# 题目

给定一个二叉树，找出其最大深度。

二叉树的深度为根节点到最远叶子节点的最长路径上的节点数。

说明: 叶子节点是指没有子节点的节点。

**示例：**

给定二叉树 [3,9,20,null,null,15,7]，

3

/ \

9 20

/ \

15 7

返回它的最大深度 3 。

**类似题目：面试题55 - I**

# 分析

递归、栈循环实现深度优先遍历；用队列循环实现层遍历。

## 方法一：递归

**思路：**

直观的方法是通过递归来解决问题。利用DFS（深度优先遍历），DFS可以采用递归和栈实现。

**代码：**

/\*\*

\* Definition for a binary tree node.

\* struct TreeNode {

\* int val;

\* TreeNode \*left;

\* TreeNode \*right;

\* TreeNode(int x) : val(x), left(NULL), right(NULL) {}

\* };

\*/

//深度优先遍历，递归

class Solution {

public:

int dfs(TreeNode\* root, int max\_dept) {

if(!root) return max\_dept;

//到叶子节点的时候返回，此时max\_dept是递增后的

int left\_dept = dfs(root->left, max\_dept+1);

int right\_dept = dfs(root->right, max\_dept+1);

//不能用max\_dept++/++max\_depth

return max(left\_dept, right\_dept);

}

//这个求最大深度的通用做法，务必掌握！

int maxDepth(TreeNode\* root) {

int max\_dept = 0;

return dfs(root, max\_dept);

}

/\*另外一种写法：

int maxDepth(TreeNode \*node)

{

if(node==nullptr)return 0;

int left\_depth = maxDepth(node->left);

int right\_depth = maxDepth(node->right);

return max(left\_depth,right\_depth)+1;

}

\*/

};

另外一种写法：

class Solution {

public:

int maxDepth(TreeNode\* root) {

if (root == nullptr) return 0;

return max(maxDepth(root->left), maxDepth(root->right)) + 1;

}

};

或：

class Solution {

public:

int maxDepth(TreeNode\* root) {

if(root==NULL) return 0;

int l=maxDepth(root->left)+1;

int r=maxDepth(root->right)+1;

return l>r?l:r;

}

};

或：

//深度优先：用栈的循环版

class Solution {

public:

int maxDepth(TreeNode\* root) {

if(root==NULL) return 0;

stack<pair<TreeNode\*,int>> s;

TreeNode\* p=root;

int Maxdeep=0;

int deep=0;

while(!s.empty()||p!=NULL)

//若栈非空，则说明还有一些节点的右子树尚未探索；若p非空，意味着还有一些节点的左子树尚未探索

{

while(p!=NULL)//优先往左边走

{

s.push(pair<TreeNode\*,int>(p,++deep));

p=p->left;

}

p=s.top().first;

//若左边无路，就预备右拐。右拐之前，记录右拐点的基本信息

deep=s.top().second;

if(Maxdeep<deep) Maxdeep=deep;

//预备右拐时，比较当前节点深度和之前存储的最大深度

s.pop();

//将右拐点出栈；此时栈顶为右拐点的前一个结点。在右拐点的右子树全被遍历完后，会预备在这个节点右拐

p=p->right;

}

return Maxdeep;

}

};

**复杂度：**

时间复杂度：我们每个结点只访问一次，因此时间复杂度为O(N)，其中N是结点的数量。

空间复杂度：在最糟糕的情况下，树是完全不平衡的，例如每个结点只剩下左子结点，递归将会被调用N次（树的高度），因此保持调用栈的存储将是O(N)。但在最好的情况下（树是完全平衡的），树的高度将是log(N)。因此，在这种情况下的空间复杂度将是 O(log(N))。

## 方法二：迭代

**思路：**宽度优先遍历（利用队列）

**代码：**

class Solution {

public:

int maxDepth(TreeNode\* root) {

queue<TreeNode\*> q;

int ans = 0;

if (root != nullptr) q.push(root);

while (!q.empty()) {

for (int i = q.size() - 1; i >= 0; --i) {

TreeNode\* cur = q.front();

q.pop();

if (cur->left) q.push(cur->left);

if (cur->right) q.push(cur->right);

}

++ans;

}

return ans;

}

};

**复杂度：**