

切换主题：

默认主题

▼

题目地址(104. 二叉树的最大深度)



https://leetcode-cn.com/problems/maximum-depth-of-binary-tree

标签

- DFS
- 树

难度

- 简单

入选理由

- 这是一个难度为 easy 的题目，适合作为第一题。
- 此题适合练习递归。
- 这是一个非常常见的考点，只不过有的时候是作为题目的一部分出现，而不是单独考察而已。

题目描述

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 。

前置知识

- 递归

思路

树的题目很适合用来递归来做。基本上和树的搜索有关的，都可以用递归来做，为什么？

因为树是一种递归的数据结构。而穷举搜索一棵树必然需要遍历其所有节点，而搜索的逻辑对所有的子树都是一样的。因此这就很适合用递归来解决了。

这里给大家介绍一种写递归的小方法 **产品经理法**。

1. 定义函数功能，不用管其具体实现。

从高层次的角度来定义函数功能。你可以把自己想象成**产品经理**。只需要知道要做什么事情就行了，而怎么实现我不管，那是码农的事情。

具体来说，我需要的功能是**给定一个二叉树的节点，返回以这个节点为根节点的子树的最大深度**。假设这个函数为 f 。那么问题转化为 $f(\text{root})$ 。

2. 确定大问题和小问题的关系。

要解决 $f(\text{root})$ 这个问题。可以先解决 $f(\text{root.right})$ 和 $f(\text{root.left})$ ，当然我们仍然不关心 f 怎么实现。

$f(\text{root})$ 与 $f(\text{root.right})$ 和 $f(\text{root.left})$ 有什么关系呢？不难看出 $1 + \max(f(\text{root.right}), f(\text{root.left}))$ 。

到这里我们还不知道 f 怎么实现的，但是我们已经完成了产品经理的需求。

实际上我们知道了，我们怎么知道的？

3. 补充递归终止条件。

如果递归到叶子节点的时候，返回 0 即可。

代码

代码支持：Python3, Java, JS, CPP

Python Code:

```
# Definition for a binary tree node.
class Solution:
    def maxDepth(self, root: TreeNode) -> int:
        if not root: return 0
        return 1 + max(self.maxDepth(root.left), self.maxDepth(root.right))
```

Java Code:

```
class Solution {  
    public int maxDepth(TreeNode root) {  
        if(root == null){  
            return 0;  
        }  
        return Math.max(maxDepth(root.left), maxDepth(root.right)) + 1;  
    }  
}
```

JS Code:

```
/**  
 * @param {TreeNode} root  
 * @return {number}  
 */  
var maxDepth = function (root) {  
    if (root === null) {  
        return 0;  
    }  
    return Math.max(maxDepth(root.left), maxDepth(root.right)) + 1;  
};
```

C++ Code:

```
class Solution {  
public:  
    int maxDepth(TreeNode* root) {  
        if(!root) return 0;  
        int left = maxDepth(root->left);  
        int right = maxDepth(root->right);  
        return max(left, right) + 1;  
    }  
};
```

复杂度分析

- 时间复杂度： $O(N)$ ，其中 N 为节点数。
- 空间复杂度： $O(h)$ ，其中 h 为树的深度，最坏的情况 h 等于 N ，其中 N 为节点数，此时树退化到链表。

扩展

大家也可以使用层次遍历的方式来解决，具体来说可以使用队列做 BFS，直接使用带层信息的 BFS 模板即可。关于 BFS 我们会在专题篇的《搜索》进行更详细的介绍。

上一页
 下一页



© 2020 lucifer. 保留所有权利