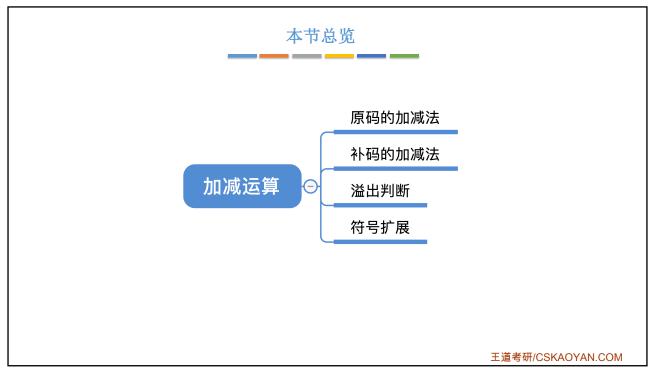
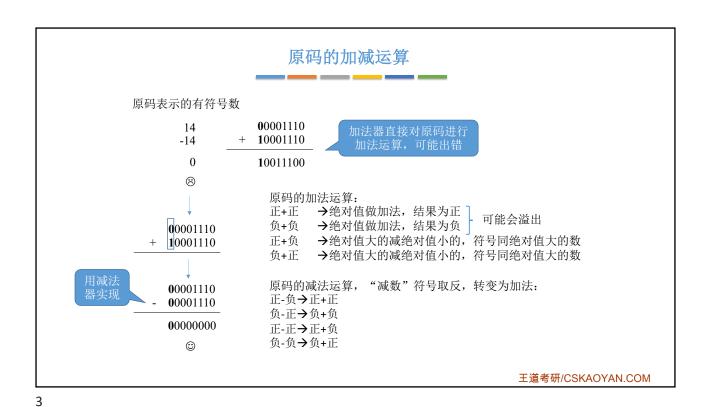


1





补码的加减运算

设机器字长为8位(含1位符号位),A=15,B=-24,求 $[A+B]_{+}$ 和 $[A-B]_{+}$ 

原码 补码

A = +1111  $\rightarrow$  0,0001111  $\rightarrow$  0,0001111 B = -11000  $\rightarrow$  1,0011000  $\rightarrow$  1,1101000

负数补→原:①数值位取反+1; ②负数补码中,最右边的1及其 右边同原码。最右边的1的左边 同反码

 $[A+B]_{\nmid h} = [A]_{\nmid h} + [B]_{\nmid h} = 0,0001111 + 1,1101000 = 1,1110111$ 

原码: 1,0001001 真值-9

真值+108

[-B]\*: [B]\*连同符号位一起取反加1

C = 124,求[A+C] 补和[B-C] 补

[A+C]  $\uparrow \uparrow = 0,0001111 + 0,1111100 = 1,0001011$ [B-C]  $\uparrow \uparrow = 1,1101000 + 1,0000100 = 0,1101100$  溢出 真值-117 对于补码来说,无论加法 还是减法,<mark>最后都会转变 成加法</mark>,由加法器实现运 算,符号位也参与运算

王道考研/CSKAOYAN.COM

原来如此

# 溢出判断

设机器字长为8位(含1位符号位), A=15, B=-24, 求 $[A+B]_{\uparrow}$ 和 $[A-B]_{\uparrow}$ 

C = 124,求[A+C]补和[B-C]补

 $[A+C]_{\uparrow \! \! \uparrow} = 00001111 + 01111100 = 10001011$  真值-117  $[B-C]_{\uparrow \! \! \downarrow} = 11101000 + 110000100 = 01101100$  真值+108

下溢 负数区 正数区 上溢

-4 -3 -2 -1 0 1 2 3 100 101 110 111 000 001 010 011

只有"正数+正数"才会上 $\stackrel{...}{\underline{L}}$  —— 正+正=负 只有"负数+负数"才会 $\stackrel{...}{\underline{L}}$  —— 负+负=正

王道考研/CSKAOYAN.COM

5

### 溢出判断

设机器字长为8位(含1位符号位), A=15, B=-24, 求  $[A+B]_{\stackrel{}{\wedge}}$  和  $[A-B]_{\stackrel{}{\wedge}}$ 

C = 124, 求[A+C] \*\* 和[B-C] \*\*

 $[A+C]_{\Uparrow} = 00001111 + 01111100 = 10001011 \\ [B-C]_{\Re} = 11101000 + 110000100 = 01101100$  真值+108

## 逻辑表达式

与: 如ABC,表示A与B与C 仅当A、B、C均为1时,ABC为1 A、B、C中有一个或多个为0,则ABC为0

或:如A+B+C,表示A或B或C 仅当A、B、C均为0时,A+B+C为0 A、B、C中有一个或多个为1,则A+B+C为1

非: 如 Ā, 表示A非 若A为1,则 Ā为0 若A为0,则Ā为1 方法一:采用一位符号位

设A的符号为 $A_s$ ,B的符号为 $B_s$ ,运算结果的符号为 $S_s$ ,则溢出逻辑表达式

 $V = A_{\rm S}B_{\rm S}\overline{S_{\rm S}} + \overline{A_{\rm S}}\overline{B_{\rm S}}S_{\rm S}$ 

若V=0,表示无溢出; 若V=1,表示有溢出。

 $A_s$ 为1且 $B_s$ 为1且 $S_s$ 为0 或  $A_s$ 为0且 $B_s$ 为0且 $S_s$ 为1

王道考研/CSKAOYAN.COM

# 溢出判断

设机器字长为8位(含1位符号位), A=15, B=-24, 求 $[A+B]_{\uparrow}$ 和 $[A-B]_{\uparrow}$ 

C = 124,求[A+C]补和[B-C]补

 $[A+C]_{\uparrow h} = 0,0001111 + 0,1111100 = 1,0001011$  真值-117  $[B-C]_{\uparrow h} = 1,1101000 + 1,0000100 = 0,1101100$  真值+108

方法二:采用一位符号位,根据数据位进位情况判断溢出符号位的进位 $C_{S}$ 最高数值位的进位 $C_{1}$ 

上溢 0 1 下溢 1 0

即:  $C_{\rm S}$ 与 $C_{\rm 1}$ 不同时有溢出

处理"不同"的逻辑符号: 异或⊕ 异或逻辑: 不同为1, 相同为0

溢出逻辑判断表达式为 $V=C_S \oplus C_1$  0  $\oplus$  0 = 0 若V=0,表示无溢出; V=1,表示有溢出。 0  $\oplus$  1 = 1

1 0 = 1

1 + 1 = 0

王道考研/CSKAOYAN.COM

 $C_s$   $C_1$ 

7

### 溢出判断

设机器字长为8位(含1位符号位), A=15, B=-24, 求 $[A+B]_{\stackrel{.}{h}}$ 和 $[A-B]_{\stackrel{.}{h}}$ 

C = 124, 求[A+C] \*\* 和[B-C] \*\*

 $[A+C]_{\uparrow h} = 0,0001111 + 0,1111100 = 1,0001011$  真值-117  $[B-C]_{\uparrow h} = 1,1101000 + 1,0000100 = 0,1101100$  真值+108

方法三:采用双符号位 正数符号为00,负数符号为11

[A+C]計 = 00,0001111 + 00,1111100 = 01,0001011 上溢 [B-C]計 = 11,1101000 + 11,0000100 = 10,1101100 下溢

记两个符号位为 $S_{51}S_{52}$  ,则 $V=S_{51}\oplus S_{52}$  若V=0 ,表示无溢出;若V=1 ,表示有溢出。

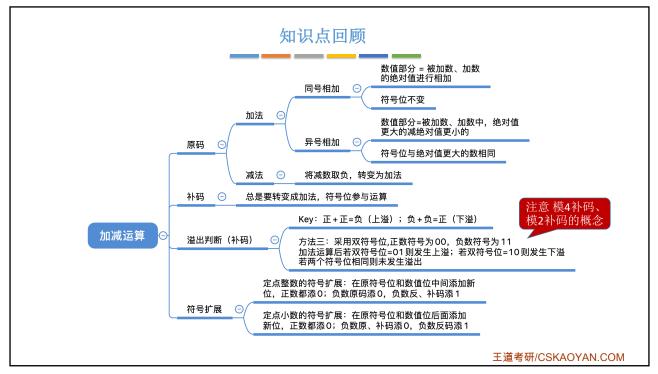
 $[A+B]_{\frac{1}{2}h} = 00,0001111 + 11,1101000 = 11,1110111$  $[A-B]_{\frac{1}{2}h} = 00,0001111 + 00,0011000 = 00,0100111$  实际存储时只存储1 个符号位,运算时 会复制一个符号位

双符号位补码又称: 模4补码 单符号位补码又称: 模2补码

王道考研/CSKAOYAN.COM

符号扩展					
	int→long,短数据→长数据。多出来的那些位应该怎么填补?				
	Eg: 8位→16位 正整数 (原、反、补码的表示都一样) 0,1011010 → 0,00000000 1011010		正小数(原、反、补码的表示都一样) 0.1011010 → 0.1011010 00000000		
原码:	负整数: 1,1011010	→ 1,00000000 1011010	负小数: 1.1011010	→ 1.1011010 00000000	
反码:	1,0100101	→ 1,11111111 0100101	1.0100101	→ 1.0100101 111111111	
补码:	1,0100110	→ 1,11111111 0100110	1.0100110	→ 1.0100110 00000000	
	定点整数的符号扩展: 在原符号位和数值位 <u>中间</u> 添加新位,正数 都添0;负数原码添0,负数反、补码添1		在原符号位和数	定点小数的符号扩展: 在原符号位和数值位 <u>后面</u> 添加新位,正数 都添0;负数原、补码添0,负数反码添1 <u>王道考研/CSKAOYAN.COM</u>	

9









@王道论坛



@王道计算机考研备考 @王道咸鱼老师-计算机考研 @王道楼楼老师-计算机考研



@王道计算机考研

知乎

※ 微信视频号



@王道计算机考研

@王道计算机考研

@王道在线