

# Onestepoffer算法第九讲

指针数据结构 --树(Tree) part1

# 目录

1. Tree 的数据结构介绍
2. 树的递归
3. 层次遍历
4. 前中后序遍历
5. 二叉树查找
6. 字典树遍历

# 1. 树(Tree)的数据结构介绍

链表的升级版, 我们通常接触的树都是二叉树(binary tree), 即每个节点最多有两个子节点; 且除非题目说明, 默认树中不存在循环结构。默认树表示方法如下

```
struct TreeNode {  
    int val;  
    TreeNode *left;  
    TreeNode *right;  
    TreeNode(int x) : val(x), left(NULL), right(NULL) {}  
};
```

## 2. 树的递归

### 437. Path Sum III (Medium)

给定一个整数二叉树，求有多少条路径节点值的和等于给定值。

输入一个二叉树和一个给定整数，输出一个整数，表示有多少条 满足条件的路径。

Input: sum = 8, tree =

10

/\

5 -3

/\

3 2 11

/\

3 -2 1

Output: 3

在这个样例中，和为 8 的路径一共有三个：[[5,3],[5,2,1],[-3,11]]。

# 题目分析

递归每个节点时, 需要分情况考虑:

(1) 如果选取该节点加入路径, 则之后必须继续加入连续节点, 或停止加入节点

(2) 如果不选取该节点加入路径, 则对其左右节点进行重新进行考虑。

因此一个方便的方法是我们创建一个辅函数, 专门用来计算连续加入节点的路径。

# C++ 解决方案

// 主函数

```
int pathSum(TreeNode* root, int sum) {  
    return root ? pathSumStartWithRoot(root, sum) + pathSum(root->left, sum) +  
    pathSum(root->right, sum): 0;  
}
```

// 辅函数

```
int pathSumStartWithRoot(TreeNode* root, int sum) {  
    if (!root) return 0;  
    int count = root->val == sum ? 1: 0;  
    count += pathSumStartWithRoot(root->left, sum - root->val);  
    count += pathSumStartWithRoot(root->right, sum - root->val);  
    return count;  
}
```

# Java 解答

// 主函数

```
public int pathSum(TreeNode root, int sum) {  
    return root == null? 0: pathSumStartWithRoot(root, sum) +  
        pathSum(root.left, sum) + pathSum(root.right, sum);  
}
```

// 辅函数

```
public int pathSumStartWithRoot(TreeNode root, int sum) {  
    if (root == null) return 0;  
  
    int count = (root.val == sum) ? 1: 0;  
  
    count += pathSumStartWithRoot(root.left, sum - root.val);  
    count += pathSumStartWithRoot(root.right, sum - root.val);  
    return count;  
}
```

## 1110. Delete Nodes and Return Forests(Medium)

题目描述: 给定一个整数二叉树和一些整数, 求删掉这些整数对应的节点后, 剩余的子树。

输入是一个整数二叉树和一个一维整数数组, 输出一个数组, 每个位置存储一个子树(的根节点)。

Input: to\_delete = [3,5], tree =

```
  1
 / \
2   3
/\  /\
4 5 6 7
```

Output: [

```
  1
 /
 2
 /
4,6,7]
```



## 题目分析

这道题最主要需要注意的细节是如果通过递归处理原树，以及需要在什么时候断开指针。

同时，为了便于寻找待删除节点，可以建立一个哈希表方便查找。

建议各位同学在看完题解后，自己写一遍本题，加深对于递归的理解和运用能力。

# C++ 解答

// 主函数

```
vector<TreeNode*> delNodes(TreeNode* root, vector<int>& to_delete) {  
    vector<TreeNode*> forest;  
    unordered_set<int> dict(to_delete.begin(), to_delete.end());  
    root = helper(root, dict, forest);  
    if (root) forest.push_back(root);  
    return forest;  
}
```

// 辅函数

```
TreeNode* helper(TreeNode* root, unordered_set<int> &dict, vector<TreeNode*> &forest) {  
    if (!root) return root;  
    root->left = helper(root->left, dict, forest);  
    root->right = helper(root->right, dict, forest);  
    if (dict.count(root->val)) {  
        if (root->left) {  
            forest.push_back(root->left);  
        }  
        if (root->right) {  
            forest.push_back(root->right);  
        }  
        root = NULL;  
    }  
    return root;  
}
```

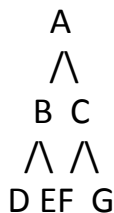
# Java 解答

```
class Solution {  
    List<TreeNode> forest = new ArrayList<>();  
    Set<Integer> dict = new HashSet<>();  
    public List<TreeNode> delNodes(TreeNode root, int[] to_delete) {  
        for (int ele: to_delete) dict.add(ele);  
        root = helper(root);  
        if (root != null) forest.add(root);  
        return forest;  
    }  
    public TreeNode helper(TreeNode root) {  
        if (root == null) return root;  
        root.left = helper(root.left);  
        root.right = helper(root.right);  
        if (dict.contains(root.val)) {  
            if (root.left != null) forest.add(root.left);  
            if (root.right != null) forest.add(root.right);  
            root = null;  
        }  
        return root;  
    }  
}
```

### 3. 层次遍历

深度优先遍历(DFS):从根节点出发,沿着左子树方向进行**纵向遍历**,直到找到叶子节点为止。然后回溯到前一个节点,进行右子树节点的遍历,直到遍历完所有可达节点为止。

广度优先遍历(BFS):从根节点出发,在**横向遍历**二叉树层段节点的基础上纵向遍历二叉树的层次。



DFS:ABDECFG

BFS:ABCDEFG

## 637. Average of Levels in Binary Tree

给定一个二叉树，求每一层的节点值的平均数。

输入是一个二叉树，输出是一个一维数组，表示每层节点值的平均数。

Input:

3

/ \

9 20

/ \

15 7

Output: [3, 14.5, 11]

# C++ 解法

```
vector<double> averageOfLevels(TreeNode* root) {  
    vector<double> ans;  
    if (!root) return ans;  
    queue<TreeNode*> q;  
    q.push(root);  
    while (!q.empty()) {  
        int count = q.size();  
        double sum = 0;  
        for (int i = 0; i < count; ++i) {  
            TreeNode* node = q.front();  
            q.pop();  
            sum += node->val;  
            if (node->left) q.push(node->left);  
            if (node->right) q.push(node->right);  
        }  
        ans.push_back(sum / count);  
    }  
    return ans;  
}
```

# Java 解法

```
public List < Double > averageOfLevels(TreeNode root) {  
    List < Integer > count = new ArrayList < > ();  
    List < Double > res = new ArrayList < > ();  
    average(root, 0, res, count);  
    for (int i = 0; i < res.size(); i++)  
        res.set(i, res.get(i) / count.get(i));  
    return res;  
}  
  
public void average(TreeNode t, int i, List < Double > sum, List < Integer > count) {  
    if (t == null) return;  
  
    if (i < sum.size()) {  
        sum.set(i, sum.get(i) + t.val);  
        count.set(i, count.get(i) + 1);  
    } else {  
        sum.add(1.0 * t.val);  
        count.add(1);  
    }  
    average(t.left, i + 1, sum, count);  
    average(t.right, i + 1, sum, count);  
}
```

# 前中后遍历

前序遍历、中序遍历和后序遍历是三种利用深度优先搜索遍历二叉树的方式。

它们是在对节点访问的顺序有一点不同，其它完全相同。考虑如下一棵树



前序遍历先遍历父结点，再遍历左结点，最后遍历右节点，我们得到的遍历顺序是 [1 2 4 5 3 6]。

```
void preorder(TreeNode* root) {
    visit(root);
    preorder(root->left);
    preorder(root->right);
}
```



# 前中后遍历

中序遍历先遍历左节点, 再遍历父结点, 最后遍历右节点, 我们得到的遍历顺序是 [4 2 5 1 3 6]。

```
void inorder(TreeNode* root) {  
    inorder(root->left);  
    visit(root);  
    inorder(root->right);  
}
```

后序遍历先遍历左节点, 再遍历右结点, 最后遍历父节点, 我们得到的遍历顺序是 [4 5 2 6 3 1]。

```
void postorder(TreeNode* root) {  
    postorder(root->left);  
    postorder(root->right);  
    visit(root);  
}
```

# 课后作业

## 105. Construct Binary Tree from Preorder and Inorder Traversal (Medium)

给定一个二叉树的前序遍历和中序遍历结果, 尝试复原这个树。已知树里不存在重复值的节点。

## 144. Binary Tree Preorder Traversal (Medium)

不使用递归, 实现二叉树的前序遍历。

## 99. Recover Binary Search Tree (Hard)

给定一个二叉查找树, 已知有两个节点被不小心交换了, 试复原此树。

## 208. Implement Trie (Prefix Tree) (Medium)

尝试建立一个字典树, 支持快速插入单词、查找单词、查找单词前缀的功能。