

TRON仕様32ビットマイクロプロセッサGMICRO/100

2U-6

(2) 関係データベースによるマイクロプログラムの管理とマイクロデコーダの設計

渡辺由香里 清水徹 岩田俊一 斎藤祐一 吉田豊彦 富沢治

(三菱電機株式会社 LSI 研究所)

1. はじめに

TRON仕様に基づく32ビットマイクロプロセッサGMICRO/100ではマイクロプログラム制御方式を採用している。高性能命令の高速実行がその目的の一つである。またマイクロプログラム制御方式の採用によりアーキテクチャの仕様変更、ハードウェアの改訂をマイクロプログラムで吸収することができる。その結果アーキテクチャ設計、ハードウェア設計、マイクロプログラムの設計を並行に進めることができる。

ここで重要なことはアーキテクチャ、ハードウェアの変更をマイクロプログラムですばやく吸収することである。これはハードウェアの規模が大きくなるにつれて困難になってくる。我々は関係データベースをマイクロプログラムの管理、更にマイクロデコーダの設計に用いることによりこの問題の解決を図った。本稿ではGMICRO/100のマイクロプログラム、マイクロデコーダの設計手法について述べる。

2. GMICRO/100開発の流れ

GMICRO/100の開発では、アーキテクチャの設計、ハードウェアの設計、マイクロプログラムの設計をほぼ並行して行った。マイクロプロセッサの基本となるアーキテクチャ設計でハードウェアやマイクロプログラムのアーキテクチャを検討し、仕様がほぼ確定した段階でハードウェアやマイクロプログラムの設計を開始する。アーキテクチャ設計の細部の機能検証も同時に実施され、その過程でアーキテクチャ仕様の変更が発生するとハードウェアやマイクロプログラムに影響を与える。

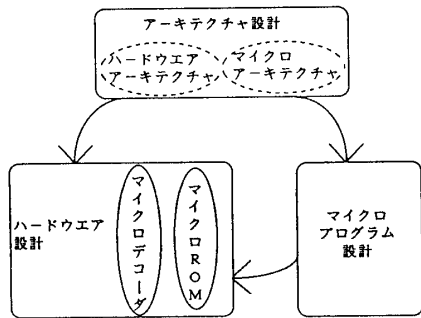


図1 GMICRO/100開発の流れ

この仕様の変更ですばやく柔軟に対応できる開発体制を築くことが、短期開発のために必要となる。我々は、関係データベース管理システム (INGRES) を使

てマイクロプログラムを管理することによってこの問題の解決を図った。

3. 関係データベースの利用

マイクロプログラムはハードウェアの各機能ブロックを制御するものであり、2クロックサイクルで実行される各マイクロ命令をシーケンシャルに流してマイクロ命令を実行する。このマイクロ命令をいくつかのフィールドに分割し、それらを関係データベースのフィールドとして管理する。

マイクロプログラムを柔軟に管理するには人間が目でも見て分かりやすいことが必要である。そのためにマイクロプログラムのフィールドの値をハードウェアの機能を表現するようなニモニックで表し、関係データベースのデータとした。

一方マイクロデコーダの開発のために、各マイクロオペレーションとそれに対応する制御信号線を関係データベースで管理した。マイクロオペレーションの関係と制御信号線の間を繋げれば、マイクロ命令に対する制御信号の一覧が得られる(図2)。各信号線を関係データベースのフィールドとし、マイクロデコーダの設計に使用した。

operation	ls	f1	f2	cl	ro	se	rs	hb	sh	bs	sb
SFT	0	-	-	-	-	-	-	-	0	0	
so<<s2->ba2	0	0	1	0	0	0	0	1	0	0	1
so<<s2=>do	0	0	1	0	0	0	0	1	0	1	0
soros2	0	0	1	0	1	0	0	0	0	0	0
soshs2->bb2	0	0	1	0	0	0	0	0	0	0	1

↑ マイクロオペレーション ↑ 制御信号

図2 マイクロオペレーションと制御信号

4. マイクロプログラムの開発

マイクロプログラムの開発は、まずチップの持つ命令セットに基づきアルゴリズムを考え、これをフィールド毎に関係データベース化する。マイクロ命令に対する最初のフィールド構成は設計が進むにつれて分割、追加等手が加えられていく。これらは関係データベースフィールドの分割、追加そのものであり、データベースの操作によりスムーズにマイクロプログラムの変更を行うことができた。

またマイクロ命令のフィールドの統合にも有効であった。一例を図3に示す。最初、演算のサイズを制御するマイクロプログラムのフィールドは機能的に11

Implementation of a 32-bit microprocessor GMICRO/100 based on TRON specification (2) Management of microprogram and design of microdecoder by relational database

Yukari WATANABE, Toru SHIMIZU, Shunichi IWATA, Yuichi SAITO, Toyohiko YOSHIDA, Osamu TOMISAWA
MITSUBISHI ELECTRIC CORPORATION

個であった。これを関係データベースの検索機能を利用して最少化した。例えばALUのSIZE-Aフィールドで指定するサイズと、バレルシフトのSIZE-Dの指定とが常に等しいか否かの検索、アドレスレジスタ制御用のサイズSIZE-SとメモリのアクセスサイズSIZE-Uが“don't care”を利用して統合できるか否かの検索などを行うことができる。その結果、機能的には11個であったサイズフィールドを5個に畳み込むことができた。

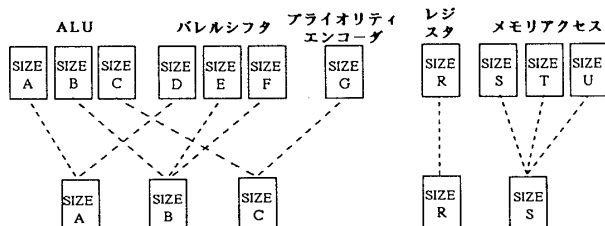


図3 サイズフィールドの統合

更に、関係データベースでは複数のマイクロオペレーションの組合せを検索することができ、それによりハードウェアで同時に起こってはいけない事象を使用していないかどうかを検査することができた。

5. マイクロデコードの開発

マイクロデコードはマイクロプログラムと演算器等のハードウェアの間のインターフェースをとるものであり、マイクロプログラムを格納したマイクロROMのデータを制御信号にデコードする（図4）。

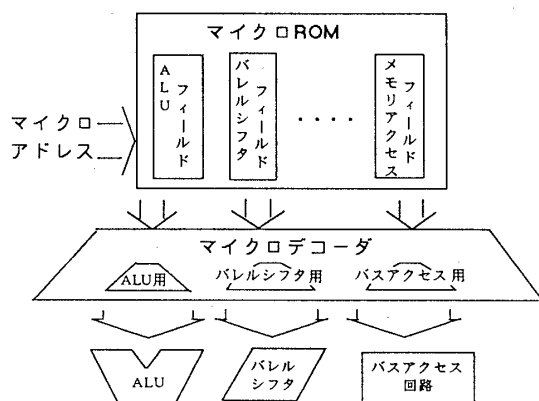


図4 マイクロデコードの位置づけ

マイクロデコードの設計に関して、マイクロプログラムのフィールドをそのままデコードの分割に使うとマイクロROMのビット数が増えてしまう。そこでマイクロROMのビット数を削減するため、マイクロプログラムのフィールドをマイクロデコードからみたフィールド（以下サブフィールドと呼ぶ）に分け直すことにした。サブフィールドに分け直す際、関係データベース内のマイクロプログラムのフィールドを組み合わせ、マイクロオペレーションの組合せを検索し、

最適なサブフィールドを決定した。サブフィールドがマイクロのフィールドと一致する場合も、複数のフィールドが一つのサブフィールドになる場合もある。

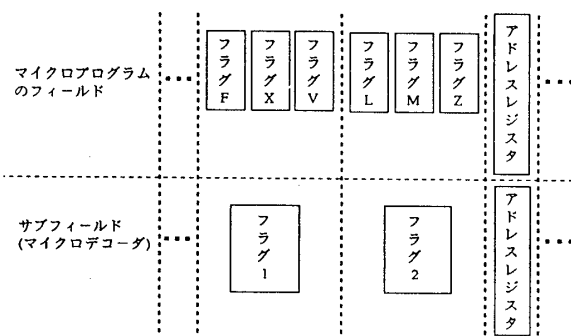


図5 マイクロプログラムのフィールドとサブフィールド

マイクロプログラムのフィールドに対応する制御信号1本ずつを関係データベースのフィールドとして入力し制御信号のデータベースを作った。マイクロプログラムのデータベースと制御信号のデータベースをつなぎ合わせることで、各サブフィールドのマイクロオペレーションの組合せに対応する制御信号の組合せのリストをとり、これを元にマイクロデコードを設計した。制御信号をまとめるときに関係データベースのフィールドを入れ替えることで制御信号の並べ替えを行い、最適なマイクロROMのビット割付を実現した。その結果マイクロROMのビット幅を約半分にできた。それにつれて、マイクロデコードの規模を小さくすることができた。

6. 結論

TRON仕様32ビットマイクロプロセッサGMICRO/100の開発に当たり、マイクロ関連の開発に関係データベース管理システム(INGRES)を利用した。

マイクロプログラムの開発に関係データベースを利用したことにより、マイクロオペレーションのフィールド構成の最適化を図り、アーキテクチャの変更、ハードウェアの変更に柔軟に対応することができた。またマイクロデコードの設計に関係データベースを利用したことで、ハードウェアの機能ブロックとマイクロプログラムの関係を解りやすくし、マイクロROMのビット幅を約半分にでき、マイクロデコードの規模を小さくすることができた。

謝辞

TRONプロジェクトをご指導頂いている東京大学坂村助教教授をはじめ有意義な討議と助言を頂いたGMICRO/100の開発に携わっている方々に感謝致します。

(参考文献)

Robert Epstein "A TUTORIAL ON INGRES" December 15, 1977, University of California, Berkeley