

原创

数据结构 - 二叉树 - 面试中常见的二叉树算法题

2018-01-17 21:16:09

从零开始的异世界生活

阅读数 17127

☆ 收藏

更多

版权声明：本文为博主原创文章，遵循 CC 4.0 BY-SA 版权协议，转载请附上原文出处链接和本声明。

本文链接：<https://blog.csdn.net/u012428012/article/details/79089915>

数据结构 - 二叉树 - 面试中常见的二叉树算法题

数据结构是面试中必定考查的知识点，面试者需要掌握几种经典的数据结构：**线性表**（数组、链表）、**栈与队列**、**树**（二叉树、二叉查找树、平衡二叉树）、**图**。

本文主要介绍**树**中的常见的**二叉树**数据结构。包括

- 概念简介
- 二叉树中树节点的数据结构（Java）
- 二叉树的遍历（Java）
- 常见的二叉树算法题（Java）

概念简介

如果对二叉树概念已经基本掌握，可以跳过该部分，直接查看常见链表算法题。

二叉树基本概念

二叉树在图论中是这样定义的：二叉树是一个连通的无环图，并且每一个顶点的度不大于3。有根二叉树还要满足根结点的度不大于2。有了根结点之后定义了唯一的父结点，和最多2个子结点。二叉树性质如下：

- 二叉树的每个结点至多只有二棵子树(不存在度大于2的结点)，二叉树的子树有左右之分，次序不能颠倒。
- 二叉树的第 i 层至多有 2^{i-1} 个结点。
- 深度为 k 的二叉树至多有 $2^k - 1$ 个结点。
- 对任何一棵二叉树 T ，如果其终端结点数为 n_0 ，度为2的结点数为 n_2 ，则 $n_0 = n_2 + 1$ 。
- 一棵深度为 k ，且有 $2^k - 1$ 个节点称之为**满二叉树**；
- 深度为 k ，有 n 个节点的二叉树，当且仅当其每一个节点都与深度为 k 的满二叉树中，序号为1至 n 的节点对应时，称之为**完全二叉树**。
- **平衡二叉树**又被称为AVL树（区别于AVL算法），它是一棵二叉排序树，且具有以下性质：它是一棵空树或它的左右两个子树的高度差的绝对值不超过1，左右两个子树都是一棵平衡二叉树。

👍

31

🔗

💬

2

📖

☆

📱

平衡二叉树

<

>

赏

脉

🔊

举报

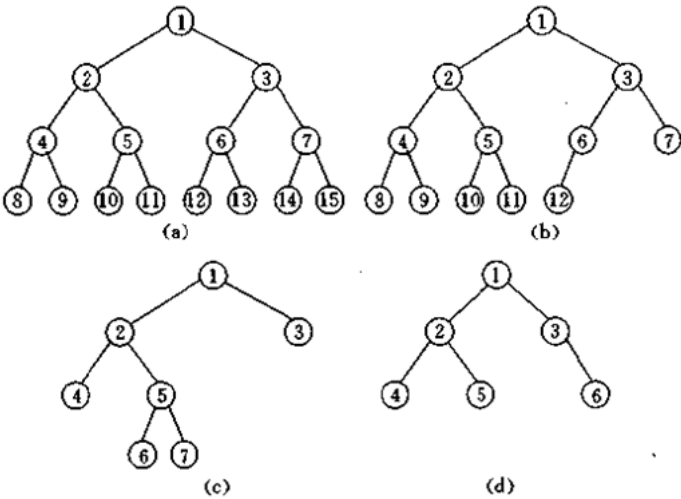


图 6.4 特殊形态的二叉树
(a) 满二叉树；(b) 完全二叉树；(c)和(d)非完全二叉树。

👍
31

🔗

💬
2

📖

☆

📱

<

>

👑

👤

二叉树中树节点的数据结构

二叉树由一系列树结点组成，每个结点包括三个部分：一个是存储数据元素的数据域，另一个是存储左子结点地址的指针域，另一个是存储右子结点地址的指针域。
定义树节点为类：TreeNode。具体实现如下：

```
1 public class TreeNode {
2
3     public int val; // 数据域
4     public TreeNode left; // 左子树根节点
5     public TreeNode right; // 右子树根节点
6
7     public TreeNode() {
8
9     }
10
11     public TreeNode(int val) {
12         this.val = val;
13     }
14
15 }
```

二叉树的遍历

1. 前序遍历

递归解法：

- 如果二叉树为空，空操作
- 如果二叉树不为空，访问根节点，前序遍历左子树，前序遍历右子树

```
1 /**
2  * 1. 前序遍历
3  * 递归
4  * @param root 树根节点
5  */
6 public static void preorderTraversalRec(TreeNode root){
7     if (root == null) {
8         return;
9     }
10    System.out.print(root.val + "->");
```

🔊

👤
举报

```

11     preorderTraversalRec(root.left);
12     preorderTraversalRec(root.right);
13 }

```

非递归解法：用一个辅助stack，总是先把右孩子放进栈。

```

1  /**
2   * 1. 前序遍历
3   * 非递归
4   * @param root 树根节点
5   */
6  public static void preorderTraversal2(TreeNode root) {
7      if (root == null) {
8          return;
9      }
10     Stack<TreeNode> stack = new Stack<>(); // 辅助栈
11     TreeNode cur = root;
12     while (cur != null || !stack.isEmpty()) {
13         while (cur != null) { // 不断将左子节点入栈，直到cur为空
14             stack.push(cur);
15             System.out.print(cur.val + "->"); // 前序遍历，先打印当前节点在打印左子节点，然后再把右子节点加到栈中
16             cur = cur.left;
17         }
18         if (!stack.isEmpty()) { // 栈不为空，弹出栈元素
19             cur = stack.pop(); // 此时弹出最左边的节点
20             cur = cur.right; // 令当前节点为右子节点
21         }
22     }
23 }
24 }
25
26 /**
27 * 1. 前序遍历
28 * 非递归解法2
29 * @param root 树根节点
30 */
31 public static void preorderTraversal(TreeNode root) {
32     if (root == null) {
33         return;
34     }
35     Stack<TreeNode> stack = new Stack<>(); // 辅助栈保存树节点
36     stack.add(root);
37     while (!stack.isEmpty()) { // 栈不为空
38         TreeNode temp = stack.pop();
39         System.out.print(temp.val + "->"); // 先根节点，因为是前序遍历
40         if (temp.right != null) { // 先添加右孩子，因为栈是先进后出
41             stack.add(temp.right);
42         }
43         if (temp.left != null) {
44             stack.add(temp.left);
45         }
46     }
47 }

```

2. 中序遍历

递归解法：

- 如果二叉树为空，空操作
- 如果二叉树不为空，中序遍历左子树，访问根节点，中序遍历右子树

```

1  /**
2   * 2. 中序遍历
3   * 递归
4   * @param root 树根节点
5   */
6  public static void inorderTraversalRec(TreeNode root){
7      if (root == null) {
8

```



31



2



```

9         return;
10    }
11    inorderTraversalRec(root.left);
12    System.out.print(root.val + "->");
13    inorderTraversalRec(root.right);
    }

```

 31


 2









非递归解法：用栈先把根节点的所有左孩子都添加到栈内，然后输出栈顶元素，再处理栈顶元素的右子树。

```

1  /**
2  * 2. 中序遍历
3  * 非递归
4  * @param root 树根节点
5  */
6  public static void inorderTraversal(TreeNode root) {
7      if (root == null) {
8          return;
9      }
10     Stack<TreeNode> stack = new Stack<>(); // 辅助栈
11     TreeNode cur = root;
12     while (cur != null || !stack.isEmpty()) {
13         while (cur != null) { // 不断将左子节点入栈，直到cur为空
14             stack.push(cur);
15             cur = cur.left;
16         }
17         if (!stack.isEmpty()) { // 栈不为空，弹出栈元素
18             cur = stack.pop(); // 此时弹出最左边的节点
19             System.out.print(cur.val + "->"); // 中序遍历，先打印左子节点在打印当前节点，然后再把右子节点加到栈中
20             cur = cur.right; // 令当前节点为右子节点
21         }
22     }
23 }

```

3. 后序遍历

递归解法：

- 如果二叉树为空，空操作
- 如果二叉树不为空，后序遍历左子树，后序遍历右子树，访问根节点

```

1  /**
2  * 3. 后序遍历
3  * 递归
4  * @param root 树根节点
5  */
6  public static void postorderTraversalRec(TreeNode root){
7      if (root == null) {
8          return;
9      }
10     postorderTraversalRec(root.left);
11     postorderTraversalRec(root.right);
12     System.out.print(root.val + "->");
13 }

```

非递归解法：双栈法。

```

1  /**
2  * 3. 后序遍历
3  * 非递归
4  * @param root 树根节点
5  */
6  public static void postorderTraversal(TreeNode root) {
7      if (root == null) {
8          return;
9      }
10     Stack<TreeNode> stack1 = new Stack<>(); // 保存树节点
11     Stack<TreeNode> stack2 = new Stack<>(); // 保存后序遍历的结果

```




```

12     stack1.add(root);
13     while (!stack1.isEmpty()) {
14         TreeNode temp = stack1.pop();
15         stack2.push(temp); // 将弹出的元素加到stack2中
16         if (temp.left != null) { // 左子节点先入栈
17             stack1.push(temp.left);
18         }
19         if (temp.right != null) { // 右子节点后入栈
20             stack1.push(temp.right);
21         }
22     }
23     while (!stack2.isEmpty()) {
24         System.out.print(stack2.pop().val + "->");
25     }
26 }

```

4. 层次遍历

思路：分层遍历二叉树（按层次从上到下，从左到右）迭代，相当于广度优先搜索，使用队列实现。队列初始化，将根节点压入队列。当队列为空，作：弹出一个节点，访问，若左子节点或右子节点不为空，将其压入队列。

```

1  /**
2   * 4. 层次遍历
3   * @param root 根节点
4   */
5  public static void levelTraversal(TreeNode root){
6      if(root == null) {
7          return;
8      }
9      Queue<TreeNode> queue = new LinkedList<>(); // 对列保存树节点
10     queue.add(root);
11     while (!queue.isEmpty()) {
12         TreeNode temp = queue.poll();
13         System.out.print(temp.val + "->");
14         if (temp.left != null) { // 添加左右子节点到对列
15             queue.add(temp.left);
16         }
17         if (temp.right != null) {
18             queue.add(temp.right);
19         }
20     }
21 }

```

常见的二叉树算法题

1. 求二叉树中的节点个数

递归解法： $O(n)$

- 如果二叉树为空，节点个数为0
- 如果二叉树不为空，二叉树节点个数 = 左子树节点个数 + 右子树节点个数 + 1

```

1  /**
2   * 1. 求二叉树中的节点个数
3   * 递归
4   * @param root 树根节点
5   * @return 节点个数
6   */
7  public static int getNodeNumRec(TreeNode root) {
8      if (root == null) {
9          return 0;
10     }
11     return getNodeNumRec(root.left) + getNodeNumRec(root.right) + 1;
12 }

```

非递归解法： $O(n)$ 。基本思想同LevelOrderTraversal。即用一个Queue，在Java里面可以用LinkedList来模拟。

```

1  /**
2   * 1. 求二叉树中的节点个数
3   * 非递归
4   * @param root 树根节点
5   * @return 节点个数
6   */
7  public static int getNodeNum(TreeNode root) {
8      if (root == null) {
9          return 0;
10     }
11     Queue<TreeNode> queue = new LinkedList<>(); // 用队列保存树节点, 先进先出
12     queue.add(root);
13     int count = 1; // 节点数量
14     while (!queue.isEmpty()) {
15         TreeNode temp = queue.poll(); // 每次从队列中删除节点, 并返回该节点信息
16         if (temp.left != null) { // 添加左子孩子到队列
17             queue.add(temp.left);
18             count++;
19         }
20         if (temp.right != null) { // 添加右子孩子到队列
21             queue.add(temp.right);
22             count++;
23         }
24     }
25     return count;
26 }

```



31



2



2. 求二叉树的深度（高度）

递归解法: $O(n)$

- 如果二叉树为空，二叉树的深度为0
- 如果二叉树不为空，二叉树的深度 = max(左子树深度, 右子树深度) + 1

```

1  /**
2   * 求二叉树的深度（高度）
3   * 递归
4   * @return 树的深度
5   */
6  public static int getDepthRec(TreeNode root) {
7      if (root == null) {
8          return 0;
9      }
10     return Math.max(getDepthRec(root.left), getDepthRec(root.right)) + 1;
11 }

```

非递归解法: $O(n)$ 。基本思想同LevelOrderTraversal。即用一个Queue，在Java里面可以用LinkedList来模拟。

```

1  /**
2   * 求二叉树的深度（高度）
3   * 非递归
4   * @param root 树根节点
5   * @return 树的深度
6   */
7  public static int getDepth(TreeNode root) {
8      if (root == null) {
9          return 0;
10     }
11     int currentLevelCount = 1; // 当前层的节点数量
12     int nextLevelCount = 0; // 下一层节点数量
13     int depth = 0; // 树的深度
14
15     Queue<TreeNode> queue = new LinkedList<>(); // 对列保存树节点
16     queue.add(root);
17     while (!queue.isEmpty()) {
18         TreeNode temp = queue.remove(); // 移除节点
19         currentLevelCount--; // 当前层节点数减1

```



举报

```

20     if (temp.left != null) { // 添加左节点并更新下一层节点个数
21         queue.add(temp.left);
22         nextLevelCount++;
23     }
24     if (temp.right != null) { // 添加右节点并更新下一层节点个数
25         queue.add(temp.right);
26         nextLevelCount++;
27     }
28     if (currentLevelCount == 0) { // 如果是该层的最后一个节点，树的深度加1
29         depth++;
30         currentLevelCount = nextLevelCount; // 更新当前层节点数量并且重置下一层节点数量
31         nextLevelCount = 0;
32     }
33 }
34 return depth;
35 }

```

3. 求二叉树第k层的节点个数

递归解法: $O(n)$

思路: 求以root为根的k层节点数目, 等价于求以root左孩子为根的k-1层 (因为少了root) 节点数目 加上以root右孩子为根的k-1层 (因为少了root) 节点数目

- 如果二叉树为空或者 $k < 1$, 返回0
- 如果二叉树不为空并且 $k = 1$, 返回1
- 如果二叉树不为空且 $k > 1$, 返回root左子树中k-1层的节点个数与root右子树k-1层节点个数之和

```

1  /**
2   * 求二叉树第k层的节点个数
3   * 递归
4   * @param root 根节点
5   * @param k 第k个节点
6   * @return 第k层节点数
7   */
8  public static int getNodeNumKthLevelRec(TreeNode root, int k) {
9      if (root == null || k < 1) {
10         return 0;
11     }
12     if (k == 1) {
13         return 1;
14     }
15     return getNodeNumKthLevelRec(root.left, k - 1) + getNodeNumKthLevelRec(root.right, k - 1);
16 }

```

4. 求二叉树中叶子节点的个数

递归解法:

- 如果二叉树为空, 返回0
- 如果二叉树是叶子节点, 返回1
- 如果二叉树不是叶子节点, 二叉树的叶子节点数 = 左子树叶子节点数 + 右子树叶子节点数

```

1  /**
2   * 4. 求二叉树中叶子节点的个数
3   * 递归
4   * @param root 根节点
5   * @return 叶子节点个数
6   */
7  public static int getNodeNumLeafRec(TreeNode root) {
8      if (root == null) {
9         return 0;
10     }
11     if (root.left == null && root.right == null) {
12         return 1;
13     }

```



31



2



```

14     return getNodeNumLeafRec(root.left) + getNodeNumLeafRec(root.right);
15 }

```

非递归解法：基于层次遍历进行求解，利用Queue进行。

```

1  /**
2  * 4. 求二叉树中叶子节点的个数 (迭代)
3  * 非递归
4  * @param root 根节点
5  * @return 叶子节点个数
6  */
7  public static int getNodeNumLeaf(TreeNode root){
8      if (root == null) {
9          return 0;
10     }
11     int leaf = 0; // 叶子节点个数
12     Queue<TreeNode> queue = new LinkedList<>();
13     queue.add(root);
14     while (!queue.isEmpty()) {
15         TreeNode temp = queue.poll();
16         if (temp.left == null && temp.right == null) { // 叶子节点
17             leaf++;
18         }
19         if (temp.left != null) {
20             queue.add(temp.left);
21         }
22         if (temp.right != null) {
23             queue.add(temp.right);
24         }
25     }
26     return leaf;
27 }

```

5. 判断两棵二叉树是否相同的树

递归解法：

- 如果两棵二叉树都为空，返回真
- 如果两棵二叉树一棵为空，另外一棵不为空，返回假
- 如果两棵二叉树都不为空，如果对应的左子树和右子树都同构返回真，其他返回假

```

1  /**
2  * 5. 判断两棵二叉树是否相同的树。
3  * 递归
4  * @param r1 二叉树1
5  * @param r2 二叉树2
6  * @return 是否相同
7  */
8  public static boolean isSameRec(TreeNode r1, TreeNode r2) {
9      if (r1 == null && r2 == null) { // 都是空
10         return true;
11     } else if (r1 == null || r2 == null) { // 有一个为空，一个不为空
12         return false;
13     }
14     if (r1.val != r2.val) { // 两个不为空，但是值不相同
15         return false;
16     }
17     return isSameRec(r1.left, r2.left) && isSameRec(r1.right, r2.right); // 递归遍历左右子节点
18 }

```

非递归解法：利用Stack对两棵树对应位置上的节点进行判断是否相同。

```

1  /**
2  * 5. 判断两棵二叉树是否相同的树 (迭代)
3  * 非递归
4  * @param r1 二叉树1

```



31



2



举报


```

5  * @param r2 二叉树2
6  * @return 是否相同
7  */
8  public static boolean isSame(TreeNode r1, TreeNode r2){
9      if (r1 == null && r2 == null) { // 都是空
10         return true;
11     } else if (r1 == null || r2 == null) { // 有一个为空, 一个不为空
12         return false;
13     }
14     Stack<TreeNode> stack1 = new Stack<>();
15     Stack<TreeNode> stack2 = new Stack<>();
16     stack1.add(r1);
17     stack2.add(r2);
18     while (!stack1.isEmpty() && !stack2.isEmpty()) {
19         TreeNode temp1 = stack1.pop();
20         TreeNode temp2 = stack2.pop();
21         if (temp1 == null && temp2 == null) { // 两个元素都为空, 因为添加的时候没有对空节点做判断
22             continue;
23         } else if (temp1 != null && temp2 != null && temp1.val == temp2.val) {
24             stack1.push(temp1.left); // 相等则添加左右子节点判断
25             stack1.push(temp1.right);
26             stack2.push(temp2.left);
27             stack2.push(temp2.right);
28         } else {
29             return false;
30         }
31     }
32     return true;
33 }

```



31



2



6. 判断二叉树是不是平衡二叉树

递归实现：借助前面实现好的求二叉树高度的函数

- 如果二叉树为空，返回真
- 如果二叉树不为空，如果左子树和右子树都是AVL树并且左子树和右子树高度相差不大于1，返回真，其他返回假

```

1  /**
2  * 6. 判断二叉树是不是平衡二叉树
3  * 递归
4  * @param root 根节点
5  * @return 是否二叉平衡树 (AVL树)
6  */
7  public static boolean isAVLTree(TreeNode root) {
8      if (root == null) {
9          return true;
10     }
11     if (Math.abs(getDepth(root.left) - getDepth(root.right)) > 1) { // 左右子树高度差大于1
12         return false;
13     }
14     return isAVLTree(root.left) && isAVLTree(root.right); // 递归判断左右子树
15 }

```

7. 求二叉树的镜像

递归实现：破坏原来的树，把原来的树改成其镜像

- 如果二叉树为空，返回空
- 如果二叉树不为空，求左子树和右子树的镜像，然后交换左右子树

```

1  /**
2  * 7. 求二叉树的镜像
3  * 递归
4  * @param root 根节点
5  * @return 镜像二叉树的根节点
6  */
7

```



举报

```
8 public static TreeNode mirrorRec(TreeNode root) {
9     if (root == null) {
10         return root;
11     }
12     TreeNode left = mirrorRec(root.right); // 递归镜像左右子树
13     TreeNode right = mirrorRec(root.left);
14     root.left = left; // 更新根节点的左右子树为镜像后的树
15     root.right = right;
16     return root;
17 }
```

递归实现：不能破坏原来的树，返回一个新的镜像树

- 如果二叉树为空，返回空
- 如果二叉树不为空，求左子树和右子树的镜像，然后交换左右子树

```
1 /**
2  * 7. 求二叉树的镜像
3  * 递归
4  * @param root 根节点
5  * @return 镜像二叉树的根节点
6  */
7 public static TreeNode mirrorCopyRec(TreeNode root) {
8     if (root == null) {
9         return root;
10    }
11    TreeNode newRoot = new TreeNode(root.val); // 创建新节点，然后交换左右子树
12    newRoot.left = mirrorCopyRec(root.right);
13    newRoot.right = mirrorCopyRec(root.left);
14    return newRoot;
15 }
```

非递归实现：破坏原来的树，把原来的树改成其镜像

```
1 /**
2  * 7. 求二叉树的镜像
3  * 非递归
4  * @param root 根节点
5  * @return 镜像二叉树的根节点
6  */
7 public static void mirror(TreeNode root) {
8     if (root == null) {
9         return ;
10    }
11    Stack<TreeNode> stack = new Stack<>();
12    stack.push(root);
13    while (!stack.isEmpty()){
14        TreeNode cur = stack.pop();
15        // 交换左右孩子
16        TreeNode tmp = cur.right;
17        cur.right = cur.left;
18        cur.left = tmp;
19
20        if (cur.right != null) {
21            stack.push(cur.right);
22        }
23        if (cur.left != null) {
24            stack.push(cur.left);
25        }
26    }
27 }
28 }
```

非递归实现：不能破坏原来的树，返回一个新的镜像树

```
1 /**
2  * 7. 求二叉树的镜像
```



```

3  * 非递归
4  * @param root 根节点
5  * @return 镜像二叉树的根节点
6  */
7  public static TreeNode mirrorCopy(TreeNode root) {
8      if (root == null) {
9          return null;
10     }
11     Stack<TreeNode> stack = new Stack<TreeNode>();
12     Stack<TreeNode> newStack = new Stack<TreeNode>();
13     stack.push(root);
14     TreeNode newRoot = new TreeNode(root.val);
15     newStack.push(newRoot);
16     while (!stack.isEmpty()) {
17         TreeNode cur = stack.pop();
18         TreeNode newCur = newStack.pop();
19         if (cur.right != null) {
20             stack.push(cur.right);
21             newCur.left = new TreeNode(cur.right.val);
22             newStack.push(newCur.left);
23         }
24         if (cur.left != null) {
25             stack.push(cur.left);
26             newCur.right = new TreeNode(cur.left.val);
27             newStack.push(newCur.right);
28         }
29     }
30 }
31 return newRoot;
}

```



31



2



8. 判断两个二叉树是否互相镜像

递归解法：与比较两棵二叉树是否相同解法一致（题5），非递归解法省略。

- 比较r1的左子树的镜像是不是r2的右子树
- 比较r1的右子树的镜像是不是r2的左子树

```

1  /**
2  * 8. 判断两个树是否互相镜像
3  * @param r1 二叉树 1
4  * @param r2 二叉树 2
5  * @return 是否互相镜像
6  */
7  public static boolean isMirrorRec(TreeNode r1, TreeNode r2) {
8      if (r1 == null && r2 == null) {
9          return true;
10     } else if (r1 == null || r2 == null) {
11         return false;
12     }
13     if (r1.val != r2.val) {
14         return false;
15     }
16     // 递归比较r1的左子树的镜像是不是r2右子树
17     // 和r1的右子树的镜像是不是r2的左子树
18     return isMirrorRec(r1.left, r2.right) && isMirrorRec(r1.right, r2.left);
19 }

```

9. 求二叉树中两个节点的最低公共祖先节点

递归解法：

- 如果两个节点分别在根节点的左子树和右子树，则返回根节点
- 如果两个节点都在左子树，则递归处理左子树；如果两个节点都在右子树，则递归处理右子树



举报

```

1  /**
2  * 9. 求二叉树中两个节点的最低公共祖先节点
3

```



举报

```

4  * 递归
5  * @param root 树根节点
6  * @param n1 第一个节点
7  * @param n2 第二个节点
8  * @return 最低公共祖先节点
9  */
10 public static TreeNode getLastCommonParentRec(TreeNode root, TreeNode n1, TreeNode n2) {
11     if (findNodeRec(root.left, n1)) { // 如果n1在左子树
12         if (findNodeRec(root.right, n2)) { // 如果n2在右子树
13             return root; // 返回根节点
14         } else { // 如果n2也在左子树
15             return getLastCommonParentRec(root.left, n1, n2); // 递归处理
16         }
17     } else { // 如果n1在右子树
18         if (findNodeRec(root.left, n2)) { // 如果n2在左子树
19             return root; // 返回根节点
20         } else { // 如果n2在右子树
21             return getLastCommonParentRec(root.right, n1, n2); // 递归处理
22         }
23     }
24 }
25 }
26
27 /**
28  * 递归判断一个点是否在树里
29  * @param root 根节点
30  * @param node 查找的节点
31  * @return 是否找到该节点
32  */
33 private static boolean findNodeRec(TreeNode root, TreeNode node) {
34     if (node == null || root == null) {
35         return false;
36     }
37     if (root == node) {
38         return true;
39     }
40     // 先尝试在左子树中查找
41     boolean found = findNodeRec(root.left, node);
42     if (!found) { // 如果查找不到, 再在右子树中查找
43         found = findNodeRec(root.right, node);
44     }
45     return found;
46 }
47
48 /**
49  * 9. 树中两个节点的最低公共祖先节点
50  * 递归解法2 (更简单)
51  * @param root 树根节点
52  * @param n1 第一个节点
53  * @param n2 第二个节点
54  * @return 最低公共祖先节点
55  */
56
57 public static TreeNode getLastCommonParentRec2(TreeNode root, TreeNode n1, TreeNode n2) {
58     if (root == null) {
59         return null;
60     }
61     // 如果有一个match, 则说明当前node就是要找的最低公共祖先
62     if (root.equals(n1) || root.equals(n2)) {
63         return root;
64     }
65     TreeNode commonLeft = getLastCommonParentRec2(root.left, n1, n2);
66     TreeNode commonRight = getLastCommonParentRec2(root.right, n1, n2);
67     // 如果一个在左子树找到, 一个在右子树找到, 则说明root是唯一可能得最低公共祖先
68     if (commonLeft != null && commonRight != null) {
69         return root;
70     }
71     // 其他情况是要不然在左子树要不然在右子树
72     if (commonLeft != null) {
73         return commonLeft;

```

```

    }
    return commonRight;
}

```

非递归算法：得到从二叉树根节点到两个节点的路径，路径从头开始的最后一个公共节点就是它们的最低公共祖先节点

```

1  /**
2   * 9. 树中两个节点的最低公共祖先节点
3   * 非递归
4   * @param root 树根节点
5   * @param n1 第一个节点
6   * @param n2 第二个节点
7   * @return 第一个公共祖先节点
8   */
9  public static TreeNode getLastCommonParent(TreeNode root, TreeNode n1, TreeNode n2) {
10     if (root == null || n1 == null || n2 == null) {
11         return null;
12     }
13     ArrayList<TreeNode> p1 = new ArrayList<>();
14     boolean res1 = getNodePath(root, n1, p1);
15     ArrayList<TreeNode> p2 = new ArrayList<>();
16     boolean res2 = getNodePath(root, n2, p2);
17     if (!res1 || !res2) {
18         return null;
19     }
20     TreeNode last = null;
21     Iterator<TreeNode> iter1 = p1.iterator();
22     Iterator<TreeNode> iter2 = p2.iterator();
23     while (iter1.hasNext() && iter2.hasNext()) {
24         TreeNode tmp1 = iter1.next();
25         TreeNode tmp2 = iter2.next();
26         if (tmp1 == tmp2) {
27             last = tmp1;
28         } else { // 直到遇到非公共节点
29             break;
30         }
31     }
32     return last;
33 }
34 }
35
36 /**
37 * 把从根节点到node路径上所有的点都添加到path中
38 * @param root 树根节点
39 * @param node 终点节点
40 * @param path 路径
41 * @return 是否是目标节点
42 */
43 public static boolean getNodePath(TreeNode root, TreeNode node, ArrayList<TreeNode> path) {
44     if (root == null) {
45         return false;
46     }
47     path.add(root); // 把这个节点添加到路径中
48     if (root == node) {
49         return true;
50     }
51     boolean found = false;
52     found = getNodePath(root.left, node, path); // 先在左子树中找
53     if (!found) {
54         found = getNodePath(root.right, node, path);
55     }
56     if (!found) { // 如果实在没找到证明这个节点不在路径中，删除刚刚那个节点
57         path.remove(root);
58     }
59     return found;
60 }

```

10. 判断是否为二分查找树BST

递归解法：中序遍历的结果应该是递增的。

```
1  /**
2   * 10. 判断是否为二分查找树BST
3   * @param root 根节点
4   * @param pre 上一个保存的节点
5   * @return 是否为BST树
6   */
7  public static boolean isValidBST(TreeNode root, int pre){
8      if (root == null) {
9          return true;
10     }
11     boolean left = isValidBST(root.left, pre);
12     if (!left) {
13         return false;
14     }
15     if(root.val <= pre) {
16         return false;
17     }
18     pre = root.val;
19     boolean right = isValidBST(root.right, pre);
20     if(!right) {
21         return false;
22     }
23     return true;
24 }
25 }
```

非递归解法：参考非递归中序遍历。

```
1  /**
2   * 10. 判断是否为二分查找树BST
3   * 非递归
4   * @param root 根节点
5   */
6  public boolean isValidBST2(TreeNode root){
7      Stack<TreeNode> stack = new Stack<>();
8      //设置前驱节点
9      TreeNode pre = null;
10     while(root != null || !stack.isEmpty()){
11         while (root != null) { // 将当前节点，以及左子树一直入栈，循环结束时，root==null
12             stack.push(root);
13             root = root.left;
14         }
15         root = stack.pop();
16         //比较并更新前驱，与普通遍历的区别就在下面四行
17         if(pre != null && root.val <= pre.val){
18             return false;
19         }
20         pre = root;
21         root = root.right; //访问右子树
22     }
23     return true;
24 }
```



文章最后发布于: 2018-01-1

别再翻了，面试二叉树看这 11 个就够了~

阅读数 7万+

写在前边数据结构与算法：不知道你有没有这种困惑，虽然刷了很多算法题，当我去面试的时候，面试... 博文 来自： 一个不甘平凡...



想对作者说点什么



举报



willowx 3天前 #2楼

BST check 算法感觉没写清楚