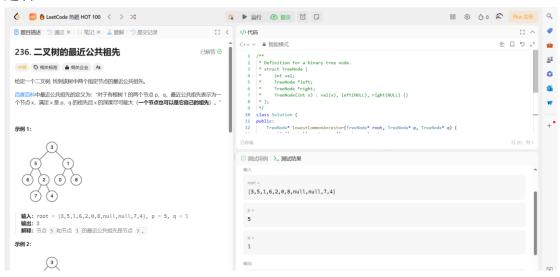
## 题目:



## 解题思路一:

递归法:

每次从当前节点开始,如果当前节点是空则返回空,如果是p或者q中的一个,返回p或者q;递归地在左子树和右子树中查找p和q,如果p和q分别在左右子树中,返回当前节点;否则返回非空子树的结果。

```
class Solution {
public:
   TreeNode* lowestCommonAncestor(TreeNode* root, TreeNode* p, TreeNode* q) {
      // 如果当前节点为空,返回空
       if (!root) return nullptr;
       // 如果当前节点是 p 或 q 中的一个, 返回当前节点
       if (root == p | | root == q) return root;
       // 递归在左子树中查找 p 和 q
       TreeNode* left = lowestCommonAncestor(root->left, p, q);
       // 递归在右子树中查找 p 和 q
       TreeNode* right = lowestCommonAncestor(root->right, p, q);
       // 如果 p 和 q 分别在左右子树中,返回当前节点
       if (left && right) return root;
      // 否则返回非空子树的结果
       return left ? left : right;
};
```

## 解题思路二:

哈希表存储父亲节点:

使用 DFS 将从根节点开始的每个节点的父亲节点存入在哈希表中,如 parent[p]中存储的是 p 的父亲节点,将它从它开始,依次存入它和它的父亲节点,为了避免值重复所以使用集合,从另一个节点 q 开始,如果它存在于 p 的祖先节点集合中,返回这个节点,如果不存在,q变成 q 的父亲节点,直到 q 为空跳出循环

```
class Solution {
   // 哈希表存储每个节点的父节点
   unordered map<TreeNode*, TreeNode*> parent;
   // 使用深度优先搜索来填充父节点哈希表
   void dfs(TreeNode* root) {
       if (root->left) {
          parent[root->left] = root;
          dfs(root->left);
       }
       if (root->right) {
          parent[root->right] = root;
          dfs(root->right);
       }
   }
public:
   TreeNode* lowestCommonAncestor(TreeNode* root, TreeNode* p, TreeNode* q) {
       // 根节点的父节点为 nullptr
       parent[root] = nullptr;
       // 填充父节点哈希表
       dfs(root);
       // 集合存储 p 节点的所有祖先
       unordered_set<TreeNode*> ancestors;
       while (p) {
          ancestors. insert (p);
          p = parent[p];
       }
       // 从 g 节点开始, 找到第一个在 p 的祖先集合中的节点
       while (q) {
```

```
if (ancestors.count(q)) return q;
    q = parent[q];
}

return nullptr;
}
```