

整数右移与除2的差别

之前参加微软实习生笔试时有道题考到了整数右移与除2的差别，回来从理论上做了个证明，放在这里分享一下。因为证明是用Latex写的，里面的公式不好在网页上显示，只好转成图片格式，贴在下面。

估计很多人都不想看这个证明过程，先把结果说下，除了负整数除以2等于其右移1位加1外，所有的整数除以2与右移1位等价。

整数右移与除 2 关系

xkh

设 x 为整数, 其二进制原码表示为

$$x = x_n x_{n-1} x_{n-2} \dots x_2 x_1 x_0 \quad (1)$$

其中 $x_k \in \{0, 1\}, 0 \leq k \leq n$. 最高位 x_n 表示符号.

当 $x_n = 0$ 时, $x \geq 0$, 式(1) 展开成十进制值为

$$x = x_{n-1}2^{n-1} + x_{n-2}2^{n-2} + \dots + x_32^3 + x_22^2 + x_12 + x_0$$

两边同除以 2 得到

$$\frac{x}{2} = x_{n-1}2^{n-2} + x_{n-2}2^{n-3} + \dots + x_32^2 + x_22 + x_1 + \frac{x_0}{2}$$

在 C 语言中, 整数除法含义如下

$$x/2 = \begin{cases} \lfloor \frac{x}{2} \rfloor & x \geq 0 \\ \lceil \frac{x}{2} \rceil & x < 0 \end{cases}$$

因此, $x \geq 0$ 时有

$$\begin{aligned} x/2 &= \lfloor \frac{x}{2} \rfloor \\ &= \lfloor x_{n-1}2^{n-2} + x_{n-2}2^{n-3} + \dots + x_32^2 + x_22 + x_1 + \frac{x_0}{2} \rfloor \\ &= x_{n-1}2^{n-2} + x_{n-2}2^{n-3} + \dots + x_32^2 + x_22 + x_1 \\ &= 0x_{n-1}x_{n-2} \dots x_3x_2x_1 \\ &= x >> 1 \\ &= x_{\text{补}} >> 1 (\text{因为此时 } x_{\text{补}} \text{ 与 } x \text{ 原码二进制表示相同}) \end{aligned}$$

当 $x_n = 1$ 时, $x < 0$, 式(1) 展开成十进制值为

$$x = -(x_{n-1}2^{n-1} + x_{n-2}2^{n-2} + \dots + x_32^3 + x_22^2 + x_12 + x_0)$$

有

$$\begin{aligned} x/2 &= \lceil \frac{x}{2} \rceil \\ &= \lceil -(x_{n-1}2^{n-2} + x_{n-2}2^{n-3} + \dots + x_32^2 + x_22 + x_1 + \frac{x_0}{2}) \rceil \\ &= -(x_{n-1}2^{n-2} + x_{n-2}2^{n-3} + \dots + x_32^2 + x_22 + x_1) \\ &= -(0x_{n-1}x_{n-2} \dots x_3x_2x_1) \end{aligned}$$

但此时, x 的补码与原码不同, 移位操作作用在补码上, 需要考虑补码右移情况. 假设 x 的二进制表示中, 最右边的 1 为 x_k , 即 $x_i = 0 (i < k), x_k = 1$.

若 $k > 0$, 注意到 $x_0 = 1$, 此时 x 为负偶数, 则有

$$\begin{aligned}
x_{\text{补}} >> 1 &= (1\overline{x_{n-1}x_{n-2}} \dots \overline{x_3x_2x_1}(\overline{x_0} + 1)) >> 1 \\
&= (1\overline{x_{n-1}x_{n-2}} \dots \overline{x_{k+1}} \overbrace{10 \dots (\overline{0} + 1)}^{k\text{位}}) >> 1 \\
&= (1\overline{x_{n-1}x_{n-2}} \dots \overline{x_{k+1}} \overbrace{01 \dots (1 + 1)}^{k\text{位}}) >> 1 \\
&= (1\overline{x_{n-1}x_{n-2}} \dots \overline{x_{k+1}} \overbrace{10 \dots 0}^{k\text{位}}) >> 1 \\
&= 11\overline{x_{n-1}x_{n-2}} \dots \overline{x_{k+1}} \overbrace{0 \dots 0}^{k-1\text{位}} \\
&= 10x_{n-1}x_{n-2} \dots x_{k+1} \overbrace{0 \dots 0}^{k-1\text{位}} (\text{将补码变为原码}) \\
&= 10x_{n-1}x_{n-2} \dots x_{k+1}x_kx_{k-1} \dots x_2x_1 \\
&= -(0x_{n-1}x_{n-2} \dots x_2x_1) \\
&= x/2
\end{aligned}$$

若 $k = 0$, 注意到 $x_0 = 1$, 此时 x 为负奇数, 则

$$\begin{aligned}
x_{\text{补}} >> 1 &= (1\overline{x_{n-1}x_{n-2}} \dots \overline{x_3x_2x_1}(\overline{x_0} + 1)) >> 1 \\
&= (1\overline{x_{n-1}x_{n-2}} \dots \overline{x_3x_2x_1}(\overline{1} + 1)) >> 1 \\
&= (1\overline{x_{n-1}x_{n-2}} \dots \overline{x_2x_1}1) >> 1 \\
&= 11\overline{x_{n-1}x_{n-2}} \dots \overline{x_2x_1} \\
&= 10x_{n-1}x_{n-2} \dots x_{k+1}x_kx_{k-1} \dots x_2(x_1 + 1) (\text{将补码变为原码}) \\
&= -(0x_{n-1}x_{n-2} \dots x_2(x_1 + 1)) \\
&= -(x_{n-1}2^{n-2} + x_{n-2}2^{n-3} + \dots + x_22 + (x_1 + 1)) \\
&= -(x_{n-1}2^{n-2} + x_{n-2}2^{n-3} + \dots + x_22 + x_1) - 1 \\
&= x/2 - 1
\end{aligned}$$

总结下,

$$x/2 = \begin{cases} x_{\text{补}} >> 1 & x \geq 0 \text{ 或 } x \text{ 为负偶数} \\ x_{\text{补}} >> 1 + 1 & x \text{ 为负奇数} \end{cases}$$