s

【0040】

形態8-5の遊技機は、形態8-1～8-4のいずれかに記載の遊技機であって、

前記制御命令は、予め設定された上位アドレスを用いてアドレスを特定する特定命令（LDQ命令）を含み、

データを初期化する場合に前記特定命令（LDQ命令）を用いないことを特徴としている。

この特徴によれば、初期化するアドレスを特定しやすくなる。

【0041】

形態8-6の遊技機は、形態8-1～8-5のいずれかに記載の遊技機であって、

前記制御命令は、予め設定された上位アドレスを用いてアドレスを特定する特定命令（LDQ命令）を含み、

前記記憶領域（RAM161c）のデータが破壊されているか否かの診断に用いられる診断データ（RAMパリティ）を算出する場合に前記特定命令（LDQ命令）を用いないことを特徴としている。

この特徴によれば、診断データを算出する際のアドレスを特定しやすくなる。

【0042】

形態8-7の遊技機は、形態8-1～8-6のいずれかに記載の遊技機であって、

前記記憶領域（RAM161c）は、データを退避するスタック領域（容量内スタック領域、容量外スタック領域）を含み、

前記スタック領域（容量内スタック領域、容量外スタック領域）には、上位アドレスが所定値（F1H、F3H）である領域（第2領域、第4領域）の最終アドレスから先頭側のアドレスに向かってデータが退避される

ことを特徴としている。

この特徴によれば、スタック領域に退避されるデータの上位アドレスが変化してしまうことがない。

【0043】

形態8-8の遊技機は、形態8-1～8-7のいずれかに記載の遊技機であって、

特別制御に係るデータ（払出管理データ）は、上位アドレスが特別値（F1H）である記憶領域（第2領域）のみに記憶される

ことを特徴としている。

この特徴によれば、特別制御に係るデータを管理しやすくなる。

【0044】

〔形態9〕

形態9-1の遊技機は、

遊技を行う遊技機（スロットマシン2）において、

データを記憶可能な記憶領域（RAM161c）と、

プログラムに基づいて制御命令を実行して制御を行う制御手段（主制御部161）と、を備え、

前記プログラムは、

使用領域内プログラム（容量内プログラム）と、

前記使用領域内プログラム（容量内プログラム）から呼び出される使用領域外プログラム（容量外プログラム）と、

を含み、

前記記憶領域（RAM161c）は、

前記使用領域内プログラム（容量内プログラム）によりデータを取得及び書込され得る一方、前記使用領域外プログラム（容量外プログラム）によりデータを取得され得るが書込され得ない使用領域内領域（容量内RAM領域）と、

前記使用領域外プログラム（容量外プログラム）によりデータを取得及び書込され得る一方、前記使用領域内プログラム（容量内プログラム）によりデータを取得され得るが書込され得ない使用領域外領域（容量外RAM領域）と、

を含み、

電源投入時に、前記使用領域内領域（容量内RAM領域）及び前記使用領域外領域（容

10

20

30

40

50

量外 R A M 領域)のデータが破壊されているか否かを判定する処理を前記使用領域外プログラム (容量外プログラム) により行う

ことを特徴としている。

この特徴によれば、使用領域内プログラムの容量を削減できる。

【 0 0 4 5 】

形態 9 - 2 の遊技機は、形態 9 - 1 に記載の遊技機であって、

前記使用領域外プログラム (容量外プログラム) により前記使用領域内領域 (容量内 R A M 領域) 及び前記使用領域外領域 (容量外 R A M 領域) のデータが破壊されていると判定された場合に、前記使用領域内プログラム (容量内プログラム) に復帰する前に、前記使用領域外領域 (容量外 R A M 領域) の初期化を行い、前記使用領域内プログラム (容量内プログラム) に復帰した後に、前記使用領域内領域 (容量内 R A M 領域) の初期化を行うことを特徴としている。

10

この特徴によれば、使用領域内プログラムと使用領域外プログラムの行き来を減らすことができる。

【 0 0 4 6 】

形態 9 - 3 の遊技機は、形態 9 - 1 または 9 - 1 に記載の遊技機であって、

前記使用領域内領域 (容量内 R A M 領域) は、前記使用領域内プログラム (容量内プログラム) の制御命令に伴いデータが退避される使用領域内スタック領域 (容量内スタック領域) を含み、

電源投入時に、前記使用領域内領域 (容量内 R A M 領域) 及び前記使用領域外領域 (容量外 R A M 領域) のデータが破壊されているか否かを判定する処理を行うために、前記使用領域内プログラム (容量内プログラム) から使用領域外プログラム (容量外プログラム) を呼び出す際に、使用領域内スタック領域 (容量内スタック領域) ではなく、前記使用領域内領域 (容量内 R A M 領域) の仮スタック領域にデータを退避する

20

ことを特徴としている。

この特徴によれば、電源投入時に、使用領域外プログラムを呼び出す際にスタック領域に退避するデータによって、電断前のスタック領域内のデータが変化してしまうことを防止できる。

【 0 0 4 7 】

形態 9 - 4 の遊技機は、形態 9 - 3 に記載の遊技機であって、

前記使用領域内領域 (容量内 R A M 領域) 及び前記使用領域外領域 (容量外 R A M 領域) のデータが破壊されているか否かを判定する処理において、前記仮スタック領域を含まない領域を対象として判定する

30

ことを特徴としている。

この特徴によれば、電断時のデータを対象としてデータが破壊されているか否かを判定することができる。

【 0 0 4 8 】

形態 9 - 5 の遊技機は、形態 9 - 3 に記載の遊技機であって、

前記使用領域内領域 (容量内 R A M 領域) 及び前記使用領域外領域 (容量外 R A M 領域) のデータが破壊されているか否かを判定する処理において、前記仮スタック領域を含む領域を対象として判定する

40

ことを特徴としている。

この特徴によれば、使用領域内領域及び前記使用領域外領域の全てのデータについて破壊されているか否かを判定することができる。

【 0 0 4 9 】

形態 9 - 6 の遊技機は、形態 9 - 3 または形態 9 - 4 に記載の遊技機であって、

前記使用領域内領域 (容量内 R A M 領域) 及び前記使用領域外領域 (容量外 R A M 領域) のデータが破壊されていると判定された場合に、前記仮スタック領域は初期化しない

ことを特徴としている。

この特徴によれば、電源投入後に設定された仮スタック領域のデータをそのまま維持す

50

ることができる。

【 0 0 5 0 】

形態 9 - 7 の遊技機は、形態 9 - 1 ~ 形態 9 - 6 のいずれかに記載の遊技機であって、前記使用領域内領域（容量内 R A M 領域）及び前記使用領域外領域（容量外 R A M 領域）のデータが破壊されているか否かを判定するための診断データ（R A M パリティ）を前記使用領域外プログラム（容量外プログラム）により作成する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、使用領域内プログラムの容量を削減できる。

【 0 0 5 1 】

〔形態 1 0〕

形態 1 0 - 1 の遊技機は、

遊技を行う遊技機（スロットマシン 2）において、

電源投入時に、設定変更操作（設定キースイッチ 3 7 の O N）がされている場合に遊技者にとっての有利度である設定値を設定する設定変更状態に移行させる設定変更状態移行手段と、

制御状態を初期化する初期化手段と、

を備え、

前記初期化手段は、前記設定変更状態に移行することに関連して制御状態を初期化するとともに、電源投入時に、初期化操作（リセット／設定スイッチ 3 8 の O N）がされている場合に前記設定変更状態に移行させることなく制御状態を初期化する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、設定変更状態に移行させることなく制御状態を初期化することができる。

【 0 0 5 2 】

形態 1 0 - 2 の遊技機は、形態 1 0 - 1 に記載の遊技機であって、

電源投入時に、データが破壊されているか否かを判定する破壊判定手段と、

前記破壊判定手段によりデータが破壊されていると判定した場合にデータ異常状態（R A M 異常に伴うエラー状態）に制御するデータ異常状態制御手段と、

を備え、

前記データ異常状態（R A M 異常に伴うエラー状態）に制御されている場合に、電源を再投入し、前記設定変更操作（設定キースイッチ 3 7 の O N）がされ、前記設定変更状態に移行したことに基づいて遊技可能な状態に移行可能であり、

前記データ異常状態（R A M 異常に伴うエラー状態）に制御されている場合に、電源を再投入し、前記初期化操作（リセット／設定スイッチ 3 8 の O N）がされていることに基づいては遊技可能な状態に移行しない

ことを特徴としている。

この特徴によれば、データに異常が生じている場合には、新たに設定値が設定されることを担保することができる。

【 0 0 5 3 】

形態 1 0 - 3 の遊技機は、1 0 - 2 に記載の遊技機であって、

前記データ異常状態（R A M 異常に伴うエラー状態）に制御されている場合に、電源を再投入し、前記初期化操作（リセット／設定スイッチ 3 8 の O N）がされている場合に制御状態は初期化される

ことを特徴としている。

この特徴によれば、データに異常が生じている場合に遊技可能な状態に移行しない場合でも初期化操作により制御状態を初期化することは可能となる。

【 0 0 5 4 】

形態 1 0 - 4 の遊技機は、1 0 - 2 または 1 0 - 3 に記載の遊技機であって、

前記データ異常状態（R A M 異常に伴うエラー状態）に制御されていない場合に設定され、前記データ異常状態（R A M 異常に伴うエラー状態）に制御される場合にクリアされ

10

20

30

40

50

る許可フラグ（RAMクリア許可フラグ）を有し、

電源投入時に、初期化操作（リセット／設定スイッチ38のON）がされている場合に、前記許可フラグ（RAMクリア許可フラグ）が設定されているか否かを判定し、前記許可フラグ（RAMクリア許可フラグ）が設定されている場合に遊技可能な状態に移行可能である

ことを特徴としている。

この特徴によれば、データに異常が生じているにも関わらず、初期化操作によって遊技可能な状態に移行してしまうことがない。

【0055】

形態10-5の遊技機は、10-1～10-4のいずれかに記載の遊技機であって、

打止条件が成立した場合に打止状態（打止エラーによるエラー状態）に制御する打止状態制御手段を備え、

前記打止状態（打止エラーによるエラー状態）に制御されている場合に、電源を再投入し、初期化操作（リセット／設定スイッチ38のON）がされ、制御状態が初期化されたことに基づいて遊技可能な状態に移行可能である

ことを特徴としている。

この特徴によれば、初期化操作によって制御状態が初期化されることにより打止状態を解除することができる。

【0056】

〔形態11〕

形態11-1の遊技機は、

遊技を行う遊技機（スロットマシン2）において、

第1条件が成立しているか否かを判定するための情報として1バイトの第1データ（特殊フラグ1）を設定可能であり、

前記第1データ（特殊フラグ1）が0であるか否かを判定し、0でないときに前記第1条件が成立していると判定され、

前記第1条件が成立した場合に、前記第1データ（特殊フラグ1）として1バイトのデータのうち複数のビットが1となる情報が記憶される

ことを特徴としている。

この特徴によれば、1バイトの第1データが0でないときに第1条件が成立していると判定され、特定のビットの値を判定する必要がないため、第1条件の判定が容易となる。また、第1データは、1バイトのデータのうち複数のビットが1となる情報が記憶されるので、デバッグの際などフラグの設定状況を確認し易く、データの管理が容易となる。

【0057】

形態11-2の遊技機は、形態11-1に記載の遊技機であって、

第2条件が成立しているか否かを判定するための情報として1バイトの第2データ（特殊フラグ2）を設定可能であり、

前記第2データ（特殊フラグ2）が0であるか否かを判定し、0でないときに前記第2条件が成立していると判定され、

前記第2条件が成立した場合に、前記第2データ（特殊フラグ2）として1バイトのデータのうち複数のビットが1となる情報が記憶されるとともに、

前記第1データ（特殊フラグ1）と第2データ（特殊フラグ2）とは複数のビットのうち1となるビットが異なるビットを含む

ことを特徴としている。

この特徴によれば、第1データと第2データの違いを区別しやすくなる。

【0058】

〔形態12〕

形態12-1の遊技機は、

遊技を行う遊技機（スロットマシン2）において、

複数のグループ（DG）に分けられた第1種類の発光体（第1DG群）と、

10

20

30

40

50

複数のグループ（D G）に分けられた第2種類の発光体（第2 D G群）と、

前記第1種類の発光体（第1 D G群）及び前記第2種類の発光体（第2 D G群）の制御を行う発光制御手段（主制御部161）と、
を備え、

前記発光制御手段（主制御部161）は、

前記第1種類の発光体（第1 D G群）のうち各グループに含まれる発光体の点灯信号を同一の第1ポート（第1出力ポート61）から出力し、選択信号を切り替えることにより時分割で点灯させるグループ（D G）を選択して点灯させる制御を行い、

前記第2種類の発光体（第2 D G群）のうち各グループに含まれる発光体の点灯信号を同一の第2ポート（第2出力ポート62）から出力し、選択信号を切り替えることにより時分割で点灯させるグループ（D G）を選択して点灯させる制御を行い、

前記第1種類の発光体（第1 D G群）に出力される選択信号と、前記第2種類の発光体（第2 D G群）に出力される選択信号と、は共通の信号であり、

前記発光制御手段（主制御部161）は、所定間隔（0.56ms）毎に選択するグループを定めた選択データ（選択信号番号）にしたがって選択信号を切り替える制御を行い、

前記第1種類の発光体（第1 D G群）は第1状況（設定変更状態）において第1情報を示す第1発光態様となり、前記第1状況（設定変更状態）から移行する第2状況（通常状態）において第2情報を示す第2発光態様となり、

前記第2種類の発光体（第2 D G群）は前記第1状況（設定変更状態）と前記第2状況（通常状態）のいずれの状況においても特定情報を示す特定発光態様となり、

前記第1状況（設定変更状態）から前記第2状況（通常状態）へ移行するときに前記選択データ（選択信号番号）が初期化される
ことを特徴としている。

この特徴によれば、第1状況から第2状況に移行することに伴い、第1種類の発光体が第1発光態様から第2発光態様に切り替わる場合に、選択データが初期化され、改めて選択データの最初から選択信号の切り替えが開始されるため、第1種類の発光態様が乱れることを防止できる。

【0059】

形態12-2の遊技機は、形態12-1に記載の遊技機であって、

前記第1状況（設定変更状態）から前記第2状況（通常状態）へ移行するときに前記第1種類の発光体（第1 D G群）に出力される点灯信号（発光信号）の出力が初期化されることを特徴としている。

この特徴によれば、第1状況から第2状況に移行することに伴い、第1種類の発光体が第1発光態様から第2発光態様に切り替わる場合に、第1種類の発光体に出力される点灯信号の出力も初期化され、再度点灯信号の出力が開始されるため、第1種類の発光態様が乱れることを防止できる。

【0060】

形態12-3の遊技機は、

遊技を行う遊技機（スロットマシン2）において、

複数のグループ（D G）に分けられた第1種類の発光体（第1 D G群）と、

複数のグループ（D G）に分けられた第2種類の発光体（第2 D G群）と、

前記第1種類の発光体（第1 D G群）及び前記第2種類の発光体（第2 D G群）の制御を行う発光制御手段（主制御部161）と、
を備え、

前記発光制御手段（主制御部161）は、

前記第1種類の発光体（第1 D G群）のうち各グループに含まれる発光体の点灯信号を同一の第1ポート（第1出力ポート61）から出力し、選択信号を切り替えることにより時分割で点灯させるグループ（D G）を選択して点灯させる制御を行い、

前記第2種類の発光体（第2 D G群）のうち各グループに含まれる発光体の点灯信号を

10

20

30

40

50

同一の第2ポート（第2出力ポート62）から出力し、選択信号を切り替えることにより時分割で点灯させるグループ（DG）を選択して点灯させる制御を行い、

前記第1種類の発光体（第1DG群）に出力される選択信号と、前記第2種類の発光体（第2DG群）に出力される選択信号と、は共通の信号であり、

前記発光制御手段（主制御部161）は、所定間隔（0.56ms）毎に選択するグループを定めた選択データ（選択信号番号）にしたがって選択信号を切り替える制御を行い、

前記第2種類の発光体（第2DG群）は第1状況（電源投入後5秒経過までの状態）において第1情報を示す第1発光態様（第3発光態様）となり、前記第1状況（電源投入後5秒経過までの状態）から移行する第2状況（電源投入後5秒経過後の状態）において第2情報を示す第2発光態様（第4発光態様）となり、

前記第1種類の発光体（第1DG群）は前記第1状況（電源投入後5秒経過までの状態）と前記第2状況（電源投入後5秒経過後の状態）のいずれの状況においても特定情報を示す特定発光態様となり、

前記第1状況電源投入後5秒経過までの状態）から前記第2状況（電源投入後5秒経過後の状態）へ移行するときに前記選択データ（選択信号番号）が維持される

ことを特徴としている。

この特徴によれば、第1状況から第2状況に移行することに伴い、第2種類の発光体が第1発光態様から第2発光態様に切り替わる場合に、選択データが維持されるため、第2種類の発光態様が切り替わる場合でも、第1種類の発光態様が乱れることを防止できる。

【0061】

形態12-4の遊技機は、形態12-1～3のいずれかに記載の遊技機であって、

前記第1種類の発光体（第1DG群）のグループ数（DGの数）と、前記第2種類の発光体（第2DG群）のグループ数（DGの数）と、が異なる

ことを特徴としている。

この特徴によれば、第1種類の発光体のグループ数と、第2種類の発光体のグループ数と、が異なる場合でも、一部のグループにおいては配線を共用できるため、第1種類の発光体及び第2種類の発光体の制御を行うための構成を簡素化することができる。

【0062】

〔形態13〕

形態13-1の遊技機は、

（1） 各々が識別可能な複数種類の識別情報を変動表示可能な可変表示部を備え、前記可変表示部を変動表示した後、前記可変表示部の変動表示を停止することで表示結果を導出し、該表示結果に応じて入賞が発生可能なスロットマシン（例えば、スロットマシン2）であって、

遊技の進行の制御を行う遊技制御手段（例えば、主制御部161）を備え、

前記遊技制御手段は、

前記スロットマシンの状態を通常区間（例えば、図4に示される通常区間）と有利区間（例えば、図4に示される有利区間）とに制御し、

前記有利区間において、付与された遊技用価値が合計された合計付与数と使用された遊技用価値が合計された合計使用数との差を差数カウンタを用いて計数し、前記合計付与数と前記合計使用数との差が前記特定数を上回ったとき、前記有利区間への制御を終了し（例えば、図4に示されるように有利区間から通常区間へと制御される）、

前記差数カウンタ値は、遊技用価値が使用されたときに使用された遊技用価値（例えば、3枚）に対応する値が減算され（例えば、図83に示されるように使用されたとき差数カウンタを減算）、遊技用価値が付与されたときに付与された遊技用価値（例えば、8枚）に対応する値が加算され（例えば、図83に示されるように付与されたとき差数カウンタを加算）、

前記差数カウンタ値の初期値（例えば、図83の例では、13983）は、前記合計付与数と前記合計使用数との差が特定数を上回ったとき特定事象（例えば、図83に示され

10

20

30

40

50

るように差数カウンタの15ビット目が「0」から「1」に変化すること）が発生するように設定される

ことを特徴としている。

この特徴によれば、合計付与数と合計使用数との差が特定数を上回ったときに特定事象が発生するように差数カウンタ値の初期値が設定されることによって、差数カウンタ値に対して何ら特定の演算をすることなく、合計付与数と合計使用数との差が特定数を上回ったことを判定することができ、有利区間の終了を好適に判定することができる。

【0063】

1 a (1) 前記差数カウンタ値の初期値（例えば、13983）は、前記合計付与数と前記合計使用数との差が前記特定数を上回ったとき、前記差数カウンタ値の特定ビット（例えば、15ビット目）が桁上がりするように設定され（例えば、図83に示されるように差数カウンタの15ビット目が「0」から「1」に変化すること）、

前記遊技制御手段は、前記差数カウンタ値の前記特定ビットが桁上がりしたことに応じて、前記有利区間への制御を終了する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、差数カウンタ値に特定の演算を加えることなく、差数カウンタ値の特定ビットを参照することによって、有利区間への制御を終了するか否かを判定できる。

【0064】

1 a (2) 前記遊技制御手段は、

特定レジスタ（例えば、図62の第1レジスタバンクR1）を用いて前記差数カウンタ値に対応する値を2バイトの容量まで計数可能であり、

前記特定レジスタにおいて前記差数カウンタ値に対応する値が2バイトを越えた場合（例えば、図84に示されるレジスタの桁上がり）、前記特定レジスタのフラグがオン状態となり（例えば、フラグレジスタがオン状態になる）、

前記特定レジスタ内の前記フラグがオン状態となったかに応じて、前記有利区間への制御を終了する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、特定レジスタが機能として有するフラグを用いることによって、有利区間への制御を終了するか否かを好適に判定できる。

【0065】

(1 b) 前記遊技制御手段は、前記有利区間において、付与された遊技用価値が合計された合計付与数と使用された遊技用価値が合計された合計使用数との差を、前記差数カウンタを用いて計数し、前記合計付与数と前記合計使用数との差が前記特定数を上回ったとき、前記有利区間への制御を終了し（例えば、図4に示されるように有利区間から通常区間へと制御される）、

前記差数カウンタ値は、遊技用価値が使用されたときに使用された遊技用価値（例えば、3枚）に対応する値が減算され（例えば、図88に示されるように使用されたとき差数カウンタを減算）、遊技用価値が付与されたときに付与された遊技用価値（例えば、8枚）に対応する値が加算され（例えば、図88に示されるように付与されたとき差数カウンタを加算）、

前記遊技制御手段は、前記差数カウンタ値に判定値（例えば、1983）を加算したときに、前記特定事象（例えば、図88に示されるように差数カウンタの15ビット目が「0」から「1」に変化すること）が発生したか否かに応じて、前記合計付与数と前記合計使用数との差が前記特定数を上回ったことを判定する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、差数カウンタ値に判定値を加算したときに特定事象が発生したか否かに応じて、合計付与数と合計使用数との差が特定数を上回ったことを判定することによって、差数カウンタに予め特定の初期値を設定せずとも有利区間の終了を好適に判定することができる。

【0066】

(1b) 前記判定値（例えば、1983）は、前記合計付与数と前記合計使用数との差が前記特定数を上回ったとき、前記差数カウント値の特定ビット（例えば、15ビット目）が桁上がりするように設定され、

前記遊技制御手段は、前記差数カウント値の前記特定ビットが桁上がりしたことに応じて、前記有利区間への制御を終了する（例えば、図88に示されるように差数カウンタの15ビット目が「0」から「1」に変化すること）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、判定値が加算された差数カウント値に基づいて、有利区間への制御を終了するか否かを判定できる。

【0067】

10

1b(2) 前記遊技制御手段は、

特定レジスタを用いて前記差数カウント値に対応する値をnバイトの容量まで計数可能であり、

前記特定レジスタにおいて、前記判定値が加算された前記差数カウント値に対応する値がnバイトを越えた場合（例えば、図89に示されるレジスタの桁上がり）、前記特定レジスタのフラグがオン状態となり（例えば、フラグレジスタがオン状態になる）、

前記特定レジスタ内の前記フラグがオン状態となったかに応じて、前記有利区間への制御を終了する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、特定レジスタが機能として有するフラグを用いることによって、有利区間への制御を終了するか否かを好適に判定できる。

20

【0068】

(2a) 前記遊技制御手段は、前記有利区間において、付与された遊技用価値が合計された合計付与数と使用された遊技用価値が合計された合計使用数との差を、前記差数カウンタを用いて計数し、前記合計付与数と前記合計使用数との差が前記特定数を上回ったとき、前記有利区間への制御を終了し（例えば、図4に示されるように有利区間から通常区間へと制御される）、

前記差数カウント値は、遊技用価値が使用されたときに使用された遊技用価値（例えば、3枚）に対応する値が加算され（例えば、図85に示されるように使用されたとき差数カウンタを加算）、遊技用価値が付与されたときに付与された遊技用価値（例えば、8枚）に対応する値が減算され（例えば、図85に示されるように付与されたとき差数カウンタを減算）、

30

前記差数カウント値の初期値（例えば、18784）は、前記合計付与数と前記合計使用数との差が前記特定数を上回ったとき前記特定事象（例えば、図85に示されるように差数カウンタの15ビット目が「1」から「0」に変化すること）が発生するように設定される

ことを特徴としている。

この特徴によれば、合計付与数と合計使用数との差が特定数を上回ったときに特定事象が発生するように差数カウント値の初期値が設定されることによって、差数カウント値に対して何ら特定の演算をすることなく、合計付与数と合計使用数との差が特定数を上回ったことを判定することができ、有利区間の終了を好適に判定することができる。

40

【0069】

2a(1) 前記差数カウント値の初期値（例えば、18784）は、前記合計付与数と前記合計使用数との差が前記特定数を上回ったとき、前記差数カウント値の特定ビット（例えば、15ビット目）が桁下がりするように設定され（例えば、図85に示されるように差数カウンタの15ビット目が「1」から「0」に変化すること）、

前記遊技制御手段は、前記差数カウント値の前記特定ビットが桁下がりしたことに応じて、前記有利区間への制御を終了する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、差数カウント値に演算を加えることなく、差数カウント値の特定ビ

50

ットを参照することによって、有利区間への制御を終了するか否かを判定できる。

【0070】

2a(2) 前記遊技制御手段は、

特定レジスタを用いて前記差数カウント値に対応する値を計数可能であり、

前記特定レジスタにおいて前記差数カウント値に対応する値が0を下回った場合（例えば、図86に示されるレジスタの桁下がり）、前記特定レジスタのフラグがオン状態となり（例えば、フラグレジスタがオン状態になる）、

前記特定レジスタ内の前記フラグがオン状態となったかに応じて、前記有利区間への制御を終了する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、特定レジスタが機能として有するフラグを用いることによって、有利区間への制御を終了するか否かを好適に判定できる。

【0071】

(2b) 前記遊技制御手段は、前記有利区間において、付与された遊技用価値が合計された合計付与数と使用された遊技用価値が合計された合計使用数との差を、前記差数カウンタを用いて計数し、前記合計付与数と前記合計使用数との差が前記特定数を上回ったとき、前記有利区間への制御を終了し（例えば、図4に示されるように有利区間から通常区間へと制御される）、

前記差数カウント値は、遊技用価値が使用されたときに使用された遊技用価値（例えば、3枚）に対応する値が加算され、（例えば、図90に示されるように使用されたとき差数カウンタを加算）遊技用価値が付与されたときに付与された遊技用価値（例えば、8枚）に対応する値が減算され（例えば、図90に示されるように付与されたとき差数カウンタを減算）、

前記遊技制御手段は、前記差数カウント値に判定値（例えば、34752）を減算したときに、特定事象（例えば、図90に示されるように差数カウンタの15ビット目が「1」から「0」に変化すること）が発生したか否かに応じて、前記合計付与数と前記合計使用数との差が前記特定数を上回ったことを判定する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、差数カウント値に判定値を減算したときに特定事象が発生したか否かに応じて、合計付与数と合計使用数との差が特定数を上回ったことを判定することによって、差数カウンタに予め特定の初期値を設定せずとも、有利区間の終了を好適に判定することができる。

【0072】

2b(1) 前記判定値（例えば、34751）は、前記合計付与数と前記合計使用数との差が前記特定数を上回ったとき、前記差数カウント値の特定ビット（例えば、15ビット目）が桁下がりするように設定され（例えば、図87に示されるように差数カウンタの15ビット目が「1」から「0」に変化すること）、

前記遊技制御手段は、前記差数カウント値の前記特定ビットが桁下がりしたことに応じて、前記有利区間への制御を終了する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、判定値が減算された差数カウント値に基づいて、有利区間への制御を終了するか否かを判定できる。

【0073】

2b(2) 前記遊技制御手段は、

前記特定レジスタを用いて前記差数カウント値に対応する値をnバイトの容量まで計数可能であり、

前記特定レジスタにおいて前記判定値が減算された前記差数カウント値に対応する値が0を下回った場合（例えば、図92に示されるレジスタの桁下がり）、前記特定レジスタのフラグがオン状態となり（例えば、フラグレジスタがオン状態になる）、

前記特定レジスタ内の前記フラグがオン状態となったかに応じて、前記有利区間への制

10

20

30

40

50

御を終了する

ことを特徴としている。

この特徴によれば、特定レジスタが機能として有するフラグを用いることによって、有利区間への制御を終了するか否かを好適に判定できる。

【0074】

(3) 演出を制御する演出制御手段（例えば、演出制御部151）をさらに備え、

前記遊技制御手段は、使用及び付与された遊技用価値に対応する値を前記演出制御手段に送信し、

前記演出制御手段は、前記遊技制御手段から送信された使用及び付与された遊技用価値に対応する値に基づいて、演出制御側における差数カウント値を計数し、当該演出制御側における差数カウント値に基づいて、演出制御を実行する（例えば、図92～図94に示されるように、演出制御部151は、差数カウンタを用いて演出制御を行う。）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、差数カウント値に基づいて演出制御を実行することができる。

【0075】

(4) 前記演出制御手段は、

前記遊技制御手段から受信するコマンド（例えば、図92の遊技開始時コマンド、遊技終了時コマンド）に基づいて、前記遊技制御手段から送信された使用及び付与された遊技用価値に対応する値を用いて、演出制御側における差数カウント値を計数し、

前記計数した後の前記演出制御側における差数カウント値に基づいて、演出制御を実行する（例えば、図93、図94に示されるように、演出制御部151は、主制御部161と別個に差数カウンタの更新処理を行い、演出制御を実行する）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、演出制御基板と主制御基板との各々で、差数カウンタを計数するため、正確な差数カウンタに基づいた演出制御基板による演出制御を実行できる。

【0076】

(5) 前記遊技制御手段は、前記差数カウント値を複数のコマンド（例えば、図95に示されるように、1バイト目のコマンドと2バイト目のコマンド）を用いて、前記演出制御手段に送信し、

前記複数のコマンドにおいて前記差数カウント値を格納するための領域は、均等に分割される（例えば、図95に示されるように、1バイト目の1～7ビット目、2バイト目の1～7ビット目が、差数カウント値を格納するために用いられる。）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、各バイトの先頭ビットを情報の種別に使用しても、1バイトを越えるデータの送受信をすることができる。

【0077】

(6) 前記遊技制御手段は、単位遊技が終了するときに、前記差数カウント値を前記特定レジスタに格納し（例えば、図80のSv2の処理）、前記特定レジスタに格納されている前記差数カウント値に付与された遊技用価値（例えば、8枚）に対応する値を加算（例えば、図80のSv3の処理）した後に、使用された遊技用価値（例えば、3枚）に対応する値を減算（例えば、図80のSv4の処理）する（例えば、読み出し、加算、減算の処理が図80に示される順で実行される。）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、加算された後に減算されることを担保できるため、減算のみが行われることがなく、差数カウント値が意図せずに小さい値となることを防止できる。

【0078】

(7) 前記差数カウント値は、特定記憶領域（例えば、RAM161c）に格納され、

前記遊技制御手段は、前記特定記憶領域に記憶されている前記差数カウント値を前記特定レジスタ（例えば、図62のレジスタ）に読み出し、当該読み出された前記特定レジスタに格納される前記差数カウント値に対応する値に対して、付与された遊技用価値に対応

10

20

30

40

50

する値と使用された遊技用価値に対応する値とを更新し、当該更新された前記特定レジスタに格納される前記差数カウント値に対応する値に基づいて、前記有利区間への制御を終了するか否かを判定する（例えば、図 8 2 に示されるように R A M の差数カウント値をレジスタに読み出す処理が行われ、レジスタに記憶されている差数カウント値に対応する値を用いて、有利区間への制御の終了を判定する。）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、特定レジスタを用いて、差数カウント値の計数を行うことができるため、処理負担を軽減することができる。

【 0 0 7 9 】

(8) 前記遊技制御手段は、更新された前記特定レジスタに格納される前記差数カウント値に基づいて前記有利区間への制御を終了するか否かを判定する前に（例えば、図 6 7 に示されるように、出玉制御前処理の前に出玉制御後処理が実行される）、前記特定記憶領域に格納されている前記差数カウント値に対して、更新された前記特定レジスタに格納される前記差数カウント値を更新する（例えば、図 8 2 に示されるようにレジスタに読み出された値が更新された後に、R A M に書き戻す処理が行われる。）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、有利区間を終了する場合であっても特定記憶領域に格納されている差数カウント値が意図しない値となることを防止することができる。

【 0 0 8 0 】

(9) 前記遊技制御手段は、単位遊技が終了するときに再遊技表示結果（例えば、リプレイ）が導出されたか否かを判定し（例えば、図 8 0 の S v 1 ）、前記再遊技表示結果が導出されたと判定する場合、前記差数カウント値の更新をしない（例えば、図 8 0 に示されるように、リプレイが入賞した場合は、差数カウンタが更新されない。）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、再遊技表示結果が導出される場合には更新処理を省略することができる、処理負担を軽減することができる。

【 0 0 8 1 】

(1 0) 前記遊技制御手段は、単位遊技が開始されるときと当該単位遊技の終了するときとで前記差数カウント値が変化するか否かにかかわらず、単位遊技ごとに前記差数カウント値に基づいて、有利区間への制御を終了するか否かを判定する（例えば、図 6 7 に示されるように、差数カウント値にかかわらず出玉制御後処理 S d 3 0 が実行される。）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、単位遊技ごとに確実に有利区間への制御を終了するか否かを判定することができる。

【 0 0 8 2 】

(1 1) 前記有利区間は、通常状態（例えば、有利区間通常）と有利状態（例えば、A T 1 状態）とを含み、

前記遊技制御手段は、前記有利状態に制御されている場合において前記差数カウント値が閾値（例えば、図 9 6 の例では、+ 2 0 0 0 ）よりも大きい場合は、前記差数カウント値が前記閾値よりも小さい場合よりも前記有利状態を継続させる割合が高い（例えば、図 8 0 の S v 1 1 に示されるように、差数カウント値が 1 6 3 8 3 よりも小さい場合は、有利区間を終了せずに有利状態を継続可能である一方で、差数カウント値が 1 6 3 8 3 となったときは、有利区間が終了されるために有利状態も終了する。）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、遊技者が有利区間において付与され得る遊技用価値の最大数が大きいときに有利状態を継続させ易くなる。

【 0 0 8 3 】

(1 2) 前記有利区間は、通常状態（例えば、有利区間通常）と有利状態（例えば、A T 1 状態）とを含み、

前記遊技制御手段は、前記有利状態を終了するときに、前記差数カウント値が閾値（例

10

20

30

40

50

例えば、図 9 6 の例では、+ 2 0 0 0) よりも大きい場合は、前記差数カウント値が前記閾値よりも小さい場合よりも前記有利区間への制御を終了する割合が高い（例えば、図 8 0 の S v 1 1 に示されるように、差数カウント値が大きくなり 1 6 3 8 3 となったとき、有利区間を終了する一方で、差数カウント値が 1 6 3 8 3 未満のときは、有利区間を継続する。）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、有利状態が終了するときに差数カウント値が閾値よりも大きい場合に、差数カウント値が閾値よりも小さい場合よりも有利区間を終了する割合を高くすることによって、合計付与数と合計使用数との差が小さいときに有利状態を継続し易くなる。

【0084】

(13) 前記遊技制御手段は、前記有利区間において特典の付与に関して、第 1 抽選（例えば、図 9 7 の第 1 モードによる上乗せ有利度）または第 2 抽選（例えば、図 9 7 の第 2 モードによる上乗せ有利度）を実行し、前記差数カウント値に応じて、前記第 1 抽選または前記第 2 抽選のいずれを実行するかを判定する（例えば、図 9 6、図 9 7 に示されるように、第 1 モードまたは第 2 モードのいずれで A T 1 状態に制御されるかは、差数カウント値に応じて定められる。）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、差数カウント値に応じた抽選処理を実行することができる。

【0085】

(14) 前記有利状態は、遊技者に有利な特定有利状態（例えば、エンディング状態）を含み、

前記遊技制御手段は、前記差数カウント値が判定閾値（例えば、+ 2 3 0 0 枚）よりも大きいと判定するとき、前記特定有利状態に制御する（例えば、エンディング移行枚数に到達したとき、エンディング状態に移行する。）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、差数カウント値が判定閾値よりも大きくなったときに、有利状態を継続させ易くすることができる。

【0086】

(15) 前記遊技制御手段は、前記有利状態に制御するときに保証数（例えば、図 9 7 の保証ゲーム数）を設定し、

前記保証数は、前記有利状態に制御されてから前記有利状態を保ったまま少なくとも実行される単位遊技の数であり、

前記遊技制御手段は、前記差数カウント値に応じて前記保証数の値を設定する（例えば、図 9 6 に示されるように、差数カウント値に応じて、モードが設定される。）

ことを特徴としている。

この特徴によれば、差数カウント値に応じて保証数が設定されるため、差数カウント値に応じた期待感を遊技者に抱かせることができる。

【実施例 1】

【0087】

〔スロットマシンの構成〕

図 1 は、カードユニット及びスロットマシンの正面図である。

【0088】

図 1 を参照して、遊技場（ホール）内に複数配置されている各遊技島（図示略）には、スロットマシン 2 が併設されており、そのスロットマシン 2 の所定側の側方位置に該スロットマシン 2 に対して遊技用装置の一例のカードユニット（以下 C U と略称することもある）3 が 1 対 1 に対応設置されている。尚、カードユニットは、「遊技メダル貸出装置」とも称する。

【0089】

スロットマシン 2 は、遊技者がメダルを手に取り投入口に投入することなく、また遊技者の手元にメダルが払出されることもないスロットマシンである。このため、貸出操作な

10

20

30

40

50

どに応じて遊技価値が直接クレジット（ゲームに使用可能な遊技点（以下、「遊技メダル」、または単に「メダル」とも称する））に加算される。

【0090】

また、従来のスロットマシンのように、メダルの投入口や払出口がないだけでなく、メダルセレクトやホッパーなどの投入されたメダルを制御するための装置も備える必要がない。このような、メダルを一切必要としないスロットマシンを「管理遊技機」や「メダルレススロットマシン」と称する。

【0091】

図1には、前面（正面）側から見たときのスロットマシン2が示されている。スロットマシン2の内部には、外周に複数種の図柄が配列されたリール2L、2C、2R（以下、左リール、中リール、右リールともいう）が水平方向に並設されており、これらリール2L、2C、2Rに配列された図柄のうち連続する3つの図柄が透過窓3Wから見えるように配置されている。

【0092】

各リール2L、2C、2Rは、図2に示される各々対応して設けられたリールモータ32L、32C、32Rによって回転する。これにより、各リール2L、2C、2Rの図柄が透過窓3Wに連続的に変化しつつ表示される。また、各リール2L、2C、2Rの回転を停止させることで、透過窓3Wに3つの連続する図柄が表示結果として導出表示されるようになっている。

【0093】

リール2L、2C、2Rの内側には、図2に示されるリールLED55が設けられている。リールLED55は、図1に示されているリール2L、2C、2Rを背面から照射する。また、リールLED55は、リール2L、2C、2Rの連続する3つの図柄に対応する12のLEDからなり、各図柄をそれぞれ独立して照射可能とされている。

【0094】

各リール2L、2C、2Rの手前側（遊技者側）の位置には、液晶表示器51の表示領域が配置されている。液晶表示器51は、表示領域の透過窓3Wに対応する透過領域及び透過窓3Wを介して遊技者側から各リール2L、2C、2Rが視認できるようになっている。

【0095】

図3は、リールの図柄配列を示す図である。図3に示すように、各リールには、各々が識別可能な複数種類の図柄（「キャラ」、「黒7」、「白7」、「BAR」、「リプレイ」、「プラム」、「チェリー」、「スイカ」、「月」、「オレンジ」）が所定の順序で配列されている。

【0096】

突出部95は、スロットマシン2の前面側に向けて突出している。突出部95がスロットマシン2の前面側に向けて突出することによって、突出部95には上面96が形成されている。突出部95の上面96には、MAXBETスイッチ6、1BETスイッチ20、賭数クリアスイッチ21、演出用スイッチ57、遊技情報表示部90が設けられ、突出部95の手前側側面にはスタートスイッチ7、ストップスイッチ8L、8C、8R、計数ボタン10が設けられている。尚、上面96は、透過窓3Wよりも下方の位置から奥から手前側へと緩やかに傾斜する傾斜面であっても良い。

【0097】

スタートスイッチ7は、賭数設定後にリールを回転開始させるためのスイッチである。ストップスイッチ8L、8C、8Rは、回転中のリールを停止操作するためのスイッチであり、8Lが左、8Cが中、8Rが右のそれぞれのリールに対応する。計数ボタン10は、クレジット数（遊技メダル数）を計数して持ちメダル数に変換する際に操作されるスイッチである。

【0098】

スロットマシン2の前面扉の内側には、図2に示されるドア開放検出スイッチ25が設

10

20

30

40

50

けられている。ドア開放検出スイッチ 25 は、前面扉の開放状態を検出する。さらに、筐体内部には、電源ボックスが設けられている。電源ボックスの前面には、図 2 に示される設定キースイッチ 37 及びリセット／設定スイッチ 38 などが設けられている。設定キースイッチ 37 は、設定変更状態または設定確認状態に切り替える。リセット／設定スイッチ 38 は、通常時においてはエラー状態や打止状態を解除するためのリセットスイッチとして機能し、設定変更状態においては内部抽選の当選確率（出玉率）の設定値を変更するための設定スイッチとして機能する。スロットマシン 2 の前面扉の内側には、図 2 に示される設定値表示器 24 が設けられている。

【0099】

尚、本実施例では、回転を開始した 3 つのリール 2L、2C、2R のうち、最初に停止するリールを第 1 停止リールと称し、また、その停止を第 1 停止と称する。同様に、2 番目に停止するリールを第 2 停止リールと称し、また、その停止を第 2 停止と称し、3 番目に停止するリールを第 3 停止リールと称し、また、その停止を第 3 停止、最終停止、あるいは全リール停止と称する。

【0100】

次に、スロットマシン 2 におけるゲームの流れについて説明する。スロットマシン 2 においてゲームを行う場合には、まず、CU3 において貸出操作をしてクレジット（遊技メダル）を確保する。この貸出操作は、従来のメダル払出し方式のスロットマシンにおいて、「メダルの貸出操作」と「貸し出されたメダルを手で投入口に投入する操作」との 2 ステップの操作に対応する。

【0101】

クレジットが存在する状態で MAX BET スイッチ 6 を操作すると、クレジットの範囲で賭数が最大数になるように追加設定され、クレジット数とその追加設定分だけ減算される。賭数が設定されると、入賞ライン L1～L5 のうち賭数及び遊技状態に応じて定められた入賞ラインが有効となり、スタートスイッチ 7 の操作が有効な状態、すなわち、ゲームが開始可能な状態となる。

【0102】

ここで、入賞ラインとは、各リール 2L、2C、2R の透過窓 3W に表示された図柄の組合せが入賞図柄の組合せであるかを判定するために設定されるラインである。本実施例では、図 1 に示すように、各リール 2L、2C、2R の中段に並んだ図柄に跨って設定された入賞ライン L1、各リール 2L、2C、2R の上段に並んだ図柄に跨って設定された入賞ライン L2、各リール 2L、2C、2R の下段に並んだ図柄に跨って設定された入賞ライン L3、リール 2L の上段、リール 2C の中段、リール 2R の下段、すなわち右下がりに並んだ図柄に跨って設定された入賞ライン L4、リール 2L の下段、リール 2C の中段、リール 2R の上段、すなわち右上がりに並んだ図柄に跨って設定された入賞ライン L5 の 5 種類が入賞ラインとして定められている。

【0103】

ゲームが開始可能な状態でスタートスイッチ 7 を操作すると、各リール 2L、2C、2R が回転し、各リール 2L、2C、2R の図柄が連続的に変動する。この状態でいずれかのストップスイッチ 8L、8C、8R を操作すると、対応するリール 2L、2C、2R の回転が停止し、透過窓 3W に表示結果が導出表示される。

【0104】

全てのリール 2L、2C、2R が停止することで 1 ゲームが終了し、有効化されたいずれかの入賞ライン L1～L5 上に予め定められた図柄の組合せが各リール 2L、2C、2R の表示結果として停止した場合には入賞が発生する。入賞が発生すると、その入賞に応じて定められた点数が遊技者に対して付与される。この点数は、クレジットに加算される。

【0105】

クレジットは、計数ボタン 10 を操作することによって、計数して持ちメダルに変換することができる。持ちメダルに変換することによって、遊技終了時にはその持ちメダルを

10

20

30

40

50

カードに記録することが可能となる。

【0106】

本実施例では、計数ボタン10を1度押下した場合には、その押下時間に関わらず（長押しか否かに関わらず）、現在遊技者が所有している遊技球の全てが計数される。しかし、これに限らず、計数ボタン10を押下し続けた時間に応じて計数動作が繰返し実行される（例えば0.3秒押下状態が継続する度に50枚の計数処理が実行される）ようにしても良い。また、押下継続時間に関わらず、1度押下すると、所定数（例えば50枚）だけ遊技球から持ちメダルへの計数が行われるようにしても良い。

【0107】

液晶表示器51の上部には、クレジット表示セグメント7Sと、スピーカ53, 54が設けられている。クレジット表示セグメント7Sは、5つの7セグメントから形成され、遊技者が所持するクレジット数を表示する。クレジット表示セグメント7Sは、スロットマシン2の上部に設けられていることにより、スロットマシン2で遊技をしている遊技者以外の遊技者または店員に対して、スロットマシン2が記憶するクレジット数を表示することができる。スピーカ53, 54は、演出に合わせた効果音などを発する。

10

【0108】

上述したように、MAXBETスイッチ6は、賭数を最大数にするために用いられるスイッチである。すなわち、MAXBETスイッチ6は、遊技の進行に用いられる。また、本実施例におけるMAXBETスイッチ6は、演出のためにも用いられる。すなわち、MAXBETスイッチ6に対して、同じ操作がされたときに、該操作が有効操作であるときと無効操作であるときとで実行する処理を変化させる。これにより、MAXBETスイッチ6は、遊技の進行及び演出の両方に用いられる。

20

【0109】

以下、MAXBETスイッチ6の有効操作と無効操作とについて説明する。MAXBETスイッチ6の有効操作とは、賭数の設定が可能である賭数設定可能状況において、MAXBETスイッチ6に対して行われる操作である。賭数設定可能状況とは、例えば、賭数を受け付けることが可能な期間であって、「クレジットが1以上残存しており、かつ3枚未満の賭数が設定されている状況」または「クレジットが1以上残存しており、かつ賭数が設定されていない状況」である。「クレジットが1以上残存しており、かつBETカウンタに3枚未満の賭数が設定されている状況」において、MAXBETスイッチが操作されたときには、3枚を上限として、残存しているクレジット分だけ、賭数が設定される。「クレジットが1以上残存しており、かつ賭数が設定されていない状況」において、MAXBETスイッチが操作されたときには、3枚を上限として、残存しているクレジット分だけ、賭数が設定される。このように、MAXBETスイッチ6は、賭数設定可能状況における有効操作がされることにより賭数を設定する遊技の進行のためのスイッチとして用いられる。

30

【0110】

一方で、MAXBETスイッチ6の無効操作とは、賭数の設定が可能ではない賭数設定不可能状況において、MAXBETスイッチ6に対して行われる操作である。賭数設定不可能状況は、「遊技が開始されてから終了するまでの期間」を含む。すなわち、リールが回転して、遊技が行われている期間において、MAXBETスイッチ6に対する操作は、無効操作となる。本実施例において、スロットマシン2では、リールが回転している期間において、MAXBETスイッチ6の無効操作を促す操作促進画像が表示され得る。このとき、遊技者によってMAXBETスイッチ6の無効操作がされることによって、有利度合いを示唆する画像などを表示する演出が行われる。このように、本実施例におけるMAXBETスイッチ6は、賭数設定不可能状況における無効操作がされることにより、演出画像を表示するための契機として用いられる。すなわち、MAXBETスイッチ6は、有効操作の受け付け期間においては遊技の進行のために用いられ、無効操作の受け付け期間においては演出のために用いられる。

40

【0111】

50

〔カードユニットの構成〕

図 1 を参照して、本実施例に係る C U 3 の構成を説明する。この C U 3 は、会員登録をしていない一般の遊技者に対して発行される遊技用記憶媒体であるプリペイド機能を備えるビジターカード（一般カードとも言う）や、該遊技場に会員登録した会員遊技者に対して発行される遊技用記憶媒体である会員カードを受け付ける。ビジターカードや会員カードは IC カードで構成されている。

〔0112〕

それらのカードを受け付けた C U 3 は、カードの記憶情報により特定される遊技者所有の遊技価値（例えばプリペイド残高、持ちメダル数、あるいは貯メダル数（「貯玉数」とも称する）など）をクレジット数（遊技メダル数）に変換する機能を有する。

10

〔0113〕

C U 3 の前面側には、紙幣を挿入するための紙幣挿入口 302、装置前面より装置前方向に突出形成された張出部 305、会員カードやビジターカードを挿入するためのカード挿入／排出口 309 などが設けられている。このカード挿入／排出口 309 に挿入された会員カードやビジターカードがカードリーダーライタ（図示省略）に受け付けられ、そのカードに記録されている情報が読み取られる。

〔0114〕

前述の張出部 305 において、遊技者と対向する面には、表示器 312 と、会員カードを受け付けた場合において、該会員カードに記録された会員カード ID（単に、カード ID、C-ID ともいう）並びに会員カード ID により特定される貯メダル数（貯玉数）を用いた再プレイ遊技を実施するための再プレイボタン 319 と、遊技場の係員が所持するリモコン（図示略）から赤外線信号を受信して電子信号に変換して出力する IR 感光ユニット 320 が設けられている。

20

〔0115〕

表示器 312 は、挿入された遊技用記録媒体（カード）に記録されているプリペイド残高（カード残高または単に残高ともいう）や、持ちメダル数、クレジット数（遊技メダル数）、その他の各種情報を表示可能であるとともに、表面が透明タッチパネルで構成されている。表示器 312 の表示部に表示された各種表示項目を指でタッチすることにより各種操作が入力可能となるように構成されている。

〔0116〕

持ちメダルボタン 324 を操作した場合、挿入されたカードに記録されている持ちメダル数の一部が引き落とされてクレジット数（遊技メダル数）に変換される。再プレイボタン 319 を操作した場合に、挿入されたカードに遊技者が獲得した持ちメダル数が記憶されているときにはその持ちメダル数の一部を引落としてクレジットに変換し、変換したクレジットに基づいてスロットマシン 2 による遊技を行うことが可能となる。

30

〔0117〕

一方、挿入されたカードが会員カードであり持ちメダル数が記憶されておらずかつ貯メダルがホール用管理コンピュータなどに記憶されている場合には、その貯メダルの一部が引落とされてクレジットに変換され、スロットマシン 2 による遊技が可能となる。つまり、挿入されたカードに対応付けて貯メダルと持ちメダルとの双方が記憶されている場合には、持ちメダルが優先的に引落とされる。尚、再プレイボタン 319 とは別に、持ちメダルを引落とすための専用の持ちメダル払出ボタンを設け、再プレイボタン 319 は貯メダル引落とし専用のボタンとしても良い。

40

〔0118〕

ここで、「クレジット数（遊技メダル数）」とは、賭数設定に使用可能であるとともに、「持ちメダル数」に変換可能なデータである。「クレジット数」は、プリペイドカードの残高、持ちメダル数、あるいは貯メダル数を引き落とすことと引き換えにして生成される。

〔0119〕

「持ちメダル数」とは、遊技者がスロットマシンにより遊技を行った結果、遊技者の所

50

有となったクレジット数（遊技メダル数）を計数変換したものである。この「持ちメダル数」は、遊技者のカードによって特定可能に記憶される。尚、持ちメダル数を遊技場に設定された持ちメダル数管理用の管理装置で管理しても良い。

【0120】

「貯メダル数（貯玉数）」とは、遊技場に預け入れられた持ちメダル数である。遊技者が遊技で獲得した持ちメダル数は、当日中は持ちメダル数として管理されるが、獲得した翌日以降は「貯メダル数」として管理される。すなわち、遊技場において当日遊技者が獲得して計数したクレジット数（遊技メダル数）を「持点」と言い、前日以前に遊技者が獲得して遊技場に預け入れられた持ちメダル数を「貯メダル数」と言う。この「貯メダル数」は、一般的に当該遊技場に設置されたホール用管理コンピュータやその他の管理コンピュータにより管理される。

10

【0121】

以上の「残高」、「貯メダル数（貯玉数）」、「持ちメダル数」、「クレジット数（遊技メダル数）」の各データの変換可能方向を矢印で表すと、「『残高、貯メダル数、持ちメダル数』→『クレジット数』→『持ちメダル数』→『貯メダル数』」となる。

【0122】

本実施形態では、貯メダル数データは会員カードに直接記録させずホール用管理コンピュータなどの上位サーバに会員カード番号と対応付けて記憶させ、会員カード番号に基づいて対応する貯メダル数を検索できるように構成されている。一方、持ちメダル数は、カードに直接記録している。

20

【0123】

しかし、両者ともに上位サーバにカード番号と対応付けて記憶させても良い。ビジターカードの場合も、持ちメダル数は、ビジターカードに直接記録している。しかし、持ちメダル数を上位サーバにカード番号と対応させて記憶させても良い。この上位サーバにカード番号と対応させて記憶させる際に、上位サーバに記憶させた時刻を特定できるデータをカード（会員カード、ビジターカード）に書込んで排出しても良い。また、プリペイド残高についてはカード（会員カード、ビジターカード）に直接書込んで排出する。

【0124】

尚、持ちメダル数を、カード（会員カード、ビジターカード）、または上位サーバに記憶させるタイミングは、例えば、計数ボタン10が操作されて計数処理が行われるタイミングである。しかしながら、これに代えて、カードを返却するときに一括して記憶させるようにしても良い。

30

【0125】

また、遊技者が遊技を終えてCU3からカードを返却したときには、CU3に記憶していた持ちメダルが一旦貯玉としてホールサーバに記憶されるようにし、その遊技者がカードの返却を受けた日と同じ日に再び同じまたは別のCU3にカードを挿入したときには、一旦貯玉として記憶された当日分の持ちメダルのみが再びそのCU3に記憶され、その持ちメダルの範囲でクレジットを加算し、遊技できるようにしても良い。

【0126】

紙幣挿入口302に挿入された紙幣は、貨幣識別器（図示省略）により取込まれてその真贋や紙幣種別の識別がなされる。

40

【0127】

CU3の前面側には、さらに、貸出ボタン321とカード返却ボタン322とが設けられている。貸出ボタン321は、挿入されたカードに記録されている残高を引き落としてクレジット数を得るための操作を行うボタンである。具体的には、貸出ボタン321を操作することで引き落とされる残高に応じてクレジット数が加算される。カード返却ボタン322は、遊技者が遊技を終了するときに操作され、挿入されているカードに遊技終了時の確定した持ちメダル数（カード挿入時の持ちメダル数－持ちメダル数からクレジット数への変換数＋計数操作によって計数された数）を記憶させて排出するための操作ボタンである。

50

【0128】

以上、説明したように、本実施例に係るスロットマシン2によれば、カードで特定される持ちメダル数に応じてクレジット数（遊技メダル数）に変換し、さらにはクレジット数を用いて賭数設定が可能となるため、メダルの貸し出しを受けて、そのメダルを投入してクレジットを確保し、そのクレジットを用いて賭数設定が行われるような従来のスロットマシンに慣れている遊技者に混乱を与えることなく、メダルを用いない新たなスロットマシン（管理遊技機）による遊技を提供できる。

【0129】

〔カードユニットとスロットマシンとの内部構成〕

図2は、カードユニット及びスロットマシンの内部構成を示すブロック図である。図2を参照して、CU3とスロットマシン2との制御回路の概略を説明する。

【0130】

CU3にはCU制御基板32が設けられ、このCU制御基板32にはマイクロコンピュータなどから構成されたCU制御部323が設けられている。このCU制御部323は、CU3の主制御機能部であり、制御中枢としてのCPU、CPUが動作するためのプログラムや制御データなどを記憶しているROM、CPUのワークエリアとして機能するRAM、周辺機器との信号の整合性を保つための入出力インターフェイスなどが設けられている。

【0131】

CU制御部323には、ホール用管理コンピュータやセキュリティ上の管理を行うホールサーバと通信を行うための外部出力端子（図示省略）が設けられている。CU3は、外部出力端子を介して、CU3の状態や、スロットマシン2から受信した遊技機状態情報をホール用管理コンピュータ（ホールコン）やセキュリティ上の管理を行うホールサーバなどの外部に送信する。CU制御部323は、通信制御IC325を介してスロットマシン2のメダル数制御基板17と通信を行っている。通信制御IC325とメダル数制御基板17とは、例えば、非同期シリアル通信ポートで接続されている。通信制御IC325とメダル数制御基板17との通信は、接続端子板1000を介して行われる。

【0132】

CU制御部323とメダル数制御基板17との通信は、貸出情報（挿入されたカードに記憶されている残高を引落としてスロットマシン2による遊技に用いるための操作に関する情報）と貸出応答情報（貸出情報に対する応答情報）とを双方向で行い、それ以外の計数情報（クレジットから持ちメダルへの計数処理に関する情報）、及び遊技機情報を、メダル数制御基板17からCU制御部323への一方向の通信で行っている。そのため、CU3が計数情報及び遊技機情報を受信したか否かをスロットマシン2側では認識していない。CU3にはスロットマシン2側への接続部（図示省略）が設けられており、スロットマシン2にはCU3側への接続部（図示省略）が設けられている。これら接続部は、例えばコネクタなどで構成されている。

【0133】

CU制御部323は、遊技者が遊技している際、遊技者の持ちメダルを管理・記憶する。表示器312には、CU制御部323から出力される残高あるいは持ちメダル数などのデータに応じた画像が表示される。また、表示器312の表面に設けられているタッチパネルを遊技者が操作すれば、その操作信号がCU制御部323に入力される。遊技者が貸出ボタン321を操作することにより、その操作信号がCU制御部323に入力される。尚、貸出ボタン321は、CU3に設ける構成に限定されるものではなく、スロットマシン2に設けて操作信号をCU制御部323に入力する構成であっても良い。遊技者がカード返却ボタン322を操作することによりその操作信号がCU制御部323に入力される。

【0134】

スロットマシン2には、スロットマシン2の遊技の進行を制御する主制御基板16と、遊技者所有のクレジットに関する制御を行うメダル数制御基板17と、遊技状態に応じた

10

20

30

40

50

演出の制御を行う演出制御基板 15 と、電源基板 101 とが設けられている。電源基板 101 によってスロットマシン 2 を構成する電気部品の駆動電源が生成され、各部に供給される。

【0135】

電源基板 101 には、外部から AC100V の電源が供給されるとともに、この AC100V の電源からスロットマシン 2 を構成する電気部品の駆動に必要な直流電圧が生成され、主制御基板 16、メダル数制御基板 17 及び演出制御基板 15 に供給されるようになっている。

【0136】

メダル数制御基板 17 には、メダル数制御部 171 である払出制御用マイクロコンピュータが搭載されている。メダル数制御部 171 は、制御中枢としての CPU171a、CPU171a が動作するためのプログラムや制御データなどを記憶している ROM171b、CPU171a のワークエリアとして機能する RAM171c、周辺機器との信号の整合性を保つための入出力インターフェイスなどが設けられている。

【0137】

メダル数制御基板 17 には、RAM171c に記憶された情報を消去するための RAM クリアスイッチ 293、ドア開放検出スイッチ 25 が接続されており、これら接続されたスイッチ類の検出信号が入力される。また、メダル数制御基板 17 には、計数ボタン 10 が接続されており、計数ボタン 10 の検出信号が入力される。

【0138】

メダル数制御基板 17 には、役比モニタ 89 が接続されており、メダル数制御部 171 により表示が制御される。また、メダル数制御基板 17 には、バックアップメモリ 294 が接続されており、メダル数制御基板 17 が役比モニタ 89 に表示するための役比情報をバックアップする。

【0139】

役比モニタ 89 は、通常、スロットマシンの性能を示す数値（以下、「役比情報」とも称する）を表示する。スロットマシンの性能を示す数値は、例えば、総累計払出枚数に対する指示込役物払出比率、過去 6000 ゲーム間の連続役物払出比率、過去 6000 ゲーム間の役物払出比率、総累計払出枚数に対する連続役物払出比率、総累計払出枚数に対する役物払出比率、総累計払出枚数に対する役物等状態比率である。これらの情報についての詳細は、後述にて説明する。

【0140】

主制御基板 16 には、主制御部 161 である遊技制御用マイクロコンピュータが搭載されている。主制御部 161 は、制御中枢としての CPU161a、CPU161a が動作するためのプログラムや制御データなどを記憶している ROM161b、CPU161a のワークエリアとして機能する RAM161c、周辺機器との信号の整合性を保つための入出力インターフェイスなどが設けられている。

【0141】

主制御基板 16 には、リールモータ 32L、32C、32R が接続されており、主制御部 161 の制御に基づいて駆動される。また、主制御基板 16 には、設定キースイッチ 37、リセット／設定スイッチ 38、スタートスイッチ 7 が接続されており、これら接続されたスイッチ類の検出信号が入力される。また、主制御基板 16 には、遊技補助表示器 12、設定値表示器 24 が接続されており、主制御部 161 により表示が制御される。

【0142】

また、主制御基板 16 には、中継基板 1100 を介して、賭数クリアスイッチ 21、1BET スイッチ 20、ストップスイッチ 8L、8C、8R、ドア開放検出スイッチ 25、MAXBET スイッチ 6 が接続されており、これら接続されたスイッチ類の検出信号が入力される。また、主制御基板 16 には、中継基板 1100 を介して、1～3BETLED 14～16 が接続されており、主制御部 161 により表示が制御される。主制御部 161 は、MAXBET スイッチ 6 の無効操作の受け付け期間において、MAXBET スイッチ

10

20

30

40

50

6 が操作されたことを検出した場合、MAX BET スイッチ 6 の無効操作がされたことを示す操作コマンドを演出制御部 151 へ送信する。

【0143】

演出制御基板 15 には、演出制御部 151 である演出制御用マイクロコンピュータが搭載されている。演出制御部 151 は、制御中枢としての CPU 151a、CPU 151a が動作するためのプログラムや制御データなどを記憶している ROM 151b、CPU 151a のワークエリアとして機能する RAM 151c、周辺機器との信号の整合性を保つための入出力インターフェイスなどが設けられている。

【0144】

演出制御基板 15 には、演出用スイッチ 57 が接続されており、演出用スイッチ 57 の検出信号が入力される。また、演出制御基板 15 には、液晶表示器 51、演出効果 LED 52、スピーカ 53、54、リール LED 55、クレジット表示セグメント 7S などの演出装置が接続されており、これら演出装置は、演出制御部 151 による制御に基づいて駆動されるようになっている。

10

【0145】

また、演出制御基板 15 には、光量・音量調整基板 111 が接続されている。光量・音量調整基板 111 には、光量や音量を調整するためのスイッチ類が接続されており、これらのスイッチ類からの検出信号は、光量・音量調整基板 111 を介して演出制御基板 15 に入力される。

【0146】

主制御部 161 は、演出制御部 151 に各種のコマンドを送信する。主制御部 161 から演出制御部 151 へ送信されるコマンドは一方向のみで送られ、演出制御部 151 から主制御部 161 へ向けてコマンドが送られることはない。演出制御部 151 は、主制御部 161 から送信されるコマンドを受けて、演出を行うための各種の制御を行う。

20

【0147】

メダル数制御部 171 は、主制御部 161 に対して各種のコマンドを送信する。また、主制御部 161 もメダル数制御部 171 に対して各種のコマンドを送信する。すなわち、メダル数制御部 171 と主制御部 161 との通信は双方向通信である。また、メダル数制御基板 17 からは、主制御基板 16 に対するバックアップ電源が供給され、電断後もバックアップ電源が供給されている期間は主制御基板 16 の RAM 161c に格納されたデータが保持されるようになっている。

30

【0148】

また、メダル数制御部 171 は、RAM 171c の所定領域にクレジットを記憶する。具体的には、クレジット数はクレジットカウンタに記憶されている。メダル数制御部 171 は、クレジット加算処理またはクレジット減算処理において、RAM 171c の所定領域に記憶されているクレジットを更新する。

【0149】

設定された賭数は、RAM 161c の所定領域に記憶されている。具体的には、設定された賭数は、BET カウンタとして記憶されている。BET カウンタに記憶されている値が「3」である場合に、遊技を開始可能な状態となる。以下では、BET カウンタに記憶されている値を、単に「賭数」と称する場合がある。

40

【0150】

以上説明したような、メダルが不要なメダルレススロットマシンにおいては、メダル数制御基板 17 を備えるようにしている。そして、従来のスロットマシンにおけるメダルの投入や払出に関する機能をメダル数制御基板 17 に集中させるようにしている。また、メダルが必要な従来のスロットマシンであれば、メダルセレクトやホッパーやのようなメダルの投入・払出に関連する装置を備える必要があるが、メダルレススロットマシンにおいては、このような装置は不要である。

【0151】

また、本実施例のようにメダルレススロットマシンを構成することで、従来のスロット

50

マシンと部品を共通化することができる。具体的には、クレジットを更新する機能（メダルの投入や払出に関する機能）をメダル数制御基板 17 に集中させているため、メダルレススロットマシンのメダル数制御基板 17 を交換することで従来のスロットマシンを構成することができる。従来のスロットマシンを構成する場合は、メダル数制御基板 17 にメダルの投入や払出に関する機能を備えた上で、メダルセレクトやホッパーやのようなメダルの投入・払出に関連する装置をメダル数制御基板 17 に接続すれば良い。このような構成にすることで、従来のスロットマシンと互換性を有するとともに、部品の共通化により、スロットマシンの設計及び製造において、コストダウンを図ることができる。

【0152】

主制御部 161 は、スタートスイッチ 7 より検出信号が入力されると、リールモータ 32L、32C、32R を回転駆動させるとともに、入賞役の抽選を行う。

10

【0153】

入賞役の種類は、遊技状態に応じて定められているが、大きく分けて、ビッグボーナス（BB）、レギュラーボーナス（RB）への移行を伴う特別役と、メダルの払い出しを伴う小役と、賭数の設定を必要とせず次のゲームを開始可能となる再遊技役（リプレイ）とがある。

【0154】

主制御部 161 は、入賞役の抽選をし、リールを回転駆動させた後、遊技者によるリールの停止操作を待つ。主制御部 161 は、いずれかのストップスイッチ 8L、8C、8R が操作されたときに、当該ストップスイッチ 8L、8C、8R に対応するリールの回転を停止させる。主制御部 161 は、3つの図柄を停止させ、入賞の有無を判定する入賞判定処理を実行する。入賞と判定された場合には、入賞の種類に応じた数のクレジット数が遊技者に付与される。電源基板 101 には、電源投入スイッチ 102 が接続されており、電源投入スイッチ 102 の検出信号が入力される。

20

【0155】

尚、本実施例における「ゲーム（遊技）」とは、スタートスイッチ 7 が操作されてからリール 2L、2C、2R が停止するまでをいう。尚、ゲームを行う際には、スタートスイッチ 7 の操作前の賭数の設定や、リール 2L、2C、2R の停止後にメダルの払い出しや遊技状態の移行も行われるので、これらの付随的な処理も広義には「ゲーム」に含まれるものとする。

30

【0156】

また、本実施例では、MAX BET スwitch 6 の操作を MAX BET 操作、スタートスイッチ 7 の操作を開始操作、ストップスイッチ 8L、8C、8R の操作を停止操作、計数ボタン 10 の操作を計数操作、貸出ボタン 321 の操作を貸出操作、カード返却ボタン 322 の操作を返却操作とも称する。

【0157】

また、スロットマシン 2 は、設定値に応じてメダルの払出率が変わる構成である。詳しくは、内部抽選などの遊技者に対する有利度に影響する抽選において設定値に応じた当選確率を用いることにより、メダルの払出率が変わるようになっている。設定値は 1～6 の 6 段階からなり、6 が最も払出率が高く、5、4、3、2、1 の順に値が小さくなるほど払出率が低くなる。すなわち設定値として 6 が設定されている場合には、遊技者にとって最も有利度が高く、5、4、3、2、1 の順に値が小さくなるほど有利度が段階的に低くなる。

40

【0158】

設定値を変更するためには、設定キースwitch 37 を ON 状態としてからスロットマシン 2 の電源を ON する必要がある。設定キースwitch 37 を ON 状態として電源を ON すると、設定値表示器 24 に RAM 161c から読み出された設定値が表示値として表示され、リセット／設定スイッチ 38 の操作による設定値の変更が可能な設定変更状態に移行する。設定変更状態において、リセット／設定スイッチ 38 が操作されると、設定値表示器 24 に表示された表示値が 1 ずつ更新されていく（設定値 6 からさらに操作されたとき

50

は、設定値 1 に戻る）。そして、スタートスイッチ 7 が操作されると表示値を設定値として確定する。そして、設定キースイッチ 3 7 が OFF されると、確定した表示値（設定値）が主制御部 1 6 1 の RAM 1 6 1 c に格納され、遊技の進行が可能な状態に移行する。

【 0 1 5 9 】

〔状態遷移〕

図 4 は、遊技状態の遷移を説明するための図である。図 4 に示すように、主制御部 1 6 1 によって管理される状態は、出玉率に関わる遊技状態が含まれる。

【 0 1 6 0 】

遊技状態には、非内部中、内部中、及び B B が含まれる。内部中は、遊技が進行可能な状態であってかつ予め定められた設計値に基づくメダルの払出率が担保されている状態である。尚、本実施例のスロットマシン 2 では、ほとんどのゲームを内部中で遊技者に遊技させることになっている。

【 0 1 6 1 】

一方、非内部中は、遊技者によって遊技することがない、あるいは遊技することがあってもその時間が極端に短い状態である。非内部中においては、B B に当選し、かつ当該 B B の入賞を取りこぼしたときに、次のゲームから遊技状態が内部中に移行する。すなわち、内部中は、B B の当選を持ち越した状態である。

【 0 1 6 2 】

非内部中及び内部中のいずれにおいても、B B に入賞可能なゲーム（以下、「B B 入賞可能ゲーム」とも称する）が行われることがある。具体的には、非内部中においては、B B に当選したゲームでストップスイッチ 8 L, 8 C, 8 R の操作に応じて B B の図柄組合せを導出させることができれば、B B に入賞する。この場合、次のゲームから遊技状態が B B に制御される。つまり、非内部中においては、B B に当選したゲームが B B 入賞可能ゲームとなる。

【 0 1 6 3 】

内部中においては、B B 当選が持ち越されている。ここで、B B と小役とが同時当選した場合、小役の図柄組合せを優先的に導出させるようにリール制御が行われる。さらに、小役が取りこぼしのない役であれば、B B と小役とが同時当選したゲームでは、ストップスイッチ 8 L, 8 C, 8 R の操作に関わらず、必ず小役が入賞し、B B は入賞することができない。同様に、B B と再遊技役とが同時当選した場合、再遊技役の図柄組合せを優先的に導出させるようにリール制御が行われる。一般的に再遊技役は取りこぼしのない役であるため、B B と再遊技役とが同時当選したゲームでは、ストップスイッチ 8 L, 8 C, 8 R の操作に関わらず、必ず再遊技役が入賞し、B B は入賞することができない。したがって、内部中においては、内部抽選でハズレになったゲーム（何らの役にも当選しないゲーム）に限り、ストップスイッチ 8 L, 8 C, 8 R の操作に応じて B B の図柄組合せを導出させることができれば、B B に入賞する。この場合、次のゲームから遊技状態が B B に制御される。つまり、内部中においては、内部抽選でハズレになったゲームが B B 入賞可能ゲームとなる。

【 0 1 6 4 】

B B 中においては、所定ゲーム数（例えば、6 0 G）に亘って B B 中ゲームが行われるが、B B 中における出玉率は約 1 0 1 % であるため、純増枚数はほとんど増えることがない。よって、B B は、遊技者にとっては単に所定ゲーム数（例えば、6 0 G）を消化する状態に過ぎない。B B が終了すると、再び非内部中へと遊技状態が移行する。

【 0 1 6 5 】

内部中における状態には、通常区間及び有利区間が含まれる。通常区間は、ナビが実行されない状態であり、ナビ情報を報知不可能な非報知状態である。有利区間は、ナビが実行され得る状態であり、ナビ情報を報知可能な報知状態である。本実施例においては、有利区間のうち、有利区間通常は、ナビが実行されないが、高確状態、A T 1 状態、A T 2 状態、及びエンディング状態は、いずれもナビが実行され得る。尚、有利区間通常においてもナビが実行されるものであっても良いが、高確状態、A T 1 状態、A T 2 状態、及び

10

20

30

40

50

エンディング状態においては、有利区間通常よりも、押し順役当選時に主役を入賞させるためのナビの実行確率が高くなっている。このように、高確状態、A T 1 状態、A T 2 状態、及びエンディング状態では、有利区間通常であるときよりも高い確率でナビが行われる。

【0166】

通常区間においては、有利区間移行抽選で当選（有利区間当選）したときに、有利区間に状態が制御される。尚、本実施例においては、通常中に当選し得る大部分の役の当選が有利区間当選の条件となっているため、通常における遊技の滞在は約1Gである。尚、有利区間当選の条件は、通常中に当選し得る全ての役のうちのいずれかが当選したときに成立しても良い。

10

【0167】

通常区間においては、押し順役に当選したゲームでナビが実行されないため、遊技者が獲得可能な1ゲーム当たりの純増枚数は、賭数の設定に用いたメダルの枚数を考慮すると、0枚またはマイナスになる。尚、1ゲーム当たりの純増枚数とは、1ゲーム当たりで払い出されるメダルの枚数から1ゲーム当たりで賭数の設定に用いられるメダルの枚数を差し引いた数である。本実施例においては、通常の出玉率が40%に設定されている。このように、通常においては、出玉率が1以下（100%以下）または1未満（100%未満）となる。

【0168】

有利区間は、有利区間通常、高確状態、A T 1 状態、A T 2 状態、エンディング状態を含む。有利区間通常においては、押し順役に当選したゲームでナビが実行されないため、遊技者が獲得可能な1ゲーム当たりの純増枚数は、賭数の設定に用いたメダルの枚数を考慮すると、0枚またはマイナスになる。本実施例においては、有利区間通常の出玉率が40%に設定されている。このように、有利区間通常においては、出玉率が1以下（100%以下）または1未満（100%未満）となる。

20

【0169】

本実施例において、A T 1 状態は、所定のゲーム数が消化されることによって終了する。すなわち、図に示されているように、通常区間へと移行する。A T 1 状態の所定のゲーム数は、特定の図柄（例えば、スイカ、強チェリー）の当選によって増加し得る。すなわち、本実施例においては、特定の図柄（スイカ、強チェリー）が当選することで、遊技者の有利度が高くなる。

30

【0170】

有利区間通常においては、高確状態、A T 1 状態への制御に関わる抽選等の処理が行われる。尚、有利区間通常において、主制御部161は、ポイント獲得抽選によってA T 1 状態への抽選を行う。ポイント獲得抽選によって更新されるポイントは、主制御部161によって管理される。主制御部161は、内部にポイントを計数するためのポイントカウンタ（図示せず）を備える。また、ポイントカウンタの値が規定の値に到達したとき、主制御部161は、A T 1 状態に制御するか否かの抽選を行うA T 抽選を実行する。尚、主制御部161は、ポイントを用いずに特定の図柄（スイカ、強チェリー）が当選したことに基づいて、A T 抽選を実行しても良い。高確状態は、付与されるポイントの数が有利区間通常よりも大きくなる状態である。すなわち、高確状態は、有利区間通常よりもA T 1 状態に移行しやすい状態である。

40

【0171】

A T 2 状態への制御は、有利区間通常及び高確状態にあるときに行われ得る。A T 2 状態は、ナビに従うことで遊技者が獲得可能な純増枚数を増加させることが可能な、いわゆる疑似ボーナスである。A T 1 状態を介することなく有利区間通常または高確状態から直接的にA T 2 状態に制御される当選を「直撃疑似ボーナス当選」とも称する。また、A T 1 状態からA T 2 状態へと制御されるような当選を「疑似ボーナス当選」とも称する。疑似ボーナスにおいては、押し順役に当選したゲームでナビが実行されるため、遊技者が獲得可能な1ゲーム当たりの純増枚数は、賭数の設定に用いたメダルの枚数を考慮しても、

50

プラスになる。

【0172】

有利区間においては、後述する獲得メダル数（差数）が所定のエンディング移行枚数に達したときに、エンディング状態に制御される。有利区間中の獲得メダル数とは、有利区間への制御が開始されてから、入賞によって遊技者に付与されたメダル数から遊技者によって使用されたメダル数を減算した値である。本実施例において、獲得メダル数は、後述にて詳述に説明する差数カウント値を用いて計数される。エンディング状態は、例えば、有利区間中の獲得メダル数の合計値が上限枚数（例えば、2400枚）に達するまで有利区間である状態への制御が継続することが確定する状態である。

【0173】

エンディング移行枚数は、通常区間から有利区間に移行したときにセットされる。尚、エンディング移行枚数は、抽選によって決定されても良いし、予め定められても良い。エンディング移行枚数は、主制御部161によって管理される。すなわち、主制御部161のRAM161cは、エンディング移行枚数を記憶する。エンディング移行枚数は、例えば、2300である。すなわち、主制御部161は、差数カウント値を累積的に計数し、当該計数する処理において、差数カウント値がエンディング移行枚数に到達したとき、有利区間を終了する。

【0174】

有利区間においてリミッタ条件が成立すると、当該有利区間から通常区間に制御される。より具体的には、有利区間中の獲得メダル数が2400枚に達したとき、有利区間が終了し、通常区間に制御される。尚、有利区間中の獲得メダル数は、RAM161cに格納されたカウンタによってカウントされる。有利区間中の獲得メダル数が上限枚数に達することを「リミッタ条件」が成立する、と称する。

【0175】

このように、有利区間は、遊技者に有利なエンディング状態を含み、主制御部161は、獲得メダル数が2300枚よりも大きいと判定するとき、エンディング状態に制御する。これにより、獲得メダル数が2300枚よりも大きくなったときに、有利区間を継続させ易くすることができる。

【0176】

有利区間から通常区間に制御されると、有利区間において計数されていた有利区間中の獲得メダル数、さらに遊技中に獲得可能なポイントも初期化される。有利区間中の獲得メダル数は、有利区間中に限らずBB中においても更新され、通常区間においては更新されない。

【0177】

本実施例のスロットマシン2は、設定値に応じてメダルの払出率が変わるものである。詳しくは、設定値（例えば、1, 2, 4, 5, 6）に応じて、ポイント獲得抽選等の所定の抽選における当選確率を異ならせることにより、メダルの払出率が変わるようになっている。遊技店の店員等は、設定変更を行うことで、この設定値を変更することができる。

【0178】

このように、有利区間から通常区間に状態が移行する条件には、遊技の進行に基づき成立するリミッタ条件や任意の終了条件と、設定変更が行われるという条件とが含まれる。

【0179】

また、本実施例のスロットマシン2では、有利区間通常においてゲーム数の上限が定められている。有利区間通常において予め定められたゲーム数の上限に達することにより、到達ポイントに関わらず強制的にAT1状態へと移行させるためのAT権利を付与する。有利区間通常におけるゲーム数の上限は、例えば、1280ゲームである。当該上限のゲーム数は、いわゆる「天井」と称されている。主制御部161は、天井に到達したか否かを判断するため、RAM161cに抽選用カウンタを有する。すなわち、主制御部161は、有利区間通常で実行されたゲーム数をRAM161c内の抽選用カウンタに記憶する。主制御部161は、有利区間通常におけるゲームが実行される度に抽選用カウンタの値

10

20

30

40

50

を加算する。例えば、有利区間通常におけるゲーム数の上限値が700ゲームとして設定されている場合、抽選用カウンタの値が700に到達したとき、主制御部161は、AT権利を付与する。有利区間通常におけるゲーム数の上限値は、700ゲームに限られず、例えば、1280ゲームであっても良い。

【0180】

〔入賞役〕

図5～図8は、入賞役の種類、入賞役の図柄組合せ、及び入賞時の付与について説明するための図である。図5～図8の名称欄には、入賞役の名称が示され、図柄の組合せ欄には、その入賞役が入賞となる図柄の組合せが示されている。また、付与欄には、入賞時に付与される価値（メダル払出枚数、再遊技付与等）が示されている。

10

【0181】

図5に示すように、再遊技役としては、リブ1～リブ6が設けられている。図6に示すように、特別役としては、BBが設けられている。図6～図8に示すように、小役としては、プラム1～6、スイカ、及び1枚役1～33が設けられている。プラム1～6は、押し順役当選時に入賞し得る主役であり、入賞時には、賭数に用いられるメダルの枚数（3枚）よりも多い9枚のメダルが払い出される。プラム1～6をまとめて「プラム役」とも称する。1枚役1～33は、押し順役当選時に入賞し得る副役であり、入賞時には、賭数に用いられるメダルの枚数（3枚）よりも少ない1枚のメダルが払い出される。1枚役1～33をまとめて「1枚役」とも称する。

【0182】

20

図7に示すように、1枚役22の入賞が発生する図柄組合せのうち、「キャラクターキャラー黒7」がリール2L，2C，2Rにおいて導出すると、キャラ図柄が3つ並んでリール上に配置される。具体的には、左リール2Lの下段、中リール2Cの中段、及び右リール2Rの上段のそれぞれにおいてキャラ図柄が導出することで、右上がりによりキャラ図柄が並んで配置される。尚、キャラ図柄が並んで配置されることを「キャラ揃い」とも称する。

【0183】

図8に示すように、1枚役23の入賞が発生する図柄組合せのうち、「キャラクターキャラープラム」または「キャラクタープラムープラム」がリール2L，2C，2Rにおいて導出すると、7図柄が3つ並んでリール上に配置される。具体的には、左リール2Lの上段、中リール2Cの上段、及び右リール2Rの上段のそれぞれにおいて7図柄が導出することで、上段に7図柄が並んで配置される。尚、7図柄が並んで配置されることを「7揃い」とも称する。

30

【0184】

〔抽選対象役〕

図9は、遊技状態ごとに抽選対象役として読み出される入賞役の組合せについて説明するための図である。図9の役番号欄には、抽選対象役ごとに定められた役番号が示され、フラグカテゴリ欄には、抽選対象役の種類ごとに割り当てられたフラグカテゴリが示され、抽選対象役欄には、その名称が示され、遊技状態欄には、遊技状態ごとに丸印でその抽選対象役が抽選対象であることが示され、有利区間当選欄には、有利区間当選の有無が示されている。また、図9における入賞役の組合せ欄には、各抽選対象役に含まれる入賞役の組合せが示されている。

40

【0185】

図9に示すように、特別役の抽選対象役としては、BBが設けられている。再遊技役の抽選対象役としては、通常リブ、7揃いリブ、7不揃いリブ、キャラ揃いリブ、及びキャラ不揃いリブが設けられている。小役の抽選対象役としては、共通プラム、213択役A～D、231択役A～D、312択役A～D、321択役A～D、スイカ、7揃い1枚1，2、キャラ揃い1枚、弱チェリー、強チェリー、及びチャンス目A，Bが設けられている。BB中における小役としては、BB中小役及びBB中1枚が設けられている。尚、213択役A～D、231択役A～D、312択役A～D、及び321択役A～Dは、当選したときにナビが実行され得る役であるため、押し順役の一種である。213択役A～D

50

、 2 3 1 択役 A ～ D、 3 1 2 択役 A ～ D、 及び 3 2 1 択役 A ～ D をまとめて、「押し順ベル」とも称する。また、 7 揃い 1 枚 1， 2 をまとめて「7 揃い 1 枚」とも称する。

【 0 1 8 6 】

非内部中においては、 B B 中小役及び B B 中 1 枚を除く役が当選可能であるが、内部中においては、既に B B の当選が持ち越されているため、 B B、 B B 中小役、及び B B 中 1 枚が当選不可能になっている。

【 0 1 8 7 】

フラグカテゴリは、非内部中、内部中、及び B B のいずれにおいても共通するフラグカテゴリが各役に割り当てられている。また、役番号は、抽選対象役ごとに定められているのに対して、フラグカテゴリは、抽選対象役の種類ごとに割り当てられている。このため、フラグカテゴリの数は、役番号の数よりも少ない。また、有利区間通常におけるポイント獲得抽選、有利区間における特典抽選（以下、これらをまとめて「A T 制御に関わる抽選」とも称する）は、いずれもフラグカテゴリに基づいて行われる。このため、役番号に基づいてこれらの A T 状態の制御に関わる抽選を行うよりも、処理負担を軽減することができる。

【 0 1 8 8 】

本実施例においては、ハズレや B B に対してもフラグカテゴリが割り当てられており、 B B については、通常リブ等の他の役と同じ F C 1 が割り当てられている。また、共通プラムは、スイカと同じ F C 4 が割り当てられている。

【 0 1 8 9 】

〔押し順役のリール制御〕

図 1 0 は、押し順役当選時のリール制御を説明するための図である。前述したように、本実施例においては、有利区間において押し順役が当選したゲームでは、ナビが実行され、正解手順が遊技者に報知される。遊技者は、ナビにしたがって正解手順でストップスイッチ 8 L， 8 C， 8 R を操作することで、遊技者にとって有利な入賞役（主役）を入賞させることができる。

【 0 1 9 0 】

例えば、図 1 0 に示すように、 2 1 3 択役 A ～ D、 2 3 1 択役 A ～ D、 3 1 2 択役 A ～ D、 及び 3 2 1 択役 A ～ D のいずれかに当選したゲームでは、正解手順でストップスイッチ 8 L， 8 C， 8 R が操作されたときに主役であるプラム役が入賞する一方、不正解手順でストップスイッチ 8 L， 8 C， 8 R が操作されたときに副役である 1 枚役が入賞する。尚、不正解手順でストップスイッチ 8 L， 8 C， 8 R が操作されたときに副役である 1 枚役の入賞を取りこぼし場合、何らの入賞も発生しないものであっても良い。

【 0 1 9 1 】

「通常手順」は、「正解手順」として設定されない一方で、「変則手順」は、「正解手順」として設定され得る。すなわち、遊技者は、 2 1 3 択役 A ～ D、 2 3 1 択役 A ～ D、 3 1 2 択役 A ～ D、 及び 3 2 1 択役 A ～ D のいずれかに当選したゲームにおいて、ストップスイッチ 8 L， 8 C， 8 R を通常手順で操作する限り、主役であるプラム役を入賞させることはできないようになっている。このことは、ストップスイッチ 8 L， 8 C， 8 R を変則手順で操作することを遊技者に誘発させる要因ともなり得るが、本実施例においてはナビが実行されないゲームにおいて変則手順で操作すると、遊技者にとって不利なペナルティが遊技者に課せられる。したがって、遊技者は、ナビが実行されないゲームにおいて、ストップスイッチ 8 L， 8 C， 8 R を通常手順で操作することを促されるようになっている。

【 0 1 9 2 】

図 1 1 は、スタートスイッチ 7 が操作されたときに主制御部 1 6 1 が演出制御部 1 5 1 に対して送信する遊技開始時コマンドを示す図である。主制御部 1 6 1 は、スタートスイッチ 7 が操作（スタート操作）されたときに、内部抽選処理を実行し、当該内部抽選処理の結果に応じて、予め定められた情報を含むコマンド群を演出制御部 1 5 1 に送信する。以下では、図 1 1 に示す N o . 1 から N o . 1 3 のコマンド群を、単に「遊技開始時コマン

10

20

30

40

50

ド」と称する。主制御部 161 は、遊技開始時コマンドとして各コマンドを No.1 から No.13 の順番で送信する。各コマンドには、No.と同様の番号で「設定通番」として通番が定められている。各コマンドは、主制御部 161 が管理する各種情報を格納する。

【0193】

例えば、No.2 のコマンド「指示番号」には、ナビに関する情報が格納される。すなわち、No.2 のコマンドは、スタートスイッチ 7 が操作された遊技における押し順を特定可能な情報を格納する。具体的には、コマンド「指示番号」には、ストップスイッチ 8 L, ストップスイッチ 8 C, ストップスイッチ 8 R を押す順番を示す情報が格納される。演出制御部 151 は、No.2 のコマンド「指示番号」を受け付けたときに、当該コマンド「指示番号」から特定可能な操作手順に基づいて、液晶表示器 51 に、ナビ演出を実行する。尚、演出制御部 151 は、コマンド「指示番号」から特定可能な操作手順に基づいて、スピーカ 53 から当該操作手順を遊技者に報知する音を出力させる。

10

【0194】

例えば、No.3 のコマンド「小役種別」には、内部抽選によって当選した役が、小役であるのか、再遊技役であるのか、特別役であるのかを特定可能な情報が格納される。また、No.6 のコマンド「区間状態」には、スタートスイッチ 7 が操作されたゲームが図 4 に示す内部中の状態のいずれの状態であるかを特定可能な情報が格納される。具体的には、No.6 コマンド「区間状態」には、現在制御中の状態が通常区間であるのか、有利区間であるのか、さらには、有利区間のうち、有利区間通常であるのか、高確状態であるのか、AT1 状態または AT2 状態であるのか、エンディング状態であるのかを示す情報が格納される。演出制御部 151 は、No.6 のコマンド「区間状態」を受け付けたことに基づいて、スタートスイッチ 7 が操作されたゲームがいずれの区間状態であるかを特定することができる。また、No.4 のコマンド「出玉状態」においても、スタートスイッチ 7 が操作されたゲームの遊技状態を特定可能な情報が格納され得る。No.9 のコマンド「ART 前兆 G 数」には、AT 連続演出のゲーム数が格納される。遊技開始時コマンドにおける No.10 のコマンド「ポイント」には、前のゲームにおいて獲得したポイント数が格納される。また、No.11 のコマンド「当選番号」には、内部抽選によって当選した役の役番号を特定可能な情報が格納される。

20

【0195】

また、主制御部 161 は、遊技開始時コマンドを送信する場合、No.12 のコマンド「メダル投入」にメダルが BET されたことを示す情報を格納する。No.12 のコマンド「メダル投入」にメダルが BET されたことを示す情報が格納されている場合、演出制御部 151 は、遊技開始時コマンドを受信していることを判定できる。

30

【0196】

図 12 は、第 3 停止時に主制御部 161 が演出制御部 151 に送信する遊技終了時コマンドを示すである。主制御部 161 は、スタートスイッチ 7 が操作されたときのみならず、ストップスイッチの第 3 停止時においても、No.1 から No.13 までのコマンド群を、No.1 から No.13 の順に演出制御部 151 に送信する。以下では、図 12 に示す No.1 から No.13 のコマンド群を、単に「遊技終了時コマンド」と称する。尚、第 3 停止時に送信される各コマンドにおいて、No.11 については、スタートスイッチ 7 が操作されたときに送信される No.11 のコマンドと異なる。No.11 は、入賞に関する情報を格納するコマンドである。すなわち、第 3 停止時において、主制御部 161 は、当選番号に関する情報ではなく、入賞に関する情報を送信する。

40

【0197】

遊技終了時コマンドにおける No.10 のコマンド「ポイント」には、後述する第 3 停止時におけるポイント獲得抽選処理において獲得したポイント数が格納される。また、主制御部 161 は、遊技終了時コマンドを送信する場合、No.13 のコマンド「回胴停止」にリールが停止していることを示す情報を格納する。No.13 のコマンド「回胴停止」にリールが停止していることを示す情報が格納されている場合、演出制御部 151 は、遊技終了時コマンドを受信していることを判定できる。すなわち、演出制御部 151 は、

50

№．１２のコマンド「メダル投入」及び№．１３のコマンド「回胴停止」に基づいて、受信したコマンド群が遊技開始時コマンドであるのか、遊技終了時コマンドであるのかを判定する。主制御部１６１は、遊技開始時コマンドを送信する場合は、№．１３のコマンド「回胴停止」を送信せず、遊技終了時コマンドを送信する場合は、№．１２のコマンド「メダル投入」を送信しなくても良い。

【０１９８】

〔主制御基板とメダル数制御基板との送受信態様〕

主制御基板１６とメダル数制御基板１７との送受信態様を説明する。本実施例においては、主制御基板１６とメダル数制御基板１７との間でコマンドによる通信が行われる。主制御基板１６は、イベントが発生する度にメダル数制御基板１７に所定のコマンドを送信する。イベントには、スタートスイッチ７が押下されたこと、１ＢＥＴスイッチ２０やＭＡＸＢＥＴスイッチ６が押下されたこと、全リール停止したことなどが含まれる。

10

【０１９９】

メダル数制御基板１７は、主制御基板１６から送信された所定のコマンドが、予め定められた応答を必要とするコマンドである場合、応答コマンドを主制御基板１６に送信する。例えば、スロットマシン２が遊技場に設置されて電氣的に接続された状態で電源を立上げたことを契機として、主制御基板１６は、メインチップＩＤ（主制御チップＩＤ）を含む遊技機設置情報コマンドをメダル数制御基板１７に送信する。それ以降の電源投入時においても、主制御基板１６から、メインチップＩＤ（主制御チップＩＤ）を含む遊技機設置情報がメダル数制御基板１７に送信される。すなわち、主制御基板１６は、スロットマシン２の電源が投入されたときに、主制御基板１６が有する固有情報のメインチップＩＤを特定可能な遊技機設置情報コマンドをメダル数制御基板１７に送信する。

20

【０２００】

主制御基板１６及びメダル数制御基板１７の双方は、コマンドに「通番」を付与して送信する。また、主制御基板１６及びメダル数制御基板１７の双方は、受信した「通番」を記憶する。スロットマシン２では、コマンドに「通番」を付与することにより、メダルを不正に取得しようとする者（以下、不正者と称する。）がスロットマシン２を不正操作することを防止する。不正操作とは、例えば、主制御基板１６とメダル数制御基板１７との間で送受信されるコマンドが改変される操作、または、不正者が主制御基板１６またはメダル数制御基板１７を制御する操作などを示す。不正者は、例えば、不正操作を実行する装置等（以下、不正装置と称する。）を、主制御基板１６またはメダル数制御基板１７に接続することによって不正操作をする。

30

【０２０１】

「通番」の初期値及び加算値は、メダル数制御基板１７及び主制御基板１６の各々によって定められる。メダル数制御基板１７は、主制御基板１６から受信した遊技機設置情報コマンドに基づいて「通番」の初期値及び加算値を定める。遊技機設置情報コマンドに含まれるメインチップＩＤは、４バイト長のチップ固有ナンバーレジスタを含む。メインチップＩＤが含む各バイトには、１６進数のチップ固有の値が記憶されている。メダル数制御基板１７は、メインチップＩＤが含む各バイトに記憶されている１６進数の値を加算して、合計値を算出する。メダル数制御基板１７は、算出した合計値の下位２バイトが示す値を１０進数に変換した値を「通番」における初期値として決定する。

40

【０２０２】

例えば、合計値の値が「１８９ｈ」である場合（ｈは「１８９」が１６進数であることを示す。）、通番における初期値は、「８９ｈ」の１０進数で表した値となる。すなわち、「通番」における初期値は「１３７」となる。

【０２０３】

さらに、メダル数制御基板１７は、初期値に対して予め定められた数を除算する。予め定められた数が、例えば「５」である場合、除算の結果として算出される余りの種類が「０」、「１」、「２」、「３」、「４」の４種類となる。メダル数制御基板１７は、当該４種類の余りに対応した加算値を予め定め記憶する。例えば、メダル数制御基板１７は、

50

「0」に対応して「7」を記憶し、「1」に対応して「11」を記憶し、「2」に対応して「13」を記憶し、「3」に対応して「19」を記憶し、「4」に対応して「23」を記憶する。メダル数制御基板17は、初期値に対して予め定められた数を除算した後、当該除算の結果の余りに対応して記憶している値を加算値とする。

【0204】

一例を示すと、初期値である「137」を5で除した結果の余りは「2」である。上述の通り、メダル数制御基板17は、除算の結果の余りである「2」に対応して「13」を記憶している。したがって、メダル数制御基板17は、通番における加算値を「13」として決定する。このように、メダル数制御基板17は遊技機設置情報コマンドから特定したメインチップIDに基づき、主制御基板16から送信されたコマンドが正常であるか否かを判定するための通番の初期値と加算値を生成する。また、主制御基板16においても、同様の計算を行うことによって、初期値と加算値を生成する。これにより、主制御基板16とメダル数制御基板17との双方において、同様の初期値と加算値とが記憶されることとなる。

10

【0205】

上述の通り、本実施例においては、イベントが発生したことを契機に主制御基板16がメダル数制御基板17に所定のコマンドを送信する。主制御基板16は、当該所定のコマンドに対して、通番を付与する。例えば、遊技機設置情報コマンドがメダル数制御基板17へ送信され、主制御基板16とメダル数制御基板17との双方が通番における初期値と加算値とを決定した後に、所定のイベントAが発生した例を説明する。

20

【0206】

所定のイベントAが発生したことに基づいて、主制御基板16は、メダル数制御基板17にコマンドAを送信する。このとき、主制御基板16は、遊技機設置コマンドを送信した後に、初めて送信するコマンドAに対して通番の初期値を付与する。すなわち、主制御基板16は、当該コマンドAに通番「137」を付与して送信する。

【0207】

メダル数制御基板17は、初期値として「137」を記憶しており、遊技機設置コマンドを受信してから初めて受信するコマンドAに付与された通番が「137」であるため、通信は正常であると判断する。

【0208】

続いて、新たなイベントBが発生した場合、主制御基板16は、メダル数制御基板17に対して、コマンドBを送信する。このとき、主制御基板16は、前回送信した通番の値に加算値を加えた値を付与したコマンドBを送信する。すなわち、主制御基板16は、前回送信した「137」に加算値「13」を加えた値である「150」をコマンドBに付与して、送信する。メダル数制御基板17は、コマンドBを受信する前に、事前に次に送信されてくるコマンドに付与される通番が「150」であることを算出する。メダル数制御基板17は、受信したコマンドBに付与されている通番が「150」であり、事前に算出した通番と一致するため、主制御基板16との間における通信が正常であると判断する。

30

【0209】

すなわち、主制御基板16は、コマンドを送るごとに、前回送信した通番の値に加算値を加えた値を通番として付与する。メダル数制御基板17においても、初期値と加算値を記憶しているため、次に受信するコマンドに付与されるべき通番の値を事前に算出することができ、コマンドを受信する度に通番が正常であるか否かを判断することができる。メダル数制御基板17は、受信したコマンドに付与されている通番が算出した通番の値と一致しない場合、主制御基板16とメダル数制御基板17との間において通信異常が発生していると判断する。

40

【0210】

主制御基板16は、前回送信した通番の値に加算値を加えた値が255を超える場合は、255を差し引いた値を通番として送信する。主制御基板16は、メダル数制御基板17からエラーが発生していることを示す応答コマンドを受信した場合、当該応答コマンド

50

の後に送信するコマンドの通番に加算値を加算せず、再度、同一の通番を付与して送信する。

【0211】

〔主制御基板からメダル数制御基板へ送信されるコマンド〕

図13は、主制御基板16がメダル数制御基板17へ送信するコマンドの種類を示す図である。本実施例において、主制御基板16は、図13のコマンド名欄に示されるように、遊技機設置情報コマンド、役物情報コマンド、有利区間情報コマンド、投入コマンド、精算コマンド、終了時コマンド、開始時コマンド、払出パルスコマンド、大当たりコマンド、遊技機不正1コマンド、遊技機不正2コマンド、遊技機不正3コマンド、主制御状態コマンド、主制御基板エラーコマンド、遊技機性能情報（予備）コマンドを、メダル数制御基板17へ送信する。また、番号欄には、各コマンドに予め設定されているコマンド番号が示されている。さらに、電文長欄には、各コマンドが有する電文長、すなわち、バイト長が示されている。

10

【0212】

双方向欄には、主制御基板16がコマンドを送信した後に、メダル数制御基板17が応答コマンドを送信する必要があるか否かが示されている。例えば、メダル数制御基板17は、開始時コマンドを主制御基板16から受信したときには、当該開始時コマンドに応答する応答コマンドを送信しない。すなわち、主制御基板16は、メダル数制御基板17から応答コマンドの受信を待たずに、リールの回胴などの制御をする。

20

【0213】

一方で、メダル数制御基板17は、投入コマンド、精算コマンド、終了時コマンドを主制御基板16から受信した場合、これらのコマンドを受信したことに応答して、応答コマンドを主制御基板16へ送信する。投入コマンド、精算コマンド、終了時コマンドは、メダル数制御基板17が管理するクレジット数に直接影響するコマンドである。そのため、主制御基板16は、投入コマンド、精算コマンド、終了時コマンドを送信した後は、メダル数制御基板17からの応答コマンドを受信したことを条件に次の制御を行う。以下では、図14～図35を用いて、主制御基板16からメダル数制御基板17へ送信されるコマンドについて説明する。

【0214】

図14は、遊技機設置情報コマンドを説明する図である。図14に示されるように、遊技機設置情報コマンドは、22バイト長を有するコマンドである。1バイト目には、遊技機設置情報コマンドの電文長が格納される。2バイト目には、通番が送信される。遊技機設置情報コマンドは、電源投入後、メダル数制御基板17が通番の初期値と加算値を決定する前に送信されるコマンドであるため、通番として「0」の値が固定されて格納される。3バイト目～6バイト目には、それぞれ、コマンド番号、遊技機特性、遊技機種別、識別コードを示す値が格納される。7バイト目～10バイト目には、メインチップIDが有する固有ナンバーレジスタの1～4バイト目の値が格納される。メダル数制御基板17は、7バイト目～10バイト目のメインチップIDの値を用いて、通番の初期値及び加算値を定める。

30

【0215】

11バイト目～13バイト目には、メーカーコードが格納される。14バイト目～21バイト目には、製品コードが格納される。22バイト目には、1バイト目～21バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

40

【0216】

図15は、遊技機特性の詳細を示す図である。以下では、遊技設置情報コマンドの4バイト目に示される遊技機特性の詳細について説明する。遊技機特性は、0ビット目～7ビット目までの1バイトのデータである。0ビット目は、スロットマシン2が、RB（レギュラーボーナス）搭載であるか否かを示す。スロットマシン2がRB搭載である場合、0ビット目は「1」となり、スロットマシン2がRB搭載でない場合、0ビット目は「0」となる。

50

【0217】

1ビット目は、スロットマシン2が、BB（ビッグボーナス）搭載であるか否かを示す。スロットマシン2がBB搭載である場合、1ビット目は「1」となり、スロットマシン2がBB搭載でない場合、1ビット目は「0」となる。2ビット目は、スロットマシン2がCT（チャレンジタイム）搭載であるか否かを示す。スロットマシン2がCT搭載である場合、2ビット目は「1」となり、スロットマシン2がCT搭載でない場合、2ビット目は「0」となる。3ビット目は、スロットマシン2がCB（チャレンジボーナス）搭載であるか否かを示す。スロットマシン2がCB搭載である場合、3ビット目は「1」となり、スロットマシン2がCB搭載でない場合、3ビット目は「0」となる。

【0218】

4ビット目は、スロットマシン2がSB（シングルボーナス）搭載であるか否かを示す。スロットマシン2がSB搭載である場合、4ビット目は「1」となり、スロットマシン2がSB搭載でない場合、4ビット目は「0」となる。5ビット目は、スロットマシン2が指示機能搭載であるか否かを示す。スロットマシン2が指示機能搭載である場合、5ビット目は「1」となり、スロットマシン2が指示機能搭載でない場合、5ビット目は「0」となる。6ビット目は、スロットマシン2の指示種別を示す。スロットマシン2の指示種別が7Pタイプである場合、6ビット目は「1」となり、スロットマシン2の指示種別が7Uタイプである場合、6ビット目は「0」となる。7ビット目は使用されず、「0」が格納される。

【0219】

図16は、役物情報コマンドの構成を示す図である。役物情報コマンドは、メダル数制御基板17が遊技機性能情報、役比モニタ情報を更新するためのコマンドである。役物情報コマンドは、終了時コマンドが送信された後にメダル数制御基板17へ送信される。

【0220】

役物情報コマンドは、5バイトのデータから構成される。1バイト目には、役物情報コマンドの電文長が格納される。2バイト目には、通番が格納される。3バイト目には、コマンド番号を示す値が格納される。図13に示されるように、役物情報コマンドのコマンド番号は、「1」である。

【0221】

4バイト目には、役物作動情報が格納される。役物作動情報は、現在、いずれかのボーナスに当選中であるか否かを示す情報が格納される。5バイト目には、1バイト目～4バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

【0222】

図17は、役物作動情報の詳細を示す図である。役物作動情報は、役物情報コマンドの4バイト目に格納されるデータである。役物作動情報は、0ビット目～7ビット目までの1バイトのデータから構成される。0ビット目には、RBが作動中であることを示す「一種」の情報が格納される。1ビット目には、BBが作動中であることを示す「一種連」の情報が格納される。2ビット目には、CTが作動中であることを示す「二種」の情報が格納される。3ビット目には、CBが作動中であることを示す「二種連」の情報が格納される。5ビット目には、SBが作動中であることを示す「普通役物」の情報が格納される。4ビット目、6ビット目、7ビット目は使用されず、「0」が格納される。

【0223】

図18は、有利区間情報コマンドの構成を示す図である。有利区間情報コマンドは、メダル数制御基板17が遊技機性能情報、役比モニタ情報を更新するためのコマンドである。有利区間情報コマンドは、終了時コマンドが送信された後に、送信される。

【0224】

有利区間情報コマンドは、5バイトのデータから構成される。1バイト目には、役物情報コマンドの電文長が格納される。2バイト目には、通番が格納される。3バイト目には、コマンド番号を示す値が格納される。図13に示されるように、有利区間情報コマンド

10

20

30

40

50

のコマンド番号は、「2」である。

【0225】

4バイト目には、有利区間情報が格納される。有利区間情報は、有利区間における再遊技、指示情報に関するデータが送信される。5バイト目には、1バイト目～4バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

【0226】

図19は、有利区間情報の詳細を示す図である。有利区間情報は、有利区間情報コマンドの4バイト目に格納されるデータであり、有利区間情報コマンドが送信される前に、行われた遊技に関する情報を示すデータである。

【0227】

有利区間情報は、0ビット目～7ビット目までの1バイトのデータから構成される。0ビット目には、有利区間情報コマンドが送信される前に行われた遊技が有利区間中であったか否かを示す情報が格納される。有利区間中であった場合、0ビット目には、「1」が格納される。1ビット目には、有利区間情報コマンドが送信される前に行われた遊技において指示情報があったか否かを示す情報が格納される。指示情報があった場合は、1ビット目には、「1」が格納される。4ビット目には、有利区間情報コマンドが送信される前に行われた遊技において再遊技図柄組み合わせが表示されたか否かを示す情報が格納される。再遊技図柄組み合わせが表示された場合は、4ビット目には、「1」が格納される。2, 3, 5, 6, 7ビット目は使用されず、「0」が格納される。

【0228】

図20は、投入コマンドの構成を示す図である。投入コマンドは、1BETスイッチ20が押下されたとき、または、MAXBETスイッチ6が押下されたときに、主制御基板16からメダル数制御基板17へと送信される。すなわち、主制御基板16は、一のゲームを開始するための賭数を設定するための賭数設定操作を受け付けたときに、投入コマンドをメダル数制御基板17に送信する。また、図13を参照して、投入コマンドは双方向性を有するコマンドであるため、メダル数制御基板17は、投入コマンドを受信したときに、投入コマンドに応答する応答コマンドを主制御基板16に送信する。投入コマンドは、5バイトのデータから構成される。1バイト目には、投入コマンドの電文長が格納される。2バイト目には、通番が格納される。3バイト目には、コマンド番号を示す値が格納される。図13に示されるように、投入コマンドのコマンド番号は「3」である。

【0229】

4バイト目には、投入メダル数が格納される。賭数が0枚、1枚、または2枚のいずれかの状態で1BETスイッチ20が押下された場合、投入メダル数は1枚となる。賭数が0枚の状態ではMAXBETスイッチ6が押下された場合、投入メダル数は3枚となり、賭数が1枚の状態ではMAXBETスイッチ6が押下された場合、投入メダル数は2枚となり、賭数が2枚の状態ではMAXBETスイッチ6が押下された場合、投入メダル数は1枚となる。再遊技作動状態のときにおいて、1BETスイッチ20またはMAXBETスイッチ6が押下されて、投入コマンドが送信される場合、投入メダル数にはデータが格納されない。5バイト目には、1バイト目～4バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。「再遊技作動状態」とは、再遊技役が入賞した後の状態を示す。

【0230】

図21は、精算コマンドの構成を示す図である。精算コマンドは、賭数クリアスイッチ21が押下されたときに、主制御基板16からメダル数制御基板17へと送信される。すなわち、主制御基板16は、一のゲームを開始するための賭数をキャンセルするための精算操作を受け付けたときに、精算コマンドをメダル数制御基板17に送信する。また、図13を参照して、精算コマンドは双方向性を有するコマンドであるため、メダル数制御基板17は、精算コマンドを受信したときに、精算コマンドに応答する応答コマンドを主制御基板16に送信する。精算コマンドは、5バイトのデータから構成される。1バイト目には、精算コマンドの電文長が格納される。2バイト目には、通番が格納される。3バイ

10

20

30

40

50

ト目には、コマンド番号を示す値が格納される。図 1 3 に示されるように、精算コマンドのコマンド番号は、「4」である。

【0 2 3 1】

4 バイト目には、精算メダル数が格納される。賭数が 1 枚の状態では賭数クリアスイッチ 2 1 が押下された場合、精算メダル数は 1 枚となり、賭数が 2 枚の状態では賭数クリアスイッチ 2 1 が押下された場合、精算メダル数は 2 枚となり、賭数が 3 枚の状態では賭数クリアスイッチ 2 1 が押下された場合、精算メダル数は 3 枚となる。5 バイト目には、1 バイト目～4 バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

【0 2 3 2】

図 2 2 は、開始時コマンドの構成を示す図である。開始時コマンドは、スタートスイッチ 7 が押下されたときに、主制御基板 1 6 からメダル数制御基板 1 7 へ送信される。すなわち、主制御基板 1 6 は、一のゲームを開始するときに、開始時コマンドをメダル数制御基板 1 7 へ送信する。開始時コマンドは、再遊技作動状態でスタートスイッチ 7 が押下された場合であっても、送信される。開始時コマンドは、メダル数制御基板 1 7 が管理するクレジット数に直接的に影響を及ぼさないコマンドである。そのため、メダル数制御基板 1 7 は、開始時コマンドを受信したときに、開始時コマンドに対する応答コマンドを主制御基板 1 6 へ送信せず、開始時コマンドに応じた制御を行う。開始時コマンドに応じた制御とは、例えば、ゲーム終了待ち状態に制御する処理や終了時コマンドを受信するための準備処理などが該当する。主制御基板 1 6 は、開始時コマンドを送信した後はメダル数制御基板 1 7 からの応答を待たずに次の制御を行う。次の制御とは、リールを駆動させる制御などである。

【0 2 3 3】

開始時コマンドは、5 バイトのデータから構成される。1 バイト目には、開始時コマンドの電文長が格納される。2 バイト目には、通番が格納される。3 バイト目には、コマンド番号を示す値が格納される。図 1 3 に示されるように、開始時コマンドのコマンド番号は、「6」である。

【0 2 3 4】

4 バイト目には、ホールコンピュータに送信する 1～3 の投入パルス数が格納される。再遊技作動状態においても、投入規定数分の投入パルス数が送信される。5 バイト目には、1 バイト目～4 バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

【0 2 3 5】

図 2 3 は、終了時コマンドの構成を示す図である。終了時コマンドは、全てのリールが停止したとき、すなわち、第 3 停止されたときに、主制御基板 1 6 からメダル数制御基板 1 7 へ送信される。言い換えれば、主制御基板 1 6 は、一のゲームを終了するときに、終了時コマンドをメダル数制御基板 1 7 へ送信する。終了時コマンドには、導出された図柄の組み合わせに応じて定められる払出メダルの枚数が含まれる。メダルが遊技者に払い出される場合、クレジット数は増加する。そのため、終了時コマンドは、メダル数制御基板 1 7 が管理するクレジット数に直接的に影響を及ぼすコマンドである。よって、メダル数制御基板 1 7 は、終了時コマンドを受信したとき、応答コマンドを主制御基板 1 6 へ送信する。また、主制御基板 1 6 は、終了時コマンドを送信した後は当該応答コマンドを受信したことを条件に次の制御を行う。次の制御とは、遊技補助表示器 1 2 に表示するデータの更新処理などが該当する。

【0 2 3 6】

ようするに、メダル数制御基板 1 7 は、終了時コマンドを受信したときに、該終了時コマンドに応答する応答コマンドを主制御基板 1 6 に送信するとともに、該終了時コマンドに応じた制御を行う。該終了時コマンドに応じた制御とは、例えば、払出メダル数をクレジット数に加算する制御である。

【0 2 3 7】

10

20

30

40

50

終了時コマンドは、5 バイトのデータから構成される。1 バイト目には、終了時コマンドの電文長が格納される。2 バイト目には、通番が格納される。3 バイト目には、コマンド番号を示す値が格納される。図 1 3 に示されるように、終了時コマンドのコマンド番号は、「5」である。

【0 2 3 8】

4 バイト目には、払出メダル数が格納される。払出メダル数は、最大 1 5 枚のメダル数となる。再遊技の図柄組み合わせが導出された場合、または、払出メダル数がない場合は、4 バイト目には「0」が格納される。すなわち、終了時コマンドは、一のゲームを終了するときに、該一のゲームの結果に応じて遊技者に付与される遊技価値を特定可能なコマンドである。5 バイト目には、1 バイト目～4 バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

10

【0 2 3 9】

図 2 4 は、払出パルスコマンドの構成を示す図である。払出パルスコマンドは、全リール停止したとき、すなわち、第 3 停止されたときに、主制御基板 1 6 からメダル数制御基板 1 7 へ送信される。払出パルスコマンドは、メダル数制御基板 1 7 と接続された図示しないホールコンピュータへ、入賞に応じて遊技者に付与されるメダル数を送信するためのパルス信号である。メダル数制御基板 1 7 は、払出パルスコマンドを受信した後、図示しないホールコンピュータへ払出パルス信号を送信する。これにより、ホールコンピュータは、スロットマシン 2 における払出枚数を記憶することができる。払出パルスコマンドは、再遊技作動状態であるときにおいてもメダル数制御基板 1 7 へ送信される。主制御基板 1 6 は、払出パルスコマンドを送信した後はメダル数制御基板 1 7 からの応答を待たずに次の制御を行う。

20

【0 2 4 0】

払出パルスコマンドは、5 バイトのデータから構成される。1 バイト目には、払出パルスコマンドの電文長が格納される。2 バイト目には、通番が格納される。3 バイト目には、コマンド番号を示す値が格納される。図 1 3 に示されるように、払出パルスコマンドのコマンド番号は、「7」である。

【0 2 4 1】

4 バイト目には、ホールコンピュータに送信するための払出パルス数が格納される。払出パルス数は、最大で 1 5 のパルス数となる。再遊技の図柄組み合わせが導出された場合、または、払出メダル数がない場合は、4 バイト目には「0」が格納される。5 バイト目には、1 バイト目～4 バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

30

【0 2 4 2】

図 2 5 は、大当りコマンドの構成を示す図である。大当りコマンドは、大当りの開始時及び終了時に主制御基板 1 6 からメダル数制御基板 1 7 へ送信される。また、大当りコマンドは、電源投入時にホットスタート時である場合においても主制御基板 1 6 からメダル数制御基板 1 7 へ送信される。これにより、スロットマシン 2 では、ホールコンピュータ信号をバックアップせずともホールコンピュータ信号を復旧させることができる。

【0 2 4 3】

大当りコマンドは、5 バイトのデータから構成される。1 バイト目には、大当りコマンドの電文長が格納される。2 バイト目には、通番が格納される。3 バイト目には、コマンド番号を示す値が格納される。図 1 3 に示されるように、大当りコマンドのコマンド番号は、「8」である。

40

【0 2 4 4】

4 バイト目には、ホールコンピュータ信号が格納される。ホールコンピュータ信号は、ホールコンピュータにスロットマシン 2 の大当り情報を通知するための信号である。R B、B B、A T などの大当り種別などが格納される。5 バイト目には、1 バイト目～4 バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

50

【0245】

図26は、ホールコンピュータ信号の詳細を示す図である。ホールコンピュータ信号は、大当りコマンドの4バイト目に格納されるデータである。ホールコンピュータ信号は、0ビット目～7ビット目までの1バイトのデータから構成される。0ビット目には、大当りの種別がRBであることを示す情報が格納される。1ビット目には、大当りの種別がBBであることを示す情報が格納される。2ビット目には、大当りの種別がATであることを示す情報が格納される。3ビット目～7ビット目は使用されず、「0」が格納される。

【0246】

図27は、遊技機不正1コマンドの構成を示す図である。遊技機不正1コマンドは、設定変更・設定確認の開始、終了時に主制御基板16からメダル数制御基板17へ送信される。

10

【0247】

遊技機不正1コマンドは、5バイトのデータから構成される。1バイト目には、遊技機不正1コマンドの電文長が格納される。2バイト目には、通番が格納される。3バイト目には、コマンド番号を示す値が格納される。図13に示されるように、遊技機不正1コマンドのコマンド番号は、「9」である。

【0248】

4バイト目には、設定情報が格納される。設定情報は、設定変更・設定確認される際の情報、及び、その際に不正を検知したか否かなどを示す情報である。5バイト目には、1バイト目～4バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

20

【0249】

図28は、設定情報の詳細を示す図である。設定情報は、遊技機不正1コマンドの4バイト目に格納されるデータである。設定情報は、0ビット目～7ビット目までの1バイトのデータから構成される。0ビット目には、設定変更中であるか否かを示すデータが格納される。1ビット目には、設定確認中であるか否かを示すデータが格納される。2ビット目～4ビット目には、メーカー定義の不正を検知したか否かを示すデータが格納される。6ビット目、7ビット目は使用されず、「0」が格納される。

【0250】

図29は、遊技機不正2コマンドの構成を示す図である。遊技機不正2コマンドは、スロットマシン2においては未使用のコマンドである。スロットマシン2では、ドア開放検出スイッチ25がメダル数制御基板17に接続されている。したがって、主制御基板16は、メダル数制御基板17にドア情報を送信する必要がない。そのため、4バイト目は、「0」が格納される。

30

【0251】

図30は、ドア情報の詳細を示す図である。メダル数制御基板17がドアの開放または閉鎖を検出するため、ドア情報が含む全てのビットは使用されず「0」が格納される。

【0252】

図31は、遊技機不正3コマンドの構成を示す図である。遊技機不正3コマンドは、スロットマシン2においては未使用のコマンドである。遊技機不正3コマンドは、拡張用のコマンドであり、主制御基板16からメダル数制御基板17へ将来的に新たなコマンドを送信する必要が生じた場合に使用される。

40

【0253】

図32は、主制御状態コマンドの構成を示す図である。主制御状態コマンドは、主制御基板16の状態を示すコマンドである。主制御状態コマンドは、予め定められたタイミングで主制御基板16からメダル数制御基板17へ送信される。メダル数制御基板17は、主制御状態コマンドを受信することによって、主制御基板16またはスロットマシン2の状態を取得することができる。

【0254】

主制御状態コマンドは、5バイトのデータから構成される。1バイト目には、主制御状

50

態コマンドの電文長が格納される。2 バイト目には、通番が格納される。3 バイト目には、コマンド番号を示す値が格納される。図 1 3 に示されるように、主制御状態コマンドのコマンド番号は「1 2」である。4 バイト目には、遊技機状態信号が格納される。5 バイト目には、1 バイト目～4 バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

【0 2 5 5】

図 3 3 は、主制御基板エラーコマンドの構成を示す図である。主制御基板エラーコマンドは、主制御基板 1 6 で発生したエラーの種類を示すコマンドである。主制御基板エラーコマンドは、主制御基板 1 6 にてエラーが発生したとき、及び、発生したエラーが解消したときに、主制御基板 1 6 からメダル数制御基板 1 7 へ送信される。

10

【0 2 5 6】

主制御基板エラーコマンドは、5 バイトのデータから構成される。1 バイト目には、主制御状態コマンドの電文長が格納される。2 バイト目には、通番が格納される。3 バイト目には、コマンド番号を示す値が格納される。図 1 3 に示されるように、主制御基板エラーコマンドのコマンド番号は、「1 3」である。4 バイト目には、エラー番号が格納される。エラー番号は、主制御基板 1 6 で発生しているエラーの種類を示す番号である。5 バイト目には、1 バイト目～4 バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

【0 2 5 7】

図 3 4 は、主制御基板エラー一覧を示す図である。図 3 4 に示されるエラー番号は、主制御基板エラーコマンドの 4 バイト目に格納されるエラー番号である。E 6 は、リール回転エラーを示すエラー番号である。主制御基板 1 6 は、3 回連続で原点センサからの入力を検出することができない場合、リール回転エラーが発生したと判断する。リール回転エラーが発生したとき、主制御基板 1 6 は、主制御基板エラーコマンドの 4 バイト目の値を「E 6」として送信する。主制御基板 1 6 は、図示しないエラー解除スイッチが押下されたことを契機にして、当該エラーが解消されたと判断する。当該エラーが解消されたときにおいても、主制御基板 1 6 は、主制御基板エラーコマンドを送信する。

20

【0 2 5 8】

E 7 は、遊技メダル数オーバーフローエラーを示すエラー番号である。主制御基板 1 6 は、遊技メダル数が 1 6 3 8 3 を超えたとき、遊技メダル数オーバーフローエラーが発生したと判断する。遊技メダル数オーバーフローエラーが発生したとき、主制御基板 1 6 は、主制御基板エラーコマンドの 4 バイト目の値を「E 7」として送信する。主制御基板 1 6 は、図示しないエラー解除スイッチが押下されたとき、当該エラーが解消されたと判断する。当該エラーが解消されたときにおいても、主制御基板 1 6 は、主制御基板エラーコマンドを送信する。

30

【0 2 5 9】

E 8 は、バックアップエラーを示すエラー番号である。主制御基板 1 6 は、電源投入後の R A M の検査において、電断前にバックアップした R A M の値と一致しないとき、バックアップエラーが発生したと判断する。バックアップエラーが発生したとき、主制御基板 1 6 は、主制御基板エラーコマンドの 4 バイト目の値を「E 8」として送信する。主制御基板 1 6 は、スロットマシン 2 の電源を切断し、再度設定変更されたことを契機として、当該エラーが解消されたと判断する。当該エラーが解消されたときにおいても、主制御基板 1 6 は、主制御基板エラーコマンドを送信する。

40

【0 2 6 0】

E 9 は、通信異常エラーを示すエラー番号である。主制御基板 1 6 は、メダル数制御基板 1 7 へ応答コマンドが必要となるコマンドを送信してから、4 0 m s が経過する前に応答コマンドを受信しない場合、通信異常エラーが発生したと判断する。通信異常エラーが発生したとき、主制御基板 1 6 は、主制御基板エラーコマンドの 4 バイト目の値を「E 9」として送信する。主制御基板 1 6 は、図示しないエラー解除スイッチが押下されたとき、当該エラーが解消されたと判断する。当該エラーが解消されたときにおいても、主制御

50

基板 16 は、主制御基板エラーコマンドを送信する。

【0261】

図 35 は、遊技機性能情報（予備）コマンドの構成を示す図である。遊技機性能情報は、性能情報の集計を目的とする情報である。遊技機性能情報は、遊技に基づいて算出された結果を出力するものである。

【0262】

遊技機性能情報（予備）コマンドは、28 バイトのデータから構成される。1 バイト目には、遊技機性能情報（予備）コマンドの電文長が格納される。2 バイト目には、通番が格納される。3 バイト目には、コマンド番号を示す値が格納される。図 13 に示されるように、遊技機性能情報（予備）コマンドのコマンド番号は、「14」である。4 バイト目～27 バイト目には、遊技機性能情報が格納され得る。本実施例において、当該予備領域には、「0」が格納される。28 バイト目には、1 バイト目～27 バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

【0263】

図 36 は、メダル数制御基板 17 から主制御基板 16 へのコマンド一覧を示す図である。メダル数制御基板 17 は、主制御基板 16 に対して 2 種類のコマンドを送信する。

【0264】

応答コマンドは、主制御基板 16 から受信したコマンドに応答するためのコマンドである。例えば、メダル数制御基板 17 は、終了時コマンドを受信したとき、当該終了時コマンドはクレジット数に影響を与えるコマンドであるため、応答コマンドを送信する。すなわち、応答コマンドは、受信したことに応じて応答するので双方向性を有するコマンドである。応答コマンドは、3～5 のコマンド番号が設定され得る。応答コマンドの電文長は、4 バイトである。

【0265】

枠側情報コマンドは、メダル数制御基板 17 と CU3 との間の接続情報を含むシステム情報を送信するコマンドである。メダル数制御基板 17 は、0.3 秒ごとに枠側情報コマンドを主制御基板 16 に送信する。尚、枠側情報コマンドが送信される所定の期間は、0.3 秒ではなく、その他の期間であっても良い。主制御基板 16 は、枠側情報コマンドを受信しても応答は行わない。そのため、枠側情報コマンドは、双方向性を有さないメダル数制御基板 17 から主制御基板 16 への単方向で送信し続けるコマンドである。枠側情報コマンドのコマンド番号は、「81h」であり、電文長は、4 バイトである。

【0266】

図 37 は、応答コマンドの構成を示す図である。応答コマンドは、4 バイトのデータから構成される。1 バイト目には、応答コマンドの電文長が格納される。2 バイト目には、コマンド番号を示す値が格納される。応答コマンドにおけるコマンド番号は、応答の対象となる受信したコマンドのコマンド番号が格納される。投入コマンドに対する応答コマンドを送信する場合、メダル数制御基板 17 は、コマンド番号として「3」を格納する。精算コマンドに対する応答コマンドを送信する場合、メダル数制御基板 17 は、コマンド番号として「4」を格納する。終了時コマンドに対する応答コマンドを送信する場合、メダル数制御基板 17 は、コマンド番号として「5」を格納する。

【0267】

3 バイト目には、応答コマンドの受領結果を示す情報が格納される。3 バイト目は、1～4 ビットのデータ領域を含む。3 バイト目のデータ領域における 0 ビット目が「1」である場合、応答コマンドは「受領 OK」であることを示す。「受領 OK」とは、メダル数制御基板 17 が受信した受信コマンドが正常である旨を示す。以下では、3 バイト目のデータ領域における 0 ビット目が「1」である応答コマンドを、「受領 OK を示す応答コマンド」と称する場合がある。すなわち、応答コマンドは、受信コマンドを正常に受信したことを主制御基板 16 へ通知するコマンドとなる。受信コマンドとは、応答コマンドの応答の対象となった主制御基板 16 から送信されたコマンドである。3 バイト目のデータ領域における 1 ビット目が「1」である場合、応答コマンドは「通番不一致」であることを

示す。「通番不一致」とは、メダル数制御基板 17 が受信した受信コマンドが正常でない旨を示す。以下では、3 バイト目のデータ領域における 1 ビット目が「1」である応答コマンドを、「通番不一致を示す応答コマンド」と称する場合がある。すなわち、応答コマンドは、応答の対象となった受信コマンドの通番がメダル数制御基板 17 で算出した通番と不一致であったことを示す。

【0268】

3 バイト目のデータ領域における 2 ビット目が「1」である場合、応答コマンドは「遊技メダル数不足」であることを示す。メダル数制御基板 17 が受信コマンドとして投入コマンドを受信し、クレジット数の減算を要求されたにも関わらず、クレジット数が不足している場合に、2 ビット目が「1」が格納された応答コマンドが送信される。

10

【0269】

3 バイト目のデータ領域における 3 ビット目が「1」である場合、応答コマンドは「遊技メダル数オーバーフロー」であることを示す。メダル数制御基板 17 が受信コマンドとして精算コマンドを受信し、クレジット数（遊技メダル数）が上限である場合、3 ビット目が「1」が格納された応答コマンドが送信される。4 バイト目には、1 バイト目～3 バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

【0270】

図 38 は、枠側情報コマンドの構成を示す図である。枠側情報コマンドは、上述の通り、0.3 秒ごとにメダル数制御基板 17 から主制御基板 16 へ送信される。

20

【0271】

枠側情報コマンドは、4 バイトのデータから構成される。1 バイト目には、枠側情報コマンドの電文長が格納される。2 バイト目には、コマンド番号が格納される。枠側情報コマンドのコマンド番号は、「81h」である。3 バイト目には、メダル数制御基板 17 のシステム状態を示す情報が格納される。メダル数制御基板 17 のシステム状態は、計数ボタンが押下されたか否か、CU3 とメダル数制御基板 17 とが正常に接続されているか否かという情報を含む。4 バイト目には、1 バイト目～3 バイト目に送信した情報に誤りが生じていたか否かを判断するためのチェックサムが格納される。

【0272】

〔主制御基板とメダル数制御基板間の通信について〕

30

図 39 は、主制御基板 16 とメダル数制御基板 17 間の通信の一例を示す図である。主制御基板 16 とメダル数制御基板 17 間の通信は、シリアル通信が採用される。図 39 に示すように、主制御基板 16 は、賭数設定操作がされたことにより投入コマンドを送信する。賭数設定操作とは、1BET スイッチ 20 または MAX BET スイッチ 6 が押下されたことを含む。

【0273】

メダル数制御基板 17 は、主制御基板 16 からコマンドを受信したとき、カウンタを用いて経過時間を測定する。主制御基板 16 からコマンドを受信したときから 10ms が経過するまでに、当該コマンドの受信が終了しない場合、メダル数制御基板 17 は、主制御基板 16 とメダル数制御基板 17 との間の通信においてタイムアウトエラーが発生したと判断する。図 39 の例では、投入コマンドは、メダル数制御基板 17 が受信してから 10ms が経過する前に受信が完了しているため、タイムアウトエラーは発生しない。

40

【0274】

メダル数制御基板 17 は、投入コマンドを受信したことに応じて、応答コマンドを送信する。主制御基板 16 は、メダル数制御基板 17 からコマンドを受信したとき、カウンタを用いて経過時間を測定する。メダル数制御基板 17 からコマンドを受信したときから 2.24ms が経過するまでに、当該コマンドの受信が終了しない場合、主制御基板 16 は、主制御基板 16 とメダル数制御基板 17 との間の通信においてタイムアウトエラーが発生したとして判断する。図 39 の例では、応答コマンドは、主制御基板 16 が受信してから 2.24ms が経過する前に受信が完了しているため、タイムアウトエラーは発生しない。

50

い。

【0275】

また、主制御基板16は、投入コマンドなどのメダル数制御基板17からの応答コマンドが必要なコマンドを送信する場合、投入コマンドを送信する契機となった賭数設定操作がされたときからの経過時間を、カウンタを用いて測定する。

【0276】

賭数設定操作などのイベントが発生したときから40msが経過するまでに、メダル数制御基板17からの応答コマンドの受信が完了しない場合、主制御基板16は、主制御基板16とメダル数制御基板17との間の通信においてタイムアウトエラーが発生したとして判断する。図39の例では、応答コマンドの受信は、賭数設定操作がされてから40msが経過する前に完了しているため、タイムアウトエラーは発生しない。

10

【0277】

主制御基板16は、投入コマンドに対する応答コマンドを受信した後に、賭数設定操作がされたことに対応する制御を開始する。

【0278】

続いて、スロットマシン2のスタートスイッチ7が遊技者によって押下される。主制御基板16は、スタートスイッチ7が押下されたことに基づいて、開始時コマンドをメダル数制御基板17へ送信する。上述の通り、開始時コマンドは、メダル数制御基板17からの応答コマンドを必要としないコマンドである。そのため、メダル数制御基板17は、応答コマンドを送信しない。

20

【0279】

最後に、遊技者によって第3停止の操作がされると、全てのリールが停止する。全リールが停止したことに基づいて、主制御基板16は、終了時コマンドをメダル数制御基板17へ送信する。この例では、終了時コマンドは応答コマンドが必要なコマンドであるにも関わらず、メダル数制御基板17は、応答コマンドを送信しない。したがって、主制御基板16は、全リールが停止してから40msが経過するまでに、応答コマンドを受信せず、タイムアウトエラーが発生したと判定する。

【0280】

図40は、枠側情報コマンドの通信を説明するための図である。図40に示されるように、メダル数制御基板17は、枠側情報コマンドを300msが経過するごとに主制御基板16へ送信する。主制御基板16は、枠側情報コマンドの受信を開始してから、受信が完了するまでに、2.24ms秒を超える期間が経過した場合、タイムアウトエラーが発生したと判断する。

30

【0281】

図41は、主制御基板16がコマンド受信をする際の処理を示すフローチャートである。図36に示されるように、メダル数制御基板17は、主制御基板16へ、応答コマンドまたは枠側情報コマンドの2種類のコマンドを送信する。

【0282】

図41を参照して、主制御基板16は、メダル数制御基板17からコマンドを受信する(S10)。主制御基板16は、受信したコマンドが枠側情報コマンドであるか否かを判断する(S11)。受信したコマンドが枠側情報コマンドである場合(S11でYES)、主制御基板16は、枠側情報コマンドにエラー情報が含まれているか否かを確認する(S12)。当該エラー情報とは、CU3がスロットマシン2と正常に接続されているか否かを示す情報である。枠側情報コマンドにエラー情報が含まれている場合(S12でYES)、主制御基板16は、演出制御基板15に当該エラー情報を送信して、処理を終了する。これにより、演出制御基板15は、スロットマシン2にCU3が接続されていないエラーが発生していることを液晶表示器51に表示することができる。枠側情報コマンドにエラー情報が含まれていない場合(S12でNO)、処理を終了する。

40

【0283】

受信したコマンドが枠側情報コマンドでない場合(S11でNO)、すなわち、受信し

50

たコマンドが応答コマンドである場合、主制御基板 16 は、当該応答コマンドに応じた処理を実行して、処理を終了する。

【0284】

図 42 は、電源投入からの主制御基板 16 とメダル数制御基板 17 との間の通信の流れを示す図である。電源投入スイッチ 102 が押下されて、主制御基板 16 に電源が投入されたことに応じて、主制御基板 16 は、遊技機設置情報コマンドを送信する。その後、賭数設定操作がされたことに応じて、主制御基板 16 は、投入コマンドを送信する。投入コマンドは、応答コマンドが必要なコマンドであるため、メダル数制御基板 17 は、投入コマンドを受信したに基づいて、応答コマンドを主制御基板 16 へ送信する。例えば、メダル数制御基板 17 は、遊技メダル数に余裕がある場合は応答コマンドの 3 バイト目における 0 ビット目を「1」（受領 OK）とし、通番が一致しない場合は応答コマンドの 3 バイト目における 1 ビット目を「1」（通番不一致）とし、遊技メダル数が足りない場合は応答コマンドの 3 バイト目における 2 ビット目を「1」（遊技メダル数不足）とする。

10

【0285】

続いて、主制御基板 16 は、精算操作がされたに基づいて、精算コマンドをメダル数制御基板 17 へ送信する。精算操作とは、賭数クリアスイッチ 21 が押下されたことを示す操作である。これにより、賭数をクレジット数に戻す処理が実行される。精算コマンドは、応答コマンドを必要とするコマンドであるため、メダル数制御基板 17 は、精算コマンドを受信したに基づいて、応答コマンドを主制御基板 16 へ送信する。例えば、メダル数制御基板 17 は、遊技メダル数に余裕がある場合は応答コマンドの 3 バイト目における 0 ビット目を「1」（受領 OK）とし、通番が一致しない場合は応答コマンドの 3 バイト目における 1 ビット目を「1」（通番不一致）とし、遊技メダル数がオーバーフローする場合は応答コマンドの 3 バイト目における 3 ビット目を「1」（遊技メダル数オーバーフロー）とする。

20

【0286】

図 42 では、再度、賭数設定操作がされ、当該賭数設定操作に基づく通信が行われる。続いて、スタートスイッチ 7 が押下されたに基づいて、主制御基板 16 が開始時コマンドをメダル数制御基板 17 へ送信する。主制御基板 16 は、開始時コマンドを送信した後、メダル数制御基板 17 からの応答を待たずに、リールを駆動させる制御など、ゲームを進行させる制御を行う。メダル数制御基板 17 は、主制御基板 16 から開始時コマンドを受信すると、開始時コマンドに応じた制御として、ゲーム終了待ち状態に制御する。開始時コマンドは、応答コマンドを必要としないコマンドであるため、メダル数制御基板 17 は、応答コマンドを送信しない。

30

【0287】

全リール停止したに基づいて、主制御基板 16 は、終了時コマンドをメダル数制御基板 17 へ送信する。メダル数制御基板 17 は、終了時コマンドの受信に基づいて、応答コマンドを主制御基板 16 へ送信する。例えば、メダル数制御基板 17 は、終了時コマンドが正常である場合は応答コマンドの 3 バイト目における 0 ビット目を「1」（受領 OK）とし、通番が一致しない場合は応答コマンドの 3 バイト目における 1 ビット目を「1」（通番不一致）とする。続いて、主制御基板 16 は、役物情報コマンド、有利区間コマンド、払出パルスコマンドの順番でメダル数制御基板 17 へ送信する。

40

【0288】

このように、主制御基板 16 は、一のゲームを開始するときは、クレジット数に影響しないため、開始時コマンドを送信した後、メダル数制御基板 17 からの応答を待たずに次の制御を実行し、一のゲームを終了するときは、クレジット数に影響し得るため、終了時コマンドを送信した後、メダル数制御基板 17 から送信された応答コマンドを受信したことを条件に次の制御を実行する。これにより、主制御基板 16 とメダル数制御基板 17 との間の遣り取りに関して改良を施すことで、主制御基板 16 は、メダル数制御基板 17 の状況を確認しながらゲームを進行させることができる。

【0289】

50

〔通番における処理の例〕

上述の通り、主制御基板 16 とメダル数制御基板 17 とは、通番を用いて通信をする。すなわち、メダル数制御基板 17 は、主制御基板 16 から送信されたコマンドが正常であるか否かを判定するために、通番が一致するかを確認する処理を実行する。以下では、通番における処理の例を図 43 ～ 図 45 を用いて説明する。図 43 は、通番が正常である場合の通信の一例を示す図である。

〔0290〕

電源投入に基づいて、主制御基板 16 は、遊技機設置情報コマンドをメダル数制御基板 17 へ送信する。上述にて説明した通り、遊技機設置情報コマンドに付与される通番は、「0」である。メダル数制御基板 17 は、遊技機設置情報コマンドが含むメインチップ ID に基づいて、通番における初期値と加算値を定める。図 43 の例では、メダル数制御基板 17 は、通番における初期値を「137」とし、加算値を「13」として決定する。主制御基板 16 は、同様の計算方法を用いて、メインチップ ID に基づいて、通番における初期値を「137」とし、加算値を「13」として決定する。

〔0291〕

遊技機設置情報コマンドを送信した後、賭数設定操作がされ、主制御基板 16 は、投入コマンドを送信する。当該投入コマンドは、遊技機設置情報コマンドが送信されてから初めてメダル数制御基板 17 へ送信されるコマンドである。そのため、主制御基板 16 は、当該投入コマンドに通番として初期値である「137」を付与して送信する。メダル数制御基板 17 は、当該投入コマンドに対する応答コマンドを送信する。このとき、メダル数制御基板 17 は、通信が正常であったため、受領 OK を示す応答コマンドを主制御基板 16 へ送信する。すなわち、メダル数制御基板 17 は、通番が一致するかを確認する処理によって、主制御基板 16 から送信された投入コマンドが正常であると判定したときに、該投入コマンドに回答して該投入コマンドが正常である旨を示す応答コマンドを主制御基板 16 に送信する。

〔0292〕

続いて、スタートスイッチ 7 が押下されたことにより、主制御基板 16 は、開始時コマンドを送信する。このとき、主制御基板 16 は、前回送信した通番の値である「137」に加算値「13」を加えた値を付与して送信する。すなわち、主制御基板 16 は、開始時コマンドの通番として「150」を付与して送信する。

〔0293〕

メダル数制御基板 17 は、通番が「137」である投入コマンドを受信した時点において、次に受信するコマンドの通番を加算値に基づいて「150」であることを算出する。メダル数制御基板 17 は、開始時コマンドを受信した際に、受信する前に算出した通番の値と、実際に受信した開始時コマンドに付与されている通番の値とが一致するかを確認する処理を実行する。メダル数制御基板 17 は、通番が一致するため、通信は正常であると判断する。

〔0294〕

図 44 は、通番不一致エラーが発生した場合の通信の一例を示す図である。主制御基板 16 が賭数設定操作に対応する応答コマンドを受信するまでの処理は、図 42 と同一であるため、説明を繰り返さない。上述の通り、メダル数制御基板 17 は、投入コマンドを受信した時点において、次に受信するコマンドに付与されている通番は「150」であると算出する。

〔0295〕

図 44 の例では、賭数設定操作がされた後、不正操作がされる。上述の通り、不正操作とは、例えば、主制御基板 16 とメダル数制御基板 17 との間で送受信されるコマンドが改変される操作、または、不正者が主制御基板 16 またはメダル数制御基板 17 を制御する操作などを示す。図 44 では、主制御基板 16 が不正者によって制御されることにより、主制御基板 16 は、全リール停止していないにも関わらず、終了時コマンドを送信する。すなわち、図 44 では、入賞が発生していないにも関わらず、メダル数制御基板 17 に

払出処理を実行させる目的で不正操作が行なわれる。しかしながら、不正者は、主制御基板 16 のメインチップ ID に基づいて定められる通番の初期値及び加算値、さらに、コマンドの送受信の回数を取得することができないため、次のコマンドに付与されるべき通番の値を知ることができない。そのため、図 44 の例では、不正者は、終了時コマンドに通番「78」を付与して送信しているが、メダル数制御基板 17 は、算出した通番「150」と実際に受信した通番「78」とが一致しないため、通番不一致エラーが発生したと判断し、通番不一致であることを示す応答コマンドを主制御基板 16 へ送信する。すなわち、メダル数制御基板 17 は、通番が一致するかを確認する処理によって主制御基板 16 から送信された終了時コマンドが正常でないと判定したときに、該終了時コマンドに回答して該終了時コマンドが正常でない旨を示す応答コマンドを主制御基板 16 に送信する。通番不一致であることを示す応答コマンドを受信した主制御基板 16 は、終了時コマンド後に行う払出制御を実行しない。これにより、不正操作がされることを防止することができる。

10

【0296】

不正操作には、図 44 に示すような入賞が発生していないにも関わらず、主制御基板 16 に終了時コマンドを送信させるものだけでなく、下記に示すような不正操作も含まれる。

【0297】

例えば、不正操作として、主制御基板 16 における RAM 161c の BET カウンタに設定されている賭数が 0 にも関わらず、主制御基板 16 に賭数キャンセルコマンドを送信させることが考えられる。これにより、不正者は、賭数が設定されていないにも関わらず、メダル数制御基板 17 が記憶するクレジット数を増加させることができる。

20

【0298】

また、不正操作として、主制御基板 16 が送信する投入コマンドに対して、メダル数制御基板 17 が送信する応答コマンドを改変することが考えられる。例えば、不正者は、クレジット数が「0」であるにも関わらず、メダル数制御基板 17 に、受領 OK を示す応答コマンドを主制御基板 16 に送信させる。これにより、不正者は、クレジット数が「0」であるにも関わらず、賭数を設定することができる。

【0299】

このように、不正操作には、主制御基板 16 が送信するコマンドを偽造する不正操作、及び、メダル数制御基板 17 が送信するコマンドを偽造する不正操作が考えられる。本実施例のスロットマシン 2 では、「通番」を用いることによって、上述に示した不正操作の全てを防止することができる。

30

【0300】

続いて、通番「150」が付与された開始時コマンドがメダル数制御基板 17 に送信される。開始時コマンドに付与された通番「150」は、事前にメダル数制御基板 17 が算出した通番と一致する。一致したことにより、メダル数制御基板 17 は、通番不一致エラーが解消したと判断し、受領 OK を示す応答コマンドを主制御基板 16 へ送信する。このように、スロットマシン 2 では、メダル数制御基板 17 において通番不一致エラーが解消したことを容易に判断することができる。

40

【0301】

図 43、図 44 に示されるように、メダル数制御基板 17 は、主制御基板 16 から送信されたコマンドを受信したときに、通番の初期値と加算値とを用いて、主制御基板 16 から送信されたコマンドが正常であるか否かを判定する。すなわち、メダル数制御基板 17 は、応答の必要なコマンドを受信した際に応答コマンドを送信し、さらに、当該応答コマンドに通信が正常であるか否かを示す情報が付与されていることにより、主制御基板 16 は、メダル数制御基板 17 の状況を確認しながらゲームを進行させることができる。

【0302】

また、図 44 に示されるように、通番が不一致であることから不正操作がされている可能性があることを把握することができ、主制御基板 16 とメダル数制御基板 17 との間の

50

遣り取りに関してセキュリティが高まる。

【0303】

図45は、遊技メダルに関するエラーが発生した場合の通信の一例を示す図である。メダル数制御基板17が開始時コマンドを受信するまでの処理は、図42と同一であるため、説明を繰り返さない。主制御基板16は、開始時コマンドを送信した後、全リールが停止したことに基づいて、通番「163」を付与した終了時コマンドを送信する。このとき、終了時コマンドには、払出メダル数が付与されているが、クレジット数が上限値であることから、遊技メダルに関するエラーが発生する。そのため、メダル数制御基板17は、遊技メダル数オーバーフローを示す応答コマンドを主制御基板16へ送信する。これにより、主制御基板16は、払出に関する処理を実行しない。

10

【0304】

その後、計数ボタン10が操作されたことなどに基づいて、クレジット数が減算され、メダル数制御基板17が払出メダルを許容することできる状態となる。すなわち、遊技メダルに関するエラーが解消する。その後、主制御基板16は、再度、通番「163」が付与された終了時コマンドをメダル数制御基板17へ送信する。これに対して、メダル数制御基板17は、遊技メダルに関するエラーが発生しないことから、受領OKを示す応答コマンドを送信する。

【0305】

〔遊技機設置情報コマンドの送受信前における通信〕

図46は、遊技機設置情報コマンドの送受信前における通信が発生した例を示す図である。上述で説明したように、主制御基板16は、電源投入後に、遊技機設置情報コマンドをメダル数制御基板17へ送信する。

20

【0306】

図46の例では、主制御基板16は、電源投入後であって、遊技機設置情報コマンドを送信する前に、終了時コマンドをメダル数制御基板17へ送信する。メダル数制御基板17は、遊技機設置情報コマンドを受信する前に、コマンドを主制御基板16から受信した場合、当該コマンドの種類、付与された通番に関わらず当該コマンドを破棄する。すなわち、メダル数制御基板17は、少なくとも遊技機設置情報コマンドを受信するまでは、主制御基板16から該遊技機設置情報コマンド以外のコマンドに応じた処理を実行しない。

【0307】

これにより、メダル数制御基板17は、遊技機設置情報コマンドに基づき主制御基板16との間で通信が確立していない状態で、主制御基板16との間で遣り取りを行わないため、主制御基板16とメダル数制御基板17との間の遣り取りに関してセキュリティを高めることができる。すなわち、遊技機設置情報コマンドを受信する前に行われる不正操作を防止することができる。

30

【0308】

図46の例では、終了時コマンドが破棄された後に、電源投入に応じて、遊技機設置情報コマンドAがメダル数制御基板17に送信される。メダル数制御基板17は、遊技機設置情報コマンドAを受信したことに基づいて、通番における初期値と加算値とを決定する。

40

【0309】

続いて、図46では、メダル数制御基板17は、主制御基板16から、遊技機設置情報コマンドBを受信する。このとき、メダル数制御基板17は、既に遊技機設置情報コマンドAを受信していることから、遊技機設置情報コマンドBに基づいて通番の初期値と加算値を更新しない。すなわち、メダル数制御基板17は、遊技機設置情報コマンドを受信した後、主制御基板16から再び遊技機設置情報コマンドが送信されても、遊技機設置情報コマンドに応じた処理を実行しない。

【0310】

これにより、メダル数制御基板17は、例えば、メダル数制御基板17に接続された主制御基板16以外の不正基板などによる主制御基板16のなりすましを防止することがで

50

きる。すなわち、通番の初期値と加算値とが不正に書き換えられることを防止することができる。

【0311】

〔電源投入におけるタイムアウト〕

図47は、電源投入におけるタイムアウトの例を示す図である。主制御基板16は、電源投入に基づいて、遊技機設置情報コマンドを送信する。主制御基板16は、電源投入されたときからの経過時間を、カウンタを用いて測定する。

【0312】

主制御基板16の電源投入されたときから5000msが経過するまでに、主制御基板16が遊技機設置情報コマンドの送信を完了しない場合、主制御基板16は、主制御基板16とメダル数制御基板17との間の通信にいてエラーが発生したとして判断する。すなわち、メダル数制御基板17は、スロットマシン2の電源が投入された後、5000ms以内に遊技機設置情報コマンドを受信することができなかつたときに、異常状態に制御する。図47の例では、主制御基板16の電源投入されたときから5000msが経過するまでに、遊技機設置情報コマンドが送信されていないため、メダル数制御基板17は、通信エラーが発生したと判断する。メダル数制御基板17は、通信エラーが発生した旨を、CU3が有する表示器312に表示させる。

【0313】

これにより、メダル数制御基板17は、スロットマシン2の電源が投入された後、遊技機設置情報コマンドに基づきメダル数制御基板17との間で通信を確立することができなかつた場合に、通信異常である旨を外部に知らせることができる。

【0314】

メダル数制御基板17は、CU制御基板32と接続されている。主制御基板16において、通信エラーが発生している場合であっても、メダル数制御基板17は、CU制御基板32との間で通信をすることができる。

【0315】

主制御基板16において発生した当該通信エラーは、電源を再投入し、遊技機設置情報コマンドが主制御基板16の電源投入されたときから5000msが経過するまでに正常に送信され、メダル数制御基板17から受領OKを示す応答コマンドが送信されることにより解消する。

【0316】

〔賭数設定操作と精算操作について〕

図48は、賭数設定操作と精算操作について説明する図である。上述のように、主制御基板16は、1BETスイッチ20またはMAXBETスイッチ6が押下される賭数設定操作がされることに基づいて、投入コマンドをメダル数制御基板17へ送信する。また、主制御基板16は、賭数クリアスイッチ21が押下される精算操作がされることに基づいて、精算コマンドをメダル数制御基板17へ送信する。

【0317】

図48に示されるように、主制御基板16は、賭数設定操作がされたことに基づいて、投入コマンドをメダル数制御基板17へ送信する。投入コマンドは、投入メダル数を含むコマンドである。メダル数制御基板17は、受信した投入コマンドに含まれる投入メダル数を読み取り、賭数設定処理を行う。具体的には、メダル数制御基板17が管理するクレジット数から投入メダル数を減算し、賭数に投入メダル数を加算する。例えば、賭数設定処理が実行される前の賭数が0枚であり、賭数設定操作としてMAXBETスイッチ6の有効操作がされた場合、メダル数制御基板17は、クレジット数から3枚を減算し、賭数に3枚を加算する。メダル数制御基板17は、投入コマンドを受信したことに基づいて、応答コマンドを主制御基板16へ送信する。

【0318】

続いて、主制御基板16は、精算操作がされたことに基づいて、精算コマンドをメダル数制御基板17へ送信する。精算コマンドは、精算メダル数を含むコマンドである。メダ

ル数制御基板 17 は、受信した精算コマンドが含む精算メダル数を読み取り、賭数キャンセル処理を行う。具体的には、メダル数制御基板 17 が管理する賭数から精算メダル数を減算し、クレジット数に精算メダル数を加算する。例えば、賭数キャンセル処理が実行される前の賭数が 3 枚であり、賭数クリアスイッチ 21 が押下された場合、メダル数制御基板 17 は、賭数から 3 枚を減算し、クレジット数に 3 枚を加算する。メダル数制御基板 17 は、精算コマンドを受信したことに基づいて、応答コマンドを主制御基板 16 へ送信する。

【0319】

ここで、メダル数制御基板 17 は、投入コマンド及び精算コマンドに対して、共通の応答コマンドを送信する。すなわち、メダル数制御基板 17 は、投入コマンドを受信したときと、精算コマンドを受信したときとで、共通の応答コマンドを主制御基板 16 に送信する。具体的には、メダル数制御基板 17 は、投入コマンドを受信したときと、精算コマンドを受信したときとのいずれにおいても、応答コマンドを主制御基板 16 に送信する。ここで、メダル数制御基板 17 では、投入コマンドを受信した場合、クレジット数（遊技メダル数）を加算する処理を実行することはないため、遊技メダル数オーバーフローは生じ得ない。したがって、メダル数制御基板 17 では、投入コマンドに対する応答コマンドの 3 バイト目の 3 ビット目に「1」を格納して送信することはない。

【0320】

また、メダル数制御基板 17 では、精算コマンドを受信した場合、クレジット数を減算する処理を実行することはないため、遊技メダル数不足は生じ得ない。したがって、メダル数制御基板 17 では、投入コマンドに対する応答コマンドの 3 バイト目の 2 ビット目に「1」を格納して送信することはない。

【0321】

このように、メダル数制御基板 17 は、投入コマンドを受信したときと、精算コマンドを受信したときとで、3 バイト目に格納されるデータを使い分けることで、遊技メダル数不足や遊技メダル数オーバーフローを主制御基板 16 に通知する。これにより、メダル数制御基板 17 は、賭数設定操作が行われたときと、賭数キャンセル操作が行われたときとで、応答コマンドを共通化することができるため、処理負担を軽減することができる。

【0322】

図 49 は、賭数設定操作後、応答コマンドを受信する前に新たに賭数設定操作がされた例を示す図である。図 49 に示されるように、主制御基板 16 は、賭数設定操作 A に基づいて投入コマンドを送信する。主制御基板 16 は、タイムアウトエラーが発生しないように、投入コマンドを送信開始から 40 ms が経過する前に送信を完了するように制御する。メダル数制御基板 17 は、投入コマンドを受信したことに応じて、応答コマンドを送信する。

【0323】

図 49 の例では、賭数設定操作 A を受け付けてから、賭数設定操作 A に基づく投入コマンドに対する応答コマンドを受信する前に、新たに賭数設定操作 B がなされる。主制御基板 16 は、賭数設定操作 B を受け付けない。すなわち、主制御基板 16 は、投入コマンドをメダル数制御基板 17 に送信した後、メダル数制御基板 17 から応答コマンドを受信するまでは、新たな賭数設定操作を受け付けない。これにより、メダル数制御基板 17 において賭数設定操作 A に応じた処理が確定していない状況で新たな賭数設定操作 B が受け付けられることを防止することができる。

【0324】

図 50 は、精算操作後、応答コマンドを受信する前に新たに精算操作がされた例を示す図である。図 50 に示されるように、主制御基板 16 は、精算操作 A に基づいて精算コマンドを送信する。主制御基板 16 は、タイムアウトエラーが発生しないように、精算コマンドを送信開始から 40 ms が経過する前に送信を完了するように制御する。メダル数制御基板 17 は、精算コマンドを受信したことに応じて、応答コマンドを送信する。

【0325】

10

20

30

40

50

図 5 0 の例では、精算操作 A を受け付けてから、精算操作 A に基づく投入コマンドに対する応答コマンドを受信する前に、新たに精算操作 B がなされる。主制御基板 1 6 は、精算操作 B を受け付けない。すなわち、主制御基板 1 6 は、精算コマンドをメダル数制御基板 1 7 に送信した後、メダル数制御基板 1 7 から応答コマンドを受信するまでは、新たな精算操作を受け付けない。これにより、メダル数制御基板 1 7 において精算操作 A に応じた処理が確定していない状況で新たな精算操作 B が受け付けられることを防止することができる。

【 0 3 2 6 】

図 5 1 は、賭数設定操作後、応答コマンドを受信する前に新たに精算操作がされた例を示す図である。図 5 1 に示されるように、主制御基板 1 6 は、賭数設定操作に基づいて投入コマンドを送信する。メダル数制御基板 1 7 は、投入コマンドを受信したことに応じて、応答コマンドを送信する。

10

【 0 3 2 7 】

図 5 1 の例では、賭数設定操作を受け付けてから、当該賭数設定操作に基づく投入コマンドに対する応答コマンドを受信する前に、新たに精算操作がなされる。主制御基板 1 6 は、当該精算操作を受け付けない。すなわち、主制御基板 1 6 は、投入コマンドをメダル数制御基板 1 7 に送信した後、メダル数制御基板 1 7 から応答コマンドを受信するまでは、新たな精算操作を受け付けない。これにより、メダル数制御基板 1 7 において賭数設定操作に応じた処理が確定していない状況で新たな精算操作が受け付けられることを防止することができる。

20

【 0 3 2 8 】

図 5 2 は、精算操作後、応答コマンドを受信する前に新たに賭数設定操作がされた例を示す図である。図 5 2 に示されるように、主制御基板 1 6 は、精算操作に基づいて投入コマンドを送信する。メダル数制御基板 1 7 は、投入コマンドを受信したことに応じて、応答コマンドを送信する。

【 0 3 2 9 】

図 5 2 の例では、精算操作を受け付けてから、当該精算操作に基づく精算コマンドに対する応答コマンドを受信する前に、新たに賭数設定操作がなされる。主制御基板 1 6 は、当該賭数設定操作を受け付けない。すなわち、主制御基板 1 6 は、精算コマンドをメダル数制御基板 1 7 に送信した後、メダル数制御基板 1 7 から応答コマンドを受信するまでは、新たな賭数設定操作を受け付けない。これにより、メダル数制御基板 1 7 において精算操作に応じた処理が確定していない状況で新たな賭数設定操作が受け付けられることを防止することができる。

30

【 0 3 3 0 】

〔賭数設定操作と通番〕

図 5 3 は、賭数設定操作における通番エラーを説明する図である。図 5 3 に示されるように、メダル数制御基板 1 7 は、遊技機設置情報コマンドを受信したことに基づいて、通番の初期値を「1 3 7」に決定する。

【 0 3 3 1 】

その後、スロットマシン 2 では、賭数設定操作がなされる。主制御基板 1 6 は、賭数設定操作に基づいて、投入コマンドを送信する。当該投入コマンドには、通番として「7 8」が付与されている。すなわち、当該投入コマンドに付与された通番は、通番の初期値と一致しない。そのため、メダル数制御基板 1 7 は、通番不一致を示す応答コマンドを主制御基板 1 6 へ送信する。主制御基板 1 6 は、通番不一致を示す応答コマンドを受信したときから、新たな賭数設定操作を受け付けない。すなわち、主制御基板 1 6 は、正常でない旨を示す応答コマンドを受信した場合、賭数設定操作の受付を再開しない。

40

【 0 3 3 2 】

図 5 4 は、精算操作における通番エラーを説明する図である。図 5 4 に示されるように、メダル数制御基板 1 7 は、遊技機設置情報コマンドを受信したことに基づいて、通番の初期値を「1 3 7」に決定する。

50

【0333】

その後、スロットマシン2では、賭数設定操作がなされる。主制御基板16は、賭数設定操作に基づいて、投入コマンドを送信する。当該投入コマンドには、通番として「137」が付与されている。すなわち、当該投入コマンドに付与された通番は、通番の初期値と一致する。そのため、メダル数制御基板17は、受領OKを示す応答コマンドを主制御基板16へ送信する。主制御基板16は、受領OKを示す応答コマンドを受信したことに基づいて、賭数設定操作を受け付け、次の制御をする。

【0334】

続いて、図54では、精算操作がなされる。主制御基板16は、精算操作に基づいて、精算コマンドを送信する。当該精算コマンドには、通番として「78」が付与されている。すなわち、当該精算コマンドに付与された通番は、メダル数制御基板17が算出する通番と一致しない。そのため、メダル数制御基板17は、通番不一致を示す応答コマンドを主制御基板16へ送信する。主制御基板16は、通番不一致を示す応答コマンドを受信したことに基づいて、新たな精算操作を受け付けない。すなわち、主制御基板16は、正常でない旨を示す応答コマンドを受信した場合、精算操作の受付を再開しない。

【0335】

図53及び図54を参照して、主制御基板16は、メダル数制御基板17において賭数設定操作または精算操作に応じた処理が確定していない状況で新たな賭数設定操作または賭数キャンセル操作を受け付けられることを防止することができる。

【0336】

〔枠側情報の確認処理〕

図55は、枠側情報の確認処理を説明する図である。上述で説明したように、メダル数制御基板17は、一定期間ごとに主制御基板16へ、枠側情報コマンドを送信する。枠側情報コマンドが含むシステム情報には、メダル数制御基板17とCU制御基板32とが正常に接続されているか否かを示す接続状況を示す情報が含まれている。

【0337】

図55の例では、メダル数制御基板17とCU制御基板32との接続が切断される。切断された後、メダル数制御基板17は、接続異常を示す枠側情報コマンドを主制御基板16へ送信する。主制御基板16が接続異常を示す枠側情報コマンドを受信した後、スタートスイッチ7が押下される。このとき、主制御基板16は、開始時コマンドを送信しない。

【0338】

一方で、図55に示されるように、主制御基板16が接続異常を示す枠側情報コマンドを受信した後であっても、賭数設定操作及び精算操作がされた場合、主制御基板16は、投入コマンド及び精算コマンドを送信する。すなわち、主制御基板16は、一のゲームの開始するための賭数を設定するための賭数設定操作を受け付けたときに、メダル数制御基板17とCU3との接続が正常であるか否かに関わらず、投入コマンドをメダル数制御基板17に送信する。また、主制御基板16は、一のゲームの開始するための賭数をキャンセルするための精算操作を受け付けたときに、メダル数制御基板17とCU3との接続が正常であるか否かに関わらず、精算コマンドをメダル数制御基板17に送信する。さらに、主制御基板16は、メダル数制御基板17とCU制御基板32との接続が回復し、接続正常を示す枠側情報コマンドを受信した後は、開始時コマンドを送信する。すなわち、主制御基板16は、一のゲームの開始時に枠側情報コマンドに基づいて、メダル数制御基板17とCU3との接続状況を確認するとともに、メダル数制御基板17とCU3との接続が正常であるときに該一のゲームを開始する。また、主制御基板16は、開始時コマンドを送信した後はメダル数制御基板17からの応答を待たずに次の制御を行う。次の制御とは、ゲームを開始するためのリールの駆動制御などである。

【0339】

これにより、主制御基板16は、メダル数制御基板17とCU3との接続が正常であることを条件に一のゲームを開始するため、メダル数制御基板17の状況を確認しながらゲ

ームを進行させることができる。さらに、主制御基板 16 は、一のゲームを開始するときは、遊技価値に影響しないため、開始時コマンドを送信した後、メダル数制御基板 17 からの応答を待たずに次の制御を実行することができる。

【0340】

また、主制御基板 16 は、メダル数制御基板 17 と C U 3 との接続が正常であるか否かに関わらず、賭数設定操作に応じて投入コマンドを送信することができ、精算操作に応じて精算コマンドを送信することができる。

【0341】

〔払出数の表示について〕

図 56 は、払出枚数の表示制御を説明する図である。全リール停止した後、主制御基板 16 は、終了時コマンドをメダル数制御基板 17 へ送信する。図 56 に示す終了時コマンドは、少なくとも 1 枚以上の払出メダルを伴うコマンドである。メダル数制御基板 17 は、終了時コマンドを受信したことに基づいて、応答コマンドを送信する。また、メダル数制御基板 17 は、終了時コマンドが示す払出メダル数に応じて、クレジット数の加算などを行う。主制御基板 16 は、応答コマンドを受信した後に、遊技補助表示器 12 へ払出枚数を表示する。すなわち、主制御基板 16 は、終了時コマンドを送信した後、応答コマンドを受信したことを条件に、払出メダル数を遊技補助表示器 12 に表示させる。これにより、主制御基板 16 は、メダル数制御基板 17 の状況を確認しながら払出枚数を遊技補助表示器 12 に表示させることができる。

【0342】

主制御基板 16 は、応答コマンドを送信した後に、役物情報コマンド、有利区間コマンド、払出パルスコマンドを送信する。すなわち、主制御基板 16 は、終了時コマンドを送信した後、応答コマンドを受信したことを条件に、特別役が入賞した状態に制御されているか否かを特定可能な役物情報コマンド、有利区間コマンドをメダル数制御基板 17 に送信する。これにより、主制御基板 16 は、メダル数制御基板 17 の状況を確認しながら有利区間などに制御されているか否かをメダル数制御基板 17 に知らせることができるため、メダル数制御基板 17 の状況を確認しながら有利区間などにおいて付与された払出枚数が占める割合をメダル数制御基板 17 に出力させることができる。

【0343】

〔役比モニタについて〕

図 57 は、役比モニタ 89 を示す図である。図 57 では、消灯時の役比モニタ 89 を示されている。図 57 に示すように、役比モニタ 89 は、第 1 セグメント A、第 2 セグメント B、第 3 セグメント C、第 4 セグメント D、第 5 セグメント E、第 6 セグメント F、第 7 セグメント G をそれぞれ点灯／消灯可能な 4 つの役比情報表示器 50a, 50b, 50c, 50d からなり、メダル数制御基板 17 は、役比情報表示器 50a, 50b, 50c, 50d それぞれに対して表示データを設定することで、第 1 ～ 第 7 セグメント A ～ G を点灯または消灯させることにより種々の情報を表示可能な表示器である。

【0344】

図 58 は、役比モニタ 89 の表示例を示す図である。メダル数制御基板 17 は、役比モニタ 89 に、(1) 総累計払出枚数に対する指示込役物払出比率、(2) 過去 6000 ゲーム間の連続役物払出比率、(3) 過去 6000 ゲーム間の役物払出比率、(4) 総累計払出枚数に対する連続役物払出比率、(5) 総累計払出枚数に対する役物払出比率、(6) 総累計払出枚数に対する役物等状態比率を、(1) ～ (6) の順番で表示させる。以下では、(1) ～ (6) で示される情報を、表示内容と称する場合がある。

【0345】

役物払出比率とは、所定の期間の払出枚数に対して特別役 (B B) に入賞したときの役物払出数の割合を示す。連続役物比率とは、所定の期間の払出枚数に対して特別役 (R B) に入賞したときの役物払出数の割合を示す。また、指示込役物払出比率とは、指示 (ナビ) 発生時の払出数を役物払出数に含めたときの、所定の期間の払出枚数に対する役物払出数の割合を示す。すなわち、メダルの総累計払出枚数に対して、ナビ報知が行われたと

10

20

30

40

50

きに払い出されたメダルの枚数とＢＢやＲＢで払い出されたメダルの枚数との累計枚数の割合である。役物等状態比率とは、所定の期間の遊技回数に対して、特別役（ＢＢ、ＲＢ、ＣＢ、及びＳＢ）に入賞したときの遊技回数の割合を示す。すなわち、役比モニタ８９は、付与済みの全ての払出メダル数のうち、特別役に入賞した状態において付与された払出メダル数が占める割合を出力する。役比モニタ８９に表示される表示内容は、メダル数制御基板１７によって、算出される。

【０３４６】

メダル数制御部１７１は、図５８及び上述に示す（１）～（６）の表示順にて表示内容を所定期間毎に切り替えて表示させる際に、各表示が一巡し終えるまでの一の期間内において、ゲームが進行されて、これらの値が新たな値に更新され得る場合であっても、新たな値に更新することを制限して、元の値を用いて表示を一巡させる。

10

【０３４７】

詳しくは、これらの表示が一巡し終えるまでの一の期間内において、ゲームが進行されて、これらの値が新たな値に更新され得る場合には、新たな値を演算してＲＡＭ１７１ｃに記憶させるが、役比モニタ８９に表示内容を表示させるための出力バッファに当該新たな値を設定することなく、元の値を設定することで、役比モニタ８９における表示を出力バッファに設定された元の値を用いて一巡させ、一巡の表示が終了したときから、新たな値を出力バッファに設定することで、その後、新たな値で表示を行うようにしても良い。また、これらの表示が一巡し終えるまでの一の期間内において、これらの値が新たな値に更新され得る場合には、新たな値を求めるための演算を行うことを制限して、役比モニタ

20

【０３４８】

また、メダル数制御基板１７は、過去６０００ゲーム間の連続役物払出比率、総累計払出枚数に対する連続役物払出比率が規定割合（例えば、６０％）を超える場合には、通常と異なる表示態様（例えば、通常が常時点灯であれば、役比モニタ８９の上位２桁の点滅点灯など）にて連続役物払出比率を表示する。また、メダル数制御基板１７は、過去６０００ゲーム間の役物払出比率、総累計払出枚数に対する役物払出比率が規定割合（例えば、

30

【０３４９】

このように連続役物払出比率、役物払出比率が規定割合を超えると、通常と異なる表示態様にて表示されるようになっており、射幸性が高い状態に制御されている可能性があることを警告できるようになっている。

【０３５０】

また、メダル数制御基板１７は、過去６０００ゲーム間の連続役物払出比率、役物払出比率を役比モニタ８９に表示させる場合において、電源投入から過去の総ゲーム数が６０００ゲームに到達していない状態であるときには、例えば、役比モニタ８９の全ての桁の表示を点滅させるなど、通常とは異なる表示態様に制御することで、集計が６０００ゲームに到達していないことが認識できるようになっている。すなわち、メダル数制御基板１７は、役比モニタ８９に表示させる表示内容を算出する処理において、当該処理に用いられるデータの蓄積開始から６０００ゲームが消化される期間を経過していないときに、役比モニタ８９の全ての桁を点滅させる。尚、メダル数制御基板１７は、役比モニタ８９に表示させる表示内容を算出する処理において、当該処理に用いられるデータの蓄積開始から６０００ゲームが消化される期間を経過していないときに、役比モニタ８９の一部の桁を点滅させても良い。これにより、表示されている割合、比率に偏りが生じている可能性が認識できるようになっており、メダル数制御基板１７は、連続役物払出比率、役物払出比率を役比モニタ８９に表示させるにあたって、データ不足のおそれがあることを外部に

40

50

知らせることができる。

【0351】

尚、メダル数制御基板17は、6000ゲームに到達していない状態では、役比モニター89の下位2桁に「00」を表示し、6000ゲームに到達した以降の状態では、役比モニター89の下位2桁に表示すべき割合、比率を表示しても良い。すなわち、6000ゲームに到達していない状態では、役比モニター89の下位2桁の表示態様を、6000ゲーム以降の表示態様とは異なる表示態様とする構成とすることが好ましい。このような構成とすることで、6000ゲームに到達していない状態では、役比モニター89の上位2桁の表示（例えば、「1C」）により特定される連続役物払出比率などの集計が6000ゲームに到達していないことが認識でき、表示されている割合、比率に偏りが生じている可能性が認識できる。また、6000ゲームに到達していない状態では、役比モニター89の下位2桁に「00」を表示する構成とすることで、6000ゲームに到達していない状態では、常に役比モニター89の下位2桁にデータが表示されることとなり、例えば、下位2桁の役比モニター89の一方にデータが表示されない場合に、役比モニター89の異常を認識させることができる。

10

【0352】

また、メダル数制御基板17は、総累計払出枚数に対する連続役物払出比率を役比モニター89に表示させる場合において、過去のゲーム数が概ねスロットマシンの設計値に連続役物払出比率が収束する規定ゲーム数（例えば、175000ゲーム）に到達していない状態であるときには、例えば、役比モニター89の上位2桁の表示を点減させるなど、通常とは異なる表示態様に制御することで、連続役物払出比率が概ねスロットマシンの設計値に収束する規定ゲーム数に到達していないことが認識できるようになっており、表示されている割合、比率に偏りが生じている可能性が認識できるようになっている。

20

【0353】

また、メダル数制御基板17は、総累計払出枚数に対する役物払出比率を役比モニター89に表示させる場合において、過去のゲーム数が概ねスロットマシンの設計値に役物払出比率が収束する規定ゲーム数（例えば、175000ゲーム）に到達していない状態であるときには、例えば、役比モニター89の上位2桁の表示を点減させるなど、通常とは異なる表示態様に制御することで、役物払出比率が概ねスロットマシンの設計値に収束する規定ゲーム数に到達していないことが認識できるようになっており、表示されている割合、比率に偏りが生じている可能性が認識できるようになっている。

30

【0354】

また、メダル数制御基板17は、総累計払出枚数に対する指示込役物払出比率を役比モニター89に表示させる場合において、過去のゲーム数が概ねスロットマシンの設計値に指示込役物払出比率が収束する規定ゲーム数（例えば、175000ゲーム）に到達していない状態であるときには、例えば、役比モニター89の上位2桁の表示を点減させるなど、通常とは異なる表示態様に制御することで、指示込役物払出比率が概ねスロットマシンの設計値に収束する規定ゲーム数に到達していないことが認識できるようになっており、表示されている割合、比率に偏りが生じている可能性が認識できるようになっている。

【0355】

また、メダル数制御基板17は、過去6000ゲーム間の連続役物払出比率、役物払出比率、を算出するために用いるデータが正常か否かを判定し、異常と判定された場合（格納された値がある一定のデータ形式（01繰り返しなど）である場合など）には、異常と判定されたデータ及び当該データに関連するデータを初期化し、役比モニター89に異常が検知された旨の表示（例えば、「FFFF」）をさせて、その旨を報知するようになっており、これらのデータの算出が正常に行われていないことを認識できるようになっている。

40

【0356】

尚、異常と判定されたデータ及び当該データに関連するデータを初期化する際には、例えば、過去6000ゲーム間の連続役物払出比率または役物払出比率のうちのいずれか1

50

つが異常と判定された場合には、これら全てに関するデータを初期化するようにしても良いし、一部のデータのみを初期化するようにしても良い。

【0357】

また、過去6000ゲーム間または総累計払出枚数に対する連続役物払出比率、役物払出比率、総累計払出枚数に対する指示込役物払出比率を算出するために用いるデータが正常か否かを判定し、異常と判定された場合には、その旨を報知し、その後、所定の操作（例えば、スタートスイッチ7、ストップスイッチ8L、8C、8R、設定キースイッチ37などのスイッチ類が所定の手順で操作されること）されることで、当該データに関する初期化を行うようにしても良い。

【0358】

また、異常が判定された旨の報知では、前述のように、役比モニタ89に異常が検知された旨の表示（例えば、「FFFF」）をさせて、その旨を報知しても良いし、異常が判定された際に、その旨を特定可能なコマンドを演出制御部151に対して送信し、演出制御部151側において液晶表示器51などにより異常が判定された旨を報知させるようにしても良い。

【0359】

尚、本実施例では、電源投入後、電力供給が停止するまでの期間において、総累計払出枚数に対する指示込役物払出比率、過去6000ゲーム間の連続役物払出比率、過去6000ゲーム間の役物払出比率、総累計払出枚数に対する連続役物払出比率、総累計払出枚数に対する役物払出比率、総累計払出枚数に対する役物等状態比率が所定期間毎に切り替えて表示されるようになっているが、前面扉1bの開放状態が検出されている場合のみ表示されるようにしたり、所定の操作スイッチ（例えばリセット／設定スイッチ38）の操作が検出されている場合のみ表示されるようにしたり、ゲーム中でないときに表示されるようにしたり、設定変更状態や設定確認中に表示されるようにしたり、電源投入後から所定期間のみ表示されるようにしたりしても良い。また、所定期間毎に自動で切り替わるのではなく、所定の操作がされる毎に表示内容が切り替わるようにしても良い。

【0360】

また、本実施例では、役比モニタ89の表示内容を算出するために用いるデータ異常が判定されたことや表示内容を算出するためのデータが不十分な期間であることが役比モニタ89を用いて報知される構成であるが、その旨を特定可能なコマンドを演出制御部151に送信し、演出制御部151が制御する液晶表示器51や演出装置にて確認できるようにしても良い。

【0361】

また、本実施例では、総累計払出枚数に対する指示込役物払出比率、過去6000ゲーム間の連続役物払出比率、過去6000ゲーム間の役物払出比率、総累計払出枚数に対する連続役物払出比率、総累計払出枚数に対する役物払出比率、総累計払出枚数に対する役物等状態比率が、役比モニタ89に表示される構成であるが、これらの表示に加えて設定変更によってRAM171cが初期化されたこと、スロットマシン2に設けられた配線（バックアップ電源の配線など）の断線検出があったときなどに、その旨が認識可能となる内容が役比モニタ89に表示されるようにしても良い。

【0362】

特に、ボーナス中、有利区間中やボーナスの持越中に設定変更がされてボーナスや有利区間が強制的に終了されたり、持越中のボーナスがクリアされた場合、ボーナスの持越中のままゲームが規定数以上行われたり、故意に有利区間を終了させる操作が行われたりしたこと、すなわち故意に遊技者にとって相対的に有利な遊技状態から不利な遊技状態に移行された場合、及び役比モニタ89に断線などが生じたことにより正常に接続されていない可能性を検出した場合などには、その旨を特定可能に報知する。このようにすることで、役物払出比率、連続役物払出比率、指示込役物払出比率などとして正しい情報が表示されないように不正に操作された可能性があることを認識することができる。

【0363】

また、総累計ゲーム数や総累計払出枚数などのオーバーフローを回避するために、当該総累計データなどを初期化する構成においては、その旨を特定可能に、前述した役物払出比率、連続役物払出比率、指示込役物払出比率などとして正しい情報が表示されないように不正に操作された可能性がある場合とは異なる態様で、報知することが好ましい。このようにすることで、オーバーフローを回避する処理より総累計ゲーム数や総累計払出枚数などが初期化されたことを、役物払出比率などとして正しい情報が表示されないようにするための不正な操作による初期化とは、別に認識させることができる。

【0364】

尚、前述のように役物払出比率、連続役物払出比率、指示込役物払出比率などとして正しい情報が表示されないように不正に操作された可能性がある場合には、その旨を検出して当該検出の履歴をメダル数制御基板17側で記録し、当該検出時には報知することなく、その後、所定の操作が行われることで、これらの履歴を、メダル数制御基板17側に設けられた表示器（例えば、役比モニタ89など）や演出制御部151側に設けられた表示器（例えば、液晶表示器51など）、スロットマシン2の外部の表示器（例えば、表示器312）などにより確認できるようにしても良い。

【0365】

また、設定変更がされたこと、断線検出がされたこと、役比モニタ89の接続不良が発生して役物払出比率、連続役物払出比率、指示込役物払出比率などとして正しい情報が表示されない可能性があること、前述のように役物払出比率、連続役物払出比率、指示込役物払出比率などとして正しい情報が表示されないように不正に操作された可能性があることを演出制御部151が制御する表示器や演出装置にて確認できるようにしても良い。また、ボーナス中、有利区間中やボーナスの持越中に設定変更がされてボーナスや有利区間が強制的に終了されたり、持越中のボーナスがクリアされたりして、役物払出比率、連続役物払出比率、指示込役物払出比率などとして正しい情報が表示されないように不正に操作された可能性があることが検出されたことの履歴を演出制御部151側で記録し、所定の操作でこれらの履歴を確認できるようにしても良い。

【0366】

〔役比情報の初期化処理〕

図59は、役比情報の初期化処理を説明するための図である。図59に示されるように、電源投入後、主制御基板16は、遊技機設置情報コマンドAをメダル数制御基板17へ送信する。その後、遊技が繰り返され、主制御基板16は、有利区間コマンド及び払出パルスコマンドをメダル数制御基板17へ送信する。

【0367】

メダル数制御基板17は、払出パルスコマンドを受信したことに基づいて、役比情報をバックアップメモリ294に記憶させるバックアップ処理を実行する。役比情報とは、役比モニタ89に表示するデータを算出するために使用されるデータであり、役物情報コマンド、有利区間コマンド、払出パルスコマンドに含まれる。メダル数制御基板17は、役比情報を含むコマンドを受信する度に、当該役比情報をバックアップメモリ294に記憶させても良い。

【0368】

図59の例では、バックアップ処理が実行された後に、主制御基板16に対して不正操作がなされる。上述の通り、「不正操作」とは、主制御基板16とメダル数制御基板17との間で遣り取りされるコマンドが改変される操作または主制御基板16またはメダル数制御基板17を不正に制御する操作などを示す。図44の例では、不正操作がされたことにより、主制御基板16が不正に接続された装置によって制御され、主制御基板16は、遊技機設置情報コマンドBをメダル数制御基板17へ送信する。このとき、メダル数制御基板17は、再び、遊技機設置情報コマンドを受信したことに基づいて、バックアップメモリ294に記憶させていた役比情報を初期化するバックアップ初期化を実行する。すなわち、メダル数制御基板17は、遊技機設置情報コマンドから特定したメインチップIDが、前回受信した遊技機設置情報コマンドから特定したメインチップIDと異なっている

場合に、役比モニタ 8 9 の表示に用いられるデータを初期化する。

【0369】

これにより、メダル数制御基板 1 7 は、主制御基板 1 6 が有するメインチップ I D に基づき、主制御基板 1 6 が正当なものでない場合は役比情報の表示に用いられるデータを初期化するため、各スロットマシンに対応した正常な役比が出力されることを担保することができる。

【0370】

〔容量内プログラムと容量外プログラムについて〕

本実施例のスロットマシン 2 の主制御部 1 6 1 は、容量内プログラムと、容量外プログラムとを実行する。容量内プログラムとは、内部抽選処理などの遊技の進行に関する命令が記述されたプログラムである。容量外プログラムとは、役比モニタへのデータの出力処理など遊技の進行に直接関わらない命令が記述されたプログラムである。容量内プログラムと容量外プログラムとの間でデータが意図されずに混在すると、不具合が発生し得る。例えば、容量内プログラムの命令によって、容量内 R A M 領域のデータを書き換えるべきであるにも関わらず、容量外 R A M 領域のデータが書き換わる場合、プログラムの不具合となり得る。主制御部 1 6 1 は、このような不具合を防止するため、容量内プログラムと容量外プログラムとを区別して、プログラムを実行して、遊技を進行させる。

【0371】

以下では、図 6 0 を用いて、容量外プログラムと容量内プログラムが格納されている領域について説明する。図 6 0 は、主制御部 1 6 1 が用いるメモリ領域のアドレスマップである。図 6 0 に示すように、主制御部 1 6 1 が用いるメモリ領域は、R O M 1 6 1 b に割り当てられたメモリ領域 (0 0 0 0 H ~ E F F F H) と、R A M 1 6 1 c に割り当てられたメモリ領域 (F 0 0 0 H ~ F F F F H) とを含む。

【0372】

R O M 1 6 1 b のメモリ領域は、プログラム及び固定データが格納されるプログラム／データ領域と、アクセスが禁止される未使用領域と、その他領域とからなる。その他の領域は、プログラムのタイトル、バージョンなどの任意のデータを設定可能な R O M コメント領域と、C A L L V 命令のサブルーチンの上位アドレス及びタイマ割込処理 (メイン) の先頭アドレスが設定されるベクタテーブル領域と、主制御部 1 6 1 の内部機能をハードウェア的に設定するためのパラメータが設定される H W パラメータ領域と、アクセスが禁止される未使用領域を含む。

【0373】

R A M 1 6 1 c のメモリ領域は、ワークとして使用可能な使用可能領域 (F 0 0 0 H ~ F 4 0 0 H) と、その他の領域 (F 4 0 1 H ~ F F F F H) とからなる。その他の領域は、主制御部 1 6 1 に搭載されている各機能を制御するためのレジスタ群が格納される内部機能レジスタ領域 (F E 0 0 H ~ F E A C H) を含む。主制御部 1 6 1 に搭載されている各機能には、例えば、後述するシリアル通信回路の機能が含まれる。すなわち、R A M 1 6 1 c の内部機能レジスタ領域には、シリアル通信回路の機能設定用の記憶領域が含まれる。

【0374】

R O M 1 6 1 b におけるプログラム／データ領域は、遊技の進行に直接関わる容量内プログラムが記憶される容量内プログラム領域と、容量内プログラムが用いる容量内データが記憶される容量内データ領域と、遊技の進行に直接関わらない容量外プログラムが記憶される容量外プログラム領域と、容量外プログラムが用いる容量外データが記憶される容量外データ領域と、未使用領域とを含む。

【0375】

尚、遊技の進行とは、遊技を構成する一連のプロセスを進行させることであり、スロットマシンであれば、賭数を設定してゲームを開始可能とする段階、ゲームを開始してリールを回転させる段階、リールを停止させて表示結果を導出させる段階、表示結果に応じてメダルなどの価値を付与する段階を進行させることである。

【0376】

尚、上記において記憶領域の前後とは、記憶領域に割り当てられたアドレス値の大小関係であり、アドレスが小さい方が前方となり、アドレスが大きい方が後方となる。このため、一の記憶領域よりも後方に割り当てられた記憶領域とは、一の記憶領域よりもアドレス値が大きい記憶領域が該当し、一の記憶領域よりも前方に割り当てられた記憶領域とは、一の記憶領域よりもアドレス値が小さい記憶領域が該当する。

【0377】

R A M 1 6 1 c は、容量内プログラムがワークとして用いる容量内 R A M 領域と、容量外プログラムがワークとして用いる容量外 R A M 領域と、制御に用いられるデータが格納されることのない領域であり、常に 0 が格納される未使用領域とを含む。また、容量内 R A M 領域は、容量内プログラムがデータを退避する容量内スタック領域を含み、容量外 R A M 領域は、容量外プログラムがデータを退避する容量外スタック領域を含む。容量内 R A M 領域の最終アドレス (F 1 F F H) から先頭側アドレスに向かって 4 バイトの領域には、後述する仮スタック領域が割り当てられ、さらに先頭側アドレスに向かって 4 バイトの領域には、後述する払出管理仮スタック領域が割り当てられており、容量内スタック領域は、払出管理スタック領域のさらに先頭側アドレス側に割り当てられており、その先頭アドレス側のアドレスに向かってデータが退避されるようになっている。また、容量外スタック領域は、容量内 R A M 領域の最終アドレス (F 1 F F H) から先頭側のアドレスに向かってデータが退避されるようになっている。

【0378】

図 6 1 に示すように、容量内 R A M 領域は、領域 A ~ F と、未使用領域と、容量内スタック領域と、後述する初期設定処理のみで用いられる払出管理仮スタック領域及び仮スタック領域とにより構成される。領域 A には、設定値、設定キースイッチ 3 7 の状態の格納領域が割り当てられている。領域 B には、リールモータ 3 2 L、3 2 C、3 2 R 等の出力バッファ、ドアコマンド、有利区間中信号バッファ、A T 状態、外部信号フラグ等の格納領域が割り当てられている。領域 C には、タイマカウンタ、L E D の出力バッファ、リールモータ 3 2 L、3 2 C、3 2 R の制御データ、外部信号データ等の格納領域が割り当てられている。領域 D には、遊技状態、R T ステータス、再遊技メダルカウンタ、B B 中のカウンタ等の格納領域が割り当てられている。領域 E には、停止リール情報 (停止順等)、当選フラグ、指示番号、有利区間終了フラグ、リール演出、リールモータ状態、メダル投入枚数、乱数、リール状態、リール制御データ等の格納領域が割り当てられている。領域 F には、メダル数制御基板 1 7 との制御に関連するデータが格納される払出関連領域が割り当てられている。

ここで、図 6 1 に示すように、領域 A から払出管理仮スタック領域までの領域を全初期化対象領域と呼び、領域 B からスタック領域手前の未使用領域までの領域を設定変更開始時初期化対象領域と呼び、領域 C から領域 E までの領域を設定変更終了時初期化対象領域と呼び、領域 D、E の領域を B B 終了時初期化対象領域と呼び、領域 E を毎遊技終了時初期化対象領域と呼ぶ。全初期化対象領域は、R A M 異常エラーが発生したときに初期化される領域である。設定変更開始時初期化対象領域は、設定変更が開始した際に初期化される領域である。設定変更終了時初期化対象領域は、設定変更が終了した際に初期化される領域である。B B 終了時初期化対象領域は、B B 終了時に初期化される領域である。毎遊技終了時初期化対象領域は、遊技 (ゲーム) が終了するたびに初期化される領域である。

【0379】

以下では、容量内プログラム領域、容量内データ領域及び容量内 R A M 領域をまとめて容量内領域と称す場合があり、容量外プログラム領域、容量外データ領域及び容量外 R A M 領域をまとめて容量外領域と称す場合がある。

【0380】

〔プログラムが用いる命令〕

主制御部 1 6 1 が実行するプログラムは、プログラム全体の進行を管理するメインルーチンと、他のプログラムの実行中に呼び出されるサブルーチンとを含む。

【0381】

主制御部161にROM161b、RAM161cに格納されたデータを読み出す命令、RAM161cにデータを書き込む命令としてLD命令を含む。LD命令は、メインルーチンまたはサブルーチンにおいて指定されたアドレスに格納された1バイトデータを指定されたレジスタを読み出す命令、またはインルーチンまたはサブルーチンにおいて指定されたレジスタに格納された1バイトデータを、指定されたアドレスに書き込む命令である。

【0382】

LD命令は、通常のLD命令と、特殊なLD命令であるLDQ命令とを含む。通常のLD命令は、レジスタと、上位アドレス及び下位アドレスの双方を指定し、該指定された上位アドレス及び下位アドレスに格納されているROM161bまたはRAM161cのデータを読み出す命令、または、上位アドレス及び下位アドレスの双方と、レジスタを指定し、指定されたレジスタのデータをRAM161cの指定された上位アドレス及び下位アドレスに書き込む命令である。これに対して、LDQ命令は、レジスタと、下位アドレスのみを指定することで、前述のRAM161cの内部機能レジスタ領域における特別なレジスタ（Qレジスタ）に予め設定された上位アドレス及び指定された下位アドレスによりアドレスを特定し、特定したアドレスに格納されているROM161bまたはRAM161cのデータを指定されたレジスタを読み出す命令、または下位アドレスのみとレジスタを指定することで、特別なレジスタ（Qレジスタ）に予め設定された上位アドレス及び指定された下位アドレスによりアドレスを特定し、指定されたレジスタのデータをRAM161cの特定したアドレスに書き込む命令であり、通常のLD命令に比較して少ないデータ量で所定のデータを所定のレジスタに格納することが可能となる。

【0383】

また、LDQ命令は、転送先としてHLレジスタやDEレジスタ等の2つのレジスタを指定することで、特別なレジスタ（Qレジスタ）に予め設定された上位アドレス及び指定された下位アドレスにより特定されるアドレス及びそれに続くアドレスに格納された2バイトのデータを読み出すことが可能であり、転送元としてHLレジスタやDEレジスタ等の2つのレジスタを指定することで、特別なレジスタ（Qレジスタ）に予め設定された上位アドレス及び指定された下位アドレスにより特定されるアドレス及びそれに続くアドレスに2バイトのデータを書き込むことが可能である。

【0384】

メインルーチンまたはサブルーチンにおいてROM161b、RAM161cの特定領域に格納されているデータを読み出す場合に、特殊なLD命令であるLDQ命令を用いることで、特定領域を示す全てのアドレス（上位部分及び下位部分）を指定するのではなく、アドレスの下位部分のみを指定して特定領域のデータを読み出すことまたは特定領域にデータを書き込むことが可能である。LDQ命令を用いることで、上位アドレス及び下位アドレスの双方を指定する通常のLD命令に比較して少ないデータ量にてデータを読み出すことまたは書き込むことが可能となり、データの読出または書込を行う際にアドレスを指定するためのプログラムの無駄を削減することができる。

【0385】

また、RAM161cの容量内RAM領域に格納された容量内データのうち、特に使用頻度の高い容量内データを、容量内RAM領域のうち先頭アドレスが特定値となる領域に格納するとともに、当該特定値を特別なレジスタ（Qレジスタ）に容量内データの上位アドレスとして設定し、当該容量内データを主制御部161が読み出すときに、LDQ命令を用いて下位アドレスのみ指定することで、容量内データの読出または書込を行う構成とした場合に、上位アドレス及び下位アドレスの双方を指定する通常のLD命令に比較して少ないデータ量にて容量内データを読み出すことまたは書き込むことが可能となり、これらの容量内データの読出または書込を行う際にアドレスを指定するためのプログラムの無駄を削減することができる。

【0386】

また、主制御部 161 は、特別なレジスタ（Qレジスタ）に設定する値を、メインルーチンまたはサブルーチンにおいて変更することが可能であり、後述するように起動時において行う初期設定処理での内蔵レジスタの設定において、特別なレジスタ（Qレジスタ）に、特に容量内プログラムによる使用頻度の高い容量内データの先頭アドレスを示す特定値を初期値として設定するようになっている。本実施例においては、特別なレジスタ（Qレジスタ）は、第 1 Qレジスタと、第 2 Qレジスタの 2 つのレジスタが含まれるが、以下では、第 1 Qレジスタと、第 2 Qレジスタとを、総称して、単に「特別なレジスタ（Qレジスタ）」と称する。例えば、特別なレジスタ（Qレジスタ）には、初期値として「F0」が記憶される。これにより、容量内プログラムが実行されているときには、容量内プログラムによる使用頻度の高い容量内データの先頭アドレスを示す特定値が特別なレジスタ（Qレジスタ）に設定されるようになっており、容量内プログラムは、LDQ 命令を用いて使用頻度の高い容量内データを読み出すことまたは書き込むことができるようになっている。

10

【0387】

尚、特殊な LD 命令として LDQ 命令で読み出す際に用いる上位アドレスを、特別なレジスタ（例えば、Qレジスタ）以外の所定の記憶領域、例えば、ベクタテーブル領域に設定する構成としても良く、ベクタテーブル領域などの所定の記憶領域に格納された値を用いてアドレスの一部が特定され、アドレスの残りの部分をプログラムにより指定することで、データの格納アドレスが特定可能となる特殊な LD 命令を用いる構成であれば、データの読出または書込を行う際にアドレスを指定するためのプログラムの無駄を削減することができる。また、例えば、ベクタテーブル領域を構成する複数の領域に、それぞれアドレスよりもデータ量の小さい識別値を割り当て、これら複数の領域にそれぞれデータの格納アドレスを設定するとともに、識別値を指定することで、識別値に対応する領域に格納されたデータの格納アドレスを特定可能となる特殊な LD 命令を用いる構成であっても、データの読出または書込を行う際にアドレスを指定するためのプログラムの無駄を削減することができる。

20

【0388】

また、主制御部 161 にプログラム／データ領域に格納されたプログラムを実行させる命令として、CALL 命令（呼出命令）を含む。CALL 命令は、メインルーチンまたはサブルーチンにおいて指定されたアドレスに格納されたサブルーチンを呼び出して実行させる命令である。主制御部 161 は、CALL 命令によりサブルーチンを呼び出す場合には、呼び出し元のアドレスをスタック領域に格納し、指定されたアドレスに格納されたサブルーチンを呼び出して実行する。そして、当該サブルーチンの終了時には、RET 命令（復帰命令）により、スタック領域に格納されている呼び出し元のアドレス、すなわち CALL 命令を実行した呼び出し元のメインルーチンまたはサブルーチンのプログラムに復帰する。

30

【0389】

さらに、主制御部 161 にプログラム／データ領域に格納されたプログラムを実行させる命令として、CALLEX 命令（呼出命令）を含む。CALLEX 命令は、メインルーチンまたはサブルーチンにおいて指定されたアドレスに格納されたサブルーチンを呼び出すに加えて、レジスタバンクを切り替える。図 62 は、主制御部 161 の CPU161a に含まれるレジスタバンクを説明するための図である。図 62 に示されるように、CPU161a は、第 1 レジスタバンク R1 と、第 2 レジスタバンク R2 を有する。

40

【0390】

第 1 レジスタバンク R1 には、第 1 Qレジスタ、第 1 Uレジスタ、第 1 Aレジスタ、第 1 Bレジスタ、第 1 Cレジスタ、第 1 Dレジスタ、第 1 Eレジスタ、第 1 Fレジスタ、第 1 Hレジスタ、第 1 Lレジスタの 10 個のレジスタが含まれる。また、同様に、第 2 レジスタバンク R2 には、第 2 Qレジスタ、第 2 Uレジスタ、第 2 Aレジスタ、第 2 Bレジスタ、第 2 Cレジスタ、第 2 Dレジスタ、第 2 Eレジスタ、第 2 Fレジスタ、第 2 Hレジスタ、第 2 Lレジスタの 10 個のレジスタが含まれる。

50

【0391】

本実施例における主制御部161は、容量内プログラム領域に記述されているプログラムにしたがって命令を実行する場合、第1レジスタバンクR1を使用し、容量外プログラム領域に記述されているプログラムにしたがって命令を実行する場合、第2レジスタバンクR2を使用する。換言すれば、主制御部161は、容量内プログラム領域に記述されているプログラムにしたがって命令を実行する場合、第2レジスタバンクR2を使用せず、容量外プログラム領域に記述されているプログラムにしたがって命令を実行する場合、第1レジスタバンクR1を使用しない。これにより、本実施例におけるスロットマシン2では、容量内プログラムと容量外プログラムとの間でデータが意図されずに混在し、不具合が発生することを防止できる。尚、以下では、容量内プログラム領域に記述されているプログラムを単に「容量内プログラム」と称し、容量外プログラム領域に記述されているプログラムを単に「容量外プログラム」と称する。

10

【0392】

すなわち、主制御部161は、メインルーチンとして容量内プログラムを実行しているときに、第1レジスタバンクR1を使用するが、CALL命令によって容量外プログラムがサブルーチンとして呼び出された場合、第1レジスタバンクR1から第2レジスタバンクR2へと切り替える。より具体的には、主制御部161は、CALL命令により容量外プログラム領域をサブルーチンとして呼び出す場合には、呼び出し元のアドレスをスタック領域に格納し、指定されたアドレスに格納されたサブルーチンを呼び出して実行する。そして、当該サブルーチンの終了時には、RETURN命令（復帰命令）により、スタック領域に格納されている呼び出し元のアドレス、すなわちCALL命令を実行した呼び出し元の容量内プログラムに復帰し、第2レジスタバンクR2から第1レジスタバンクR1に切り替える。これにより、本実施例におけるスロットマシン2では、容量内プログラムを実行しているときと、容量外プログラムを実行しているときとで異なるレジスタバンクを使用することができ、容量内プログラム領域での処理内容と容量外プログラム領域での処理内容とがレジスタ上で混在してしまうことを防止することができる。

20

【0393】

第1レジスタバンク及び第2レジスタバンクに含まれる各レジスタには、役割、機能を与えられている。第1Aレジスタ及び第2Aレジスタは、アキュムレータと呼ばれる汎用レジスタであり、種々の機能を有する。第1Bレジスタ、第2Bレジスタ及び第1Cレジスタ、第2Cレジスタも、汎用レジスタであるがAレジスタよりも有する固有の機能は少ない。

30

【0394】

第1Fレジスタ及び第2Fレジスタは、フラグレジスタと称される。フラグレジスタは、演算の結果に応じて変化するように構成されている。第1Fレジスタ及び第2Fレジスタの各々は、8ビットで構成され、2ビット目にオーバーフローが生じたか否かを判定するためのフラグが記憶されている。第1レジスタバンクR1及び第2レジスタバンクR2における演算の結果、オーバーフローが生じた場合、フラグレジスタの2ビット目に「1」が格納される。以下では、オーバーフローが生じたことによりフラグレジスタの2ビット目に「1」が格納されることを「フラグレジスタがオン状態となる」と称する。

40

【0395】

また、オーバーフロー（桁あふれ）は、加算によるオーバーフローと、減算によるオーバーフローの両方を含む。すなわち、オーバーフローとは、予め定められた記憶領域の容量を越えた演算の結果となることを意味する。オーバーフローは、記憶容量の上限を上回ることと、記憶容量の下限を下回ることの両方を含む。より具体的には、オーバーフローは、「1111 1111 1111 1111」が記憶されている8バイトの記憶領域に対して、「1」加算する処理がされたことを含む。オーバーフローは、「0000 0000 0000 0000」が記憶されている8バイトの記憶領域に対して、「1」減算する処理がされたことを含む。尚、減算によるオーバーフローは、アンダーフローとも称される場合もある。これにより、主制御部161は、演算結果にオーバーフローが生じ

50

たか否かを、フラグレジスタを用いて検出することが可能となる。当該オーバーフローの検出処理は、レジスタの機能を用いて検出することが可能であるため、プログラム上で検出することよりも、処理速度が速く、また処理負荷が小さくなる。

【0396】

〔Qレジスタの設定〕

図63は、主制御部161の起動処理を示すフローチャートである。主制御部161は、例えば、マイコンなどの制御用コンピュータとして実現される。主制御部161では、ユーザプログラムが実行される前に、例えば、マイコンのハードウェア機能などに関する設定をするための起動処理が実行される。ユーザプログラムとは、遊技進行を制御するためのプログラムであって、ROM161bに格納されているプログラムであり、遊技機メーカーなどによって設計されるプログラムを意味する。一方で、起動処理は、主制御部161自体に設けられた処理であって、主制御部161が起動するとともに自動的に実行される。

10

【0397】

主制御部161は、主制御部161に電源が供給されたことにも基づいて、図63に示される主制御部161の起動処理を実行する。図63では、主制御部161のハードウェア機能などに関する設定処理の一例として、第1Qレジスタと第2Qレジスタとに初期値を設定する(Sj1)。Sj1の実行後、図示されていないが、主制御部161は、主制御部161のハードウェア機能などに関する設定処理を行い得る。当該ハードウェア機能などに関する設定処理には、例えば、シリアル通信回路の機能設定などを行う。

20

【0398】

本実施例のSj1において、第1Qレジスタの初期値とは、例えば「F0」であり、第2Qレジスタの初期値とは、例えば「F3」である。これにより、主制御部161は、容量内プログラムを実行する際に高い頻度で参照及び書き込みがされる容量内RAM領域の呼び出し処理をするときに、アドレスを指定するためのプログラムの無駄を削減することができる。同様に、主制御部161は、容量外プログラムを実行する際に高い頻度で参照及び書き込みがされる容量外RAM領域の呼び出し処理をするときに、アドレスを指定するためのプログラムの無駄を削減することができる。これにより、本実施例の主制御部161では、容量内プログラムと容量外プログラムのそれぞれにおいて、命令実行時のプログラム容量を削減することができる。

30

【0399】

主制御部161は、Sj1にて、第1Qレジスタと第2Qレジスタとに初期値を設定した後、ユーザプログラムを実行する(Sj2)。ユーザプログラムには、図64にて後述する初期設定処理、図67にて後述するメイン処理などが含まれる。このように、ユーザプログラムによって遊技の制御を開始する前に、第1Qレジスタに初期値が設定されるとともに、第2Qレジスタにも初期値が予め設定される。これにより、主制御部161は、遊技の制御を開始する前に第1Qレジスタと第2Qレジスタとに初期値を予め設定し、処理の簡素化を図ることができる。また、このような構成によれば、ユーザプログラムにおいて第1Qレジスタと第2Qレジスタの値を設定する必要がなくなる。すなわち、ユーザプログラムで行われる処理を節減することができる。尚、本実施例において第1Qレジスタの初期値と第2Qレジスタの初期値とは、各々が異なる値であるが、同一の値が初期値として設定されても良い。

40

【0400】

〔主制御基板16の初期設定処理について〕

図64は、主制御基板16が行う初期設定処理を説明する図である。初期設定処理は、ユーザプログラムに含まれ、ROM161bの容量内プログラム領域に記述されている処理である。

【0401】

主制御基板16は、スロットマシン2への電力供給が開始された際に、リセットの発生によりタイマ割込が禁止に設定された状態で起動し、主制御基板16が備えるROM16

50

1 bに格納されているプログラムにしたがって各種処理を行う。起動した後は、まず、全ての出力ポート0～9を初期化し、容量内プログラムに含まれる初期設定処理を行う。

【0402】

初期設定処理はタイマ割込が禁止された状態で開始され、図64に示すように、初期設定処理では、まず、入力ポートの所定領域を参照して（S a 1）、電断検出回路から出力される電断検出信号がON状態であるか否かを判定する（S a 2）。そして、電断検出信号がON状態である場合には、電断検出信号がOFF状態となるまで待機する。その後、スロットマシン2の電源電圧が正常となり、電断検出信号がOFF状態となった後に、内蔵レジスタ設定処理を行う（S a 3）。内蔵レジスタ設定処理では、特に、第1 Qレジスタと第2 Qレジスタとに値を設定する。第1 Qレジスタに「F 0」が設定され、第2 Qレジスタに「F 3」が設定される。すなわち、内蔵レジスタ設定処理では、図63におけるS j 1と同様の処理が行われている。換言すれば、第1 Qレジスタと第2 Qレジスタとに、同一の値が再設定される。

10

【0403】

このように、主制御部161は、起動処理のみならずユーザプログラムにおいても、第1 Qレジスタに値を設定するとともに、第2 Qレジスタに値を設定する。これにより、主制御部161は、ユーザプログラムにおいて、第1 Qレジスタ及び第2 Qレジスタに値を任意の値に設定することができる。また、仮に、主制御部161の起動処理に異常が発生し、S j 1で第1 Qレジスタと第2 Qレジスタとに対して初期値の設定が行われなかったとしても、ユーザプログラムにて第1 Qレジスタと第2 Qレジスタとに値を設定するため、第1 Qレジスタと第2 Qレジスタとに値が設定されていないことによってユーザプログラムで異常が発生することを防止できる。尚、本実施例のスロットマシン2においては、図62におけるS j 1の処理と、図64におけるS a 3の処理の両方において、第1 Qレジスタ及び第2 Qレジスタに値を設定しているが、スロットマシン2は、図63におけるS j 1の処理と、図64におけるS a 3の処理のいずれか一方の処理だけが行われる構成であっても良い。

20

【0404】

続いて、スタックポインタに仮スタック領域のアドレスを設定し（S a 4）、RAMアクセス許可を設定し（S a 5）、容量外RAM領域初期化処理を呼び出して行う（S a 6）。すなわち、S a 6の処理は、容量内プログラムから容量外プログラムを呼び出す処理である。そのため、S a 6の処理名の末尾には「（容量外）」という文言が付されている。図64に示す初期設定処理及び図67に示すメイン処理において、容量内プログラムから容量外プログラムを呼び出す処理の処理名には、末尾に「（容量外）」という文言が付されている。以下では、このような容量内プログラムから容量外プログラムを呼び出す処理を、単に「容量外プログラム呼出処理」と称する。容量外プログラム呼出処理には、上述で説明したCALL EX命令が用いられる。

30

【0405】

また、S a 6において容量外RAM初期化処理を呼び出す際に、レジスタが退避されることとなるが、この際、S a 5でスタックポインタに設定された仮スタック領域にレジスタが退避されることとなる。

40

【0406】

主制御部161は、S a 6の容量外RAM初期化処理のような容量外プログラム呼出処理が実行するとき、CPU161aが使用するレジスタバンクを第1レジスタバンクR1から第2レジスタバンクR2へと切り替える処理と、第2 Qレジスタの値の設定処理を、容量外プログラム呼出処理に該当する処理の始めに実行する。このとき、第2 Qレジスタには、「F 3」が設定される。すなわち、容量外プログラム呼出処理では、図63におけるS j 1と、図64におけるS a 3と同様に、第2 Qレジスタの値が再設定される。

【0407】

このように、主制御部161は、遊技の制御が開始される前に、図6におけるS j 1と、図64におけるS a 3にて第1 Qレジスタに値を設定するとともに、容量内プログラム

50

から容量外プログラムを呼び出す容量外プログラム呼出処理が実行される毎に、第2 Qレジスタの値を設定する。これにより、本実施例におけるスロットマシン2では、第2レジスタバンクR2の第2 Qレジスタに意図しない値が設定されていた場合においても、容量外プログラムが呼び出される度に第2レジスタバンクR2の第2 Qレジスタの値を設定し直すことができるため、不具合防止を担保できる。尚、主制御部161は、容量外プログラムが呼び出される度に第2 Qレジスタの値を設定しなくても良い。すなわち、上述したように、本実施例におけるスロットマシン2では、遊技の進行の制御が行われる前に、図63におけるSj1の処理と、図64におけるSa3の処理とで、あらかじめ第1 Qレジスタ及び第2 Qレジスタに値が設定されているため、容量外プログラムが呼び出される度に第2 Qレジスタの値を設定しなくとも既に第2 Qレジスタに値が設定されているためである。

10

【0408】

また、主制御部161は、図63におけるSj1の処理と、図64におけるSa2Qの処理とでは、第2 Qレジスタに値を設定せず第1 Qレジスタにだけ値を設定し、容量外プログラムが呼び出されたときに、第2 Qレジスタの値を設定しても良い。このとき、主制御部161は、電源投入後において容量外プログラムが初めて呼び出されたときだけに第2 Qレジスタの値を設定しても良い。すなわち、上述のように、不具合防止を担保のため、容量外プログラムが呼び出される毎に、第2 Qレジスタの値を再設定せず、電源投入後に容量外プログラムが初めて呼び出されたときだけに第2 Qレジスタの値の設定することにより、処理の簡素化を図ることができる。

20

【0409】

Sa6の容量外RAM初期化処理では、図65に示すように、まず、RAM161cの全領域に格納されているデータの排他的論理和であるRAMパリティを計算し(Sb1)、RAMパリティが0であるか否かを判定する(Sb2)。

【0410】

電断時に正常に停電処理が行われた場合には、RAM161cの全領域のRAMパリティが0となるようにパリティ調整用データが設定されるようになっており、Sb2においてRAMパリティが0でない場合には、RAM161cに格納されているデータに異常が生じていることが判定される。

【0411】

また、Sa6では、容量外RAM初期化処理を呼び出す際に、RAM161cの仮スタック領域にレジスタの値が退避されることとなるが、その後、容量外RAM初期化処理が終了してレジスタが復帰した後は、仮スタック領域が使用されることはなく、仮スタック領域の値は、そのまま維持されることとなり、次回電源投入時の初期設定処理において容量外RAM初期化処理を呼び出す際に、再び同じレジスタの値が仮スタック領域に格納されることとなる。すなわち仮スタック領域には、RAM161cのデータに異常が生じていない場合に常時同じデータが格納されていることとなるため、仮スタック領域の値を含めたRAM161cの全領域のRAMパリティに基づいて判定を行ってもRAM161cに格納されているデータに異常が生じているか否かを正常に判定することが可能となっている。

30

【0412】

Sb2においてRAMパリティが0であると判定された場合には、破壊診断用データを取得する(Sb3)。破壊診断用データは、停電処理においてRAM161cに設定される1バイトのデータであり、複数のビットが1となるデータである。

【0413】

Sb3において破壊診断用データを取得した後、RAM161cに設定されている破壊診断用データをクリアし(Sb4)、Sb3で取得した破壊診断用データが0か否かを判定する(Sb5)。

【0414】

電断時に正常に停電処理が行われた場合には、前述のようにRAM161cに複数のビ

40

50

ットが1となる破壊診断用データが設定されるようになっており、S b 5において破壊診断用データが0の場合には、R A Mパリティが0であっても全てのデータが初期化されてしまっている可能性があり、このような場合には、R A M 1 6 1 cに格納されているデータに異常が生じていることが判定される。

【0 4 1 5】

S b 2においてR A Mパリティが0であり、S b 5において破壊診断用データが0でない場合、すなわちR A M 1 6 1 cのデータが異常でないと判定された場合には、図6 4の初期設定処理に復帰する。

【0 4 1 6】

一方、S b 2においてR A Mパリティが0でない場合、またはS b 5において破壊診断用データが0の場合、すなわちR A M 1 6 1 cのデータが異常であると判定された場合には、初期設定処理、すなわち容量内プログラムに復帰することなく、R A M 1 6 1 cの容量外R A M領域の全領域を初期化し（S b 6）、R A M 1 6 1 cのデータが破壊されている旨を示すR A M破壊診断フラグを容量外R A M領域の所定の領域に設定し（S b 7）、その後、図6 4の初期設定処理に復帰する。

【0 4 1 7】

S a 6の容量外R A M初期化処理の終了後、R A M破壊診断フラグが設定されているかを判定し（S a 7）、R A M破壊診断フラグが設定されていないと判定した場合、すなわちR A M 1 6 1 cのデータが異常でないと判定した場合にはS a 9に進み、R A M破壊診断フラグが設定されていると判定した場合、すなわちR A M 1 6 1 cのデータが異常であると判定した場合には容量内R A M領域のうち全初期化領域を初期化し（S a 8）、S a 9に進む。S a 8において初期化される全初期化領域は、仮スタック領域及び払出管理仮スタック領域を含まず、仮スタック領域及び払出管理仮スタック領域のデータは維持される。特に、仮スタック領域のデータが維持されることで、次回電源投入時に仮スタック領域にレジスタが退避した痕に、R A Mパリティが0となることを担保することができる。

【0 4 1 8】

S a 9では、スタックポインタに払出管理仮スタック領域のアドレスを設定し、払出管理領域を初期化する払出管理領域初期化処理を呼び出して実行する（S a 1 0）。

【0 4 1 9】

また、S a 1 0において払出管理領域初期化処理を呼び出す際に、S a 9でスタックポインタに設定された払出管理仮スタック領域にレジスタが退避されることとなるが、その後、払出管理領域初期化処理が終了してレジスタが復帰した後は、払出管理仮スタック領域が使用されることはなく、払出管理仮スタック領域の値は、そのまま維持されることとなるため、払出管理仮スタック領域の値を含めたR A M 1 6 1 cの全領域のR A Mパリティに基づいて判定を行ってもR A M 1 6 1 cに格納されているデータに異常が生じているか否かを正常に判定することが可能となっている。

【0 4 2 0】

S a 1 0の払出管理領域初期化処理の終了後、スタックポインタに容量内スタック領域のアドレスを設定し（S a 1 1）、設定キースイッチ3 7がON状態か否かを判定し（S a 1 2）、設定キースイッチ3 7がON状態であると判定した場合、すなわち設定キースイッチ3 7のON状態で電源が投入された場合には、メダル数制御基板1 7へ遊技機設置情報コマンドを送信し（S a 1 3）、図6 5に示す設定変更処理に移行する。

【0 4 2 1】

S a 1 2において設定キースイッチ3 7がON状態でないと判定した場合には、R A M破壊診断フラグが設定されているか否かを判定し（S a 1 4）、R A M破壊診断フラグが設定されていないと判定した場合は、すなわちR A M 1 6 1 cのデータが異常でないと判定した場合には、リセット／設定スイッチ3 8がON状態か否かを判定し（S a 1 5）、リセット／設定スイッチ3 8がON状態であると判定した場合、すなわち設定キースイッチ3 7はOFF状態であるが、リセット／設定スイッチ3 8のON状態で電源が投入され、

10

20

30

40

50

かつ R A M 1 6 1 c のデータが異常でない場合にも、メダル数制御基板 1 7 へ遊技機設置情報コマンドを送信し (S a 1 3)、図 6 5 に示す設定変更処理に移行する。

【 0 4 2 2 】

図 6 6 に示すように、設定変更処理では、R A M 1 6 1 c の設定変更開始時初期化領域、すなわち容量内 R A M 領域のうち設定値・設定キースイッチ 3 7 のバッファが格納される領域 A、容量内スタック領域、払出管理仮スタック領域及び仮スタック領域を除く領域を初期化する (S c 1)。

【 0 4 2 3 】

続いて、容量外 R A M クリア処理を呼び出して行う (S c 2)。容量外 R A M クリア処理は、前述の容量外プログラム呼出処理である。容量外 R A M クリア処理では、容量外 R A M 領域のうち容量外スタック領域を除く領域を初期化する。

10

【 0 4 2 4 】

S c 2 の容量外 R A M クリア処理の終了後、設定変更状態が開始した旨を示す設定変更開始コマンドを演出制御部 1 5 1 に対して送信し (S c 3)、設定キースイッチ 3 7 が O N 状態か否かを判定する (S c 4)。

【 0 4 2 5 】

S c 4 において設定キースイッチが O N 状態でないと判定した場合、すなわち設定キースイッチ 3 7 は O F F 状態であるが、リセット／設定スイッチ 3 8 の O N 状態で電源が投入され、設定変更処理に移行した場合には、R A M クリア許可フラグが R A M 1 6 1 c に設定されているか否かを判定する (S c 5)。R A M クリア許可フラグは、後述するメイン処理において R A M 1 6 1 c の初期化後、最初に R A M 6 1 c に設定されるものであり、電断前の状態がメイン処理中、すなわち初期設定処理中、設定変更処理中、R A M 異常によるエラー処理中以外の状態である旨を示すものである。

20

【 0 4 2 6 】

S c 5 において R A M クリア許可フラグが設定されていないと判定した場合には、タイマ割込を許可に設定して (S c 6)、R A M 1 6 1 c に異常がある旨を示す R A M 異常エラーコードを所定のレジスタに設定して (S c 7)、エラー処理に移行する。エラー処理については後述する。

【 0 4 2 7 】

S c 5 において R A M クリア許可フラグが設定されていると判定した場合には、S c 2 0 に進み、設定変更処理の終了を示す設定変更終了コマンドを演出制御部 1 5 1 に対して送信し、タイマ割込処理 (メイン) が 1 回行われるまで待機する割込 1 回待ち処理を行い (S c 2 1)、設定変更終了時に初期化される R A M 1 6 1 c の領域 (設定変更終了時初期化領域) のサイズを設定し (S c 2 2)、メイン処理に移行する。この場合、すなわち設定キースイッチ 3 7 は O F F 状態であるが、リセット／設定スイッチ 3 8 の O N 状態で電源が投入され、設定変更処理に移行した場合には、R A M クリア許可フラグが設定されている場合には、容量内 R A M 領域のうち設定値・設定キースイッチバッファが格納される領域 A、容量内スタック領域、払出管理仮スタック領域及び仮スタック領域を除く領域と、容量外 R A M 領域のうち容量外スタック領域を除く領域と、が初期化されるが、新たに設定値が設定されることはなく、電断前の設定値を維持した状態で、遊技可能な状態に移行することとなる。

30

40

【 0 4 2 8 】

S c 4 において設定キースイッチが O N 状態であると判定した場合、すなわち設定キースイッチ 3 7 は O N 状態で電源が投入され、設定変更処理に移行した場合には、R A M 1 6 1 c から設定値を A レジスタに取得し (S c 8)、A レジスタの設定値から 1 減算する (S c 9)。この際、R A M 1 6 1 c から取得した設定値から 1 減算した値が A レジスタに設定される。また、R A M 異常により R A M 1 6 1 c がクリアされ、設定値として 0 が格納されている場合には、A レジスタに 0 が設定される。

【 0 4 2 9 】

次いで、A レジスタの設定値を 1 加算し (S c 1 0)、加算後の設定値が 6 を超えるか

50

否かを判定し（S c 1 1）、加算後の設定値が6を超えない場合にはS c 1 3に進み、加算後の設定値が6を超える場合には加算後の設定値を1に補正し（S c 1 2）、S c 1 3に進む。

【0430】

S c 1 3では、設定値表示器24の出力バッファの値を更新後の設定値に更新し（S c 1 3）、割込1回待ち処理を行う（S c 1 4）。これにより、タイマ割込処理（メイン）が1回実行され、設定値表示器24に更新後の設定値が表示される。

【0431】

その後、リセット／設定スイッチ38またはスタートスイッチ7の操作が検出されるまで待機し（S c 1 5、S c 1 6）、S c 1 5においてリセット／設定スイッチ38の操作が検出された場合には、S c 1 0に戻り、S c 1 0～S c 1 4の処理が行われることで設定値が1加算更新され（加算後の設定値が6を超える場合には1に更新され）、再びリセット／設定スイッチ38またはスタートスイッチ7の操作が検出されるまで待機する（S c 1 5、S c 1 6）。

【0432】

S c 1 6においてスタートスイッチ7が検出された場合には、設定キースイッチ37のOFF状態が検出されるまで待機し（S c 1 7）、設定キースイッチ37のOFF状態が検出されると、Aレジスタの設定値を確定してRAM161cに格納し（S c 1 8）、設定値表示器24の出力バッファの値をクリアし（S c 1 9）、設定変更処理の終了を示す設定変更終了コマンドを演出制御部151に対して送信し（S c 2 0）、割込1回待ち処理を行う（S c 2 1）。これにより、タイマ割込処理（メイン）が1回実行され、設定値表示器24の設定値が消去される。次いで、設定変更終了時に初期化されるRAM161cの領域（設定変更終了時初期化領域）のサイズを設定し（S c 2 2）、メイン処理に移行する。後述のようにメイン処理では、最初に初期化対象最終アドレスまでの指定サイズ分の領域が初期化されることとなり、設定変更処理の終了後、メイン処理に移行することで、容量内RAM領域における設定変更終了時初期化領域が初期化されることとなる。

【0433】

図64に戻り、S a 1 5においてリセット／設定スイッチ38がON状態でないと判定した場合には、スタックポインタをRAM161cに記憶されている電断時の状態に復帰し（S a 1 6）、メダル数制御基板17へ遊技機設置情報コマンドを送信し（S a 1 7）、さらに主制御部161が復帰した旨を示す復帰コマンドを演出制御部151に対して送信し（S a 1 8）、ポート入力処理を2回連続で行う（S a 1 9、S a 2 0）。

【0434】

ポート入力処理は、パラレル入力ポートに入力される各種スイッチ類の検出信号などの入力状態に関する入力状態データ（各種スイッチ類の現在の入力状態を示す入力データ、前回と今回の入力データが同じ状態である旨を示す確定データ、前回から確定データが変化した旨を示すエッジデータ）を更新する処理である。RAM161cの容量内RAM領域の所定領域には、各種スイッチ類の入力状態データを格納するポート入力バッファ0～2が設けられており、ポート入力処理により更新される各種スイッチ類の入力状態データは、その種類毎に予め定められたポート入力バッファの所定ビットに格納されるようになっている。ポート入力処理では、パラレル入力ポートの入力ポート0～2にされる。

【0435】

各種スイッチ類の検出状態（ON状態またはOFF状態）を入力データとして、ポート入力バッファの所定ビットに格納する。また、前回と今回のポート入力処理での検出状態（ON状態またはOFF状態）を比較して、今回と前回の入力データが同じ状態である場合には、今回の入力データの検出状態を示すように確定データを更新する一方、今回と前回の入力データが異なる状態である場合には、前回の確定データを維持する。また、今回と前回の確定データを比較して、確定データがOFF状態からON状態に変化した場合には、確定データがOFF状態からON状態に変化した旨を示すONエッジデータをポート入力バッファ0～2の所定ビットに格納し、確定データがON状態からOFF状態に変化

10

20

30

40

50

した場合には、確定データがON状態からOFF状態に変化した旨を示すOFFエッジデータをポート入力バッファ0～2の所定ビットに格納する。ポート入力バッファに格納された各種スイッチ類の入力データ、確定データ、エッジデータは、容量内プログラム及び容量外プログラムから参照することが可能である。

【0436】

また、初期設定処理では、ポート入力処理を2回連続して行うことで、その後、ポート入力処理が行われる際に、初期設定処理が行われた後の各種スイッチ類の入力状態すなわちスロットマシン2への電力供給が再開された後の各種スイッチ類の入力状態に基づいて、各種スイッチ類の検出信号などの入力状態に関する入力状態データが作成されるので、意図しない入力状況が特定されてしまうことを防止できるようになっている。また、ポート入力処理において、3回以上のポート入力処理により取得された入力データ（例えば、今回、前回及び前々回の入力データ）に基づいて確定データを作成する構成でも良い。このような構成では、確定データを作成するために必要なポート入力処理の回数よりも1回少ない回数連続してポート入力処理を初期設定処理において行う構成とすることで、初期設定処理が行われた後にポート入力処理が行われる際に、初期設定処理が行われた後の各種スイッチ類の入力状態に基づいて入力状態データを作成させることができる。

10

【0437】

Sa19及びSa20においてポート入力処理を行った後は、全てのレジスタをRAM161cに記憶されている電断前の状態に復帰させ（Sa21）、タイマ割込を許可に設定して（Sa22）、初期設定処理を終了させてタイマ割込処理（メイン）に移行させた後、スロットマシン2への電力供給が停止される前に実行していたメイン処理における処理に復帰する。

20

【0438】

一方、Sa14においてRAM破壊診断フラグが設定されていると判定した場合、すなわちRAM161cのデータが異常であると判定した場合にはSa23に進み、メダル数制御基板17へ遊技機設置情報コマンドを送信し、タイマ割込を許可に設定して（Sa24）、RAM161cに異常がある旨を示すRAM異常エラーコードを所定のレジスタに設定して（Sa25）、エラー処理に移行する。

【0439】

エラー処理は、遊技の進行が不能化されるエラー状態に制御する処理である。所定のレジスタに設定されているエラーコードを特定可能なエラーコマンドを演出制御部151に対して送信し、当該エラーコードをRAM161cの所定領域にその他の処理（例えば、後述するセンサ監視処理など）でも参照可能なエラーフラグとして設定する。また、当該エラーコードを遊技補助表示器12に表示させるように制御する。その後は、所定のレジスタに設定されているエラーコードに応じたエラー状態の解除条件が成立したことが特定されるまでエラー状態の制御を行い、遊技の進行が不能な状態とする。RAM異常エラーコードが所定のレジスタに設定されてエラー状態に移行された場合には、設定キースイッチ37をONにした状態で電源スイッチを投入することによって、設定変更状態に移行させて、RAM161cのデータが初期化され、かつ新たに設定値が設定されることでエラー状態を解除することができるようになっている。一方、設定キースイッチ37をON状態にせず電源スイッチをONにした場合には、RAM161cの異常が再び検出されて、再度、エラー状態となる。

30

40

【0440】

このように、主制御基板16は、スロットマシン2への電力供給が開始された後には、図62に示す主制御部161の起動処理を実行した後、初期設定処理を含むユーザプログラムを行うようになっており、初期設定処理では、スロットマシン2への電力供給が開始された際の主制御基板16の状態に応じて、タイマ割込処理（メイン）、設定変更処理、エラー処理のいずれかに移行させる。そして、これらの処理に移行させる際に、移行させる処理の種類を特定可能なコマンドを演出制御部151に対して送信するようになっており、タイマ割込処理（メイン）に移行させる場合すなわちスロットマシン2への電力供給

50

が停止される前の制御状態に復帰した場合には、復帰コマンドを演出制御部 151 に対して送信し、設定変更処理を開始して設定変更状態に移行する場合には、設定コマンド（開始）を演出制御部 151 に対して送信し、RAM 161c の異常によりエラー処理を開始してエラー状態に移行する場合には、エラーコマンドを演出制御部 151 に対して送信する。

【0441】

尚、主制御基板 16 は、初期設定処理から設定変更処理に移行した後は、設定変更状態を経て、ゲームの進行が可能な状態に復帰するようになっており、当該ゲームの進行が可能な状態に復帰する際には、当該設定変更状態が終了されることを特定可能な設定コマンド（終了）を演出制御部 151 に対して送信する一方で、復帰コマンドは送信しない。また、RAM 161c の異常によりエラー処理に移行した後は、上述のように設定変更処理に移行されてエラー状態が解除されることで、ゲームの進行が可能な状態に復帰するようになっており、エラー処理が終了されてゲームの進行が可能な状態に復帰する場合にも、演出制御部 151 に対して復帰コマンドを送信しない。

【0442】

このように本実施例では、電源投入時に RAM 161c における容量内 RAM 領域及び容量外 RAM 領域のデータが破壊されているか否かを判定する処理を、容量外プログラムである容量外 RAM 初期化処理において行うようになっており、容量内プログラムの容量を削減することができる。尚、本実施例では、容量外 RAM 初期化処理において RAM 161c に格納されているデータの排他的論理和である RAM パリティを算出し、RAM パリティが正常な値か否かを判定することで RAM 161c が破壊されているか否かを判定する構成であるが、複数の領域毎のチェックサムを算出し、電断前のチェックサムが正常な値か否かを判定する等、他の方法で RAM 161c が破壊されているか否かを判定する構成でも良い。

【0443】

また、本実施例では、容量外プログラムにより RAM 161c における容量内 RAM 領域及び容量外 RAM 領域のデータが破壊されていると判定された場合に、容量内プログラムに復帰する前に、容量外 RAM 領域の初期化を行い、容量内プログラムに復帰した後に、容量内 RAM 領域の初期化を行うようになっているため、容量内プログラムと容量外プログラムの行き来を減らすことができる。

【0444】

また、本実施例では、容量内 RAM 領域が、容量内プログラムの制御命令に伴いデータが退避される領域内スタック領域を含んでおり、電源投入時に、容量内 RAM 領域及び容量外 RAM 領域のデータが破壊されているか否かを判定する処理を行うために、容量内プログラムから容量外プログラムを呼び出す際に、容量内スタック領域ではなく、容量内 RAM 領域内の仮スタック領域にデータを退避するようになっており、電源投入時に、容量外プログラムを呼び出す際に容量内スタック領域に退避するデータによって、電断前の容量内スタック領域内のデータが変化してしまうことを防止できる。

【0445】

また、容量内 RAM 領域及び容量外 RAM 領域のデータが破壊されているか否かを判定する処理では、仮スタック領域を含む領域を対象として判定を行うようになっており、容量内 RAM 領域及び容量外 RAM 領域の全てのデータについて破壊されているか否かを判定することが可能となり、領域が区切られることで判定を行う際の処理が複雑となることがない。

【0446】

尚、容量内 RAM 領域及び容量外 RAM 領域のデータが破壊されているか否かを判定する処理において、仮スタック領域を含まない領域を対象として判定を行うようにしても良く、このような構成とすることで、電断時のデータを対象として破壊されているか否かを判定することができる。

【0447】

また、容量外プログラムによりRAM161cにおける容量内RAM領域及び容量外RAM領域のデータが破壊されていると判定された場合において、容量内RAM領域を初期化する際に仮スタック領域は初期化されないようになっており、電源投入後に設定された仮スタック領域のデータがそのまま維持されるとともに、次回電源投入時において、容量内RAM領域及び容量外RAM領域のデータが破壊されているか否かを判定するための容量外プログラムを呼び出す際に、同じ内容のデータが仮スタック領域に退避されることとなるため、電断時の仮スタック領域のデータを、次回電源投入時において容量内RAM領域及び容量外RAM領域のデータが破壊されているか否かを判定する際のデータと一致させることができる。

【0448】

10

また、容量内RAM領域及び容量外RAM領域のデータが破壊されているか否かを判定する際に用いる診断用データ（RAMパリティ）は、容量外プログラムにより作成されるようになっており、容量内プログラムの容量を削減できる。

【0449】

また、本実施例では、設定キースイッチ37をON状態として電源投入した場合に、設定値を設定する設定変更状態に移行させることが可能であり、主制御部161は、設定変更状態に移行することに関連してRAM161cを初期化し、制御状態を初期化するとともに、設定キースイッチ37をON状態とせず、リセット／設定スイッチ38をON状態として電源投入した場合にも、RAM161cを初期化し、制御状態を初期化するようになっており、設定変更状態に移行させることがなく、制御状態を初期化することができる。

20

【0450】

また、RAM異常に伴いエラー状態に制御された場合には、設定キースイッチ37をON状態として電源を再投入し、設定変更状態に移行して設定値が新たに設定されたことにより遊技可能な状態へ移行可能である一方で、RAM異常に伴いエラー状態に制御された場合に、設定キースイッチ37をON状態とせず、リセット／設定スイッチ38をON状態として電源投入した場合には、遊技可能な状態へ移行しないようになっており、データに異常が生じている場合には、新たに設定値が設定されることを担保することができる。

【0451】

また、RAM異常に伴いエラー状態に制御された場合に、設定キースイッチ37をON状態とせず、リセット／設定スイッチ38をON状態として電源投入した場合には、遊技可能な状態へ移行しないものの制御状態は初期化されるようになっており、データに異常が生じている場合に遊技可能な状態に移行しない場合でもリセット／設定スイッチ38をON状態として電源投入することにより制御状態を初期化することは可能となる。

30

【0452】

また、RAM異常に伴うエラー状態に制御されていない場合に設定され、RAM異常に伴うエラー状態に制御される場合にクリアされるRAMクリア許可フラグを有しており、設定キースイッチ37をON状態とせず、リセット／設定スイッチ38をON状態として電源投入した場合に、RAMクリア許可フラグが設定されているか否かを判定し、RAMクリア許可フラグが設定されている場合に遊技可能な状態に移行可能となる。このため、データに異常が生じているにも関わらず、リセット／設定スイッチ38をON状態として電源投入することによって遊技可能な状態に移行してしまうことがない。

40

【0453】

また、打止条件が成立した場合に遊技を進行不能な打止エラーによるエラー状態に制御されるとともに、打止エラーによるエラー状態に制御される場合には、設定キースイッチ37をON状態とせず、リセット／設定スイッチ38をON状態として電源投入した場合に、制御状態を初期化して遊技可能な状態へ移行可能となっており、リセット／設定スイッチ38をON状態として電源投入することによって制御状態が初期化されることにより打止エラーによるエラー状態を解除することができる。

【0454】

50

〔メイン処理について〕

図 6 7 は、主制御基板 1 6 が行うメイン処理の制御内容を説明する図である。尚、メイン処理は、一単位の遊技（1 ゲーム）毎に繰り返し実行される。そして、メイン処理の一周期が遊技の一単位に相当している。また、メイン処理は、容量内プログラムに含まれ、複数の処理を含む。上述にて説明したように、図 6 7 に示すメイン処理においても、容量外プログラム呼出処理に該当する処理の処理名には、末尾に「（容量外）」という文言が付されている。

〔0 4 5 5〕

図 6 7 に示すように、メイン処理では、まず、容量内 R A M 領域における初期化対象最終アドレスまでの指定サイズ分の領域を初期化する（S d 1）。初期化対象最終アドレスは、容量内 R A M 領域の領域 E の最終アドレスであり、領域 E の最終アドレスまでの指定サイズ分の領域が初期化されることとなる。設定変更処理から移行した場合には、設定変更終了時初期化領域のサイズが指定されているため、容量内 R A M 領域のうち設定変更終了時領域が初期化されることとなる。また、B B 終了時には、B B 終了時初期化領域のサイズが指定されることとなるため、容量内領域のうち B B 終了時初期化領域が初期化されることとなる。また、1 ゲーム終了時には、1 ゲーム終了時初期化領域のサイズが指定されることとなるため、容量内領域のうち 1 ゲーム終了時初期化領域が初期化されることとなる。

〔0 4 5 6〕

続いて、R A M クリア許可フラグを O N に設定し（S d 2）、一遊技が終了した旨を特定可能な遊技終了時コマンドを演出制御部 1 5 1 に対して送信する遊技終了時コマンド送信処理を行う（S d 3）。主制御部 1 6 1 は、前遊技におけるストップスイッチ 8 L, 8 C, 8 R の操作によって遊技が終了したことに基づいて、遊技終了時コマンドを送信して演出制御部 1 5 1 にゲームの終了を通知する。

〔0 4 5 7〕

次に、容量外プログラムに含まれる R T 情報出力処理を行う（S b 4）。R T 情報出力処理では、スロットマシン 2 の R T 状態を示す R T 情報をスロットマシン外部に設けた試験装置で確認できるようにするための試験信号が送信される。その後、割込複数回待ち処理を実行する（S d 5）。割込複数回待ち処理は、R T 情報出力処理で出力される情報の出力時間を担保するために実行される。すなわち、主制御部 1 6 1 は、遊技の進行を所定期間遅延させる目的で割込複数回待ち処理を実行する。割込複数回待ち処理は、遅延処理とも称される。これにより、主制御部 1 6 1 は、前の遊技が終了した時において試験信号を生成した後に、所定期間待ち状態となることによって、例えば、試験用基板などの外部機器が試験信号を確実に受信することを担保することができ、外部機器と主制御部 1 6 1 との間において情報の齟齬が生じることを防止できる。

〔0 4 5 8〕

その後、後述にて説明する遊技開始待ち処理を行って（S d 6）、前の一遊技の制御の終了後から次の一遊技を開始させるまでの処理を行う。遊技開始待ち処理では、賭数設定の受付を開始し、賭数設定操作に応じて賭数を設定する処理を行い、規定数の賭数が設定された状態でスタートスイッチ 7 の操作が検出されることで、次の一遊技を開始させる処理を行う。

〔0 4 5 9〕

そして、入賞の発生を許容するか否かを決定（内部抽選）するための内部抽選処理を行う（S d 7）。内部抽選処理では、スロットマシン 2 において予め設定された設定値（1 ～ 6）やスタートスイッチ 7 の検出による遊技の開始と同時に取得された内部抽選用の乱数値に基づいて、入賞の発生を許容するか否か（すなわち、表示結果の導出を許容するか否か）を決定する内部抽選を行う。

〔0 4 6 0〕

続いて、主制御部 1 6 1 は、遊技開始時の出玉制御を行う出玉制御前処理を行う（S d 8）。出玉制御前処理は、有利区間内における出玉制御を行うための前処理である。

【0461】

その後、AT抽選などが実行された後に、演出制御処理（Sd9）、試験信号生成処理（Sd10）、制御状態コマンド群送信処理（Sd11）、フリーズ制御実行処理（Sd12）を順次行う。

【0462】

演出制御処理では、主制御基板16が演出制御を行う際に参照する演出用フラグの設定を行う。試験信号生成処理は、容量外プログラム呼出処理に該当する。試験信号生成処理では、スロットマシン2の制御状態を示す情報をスロットマシン外部に設けた試験装置で確認できるようにするための試験信号が送信される。スロットマシン2の制御状態を示す情報には、Sd7における内部抽選処理の抽選結果が含まれる。

10

【0463】

制御状態コマンド群送信処理では、一遊技の開始時点における各種の制御状態を特定可能な複数のコマンドを含む制御状態コマンド群を演出制御部151に対して送信する。すなわち、主制御部161は、内部抽選の結果に関する情報及び遊技状態に関する情報を演出制御部151に対して出力する。

【0464】

フリーズ制御実行処理では、所定終了条件が成立するまで遊技の進行を遅延させるフリーズ制御について、当該フリーズ制御を行う旨の要求の有無を確認して、要求がある場合にフリーズ制御の種類や当該フリーズ制御を行うタイミングをRAM161cの所定領域に設定し、RAM161cに設定されたフリーズ制御の種類やフリーズ制御の実行タイミングに基づいてフリーズ制御を実行する。詳しくは、フリーズ制御を行う旨が設定されている場合には、フリーズ制御を実行して所定期間にわたり遊技の制御を遅延させる。

20

【0465】

また、フリーズ制御の種類として、リール2L、2C、2Rを用いた演出（以下、リール演出と呼ぶ）を伴うフリーズ制御の種類が設定されている場合には、リールモータ32L、32C、32Rを励磁させる励磁パターンとして演出用加速パターン（例えば、遊技でのリールの回転と異なる方向に回転させる加速パターン、遊技でのリールの回転に比べて遅い速度で、遊技での回転と同じ方向に回転を開始させる加速パターン、リールを振動させる加速パターンなど）をRAM161cの所定領域に設定して、フリーズ制御を行っている期間内においてリール演出を行うように制御する。

30

【0466】

その後、割込複数回待ち処理を実行する（Sd13）。割込複数回待ち処理は、試験信号生成処理で出力される情報の出力時間を担保するために実行される。すなわち、主制御部161は、遊技の進行を所定期間遅延させる目的で割込複数回待ち処理を実行する。Sd13における割込複数回待ち処理と、Sd5における割込複数回待ち処理とは、共通の処理である。すなわち、主制御部161は、スタートスイッチ7が操作されてリールの回転が開始されたときに実行されるときと、ストップスイッチ8L、8C、8Rの操作によって遊技が終了したときとで共通の割込複数回待ち処理を実行する。これにより、遊技開始時と遊技終了時とにおいて行われる遅延処理を共通化することによって、記憶容量の削減を図ることができる。本実施例においては、Sd5における割込複数回待ち処理が実行されることによって、約130ミリ秒（0.13秒）の遅延が生じる。

40

【0467】

また、共通で実行される割込複数回待ち処理において、スロットマシン2の状態をエラー状態に制御するか否かの判定処理を実行しない。エラー状態に制御するか否かの判定処理とは、例えば、Sd29に示されるエラーチェック処理である。これにより、主制御部161は、遅延処理中にエラー状態に制御されてしまうことで、試験用基板に送信した試験信号の情報と、エラー状態となったスロットマシン2の情報との間に齟齬が生じることを防止することができる。

【0468】

Sd13において割込複数回待ち処理を行った後は、前回の遊技におけるリール回転開

50

始時点からの経過時間を計時するためにRAM 161cの所定領域に設定されている一遊技時間管理用タイマを参照して(S d 1 4)、一遊技時間管理用タイマに基づいて前回の遊技におけるリール回転開始時点から一遊技の規定時間(本実施例では4.1秒)が経過したか否かを判定する(S d 1 5)。このとき、主制御部161は、S d 1 3にて割込複数回待ち処理が行われることを考慮して、一遊技の規定時間(本実施例では4.1秒)が経過したか否かを判定する。主制御部161は、スタートスイッチ7が操作されタイミングによっては、一遊技の規定時間(4.1秒)が経過するよりも前に割込複数回待ち処理が終了するタイミングで、複数回待ち処理を実行する。より具体的には、主制御部161は、前回の遊技におけるリール回転開始時点から3.97秒が経過する前に割込複数回待ち処理の実行可能なタイミングでスタートスイッチ7が操作された場合、少なくとも3.97秒が経過する前に割込複数回待ち処理の実行を開始する。

10

【0469】

これにより、前の遊技のリール回転開始したときからの次の遊技のリール回転開始が可能となるまでの特定時間に、遅延処理によって発生する0.13秒を含めず、適切に4.1秒が経過したか否かを判断することができる。ようするに、主制御部161は、所定遊技において、所定遊技の前の遊技におけるスタートスイッチ7の操作から4.1秒が経過した後にリール回転開始コマンド送信処理を実行する。また、主制御部161は、遅延処理を実行した後に、一遊技の規定時間が経過したか否かを判定するS d 1 5の処理をする。すなわち、主制御部161は、一遊技の規定時間の終了時がよりも前に、遅延処理が終了するように遅延処理を実行する。

20

【0470】

そして、一遊技の規定時間が経過していないと判定した場合は、一遊技時間管理用タイマに基づいて一遊技の規定時間が経過するまで待機し、一遊技時間管理用タイマに基づいて一遊技規定時間が経過した後に、一遊技時間管理用タイマに予め定められた所定値(本実施例では、4.1秒に対応する値)を設定して、新たにリール回転開始時点からの経過時間の計時を開始させ(S d 1 6)、リール2L、2C、2Rの回転制御を開始させる旨を特定可能なリール回転開始コマンドを演出制御部151に対して送信するリール回転開始コマンド送信処理を行う(S d 1 7)。一方、S d 1 5において一遊技の規定時間が経過していると判定した場合は、直ちに、S d 1 6～S d 1 7の処理を行う。尚、一遊技時間管理用タイマは、S d 1 6において所定値が設定された後は、所定時間毎に減算されて、遊技におけるリール回転開始時点から一遊技の規定時間(本実施例では4.1秒)が経過したときに、0となるようになっており、一遊技時間管理用タイマが0か否かに基づいて一遊技規定時間が経過したか否かを判定できるようになっている。

30

【0471】

このように、本実施例における主制御部161は、S d 1 0における試験信号生成処理を実行した後、遊技の進行を所定期間遅延させるS d 1 3の割込複数回待ち処理を実行する。また、主制御部161は、S d 1 3の割込複数回待ち処理によって所定期間遅延された後にリールの回転を開始する、S d 1 9に示されるリール回転起動処理を実行する。これにより、主制御部161は、遊技開始時に試験信号を生成した後に、遅延処理によって所定期間待ち状態となることによって、例えば、試験用基板を含む外部機器が試験信号を確実に受信することを担保することができ、外部機器と主制御部161との間において情報の齟齬が生じることを防止できる。

40

【0472】

また、主制御部161は、S d 1 1において内部抽選結果に関する情報及び遊技状態に関する情報を演出制御部151に出力する制御状態コマンド群送信処理を実行した後に、S d 1 9に示されるリール回転起動処理を実行する。これにより、主制御部161は、遊技開始時に試験信号を生成し、演出制御部151に内部抽選結果に関する情報などを出力した後に、所定期間待ち状態となることによって、例えば、試験用基板を含む外部機器が試験信号を確実に受信すること、及び演出制御部151が内部抽選結果に関する情報を確実に受信することを担保することができ、外部機器と主制御部161と演出制御部151

50

との間において情報の齟齬が生じることを防止できる。

【0473】

S d 1 7においてリール回転開始コマンド送信処理を行った後は、リールモータ32L、32C、32Rを励磁制御する際の励磁パターンとして、遊技用の所定速度でリールを回転制御する通常加速パターンをRAM161cの所定領域に設定し(S d 1 8)、RAM161cに設定されている励磁パターンに基づいてリールモータ32L、32C、32Rを励磁制御することでリールの回転を開始させるリール回転起動処理を行う(S d 1 9)。次いで、遊技機状態などの情報をホール用管理コンピュータ(ホールコン)やセキュリティ上の管理を行うホールサーバなどの外部に送信する外部信号処理を実行する(S d 2 0)。

10

【0474】

そして、ナビ報知処理を行う(S d 2 1)。ナビ報知処理では、ATの制御が行われており、内部抽選にて報知対象役が当選している場合には、当該報知対象役に応じて遊技者にとって有利な停止態様を特定可能なナビ番号を、遊技補助表示器12に表示させるように制御する一方、ATの制御が行われていない場合には、ナビ番号を遊技補助表示器12に表示させないように制御する。

【0475】

リールの停止制御に必要な各種情報をRT状態及び内部抽選の抽選結果に応じて設定するリール停止初期設定処理(S d 2 2)を行う。そして、フリーズ制実行御処理を行い(S d 2 3)、当該タイミングでフリーズ制御を行う旨が設定されている場合には、設定されている種類のフリーズ制御を行う。

20

【0476】

S d 2 3においてフリーズ制御処理を行った後は、リールの停止制御を行うリール停止制御処理を行う(S d 2 4)。リール停止制御処理では、回転制御中のリールが所定の定速回転で回転されているかを判定し、定速回転で回転されていないリールがある場合には、リールエラーを検出して、該当するリールについて定速回転まで加速させる励磁パターンを設定して、回転制御中の全てのリールが定速回転で回転されるように制御する。一方、回転制御中の全てのリールが定速回転で回転されている場合には、回転制御中のリールの停止操作の受け付けを有効化し、ストップスイッチによる停止操作が行われるまで待機する。そして、停止操作が有効化されているリールについて有効な停止操作が検出されること(停止操作が有効なストップスイッチについてONエッジデータが検出されること)で、有効な停止操作が行われたリールについて、リール停止初期設定処理にて設定された情報などに基づいて所定の停止位置で停止させるリール停止制御を行う。このようなリール停止制御を、回転制御中のリールについて繰り返し行って、全てのリールの回転を停止させることで、リール停止処理を終了させる。

30

【0477】

そして、リール停止処理を終了させた後は、フリーズ制御処理を行い(S d 2 5)、当該タイミングでフリーズ制御を行う旨が設定されている場合には、設定されている種類のフリーズ制御を行う。

【0478】

その後、RT状態チェック処理(S d 2 6)、入賞判定処理(S d 2 7)を行う。RT状態チェック処理では、リールにRT状態の移行を伴うRT移行図柄の組合せが停止しているか否かを判定し、RT移行図柄の組合せが停止している場合には、RAM161cの所定領域に設定されている現在のRT状態を、当該RT移行図柄の組合せに応じたRT状態に更新する。入賞判定処理では、内部抽選結果及びリール2L、2C、2Rに停止している図柄組合せに基づいて不正入賞が発生しているか否かを判定する。

40

【0479】

そして、S d 2 7における入賞判定処理を行った後は、容量外プログラム呼出処理に該当する打止判定処理を行う(S d 2 8)。

【0480】

50

打止判定処理では、遊技者への付与メダルが増加傾向に転じてから、当該付与メダルの増加枚数が上限値を超えたか否かを判定する。例えば、+域のみを計数する純増枚数カウンタ、すなわち投入枚数を減算するとともに、払出枚数を加算し、更新後の値が0を下回る場合には0に補正するカウンタを設け、当該純増枚数カウンタの値が上限値を超えたか否かを判定する。そして、遊技者への付与メダルが増加傾向に転じてから、当該付与メダルの増加枚数が上限値を超えたと判定した場合に、容量外RAM領域に打止フラグを設定する処理を行う。

打止判定処理が終了した後、エラーチェック処理を行い（S d 2 9）、遊技終了時の出玉制御を行う出玉制御後処理を行う（S d 3 0）。出玉制御後処理は、有利区間内における出玉制御を行うための後処理である。

10

【0481】

その後、リプレイ中LEDをOFF状態（消灯状態）に制御し（S d 3 1）、リプレイ中である旨を示す再遊技中フラグをクリアし（S d 3 2）、遊技補助表示器12におけるナビ番号の表示をクリアした後（S d 3 3）、メダル数制御基板17へ終了時コマンドを送信し（S d 3 4）、フリーズ制御実行処理を行い（S d 3 5）、当該タイミングでフリーズ制御を行う旨が設定されている場合には、設定されている種類のフリーズ制御を行う。

【0482】

そして、メダル数制御基板17へ、役物情報コマンドを送信し（S d 3 6）、有利区間コマンドを送信する（S d 3 7）。その後、遊技機状態などの情報をホール用管理コンピュータ（ホールコン）やセキュリティ上の管理を行うホールサーバなどの外部に送信する外部信号処理を行い（S d 3 8）、さらに遊技終了時設定処理を行って（S d 3 9）、再遊技役の図柄組合せがリール2L、2C、2Rに停止しているか否かを判定し、再遊技役の図柄組合せが停止している場合には、次ゲームにおいて再遊技を行うための賭数を設定する処理（本実施例では、RAM161cの所定領域に設定されている再遊技用メダルカウンタに、再遊技用メダルとして3を設定する。）や、再遊技中フラグをRAM161cの所定領域に設定する処理、リプレイ中LEDをON状態（点灯状態）に制御する処理などを行う。遊技終了時設定処理では、有利区間中の獲得メダル数が2400枚に達したか否か（リミッタ条件）の判定が行われる。このとき、有利区間中の獲得メダル数が2400枚に達した場合、有利区間を終了し、通常区間に制御する。

20

30

【0483】

そして、メダル数制御基板17へ、払出パルスコマンドを送信し（S d 4 0）、大当りコマンドを送信する（S d 4 1）。その後、遊技終了時における初期化対象のRAM161cの領域のサイズを設定する（S d 4 2）。これにより次ゲームにおけるS d 2において1ゲーム終了時初期化領域が初期化されることとなる。

【0484】

次いで、容量外RAM領域に打止フラグが設定されているか否かを判定する（S d 4 3）。S d 4 3において打止フラグが設定されていないと判定した場合には、S d 1に戻る。これにより、主制御部161は、S d 2に処理を戻し、再度S d 2からの繰り返しを行う。メイン処理が一巡することで、一単位の遊技の制御に関する処理が終了することとなり、一単位の遊技毎にメイン処理が繰り返し実行されることとなる。

40

【0485】

一方、S d 4 3において打止フラグが設定されていると判定した場合、すなわちS d 28において遊技者への付与メダルが増加傾向に転じてから、当該付与メダルの増加枚数が上限値を超えたと判定された場合には、打止エラーコードを設定した後に（S d 4 6）、エラー処理に移行し、遊技を進行不能な状態にする。打止エラーコードが設定されたことによるエラー処理では、設定キースイッチ37をONにした状態で電源スイッチを投入することによって、設定変更状態に移行させて、RAM161cのデータが初期化され、かつ新たに設定値が設定されるか、設定キースイッチ37はOFF状態であるが、リセット／設定スイッチ38をONにした状態で電源スイッチを投入することによって、設定変更

50

状態に移行させてRAM 161cのデータが初期化されることでエラー状態を解除することができるようになっている。一方、設定キースイッチ37またはリセット／設定スイッチ38をON状態にせずに電源スイッチをONにした場合には、再度、エラー状態となる。

【0486】

これにより、本実施例におけるスロットマシン2は、不正操作によってスロットマシンから過剰にメダルが払い出されることを防止できる。また、付与メダル数が増大すれば、著しく射幸心をそそるおそれのある状態となり得る。そのため、上限を設けて付与メダル数に制限を設けることにより、スロットマシン2において、著しく射幸心をそそる状態となることを抑制できる。

【0487】

図67に示されるように、打止フラグが設定されている場合に、打止エラーによるエラー状態に移行させる処理は、ホールコンピュータなどの外部機器に対して有利区間に制御されているか否かを報知する外部出力信号処理(Sd38)や、有利区間中の獲得メダル数が2400枚に達したか否か(リミッタ条件)の判定をする遊技終了時設定処理(Sd39)などのあらゆる処理の最後に行われる処理である。このように、遊技者への付与メダルが増加傾向に転じてから、当該付与メダルの増加枚数が上限値を超えたことによって遊技の進行を不能化する処理がメイン処理の最後に行われることにより、遊技の進行が不能な状態に制御する前に、遊技終了時設定処理が行われるため、リミッタ条件が成立した場合に通常区間に制御した後に、遊技の進行が不能な状態へと制御することができる。

【0488】

また、遊技の進行が不能な状態に制御する前に、Sd38において外部出力信号処理が行われるため、外部機器に対して有利区間に制御されているか否かを報知した後に、遊技の進行が不能な状態へと制御することができる。このため、主制御部161は、遊技者への付与メダルが増加傾向に転じてから、当該付与メダルの増加枚数が上限値を超えたことによって遊技の進行を不能化する場合であっても、有利区間に関する情報を適切に処理した後に、遊技の進行を不能化することができる。これにより、遊技の進行を不能化が解除された後に、有利区間に関する情報に関して不整合が発生することを防止することができる。

【0489】

本実施例の主制御基板16が行うメイン処理は、容量内プログラムに含まれており、容量外プログラムに含まれる処理、例えば、RT情報出力処理、試験信号生成処理などを呼び出すようになっている。そして、容量外プログラムに含まれる処理を呼び出す際には、該当する容量外プログラムの処理を呼び出す毎に、呼び出し元の容量内プログラム側で、主制御基板16が備えるレジスタのうちフラグレジスタの値を遊技スタック領域に記憶させて退避させ、呼び出し先の容量外プログラム側で、容量内プログラムで使用しているスタックポインタSPの値を容量外RAM領域に記憶させて退避するとともに、主制御基板16が備える全てのレジスタの値を非遊技スタック領域に記憶させて退避させる処理を行う。そして、呼び出された容量外プログラムに応じた処理を行うようになっている。

【0490】

また、主制御基板16は、容量外プログラムの処理を行った後には、容量外プログラム側で、当該容量外プログラムの開始時に非遊技スタック領域に退避させた、全てのレジスタの値を該当するレジスタに読み込んで当該容量外プログラムの開始時の状態にレジスタを復帰させるとともに、当該容量外プログラムの開始時に容量外RAM領域に記憶させたスタックポインタSPの値をスタックポインタSPに設定して、当該容量外プログラムの開始時の状態にスタックポインタSPを復帰させ、さらに、呼び出し元の容量内プログラム側で、容量外プログラムの呼び出し前に遊技スタック領域に記憶させたフラグレジスタの値を、該当するフラグレジスタに読み込んで当該容量外プログラムの呼び出し前の状態にレジスタを復帰させる処理を行うようになっている。

【0491】

また、主制御基板 16 は、容量外プログラムにしたがって各種処理を行う場合には、上述の CALL EX 命令などを用いて容量内プログラムから容量外プログラムを呼び出すことで、当該容量外プログラムにしたがって各種処理を行い、当該容量外プログラムに応じた各処理が終了することで、呼び出し元の容量内プログラムに復帰するようになっている。

【0492】

〔制御部間の通信について〕

以下では、演出制御部 151、主制御部 161、メダル数制御部 171、CU 制御部 323 との間における通信について説明する。本実施例では、主制御部 161 は、主制御基板 16 に含まれ、メダル数制御部 171 は、メダル数制御基板 17 に含まれる構成について説明した。主制御部 161 とメダル数制御部 171 とが統合された場合のスロットマシン 2 では、メダル数制御部 171 が主制御部 161 とともに、主制御基板 16 に含まれる構成について説明する。

10

【0493】

図 68 は、主制御部 161 とメダル数制御部 171 とが統合された場合のカードユニット及びスロットマシンの内部構成を示すブロック図である。図 68 に示されるように、主制御部 161 は、メダル数制御部 171 及び主制御部 161 の両方を含む。すなわち、主制御部 161 とメダル数制御部 171 とは、同一の基板上に搭載されている。これにより、主制御部 161 とメダル数制御部 171 との間をコネクタ等によって接続する必要がなく、セキュリティを高めることができる。また、部品点数が少なくなることによって、不具合が発生する確率を低減させることができる。

20

【0494】

図 68 に示されるように、主制御部 161 は、リールモータ 32L、32C、32R と、設定キースイッチ 37 と、リセット／設定スイッチ 38 と、設定値表示器 24 と、スタートスイッチ 7 と、遊技補助表示器 12 と接続されている。尚、主制御部 161 は、リールモータ 32L、32C、32R と、設定キースイッチ 37 と、リセット／設定スイッチ 38 と、設定値表示器 24 と、スタートスイッチ 7 と、遊技補助表示器 12 と、メダル数制御部 171 を介して、接続される構成であっても良い。すなわち、リールモータ 32L、32C、32R と、設定キースイッチ 37 と、リセット／設定スイッチ 38 と、設定値表示器 24 と、スタートスイッチ 7 と、遊技補助表示器 12 とは、メダル数制御部 171 と接続されても良い。

30

【0495】

また、メダル数制御部 171 は、計数ボタン 10 と、RAM クリアスイッチ 293 と、役比モニター 89 と接続されている。尚、メダル数制御部 171 は、計数ボタン 10 と、RAM クリアスイッチ 293 と、役比モニター 89 と、主制御部 161 を介して接続される構成であっても良い。計数ボタン 10 と、RAM クリアスイッチ 293 と、役比モニター 89 とは、主制御部 161 と接続されても良い。

【0496】

図 69 は、演出制御部 151、主制御部 161、メダル数制御部 171、CU 制御部 323 の通信を説明するための図である。図 69 に示されるように、主制御部 161 とメダル数制御部 171 とが統合された場合における主制御基板 16 には、メダル数制御部 171 と主制御部 161 とが搭載されている。主制御部 161 は、第 1 シリアル通信回路 SR1 と、第 2 シリアル通信回路 SR2 と、第 3 シリアル通信回路 SR3 とを備える。第 1 シリアル通信回路 SR1 ～第 3 シリアル通信回路 SR3 は、マイコンなどの制御用コンピュータとして実現される主制御部 161 に搭載されているシリアル通信回路である。メダル数制御部 171 は、第 4 シリアル通信回路 SR4 と、第 5 シリアル通信回路 SR5 と、第 6 シリアル通信回路 SR6 とを備える。第 4 シリアル通信回路 SR4 ～第 6 シリアル通信回路 SR6 も、マイコンなどの制御用コンピュータとして実現されるメダル数制御部 171 に搭載されているシリアル通信回路である。

40

【0497】

50

主制御部 161 の第 1 シリアル通信回路 S R 1 及び第 3 シリアル通信回路 S R 3 は、送信機能及び受信機能を有する。図 69 に示されるように、第 1 シリアル通信回路 S R 1 は、他の機器と接続するための端子として、送信端子 T x 1 と、受信端子 R x 1 とを有する。また、第 1 シリアル通信回路 S R 1 は、送信用のバッファである送信バッファ T b 1 と、受信用のバッファである受信バッファ R b 1 とを有する。また、第 3 シリアル通信回路 S R 3 も、送信端子 T x 3 と、受信端子 R x 3 と、送信バッファ T b 3 と、受信バッファ R b 3 とを有する。

【0498】

一方で、主制御部 161 の第 2 シリアル通信回路 S R 2 は、送信機能と受信機能のうち送信機能だけを有する。すなわち、第 2 シリアル通信回路 S R 2 は、送信専用のシリアル通信回路である。図 69 に示されるように、第 2 シリアル通信回路 S R 2 は、他の機器と接続するための端子として、送信端子 T x 2 と、送信用のバッファである送信バッファ T b 2 とだけを有する。このため、第 2 シリアル通信回路 S R 2 は、他の機器から信号（コマンド）を受信することができないように構成されている。これにより、一方向で信号送信するのにあたって好適に信号送信できる。すなわち、第 2 シリアル通信回路 S R 2 は、一方向での信号の送信の必要がある主制御部 161 と演出制御部 151 との間の通信に対して好適に用いられ得る。

【0499】

メダル数制御部 171 の第 5 シリアル通信回路 S R 5 及び第 6 シリアル通信回路 S R 6 は、第 1 シリアル通信回路 S R 1、第 3 シリアル通信回路 S R 3 と同様に、送信機能及び受信機能を有する。すなわち、第 5 シリアル通信回路 S R 5 は、送信端子 T x 5、受信端子 R x 5、送信バッファ T b 5、受信バッファ R b 5 を有する。また、第 6 シリアル通信回路 S R 6 は、送信端子 T x 6、受信端子 R x 6、送信バッファ T b 6、受信バッファ R b 6 を有する。また、メダル数制御部 171 の第 4 シリアル通信回路 S R 4 は、主制御部 161 の第 2 シリアル通信回路と同様に送信機能だけを有する。すなわち、第 4 シリアル通信回路 S R 4 は、送信端子 T x 4 と、送信バッファ T b 4 とを有する。

【0500】

図 69 に示されるように、主制御部 161 とメダル数制御部 171 とは、第 1 シリアル通信回路 S R 1 と第 5 シリアル通信回路 S R 5 とを用いて、信号の通信を行う。上述したように、メダル数制御部 171 と主制御部 161 との間では、投入コマンド、精算コマンドなどの双方向性を有するコマンドが送信される。すなわち、メダル数制御部 171 と主制御部 161 との間の通信は、双方向通信を含む。このように、送信機能と、受信機能とを有する第 1 シリアル通信回路 S R 1 と、第 5 シリアル通信回路 S R 5 とを用いることにより、双方向通信を実現する。

【0501】

また、メダル数制御部 171 と C U 制御部 323 との通信は双方向通信であるため、メダル数制御部 171 では、接続端子板 1000 との通信のために、送信機能と受信機能の両方を有する第 6 シリアル通信回路 S R 6 が用いられている。メダル数制御部 171 は、接続端子板 1000 を介して C U 制御部 323 と接続されている。また、枠側情報コマンドは、双方向性を有さないメダル数制御基板 17 から主制御基板 16 への一方向で送信し続けるコマンドである。メダル数制御部 171 は、送信機能だけを有する第 4 シリアル通信回路 S R 4 を用いて、枠側情報コマンドを、主制御部 161 の第 3 シリアル通信回路 S R 3 に対して送信する。第 3 シリアル通信回路 S R 3 は、試験信号を試験用基板 300 に送信する。このように、主制御部 161 とメダル数制御部 171 とが統合された場合におけるスロットマシン 2 では、一方向通信については、送信機能だけを有するシリアル通信回路を用いて行い、双方向通信については、送信機能と受信機能との両方を有するシリアル通信回路を用いて行うことにより、一方向でのコマンド送信と、双方向でのコマンド送信とを分けてシリアル通信回路を使用することができ、好適なデータの通信をすることができる。

【0502】

試験用基板 300 は、様々な種類の試験信号を特定信号に変換して、試験装置に出力可能であるように構成されている。これにより、試験用基板 300 を用いることによって、スロットマシンは、試験装置に合わせた特定信号を生成する必要がなく、試験用基板 300 を介することによって、試験装置は、様々な種類のスロットマシンから試験信号を受信可能となる。これにより、規定の試験装置に合わせた試験信号をスロットマシンごとに生成する必要がなくなる。

【0503】

また、主制御部 161 は、メダル数制御部 171 からの投入コマンドなどの双方向性を有するコマンドを第 1 シリアル通信回路 S R 1 の受信端子 R x 1 を用いて受信するとともに、応答コマンドを第 1 シリアル通信回路 S R 1 の送信端子 T x 1 を用いて送信する。これにより、主制御部 161 とメダル数制御部 171 との間の双方向性を有するコマンドの送受信を第 1 シリアル通信回路 S R 1 だけで完結させることができ、セキュリティを高めることができる。

【0504】

また、図 41 にて説明したように、主制御部 161 は、投入コマンドなどの不定期に送信される双方向性を有するコマンドを受信したときに、メダル数制御部 171 に受信した旨を示す応答コマンドを送信する。これにより、メダル数制御部 171 は、投入コマンドなどが主制御部 161 によって正常受信されたことを判定できる。

【0505】

さらに、主制御部 161 は、メダル数制御部 171 からの枠側情報コマンドを第 1 シリアル通信回路 S R 1 とは異なる第 3 シリアル通信回路 S R 3 の受信端子 R x 3 を用いて受信する。これにより、主制御部 161 は、第 1 シリアル通信回路 S R 1 に異常が生じてても第 3 シリアル通信回路 S R 3 を用いて、メダル数制御部 171 からのコマンドを受信することができる。

【0506】

また、定期的送信される枠側情報コマンドの通信は、メダル数制御部 171 の第 4 シリアル通信回路 S R 4 と、主制御部 161 の第 3 シリアル通信回路 S R 3 とを用いて行われている。一方で、定期的ではない投入コマンドなどの通信は、メダル数制御部 171 において、第 4 シリアル通信回路 S R 4 ではなく第 5 シリアル通信回路 S R 5 が用いられ、主制御部 161 において、第 3 シリアル通信回路 S R 3 ではなく第 1 シリアル通信回路 S R 1 が用いられている。これにより、定期的に送信される枠側情報コマンドと、遊技者の操作に基づいて送信される投入コマンド等が重なってしまい、オーバーフローが発生することを防止できる。

【0507】

続いて、送信バッファの容量について説明する。一方向の通信に用いられる第 2 シリアル通信回路 S R 2 の送信バッファ T b 2 及び第 4 シリアル通信回路 S R 4 の送信バッファ T b 4 は、128 バイトである。一方で、双方向の通信に用いられる第 1 シリアル通信回路 S R 1 の送信バッファ T b 1、第 3 シリアル通信回路 S R 3 の送信バッファ T b 3、第 5 シリアル通信回路 S R 5 の送信バッファ T b 5、及び第 6 シリアル通信回路 S R 6 の送信バッファ T b 6 は、64 バイトである。これにより、一方向通信のためのシリアル通信回路において、多くのコマンドが送信される場合であっても、オーバーフローし難くなる。

【0508】

続いて、内部機能レジスタ領域に含まれている各シリアル通信回路の機能設定用の記憶領域について説明する。RAM 161c の内部機能レジスタ領域には、マイコンなどの制御用コンピュータである主制御部 161 の機能として搭載されている第 1 シリアル通信回路 S R 1 ~ 第 3 シリアル通信回路 S R 3 が有する機能を設定する領域が含まれている。同様に、RAM 171c の図示されない内部機能レジスタ領域には、マイコンなどの制御用コンピュータであるメダル数制御部 171 の機能として搭載されている第 4 シリアル通信回路 S R 4 ~ 第 6 シリアル通信回路 S R 6 が有する機能を設定する領域が含まれている。

【0509】

一方向の通信に用いられるシリアル通信回路の機能設定領域の容量は、双方向の通信に用いられるシリアル通信回路の機能設定領域の容量よりも小さい。これにより、一方向通信のためのシリアル通信回路において、複雑な設定が必要なく、設定を簡素化できる。すなわち、RAM161c内の第2シリアル通信回路SR2の機能設定領域の容量は、RAM161c内の第1シリアル通信回路SR1の機能設定領域の容量よりも小さい。

【0510】

また、図69に示されるように、主制御部161、メダル数制御部171、演出制御部151、接続端子板1000と、シリアル通信回路で接続されている。これによって、配線パターンの取り回しが容易になる。換言すれば、パラレル通信と比較して、配線数を少なくすることができるため、配線パターンの配置が容易となる。

10

【0511】

〔記憶領域とデータの読出及び書込について〕

次に、主制御部161のROM161bとRAM161cからのデータの読出及びRAM161cへのデータの書込に関連する技術事項について説明する。尚、本実施例では、主制御部161のROM161bとRAM161cを例に説明するが、メダル数制御部171のROM171bとRAM171c、演出制御部151のROM151b、RAM151cにおいても以下に説明する技術事項を適用可能である。

【0512】

主制御部161が用いるメモリ領域には、1バイトの領域毎に2バイトからなるアドレスが割り当てられている。特に、図70に示すように、RAM161cのメモリ領域のうち主制御部161がユーザプログラムによって用いる作業領域（いわゆるワーク領域）は、上位アドレスがF0Hの第1領域（F000H～F0FFH）、上位アドレスがF1Hの第2領域（F100H～F1FFH）、上位アドレスがF2Hの第3領域（F200H～F2FFH）、上位アドレスがF3Hの第4領域（F300H～F3FFH）から構成されている。図60に示すように、第1領域及び第2領域は容量内RAM領域であり、第3領域は未使用領域であり、第4領域は容量外RAM領域である。

20

【0513】

このように本実施例では、RAM161cにおいてアドレスが連続する第1～第4領域のうちの先頭の第1領域からの領域が主制御部161の作業領域（ワーク）として割り当てられているため、作業領域の管理がし易くなる。

30

【0514】

また、前述LDQ命令で用いられる特別なレジスタ（Qレジスタ）の初期値として第1領域の上位アドレスであるF0Hが主制御部161が起動する際に設定される初期値及び主制御部161がユーザプログラムを開始した際に設定される初期値として設定されるようになっており、LDQ命令によりRAM161cからデータを読み出す場合やRAM161cにデータを書き込む場合にRAM161cにおける主制御部161の作業領域の先頭の領域にアクセスし易くなる。

【0515】

また、上位アドレスがF2Hである第3領域に未使用領域が割り当てられているため、上位アドレスの値からRAM161cの未使用領域を特定することが容易となる。

40

【0516】

また、RAM161cのデータを初期化する場合に、特別なレジスタ（Qレジスタ）に予め設定された上位アドレスを用いてアドレスを特定するLDQ等の命令を用いなくなっており、RAM161cの初期化されるアドレスをコードから特定できるようになっている。

【0517】

また、RAM161cが破壊されているか否かを判定するためのデータ（前述のRAMパリティ等）を算出する場合にも、特別なレジスタ（Qレジスタ）に予め設定された上位アドレスを用いてアドレスを特定するLDQ等の命令を用いなくなっており、R

50

M 1 6 1 c の破壊を診断するためのデータを算出する際に用いられるデータのアドレスをコードから特定できるようになっている。

【 0 5 1 8 】

また、R A M 1 6 1 c にデータを退避するスタック領域が割り当てられており、このうち容量外スタック領域は、上位アドレスが F 3 である第 4 領域の最終アドレスから先頭側のアドレスに向かってデータが退避されるようになっている。このため、容量外スタック領域に退避されるデータの上位アドレスが変化してしまうことがない。

【 0 5 1 9 】

また、容量内スタック領域は、上位アドレスが F 1 である第 2 領域の最終アドレスではないが、最終アドレス近くのアドレスから先頭側のアドレスに向かってデータが退避されるようになっている。このため、容量内スタック領域に退避されるデータの上位アドレスが変化してしまうことがない。尚、容量内スタック領域についても、上位アドレスが所定値である領域（例えば、上位アドレスが F 1 H である第 2 領域）の最終アドレスから先頭側のアドレスに向かってデータが退避されるようにしても良く、このような構成においても、容量内スタック領域に退避されるデータの上位アドレスが変化してしまうことがない。

【 0 5 2 0 】

また、メダル数制御部 1 7 1 と通信を行う際に用いる払出管理データが全て上位アドレスが F 1 H である第 2 領域に割り当てられているため、メダル数制御部 1 7 1 と通信を行う制御に関する払出管理データが管理し易い。

【 0 5 2 1 】

本実施例において主制御部 1 6 1 は、R O M 1 6 1 b または R A M 1 6 1 c の転送元の開始アドレスと R A M 1 6 1 c の転送先の開始アドレスと転送回数を指定することで、転送元の開始アドレスから転送回数分の連続する転送元連続メモリ領域に格納されたデータを読み出し、読み出した転送元連続メモリ領域のデータを、転送先の開始アドレスから転送回数分の連続する転送先連続メモリ領域に書き込むことが可能な連続領域転送処理を実行可能である。

【 0 5 2 2 】

連続領域転送処理は、指定される転送元の開始アドレス、転送回数を変更して呼び出すことにより、異なる範囲の転送元連続メモリ領域のデータを共通の処理にて読み出すことが可能であり、本実施例では、異なる範囲の転送元連続メモリ領域のデータを読み出す際に、共通の連続領域転送処理を用いている。

【 0 5 2 3 】

また、連続領域転送処理は、指定される転送先の開始アドレス、転送回数を変更して呼び出すことにより、異なる範囲の転送先連続メモリ領域に共通の処理にてデータを書き込むことが可能であり、本実施例では、異なる範囲の転送先連続メモリ領域にデータを書き込む際に、共通の連続領域転送処理を用いている。

【 0 5 2 4 】

連続領域転送処理は、上位アドレス及び下位アドレスを指定する L D 命令によりデータの読出及び書込を行う連続転送処理 A と、下位アドレスのみを指定する L D Q 命令によりデータの呼出及び書込を行う連続転送処理 B と、を含む。

【 0 5 2 5 】

図 7 1 は、主制御部 1 6 1 が行う連続領域転送処理 A の制御内容を示すフローチャートである。連続転送処理 A は、メインルーチンまたはサブルーチンから呼び出される処理であり、まず、B レジスタに転送回数をセットし（S e 1）、H L レジスタに転送元の上位アドレス及び下位アドレスをセットし（S e 2）、D E レジスタに転送先の上位アドレス及び下位アドレスを設定する（S e 3）。

【 0 5 2 6 】

次いで、L D 命令（L D A , (H L) ）により H L レジスタにセットされている転送元アドレスのデータを A レジスタに読み出し（S e 4）、L D 命令（L D (D E) , A

10

20

30

40

50

）によりAレジスタのデータをDEレジスタにセットされている転送先アドレスの領域に書き込む（S e 5）。

【0527】

その後、HLレジスタの転送元アドレスを1加算し（S e 6）、DEレジスタの転送先アドレスを1加算し（S e 7）、Bレジスタの転送回数を1減算し（S e 8）、Bレジスタの転送回数が0か否かを判定する（S e 9）。

【0528】

S e 9においてBレジスタの転送回数が0でないと判定した場合には、S e 4に戻り、再びS e 4～S e 9の処理を行い、S e 9においてBレジスタの転送回数が0であると判定されるまでS e 4～S e 9の処理を繰り返し行う。

【0529】

S e 9においてBレジスタの転送回数が0であると判定した場合には、連続領域転送処理Aを終了し、呼出元の処理に復帰する。

【0530】

このように連続領域転送処理Aでは、ROM161bまたはRAM161cの転送元の開始アドレスとRAM161cの転送先の開始アドレスと転送回数を指定することで、転送元のアドレスから読み出したデータをAレジスタに読み出し、読み出したAレジスタのデータを転送先のアドレスの領域に書き込んだ後、転送元アドレス及び転送先アドレスをそれぞれ1加算する処理を転送回数分行うことにより、転送元の開始アドレスから転送回数分の連続する転送元連続メモリ領域に格納されたデータを読み出し、読み出した転送元連続メモリ領域のデータを、転送先の開始アドレスから転送回数分の連続する転送先連続メモリ領域に書き込むようになっている。

【0531】

図72は、主制御部161が行う連続領域転送処理Bの制御内容を示すフローチャートである。連続転送処理Bは、メインルーチンまたはサブルーチンから呼び出される処理であり、まず、Bレジスタに転送回数をセットし（S f 1）、Cレジスタに転送元開始アドレスの下位アドレスをセットし（S f 2）、Dレジスタに転送先開始アドレスの下位アドレスを設定する（S f 3）。

【0532】

次いで、LDQ命令（LDQ A, (C)）によりQレジスタにセットされている上位アドレス及びCレジスタにセットされている転送元の下位アドレスからなる転送元アドレスのデータをAレジスタに読み出し（S f 4）、LDQ命令（LDQ (D), A）によりAレジスタのデータをQレジスタにセットされている上位アドレス及びDレジスタにセットされている転送先の下位アドレスからなる転送先アドレスの領域に書き込む（S f 5）。

【0533】

その後、Cレジスタの転送元の下位アドレスを1加算し（S f 6）、Dレジスタの転送先の下位アドレスを1加算し（S f 7）、Bレジスタの転送回数を1減算し（S f 8）、Bレジスタの転送回数が0か否かを判定する（S f 9）。

【0534】

S f 9においてBレジスタの転送回数が0でないと判定した場合には、S f 4に戻り、再びS f 4～S f 9の処理を行い、S f 9においてBレジスタの転送回数が0であると判定されるまでS f 4～S f 9の処理を繰り返し行う。

【0535】

S f 9においてBレジスタの転送回数が0であると判定した場合には、連続領域転送処理Bを終了し、呼出元の処理に復帰する。

【0536】

このように連続領域転送処理Bでは、ROM161bまたはRAM161cの転送元開始アドレスの下位アドレスとRAM161cの転送先開始アドレスの下位アドレスと転送回数を指定することで、Qレジスタの上位アドレス及び転送元の下位アドレスからなる転

10

20

30

40

50

送元アドレスから読み出したデータをAレジスタに読み出し、読み出したAレジスタのデータをQレジスタの上位アドレス及び転送先の下位アドレスからなる転送先アドレスの領域に書き込んだ後、転送元の下位アドレス及び転送先の下位アドレスをそれぞれ1加算する処理を転送回数分行うことにより、転送元の開始アドレスから転送回数分の連続する転送元連続メモリ領域に格納されたデータを読み出し、読み出した転送元連続メモリ領域のデータを、転送先の開始アドレスから転送回数分の連続する転送先連続メモリ領域に書き込むようになっている。

【0537】

主制御部161は、LDQ命令により転送先としてHLレジスタやDEレジスタ等の2つのレジスタを指定することで、特別なレジスタ(Qレジスタ)に予め設定された上位アドレス及び指定された下位アドレスにより特定されるアドレス及びそれに続くアドレスに格納された2バイトのデータを読み出すことが可能であり、LDQ命令により転送元としてHLレジスタやDEレジスタ等の2つのレジスタを指定することで、特別なレジスタ(Qレジスタ)に予め設定された上位アドレス及び指定された下位アドレスにより特定されるアドレス及びそれに続くアドレスに2バイトのデータを書き込むことが可能である。

【0538】

例えば、図73に示すように、LDQ命令(LDQ HL, (k))により転送先としてHLレジスタを指定し、転送元の下位アドレス:kを指定することで、Qレジスタに設定された上位アドレス及び指定された下位アドレス:kからなるアドレスのデータをLレジスタに読み出し、当該アドレス+1のデータをHレジスタに読み出す。すなわちアドレスの連続する2バイトの領域から2バイトのデータがHLレジスタに読み出される。また、LDQ命令(LDQ (k), HL)により転送元としてHLレジスタを指定し、転送先の下位アドレス:kを指定することで、LレジスタのデータをQレジスタに設定された上位アドレス及び指定された下位アドレス:kからなるアドレスの領域に書き込み、Hレジスタの値を当該アドレス+1の領域に書き込む。すなわちHLレジスタの2バイトのデータがアドレスの連続する2バイトの領域に書き込まれる。

【0539】

このように本実施例では、連続領域転送処理やLDQ命令を用いることにより連続するアドレス領域のデータの読出及び書込が可能とされている。一方、主制御部161が用いるメモリ領域は、上位アドレスが異なる複数の領域からなる。このように上位アドレスが異なる領域を跨いで連続したアドレス領域にアクセスすると、アクセスしたアドレスが分かり難くなってしまうという問題がある。

【0540】

このため、本実施例では、下位アドレスのみを指定するLDQ命令によりデータの読出を行う連続領域転送処理Bにより読み出すデータが格納された転送元連続メモリ領域が、RAM161cのうち第1領域と第2領域、第2領域と第3領域、第3領域と第4領域に跨がらない領域、すなわち上位アドレスが変わることのない領域に割り当てられており、上位アドレスを指定せずに実行される連続領域転送処理Bにより転送元連続メモリ領域からデータが読み出される場合には、いずれも上位アドレスが同じ領域からデータが読み出されるため、連続領域転送処理においていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことが防止されるようになっている。

【0541】

また、ROM161bの連続するアドレスからデータを読み出す場合にも、下位アドレスのみを指定するLDQ命令によりデータの読出を行う連続領域転送処理Bにより読み出すデータが格納された転送元連続メモリ領域が、ROM161bにおいて上位アドレスが変わることのない領域に割り当てられており、上位アドレスを指定せずに実行される連続領域転送処理Bにより転送元連続メモリ領域からデータが読み出される場合には、いずれも上位アドレスが同じ領域からデータが読み出されるため、連続領域転送処理においていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことが防止されるようになっている。

10

20

30

40

50

【0542】

また、RAM161cのうち第1領域と第2領域、第2領域と第3領域、第3領域と第4領域に跨がる領域、すなわち上位アドレスが途中で変わる領域に転送元連続メモリ領域が割り当てられている場合には、上位アドレス及び下位アドレスの双方を指定するLD命令によりデータの読出を行う連続領域転送処理Aにより転送元連続メモリ領域のデータを読み出すようになっており、上位アドレスが途中で変わる転送元連続メモリ領域からデータを読み出す場合には、転送元連続メモリ領域の上位アドレス及び下位アドレスの双方の指定を必要とすることで、連続領域転送処理においていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことが防止されるようになっている。

【0543】

また、ROM161bの連続するアドレスからデータを読み出す場合にも、ROM161bのうち上位アドレスが途中で変わる領域に転送元連続メモリ領域が割り当てられている場合には、上位アドレス及び下位アドレスの双方を指定するLD命令によりデータの読出を行う連続領域転送処理Aにより転送元連続メモリ領域のデータを読み出すようになっており、上位アドレスが途中で変わる転送元連続メモリ領域からデータを読み出す場合には、転送元連続メモリ領域の上位アドレス及び下位アドレスの双方の指定を必要とすることで、連続領域転送処理においていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことが防止されるようになっている。

【0544】

尚、本実施例では、上位アドレス及び下位アドレスの双方を指定するLD命令によりデータの読出を行う連続領域転送処理Aを用いることにより、RAM161cのうち第1領域と第2領域、第2領域と第3領域、第3領域と第4領域に跨がる領域、すなわち上位アドレスが途中で変わる領域に転送元連続メモリ領域を割り当てることが可能な構成であるが、連続領域転送処理Aを用いる場合でも、連続領域転送処理Bを用いる場合でも、転送元連続メモリ領域が、RAM161cのうち第1領域と第2領域、第2領域と第3領域、第3領域と第4領域に跨がらない領域、すなわち上位アドレスが変わることのない領域に割り当てられる構成としても良く、このような構成とすることで、連続領域転送処理により転送元連続メモリ領域からデータが読み出される場合には、いずれも上位アドレスが同じ領域からデータが読み出されるため、連続領域転送処理においていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことが防止される。

【0545】

また、上位アドレス及び下位アドレスの双方を指定するLD命令によりデータの読出を行う連続領域転送処理Aを用いることにより、ROM161bのうち上位アドレスが途中で変わる領域に転送元連続メモリ領域を割り当てることが可能な構成であるが、連続領域転送処理Aを用いる場合でも、連続領域転送処理Bを用いる場合でも、転送元連続メモリ領域が、ROM161bのうち上位アドレスが変わることのない領域に割り当てられる構成としても良く、このような構成とすることで、連続領域転送処理により転送元連続メモリ領域からデータが読み出される場合には、いずれも上位アドレスが同じ領域からデータが読み出されるため、連続領域転送処理においていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことが防止される。

【0546】

また、本実施例では、下位アドレスのみを指定するLDQ命令によりデータの書込を行う連続領域転送処理Bによりデータが書き込まれる転送先連続メモリ領域が、RAM161cのうち第1領域と第2領域、第2領域と第3領域、第3領域と第4領域に跨がらない領域、すなわち上位アドレスが変わることのない領域に割り当てられており、上位アドレスを指定せずに実行される連続領域転送処理Bにより転送先連続メモリ領域にデータを書き込む場合には、いずれも上位アドレスが同じ領域にデータが書き込まれるため、連続領域転送処理においていずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くなってしまうことが防止されるようになっている。

【0547】

また、RAM 161cのうち第1領域と第2領域、第2領域と第3領域、第3領域と第4領域に跨がる領域、すなわち上位アドレスが途中で変わる領域に転送先連続メモリ領域が割り当てられている場合には、上位アドレス及び下位アドレスの双方を指定するLD命令によりデータの書込を行う連続領域転送処理Aにより転送先連続メモリ領域にデータを書き込むようになっており、上位アドレスが途中で変わる転送先連続メモリ領域にデータを書き込む場合には、転送先連続メモリ領域の上位アドレス及び下位アドレスの双方の指定を必要とすることで、連続領域転送処理においていずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くなってしまうことが防止されるようになっている。

【0548】

尚、本実施例では、上位アドレス及び下位アドレスの双方を指定するLD命令によりデータの書込を行う連続領域転送処理Aを用いることにより、RAM 161cのうち第1領域と第2領域、第2領域と第3領域、第3領域と第4領域に跨がる領域、すなわち上位アドレスが途中で変わる領域に転送先連続メモリ領域を割り当てることが可能な構成であるが、連続領域転送処理Aを用いる場合でも、連続領域転送処理Bを用いる場合でも、転送先連続メモリ領域が、RAM 161cのうち第1領域と第2領域、第2領域と第3領域、第3領域と第4領域に跨がらない領域、すなわち上位アドレスが変わることのない領域に割り当てられる構成としても良く、このような構成とすることで、連続領域転送処理により転送元連続メモリ領域にデータを書き込む場合に、いずれも上位アドレスが同じ領域にデータが書き込まれるため、連続領域転送処理においていずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くなってしまうことが防止される。

【0549】

また、本実施例では、LDQ命令により転送先としてHLレジスタやDEレジスタ等の2つのレジスタを指定することで、特別なレジスタ(Qレジスタ)に予め設定された上位アドレス及び指定された下位アドレスにより特定されるアドレス及びそれに続くアドレスに格納された2バイトのデータを読み出すことが可能であるが、LDQ命令により2バイトのデータを読み出す場合に、転送元のアドレスとして、RAM 161cの第1記憶領域の最終アドレス、第2記憶領域の最終アドレス、第3記憶領域の最終アドレス、第4記憶領域の最終アドレス以外のアドレス、すなわち特定の上位アドレスが割り当てられた領域の最後の領域のアドレス以外のアドレスを指定するようになっており、転送元アドレスとして下位アドレスのみを指定するLDQ命令により2バイトのデータの読出を行う場合には、転送元のデータが格納されている2バイトの領域が、上位アドレスの異なる領域に跨がることなく、いずれも上位アドレスが同じ領域から2バイトのデータが読み出されるため、LDQ命令により2バイトのデータを読み出す場合においていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことが防止されるようになっている。

【0550】

また、LDQ命令により2バイトのデータを読み出す場合に、転送元のアドレスとして、ROM 161bの特定の上位アドレスが割り当てられた領域の最後の領域のアドレス以外のアドレスを指定するようになっており、転送元アドレスとして下位アドレスのみを指定するLDQ命令により2バイトのデータの読出を行う場合には、転送元のデータが格納されている2バイトの領域が、上位アドレスの異なる領域に跨がることなく、いずれも上位アドレスが同じ領域から2バイトのデータが読み出されるため、LDQ命令により2バイトのデータを読み出す場合においていずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことが防止されるようになっている。

【0551】

また、本実施例では、LDQ命令により転送元としてHLレジスタやDEレジスタ等の2つのレジスタを指定することで、特別なレジスタ(Qレジスタ)に予め設定された上位アドレス及び指定された下位アドレスにより特定されるアドレス及びそれに続くアドレスに2バイトのデータを書き込むことが可能であるが、LDQ命令により2バイトのデータを書き込む場合に、転送先のアドレスとして、RAM 161cの第1記憶領域の最終アドレス、第2記憶領域の最終アドレス、第3記憶領域の最終アドレス、第4記憶領域の最終

アドレス以外のアドレス、すなわち特定の上位アドレスが割り当てられた領域の最後の領域のアドレス以外のアドレスを指定するようになっており、転送先アドレスとして下位アドレスのみを指定するLDQ命令により2バイトのデータの書込を行う場合には、転送先のデータが格納されている2バイトの領域が、上位アドレスの異なる領域に跨ることがなく、いずれも上位アドレスが同じ領域に2バイトのデータが書き込まれるため、LDQ命令により2バイトのデータを書き込む場合においていずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くなってしまうことが防止されるようになっている。

【0552】

また、RAM161cのうち第1領域と第2領域、第2領域と第3領域、第3領域と第4領域に跨る領域、すなわち上位アドレスが途中で変わる領域のうち、連続領域転送処理Aによりデータが読み出される転送元連続メモリ領域が割り当てられていない領域については、該当する領域の最終アドレスと該当する領域に続く領域の開始アドレス（例えば、第1領域と第2領域に連続領域転送処理Aによりデータが読み出される転送元連続メモリ領域が割り当てられている場合には、第2領域の最終アドレスと第3領域の開始アドレス、第3領域の最終アドレスと第4領域の開始アドレス）が未使用領域、すなわち制御に用いるデータが格納されることがなく、常に0が格納されている領域とされるようにしても良く、このような構成とすることで、下位アドレスのみを指定するLDQ命令によりデータの読出を行う連続領域転送処理Bによりデータを読み出す場合、LDQ命令により2バイトのデータを読み出す場合に、上位アドレスが変わることのない領域からデータが読み出されることとなるため、いずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことが防止される。また、下位アドレスのみを指定するLDQ命令によりデータの読出を行う連続領域転送処理Bによりデータを書き込む場合、LDQ命令により2バイトのデータを書き込む場合に、上位アドレスが変わることのない領域にデータが書き込まれることとなるため、いずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くなってしまうことが防止される。

【0553】

また、RAM161cのうち第1領域と第2領域、第2領域と第3領域、第3領域と第4領域に跨る領域、すなわち上位アドレスが途中で変わるいずれの領域のいずれについて、該当する領域の最終アドレスと該当する領域に続く領域の開始アドレスが未使用領域、すなわち制御に用いるデータが格納されることがなく、常に0が格納されている領域とされるようにしても良く、このような構成とすることで、連続領域転送処理によりデータを読み出す場合、LDQ命令により2バイトのデータを読み出す場合に、上位アドレスが変わることのない領域からデータが読み出されることとなるため、いずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことが防止される。また、連続領域転送処理によりデータを書き込む場合、LDQ命令により2バイトのデータを書き込む場合に、上位アドレスが変わることのない領域にデータが書き込まれることとなるため、いずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くなってしまうことが防止される。

【0554】

また、RAM161cのうち上位アドレスが途中で変わる領域のうち、連続領域転送処理Aによりデータが読み出される転送元連続メモリ領域が割り当てられていない領域であっても、容量内RAM領域等、まとまって区別される領域については未使用領域とはせず、その他の領域については、該当する領域の最終アドレスと該当する領域に続く領域の開始アドレス（例えば、まとまって区別される領域が第1領域と第2領域の場合には、第2領域の最終アドレスと第3領域の開始アドレス、第3領域の最終アドレスと第4領域の開始アドレス）が未使用領域とされるようにしても良く、このような構成とすることで、連続領域転送処理によりデータを読み出す場合、LDQ命令により2バイトのデータを読み出す場合に、上位アドレスが変わることのない領域からデータが読み出されることとなるため、いずれのアドレスからデータが取得されるのか分かり難くなってしまうことが防止されつつ、RAM161cの領域を効率良く用いることができる。また、連続領域転送処理によりデータを書き込む場合、LDQ命令により2バイトのデータを書き込む場合に、

上位アドレスが変わることのない領域にデータが書き込まれることとなるため、いずれのアドレスにデータが書き込まれるのか分かり難くなってしまうことが防止されつつ、RAMの領域を効率良く用いることができる。

【0555】

〔遊技情報表示部について〕

本実施例におけるスロットマシン2においては、突出部95の上面96に遊技情報表示部90が設けられている。遊技情報表示部90では、AT1状態、AT2状態、または高確状態などの有利状態に関する報知が行われる。図74は、遊技情報表示部90の外観を示す図である。

【0556】

遊技情報表示部90は、1BETLED14、2BETLED15、3BETLED16、及び遊技補助表示器12、リプレイランプ91、外端信号ランプ92、投入可能ランプ93、スタート有効ランプ94を含む。

【0557】

遊技補助表示器12は、入賞の発生により払い出されたメダル枚数、操作態様に対応する操作情報（ナビ報知）などを表示する。以下では、遊技補助表示器12が表示する払い出されたメダル枚数を「払出枚数」と称する場合がある。すなわち、遊技補助表示器12は、一のゲームの結果に応じて遊技者へ付与される遊技価値を表示する。遊技補助表示器12は、7セグメント式のLEDディスプレイで構成されており、主制御部161によって制御される。

【0558】

1BETLED14は、賭数が1設定されている旨を点灯により報知する。2BETLED15は、賭数が2設定されている旨を点灯により報知する。3BETLED16は、賭数が3設定されている旨を点灯により報知する。リプレイランプ91は、点灯状態となることで、リプレイ入賞をしたことを示す。外端信号ランプ92は、点灯状態となることで、スロットマシン2がAT1状態またはAT2状態に移行することを示す。投入可能ランプ93は、点灯状態となることで、賭数を設定可能であることを示す。スタート有効ランプ94は、スタートスイッチ7の操作が有効であることを示す。

【0559】

上述したように、本実施例におけるスロットマシン2は、有利区間通常、高確状態、AT1状態、AT2状態に制御されることが可能である。有利区間通常は、ナビが実行されない状態である。高確状態は、付与されるポイントの数が有利区間通常よりも大きくなる状態であって、AT1状態に移行しやすい状態である。AT1状態は、ナビが表示される状態であって、所定のゲーム数が消化されることによって終了する。AT2状態は、ナビに従うことで遊技者が獲得可能な純増枚数を増加させることが可能な、いわゆる疑似ボーナスの状態である。

【0560】

図4に示されるように、AT2状態は、AT1状態から制御され得る。例えば、AT1状態の残りゲーム数が0ではない状態で、AT2状態に制御された場合、AT1状態を保持したまま、AT2状態に制御される。例えば、AT1状態の残りゲーム数が30ゲームである状態に、AT2状態に制御された場合、AT2状態における遊技の終了後、残りゲーム数が30ゲームの状態のAT1状態のゲームが再開される。

【0561】

本実施例におけるスロットマシン2では、ホール用管理コンピュータまたはセキュリティ上の管理を行うホールサーバ、外部表示機器などと通信を行うための外部出力端子が設けられている。メイン処理のフローチャートにて説明したように、主制御部161は、外部出力端子を介して、スロットマシン2から受信した遊技機状態情報をホール用管理コンピュータ（ホールコン）やセキュリティ上の管理を行うホールサーバなどの外部に送信する。すなわち、主制御部161は、スロットマシン2の状態が、有利区間通常、高確状態、AT1状態、AT2状態のいずれに制御されているのかを外端信号ランプ92の点灯に

10

20

30

40

50

よって報知する。

【0562】

図75は、外部信号処理を示すフローチャートである。メイン処理の外部信号処理（Sd20，Sd38）において、主制御部161は、図75に示されるフローチャートを実行する。主制御部161は、スロットマシン2が制御されている有利状態を取得し、有利状態はAT1状態に制御されているか否かを判断する（St1）。St1において、上述したように、AT1状態の残りゲーム数を残した状態でAT2状態へと制御されている遊技状態の場合、主制御部161は、AT1状態に制御されていると判断する。また、単にAT1状態にだけ制御されている場合であっても、主制御部161は、AT1状態に制御されていると判断する。AT1状態に制御されていると判断する場合（S11でYES）

10

【0563】

主制御部161は、さらに、スロットマシン2が制御されている有利状態を取得し、有利状態はAT2状態であるか否かを判断する（St4）。すなわち、St4において主制御部161は、AT1状態を保持した状態でAT2状態に制御されているか否かを判断する。AT1状態を保持した状態でAT2状態に制御されていると判断する場合（St4でYES）、主制御部161は、外部信号2の出力を開始する（St5）。外部信号2は、AT2状態に制御されていることを示す信号である。既に外部信号2の出力が行われている場合、主制御部161は、外部信号2が出力されている状態を保持する。AT1状態を保持した状態でAT2状態に制御されていないと判断する場合（St4でNO）、主制御部161は、外部信号2の出力を終了する（St5）。既に外部信号2の出力が行われていない場合、主制御部161は、外部信号2が出力されていない状態を保持する。

20

【0564】

St1に戻り、AT1状態に制御されていないと判断する場合（St1でNO）、その後、主制御部161は、外部信号1の出力を停止する（St7）。既に外部信号1の出力が行われていない場合、主制御部161は、外部信号1が出力されていない状態を保持する。その後、主制御部161は、外端信号ランプ92を通常態様に制御する（St8）。外端信号ランプ92の通常態様とは、発光が行われていない態様を意味する。

30

【0565】

主制御部161は、有利状態はAT2状態に制御されているか否かを判断する（St9）。AT2状態に制御されていると判断する場合（St9でYES）、主制御部161は、外端信号ランプ92を発光態様に制御する（St10）。その後、主制御部161は、外部信号2の出力を開始する（St11）。既に外部信号2の出力が行われている場合、主制御部161は、外部信号2を出力している状態を保持する。AT2状態に制御されていないと判断する場合（St9でNO）、主制御部161は、外部信号2の出力を停止する（St12）。既に外部信号2の出力が行われていない場合、主制御部161は、外部信号2を出力していない状態を保持する。その後、主制御部161は、外端信号ランプ92を通常態様に制御する（St13）。主制御部161は、図75に示すフローチャートに従うことによって、図76に示すように外端信号ランプ92をさせる。

40

【0566】

図76は、本実施例における外端信号ランプ92の点灯態様を説明するための図である。図76に示されるように、タイミングt1において、高確状態または有利区間通常からAT2状態に制御されることによって外端信号ランプ92は点灯状態に制御される。また、タイミングt2において、AT2状態から高確状態または有利区間通常に制御されることによって外端信号ランプ92は通常状態に制御される。続いて、タイミングt3において、高確状態または有利区間通常からAT1状態に制御されることによって外端信号ランプ92は点灯状態に制御される。さらに、タイミングt4において、AT1状態を保持し

50

た状態で A T 2 状態に制御される。このとき、外端信号ランプ 9 2 は点灯状態を保持する。また、タイミング t 5 において、A T 2 状態から A T 1 状態へと制御されたとき、外端信号ランプ 9 2 は点灯状態を保持する。最後に、タイミング t 6 において、A T 1 状態から通常区間へと制御されることによって外端信号ランプ 9 2 は通常状態に制御される。

【0567】

このように、本実施例におけるスロットマシン 2 では、A T 1 状態に制御されているときに外部信号 1 を出力し、A T 2 状態に制御されているときに外部信号 2 を出力するため、外部信号の出力によって、スロットマシン 2 が A T 1 状態または A T 2 状態のいずれに制御されているかの判別を遊技者が行うことを防止できる。また、主制御部 1 6 1 は、外部信号 1 及び外部信号 2 のいずれか一方を外部に出力する前に外端信号ランプ 9 2 を発光態様に制御する。これにより、外部機器に対して有利状態に関する信号を出力する前に、特定発光手段によって第 1 有利状態または第 2 有利状態に制御されたことを報知することができるため、スロットマシンよりも先に外部機器にて、有利状態が報知されることを防止することができる。

【0568】

さらに、主制御部 1 6 1 は、図 7 5 の S t 7 , S t 8 及び図 7 6 のタイミング t 6 に示されるように外部信号 1 の出力を停止した後に外端信号ランプ 9 2 を通常態様に制御し、図 7 5 の S t 1 2 , S t 1 3 及び図 7 6 のタイミング t 2 に示されるように外部信号 2 の出力を停止した後に外端信号ランプ 9 2 を通常態様に制御する。これにより、外部機器に対して有利状態に関する外部信号の出力を停止した後に、外端信号ランプ 9 2 が通常態様に制御されるため、外部機器にて A T 1 状態または A T 2 状態であることが報知されているにも関わらず、スロットマシン 2 では A T 1 状態または A T 2 状態以外の有利状態に制御されることを防止することができる。また、主制御部 1 6 1 は、外部信号 1 及び外部信号 2 のいずれか一方を出力する期間に前記特定発光手段を前記特定態様に制御する。これにより、外端信号ランプ 9 2 が発光態様に制御されることによって、A T 1 状態または A T 2 状態のいずれかに制御されていることを外部に判別させることができる。

【0569】

図 7 6 のタイミング t 4 とタイミング t 5 とに示されるように、主制御部 1 6 1 は、外部信号 1 を出力している期間において、外部信号 2 の出力を開始及び停止することがあり得る。主制御部 1 6 1 は、外部信号 2 の出力を開始したか否か、及び外部信号 2 の出力を終了したかに関わらず、外端信号ランプ 9 2 の発光態様を保持する。これにより、外端信号ランプ 9 2 が発光態様に制御されることによって、少なくとも A T 1 状態に制御されていることを外部に判別させることができる。

【0570】

図 7 7 は、外端信号ランプ 9 2 の点灯態様の第 1 変形例を説明するための図である。第 1 変形例では、タイミング t 2 ~ タイミング t 3 において高確状態に制御されている。変形例 1 に示されるように、主制御部 1 6 1 は、タイミング t 2 ~ タイミング t 3 の間において、外端信号ランプ 9 2 を発光態様に制御する。すなわち、主制御部 1 6 1 は、外部信号 1 及び外部信号 2 のいずれか一方を出力する期間において、外端信号ランプ 9 2 を発光態様に制御する。これにより、主制御部 1 6 1 は、外端信号ランプ 9 2 が発光態様に制御されることによって、A T 1 状態または A T 2 状態に制御されている可能性があることを外部に判別させることができる。

【0571】

図 7 8 は、外端信号ランプ 9 2 の点灯態様の第 2 変形例を説明するための図である。第 2 変形例では、主制御部 1 6 1 は、A T 2 状態に制御されている期間の間、継続して外部信号 2 を出力せず、1 パルスの外部信号 2 だけを外部機器に送信する。これにより、外部信号処理における通信量を削減することができる。

【0572】

[有利区間における出玉制御処理について]

図 6 7 に示されるメイン処理のフローチャートで説明したように、本実施例におけるス

10

20

30

40

50

ロットマシン２では、有利区間における出玉制御が行われる。有利区間における出玉制御とは、所定の条件が成立したことによって有利区間を終了する制御であって、いわゆるリミッタ制御である。本実施例において、主制御部１６１は、有利区間において付与されたメダル数の合計である合計付与数と、有利区間において使用されたメダル数の合計である合計使用数との差を差数カウント値として計数し、当該差数カウント値を用いて出玉制御を行う。すなわち、主制御部１６１は、差数カウント値を用いて遊技者の獲得メダル数を計数する。差数カウント値は、主制御部１６１のＲＡＭ１６１ｃ内に記憶されている差数カウンタによって保持される。

【０５７３】

より具体的には、主制御部１６１は、有利区間におけるメダル数の合計付与数から合計使用数を差し引いた値が＋２４００枚を越えたとき、有利区間への制御を終了して通常区間への制御を開始する。合計付与数から合計使用数を差し引いた値が＋２４００枚を越えるときは、例えば、有利区間において、遊技者に１００００枚のメダルが付与され、かつ、遊技者によって７６００枚より多くのメダルが使用されたときである。

【０５７４】

主制御部１６１は、図６７のメイン処理にて出玉制御前処理（Ｓｄ８）を実行する。図７９は、主制御部１６１の出玉制御前処理を示すフローチャートである。出玉制御前処理は、遊技開始時に実行される。出玉制御前処理（Ｓｄ８）において、主制御部１６１は、スロットマシン２の状態が有利区間へ制御されているか否かを判断する（Ｓｕ１）。有利区間への制御がされている場合（Ｓｕ１でＹＥＳ）、主制御部１６１は、有利区間カウンタの値を加算する（Ｓｕ２）。

【０５７５】

有利区間カウンタとは、主制御部１６１のＲＡＭ１６１ｃ内に記憶されているカウンタであって、有利区間におけるゲーム数の上限を定めるためのカウンタである。本実施例におけるスロットマシン２では、メダル数の合計付与数と合計使用数との差を用いて有利区間を終了するリミッタ制御に加えて、有利区間において実行されたゲーム数を用いて有利区間を終了するリミッタ制御の２つのリミッタ制御が行われる。すなわち、有利区間におけるリミッタ制御は、メダル数とゲーム数との２つの観点から実行される。

【０５７６】

ゲーム数を用いるリミッタ制御において、主制御部１６１は、有利区間が開始されてから所定数のゲームが実行されたことに基づいて、有利区間への制御を終了し通常区間への制御を開始する。本実施例における所定数は、４０００ゲームである。すなわち、主制御部１６１は、有利区間での最大ゲーム数である４０００ゲームに到達したか否かを計数するため、１ゲーム（単位遊技）ごとに有利区間カウンタの値を１加算する。

【０５７７】

続いて、主制御部１６１は、差数カウント値がエンディング移行枚数に到達したか否かを判断する（Ｓｕ３）。上述したように、本実施例におけるスロットマシン２では、差数カウント値がエンディング移行枚数（例えば、２３００）に達したときに、上限枚数（例えば、２４００枚）に達するまで有利区間である状態への制御が継続することが確定するエンディング状態に制御される。

【０５７８】

主制御部１６１は、差数カウント値がエンディング移行枚数に到達したと判断する場合（Ｓｕ３においてＹＥＳ）、スロットマシン２の遊技状態をエンディング状態へと移行する（Ｓｕ４）。主制御部１６１は、差数カウント値がエンディング移行枚数に到達していないと判断する場合（Ｓｕ３においてＮＯ）、エンディング状態へ移行しない。

【０５７９】

続いて、主制御部１６１は、内部抽選の結果、有利区間終了の条件が成立したか否かを判断する（Ｓｕ５）。本実施例における主制御部１６１は、ＡＴ１状態を終了するときに、差数カウント値に関わらず、内部抽選の結果に基づいて有利区間を終了し、通常区間に制御することができる。換言すれば、主制御部１６１は、ＡＴ１状態を終了するときに、

10

20

30

40

50

予め定められた特定役が当選したときに、有利区間を終了する。S u 5では、予め定められた特定役に当選することが、有利区間終了の条件である。主制御部161は、メイン処理の内部抽選処理において、予め定められた特定役に当選していた場合、有利区間終了の条件が成立したとして（S u 5でY e s）、有利区間終了フラグに「3」をセットする（S u 6）。

【0580】

有利区間終了フラグは、R A M 1 6 1 c 内に記憶されているフラグであって、後の処理において有利区間を終了するか否かを判定するために使用されるフラグである。有利区間終了フラグは、例えば、0～3の値を保持可能なカウンタである。有利区間終了フラグには、初期値として「0」が記憶されている。S u 6において、主制御部161は、有利区間終了フラグが保持する値を「3」に更新し、出玉制御前処理を終了し、メイン処理に戻る。また、主制御部161は、内部抽選の結果、有利区間終了の条件が成立していないと判断する場合（S u 5でN O）、出玉制御前処理を終了し、メイン処理に戻る。

10

【0581】

また、S u 1において、有利区間ではなく通常区間に制御されていると判断する場合（S u 1でN O）、主制御部161は、有利区間へ移行するか否かを判定する（S u 7）。より具体的には、主制御部161は、メイン処理における内部抽選処理の結果に応じて、通常区間から有利区間へ移行するか否かを決定する。内部抽選処理の結果の通常区間に留まると判断する場合（S u 7でN O）、主制御部161は、出玉制御前処理を終了し、メイン処理に戻る。

20

【0582】

内部抽選処理の結果の通常区間から有利区間へ移行すると判断する場合（S u 7でY E S）、主制御部161は、差数カウンタを初期化する（S u 8）。すなわち、主制御部161は、差数カウンタ値を初期値に戻す。当該差数カウンタ値の初期値については、合計付与数と合計使用数との間の差の算出方法によって、種々の値が設定され得る。詳細については、後述で複数のパターンを例示して説明する。

【0583】

その後、主制御部161は、有利区間カウンタを初期化する（S u 9）。すなわち、主制御部161は、有利区間カウンタの値を初期値に戻す。本実施例において、有利区間カウンタの初期値は、「0」である。主制御部161は、差数カウンタ及び有利区間カウンタを初期化した後に、出玉制御前処理を終了する。

30

【0584】

図67に示されるように、S d 8にて出玉制御前処理を終了した後、内部抽選処理、入賞判定処理などが行われ、その後、主制御部161は、S d 30にて出玉制御後処理を行う。図80は、初期値による有利区間終了判定を実行する主制御部161の出玉制御後処理を示すフローチャートである。

【0585】

出玉制御後処理（S d 30）において、主制御部161は、入賞判定処理にてリプレイ入賞したか否かを判断する（S v 1）。リプレイ入賞していないと判断する場合（S v 1でN O）、主制御部161は、R A M 1 6 1 c の差数カウンタに保持されている差数カウンタ値を、第1レジスタバンクR 1に含まれるレジスタに読み出す（S v 2）。主制御部161は、例えば、第1レジスタバンクR 1のAレジスタとその他のレジスタの組合せによって差数カウンタ値を記憶する。以下では、第1レジスタバンクR 1のレジスタに読み出された値を「差数カウンタ値に対応する値」と称する。

40

【0586】

主制御部161は、第1レジスタバンクR 1に読み出された差数カウンタ値に対応する値に対して、実行されているゲーム（単位遊技）における付与数を加算する（S v 3）。さらに、主制御部161は、第1レジスタバンクR 1に読み出した差数カウンタ値に対応する値に対して、実行されているゲーム（単位遊技）における使用数を減算する（S v 4）。すなわち、主制御部161は、実行されているゲームにおいて付与されたメダル数と

50

使用されたメダル数とを第1レジスタバンクR1内の差数カウント値に対応する値に対して加減算し、差数カウント値に対応する値を更新する。

【0587】

最後に、Sv3及びSv4の処理によって、更新された第1レジスタバンクR1に記憶されている差数カウント値に対応する値を、RAM161cに書き込む(Sv5)。Sv2において、読み出した差数カウント値を第1レジスタバンクR1において加算及び減算処理を行い、当該加算及び減算処理が行われた後の差数カウント値に対応する値をRAM161cに書き戻す。これによって、RAM161cの差数カウンタが更新され、実行されているゲームの付与数と使用数が反映される。

【0588】

続いて、主制御部161は、差数カウント値に特定事象が発生したか否かを判断する(Sv6)。特定事象については、後述にて詳細に説明する。主制御部161は、差数カウント値に特定事象が発生したと判断する場合(Sv6でYES)、有利区間終了フラグに「1」をセットする(Su7)。すなわち、主制御部161は、有利区間終了フラグが保持する値を「1」に更新する。差数カウント値に特定事象が発生していない場合(Su6でNO)、主制御部161は、Sv7にて有利区間終了フラグの更新処理を行わない。

【0589】

続いて、主制御部161は、有利区間カウンタの値が所定数(4000)より大きいか否かを判断する(Sv8)。特定事象については、後述にて詳細に説明する。主制御部161は、差数カウント値に特定事象が発生したと判断する場合(Sv8でYES)、有利区間終了フラグに「2」をセットする(Sv9)。すなわち、主制御部161は、Sv9にて有利区間終了フラグが保持する値を「1」に更新する。有利区間カウンタの値が所定数以下である場合(Sv9でNO)、主制御部161は、有利区間終了フラグの更新処理を行わない。

【0590】

さらに、主制御部161は、有利区間終了フラグに「0」以外の値がセットされているか否かを判定する(Sv10)。「0」以外の値がセットされている場合とは、出玉制御前処理におけるSu6、出玉制御後処理におけるSv7及びSv9の少なくともいずれかの処理において、有利区間終了フラグの更新が行われたときである。主制御部161は、有利区間終了フラグに「0」以外の値がセットされている場合(Sv10にてYES)、有利区間から通常区間へと移行させる(Sv11)。換言すれば、主制御部161は、有利区間を終了して、通常区間を開始する。

【0591】

また、主制御部161は、Sv1において、リプレイ入賞したと判断する場合(Sv1でNO)、Sv2～Sv5までに示される差数カウント値の更新処理を実行することなく、出玉制御後処理を終了する。すなわち、主制御部161は、単位遊技が終了するときに再遊技表示結果(リプレイ役)が導出されたか否かを判定し、再遊技表示結果が導出されたと判定する場合、差数カウント値の更新をしない。これにより、再遊技表示結果が導出されるときには、更新処理を省略することができ、処理負担を軽減することができる。

【0592】

また、図67、図80に示されるように、メイン処理の出玉制御後処理において、主制御部161は、単位遊技が開始されるときと当該単位遊技の終了するときとで差数カウント値が変化するか否かに関わらず、単位遊技ごとに差数カウント値に基づいて、有利区間への制御を終了するか否かをSv6、8にて判定する。これにより、単位遊技ごとに確実に有利区間への制御を終了するか否かを判定することができる。

【0593】

このように、主制御部161は、単位遊技が終了するときに、差数カウント値を第1レジスタバンクR1に格納し、第1レジスタバンクR1に格納されている差数カウント値に付与されたメダル数に対応する値を加算した後に、使用されたメダル数に対応する値を減算する。これにより、加算された後に減算されることを担保できるため、減算のみが行わ

10

20

30

40

50

れることがなく、差数カウント値が意図せずに小さい値となることを防止できる。

【0594】

図81は、RAM161cの差数カウンタを説明するための図である。差数カウンタは、2バイトの容量を有する記憶領域である。RAM161cの差数カウンタは、16ビット（2バイト）の領域を2進数で記憶することができる。すなわち、差数カウンタでは、0～65535までの数値を計数し保持することができる。また、第1レジスタバンクR1においても、差数カウント値に対応する値を記憶するため、16ビット（2バイト）の使用可能な領域が同様に配置されている。

【0595】

図81（A）に示されているように、2バイト中の全てのビットが「0」である場合、対応する10進数は「0」である。図81（B）に示されているように、6ビット目～8ビット目、10ビット目～12ビット目、14ビット目が「1」であり、その他のビットが「0」である場合、すなわち「0010 1110 1110 0000」である場合、対応する10進数は、「12000」である。また、図81（C）に示されているように、15ビット目だけが「1」であり、その他のビットが「0」である場合、すなわち「0100 0000 0000 0000」である場合、対応する10進数は、「16384」である。最後に、図81（D）に示されているように、全てのビットが「1」である場合、対応する10進数は、「65535」である。

【0596】

図82は、CPU161aを介した第1レジスタバンクR1とRAM161cとの間の通信の流れを示す図である。出玉制御後処理が実行された後、CPU161aは、リプレイ入賞していない場合、RAM161cの差数カウント値を第1レジスタバンクR1に読み出す。例えば、RAM161c内の差数カウンタに図81（B）の「0010 1110 1110 0000」が記憶されている場合、CPU161aは、第1レジスタバンクに「0010 1110 1110 0000」を、差数カウント値に対応する値として書き込む。

【0597】

続いて、図82に示されているように、実行されているゲームにおいて発生した付与数を第1レジスタバンクR1の差数カウント値に対応する値に対して加算する。CPU161aは、実行されているゲームにおいて、例えば、8枚のメダルが付与されたと判断する場合、第1レジスタバンクR1に記憶される「0010 1110 1110 0000」に対して、8枚に対応する数値を加算し、「0010 1110 1110 1000」とする。すなわち、4ビット目を「0」から「1」に書き換える。

【0598】

さらに、実行されているゲームにおいて発生した使用数を第1レジスタバンクR1の差数カウント値に対応する値に減算する。CPU161aは、実行されているゲームにおいて、例えば、3枚のメダルが使用されたと判断する場合、付与数が加算された後の第1レジスタバンクR1に記憶されている「0010 1110 1110 1000」に対して、3枚に対応する数値を減算し「0010 1110 1110 0101」とする。すなわち、1～4ビット目を「1000」から「0101」に書き換える。

【0599】

最後に、CPU161aは、付与数の加算及び使用数の減算が行われた後の第1レジスタバンクR1の「0010 1110 1110 0101」という値を、RAM161cの差数カウンタに書き戻す。これによって、RAM161cに含まれる差数カウント値は「0010 1110 1110 0000」から「0010 1110 1110 0101」とに書き換えられ、付与数と使用数の加減算が適用された値となる。換言すれば、RAM161cの差数カウント値は、更新される。

【0600】

このように、差数カウント値は、RAM161cに格納され、主制御部161は、RAM161cに記憶されている差数カウント値を第1レジスタバンクR1に読み出し、当該

10

20

30

40

50

読み出された第1レジスタバンクR1の値に対して、付与されたメダル数に対応する値と使用されたメダル数に対応する値とを更新し、当該更新された第1レジスタバンクR1の値に基づいて、有利区間への制御を終了するか否かを判定する。これにより、第1レジスタバンクR1を用いて、差数カウント値の計数を行うことができるため、CPU161aの処理負担を軽減することができる。

【0601】

また、主制御部161は、図80のSv10にて有利区間への制御を終了するか否かを判定する前に、図80にて更新された第1レジスタバンクR1の値をRAM161cに格納されている差数カウント値に対して更新する。これにより、有利区間を終了する場合であってもRAM161cに格納されている差数カウント値が意図しない値となることを防止することができる。

10

【0602】

〔初期値による有利区間終了判定〕

上述したように、本実施例におけるスロットマシン2では、有利区間においてメダルの合計付与数から合計使用数を差し引いた値が2400枚を上回ったときリミッタ制御が実行される。すなわち、有利区間での付与数から使用数を差し引いた差の上限は、2400枚であり、2400枚を上回って払い出されたとき、通常区間へと移行する。これにより、射幸性が過度に高まってしまふことを防ぐことができる。

【0603】

差数カウント値が特定数（+2400）を上回ったか否かを主制御部161が判定する方法として、種々の方法が考えられ得る。以下では、図83～図86を用いて、初期値設定による有利区間の終了判定（リミッタ制御）を行うための4パターンについて説明する。

20

【0604】

図83は、初期値設定による有利区間終了判定の第1パターンを説明するための図である。図80のSv6，Sv10にて説明したように、本実施例におけるスロットマシン2では、主制御部161は、差数カウント値に特定事象が発生したことに基づき有利区間を終了する。

【0605】

特定事象をどのような事象とするかは、設定、プログラムによって可変であるが、合計付与数から合計使用数を差し引いた値が特定数を上回ったときに特定事象が発生するように設定される必要がある。図83の例では、差数カウント値の15ビット目が「0」から「1」に変化することが特定事象として設定されている。主制御部161は、差数カウント値の15ビット目が「0」から「1」に桁上がりしたとき、特定事象が発生したと判断する。

30

【0606】

図83における差数カウント値の初期値は、「0011 0110 1001 1111」であり、10進数として表現すれば「13983」である。以下では、説明を簡単とするため、2進数として保持されている差数カウント値を10進数に変換した値で説明する場合がある。図79のSu8において、差数カウンタが初期化されたとき、差数カウンタには「0011 0110 1001 1111」が記憶される。

40

【0607】

差数カウント値の初期値は、有利区間が終了したときに設定される値であるから、メダルの合計付与数から合計使用数を差し引いた値が「0枚」であることを意味する。すなわち、図83における差数カウント値「13983」は、合計付与数から合計使用数を差し引いた値が「0枚」であることと対応する。図83の中央には、上述で説明した差数カウント値の容量を示す1次元の横軸が示されている。当該横軸の左端は、図81（A）に示されるように差数カウント値が「0000 0000 0000 0000」（10進数で「0」）を示し、右端は、図81（D）に示されるように差数カウント値が「1111 1111 1111 1111」（10進数で「65535」）を示す。1次元の横軸

50

の上部には、便宜上、差数カウント値を10進数として表現した場合の値が示されている。1次元の横軸の下部には、差数カウント値に対応する合計付与数と合計使用数との差が示されている。

【0608】

初期値である「13983」に対して、特定数である「2400」を加算すれば、「16383」となる。「16383」を2進数として表現すれば「0011 1111 1111 1111」である。付与数と使用数との差が+2400を上回ったときとは、差数カウント値「16383」に「1」加算され「16384」となったときである。「16384」は、2進数で表現すれば、「0100 0000 0000 0000」となる。すなわち、合計付与数と合計使用数との差が+2400を上回ったとき、15ビット目が「0」から「1」に変化する特定事象が発生している。このように、主制御部161は、有利区間における合計付与数と合計使用数との差が、+2400枚を上回ったとき、差数カウント値の15ビット目の桁上がりが発生することによって特定事象が発生したと判断できる。その結果、出玉制御後処理において、図80にて説明したようにSv10からSv11へと移行し、有利区間を終了させることができる。

10

【0609】

このように、図83では、差数カウント値の初期値は、合計付与数と合計使用数との差が+2400枚を上回ったときに、特定事象が発生するように設定されている。これによって、本実施例のスロットマシン2では、差数カウント値に対して、特定数を上回ったかを判断するために何ら特定の演算をすることなく、初期値を「13983」に設定するだけで合計付与数と合計使用数との差が特定数を上回ったことを判定でき、有利区間の終了を好適に判定することができる。

20

【0610】

より具体的に説明すれば、差数カウント値の初期値は、合計付与数と合計使用数との差が+2400を上回ったとき、差数カウント値の15ビット目が桁上がりするように設定されている。主制御部161は、差数カウント値の15ビット目が桁上がりしたことに応じて、有利区間への制御を終了する。これにより、差数カウント値に特定の演算を加えることなく、差数カウント値の特定ビットを参照することによって、有利区間への制御を終了するか否かを判定できる。

【0611】

尚、図83の例では、特定事象を15ビット目の値が桁上がりしたことからして設定した例を説明したが、15ビット目以外のビットが桁上がりしたことを特定事象として設定しても良い。例えば、14ビット目の桁上りを特定事象として設定しても良い。この場合、差数カウント値の初期値は、付与数と使用数との差が+2400枚を上回ったときに、14ビット目が桁上がりするように設定される。

30

【0612】

図84は、初期値設定による有利区間終了判定の第2パターンを説明するための図である。上述したように、特定事象をどのような事象とするかは、主制御部161の設定、プログラムによって可変である。図84の例では、差数カウント値が加算されたことによってオーバーフローしたことが特定事象として設定されている。主制御部161は、差数カウント値が加算されたことによってオーバーフローしたか否かを、図61にて説明したフラグレジスタを用いて判断する。より具体的には、主制御部161は、第1Fレジスタの2ビット目の値が「0」から「1」に変化したとき、オーバーフローが生じたと判断する。

40

【0613】

図84における差数カウント値の初期値は、「1111 0110 1001 1111」であり、10進数として表現すれば「63135」である。図84においては、差数カウント値の初期値である「63135」が、合計付与数から合計使用数を差し引いた値が「0枚」であることと対応する。

【0614】

50

初期値である「63135」に対して、特定数である「2400」を加算すれば、「65535」となる。「65535」を2進数として表現すれば、「1111 1111 1111 1111」となる。すなわち、差数カウント値が「65535」を上回ったとき、差数カウント値に特定事象として設定された加算によるオーバーフローが生じる。さらに換言すれば、「65535」を上回ったとき、フラグレジスタがオン状態となる。このように、主制御部161は、有利区間における合計付与数と合計使用数との差が、+2400枚を上回ったときにフラグレジスタの2ビット目が桁上がりするため、特定事象が発生したと判断できる。その結果、出玉制御後処理において、図80にて説明したようにSv10からSv11へと移行し、有利区間を終了させることができる。

【0615】

10

このように、図84では、差数カウント値の初期値は、合計付与数と合計使用数との差が+2400枚を上回ったときに加算によるオーバーフローである特定事象が発生するように設定されている。これにより、本実施例のスロットマシン2では、第1レジスタバンクR1が機能として有するフラグレジスタを用いることによって、有利区間への制御を終了するか否かを好適に判定できる。

【0616】

図85は、初期値設定による有利区間終了判定の第3パターンを説明するための図である。図85では、図83及び図84に対して、付与数、使用数の加減算の手法が異なる。図85の下部に示されるように、メダルが使用されたときに使用されたメダル数に対応する値が加算される。また、メダルが付与されたときに付与されたメダル数に対応する値が減算される。すなわち、図85に示される第3パターンでは、図80におけるSv3において、単位遊技における付与数を減算し、図80におけるSv4において、単位遊技における使用数を加算する。ようするに、図85では、図83、92に対して、使用及び付与と加算及び減算との関係が入れ替わっている。

20

【0617】

図85の例では、図83と同様に、差数カウント値の15ビット目が「1」から「0」に変化することが特定事象として設定される。図85における差数カウント値の初期値は、「0100 1001 0110 0000」であり、10進数として表現すれば「18784」である。図85における差数カウント値「18784」は、合計付与数から合計使用数を差し引いた値が「0枚」であることと対応する。

30

【0618】

初期値である「18784」に対して、特定数である「2400」を減算すれば、「16384」となる。「16384」を2進数として表現すれば、「0100 0000 0000 0000」となる。付与数と使用数との差が+2400を上回ったときとは、差数カウント値「16384」から「1」減算され「16383」となったときである。「16383」は、2進数で表現すれば、「0011 1111 1111 1111」となるため、付与数と使用数との差が+2400を上回ったとき、15ビット目が「1」から「0」に変化する特定事象が発生する。

【0619】

このように、主制御部161は、有利区間における合計付与数と合計使用数との差が、+2400枚を上回ったとき、差数カウント値の15ビット目の桁下がりに基づき、特定事象が発生したと判断できる。その結果、出玉制御後処理において、図80にて説明したようにSv10からSv11へと移行し、有利区間を終了させることができる。

40

【0620】

このように、図85では、差数カウント値の初期値は、合計付与数と合計使用数との差が+2400枚を上回ったときに差数カウント値の15ビット目の桁下がりである特定事象が発生するように設定されている。これにより、差数カウント値に対して何ら特定の演算をすることなく、合計付与数と合計使用数との差が+2400枚を上回ったことを判定することができる。有利区間の終了を好適に判定することができる。

【0621】

50

より具体的に説明すれば、差数カウント値の初期値は、合計付与数と合計使用数との差が+2400枚を上回ったとき、差数カウント値の15ビット目が桁下がりするように設定される。主制御部161は、差数カウント値の15ビット目が桁下がりしたことに応じて、有利区間への制御を終了する。これにより、差数カウント値に演算を加えることなく、差数カウント値の15ビット目を参照することによって、有利区間への制御を終了するか否かを判定できる。

【0622】

図86は、初期値設定による有利区間終了判定の第4パターンを説明するための図である。図86では、図85と同様に、メダルが使用されたときに加算され、付与されたときに減算される。すなわち、図86に示される第4パターンも、図85と同様に、図80におけるSv3において、単位遊技における付与数を減算し、図80におけるSv4において、単位遊技における使用数を加算する。

10

【0623】

図86の例では、差数カウント値が減算されたことによってオーバーフローすることが特定事象として設定されている。図86における差数カウント値の初期値は、「00001001 0110 0000」であり、10進数として表現すれば「2400」である。図86における差数カウント値「2400」は、合計付与数から合計使用数を差し引いた値が「0枚」であることと対応する。

【0624】

初期値である「2400」に対して、特定数である「2400」を減算すれば、10進数で「0」となる。「0」を2進数として表現すれば、「0000 0000 0000 0000」となる。すなわち、付与数と使用数との差が+2400を上回ったときとは、差数カウント値「0」から「1」減算され、「0」を下回り、オーバーフローが生じるときである。すなわち、フラグレジスタがオン状態となる。このように、主制御部161は、有利区間における合計付与数と合計使用数との差が、+2400枚を上回ったときにフラグレジスタの2ビット目が桁上がりするため、減算によるオーバーフローである特定事象が発生したと判断できる。その結果、出玉制御後処理において、図80にて説明したようにSv10からSv11へと移行し、有利区間を終了させることができる。

20

【0625】

このように、図86では、差数カウント値の初期値は、合計付与数と合計使用数との差が+2400枚を上回ったときに減算によるオーバーフローである特定事象が発生するように設定されている。これにより、図86のロットマシン2では、第1レジスタバンクR1が機能として有するフラグレジスタを用いることによって、有利区間への制御を終了するか否かを好適に判定できる。

30

【0626】

〔判定値による有利区間終了判定〕

上述したように、図83～図86では、差数カウント値の初期値を、付与数と使用数との差が特定数を上回ったときに特定事象が発生するように設定することによって、有利区間を終了した。以下、図87～図91では、初期値を特定の値に設定するのではなく、判定値を用いて有利区間を終了する例について説明する。

40

【0627】

図87は、判定値による有利区間終了判定を実行する場合の主制御部161の出玉制御後処理を示すフローチャートである。図87に示されるフローチャートでは、図80のフローチャートに対して、Sv5Aの処理が追加されている。その他の処理は、図80と同様であるため、説明を繰り返さない。図87では、Sv5の処理を実行した後、Sv5Aの処理が実行される。Sv5Aの処理では、第1レジスタバンクに記憶されている差数カウント値に対応する値に対して、判定値を加算する。判定値とは、有利区間終了判定を行うための値であって、図88にて説明する。

【0628】

図88は、判定値による有利区間終了判定の第1パターンを説明するための図である。

50

図 88 においても、図 80 の S v 1 0 , 1 1 にて説明したように、主制御部 1 6 1 は、差数カウント値に特定事象が発生したことに基づいて有利区間を終了する。

【0629】

図 88 の例では、図 83 と同様に、差数カウント値の 15 ビット目が「0」から「1」に変化することが特定事象として設定されている。図 88 における差数カウント値の初期値は図 83 と異なる。図 88 における差数カウント値の初期値は、「0010 1110 1110 0000」であり、10 進数として表現すれば「12000」である。図 88 における差数カウント値の初期値は、有利区間カウンタの上限数に基づいて定められている。上述したように、ゲーム数の観点からの有利区間の上限数は、4000 ゲームである。仮に 4000 ゲームの間、一度も入賞しなかった場合、付与数と使用数との差は、-12000 枚となる。そのため、図 88 における差数カウント値の初期値を「12000」とすることによって、使用数が極度に増大してしまったとしても、減算によるオーバーフローは発生しない。尚、図 88 において初期値は「12000」に限られず、例えば、「12000」よりも大きい値であっても良い。

10

【0630】

主制御部 1 6 1 は、図 87 の S v 5 A に示されるように、差数カウント値の更新後、差数カウント値に対応する値に対して判定値を加算する。図 88 における判定値は「1983」である。初期値である「12000」に対して、特定数である「2400」を加算すれば、「14400」となる。さらに、「14400」に対して、判定値である「1983」を加算すれば「16383」となる。

20

【0631】

「16383」を 2 進数として表現すれば、「0011 1111 1111 1111」となる。付与数と使用数との差が+2400 を上回り、さらに判定値が加算されたとき、差数カウント値は「16383」から「16384」となる。「16384」は、2 進数で表現すれば、「0100 0000 0000 0000」となるため、付与数と使用数との差が+2400 を上回り、判定値が加算されたとき、15 ビット目が「0」から「1」に変化する特定事象が発生する。

【0632】

このように、図 88 においても、主制御部 1 6 1 は、有利区間における合計付与数と合計使用数との差が+2400 枚を上回ったとき、差数カウント値の 15 ビット目の桁上がりに基づき、特定事象が発生したと判断できる。図 88 の例では、主制御部 1 6 1 は、判定値「1983」を加算した後の差数カウント値に対して特定事象が発生したか否かを判定する。その結果、出玉制御後処理において、図 80 にて説明したように S v 1 0 から S v 1 1 へと移行し、有利区間を終了させることができる。

30

【0633】

図 88 では、差数カウント値の判定値は、合計付与数と合計使用数との差が+2400 枚を上回ったときに特定事象が発生するように設定されている。これにより、本実施例のスロットマシン 2 では、差数カウント値に判定値を加算したときに特定事象が発生したか否かに応じて、合計付与数と合計使用数との差が+2400 枚を上回ったことを判定することで、差数カウンタに予め特定の初期値を設定せずとも有利区間の終了を好適に判定することができる。

40

【0634】

より具体的に説明すれば、判定値は、合計付与数と合計使用数との差が+2400 枚を上回ったとき、差数カウント値の 15 ビット目が桁上がりするように設定される。主制御部 1 6 1 は、差数カウント値の 15 ビット目が桁上がりしたことに応じて、有利区間への制御を終了する。これにより、主制御部 1 6 1 は、判定値が加算された差数カウント値に基づいて、有利区間への制御を終了するか否かを判定できる。

【0635】

尚、図 88 における初期値は、有利区間カウンタとの関係から「12000」と定められているが「12000」以外の値であっても良く、例えば、「12000」よりも大き

50

い値であれば良い。この場合、判定値は、合計付与数と合計使用数との差が+2400を上回ったとき、差数カウント値の15ビット目が桁上がりするように設定されれば良い。

【0636】

図89は、判定値による有利区間終了判定の第2パターンを説明するための図である。図89の例では、差数カウント値が加算されたことによってオーバーフローしたことが特定事象として設定されている。主制御部161は、差数カウント値が加算されたことによってオーバーフローしたか否かを、フラグレジスタを用いて判断する。

【0637】

図89の初期値は、図88と同様に有利区間カウンタとの関係から「12000」として定められている。一方で、図89における判定値は、「51135」である。初期値である「12000」に対して、特定数である「2400」を加算すれば、「14400」となる。さらに、「14400」に判定値である「51135」を加算すれば、「65535」となる。

【0638】

すなわち、付与数と使用数との差が+2400を上回って差数カウント値が「65535」を越えたとき、加算によるオーバーフローが生じ、フラグレジスタがオン状態となる。このように、図89においても主制御部161は、有利区間における合計付与数と合計使用数との差が+2400枚を上回ったとき、フラグレジスタがオン状態となったことによって特定事象が発生したと判断できる。

【0639】

図89の例では、主制御部161は、判定値「51135」を加算した後の差数カウント値に対して特定事象が発生したか否かを判定する。その結果、出玉制御後処理において、図80にて説明したようにSv10からSv11へと移行し、有利区間を終了させることができる。これにより、図89に示されるスロットマシン2では、判定値「51135」が加算された後の差数カウント値に対応する値に基づき、かつ、第1レジスタバンクR1が機能として有するフラグレジスタを用いることによって、有利区間への制御を終了するか否かを好適に判定できる。

【0640】

図90は、判定値による有利区間終了判定の第3パターンを説明するための図である。図90では、図85、94と同様に、図80におけるSv3において、単位遊技における付与数を減算し、図80におけるSv4において、単位遊技における使用数を加算する。すなわち、図90では、図88、97に対して、使用及び付与と加算及び減算との関係が入れ替わっている。

【0641】

図90の例では、差数カウント値の15ビット目が「1」から「0」に変化することが特定事象として設定されている。図90における差数カウント値の初期値は、「11000111 1011 1111」であり、10進数として表現すれば「53535」である。初期値である「53535」に「12000」を加算すると、「65535」となる。すなわち、初期値「53535」は、上述で説明したように有利区間カウンタとの関係から定められている。

【0642】

図90における判定値は、「34751」である。初期値である「53535」に対して、特定数である「2400」を減算すれば、「51135」となる。さらに、「51135」に判定値である「34751」を減算すれば、「16384」となる。付与数と使用数との差が+2400を上回り、判定値が減算されたときとは、差数カウント値「16384」から「1」減算され「16383」となったときである。すなわち、付与数と使用数との差が+2400を上回り、判定値が減算されたとき、15ビット目が「1」から「0」に変化する特定事象が発生する。

【0643】

10

20

30

40

50

主制御部 161 は、有利区間における合計付与数と合計使用数との差が、+2400 枚を上回り、判定値が減算されたとき、差数カウント値の 15 ビット目の桁下がりに基づき、特定事象が発生したと判断できる。その結果、出玉制御後処理において、図 80 にて説明したように Sv10 から Sv11 へと移行し、有利区間を終了させることができる。

【0644】

このように、図 90 の判定値は、合計付与数と合計使用数との差が +2400 枚を上回り、判定値が減算されたとき、差数カウント値の 15 ビット目の桁下がりである特定事象が発生するように設定されている。これにより、合計付与数と合計使用数との差が特定数を上回ったことを判定することによって、差数カウンタに予め特定の初期値を設定せずとも、有利区間の終了を好適に判定することができる。

10

【0645】

より具体的に説明すれば、図 90 の判定値は、合計付与数と合計使用数との差が特定数を上回ったとき、差数カウント値の 15 ビット目が桁下がりするように設定される。主制御部 161 は、差数カウント値の 15 ビット目が桁下がりしたことに応じて、有利区間への制御を終了する。これにより、主制御部 161 は、判定値が減算された差数カウント値に基づいて、有利区間への制御を終了するか否かを判定できる。

【0646】

図 91 は、判定値による有利区間終了判定の第 4 パターンを説明するための図である。図 91 では、図 90 と同様に、メダルが使用されたときに加算され、付与されたときに減算される。

20

【0647】

図 91 の例では、差数カウント値の減算されたことによってオーバーフローすることが特定事象である。図 91 における差数カウント値の初期値は、図 90 と同様に、「53535」である。一方で、図 91 における判定値は、「51135」である。初期値である「53535」に対して、特定数である「2400」を減算し、さらに判定値である「51135」を減算すれば、「0」となる。合計付与数と合計使用数との差が +2400 を上回り、判定値が減算されたときとは、差数カウント値「0」から「1」減算され、「0」を下回り、オーバーフローが生じるときである。すなわち、フラグレジスタがオン状態となる。その結果、出玉制御後処理において、図 80 にて説明したように Sv10 から Sv11 へと移行し、有利区間を終了させることができる。

30

【0648】

このように、図 91 では、判定値は、合計付与数と合計使用数との差が +2400 枚を上回り、判定値を減算したときに、減算によるオーバーフローである特定事象が発生するように設定されている。これにより、本実施例のロットマシン 2 では、第 1 レジスタバンク R1 が機能として有するフラグレジスタを用いることによって、有利区間への制御を終了するか否かを好適に判定できる。

【0649】

〔演出制御部 151 における差数カウント値の計数〕

上述では、主制御部 161 によって、単位遊技ごとに RAM161c 及び第 1 レジスタバンク R1 を用いて、差数カウント値が更新されることについて説明した。演出制御部 151 においても、主制御部 161 において保持される差数カウンタと、同様のカウンタが保持され、単位遊技毎に更新される。すなわち、本実施例のロットマシン 2 では、主制御部 161 と演出制御部 151 の各々で、差数カウント値を記憶するためのカウンタが保持されている。以下では、演出制御部 151 によって保持される差数カウント値を記憶するためのカウンタを、「演出制御側の差数カウンタ」と称する。

40

【0650】

図 92 は、主制御基板 16 と演出制御基板 15 との間におけるコマンド通信を説明するための図である。図 92 に示されるように、主制御部 161 は、スタートスイッチ 7 が操作（スタート操作）されたときに、図 11 に示す遊技開始時コマンドを演出制御部 151 に送信する。また、図 92 に示されるように、主制御部 161 は、ストップスイッチの第

50

3 停止時（全リール停止時）に、図 1 2 に示す遊技終了時コマンドを演出制御部 1 5 1 に送信する。

【0 6 5 1】

図 1 1 に示されるように、遊技開始時コマンドには、No. 1 2 のコマンド「メダル投入」が含まれ、当該コマンド「メダル投入」には、メダルが B E T されたことを示す情報を格納されている。また、遊技終了時コマンドには、コマンド「入賞番号」が含まれ、コマンド「入賞番号」には、入賞に関する情報が格納されている。

【0 6 5 2】

図 9 3 は、演出制御部 1 5 1 が行う演出制御側の差数カウンタの使用数に関する更新処理の制御内容を説明する図である。演出制御部 1 5 1 は、遊技開始時コマンドを受信したか否かを判定する（S m 1）。遊技開始時コマンドを受信していない場合（S m 1 で N O）、演出制御部 1 5 1 は、演出制御側の差数カウンタの更新処理を行うことなく、処理を終了する。遊技開始時コマンドを受信した場合（S m 1 で Y E S）、演出制御部 1 5 1 は、遊技開始時コマンドに含まれるコマンド「メダル投入」を参照して、スタートスイッチ 7 が押下されたゲームにおいて使用されたメダルの使用数を取得する（S m 2）。その後、演出制御部 1 5 1 は、演出制御側の差数カウンタを更新する（S m 3）。

10

【0 6 5 3】

より具体的には、図 8 3，図 8 4，図 8 8，図 8 9 のパターン例では、演出制御部 1 5 1 は、演出制御側の差数カウンタの値を減算する。一方、図 8 5，図 8 6，図 9 0，図 9 1 のパターン例では、演出制御部 1 5 1 は、演出制御側の差数カウンタの値を加算する。

20

【0 6 5 4】

続いて、演出制御部 1 5 1 側の差数カウンタの付与数に関する更新について説明する。図 9 4 は、演出制御部 1 5 1 が行う演出制御側の付与数に関する更新の制御内容を説明する図である。演出制御部 1 5 1 は、遊技終了時コマンドを受信したか否かを判定する（S n 1）。遊技終了時コマンドを受信していない場合（S n 1 で N O）、演出制御部 1 5 1 は、演出制御側の差数カウンタの付与数に関する更新処理を行うことなく、処理を終了する。遊技終了時コマンドを受信した場合（S n 1 で Y E S）、演出制御部 1 5 1 は、遊技終了時コマンドに含まれるコマンド「入賞番号」を参照して、スタートスイッチ 7 が押下されたゲームにおいて使用されたメダルの付与数を取得する（S n 2）。その後、演出制御部 1 5 1 は、演出制御側の差数カウンタの付与数に関する更新をする（S n 3）。

30

【0 6 5 5】

より具体的には、図 8 3，図 8 4，図 8 8，図 8 9 のパターン例では、演出制御部 1 5 1 は、演出制御側の差数カウンタの値を加算する。一方、図 8 5，図 8 6，図 9 0，図 9 1 のパターン例では、演出制御部 1 5 1 は、演出制御側の差数カウンタの値を減算する。

【0 6 5 6】

演出制御側の差数カウンタは、演出制御部 1 5 1 の R A M 1 5 1 c に含まれる変数であり、主制御部 1 6 1 の R A M 1 6 1 c に含まれる差数カウンタと対応する。演出制御部 1 5 1 は、遊技開始時コマンドを受信する度に、演出制御側の差数カウンタの使用数に関する更新をするため、演出制御部 1 5 1 側の差数カウンタと、主制御部 1 6 1 側の差数カウンタとは、不正や不具合などが生じなければ、単位遊技終了時には同一の数となる。

40

【0 6 5 7】

図 9 2 に戻り、演出制御部 1 5 1 は、遊技開始時コマンドを受信後、演出制御側における差数カウント値に基づいて演出制御を実行する。演出制御部 1 5 1 は、差数カウント値からリミッタ制御が実行されるまでの枚数を取得することができる。演出制御部 1 5 1 は、リミッタ制御が実行されるまでの枚数が特定の閾値よりも小さい場合、煽り演出を実行しない。例えば、リミッタ制御直前において、遊技者に対して、無用な煽り演出を実行し、遊技者の興趣を低下させてしまうことが考えられる。そのため、本実施例におけるスロットマシン 2 では、演出制御部 1 5 1 は、差数カウント値に基づいて、演出制御を実行することによって、遊技者の興趣を低下してしまうことを防止する。

【0 6 5 8】

50

このように、演出制御部 151 は、主制御部 161 から受信するコマンドに基づいて、主制御部 161 から送信された投入数、入賞数に対応する値を用いて、演出制御側における差数カウンタ値を計数し、計数した後の演出制御側における差数カウンタ値に基づいて、演出制御を実行する。これにより、演出制御部 151 と主制御部 161 との各々で、差数カウンタを計数するため、正確な差数カウンタに基づいた演出制御部 151 による演出制御を実行できる。

【0659】

尚、上述の例では、演出制御部 151 と主制御部 161 との各々で、差数カウンタを有する構成について説明したが、演出制御部 151 では差数カウンタの更新処理を実行せずに、主制御部 161 における RAM 161c の差数カウンタ値が、直接、演出制御部 151 へと送信されても良い。この場合、主制御部 161 は、差数カウンタ値を演出制御部 151 に送信する。演出制御部 151 は、主制御部 161 から送信された差数カウンタ値に基づいて、演出制御を実行する。これにより、演出制御部 151 は、主制御部 161 の差数カウンタ値に基づいて演出制御を実行することができる。

【0660】

〔演出制御部と主制御部との間における差数カウンタ値の送信例〕

【0661】

上述したように、演出制御部 151 は、主制御部 161 から直接、差数カウンタ値を受信しても良い。図 95 は、主制御基板 16 から演出制御基板 15 へ送信されるコマンドを説明するための図である。

【0662】

主制御基板 16 は、演出制御基板 15 に対して、図 95 (A) に示される 2 バイトのコマンドをセットにして送信する。主制御部 161 は、差数カウンタ値を図 95 (A) に示される 2 バイトのコマンドに含ませて演出制御部 151 へと送信する。図 95 (A) に示される 2 バイトのコマンドのうち、図 95 (A) 上部に示される 1 バイト目のコマンドは、情報種別を示すコマンドである。例えば、図 95 (A) 上部に示される 1 バイト目のコマンドには、内部抽選に係るコマンドであるのか、安全装置処理における安全装置発動残数を示すコマンドであるのか、などの送信コマンドの情報種別を示すデータである。

【0663】

一方で、図 95 (A) に示される 2 バイトのコマンドのうち、図 95 (A) 下部に示される 2 バイト目のコマンドは、情報内容を示すコマンドである。図 95 (A) 下部に示される 1 バイト目のコマンドには、内部抽選の抽選結果や、安全装置発動残数を示すデータが格納される。1 バイト目のコマンド及び 2 バイト目のコマンドの両方において、8 ビット目（先頭ビット）は、コマンド自身が 1 バイト目のコマンド及び 2 バイト目のコマンドを区別するための情報が格納される。より具体的に説明すれば、演出制御部 151 は、主制御部 161 から 2 バイトのコマンドを受信する。演出制御部 151 は、受信した 2 バイトのコマンドの一方の 8 ビット目（先頭ビット）を参照し、「1」が格納されていれば、参照したコマンドは、情報種別を示す 1 バイト目のコマンドであると判断する。一方、演出制御部 151 は、受信した 2 バイトのコマンドの他方の 8 ビット目（先頭ビット）を参照し、「0」が格納されていれば、参照したコマンドは、情報内容を示す 1 バイト目のコマンドであると判断する。

【0664】

差数カウンタの容量は、16 ビット（2 バイト）である。7 ビットの領域に格納することができる最大の数は、127 であり、1 回のコマンド送信では、差数カウンタの容量の全てを送信することができない。

【0665】

そのため、本実施例におけるスロットマシン 2 では、差数カウンタ値を主制御部 161 から演出制御部 151 へと送信する場合、2 セットのコマンド送信（合計 4 バイト）をする。図 95 (B) は、送信コマンドの一例である。図 95 (B) に示されるように、主制御部 161 の RAM 161c における差数カウンタには、「0001 0101 111

10

20

30

40

50

1 1 0 0 0」が記憶されている。

【0 6 6 6】

主制御部 1 6 1 は、1 セット目における 1 バイト目のコマンドに「差数カウント値の 1 ビット～7 ビット」を意味する種別情報を格納し、送信する。演出制御部 1 5 1 に対して 1 セット目の 1 バイト目が種別情報を表すことを示すため、1 セット目の 1 バイト目の先頭ビットは、「1」となる。さらに、主制御部 1 6 1 は、1 セット目における 2 バイト目のコマンドに、主制御部 1 6 1 の差数カウント値の 1 ビット～7 ビット「0 0 0 0 0 0 0」までの情報を格納し、送信する。演出制御部 1 5 1 に対して 1 セット目の 2 バイト目が情報内容であることを表すことを示すため、1 セット目の 2 バイト目の先頭ビットは、「0」となる。

10

【0 6 6 7】

また、主制御部 1 6 1 は、2 セット目における 1 バイト目のコマンドに「差数カウント値の 8 ビット～1 4 ビット」を意味する種別情報を格納し、送信する。さらに、主制御部 1 6 1 は、2 セット目における 2 バイト目のコマンドに、主制御部 1 6 1 の差数カウント値の 8 ビット～1 4 ビット「1 1 1 1 1 1」までの情報を格納し、送信する。このように、主制御部 1 6 1 は、差数カウント値が 1 4 ビットまでで表すことが可能な値である場合、2 セットのコマンド群（4 バイト）を演出制御部 1 5 1 へと送信する。主制御部 1 6 1 は、差数カウント値が 1 5 ビットまたは 1 6 ビットを用いなければ表すことができない値である場合、3 セットのコマンド群（6 バイト）を演出制御部 1 5 1 へと送信する。

20

【0 6 6 8】

このように、主制御部 1 6 1 は、差数カウント値を複数のコマンドを用いて、演出制御部 1 5 1 に送信する。図 9 5（B）に示されるように、複数のコマンドにおいて差数カウント値を格納するための領域は、均等に分割される。言い換えれば、差数カウント値は、1 バイト目の 1 ビット～7 ビットの領域と、2 バイト目の 1 ビット～7 ビットの領域とに分割されている。これにより、先頭ビットを情報の種別に使用しても、1 バイトを越えるデータの送受信をすることができる。

【0 6 6 9】

〔A T 1 状態におけるモード振り分け〕

上述にて説明したように、本実施例におけるスロットマシン 2 では、有利区間において、A T 1 状態を含む複数の状態に制御され得る。主制御部 1 6 1 は、A T 1 状態に制御されるとき、A T 1 状態のモードを抽選する。A T 1 状態は、第 1 モード、第 2 モード、第 3 モードの 3 つのモードを含む。いずれのモードに制御されるかに応じて、A T 1 状態において実行される最低ゲーム数（保証ゲーム数）が異なり、また、上乗せ有利度も異なる。

30

【0 6 7 0】

図 9 6 は、A T 1 状態のモードを振り分けるための抽選テーブルを示す図である。主制御部 1 6 1 は、A T 1 状態に制御されたとき、図 9 6 に示される抽選テーブルに基づいて、A T 1 状態のモードを決定する。図 9 6 に示されるように、いずれのモードに振り分けられるかは、付与数から使用数を差し引いた数に基づいて定められる。すなわち、主制御部 1 6 1 は、差数カウント値に基づいて、A T 1 状態のモードを抽選する。

40

【0 6 7 1】

図 8 3～図 8 6、図 8 7～図 9 1 にて説明したように、差数カウント値のデータを保持するパターンは、複数のパターンが考えら得るが、いずれのパターンにおいても、差数カウント値は、有利区間における合計付与数から合計使用数を減算した後の値を示している。主制御部 1 6 1 は、差数カウント値が示す合計付与数と合計使用数との差に応じたモード抽選を行う。

【0 6 7 2】

図 9 6 に示されるように、合計付与数と合計使用数との差が + 2 0 0 0 枚以上である場合、第 1 モードに決定される確率は、9 0 % であり、第 2 モードに決定される確率は、1

50

0 %であり、第3モードに決定される確率は、0 %である。また、合計付与数と合計使用数との差が+2000枚未満であって、-2000枚を上回る場合、第1モードに決定される確率は、5 %であり、第2モードに決定される確率は、90 %であり、第3モードに決定される確率は、5 %である。最後に、合計付与数と合計使用数との差が-2000枚以下である場合、第1モードに決定される確率は、33 %であり、第2モードに決定される確率は、34 %であり、第3モードに決定される確率は、33 %である。

【0673】

図97は、AT1状態のモード別の設定を示す図である。主制御部161は、第1モードに制御されたとき、上乗せ有利度を第2モード及び第3モードよりも低く設定する。上乗せ役とは、例えば、スイカ及びチェリーである。

【0674】

上乗せ有利度は、上乗せ役当選のときにおいて、上乗せされるゲーム数、または上乗せ処理を実行するかの確率によって定められる。より具体的には、スロットマシン2は、第1モード、第2モード、及び第3モードのうち、いずれのモードに制御されるかに応じて、上乗せ役（例えば、スイカ及びチェリー）が当選した際に、上乗せされるゲーム数が異なるように構成される。例えば、第1モードにおいてスイカが当選したとき平均で5ゲームが上乗せされ、第2モードにおいてスイカが当選したとき平均で10ゲームが上乗せされ、第3モードにおいてスイカが当選したとき平均で20ゲームが上乗せされる。これにより、いずれのモードに制御されるか否かによって、制御されるモードによって上乗せ有利度を異ならせることができる。

【0675】

また、スロットマシン2は、第1モード、第2モード、及び第3モードのうち、いずれのモードに制御されるかに応じて、上乗せ役が当選した際に、上乗せ処理を実行するか否かの確率が異なるように構成されても良い。例えば、第1モードにおいてスイカが当選したとき、10 %の確率で10ゲームが上乗せされ、第2モードにおいてスイカが当選したとき、33 %の確率で10ゲームが上乗せされ、第3モードにおいてスイカが当選したとき、85 %の確率で10ゲームされる。これにより、いずれのモードに制御されるか否かによって、モードごとに上乗せ有利度を異ならせることができる。尚、スロットマシン2は、上乗せゲーム数と上乗せ処理の実行確率との両方を異ならせることによって、モードごとの上乗せ有利度を異ならせても良い。

【0676】

主制御部161は、AT1状態において、第1モードに制御されたとき、少なくとも30ゲーム以上のゲームをAT1状態に制御された状態のまま実行する。また、主制御部161は、AT1状態において、第2モードに制御されたとき、少なくとも50ゲーム以上のゲームをAT1状態に制御された状態のまま実行する。また、主制御部161は、第2モードに制御されたとき、上乗せ有利度を、第1モードよりも高く、第3モードよりも低く設定する。主制御部161は、AT1状態において、第3モードに制御されたとき、少なくとも300ゲーム以上のゲームをAT1状態に制御された状態のまま実行する。また、主制御部161は、第3モードに制御されたとき、上乗せ有利度を、第1モード及び第2モードよりも高く設定する。

【0677】

第3モードに制御された場合、もっともAT1状態が継続されやすく、第1モードに制御された場合、もっともAT1状態が継続されにくい。また、主制御部161は、リミッタ制御が実行されるまでの合計付与数と合計使用数との差が+2000よりも大きい場合、すなわち、リミッタ制御までの遊技者の許容獲得数が400枚より少ない場合、第1モードに制御されやすい。さらに、リミッタ制御が実行されるまでの合計付与数と合計使用数との差が-2000よりも小さい場合、すなわち、リミッタ制御までの遊技者の許容獲得数が4400枚より多い場合、主制御部161は第3モードへと制御しやすい。本実施例におけるスロットマシン2では、リミッタ制御までに遊技者が獲得可能な許容枚数が小さいとき、AT1状態が継続されやすいモードに抽選されやすく、リミッタ制御までに遊

10

20

30

40

50

技者が獲得可能な許容枚数が大きいとき、A T 1 状態が継続され難いモードに抽選されやすい。

【0678】

換言すれば、主制御部161は、A T 1 状態に制御されている場合において、差数カウント値が示す合計付与数と合計使用数との差が+2000よりも大きい場合は、差数カウント値が示す合計付与数と合計使用数との差が+2000以下である場合よりもA T 1 状態を継続させる割合が高い。これにより、遊技者が有利区間において付与され得るメダル数の最大数が大きいときにA T 1 状態を継続させ易くなる。尚、主制御部161は、A T 1 状態に制御されている場合において、差数カウント値が示す合計付与数と合計使用数との差が+2000以上である場合は、差数カウント値が示す合計付与数と合計使用数との差が+2000より小さい場合よりもA T 1 状態を継続させる割合が高くなるように制御しても良い。

【0679】

図79のSu5にて説明したように、主制御部161は、A T 1 状態を終了するとき、差数カウント値にいずれの値が格納されているかに関わらず、内部抽選の結果に基づいて有利区間を終了し、通常区間に制御することができる。このとき、主制御部161は、内部抽選において予め定められた特定役が当選したと判断し、かつ、合計付与数と合計使用数との差が例えば+2000枚よりも大きい場合、有利区間への制御を第1割合で終了する。また、主制御部161は、内部抽選において予め定められた特定役が当選したと判断し、かつ、+2000よりも小さい場合、有利区間への制御を第2割合で終了する。第1割合は、第2割合よりも高い割合である。ようするに、主制御部161は、リミッタ制御までに遊技者が獲得可能な許容枚数が小さいとき、有利区間を終了させて、差数カウント値を初期化することによって、遊技者が獲得可能な許容枚数を増加させることができる。これにより、A T 1 状態が終了するとき差数カウント値が合計付与数と合計使用数との差が+2000枚よりも大きい値を示す場合、差数カウント値が合計付与数と合計使用数との差が+2000枚よりも小さい値を示す場合よりも、有利区間を終了する割合を高くすることによって、合計付与数と合計使用数との差が小さいときにA T 1 状態を継続し易くなり、遊技の興趣を向上させることができる。

【0680】

尚、主制御部161は、差数カウント値が合計付与数と合計使用数との差が例えば、-10000枚を下回る場合、有利区間を終了させやすくしても良い。合計付与数と合計使用数との差が-10000枚を下回る場合、遊技者が獲得可能な許容数が増大している場合であって、著しく射幸心をそそることがあるため、差数カウント値をリセットすることで射幸心の助長を防ぐことができる。

【0681】

上述の例は、A T 1 状態が終了したときに、差数カウント値に関わらず有利区間を終了させる割合を決定するための差数カウント値として、合計付与数と合計使用数との差が+2000枚よりも大きい場合または、-10000枚を下回る場合に、有利区間を終了させる割合を高くする例について説明した。すなわち、+2000枚及び10000枚は、A T 1 状態が終了したときに有利区間を終了するかを判定するための閾値として用いられている。この閾値は、特定数と同じ値であっても良い。すなわち、差数カウント値が合計付与数と合計使用数との差が+2400を上回ることを示す場合、100%の割合で有利区間を終了させ、差数カウント値が合計付与数と合計使用数との差が+2400以下であることを示す場合、0%の割合で有利区間を終了させても良い。

【0682】

図97に示されるように、主制御部161は、有利区間における上乗せ役の当選に関して、第1モードでは第2モード及び第3モードよりも低い有利度で抽選され、第3モードでは第1モード及び第2モードよりも高い有利度で抽選される。主制御部161は、差数カウント値に応じて、第1モード～第3モードのいずれのモードでA T 1 状態に制御するかを判定する。これにより、差数カウント値に応じてA T 1 状態の上乗せ役の抽選処理を

実行することができる。

【0683】

また、主制御部161は、AT1状態に制御するときにモードごとに保証ゲーム数を設定する。保証ゲーム数は、AT1状態に制御されてからAT1状態を保ったまま少なくとも実行される単位遊技の数である。また、主制御部161は、差数カウント値に応じて、第1モード～第3モードのいずれのモードでAT1状態に制御するかを判定する。これにより、差数カウント値に応じた期待感を遊技者に抱かせることができる。

【0684】

上述の図96及び図97の例では、保証ゲーム数に関して、モードごとに予め定められている例について説明した。しかしながら、AT1状態の保証ゲーム数ではなく、AT1状態に制御するときに一律で第3モードに制御し、第3モードから第1モードへの移行する移行ゲーム数を差数カウント値に応じて設定することにより、差数カウント値に応じた期待感を遊技者に抱かせる構成であっても良い。以下では、移行ゲーム数を用いて、AT1状態のゲーム数の制御を例について説明する。移行ゲーム数を用いる構成では、第2モードは使用されず、第1モードと第3モードだけが用いられる。

【0685】

移行ゲーム数を用いる構成において、主制御部161は、AT1状態に制御するとき、一律で第3モードに制御する。さらに、主制御部161は、AT1状態に制御するとき、差数カウント値に応じて第3モードから第1モードへの移行ゲーム数を決定する。

【0686】

例えば、差数カウント値が示す合計付与数と合計使用数との差が+2000以上である場合は、第3モードに制御されてから30ゲームが実行されたとき、主制御部161は、スロットマシン2の状態を第3モードから第1モードに移行させる。すなわち、移行ゲーム数は、30ゲームである。また、差数カウント値が示す合計付与数と合計使用数との差が+2000より小さく、かつ、-2000より大きい場合は、第3モードに制御されてから50ゲームを実行されたとき、主制御部161は、スロットマシン2の状態を第3モードから第1モードに移行させる。すなわち、移行ゲーム数は、50ゲームである。さらに、差数カウント値が示す合計付与数と合計使用数との差が-2000以下である場合は、第3モードに制御されてから300ゲームを実行したとき、主制御部161は、スロットマシン2の状態を第3モードから第1モードに移行させる。すなわち、移行ゲーム数は、300ゲームである。

【0687】

移行ゲーム数を用いる構成において、第1モード及び第3モードはAT1状態の継続率が異なるように上乗せ有利度が定められる。AT1状態の継続率とは、特定のゲーム数あたりのAT1状態を保持して制御される確率である。例えば、第3モードでは、AT1状態が継続する確率が1ゲームあたり、例えば98%になるように、第3モードの上乗せ有利度が設定される。また、第1モードでは、AT1状態が継続する確率が1ゲームあたり、例えば10%になるように、第1モードの上乗せ有利度が設定される。

【0688】

これにより、差数カウント値の値に応じて、AT1状態の継続率が高い第3モードに滞在する期間を異ならせることができ、その結果、差数カウント値に応じた期待感を遊技者に抱かせることができる。また、最も上乗せ有利度が高い第3モードでAT1状態を開始することができるため、遊技の興趣が向上させることができる。

【0689】

〔特殊フラグについて〕

本実施例の主制御部161は、RAM161cに格納される1バイトのデータを構成する各ビット毎に事象毎のフラグを割り当て、いずれかの条件が発生した場合に、成立した条件に対応するビットを「0」から「1」に変更する。そして主制御部161は、フラグが割り当てられたビットが1か否かを判定し、1が設定されていると判定した場合に、対応する条件が成立したと判定する。この際、特定のビットの値が1であるかを判定するた

10

20

30

40

50

め、フラグが格納されるデータと判定用データとの演算が必要となる。

【0690】

また、主制御部161は、上記のようなフラグとは別に、特定の条件が成立した場合に、1バイトの特殊なフラグを設定することが可能である。

【0691】

特殊なフラグは、1バイトのデータからなり、特殊なフラグが格納される領域は、特定の条件が成立していない場合には00Hであり、特定の条件が成立すると当該条件に対応する複数のビットが1となるデータが設定される。

【0692】

例えば、図98に示すように、主制御部161は、第1条件が成立した場合に、RAM161cの第1領域に1バイトの特殊フラグ1を設定する。特殊フラグ1は、下位1ビット目及び下位5ビット目が1であり、他のビットが0となるデータである。

【0693】

また、主制御部161は、第1条件とは異なる第2条件が成立した場合に、RAM161cの第2領域に1バイトの特殊フラグ2を設定する。特殊フラグ2は、下位2ビット目及び下位5ビット目が1であり、他のビットが0となるデータである。

【0694】

そして、主制御部161は、RAM161cの特殊フラグ1が格納される第1領域のデータを読み出し、読み出したデータが0か否かを判定し、0でないと判定した場合に第1条件が成立していると判定する。また、主制御部161は、RAM161cの特殊フラグ2が格納される第2領域のデータを読み出し、読み出したデータが0か否かを判定し、0でないと判定した場合に第2条件が成立していると判定する。

【0695】

このように本実施例では、特定の条件が成立した場合に、1バイトのデータからなる特殊フラグを設定可能であり、RAM161cの特殊フラグが格納される領域のデータを読み出し、読み出したデータが0か否かを判定した場合に、0でないと判定した場合に特定の条件が成立していることを判定するようになっており、通常のフラグのように特定のビットの値を判定するために判定用データと比較する必要がないため、特定の条件の判定が簡素となり、プログラム容量を削減できるうえに、判定用データも不要となるため、データ容量も削減できる。

【0696】

また、本実施例では、特定の条件が成立した場合に、複数のビットが1となる1バイトの特殊フラグが設定されるため、デバッグの際などフラグの設定状況を確認し易くなり、データの管理が容易となる。

【0697】

また、本実施例では、特定の条件として第1条件及び第2条件を含み、第1条件が成立した場合と、第2条件が成立した場合と、で複数のビットのうち1となるビットが異なるビットを含むため、第1特殊フラグと第2特殊フラグの違いを区別し易くなる。

【0698】

尚、本実施例では、第1特殊フラグと第2特殊フラグとで、全く異なるビットが1となる構成であるが、一部が重複している場合でも他が異なる構成であれば第1特殊フラグと第2特殊フラグの違いを区別し易くなる。

【0699】

また、上記では、主制御部161が用いる特殊フラグについて説明したが、メダル数制御部171や演出制御部151が特殊フラグを用いる構成としても良い。

【実施例2】

【0700】

次に実施例2のスロットマシン2について説明する。本実施例では、実施例1と異なる構成についてのみ説明し、その他の構成については実施例1と共通であるため、ここでの説明は省略する。

10

20

30

40

50

【0701】

実施例1では、メダル数制御基板17に役比モニタ89が接続され、メダル数制御部171が役比情報を計数するとともに、計数した役比情報を役比モニタ89に表示させる制御を行う構成であるが、本実施例では、図99に示すように、主制御基板16に役比モニタ89が接続され、主制御部161が役比情報を計数し、計数した役比情報を役比モニタ89に表示させる制御を行う。

【7セグ表示器】

遊技補助表示器12及び役比モニタ89それぞれを構成する7セグ表示器を図100に示す。図100に示すように、7セグ表示器は、7つのセグメントであるセグメントA～セグメントGと、セグメントDP（デシマルポイント）とを含む。例えば、1の7セグ表示器で「1」を表示する場合には、セグメントBとセグメントCとを発光させる。これにより、7セグ表示器で「1」を表示することができる。また、以下では、7セグメントを構成する1のセグメントと、1BETLED14などの1のLEDとをまとめて「発光部」ともいう。

【主制御部161による制御】

図101を用いて、主制御部161による制御について説明する。まず、デジットについて説明する。「デジット」とは、1以上の発光部から構成されるものである。以下では、デジットを「DG」とも示す。また、2以上のDGをDG群ともいう。本実施例では、第1DG群は、DG1～DG4を含む。第2DG群は、第1DG群に含まれるDG1～DG4それぞれとは異なるDG1～DG4を含む。DGのことを「グループ」という場合もある。

【0702】

図101の例では、第1DG群のDG1は、遊技補助表示器12の1桁目の7セグ表示器が含む7つのセグメント（セグメントA～セグメントG）と、アノードとを含むDGである。第1DG群のDG2は、遊技補助表示器12の2桁目の7セグ表示器が含む7つのセグメント（セグメントA～セグメントG）と、アノードとを含むDGである。第1DG群のDG3は、7個のLEDと、アノードとを含むDGである。7個のLEDは、それぞれ、1BETLED14、2BETLED15、3BETLED16、リプレイランプ91、外端信号ランプ92、投入可能ランプ93、及びスタート有効ランプ94である。第1DG群のDG4は、設定値表示器24の7セグ表示器が含む7つのセグメント（セグメントA～セグメントG）と、アノードとを含むDGである。

【0703】

第2DG群のDG1は、役比モニタ89の1桁目の7セグ表示器が含む8つのセグメント（セグメントA～セグメントGと、セグメントDP）と、アノードとを含むDGである。同様に、第2DG群のDG2～DG4は、役比モニタ89の2桁目～4桁目の7セグ表示器が含む8つのセグメント（セグメントA～セグメントGと、セグメントDP）と、アノードとを含むDGである。

【0704】

次に、主制御基板16について説明する。主制御基板16には、主制御部161と、複数の出力ポートとが搭載されている。図101の例では、複数の出力ポートとして、第1出力ポート61と、第2出力ポート62と、第3出力ポート63とが記載されているが、実際は、他の出力ポートも存在する。

【0705】

第1出力ポート61と、第2出力ポート62と、第3出力ポート63とは、それぞれ、8個の出力端子D0～D7を有する。第1出力ポート61の8個の出力端子D0～D7のうち、7個の出力端子D0～D6それぞれからは発光信号S0～S6が出力される。第2出力ポート62の8個の出力端子D0～D7のうち、8個の出力端子D0～D7それぞれからは発光信号S10～S17が出力される。このように、発光信号S0～S6と、発光信号S10～S17とは別個に（別の出力ポートから）出力される。第3出力ポート63の8個の出力端子D0～D7のうち、4個の出力端子D0～D3それぞれからは選択信号

D G 1 ～ D G 4 が出力される。

【 0 7 0 6 】

選択信号 D G とは、発光対象となる発光部の D G を選択（指定）するための信号である。発光信号 S 0 ～ S 6 は、第 1 D G 群の 6 個の D G のうち、選択信号 D G により選択された D G に含まれる発光部の発光態様を指定する信号である。発光信号 S 1 0 ～ S 1 7 は、第 2 D G 群の 4 個の D G のうち、選択信号 D G により選択された D G に含まれる発光部の発光態様を指定する信号である。

【 0 7 0 7 】

まず、第 1 出力ポート 6 1 を説明する。

【 0 7 0 8 】

第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 0 からの信号線は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G 4 それぞれのセグメント A、及び第 1 D G 群の D G 3 の 1 B E T L E D に接続されている。発光信号 S 0 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 0 から出力される。したがって、発光信号 S 0 は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G 4 それぞれのセグメント A、及び第 1 D G 群の D G 3 の 1 B E T L E D に入力される。

【 0 7 0 9 】

第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 1 からの信号線は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G 4 それぞれのセグメント B、及び第 1 D G 群の D G 3 の 2 B E T L E D に接続されている。発光信号 S 1 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 1 から出力される。したがって、発光信号 S 1 は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G 4 それぞれのセグメント B、及び第 1 D G 群の D G 3 の 2 B E T L E D に入力される。

【 0 7 1 0 】

第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 2 からの信号線は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G 4 それぞれのセグメント C、及び第 1 D G 群の D G 3 の 3 B E T L E D に接続されている。発光信号 S 2 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 2 から出力される。したがって、発光信号 S 2 は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G 4 それぞれのセグメント C、及び第 1 D G 群の D G 3 の 3 B E T L E D に入力される。

【 0 7 1 1 】

第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 3 からの信号線は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G 4 それぞれのセグメント D、及び第 1 D G 群の D G 3 のリプレイランプに接続されている。発光信号 S 3 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 3 から出力される。したがって、発光信号 S 3 は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G 4 それぞれのセグメント D、及び第 1 D G 群の D G 3 のリプレイランプに入力される。

【 0 7 1 2 】

第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 4 からの信号線は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G 4 それぞれのセグメント E、及び第 1 D G 群の D G 3 の外端信号ランプに接続されている。発光信号 S 4 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 4 から出力される。したがって、発光信号 S 4 は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G 4 それぞれのセグメント E、及び第 1 D G 群の D G 3 の外端信号ランプに入力される。

【 0 7 1 3 】

第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 5 からの信号線は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G 4 それぞれのセグメント F、及び第 1 D G 群の D G 3 の投入可能ランプに接続されている。発光信号 S 5 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 5 から出力される。したがって、発光信号 S 5 は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G 4 それぞれのセグメント F、及び第 1 D G 群の D G 3 の投入可能ランプに入力される。

【 0 7 1 4 】

第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 6 からの信号線は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G 4 それぞれのセグメント G、及び第 1 D G 群の D G 3 のスタート有効ランプに接続されている。発光信号 S 6 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 6 から出力される。したがって、発光信号 S 6 は、第 1 D G 群の D G 1、D G 2、D G

10

20

30

40

50

4 それぞれのセグメント G、及び第 1 D G 群の D G 3 のスタート有効ランプに入力される。

【 0 7 1 5 】

また、第 1 出力ポート 6 1 の出力端子 D 7 は未使用とされている。

【 0 7 1 6 】

次に、第 2 出力ポート 6 2 について説明する。

【 0 7 1 7 】

第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 0 からの信号線は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント A に接続されている。発光信号 S 1 0 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 0 から出力される。したがって、発光信号 S 1 0 は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント A に入力される。

10

【 0 7 1 8 】

第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 1 からの信号線は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント B に接続されている。発光信号 S 1 1 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 1 から出力される。したがって、発光信号 S 1 1 は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント B に入力される。

【 0 7 1 9 】

第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 2 からの信号線は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント C に接続されている。発光信号 S 1 2 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 2 から出力される。したがって、発光信号 S 1 2 は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント C に入力される。

20

【 0 7 2 0 】

第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 3 からの信号線は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント D に接続されている。発光信号 S 1 3 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 3 から出力される。したがって、発光信号 S 1 3 は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント D に入力される。

【 0 7 2 1 】

第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 4 からの信号線は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント E に接続されている。発光信号 S 1 4 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 4 から出力される。したがって、発光信号 S 1 4 は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント E に入力される。

30

【 0 7 2 2 】

第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 5 からの信号線は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント F に接続されている。発光信号 S 1 5 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 5 から出力される。したがって、発光信号 S 1 5 は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント F に入力される。

【 0 7 2 3 】

第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 6 からの信号線は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント G に接続されている。発光信号 S 1 6 は、主制御部 1 6 1 の制御により、第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 6 から出力される。したがって、発光信号 S 1 6 は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント G に入力される。

40

【 0 7 2 4 】

第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 7 からの信号線は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント D P に接続されている。発光信号 S 1 7 は、主制御部 1 6 1 の制御により第 2 出力ポート 6 2 の出力端子 D 7 から出力される。したがって、発光信号 S 1 7 は、第 2 D G 群の D G 1 ~ D G 4 それぞれのセグメント D P に入力される。

【 0 7 2 5 】

次に、第 3 出力ポート 6 3 について説明する。

【 0 7 2 6 】

第 3 出力ポート 6 3 の出力端子 D 0 からの信号線は、第 1 D G 群の D G 1 のアノード及

50

び第2 DG群の DG 1 のアノードに接続されている。選択信号 DG 1 は、主制御部 161 の制御により、第3出力ポート 63 の出力端子 D 0 から出力される。したがって、選択信号 DG 1 は、第1 DG群の DG 1 のアノード及び第2 DG群の DG 1 のアノードに入力される。

【0727】

第3出力ポート 63 の出力端子 D 1 からの信号線は、第1 DG群の DG 2 のアノード及び第2 DG群の DG 2 のアノードに接続されている。選択信号 DG 2 は、主制御部 161 の制御により、第3出力ポート 63 の出力端子 D 1 から出力される。したがって、選択信号 DG 2 は、第1 DG群の DG 2 のアノード及び第2 DG群の DG 2 のアノードに入力される。

10

【0728】

第3出力ポート 63 の出力端子 D 2 からの信号線は、第1 DG群の DG 3 のアノード及び第2 DG群の DG 3 のアノードに接続されている。選択信号 DG 3 は、主制御部 161 の制御により、第3出力ポート 63 の出力端子 D 2 から出力される。したがって、選択信号 DG 3 は、第1 DG群の DG 3 のアノード及び第2 DG群の DG 3 のアノードに入力される。

【0729】

第3出力ポート 63 の出力端子 D 3 からの信号線は、第1 DG群の DG 4 のアノード及び第2 DG群の DG 4 のアノードに接続されている。選択信号 DG 4 は、主制御部 161 の制御により、第3出力ポート 63 の出力端子 D 3 から出力される。したがって、選択信号 DG 4 は、第1 DG群の DG 4 のアノード及び第2 DG群の DG 4 のアノードに入力される。

20

【0730】

第3出力ポート 63 の出力端子 D 4、出力端子 D 5、出力端子 D 6 及び出力端子 D 7 はいずれも未使用とされている。また、本実施例では、図 101 に示すように、選択信号 DG 1 ~ 選択信号 DG 4 は、第1 DG群と第2 DG群とで共通化されている。換言すれば、選択信号 DG 1 ~ 選択信号 DG 4 は、第1 DG群と第2 DG群とで兼用されている。尚、第1 DG群と第2 DG群とで DG の数が異なる場合には、第1 DG群と第2 DG群の一部の DG について選択信号 DG が兼用される構成であれば良い。これにより第1 DG群と第2 DG群とで DG の数が異なる場合には、第1 DG群と第2 DG群の一部の DG について選択信号 DG を兼用することで、第1 DG群の DG 及び第2 DG群の DG の制御を行うための構成を簡素化できる。

30

【0731】

また、第1出力ポート 61 が有する出力端子 D 0 ~ D 6 それぞれは、該出力端子 D 0 ~ D 6 それぞれから出力される発光信号が入力される発光部それぞれと対応している。また、第2出力ポート 62 が有する出力端子 D 0 ~ D 7 それぞれは、該出力端子 D 0 ~ D 7 それぞれから出力される発光信号が入力される発光部それぞれと対応している。

【0732】

例えば、第1出力ポート 61 の出力端子 D 0 は、第1 DG群の DG 1 のセグメント A、第1 DG群の DG 2 のセグメント A、第1 DG群の DG 3 のセグメント A、第1 DG群の DG 4 のセグメント A、第1 DG群の DG 5 の 1 B E T L E D、第1 DG群の DG 6 のセグメント A それぞれと対応している。また、第2出力ポート 62 の出力端子 D 0 は、第2 DG群の DG 1 のセグメント A、第2 DG群の DG 2 のセグメント A、第2 DG群の DG 3 のセグメント A、第2 DG群の DG 4 のセグメント A それぞれと対応している。尚、図 101 では、第1出力ポート 61 の出力端子 D 0 ~ D 6 それぞれからの信号線、及び第2出力ポート 62 の出力端子 D 0 ~ D 7 それぞれからの信号線については、図面簡略化のために省略している。

40

【0733】

また、未使用とされている未使用出力端子 (NC: Non-Connect)、つまり、第1出力ポート 61 の D 7、及び第3出力ポート 63 の D 4 ~ D 7 については、本実施例ではグ

50

ランド接続されている。この未使用出力端子と、発光部とは信号線は配線されていない。

【0734】

各DGのアノードは、該DGに含まれる発光部それぞれのカソードに共通するアノードコモンである。例えば、第1DG群のDG1のアノードは、遊技補助表示器12の1桁目の各セグメントA～Gそれぞれのカソードに共通するアノードコモンである。

【0735】

主制御部161は、第1出力ポート61、第2出力ポート62、及び第3出力ポート63の制御についてはビット制御（8ビット制御）を実行する。第3出力ポート63からの出力される選択信号DGについて、例えば、選択信号DG1を出力する場合には、「00000001」というビット制御を実行し、選択信号DG3を出力する場合には、「00000100」というビット制御を実行する。また、8桁のビットの表記のうち、1桁目の数値が各出力ポートの出力端子D0への制御に対応し、8桁目の数値が各出力ポートの出力端子D7への制御に対応する。

10

【0736】

また、第1DG群のDG1、DG2、及びDG4のセグメントAを発光させる場合には、第1出力ポート61の出力端子D0から発光信号S0を出力させることから、「00000001」というビット制御を実行する。また、第2DG群のDG1～DG4のセグメントAを発光させる場合には、第2出力ポート62の出力端子D0から発光信号S10を出力させることから、「00000001」というビット制御を実行する。

20

【0737】

第3出力ポート63から選択信号DGが出力されると、該選択信号DGは、対応するDGのアノードに入力される。さらに、第1出力ポート61から発光信号Sが出力されると、該発光信号Sは、第1DG群のDGのうちの対応する発光部のカソードに入力される。該発光信号Sが、該発光部のカソードに入力されると、アノードに入力された選択信号DGが電流として該カソードに流れることになる。このようにアノードからカソードに電流が流れることにより、発光信号Sが入力された発光部が発光する。

【0738】

また、第2出力ポート62から発光信号Sが出力されると、該発光信号Sは、第2DG群のDGのうちの対応する発光部のカソードに入力される。該発光信号Sが、該発光部のカソードに入力されると、アノードに入力された選択信号DGが電流として該カソードに流れることになる。このようにアノードからカソードに電流が流れることにより、発光信号Sが入力された発光部が発光する。

30

【0739】

このように、第3出力ポート63から出力される選択信号DG1～選択信号DG4は、発光部を発光させるDGを選択（指定）するための信号であるといえる。また、第1出力ポート61から出力される発光信号S0～発光信号S6、及び第2出力ポート62から出力される発光信号S10～発光信号S17は、選択信号DGにより選択されたDGに含まれる発光部の発光態様を指定するための信号であるといえる。

【0740】

また、図101において、それぞれの出力端子と、対応する発光部との信号線については、直接的に接続させるようにしても良く、間接的に（例えば、中継基板などの基板を経由して）接続させるようにしても良い。

40

【0741】

また、スロットマシン2の状態として、通常状態と、設定変更状態と、設定確認状態とがある。通常状態とは、遊技中の状態、及び遊技待機中の状態（例えば、デモ画面が表示されている状態）をいう。以下では、DGの状態として、発光部が発光され可能な状態（発光され得る状態）を「発光可能状態」といい、発光部が発光され得ない状態を「非発光状態」という。

【0742】

通常状態では、第1DG群のDG1～DG3、及び第2DG群のDG1～DG4が発光

50

可能状態となり、それ以外のD Gが非発光状態となる。設定変更状態及び設定確認状態では、第1 D G群のD G 1、D G 2、D G 4、及び第2 D G群のD G 1～D G 4が発光可能状態となり、それ以外のD Gが非発光状態となる。尚、変形例として、設定変更状態及び設定確認状態では、第2 D G群のD G 1～D G 4は非発光状態となるようにしても良い。また、設定変更状態及び設定確認状態では、第1 D G群のD G 1～D G 3は非発光可能状態となるようにしても良い。

【0743】

また、第1 D G群に含まれるD G 1～D G 3は全て表示基板に搭載される。該表示基板は、D G 1～D G 3に含まれる各発光部が外部（図1に示す遊技情報表示部90の箇所参照）に露出されるように、スロットマシン2の内部に取り付けられる。また、第1 D G群に含まれるD G 4は、主制御基板16に搭載される。第2 D G群に含まれるD G 1～D G 4は、主制御基板16に搭載される。図101の記載では、第1 D G群のD G 4、第2 D G群のD G 1～D G 4と、主制御基板16とは分離して記載されているが、実際は、主制御基板16に搭載される。

【0744】

第1 D G群のD Gに含まれる発光部は、遊技の進行に係わる発光部である。したがって、第1 D G群に対応する出力ポートである第1出力ポート61への処理（第1 D G群の発光信号を作成する処理）は、容量内プログラムにより実行される処理である。以下では、容量内プログラムにより実行される処理を、「容量内処理」という。

【0745】

一方、第2 D G群のD Gに含まれる発光部は、遊技の進行に係わらない発光部である。したがって、第2 D G群に対応する出力ポートである第2出力ポート62への処理（第2 D G群の発光信号を作成する処理）は、容量外プログラムにより実行される処理である。以下では、容量外プログラムにより実行される処理を、「容量外処理」という。

【0746】

このように、出力ポートに応じて容量内処理と、容量外処理とを分けることができることから、1の出力ポートについて容量内処理と、容量外処理とが混在している遊技機と比較して、処理負担を軽減できる。

【0747】

〔信号切替処理について〕

図102は、主制御部161により実行される信号切替処理のフローチャートである。この信号切替処理は、所定期間（本実施例では、0.56ms）毎に実行されるタイマ割込処理（メイン）で実行される。

【0748】

まず、Sp1では、主制御部161は、第3出力ポート63からの選択信号D Gをクリアする。ここで、「信号をクリアする」とは、本実施例では、該信号を出力している出力ポートについて、全てが「0」である「00000000」というビット制御を実行することである。例えば、選択信号D Gをクリアにすると、第3出力ポート63について、「00000000」というビット制御を実行することである。

【0749】

次に、Sp2において、第1出力ポート61の発光信号（つまり、第1 D G群のD Gの発光信号）をクリアする。次に、Sp3において、第1出力ポート61の発光信号（つまり、第1 D G群のD Gの発光信号）を更新するとともに設定するようなビット制御を第1出力ポート61について実行する。このSp2及びSp3については、容量内処理で実行される。

【0750】

次に、Sp4において、第2出力ポート62の発光信号（つまり、第2 D G群のD Gの発光信号）をクリアする。次に、Sp5において、第2出力ポート62の発光信号（つまり、第2 D G群のD Gの発光信号）を更新するとともに設定するようなビット制御を第2出力ポート62について実行する。このSp4及びSp5については、容量外処理で実行

10

20

30

40

50

される。

【0751】

次に、Sp6において、第3出力ポート63からの選択信号DGを更新するとともに設定するように第3出力ポート63についてビット制御を実行する。このビット制御により、第3出力ポート63からは更新設定された選択信号が出力される。選択信号DGは、RAM161cの選択信号領域に設定された出力端子から出力される。出力端子D0～D3に対してそれぞれ0～3の選択信号番号が割り当てられており、選択信号番号として0が設定されている場合には出力端子D0から選択信号DG1が出力され、選択信号番号として1が設定されている場合には出力端子D1から選択信号DG2が出力され、選択信号番号として2が設定されている場合には出力端子D2から選択信号DG3が出力され、選択信号番号として3が設定されている場合には出力端子D3から選択信号DG4が出力される。Sp6では、選択信号領域に設定されている選択信号番号に対して1を加算し、加算後の選択信号番号が3を超える場合に、選択信号番号を1に補正する。これにより0.56ms毎に、選択信号番号が0、1、2、3、0、1、2、3・・・の順番で更新され、これに伴い、選択信号が、選択信号DG1、選択信号DG2、選択信号DG3、選択信号DG4の順番で繰り返し出力される。

10

【0752】

また、次の(0.56ms経過後の)信号切替処理が実行されるまで第1出力ポート61からの更新設定された発光信号の出力、第2出力ポート62からの更新設定された発光信号の出力、及び第3出力ポート63からの更新設定された選択信号の出力はそれぞれ継続する。

20

【0753】

次に、具体例を用いて図102の処理を説明する。この具体例では、通常状態において、遊技補助表示器12に「14」を表示し、役比モニタ89に「0723」を表示する場合を説明する。ここでは、この場合のうち、遊技補助表示器12の「14」の表示と、役比モニタ89の1桁目と2桁目の「23」の表示について説明する。尚、実際は、遊技補助表示器12、役比モニタ89の他に、遊技状態の状態に応じて状態LED(第1DG群のDG3)も発光する。また、役比モニタ89については、セグメントDPを発光させる一方、遊技補助表示器12、及び設定値表示器24では、セグメントDPを発光させない。

30

【0754】

まず、遊技補助表示器12の1桁目(第1DG群のDG1)に「4」を表示するとともに、役比モニタ89の1桁目(第2DG群のDG1)に「3」を表示するための処理について説明する。この処理として、まず、第3出力ポート63から選択信号DG1を出力することにより、第1DG群のDG1と、第2DG群のDG1とを、セグメント(発光部)を発光させるDGとして選択する。また、第3出力ポート63から選択信号DG1を出力するためのビット制御は「00000001」となり、該ビット制御が第3出力ポート63について実行される。

【0755】

第3出力ポート63から選択信号DG1を出力している期間において、第1出力ポート61については、第1DG群のDG1に「4」を表示するための処理、つまり、セグメントB、セグメントC、セグメントF、及びセグメントGを発光させる処理を実行する。これらのセグメントを発光させる処理は、第1出力ポート61から発光信号S1、発光信号S2、発光信号S6、及び発光信号S7を出力し、他の発光信号Sを出力させないようにする。つまり、第1出力ポート61について「01100110」というビット制御を実行する。

40

【0756】

また、第3出力ポート63から選択信号DG1を出力している期間において、第2出力ポート62については、第2DG群のDG1に「3」を表示するための処理、つまり、セグメントA、セグメントB、セグメントC、セグメントD、セグメントG、及びセグメン

50

トDPを発光させる処理を実行する。これらのセグメントを発光させる処理は、第2出力ポート62から発光信号S10、発光信号S11、発光信号S12、発光信号S13、発光信号S16、及び発光信号S17を出力し、他の発光信号Sを出力させないようにする。つまり、第2出力ポート62について「11001111」というビット制御を実行する。

【0757】

このように、クレジット表示器の1桁目（第1DG群のDG1）に「4」を表示するとともに、役比モニタ89の1桁目（第2DG群のDG1）に「3」を表示するための処理として、第1出力ポート61について「01100110」というビット制御を実行し、第2出力ポート62について「11001111」というビット制御を実行し、第3出力ポート63について「00000001」というビット制御を実行する。

10

【0758】

このような状態が0.56msの間継続したときに、図102に示す信号切替処理を実行する。Sp1において、選択信号DGをクリアする。具体的には、第3出力ポート63に対する「00000001」というビット制御を「00000000」というビット制御に変更する。

【0759】

次に、Sp2において、第1出力ポート61の発光信号をクリアする。具体的には、第1出力ポート61に対する「01100110」というビット制御を「00000000」というビット制御に変更する。

20

【0760】

次に、Sp3において、第1出力ポート61の発光信号（つまり、第1DG群のDGの発光信号）を更新設定するように、第1出力ポート61についてビット制御を実行する。ここでは、第1DG群のDG2に新たに「1」を表示するように、第1出力ポート61の発光信号を更新設定する処理、つまり、セグメントB、及びセグメントCを発光させる処理を実行する。これらのセグメントを発光させる処理は、第1出力ポート61から発光信号S2、及び発光信号S3を出力し、他の発光信号Sを出力させないようにする。つまり、第1出力ポート61に対するビット制御として、「00000000」から更新して、「00000110」というビット制御を実行する。

【0761】

30

次に、Sp4において、第2出力ポート62の発光信号をクリアする。具体的には、第2出力ポート62に対する「11001111」というビット制御を「00000000」というビット制御に変更する。

【0762】

次に、Sp5において、第2出力ポート62の発光信号（つまり、第2DG群のDGの発光信号）を更新するとともに設定するように、第2出力ポート62についてビット制御を実行する。ここでは、第2DG群のDG2に、新たに「2」を表示するための処理を実行するための処理、つまり、セグメントA、セグメントB、セグメントD、セグメントE、セグメントG、及びセグメントDPを発光させる処理を実行する。これらのセグメントを発光させる処理は、第2出力ポート62から発光信号S10、発光信号S11、発光信号S13、発光信号S14、発光信号S16、及び発光信号S17を出力し、他の発光信号Sを出力させないようにする。つまり、第2出力ポート62に対するビット制御として、「00000000」から更新して、「11011011」というビット制御を実行する。

40

【0763】

次に、Sp6において、選択信号DGを更新するとともに設定するように、第3出力ポート63についてビット制御を実行する。ここでは、第3出力ポート63に対するビット制御として、「00000000」から更新して、「00000010」というビット制御を実行する。

【0764】

50

このような処理を実行することにより、遊技補助表示器 12 の 1 桁目に「4」を表示し、かつ役比モニタ 89 の 1 桁目に「3」を表示し、0.56ms 経過後に実行される信号切替処理により、遊技補助表示器 12 の 1 桁目の「4」の表示は終了するとともに、遊技補助表示器 12 の 2 桁目に「1」が表示される。これとともに、役比モニタ 89 の 1 桁目の「3」の表示は終了するとともに、役比モニタ 89 の 2 桁目に「2」が表示される。

【0765】

そして、DG 信号の切替処理が開始されたときから 0.56ms 経過時に次の信号切替処理が実行される。該信号切替処理では、第 1 DG 群の DG 3（遊技補助表示器 12 の 1 桁目の 7 セグ表示器）、及び第 2 DG 群の DG 3（役比モニタ 89 の 3 桁目の 7 セグ表示器）に新たな数値（この場合には、第 1 DG 群の DG 3 では「8」、第 2 DG 群の DG 4

10

【0766】

図 103 は、選択信号 DG の切替を説明するための図である。図 103（A）～図 103（F）は、それぞれ、第 3 出力ポート 63 の出力端子 D0～D3 からの選択信号 DG 1～DG 4 の出力を示したものである。

【0767】

図 103（A）～図 103（D）に示すように、主制御部 161 は、選択信号 DG 1（00000001）→選択信号 DG 2（00000010）→選択信号 DG 3（00000100）→選択信号 DG 4（00001000）→選択信号 DG 1（00000001）→選択信号 DG 2（00000010）・・・の順序（所定の順序）で、出力する選択信号 DG を切り替える。また、1 つの選択信号 DG が出力される期間は、所定期間であり、本実施例では、0.56ms とされる。つまり、主制御部 161 は、0.56ms 経過毎に、出力する選択信号 DG を切り替える。例えば、選択信号 DG 1 が出力されているときには、第 1 DG 群の DG 1 及び第 2 DG 群の DG 1 を選択（指定）していることになる。

20

【0768】

尚、図 103（A）～図 103（D）それぞれにおいて、選択信号を立ち下げる処理は、図 102 の Sp1 に対応し、選択信号を立ち上げる処理は Sp6 に対応する。

【0769】

また、主制御部 161 は、第 3 出力ポート 63 からの選択信号 DG の出力の切替に同期させて、第 1 出力ポート 61 からの発光信号 S の出力を切替えるとともに（Sp2 及び Sp3）、及び第 2 出力ポート 62 からの発光信号 S の出力も切替える（STp 及び Sp5）。

30

【0770】

第 3 出力ポート 63 から選択信号 DG 1～DG 4 のいずれかが出力されているときには、第 1 DG 群の DG のうちの出力されている選択信号 DG に対応する DG が発光可能となるとともに、第 2 DG 群の DG のうちの出力されている選択信号 DG に対応する DG が発光可能となる。

【0771】

また、通常状態では、第 1 DG の DG 4（設定値表示器 24）は、非発光状態となる。したがって、通常状態においては、第 3 出力ポート 63 から信号 DG 4 が出力されている期間では、第 1 出力ポート 61 については非発光ビット制御が実行される。

40

【0772】

また、設定確認状態及び設定変更状態においては、第 1 DG 群の DG 3 は、非発光状態となる。したがって、設定確認状態及び設定変更状態において、第 3 出力ポート 63 から選択信号 DG 2 が出力されている期間では、第 1 出力ポート 61 については非発光ビット制御が実行される。

【0773】

また、第 1 DG 群と第 2 DG 群の DG の数が異なる構成とした場合には、一方の DG 群の DG を選択する特定の選択信号に対応する DG が他方の DG 群には存在しない。この場

50

合、特定の選択信号が出力されている場合のビット制御では、特定の出力されている場合に、他方のDG群内のDGのいずれのセグメントも発光させない非発光ビット制御を実行すれば良い。この非発光ビット制御は、全てが0となる「00000000」というビット制御である。したがって、特定の選択信号が出力されている場合には、他方のDG群に含まれるセグメントは消灯していることになる。

【0774】

図102及び図103などで説明したように、発光部を発光させるDGを短時間(0.56ms)毎に切替えることにより、実質上、複数のDGを同時発光させているように見せる手法を、以下では、「ダイナミック発光」ともいう。仮に、ダイナミック発光を実行する構成を採用せずに、全てのDGを同時に発光可能にするには、各DGごと、かつ各発光部ごとに、それぞれ独立した配線を設ける必要がある。しかし、このように設定すると配線数が多くなり、コストが増加し、組立負担も増大する。本実施例では、ダイナミック発光を実行することにより、このような問題を解決できる。

【0775】

また、本実施例のダイナミック発光を実行することにより、短期間(本実施例では0.56ms)毎に実行される割込処理である信号切替処理で発光させるDGを順次切り替える。これにより、実質上、複数のDGを同時発光させている状態とほとんど変わりなく(人間の目視では同時発光しているかのように)見せることができる。また、タイマ割込処理(メイン)ごとに発光させるLEDを異ならせれば、消費電力を抑え、発光部の焼き付きも抑制することができる。さらに、常時発光しているLEDと比較して、点発光を繰り返すことにより、輝度を高くすることができる。

【0776】

〔選択信号番号の初期化について〕

本実施例では、図104に示すように、設定変更状態において第1DG群のDG1~DG4は、第1の発光態様となる。詳しくは、遊技補助表示器12の一桁目及び二桁目は、それぞれ「-」が表示される発光態様となり、1BETLED14、2BETLED15、3BETLED16、及び遊技補助表示器12、リプレイランプ91、外端信号ランプ92、投入可能ランプ93、スタート有効ランプ94(以後、遊技情報表示器と呼ぶ)は消灯状態となり、設定値表示器24は設定値が表示される発光態様となる。また、第2DG群のDG1~DG4は、役比モニタ89の1桁目~4桁目に役比情報が表示される発光態様となる。

【0777】

そして、設定変更状態が終了し、通常状態に移行すると、第1DG群のDG1~DG4は、第1発光態様から第2の発光態様に切り替わる。詳しくは、遊技補助表示器12の一桁目は「0」が表示される発光態様となり、二桁目は消灯状態となり、遊技情報表示器は通常状態における遊技情報が表示される発光態様となり、設定値表示器24は消灯状態となる。一方、第2DG群のDG1~DG4は、引き続き役比モニタ89の1桁目~4桁目に役比情報が表示される発光態様を継続する。

【0778】

前述のように第1DG群のDG及び第2DG群のDGを発光させる制御として、0.56ms毎に、選択信号番号が0、1、2、3、0、1、2、3・・・の順番で更新され、これに伴い、選択信号が、選択信号DG1、選択信号DG2、選択信号DG3、選択信号DG4の順番で繰り返し出力され、第1DG群のDG1~4及び第2DG群のDG1~4のうち点灯させるDGを切り替えるようになっているが、主制御部161は、設定変更状態から通常状態に移行するときに、その時点で設定されている選択信号番号に関わらず選択信号番号を初期化して0に更新する。このため、設定変更状態から通常状態に移行したときに、選択信号DG1、選択信号DG2、選択信号DG3、選択信号DG4のいずれが表示されている状況であっても、再度、選択信号DG1から選択信号DG2、選択信号DG3・・・の順番で選択信号が出力されることとなる。また、設定変更状態から通常状態に移行するときに、選択信号番号が初期化されるだけでなく、第1出力ポート及び第2出

10

20

30

40

50

力ポートから出力される発光信号 S 0 ～ S 6 も初期化され、再度発光信号の出力が開始されることとなる。

【 0 7 7 9 】

このように本実施例では、設定変更状態から通常状態に移行することに伴い、第 1 D G 群の D G が第 1 発光態様から第 2 発光態様に切り替わる場合に、選択信号番号が初期化され、改めて選択信号 D G 1 から選択信号の切替が開始されるため、第 1 D G 群の D G の発光態様が乱れることを防止できる。特に、第 1 D G 群の D G 1 ～ D G 3 は、外部から目に付きやすい位置に配置された D G であり、これらの D G の発光態様が乱れることを防止できる。

【 0 7 8 0 】

また、設定変更状態から通常状態に移行することに伴い、選択信号番号が初期化されるだけでなく、第 1 出力ポート及び第 2 出力ポート、すなわち発光信号 S 0 ～ S 6 も初期化され、再度発光信号の出力が開始されるため、第 1 D G 群の D G の発光態様が乱れることを防止できる。

【 0 7 8 1 】

本実施例では、図 1 0 5 に示すように、電源投入直後の状態において第 1 D G 群の D G 1 ～ D G 4 は、電断前の発光態様となる。詳しくは、例えば、電断前が通常状態であり遊技補助表示器 1 2 に指示番号（例えば、「－ 3」）が表示されていた場合には、遊技補助表示器 1 2 の一桁目に「 3」が表示され、二桁目に「－」が表示される発光態様となり、遊技情報表示器は遊技情報が表示される発光態様となり、設定値表示器は消灯状態となる。また、第 2 D G 群の D G 1 ～ D G 4 は、役比モニタ 8 9 の 1 桁目～ 4 桁目にテストパターンが表示される第 3 発光態様となる。

【 0 7 8 2 】

そして、電源投入後 5 秒が経過した状態になると、第 1 D G 群の D G 1 ～ D G 4 は、引き続き電断前の発光態様を継続する。一方、第 2 D G 群の D G 1 ～ D G 4 は、第 3 発光態様から、役比モニタ 8 9 の 1 桁目～ 4 桁目に役比情報が表示される第 4 発光態様に切り替わる。

【 0 7 8 3 】

この場合に、主制御部 1 6 1 は、設定変更状態から通常状態に移行するときとは異なり、選択信号番号は初期化されずに維持され、その時点で行われている選択信号の切替制御を引き続き継続する。

【 0 7 8 4 】

このように本実施例では、電源投入直後の状態から電源投入から 5 秒経過した状態に移行することに伴い、第 2 D G 群の D G が第 3 発光態様から第 4 発光態様に切り替わる場合に、選択信号番号が初期化されることなく維持され、引き続き選択信号の切替制御が継続されるため、電源投入直後の状態から電源投入から 5 秒経過した状態に移行することに伴い、第 2 D G 群の D G の発光態様が切り替わる場合でも、第 1 D G 群の D G の発光態様が乱れることを防止できる。特に、外部から目に付きにくい第 2 D G 群の D G の発光態様の切替により、外部から目に付きやすい第 1 D G 群の D G の発光態様の乱れが生じることを防止できる。

【 0 7 8 5 】

尚、本実施例では、主制御部 1 6 1 が制御する表示器の制御について説明したが、メダル数制御部 1 7 1 や演出制御部 1 5 1 が制御する表示器の制御について上記の制御を適用しても良い。

【 0 7 8 6 】

〔変形例〕

本発明は、上記の実施例 1、2 に限られず、種々の変形、応用が可能である。以下、本発明に適用可能な上記の実施例の変形例について説明する。

【 0 7 8 7 】

〔第 2 Q レジスタに設定される値について〕

10

20

30

40

50

実施例 1、2 において、LDQ 命令に用いられるレジスタとして、第 1 Q レジスタと第 2 Q レジスタについて、第 1 Q レジスタには「F 0」が設定され、第 2 Q レジスタには「F 3」が設定されることを説明した。すなわち、主制御部 161 が用いるメモリ領域のアドレスマップに示されるように、容量内プログラムの実行に用いられる第 1 Q レジスタには、容量内 RAM 領域の上位アドレスである「F 0」が設定され、容量外プログラムの実行に用いられる第 2 Q レジスタには、容量外 RAM 領域の上位アドレスである「F 3」が設定されている。これは、容量内プログラムを実行する際には、容量内 RAM 領域を参照する頻度が高く、容量外プログラムを実行する際には、容量外 RAM 領域を参照する頻度が高いと考えられるためである。

【0788】

10

しかしながら、変形例では、例えば、第 1 Q レジスタと第 2 Q レジスタとの両方に、容量内 RAM 領域の上位アドレスである「F 0」が設定されても良い。第 2 Q レジスタに「F 0」が設定されている場合、容量外プログラムから容量内 RAM 領域を参照する場合に LDQ 命令を使用することができる。また、第 1 Q レジスタと第 2 Q レジスタとの両方に同一の上位アドレスが設定されていることによって、プログラム設計が容易となる。換言すれば、容量内プログラムと容量外プログラムとの間で、LDQ 命令の扱いを区別することなく、プログラム設計をすることができる。

【0789】

〔シリアル通信回路について〕

主制御部 161 とメダル数制御部 171 とが統合された場合において、主制御部 161、メダル数制御部 171、演出制御部 151、接続端子板 1000 と、シリアル通信回路で接続されている構成について説明した。しかしながら、主制御部 161、メダル数制御部 171、演出制御部 151、接続端子板 1000 の間の通信の少なくとも一部は、パラレル通信であっても良い。これにより、通信速度を高速化することができる。

20

【0790】

〔出玉制御後処理におけるリプレイ入賞判定〕

図 80 に示されるように、出玉制御後処理にて、主制御部 161 は、Sv1 にてリプレイ入賞判定を行う。これにより、再遊技表示結果が導出されるときには、Sv2～Sv5 の更新処理を省略することができ、処理負担を軽減することができる。しかしながら、省略される処理は、Sv3 及び Sv4 だけであっても良い。すなわち、リプレイが入賞したと判定される場合であっても、RAM161c からレジスタへの読み出し処理（Sv2）及び、レジスタから RAM161c への書き込み処理（Sv5）は実行される。これにより、リプレイが入賞した場合とリプレイ入賞がしていない場合とで、主制御部 161 は、同様の処理内容を実行することでき、プログラムを安定させることができる。換言すれば、処理分岐によって発生する不測のエラーの発生を抑制することができる。

30

【0791】

〔AT 状態におけるモード振り分け〕

上述では、AT1 状態は、3 つのモードが含まれる例について説明したが、モードの数は、4 つ以上でも良い。また、AT1 状態のみならず、AT2 状態においてもモードの振り分けが行われても良い。主制御部 161 は、AT1 状態または AT2 状態に制御されるときにいずれのモードに制御するのかを差数カウント値を用いて決定する。

40

【0792】

〔遊技機について〕

実施例 1、2 では、本発明をメダルを一切必要としないスロットマシンに適用した例について説明したが、遊技用価値としてメダルや遊技球を用いて賭数を設定するスロットマシンに適用しても良い。このようなスロットマシンでは、遊技者所有のメダルをクレジットとして貯留可能な構成としても良い。

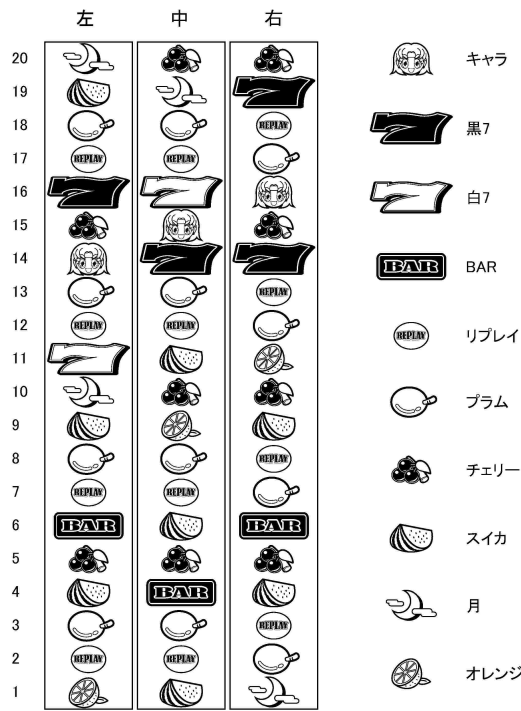
【0793】

また、実施例 1、2 では、本発明を遊技機の一例であるスロットマシン 2 に適用する例を示したが、本発明はこれに限定されるものではなく、遊技領域に遊技球を発射すること

50

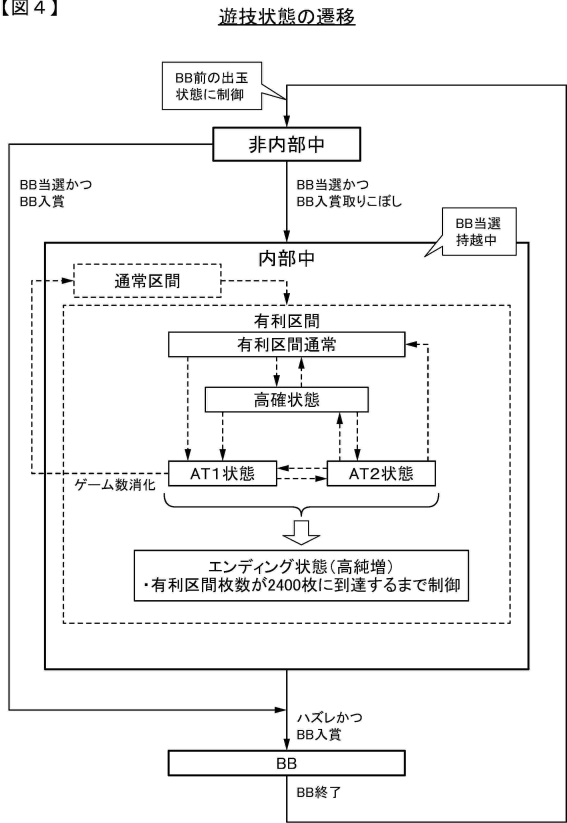
【図 3】

【図 3】



【図 4】

【図 4】



【図 5】

【図 5】

名称	図柄の組合せ				付与
リブ1	黒7	リプレイ	プラム		再遊技
	白7	リプレイ	プラム		
	BAR	リプレイ	プラム		
	オレンジ	リプレイ	プラム		
リブ2	月	リプレイ	リプレイ		再遊技
リブ3	リプレイ	リプレイ	キャラ		再遊技
	リプレイ	リプレイ	BAR		
	リプレイ	リプレイ	月		
	リプレイ	リプレイ	オレンジ		
リブ4	リプレイ	黒7	黒7		再遊技
	リプレイ	プラム	黒7		
	キャラ	黒7	黒7		
	キャラ	リプレイ	黒7		
リブ5	キャラ	黒7	黒7		再遊技
	キャラ	リプレイ	黒7		
	プラム	黒7	黒7		
	プラム	リプレイ	黒7		
リブ6	スイカ	黒7	黒7		再遊技
	スイカ	リプレイ	黒7		
	チェリー	キャラ	黒7		
	チェリー	リプレイ	黒7		
リブ7	月	キャラ	黒7		再遊技
	月	リプレイ	黒7		
	キャラ	黒7	黒7		
	キャラ	リプレイ	黒7		

【図 6】

【図 6】

名称	図柄の組合せ				付与
BB	黒7	リプレイ	チェリー	BB作動	BB作動
プラム1	黒7	リプレイ	チェリー		8枚
	白7	リプレイ	チェリー		
	BAR	リプレイ	チェリー		
	オレンジ	リプレイ	チェリー		
プラム2	黒7	プラム	プラム		8枚
	白7	プラム	プラム		
	BAR	プラム	プラム		
	オレンジ	プラム	プラム		
プラム3	プラム	プラム	プラム		8枚
	プラム	黒7	プラム		
	プラム	白7	プラム		
	プラム	BAR	プラム		
プラム4	プラム	オレンジ	プラム		8枚
	プラム	プラム	黒7		
	プラム	プラム	白7		
	プラム	プラム	BAR		
プラム5	プラム	プラム	オレンジ		8枚
	プラム	プラム	黒7		
	プラム	プラム	白7		
	プラム	プラム	BAR		
プラム6	プラム	プラム	チェリー		8枚
	スイカ	リプレイ	スイカ		
	スイカ	リプレイ	スイカ		
	スイカ	リプレイ	スイカ		

名称	図柄の組合せ				付与
1枚役1	リプレイ	白7	スイカ		1枚
1枚役2	黒7	黒7	キャラ		1枚
	黒7	黒7	オレンジ		
	黒7	BAR	キャラ		
	BAR	黒7	キャラ		
1枚役3	白7	黒7	キャラ		1枚
	白7	黒7	オレンジ		
	白7	BAR	キャラ		
	オレンジ	黒7	キャラ		
1枚役4	オレンジ	黒7	キャラ		1枚
	オレンジ	BAR	キャラ		
	オレンジ	BAR	キャラ		
	オレンジ	BAR	キャラ		
1枚役5	黒7	黒7	BAR		1枚
	黒7	黒7	月		
	黒7	BAR	BAR		
	黒7	BAR	月		
1枚役6	BAR	黒7	BAR		1枚
	BAR	黒7	月		
	BAR	BAR	BAR		
	BAR	BAR	月		
1枚役7	白7	黒7	BAR		1枚
	白7	黒7	月		
	白7	BAR	BAR		
	白7	BAR	月		
1枚役8	オレンジ	黒7	キャラ		1枚
	オレンジ	黒7	オレンジ		
	オレンジ	BAR	キャラ		
	オレンジ	BAR	キャラ		

10

20

30

40

50

【図 7】

【図 7】

名称	図柄の組合せ	付与
1枚役8	黒7 月 BAR	1枚
	黒7 月 月	
	黒7 オレンジ BAR	
	黒7 オレンジ 月	
	BAR 月 BAR	
	BAR オレンジ BAR	
	BAR オレンジ 月	
1枚役9	白7 月 BAR	1枚
	白7 月 月	
	白7 オレンジ BAR	
	白7 オレンジ 月	
	オレンジ 月 BAR	
	オレンジ 月 月	
	オレンジ オレンジ BAR	
1枚役10	リプレイ プラム キャラ	1枚
	リプレイ プラム BAR	
1枚役11	リプレイ プラム 月	1枚
	リプレイ プラム オレンジ	
1枚役12	黒7 プラム チェリー	1枚
	BAR プラム チェリー	
1枚役13	白7 プラム チェリー	1枚
	オレンジ プラム チェリー	
1枚役14	キャラ リプレイ キャラ	1枚
	キャラ リプレイ BAR	
	キャラ リプレイ 月	
	キャラ リプレイ オレンジ	
1枚役15	スイカ リプレイ キャラ	1枚
	スイカ リプレイ BAR	
	スイカ リプレイ 月	
	スイカ リプレイ オレンジ	
1枚役16	黒7 プラム リプレイ	1枚
	白7 プラム リプレイ	
	BAR プラム リプレイ	
1枚役17	オレンジ プラム リプレイ	1枚
	オレンジ プラム リプレイ	

【図 8】

【図 8】

名称	図柄の組合せ	付与
1枚役23	キャラ キャラ プラム	1枚
	キャラ プラム プラム	
	キャラ チェリー プラム	
	スイカ キャラ プラム	
	スイカ プラム プラム	
	スイカ チェリー プラム	
	キャラ キャラ リプレイ	
1枚役24	キャラ リプレイ リプレイ	1枚
	スイカ キャラ リプレイ	
	スイカ リプレイ リプレイ	
	黒7 チェリー リプレイ	
	黒7 キャラ 黒7	
	白7 キャラ 黒7	
	白7 チェリー 黒7	
1枚役25	リプレイ キャラ 黒7	1枚
	リプレイ リプレイ 黒7	
	リプレイ スイカ 黒7	
	リプレイ BAR 黒7	
	リプレイ リプレイ 黒7	
	リプレイ リプレイ スイカ	
	黒7 BAR プラム	
1枚役26	BAR BAR プラム	1枚
	白7 BAR プラム	
	オレンジ BAR プラム	
	黒7 リプレイ キャラ	
	黒7 リプレイ BAR	
	黒7 リプレイ 月	
	黒7 リプレイ オレンジ	
1枚役27	白7 リプレイ キャラ	1枚
	白7 リプレイ BAR	
	白7 リプレイ 月	
	白7 リプレイ オレンジ	
	BAR リプレイ キャラ	
	BAR リプレイ BAR	
	BAR リプレイ 月	
1枚役28	BAR リプレイ オレンジ	1枚
	オレンジ リプレイ キャラ	
	オレンジ リプレイ BAR	
	オレンジ リプレイ 月	
	オレンジ リプレイ オレンジ	
	チェリー キャラ リプレイ	
	月 キャラ リプレイ	
1枚役29	キャラ リプレイ	1枚
	キャラ リプレイ	
	キャラ リプレイ	
	キャラ リプレイ	
	キャラ リプレイ	
	キャラ リプレイ	
	キャラ リプレイ	
1枚役30	キャラ リプレイ	1枚
	キャラ リプレイ	
	キャラ リプレイ	
	キャラ リプレイ	
	キャラ リプレイ	
	キャラ リプレイ	
	キャラ リプレイ	

名称	図柄の組合せ	付与
1枚役31	チェリー 黒7 黒7	1枚
	チェリー 黒7 リプレイ	
	チェリー 黒7 プラム	
	チェリー 黒7 チェリー	
	チェリー 白7 黒7	
	チェリー 白7 リプレイ	
	チェリー 白7 プラム	
	チェリー 白7 チェリー	
	チェリー プラム 黒7	
	チェリー プラム リプレイ	
	チェリー プラム プラム	
	チェリー プラム チェリー	
	チェリー チェリー リプレイ	
	チェリー チェリー プラム	
	チェリー チェリー チェリー	
	月 黒7 黒7	
	月 黒7 リプレイ	
	月 黒7 プラム	
	月 黒7 チェリー	
	月 白7 黒7	
	月 白7 リプレイ	
	月 白7 プラム	
	月 白7 チェリー	
	月 プラム 黒7	
	月 プラム リプレイ	
	月 プラム プラム	
	月 プラム チェリー	
	月 チェリー 黒7	
	月 チェリー リプレイ	
	月 チェリー プラム	
	月 チェリー チェリー	
1枚役32	チェリー BAR 黒7	1枚
	チェリー BAR リプレイ	
	チェリー BAR スイカ	
	月 BAR 黒7	
	月 BAR リプレイ	
	月 BAR スイカ	
	キャラ BAR キャラ	
	キャラ BAR 黒7	
	キャラ BAR BAR	
	キャラ BAR リプレイ	
1枚役33	キャラ BAR スイカ	1枚
	キャラ BAR 月	
	キャラ BAR オレンジ	
	スイカ BAR キャラ	
	スイカ BAR 黒7	
	スイカ BAR BAR	
	スイカ BAR リプレイ	
	スイカ BAR スイカ	
	スイカ BAR 月	
	スイカ BAR オレンジ	

10

20

【図 9】

【図 9】

役番号	フジ/おジャマ	抽選対象役	入賞役の組合せ	遊技状態			有利区間当選
				○=抽選対象 ×=非抽選対象			
				非内部	内部	BB	
0	FD1	ハズレ		×	○	×	×
1	FC01	BB		○	×	×	×
2	FC1	通常J/リ	J/リ1+J/リ2+J/リ3	○	○	×	×
3	FC2	7揃しJ/リ	J/リ1+J/リ2+J/リ3+J/リ5	○	○	×	×
4	FC1	7揃しJ/リ	J/リ1+J/リ2+J/リ3+J/リ5+J/リ6	○	○	×	×
5	FC3	キマ揃しJ/リ	J/リ1+J/リ2+J/リ3+J/リ4+J/リ5	○	○	×	×
6	FD1	キマ揃しJ/リ	J/リ1+J/リ2+J/リ3+J/リ4+J/リ5+J/リ6	○	○	×	×
7	FC4	共通J/リ	J/リ1+J/リ2+J/リ3+J/リ4+J/リ5+J/リ6+J/リ7+J/リ8	○	○	×	×
8	FD0	213択役A	J/リ5,4+1+枚役2+1+枚役3+1+枚役8+1+枚役9+1+枚役10+1+枚役13+1+枚役14	○	○	×	×
9	FD0	213択役B	J/リ5,4+1+枚役4+1+枚役5+1+枚役6+1+枚役7+1+枚役11+1+枚役12+1+枚役15	○	○	×	×
10	FC0	213択役C	J/リ5,4+1+枚役2+1+枚役5+1+枚役6+1+枚役9	○	○	×	×
11	FD0	213択役D	J/リ5,4+1+枚役3+1+枚役4+1+枚役7+1+枚役9	○	○	×	×
12	FC0	231択役A	J/リ5,3+1+枚役1+1+枚役2+1+枚役3+1+枚役8+1+枚役9 +1+枚役10+1+枚役13+1+枚役15	○	○	×	×
13	FC0	231択役B	J/リ5,3+1+枚役1+1+枚役4+1+枚役5+1+枚役6+1+枚役7 +1+枚役11+1+枚役12+1+枚役15	○	○	×	×
14	FC0	231択役C	J/リ5,4+1+枚役1+1+枚役2+1+枚役3+1+枚役6+1+枚役9	○	○	×	×
15	FC0	231択役D	J/リ5,4+1+枚役1+1+枚役3+1+枚役4+1+枚役7+1+枚役8	○	○	×	×
16	FC0	312択役A	J/リ5,5+1+枚役2+1+枚役4+1+枚役7+1+枚役9	○	○	×	×
17	FC0	312択役B	J/リ5,5+1+枚役3+1+枚役5+1+枚役6+1+枚役8	○	○	×	×
18	FC0	312択役C	J/リ5,6+1+枚役2+1+枚役4+1+枚役5+1+枚役8+1+枚役18+1+枚役20	○	○	×	×
19	FC0	312択役D	J/リ5,6+1+枚役3+1+枚役4+1+枚役6+1+枚役9+1+枚役21	○	○	×	×
20	FC0	324択役A	J/リ5,5+1+枚役1+1+枚役2+1+枚役4+1+枚役7+1+枚役9	○	○	×	×
21	FC0	324択役B	J/リ5,5+1+枚役3+1+枚役5+1+枚役6+1+枚役8+1+枚役9	○	○	×	×
22	FC0	324択役C	J/リ5,6+1+枚役1+1+枚役2+1+枚役5+1+枚役7+1+枚役9+1+枚役18+1+枚役20	○	○	×	×
23	FC0	324択役D	J/リ5,6+1+枚役1+1+枚役3+1+枚役4+1+枚役6+1+枚役9+1+枚役19+1+枚役21	○	○	×	×
24	FC4	2/リ1	2/リ1+1+枚役2+1+枚役3+1+枚役4+1+枚役5+1+枚役6+1+枚役7+1+枚役8+1+枚役9 +1+枚役12+1+枚役13+1+枚役16+1+枚役17+1+枚役18+1+枚役19+1+枚役22 +1+枚役23+1+枚役24+1+枚役25	○	○	×	×
25	FC2	7揃し1+枚2	1+枚役2+1+枚役3+1+枚役4+1+枚役5+1+枚役6+1+枚役7+1+枚役8+1+枚役9 +1+枚役12+1+枚役13+1+枚役16+1+枚役17+1+枚役18+1+枚役19+1+枚役22 +1+枚役23+1+枚役24+1+枚役25+1+枚役32	○	○	×	×
26	FC2	7揃し1+枚2	1+枚役2+1+枚役3+1+枚役4+1+枚役5+1+枚役6+1+枚役7+1+枚役8+1+枚役9 +1+枚役12+1+枚役13+1+枚役16+1+枚役17+1+枚役18+1+枚役19+1+枚役22 +1+枚役23+1+枚役24+1+枚役25+1+枚役32	○	○	×	×
27	FC3	キマ揃し1+枚	1+枚役2+1+枚役3+1+枚役4+1+枚役5+1+枚役6+1+枚役7+1+枚役8+1+枚役9 +1+枚役12+1+枚役13+1+枚役16+1+枚役17+1+枚役18+1+枚役19+1+枚役22 +1+枚役23+1+枚役24+1+枚役25+1+枚役32	○	○	×	×
28	FC5	弱チヤリ	1+枚役2+1+枚役3+1+枚役4+1+枚役5+1+枚役6+1+枚役7+1+枚役8+1+枚役9 +1+枚役20+1+枚役21+1+枚役32	○	○	×	×
29	FC6	強チヤリ	1+枚役2+1+枚役3+1+枚役4+1+枚役5+1+枚役6+1+枚役7+1+枚役8+1+枚役9 +1+枚役30+1+枚役31+1+枚役32+1+枚役33	○	○	×	×
30	FC7	チャンス目A	1+枚役2+1+枚役3+1+枚役4+1+枚役5+1+枚役6+1+枚役7+1+枚役8+1+枚役9 +1+枚役29+1+枚役30	○	○	×	×
31	FC7	チャンス目B	1+枚役1+1+枚役2+1+枚役3+1+枚役4+1+枚役5+1+枚役6+1+枚役7+1+枚役8 +1+枚役9+1+枚役20+1+枚役21+1+枚役22+1+枚役28+1+枚役29+1+枚役30	○	○	×	×
32	FD0	BB中+全役	全役	×	×	×	×
33	FD0	BB中+全役	全役	×	×	×	×

【図 1 1】

【図 1 1】

主制御部から演出制御部へ送信される遊技開始時コマンド

No	対象コマンド	コマンド内容	設定通番
1	B0xx	遊技情報	1
2	B1xx	指示番号	2
3	B4xx	小役種別	3
4	B9xx	出玉状態	4
5	BAxx	次回出玉状態	5
6	BBxx	区間状態	6
7	BCxx	有利区間報知フラグ	7
8	BFxx	有利終了フラグ	8
9	C6xx	ART前兆G数	9
10	CFxx	ポイント	10
11	8Bxx	当選番号	11
12	88xx	メダル投入	12
13	9Bxx	回胴停止	13

【図 1 2】

【図 1 2】

主制御部から演出制御部へ送信される遊技終了時コマンド

No	対象コマンド	コマンド内容	設定通番
1	B0xx	遊技情報	1
2	B1xx	指示番号	2
3	B4xx	小役種別	3
4	B9xx	出玉状態	4
5	BAxx	次回出玉状態	5
6	BBxx	区間状態	6
7	BCxx	有利区間報知フラグ	7
8	BFxx	有利終了フラグ	8
9	C6xx	ART前兆G数	9
10	CFxx	ポイント	10
11	9C	入賞番号	11
12	88xx	メダル投入	12
13	9Bxx	回胴停止3	13

10

【図 1 3】

【図 1 3】

主制御基板からメダル数制御基板へのコマンド一覧

コマンド名	番号	電文長	双方向	概要
遊技機設置情報	0	22	×	チップIDを送信
役物情報	1	5	×	役物作動情報を送信
有利区間情報	2	5	×	有利区間情報を送信
投入	3	5	○	投入メダル数を送信 (再遊技作動時は0を示すコマンドを送信、 または、コマンドを送信しない)
精算	4	5	○	精算メダル数を送信
終了時	5	5	○	払出メダル数を送信 (払出が0の場合もコマンドを送信)
開始時	6	5	×	投入パルス数を送信 (再遊技作動時もコマンドを送信)
払出パルス	7	5	×	払出パルス数を送信 (再遊技作動時もコマンドを送信)
大当り	8	5	×	ホールコンピュータ用の大当り信号を送信
遊技機不正1	9	5	×	遊技機不正のうち、設定関係の情報を送信
遊技機不正2	10	5	×	拡張用
遊技機不正3	11	5	×	拡張用
主制御状態	12	5	×	遊技状態を示す遊技状態信号を送信
主制御基板エラー	13	5	×	エラー番号を送信
遊技機性能情報(予備)	14	28	×	遊技機性能情報の予備領域を送信

【図 1 4】

【図 1 4】

遊技機設置情報コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	22固定
2バイト目	通番	0固定
3バイト目	コマンド番号	0固定
4バイト目	遊技機特性	指示機能搭載などの情報
5バイト目	遊技機種別	82h固定
6バイト目	識別コード	21h固定
7バイト目	メインチップID	チップ固有ナンバーレジスタ1バイト目の値
8バイト目	メインチップID	チップ固有ナンバーレジスタ2バイト目の値
9バイト目	メインチップID	チップ固有ナンバーレジスタ3バイト目の値
10バイト目	メインチップID	チップ固有ナンバーレジスタ4バイト目の値
11バイト目	メーカーコード	メーカーコード 1バイト目の値
12バイト目	メーカーコード	メーカーコード 2バイト目の値
13バイト目	メーカーコード	メーカーコード 3バイト目の値
14バイト目	製品コード	製品コード 1バイト目の値
15バイト目	製品コード	製品コード 2バイト目の値
16バイト目	製品コード	製品コード 3バイト目の値
17バイト目	製品コード	製品コード 4バイト目の値
18バイト目	製品コード	製品コード 5バイト目の値
19バイト目	製品コード	製品コード 6バイト目の値
20バイト目	製品コード	製品コード 7バイト目の値
21バイト目	製品コード	製品コード 8バイト目の値
22バイト目	チェックサム	直前までの加算値の下位バイト

20

30

【図 1 5】

【図 1 5】

遊技機特性の詳細

ビット位置	名称	内容
0ビット目	RB搭載	RB搭載のとき、「1」
1ビット目	BB搭載	BB搭載のとき、「1」
2ビット目	CT搭載	CT搭載のとき、「1」
3ビット目	CB搭載	CB搭載のとき、「1」
4ビット目	SB搭載	SB搭載のとき、「1」
5ビット目	指示機能	指示機能搭載のとき、「1」
6ビット目	指示種別	7Pタイプ のとき、「1」 7Uタイプ のとき、「1」
7ビット目	未使用	0固定

【図 1 6】

【図 1 6】

役物情報コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	5固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	1固定
4バイト目	役物作動情報	一種連、一種などの作動情報
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

40

50

【図 1 7】

【図 1 7】

役物作動情報の詳細

ビット位置	名称	内容
0ビット目	一種	RB作動中
1ビット目	一種連	BB作動中
2ビット目	二種	CT作動中
3ビット目	二種連	CB作動中
4ビット目	未使用	0固定
5ビット目	普通役物	SB作動中
6ビット目	未使用	0固定
7ビット目	未使用	0固定

【図 1 9】

【図 1 9】

有利区間情報の詳細

ビット位置	名称	内容
0ビット目	有利区間	有利区間中、「1」
1ビット目	指示情報	指示あり遊技のとき、「1」
2ビット目	未使用	0固定
3ビット目	未使用	0固定
4ビット目	再遊技表示	再遊技組合せが表示されたとき、「1」
5ビット目	未使用	0固定
6ビット目	未使用	0固定
7ビット目	未使用	0固定

【図 2 1】

【図 2 1】

精算コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	5固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	4固定
4バイト目	精算メダル数	精算メダル(1～3)
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

【図 2 3】

【図 2 3】

終了時コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	5固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	5固定
4バイト目	投入パルス数	払出メダル数(0～15) 再遊技作動時は0を送信する 払出が0のときも送信する
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

【図 1 8】

【図 1 8】

有利区間情報コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	5固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	2固定
4バイト目	有利区間情報	有利区間情報
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

【図 2 0】

【図 2 0】

投入コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	5固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	3固定
4バイト目	投入メダル数	投入メダル数(1～3) 再遊技作動時は投入しない
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

【図 2 2】

【図 2 2】

開始時コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	5固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	6固定
4バイト目	投入パルス数	ホールコンピュータに送信する 投入パルス数(1～3) ※再遊技作動時は0を送信するのではなく、 投入規定数だけ送信
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

【図 2 4】

【図 2 4】

払出パルスコマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	5固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	7固定
4バイト目	払出パルス数	ホールコンピュータに送信する 投入パルス数(0～15) ※再遊技作動時は0を送信するのではなく、 投入規定数だけ送信
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

10

20

30

40

50

【図 2 5】

【図 2 5】
大当りコマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	5固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	8固定
4バイト目	ホールコンピュータ信号	RB、BB、ATの当り
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

【図 2 6】

【図 2 6】
ホールコンピュータ信号の詳細

ビット位置	名称	内容
0ビット目	RB	RB当りのとき、「1」
1ビット目	BB	BB当りのとき、「1」
2ビット目	AT	AT当りのとき、「1」
3ビット目	未使用	0固定
4ビット目	未使用	0固定
5ビット目	未使用	0固定
6ビット目	未使用	0固定
7ビット目	未使用	0固定

【図 2 7】

【図 2 7】
遊技不正1コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	5固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	9固定
4バイト目	設定情報	設定情報
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

【図 2 8】

【図 2 8】
設定情報の詳細

ビット位置	名称	内容
0ビット目	設定変更	設定変更中のとき、「1」
1ビット目	設定確認	設定確認中のとき、「1」
2ビット目	不正検知1	メーカー定義の不正を検知したとき、「1」
3ビット目	不正検知2	メーカー定義の不正を検知したとき、「1」
4ビット目	不正検知3	メーカー定義の不正を検知したとき、「1」
5ビット目	未使用	0固定(メダル数制御基板側でセキュリティ信号をセット)
6ビット目	未使用	0固定
7ビット目	未使用	0固定

10

【図 2 9】

【図 2 9】
遊技機不正2コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	5固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	10固定
4バイト目	ドア情報	0固定 (メダル数制御基板側で設定するため)
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

【図 3 0】

【図 3 0】
ドア情報の詳細

ビット位置	名称	内容
0ビット目	未使用	0固定(メダル数制御基板側で設定ドアオープンをセット)
1ビット目	未使用	0固定(メダル数制御基板側でドアオープンをセット)
2ビット目	未使用	0固定
3ビット目	未使用	0固定
4ビット目	未使用	0固定
5ビット目	未使用	0固定
6ビット目	未使用	0固定
7ビット目	未使用	0固定

20

【図 3 1】

【図 3 1】
遊技不正3コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	5固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	11固定
4バイト目	拡張情報	0固定(拡張用)
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

【図 3 2】

【図 3 2】
主制御状態コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	5固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	12固定
4バイト目	遊技機状態信号	0固定(拡張用)
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

30

40

50

【図 3 3】

【図 3 3】
主制御基板エラーコマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	5固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	13固定
4バイト目	エラー番号	主制御基板で発生中のエラー番号
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

【図 3 4】

【図 3 4】
主制御基板エラー一覧

エラー番号	名称	発生条件	復旧方法
E6	リール回転エラー	3回転連続で原点センサの入力を検出できないとき	エラー解除スイッチを操作
E7	遊技メダル数 オーバーフローエラー	遊技メダル数が16383を超えたとき	エラー解除スイッチを操作
E8	バックアップエラー	電断前のRAM検査値と電源投入後のRAM検査値が一致しないとき	電源を落とした後に 設定変更する
E9	通信異常エラー	主制御基板とメダル数制御基板の通信を開始してから40ms経過しても通信が完了しないとき	エラー解除スイッチを操作

【図 3 5】

【図 3 5】
遊技機性能情報(予備)コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	28固定
2バイト目	通番	1～255
3バイト目	コマンド番号	14固定
4バイト目～27バイト目	予備	0固定 (遊技機性能情報の予備領域)
5バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

【図 3 6】

【図 3 6】
メダル数制御基板から主制御基板へのコマンド一覧

電文名	番号	電文長	双方向	概要
応答	3～5	4	○	コマンドの実行結果を応答
枠側情報	81h	4	×	システム情報を0.3秒ごとに定期送信

【図 3 7】

【図 3 7】
応答コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	4固定
2バイト目	コマンド番号	受信コマンドの番号と同じ番号
3バイト目	コマンド番号	0ビット目:受領OK 1ビット目:通番不一致 2ビット目:遊技メダル数不足 3ビット目:遊技メダル数オーバーフロー
4バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

【図 3 8】

【図 3 8】
枠側コマンドの構成

バイト数	名称	内容
1バイト目	電文長	4固定
2バイト目	コマンド番号	81h固定
3バイト目	システム状態	メダル数制御基板のシステム状態
4バイト目	チェックサム	直前までの合計値の下位バイト

10

20

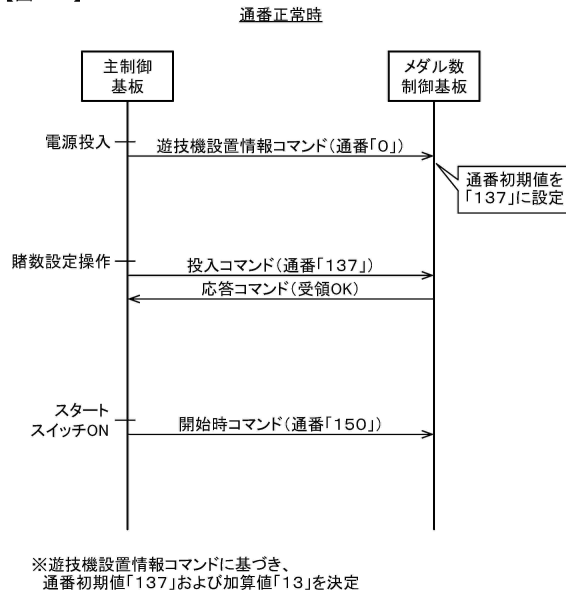
30

40

50

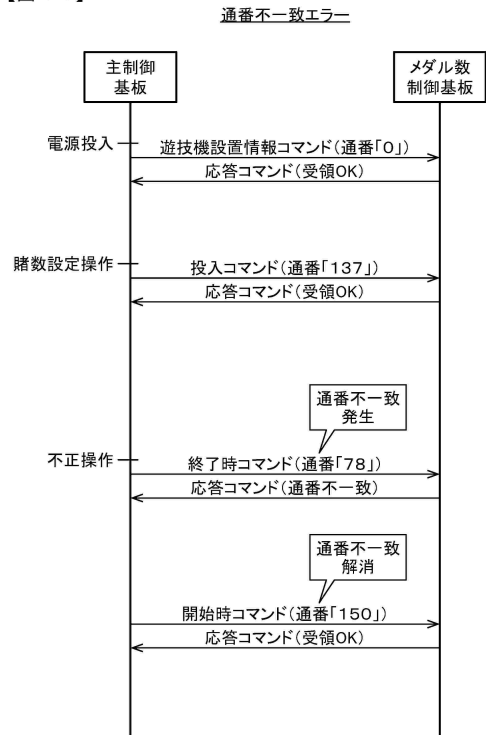
【図 4 3】

【図 4 3】



【図 4 4】

【図 4 4】

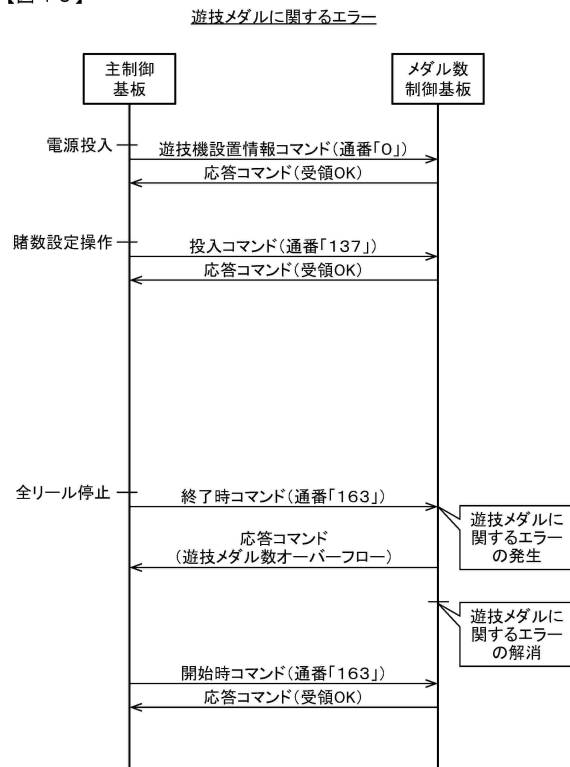


10

20

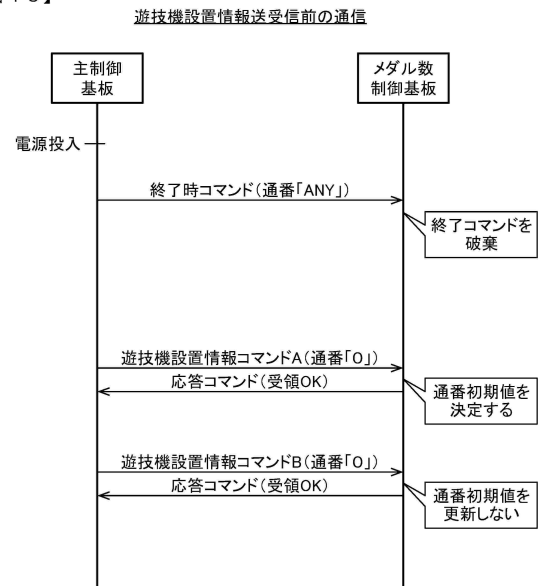
【図 4 5】

【図 4 5】



【図 4 6】

【図 4 6】



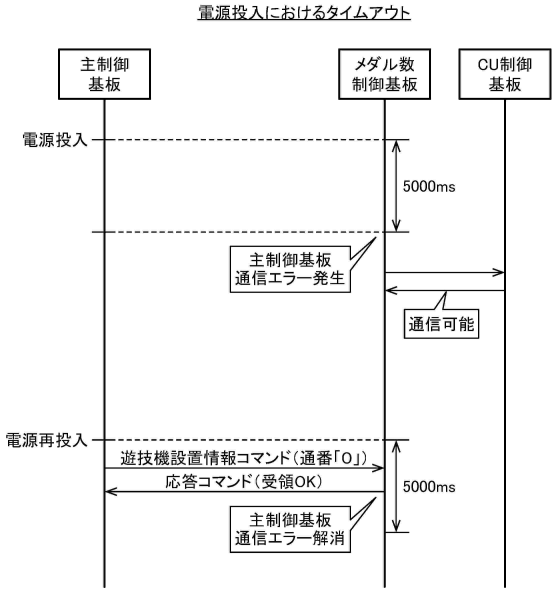
30

40

50

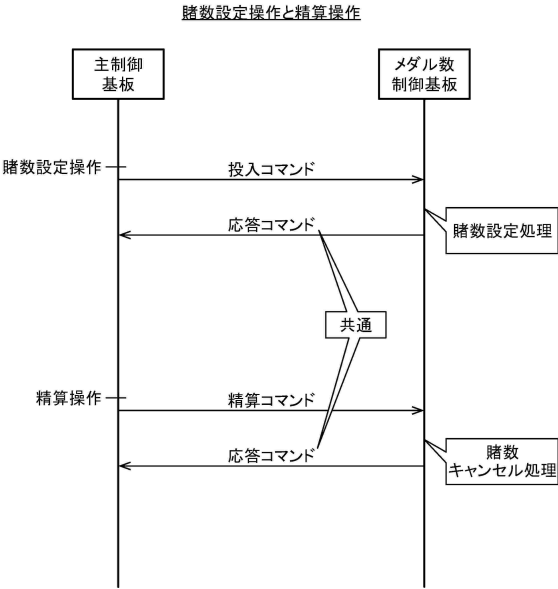
【図 47】

【図 47】



【図 48】

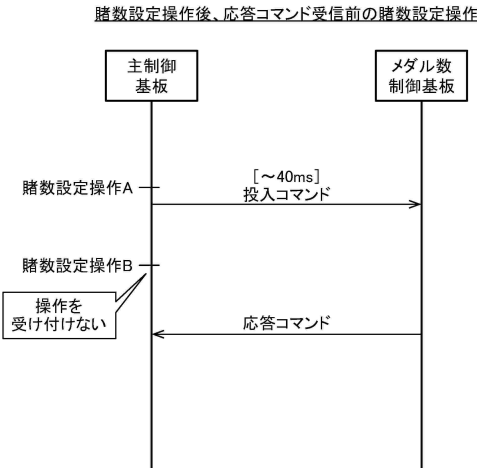
【図 48】



10

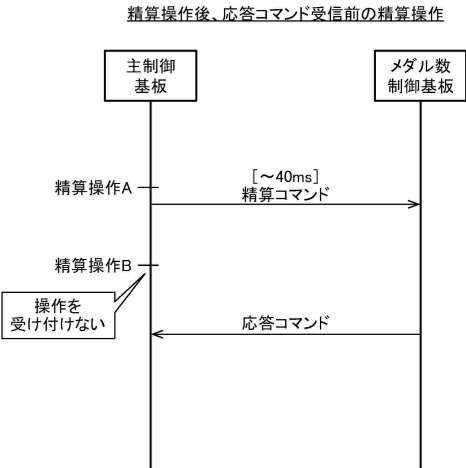
【図 49】

【図 49】



【図 50】

【図 50】



30

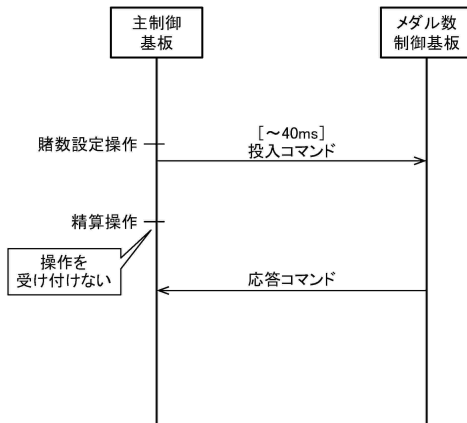
40

50

【図 5 1】

【図 5 1】

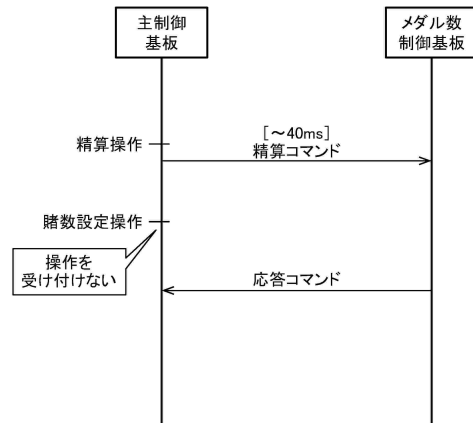
賭数設定操作後、応答コマンド受信前の精算操作



【図 5 2】

【図 5 2】

精算操作後、応答コマンド受信前の賭数設定操作

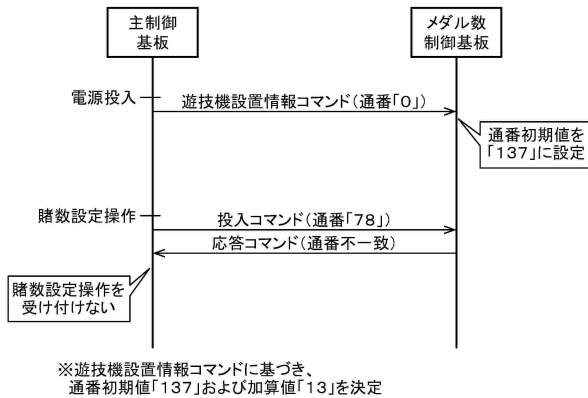


10

【図 5 3】

【図 5 3】

賭数設定操作における通番エラー

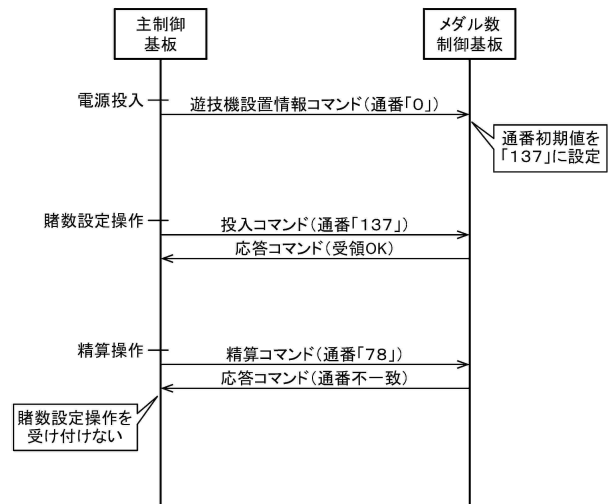


※遊技機設置情報コマンドに基づき、
通番初期値「137」および加算値「13」を決定

【図 5 4】

【図 5 4】

精算操作における通番エラー



※遊技機設置情報コマンドに基づき、
通番初期値「137」および加算値「13」を決定

20

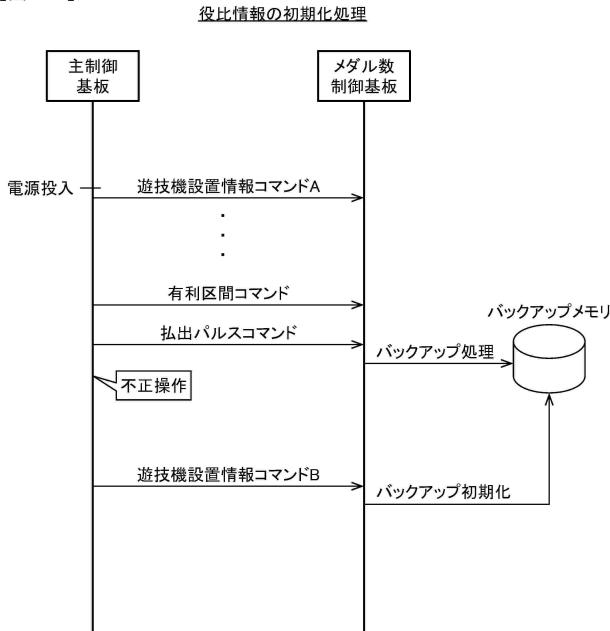
30

40

50

【図 5 9】

【図 5 9】



【図 6 0】

【図 6 0】

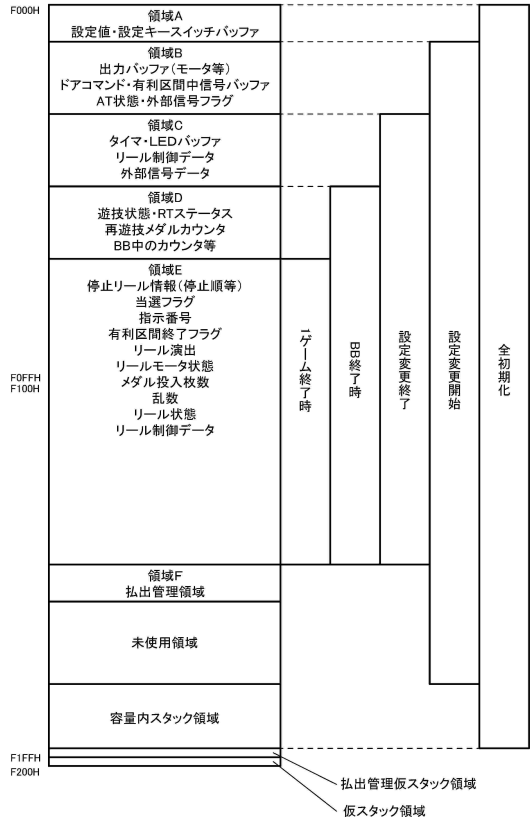


10

20

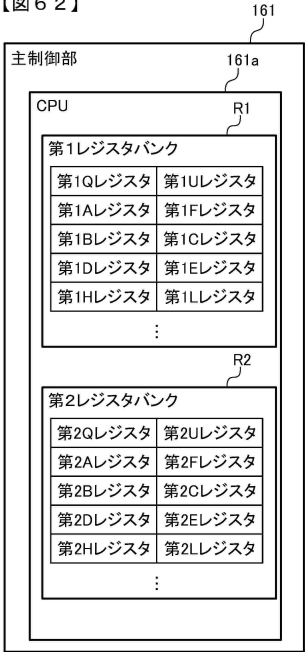
【図 6 1】

【図 6 1】



【図 6 2】

【図 6 2】



30

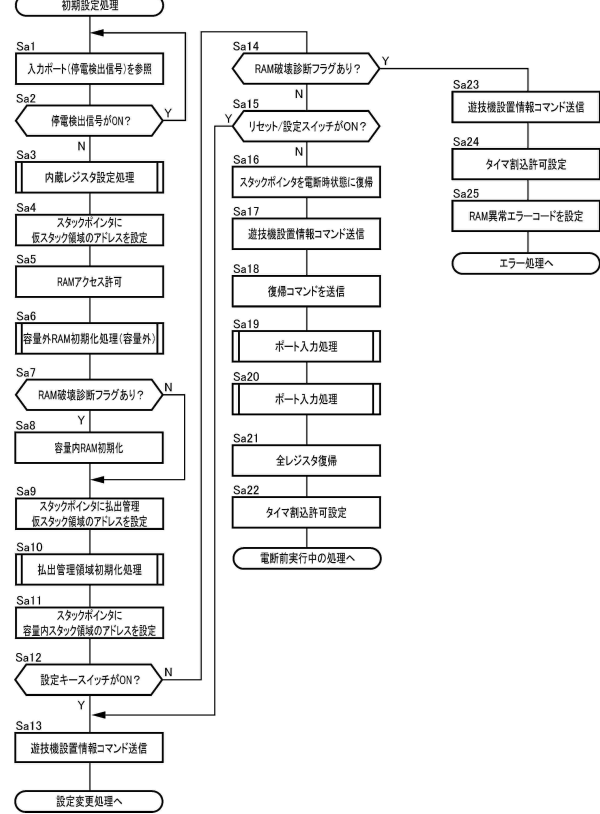
40

50

【図 6 3】

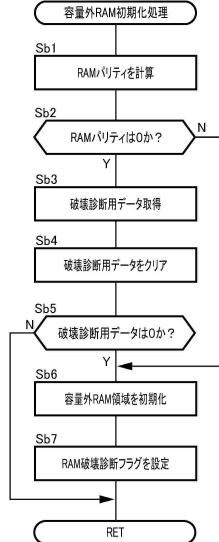


【图 6 4】

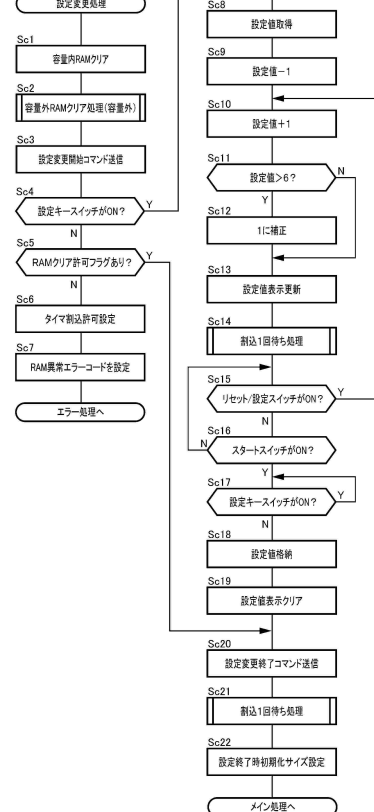


20

【図 6 5】



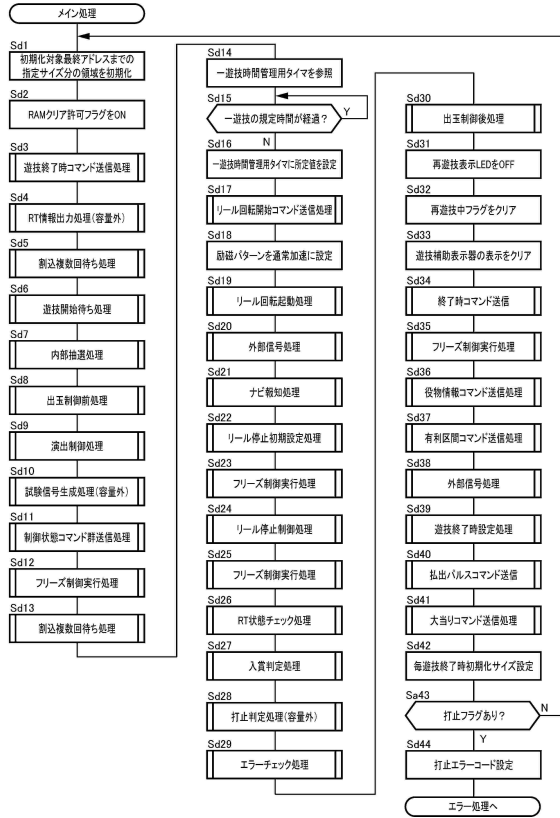
【図 6 6】



40

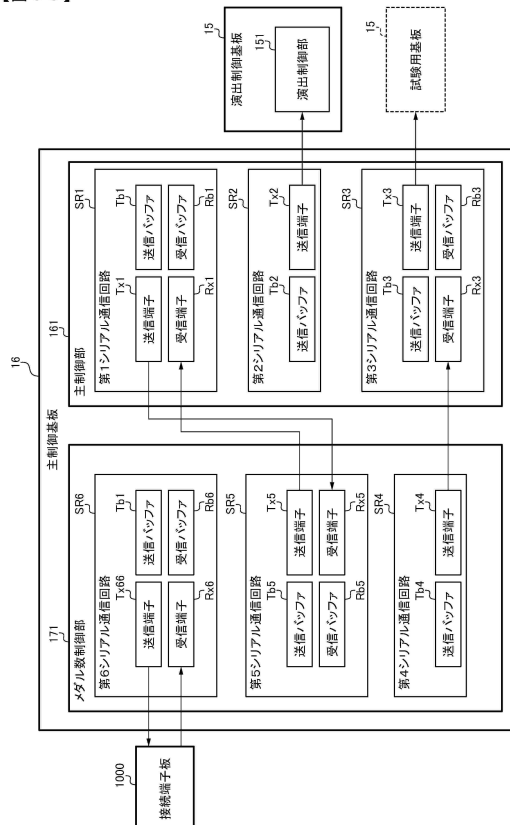
【図 67】

【図 67】



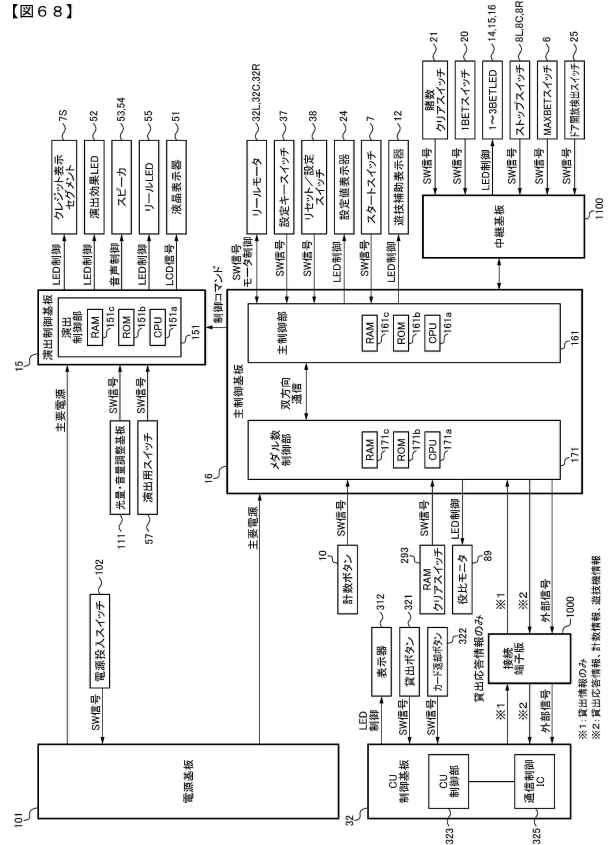
【図 69】

【図 69】



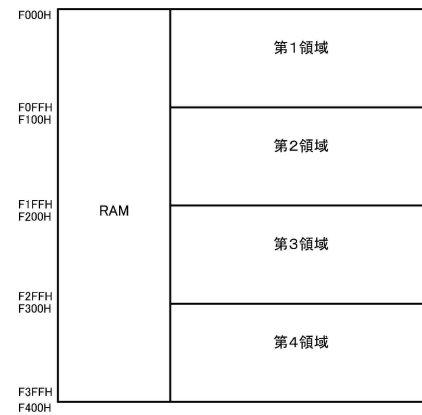
【図 68】

【図 68】

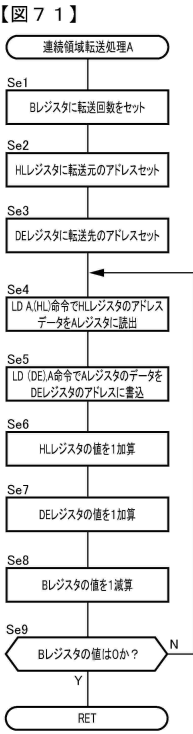


【図 70】

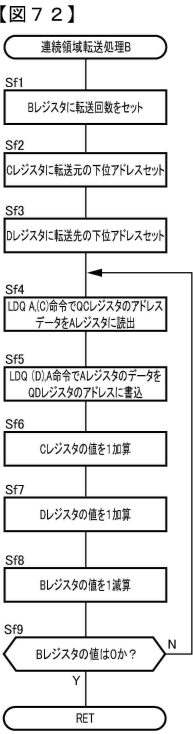
【図 70】



【図 7 1】



【図 7 2】



10

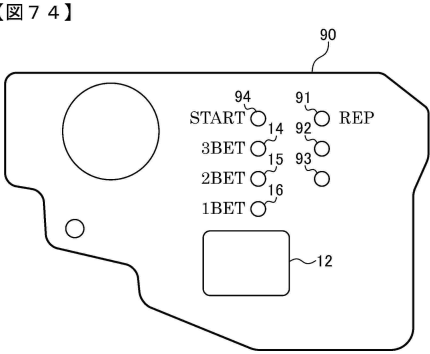
20

【図 7 3】

【図 7 3】

LDQ HL, (k)	L←(Qk) H←(Qk+1)
LDQ (k), HL	(Qk)←L (Qk+1)←H

【図 7 4】



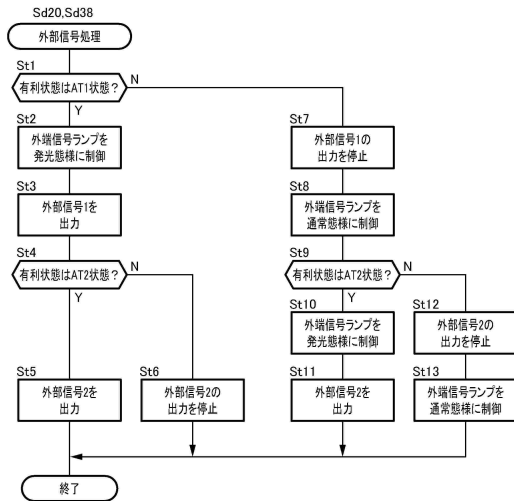
30

40

50

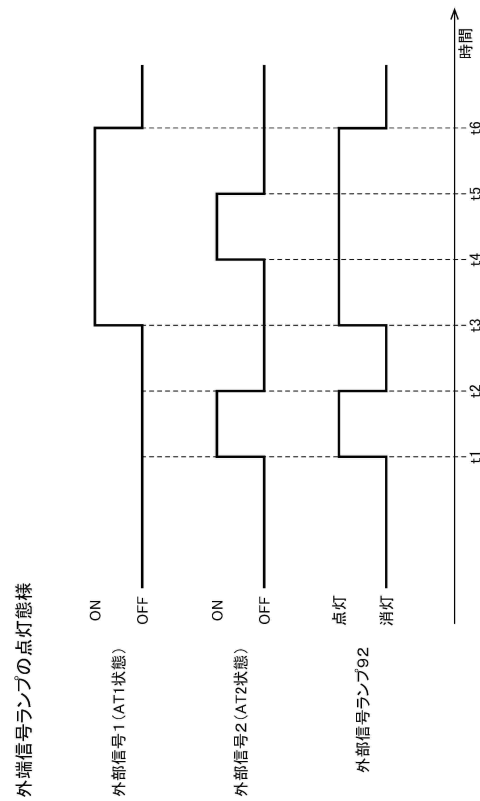
【図 75】

【図 75】



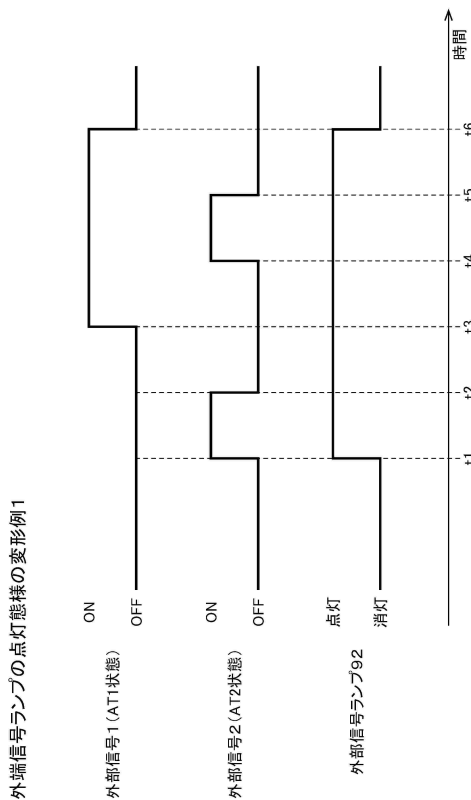
【図 76】

【図 76】



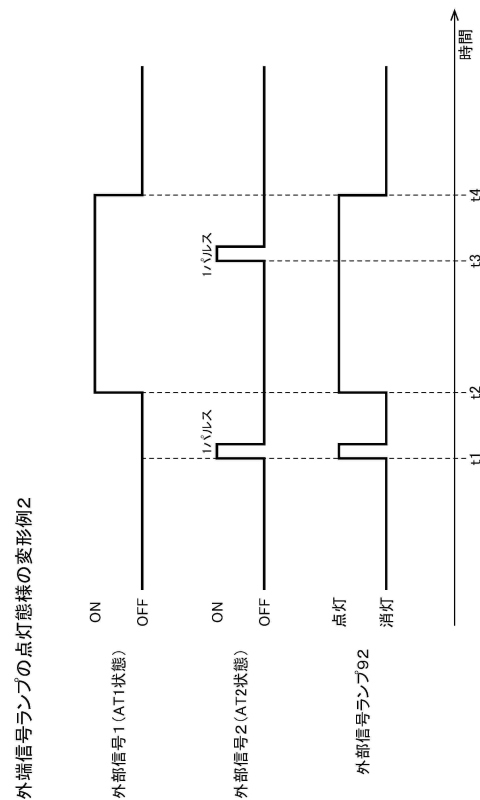
【図 77】

【図 77】



【図 78】

【図 78】



10

20

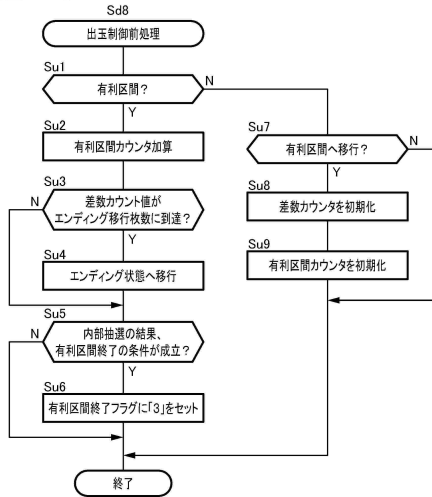
30

40

50

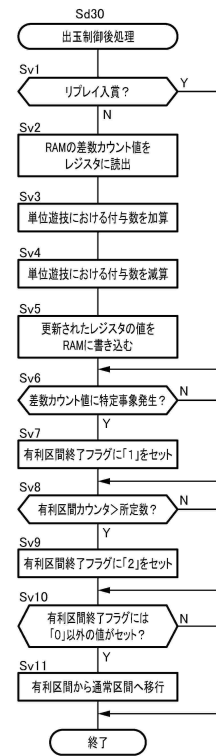
【図 79】

【図 79】



【図 80】

【図 80】

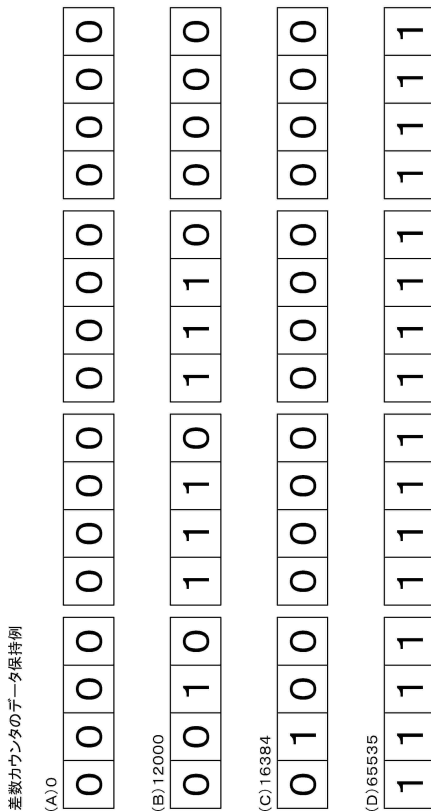


10

20

【図 81】

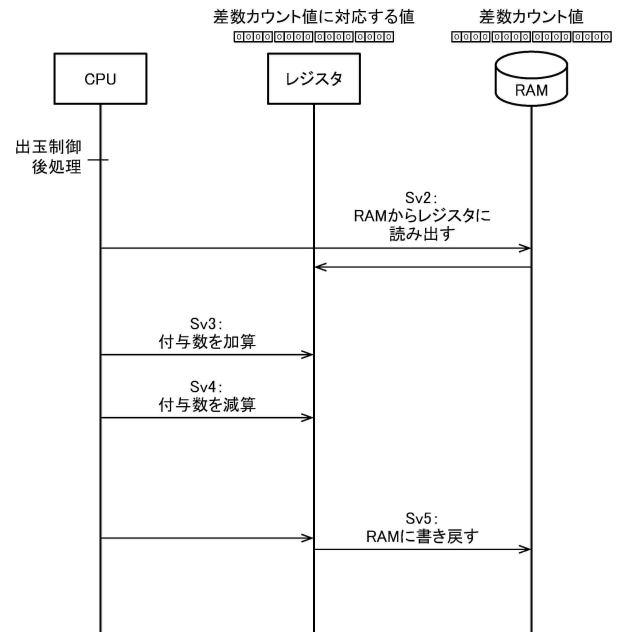
【図 81】



【図 82】

【図 82】

差数カウンタ更新の流れ



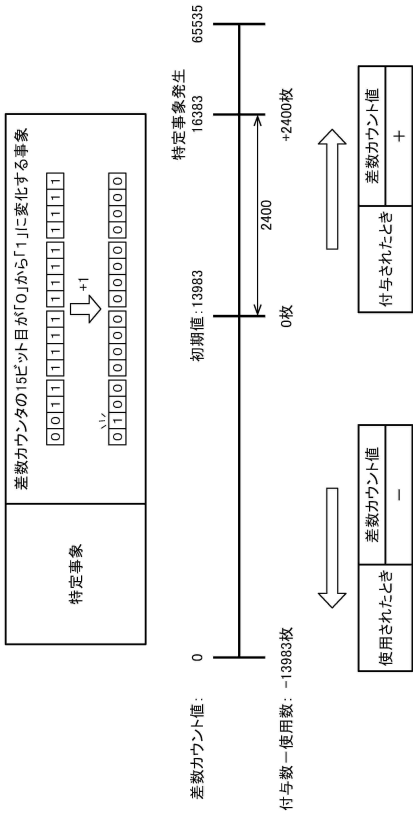
30

40

50

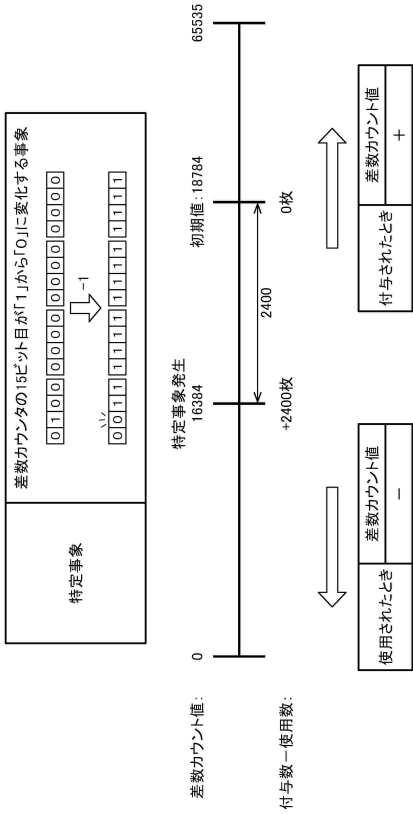
【図 8 3】

初期値設定による有利区間終了判定の第1パターン



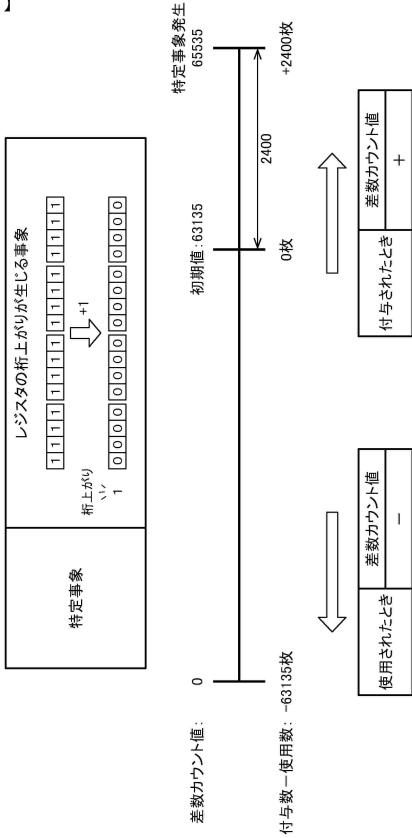
【図 8 5】

初期値設定による有利区間終了判定の第3パターン



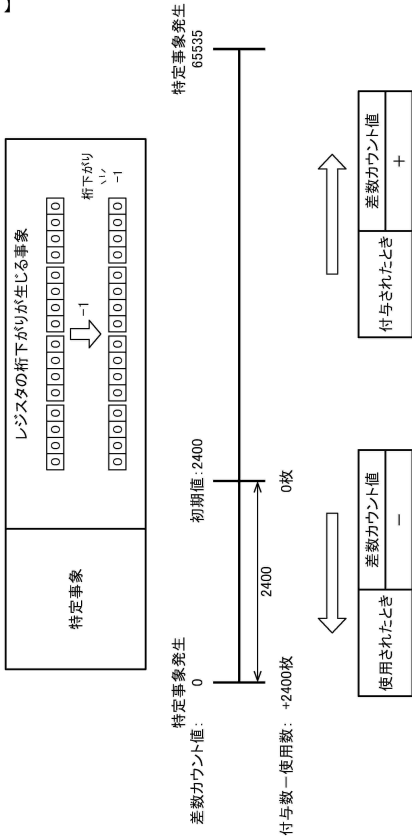
【図 8 4】

初期値設定による有利区間終了判定の第2パターン



【図 8 6】

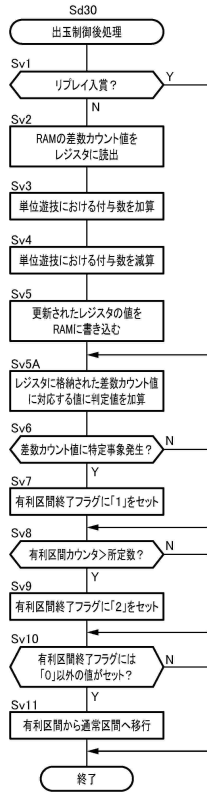
初期値設定による有利区間終了判定の第4パターン



【図 8 7】

【図 8 7】

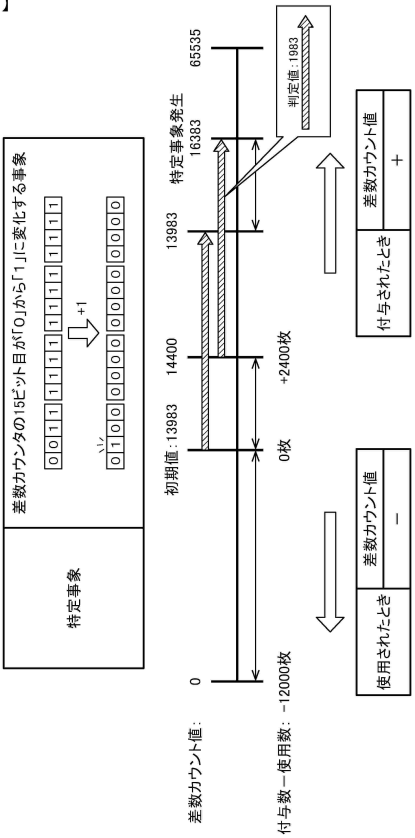
判定値加算による有利区間終了の判定



【図 8 8】

【図 8 8】

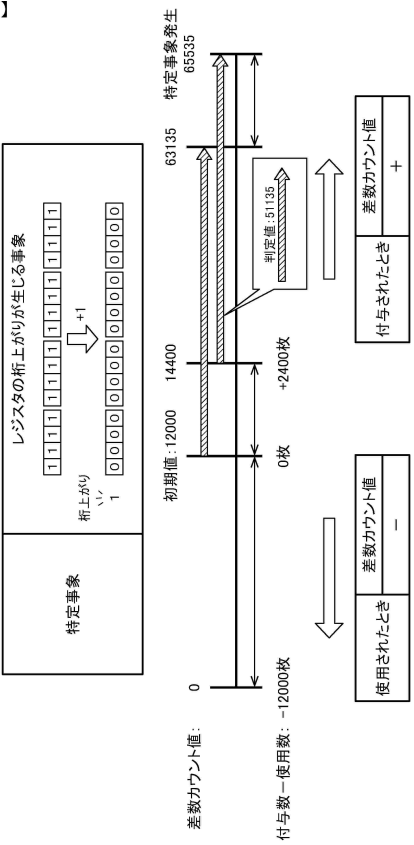
判定値加算による有利区間終了判定の第1パターン



【図 8 9】

【図 8 9】

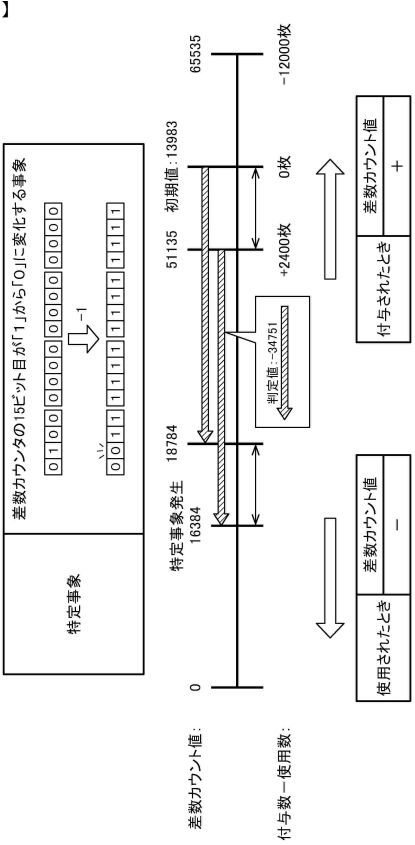
判定値加算による有利区間終了判定の第2パターン



【図 9 0】

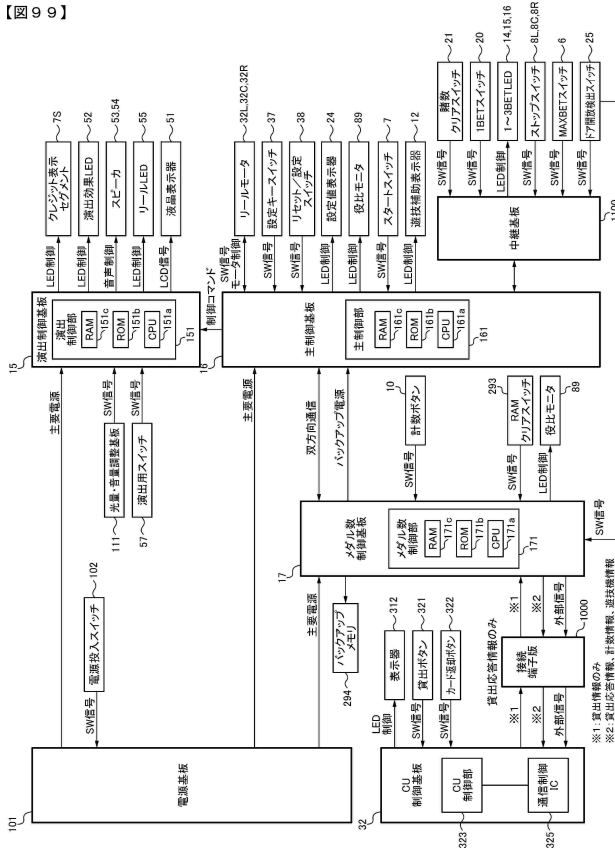
【図 9 0】

判定値加算による有利区間終了判定の第3パターン



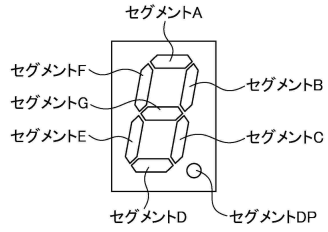
【図 99】

【図 99】



【図 100】

【図 100】

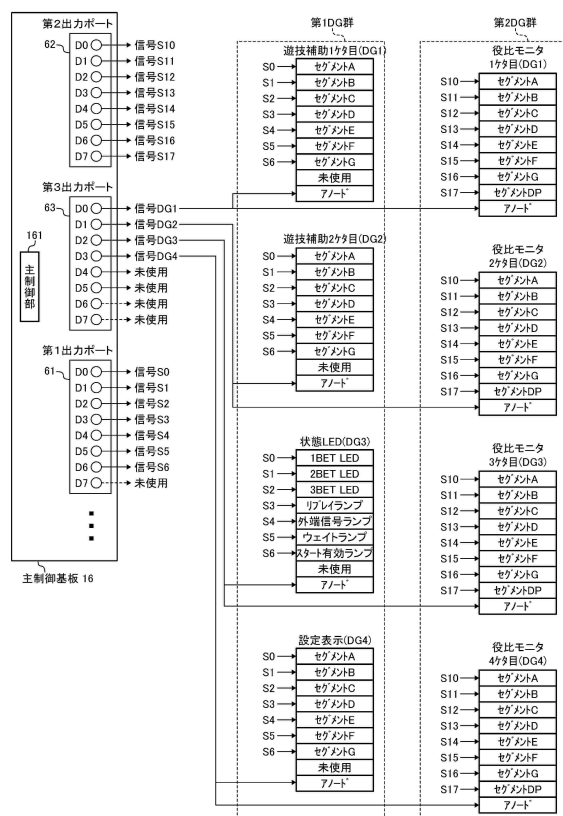


10

20

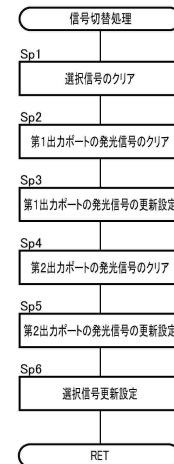
【図 101】

【図 101】



【図 102】

【図 102】



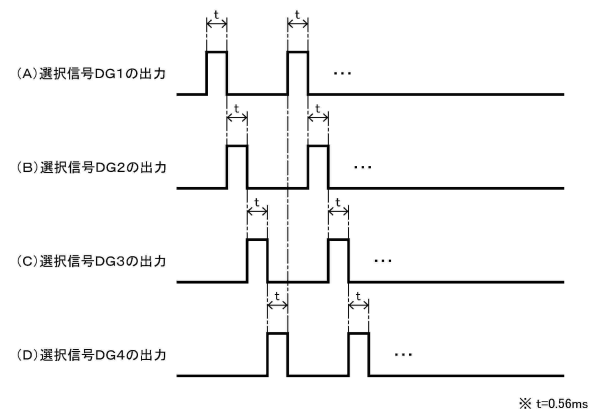
30

40

50

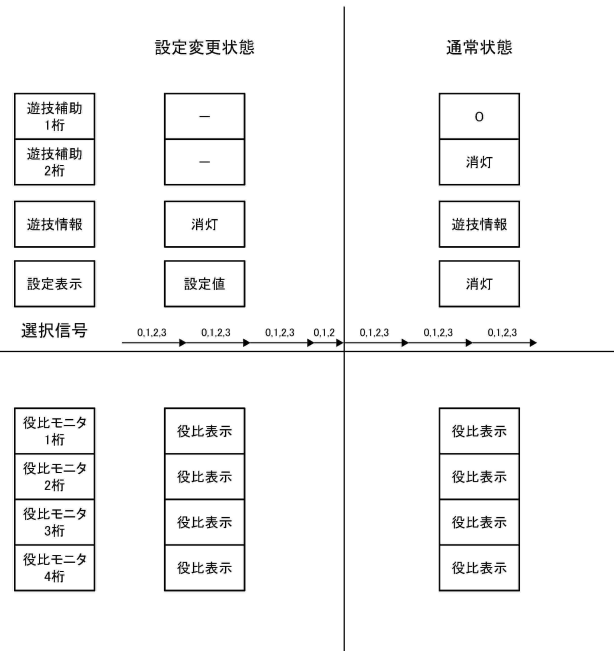
【図 1 0 3】

【図 1 0 3】 選択信号の切替を説明するための図



【図 1 0 4】

【図 1 0 4】

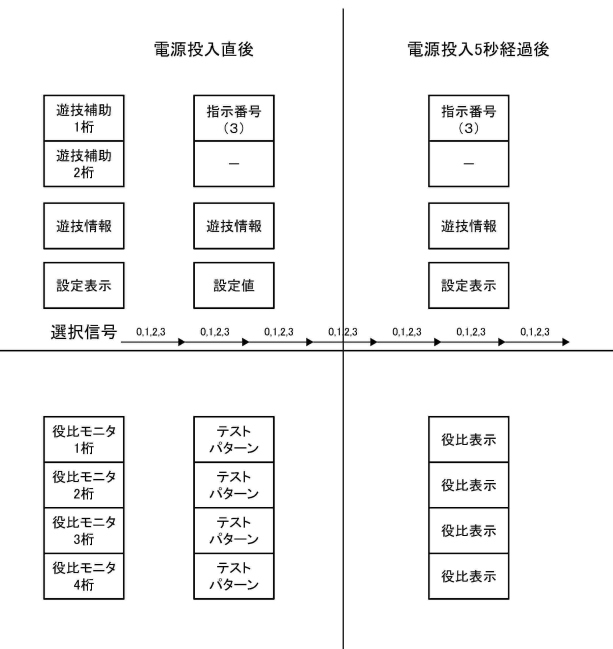


10

20

【図 1 0 5】

【図 1 0 5】



30

40

50