

2020.07.25-2020.07.31 周报

团队训练

2020.07.25 [2020牛客暑期多校训练营（第五场）](#) prob:4:4:11 rnk:244/1116

[20200725比赛记录](#)

2020.07.27 [2020牛客暑期多校训练营（第六场）](#) prob:6:7:11 rnk:62/1019

[20200727比赛记录](#)

_wzx27

专题

题目

牛客五

[E - Bogo Sort](#)

牛客六

[B - Binary Vector](#) [E - Easy Construction](#) [J - Josephus Transform](#)

比赛

Infinity37

专题

[fwt刷题](#)——有更新

题目

牛客五

[D - Drop Voicing](#) [F - DPS](#)

牛客六

[C - Combination of Physics and Maths](#) [K - K-Bag](#)

比赛

无

Zars19

专题

题目

牛客六

[G - Grid Coloring](#) [H - Harmony Pairs](#)

比赛

本周推荐

Infinity37

来源 [luogu#P5994](#)

tag : 思路，最小生成树。

概述

魔术师的桌子上有 n 个杯子排成一行，编号为 $1, 2, \dots, n$ 其中某些杯子底下藏有一个小球，如果你准确地猜出是哪些杯子，你就可以获得奖品。花费 $c_{i,j}$ 元，魔术师就会告诉你杯子 $i, i+1, \dots, j$ 底下藏有球的总数的奇偶性。

采取最优的询问策略，你至少需要花费多少元，才能保证猜出哪些杯子底下藏着球？


答案

我们知道，要想确切的知道位置 i 的底下是否有球，就必须确切的知道 $c_{i,i}$ 的奇偶性，换句话说，我们必须知道 \sum_i 和 \sum_{i-1} 的奇偶性，这样，我们只需要知道 n 个 \sum 的奇偶性即可。

这样我们需要把原序列分为 n 段，每次查询一个 $i \sim j$ 会把原序列分为 2 段，所以只需要查询 $n-1$ 次，我们发现这其实是一个最小生成树问题，在 $i-1$ 和 j 之间连接边权为 $c_{i,j}$ 的边然后求最小生成树即可。

comments : 很精巧的最小生成树模型转化。

From:
<https://wiki.cvbbacm.com/> - **CVBB ACM Team**

Permanent link:
https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:wangzai_milk:weekly13&rev=1596179584 

Last update: **2020/07/31 15:13**