

题目描述

智慧之王 Kri 统治着一座王国。

这天 Kri 决定举行一场比赛，来检验自己大臣的智慧。

比赛由 n 道判断题组成，有 m 位大臣参加。现在你已经知道了所有大臣的答题情况，但尚未拿到答案，于是你决定先行预测。

具体来说，对于第 i 道题，有 x 个大臣选对， y 个大臣选错（显然有 $x + y = m$ ），如果 $x > y$ ，那么你预测这题答案为对，否则为错。为了方便，我们保证 m 是奇数。

在统计完成后，你拿到了答案，你想知道通过你的预测方式你最后有几道题预测正确。

输入格式

第一行两个正整数 n, m ，保证 m 是奇数。

接下来 m 行，每行 n 个整数，第 i 行第 j 个整数 a_{ij} 代表第 i 位大臣对第 j 道题的答案，1 表示他选对，0 表示他选错。

接下来 1 行 n 个整数，表示比赛答案，第 i 个数 b_i 若为 1 表示第 i 道题答案是对，若为 0 表示答案是错。

输出格式

输出一个整数，表示你最后有几题预测正确。

输入输出样例

样例 1 输入

```
3 3
1 0 1
0 1 1
0 1 0
1 1 1
```

样例 1 输出

```
2
```

样例 1 解释

- 第一题 $x = 1, y = 2$ 你预测答案为错（即0），实际答案为1，预测错误。
- 第二题 $x = 2, y = 1$ 你预测答案为对（即1），实际答案为1，预测正确。
- 第三题 $x = 2, y = 1$ 你预测答案为对（即1），实际答案为1，预测正确。
所以预测正确的题数为2。

样例 2 输入

```
5 6
1 0 1 1 1 0
0 1 0 1 1 1
0 0 1 0 1 0
1 0 1 0 1 0
0 1 0 1 0 0
1 0 1 0 1 0
```

样例 2 输出

```
4
```

附加样例

见样例目录下的 kingdom3.in 和 kingdom3.out。

数据范围

对于 20% 的数据， $n \leq 5, m = 1$ 。

对于 50% 的数据， $n \leq 10, m \leq 10$ 。

对于 100% 的数据， $n \leq 1000, m \leq 1000, m$ 为奇数。

题目描述

Kri 喜欢玩数字游戏。

一天，他在草稿纸上写下了 t 对正整数 (x, y) ，对于每一对正整数计算出了 $z = x \times y \times \gcd(x, y)$ 。

可是调皮的 Zay 找到了 Kri 的草稿纸，并把每一组的 y 都擦除了，还可能改动了一些 z 。

现在 Kri 想请你帮忙还原每一组的 y ，具体地，对于每一组中的 x 和 z ，你需要输出最小的正整数 y ，使得 $z = x \times y \times \gcd(x, y)$ 。如果这样的 y 不存在，也就是 Zay 一定改动了 z ，那么请输出 -1 。

注： $\gcd(x, y)$ 表示 x 和 y 的最大公约数，也就是最大的正整数 d ，满足 d 既是 x 的约数，又是 y 的约数。

输入格式

第一行一个整数 t ，表示有 t 对正整数 x 和 z 。

接下来 t 行，每行两个正整数 x 和 z ，含义见题目描述。

输出格式

对于每对数字输出一行，如果不存在满足条件的正整数 y ，请输出 -1 ，否则输出满足条件的最小正整数 y 。

输入输出样例

样例1输入

```
1  
10 240
```

样例1输出

```
12
```

样例 1 解释

$$x \times y \times \gcd(x, y) = 10 \times 12 \times \gcd(10, 12) = 240$$

样例 2 输入

```
3  
5 30  
4 8  
11 11
```

关注北京高考在线官方微信：北京高考资讯（微信号：bjgkzx），获取更多试题资料及排名分析信息。

样例 2 输出

6
-1
1



附加样例

见样例目录下的 math3.in 和 math3.out , 以及 math4.in 和 math4.out 。

数据范围

对于 20% 的数据, $t, x, z \leq 10^3$ 。

对于 40% 的数据, $t \leq 10^3, x \leq 10^6, z \leq 10^9$ 。

对于另 30% 的数据, $t \leq 10^4$ 。

对于另 20% 的数据, $x \leq 10^6$ 。

对于 100% 的数据, $1 \leq t \leq 5 \times 10^5, 1 \leq x \leq 10^9, 1 \leq z < 2^{63}$ 。

题目描述

Kri 非常喜欢字符串，所以他准备找 t 组字符串研究。

第 i 次研究中，Kri 准备了两个字符串 S 和 R ，其中 S 长度为 n ，且只由 $0, 1, -$ 三种字符构成（注：这里的第三种字符是减号）， R 初始时为空。

每次研究，Zay 会带着一个美丽的长度为 m 的字符串 T 来找 Kri 玩，Kri 非常羡慕 Zay 拥有如此美丽的字符串，便也想用字符串 S 和 R 变出字符串 T 。

具体地，Kri 将会进行 n 次操作。每次操作中，Kri 会取出 S 的第一个字符（记为 c ），并将其从 S 中删去。如果 $c = -$ ，则 Kri 要删去 R 的开头字符或结尾字符（数据保证删去后 R 不为空）。否则，Kri 会将 c 加入到 R 的末尾。

当进行完所有操作后，Kri 会检查 R 是否和 T 相等。如果 $R = T$ ，Kri 就会感到开心；否则，Kri 会感到难受。

请问在每次研究中，Kri 有多少种操作方式使自己最后感到开心？我们定义两种方案不同，当且仅当在某种方案的某次操作中，Kri 删去了 R 的开头字符。而在另一种方案的这次操作中，Kri 删去了 R 的结尾字符。

由于答案可能很大，你只需要输出答案除以 $1,000,000,007$ （即 $10^9 + 7$ ）的余数。

输入格式

第一行一个正整数 t 。

接下来有 t 组数据分别表示 t 次字符串的研究，对于每组数据：

第一行有两个正整数 n, m ，分别表示字符串 S, T 的长度。

第二行是字符串 S 。

第三行是字符串 T 。

输出格式

关注北京高考在线官方微信：北京高考资讯（微信号：bjgkzx），获取更多试题资料及排名分析信息。

共 t 行，第 i 行表示第 i 组研究的答案。

样例1输出

```
2  
1  
2`-1`
```

样例 1 解释

对于第一组数据，有以下两种方案：

- 第一个 删 R 的开头，第二个 删 R 的结尾。
- 第一个 删 R 的结尾，第二个 删 R 的开头。

附加样例

见样例目录下的 string2.in 和 string2.out。

数据范围

对于 20% 的数据， $n, m \leq 15$ 。

对于 30% 的数据， $n, m \leq 30$ 。

对于 70% 的数据， $n, m \leq 80$ 。

对于另 10% 的数据，保证答案不超过 1。

对于 100% 的数据， $1 \leq t \leq 5, 1 \leq n, m \leq 400$ 。



显然这道题就要先得出每一道题你预测的答案是什么（0 或 1），然后再和统计后的答案比较有多少个相同。

根据题意，预测的答案取决于这道题大臣中预测对的人多还是预测错的人多。

我们可以开一个大小为 n 的桶，第 i 个桶 t_i 记录第 i 题判断对的人数。

那么对于一道题，我们就可以得出判断对的人的个数为 t_i ，判断错的人个数为 $m - t_i$ 。

根据题意：如果判断对的人个数大于判断错的人个数，那么这个题目预测为对。

即：当 $t_i > m - t_i$ 时，这个题目预测为对，否则预测为错。

这样我们就得到了每个判断题的预测是什么。

这样我们再统计有多少个预测的答案和最后的答案相同就可以了。

不妨设 $d = \gcd(x, y)$, $x = pd$, $y = qd$, $z = pqd^3$ 。

由 \gcd 的定义可知 p 与 q 互质, 所以 p^2 与 q 也互质。

现在我们已知 pd 与 pqd^3 , 需要求出 $y = qd$ 。

因为 $qd = pqd^3 \div pd \div d$, 所以我们只需要求出 d 即可。

考虑运用 p^2 与 q 互质的性质, 便可构造出 $d^2 = \gcd(p^2d^2, qd^2) = \gcd(x^2, \frac{z}{x})$ 。

那么 $d = \sqrt{\gcd(x^2, \frac{z}{x})}$, 最后判断一下是否合法即可。

不妨给 S 中的每个字母都记录一下初始时的位置，然后考虑枚举最后 R_1 是原来 S 中的第几个字母。

枚举后，我们可以任意选择其前面的 - 是删头还是删尾，并计算出前面还有多少个剩余的字母需要删除。

然后我们可以 dp ，记 $f_{i,j,k,l}$ 表示我们现在决策到了 S 的第 i 个字母，最终的 R 的前 j 位由某些 S 中的字母提供已经确定，当前 R 中开头有 k 个需要删除的字母，结尾有 l 个需要删除的字母。

然后我们分三类转移 $f_{i,j,k,l}$ ：

1. 若 $S_i = -$ ，则可转移到 $f_{i+1,j,k-1,l}$ 和 $f_{i+1,j,k,l-1}$ 。
2. 若 $S_i \neq -$ ，则可转移到 $f_{i+1,j,k,l+1}$ 。
3. 若 $S_i \neq -$ 且 $S_i = T_{j+1}$ 且 $l = 0$ ，则还可转移到 $f_{i+1,j+1,k,l}$ 。

这样我们的状态数是 $O(n^3m)$ 级别的，转移是 $O(1)$ 级别的，总时间复杂度就是 $O(n^3m)$ 级别的。

但是我们注意到取出 S 中的前 i 个字母后， R 当前的字母总数就确定了。而若我们还知道了 R 开头有多少个字母要删，中间有多少个字母要保留，那么就能得到 R 结尾有多少个字母要删。

这就意味着状态中的 i, j, k 确定时， l 一定唯一确定。

那么实际有用的状态数仅为 $O(n^2m)$ 级别，时间复杂度也可做到 $O(n^2m)$ 级别。

关于我们

北京高考在线创办于 2014 年，隶属于北京太星网络科技有限公司，是北京地区极具影响力中学升学服务平台。主营业务涵盖：北京新高考、高中生涯规划、志愿填报、强基计划、综合评价招生和学科竞赛等。

北京高考在线旗下拥有网站门户、微信公众平台等全媒体矩阵生态平台。平台活跃用户 40W+，网站年度流量数千万量级。用户群体立足于北京，辐射全国 31 省市。

北京高考在线平台一直秉承“精益求精、专业严谨”的设计理念，不断探索“K12 教育+互联网+大数据”的运营模式，尝试基于大数据理论为广大中学和家长提供新鲜的高考资讯、专业的高考政策解读、科学的升学规划等，为广大高校、中学和教科研单位提供“衔接和桥梁纽带”作用。

平台自创办以来，为众多重点大学发现和推荐优秀生源，和北京近百所中学达成合作关系，累计举办线上线下升学公益讲座数百场，帮助数十万考生顺利通过考入理想大学，在家长、考生、中学和社会各界具有广泛的口碑影响力。

未来，北京高考在线平台将立足于北京新高考改革，基于对北京高考政策研究及北京高校资源优势，更好的服务全国高中家长和学生。



微信搜一搜

北京高考资讯

官方微博账号：bjgkzx

官方网站：www.gaokzx.com

咨询热线：010-5751 5980

微信客服：gaokzx2018