

# 模拟赛

---

题目名字	输入文件名	输出文件名	时间限制	空间限制
moon	moon.in	moon.out	1000ms	512MB
为了你唱下去	you.in	you.out	1500ms	512MB
为谁而为	who.in	who.out	4000ms	512MB

# moon (moon)

## 题目背景

体格声调，水与镜也；兴象风神，月与花也。”

你看，便是镜花水月又何妨？水中的月亮未必不比天上的更近————它至少可以被捧在手里啊。

## 题意描述

月与影，水与天，天上地下正晃晃悠悠地荡出两轮清辉。

可是———哇！可恶的 honglan0301 把两个月亮捏成碎片藏了起来！

作为古埃及掌管天体制造技术的神，你对这样无理的行为感到十分愤怒，所以试图重造两个月亮安回它们应在的地方去。那么问题来了——

月亮有  $n$  个可能的组成部分，编号为  $1, 2, \dots, n$ 。你的手中还有  $m$  个月亮碎片，第  $i$  枚「碎片」**包含** 月亮的  $k_i$  个「组成部分」，分别是  $a_{i,1}, a_{i,2}, \dots, a_{i,k_i}$ 。特别的，不同的碎片可能会包含相同的组成部分。

你需要从中**选出一些碎片**并将它们**分成两组**，满足两组碎片拼出的两个月亮**完全相同**，并输出任意一种合法方案（这样你才能够把它们分别放回天上和水中）。如果无解输出  $-1$ 。

下面是一些注意事项。

1. 一组碎片拼成的月亮**具有且仅具有**在这组碎片里出现过的组成部分（即月亮所含的组成部分是 该组碎片所含组成部分的**并集**），具体可见样例解释。
2. 出题人允许你造两个残缺的月亮（即你造出的月亮不必具有全部的  $n$  个部分），但你不能造两个空的月亮滥竽充数（即两组碎片的数量都不能为 0）。

## 输入格式

从 *moon.in* 中读入数据。

第一行两个正整数  $n, m$  表示月亮有  $n$  个可能的组成部分，你有  $m$  个碎片。

接下来一行  $m$  个数，第  $i$  个数为  $k_i$ ，表示第  $i$  枚碎片所含月亮组成部分的数量。

最后  $m$  行，第  $i + 2$  行  $k_i$  个数，分别是  $a_{i,1}, a_{i,2}, \dots, a_{i,k_i}$ 。

## 输出格式

将答案输出到 *moon.out* 中。

如果无解则输出  $-1$  即可。否则共输出三行，第一行两个正整数  $A, B$ ，分别表示你的方案中第一组和第二组所含碎片的数量。

第二行  $A$  个正整数  $s_1, s_2, \dots, s_A$ ，表示你选出的第一组包含了这些碎片。

第三行  $B$  个正整数  $t_1, t_2, \dots, t_B$ ，表示你选出的第二组包含了这些碎片。

注意，如果有解，你需要保证  $1 \leq A, B, s_i, t_i \leq m$ ，且后两行输出的所有元素必须两两不同，否则丑陋的 spj 可能会出现未知问题。

样例

样例输入 #1:

```
4 5
2 3 1 3 1
1 4
2 3 4
4
1 2 3
1
```

样例输出 #1:

```
2 3
1 2
3 4 5
```

样例解释：当第一组选择第 1, 2 个碎片，第二组选择第 3, 4, 5 个碎片时，两组都会拼出具有第 1, 2, 3, 4 个部分的月亮。这满足题目要求，我们输出这两组即可。

当然，第一组选择第 1 个碎片，第二组选择第 3, 5 个碎片时，两组都会拼出具有第 1, 4 个部分的月亮。这也满足题目要求，因此输出这两组也可以得分。

样例 #2 见下发文件，该样例满足子任务 5 的要求。

数据范围

对于 100% 的数据，有  $2 \leq n + 1 \leq m \leq 500, 1 \leq k_i, a_{i,j} \leq n$ 。对于  $\forall 1 \leq i \leq m, 1 \leq j_1 \neq j_2 \leq k_i$ ，有  $a_{i,j_1} \neq a_{i,j_2}$ 。

为减少测试点数量，本题开启子任务依赖。

子任务	分值	$m$	特殊性质
1	5	$\leq 5$	无
2	15	$\leq 10$	无
3	25	$\leq 20$	无
4	10	$\leq 500$	$\forall i, k_i = 2$
5	45	$\leq 500$	无

# 为了你唱下去 (you)

## 题意描述

小水母看到了一个方程！

她有三个整数变量  $x, y, z \in [1, n]$  以及一个方程  $x^2 - xy - y^2 + yz + z^2 - zx = 0$ ，她想知道这个方程有多少解。

但是这个问题还是太简单了，她想知道这个方程有多少个满足  $\gcd(x, y, z) = 1$  的解。

她有  $T$  次询问，如果你能正确回答这些询问，她会奖励你一百分！

## 输入格式

一行一个正整数  $T$ 。

接下来  $T$  行，每行一个正整数  $n$ 。

## 输出格式

$T$  行每行一个非负整数，表示答案。

## 样例

样例输入 #1：

```
5
6
8
21
53
74
```

样例输出 #1：

```
2
3
7
15
23
```

样例 #2 见下发文件。

## 数据范围

对于所有测试点， $1 \leq T \leq 5000, 1 \leq n \leq 2 \times 10^7$ 。

数据点编号	$T \leq$	$n \leq$
1	1	1000

数据点编号	$T \leq$	$n \leq$
2		1000
3		$4 \times 10^4$
4		$8 \times 10^4$
5	1	$10^5$
6		$2 \times 10^5$
7	1	$10^6$
8	1	$10^7$
9		$1.5 \times 10^7$
10		$2 \times 10^7$

# 为谁而为 (who)

## 题目背景

在考完轻花学院的炼金术应用奥数期中考试后，小水母正准备开始炼金术系统概论与显求导  $W(-2)$  的期中复习。此时她接到了音乐老师的电话，要求为芙兰郡的炼金术学徒们准备一些新颖的药剂。但在短短几天内小水母并无头绪，只好对着自己最新获得的药剂，改造其使得适应炼金术学徒的体质。对于没有完成前两个任务的炼金术学徒们，小水母建议你们不要在此处尝试过久。

另外，对于不会酿造茜珀拉药剂的炼金术学徒们，小水母在最下方准备了配有解释的炼药药方。

## 题意描述

小水母看到了一个方程！

她有两个整数变量  $x, y \in [0, p - 1]$  以及一个方程  $y^2 \equiv (x^3 + ax + b) \pmod{p}$ ，她想知道这个方程有多少解。

她有  $T$  次询问，如果你能正确回答这些询问，她会奖励你一百分！

## 输入格式

第一行一个正整数  $T$ 。

接下来  $T$  行每行三个正整数  $a, b, p$ 。

## 输出格式

$T$  行，每行一个非负整数表示答案。

## 样例

样例输入 #1：

```
6
0 0 2
0 1 3
4 4 5
6 0 7
6 1 7
6 4 7
```

样例输出 #1：

```
2
3
7
7
11
9
```

样例 #2~#4 见下发文件。

数据范围

对于所有测试点，保证  $1 \leq T \leq 10, 0 \leq a, b, p \leq 10^{18}$ ，保证  $p$  是素数。

数据点编号	$p \leq$	特殊性质
1	100	
2	$10^6$	
3	$10^9$	A
4	$10^9$	A
5	$10^9$	B
6	$10^9$	
7		A
8		B
9		
10		

特殊性质 A:  $T = 1$ 。

特殊性质 B: 保证对于所有数据  $4a^3 + 27b^2 = 0$ 。

小水母的提示

注意，出题人下发了一份附有注释的代码实现，选手可搭配以下文字辅助理解，也可直接将其作为黑盒使用。

在模  $p$  下运算，我们若想使用开根，可以使用 Cipolla 算法。

我们称一个数是二次剩余，当且仅当  $x^2 \equiv n \pmod p$  有解。注意到解的形式形如一对相反数，而任意一组相反数又能对应一个二次剩余，可以立即得到二次剩余的数量为  $\frac{p-1}{2}$ 。

欧拉准则：一个数  $n$  是二次剩余，当且仅当  $n^{\frac{p-1}{2}} \equiv 1 \pmod p$ 。

Cipolla 算法：通过随机化找到一个  $a$  使得  $a^2 - n$  非二次剩余（期望只用  $O(1)$  次就能找到），接下来我们定义符号  $\lambda$  使得  $\lambda^2 = a^2 - n$  并考察所有形如  $A + B\lambda$  的数组成的域，我们声称  $(a + \lambda)^{\frac{p+1}{2}}$  不带  $\lambda$ ，且其为  $x^2 \equiv n \pmod p$  的一个解，

这是因为  $(a + \lambda)^{p+1} \equiv (a + \lambda)^p(a + \lambda) \equiv (a^p + \lambda^p)(a + \lambda) \equiv (a - \lambda)(a + \lambda) \equiv n \pmod p$   
（由于  $a^2 - n$  非二次剩余， $(a^2 - n)^{\frac{p-1}{2}} \equiv -1 \pmod p$ ，于是  $\lambda^p = \lambda(a^2 - n)^{\frac{p-1}{2}} = -\lambda$ ）。

下发文件中有一份参考实现。