

1、逻辑门

1.电子开关——机械继电器

2.门电路

2、算数逻辑单元

1.进制的理解

3.逻辑单元

4.ALU符号

3、寄存器和内存

4、控制单元

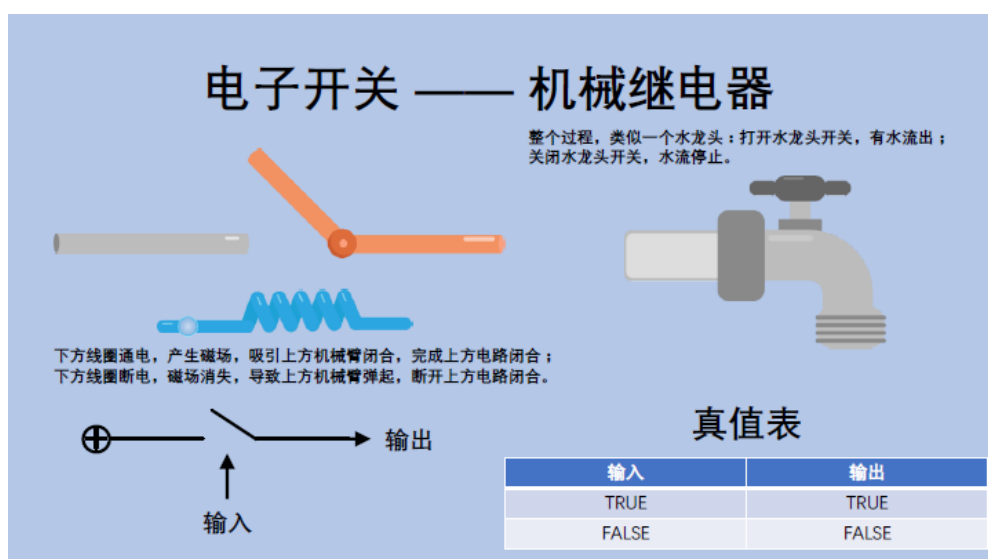
5、指令

6、CPU的基本工作流程

7、总结

1、逻辑门

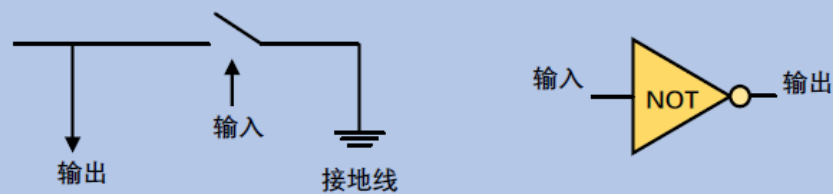
1. 电子开关——机械继电器



2. 门电路

一个CPU上其实包含了很多的基本单元，每个单元其实就是一个“门电路”，“门电路”其实就是针对 1 位(bit) 的数据，进行逻辑运算。三种运算：与门、或门、非门。

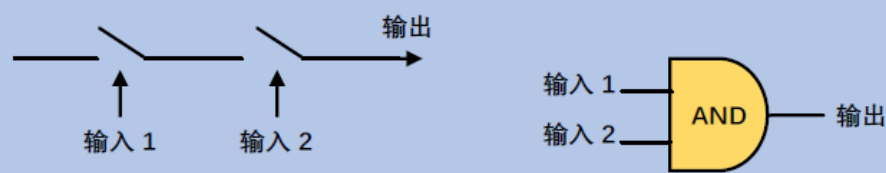
NOT GATE（非门）



真值表

输入	输出
TRUE	FALSE
FALSE	TRUE

AND GATE（与门）



真值表

输入 1	输入 2	输出
TRUE	TRUE	TRUE
TRUE	FALSE	FALSE
FALSE	TRUE	FALSE
FALSE	FALSE	FALSE

OR GATE (或门)

输入 2

输入 1

输出

输入 1

输入 2

输出

真值表

输入 1	输入 2	输出
TRUE	TRUE	TRUE
TRUE	FALSE	TRUE
FALSE	TRUE	TRUE
FALSE	FALSE	FALSE

XOR GATE (异或门)

输入 1

输入 2

输出

输入 1

输入 2

输出

真值表

输入 1	输入 2	输出
TRUE	TRUE	FALSE
TRUE	FALSE	TRUE
FALSE	TRUE	TRUE
FALSE	FALSE	FALSE

2、算数逻辑单元

1. 进制的理解

进制的理解

十进制
(10 base notation / decimal notation)

10^2	10^1	10^0
100's	10's	1's
1	8	3

$$183 = 1 \times 10^2 + 8 \times 10^1 + 3 \times 10^0$$

$$= 1 \times 100 + 8 \times 10 + 3 \times 1$$

二进制
(2 base notation / binary notation)

2^7	2^6	2^5	2^4	2^3	2^2	2^1	2^0
128's	64's	32's	16's	8's	4's	2's	1's
1	0	1	1	0	1	1	1

$$263 = 1 \times 2^7 + 1 \times 2^5 + 1 \times 2^4 + 1 \times 2^2$$

$$+ 1 \times 2^1 + 1 \times 2^0$$

$$= 1 \times 128 + 1 \times 32 + 1 \times 16 + 1 \times 4$$

$$+ 1 \times 2 + 1 \times 1$$

二进制相加

十进制相加

$$\begin{array}{r} 1\ 1 \\ 183 \\ + 19 \\ \hline 202 \end{array}$$

二进制相加

$$\begin{array}{r} 1\ 1\ 1\ 1\ 1 \\ 10110111 \\ + 00010011 \\ \hline 11001010 \end{array}$$

2. 算数单元

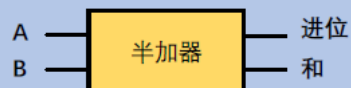
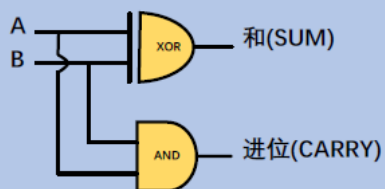
算数单元，负责计算机里的所有数字操作，比如四则运算。

CPU中有一个核心组件:ALU，就是通过集中“门电路”构成的。

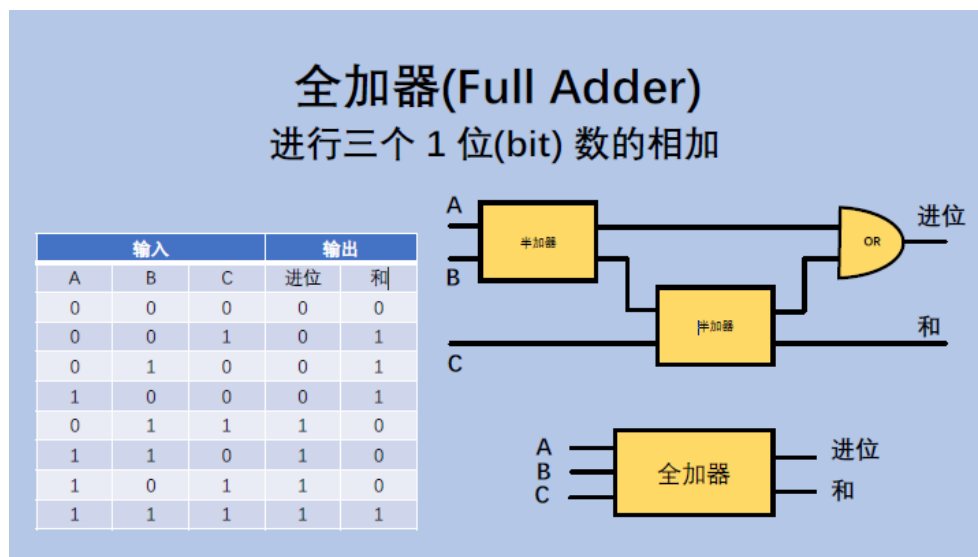
通过“门电路”构建出半加器（针对2bit相加=》和，是否进位）和全加器（针对3bit相加=》和，是否进位）

半加器(Half Adder)

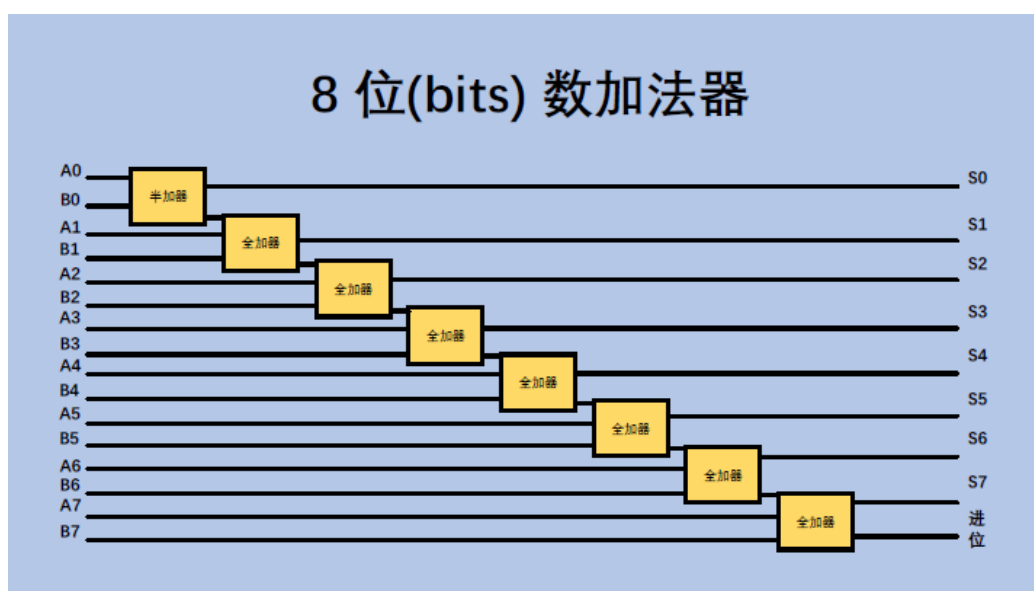
进行两个 1 位(bit) 数的相加



输入		输出	
A	B	进位	和
0	0	0	0
0	1	0	1
1	0	0	1
1	1	1	0



结合半加器和全加器，就能构建（针对8bits的数字进行相加的））的加法器（adder）。

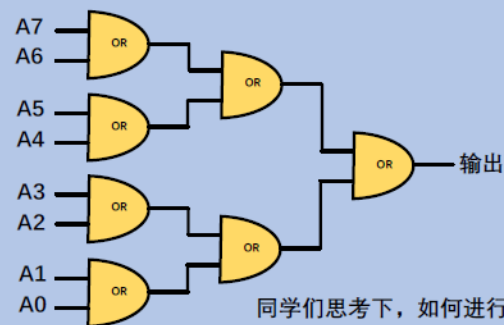


CPU =》 ALU =》 加法器 + 逻辑判断

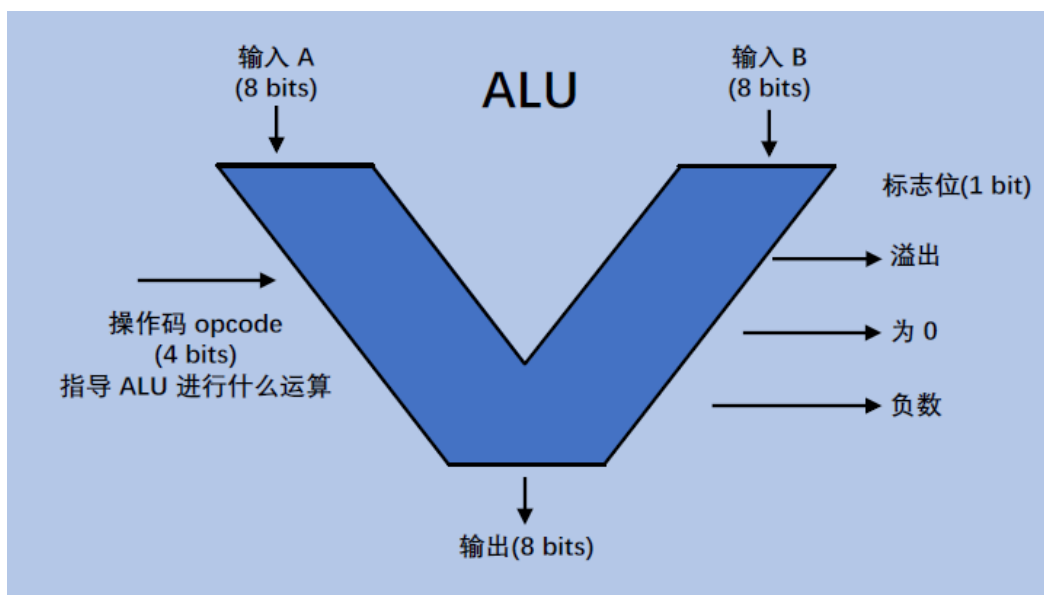
3. 逻辑单元

逻辑单元主要用来进行逻辑操作，最基本的操作就是 与、或、非操作，但不只是一位(bit)数的比较。

8 位(bits) 数非 0 判断器



4. ALU符号



3、寄存器和内存

1. 内存：平时说的内存

2. 外存：平时说的硬盘、软盘、光盘

3. 比较：

1. 大小：内存比较小，外存比较大

2. 访问速度：内存访问速度快，外存访问速度慢

3. 价格：内存贵，外存便宜

4. 持久化：内存没有持久化，外存数据是持久化的

5. 随机访问：内存支持随机访问，随心所欲访问内存中任意地址的数据

外存支持随机访问，但是代价很大，外存擅长顺序访问

4. 计算机存储数据，不仅仅是内存和外存能存储，CPU上也能存储数据（寄存器）。CPU的寄存器，存储空间更小，价格更高，访问速度更快。

4、控制单元

5、指令

所谓指令，即指导 CPU 进行工作的命令，主要有操作码 + 被操作数组成。

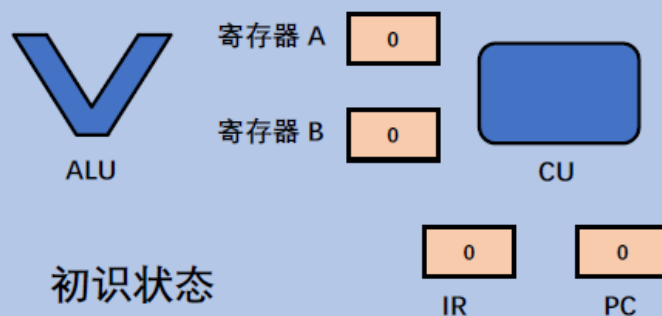
其中**操作码**用来表示要做什么动作，**被操作数**是本条指令要操作的数据，可能是内存地址，也可能是寄存器编号等。

指令本身也是一个数字，用二进制形式保存在内存的某个区域中。

指令表(Instruction Table)			
指令(instruction)	功能说明	4位 opcode	操作的地址或者寄存器
LOAD_A	从 RAM 的指定地址，将数据加载到 A 寄存器	0010	4 位 RAM 地址
LOAD_B	从 RAM 的指定地址，将数据加载到 B 寄存器	0001	4 位 RAM 地址
STORE_A	将数据从 A 寄存器写入 RAM 的指定地址	0100	4 位 RAM 地址
ADD	计算两个指定寄存器的数据的和，并将结果放入第二个寄存器	1000	2 位的寄存器 ID 2 位的寄存器 ID

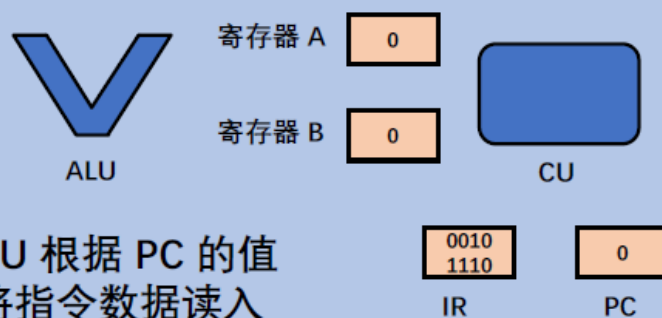
6、CPU的基本工作流程

CU 和 ALU 的配合



地址	数据
0	00101110
1	00011111
2	10000100
3	01001101
4	00000000
5	00000000
6	00000000
7	00000000
8	00000000
9	00000000
10	00000000
11	00000000
12	00000000
13	00000000
14	00000011
15	00001110

CU 和 ALU 的配合



CU 根据 PC 的值
将指令数据读入
IR 中

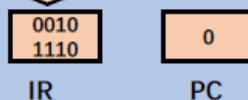
地址	数据
0	00101110
1	00011111
2	10000100
3	01001101
4	00000000
5	00000000
6	00000000
7	00000000
8	00000000
9	00000000
10	00000000
11	00000000
12	00000000
13	00000000
14	00000011
15	00001110

CU 和 ALU 的配合

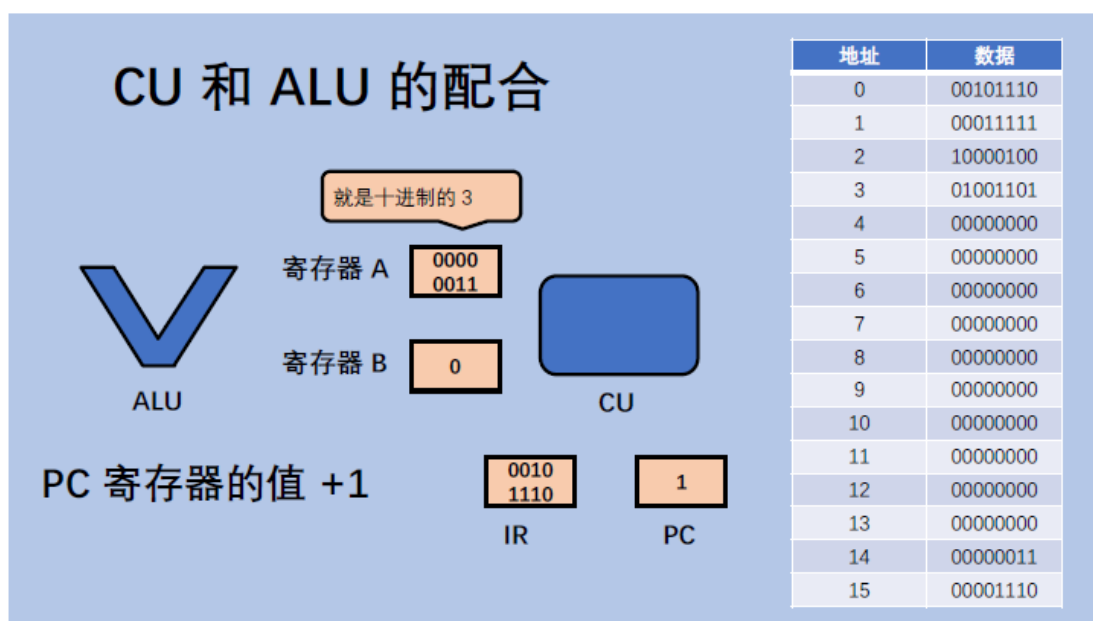
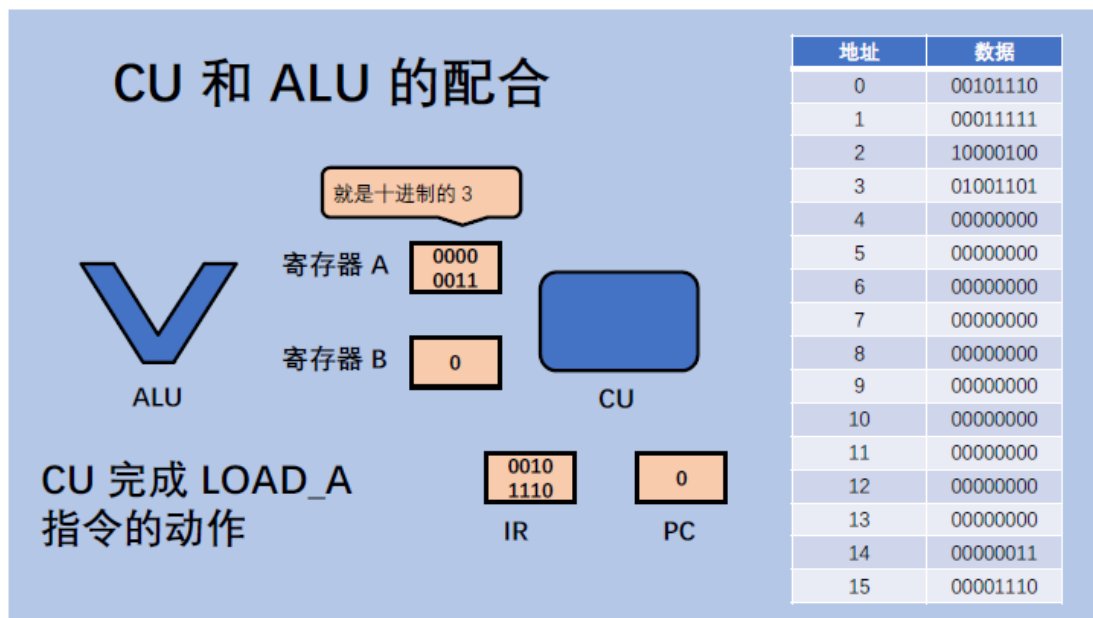
指令(instruction)	功能说明	4位 opcode	操作的地址或者寄存器
LOAD_A	从 RAM 的指定地址, 将数据加载到 A 寄存器	0010	4 位 RAM 地址
LOAD_B	从 RAM 的指定地址, 将数据加载到 B 寄存器	0001	4 位 RAM 地址
STORE_A	将数据从 A 寄存器存储到 RAM 的指定地址	0100	4 位 RAM 地址
ADD	将两个寄存器的值相加, 结果存储在 A 寄存器	1111	寄存器 ID

0010 查表可得是 LOAD_A 操作
1110 是十进制的 14
所以是要把 RAM 中地址是 14 的数据读入到寄存器 A 中

CU 分析 IR 中的
指令组成

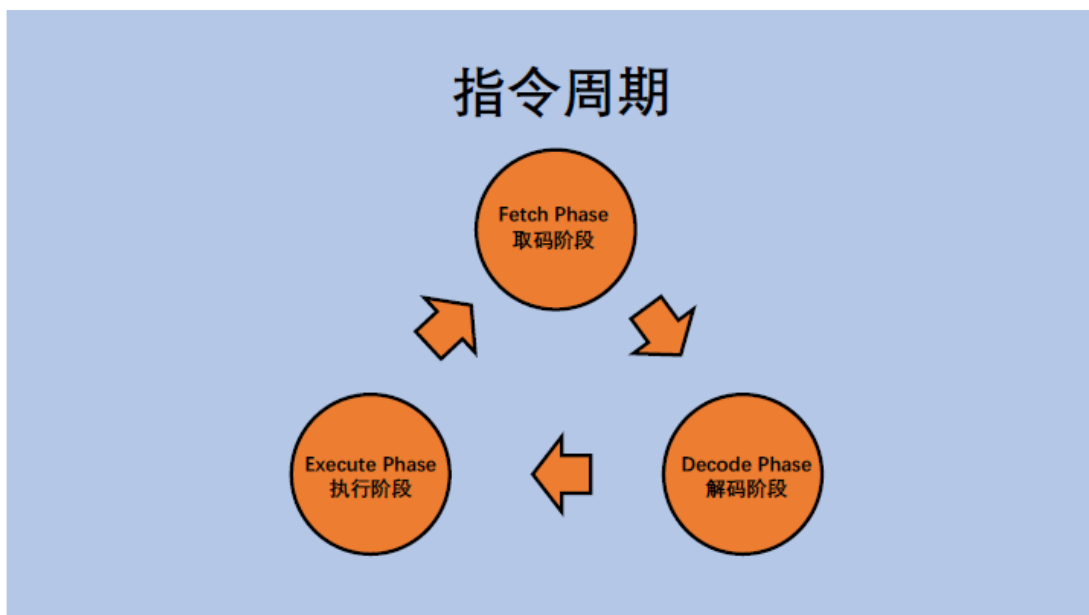


地址	数据
0	00101110
1	00011111
2	10000100
3	01001101
4	00000000
5	00000000
6	00000000
7	00000000
8	00000000
9	00000000
10	00000000
11	00000000
12	00000000
13	00000000
14	00000011
15	00001110



第一条指令的运行，其实没有用到我们之前制作的 ALU 部件，但这只是其中一些指令而已，大家尝试把剩余的 3 条指令自行运行一次，观察并理解这个过程。

我们来总结下执行周期经过哪些阶段：

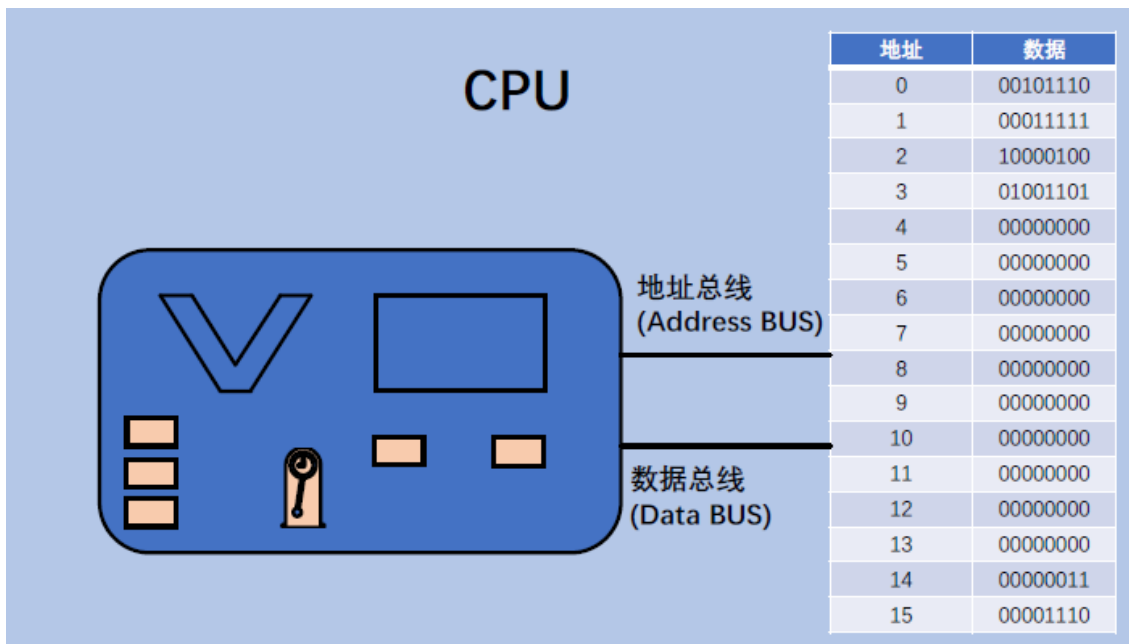


当然，电子计算机中的 CPU 可不像我们刚才那样，靠自己来驱动这个周期的运转，而是靠背后一个时钟来进行周期驱动的。

[知乎问题: 时钟频率是什么概念](#)



最后，ALU + CU + 寄存器 + 时钟就组成了我们平时经常看到的一个词汇：中央处理器（Center ProcessUnit）简称 CPU。



7、总结

1. CPU 中的 **PC 寄存器**，是决定 CPU 要执行哪条指令的关键；
2. 指令是由 **动作 + 操作对象**组成
3. CPU 眼中只有指令，没有其他的概念

