## 完全二叉树

2022年9月8日 16:58

## 完全二叉树的节点个数

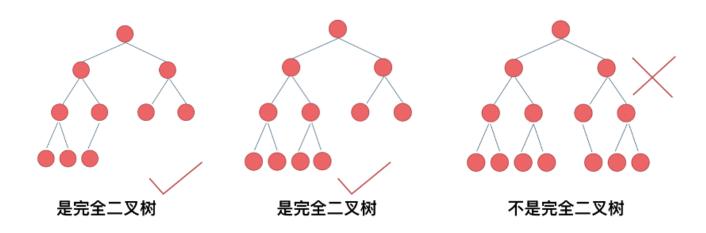
222. 完全二叉树的节点个数

难度中等 60 776 ☆ 10 🖎 🗘 🗓

给你一棵 **完全二叉树** 的根节点 root , 求出该树的节点个数。

完全二叉树 的定义如下:在完全二叉树中,除了最底层节点可能没填满外,其余每层节点数都达到最大值,并且最下面一层的节点都集中在该层最左边的若干位置。若最底层为第 h 层,则该层包含  $1^{\sim}$   $2^{\rm h}$  个节点。

完全二叉树有一个重要的性质 即:除了最底层节点可能没填满外,其余每层节点数都达到最大值,并且最下面一层都集中在该层最左边的若干位置。若最底层为第h层,则该层包含1~2^(h-1)个节点



利用上述性质,我们可以做文章

完全二叉树只有两种情况:

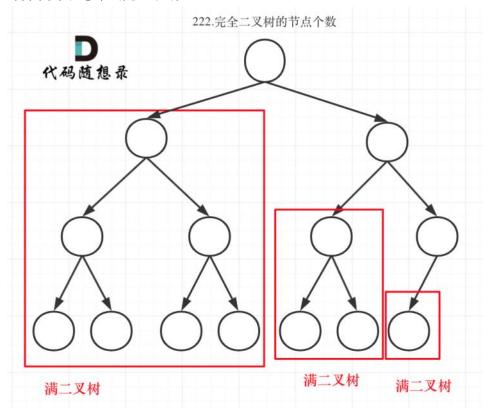
情况一:满二叉树

情况二: 最后一层叶子节点没有满

对于情况一可以直接用2个树深度-1来计算。注意这里根节点深度为1 (注意,在c++中计算开方可以使用左移运算符计算例如1<<ii代表2 ^i)

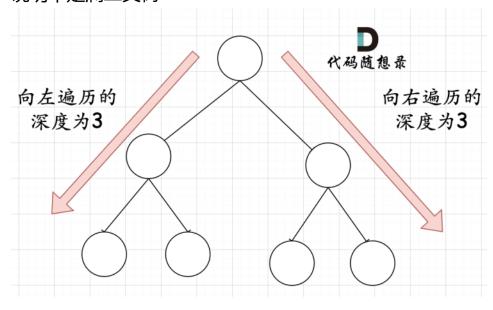
对于情况二,分别递归左孩子和右孩子,递归到某一深度一定会有左孩子

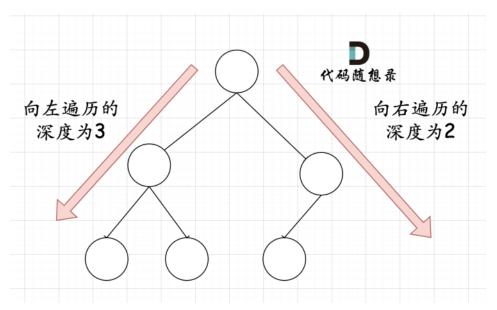
## 或者右孩子为满二叉树



那么问题就转变为: 如何判断目前二叉树是否为满二叉树

在完全二叉树中,若递归向左遍历的深度不等于递归向右遍历的深度,则 说明不是满二叉树





## 上代码,注意通过该方法可以做到O(log n x log n)的时间复杂度

```
class Solution {
public:
    int countNodes(TreeNode* root) {
        int leftHigh=countHigh(root,true);
        int rightHigh=countHigh(root,false);
        if(leftHigh==rightHigh)
            return (1 << leftHigh) - 1;
        else
            return 1+(countNodes(root->left)+countNodes(root->right));
    int countHigh(TreeNode* node, bool flag){
        if(!node)
           return 0;
        if(flag){
           return 1+countHigh(node->left,flag);
        }
        else{
            return 1+countHigh(node->right,flag);
};
```