

树形 dp 入门

hzwer

PekingUniversity

2016 年 8 月 19 日



1 树

简介
例题

1 树

简介
例题

认识树

树是一种十分优美的数据结构，因为它本身就具有的递归性，所以树和子树之间能相互传递很多信息。

认识树

树是一种十分优美的数据结构，因为它本身就具有的递归性，所以树和子树之间能相互传递很多信息。

树上的许多特征都可以通过它的子树的对应特征计算获得。

认识树

树是一种十分优美的数据结构，因为它本身就具有的递归性，所以树和子树之间能相互传递很多信息。

树上的许多特征都可以通过它的子树的对应特征计算获得。所以树做动态规划求最优解和做统计非常方便。

认识树

树是一种十分优美的数据结构，因为它本身就具有的递归性，所以树和子树之间能相互传递很多信息。

树上的许多特征都可以通过它的子树的对应特征计算获得。所以树做动态规划求最优解和做统计非常方便。

n 个点, $n-1$ 条边的无向连通图称为树。

n 个点, $n-1$ 条边的无向连通图称为树。
结点?

n 个点, $n-1$ 条边的无向连通图称为树。

结点?

叶节点和分支节点?

n 个点, $n-1$ 条边的无向连通图称为树。

结点?

叶节点和分支节点?

结点的度?

n 个点, $n-1$ 条边的无向连通图称为树。

结点?

叶节点和分支节点?

结点的度? 结点的连边数

定义

n 个点, $n-1$ 条边的无向连通图称为树。

结点?

叶节点和分支节点?

结点的度? 结点的连边数

树的度数?

n 个点, $n-1$ 条边的无向连通图称为树。

结点?

叶节点和分支节点?

结点的度? 结点的连边数

树的度数? 结点的度的最大值

n 个点, $n-1$ 条边的无向连通图称为树。

结点?

叶节点和分支节点?

结点的度? 结点的连边数

树的度数? 结点的度的最大值

祖先和子孙?

n 个点, $n-1$ 条边的无向连通图称为树。

结点?

叶节点和分支节点?

结点的度? 结点的连边数

树的度数? 结点的度的最大值

祖先和子孙?

森林?

n 个点, $n-1$ 条边的无向连通图称为树。

结点?

叶节点和分支节点?

结点的度? 结点的连边数

树的度数? 结点的度的最大值

祖先和子孙?

森林? 仙人掌?

n 个点, $n-1$ 条边的无向连通图称为树。

结点?

叶节点和分支节点?

结点的度? 结点的连边数

树的度数? 结点的度的最大值

祖先和子孙?

森林? 仙人掌? 沙漠?

n 个点, $n-1$ 条边的无向连通图称为树。

结点?

叶节点和分支节点?

结点的度? 结点的连边数

树的度数? 结点的度的最大值

祖先和子孙?

森林? 仙人掌? 沙漠?

结点深度, 树高, 子树大小?

1 树

简介
例题

例题 1

给定一棵 n 个点的无权树，问树中每个子树的大小，每个节点的深度？

其中 $0 \leq n \leq 10^5$

例题 2

给定一棵 n 个点的点权树，问树中每个子树的点权和，点权最大值？

其中 $0 \leq n \leq 10^5$

例题 3

给定一棵 n 个点的无权树，求树的重心？

重心定义为，删去该点之后，图中的所有连通块的最大尺寸最小。

其中 $0 \leq n \leq 10^5$

例题 4

给定一棵 n 个点的边权树，问树中每个子树的最长链？次长链？
其中 $0 \leq n \leq 10^5$

例题 5

给定一棵 n 个点的边权树，对于树中每个节点 i ，询问其到其它所有结点的距离和。

其中 $0 \leq n \leq 10^5$

例题 6

给定一棵 n 个点的边权树，求树的直径。
其中 $0 \leq n \leq 10^5$

树的直径一定为某个点到其不同子树叶子的最长链 + 次长链

题解

树的直径一定为某个点到其不同子树叶子的最长链 + 次长链
随便 dp 一下

还有一个做法。

选择一个点 X ，求出其最远点 Y ，再求 Y 的最远点 Z ，则 YZ 为直径

还有一个做法。

选择一个点 X ，求出其最远点 Y ，再求 Y 的最远点 Z ，则 YZ 为直径

这样为什么是对的？

还有一个做法。

选择一个点 X ，求出其最远点 Y ，再求 Y 的最远点 Z ，则 YZ 为直径

这样为什么是对的？

分三步证明，反证法。

还有一个做法。

选择一个点 X ，求出其最远点 Y ，再求 Y 的最远点 Z ，则 YZ 为直径

这样为什么是对的？

分三步证明，反证法。

先证明 XY 与直径有交

还有一个做法。

选择一个点 X ，求出其最远点 Y ，再求 Y 的最远点 Z ，则 YZ 为直径

这样为什么是对的？

分三步证明，反证法。

先证明 XY 与直径有交

再证明 Y 是直径的一个端点

还有一个做法。

选择一个点 X ，求出其最远点 Y ，再求 Y 的最远点 Z ，则 YZ 为直径

这样为什么是对的？

分三步证明，反证法。

先证明 XY 与直径有交

再证明 Y 是直径的一个端点

那么找 Y 的最远点 Z ， YZ 即为直径

还有一个做法。

选择一个点 X ，求出其最远点 Y ，再求 Y 的最远点 Z ，则 YZ 为直径

这样为什么是对的？

分三步证明，反证法。

先证明 XY 与直径有交

再证明 Y 是直径的一个端点

那么找 Y 的最远点 Z ， YZ 即为直径

例题 7

给定一棵 n 个点的无权树，求其每个子树的重心。

子树重心定义为，删去该点之后，子树的所有连通块大小均不超过 $n/2$

其中 $0 \leq n \leq 10^5$

例题 8. 没有上司的舞会

公司的人际关系构成一棵 n 个结点的树，现公司要举行一场晚会并规定

如果邀请了某个人，那么一定不会邀请他的上司（上司的上司，上司的上司的上司……都可以邀请）。

每个人都有一个气氛值，求一个邀请方案，使欢乐值的和最大。其中 $0 \leq n \leq 10^5$

状态很简单

题解

状态很简单

f_i 表示 i 人参加了舞会的时候这个子树的欢乐值之和

g_i 表示 i 人没参加舞会的时候这个子树的欢乐值之和

题解

状态很简单

f_i 表示 i 人参加了舞会的时候这个子树的欢乐值之和

g_i 表示 i 人没参加舞会的时候这个子树的欢乐值之和

转移更简单

题解

状态很简单

f_i 表示 i 人参加了舞会的时候这个子树的欢乐值之和

g_i 表示 i 人没参加舞会的时候这个子树的欢乐值之和

转移更简单

$$f_i = v_i + \sum g_j (fa_j = i)$$

$$g_i = \sum \max(f_j, g_j) (fa_j = i)$$

例题 9. 二叉苹果树

有一棵苹果树，它是一棵二叉树，共 N 个节点，树节点编号为 $1 \sim N$

编号为 1 的节点为树的根，边可理解为树的分枝，每个分支都长着若干个苹果

现在要减去若干个分支，保留 M 个分支，使得这 M 个分支中的苹果数量最多。其中 $0 \leq n \leq 10^4, 0 \leq m \leq 50$

题解

此题和前面的题有个明显不同的地方，我们关注树的信息，还需要在树上分配资源。

题解

此题和前面的题有个明显不同的地方，我们关注树的信息，还需要在树上分配资源。

所以我们描述问题时需增加一维表示要分配的资源，用 $f[i, j]$ 表示以 i 为根的树上保留 j 个边能获得的最多的苹果个数。

题解

此题和前面的题有个明显不同的地方，我们关注树的信息，还需要在树上分配资源。

所以我们描述问题时需增加一维表示要分配的资源，用 $f[i, j]$ 表示以 i 为根的树上保留 j 个边能获得的最多的苹果个数。

我们可以用子树的相关特性算出树的相关特性。

题解

此题和前面的题有个明显不同的地方，我们关注树的信息，还需要在树上分配资源。

所以我们描述问题时需增加一维表示要分配的资源，用 $f[i, j]$ 表示以 i 为根的树上保留 j 个边能获得的最多的苹果个数。

我们可以用子树的相关特性算出树的相关特性。

$$\begin{aligned} f[i, j] = \max(&f[sonl, j-1] + W[i, sonl], \\ &f[sonr, j-1] + W[i, sonr], \\ &f[sonl, k] + f[sonr, j-2-k] + W[i, sonl] + W[i, sonr]) \\ &(0 \leq k \leq j-2) \end{aligned}$$

W 表示对应树枝上的苹果数。

答案是 $f[root, M]$

时间复杂度是 $O(NM^2)$