
软件设计师



一、数据的表示

1. R进制转十进制

$$e_1 = \text{转十} \quad \begin{array}{cccc} 1 & 0 & 1 & 0 \\ 4 & 3 & 2 & 1 \end{array} . 01 = 0 \times 2^1 + 1 \times 2^2 + 1 \times 2^4 + 1 \times 2^{-2}$$

$$e_2 = \text{转十} \quad \begin{array}{ccc} 6 & 0 & 4 \\ 2 & 1 & 0 \end{array} . 01 = 4 \times 7^0 + 6 \times 7^2 + 1 \times 7^{-2}$$

2. 十转R, 短除法

e_1 (94) 十转2

$$2 \mid 94$$

$$2 \mid 47$$

⋮

$$2 \mid 2$$

1

0 余数

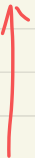
1

⋮

0

1

$(1011110)_2$



★ 2转8, 转16.

$$e_1 \begin{pmatrix} 10 & 001 & 110 \\ 2 & 2 & 6 \end{pmatrix} \begin{matrix} 2^3 & 2^4 \\ 2^5 & 2^6 \end{matrix} \quad 2 \text{转} 8$$

2转16 $8+4+2=14$.

$$e_2 \begin{pmatrix} 1000 & 1110 \\ 8 & E \end{pmatrix} \begin{matrix} A & B & C & D & E \end{matrix}$$

原码 反码 补码 移码 $\Rightarrow$ 8位(机字长) 第一位表示符号位, 0+ |

数转2进制

	数值1	数值-1	-
原	0000 0001	1000 0001	
反	0000 0001	1111 1110	
补	0000 0001	1111 1111	00000000 ✓
移	1000 0001	0111 1111	

正数的原反补全是一样的
 负数的反码: 符号位不变, 其余取反
 负数的补码: 反码基础上+1
 移码: 在补码的基础上
 符号位取反

计算机中用补码做运算

二、数值表示范围

表 1-1 机器字长为 n 时各种码制表示的带符号数的范围

码 制	定 点 整 数	定 点 小 数
原码	$-(2^{n-1}-1) \sim +(2^{n-1}-1)$	$-(1-2^{-(n-1)}) \sim +(1-2^{-(n-1)})$
反码	$-(2^{n-1}-1) \sim +(2^{n-1}-1)$	$-(1-2^{-(n-1)}) \sim +(1-2^{-(n-1)})$
补码	$-2^{n-1} \sim +(2^{n-1}-1)$	$-1 \sim +(1-2^{-(n-1)})$
移码	$-2^{n-1} \sim +(2^{n-1}-1)$	$-1 \sim +(1-2^{-(n-1)})$

三、浮点的运算

①表示 $3.14 \times 10^3 \Rightarrow$ 尾数 基数 指数

②运算过程 对阶 $\rightarrow$ 尾数计算 $\rightarrow$ 结果格式化

eg. $3.14 \times 10^3 + 1.2 \times 10^5$



特点：

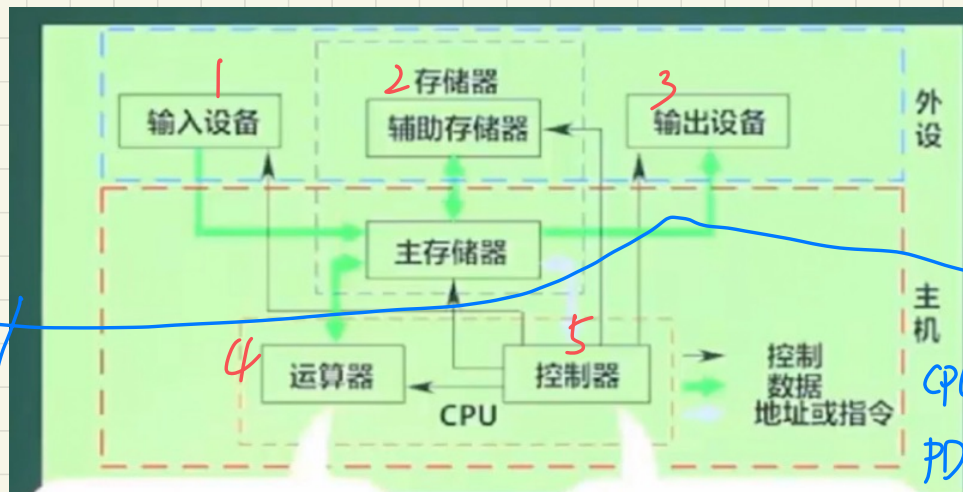
- 1、一般尾数用补码，阶码用移码
- 2、阶码的位数决定数的表示范围，位数越多范围越大
- 3、尾数的位数决定数的有效精度，位数越多精度越高
- 4、对阶时，小数向大数看齐
- 5、对阶是通过较小数的尾数右移实现的

的数称为浮点数，这种表示数的方法称为浮点表示法。

在浮点表示法中，阶码为带符号的纯整数，尾数为带符号的纯小数。浮点数的表示格式如下：

阶符	阶码	数符	尾数
----	----	----	----

四 计算机结构



- ## 运算器

1. 算术逻辑单元ALU：数据的算术运算和逻辑运算
2. 累加寄存器AC：通用寄存器，为ALU提供一个工作区，用在寄存数据
3. 数据缓冲寄存器DR：写内存时，暂存指令或数据
4. 状态条件寄存器PSW：存状态标志与控制标志
(争议：也有将其归为控制器的)

控制器

- ④ 程序计数器PC：存储下一条要执行指令的地址
- ⑤ 指令寄存器IR：存储即将执行的指令
- ⑥ 指令译码器ID：对指令中的操作码字段进行分析解释
- ⑦ 时序部件：提供时序控制信号

- ### ① 算术逻辑单元ALU

- ② 累加寄存器 AC
- ③ 数据缓冲寄存器 DR
- ④ 状态条件寄存器

- ### ① 程序计数器PC

- ② 指令寄存器IR
- ③ 指令译码器
- ④ 时序部件

CPU详解
PDF第13页

五计算机体系结构分类 - Flynn

Flynn 分类法。1966 年, M.J.Flynn 提出按指令流和数据流的多少进行分类。指令流为机器执行的指令序列, 数据流是由指令调用的数据序列。Flynn 把计算机系统的结构分为单指令流、单数据流 (Single Instruction stream Single Data stream, SISD), 单指

令流、多数据流 (Single Instruction stream Multiple Data stream, SIMD), 多指令流、单数据流 (Multiple Instruction stream Single Data stream, MISD) 和多指令流、多数据流 (Multiple Instruction stream Multiple Data stream, MIMD) 4 类。

六

指令的基本概念

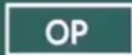
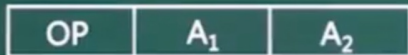
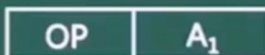
一条指令就是机器语言的一个语句, 它是一组有意义的二进制代码, 指令的基本格式如下:

operator
+

操作码字段

地址码字段

操作码部分指出了计算机要执行什么性质的操作, 如加法、减法、取数、存数等。地址码字段需要包含各操作数的地址及操作结果的存放地址等, 从其地址结构的角度可以分为三地址指令、二地址指令、一地址指令和零地址指令。



七

寻址方式

➤ 立即寻址方式

特点：操作数直接在指令中，速度快，灵活性差

➤ 直接寻址方式

特点：指令中存放的是操作数的地址

➤ 间接寻址方式

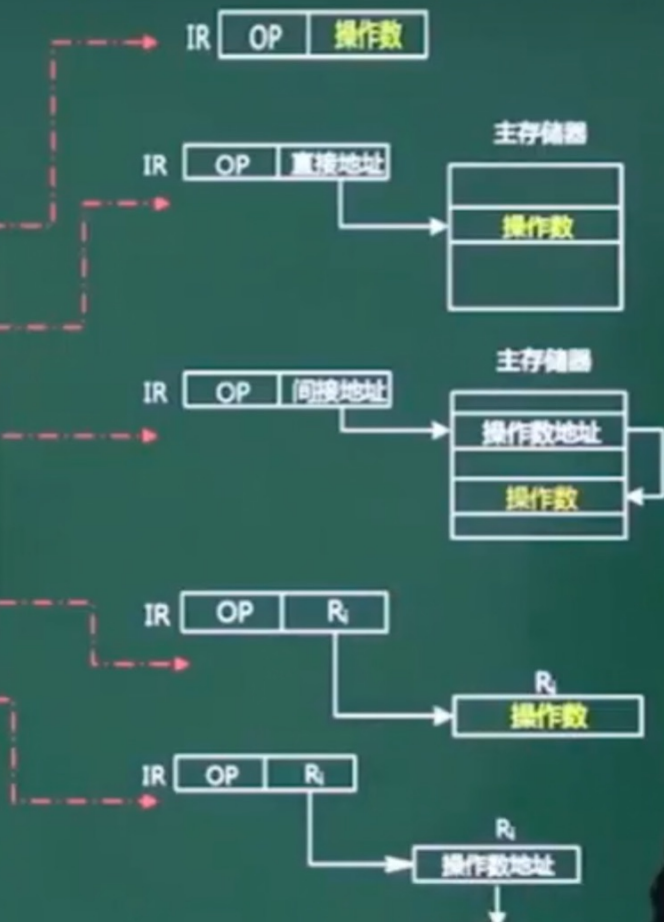
特点：指令中存放了一个地址，这个地址对应的内容是操作数的地址。

➤ 寄存器寻址方式

特点：寄存器存放操作数

➤ 寄存器间接寻址方式

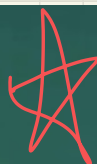
特点：寄存器内存放的是操作数的地址



指令系统类型	指令	寻址方式	实现方式	其它
CISC (复杂)	数量多, 使用频率差别大, 可变长格式	支持多种	微程序控制技术 (微码)	研制周期长
RISC (精简)	数量少, 使用频率接近, 定长格式, 大部分为单周期指令, 操作寄存器, 只有 Load/Store 操作内存	支持方式少	增加了通用寄存器; 硬布线逻辑控制为主, 适合采用流水线	优化编译, 有效支持高级语言



CISC与RISC比较, 分哪些维度?



指令数量、指令使用频率, 寻址方式, 寄存器, 流水线支持, 高级语言支持



CISC: 复杂, 指令数量多, 频率差别大, 多寻址

RISC: 精简, 指令数量少, 操作寄存器, 单周期, 少寻址, 多通用寄存器, 流水线

