2025/11/29 19:52 1/2 codeforces round 656(div3)

# codeforces round 656(div3)

#### A Three Pairwise Maximums

题意:给定\$x,y,z\$,且\$x=\max(a,b),y=\max(a,c),z=\max(b,c)\$,求符合条件的\$a,b,c\$

题解:这题说实话一开始给我搞懵了,仔细想了想之后发现其实挺简单,首先可以发现,若x,y,z中至少有两个相同,而且相同的两个数都是\$a,b,c\$中的最大数,然后就十分简单了,取 $\$a\$为最大数\[]\$b\$为另一个数\[]\$c\$取1即可$ 

## **B** Restore the Permutation by Merger

题意:将两个排列合并在一起(可穿插),给合并后的序列,问原排列是什么样。

题解:是排列,则每个数至多出现1次,枚举每个数,这个数第二次出现时候直接输出即可。

#### C Make It Good

题意:要将一个序列通过移走一系列前缀变成一个\$good string\$□一个\$good string\$定义为可经行如下操作成为空串:每次从串头或者串尾拿走一个数放入一个新序列,最后这个新序列可以成为一个不下降序列。

题解:看了题目里的描述就会明白,目标串就是一个山坡状起伏的串,先上升再下降,从后往前找第二个\$a {i+1}<a i\$的值遍可。

### D a-Good String

题意:难以描述,上链接https://codeforces.com/contest/1385/problem/D

题解:其实是一个暴力dfs的问题,我走了一小时弯路,还是太菜了……,正解就是枚举最后串的形态,暴力dfs比对两个字符串即可。

### **E Directing Edges**

题意:给了一张图,其中有些边是已经确定方向的,有些边是没有确定方向的,现在要给那些没有确定方向的边确定一个放向,是其成为一个有向无环图。

题解:有向无环图,首先想到拓扑排序,这题偏向结论性,在拓扑排序后,如果有一条从\$u\$到\$v\$的边,则拓扑排序后[]\$v\$一定在\$u\$之后。所以这题我们先对所有点及有向边进行拓扑排序,存点的小顺序,然 后按照顺序连边即可。

## **F Removing Leaves**

题意:给定一颗树和一个数字\$k\$□每次要经行一个操作:去除通过一个父节点的\$k\$个叶节点。问最多能经行几次操作?

题解:其实是一个贪心的问题,记录每个存在子节点为叶节点的节点,按照子叶节点个数从大到小排序,每次取出第一个,后去除这些叶节点,再放入集合中,这需要开一个重定序的set来维护,然后用vector<set<int>来维护每个点的叶节点和与之相连的所有点即可,要注意这个过程中还要维护普通点在删边过程中会向叶节点转换。

### **G Columns Swaps**

题解:给定两排数,每排都有\$n\$个数,每次操作可以交换一列的两个数,问能否存在一个最少的交换方案,使操作之后每一行都是\$1\$到\$n\$的一个排列。

题解:这题有点难想,大致是一个二分图的问题。首先遍历两行数,如果一个数的出现次数超过了2次,那么肯定不成立。如果所有数出现次数都是两次,那么一定有一种方案满足。现定四个数组r1[n],r2[n],b1[n],b2[n],b\$数组用于存放列数[<math>r5[n],r5[n],b1[n],b2[n],b数组用于存放列数[r5[n],r5[n],b1[n],b2[n],b数组用于存放列数[r5[n],r5[n],b1[n],b2[n],b1[n],b2[n],b1[n],b2[n],b1[n],b2[n],b1[n],b

From:

https://wiki.cvbbacm.com/ - CVBB ACM Team

Permanent link:

 $https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:manespace:codeforces\_round\_656\_div3\&rev=1595562178$ 

Last update: 2020/07/24 11:42

https://wiki.cvbbacm.com/ Printed on 2025/11/29 19:52