等式(2.13)也让我们认出了哪些情况下会发生溢出:

原理:检测补码加法中的溢出

对满足 $TMin_w \leqslant x$, $y \leqslant TMax_w$ 的 x 和 y, 令 $s \doteq x + \frac{1}{w}y$ 。当且仅当 x > 0,y > 0,但 $s \leqslant 0$ 时,计算 s 发生了正溢出。当且仅当 x < 0,y < 0,但 $s \geqslant 0$ 时,计算 s 发生了页溢出。

图 2-25 显示了当 w=4 时,这个原理的例子。第一个条目是负溢出的情况,两个负数 相加得到一个正数。最后一个条目是正溢出的情况,两个正数相加得到一个负数。

推导: 检测补码加法中的溢出

让我们先来分析正溢出。如果 x>0,y>0,而 $s\le0$,那么显然发生了正溢出。反过来,正溢出的条件为: 1)x>0,y>0(或者 $x+y< TMax_w$), $2)s\le0$ (见公式(2.13))。同样的讨论也适用于负溢出情况。

★3题 2.29 按照图 2-25 的形式填写下表。分别列出 5 位参数的整数值、整数和与补码和的数值、补码和的位级表示,以及属于等式(2.13)推导中的哪种情况。

x	у	x + y	$x + {t \atop 5} y$	情况
[10100]	[10001]			
[11000]	[11000]			
[10111]	[01000]			
[00010]	[00101]			
[01100]	[00100]			

★习题 2.30 写出一个具有如下原型的函数:

/* Determine whether arguments can be added without overflow */
int tadd_ok(int x, int y);

如果参数 x和 y相加不会产生溢出,这个函数就返回 1。

※ 练习题 2.31 你的同事对你补码加法溢出条件的分析有些不耐烦了,他给出了一个函数 tadd ok 的实现,如下所示:

```
/* Determine whether arguments can be added without overflow */
/* WARNING: This code is buggy. */
int tadd_ok(int x, int y) {
   int sum = x+y;
   return (sum-x == y) && (sum-y == x);
}
```

你看了代码以后笑了。解释一下为什么。

※ 练习题 2.32 你现在有个任务,编写函数 tsub_ok 的代码,函数的参数是 x 和 y,如果计算 x-y 不产生溢出,函数就返回 1。假设你写的练习题 2.30 的代码如下所示:

```
/* Determine whether arguments can be subtracted without overflow */
/* WARNING: This code is buggy. */
int tsub_ok(int x, int y) {
    return tadd_ok(x, -y);
}
```

x和y取什么值时,这个函数会产生错误的结果?写一个该函数的正确版本(家庭作业2.74)。