牛客网算法基础提升班

第五课



牛客网最新算法课--基础提升班:针对有简单入门基础,还达不到校招水平要求的同学,左神手把手讲解高级数据结构和算法原理,结合典型例题深入讲解解题思路,并提供最优解和代码

上课时间: 每周六日 09:00——11:00

上课老师:左程云,华科本科,芝加哥大学硕士,曾就职于IBM、百度、

GrowingIO、亚马逊,也是牛客网的老师。

牛客网:一个提供海量校招真题及专项练习题,笔经面经,招聘信息,学习资源及交流的平台https://www.nowcoder.com/









Morris遍历

Morris遍历

一种遍历二叉树的方式,并且时间复杂度O(N),额外空间复杂度O(1)

通过利用原树中大量空闲指针的方式,达到节省空间的目的



Morris遍历细节

Morris遍历细节

假设来到当前节点cur,开始时cur来到头节点位置1)如果cur没有左孩子,cur向右移动(cur = cur.right)

2) 如果cur有左孩子,找到左子树上最右的节点mostRight:

a.如果mostRight的右指针指向空,让其指向cur,然后cur向左移动(cur = cur.left)

b.如果mostRight的右指针指向cur,让其指向null,然后cur向右移动(cur = cur.right)

3) cur为空时遍历停止



Morris遍历的实质

Morris遍历的实质

建立一种机制,对于没有左子树的节点只到达一次,对于有左子树的节点会到达两次 morris遍历时间复杂度的证明



Morris遍历的实质

先序、中序可以由morris遍历加工得到

后序遍历也可由morris遍历加工得到,但是把处理时机放在,能够达到两次的节点并且是第二次 到达的时候

morris遍历的应用



树形dp套路

树形dp套路

树形dp套路使用前提:

如果题目求解目标是S规则,则求解流程可以定成以每一个节点为头节点的子树在S规则下的每一个答案,并且最终答案一定在其中



树形dp套路

树形dp套路第一步:

以某个节点X为头节点的子树中,分析答案有哪些可能性,并且这种分析是以X的左子树、X的右子树和X整棵树的角度来考虑可能性的

树形dp套路第二步:

根据第一步的可能性分析,列出所有需要的信息

树形dp套路第三步:

合并第二步的信息,对左树和右树提出同样的要求,并写出信息结构

树形dp套路第四步:

设计递归函数,递归函数是处理以X为头节点的情况下的答案。 包括设计递归的basecase,默认直接得到左树和右树的所有信息,以及把可能性做整合,并且要返回第三步的信息结构这四个小步骤



题目一

叉树节点间的最大距离问题

从二叉树的节点a出发,可以向上或者向下走,但沿途的节点只能经过一次,到达节点b时路径上的节点个数叫作a到b的距离,那么二叉树任何两个节点之间都有距离,求整棵树上的最大距离。



题目二

派对的最大快乐值

```
员工信息的定义如下:
class Employee {
    public int happy; // 这名员工可以带来的快乐值
    List<Employee> subordinates; // 这名员工有哪些直接下级
}
```

公司的每个员工都符合 Employee 类的描述。整个公司的人员结构可以看作是一棵标准的、 没有环的多叉树。树的头节点是公司唯一的老板。除老板之外的每个员工都有唯一的直接上级。 叶节点是没有任何下属的基层员工(subordinates列表为空),除基层员工外,每个员工都有一个或多个直接下级。

这个公司现在要办party,你可以决定哪些员工来,哪些员工不来。但是要遵循如下规则。

- 1.如果某个员工来了,那么这个员工的所有直接下级都不能来
- 2.派对的整体快乐值是所有到场员工快乐值的累加
- 3.你的目标是让派对的整体快乐值尽量大

给定一棵多叉树的头节点boss,请返回派对的最大快乐值。



推荐

提升项目经验

·课程名称:《牛客高级项目课--(牛客网)》

·课程地址:https://www.nowcoder.com/courses/semester/senior

·独家内部100元优惠券: DRMscjy



面试算法书籍

·书名:《程序员代码面试指南—IT名企算法与数据结构题目最优解》

·作者:左程云



THANK YOU

查看更多笔经面经



