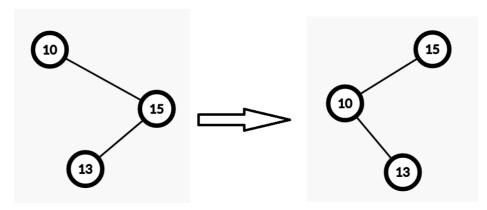
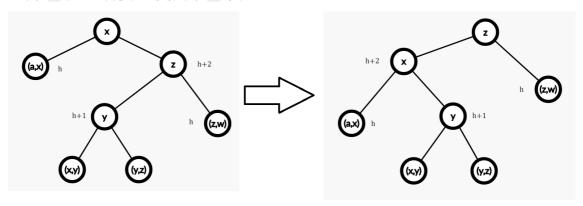
练习 1

- Q:证明在第5节的第二种情况下,一次左旋不一定会恢复高度不变性。
- **A:** 例如,向 AVL 树中依次插入 10 15 13 ,单独一次左旋会把树变成"对称"的样子,不会恢复不变性。



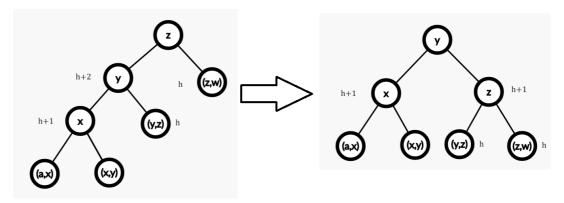
更一般地,假定 AVL 树中 x < y < z,其中 z 是 x 的右儿子, y 是 z 的左儿子,向 y 所在子树中插入节点使得 x 处不满足左右子树高度要求。假定原来 x 的左子树高度为 h, x 的右子树 (即以 z 为根的子树) 高度为 h+1,原来 z 的左子树(即以 y 为根的子树)高度为 h, z 的右子树高度为 h。假定插入节点之后, z 的左子树(即以 y 为根的子树)高度为 h+1, z 的右子树高度为 h, x 的左子树高度为 h, x 的右子树(即以 y 为根的子树)高度为 h+2。这个情况下, z 满足左右子树高度限制, x 不满足。



在进行一次左旋之后,x 的右子树变为了 z 的左子树(即以 y 为根的子树),z 的左子树变为了以 x 为根的子树。此时,x 的左子树高度为 h, x 的右子树(即以 y 为根的子树)高度为 h+1, z 的左子树(即以 x 为根的子树)高度为 h+2, z 的右子树高度及为 h, 在 z 处不满足左右子树高度限制。在这种情况下,没有恢复高度不变性。

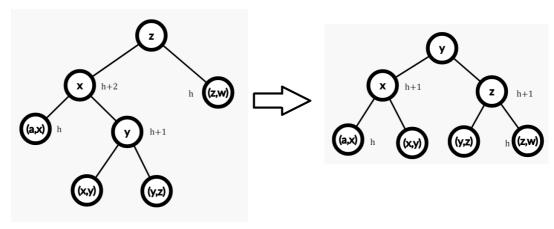
练习4

- **Q**: 展示插入左子树时出现的两种可能违反高度不变性的情况,并展示如何通过右旋或双旋转来修复它们。 在这种情况下,双旋转由哪两个单旋转组成?
- A: 假定 x < y < z
 - 。 假定 AVL 树中 y 是 z 的左儿子, x 是 y 的左儿子,向 x 所在子树中插入节点使得 z 处不满足左右子树高度要求。假定原来以 x 为根的子树深度为 h,插入后高度发生变化(否则不可能不满足不变性),为 h+1,以 y 为根的子树在插入前后均满足不变性,那么 y 的右子树高度为 h 或 h+1,插入后 y 的高度为 h+2,以 z 为根的子树在插入前满足,插入后不满足,那么插入前以 y 为根的子树为 h+1,所以 y 的右子树高度为 h。



经过右旋后, y 的左右子树高度为 h+1, z 的左右子树高度均为 h。

。 假定 AVL 树中 x 是 z 的左儿子,y 是 x 的右儿子,向 y 所在子树中插入节点使得 z 处不满足左右子树高度要求。假定原来以 y 为根的子树深度为 h,插入后高度发生变化(否则不可能不满足不变性),为 h+1,以 x 为根的子树在插入前后均满足不变性,那么 x 的左子树高度为 h 或 h+1,插入后 x 的高度为 h+2,以 z 为根的子树在插入前满足,插入后不满足,那么插入前以 x 为根的子树为 h+1,所以 x 的左子树高度为 h。



先经过左旋, \mathbf{x} 的左子树高度为 h, 右子树高度为 h-1 或 h, \mathbf{y} 的左子树高度为 h+1, 右子树高度为 h 或 h-1, \mathbf{z} 的左子树高度为 h+2, 右子树高度为 h。 \mathbf{x} 满足不变性。 再经过右旋, \mathbf{z} 的左子树高度为 h 或 h-1, 右子树高度为 h, \mathbf{y} 的左子树高度为 h+1, 右子树高度为 h+1。 \mathbf{y} 和 \mathbf{z} 满足高度不变性。