

CISCの極み Intel iAPX 432の紹介

第5回 自作CPUを語る会 2025/04/12

@uchan_nos





- ▶iAPX 432 とは
- システム構成と Multibus
- 2 階層のアドレス変換
- 機械語の構造
- オブジェクト保護

iAPX 432を調べた理由



- 何かのきっかけでWikipediaの記事を読んだ
 - https://ja.wikipedia.org/wiki/Intel_iAPX_432
- x86に親しんだ身からすると、かなり奇抜な設計に思えた
- BuntanPCプロジェクトの参考になりそうだと思い、調査開始
 - 「コンピュータ再設計プロジェクト」
 - 積極的に「変な設計」を試してみたい

iAPX 432 の概要



- Intel Advanced Processor architecture
- 1981 年に発表
- 32 ビット、8MHz
 - 2 年前に発表された MC68000 も 32 ビット 8MHz
 - 1982 年に発表された Intel 80286 は 16 ビット 8MHz
 - 1985 年に発表された Intel 80386 は 32 ビット 12MHz (?)
- メモリ管理やマルチタスクをハードウェアサポート

- 3 チップ構成
 - 43201: 命令のフェッチとデコード
 - 43202: マイクロコードの実行とメモリアドレス生成
 - 43203: iAPX 432 と I/O デバイス間の通信とデータ転送

iAPX 432 の特徴



- スタックマシン型の命令実行
 - RAM にオペランドスタックを配置
 - 汎用レジスタは無い
- 命令長はビット単位の可変長
 - 1 命令の長さは 6 ビット~300 ビット超
 - 命令セグメントは 16 ビットアドレス = 8KB が上限
- 徹底した間接アドレッシング
 - プログラマが生のアドレスを指定することが無い(指定できない)
 - すべてのメモリアクセスはアクセス記述子を使う
- 非常に高度な命令がある
 - プロセス間でメッセージを送受信するための命令(SEND/RECEIVE)
 - 型定義に基づきインスタンスを生成する命令(CREATE_TYPED_OBJ)

iAPX 432 は遅い



実行時間の比較(単位はミリ秒)

プロセッサ	検索	ふるい	パズル	Acker
iAPX 432 (8MHz)	4.4	978	45700	47800
80286 (8MHz)	1.4	168	9138	2218

- 検索:長さ 120 の文字列から長さ 15 の部分文字列を探す
- ふるい:素数を探索する(エラストテネスの篩)
- パズル:bin packing 問題(アイテムを詰め切れる最小の容器数を求める問題)
- Acker:Ackermann(3,6)を計算
 - BuntanPC でも計測を試みたがプログラムが暴走してしまった。おそらく再帰が深すぎた。比較にちょうど良いと思ったんだけど。

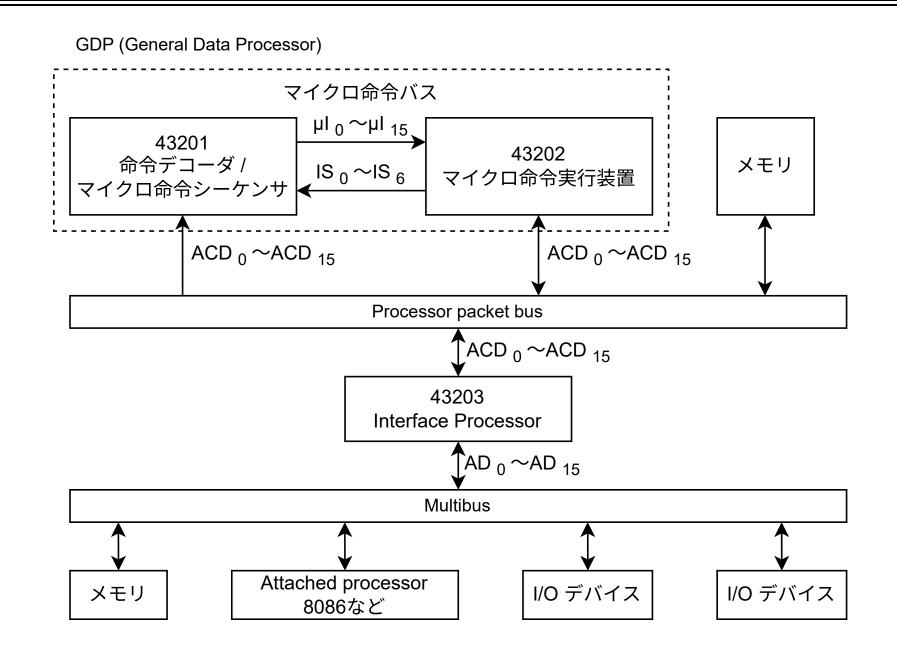




- iAPX 432 とは
- ▶システム構成と Multibus
- 2 階層のアドレス変換
- 機械語の構造
- オブジェクト保護

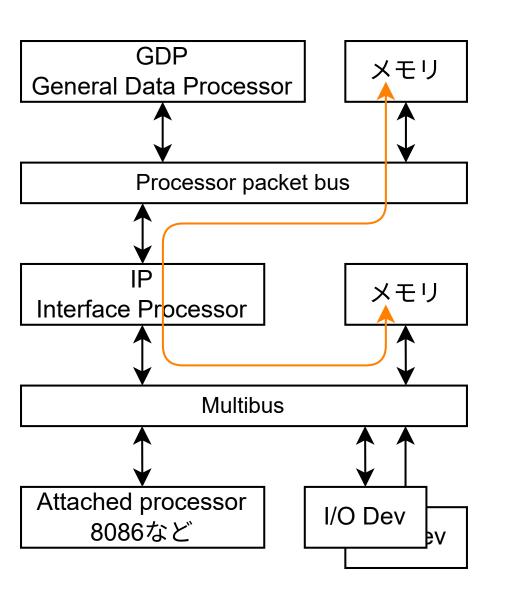
iAPX 432 のシステム構成





I/O と Attached processor





- Multibus は産業用システムで使用されるコンピュータバスの規格
 - インテルによって開発され、IEEE 765 バス規格として採用
 - 故障に強く、複雑な(大きな)装置も作れ、重要な 業界標準
 - o マルチバス Wikipedia
- IP はシステムメモリと Multibus ローカルメモリ 間でデータを転送する
- 実際の I/O 処理は Attached processor が担当

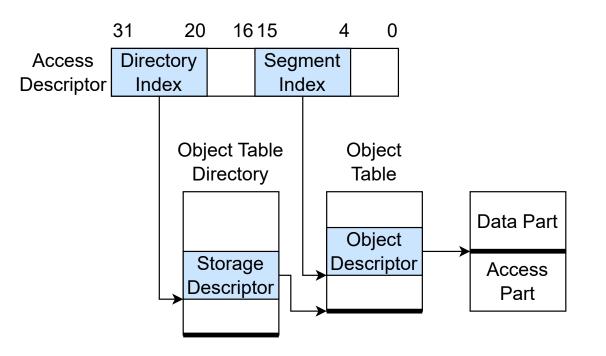




- iAPX 432 とは
- システム構成と Multibus
- ▶2 階層のアドレス変換
- 機械語の構造
- オブジェクト保護

2階層のアドレス変換

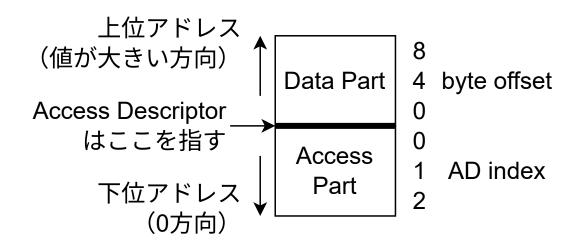




- AD (Access Descriptor) は2つのインデックスを持つ
 - 2 階層ページングと類似
 - それぞれ 12 ビット = 4096 個を指せる
- Storage/Object descriptor は物理アドレスを持つ
- 1つのメモリ領域(オブジェクト)を指す Object Descriptor は高々1つ
- アドレス空間は 12+12+16=40 ビット

オブジェクト





Access Partが ないオブジェクト

Data Part

Data Partが ないオブジェクト

> Access Part

- iAPX 432 のオブジェクトはすべて Data
 Part と Access Part を持つ
 どちらかのサイズが 0 のこともある
- Data Part はデータ本体
- Access Part は AD が並ぶ
- それぞれの Part は最大 64KB

システムオブジェクト:Domain object



Domain Object

Public data variables

Private data variables

Fault instruction object AD

Trace instruction object AD

Instruction object AD

Instruction object AD

Data constants AD

Domain-local object AD

. . .

iAPX 432が規定

コンパイラが規定

- 1つのモジュール≒プロセスを表現○モジュール:プロシージャ群+データ
- Fault/Trace instruction object AD は、例外発生時に実行する命令列を格納したオブジェクトを指す
- その他の AD はコンパイラが独自に生成
- 1 つのプロシージャにつき 1 つ以上の Instruction object が対応
 - 1 つの Instruction object には 8KB までの命 令を格納できる
 - 8KB 以上のプロシージャは複数の Instruction object で表現

システムオブジェクト:Instruction object



Instruction Object

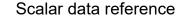
lo atmiration a	byte offset	
Instructions	8	
Local Constants DAI	6	
Initial Operand Stack Pointer	4	
Context Access Part Length	2	
Context Data Part Length	0	
	•	

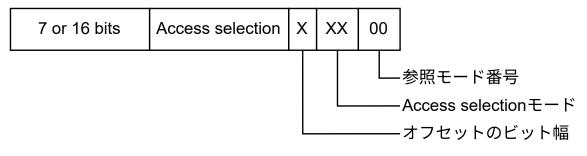
DAI: Domain Access Index Domain objectのADを 指すインデックス

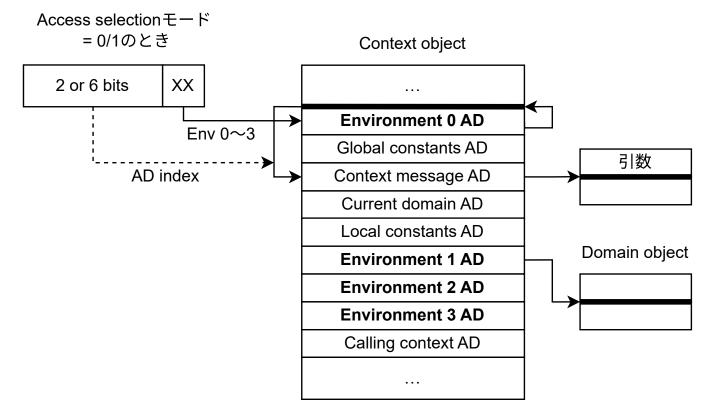
- 1 つのプロシージャを表現
- Instructions は命令のビット列
 - このビット列はハフマン符号化(頻度に基づく圧縮)されている
- Local Constants DAI は定数が格納された セグメントを指す
 - なんと 432 の命令は即値を持てない!
 - ○メモリ領域に定数を置いておき、命令には 「定数の場所を示す情報」を含める
- ビット単位でアドレッシングするので最 大 64K bits = 8KB

スカラ値の参照だけでもメモリアクセスが多発









- 2 ビットで Env 0~3 を選択
- 2/6 ビットでその Env 内の AD を選択
- スカラ値を得るだけで4回のメ モリ読み込みが必要:
 - i. Env と AD index により指定される AD (32 ビット値) を読む
 - ii. AD が持つ 2 つのインデックスで2 段階のアドレス変換を行う
 - iii. そのアドレスにオフセットを加え た場所を読む





- iAPX 432 とは
- システム構成と Multibus
- 2 階層のアドレス変換
- ▶機械語の構造
- オブジェクト保護

機械語の構造



MSB			LSB		
次の命令	Opcode	Reference	Format	Class	前の命令

- それぞれ可変長のビット列
- Class がオペランド数とそれぞれのサイズを決定
- Format が参照とオペランドの対応を決定
- Referece が読み書きするデータの場所を決定

	オペランド数	オペランドサイズ	Class	
	0	none	000110	
	1	byte	010110	よく使うクラスは
1		double-byte	0000	★ 短いビット列

Format が参照とオペランドの対応を決定



オペランド数	オペランド1	オペランド2	オペランド3	明示的参照	Format
0				0	none
1	data ref 1			1	0
1	stack			0	1
2	data ref 1	data ref 2		2	00
2	data ref 1	data ref 1		1	10
2	data ref 1	stack		1	01
2	stack	data ref 1		1	011
2	stack	stack		0	111
3	data ref 1	data ref 2	data ref 3	3	0000
3	•••	•••	•••	• • •	1





- iAPX 432 とは
- システム構成と Multibus
- 2 階層のアドレス変換
- 機械語の構造
- ▶オブジェクト保護

2つの保護の仕組み

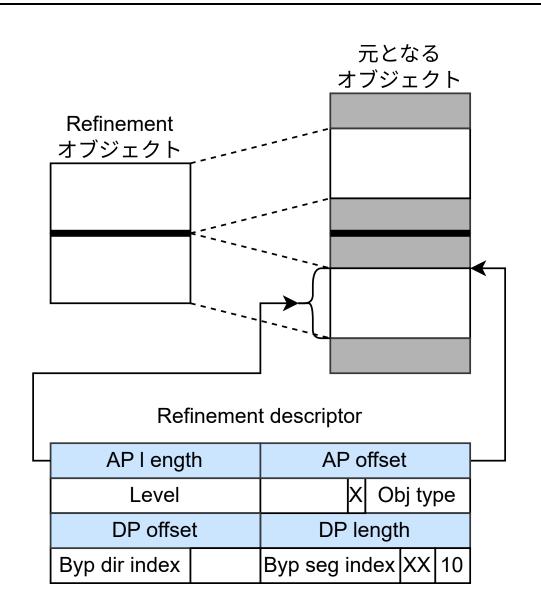


1. Refinement

- あるオブジェクトの公開部分だけを見せるビュー
- ドメインに含まれる特定のプロシージャだけ公開する、というようなことが 可能
- CREATE REFINEMENT という命令がある
- 2. 制限と拡大(restriction and amplification)
 - 普段はオブジェクトへのアクセスを制限し、必要な場合に権限を拡大する
 - RESTRICT RIGHTS / AMPLIFY RIGHTS という命令がある

Refinement

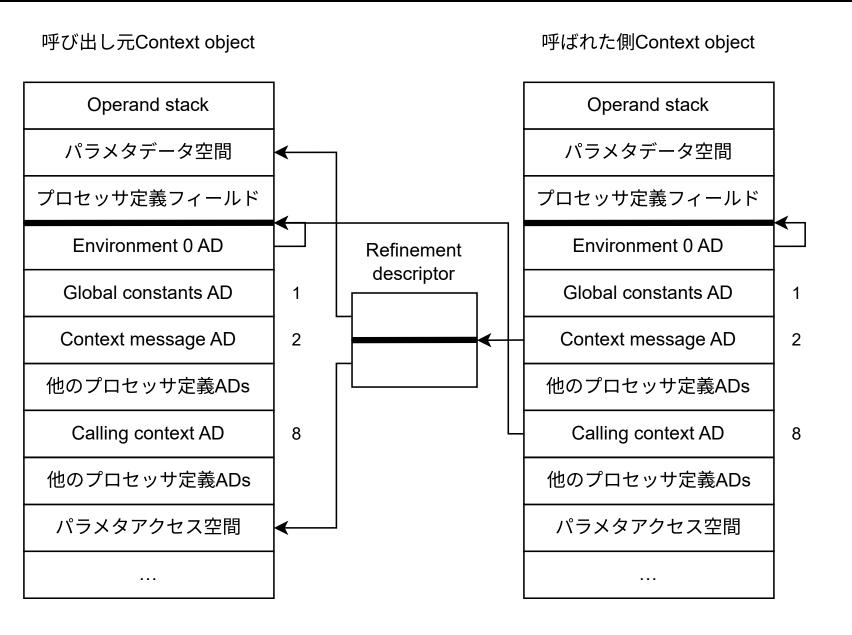




- Refinement オブジェクトは元となるオブジェクトの一部を切り取ったビュー
- 切り取る場所はオフセットと長さで決まる
 - 複数の非連続な場所は指定できない
- 使用例
 - 。 プロシージャの引数だけにアクセス可能な Refinement を介して引数を渡す
 - Domain の一部のプロシージャのみを公開する

引数のための Refinement

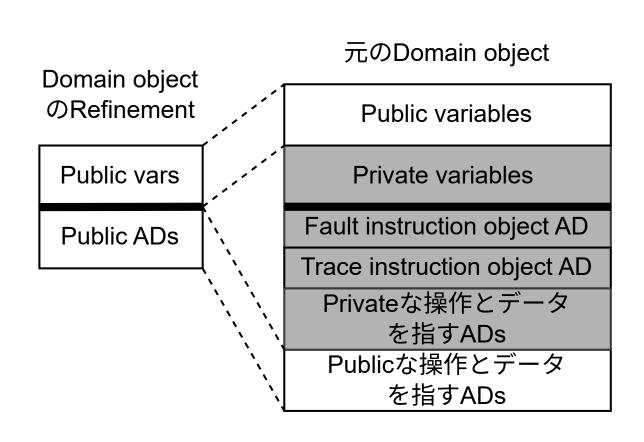




- 引数は独立したメモリ 領域ではなく Context object の一部に置く
- 引数領域を指す Refinement を作成
- Refinement を指すよう に呼ばれる側の Context message AD を設定
- Calling context AD は
 Read/Write 権限を持た
 ず、Return 権限を持つ

ドメインの Refinement





- Domain object は複数のプロシージャ や変数を持つ
- Refinement により外部モジュールに 対する可視性を制御できる
- 呼び出された公開プロシージャからは 全てのプロシージャと変数が見える
 - Refinement を介して CALL が実行され た場合でも、元の Domain object を指 す AD が Context object に設定されるた め

参考文献



- iAPX 43201 iAPX 43202 VLSI General Data Processor (GDP のデータシート) ∘ Intel (1981)
- iAPX432 General Data Processor Architecture Reference Manual
 Intel (1981)
- Capability-Based Computer Systems ∅ "Chapter 9: The Intel iAPX 432"
 Henry M. Levy (1984)
- Intel iAPX 432 Computer Science 460 Final Project
 - David King, Liang Zhou, Jon Bryson, David Dickson (1999)
 - http://www.brouhaha.com/~eric/retrocomputing/intel/iapx432/cs460/