

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 特 許 公 報 (B2)

(11) 特許番号

特許第6428689号
(P6428689)

(45) 発行日 平成30年11月28日 (2018.11.28)

(24) 登録日 平成30年11月9日 (2018.11.9)

(51) Int. Cl.		F I	
G 1 0 H	7/02	(2006.01)	G 1 0 H 7/02
G 1 0 H	1/00	(2006.01)	G 1 0 H 1/00 Z

請求項の数 13 (全 35 頁)

(21) 出願番号	特願2016-58773 (P2016-58773)	(73) 特許権者	000001443
(22) 出願日	平成28年3月23日 (2016. 3. 23)		カシオ計算機株式会社
(65) 公開番号	特開2017-173522 (P2017-173522A)		東京都渋谷区本町 1 丁目 6 番 2 号
(43) 公開日	平成29年9月28日 (2017. 9. 28)	(74) 代理人	100074099
審査請求日	平成29年11月22日 (2017.11.22)		弁理士 大菅 義之
		(72) 発明者	佐藤 博毅
			東京都羽村市栄町 3 丁目 2 番 1 号 カシオ
			計算機株式会社羽村技術センター内
		審査官	上田 雄

最終頁に続く

(54) 【発明の名称】 波形読み込み装置、方法、プログラム、及び電子楽器

(57) 【特許請求の範囲】

【請求項 1】

1 つの音色に対応する複数の波形データを含み、かつ、複数のサイズの波形データが含まれる波形データのセットを音色波形データとして記憶している一次記憶装置から、指定された音色に対応する前記音色波形データを取得する取得処理と、

前記取得した前記音色波形データに含まれる複数の波形データのそれぞれを複数のグループのいずれかに割り当てる処理であって、それぞれのグループに含まれる波形データのサイズが第 1 のサイズを超えないようにして 1 または複数の波形データを組み合わせて各グループに割り当てる割当処理と、

それぞれのセグメントのサイズが前記第 1 のサイズ以上になるように複数のセグメントに分割された記憶領域を有する二次記憶装置に対して、前記割り当てを行った複数のグループの波形データを、同じグループに含まれる複数の波形データが同じセグメントに格納されるようにして書き込む書き込み処理と、

を実行する処理部を備えた波形読み込み装置。

【請求項 2】

前記書き込み処理は、前記二次記憶装置に対して、前記複数のグループの波形データを書き込む場合に、1 つのセグメントには、1 つのグループに含まれる全ての波形データが格納され、他のグループに含まれる波形データが混在して格納されないようする、

請求項 1 に記載の波形読み込み装置。

【請求項 3】

10

20

前記一次記憶装置は、複数の音色に対応する複数の前記音色波形データを記憶しており、

前記第 1 のサイズは、前記音色波形データとして前記一次記憶装置に記憶されている複数の波形データのうちの最も大きいサイズの波形データが格納可能であり、かつ、前記音色波形データとして前記一次記憶装置に記憶されている複数の波形データのうちの少なくとも一部の複数の波形データを組み合わせる格納可能であるようにして決められたサイズである、

請求項 1 または 2 に記載の波形読み込み装置。

【請求項 4】

前記割当処理は、前記音色波形データに含まれる複数の波形データのそれぞれが、前記複数のグループのうちのいずれのグループに属するかを示すグループ情報を記憶する記憶手段から、前記グループ情報を取得するグループ情報取得処理を含み、前記取得したグループ情報に基づいて、前記音色波形データに含まれる複数の波形データを複数のグループに分割して割り当てる、

請求項 1 乃至 3 のいずれかに記載の波形読み込み装置。

【請求項 5】

前記複数のセグメントは、全てが同じ前記第 1 のサイズである、

請求項 1 乃至 4 のいずれかに記載の波形読み込み装置。

【請求項 6】

前記一次記憶装置は、フラッシュメモリを備え、二次記憶装置は、一次記憶装置より容量の小さいランダムアクセスメモリを備えた、請求項 1 乃至 5 のいずれかに記載の波形読み込み装置。

【請求項 7】

複数の音色のいずれかに対応する前記音色波形データを指定する指定処理と、

前記指定処理により指定された前記音色波形データが前記二次記憶装置に記憶されているか否かを判別する判別処理と、

前記指定された前記音色波形データが前記二次記憶装置に記憶されていないと判別された場合に、前記音色波形データを分割するグループの数に対応する数のセグメントを前記二次記憶装置内で確保するセグメント確保処理

を実行し、

前記書き込み処理は、前記セグメント確保処理により確保された複数のセグメントのそれぞれに、前記音色波形データを分割した複数のグループのそれぞれに含まれる波形データを書き込む、

請求項 1 乃至 6 のいずれかに記載の波形読み込み装置。

【請求項 8】

前記二次記憶装置が有する複数のセグメントのうち、空きのセグメント数を取得する取得処理

を実行し、

前記セグメント確保処理は、前記取得された空きのセグメント数が前記指定された前記音色波形データのグループ数と同じあるいはそれ以上の場合は、前記指定された前記音色波形データのグループ数と同じ数の空きのセグメントを確保し、前記取得された空きのセグメント数が前記指定された前記音色波形データのグループ数より少ない場合は、前記空きのセグメントと、空いていないセグメントの中で予め定められた条件を満たすセグメントとを確保する処理を実行する、請求項 7 に記載の波形読み込み装置。

【請求項 9】

前記予め定められた条件を満たすセグメントは、前記二次記憶装置に記憶されている前記音色波形データのうち、記憶されている期間が最も長い前記音色波形データを記憶しているセグメントである、請求項 8 に記載の波形読み込み装置。

【請求項 10】

前記書き込み処理は、前記二次記憶装置に対して、複数の音色の波形データを書き込む場

10

20

30

40

50

合に、１つのセグメントには、異なる音色の波形データが混在して格納されないようする、

請求項 1 乃至 9 のいずれかに記載の波形読み込み装置。

【請求項 1 1】

請求項 1 乃至 1 0 のいずれかに記載の波形読み込み装置と、

前記一次記憶装置と、

前記二次記憶装置と、

前記二次記憶装置に書き込まれた前記波形データから楽音を生成する音源と、
を備えた電子楽器。

【請求項 1 2】

波形読み込み装置に用いられる波形読み込み方法であって、前記波形読み込み装置が、

１つの音色に対応する複数の波形データを含み、かつ、複数のサイズの波形データが含まれる波形データのセットを音色波形データとして記憶している一次記憶装置から、指定された音色に対応する前記音色波形データを取得する取得処理と、

前記取得した前記音色波形データに含まれる複数の波形データのそれぞれを複数のグループのいずれかに割り当てる処理であって、それぞれのグループに含まれる波形データのサイズが第 1 のサイズを超えないようにして 1 または複数の波形データを組み合わせて各グループに割り当てる割当処理と、

それぞれのセグメントのサイズが前記第 1 のサイズ以上になるように複数のセグメントに分割された記憶領域を有する二次記憶装置に対して、前記割り当てを行った複数のグループの波形データを、同じグループに含まれる複数の波形データが同じセグメントに格納されるようにして書き込む書込み処理と、

を実行する波形読み込み方法。

【請求項 1 3】

波形読み込み装置として用いられるコンピュータに、

１つの音色に対応する複数の波形データを含み、かつ、複数のサイズの波形データが含まれる波形データのセットを音色波形データとして記憶している一次記憶装置から、指定された音色に対応する前記音色波形データを取得する取得処理と、

前記取得した前記音色波形データに含まれる複数の波形データのそれぞれを複数のグループのいずれかに割り当てる処理であって、それぞれのグループに含まれる波形データのサイズが第 1 のサイズを超えないようにして 1 または複数の波形データを組み合わせて各グループに割り当てる割当処理と、

それぞれのセグメントのサイズが前記第 1 のサイズ以上になるように複数のセグメントに分割された記憶領域を有する二次記憶装置に対して、前記割り当てを行った複数のグループの波形データを、同じグループに含まれる複数の波形データが同じセグメントに格納されるようにして書き込む書込み処理と、

を実行させるプログラム。

【発明の詳細な説明】

【技術分野】

【0 0 0 1】

本発明は、波形読み込み装置、方法、プログラム、及びその装置を用いた電子楽器に関する。

【背景技術】

【0 0 0 2】

波形読み込み方式により楽音波形を発生する音源装置では、より多数の、より長時間の波形データを利用できるようにするために、使用しない波形データは例えば R O M（一次記憶装置）に保存しておき、使用する波形データのみを音源装置が直接アクセスできる波形メモリとして機能する R A M（二次記憶装置）に転送して発音させるというシステムを採用するものがある。つまり、高価な R A M が有する記憶容量以上の記憶容量の波形データを安価な R O M に保持しておき、必要な場合のみ移動して発音に使用するというコスト的

10

20

30

40

50

には効率的な方法であると言える。

【 0 0 0 3 】

このようなシステムの場合、R O MからR A M上に新たな音色波形を読み込む際に空きのエリアが不足した場合は、別の音色の波形が読み込まれているR A M上の記憶領域に上書きを行うことになる。

【 0 0 0 4 】

このような制御を行うための従来技術として、次のような技術が知られている（例えば特許文献1に記載の技術）。R O Mには、音色ごとに1つ以上の波形データが格納されている。音源L S I（大規模集積回路）は、指定された曲の曲データを参照して、それらの波形データのなかで楽音の発音に必要なものを特定し、必要と特定した波形データはそのなかで必要な部分を更に特定する。それにより、楽音の発音に必要な波形データはその必要な部分のみをR O Mから読み出してR A Mに転送し格納させる。これにより、発音させるべき楽音の波高値生成用に波形データをR A Mに格納する場合に、そのデータ量をより抑えることが可能な楽音発生装置を提供するものである。

10

【先行技術文献】

【特許文献】

【 0 0 0 5 】

【特許文献1】特開2007-271827号公報

【発明の概要】

【発明が解決しようとする課題】

20

【 0 0 0 6 】

ところで、一般に1つの音色で複数の波形データを持つケースでも、1つの波形データは分断してR A M上に配置することは音源L S Iの読出し構造上許されず、必ず連続して配置される必要がある。つまり、新たに音色を選択してR A M上に配置する際には各波形データが連続して配置されるだけの空きエリアを用意する必要がある。

【 0 0 0 7 】

しかしながら、従来技術では、波形の読み込みや上書きを繰り返すことにより、R A M上での波形の使用領域と未使用領域の配置は無秩序になり、これによって発生する問題として、R A M上に読み込まれた不要な音色波形を捨てて容量的に十分と思われる空きエリアを確保しても、連続性が無いと波形が読み込めないケースがあることである。例えば400 K B（キロバイト）の空きエリアが10箇所あっても、500 K Bの波形をロードすることはできない。そのため、さらなるR A M上の音色波形を犠牲にして、所望の音色の波形の読み込みを行う必要が生ずる。これではR A Mの使用効率が非常に悪くなるケースが存在するばかりでなく、同じ音色の波形がR A M上に存在したとしても、ある音色を読み込めるのかどうか予想がつかないという使いにくさも生じる。例えばA、B、Cという音色がR A M上にある場合に、新たにDという音色をR O MからR A Mに読み込もうとした場合、或るケースではそのまま読み込め、他のケースではAを上書きする必要がある、更に他のケースではA、Bを上書きする必要があるなど、予想がつかない。

30

【 0 0 0 8 】

一般のコンピュータ上などでも同様に一次記憶装置、二次記憶装置を持つため、同様の問題が発生するが、これを解決するために、各ファイルが使用している記憶領域を一箇所に集める、いわゆるデフラグメンテーションあるいはガベージコレクションという処理もあり、楽器のように常にリアルタイム性を要求されないコンピュータの世界では、ユーザがそれを意識的に行うこともある。

40

【 0 0 0 9 】

しかしながら、これらの処理は非常に時間を要する処理なので、電子楽器で音色選択したような時に実行できるものではないという課題があった。かといって演奏していない時にユーザが実行するというのもユーザに余計な精神的負担を課することになり、楽器として好ましいものではないという課題があった。

【 0 0 1 0 】

50

そこで、本発明は、二次記憶装置上に波形が存在しない音色が選択されて新たな音色波形データを一次記憶装置から二次記憶装置に読み込む際に、確実に新しい波形を読み込み可能とすることにより、読み込みたい波形の容量よりもはるかに大きな空きエリアがありながら読み込めないという非効率な状態を回避することを目的とする。

【課題を解決するための手段】

【0011】

態様の一例では、1つの音色に対応する複数の波形データを含み、かつ、複数のサイズの波形データが含まれる波形データのセットを音色波形データとして記憶している一次記憶装置から、指定された音色に対応する前記音色波形データを取得する取得処理と、前記取得した前記音色波形データに含まれる複数の波形データのそれぞれを複数のグループのいずれかに割り当てる処理であって、それぞれのグループに含まれる波形データのサイズが第1のサイズを超えないようにして1または複数の波形データを組み合わせて各グループに割り当てる割当処理と、それぞれのセグメントのサイズが前記第1のサイズ以上になるように複数のセグメントに分割された記憶領域を有する二次記憶装置に対して、前記割り当てを行った複数のグループの波形データを、同じグループに含まれる複数の波形データが同じセグメントに格納されるようにして書き込む書き込み処理と、を実行する処理部を備える。

【発明の効果】

【0012】

本発明によれば、二次記憶装置上に波形が存在しない音色が選択されて新たな音色波形データを一次記憶装置から二次記憶装置に読み込む際に、確実に新しい波形を読み込み可能となり、読み込みたい波形の容量よりもはるかに大きな空きエリアがありながら読み込めないという非効率な状態を回避することが可能となる。

【図面の簡単な説明】

【0013】

【図1】本発明による電子鍵盤楽器の実施形態の外観図である。

【図2】電子鍵盤楽器の実施形態のハードウェア構成例を示す図である。

【図3】本実施形態における波形データセグメントの概念を説明する図である。

【図4】フラッシュメモリ音色情報テーブルと音色選択優先度テーブルのデータ構成例を示す図である。

【図5】音色ごとの波形データの大容量フラッシュメモリから波形メモリへの転送動作を説明する図である。

【図6】波形スプリットの説明図である。

【図7】ROMに記憶される構造体の定数データの例を示す図である。

【図8】RAMに記憶される変数データの例を示す図である。

【図9】制御処理の全体処理の例を示すメインルーチンのフローチャートである。

【図10】初期化処理の詳細例を示すフローチャートである。

【図11】音色切替え処理の詳細例を示すフローチャートである。

【図12】RAM波形データ調査ルーチン及び波形領域確保ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。

【図13】空きセグメント数調査ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。

【図14】波形領域開放ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。

【図15】波形読み込み指示ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。

【図16】波形読み込み処理の詳細例を示すフローチャートである。

【図17】波形転送ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。

【図18】押鍵処理の詳細例を示すフローチャートである。

【図19】スプリット波形検索ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。

【図20】セグメント内波形検索ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。

【発明を実施するための形態】

【0014】

10

20

30

40

50

以下、本発明を実施するための形態（以下「本実施形態」と記載する）について図面を参照しながら詳細に説明する。本実施形態は、例えば電子鍵盤楽器に適用される、音高（鍵域）や音量（ペロシティ：打鍵の速さ）などの演奏情報によって音色が変化することを再現するために、大容量の一次記憶装置（例えばフラッシュメモリ）から二次記憶装置（例えばRAMによる波形メモリ）に、音高又は音量ごとの波形データ（以下これを「スプリット波形」と呼ぶ）を読み込む楽音発生装置を対象とする。本実施形態は、このような楽音発生装置において、二次記憶装置上に波形が存在しない音色が選択されて新たな音色波形データを一次記憶装置から二次記憶装置に読み込む際に、確実に新しい波形を読み込み可能となり、読み込みたい波形の容量よりもはるかに大きな空きエリアがありながら読み込めないという非効率な状態を回避することができる電子楽器を実現するものである。

10

【0015】

図1は、本発明による電子鍵盤楽器の実施形態の外観図である。本実施形態は、電子鍵盤楽器100として実施される。電子鍵盤楽器100は、演奏操作子としての複数の鍵からなる鍵盤101と、音色選択操作子としての音色選択を行うための音色選択ボタン102及び音色以外の各種機能選択を行う機能選択ボタン103からなるスイッチ・パネルと、ピッチベンドやトレモロ、ビブラート等の各種モジュレーション（演奏効果）を付加するベンダノモジュレーション・ホイール104、音色や音色以外の各種設定情報を表示するLCD（Liquid Crystal Display：液晶ディスプレイ）105等を備える。また、電子鍵盤楽器100は、特に図示しないが、演奏により生成された楽音を放音するスピーカを裏面部、側面部、又は背面部等に備える。

20

【0016】

音色選択ボタン102は、図1に示されるように、ピアノ（図中「Piano」）、エレクトリックピアノ（図中「E. piano」）、オルガン（図中「Organ」）、ギター（図中「Guitar」）等の各種音色のカテゴリを選択するためのボタン群である。ユーザは、この音色選択ボタン102を押下することにより、例えば16音色のうちの何れかを選択することができる。

【0017】

図2は、図1の電子鍵盤楽器100の実施形態のハードウェア構成例を示す図である。図2において、電子鍵盤楽器100は、CPU（中央演算処理装置）201、ROM（リードオンリーメモリ）202、RAM（ランダムアクセスメモリ）203、大容量フラッシュ（Flash）メモリ204、波形メモリ206が接続される音源LSI（大規模集積回路）205、図1の鍵盤101と図1の音色選択ボタン102及び機能選択ボタン103からなるスイッチ・パネルとが接続されるキー・スキャナ207、図1のベンダノモジュレーション・ホイール104が接続されるA/Dコンバータ208、図1のLCD105が接続されるLCDコントローラ209、及びMIDI（Musical Instrument Digital Interface）入力を受け付けるMIDI I/F（インタフェース）213が、それぞれシステムバス214に接続される構成を備える。また、音源LSI205から出力されるデジタル楽音波形データは、D/Aコンバータ208によりアナログ楽音波形信号に変換され、アンプ211で増幅された後に、特に図示しないスピーカ又は出力端子から出力される。

30

40

【0018】

CPU201は、RAM203をワークメモリとして使用しながらROM202に記憶された制御プログラムを実行することにより、図1の電子鍵盤楽器100の制御動作を実行する。また、ROM202は、上記制御プログラム及び各種固定データを記憶する。

【0019】

大容量フラッシュメモリ204（一次記憶装置）は、複数の音色を構成する波形データ等の大容量データの格納領域であり、シーケンシャルアクセスにより順次アクセスされる。一方、音源LSI205には、波形データを展開するRAMで構成される波形メモリ206（二次記憶装置）が接続され、発音される楽音の波形データは必ず、この波形メモリ206上に配置されている必要がある。CPU201は、ユーザが図1の音色選択ボタン

50

102を操作することにより指定した音色に対応する1組以上の波形データを大容量フラッシュメモリ204からシーケンシャルに読みだし、それを音源LSI205経由で波形メモリ206に転送することで、音色データを入れ替えることができる。

【0020】

LCDコントローラ209は、LCD105を制御するIC(集積回路)である。キー・スキャナ207は、鍵盤101や音色選択ボタン102又は機能選択ボタン103等のスイッチ・パネルの状態を走査して、CPU201に通知するICである。A/Dコンバータ208は、ペンダ/モジュレーション・ホイール104の操作位置を検出する集積回路である。

【0021】

以上の構成を有する電子鍵盤楽器100の実施例における動作仕様の概要についてまず説明する。

【0022】

まず、ユーザインタフェースについて説明する。本実施形態における電子鍵盤楽器100では、ユーザが図1の音色選択ボタン102を押下することで、例えば16の音色のうち、いずれかを選択して演奏することができる。

【0023】

次に、波形データの読み込み転送動作について説明する。図3は、本実施形態における波形データセグメントの概念を説明する図である。波形メモリ(RAM)上でセグメント管理がされない従来の電子鍵盤楽器では、データ配置301として示されるように、波形データの読み込みが繰り返されると、使用領域と空き領域が無秩序な配置になり、たとえ合計では十分な空き領域があったとしても、連続性が無いばかりに読み込むエリアが確保できないというケースが起りえていた。

【0024】

これに対して本実施形態では、302として示されるデータ配置を有する。このデータ配置においては、波形メモリ206の記憶領域において、一定の間隔で跨ぐことができない境界線が設けられる。本実施形態において、この隣り合う境界線と境界線の間の領域をセグメントと呼ぶ。この1セグメントのデータサイズは、全て同じであり、各音色を構成する1つ以上の波形データの中で最もサイズが大きいものよりも下回らないように設定される。本実施形態では、大容量フラッシュメモリ204から波形メモリ206への波形データの読み込みは、このセグメントを単位として実行される。本実施形態において、1つの音色は1つ又は複数の波形データを持つ。1つの音色の1つ以上の波形データの読み込みにおいては、1つ又は複数のセグメント単位で波形メモリ206の記憶領域が確保され、読み込みが実行される。この場合に、確保された複数のセグメントは、連続して配置されている必要はない。また、1つのセグメントには、同じ音色の波形データを複数読み込むことができるが、異なる音色の波形データが混在して読み込まれないように、制御が実行される。

【0025】

大容量フラッシュメモリ20上には例えば全16音色分の波形データ群が記録されており、その中からユーザが指定した音色を構成する1つ以上の波形データを音源LSI205の波形メモリ206に読み込むことで、発音が可能となる。この音色情報は、図2のROM202に記憶されるフラッシュメモリ音色情報テーブルによって管理される。図4(a)は、フラッシュメモリ音色情報テーブルのデータ構成例を示す図である。図4(a)の表として例示されるフラッシュメモリ音色情報テーブルの2行目以降の各行として示される各音色のエントリには、図4(a)の表の1行目に示されるように、音色番号を示す「番号」項目値と、「音色名」項目値と、大容量フラッシュメモリ204の波形記憶領域の先頭からの記憶アドレスのオフセット(16進数)を示す「波形アドレスオフセット」項目値と、その音色に含まれる波形データ群の合計の波形サイズ(16進数)を示す「波形サイズ」項目値と、それらの波形データ群が使用する「使用セグメント数」項目値とが記憶されている。

10

20

30

40

50

【 0 0 2 6 】

上記 16 音色の各々は、1 音色あたり最大で例えば 64 種類の波形データから構成され、大容量フラッシュメモリ 204 に連続的に格納されている。音色内の各波形データのうち、波形メモリ 206 内の 1 つのセグメント内に転送される 1 つ以上の波形データは 1 つのグループにグルーピングされる。波形メモリ 206 内の 1 つのセグメント内に転送される波形データは、大容量フラッシュメモリ 204 上でも必ず連続している。1 つの音色の各波形データの情報は、図 2 の ROM 202 に記憶される音色波形情報テーブルによって管理される。図 4 (b) は、1 音色あたり最大で 64 の波形データを管理する音色波形情報テーブルのデータ構成例を示す図である。図 4 (b) の表として例示される音色波形情報テーブルの 2 行目以降の各行として示される各波形データのエントリには、図 4 (b) の表の 1 行目に示されるように、0 から 63 までの「波形番号」項目値が記憶される。またこのエントリには、演奏時に演奏されたキーやペロシティ（強度）によってどの波形を読みだして発音させるかを判断するための情報（スプリットゾーンパラメータ）として、「最低ペロシティ」項目値、「最高ペロシティ」項目値、「最低キー番号」項目値、及び「最高キー番号」項目値が記憶される。またこのエントリには、その波形データが転送先の波形メモリ 206 のセグメントのどのアドレスから記憶されているかを示す「セグメント先頭からのアドレス」項目値と、その波形データのサイズを示す「波形サイズ」項目値が記憶される。なお、値の左端に付与されている記号「H」は、その値が 16 進数であることを示す。更にこのエントリには、その波形データが含まれるグループを示す「セグメントグループ」項目値が記憶される。

【 0 0 2 7 】

本実施形態においては、ユーザによって指定された音色を構成する波形データ群が波形メモリ 206 上に記憶されていない場合には、次の制御処理が実行される。まず、セグメントを単位として、大容量フラッシュメモリ 204 から波形メモリ 206 に新たに読み込まれる音色を構成する 1 つ以上の波形データ群が必要とする数のセグメントの空き領域が、波形メモリ 206 上で探索されて確保される。必要なセグメント数は、ROM 202 に記憶されている図 4 (a) に例示されるフラッシュメモリ音色情報テーブルにおいて、指定された音色に対応するエントリの「使用セグメント数」項目値が参照されることにより決定される。波形メモリ 206 上で必要な数の空きセグメントが無い場合には、必要なセグメント数が確保されるまで、古い順に使用されていた音色に対応するセグメントが順次開放されて確保される。

【 0 0 2 8 】

次に、大容量フラッシュメモリ 204 に記憶されている指定された音色に対応する波形データ群が、波形メモリ 206 上で確保された空きセグメントに順次転送される。このとき、指定された音色に対応する ROM 202 に記憶されている図 4 (b) に例示される音色波形情報テーブルにおいて、「セグメントグループ」項目値が (0 から) 小さい順に同じ値を有する波形データ群は、波形メモリ 206 上の (番号が小さい順の) 1 つの空きセグメントに転送される。図 5 は、音色ごとの波形データの大容量フラッシュメモリ 204 から波形メモリ 206 への転送動作を説明する図である。例えば図 5 (a) に示される Guitar 音色を構成する大容量フラッシュメモリ 204 上の 0 番から 10 番の波形データ群が図 5 (b) の波形メモリ 206 に転送される場合、「セグメントグループ」項目値 = 0 である 0 番から 2 番までの連続する 3 組の波形データ群は図 5 (b) の波形メモリ 206 上の空きセグメント = Seg 0 に転送され、「セグメントグループ」項目値 = 1 である 3 番から 5 番までの連続する 3 組の波形データ群は波形メモリ 206 上の空きセグメント = Seg 4 に転送され、「セグメントグループ」項目値 = 2 である 6 番から 8 番までの連続する 3 組の波形データ群は波形メモリ 206 上の空きセグメント = Seg 6 に転送され、「セグメントグループ」項目値 = 3 である 9 番と 10 番の連続する 2 組の波形データ群は波形メモリ 206 上の空きセグメント = Seg 63 に転送される。一方例えば、例えば図 5 (c) に示される Saxophone 音色を構成する大容量フラッシュメモリ 204 上の 0 番から 8 番の波形データ群が図 5 (b) の波形メモリ 206 に転送される場合、

「セグメントグループ」項目値 = 0 である 0 番から 2 番までの連続する 3 組の波形データ群は図 5 (b) の波形メモリ 2 0 6 上の空きセグメント = S e g 2 に転送され、「セグメントグループ」項目値 = 1 である 3 番から 5 番までの連続する 3 組の波形データ群は波形メモリ 2 0 6 上の空きセグメント = S e g 3 に転送され、「セグメントグループ」項目値 = 2 である 6 番と 7 番の連続する 2 組の波形データ群は波形メモリ 2 0 6 上の空きセグメント = S e g 5 に転送され、「セグメントグループ」項目値 = 3 である 8 番の 1 組の波形データ群は波形メモリ 2 0 6 上の空きセグメント = S e g 7 に転送される。転送先のセグメントに対応付けて、そのセグメントに転送された波形データに対応する「セグメントグループ」項目値が、例えば R A M 2 0 3 (図 2) に記憶される。

【 0 0 2 9 】

10

各セグメントは、前述したように最もサイズが大きい波形データに合わせた、例えば 1 0 0 0 0 0 H (「 H 」 は 1 6 進数を示す) バイト = 1 M B (メガバイト) のサイズを有する。従って、1 つの波形データは必ず、1 つのセグメント内の記憶領域に連続して転送することが可能となる。合計で例えば 1 M B 以下になる同じ「セグメントグループ」項目値を有する連続する複数の波形データも、1 つのセグメントに転送することができる。これにより、偶然性に依存して空き容量よりも遥かに小さいサイズの波形データが読み込めないということは起こらなくなる。

【 0 0 3 0 】

ユーザによって指定された音色を構成する波形データ群が波形メモリ 2 0 6 上に記憶されている場合には、それらの波形データ群は大容量フラッシュメモリ 2 0 4 からあらかじめ読み込む必要は無いので、そのまま発音処理に使用することができる。この際、読み込みは発生しないものの、履歴上は最新の音色として記録される。

20

【 0 0 3 1 】

図 6 は、押鍵が発生した場合の発音処理時の波形スプリットの説明図である。本実施形態では、図 6 に例示されるように、演奏時のキー番号とペロシティ (演奏強さ) が最大で 6 4 領域に 2 次元的に分割され、それぞれの分割された領域 (スプリットエリア) に、上述のように波形メモリ 2 0 6 に転送された 1 音色あたり 1 組以上最大で 6 4 組の波形データがそれぞれ割り当てられる。図 2 において、C P U 2 0 1 は、キー・スキャナ 2 0 7 を介して鍵盤 1 0 1 における押鍵の発生を検出すると、現在演奏中の音色に対応する R O M 2 0 2 (図 2) 内の図 4 (b) に例示される音色波形情報テーブルのエントリのうち、押鍵発生時のキー番号値が「最低キー番号」項目値から「最高キー番号」項目値までの範囲に含まれ、押鍵発生時のペロシティが「最低ペロシティ」項目値から「最高ペロシティ」項目値までの範囲に含まれるエントリが検索される。そして、検索された当該エントリの「セグメントグループ」項目値と同じセグメントグループの値が対応付けられている波形メモリ 2 0 6 上のセグメント内の、当該エントリの「セグメント先頭からのアドレス」項目値に対応するアドレスから、当該エントリの「波形サイズ」項目値に対応する波形サイズ分だけの波形データが、押鍵発生時のキー番号に対応する速度で読み出されて押鍵発生時のペロシティに対応する強度で発音される。

30

【 0 0 3 2 】

C P U 2 0 1 は、ユーザによって指定された音色を構成する波形データ群が波形メモリ 2 0 6 上に記憶されていない場合には、これらの波形データ群が大容量フラッシュメモリ 2 0 4 から波形メモリ 2 0 6 に転送されるが、この波形転送はバックグラウンド処理として 1 組の波形データごとに分割して実行される。従って、押鍵発生時に C P U 2 0 1 がスプリットエリアを判別してそのエリアに対応する波形データの波形メモリ 2 0 6 からの読出しを音源 L S I 2 0 5 に指示したときに、該当する波形データが大容量フラッシュメモリ 2 0 4 から波形メモリ 2 0 6 への転送の最中である場合には、まだ波形データが波形メモリ 2 0 6 上に揃っていないため、音源 L S I 2 0 5 は発音を行わない。

40

【 0 0 3 3 】

R O M 2 0 2 (図 2) に記憶される図 4 (a) の例のフラッシュメモリ音色情報テーブル及び図 4 (b) の例の音色波形情報テーブルは、C P U 2 0 1 (図 2) が実行する制御

50

プログラム上からは、構造体の定数データとしてアクセスすることができる。図7は、ROM202に記憶される構造体の定数データの例を示す図である。

【0034】

まず、図4(a)に例示されるフラッシュメモリ音色情報テーブルは、図7に示される、構造体TONE__INF[16]([]内の数字は配列数を示す)と、その構造体を構成するメンバ定数である配列定数NAME[16]([]内の数字は配列数を示す)、定数WAVE__TOTAL__SIZE、及び定数NUM__SEGとによって構成される。構造体TONE__INF[16]は例えば、RAM203(図2)上の変数Tによって、TONE__INF[T]としてアクセスされる。変数Tが例えば0から15までの値域をとることにより、図4(a)のフラッシュメモリ音色情報テーブルにおける「番号」項目値が0から15までの各音色のエントリが指定される。メンバ定数NAME[16]は、図4(a)の例の「音色名」項目値に対応する16文字までの音色表示名を格納する。このメンバ定数へは例えば、RAM203上の変数iによって、TONE__INF[T].NAME[i]というフォーマットでアクセスされる。変数iが例えば0から15までの値域をとることにより、変数Tの値に対応する音色の音色表示名(0~15文字目)が表される。メンバ定数WAVE__TOTAL__SIZEは、図4(a)の「波形サイズ」項目値に対応する音色内の波形データの合計サイズを格納する。このメンバ定数へは例えば、TONE__INF[T].WAVE__TOTAL__SIZEというフォーマットでアクセスされる。これは、変数Tの値に対応する音色の波形データの合計サイズを示す。メンバ定数NUM__SEGは、図4(a)の「使用セグメント数」項目値に対応する音色内の波形データが使用するセグメント数を格納する。このメンバ定数へは例えば、TONE__INF[T].NUM__SEGというフォーマットでアクセスされる。これは、変数Tの値に対応する音色の使用セグメント数を示す。

【0035】

次に、図4(b)に例示される音色波形情報テーブルは、図7に示される、上位構造体TONE__INF[16]([]内の数字は配列数を示す)と、その構造体を構成するメンバ構造体である中位構造体WAVE[64]([]内の数字は配列数を示す)と、その中位構造体を構成するメンバ定数である定数VEL__LO、VEL__HI、KEY__LO、KEY__HI、FLASH__ADRS、SEG__ADRS、SIZE、SEG__GROUP、及び下位構造体TG__INFとによって構成される。上位構造体TONE__INF[16]については前述した通りである。中位構造体WAVE[64]は例えば、RAM203(図2)上の変数wによって、WAVE[w]としてアクセスされる。変数wが例えば0から63までの値域をとることにより、図4(b)の音色波形情報テーブルにおける「波形番号」項目値が0から63までの各波形データのエントリが指定される。メンバ定数VEL__LOおよびVEL__HIは、図4(b)の「最低ベロシティ」項目値及び「最高ベロシティ」項目値にそれぞれ対応し、波形データが発音する範囲の本来の最低ベロシティ及び最高ベロシティの各値を格納する。これらのメンバ定数へは例えば、TONE__INF[T].WAVE[w].VEL__LO又はTONE__INF[T].WAVE[w].VEL__HIというフォーマットでアクセスされる。これは、変数Tの値に対応する音色の、変数wの値に対応する波形データの、最低ベロシティ又は最高ベロシティを示す。メンバ定数KEY__LOおよびKEY__HIは、図4(b)の「最低キー番号」項目値及び「最高キー番号」項目値にそれぞれ対応し、波形データが発音する範囲の本来の最低キー番号及び最高キー番号の各値を格納する。これらのメンバ定数へは例えば、TONE__INF[T].WAVE[w].KEY__LO又はTONE__INF[T].WAVE[w].KEY__HIというフォーマットでアクセスされる。これは、変数Tの値に対応する音色の、変数wの値に対応する波形データの、最低キー番号又は最高キー番号を示す。メンバ定数FLASH__ADRSは、図4(b)には明示されていないが、波形データの先頭の大容量フラッシュメモリ204上でのアドレスを格納する。このメンバ定数へは例えば、TONE__INF[T].WAVE[w].FLASH__ADRSというフォーマットでアクセスされる。これは、変数Tの値に対応する音色の、変数wの値に対応

する波形データの、先頭の大容量フラッシュメモリ204上でのアドレスを示す。メンバ定数SEG__ADRSは、図4(b)の「セグメント先頭からのアドレス」項目値に対応し、波形データが波形メモリ206上で読み込まれるべきセグメントの先頭からのアドレスオフセットを格納する。このメンバ定数へは例えば、TONE__INF[T].WAVE[w].SEG__ADRSというフォーマットでアクセスされる。これは、変数Tの値に対応する音色の、変数wの値に対応する波形データの、波形メモリ206上で読み込まれるべきセグメントの先頭からのアドレスオフセットを示す。メンバ定数SIZEは、図4(b)の「波形サイズ」項目値に対応し、波形データのサイズを格納する。このメンバ定数へは例えば、TONE__INF[T].WAVE[w].SIZEというフォーマットでアクセスされる。これは、変数Tの値に対応する音色の、変数wの値に対応する波形データのサイズを示す。TONE__INF[T].WAVE[w].SIZE=0のときは、波形データが存在しないことを示す。メンバ定数SEG__GROUPは、図4(b)の「セグメントグループ」項目値に対応し、波形データが波形メモリ206上の1つのセグメントに転送されるときに、そのセグメントに付与されるセグメントグループの値を格納する。このメンバ定数へは例えば、TONE__INF[T].WAVE[w].SEG__GROUPというフォーマットでアクセスされる。これは、変数Tの値に対応する音色の、変数wの値に対応する波形データの、セグメントグループ値を示す。TONE__INF[T].WAVE[w].SEG__GROUPの値が同じ波形データは、波形メモリ206上の同じセグメントに転送される。メンバ構造体TG__INFは、音源LSI205(図2)が波形メモリ206上の1つのセグメントに転送された波形データに対して発音処理を実行する場合における各種パラメータを、その構造体のメンバ定数(図5では省略)として記憶する。それらのパラメータは例えば、波形データの読出しのスタートアドレス、繰返し位置を示すループアドレス、終了位置を示すエンドアドレス、音量、チューニング情報等である。

【0036】

図8は、CPU201(図2)が実行する制御処理において使用するRAM203に記憶8される主要な変数の一覧を示す図である。変数TIMESTAMPは、ユーザが音色選択ボタン102(図1)を操作することにより発生する音色選択イベントごとに1ずつインクリメントする履歴番号を格納する。セグメントが割り当てられる際に、後述する構造体メンバ変数SEG__INF[s].TIMESTAMPに格納される。変数CUR__TONEは、現在演奏のために選択されている音色番号を格納する。この値が「-1」の場合は該当無し、即ち現在演奏が行われていないことを示す。変数READING__WAVEは、現在バックグラウンド処理において波形転送中の波形データの波形番号を格納する。この値が「-1」の場合は、全て読み込み済みであることを示す。

【0037】

次に、波形メモリ206中のセグメントごとの情報が、構造体SEG__INF[64](〔〕内の数字は配列数を示す)と、その構造体を構成するメンバ変数TONE、SEG__GROUP、及びTIMESTAMPとによって保持される。構造体SEG__INF[64]は例えば、RAM203(図2)上の変数sによって、SEG__INF[s]としてアクセスされる。変数sが例えば0から63までの値域をとることにより、波形メモリ206上の0から63までの64セグメントの各々が指定される。メンバ変数TONEは、当該セグメントが割り当てられている音色番号を格納する。この値が「-1」の場合は、そのセグメントが空状態(未使用)であることを示す。このメンバ変数へは例えば、SEG__INF[s].TONEというフォーマットでアクセスされる。これは、変数sの値に対応するセグメントに割り当てられている音色番号を示す。メンバ変数TONEには、このセグメントへの波形転送が実行されたときの音色番号を保持するRAM203上の変数T値がコピーされる。メンバ変数SEG__GROUPは、当該セグメントに割り当てられている音色のセグメントグループ値を格納する。このメンバ変数へは例えば、SEG__INF[s].SEG__GROUPというフォーマットでアクセスされる。これは、変数sの値に対応するセグメントに割り当てられている音色のセグメントグループの値を示

す。メンバ変数 `SEG_GROUP` には、このセグメントに転送される波形データに対応する、`ROM202` に記憶されている図4(b)の音色波形情報テーブル中の「セグメントグループ」項目値、すなわち図7の `TONE_INF[T].WAVE[w].SEG_GROUP` の値がコピーされる。メンバ変数 `TIME_STAMP` は、当該セグメントが使用された履歴番号を格納する。このメンバ変数へは例えば、`SEG_INF[s].TIME_STAMP` というフォーマットでアクセスされる。これは、変数 `s` の値に対応するセグメントが使用された履歴番号を示す。ユーザが音色選択ボタン102(図1)を操作することにより発生する音色選択イベントごとに、そのタイミングで1ずつインクリメントされる変数 `TIME_STAMP` の値がコピーされる。同じタイミングで割り当てられたセグメントは、同じ `TIME_STAMP` 値を有する。

10

【0038】

次に、波形メモリ206中の各セグメント内に格納される1組以上の波形データに関する情報が、上位構造体 `SEG_INF[64]` (`[]` 内の数字は配列数を示す) と、その構造体を構成するメンバ構造体である中位構造体 `WAVE_INF[64]` (`[]` 内の数字は配列数を示す) と、その中位構造体を構成するメンバ変数 `WAVE`、`WAVE_NUM`、`SEG_ADDR`、及び `SIZE` とによって保持される。上位構造体 `SEG_INF[64]` については前述した通りである。中位構造体 `WAVE_INF[64]` は例えば、`RAM203` (図2) 上の変数 `i` によって、`WAVE_INF[i]` としてアクセスされる。変数 `i` が例えば0から63までの値域をとることにより、1つのセグメント内の0から63までの各波形データが指定される。メンバ変数 `WAVE` は、当該セグメント中の当該波形データの有無を格納し、この値が0のときは波形データは無しであり、この値が1のときは波形データは有り(読み込み済み)であることを示す。このメンバ変数へは例えば、`SEG_INF[s].WAVE_INF[i].WAVE` というフォーマットでアクセスされる。これは、変数 `s` の値に対応するセグメントの、変数 `i` の値に対応する波形データの、有無を示す。メンバ変数 `WAVE` の値は、当該セグメントへの当該波形データの転送が指示されたときに値0に、その後のバックグラウンド転送により当該セグメントへの当該波形データの転送が完了したときに値1に、それぞれセットされる。メンバ変数 `WAVE_NUM` は、当該セグメント中の当該波形データの音色中の波形番号を格納し、この値が「-1」であれば波形データの割当てが無いことを示す。このメンバ変数へは例えば、`SEG_INF[s].WAVE_INF[i].WAVE_NUM` というフォーマットでアクセスされる。これは、変数 `s` の値に対応するセグメントの、変数 `i` の値に対応する波形データの、音色中での波形番号を示す。メンバ変数 `SEG_ADDR` は、当該セグメント中での当該波形データのアドレスオフセットを格納する。このメンバ変数へは例えば、`SEG_INF[s].WAVE_INF[i].SEG_ADDR` というフォーマットでアクセスされる。メンバ変数 `SEG_ADDR` には、このセグメントに転送される波形データに対応する、`ROM202` に記憶されている図4(b)の音色波形情報テーブル中の「セグメント先頭からのアドレス」項目値、すなわち図7の `TONE_INF[T].WAVE[w].SEG_ADDR` の値がコピーされる。メンバ変数 `SIZE` は、当該セグメント中での当該波形データのサイズを格納する。このメンバ変数へは例えば、`SEG_INF[s].WAVE_INF[i].SIZE` というフォーマットでアクセスされる。メンバ変数 `SIZE` には、このセグメントに転送される波形データに対応する、`ROM202` に記憶されている図4(b)の音色波形情報テーブル中の「波形サイズ」項目値、すなわち図7の `TONE_INF[T].WAVE[w].SIZE` の値がコピーされる。

20

30

40

【0039】

以下に、上述の動作を実現するために `CPU201` が実行する制御処理の詳細例について説明する。

【0040】

図9は、`CPU201` が実行する制御処理の全体処理の例を示すメインルーチンのフローチャートである。この処理例は、`CPU201` が `ROM202` に記憶された制御プログ

50

ラムを実行する処理例である。

【0041】

CPU201は、まずRAM203の内容を初期化した後(ステップS901)、ステップS902からS911の一連の処理で示される定常ループ処理に入る。

【0042】

定常ループ処理では、CPU201はまず、ユーザインタフェース処理(図中「ユーザI/F」と表示)を実行する(ステップS902)。ここでは、CPU201は、図2のキー・スキャナ207を介して図1の音色選択ボタン102の状態を取得する。

【0043】

次に、CPU201は、ステップS902の処理の結果、ユーザが音色選択ボタン102を操作することにより音色選択イベントが発生したか否かを判定する(ステップS903)。

10

【0044】

そして、CPU201は、音色選択イベントが発生した場合(ステップS903の判定がYesの場合)は、音色切替え処理を実行する(ステップS904)。ステップS903の判定がNoならば、CPU201は、ステップS904の処理はスキップする。

【0045】

次に、CPU201は、波形読み込み処理を実行する(ステップS905)。ここでは、CPU201は、図2の大容量フラッシュメモリ204から波形メモリ206へのバックグラウンド処理による波形転送を実行する。

20

【0046】

次に、CPU201は、鍵盤読み込み処理を実行する(ステップS906)。ここでは、CPU201は、図2のキー・スキャナ207を介して図1の鍵盤101の押鍵状態を取得する。

【0047】

次に、CPU201は、ステップS906の処理の結果、ユーザが鍵盤101上の何れの鍵を押鍵することにより押鍵イベントが発生したか否かを判定する(ステップS907)。

【0048】

そして、CPU201は、押鍵イベントが発生した場合(ステップS907の判定がYesの場合)は、押鍵処理を実行する(ステップS908)。ステップS907の判定がNoならば、CPU201は、ステップS908の処理はスキップする。

30

【0049】

続いて、CPU201は、ステップS906の処理の結果、ユーザが鍵盤101上の何れの押鍵中の鍵を離鍵することにより離鍵イベントが発生したか否かを判定する(ステップS909)。

【0050】

そして、CPU201は、離鍵イベントが発生した場合(ステップS909の判定がYesの場合)は、離鍵処理を実行する(ステップS910)。ステップS909の判定がNoならば、CPU201は、ステップS910の処理はスキップする。

40

【0051】

その後、CPU201は、音源定常サービス処理を実行する(ステップS911)。ここでは、例えば図1の機能選択ボタン103が押された場合に対応する処理や、図1のペンダ/モジュレーション・ホイール104が操作された場合に対応する処理等の、電子鍵盤楽器100に対する一般的な処理が実行される。

【0052】

その後、CPU201は、ステップS902の定常ループ処理の先頭に戻る。

【0053】

図10は、図9のステップS901の初期化処理の詳細例を示すフローチャートである。

。

50

【 0 0 5 4 】

まず、CPU 201は、RAM 203上の図8に示される変数の値を、全て「0」にする（ステップS1001）。

【 0 0 5 5 】

次に、CPU 201は、現在演奏のために選択されている音色番号を格納するRAM 203上の変数CUR_TONE（図8参照）に、該当無しを示す値「-1」を格納する（ステップS1002）。

【 0 0 5 6 】

次に、CPU 201は、現在バックグラウンド処理において波形転送中の波形データの波形番号を格納するRAM 203上の変数READING_WAVEに、全て読み込み済みであることを示す値「-1」を格納する（ステップS1003）。

10

【 0 0 5 7 】

次に、CPU 201は、セグメントをカウントするためのRAM 203上の変数sについて、ステップS1004において値「0」に初期設定した後、ステップS1011で+1ずつインクリメントしながら、ステップS1010で値「63」に達したと判定するまで、ステップS1005からステップS1009までの処理を繰り返し実行する。

【 0 0 5 8 】

この繰り返し処理において、CPU 201はまず、変数sの値に対応するセグメントに割り当てられている音色番号を示す変数SEG_INF[s].TONEに、そのセグメントが空状態（未使用）であることを示す値「-1」を格納する（ステップS1005）。

20

【 0 0 5 9 】

次に、CPU 201は、セグメント内の波形データの順番をカウントするためのRAM 203上の変数wについて、ステップS1006において値「0」に初期設定した後、ステップS1009で+1ずつインクリメントしながら、ステップS1008で値「63」に達したと判定するまで、ステップS1007の処理を繰り返し実行する。即ち、CPU 201は、このステップS1007において、変数sの値に対応するセグメント内のi番目（変数iが示す値）の波形データの音色中の波形番号を格納する変数SEG_INF[s].WAVE_INF[i].WAVE_NUMに、波形データの割当てが無いことを示す値「-1」を格納する。

【 0 0 6 0 】

30

以上の繰り返し処理の後、ステップS1010の判定がYesになると、CPU 201は、CPU 201は、図10のフローチャートで示される図9のステップS901の初期化処理を終了する。

【 0 0 6 1 】

図11は、図9の音色選択イベント発生時（ステップS903の判定がYesのとき）のステップS904の音色切替え処理の、詳細例を示すフローチャートである。この処理の実行時には、RAM 203上の音色番号変数Tの値が引き渡される。音色番号変数Tには、図10のステップS1001の実行時には前述したように初期値「0」が格納され、図9のステップS904の実行時には、ユーザによる図1の音色選択ボタン102の操作に基づいて図9のステップS902のユーザインタフェース処理で取り込まれたユーザが選択した音色の音色番号が格納される。

40

【 0 0 6 2 】

図11の音色切替え処理のフローチャートにおいて、CPU 201はまず、現在演奏のために選択されている音色番号を格納する変数CUR_TONEの値が、RAM 203の変数Tに格納されている、ユーザにより新たに指定された音色番号の値に等しいか否かを判定する（ステップS1101）。

【 0 0 6 3 】

ステップS1101の判定がYesならば、既に選択音色として選択済み又は現在大容量フラッシュメモリ204から波形メモリ206に該当する音色の波形データを転送中であるため、図11のフローチャートで示される図9のステップS904の音色切替え処理

50

をそのまま終了する。

【0064】

ステップS1101の判定がNoならば、CPU201は、履歴番号を格納する変数TIMESTAMPの値を+1インクリメントする(ステップS1102)。

【0065】

次に、CPU201は、現在演奏のために選択されている音色番号を格納する変数CUR_TONEに、RAM203の変数Tに格納されている、ユーザにより新たに指定された音色番号の値を格納する(ステップS1103)。

【0066】

次に、CPU201は、RAM波形データ調査ルーチンの処理を実行する(ステップS1104)。CPU201は、RAM203上の変数Tに格納されている新たに指定された音色番号を引数としてこのルーチンに引き渡す。CPU201は、このルーチンの処理の結果、RAM203上の変数Rに、指定された音色番号に対応する音色の波形データが波形メモリ206上に有るか否かを示す戻り値(値0ならば無し、値1ならば有り)を得る(ステップS1104)。この処理の詳細については後述する。

【0067】

CPU201は、変数Rの値が1であるか否かを判定する(ステップS1105)。

【0068】

ステップS1105の判定がYesならば、指定された音色番号に対応する音色の波形データを新たに波形メモリ206に転送する必要はないため、CPU201は、図11のフローチャートで示される図9のステップS904の音色切替え処理をそのまま終了する。

【0069】

ステップS1105の判定がNoならば、CPU201は、波形領域確保ルーチンの処理を実行する(ステップS1106)。CPU201は、RAM203上の変数Tに格納されている新たに指定された音色番号を引数としてこのルーチンに引き渡す。CPU201は、このルーチンの処理の結果、指定された音色番号に対応する音色の波形データを大容量フラッシュメモリ204から転送するのに必要な数の空きセグメントを波形メモリ206上に確保する。この処理の詳細については後述する。

【0070】

その後、CPU201は、波形読み込み指示ルーチンの処理を実行する(ステップS1107)。CPU201は、RAM203上の変数Tに格納されている新たに指定された音色番号を引数としてこのルーチンに引き渡す。CPU201は、このルーチンの処理において、指定された音色番号に対応する音色の波形データを、図9のステップS905の波形読み込み処理によって大容量フラッシュメモリ204から波形メモリ206に転送するための準備処理を実行する。

【0071】

図12(a)は、図11のステップS1104のRAM波形データ調査ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。

【0072】

まず、CPU201は、調査するセグメントをカウントするためのRAM203上の変数sを0にリセットする(ステップS1201)。

【0073】

次に、CPU201は、変数sの値に対応するセグメントに割り当てられている音色番号が格納されているRAM203上の変数SEG_INF[s].TONE(図8参照)の値が、引数として引き渡された新たに指定された音色番号の値が格納されているRAM203上の変数Tの値に等しいか否かを判定する(ステップS1202)。

【0074】

ステップS1202の判定がNoならば、CPU201は、ステップS1203で変数sの値を+1ずつインクリメントしながら、ステップS1204で変数sの値が64に達

10

20

30

40

50

したと判定するまで、変数 s により指定される各セグメントについて、ステップ $S1202$ の判定処理を繰り返す（ステップ $S1203$ $S1204$ の判定が No $S1202$ $S1203$ の処理の繰返し）。

【0075】

上記ステップ $S1202$ から $S1204$ の処理の繰返しにおいて、ステップ $S1202$ の判定が Yes になると、 $CPU201$ はまず、変数 s の値に対応するセグメントが使用された履歴番号を示す変数 $SEG_INF[s]$ ・ $TIMESTAMP$ に、今回の音色選択イベントに基づいてインクリメントされた $RAM203$ 上の変数 $TIMESTAMP$ の値（図11のステップ $S1102$ 参照）を格納して、当該セグメントの履歴番号を更新する（ステップ $S1205$ ）。

10

【0076】

続いて、変数 s に対応するセグメントに指定された音色番号に対応する音色の波形データが格納されていることが判明したため、 $CPU201$ は、 $RAM203$ 上の変数 R に、指定された音色番号に対応する音色の波形データが波形メモリ 206 上に有ることを示す戻り値 1 を格納する（ステップ $S1206$ ）。その後、 $CPU201$ は、図12のフローチャートで示される図11のステップ $S1104$ の RAM 波形データ調査ルーチンの処理を終了する。

【0077】

ステップ $S1202$ から $S1204$ の処理の繰返しにおいて、変数 s によるセグメントの指定が末尾まで達してステップ $S1204$ の判定が Yes になると、指定された音色番号に対応する音色の波形データはどのセグメントにも格納されていないことが判明したため、 $CPU201$ は、 $RAM203$ 上の変数 R に、指定された音色番号に対応する音色の波形データが波形メモリ 206 上に無いことを示す戻り値 0 を格納する（ステップ $S1207$ ）。その後、 $CPU201$ は、図12のフローチャートで示される図11のステップ $S1104$ の RAM 波形データ調査ルーチンの処理を終了する。

20

【0078】

図12（b）は、図11のステップ $S1106$ の波形領域確保ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。このルーチンは、前述したように、図11のステップ $S1104$ の RAM 波形データ調査ルーチンにより指定された音色番号に対応する音色の波形データが波形メモリ 206 上のどのセグメントにも無いことが判明した場合に実行される。

30

【0079】

$CPU201$ はまず、引数として引き渡された、指定された音色番号が格納されている $RAM203$ 上の変数 T の値に対応する音色の使用セグメント数を保持する $ROM202$ 上の定数値 $ONE_INF[T]$ ・ NUM_SEG （図7参照）を、 $RAM203$ 上の変数 u に格納する（ステップ $S1210$ ）。

【0080】

次に $CPU201$ は、空きセグメント数調査ルーチンを実行する。このルーチンでは波形メモリ 206 上で使用されていない空きセグメントの数が取得される。 $CPU201$ は、このルーチンの処理の結果、 $RAM203$ 上の変数 R に、空きセグメント数の値を得る（ステップ $S1211$ ）。この処理の詳細については後述する。

40

【0081】

$CPU201$ は、変数 R に得られた空きセグメント数が、ステップ $S1210$ で変数 u に格納された指定された音色番号に対応する音色における使用セグメント数以上となっているか否かを判定する（ステップ $S1212$ ）。

【0082】

ステップ $S1212$ の判定が No ならば、 $CPU201$ は、波形領域開放ルーチンを実行する（ステップ $S1213$ ）。このルーチンでは、波形メモリ 206 上で最も古い履歴番号を有する音色のセグメントが開放される。この処理の詳細については後述する。

【0083】

その後、 $CPU201$ は、ステップ $S1211$ に戻って、空きセグメント数調査ルーチ

50

ンを再度実行し、変数 R に得られた空きセグメント数が、ステップ S 1 2 1 0 で変数 u に格納された使用セグメント数以上となったか否かを判定する（ステップ S 1 2 1 2 ）。

【 0 0 8 4 】

以上のステップ S 1 2 1 1 からステップ S 1 2 1 3 までの処理の繰返しの結果、変数 R に得られた空きセグメント数が指定された音色番号に対応する音色における使用セグメント数以上となることによりステップ S 1 2 1 2 の判定が Y e s になると、必要な空きセグメントが確保できたため、C P U 2 0 1 は、図 1 2 のフローチャートで示される図 1 1 のステップ S 1 1 0 6 の波形領域確保ルーチンを終了する。

【 0 0 8 5 】

図 1 3 は、図 1 2 のステップ S 1 2 1 1 の空きセグメント数調査ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。前述したようにこのルーチンでは、波形メモリ 2 0 6 上での空きセグメントの数が取得される。

10

【 0 0 8 6 】

C P U 2 0 1 はまず、セグメントをカウントするための R A M 2 0 3 上の変数 s を 0 にリセットすると共に、戻り値である空きセグメント数を格納する R A M 2 0 3 上の変数 R の値を 0 にリセットする（ステップ S 1 3 0 1 ）。

【 0 0 8 7 】

次に、C P U 2 0 1 は、ステップ S 1 3 0 4 で変数 s の値を + 1 ずつインクリメントしながら、ステップ S 1 3 0 5 で変数 s の値が 6 4 に達したと判定するまで、変数 s の値によって指定されるセグメントごとに、ステップ S 1 3 0 2 と S 1 3 0 3 の処理を繰り返し実行する。

20

【 0 0 8 8 】

上述の繰返し処理において、C P U 2 0 1 はまず、変数 s の値に対応するセグメントに割り当てられている音色番号が格納されている変数 S E G _ I N F [s] . T O N E の値が、そのセグメントが空状態（未使用）であることを示す値「 - 1 」に等しいか否かを判定する（ステップ S 1 3 0 2 ）。

【 0 0 8 9 】

そのセグメントが空状態であることによりステップ S 1 3 0 2 の判定が Y e s ならば、C P U 2 0 1 は、戻り値である空きセグメント数を格納する R A M 2 0 3 上の変数 R の値を + 1 インクリメントする（ステップ S 1 3 0 3 ）。

30

【 0 0 9 0 】

ステップ S 1 3 0 2 の判定が N o ならば、C P U 2 0 1 は、ステップ S 1 3 0 3 の処理をスキップする。

【 0 0 9 1 】

以上の繰返し処理の後、ステップ S 1 3 0 5 の判定が Y e s になると、C P U 2 0 1 は、図 1 3 のフローチャートで示される図 1 1 のステップ S 1 2 1 1 の空きセグメント数調査ルーチンの処理を終了する。この結果、R A M 2 0 3 上の変数 R に、波形メモリ 2 0 6 上での空きセグメントの数が得られる。

【 0 0 9 2 】

図 1 4 は、図 1 2 のステップ S 1 2 1 3 の波形領域開放ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。前述したようにこのルーチンでは、波形メモリ 2 0 6 上で最も古い履歴番号を有する音色のセグメントが開放される。

40

【 0 0 9 3 】

C P U 2 0 1 はまず、セグメントをカウントするための R A M 2 0 3 上の変数 s を 0 にリセットすると共に、比較用の履歴番号を格納する R A M 2 0 3 上の変数 t に十分大きな値、例えば F F F F F F F F H（末尾の「H」はその左側が 1 6 進数であることを示す）をセットする（ステップ S 1 4 0 1 ）。

【 0 0 9 4 】

次に、C P U 2 0 1 は、ステップ S 1 4 0 5 で変数 s の値を + 1 ずつインクリメントしながら、ステップ S 1 4 0 6 で変数 s の値が 6 4 に達したと判定するまで、変数 s の値に

50

よって指定されるセグメントごとに、ステップ S 1 4 0 2 から S 1 4 0 4 の一連の処理を繰り返し実行する。

【 0 0 9 5 】

上述の繰り返し処理において、CPU 2 0 1 はまず、変数 s の値に対応するセグメントに割り当てられている音色番号が格納されている変数 SEG_INF [s] . T O N E の値が、そのセグメントが空状態（未使用）であることを示す値「 - 1 」に等しいか否かを判定する（ステップ S 1 4 0 2 ）。

【 0 0 9 6 】

ステップ S 1 4 0 2 の判定が Y e s ならば、CPU 2 0 1 は、ステップ S 1 4 0 5 に移行して、次のセグメントの繰り返し処理に移る。

【 0 0 9 7 】

ステップ S 1 4 0 2 の判定が N o ならば、CPU 2 0 1 は、変数 s の値に対応するセグメントが使用された履歴番号を示す変数 SEG_INF [s] . T I M E S T A M P の値が、比較用の履歴番号を格納する RAM 2 0 3 上の変数 t の値よりも小さいか否かを判定する（ステップ S 1 4 0 3 ）。

【 0 0 9 8 】

ステップ S 1 4 0 3 の判定が Y e s ならば、CPU 2 0 1 は、比較用の履歴番号を格納する RAM 2 0 3 上の変数 t に、変数 s の値に対応するセグメントが使用された履歴番号を示す変数 SEG_INF [s] . T I M E S T A M P の値を格納する（ステップ S 1 4 0 4 ）。この結果、現時点で、変数 s の値に対応するセグメントが音色指定により使用された履歴番号が、最も古い履歴番号として変数 t に保持される。

【 0 0 9 9 】

ステップ S 1 4 0 3 の判定が N o ならば、CPU 2 0 1 は、ステップ S 1 4 0 4 の処理はスキップして、現在の変数 t の値を維持する。

【 0 1 0 0 】

以上の繰り返し処理の結果、全てのセグメントの履歴番号との比較が完了してステップ S 1 4 0 6 の判定が Y e s になると、変数 t に最も小さい即ち最も古い履歴番号が得られる。

【 0 1 0 1 】

次に、CPU 2 0 1 は、ステップ S 1 4 0 7 でセグメントをカウントするための変数 s の値を 0 にリセットした後、ステップ S 1 4 1 0 で変数 s の値を + 1 ずつインクリメントしながら、ステップ S 1 4 1 1 で変数 s の値が 6 4 に達したと判定するまで、変数 s の値によって指定されるセグメントごとに、ステップ S 1 4 0 8 と S 1 4 0 9 の繰り返し処理として、変数 t に得られた最も古い履歴番号を有するセグメントを開放する処理を実行する。

【 0 1 0 2 】

上述の繰り返し処理において、CPU 2 0 1 はまず、変数 s の値に対応するセグメントが使用された履歴番号を示す変数 SEG_INF [s] . T I M E S T A M P の値が変数 t に格納されている最も古い履歴番号の値に等しいか否かを判定する（ステップ S 1 4 0 8 ）。

【 0 1 0 3 】

ステップ S 1 4 0 8 の判定が Y e s ならば、CPU 2 0 1 は、変数 s の値に対応するセグメントに割り当てられている音色番号が格納されている変数 SEG_INF [s] . T O N E に、そのセグメントが空状態（未使用）であることを示す値「 - 1 」を格納する（ステップ S 1 4 0 9 ）。これにより、そのセグメントが開放される。

【 0 1 0 4 】

ステップ S 1 4 0 8 の判定が N o ならば、CPU 2 0 1 は、ステップ S 1 4 0 9 の判定をスキップして、変数 s の値に対応するセグメントは開放しない。

【 0 1 0 5 】

以上の繰り返し処理の結果、ステップ S 1 4 1 1 の判定が Y e s になると、CPU 2 0 1

10

20

30

40

50

は、図 14 のフローチャートで示される図 12 ステップ S 1 2 1 3 の波形領域開放ルーチンを終了する。この結果、最も古い履歴番号を有する 1 つ以上のセグメントが開放される。

【 0 1 0 6 】

図 15 は、図 11 のステップ S 1 1 0 7 の波形読み指示ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。前述したようにこのルーチンでは、指定された音色番号に対応する音色の波形データを、図 9 のステップ S 9 0 5 の波形読み処理によって大容量フラッシュメモリ 204 から波形メモリ 206 に転送するための準備処理が実行される。この準備処理は、大容量フラッシュメモリ 204 から波形データが転送される波形メモリ 206 上の空きセグメントに対応する RAM 203 上の SEG__INF 構造体を構成する各メンバ変数（図 8 参照）に必要な情報をセットし、また転送を制御する RAM 203 上の変数 READING__WAVE が示す波形番号を初期値 0 にセットする処理である。

10

【 0 1 0 7 】

CPU 201 はまず、転送される波形データのセグメントグループをカウントするための RAM 203 上の変数 g の値と、転送される波形データの新たに指定される音色中での波形番号をカウントするための RAM 203 の変数 w の値と、波形メモリ 206 上でのセグメントをカウントするための RAM 203 上の変数 s の値を、それぞれ 0 にリセットする（ステップ S 1 5 0 1）。

【 0 1 0 8 】

次に、CPU 201 は、ステップ S 1 5 1 1 で変数 s の値を + 1 ずつインクリメントしながら、ステップ S 1 5 1 2 で変数 s の値が 64 に達したと判定するまで、変数 s の値によって指定されるセグメントごとに、ステップ S 1 5 0 2 から S 1 5 1 0 の一連の処理を繰り返し実行する。

20

【 0 1 0 9 】

上述の繰り返し処理において、CPU 201 はまず、変数 s の値に対応するセグメントに割り当てられている音色番号が格納されている変数 SEG__INF[s]・TONE の値が、そのセグメントが空状態（未使用）であることを示す値「- 1」に等しいか否かを判定する（ステップ S 1 5 0 2）。

【 0 1 1 0 】

ステップ S 1 5 0 2 の判定が Yes ならば、そのセグメントは空きセグメントではないため、CPU 201 は、ステップ S 1 5 1 1 に移行して、次のセグメントの繰り返し処理に移る。

30

【 0 1 1 1 】

ステップ S 1 5 0 2 の判定が No ならば、CPU 201 は、変数 s の値に対応する空きセグメントに対応して音色番号を保持する RAM 203 上の変数 SEG__INF[s]・TONE に、引数として引き渡された RAM 203 上の変数 T に格納されている新たに指定された音色番号の値を格納する。また、CPU 201 は、変数 s の値に対応する空きセグメントに対応してセグメントが使用された履歴番号を保持する変数 SEG__INF[s]・TIMESTAMP に、今回の音色選択イベントに基づいてインクリメントされた RAM 203 上の変数 TIMESTAMP の値（図 11 のステップ S 1 1 0 2 参照）を格納して、当該セグメントの履歴番号を更新する。更に、CPU 201 は、変数 s の値に対応する空きセグメントに対応する音色のセグメントグループ値を格納する変数 SEG__INF[s]・SEG__GROUP に、変数 g に格納されている現在転送を行っている波形データのセグメントグループ値を格納する（以上、ステップ S 1 5 0 3）。

40

【 0 1 1 2 】

その後、CPU 201 は、変数 s の値に対応する現在のセグメントに転送される波形データをカウントする RAM 203 上の変数 i の値を 0 にリセットする（ステップ S 1 5 0 4）。

【 0 1 1 3 】

次に、CPU 201 は、ステップ S 1 5 0 6 で、変数 s の値に対応する現在のセグメン

50

トに転送される波形データをカウントする変数 i の値と、転送される波形データの新たに指定される音色中での波形番号をカウントするための変数 w の値を、それぞれ + 1 ずつインクリメントしながら、ステップ S 1 5 0 7 及び S 1 5 0 8 によりセグメントグループが変化したと判定されるまで、ステップ S 1 5 0 5 の処理を繰返し実行する。即ち、ステップ S 1 5 0 0 5 において、CPU 2 0 1 はまず、変数 s の値に対応する現在のセグメント中の i 番目 (= 変数 i の値) の波形データに対応する、波形データが読み込み済みであるか否かを示す変数 SEG_INF[s]. WAVE_INF[i]. WAVE に、まだ波形が読み込まれていないことを示す値 0 をセットする。次に、CPU 2 0 1 は、変数 s の値に対応する現在のセグメント中の i 番目の波形データに対応する、指定された音色中の波形番号を示す変数 SEG_INF[s]. WAVE_INF[i]. WAVE_NUM に、RAM 2 0 3 上の変数 w が示す現在転送中の波形データの指定された音色中の波形番号をセットする。続いて、CPU 2 0 1 は、変数 s の値に対応する現在のセグメント中の i 番目の波形データに対応する、当該セグメント中での当該波形データのアドレスオフセットを格納する変数 SEG_INF[s]. WAVE_INF[i]. SEG_ADRS に、このセグメントに転送される音色番号 T (= 変数 T の値) の音色中の w 番目 (= 変数 w の値) の波形データに対応する、ROM 2 0 2 中の定数 TONE_INF[T]. WAVE[w]. SEG_ADRS (図 7 参照) のアドレスオフセット値をセットする。更に、CPU 2 0 1 は、変数 s の値に対応する現在のセグメント中の i 番目の波形データのサイズを格納する変数 SEG_INF[s]. WAVE_INF[i]. SIZE に、このセグメントに転送される音色番号 T (= 変数 T の値) の音色中の w 番目 (= 変数 w の値) の波形データに対応する、ROM 2 0 2 中の定数 TONE_INF[T]. WAVE[w]. SIZE (図 7 参照) のサイズ値をセットする (以上、ステップ S 1 5 0 5)。

【 0 1 1 4 】

上記ステップ S 1 5 0 5 のセット処理の後、CPU 2 0 1 は、変数 s の値に対応する現在のセグメントに転送される波形データをカウントする変数 i の値と、転送される波形データの新たに指定される音色中での波形番号をカウントするための変数 w の値を、それぞれ + 1 ずつインクリメントする (ステップ S 1 5 0 6)。

【 0 1 1 5 】

その後、CPU 2 0 1 は、このセグメントに転送される音色番号 T (= 変数 T の値) の音色中の新たに指定された w 番目 (= 変数 w の値) の波形データに対応する、ROM 2 0 2 中の定数 TONE_INF[T]. WAVE[w]. SEG_GROUP のセグメントグループ値を RAM 2 0 3 上の変数 a にセットする。また、CPU 2 0 1 は、このセグメントに転送される音色番号 T (= 変数 T の値) の音色中の 1 つ前の $w - 1$ 番目 (= 変数 w の値 - 1) の波形データに対応する、ROM 2 0 2 中の定数 TONE_INF[T]. WAVE[$w - 1$]. SEG_GROUP のセグメントグループ値を RAM 2 0 3 上の変数 b にセットする (以上、ステップ S 1 5 0 7)。

【 0 1 1 6 】

そして、CPU 2 0 1 は、変数 a が示す新たに指定された音色中の w 番目の波形データのセグメントグループの値が、変数 b が示す 1 つ前の $w - 1$ 番目の波形データのセグメントグループの値と等しいか否かを判定する (ステップ S 1 5 0 8)。

【 0 1 1 7 】

ステップ S 1 5 0 8 の判定が Yes ならば、同じセグメントに更に波形データを転送できるため、ステップ S 1 5 0 5 の処理に戻って新たな波形データに対応するセット処理を続行する。

【 0 1 1 8 】

ステップ S 1 5 0 8 の判定が No ならば、CPU 2 0 1 は、変数 g に格納されているセグメントグループの値を + 1 インクリメントする (ステップ S 1 5 0 9)。

【 0 1 1 9 】

その後、CPU 2 0 1 は、変数 g の値が、音色番号 T (= 変数 T の値) に対応する定数 TONE_INF[T]. NUM_SEG の使用セグメント数の値に達したか否かを判定

する（ステップS 1 5 1 0）。

【0 1 2 0】

ステップS 1 5 1 0の判定がNoならば、CPU 2 0 1は、ステップS 1 5 1 1の処理に移行し、次の空きセグメントに対する転送処理を続行する。

【0 1 2 1】

ステップS 1 5 1 0の判定がYesになると、指定された音色番号T（＝変数Tの値）に対応する全ての使用セグメント数分の波形データの転送処理が完了したため、CPU 2 0 1は、現在転送中の波形番号を示すRAM 2 0 3上の変数READING__WAVEに、初期値0にセットする（ステップS 1 5 1 3）。その後、CPU 2 0 1は、図15のフローチャートで示される図11のステップS 1 1 0 7の波形読み込み指示ルーチンの処理を終了する。

10

【0 1 2 2】

図16は、図9のステップS 9 0 5の波形読み込み処理の詳細例を示すフローチャートである。前述したようにここでは、CPU 2 0 1は、図2の大容量フラッシュメモリ204から波形メモリ206へのバックグラウンド処理による波形転送が実行される。

【0 1 2 3】

CPU 2 0 1はまず、RAM 2 0 3上の変数READING__WAVEの値が、全て読み済みであることを示す値「-1」であるか否かを判定する（ステップS 1 6 0 1）。

【0 1 2 4】

ステップS 1 6 0 1の判定がYesならば、波形読み込み処理を実行する必要はないため、CPU 2 0 1は、図16のフローチャートで示される図9のステップS 9 0 5の波形読み込み処理をそのまま終了する。

20

【0 1 2 5】

ステップS 1 6 0 1の判定がNoならば、CPU 2 0 1は、変数READING__WAVEが示す指定された音色中で次に転送されるべき波形番号の値を、RAM 2 0 3上の現在転送中の音色中の波形番号を示す変数wに格納する（ステップS 1 6 0 2）。

【0 1 2 6】

次に、CPU 2 0 1は、セグメントをカウントするRAM 2 0 3上の変数sの値を、ステップS 1 6 0 3で0にリセットした後、ステップS 1 6 0 5で+1ずつインクリメントしながら、ステップS 1 6 0 4の判定による探索処理を実行する。ステップS 1 6 0 4で、CPU 2 0 1は、変数sに対応するセグメントが割り当てられている音色番号を示す変数SEG__INF[s]・TONEの値が、RAM 2 0 3上の変数CUR__TONEに格納されている現在演奏のために選択されている音色番号（図11のステップS 1 1 0 3参照）に等しく、かつ、変数SEG__INF[s]・SEG__GROUPにセットされている変数sに対応するセグメントが割り当てられているセグメントグループの値が、ROM 2 0 2上の定数TONE__INF[CUR__TONE]・WAVE[w]・SEG__GROUPに格納されている変数CUR__TONEに対応する音色の変数wが示す現在転送中の音色中の波形番号に対応する波形データのセグメントグループの値に等しいか否かを判定する。

30

【0 1 2 7】

前述した波形読み込み指示ルーチン内のステップS 1 5 0 3の処理が予め実行されていることにより、ステップS 1 6 0 4とステップS 1 6 0 5の繰返し処理においてステップS 1 6 0 4の判定は必ずYesになる。CPU 2 0 1は、ステップS 1 6 0 4の判定がYesになると、変数sの値が示すセグメント内の波形データの順番をカウントするRAM 2 0 3上の変数iの値を、ステップS 1 6 0 6で0にリセットした後、ステップS 1 6 0 8で+1ずつインクリメントしながら、ステップS 1 6 0 7の判定による探索処理を実行する。ステップS 1 6 0 7で、CPU 2 0 1は、変数SEG__INF[s]・WAVE__INF[i]・WAVE__NUMに格納されている、変数sの値が示すセグメント内のi番目（＝変数iの値）の波形データの指定された音色中の波形番号が、変数wが示す現在転送中の波形データの指定された音色中の波形番号と等しいか否かを判定する。

40

50

【 0 1 2 8 】

前述した波形読み指示ルーチン内のステップ S 1 5 0 5 の処理が予め実行されていることにより、ステップ S 1 6 0 7 とステップ S 1 6 0 8 の繰返し処理においてステップ S 1 6 0 7 の判定は必ず Y e s になる。ステップ S 1 6 0 7 の判定が Y e s になると、C P U 2 0 1 は、大容量フラッシュメモリ 2 0 4 中の変数 C U R _ T O N E の値が示す音色中の変数 w の値が示す波形番号の波形データを、波形メモリ 2 0 6 中の変数 s の値が示すセグメント内の i 番目 (= 変数 i が示す値) の波形データとして転送する波形転送ルーチンを実行する (ステップ S 1 6 0 9) 。このとき、C P U 2 0 1 は、引数として、R A M 2 0 3 上の変数 F A 、 S A 、 L 、及び S をそれぞれセットする。C P U 2 0 1 は、変数 F A には、転送される波形データの転送元の大容量フラッシュメモリ 2 0 4 上のアドレスとして、変数 C U R _ T O N E と変数 w とで参照される R O M 2 0 2 上の定数 T O N E _ I N F [C U R _ T O N E] . W A V E [w] . S E G _ A D R S の値をセットする。また、C P U 2 0 1 は、変数 S A には、波形データが転送される転送先の波形メモリ 2 0 6 中のアドレスオフセットとして、変数 s と変数 i とで参照される R A M 2 0 3 上の変数 S E G _ I N F [s] . W A V E _ I N F [i] . S E G _ A D R S の値をセットする。さらに、C P U 2 0 1 は、変数 L には、転送される波形データのサイズとして、変数 s と変数 i とで参照される R A M 2 0 3 上の変数 S E G _ I N F [s] . W A V E _ I N F [i] . S I Z E の値をセットする。そして、C P U 2 0 1 は、変数 S には、変数 s の値をセットする。波形転送ルーチンの詳細については、後述する。

10

【 0 1 2 9 】

ステップ S 1 6 0 9 の波形転送ルーチンの処理の後、C P U 2 0 1 は、変数 s の値に対応する現在のセグメント中の i 番目 (= 変数 i の値) の波形データに対応する、波形データが読み済みであるか否かを示す変数 S E G _ I N F [s] . W A V E _ I N F [i] . W A V E に、波形が読み込まれたことを示す値 1 をセットする (ステップ S 1 6 1 0) 。

20

【 0 1 3 0 】

更に、C P U 2 0 1 は、音色中で次に転送されるべき波形番号の値を示す変数 R E A D I N G _ W A V E の値を + 1 インクリメントする (ステップ S 1 6 1 1) 。

【 0 1 3 1 】

その後、C P U 2 0 1 は、変数 C U R _ T O N E が示す音色中の変数 w が示す波形番号の波形データに対応する定数 T O N E _ I N F [C U R _ T O N E] . W A V E [w] . S E G _ G R O U P のセグメントグループの値が、変数 C U R _ T O N E が示す音色に対応する定数 T O N E _ I N F [C U R _ T O N E] . N U M _ S E G に格納された使用セグメント数に達したか否かを判定する (ステップ S 1 6 1 2) 。

30

【 0 1 3 2 】

ステップ S 1 6 1 2 の判定が N o ならば、C P U 2 0 1 は、変数 R E A D I N G _ W A V E の値をステップ S 1 6 1 1 でインクリメントされた値に維持して、図 1 6 のフローチャートで示される図 9 のステップ S 9 0 5 の波形読み処理を終了する。この結果、次に、ステップ S 9 0 5 の波形読み処理が実行されるタイミングで、変数 R E A D I N G _ W A V E の新たな値に対する波形番号の波形データの転送が実行される。

40

【 0 1 3 3 】

一方、ステップ S 1 6 1 2 の判定が N o になったならば、新たに指定された音色の波形データの全ての転送が完了したため、C P U 2 0 1 は、変数 R E A D I N G _ W A V E に、全て読み済みであることを示す値「 - 1 」を格納する。その後、C P U 2 0 1 は、図 1 6 のフローチャートで示される図 9 のステップ S 9 0 5 の波形読み処理を終了する。

【 0 1 3 4 】

図 1 7 は、図 1 6 のステップ S 1 6 0 9 の波形転送ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。

【 0 1 3 5 】

まず、C P U 2 0 1 は、大容量フラッシュメモリ 2 0 4 の読出しアドレスを指定する R

50

RAM 203 上の変数 $r p$ (リードポインタ) に、図 16 のステップ S 1609 の開始時に RAM 203 上の変数 $F A$ として引き渡された転送される波形データの転送元の大容量フラッシュメモリ 204 上のアドレスをセットする (ステップ S 1701)。

【0136】

次に、CPU 201 は、波形メモリ 206 への書込みアドレスを指定する RAM 203 上の変数 $w p$ (ライトポインタ) に、図 16 のステップ S 1609 の開始時に RAM 203 上の変数 S 及び $S A$ としてそれぞれ引き渡されたセグメント番号及びセグメント内アドレスに基づいて、次式により計算される内容をセットする (ステップ S 1702)。

【0137】

$$w p = 100000H \times S + S A$$

10

【0138】

この式において、1 セグメントのサイズは前述したように例えば 100000H バイトであるため、変数 S が示すセグメント番号のセグメントの先頭のバイトアドレスは、波形メモリ 206 上において、100000H $\times S$ となる。更に、今回の波形データが転送されるアドレスは、このアドレスに、変数 $S A$ として引き渡されるセグメント内アドレスだけオフセットしたアドレスとなる。

【0139】

その後、CPU 201 は、転送されるバイトデータ数を指定する RAM 203 上の変数 c の値を、ステップ S 1703 で 0 にリセットした後、ステップ S 1706 で 1 サンプルずつインクリメントしながら、ステップ S 1707 で RAM 203 上の変数 L として引き渡されるデータサイズに達したと判定されるまで、ステップ S 1704 と S 1705 の処理を繰返し実行する。

20

【0140】

まず、CPU 201 は、大容量フラッシュメモリ 204 上の、変数 $r p$ の値と変数 c の値を加算して得たアドレスから、波形データのサンプル (バイト値) を読み出して RAM 203 上の変数 a にセットする (ステップ S 1704)。

【0141】

そして、CPU 201 は、波形メモリ 206 上の、変数 $w p$ の値と変数 c の値を加算して得たアドレスに、変数 a に格納されているデータを書き込む (ステップ S 1705)。

【0142】

30

以上の繰返し処理の結果、ステップ S 1707 の判定が $Y e s$ になると、CPU 201 は、図 17 のフローチャートで示される図 16 のステップ S 1609 の波形転送ルーチンの処理を終了する。

【0143】

図 18 は、図 9 のステップ S 908 の押鍵処理の詳細例を示すフローチャートである。

【0144】

まず CPU 201 は、RAM 203 上の変数 $C U R_T O N E$ に音色が選択されていないことを示す無効値「-1」が格納されているか否かを判定する (ステップ 1801)。

【0145】

ステップ S 1801 の判定が $Y e s$ ならば、CPU 201 は、図 18 のフローチャートで示される図 9 のステップ S 908 の押鍵処理を終了し、発音処理を実行しない。

40

【0146】

ステップ S 1801 の判定が $N o$ ならば、CPU 201 は、RAM 203 上の変数 $R E A D I N G_W A V E$ の値が波形転送を完了した事を示す値「-1」になっているか否かを判定する (ステップ S 1802)。

【0147】

ステップ S 1802 の判定が $N o$ ならば、CPU 201 は、図 18 のフローチャートで示される図 9 のステップ S 908 の押鍵処理を終了し、発音処理を実行しない。即ち、CPU 201 は、波形転送が完了して変数 $R E A D I N G_W A V E$ の値が「-1」になるまで、発音処理を実行しない。

50

【 0 1 4 8 】

ステップ S 1 8 0 2 の判定が Y e s ならば、C P U 2 0 1 は、スプリット波形検索ルーチンを実行する（ステップ S 1 8 0 3）。この場合、C P U 2 0 1 は、引数として、図 9 のステップ S 9 0 2 で取得しているキー番号とベロシティをそれぞれ、R A M 2 0 3 上の変数 K 及び V に格納する。このルーチンの処理により、例えば図 6 のスプリットエリア内の 1 つが判別され、R A M 2 0 3 上の変数 T W に、現在の音色内の波形番号が戻り値として得られる。なお、変数 T W の戻り値として「 - 1 」がセットされている場合は、該当するスプリットエリアが無い場合である。

【 0 1 4 9 】

次に、C P U 2 0 1 は、変数 T W の戻り値が「 - 1 」であるか否かを判定する（ステップ S 1 8 0 4）。 10

【 0 1 5 0 】

ステップ S 1 8 0 4 の判定が Y e s ならば、C P U 2 0 1 は、図 1 8 のフローチャートで示される図 9 のステップ S 9 0 8 の押鍵処理を終了し、発音処理を実行しない。

【 0 1 5 1 】

ステップ S 1 8 0 4 の判定が N o ならば、C P U 2 0 1 は、セグメント内波形検索ルーチンを実行する（ステップ S 1 8 0 5）。このとき、C P U 2 0 1 は、引数として、変数 T W に格納されている音色内の波形番号を引き渡す。このルーチンの処理により、R A M 2 0 3 上の変数 S に、セグメント番号が戻り値として得られる。この変数 S の戻り値が 6 4 の場合は該当する波形データが存在しない場合である。また、R A M 2 0 3 上の変数 S 20 W に、セグメント内の波形番号が戻り値として得られる。

【 0 1 5 2 】

ステップ S 1 8 0 5 のセグメント内波形検索ルーチンの処理の後、C P U 2 0 1 は、変数 S の戻り値が 6 4 であるか否かを判定する（ステップ S 1 8 0 6）。

【 0 1 5 3 】

ステップ S 1 8 0 6 の判定が Y e s ならば、C P U 2 0 1 は、図 1 8 のフローチャートで示される図 9 のステップ S 9 0 8 の押鍵処理を終了し、発音処理を実行しない。

【 0 1 5 4 】

ステップ S 1 8 0 6 の判定が N o ならば、C P U 2 0 1 は、音源 L S I 2 0 5 に通知する波形データのアドレスとして、R A M 2 0 3 上の変数 a に、次式により計算されるアドレスをセットする（ステップ S 1 8 0 7）。 30

【 0 1 5 5 】

$$a = S \times 10000H \\ + SEG_INF[S] \cdot WAVE_INF[SW] \cdot SEG_ADRS$$

【 0 1 5 6 】

図 1 7 のステップ S 1 7 0 2 の場合と同様に、変数 S が示すセグメント番号のセグメントの先頭のバイトアドレスは、波形メモリ 2 0 6 上において、 $100000H \times S$ となる。この値に、定数 $SEG_INF[S] \cdot WAVE_INF[SW] \cdot SEG_ADRS$ に格納されている変数 S が示すセグメントの変数 SW が示す波形番号の波形データのセグメント内オフセットアドレスの値を加算した値が、音源 L S I 2 0 5 が読み出すべき波形メモリ 2 0 6 中の先頭アドレスとなる。 40

【 0 1 5 7 】

その後、C P U 2 0 1 は、音源 L S I 2 0 5 に対して発音ルーチンを実行する（ステップ S 1 8 0 8）。このとき、C P U 2 0 1 は、変数 K に格納されたキー番号と、変数 V に格納されたベロシティと、変数 a に格納されたアドレス値を、引数として音源 L S I 2 0 5 に引き渡す。また、C P U 2 0 1 は、その他波形情報として、定数 $TONE_INF[CUR_TONE] \cdot WAVE[SW] \cdot TG_INF$ によって示されるパラメータ群（図 7 参照）を、引数として音源 L S I 2 0 5 に引き渡す。音源 L S I 2 0 5 の処理は、既存の処理であるためその詳細については省略するが、上記引数に基づいて、波形メモリ 2 0 6 から波形データを読み出して発音処理を実行する。 50

【 0 1 5 8 】

図 1 9 は、図 1 8 のステップ S 1 8 0 3 のスプリット波形検索ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。

【 0 1 5 9 】

C P U 2 0 1 は、音色内の波形番号を示す R A M 2 0 3 上の変数 w の値を、ステップ S 1 9 0 1 で 0 にリセットした後、ステップ S 1 9 0 6 で + 1 ずつインクリメントしながら、ステップ S 1 9 0 7 で 6 4 に達したと判定されるまで、ステップ S 1 9 0 2 から S 1 9 0 5 の一連の判定処理を繰返し実行する。

【 0 1 6 0 】

上述の繰返し処理において、C P U 2 0 1 はまず、変数 V として引き渡されたベロシティが、変数 C U R _ T O N E と変数 w とで参照される R O M 2 0 2 上の定数 T O N E _ I N F [C U R _ T O N E] . W A V E [w] . V E L _ L O による最低ベロシティ値以上であるか否かを判定する (ステップ S 1 9 0 2)。

10

【 0 1 6 1 】

ステップ S 1 9 0 2 の判定が N o ならば、ステップ S 1 9 0 6 の処理に移行して次の波形番号の処理に移る。

【 0 1 6 2 】

ステップ S 1 9 0 2 の判定が Y e s ならば、次に C P U 2 0 1 は、変数 V として引き渡されたベロシティが、変数 C U R _ T O N E と変数 w とで参照される R O M 2 0 2 上の定数 T O N E _ I N F [C U R _ T O N E] . W A V E [w] . V E L _ H I による最高ベロシティ値以下であるか否かを判定する (ステップ S 1 9 0 3)。

20

【 0 1 6 3 】

ステップ S 1 9 0 3 の判定が N o ならば、ステップ S 1 9 0 6 の処理に移行して次の波形番号の処理に移る。

【 0 1 6 4 】

ステップ S 1 9 0 3 の判定が Y e s ならば、次に C P U 2 0 1 は、変数 K として引き渡されたキー番号が、変数 C U R _ T O N E と変数 w とで参照される R O M 2 0 2 上の定数 T O N E _ I N F [C U R _ T O N E] . W A V E [w] . K E Y _ L O による最低キー番号以上であるか否かを判定する (ステップ S 1 9 0 4)。

【 0 1 6 5 】

30

ステップ S 1 9 0 3 の判定が N o ならば、ステップ S 1 9 0 6 の処理に移行して次の波形番号の処理に移る。

【 0 1 6 6 】

ステップ S 1 9 0 4 の判定が Y e s ならば、次に C P U 2 0 1 は、変数 K として引き渡されたキー番号が、変数 C U R _ T O N E と変数 w とで参照される R O M 2 0 2 上の定数 T O N E _ I N F [C U R _ T O N E] . W A V E [w] . K E Y _ H I による最高キー番号以下であるか否かを判定する (ステップ S 1 9 0 5)。

【 0 1 6 7 】

ステップ S 1 9 0 4 の判定が N o ならば、ステップ S 1 9 0 6 の処理に移行して次の波形番号の処理に移る。

40

【 0 1 6 8 】

ステップ S 1 9 0 5 の判定が Y e s ならば、C P U 2 0 1 は、変数 w の値を、音色内波形番号の戻り値として変数 T W にセットする。その後、C P U 2 0 1 は、図 1 9 のフローチャートで示される図 1 8 のステップ S 1 8 0 3 のスプリット波形検索ルーチンを終了する。

【 0 1 6 9 】

ステップ S 1 9 0 5 の判定が N o ならば、ステップ S 1 9 0 6 の処理に移行して次の波形番号の処理に移る。

【 0 1 7 0 】

ステップ S 1 9 0 2 から S 1 9 0 7 の繰返し処理の結果、ステップ S 1 9 0 7 の判定が

50

Yesになると、CPU201は、変数TWに、該当無しを示す値「-1」をセットする。その後、CPU201は、図19のフローチャートで示される図18のステップS1803のスプリット波形検索ルーチンを終了する。

【0171】

図20は、図18のステップS1805のセグメント内波形検索ルーチンの詳細例を示すフローチャートである。

【0172】

CPU201は、セグメントをカウントするRAM203上の変数sの値を、ステップS2001で0にリセットした後、ステップS2009で+1ずつインクリメントしながら、ステップS2010で64に達したと判定されるまで、ステップS2002からS2008の一連の処理を繰返し実行する。

10

【0173】

上述の繰返し処理において、CPU201はまず、RAM203上の変数SEG_INF[S]・TONE(図8参照)の値として変数Sの値に対応するセグメントに設定されている音色番号が、RAM203上の変数CUR_TONE(図8参照)の値として現在選択されている音色番号に等しいか否かを判定する(ステップS2002)。

【0174】

ステップS2002の判定がNoならば、CPU201は、ステップS2009の処理に移行して次のセグメントに対する処理に移る。

【0175】

20

ステップS2002の判定がYesならば、CPU201は、セグメント内の波形番号を保持するRAM203上の変数SWの値を、ステップS2003で0にリセットした後、ステップS2007で+1ずつインクリメントしながら、ステップS2008で64に達したと判定されるまで、ステップS2004からS2007の一連の処理を繰返し実行する。

【0176】

上述の繰返し処理において、CPU201はまず、変数S及び変数SWに基づいて変数SEG_INF[S]・WAVE_INF[SW]・WAVE_NUMの値として参照される変数Sの値に対応するセグメント内のSW番目(=変数SWの値)の波形データの音色内での波形番号を、RAM203上の変数wに格納する(ステップS2004)。

30

【0177】

次に、CPU201は、変数wの値が、引数として引き渡されたRAM203上の変数TWが示す音色内の波形番号に等しいか否かを判定する(ステップS2005)。

【0178】

ステップS2005の判定がNoならば、変数TWの値が「-1」であるか否かを判定する(ステップS2006)。

【0179】

ステップS2006の判定がNoならば、CPU201は、ステップS2007に移行して、次のセグメント内波形番号の波形データに対する処理に移る。

【0180】

40

ステップS2006の判定がYesならば、CPU201は、ステップS2009に移行して、次のセグメントに対する処理に移る。

【0181】

上述の繰返し処理において、ステップS2005の判定がYesになると、CPU201は、そのときの変数Sの値と変数SWの値をそれぞれ、セグメントの戻り値及びセグメント内波形番号の戻り値としてセットし、図20のフローチャートで示される図18のステップS1805のセグメント内波形検索ルーチンの処理を終了する。

【0182】

上述の繰返し処理において、ステップS2010の判定がYesになると、CPU201は、変数Sの戻り値が該当無しを示す値にセットして、図20のフローチャートで示さ

50

れる図18のステップS1805のセグメント内波形検索ルーチンの処理を終了する。

【0183】

以上説明した実施形態により、波形メモリ上に波形が存在しない音色が選択されて新たな音色波形データを波形メモリに読み込む際に、セグメントが同じ使用数の音色を開放すれば、確実に新しい波形を読み込むことが可能となる。例えば、3セグメント使用している音色波形を選択した際には、3セグメント以上使用している音色に上書きを行えば良い。

これにより読み込みたい波形の容量よりもはるかに大きな空きエリアがありながら読み込めないという非効率な状態を回避できるので、演奏に支障をあたえるような時間のかかるガベージコレクションなどのメモリ整理をする必要から開放される。

また、波形メモリ上に読み込まれた音色の組み合わせが同じであるなら、選択された音色の波形を読み込むための条件、例えばその状態で読み込める、ある音色を上書きすれば読み込める等は、過去に波形を読み込んだ順序に関係なく予想ができるので、管理がしやすい電子楽器を実現することが可能となる。

【0184】

以上の実施形態に関して、更に以下の付記を開示する。

(付記1)

複数のグループに分割された複数の波形データを有する音色波形データを複数種記憶した一次記憶装置から、前記複数種の音色波形データのいずれかを指定する指定処理と、

夫々が予め定められたサイズの記憶領域からなる複数のセグメントを有し、前記セグメントのそれぞれに前記波形データが記憶可能な二次記憶装置に、前記指定された音色波形データが記憶されているか否かを判別する判別処理と、

前記指定された音色波形データが記憶されていないと判別された場合に、前記指定された音色波形データ内の複数のグループの数に対応する数のセグメントを前記二次記憶装置内で確保するセグメント確保処理と、

前記確保された数のセグメントの領域に、前記一次記憶装置に記憶されている前記指定された音色波形データを読み込む読み込み処理と、

を実行する処理部を備えた波形読み込み装置。

(付記2)

前記音色波形データ内のグループそれぞれに含まれる波形データのサイズは、前記二次記憶装置の前記各セグメントのサイズを越えない、付記1記載の波形読み込み装置。

(付記3)

前記処理装置はさらに、前記二次記憶装置が有する複数のセグメントのうち、空きのセグメントの数を取得する取得処理を実行し、

前記セグメント確保処理は、前記取得された空きのセグメント数が前記指定された音色波形データのグループ数と同じあるいはそれ以上の場合は、前記指定された音色波形データのグループ数と同じ数の空きのセグメントを確保し、前記取得された空きのセグメント数が前記指定された音色波形データのグループ数より少ない場合は、前記空きのセグメントと、前記空いていないセグメントの中で予め定められた条件を満たすセグメントとを確保する処理を実行する、付記1又は2記載の波形読み込み装置。

(付記4)

前記予め定められた条件を満たすセグメントは、前記二次記憶装置に記憶されている音色波形データのうち、記憶されている期間が最も長い音色波形データを記憶しているセグメントである、付記1乃至3の何れかに記載の波形読み込み装置。

(付記5)

前記一次記憶装置は、フラッシュメモリを備え、二次記憶装置は、一次記憶装置より容量の小さいランダムアクセスメモリを備えた、付記1乃至4のいずれかに記載の波形読み込み装置。

(付記6)

波形読み込み装置に用いられる波形読み込み方法であって、前記波形読み込み装置が、

複数のグループに分割された複数の波形データを有する音色波形データを複数種記憶した一次記憶装置から、前記複数種の音色波形データのいずれかを指定し、

夫々が予め定められたサイズの記憶領域からなる複数のセグメントを有し、前記セグメントのそれぞれに前記波形データが記憶可能な二次記憶装置に、前記指定された音色波形データが記憶されているか否かを判別し、

前記指定された音色波形データが記憶されていないと判別された場合に、前記指定された音色波形データ内の複数のグループの数に対応する数のセグメントを前記二次記憶装置内で確保し、

前記確保された数のセグメントの領域に、前記一次記憶装置に記憶されている前記指定された音色波形データを読み込む、波形読み込み方法。

10

(付記 7)

波形読み込み装置として用いられるコンピュータに、

複数のグループに分割された複数の波形データを有する音色波形データを複数種記憶した一次記憶装置から、前記複数種の音色波形データのいずれかを指定する指定ステップと、

夫々が予め定められたサイズの記憶領域からなる複数のセグメントを有し、前記セグメントのそれぞれに前記波形データが記憶可能な二次記憶装置に、前記指定された音色波形データが記憶されているか否かを判別する判別ステップと、

前記指定された音色波形データが記憶されていないと判別された場合に、前記指定された音色波形データ内の複数のグループの数に対応する数のセグメントを前記二次記憶装置内で確保するセグメント確保ステップと、

20

前記確保された数のセグメントの領域に、前記一次記憶装置に記憶されている前記指定された音色波形データを読み込む読み込みステップと、

を実行させるプログラム。

(付記 8)

付記 1 に記載の波形読み込み装置と、

前記一次記憶装置と、

前記二次記憶装置と、

演奏情報を供給する演奏操作子と、

音色を指定する音色指定操作子と、

30

前記演奏情報の供給に应答して、前記演奏情報と前記指定された音色とに基づいて、前記一次記憶装置から読み出された前記波形データに対応する楽音を生成する音源と、

を備えた電子楽器。

(付記 9)

前記音色波形データ内のグループそれぞれに含まれる波形データのサイズは、前記二次記憶装置の前記各セグメントのサイズを越えない、付記 8 に記載の電子楽器。

【符号の説明】

【 0 1 8 5 】

1 0 0 電子鍵盤楽器

1 0 1 鍵盤

40

1 0 2 音色選択ボタン

1 0 3 機能選択ボタン

1 0 4 ペンダ / モジュレーション・ホイール

1 0 5 L C D

2 0 1 C P U

2 0 2 R O M

2 0 3 R A M

2 0 4 大容量フラッシュメモリ

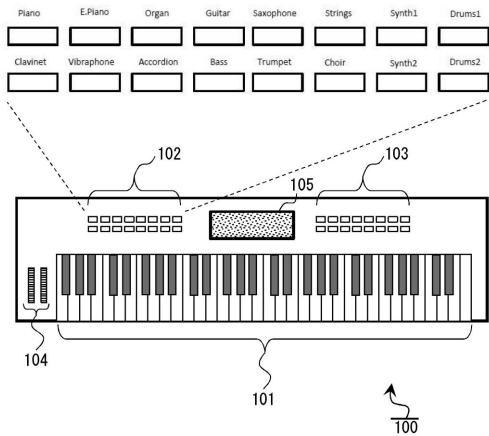
2 0 5 音源 L S I

2 0 6 波形メモリ

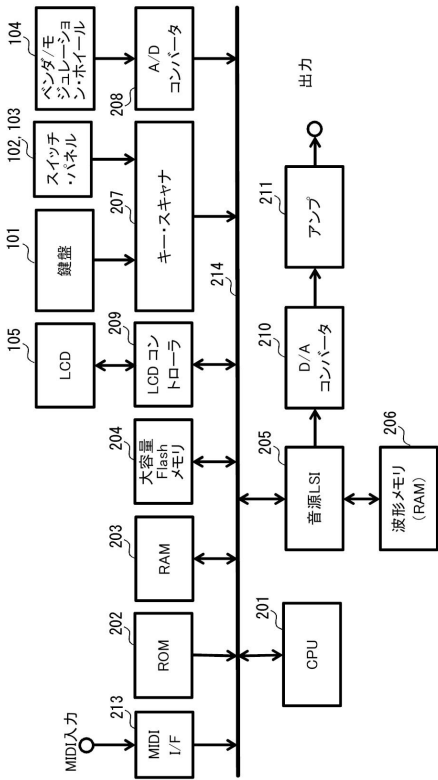
50

- 2 0 7 キー・スキャナ
- 2 0 8 A / Dコンバータ
- 2 0 9 L C Dコントローラ
- 2 1 0 D / Aコンバータ
- 2 1 1 アンプ
- 2 1 3 M I D I I / F
- 2 1 4 システムバス

【 図 1 】

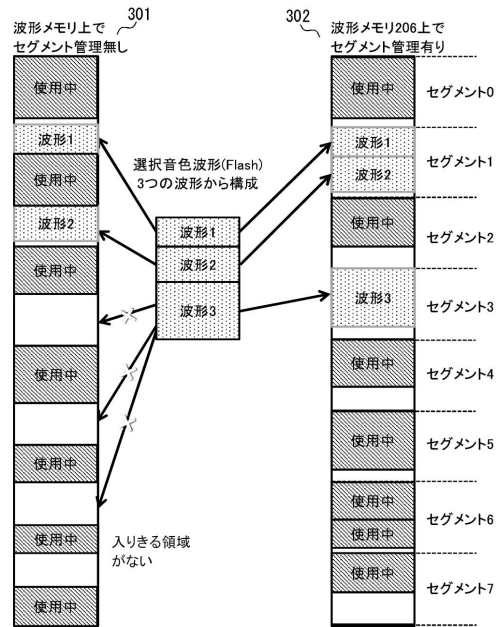


【 図 2 】



【図 3】

波形データセグメントの概念



【図 4】

番号	音色名	波形アドレスオフセット (16進数)	波形サイズ (16進数)	使用セグメント数
0	Piano	00000000	00100000	9
1	E.Piano	00100000	00100000	6
2	Organ	00200000	00040000	2
:				
8	Clavinet	00800000	00080000	5
9	Vibraphone	00900000	000A0000	3
:				
15	Drums 2	00F00000	00100000	7

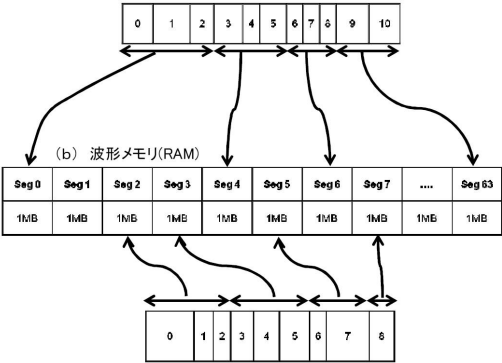
(a) フラッシュメモリ音色情報テーブル

波形番号	最低 ペロ シティ	最大 ペロ シティ	最低 キー 番号	最高 キー 番号	セグメント 先頭からの アドレス	波形 サイズ	セグ メント グループ
0 (1A)	0	60	0	40	00000H	0A00H	0
1 (2A)	61	127	0	40	00A00H	1100H	0
:							
10 (5B)	80	127	100	127	40000H	0800H	3
:							
63 (不使用)	0	0	0	0	00000H	0	0

(b) 音色波形情報テーブル

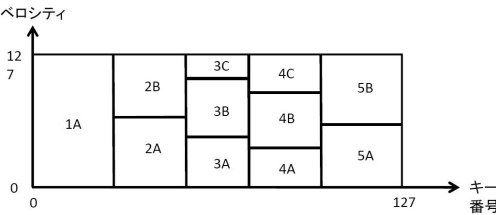
【図 5】

(a) Guitar音色波形データ(大容量フラッシュメモリ204)



(c) Saxophone音色波形データ(大容量フラッシュメモリ204)

【図 6】



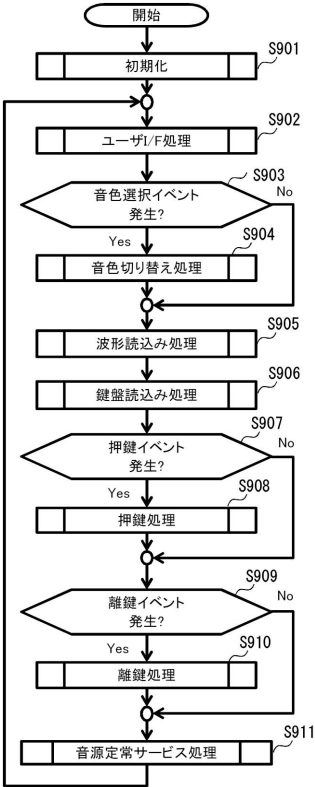
【図 7】

上位 構造体 定数 (配列数)	中位 構造体 定数 (配列数)	定数 (配列数)	サイズ	値域 (****Hは 16進数)	説明
TONE_INF [16]	-	NAME[16]	7bit	0~7FH	音色表示名
		WAVE_TOTAL_SIZE	32bit	0~FFFFFFFFH	音色内波形データ合計サイズ
		NUM_SEG	8bit	1~64	音色内波形データ 使用セグメント数
	WAVE [64]	VEL_LO	8bit	0~127	波形データが発音する範囲 の本来の最小ペロシティ
		VEL_HI	8bit	0~127	波形データが発音する範囲 の本来の最大ペロシティ
		KEY_LO	8bit	0~127	波形データが発音する範囲 の本来の最低キー番号
		KEY_HI	8bit	0~127	波形データが発音する範囲 の本来の最高キー番号
		FLASH_ADRS	32bit	0~FFFFFFFFH	波形データ先頭のフラッシュ メモリ上での先頭アドレス
		SEG_ADRS	32bit	0~100000H	音色の持つ波形データの 読み込まれるべきセグメントの 先頭からのアドレスオフセット
		SIZE	32bit	0~100000H	波形データの サイズ(バイト) 0の時は波形無し
		SEG_GROUP	8bit	0~63	セグメントのグループ番号 同じ番号を持つ波形データは 同じセグメントに読み込まれる
		TG_INF	構造体	-	音源による波形データの 発音のための情報 (スタート、ループ、エンド アドレス、音量、チュー ニング情報等)

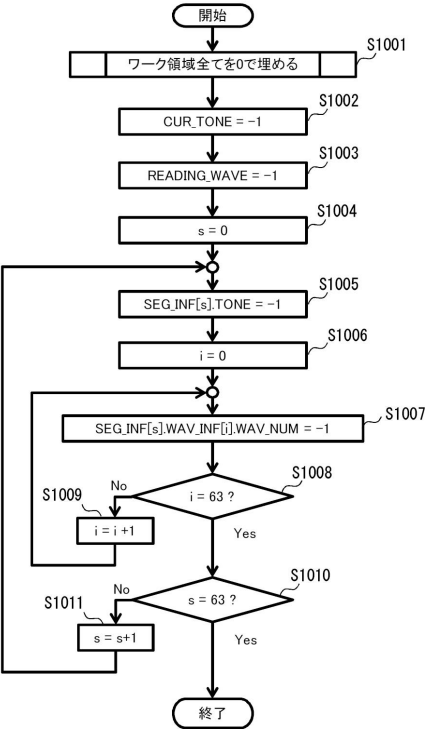
【図 8】

上位構造体変数 [配列数]	中位構造体変数 [配列数]	変数 [配列数]	サイズ	値域	初期値	説明
-	-	TIMESTAMP	32bit	0~FFFFFFFFH	0	音色選択イベント時に1インクリメントする履歴番号。セグメントが割り当てられる際にSEG_INF[]TIMESTAMPに格納される。
-	-	CUR_TONE	8bit	0~15, -1	-1	現在鍵盤演奏のために選択されている音色番号。-1は該当なし。
SEG_INF [64]	WAV_INF[64]	READING_WAVE	8bit	0~63	-1	波形転送中の波形データの波形番号。 -1は全て読み済み
		TONE	8bit	0~15, -1	-1	当該セグメントが割り当てられている音色番号。 -1は空状態(未使用)
		SEG_GROUP	8bit	0~63	0	当該セグメントに割り当てられている音色のセグメントグループ値。
		TIMESTAMP	32bit	0~FFFFFFFFH	0	当該セグメントが使用された履歴。音色選択ごとに1インクリメントする。同時に割り当てられたセグメントは同じTIMESTAMPを持つ。
		WAVE	1bit	0~1	0	当該セグメント中の当該波形データの当該波形データの有無。 0=無し、1=有り(読み済み)
		WAV_NUM	8bit	0~31, -1	-1	当該セグメント中の当該波形データの音色中の波形番号。 -1であれば割当てなし
		SEQ_ADRS	32bit	0~FFFFFFFFH	0	当該セグメント中の当該波形データのアドレスオフセット
		SIZE	32bit	0~FFFFFFFFH	0	当該セグメント中の当該波形データのサイズ(バイト)

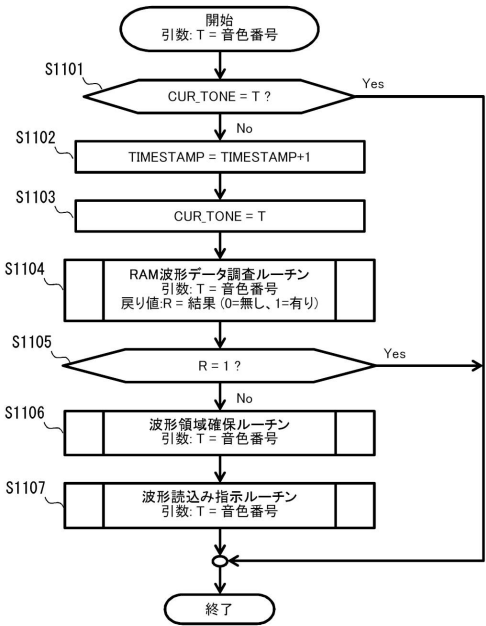
【図 9】



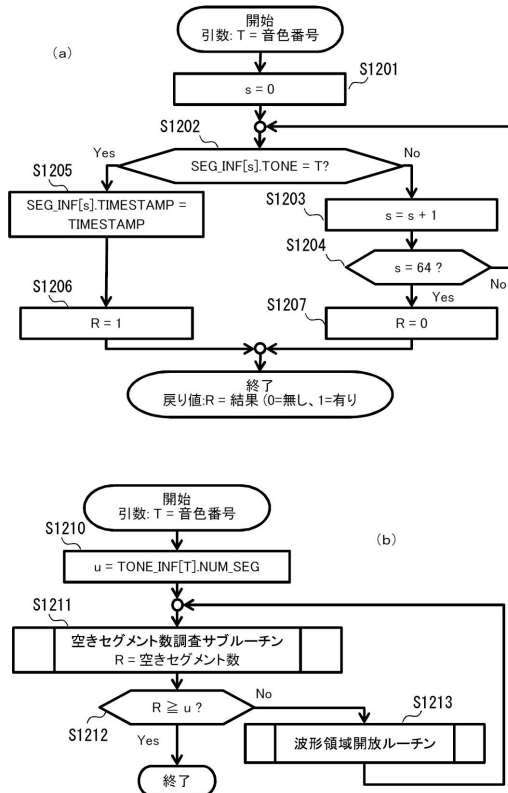
【図 10】



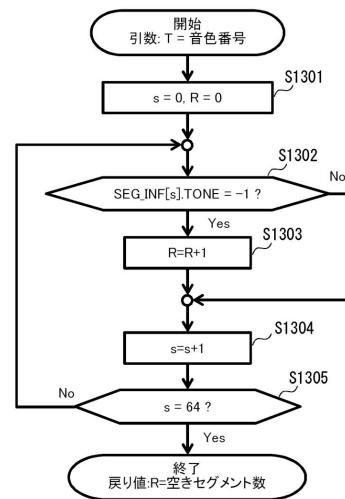
【図 11】



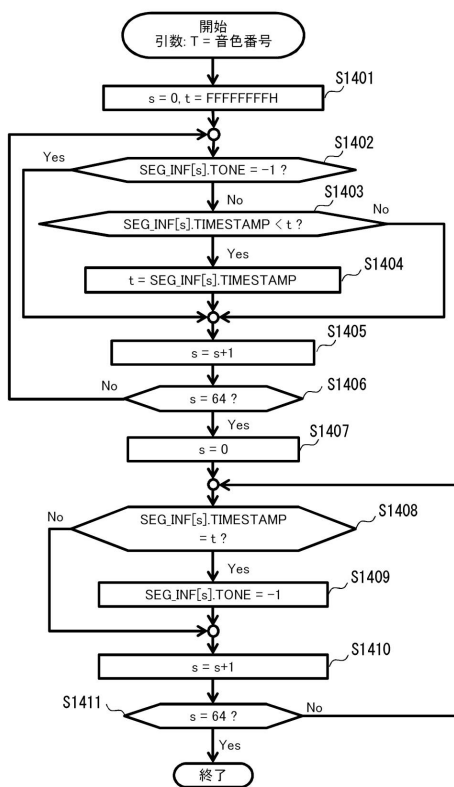
【図 12】



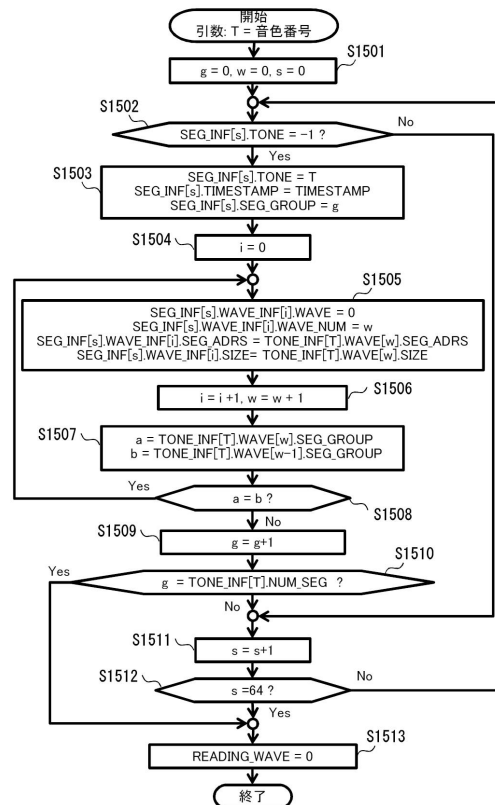
【図 13】



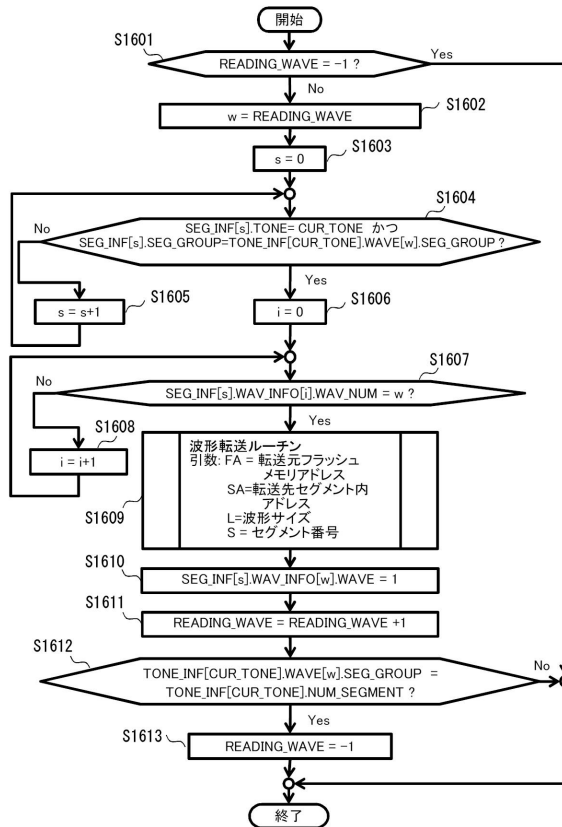
【図 14】



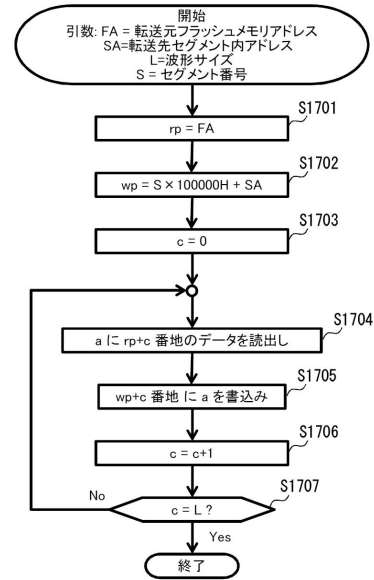
【図 15】



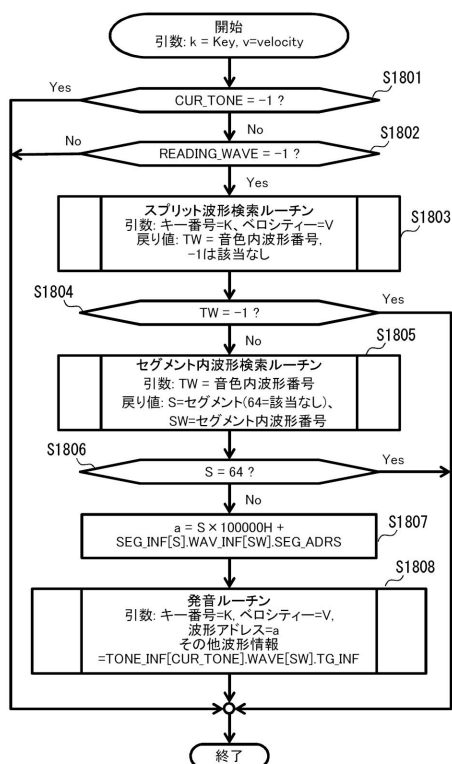
【図 16】



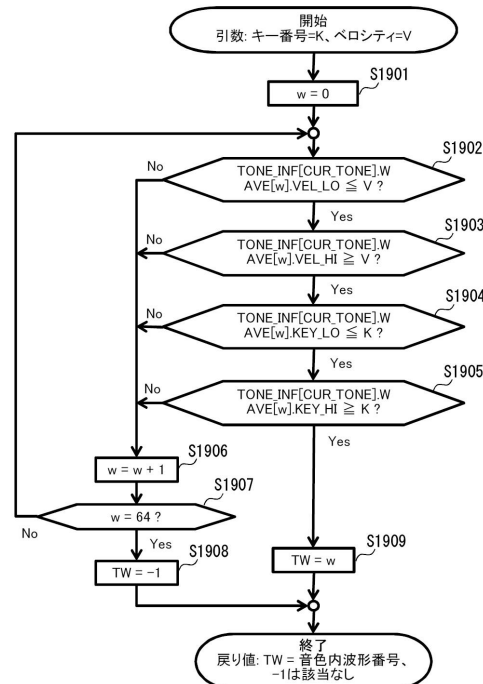
【図 17】



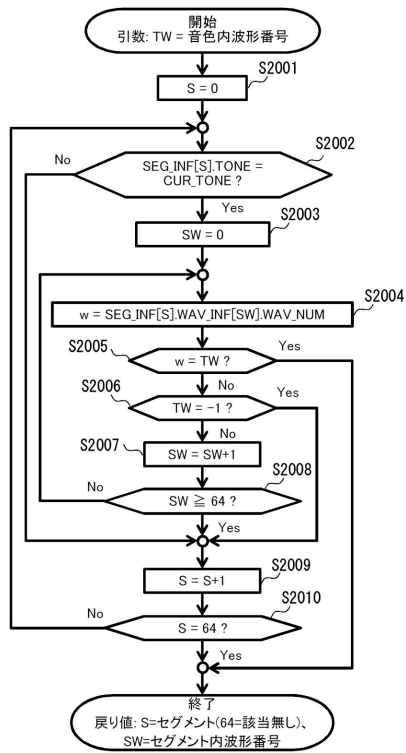
【図 18】



【図 19】



【図 20】



フロントページの続き

(56)参考文献 特開2007-271827(JP,A)
特開2000-221978(JP,A)
特開平08-146964(JP,A)
特開平06-035473(JP,A)

(58)調査した分野(Int.Cl., DB名)
G10H 1/00-7/12