# NOI2012 北京队选拔赛

竞赛时间: 2012年6月3日上午8:00-13:00

题目名称	结界	符卡	晚宴
目录	boundary	card	dinner
可执行文件名	boundary	card	dinner
输入文件名	boundary.in	card.in	dinner.in
输出文件名	boundary.out	card.out	dinner.out
每个测试点时限	1秒	2秒	3秒
测试点数目	10	10	10
每个测试点分值	10	10	10
是否有部分分	有	无	无
题目类型	传统	传统	传统

# 提交源程序须加后缀

对于 Pascal 语言	boundary.pas	card.pas	dinner.pas
对于 C 语言	boundary.c	card.c	dinner.c
对于 C++ 语言	boundary.cpp	card.cpp	dinner.cpp

注意: 1. 最终测试时, 所有编译命令均不打开任何优化开关

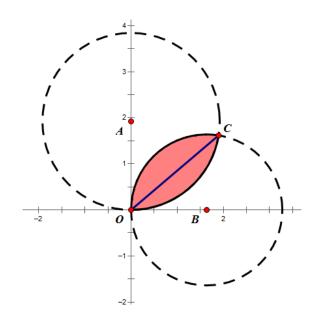
2. 每道题目的**空间限制**为: 314159 kb, 代码限制为 20kb。

3. 测评软件为 Cena0. 8. 2。

# 结界

#### 【问题描述】

魔法少女小蔷准备去参加世界魔法大会,此时,她正在研究所需的交通工具。如果你是一位魔法爱好者,你一定见过如下形状的"传送门"(红色阴影部分):



为什么它的形状酷似"眼睛"呢?对,看了上面的那张已经添加了辅助线的 图片,你大致了解这是为什么了:因为它是两个圆形结界的重叠部分。

今天,我们不再深究魔法内部的机理,而转向应用。在描述你的任务之前, 我们先明确"传送门"的相关概念:

设圆 A、圆 B 分别是以 A、B 为圆心的两圆,我们称两圆(均包含内部)的交集为"传送门",当且仅当满足以下条件:

- 1. 圆 A 和圆 B 有且仅有两个交点: O 和 C。
- 2. 圆 A 和圆 B 正交, 即: 角 AOB 为直角(由对称性,此时角 ACB 亦为直角)。

并且此时我们称点 O 和 C 为该"传送门"的端点,O 与 C 的欧几里德距离为该传送门的"尺寸",圆 A 和圆 B 为该"传送门"的两个"圆形结界"。

你的任务其实很简单:

给定平面上 N 个点,代表障碍,你需要放置一个"尺寸"尽可能大的"传送门",需要满足:

- 1. 该"传送门"的一个端点在原点(即:坐标为(0,0)的点)
- 2. 该"传送门"的任何一个圆形结界内部都不包含障碍点。

你只需输出这个最大尺寸即可。

你的答案将依照精度给分,具体细节见"评分标准"。

# 【输入文件】

输入文件为 boundary.in。

第一行包含一个正整数N,表示障碍点的数目。

接下来的N行,每行包含两个整数: $x_i$ 、 $y_i$ ,表示障碍点的坐标。

# 【输出文件】

输出文件为 boundary.out。

输出一个小数,表示"传送门"的最大尺寸。

# 【输入样例1】

4

100 100

-100 100

-100 -100

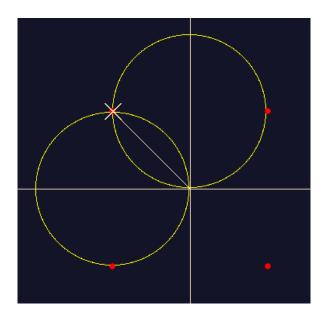
100 -100

# 【输出样例1】

141.42135623730950488016

# 【样例1解释】

障碍物的分布以及一组最优解如下图所示:



#### 【输入样例2】

6

45 35

-35 - 45

120 120

-120 120

-120 -120

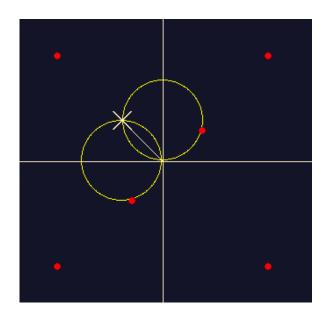
120 -120

#### 【输出样例2】

65.65991539589369869436

#### 【样例2解释】

障碍物的分布以及一组最优解如下图所示:



#### 【数据规模和约定】

30%的数据中 N ≤ 6;

100%的数据中  $4 \le N \le 50$ ;

对于所有数据:每个障碍点到原点的距离 d 满足:  $50 \le d \le 200$  。

对于所有数据:对于四个象限中的每一个象限,均存在至少一个障碍点在该象限。

可以证明,在此条件下,答案总是存在的。

注:第一象限包含  $x \times y$  坐标均为正的点;第二象限包含  $x \times y$  坐标分别为负、正的点;第三象限包含  $x \times y$  坐标均为负的点;第四象限包含  $x \times y$  坐标分别为正、负的点。

#### 【评分方法】

对于每一组数据独立评分:

如果你的程序没有得到输出或输出的格式错误(包含但不限于:编译错误、超时、超内存限制、运行时错误、输出的不是一个正实数),得0分,否则:

设标准程序输出的实数为: S, 你的程序输出的实数是 P: 如果 S 和 P 的整数部分不同: 得 0 分,否则:

设 match 为最大的 x 满足: S 和 P 的小数点前 x 位均相同,那么你的得分为:

若match ≥ 12, 得 10 分, 否则:

若match ≥ 11, 得 8 分, 否则:

若match ≥ 10, 得 6 分, 否则:

若match ≥ 8, 得 5 分, 否则:

若match ≥ 6,得 4 分,否则:

若match ≥ 4, 得 3 分, 否则:

若match ≥ 2, 得 2 分, 否则:

得1分。

例如,对于样例 1,输出"141.99999"会得到 1 分,输出"141.42"会得到 2 分,而输出"100.100"则会得 0 分。

需要注意:

输出的小数必须是形如"123.456"的格式,如果是例如".456"、"0123.456"、"56e-3"、"123"的格式,均视为格式错误。

另外,如果你认为答案是形如"123.5"这样的实数,请输出:

"123.5000000000000",即,补0使得小数点后至少有12位

否则, match 将不会超过小数点后的数字数目。

#### 【提示】

- 1. 标准输出保证精确到小数点后 20 位,为向下截断,例如:"1.98"被近似为"1.9"而不是四舍五入到"2.0"。
- 2. 评分标准满足: 未使用高精度整数、浮点数运算的参考程序能够获得满分,并且保证对于每一个数据:  $match \ge 13$ 。当然,为了确保精度满足要求,你也可以使用高精度运算。
- 3. 如果你的程序所输出的精度与运行时间有很大关系,下面的信息也许对你有用:

测评机执行以下代码所需时间为 1.2 秒左右:

```
double ans = 0;
for(double i = 1; i <= 10000000; i++)
    ans += sin(i*i);</pre>
```

# 符卡

#### 【问题描述】

在乘坐"传送门"仅仅10-44秒之后,小蔷到达了世界魔法大会的现场。

距离正式比赛还有一天时间,小蔷已经认识了很多有名的参赛者,包括素有"教主"之称的小诚。每次参加世界大会,小诚都会和大家玩符卡游戏,这已经成为了惯例。而另一个大家都早已熟知的事情是:小诚的运气特别差,总是拿到很差的符卡。小蔷打算从符卡游戏中最基本的操作:"切洗卡组"来展开研究。

一副卡组的状态可以用一个数列来表示:

$$[A_1, A_2, ..., A_n]$$

这表示:最上面的一张为 $A_1$ ,下面一张是 $A_2$ ,……,最下面(底部)的是 $A_n$ ,不同的符卡用不同的数字表示。

每一次切洗分两步完成:

第一步: 从某一个位置将卡组分为上下两个卡组,具体地: 选择整数  $0 \le x \le n$ , 该卡组变为两个卡组(某个卡组中的卡片数量可能是 0):

$$[A_1, A_2, ..., A_x]$$
  $[A_{x+1}, A_{x+2}, ..., A_n]$ 

第二步:将两个卡组A、B合并为一个卡组C,具体地:

while(A、B 中至少有一组非空):

选择一个非空的卡组,将底部的卡片拿出,放到C的底部。(你可能已经发现:这个操作其实就是归并排序中的"归并"操作。)

为了确认切洗卡组是否能真正保证良好的随机性,小蔷决定先解决这样的一个问题:

给定卡组的初始状态 A、目标状态 B,以及切洗次数 K,计算:进行 n 次切洗,卡组由状态 A 最终变为状态 B 的不同的方法数 s。

具体地,我们规定:

- 1. 两个方法视为不同的方法,当且仅当存在 k: 两种方法的第 k 次切洗的方法不同。
- 2. 两个切洗方法不同, 当且仅当第一步或第二步中至少有一个不同。
- 3. 第一步不同,当且仅当选择的整数x不同。
- 4. 第二步不同, 当且仅当某一次选择的卡组不同。

为了方便, 你只需要输出 *s* 模 314159 的值即可。 314159 和"圆"有一些关系, 你可能会用到的性质是: 它是一个素数。

#### 【输入文件】

输入文件 card.in:

第一行包含 2 个由空格隔开的正整数  $n \times K$ 。

第二行包含n个由空格隔开的正整数:  $A_1 \sim A_n$ ,表示初始状态。

第三行包含n个由空格隔开的正整数: $B_1 \sim B_n$ ,表示目标状态。

### 【输出文件】

输出文件为 card.out。

仅一行,包含一个整数: s模 314159 的值。

# 【输入样例1】

4 2

1 2 3 4

4 3 2 1

# 【输出样例1】

1

#### 【样例1解释】

唯一的一种方法是:

第一次: [1, 2, 3, 4] => [1, 2] [3, 4] => [3, 1, 4, 2]

第二次: [3, 1, 4, 2] => [3, 1] [4, 2] => [4, 3, 2, 1]

#### 【输入样例2】

8 8

8 8 8 8 8 8 8

8 8 8 8 8 8 8

#### 【输出样例2】

99070

#### 【样例2解释】

s 的值是 2<sup>64</sup>, 请注意在计算过程中使用取模运算, 以防溢出。

# 【输入样例3】

4 2

1 2 3 4

1 2 3 4

# 【输出样例3】

35

# 【样例3解释】

对比样例 1, 我们会发现: 当 n=4 且每张符卡都不同时, 通过 2 次切洗卡组, 产生的随机效果非常差:

结果为[1, 2, 3, 4]的概率是[4, 3, 2, 1]的35倍。

#### 【数据规模和约定】

数据编号	n 不超过	K不超过	特别限定	
1		10		
2	5	10		
3	3		无	
4				
5	10	$10^{3}$		
6	10	10		
7	$10^{3}$			
8	10		A、B 均为 1~n 的排列	
9	$10^{6}$	$10^{12}$	(例如: 样例1和3)	
10	10	10		

# 所有数据保证:

- 1. n、K 为正整数,且  $1 \le A_i$ , $B_i \le n$ 。
- 2. 初始状态和目标状态所包含的符卡是相同的,或等价地:对于 1~n 中的任意整数,在 A 及 B 中出现的次数是相同的。

# 晚宴

#### 【问题描述】

一转眼,就到了颁奖晚宴的时间了。

在这次大会上,很多原本陌生的人成为了好朋友。现在,组织者正在考虑如何分配餐桌:

来参加这次大会的魔法少女一共有n位,我们将她们编号为 $1 \sim n$ 。她们之间有对称的二元关系:"互为朋友"。

主办方希望每一桌就座的魔法少女中的任何两位,都"互为朋友"。特别地,如果某一桌仅有一个人就座,或者是空的,也认为是可行的。

小蔷发现,这可能有非常多的可行方案。但是,她不清楚餐桌的数量 X,当她询问了 q 个人后,得到了 q 个答案,她希望对每一个可能的数量,都计算出可行方案的数目。

需要注意的是:

- 1. 餐桌是彼此不同的。
- 2. 显然,这n位魔法少女是彼此不同的。
- 3. 显然,每位魔法少女仅仅且必须就座在一个圆桌旁。
- 4. 对于一个餐桌,我们仅关心就座的魔法少女的集合,只要集合相同,就认为是相同的方案。

为了方便, 你只需要输出 s 模 314159 的值即可。

314159 和"圆"有一些关系, 你可能会用到的性质是: 它是一个素数。

#### 【输入文件】

输入文件为 dinner.in。

每一个输入文件包含 T 组测试数据:

每组测试数据的第一行包含两个正整数: n, q。

接下来 n-1 行, 第 i 行包含 i 个由空格隔开的整数:  $f_{i,i} \sim f_{i,i}$ 。

如果编号为(i+1)的魔法少女与编号为j的魔法少女互为朋友,则 $f_{ij}$ 是 1,否则  $f_{i,i}$ 是 0。

接下来一行,包含由空格隔开的 q 个整数:  $X_{l}\sim X_{O}$ 。

#### 【输出文件】

输出文件为 dinner.out。

一行,包含q个由空格隔开的整数:总方案数模 314159 的值。

# 【输入样例1】

1
 2
 3

#### 【输出样例1】

0 0 6 1 8 27

# 【样例1解释】

如果三位魔法少女都互不为朋友,那么只好每一个人都单独就座,所以当餐桌的数目少于3,是没有可行方案的。当餐桌数目为3时,方案数为3!=6。

如果三位魔法少女都互为朋友,那么每一位都可以在 x 个餐桌中随意选择, 所以答案是  $x^3$ 。

#### 【输入样例2】

#### 【输出样例2】

84881 28728 205395 74314 198803 165792 271756 750 90069 12151

# 【数据规模和约定】

所有数据按以下方式随机生成:

每个测试点的参数为: T、N、M、Q:

这个文件一共有 T 组数据,对于每一组数据:

$$n=N$$
,  $q=Q$ .

在确定二元关系所用的"下三角矩阵"中,一共有 $\frac{n(n-1)}{2}$ 项,等概率随机选取其中 M 项,置为 1,其余为 0。

 $X_I \sim X_q$ 在 1~1000 中独立地以等概率随机选取。

例如,样例 2 就是由参数 T=2, N=4, M=3, Q=5 所生成的。

每个数据点的参数如下:

编号	T	N	M	Q
1			20	
2		10	30	10
3			40	
4	10		30	
5		15	60	
6			90	1000
7		20	50	
8			150	
9		25	45	
10		23	280	

#### 【提示】

测评机执行以下代码所需时间为 1.5 秒左右:

```
int f(int x)
{
    return x > 0? f(x-1) + f(x-2) : 1;
}
int main()
{
    cout << f(38) << endl;
    return 0;
}</pre>
```