# 拓展1: 基于伸展树的区间操作

### (1) 区间提取

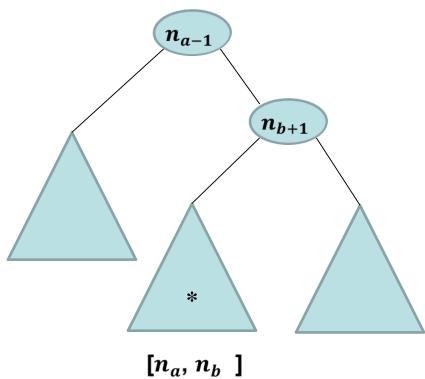
给定一个数列 $[n_1, n_2, \dots, n_m]$ ,假设我们需要提取区间 $[n_a, n_b]$ 的子序列。

#### 步骤:

Step 1: 将位置 $n_a$ 前面的元素转到树根;

Step 2: 将位置 $n_b$ 后面一个元素转到树根的右儿子;

Step 3:则树根右儿子的左子树就是需要提取的区间。



例如: A=[1,2,3,4,5,6,7,8,9,10]

提取 [4---8]

### (2) 区间删除

给定一个数列 $[n_1, n_2, \dots, n_m]$ ,假设我们删除区间 $[n_a, n_b]$ 子序列。

#### 步骤:

Step 1: 利用区间提取方法找到区间所对应的子树;

Step 2: 删除对应的子树

#### (3) 区间插入

给定一个数列 $A=[n_1, n_2, \cdots, n_m]$ 和对应的伸展树,假设我们在 $n_a$ 和 $n_{a+1}$ 之间插入一个新序列B。

Step 1: 把 $n_a$ 转到树根;

Step 2: 把 $n_{a+1}$ 转到树根的右儿子;

Step 3: 将待插入序列B 构建成一颗伸展树。

Step 4: 把新构建的伸展树插入到树根的右儿子的左子树。

### (4) 区间翻转

给定一个数列 $A=[n_1, n_2, \cdots, n_m]$ 和对应的伸展树,假设我们在 $n_a$ 和 $n_b$ 之间插入一个子序列做一个前后翻转。

Step 1: 按照区间提取算法,定位[ $n_a$ ,  $n_b$ ]所对应的子树;

Step 2: 对此区间中的每个结点,交换它的左右儿子。

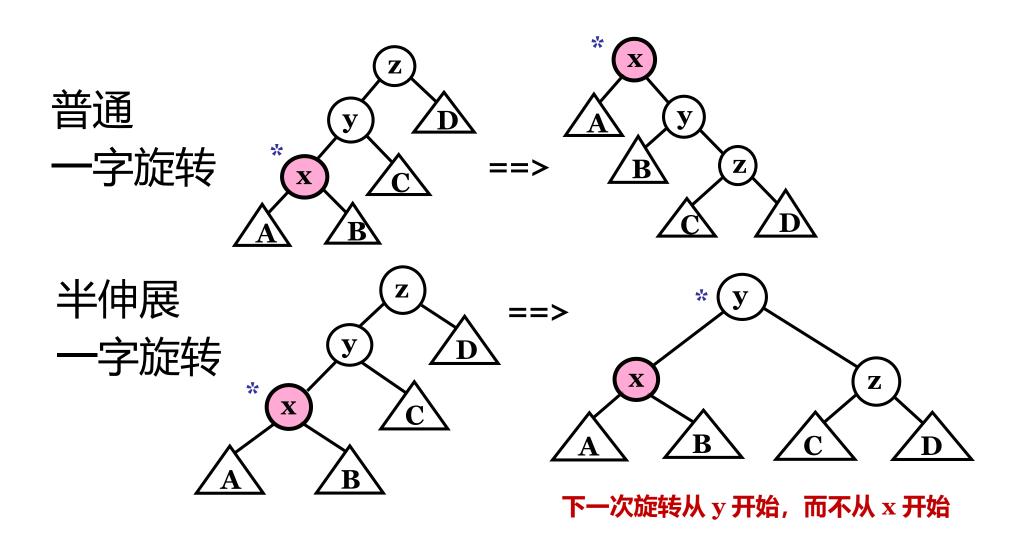
### (4) 区间翻转

例如: A=[1,2,3,4,5,6,7,8,9,10], 翻转A[4-8]部分。

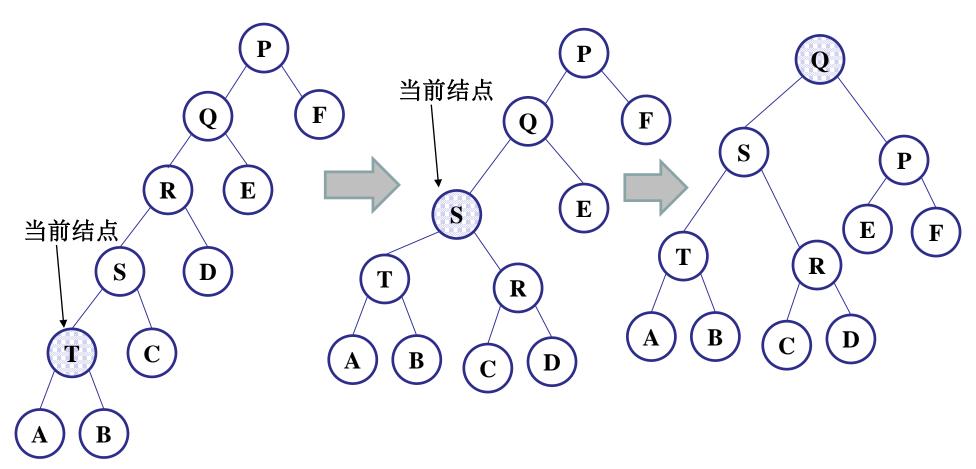
Step 2: Step 1: 6 **10** 6 **10** 8 中序访问 A=[1, 2, 3, 8, 7, 6, 5, 4, 9, 10],

### 拓展2: 半伸展树

下一轮的伸展,当前结点上移到父结点,父结点位置开始旋转,即半伸展不需要把检索结点移动到根



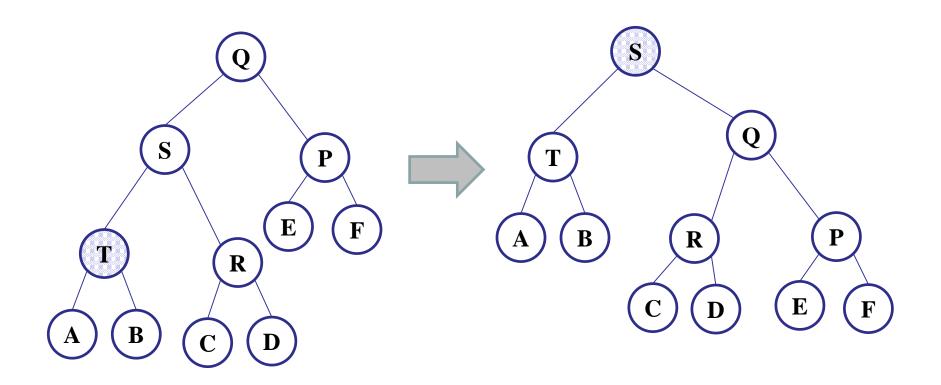
下一轮的伸展,当前结点上移到父结点,父结点位置开始旋转,即半伸展不需要把检索结点移动到根



第一次访问T

# 半伸展树

下一轮的伸展,当前结点上移到父结点,父结点位置开始旋转,即半伸展不需要把检索结点移动到根



第二次访问T