# 2018广西赛题解

王凯晨 郑经诗 杭州电子科技大学

## **Problem List**

	标题	时间限制	空间限制	题目类型
A	Welcome to the Collegiate Programming Contest	1s	128MB	<b>签到题</b>
В	Practice	1s	128MB	排序 水题
С	Team Match	1s	128MB	爆搜 or 状压DP
D	Team Name	1s	128MB	暴力 bfs
E	Travel	1s	128MB	贪心 找规律
F	Stadium	1s	128MB	计算几何
G	Balloons	1s	128MB	排序 并查集
Н	Board	1s	128MB	<b>签到题</b>
	Rank LED	1s	128MB	贪心 or DP
J	Pot	1s	128MB	数论 GCD

# 题目类型

签到题

排序水题

状压DP or 爆搜

暴力 BFS

贪心 找规律

计算几何

排序并查集

签到题

贪心 or DP

数论 GCD

动态规划 (DP)

贪心

乱搞、爆搜

计算几何

找规律

图论-BFS

数据结构-并查集

数论-GCD

## Problem A

题目:欢迎参加第一届广西大学生程序设计竞赛

题目类型:签到题

题意:给定数字n,输出n个AC

题解:这道题就不需要题解了吧

#### Problem B

题目:训练顺序

题目类型:自定义规则排序 模拟

题意:有若干道题目以及训练时间。

让你求对于两种排序规则,让你模拟两种排序规则下,哪种规则的做题意义更高。

题解:题目数n最多只有4。可以用语言自定义排序,甚至也可以通过类似于swap的方式手动模拟

## Problem C

题目:队伍组建

题目类型:状压DP or 爆搜

题意:有若干个参赛队员,我们想把这些队员组建队伍,使得队伍能力值超

过金牌线的队伍尽可能多。

### Problem C

## 题解:

方法一: 状压DP 用f[mask]表示把状态mask的人组建为的最多金牌队伍数。接下来我们可以选取未组队的最小编号的队伍做x, 枚举另外两只队伍y, z(z也可以不用枚举, 而是预处理), 向后转移。复杂度O(2^n \* n \* n) => O(2^n \* n)。

方法二:爆搜或胡搞数据为调节比赛难度刻意放水。采取随机的贪心策略也可以获得AC。复杂度O(?)

## Problem D

题目:起队名

题目类型:BFS + 哈希 or 高精度 + 暴力

题意:我们想起一个队名,使得该队名不是其他队名的子串。且要求长度最小。相同长度取最小字典序的队名。

#### Problem D

## 题解:

## 要点一:

如何判断一个串是否为另外某个串(这样的串有n个)的子串? 设两个串的长度分别为a和b

暴力:O(b \* a \* n \* (尝试的a的个数))

哈希:O(b\*a\*nlog(b\*a\*n) + (尝试的a的个数)log(b\*a\*n))

这道题每个队名的长度可以升级为1000。

## 要点二:

如何枚举答案串?

高精度 or BFS

## Problem E

题目:旅游

题目类型:贪心 找规律

题意:给定n个点,要求在其中连接若干点对,使得从1到n的最短路数量尽可能多。

做法:BFS

2\*3 = 3\*2 = 6, 2^3 = 8, 3^2 = 9。尝试发现把n-2拆解为3和2最优。

## Problem F

题目:赛场

题目类型:计算几何

题意:给定a,b,c,d。让你用其组建一个梯形,并使得梯形的面积尽可能大。

做法:

判断是否能组成梯形?最小的三边边长之和严格大于最长边。 判断最优梯形面积?枚举梯形的对边关系。梯形等于矩形+三角形

#### Problem G

题目:送气球

题目类型:基础数据结构-并查集

题意:如果两个气球的行或列差距不超过k,则两个气球由同一人配送。

让你求出最少需要多少人送气球。

做法:

分别按照气球配送位置的横坐标和纵坐标做排序。 如果相邻位置不超过k,则做并查集合并。 最后并查集的根的数量即为答案。

## Problem H

题目:读榜

题目类型:签到题

题意:求所有队伍的队名长度之和

题解:这道题就不需要题解了吧

#### Problem I

题目:LED排名

题目类型:贪心 or DP

题意:给定一个LED的数字,让你修改成笔画数相同的最小正整数。

题解:首先,可以DP,用dp[len][sum]表示数字长度恰好为len,数字笔画数恰好为sum是否可行。这个dp数组可以在O(len^2)左右的复杂度内预处理。然后对于给定的初始串,其长度为n,笔画和为sum,找到一个最小的m<=n,使得dp[m][sum] == true,然后以此为基础,从高位到低位使用尽可能小的数字,不断dfs即可。

#### Problem J

题目:甩锅

题目类型:基础数论-GCD

题意:如果两个人a、b锅的大小分别是x和y且x>y,则a可以通过甩锅的方式,使得自己锅的大小变为x-y。问你所有人有素质配合一起甩锅后,总的锅的最小大小为多少。

做法:

If(x > y)x -= y 其实是更相减损术求GCD的方法。 我们不论以什么形式和过程甩锅,最终每个人的锅大小都会是所有数的gcd。

