# 二叉树的祖先问题

## 二叉树的最近公共祖先

公共祖先的定义:对于有根树 T 的两个节点 p、q,最近公共祖先表示为一个节点 x,满足 x 是 p、q 的祖先且 x 的深度尽可能大(一个节点也可以是它自己的祖先)

方法:由于要使公共节点x深度尽可能大,结合<mark>递归类似栈的工作方式</mark>,此题想到用<mark>递</mark> 归法

#### 递归三部曲:

- **(1) 递归参数和返回类型:**参数是根节点和p、q两个节点,返回类型也是节点,因此直接用主函数做递归;
- **(2)递归终止条件:**当递归到root为空(没找到)或root为p或root为q时(不能再递归更深了,更深递归得到的结果必不可能是公共祖先),返回root(对应了以上三种情况);
  - (3) 递归逻辑: 对根节点的左/右节点分别递归

## 递归结果的处理(递归函数的变量分别为left、right):

- (1) 如果left、right均为空,说明没找到p和q,返回空;
- (2) 如果left为空,当不属于情况(1)时,说明在right中找到了答案,返回right;
- (3) 如果right为空,当不属于情况(1)时,说明在left中找到了答案,返回left;
- (4) 不属于情况(1) -(3)时,说明在left和right中都找到了答案,说明p和q分布在根节点的两侧,此时根节点是它们的公共祖先,返回root

#### 题目:

### 236. 二叉树的最近公共祖先(中等)

# 二叉搜索树的最近公共祖先

可以用"二叉树的最近公共祖先"的方法,这属于查找二叉树最近公共祖先的通解**本题方法:充分利用二叉搜索树的性质**,分为以下三种情况:

- (1) 如果要查找的两个节点值都比root节点小,说明最近公共祖先出现在root的左子树中,root往左;
  - (2) 如果都比root节点大,说明最近公共祖先出现在root的右子树中,root往右;

(3)其余情况,要么root就是两个节点中的其中一个,要么一个比root小,一个比root大,统一作为else情况,此时root就是它们的公共祖先

循环设置形式: 当找到某节点root是公共祖先时,即break退出循环,返回root; 否则就一直进行循环判断(while(true))

题目:

235. 二叉搜索树的最近公共祖先(中等)

二叉树的祖先问题