$$B2U_w(\overrightarrow{x}) \doteq \sum_{i=0}^{w-1} x_i 2^i \tag{1}$$

$$B2T_w(\overrightarrow{x}) \doteq -x_{w-1}2^{w-1} + \sum_{i=0}^{w-2} x_i 2^i$$
 (2)

对于位模式 \overrightarrow{x} , 对比 (1) (2) , 计算两者之差,我们就可以得到

$$B2U_w(\overrightarrow{x}) - B2T_w(\overrightarrow{x}) = x_{w-1}(2^{w-1} - (-2^{w-1})) = x_{w-1}2^w$$

,这样就得到了

$$B2U_w(\overrightarrow{x}) = x_{w-1}2^w + B2T_w(\overrightarrow{x})$$

。若令

$$\overrightarrow{x} = T2B_w(x)$$

,则其反函数为

$$x = B2T_w\left(\overrightarrow{x}\right)$$

。 由前面三式以及 $T \to B \to U$ 变换的传递性,可得:

$$B2U_w(T2B_w(x)) = T2U_w(x) = x_{w-1}2^w + x \tag{3}$$

这个关系对于理解"有符数变换得到的无符数也即补码"很有用。

$$T2U_{w}(x) = \begin{cases} x + 2^{w}, & x < 0, x_{w-1} = 1\\ x, & x \ge 0, x_{w-1} = 0 \end{cases}$$
 (4)

下图说明了 T2U 的转换行为:对于非负数 $(x \ge 0)$, T2U 保留原值;对于负数 (x < 0), T2U 被装换为一个大于 2^{w-1} 的正数。

反过来,我们再来推导无符号数 u 和与之对应的有符号数 $U2T_w(u)$ 之间的关系。上一节我们已经得到

$$B2T_w(\overrightarrow{u}) = B2U_w(\overrightarrow{u}) - u_{w-1}2^w$$

。若令

$$\overrightarrow{u} = U2B_w(u)$$

,则其反函数为

$$u = B2U_w(\overrightarrow{x})$$

。由前面三式以及 $T \rightarrow B \rightarrow U$ 变换的传递性,可得:

$$B2T_{w}(U2B_{w}(u)) = U2T_{w}(u) = u - u_{w-1}2^{w}$$
(5)

在 u 原始的无符号表示法中,最高位 u_{w-1} 决定了 u 是否大于或等于 2^{w-1} ,无符数 u 到有符数的装换分段表示为:

$$U2T_{w}(u) = \begin{cases} u, & u < 2^{w-1}, x_{w-1} = 0\\ u - 2^{w}, & x \le 0, x_{w-1} = 1 \end{cases}$$
 (6)

下图说明了 U2T 转换行为: 对于小的数 $(u < 2^{w-1})$, U2T 保留原值 ; 对于大的数 $(u \ge 2^{w-1})$, U2T 被装换为一个负数。