Fudan ACM-ICPC Summer Training Camp 2014 第 11 场训练报告

Team 1

2014年8月21日

1 概况

本场训练,我们队伍在比赛中完成了5道题目,比赛后完成了4道题目,共完成9道题目。已经完成本场训练至少完成9题的要求。

2 训练过程

开场 lym 看到 F 是签到题上去秒了。没判 a=b 的情况 re 了一发。

[F - 21min - 2Y]

然后 xhm 上去写 A,因为忽略了有可能输入的 Ai 不是 2 的幂,导致一直在 wa,期间口胡了 两发 H,做法对了,因为姿势不正确没过。

[A - 126min - 4Y]

然后 lym 花了半小时证明 H 的做法没有任何问题,写了一个机智一点的根号算法就过了。

[H - 174min - 3Y]

yy 写的 B 题徘徊在 wa 和 tle 的边缘,后来发现有一个 double 判 >=0 写成 <=0 了,于是改后过

[B - 240min - 5Y]

最后 xhm 上去口胡了个 G 的代码低空飞过。

[G - 257min - 2Y]

最后就过了5题..

3 解题报告

Problem A. 2048

负责 邢皓明

情况 比赛中通过 - 126min - 4Y

考虑 f[i][j] 表示考虑完了 $2^0, 2^1 \dots 2^i$ 之后,至少可以拼出 j 个 2^i 的方案数,答案是 f[12][1],转移用组合数即可。

Problem B. Area of Mushroom

负责 杨越

情况 比赛中通过 - 240min - 5Y

首先只有相等的才会影响且能走到最后.于是对每个点,将左右与其等速的点,做一次极角排序,如果某两个相邻的角度 $\geq \pi$ 那么就是 infinity

Problem C. GCD Array

负责 杨越

情况 比赛后通过

考虑一个一个操作 (n,d,v) 对一个询问 L 的影响, 答案是 $v \times \sum\limits_{(t,n)=d} = v \times \sum\limits_{t\mid \frac{n}{d}} \lfloor \frac{L}{t \times d} \rfloor$ 然后单独把 $t \times d$ 拿出来, 令 $x = t \times d$ $\sum\limits_{x=1}^{L} \lfloor \frac{L}{x} \rfloor f(x)$

考虑 f(x) 的意义, $x=t\times d,t|\frac{n}{d}$, 所以对于所有操作 (n,d,v) 对 $\frac{n}{d}$ 的所有约数 t, 在 $t\times d$ 打上加上加 v 的标记, 用树状数组维护前缀和. 最后由于只有根号锻 $\lfloor\frac{L}{x}\rfloor$ 是不同的, 所有单次复杂度均为 $\sqrt{N}\times\log(N)$

Problem D. Kingdom

负责 邢皓明

情况 赛后通过

首先问题一定是有解的。每次找出一个可以放在最后的点,对前面的方案没有影响,于是就把问题变成规模为 n-1 的子问题了。

Problem E. Light

负责 邢皓明

情况 赛后通过

直接轮廓线 dp, 一共有 3 种状态: 是 0, 是 1, 以及在这个位置使用了一个十字形修改。总状态 $O(n \times m \times 2^m)$ 。

Problem F. Monster

负责 刘焱明

情况 比赛中通过 - 21min - 2Y

注意到提前休息没有意义,剩下情况显然。

Problem G. Multiplication table

负责 邢皓明

情况 比赛中通过 - 257min - 2Y

凑出 p-1 之后, p-1+p-1 就是 p-2,p-1+p-2 就是 p-3, 如此便可推出所有数。

Problem H. Number Transformation

负责 刘焱明

情况 比赛中通过 - 174 - 3Y

不要瞎搞啊 v_v。

如果将每次变换后的数写成 $a_i \times i$ 的形式,我们注意到 a_i 是单调减的,并且当 $a_i \leq i$ 时 a_i 将不会再改变,而显然这个变换次数是根号级别的。下略。

Problem I. Periodic Binary String

负责 无

情况 尚未通过

奇怪的题目。

Problem J. Permanent

负责 无

情况 尚未通过

分治之后发现就是卷积。。求 m 问也还是卷积。。FFT 就行了,不想写。。

Problem K. Tree

负责 邢皓明

情况 赛后通过

建一个二分图,左边是非空的集合,右边是 n 个点,每个集合只能向不在其内部的点连边,最大匹配数即为方案数。于是可以用 dp 解决。

4 总结

这场 2 人梦游 +1 人倒时差。。打得很挫,不多说。