

# 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

牛客四

[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

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  $i$  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=1596178566](https://wiki.cvbbacm.com/doku.php?id=2020-2021:teams:wangzai_milk:weekly13&rev=1596178566)

Last update: 2020/07/31 14:56