

第2章 运算方法和运算器

主要内容:

- 数据与文字的表示方法
- 定点的加、减法运算
- 定点的乘法运算
- 定点的除法运算
- 定点的运算器的组成
- 浮点运算方法和浮点运算器

2.6 浮点运算方法和浮点运算器

2.6.1 浮点加、减法运算

两个浮点数： $X=M_X*2^{E_x}$ ， $Y=M_Y*2^{E_y}$

- 浮点加减运算规则流程：

① 0 操作数的检查；

② 比较阶码大小并完成对阶；

判断小数点位置
是否对齐

- 由减法实现

- 提升小的阶码，尾数相应右移变小

③ 尾数进行加或减运算；

- 采用补码运算，变减为加

- 若有溢出，先原样保留

④ 结果规格化（补码为：0.1xxx或1.0xxx）

➤ 尾数计算结果未溢出、规格化
无需处理

➤ 尾数计算结果未溢出，但非规格化
尾数左移以满足规格化要求，阶码做减。

左规

➤ 尾数计算结果溢出

尾数右移至不溢出、满足规格化要求，阶码做加。

右规

Tip：机器中用符号位和尾数部分最高位相异或，判断是否满足规格化要求

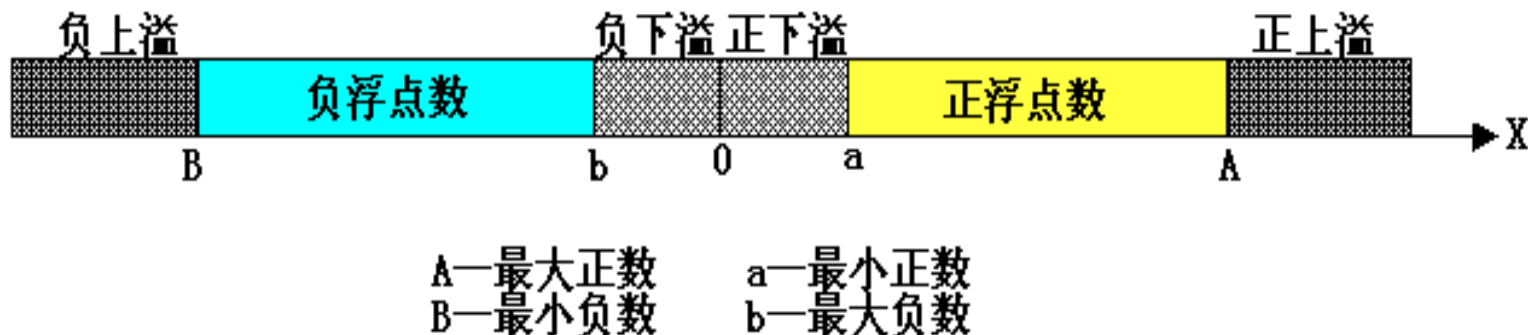
⑤ 舍入处理。

将移位导致尾数部分的多余位数舍去

- 0舍1入法
- 末位恒1法。
- IEEE754标准：就近舍入、朝0舍入、朝 $+\infty$ 舍入、朝 $-\infty$ 舍入

⑥ 溢出处理

- 阶码上溢：超出最大正数，认为为 $+\infty$ 或 $-\infty$ 数。
- 阶码下溢：超出最小负数，认为为数据0。



尾数部分的溢出，不一定是真正的溢出！

阶码溢出才是真正的溢出

例22 设 $x = 2^{010} \times 0.11011011$,

$y = 2^{100} \times (-0.10101100)$, 求 $x + y$ 。

设阶码和尾数均用补码表示, 阶码采用双符号位, 字长5位; 尾数单符号位, 字长9位。

$$[x]_{\text{浮}} = 00\ 010, \quad 0.11011011$$

$$[y]_{\text{浮}} = 00\ 100, \quad 1.01010100$$

<1> 对阶

$$\Delta E = E_x - E_y = [E_x]_{\text{补}} + [-E_y]_{\text{补}} = 00010 + 11100 = 11\ 110$$

$\Delta E = -2$, x 的阶码小, M_x 右移两位, E_x 加2,

$$[x]_{\text{浮}} = 00\ 100, 0.00110110(11)$$

<2> 尾数求和

$$0.00110110(11) + 1.01010100 = 1.10001010(11)$$

例22 设 $x = 2^{010} \times 0.11011011$,

$y = 2^{100} \times (-0.10101100)$, 求 $x + y$ 。

设阶码和尾数均用补码表示，阶码采用双符号位，字长**5**位；尾数单符号位，字长**9**位。

<3>规格化处理

- 尾数非规格化，左规处理后：**1.00010101**(10), 阶码为 **00 011**。

<4>舍入处理

- 采用0舍1入法处理,： **1.00010110**

<5>溢出判断

- 阶码符号位为00, 不溢出。
- 结果为： $x + y = 2^{011} \times (-0.11101010)$

练习： 设 $x = 2^{-011} \times 0.100101$,

$y = 2^{-101} \times (-0.011110)$, 求 $x - y$ 。

设阶码和尾数均用变形补码表示，阶码字长5位；尾数双符号位，字长8位。采用0舍1入法处理计算结果。

2.6.3 浮点运算流水线

- 流水线工作原理：计算机将输入的任务分割为一系列子任务,使各子任务能在流水线的各个阶段**并发地执行**。采用流水线处理是提高计算机的性能的主要技术之一。

生活中的流水线

食堂仅一个窗口：点餐 → 结算 → 打包

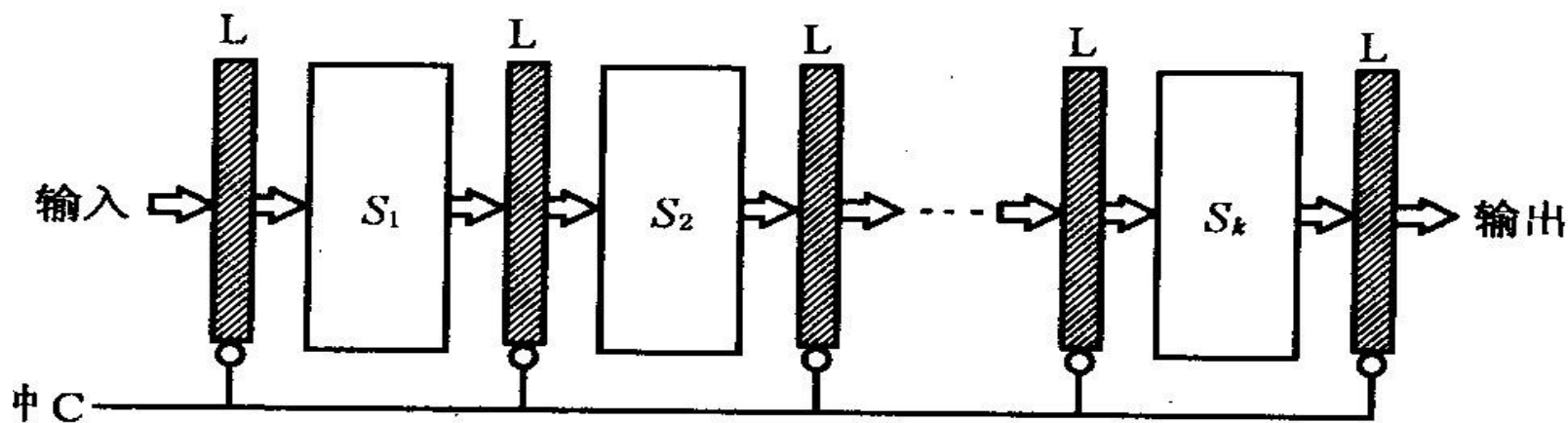
串行，排长队等待



拆分为多个功能不同的窗口：点餐、结算、打包

缩短等待时间

- **线性流水线**：若作业T被分成k个子任务，即 $T = \{T_1, T_2, \dots, T_k\}$ ，各个子任务之间有一定的优先关系：若 $i < j$ ，则必须在 T_i 完成以后， T_j 才能开始工作。具有这种线性优先关系的流水线称为线性流水线。
- **S：过程段 L：缓冲寄存器**



- 主要参数:

- 时钟周期: $\tau = \max\{\tau_i\} + \tau_l = \tau_m + \tau_l$

- 流水线处理频率: $f = 1/\tau$ 。

- 线性流水线的加速比:

- 线性流水线中一个具有k级过程段的流水线处理n个任务需要的时钟周期数为: $T_k = k + (n - 1)$

- 非流水线处理n个任务的时间为: $T_l = n \cdot k$

- 则加速比为: $C_k = \frac{T_l}{T_k} = \frac{n \cdot k}{k + (n - 1)}$

- (当 $n \gg k$ 时, $C_k \approx k$)

- 浮点数运算器结构常采用流水线方式, 提高效率。

- 如浮点加减法可分成0操作数检查、对阶、尾数操作、格式化和舍入处理4个子任务完成。

注意：

◆当流水线中各子段处理时间相同时，有

$$C_k = \frac{T_1}{T_k} = \frac{n \bullet k}{k + (n - 1)}$$

◆当流水线中各子段处理时间不同时，加速比可看做进入稳定工作状态后，非流水线和流水线处理1个任务的时间比。

$$C_k = \frac{\sum_{i=0}^k \tau_i}{\max\{\tau_i\} + \tau_l}$$

例24 设有一个4级流水浮点加法器每个过程段所需的时间为：0操作数检查 $\tau_1=70\text{ns}$, 对阶 $\tau_2=60\text{ns}$, 相加 $\tau_3=90\text{ns}$, 规格化 $\tau_4=80\text{ns}$, 缓冲寄存器L的延时为 $t_1=10\text{ns}$, 求(1) 4级流水线加法器的加速比为多少？(2) 如果每个过程段的时间相同, 即都为75ns, (包括缓冲寄存器时间), 加速比是多少？

[解:]

(1) 加法器的流水线时钟周期为

$$\tau = 90\text{ns} + 10\text{ns} = 100\text{ns}$$

采用非流水线方式, 则浮点加法所需的时间为

$$\tau_1 + \tau_2 + \tau_3 + \tau_4 = 300\text{ns}$$

则4级流水线加法器的加速比为

$$C_k = 300/100 = 3$$

(2) 当每个过程段的时间都是75ns时, 加速比为

$$C_k = 300/75 = 4$$