前置知识

讲解O17、讲解O18 - 递归方式遍历二叉树、非递归方式遍历二叉树

之前讲过的二叉树三种序的遍历 不管是递归还是非递归的方式,时间复杂度为*O(n)*,额外空间复杂度为*O(*树高)

#### Morris遍历解决的问题

二叉树三种序的遍历,时间复杂度为*O(n)*,额外空间复杂度为*O(1)*核心在于利用二叉树自身的空闲指针

大厂笔试、比赛时,一般不会用到 大厂面试时,一道普通的二叉树题目,可以先给出普通解法, 然后和面试官聊Morris遍历的解法,可以增加印象分(装逼用) 工程上很多场合,内存空间非常有限,遍历二叉树时可以使用这种遍历

Morris遍历的理解核心 没有左子树的节点只到法一次。有

没有左子树的节点只到达一次,有左子树的节点会到达两次利用左子树最右节点的右指针状态,来标记是第几次到达

### Morris遍历的过程,课上重点图解

- 1,开始时cur来到头节点,cur为空时过程停止
- 2,如果cur没有左孩子,cur向右移动
- 3,如果cur有左孩子,找到cur左子树的最右节点mostRight
  - A,如果mostRight的右指针指向空,让其指向cur,然后cur向左移动
  - B,如果mostRight的右指针指向cur,让其指向null,然后cur向右移动

额外空间复杂度很明显是O(1),但是时间复杂度依然为O(n),课上重点图解

题目1

Morris遍历实现先序和中序遍历

测试链接:https://leetcode.cn/problems/binary-tree-preorder-traversal/测试链接:https://leetcode.cn/problems/binary-tree-inorder-traversal/

题目2

Morris遍历实现后序遍历

测试链接:https://leetcode.cn/problems/binary-tree-postorder-traversal/

Morris遍历实现后序遍历,需要树上链表的翻转,课上重点图解

#### 重要提醒

用递归方式遍历二叉树能解决的问题,并不一定都可以用Morris遍历解决

递归方式遍历二叉树,每个节点都能到达**3**次, 所以每棵子树都能收集左子树信息、右子树信息,然后整合出整棵子树的信息

Morris方式遍历二叉树,每个节点最多到达2次,所以信息整合的强度不及递归的方式

具体哪些问题能被Morris遍历解决,需要具体问题具体分析 如果必须回到一个节点3次,问题才能得到解决,那么这样的问题无法用Morris遍历解决

题目3

Morris遍历判断搜索二叉树

测试链接:https://leetcode.cn/problems/validate-binary-search-tree/

题目4

Morris遍历求二叉树最小高度

测试链接:https://leetcode.cn/problems/minimum-depth-of-binary-tree/

题目5

Morris遍历求两个节点的最低公共祖先

测试链接:https://leetcode.cn/problems/lowest-common-ancestor-of-a-binary-tree/