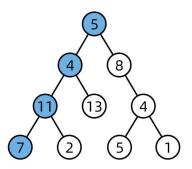
一篇文章解决所有二叉树路径问题(问题分析+分类模板+题目剖析)

星晴pro L5 发布于 2021-06-06[®]741树C++



对于刚刚接触柯的问题的新手而言,路径问题是一个比较棘手的问题。题解中关于二叉树路径问题的总结还偏少,今天我用一篇文章总结一下二叉柯的路径问题。学透这篇文章,二叉树路径题可以秒杀

问题分类

```
二叉树路径的问题大致可以分为两类:
1、自项向下:
顾名思义,就是从某一个节点(不一定是根节点),从上向下寻找路径,到某一个节点(不一定是叶节点)结束
具体巡目如下:
257. 二叉树的所有路径
面试题 04.12. 求和路径
112. 路径总和
113. 路径总和 ||
437. 路径总和 |||
988. 从叶结点开始的最小字符串
而继续细分的话还可以分成一般路径与给定和的路径
2、非自顶向下:
就是从任意节点到任意节点的路径, 不需要自顶向下
124. 二叉树中的最大路径和
687. 最长同值路径
543. 二叉树的直径
保護模板
这类恩通常用深度优先搜索(DFS)和广度优先搜索(BFS)解决、BFS较DFS繁琐,这里为了简洁只展现DFS代码
下面是我对两类题目的分析与模板
一、自琐而下:
dfs
一般路径:
vector<vector<int>>res:
void dfs(TreeNode*root, vector<int>path)
  if(!root) return; //根节点为空直接返回
   path.push_back(root->val); //作出选择
   if(!root->left && !root->right) //如果到叶节点
      res.push_back(path);
      return;
   dfs(root->left,path); //继续递归
   dfs(root->right,path);
# **给定和的路径:**
void dfs(TreeNode*root, int sum, vector<int> path)
  if (!root)
    return;
   sum -= root->val;
   path.push_back(root->val);
   if (!root->left && !root->right && sum == 0)
      res.push_back(path);
      return;
   dfs(root->left, sum, path);
   dfs(root->right, sum, path);
这类展型DFS注意点:
1、如果是找路径和等于给定target的路径的,那么可以不用新增一个临时变量cursum来判断当前路径和。
只需要用给定和target减去节点值,最终结束条件判断target==0即可
2、是否要回溯:二叉树的问题大部分是不需要回溯的,原因如下:
二叉树的递归部分: dfs(root->left),dfs(root->right)已经把可能的路径穷尽了,
因此到任意叶节点的路径只可能有一条,绝对不可能出现另外的路径也到这个满足条件的叶节点的;
而对比二维数组(例如迷宫问题)的DFS,for循环向四个方向查找每次只能朝向一个方向,并没有穷尽路径,
因此某一个满足条件的点可能是有多条路径到该点的
```

并且visited数组标记已经走过的路径是会受到另外路径是否访问的影响,这时候必须回溯

```
3、找到路径后是否要return:
取决于應目是否要求找到叶节点清足条件的路径,如果必须到叶节点,那么就要return;
但如果是到任意节点都可以,那么必不能return,因为这条路径下面还可能有更深的路径满足条件,还要在此基础上继续递归
4、是否要双重递归(即调用根节点的dfs函数后,继续调用根左右节点的pathsum函数):看题目要不要求从根节点开始的,还是从任意节点开始
二、非自项而下:
这类题目一般解题思路如下:
设计一个辅助函数maxpath,训用自身求由以一个节点为根节点的左侧最长路径left和右侧最长路径right,那么经过该节点的最长路径就是left+right
接着只需要从根节点开始dfs,不断比较更新全局变量即可
int res=0;
int maxPath(TreeNode *root) //以root为路径起始点的最长路径
  if (!root)
    return 0:
   int left=maxPath(root->left);
   int right=maxPath(root->right);
   res = max(res, left + right + root->val); //更新全局变量
   return max(left, right); //返回左右路径较长者
这类题型DFS注意点:
1、left,right代表的含义要根据返目所求设置,比如最长路径、最大路径和等等
2、全局变量res的初值设置是0还是INT_MIN要看题目节点是否存在负值,如果存在就用INT_MIN, 否则就是0
3、注意两点之间路径为1. 因此一个点是不能构成路径的
趣目分析
下面是对具体题目的分析和代码呈现
一、自顶向下
257. 二叉树的所有路径
直接套用模板1即可, 注意把"->"放在递归调用中
vector<string> res;
vector<string> binaryTreePaths(TreeNode<T> *root)
   dfs(root, "");
   return res;
void dfs(TreeNode*root, string path)
   if (!root)
     return;
   path += to string(root->val);
   if (!root->left && !root->right)
      res.push_back(path);
      return;
   dfs(root->left, path+"->");
   dfs(root->right, path+"->");
113. 路径总和 ||
直接套用模板2
vector<vector<int>> res;
vector<vector<int>>> pathSum(TreeNode *root, int targetSum)
   vectorkint> path;
   dfs(root, targetSum, path);
   return res;
void dfs(TreeNode*root, int sum, vector<int> path)
   if (!root)
   sum -= root->val;
   path.push_back(root->val);
   if (!root->left && !root->right && sum == 0)
      res.push_back(path);
      return;
   dfs(root->left, sum, path);
   dfs(root->right, sum, path);
437. 路径总和 III
双重递归:先调用dfs函数从root开始查找路径,再调用pathsum函数到root左右子树开始查找
套用模板2
int count = 0;
int pathSum(TreeNode *root, int targetSum)
  if (!root)
     return 0;
                             //以root为起始点直找路径
   dfs1(root, targetSum);
   pathSum(root->left, targetSum); //左子树递归
   pathSum(root->right, targetSum); //右子树遊归
   return count;
void dfs(TreeNode *root, int sum)
   if (!root)
```

return;

```
sum -= root->val;
   if (sum == 0) //注意不要return,因为不要求到叶节点结束,所以一条路径下面还可能有另一条
      count++; //如果找到了一个路径全局变量就+1
   dfs1(root->left, sum);
   dfs1(root->right, sum);
988. 从叶结点开始的最小字符串
换汤不换药, 套用模板1
vector<string> path;

⇒
string smallestFromLeaf(TreeNode *root)

   dfs(root, "");
   sort(path.begin(), path.end()); //升序排序
   return path[0];
void dfs(TreeNode *root, string s)
   if (!root)
    s += 'a' + root->val;
    if (!root->left && !root->right)
      reverse(s.begin(), s.end()); //題目要求从根节点到叶节点. 因此反转
      path.push_back(s);
   dfs(root->left, s);
   dfs(root->right, s);
二、非自项向下
124. 二叉树中的最大路径和
/left,right分别为根节点左右子树最大路径和注意:如果最大路径和<0.意味着该路径和对总路径和做负贡献,因此不要计入到总路径中,将它设置为0
int res = INT_MIN; //注意节点值可能为负数, 因此要设置为最小值
int maxPathSum(TreeNode *root)
   maxPath(root);
   return res:
int maxPath(TreeNode *root) //以root为路径起始点的最长路径
   if (!root)
     return 0;
   int left = max(maxPath(root->left), 0);
   int right = max(maxPath(root->right), 0);
    res = max(res, left + right + root->val); //比较当前最大路径和与左右子村最长路径加上根节点值的较大值. 更新全局变量
    return max(left + root->val, right + root->val); //返回左右子树较长的路径加上根节点值
687. 最长同位路径
int longestUnivaluePath(TreeNode *root)
      return 0;
   longestPath(root);
    return res;
int longestPath(TreeNode *root)
   int left = longestPath(root->left), right = longestPath(root->right);
   // 如果存在左子节点和根节点同位,更新左最长路径;否则左最长路径为0
   if (root->left && root->val == root->left->val)
   else
      left = 0;
   if (root->right && root->val == root->right->val)
     right++;
   else
     right = 0;
   res = max(res, left + right);
   return max(left, right);
543. 二叉树的直径
int res1 = 0;
int diameterOfBinaryTree(TreeNode *root)
   maxPath(root);
   return res1;
int maxPath(TreeNode *root)
、
// 这里递归结束条件要特别注意:不能是!root(而且不需要判断root为空,因为只有非空才会进入递归),因为单个节点路径长也是0
   if (!root->left && !root->right)
    int left = root->left ? maxPath(root->left) + 1 : 0; //判断左子节点是否为空,从而更新左边最长路径
    int right = root->right ? maxPath(root->right) + 1 : 0;
    res1 = max(res, left + right); //更新全局变量
    return max(left, right); //返回左右路径较大者
```