

4.5 内部構造と動作の仕組

第1章の1.3節で述べたように、現在のコンピュータは大きく5つの機能によって構成されています (p.2, 図 1.2 参照)。この節では、これまで学習した内容とあわせて、更に詳しくコンピュータの本質について学習します。特に、コンピュータの内部構造と動作の仕組を中心に解説します。

現在のコンピュータは、「**ノイマン型コンピュータ**」であるといわれています。コンピュータの歴史においてイギリスの数学者 **フォン・ノイマン** (Von Neuman) の業績は大きく、現在のコンピュータの基本的な特徴である、プログラムとデータを一緒に記憶しておく「**プログラム内蔵方式**」や、命令を一つずつ実行しながら処理を進める「**逐次制御方式**」、さらに「**2進法¹⁰**」などの概念の採用を提唱しました¹¹。更に、フォン・ノイマンは、これらの概念を取り入れて現在のコンピュータの原形を作り出しました¹²。これらの特徴を兼ね備えた現在のコンピュータの内部構造は図 4.42 のようになっています。

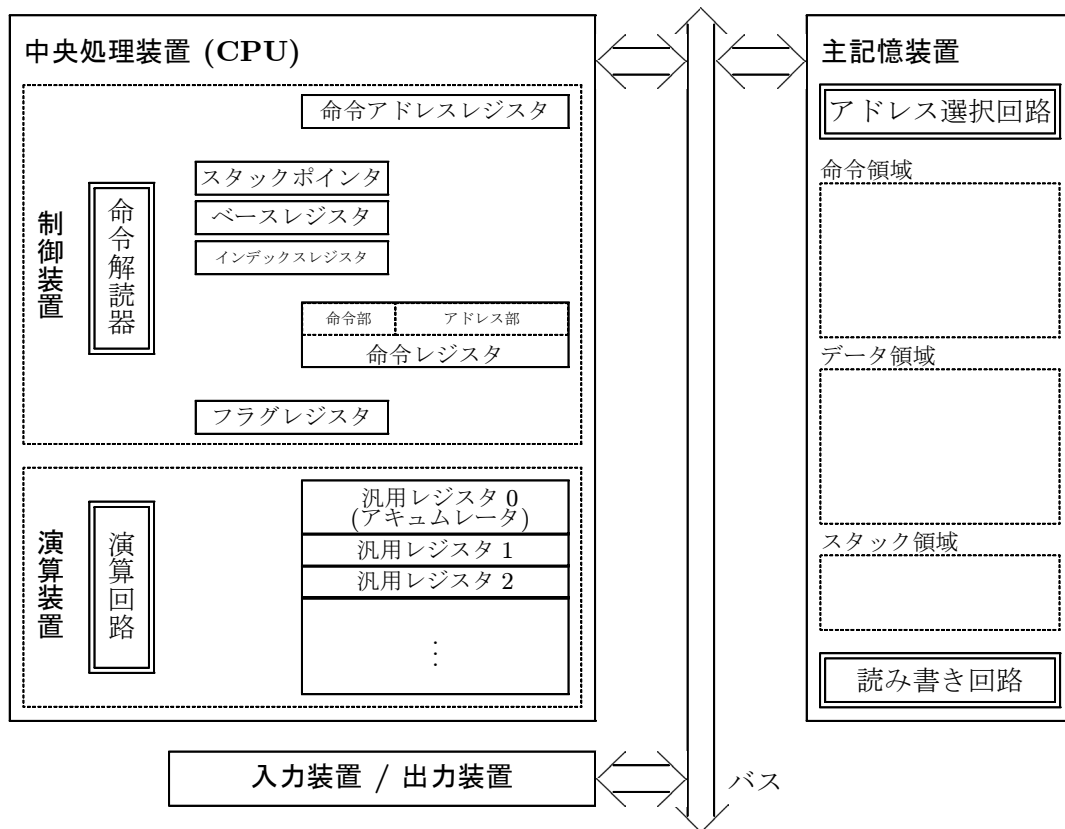


図 4.42: コンピュータの内部構造

¹⁰世界初の実用コンピュータ ENIAC (エニアク) は、10 進法で計算していた。

¹¹これらの概念は、すでに前人によってその原形が考えられていました。なお、その中には多くの数学者が含まれています (チューリング, プール, シヤノン, パスカル, ライブニッツなど)。

¹²第1章の1.4節で紹介したように、フォン・ノイマンが提唱したプログラム内蔵方式を採用した世界初のコンピュータは EDSAC (エディサック; ケンブリッジ大学, イギリス, 1949 年) です。また、その3年後にはフォン・ノイマン計算機とも呼ばれた IAS コンピュータ (プリンストン計算機; プリンストン高等研究所 (IAS), イギリス, 1952 年) が作られています。

各装置の働きは次のとおりです。

主記憶装置 主記憶装置 (メインメモリ) は、ノイマン型コンピュータの特徴であるプログラム内蔵方式を実現するための装置で、プログラムやデータを記憶する**主記憶領域** (命令領域, データ領域, スタック領域) と記憶したプログラムやデータの読み書きを制御する**アドレス選択回路・読み書き回路**から成っています。実際にプログラムやデータを記憶する主記憶領域は、1ワード (8, 16, 32, 64 ビットなど) を基準に図 4.43 のように一連の番号が割り振られており、この一連の番号を**アドレス** (Address) と呼び、各々のアドレスを「**何々番地**」のように呼びます (特に、物理的に直接割り振られたアドレスを**物理アドレス**または**絶対アドレス**と呼びます)。なお、このアドレスをアドレス選択回路に渡すことで、読み書き回路から各装置にプログラムやデータを渡します。

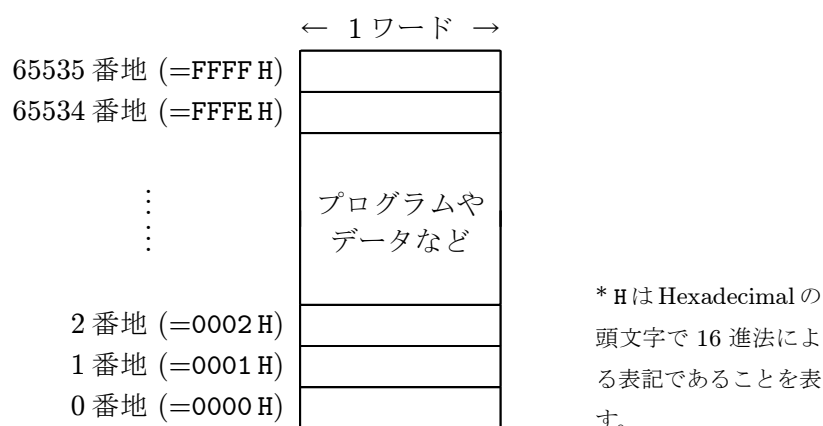


図 4.43: $65536 (= 2^{16})$ ワードが記憶可能な主記憶装置のアドレス

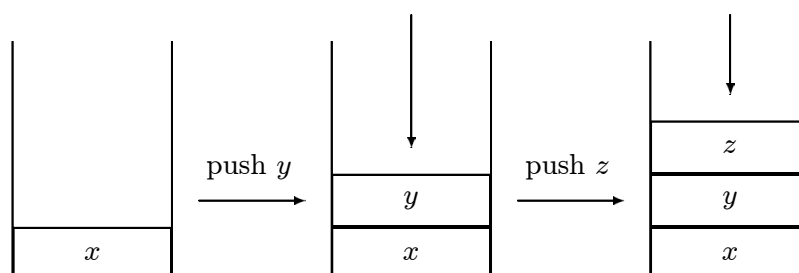
レジスタ **レジスタ** (register) は、4.3 節で取り上げたフリップフロップによって構成されており、制御装置や演算装置が使用するプログラムやデータを記憶する機能を持ちます。レジスタの中には、下記のように使用目的が決められた**専用レジスタ**とプログラムで自由に使える**汎用レジスタ** (General Purpose Register) があります。

- **ベースレジスタ** (Base Register; **基底アドレスレジスタ**) ベースレジスタは、主記憶装置に記憶されたプログラムやデータを読み書きする上で、基準となるアドレスを記憶しておくレジスタで、一般には、プログラムの先頭アドレスが記憶されます。なお、ベースレジスタに記憶されたアドレスを利用して物理アドレスを求める方法を**ベースアドレス指定方式**と呼び、このように何らかの計算によって求められた物理アドレスを**実効アドレス** (effective address) と呼びます (仮想記憶の場合には論理アドレスを指すこともあります)。

- **インデックスレジスタ** (Index Register) インデックスレジスタは、主記憶装置に記憶されたプログラムやデータを読み書きする上で、基準となるアドレスからの増減値を記憶しておくレジスタで、一般には、汎用レジスタをインデックスレジスタとして利用します。なお、インデックスレジスタに記憶された増減値を使って物理アドレスを求める方法を**インデックスアドレス指定方式**と呼びます (アドレスを求める方法には、ベースアドレス指定方式やインデックスアドレス指定方式の他に、物理アドレスを直接指定する**直接アドレス指定方式**や、何らかの計算を行って物理アドレスを求める**間接アドレス指定方式・レジスタアドレス指定方式**などがあります)。
- **命令アドレスレジスタ** (Instruction Address Register; **プログラムカウンタ**) 命令アドレスレジスタは、次に実行する命令のアドレスを記憶するレジスタです。命令アドレスレジスタの値は、1つ命令を実行するたびに命令解読器によって次に実行する命令のアドレスに書き換えられます。
- **命令レジスタ** (Instruction Register) 命令レジスタは、主記憶装置から読み出した命令を記憶するレジスタです。命令レジスタは、図 4.42 のように命令部とアドレス部に分かれ、命令部は命令解読器に渡され、アドレス部はベースレジスタ・インデックスレジスタと共に命令を実行するために必要なデータのレジスタとオペランドアドレス (プログラムの先頭番地からの相対アドレス) の選択に使用されます。
$$\text{アドレス部} = \text{レジスタ番号} + [\text{インデックスレジスタ}] + \text{オペランドアドレス}$$
- **フラグレジスタ** (Flag Register) フラグレジスタは、演算装置による演算結果の状態を記憶します。アキュムレータの値の符号 (正・負・ゼロ) に関する情報やオーバーフロー・アンダーフローの有無などの情報が、フラグレジスタを構成する各ビットに割り当てられ、真ならば 1・偽ならば 0 が記憶されます。
- **アキュムレータ** (Accumulator; **累算器**) アキュムレータは、演算装置によって利用されるレジスタで、演算回路で演算された結果が記憶されます。現在は、ほとんどアキュムレータと汎用レジスタの区別がなく、全ての汎用レジスタがアキュムレータとして使用可能です (便宜上、汎用レジスタ 0 をアキュムレータとして扱うことが多い)。
- **スタックポインタ** (Stack Pointer) 図 4.44 ように**最後に入れたものを最初に取り出す**機能を持つデータ構造を**スタック**と呼びます (**LIFO**: Last In First Out)。主記憶装置にこの機能を持ったスタック領域があり、スタックポインタはこの領域の先頭アドレス (最後に入れたデータのアドレス) を記憶するためのレジスタです。一般には、汎用レジスタをスタックポインタとして利用します。

* LIFO $\iff$ **FIFO** (First In First Out): **最初に入れたものを最初に取り出す**機能を持つデータ構造を**待ち行列**または**キュー**と呼びます。

スタックに入れる (積む) 場合 (push down; push) * 1 つずつしか入れられない。



スタックから取り出す場合 (pop up; pop) * 1 つずつしか取り出せない。

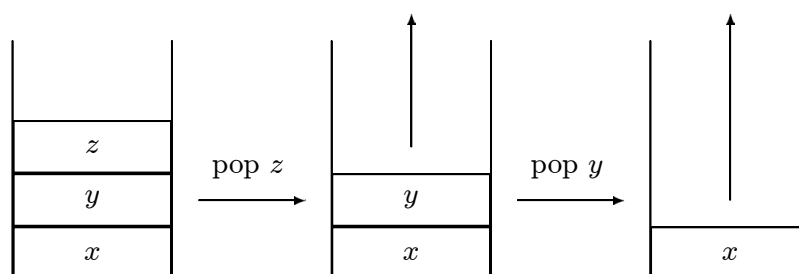


図 4.44: スタックの仕組

制御装置 制御装置の中の**命令解読器** (instruction decoder; **復号器**; **デコーダ**) は、命令レジスタの命令部を解読し、演算装置の数ある演算回路の中から該当する演算回路の選択を行います。このとき、フラグレジスタの値も考慮されます。また、命令アドレスレジスタに入っているアドレスを次に実行する命令が入ったアドレスに書き換え、処理の進行を制御します。

演算装置 演算装置の中には様々な演算回路があり、4.4 節で学んだ全加算器もその 1 つです。主記憶装置からアキュムレータと (複数の) 汎用レジスタに読み込まれたデータを命令解読器によって選択された演算回路に通すことで演算が実行され、演算結果はアキュムレータに格納 (記憶) されます。このとき、演算結果によってはフラグレジスタの値を書き換えます。

バス **バス** (Bus) は、中央処理装置・主記憶装置・入力装置・出力装置の間に引かれた道路で、この道路を使ってプログラムやデータの受け渡しを行います。一昔前は、全ての装置を 1 つのバスに接続していたため低速で動作する装置によってコンピュータ全体の処理速度を低下させていましたが、現在のコンピュータは、低速で動作する装置と高速で動作装置を切り離し、「**チップセット** (chip set)」と呼ばれるバス制御を行う専用 IC を間に入れることで処理速度の低下を防いでいます。

関連キーワード: **フロントサイドバス** (FSB: Front Side Bus), **ユニバーサルシリアルバス** (USB: Universal Serial Bus), **PCI バス** (Peripheral Component Interconnect BUS) など。

以上のようなコンピュータの内部構造を踏まえた上で、コンピュータの動作の仕組、すなわちノイマン型コンピュータの特徴の1つである逐次制御方式¹³について学習しましょう。逐次制御方式では、命令を1つずつ実行することで処理(プログラム)を進めていきますが、「**命令取り出し段階**¹⁴ (instruction cycle)」⇒「**命令実行段階** (execution cycle)」の過程を経て1つの命令を実行します。更に、命令実行段階では、「命令解読」⇒「アドレス計算」⇒「データの取り出し」⇒「命令の実行」の詳細な過程を踏みます。これらをまとめると**命令サイクル** (instruction cycle) は図 4.45 のように5つの過程を経て1つの命令が実行されます。

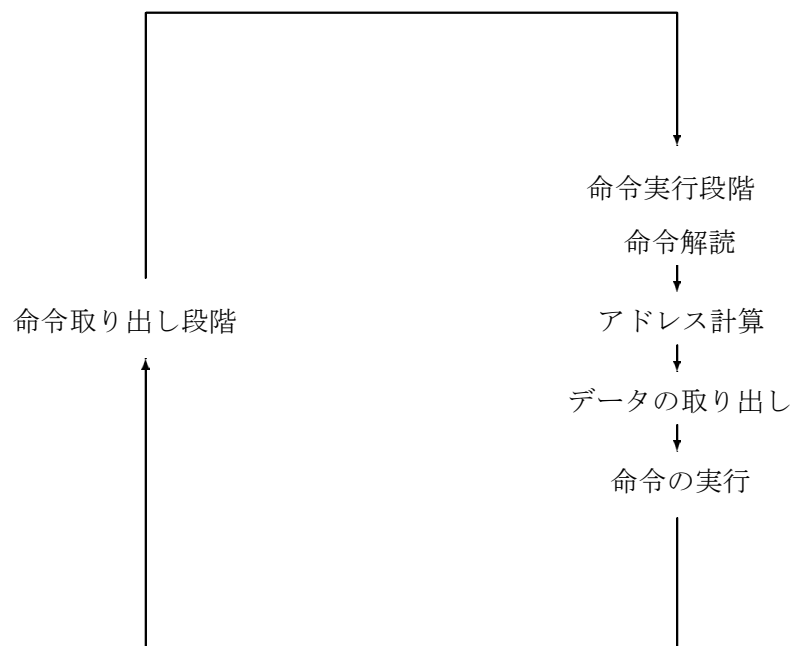


図 4.45: 命令サイクル

それでは、命令サイクルのそれぞれの過程を詳しく見ていきましょう。

¹³ノイマン型コンピュータは、主記憶装置上に命令とデータを記憶するプログラム内蔵方式と、主記憶装置から命令とデータを読み出しながら1つずつ処理を進めていく逐次制御方式という2つの大きな特徴を持っています。これらの特徴から、処理を進めていく過程で低速で動作する主記憶装置と高速で動作するレジスタ(CPU)の間で命令やデータの読み書きを行う必要があります。そのため、CPUは命令を実行する時間が余っているにもかかわらず主記憶装置からの読み書きに待たされるため、コンピュータ全体の処理スピードが遅くなります。この欠点は出口が細くなっている瓶(ボトル)に例えられて、「フォン・ノイマンのボトルネック」と呼ばれています。最近のコンピュータは、**キャッシュメモリ・メモリアンタリーブ・フロントサイドバス** (FSB) などの技術が取り入れられ、この欠点による影響を少なくしています。

¹⁴単に**フェッチ** (fetch cycle) とも呼びます。

命令取り出し段階

- ① 命令アドレスレジスタの値をアドレス選択回路に渡す。
- ② アドレス選択回路は該当するアドレスを選択する。
- ③ 読み書き回路は選択されたアドレスにある命令を命令レジスタに渡す。
- ④ 命令の長さ (語長) l を命令アドレスレジスタに加える。
命令アドレスレジスタの値は次に実行する命令のアドレスになる。

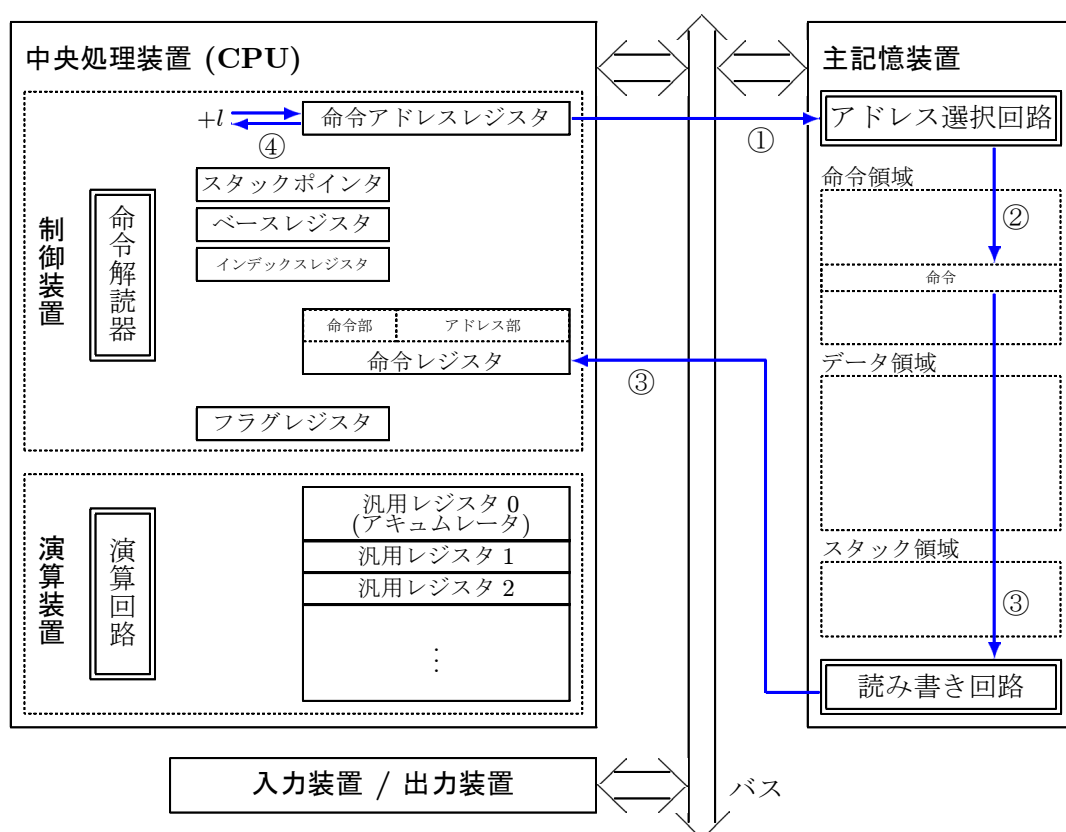


図 4.46: 命令取り出し段階

命令実行段階 (命令解読)

- ① 命令レジスタの命令部の値を命令解読器に渡す。
- ② 命令解読器は命令を解読し (使用する演算回路を選択する)、演算回路に制御信号を送る (使用する演算回路に切り替える)。

命令実行段階 (アドレス計算)

- ③ 命令レジスタのアドレス部の値にベースレジスタやインデックスレジスタの値を加えアドレス選択回路に渡す。このとき、使用する汎用レジスタの選択も行われる。アドレス選択回路は該当するアドレスを選択する。

命令実行段階 (データの取り出し)

- ④ 読み書き回路は選択されたアドレスにあるデータを指定された汎用レジスタに渡す。

命令実行段階 (命令の実行)

- ⑤ 汎用レジスタの値を演算回路に渡し、演算結果を汎用レジスタに返す。演算結果によってはフラグレジスタの値を書き換える。

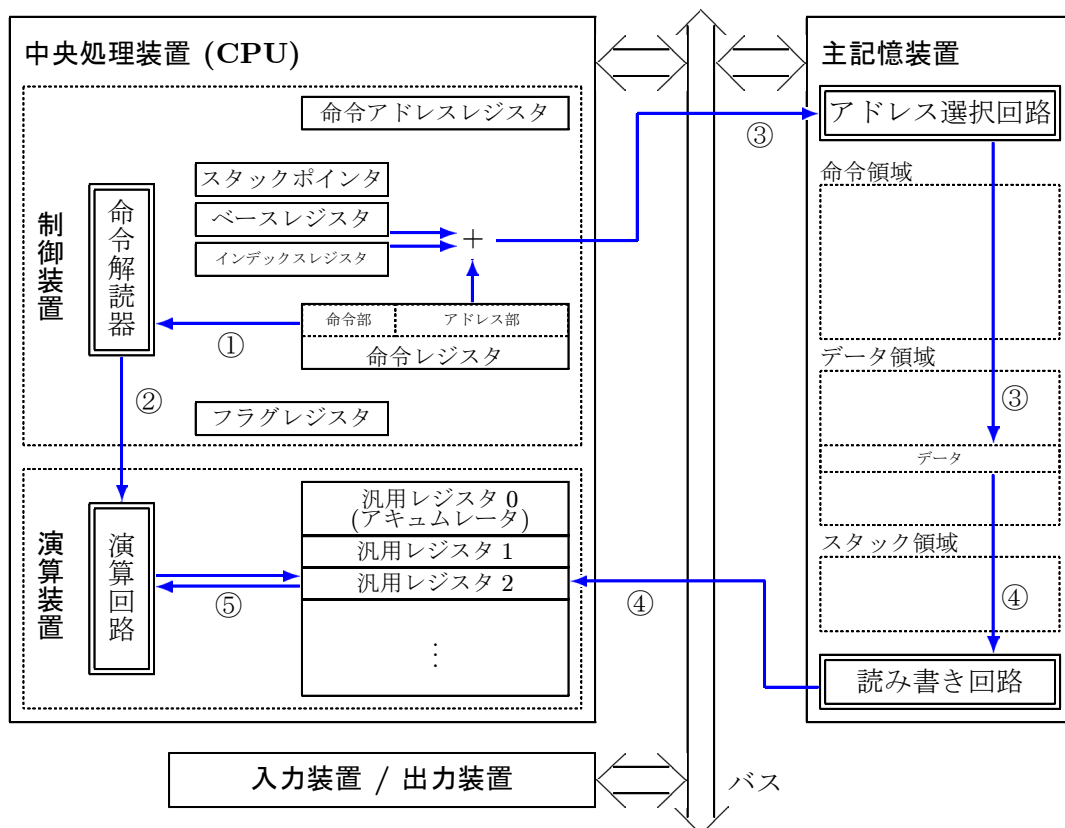


図 4.47: 命令実行段階