



第4章 运算方法与运算器

4.1

定点数的加减运算及实现

4.2

定点数的乘法运算及实现

4.3

定点数除法运算及实现

4.4

定点运算器的组成与结构

4.5

浮点运算及运算器

4.6

浮点运算器举例

本章小结

BACK



4.1 定点数的加减运算及实现

一

补码加减运算与运算器

二

机器数的移位运算

三

移码加减运算与判溢

四

十进制加法运算





一、补码加减运算与运算器

1

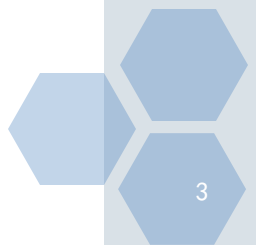
补码加减运算方法

2

补码加减运算的溢出判断

3

补码加减运算器的实现





1、补码加减运算方法

❖ 补码的**加法**运算公式：

- $[X+Y]_{\text{补}} = [X]_{\text{补}} + [Y]_{\text{补}}$

❖ 补码的**减法**运算公式：

- $[X-Y]_{\text{补}} = [X+(-Y)]_{\text{补}}$
 $= [X]_{\text{补}} + [-Y]_{\text{补}}$

证明：

$$[X]_{\text{补}} = 2^{n+1} + X \pmod{2^{n+1}}$$

$$[Y]_{\text{补}} = 2^{n+1} + Y \pmod{2^{n+1}}$$

$$[X]_{\text{补}} + [Y]_{\text{补}} = 2^{n+1} + X + 2^{n+1} + Y \pmod{2^{n+1}}$$

$$= 2^{n+1} + (X + Y) \pmod{2^{n+1}}$$

$$= [X+Y]_{\text{补}} \pmod{2^{n+1}}$$



1、补码加减运算方法

❖ 补码的加减运算的公式是：

- $[X+Y]_{\text{补}} = [X]_{\text{补}} + [Y]_{\text{补}}$
- $[X-Y]_{\text{补}} = [X]_{\text{补}} + [-Y]_{\text{补}}$

❖ 特点：

- 使用补码进行加减运算，**符号位和数值位一样参加运算。**
 - **补码的减法可以用加法来实现，任意两数之差的补码等于被减数的补码与减数相反数的补码之和。**
- ❖ **注意：**该公式不适合任何其他机器数编码（原码、反码、移码）。



求补运算： $[Y]_{\text{补}} \rightarrow [-Y]_{\text{补}}$

❖ 求补规则：将 $[Y]_{\text{补}}$ 包括符号位在内每一位取反，末位加1。

❖ 若 $[Y]_{\text{补}} = Y_0, Y_1, \dots, Y_n$ ，则：

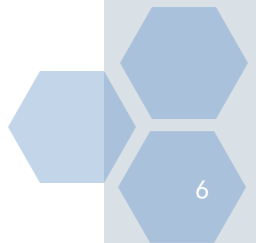
$$[-Y]_{\text{补}} = \overline{Y_0} \overline{Y_1} \dots \overline{Y_n} + 1$$

❖ 若 $[Y]_{\text{补}} = Y_0.Y_1, \dots, Y_n$ ，则：

$$[-Y]_{\text{补}} = \overline{Y_0} \overline{Y_1} \dots \overline{Y_n} + 0.0 \dots 01$$

⊕ 例： $[X]_{\text{补}} = 0.1101$ ，则： $[-X]_{\text{补}} = 1.0011$

⊕ $[Y]_{\text{补}} = 1.1101$ ，则： $[-Y]_{\text{补}} = 0.0011$





补码加减运算举例

❖ 例：已知 $X=+1011$ ， $Y=-0100$ ，用补码计算 $X+Y$ 和 $X-Y$ 。

■ 写出补码：

$$[X]_{\text{补}} = 0, 1011$$

$$[Y]_{\text{补}} = 1, 1100$$

$$[-Y]_{\text{补}} = 0, 0100$$

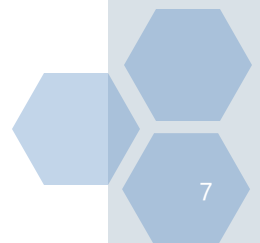
■ 计算：

$$\begin{array}{r} 0,1011 \\ + 1,1100 \\ \hline 0,0111 \end{array}$$

$$[X+Y]_{\text{补}} = 0, 0111$$

$$\begin{array}{r} 0,1011 \\ + 0,0100 \\ \hline 0,1111 \end{array}$$

$$[X-Y]_{\text{补}} = 0, 1111$$

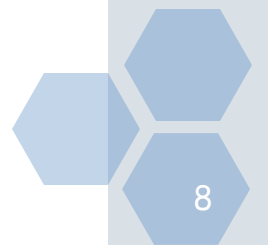




练习

1、 $A=0.1011$ ， $B=-0.1110$ ，求 $A+B$

2、 $A=0.1011$ ， $B=-0.0010$ ，求 $A-B$





补码加法示例

例3: $A=0.1011$, $B=-0.1110$, 求 $A+B$

$$\therefore [A]_{\text{补}}=0.1011 \quad [B]_{\text{补}}=1.0010$$

$$\begin{array}{r} 0.1011 \quad [A]_{\text{补}} \\ + 1.0010 \quad [B]_{\text{补}} \\ \hline 1.1101 \quad [A+B]_{\text{补}} \end{array}$$

$$\therefore [A+B]_{\text{补}}=1.1101$$

$$A+B=-0.0011$$





补码减法示例

例4: $A=0.1011$, $B=-0.0010$, 求 $A-B$

$$\because [A]_{\text{补}}=0.1011 \quad [B]_{\text{补}}=1.1110$$

$$[-B]_{\text{补}}=0.0010$$

$$\begin{array}{r} 0.1011 \quad [A]_{\text{补}} \\ + 0.0010 \quad [-B]_{\text{补}} \\ \hline 0.1101 \quad [A-B]_{\text{补}} \end{array}$$

$$\therefore [A-B]_{\text{补}}=\mathbf{0.1101}$$

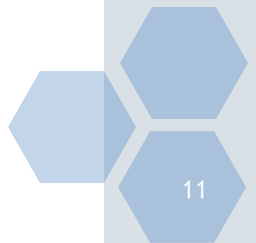
$$A-B=\mathbf{0.1101}$$





2、补码加减运算的溢出判断

- ❖ 例： $X=+1000$ ， $Y=+1001$ ，求 $X+Y$ ；
- ❖ 当运算结果超出机器数的表示范围时，称为**溢出**。计算机必须具备检测运算结果是否发生溢出的能力，否则会得到错误的结果。
- ❖ 对于加减运算，**可能发生溢出的情况**：同号（两数）相加，或者异号（两数）相减。
- ❖ **确定发生溢出的情况**：
 - 正数相加，且结果符号位为1；
 - 负数相加，且结果符号位为0；
 - 正数—负数，且结果符号位为1；
 - 负数—正数，且结果符号位为0；





常用的判溢方法（补码加减运算）

(1) 单符号位判溢方法

$\overline{\text{ADD}}/\overline{\text{SUB}}=0$ ：做加法； $\overline{\text{ADD}}/\overline{\text{SUB}}=1$ ：做减法

$$[X]_{\text{补}} = X_f X_1 \cdots X_n$$

$$[Y]_{\text{补}} = Y_f Y_1 \cdots Y_n$$

$$[X \pm Y]_{\text{补}} = S_f S_1 \cdots S_n$$

负数 - 正数，且结果符号位为0

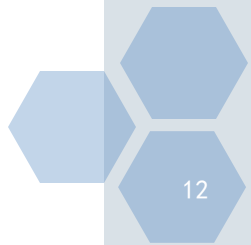
正数 - 负数，且结果符号位为1

$$V = \overline{\overline{\text{ADD}}/\overline{\text{SUB}}} (\overline{X_f} \overline{Y_f} S_f + X_f Y_f \overline{S_f}) + \overline{\text{ADD}}/\overline{\text{SUB}} (\overline{X_f} Y_f S_f + X_f \overline{Y_f} \overline{S_f})$$

负数相加，且结果符号位为0

$V=1$: 溢出

正数相加，且结果符号位为1



常用的判溢方法（补码加减运算）

补码加减运算符号位及进位的真值表

	$\overline{\text{ADD/SUB}}$	X_f	Y_f	C_1	S_f	C_f	V	说明
加法	0	0	0	0	0	0	0	无溢出
	0	0	0	1	1	0	1	正溢出
	0	1	1	0	0	1	1	负溢出
	0	1	1	1	1	1	0	无溢出
减法	1	0	1	0	0	0	0	无溢出
	1	0	1	1	1	0	1	正溢出
	1	1	0	0	0	1	1	负溢出
	1	1	0	1	1	1	0	无溢出

最高有效位运算产生的进位

符号位运算产生的进位

常用的判溢方法（补码加减运算）

(2) 进位判溢方法

- 当最高有效位产生的进位和符号位产生的进位不同时，加减运算发生了溢出。

- $V = C_1 \oplus C_f$

❖ 例： $X = +1000$, $Y = +1001$, 求 $X + Y$;

❖ $[X]_{\text{补}} = 0, 1000$ $[Y]_{\text{补}} = 0, 1001$

$$\begin{array}{r} 0 \ 1000 \\ + \ 0 \ . \ 1001 \\ \hline 1 \ 0001 \end{array}$$

$C_1 = 1$, $C_f = 0$: 溢出

常用的判溢方法（补码加减运算）

(2) 双符号位判溢方法

- X和Y采用双符号位补码参加运算，正数的双符号位为00，负数的双符号位为11；当**运算结果的两符号位 S_{f1} S_{f2} 不同时**（01或10），发生溢出。

$$\begin{array}{r} X_f X_f X_1 X_2 \dots\dots X_n \\ + Y_f Y_f Y_1 Y_2 \dots\dots Y_n \\ \hline S_{f1} S_{f2} S_1 S_2 \dots\dots S_n \end{array}$$

- $V = S_{f1} \oplus S_{f2} = X_f \oplus Y_f \oplus C_f \oplus S_f$

- $S_{f1} S_{f2}=01$ ，则正溢出； $S_{f1} S_{f2}=10$ ，则负溢出。

双符号位判溢方法举例

❖ 例：用补码计算 $X+Y$ 和 $X-Y$

- (1) $X=+1000$, $Y=+1001$
- (2) $X=-1000$, $Y=1001$

$$\begin{array}{r} [X]_{\text{补}} \quad 00, 1000 \\ + [Y]_{\text{补}} \quad 00, 1001 \\ \hline [X+Y]_{\text{补}} \quad 01, 0001 \\ S_{f1} S_{f2}=01, \text{正溢出} \end{array}$$

$$\begin{array}{r} [X]_{\text{补}} \quad 11, 1000 \\ + [Y]_{\text{补}} \quad 00, 1001 \\ \hline [X+Y]_{\text{补}} \quad 00, 0001 \\ S_{f1} S_{f2}=00, \text{无溢出} \end{array}$$

$$\begin{array}{r} [X]_{\text{补}} \quad 00, 1000 \\ + [-Y]_{\text{补}} \quad 11, 0111 \\ \hline [X-Y]_{\text{补}} \quad 11, 1111 \\ S_{f1} S_{f2}=11, \text{无溢出} \end{array}$$

$$\begin{array}{r} [X]_{\text{补}} \quad 11, 1000 \\ + [-Y]_{\text{补}} \quad 11, 0111 \\ \hline [X-Y]_{\text{补}} \quad 10, 1111 \\ S_{f1} S_{f2}=10, \text{负溢出} \end{array}$$





练习

已知 $A = -1011B$, $B = -0111B$, 求 $[A+B]_{补}$ 。

已知 $A = +0100\ 0010B$, $B = +0011\ 0011B$, 试用双符号法计算 $A+B$ 。





练习

[例 18] 已知 $A = -1011B$, $B = -0111B$, 求 $[A+B]_{\text{补}}$ 。

[解] $A = -1011B$, $[A]_{\text{补}} = 1,0101B$

$B = -0111B$, $[B]_{\text{补}} = 1,1001B$

$[A+B]_{\text{补}} = [A]_{\text{补}} + [B]_{\text{补}} = 1,0101B + 1,1001B = 0,1110B$

$$\begin{array}{r} 1\ 0101 \\ +\ 1\ 1001 \\ \hline 1\ 0\ 1110 \\ \leftarrow \text{丢弃} \end{array}$$

两个操作数的符号均为 1, 结果为 0, 产生溢出。





练习

[例 20] 已知 $A = +0100\ 0010B$, $B = +0011\ 0011B$, 试用双符号法计算 $A+B$ 。

[解] $A = +0100\ 0010B$, $[A]_{补} = \boxed{0\ 0}100\ 0010B$

$B = +0011\ 0011B$, $[B]_{补} = \boxed{0\ 0}011\ 0011B$

$[A+B]_{补} = [A]_{补} + [B]_{补} = 0\ 0100\ 0010B + 0\ 011\ 0011B$
 $= 0\ 0111\ 0101B$

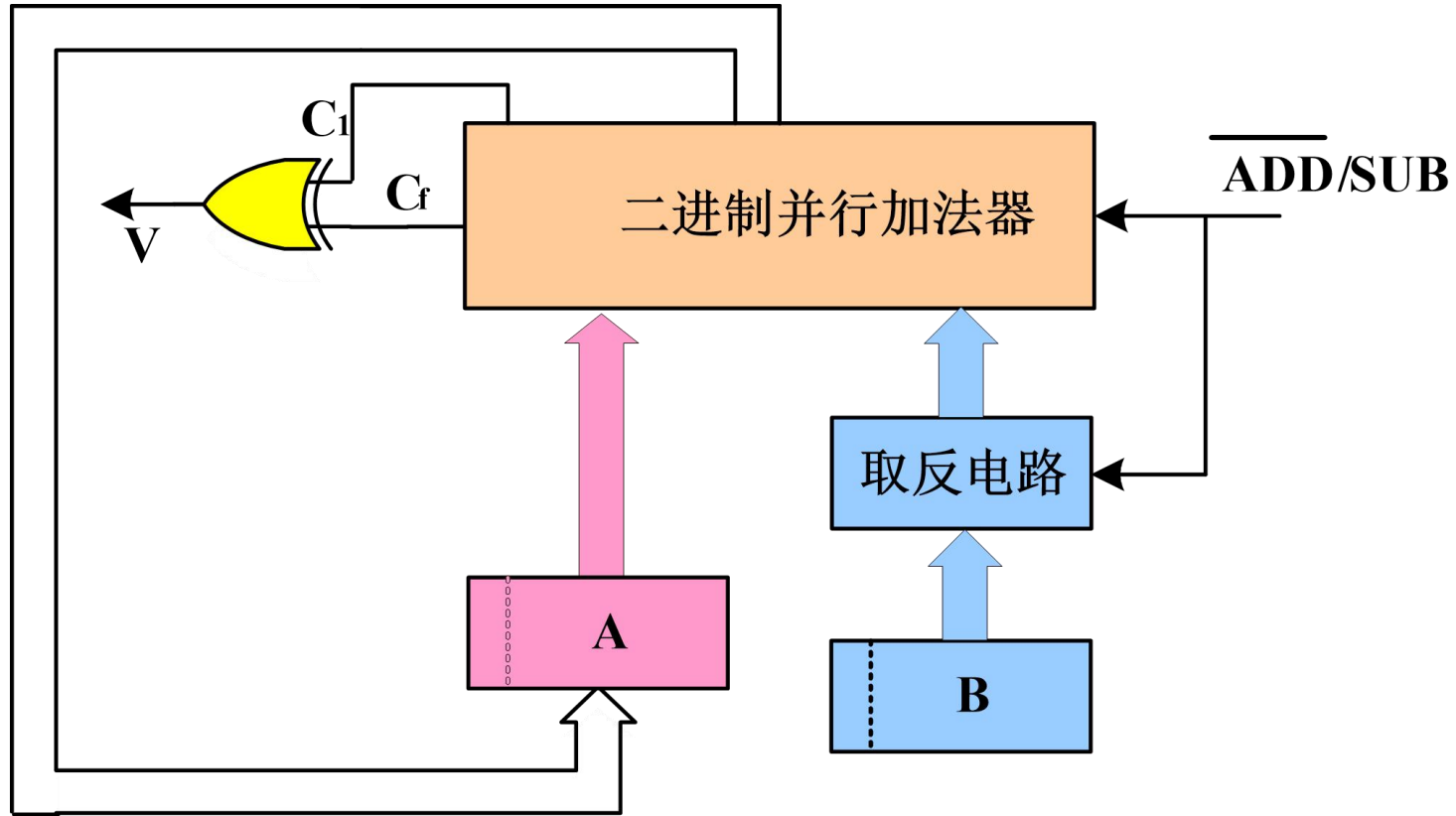
$$\begin{array}{r} 0\ 0100\ 0010 \\ +\ 0\ 0011\ 0011 \\ \hline 0\ 0111\ 0101 \\ C_f C \end{array}$$

两个符号位相同, 没有产生溢出。





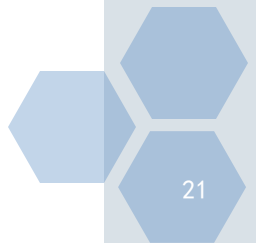
3、补码加减运算器

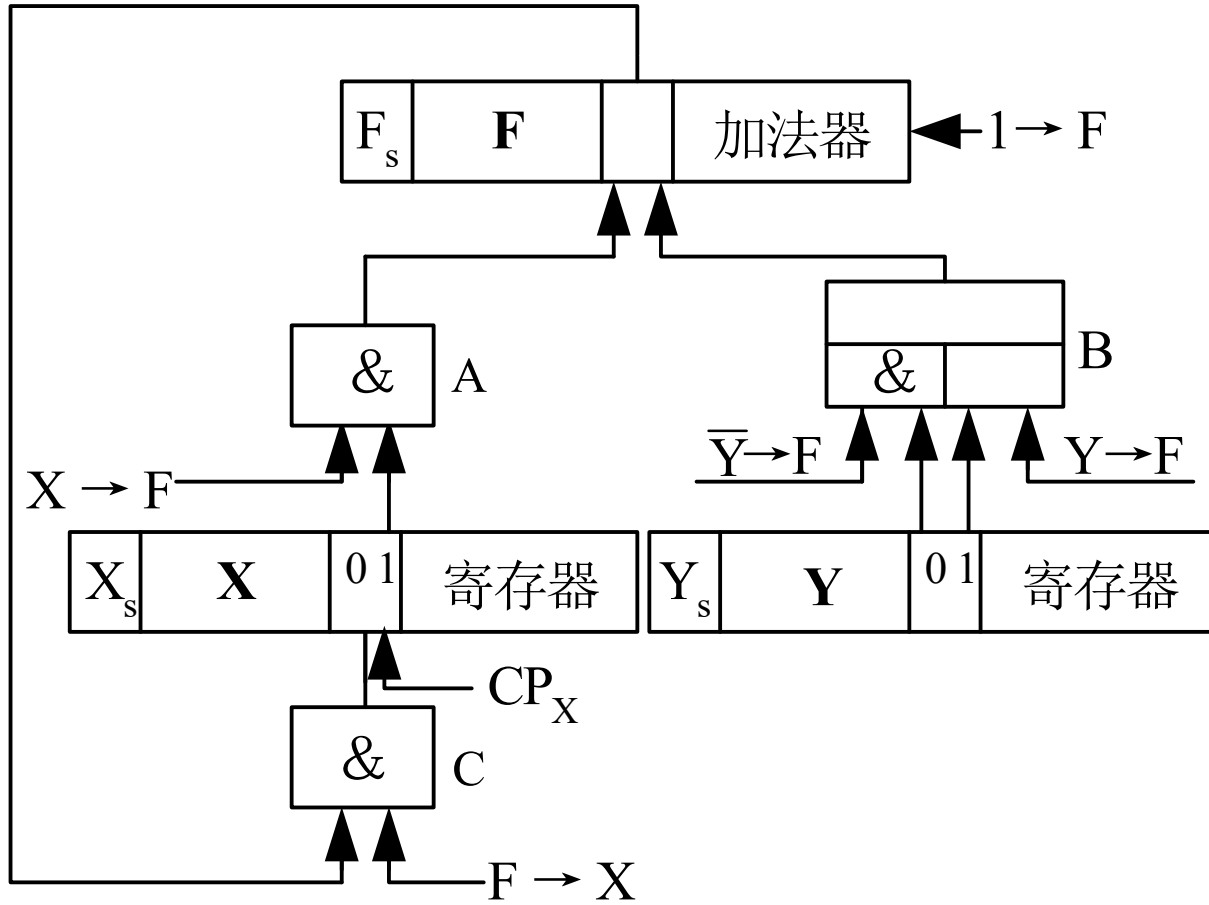




3、补码加减运算器的实现

- ❖ **核心部件**：一个普通的二进制并行加法器。
- ❖ **A**：累加器，存放 $[X]_{\text{补}}$ ；**B**：寄存器，存放 $[Y]_{\text{补}}$ ；
- ❖ **取反电路**：
- ❖ $\overline{\text{ADD}}/\text{SUB} = 0$ 时，补码加法器，将B寄存器直接送入并行加法器；
- ❖ $\overline{\text{ADD}}/\text{SUB} = 1$ 时，补码减法器，将B取反送入并行加法器，同时，并行加法器的最低位产生进位，即B取反加1，此时并行加法器的运算相当于 $[A]_{\text{补}}$ 加 $[-B]_{\text{补}}$ ，完成减法运算。





补码加减运算器框图





The End!

