了 \bar{x} 的无符号表示。在这个编码中,每个位 x_i 都取值为0或1,后一种取值意味着数值 2^i 应为数字值的一部分。我们用一个函数 $B2U_w$ (Binary to Unsigned 的缩写,长度为w)来表示:

原理: 无符号数编码的定义

对向量 $\vec{x} = [x_{w-1}, x_{w-2}, \dots, x_0]$:

$$B2U_{w}(\vec{x}) \doteq \sum_{i=0}^{w-1} x_{i} 2^{i}$$
 (2.1)

在这个等式中,符号 " \doteq " 表示左边被定义为等于右边。函数 $B2U_w$ 将一个长度为 w 的 0、1 串映射到非负整数。举一个示例,图 2-11 展示的是下面几种情况下 B2U 给出的从位向量到整数的映射:

$$B2U_{4}([0001]) = 0 \cdot 2^{3} + 0 \cdot 2^{2} + 0 \cdot 2^{1} + 1 \cdot 2^{0} = 0 + 0 + 0 + 1 = 1$$

$$B2U_{4}([0101]) = 0 \cdot 2^{3} + 1 \cdot 2^{2} + 0 \cdot 2^{1} + 1 \cdot 2^{0} = 0 + 4 + 0 + 1 = 5$$

$$B2U_{4}([1011]) = 1 \cdot 2^{3} + 0 \cdot 2^{2} + 1 \cdot 2^{1} + 1 \cdot 2^{0} = 8 + 0 + 2 + 1 = 11$$

$$B2U_{4}([1111]) = 1 \cdot 2^{3} + 1 \cdot 2^{2} + 1 \cdot 2^{1} + 1 \cdot 2^{0} = 8 + 4 + 2 + 1 = 15$$

$$(2.2)$$

在图中,我们用长度为 2^i 的指向右侧箭头的条表示每个位的位置 i 。每个位向量对应的数值就等于所有值为 1 的位对应的条 3^2 。

的长度之和。

让我们来考虑一下 w 位所能表示的值的范围。最小值是用位向量[00…0]表示,也就是整数值 0,而最大值是用位向量[11…1]表示,也就是整数值 $UMax_w = \sum_{i=0}^{w-1} 2^i = 2^w - 1$ 。以 4 位情况为例, $UMax_4 = B2U_4([1111]) = 2^4 - 1 = 15$ 。因此,函数 $B2U_w$ 能够被定义为一个映射 $B2U_w$: $\{0, 1\}^w \rightarrow \{0, \dots, 2^w - 1\}$ 。

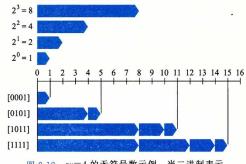


图 2-12 w=4 的无符号数示例。当二进制表示中位i为 1,数值就会相应加上 2^i

无符号数的二进制表示有一个很重要的属性,也就是每个介于 $0\sim2^w-1$ 之间的数都有唯一一个 w 位的值编码。例如,十进制值 11 作为无符号数,只有一个 4 位的表示,即 $\lceil 1011 \rceil$ 。我们用数学原理来重点讲述它,先表述原理再解释。

原理: 无符号数编码的唯一性

函数 $B2U_w$ 是一个双射。

数学术语双射是指一个函数 f 有两面: 它将数值 x 映射为数值 y,即 y=f(x),但它也可以反向操作,因为对每一个 y 而言,都有唯一一个数值 x 使得 f(x)=y。这可以用反函数 f^{-1} 来表示,在本例中,即 $x=f^{-1}(y)$ 。函数 $B2U_w$ 将每一个长度为 w 的位向量都映射为 $0\sim2^w-1$ 之间的一个唯一值;反过来,我们称其为 $U2B_w$ (即"无符号数到二进制"),在 $0\sim2^w-1$ 之间的每一个整数都可以映射为一个唯一的长度为 w 的位模式。

2.2.3 补码编码

对于许多应用,我们还希望表示负数值。最常见的有符号数的计算机表示方式就是补码(two's-complement)形式。在这个定义中,将字的最高有效位解释为负权(negative weight)。我们用函数 $B2T_w$ (Binary to Two's-complement 的缩写,长度为w)来表示: