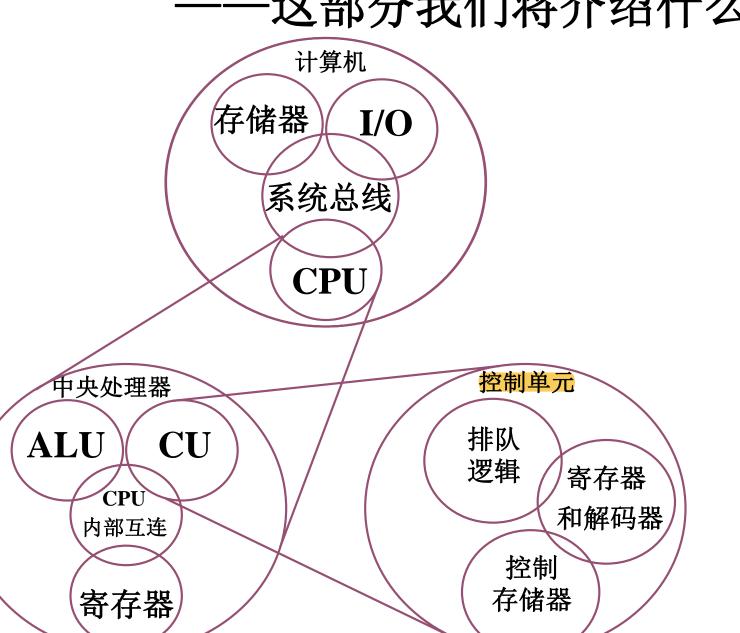
# 计算机组成原理——CPU

刘宏伟

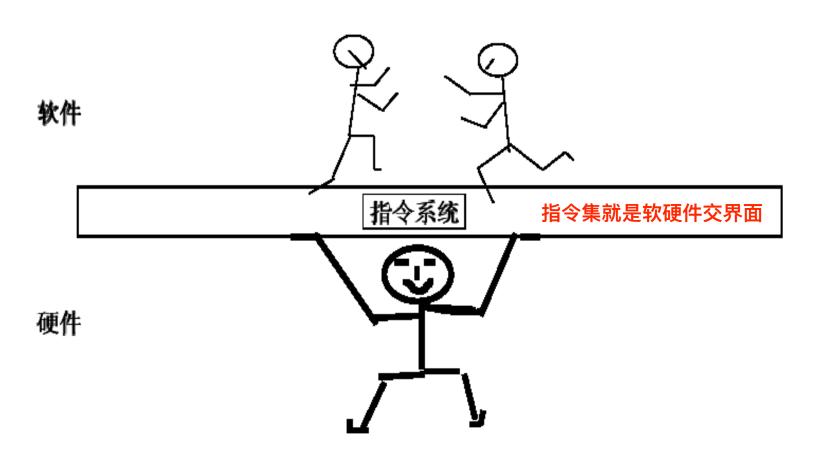
哈尔滨工业大学 计算机科学与技术学院

# 我们现在在哪里——这部分我们将介绍什么



# 第7章 指令系统

✓指令系统在计算机中的地位



# 第7章 指令系统

- 7.1 机器指令
- 7.2 操作数类型和操作类型
- 7.3 寻址方式
- 7.4 指令格式举例
- 7.5 RISC 技术

# 7.1 机器指令

- 指令的格式是什么
  - 操作码 地址码 寻址方式

什么操作 对谁操作

- 指令的字长
  - 固定字长、可变字长

# 7.1 机器指令

一、指令的一般格式

操作码字段 地址码字段

- 1. 操作码 反映机器做什么操作 还包含被操作数据的类型etc
  - (1)长度固定

用于指令字长较长的情况 , RISC 如 IBM 370 操作码 8 位

(2) 长度可变 如x86

操作码分散在指令字的不同字段中

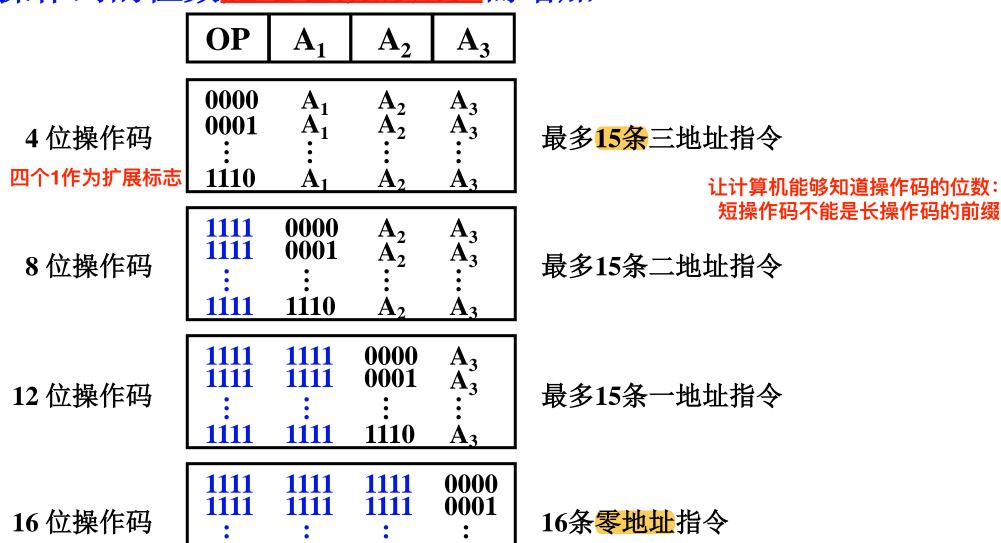
### (3) 扩展操作码技术

#### 码点"

7.1

#### 操作码的位数随地址数的减少而增加

1111



1111

### (3) 扩展操作码技术

### 7.1

#### 操作码的位数随地址数的减少而增加



4位操作码

如果在这里把1110也当作扩展码的话...

三地址指令操作码 每减少一种最多可多构成

24种二地址指令

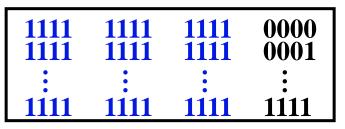
8位操作码

经常出现的高频操作用短操作码

12 位操作码

 二地址指令操作码 每减少一种最多可多 构成24 种一地址指令

16 位操作码



### 2. 地址码

7.1

(1) 四地址

A<sub>1</sub>第一操作数地址

A<sub>2</sub> 第二操作数地址

A3结果的地址

A<sub>4</sub>下一条指令地址

 $(A_1) OP(A_2) \longrightarrow A_3$ 

设指令字长为 32 位

操作码固定为8位

4 次访存 取指令的访存: OP和A4一起进行

寻址范围  $2^6 = 64$  可访问的内存空间非常小

若PC代替A4

(2) 三地址

 $(A_1) OP(A_2) \longrightarrow A_3$ 

4次访存

寻址范围  $2^8 = 256$ 

若 A,用 A,或 A,代替

(3) 二地址

8

**12** 

**12** 

**OP**  $\mathbf{A_1}$  $\mathbf{A_2}$ 

 $(A_1) OP(A_2) \longrightarrow A_1$ 

保存结果也需要访存一次 4次访存

7.1

 $(A_1) OP(A_2) \longrightarrow A_2$ 

寻址范围  $2^{12} = 4 \text{ K}$ 

若结果存于ACC 3次访存 若ACC 代替 A<sub>1</sub>(或A<sub>2</sub>)

不保存在内存中,存在寄存器中

一地址

24

**OP** 

2次访存

一个操作数在ACC中

 $(ACC) OP(A_1) \longrightarrow ACC$ 

寻址范围  $2^{24} = 16 M$ 

(5) 零地址 对ACC中数据进行一元操作

### 二、指令字长

7.1

指令字长决定于 {操作码的长度 地址码的长度 操作数地址的个数

1. 指令字长 固定

指令字长 = 存储字长 或者短于存储字长

2. 指令字长 可变

按字节的倍数变化

小结 7.1

- > 当用一些硬件资源代替指令字中的地址码字段后
  - •可扩大指令的寻址范围
  - 可缩短指令字长 指令字长=操作码+地址码长度
  - 可减少访存次数
- > 当指令的地址字段为寄存器时

```
三地址 OP R_1, R_2, R_3
```

- 二地址 OP  $R_1$ ,  $R_2$  直接把寄存器编码
- 一地址  $OP R_1$
- 可缩短指令字长
- 指令执行阶段不访存