

# 简单模拟赛

## Subway (subway, 2s, 512M)

Byteland 有  $n$  个城市和  $n!$  辆私家车。由于交通不便，市民们怨声载道。今天，市长宣布 Byteland 多了  $k$  条高速地铁。每条高速地铁由若干段组成，每段连接两个城市里的对应地铁的地铁站，且只由每条高速地铁就可以从每个城市到达其他所有城市。

每个城市都有所有高速地铁对应的  $k$  个地铁站。根据设计不同，在每个城市进和出每个地铁站需要一定的时间，且进站需要付对应高速地铁的一张票。一旦进站了，在出站之前你可以任意使用**该高速地铁**对应的段进行穿梭。由于 Byteland 科技先进，你并不需要等待地铁，所以乘坐每段需要的时间是已知的。由于每条高速地铁由不同的公司承建，要从地铁  $x$  到地铁  $y$ ，你需要出站（走出地铁  $x$  的地铁站）再进站（走进**同一城市**中地铁  $y$  的地铁站）。

你现在处于城市 1。使用一些手段，你获得了  $k$  种高速地铁的票各一张，你希望使用高速地铁到达城市  $n$ 。注意你开始并不在任何地铁站中，且你不能在地铁站内结束旅途（即你需要在城市  $n$  出站后结束）。你想知道所需的最短时间。

### 输入格式

第一行两个正整数  $n, k$ ，表示城市数和高速地铁数。

对于每个高速地铁  $t \in [1, k]$ ，首先输入两行。第一行  $n$  个非负整数  $a_{t,i}$  表示城市  $i$  进地铁  $t$  对应站所需时间，第二行  $n$  个非负整数  $b_{t,i}$  表示城市  $i$  出地铁  $t$  对应站所需时间。接下来一行一个正整数  $m_t$ ，表示该地铁的段数。对于每一段输入一行三个非负整数  $u, v, w$ ，表示该段连接的两个地铁站所在城市  $u, v$  ( $u \neq v$ ) 和乘坐该段所需时间  $w$ 。

保证仅使用每个高速地铁都能从任意一个城市到达其他所有城市，且每个高速地铁在每两个城市之间最多只有一个段。

### 输出格式

输出一个非负整数，表示从城市 1 到城市  $n$  所需的最短时间。

### 样例输入1

```
4 2
1 2 1 4
4 3 2 1
4
2 1 2
2 3 39
4 2 48
3 4 1
1 1 2 2
1 0 0 1
3
1 4 29
2 3 3
4 3 7
```

### 样例输出1

一种最优策略是 1 号线从城市 1 坐到城市 2，用时 1（城市 1 进站）+2（乘坐城市 1 到城市 2 的那段地铁）+3（城市 2 出站），再用 2 号线从城市 2 坐到城市 4，用时 1（城市 2 进站）+3（乘坐城市 2 到城市 3 的那段地铁）+7（乘坐城市 3 到城市 4 的那段地铁）+1（城市 4 出站），总用时 18。

## 样例输入2

```
2 2
0 0
0 0
1
2 1 1
0 0
0 0
1
1 2 2
```

## 样例输出2

```
1
```

不一定要用完所有的票。

## 样例输入3、样例输出3

见选手文件夹下 `ex_subway3.in` 和 `ex_subway3.ans`。

## 样例输入4、样例输出4

见选手文件夹下 `ex_subway4.in` 和 `ex_subway4.ans`。记得爆int。

## 数据范围

对于所有数据， $2 \leq n \leq 500$ ， $n-1 \leq m_t \leq 1000$ ， $1 \leq k \leq 8$ ， $0 \leq a_{t,i}, b_{t,i}, w \leq 10^9$ 。

对于 20% 的数据， $n \leq 5$ ， $k \leq 2$ 。

对于 30% 的数据， $n \leq 100$ ， $k \leq 3$ 。

对于 50% 的数据， $n \leq 100$ ， $k \leq 5$ 。

对于 70% 的数据， $k \leq 6$ 。

对于另外 10% 的数据， $k = 1$ 。

## Distanced (distanced, 2s, 512M)

Bytelane 上停着  $n$  辆车。文明城市评比就要开始了，作为 Bytecity 市长的你决定移除一部分车使得街道更文明（也可以什么也不移除）。

一个文明的街道首先应该整齐：车不应该停得过于散乱。我们称两辆车  $x$  和  $y$  属于同一个联通块当且仅当它们的距离不超过  $t$ （“直接相邻”），或存在车  $c$  使得  $x$  和  $c$  属于同一个联通块且  $c$  和  $y$  属于同一个联通块（“间接相邻”）。街道的散乱度为联通块的数量（即两两不属于同一个联通块的车集合的最大可能大小）。

一个文明的街道还应该尽量美观：第  $i$  辆车有  $a_i$  的美观度，而街道的美观度是剩余车辆美观度的总和。由于部分车辆可能年久失修， $a_i$  可能为负。

由于你还没有决定好街道的整齐程度，对于每个  $s \in \{1, 2, \dots, n\}$ ，你要知道散乱度**不超过**  $s$  的移除方案中美观度的最大值。

## 输入格式

第一行两个正整数  $n, t$ ，表示车辆数和直接相邻的距离上限。

第二行  $n$  个整数  $x_1, x_2, \dots, x_n$ ，依次给定每辆车在数轴上的位置。车  $a$  和车  $b$  的距离为  $|x_a - x_b|$ 。

第三行  $n$  个整数  $a_1, a_2, \dots, a_n$ ，依次给定每辆车的美观度。

## 输出格式

输出一行  $n$  个整数，第  $i$  个表示散乱度不超过  $i$  的移除方案中美观度的最大值。

## 样例输入1

```
5 2
5 1 2 4 8
5 3 4 -1 1
```

## 样例输出1

```
11 12 13 13 13
```

要求散乱度不超过 1 时一种最优方案是保留前四辆车。要求散乱度不超过 2 时一种最优方案是保留前三辆车。

## 样例输入2、样例输出2

见选手文件夹下 `ex_distanced2.in` 和 `ex_distanced2.ans`。

## 数据范围

对于所有数据， $1 \leq n \leq 10^5$ ， $1 \leq t \leq 10^9$ ， $|x_i|, |a_i| \leq 10^9$ ， $x_i$  两两不同。

对于 20% 的数据， $n \leq 20$ 。

对于 40% 的数据， $n \leq 400$ 。

对于 70% 的数据， $n \leq 2000$ 。

对于另外 10% 的数据， $a_i \geq 0$ 。

## Color (color, 3s, 512M)

Bytejump 近期推出了一款新玩具：Bytecolor。在这个玩具中，玩家需要给 Bytecity 上色。

Bytecity 的结构可以由一棵树描述：有  $n - 1$  条双向道路连接所有城市。调色板中有  $k$  种颜色，一开始某些城市已经上好色了（也是  $k$  种颜色中的），玩家需要用调色板中的颜色给剩余的每个城市上色（颜色可以重复），且相邻城市不能同色。

你要知道玩家一共能得到多少种可能的树（即有多少种不同的染色方案），对 998244353 取模。

## 输入格式

第一行两个正整数  $n, k$ ，表示城市数和颜色数。

接下来  $n$  行，第  $i$  行一个非负整数  $c_i \in [0, k]$ ，表示城市  $i$  的开始颜色，0 表示尚未上色，否则表示已经上好的颜色编号。

最后  $n - 1$  行描述树边。第  $i$  行两个正整数  $u_i, v_i$ ，表示第  $i$  条树边连接的两个城市。

## 输出格式

输出一行一个  $[0, 998244352]$  的整数，表示玩家一共能得到多少种可能的树对 998244353 取模。

## 样例输入1

```
4 3
1 0 0 2
1 2
2 3
3 4
```

## 样例输出1

```
3
```

有 1212, 1232, 1312 三种上色方案。

## 样例输入2、样例输出2

见选手文件夹下 `ex_color2.in` 和 `ex_color2.ans`。

## 样例输入3、样例输出3

见选手文件夹下 `ex_color3.in` 和 `ex_color3.ans`。

## 数据范围

对于所有数据， $1 \leq n \leq 10^5$ ， $1 \leq k \leq 10^9$ ， $0 \leq c_i \leq k$ 。

对于 10% 的数据， $n, k \leq 9$ 。

对于 20% 的数据， $n, k \leq 50$ 。

对于 40% 的数据， $n, k \leq 1000$ 。

对于 60% 的数据， $n \leq 1000$ 。

对于另外 20% 的数据， $k \leq 10^5$ 。

## Grid (color, 3s, 512M)

Bytegrid 是 Byteland 最新潮的游戏。在这个游戏中，玩家在一个  $n \times n$  的网格上辗转腾挪。

具体地，玩家可以从任意格子出发，一开始属于失能状态。第  $i$  行第  $j$  列的格子在时刻  $a_{i,j}$  会充能，如果当时玩家处于该格子就可以花 0.1 秒转移到任意相邻（四联通）格，并再次变为失能状态。每到达一个格子玩家都会获得一个新的奇遇，因此玩家可能的移动方案数决定了每局游戏的丰富程度。

作为 Bytegrid 的开发者，你计划上线一个新版本，其中网格有一个格子不会被充能（但仍然可以出发或被移动到）。你有  $q$  种不同的更新计划，每次计划给定了  $i, j$ ，指定了第  $i$  行第  $j$  列的格子不会被充能（相当于将  $a_{i,j}$  置为  $-\infty$ ），你希望获取在移除该格后玩家可能的移动方案数对 998244353，其中移动方案指的是依次经过的格子序列。**每次计划都是在原网格上进行改动，即计划两两独立。**

## 输入格式

第一行一个正整数  $n$ ，表示网格大小。

接下来  $n$  行，第  $i$  行  $n$  个正整数  $a_{i,1}, a_{i,2}, \dots, a_{i,n}$ ，表示初始第  $i$  行每个格子的充能时刻。

接下来一行一个正整数  $q$ ，表示计划的个数。

接下来  $q$  行，每行三个正整数  $x, y$ ，表示该次计划使第  $x$  行第  $y$  列的格子无法被充能。

## 输出格式

输出  $q$  行，第  $i$  行一个整数，表示第  $i$  个计划中玩家的移动方案数，对 998244353 取模。

## 样例输入1

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

## 样例输出1

```
12
16
14
```

在第一次测试中，一种可能的移动序列为  $(1, 2), (2, 2), (2, 1)$ ：第一次测试中玩家可以在  $(1, 2)$  出发，在 2 时刻被充能后转移到  $(2, 2)$ ，在 4 时刻被充能后转移到  $(2, 1)$ 。

注意  $(1, 2), (2, 2), (2, 1), (1, 1)$  并不是可能的移动序列：到达  $(2, 1)$  时 4 时刻已经过去，所以玩家无法再在  $(2, 1)$  上被充能。

第一次测试中所有合法的移动序列： $[(1, 1)], [(1, 2)], [(1, 2), (1, 1)], [(1, 2), (2, 2)], [(1, 2), (2, 2), (1, 2)], [(1, 2), (2, 2), (2, 1)], [(2, 1)], [(2, 1), (1, 1)], [(2, 1), (1, 2)], [(2, 2)], [(2, 2), (1, 2)], [(2, 2), (2, 1)]$ ，共 12 个。

## 样例输入2、样例输出2

见选手文件夹下 `ex_grid2.in` 和 `ex_grid2.ans`。

## 样例输入3、样例输出3

见选手文件夹下 `ex_grid3.in` 和 `ex_grid3.ans`。

## 数据范围

对于所有数据， $2 \leq n \leq 500$ ， $1 \leq q \leq 10^6$ ， $1 \leq a_{i,j} \leq 10^9$ 。

对于 20% 的数据， $n, q \leq 40$ 。

对于 40% 的数据， $n, q \leq 200$ 。

对于 60% 的数据， $q \leq 500$ 。

对于另外 20% 的数据，输入中的所有时刻 ( $a$ ) 两两不同。