

# A、Cards and Joy

card.cpp/in/out

时间限制:1 s 空间限制:256 MB

## 问题描述

有 $n$ 个玩家坐在一张桌子前面，每一个玩家都有自己喜欢的数字，第 $j$ 个人的喜欢数字为 $f_j$ 。

一共有 $k \times n$ 张卡牌在桌子上，每一张牌都有一个数字 $c_i$ ，然后把卡牌分发给所有人，每人都要获得 $k$ 张卡牌。

现在给你一个数列 $h_1, h_2, \dots, h_k$ ，表示每个人拿到 $i$ 张印着自己喜欢数字的卡牌时能获得快乐值，现在问最大快乐值之和是多少。

## 输入格式

第一行两个整数 $n, k$ 。

第二行有 $k \times n$ 个整数， $c_1, c_2, c_3, \dots, c_{k \times n}$ 表示每张卡片上面的数字。

第三行有 $n$ 个数字 $f_1, f_2, f_3, \dots, f_n$ 表示每个人喜欢的数字。

最后一行有 $k$ 个数 $h_1, h_2, \dots, h_k$ 表示拿到 $i$ 张印着自己喜欢数字的卡片之后所获得的快乐值，保证快乐值序列是严格递增的。

## 输出格式

一个数，最大快乐值。

## 样例

### 样例输入1

```
4 3
1 3 2 8 5 5 8 2 2 8 5 2
1 2 2 5
2 6 7
```

### 样例输出1

```
21
```

- 样例解释：

第一个人获得[1,3,8]，第二个人获得[2,2,8]，第三个人获得[2,2,8]，第四个人获得[5,5,5]。

### 样例输入2

```
3 3
9 9 9 9 9 9 9 9 9
1 2 3
1 2 3
```

## 样例输出2

0

## 数据范围与提示

- 对于30%的数据,  $1 \leq n, k \leq 10, 1 \leq c_i, f_i, h_i \leq 300$
- 对于100%的数据,  $1 \leq n \leq 500, 1 \leq k \leq 10, 1 \leq c_i, f_i, h_i \leq 300000$

# B. Merge Equals

merge.cpp/in/out

时间限制:1 s 空间限制:256 MB

## 问题描述

给定正整数序列 $a[1 \dots N]$ ，每次你需要找到序列中出现次数  $\geq 2$  的最小值 $x$ ，找到 $x$ 的2个最小下标 $\{i, j\}$ ，删除 $a[i]$ ，将 $a[j]$ 改为 $2 \times x$ 。

- 比如 $[3, 4, 1, 2, 2, 1, 1] \rightarrow [3, 4, 2, 2, 2, 1] \rightarrow [3, 4, 4, 2, 1] \rightarrow [3, 8, 2, 1]$ 。
- 比如 $[1, 1, 3, 1, 1] \rightarrow [2, 3, 1, 1] \rightarrow [2, 3, 2] \rightarrow [3, 4]$ 。

## 输入格式

第一行输入一个 $n$ ，表示序列的长度。

接下来一行有 $n$ 个数，表示数列。

## 输出格式

第一行输出最终的序列长度，第二行输出序列。

## 样例

### 样例输入1

```
7
3 4 1 2 2 1 1
```

### 样例输出1

```
4
3 8 2 1
```

### 样例输入2

```
5
10 40 20 50 30
```

### 样例输出2

```
5
10 40 20 50 30
```

## 数据范围与提示

- 对于30%的数据， $2 \leq n \leq 300$ 。
- 对于100%的数据， $2 \leq n \leq 200000, 1 \leq a_i \leq 10^9$ ，保证数字都是正整数。

## C、划分

mex.cpp/in/out

时间限制:1 s 空间限制:256 MB

### 题目背景

小 L 很喜欢划分数列的问题。

### 题目描述

给定一个数列  $a_1, \dots, a_n$ , 记函数  $\text{mex}(S)$  表示可重整数集  $S$  中未出现的最小非负整数。

求将该数列划分为若干段, 使得每一段 mex 值都相等的方案数。形式化地, 你需要求出有多少种不同的区间序列  $[l_1, r_1], \dots, [l_k, r_k]$ , 满足:

- $l_1 = 1, r_k = n$ 。
- $\forall i \in [2, k], l_i = r_{i-1} + 1$ 。
- $\exists v, \forall i \in [1, k], \text{mex}(a_{l_i}, \dots, a_{r_i}) = v$ 。

定义两个区间序列不同, 当且仅当它们包含的区间数量不同或某个区间的任一端点不同。

答案对  $10^9 + 7$  取模。

### 输入格式

第一行两个整数  $n, type$ , 表示数列中的元素个数和输入方式。

如果  $type = 0$ , 第二行  $n$  个整数  $a_1, \dots, a_n$ , 表示数列中的元素。

否则, 第二行四个整数  $a_1, x, y, z$ , 请你用它们自行生成出所有的  $a_i$ 。具体来说, 对于  $i > 1$ , 满足  $a_i = ((a_{i-1} \times x + y) \oplus z) \bmod (n + 1)$ 。

### 输出格式

一行一个整数表示答案。

### 样例组

#### 样例输入

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

#### 样例输出

```
3
```

### 提示说明

## 样例解释

三种方案中的区间序列分别为  $\{[1, 2], [3, 5]\}$ ,  $\{[1, 3], [4, 5]\}$ ,  $\{[1, 5]\}$ 。

## 数据范围

本题采用 **捆绑测试**。你必须通过一个 Subtask 中所有的测试点才能获得它的分数。

各子任务的数据范围和限制如下：

Subtask1 (10 pts):  $1 \leq n \leq 100, type = 0, 0 \leq a_i \leq n$ 。

Subtask2 (20 pts):  $1 \leq n \leq 2000, type = 0, 0 \leq a_i \leq n$ 。

Subtask3 (30 pts):  $1 \leq n \leq 10^5, type = 0, 0 \leq a_i \leq n$ 。

Subtask4 (40 pts):  $1 \leq n \leq 4 \times 10^7, type = 1, 0 \leq a_i \leq n$ 。

## D、秘密通道

aisle.cpp/in/out

2s/512M

### 【问题描述】

有一副  $n*m$  的地图，有  $n*m$  块地，每块是下列四种中的一种：

墙：用#表示，墙有 4 个面，分别是前面，后面，左面，右面。

起点：用 C 表示，为主角的起点，是一片空地。

终点：用 F 表示，为主角的目的地，是一片空地。

空地：用 . 表示。

其中除了墙不能穿过，其他地方都能走。

主角有以下 3 种操作：

1.移动到相邻的前后左右的地方，花费一个单位时间。

2.向前后左右其中一个方向发射子弹，子弹沿直线穿过，打在最近的一堵墙的一面，然后墙的这面就会形成一个开口通往秘密通道。同一时间最多只能有两个开口，若出现有 3 个开口，出现时间最早的开口会立即消失。该操作不用时间。

3.可以从一个与开口相邻的空地跳进去，进入秘密通道，从另外一个开口正对的空地跳出来。这个过程花费一个单位时间。

地图四周都是墙，问主角最少用多少时间从 C 走到 F。C 和 F 只会出现一次。

### 【输入描述】

第一行输入两个正整数  $n, m$ 。

接下来  $n$  行，每行  $m$  个字符描述地图。

### 【输出描述】

输出 1 个整数，表示最短时间完成路途。如果无解输出 nemoguice。

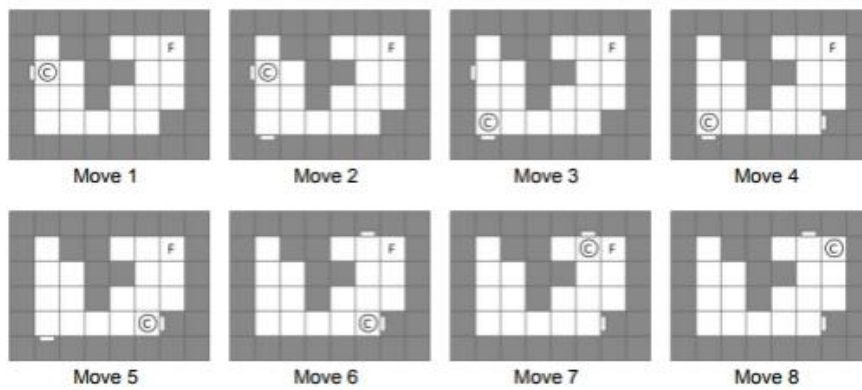
### 【样例】

	portal.in	portal.out
样例 1	4 4 #### #.F# #C.# ####	2
样例 2	6 8 ##### #.#.#.F# #C.##..# #..#...# #.....## #####	4
样例 3	4 5 #### #C#.# ###F# #####	nemoguice

### 【样例解释】

总共用到 8 次操作，时间之和为 4。如下图所示

- 1.向左射一枪，在(3,1)的右面出现开口。
- 2.向下射一枪，在(6,2)的上面出现开口。
- 3.向左从(3,1)进入秘密通道，从(6,2)中出来，到达(5,2)。用 1 单位时间。
- 4.向右射一枪，在(5,7)的左面出现开口，(3,1)右面的开口消失。
- 5.走进(6,2)的开口，出来到(5,6)。用 1 单位时间。
- 6.向上射一枪，在(1,6)的下面出现开口。
- 7.经过秘密通道，走到(2,6)。用 1 单位时间。
- 8.走到终点。用 1 单位时间。



【数据范围】

- 对于 50%的数据，  $4 \leq n, m \leq 15$ 。
- 对于 100%的数据，  $4 \leq n, m \leq 500$ 。