

コンピュータ基礎(4)

5章 プロセッサ

コンピュータの構成要素

- **処理装置 (CPU, プロセッサ)**
(5章の授業で詳しく説明します)
 - 命令を主記憶装置から読み込んで解釈, 実行する.
 - **演算装置と制御装置**の2つからなる.
 - 四則**演算**や**制御** (条件判断) を行う.
- **記憶装置** (3章, 4章の授業で詳しくやります)
 - **主記憶装置**: メインメモリ. 計算機が動作している間に, 処理途中のデータを一時的に記憶する. 普通, 電源を切ると内容が消えてしまう (揮発性).
 - **補助記憶装置**: ハードディスクなど. 主記憶装置よりも大容量で, 処理結果を長期的に記憶するために用いられる. 電源を切手も内容は消えない (不揮発性).
- **入出力装置** (2章の授業で詳しくやります)
 - パソコンであればマウスやキーボード, ディスプレイ.
 - 家電機器の制御や画面表示なども含む.

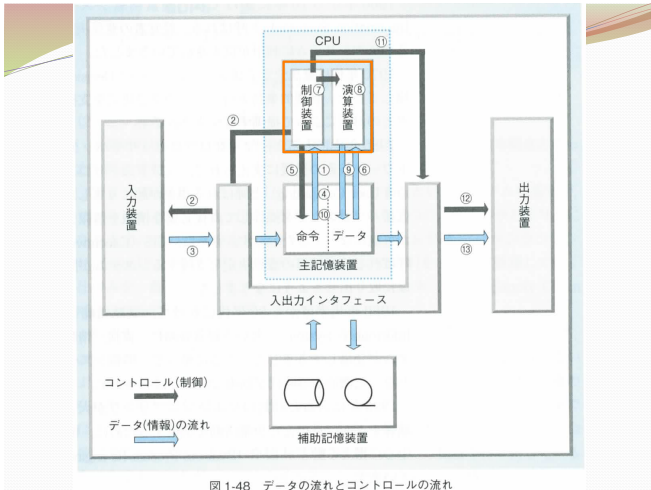
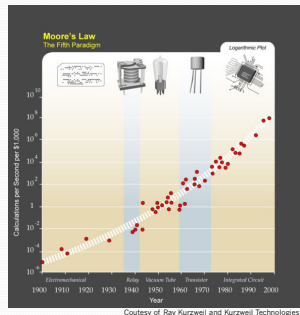


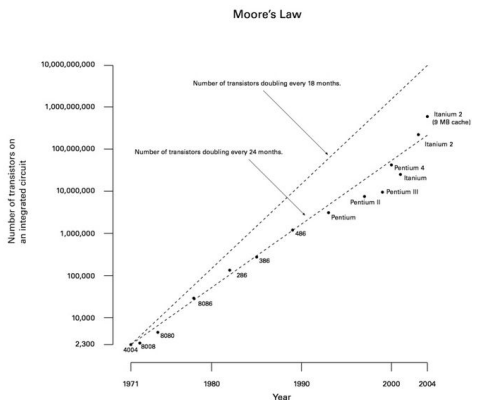
図 1-48 データの流れとコントロールの流れ

の法則

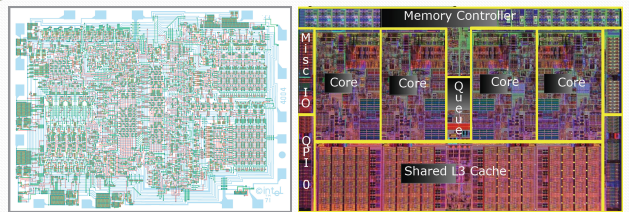
- 集積回路(IC, LSI)の**トランジスタの集積密度**
 - 18-24ヶ月ごとに倍になる, という経験則
 - インテルの創業者, **ゴードン・ムーア**が提唱



ムーアの法則



CPUの高集積化



Intel 4004, 1971年
2300トランジスタ
動作クロック: 731kHz

Intel Core i7, 2008年
7億3100万トランジスタ
動作クロック: 3.33GHz

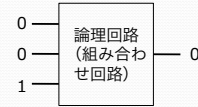
トランジスタ数 318,000倍
経過年数 37年
 $2^{(37/2)} \approx 371,000$
クロック周波数も数千倍に.
1クロックでできる処理も大幅に違う.

コンピュータの速度の指標

- **MIPS** (Million instructions per second)
 - 1秒間に、いくつの命令を処理できるか。
 - 100万個単位(million).
 - 計算機によって、1個の命令の機能が異なるため、MIPSだけで優劣が決まるわけではない。
- **FLOPS**
 - Floating point number Operations Per Second
 - 1秒間に、小数の計算をいくつ実行出来るか。
 - 科学技術計算の能力を測るのに向いている。
 - 接頭辞を付け、GFLOPS などとして使う。
 - 「京コンピュータ」は10PFLOPS.
(P:ペタ=10¹⁵, 10×10¹⁵=1京)

論理回路とは

- 0と1の入力から出力を決める回路



例：多数決回路（入力のうち0か1の多い方を出力する）

- 論理回路を作るには？
 - どのような部品を使うのか？
 - どのようにして設計するのか？

詳細は、2年前期「論理回路」で学習します。

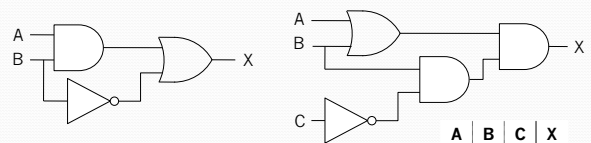
基本論理素子

- どんな論理回路でも、この組み合わせで作れる

名前	AND (へこんでいる)	OR (尖っている)	NOT (このマールが重要!)																																				
MIL記号																																							
意味	入力が両方とも1のとき、1を出力	入力のどちらかが1のとき、1を出力	入力の反転 0ならば1, 1ならば0																																				
	<table border="1"> <thead> <tr><th>A</th><th>B</th><th>X</th></tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	A	B	X	0	0	0	0	1	0	1	0	0	1	1	1	<table border="1"> <thead> <tr><th>A</th><th>B</th><th>X</th></tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>1</td></tr> </tbody> </table>	A	B	X	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	1	<table border="1"> <thead> <tr><th>A</th><th>X</th></tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	A	X	0	1	1	0
A	B	X																																					
0	0	0																																					
0	1	0																																					
1	0	0																																					
1	1	1																																					
A	B	X																																					
0	0	0																																					
0	1	1																																					
1	0	1																																					
1	1	1																																					
A	X																																						
0	1																																						
1	0																																						
	$X = A \cdot B$	$X = A + B$	$X = \bar{A}$																																				

例題

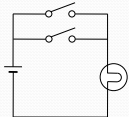
- 以下の論理回路の真値表を書け。



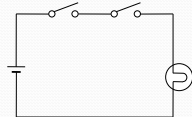
A	B	X
0	0	
0	1	
1	0	
1	1	

A	B	C	X
0	0	0	
0	0	1	
0	1	0	
0	1	1	
1	0	0	
1	0	1	
1	1	0	
1	1	1	

スイッチ回路



並列つなぎ
どちらかのスイッチがONなら電球が点灯する
ORに相当



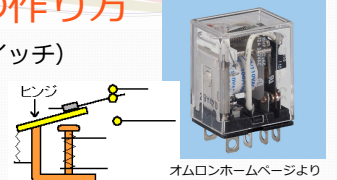
直列つなぎ
両方のスイッチがONなら電球が点灯する
ANDに相当

- スwitchのつなぎ方で、ANDとORの機能を作る
 - 他の回路からスイッチをON/OFF出来れば、論理回路を繋いでいくことが出来る
→ 電気によりON/OFF出来るスイッチの利用

基本論理素子の作り方

- リレー（電磁石式のスイッチ）

- 電磁石に電気を流すとスイッチがONになる
- 回路が切れる方もある



- 基本論理素子

- リレーを2つ、直列つなぎにすると、両方をONにしないと電気が流れない・・・ANDの動作
- リレーを2つ、並列つなぎにすると、どちらかがONなら電気が流れる・・・ORの動作
- リレーの回路が切れる側の接点を使うとNOTが作れる
- 実際に、リレーを使った計算機は存在した
 - 1950年代. 計算は遅い.
 - 現在はトランジスタに置き換えられている

その他の論理回路記号

- 記号に付けられた \circ は反転を表す。
NANDはANDの反転, NORはORの反転
- NANDかNORのどちらかだけで,
どんな論理回路でも作ることが出来る

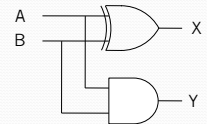
名前																																																
MIL記号	A B	A B	A B																																													
意味	入力が両方とも1のとき, 0を出力	入力のどちらかが1のとき, 0を出力	入力が違えば1を出力 (排他的論理和)																																													
真理値表	<table border="1"> <thead> <tr><th>A</th><th>B</th><th>X</th></tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	A	B	X	0	0	1	0	1	1	1	0	1	1	1	0	<table border="1"> <thead> <tr><th>A</th><th>B</th><th>X</th></tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	A	B	X	0	0	1	0	1	0	1	0	0	1	1	0	<table border="1"> <thead> <tr><th>A</th><th>B</th><th>X</th></tr> </thead> <tbody> <tr><td>0</td><td>0</td><td>0</td></tr> <tr><td>0</td><td>1</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>0</td><td>1</td></tr> <tr><td>1</td><td>1</td><td>0</td></tr> </tbody> </table>	A	B	X	0	0	0	0	1	1	1	0	1	1	1	0
A	B	X																																														
0	0	1																																														
0	1	1																																														
1	0	1																																														
1	1	0																																														
A	B	X																																														
0	0	1																																														
0	1	0																																														
1	0	0																																														
1	1	0																																														
A	B	X																																														
0	0	0																																														
0	1	1																																														
1	0	1																																														
1	1	0																																														

加算回路(1)

- 筆算の1けた分を考える
 - $0+0=0$
 - $0+1=1, 1+0=1$
 - $1+1=0$ で, 1繰り上がる
- $A+B=X$ で, 繰り上がり Y とすると
 - X は A と B の XOR
 - Y は A と B の AND
- これを という
 - 下の桁からの繰り上がりを計算できないので, 「半」

$$\begin{array}{r} 0\ 0\ 1\ 1 \\ +\ 0\ 1\ 1\ 0 \\ \hline 1\ 0\ 0\ 1 \end{array}$$

A	B	X	Y
0	0	0	0
0	1	1	0
1	0	1	0
1	1	0	1

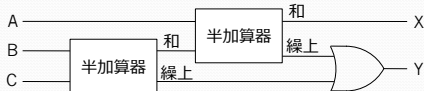


加算回路(2)

- 下の桁からのくり上がりを考える
 - $0+0+0=0$
 - $0+0+1=0+1+0=1+0+0=1$
 - $0+1+1, 1+0+1, 1+1+0$ のときはその桁は0で, 1繰り上がる
 - $1+1+1$ のときは, その桁は1で, 1繰り上がる
- これを という
 - 半加算器を2つ使って作れる

$$\begin{array}{r} 0\ 0\ 1\ 1 \\ +\ 0\ 1\ 1\ 0 \\ \hline 1\ 0\ 0\ 1 \end{array}$$

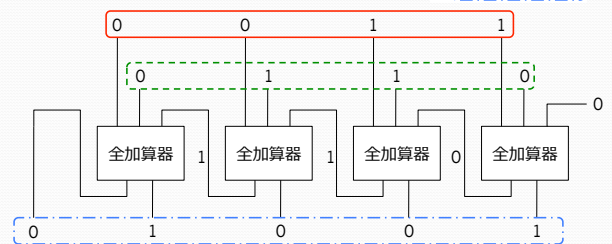
A	B	C	X	Y
0	0	0	0	0
0	0	1	1	0
0	1	0	1	0
0	1	1	0	1
1	0	0	1	0
1	0	1	0	1
1	1	0	0	1
1	1	1	1	1



加算回路(3)

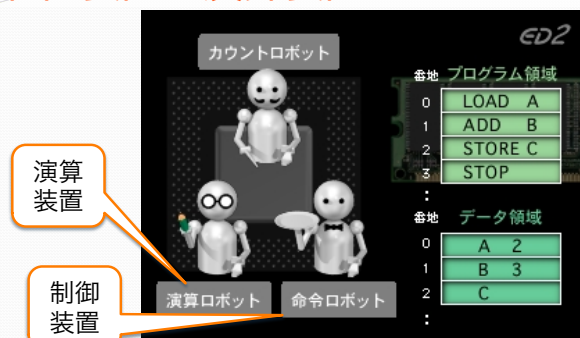
- 筆算の回路を作ることが出来る

$$\begin{array}{r} 0\ 0\ 1\ 1 \\ +\ 0\ 1\ 1\ 0 \\ \hline 0\ 1\ 0\ 0\ 1 \end{array}$$



- その他の計算
 - 引き算: 2の補数 (反転して1を足す) して加算
 - 掛け算: シフト (桁ずらし) と加算の繰り返し

制御装置と演算装置



- 「計算を行う部分」だけでは, 複雑な処理は出来ない。プログラム (命令) を解釈する部分が必要。

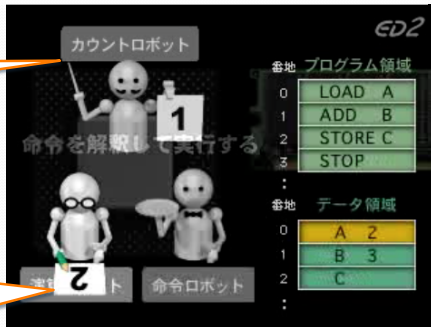
命令の読み出し

- 命令アドレスレジスタ ()
 - 現在, 実行中の命令がメモリのどこにあるかを常に記憶している, 特別なレジスタ。
- CPUの動作
 - [命令取り出し (フェッチ)] 命令アドレスレジスタに記憶されているアドレスから, 命令を読み出す。
 - [命令解釈 (デコード)] 命令によって, CPUのどの回路を働かせるかを定める。
 - [命令実行] メモリにデータを読み書きしたり, 計算を行ったりする。

クロックとレジスタ

クロック

計算途中
結果の
保存場所
(レジスタ)



- クロックに合わせて命令の読み込み, 解釈, 実行が行われる。
- 計算途中結果はCPU内部のレジスタに蓄えられる。

記憶階層

重要!!

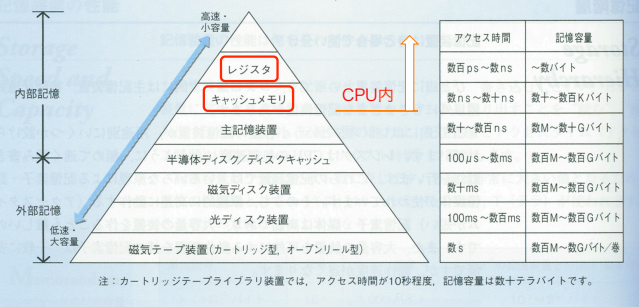


図 3-6 記憶階層の構造と特性

- 大容量のメモリほど遅い
 - 速度と記憶容量の両立のため, 階層化されている

CPUの仕組み

- **制御装置**
 - 主記憶装置から命令を取り出し・解釈して, 他の装置(演算装置など)を動作させる
- **演算装置**
 - 四則演算, 論理演算, 大小比較などを行う。
- **レジスタ**
 - 計算の途中結果や, 処理対象のデータが主記憶装置のどこにあるか(データのアドレス)を記憶する。
 - CPU内部に設けられ, 非常に高速だが小容量。
- **クロック**
 - 計算機の動作のタイミングを取る信号。
- **バス**
 - 計算機外部とデータのやりとりをする信号線。

命令の仕組み



- **命令部**
 - 命令の種類を数値で表す。例えば, メモリからデータを読み出すのが 0x10, メモリへのデータの書き出しが 0x20, 足し算が 0x30, 引き算が 0x40 など。
- **アドレス部**
 - データを読んだり書いたりする対象のメモリのアドレスを表す。
 - 命令によっては, 計算する値そのものだったり, レジスタの番号だったりもする。

CPUの動作と命令

- 命令とは?
 - 高級言語(例えばC言語)で作ったプログラムをコンパイルすると, 実行ファイルができる。この中身は, CPUが直接解釈できる命令(機械語)である。
 - 機械語は, それぞれの単純な命令が二進数で表されている。
 - 変数名などの「名前」は全て, 数値に置き換えられている。
 - int a, b, c; とすると, a, b, c という変数に対応するメモリの番地(アドレス: 例えば 100, 104, 108)が決められる。
 - 例えば, C言語のプログラムで c = a + b; とすると, 次のような機械語命令が作られる。
 - 100番地からデータを読み出してレジスタに入れる。
 - 104番地からデータを読み出してレジスタの値に加える。
 - レジスタの値を108番地に格納する。

CPUの入出力制御

- 計算機のデータ信号線をバスと呼ぶ
 - CPUと直接つながっているもの: 内部バス。CPUと, メモリや入出力装置をつなぐ。それ以外は外部バス。
 - パソコンに内蔵する拡張カードの端子をシステムバスと呼ぶ。共通規格化されている。
- **パラレルインタフェースとシリアルインタフェース**
 - **パラレル(並列)インタフェース**: 複数の信号線で同時にデータを送る。
 - 8bitのデータなら, 8本の信号線で送るなど。
 - 例: PCI, SCSI, GP-IB, ATA など。
 - **シリアル(直列)インタフェース**: 1本の信号線で1bitずつ順次送る。最近では高速化が著しい。
 - 例: RS-232C, USB, IEEE1394, Serial-ATA など(有線)
 - IrDA(赤外線), Bluetooth(電波)なども。