加减运算 & 溢出判断

本节总览
原码的加减法
补码的加减法
溢出判断
符号扩展

ว

公众号:考研拼课₁ 配套课程请关注

王道考研/CSKAOYAN.COM

王道考 ",, 。。,, 。......



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 $[A+B]_{\uparrow}$ 和 $[A-B]_{\uparrow}$

原码

补码

A = +1111 \rightarrow 0,0001111 \rightarrow 0,0001111 \rightarrow 0,0001111 \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

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

原码: 1,0001001 真值-9

 $[-B]_{\text{\text{\hstar}}}$: $[B]_{\text{\text{\hstar}}}$ 连同符号位一起取反加1

C = 124,求[A+C]补和[B-C]补

[A+C]^{*} $\uparrow = 0,0001111 + 0,1111100 = 1,0001011$ [B-C]^{*} $\uparrow = 1,1101000 + 1,0000100 = 0,1101100$ 溢出

真值-117 真值+108 原来如此 对于补码来说,无论加法 还是减法,最后都会转变 成加法,由加法器实现运 算,符号位也参与运算

王道考研/CSKAOYAN.COM

4

公众号:考研拼课。 配套课程请关注

溢出判断

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

C = 124,求[A+C]补和[B-C]补

[A+C] 本 = 0,0001111 + 0,1111100 = 1,0001011 真值-117 [B-C] 本 = 1,1101000 + 1,0000100 = 0,1101100 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"才会上溢——正+正=负 只有"负数+负数"才会下溢——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), $A=15,\;B=-24,\;\bar{\kappa}[A+B]_{\mathbb{A}}$ 和 $[A-B]_{\mathbb{A}}$

C = 124,求[A+C]补和[B-C]补

[A+C]** = 0,0001111 + 0,1111100 = 1,0001011 真值-117 [B-C]** = 1,1101000 + 1,0000100 = 0,1101100 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 ,则溢出逻辑表达式为

 $V = A_S B_S \overline{S_S} + \overline{A_S} \overline{B_S} S_S$

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

6

公众号:考研拼课。 配套课程请关注

溢出判断

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

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 下溢 1

即: C_s 与 C_1 不同时有溢出 处理"不同"的逻辑符号: 异或 \oplus

若V=0,表示无溢出; V=1,表示有溢出。 $0 \oplus 1 = 1$ $1 \oplus 0 = 1$

 $1 \oplus 1 = 0$

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), $A=15,\;B=-24,\;\bar{\pi}[A+B]_{\stackrel{}{\mathbb{A}}}$ 和 $[A-B]_{\stackrel{}{\mathbb{A}}}$

C = 124,求[A+C]补和[B-C]补

 $[A+C]_{\stackrel{}{\mathbb{N}}}=0,0001111+0,1111100=1,0001011$ 真值-117 $[B-C]_{\stackrel{}{\mathbb{N}}}=1,1101000+1,0000100=0,1101100$ 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] \uparrow = 00,0001111 + 00,1111100 = 01,0001011 上溢 [B-C] \uparrow = 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。

 $[A+B]_{\frac{2}{3}} = 00,0001111 + 11,1101000 = 11,1110111$ $[A-B]_{\frac{2}{3}} = 00,0001111 + 00,0011000 = 00,0100111$ 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

8

公众号:考研拼课4

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) 正小数(原、反、补码的表示都一样)

0,1011010 $\rightarrow 0,00000000$ 1011010 0.1011010 $\rightarrow 0.1011010$ 0.1011010

负整数: 负小数:

原码: 1,1011010 → 1,00000000 1011010 1.1011010 → 1.1011010 → 00000000

反码: 1,0100101 → 1,11111111 0100101 1.0100101 → 1.0100101 11111111

补码: 1,0100110 → 1,11111111 0100110 1.0100110 → 1.0100110 → 00000000

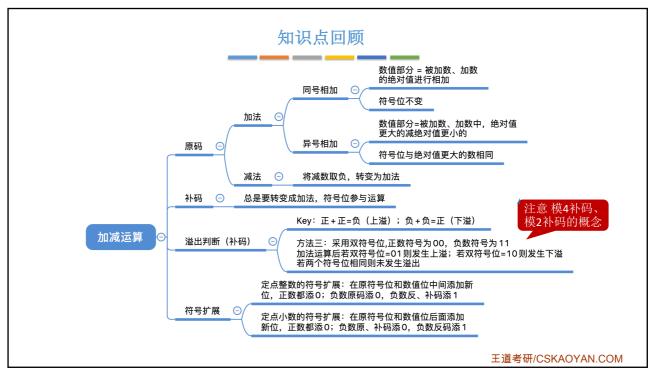
定点整数的符号扩展:

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 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

王道考研/CSKAOYAN.COM

9



10

公众号:考研拼课。 配套课程请关注

王道考 ",, 。,, 。,