中国科学技术大学第三届程序设计竞赛 题目册

University of Science and Technology of China (USTC) Programming Contest
Problemset

2018/12/22

A. 方程的解

Time limit: 1 second(s)

给定正整数 a, b, c 和 s, 请判断是否存在**非负整数** x, y, z, 使得 ax + by + cz = s 成立.

Input

输入第一行,一个整数 T,代表数据组数.

输入第2到T+1行,每行四个正整数a,b,c,s.

- $1 \le a, b, c \le 10^3$.
- $1 \le s \le 10^9$.
- $T \le 10^3$.
- 所有数据都是在数据范围内随机生成的.

Output

输出 T 行,每一行输出 "True",代表存在至少一组解满足题意,或者输出 "False",代表找不到这样的解.

Sample Input 1

	,
6	True
1 2 3 4	False
5 6 7 8	True
1 3 5 8	False
2 4 6 9	False
531 546 894 349301012	True
531 546 894 349301013	

B. 六学

Time limit: 1 second(s)

今天是著名数学家斯里尼瓦瑟·拉马努金(Srīnivāsa Rāmānujan Aiyankār, 1887年12月22日-1920年4月26日)的生日,说到拉马努金,我想到了兰道-拉马努金常数。

兰道-拉马努金常数(Landau–Ramanujan constant)是一个和数论有关的常数,若用 N(x) 表示小于 x,可表示为二平方数和整数的个数,则 Landau–Ramanujan 常数 K 可表示为:

$$K = \lim_{x \to \infty} \frac{N(x)\sqrt{\ln(x)}}{x} \approx 0.76...$$

显然(或者不那么显然),常数 K 也可以表达为以下欧拉积的形式:

$$K = \frac{1}{\sqrt{2}} \quad \prod_{p \equiv 3 \mod 4}^{\infty} \quad \left(1 - \frac{1}{p^2}\right)^{-1/2} = \frac{\pi}{4} \quad \prod_{p \equiv 1 \mod 4}^{\infty} \quad \left(1 - \frac{1}{p^2}\right)^{1/2} \approx 0.76...$$

常数 K 可以通过计算精确到任意位数,我们只需要计算到小数点后第六位,并输出小数点后第六位即可。

请大家多多关注。

Input

没有输入。

Output

输出一行,一个0到9的整数,代表 K 小数点后第六位的数字。

(样例输出仅作格式参考,并不保证是或者不是正确答案)

Sample Input 1 Sample Output 1 (no input.) 6

C. 二分图覆盖

Time limit: 3 second(s)

给定一个二分图 G(V, E),顶点集 V 分为 X、Y,满足 $X \cup Y = V, X \cap Y = \emptyset$,求该二分图上顶点覆盖的方案数。

顶点覆盖:图 G(V, E) 的顶点覆盖是一个顶点集合 $V' \subseteq V$,使得边集 E 中的每一条边都接触 V' 中的至少一个顶点。

Input

第一行包括三个整数 n, m, l,其中 |X| = n, |Y| = m, |E| = l,并且 $n + m \le 50, 0 \le l \le n * m$

接下来 l 行,每行包括两个整数 $i,j(1\leq i\leq n,1\leq j\leq m)$,表示 x_i 和 y_j 之间有一条边,其中 $x_i\in X,y_i\in Y$ 。

Output

该二分图上顶点覆盖的方案数。

Sample Input 1

- -	
2 2 2	9
1 1	
2 2	

D. Bananice

Time limit: 5 second(s)

给定正整数 n,请计算把 n 分成 k 个正整数之和的方案数(不考虑顺序)。 例如,7可以以 4 种方式分为 3 个正整数之和:7=5+1+1=4+2+1=3+3+1=3+2+2。 由于答案可能非常大,你需要输出对 998244353 取模后的答案。

Input

第一行是一个数 T,代表有 T 组测试数据。 $(1 \le T \le 10)$ 接下来 T 行每行包括如上所述的两个数 nk。 $(1 \le k \le n \le 50000)$

Output

对每个样例,输出对998244353取模后的答案。

Sample Input 1

3	Case #1: 4
7 3	Case #2: 1
9 9	Case #3: 633296132
50000 4	

E. 后缀自动机

Time limit: 1 second(s)

Alice 和 Bob 玩如下规定的游戏,给定 n 个棋子,在棋盘上排成一列,两人交替从任何位置 拿走连续的至多 k 个棋子,先拿完的获胜。假设双方都是绝对理智的,Alice 先手,问获胜方。

例如, 10 个棋子, 至多拿 3 个, Alice 先拿编号为 4、5、6 的棋子, Bob 拿 7、8、9, Alice 拿 1、2, Bob 拿 3, Alice 拿 10, Alice 获胜。

注意,这个例子仅用于展示游戏过程和获胜条件,与博弈策略无关。

Input

一行,两个整数 n, k,满足 $1 \le k \le n \le 10^9$ 。

Output

获胜方, "Alice" 或者"Bob"。

Sample Input 1

233 33	Alice

F. 红红的作业

Time limit: 1 second(s)

又是充实的一天,刚上完摔跤课的红红(含)已经筋疲力尽。突然,红红意识到自己好像忘了什么,原来是算法课的作业本。算法作业没交可是要直接挂科的!红红急忙向图书馆赶去。打开图书馆的大门,里面空无一人,但是图书馆的空气却变得愈加焦灼起来。空荡荡的大厅中回荡着不知来自何方的声音:"Do you like 玩游戏?",吓得红红只敢在原地乖乖站好。在逐渐恢复理智之后,红红发现图书馆的布局被改变了,且所有房间的门牌号都被重新打乱标记成了1到n。红红只能随机打开各个房间的门,但是摔跤课耗尽了红红的力气,每打开一扇门都只听到令人失望的"Boy,next door."。直到打开所有的门,红红才最终找到自己的算法作业本。"Oh, that's good."红红拿着自己的算法作业心满意足地回到了寝室。

躺在寝室的床上,红红回想着刚才的经历,却只能回想起一些混乱的记忆片段,依稀只能记得自己从x号门走到了y号门。好在所有的记忆片段都在,只是顺序乱了,重新整理之后红红终于找到了放着算法作业的那扇门的编号。"今天又是充实的一天呢!"筋疲力尽的红红慢慢进入了梦乡,空气里又重新充满了自由的气息。

Input

输入第一行,一个整数 n,代表一共有 n 个房间。 $(n < 10^5)$

输入第 2 到 n 行,每行两个整数 x, y。代表红红曾从 x 房间走到 y 房间。数据保证每个房间不会去超过一次。

Output

输出一行, 最后红红算法作业所在的房间。

Sample Input 1

6	4
2 6	
3 2	
6 4	
5 3	
1 5	

中国科学技术	大学第三届程	序设计竞赛