

旅行者杯 Round.1

出题人 JDScript0117

验题人 grass8cao

题目总览

题目名	程序名	输入文件	输出文件	子任务数量	时空限制	
inazuma	inazuma.cpp	inazuma.in	inazuma.out	3	3s	512MB
sumeru	sumeru.cpp	sumeru.in	sumeru.out	4	2s	512MB
fontaine	fontaine.cpp	fontaine.in	fontaine.out	21	6s	2048MB
natlan	natlan.cpp	natlan.in	natlan.out	5	10s	512MB

注意事项

- 递归栈与题目空间限制相同
- 请注意，每道题都会按照子任务与逻辑关系开捆绑与依赖
- 请选手注意特殊的时空限制（来自于出题人“优秀”的常数）
- 请选手认真做题，把握时间，尽量取得最好的成绩

向着星辰与深渊！！

稻妻/inazuma

时空限制

3s 512MB

题目背景

雷神喜欢吃「三彩团子」，很明显，「三彩团子」是一串拥有三种不同颜色的团子，我们现在要做「 n 彩团子」，且已经拥有了 n 种不同颜色的团子，很显然，这时只要将每种颜色编号，最后的「 n 彩团子」就是一个排列

JDScript0117 此时就兴奋了，想了一道有关排列的题

题目描述

我们将所有长度为 n 的排列组成的集合称作 P_n

对于排列 $p, q \in P_n$ ，我们定义 $\forall 1 \leq i \leq n, (p \times q)_i = q_{p_i}$

那么很明显，我们也会定义

$$p^k = \begin{cases} p & (k = 1) \\ p^{k-1} \times p & (k > 1) \end{cases}$$

我们再定义 $f(p)$ 是满足 $\forall 1 \leq i \leq n, (p^k)_i = i$ 的最小正整数 k

我们称 $F_n = \{f(p) | p \in P_n\}$

现在，你会得到一个 n ，你需要求出 $\sum_{x \in F_n} x$ 对 998244353 取模的值

输入格式

一行一个整数 n

输出格式

一行一个整数，表示答案

样例

样例输入

3

样例输出

6

样例解释

发现 $P_3 = \{[1, 2, 3], [1, 3, 2], [2, 1, 3], [2, 3, 1], [3, 1, 2], [3, 2, 1]\}$

比如 $[2, 3, 1]$ 发现

$$\begin{aligned} [2, 3, 1]^1 &= [2, 3, 1] \\ [2, 3, 1]^2 &= [2, 3, 1]^1 \times [2, 3, 1] = [2, 3, 1] \times [2, 3, 1] \\ &= [[2, 3, 1]_{[2, 3, 1]_1}, [2, 3, 1]_{[2, 3, 1]_2}, [2, 3, 1]_{[2, 3, 1]_3}] \\ &= [[2, 3, 1]_2, [2, 3, 1]_3, [2, 3, 1]_1] = [3, 1, 2] \\ [2, 3, 1]^3 &= [2, 3, 1]^2 \times [2, 3, 1] = [3, 1, 2] \times [2, 3, 1] \\ &= [[2, 3, 1]_{[3, 1, 2]_1}, [2, 3, 1]_{[3, 1, 2]_2}, [2, 3, 1]_{[3, 1, 2]_3}] \\ &= [[2, 3, 1]_3, [2, 3, 1]_1, [2, 3, 1]_2] = [1, 2, 3] \end{aligned}$$

容易证明，3 是满足 $\forall 1 \leq i \leq 3, ([2, 3, 1]^k)_i = i$ 的最小正整数 k

因此， $f([2, 3, 1]) = 3$

同理，可得以下数值

$$\begin{aligned} f([1, 2, 3]) &= 1, f([1, 3, 2]) = 2, f([2, 1, 3]) = 2 \\ f([2, 3, 1]) &= 3, f([3, 1, 2]) = 3, f([3, 2, 1]) = 2 \end{aligned}$$

所以 $F_3 = \{1, 2, 3\}$

因此 $\sum_{x \in F_n} x = 6$

数据范围

对于所有数据，满足 $n \leq 10^5$

详细数据如下

<i>id</i>	<i>n</i>	<i>pts</i>
Subtask 1	$n \leq 12$	24 <i>pts</i>
Subtask 2	$n \leq 53$	25 <i>pts</i>
Subtask 3		51 <i>pts</i>

须弥/sumeru

时空限制

2s 512MB

题目背景

花神诞祭马上就要开始了，为了给小吉祥草王过生日，花环正在加急建造中
作为乐于助人的旅行者的乐于助人的好朋友，你也加入了建造工程

题目描述

每一个花环都是一个具有两个属性的几何图形，中心和半径，会覆盖所有与中心曼哈顿距离小于半径的点
此处 $(x_0, y_0), (x_1, y_1)$ 的曼哈顿距离定义为 $|x_0 - x_1| + |y_0 - y_1|$
我们将这些花环都布置在一块 $n \times m$ 的板子上，每个花环的中心都一定在板子内（有可能一个花环会有部分在板子外），板子上的坐标为 $(1, 1)$ 到 (n, m)
我们认为如果板子上花环出现了相交或相含是不好看的，所以我们会避免这种情况
须弥的人民对于建造花环这件事很积极，你按顺序收到了 q 个纸条，第 i 纸条上让你以 (x_i, y_i) 为中心，建造一个半径为 r_i 的花环，如果这个花环建造后整个建造方案合法，你就会建造，否则，你就会忽视这张纸条
最后，你需要对须弥的人民展示这个花环，请先输出留下来的花环的个数 tot ，按建造的先后顺序输出留下的花环的编号（从 1 到 q ）

输入格式

第一行三个整数 n, m, q
接下来 q 行，第 i 行三个整数 x_i, y_i, r_i

输出格式

第一行一个整数 tot
第二行 tot 个整数，表示按先后顺序留下的花环的编号

样例

样例输入

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

样例输出

```
3
1 3 5
```

样例解释

我们先来看一下板子

- (1, 4), (2, 4), (3, 4), (4, 4)
- (1, 3), (2, 3), (3, 3), (4, 3)
- (1, 2), (2, 2), (3, 2), (4, 2)
- (1, 1), (2, 1), (3, 1), (4, 1)

初始时，板子如果所示（下文中地图中表示的为被覆盖的次数）

0, 0, 0, 0
0, 0, 0, 0
0, 0, 0, 0
0, 0, 0, 0

加入第一个花环，板子如图所示，合法，故保留

0, 0, 1, 0
0, 1, 1, 1
0, 0, 1, 0
0, 0, 0, 0

加入第二个花环，板子如图所示，不合法，故舍弃

1, 0, 1, 0
1, 2, 1, 1
1, 1, 2, 0
1, 1, 1, 1

加入第三个花环，板子如图所示，合法，故保留

0, 0, 1, 0
1, 1, 1, 1
1, 1, 1, 0
1, 1, 1, 0

加入第四个花环，板子如图所示，不合法，故舍弃

0,0,1,0
1,1,1,1
1,1,1,1
1,1,2,1

加入第五个花环，板子如图所示，合法，故保留

0,0,1,0
1,1,1,1
1,1,1,0
1,1,1,1

因此，被保留的花环为第 1,3,5 个

数据范围

对于所有的数据，满足以下条件

$$1 \leq n, m \leq 10^6, 1 \leq n \times m \leq 10^6$$
$$0 \leq q \leq 2 \times 10^5$$
$$\forall 1 \leq i \leq q, 1 \leq x_i \leq n, 1 \leq y_i \leq m, 1 \leq r_i \leq 10^9$$

详细数据如下

<i>id</i>	<i>n, m</i>	<i>q</i>	<i>r</i>	<i>pts</i>
Subtask 1		$q \leq 2 \times 10^4$		12 <i>pts</i>
Subtask 2			$\forall 1 \leq i \leq q, r_i \leq 30$	12 <i>pts</i>
Subtask 3	$n \leq 200$	$q \leq 10^5$		25 <i>pts</i>
Subtask 4				51 <i>pts</i>

枫丹/fontaine

时空限制

6s 2048MB

题目背景

芙芙十分喜欢吃小蛋糕，于是乐于助人的旅行者就在做小蛋糕给芙芙吃，但芙芙毕竟还是有一定的要求的，所以旅行者需要同样乐于助人的你来出谋划策

题面描述

首先，我们先如下定义一个函数

$$f(x) = \begin{cases} 0 & (x < 0) \\ 1 & (x = 0) \\ a \times f(x - 1) + b \times f(x - 2) + c & (x > 0) \end{cases}$$

这和蛋糕的口味有关，旅行者一共会做 n 种蛋糕，每种蛋糕都会经历 k 道工序，这时候就会有一个 $n \times k$ 工序数组 W ，其中 $W_{i,j} \in \mathbb{N}$ 就表示第 i 种小蛋糕的第 j 道工序

我们定义一种小蛋糕的风味 $F_i = \left(\sum_{j=1}^k f(W_{i,j}) \right) \bmod m + 1$

这时，芙芙会在 n 种蛋糕种选取一段非空连续区间

对于区间 l 到 r ，我们称这个区间的口味丰富当且仅当如下条件成立

$$\forall x \in \mathbb{Z}, \exists k_l, k_{l+1}, k_{l+2}, \dots, k_r \in \mathbb{Z}, k_l \times F_l + k_{l+1} \times F_{l+1} + k_{l+2} \times F_{l+2} + \dots + k_r \times F_r = x$$

旅行者需要你帮忙求芙芙有多少种选择可以使口味丰富

同时，旅行者还会修改 q 次制作工序，第 i 次修改他每次会将第 x_i 种小蛋糕的第 ql_i 到 qr_i 道工序增加 qdi ，每次修改之后你都需要输出芙芙有多少种选择可以使口味丰富

输入格式

第一行七个整数 a, b, c, n, k, m, q

接下来是输入 W 的部分，此处考虑使用特殊输入

我们将 W 分为 n 行，再设一个初始全为 0，长度为 k 的数组 Arr

我们接下来分为 n 组，第 i 组第一行输入 cnt_i ，表示会对 Arr 修改几次

第 i 组接下来 cnt_i 行，第 j 行会输入三个整数 $l_{i,j}, r_{i,j}, d_{i,j}$ 表示会将 Arr 从 Arr_l 到 Arr_r 增加 d

接下来，第 $\forall 1 \leq j \leq k, W_{i,j} = Arr_j$

值得注意的是，每一组的修改会对之后的组产生影响

接下来 q 行，第 i 行四个整数 x_i, ql_i, qr_i, qdi

值得注意的是，每一次的制作工序修改同样会对之后的组产生影响

输出格式

第一行一个整数，表示修改制作工序之前的答案

接下来 q 行，第 i 行一个整数，表示第 i 次制作工序修改之后的答案

样例

样例输入

```
1 1 0 3 3 998244353 1
2
1 2 1
2 3 1
1
1 3 1
2
1 1 2
3 3 3
1 1 2 2
```

样例输出

```
3
2
```

样例解释

根据输入可知，初始时，制作工序数组如下所示

$$\begin{aligned} W_{1,1} &= 1, W_{1,2} = 2, W_{1,3} = 1 \\ W_{2,1} &= 2, W_{2,2} = 3, W_{2,3} = 2 \\ W_{3,1} &= 4, W_{3,2} = 3, W_{3,3} = 5 \end{aligned}$$

同时，我们根据 $a = 1, b = 1, c = 0$ ，写出 f 的递推式如下所示

$$f(x) = \begin{cases} 0 & (x < 0) \\ 1 & (x = 0) \\ f(x-1) + f(x-2) & (x > 0) \end{cases}$$

很明显，这是我们熟悉的斐波那契数列，我们列举几项

$$f(0) = 1, f(1) = 1, f(2) = 2, f(3) = 3, f(4) = 5, f(5) = 8$$

因此，初始时每个小蛋糕的风味如下

$$\begin{aligned} F_1 &= (f(W_{1,1}) + f(W_{1,2}) + f(W_{1,3})) \bmod m + 1 = (1 + 2 + 1) \bmod 998244353 + 1 = 5 \\ F_2 &= (f(W_{2,1}) + f(W_{2,2}) + f(W_{2,3})) \bmod m + 1 = (2 + 3 + 2) \bmod 998244353 + 1 = 8 \\ F_3 &= (f(W_{3,1}) + f(W_{3,2}) + f(W_{3,3})) \bmod m + 1 = (5 + 3 + 8) \bmod 998244353 + 1 = 17 \end{aligned}$$

此时，容易证明，口味丰富的选择有以下几种

$$\begin{aligned} l &= 1, r = 2 \\ l &= 1, r = 3 \\ l &= 2, r = 3 \end{aligned}$$

故第一个答案为 3

进行下一次修改，将 W_1 修改成如下

$$W_{1,1} = 3, W_{1,2} = 4, W_{1,3} = 1$$

重新计算可知 $F_1 = 10$

此时，容易证明，口味丰富的选择有以下几种

$$\begin{aligned} l &= 1, r = 3 \\ l &= 2, r = 3 \end{aligned}$$

故第二个答案为 2

数据范围

对于所有的数据，满足以下条件

$$0 \leq a, b, c < m, a + b + c > 0$$

$$1 \leq n \leq 10^5, 1 \leq k \leq 3 \times 10^5, 2 \leq m \leq 10^5$$

$$0 \leq \sum_{i=1}^n cnt_i \leq 10^5$$

$$\forall 1 \leq i \leq n, cnt_i \geq 0$$

$$\forall 1 \leq i \leq n, 1 \leq j \leq cnt_i, 1 \leq l_{i,j} \leq r_{i,j} \leq k, 1 \leq d_{i,j} \leq 10^9$$

$$0 \leq q \leq 10^5$$

$$\forall 1 \leq i \leq q, 1 \leq x_i \leq n, 1 \leq ql_i \leq qr_i \leq k, 1 \leq qd_i \leq 10^9$$

详细数据如下

<i>id</i>	<i>a, b, c</i>	<i>n</i>	<i>k</i>	<i>m</i>	<i>q</i>	<i>pts</i>
Subtask 1	$a = 1, b = 0$	$n \leq 10^4$			$q = 0$	2 <i>pts</i>
Subtask 2	$b = 0, c = 0$	$n \leq 10^4$	$k = 1$		$q = 0$	2 <i>pts</i>
Subtask 3	$b = 0$	$n \leq 10^4$	$k = 1$		$q = 0$	4 <i>pts</i>
Subtask 4	$a = 1, b = 0$				$q \leq 5$	3 <i>pts</i>
Subtask 5	$b = 0, c = 0$		$k = 1$		$q \leq 5$	3 <i>pts</i>
Subtask 6	$b = 0$		$k = 1$		$q \leq 5$	5 <i>pts</i>
Subtask 7	$b = 0$			$m = 2$		4 <i>pts</i>
Subtask 8	$a = 1, b = 0$					4 <i>pts</i>
Subtask 9	$b = 0, c = 0$		$k = 1$			5 <i>pts</i>
Subtask 10	$b = 0$		$k = 1$			8 <i>pts</i>
Subtask 11	$b = 0, c = 0$	$n \leq 10^4$			$q = 0$	4 <i>pts</i>
Subtask 12	$b = 0, c = 0$				$q = 0$	5 <i>pts</i>
Subtask 13	$a = 1, b = 1, c = 0$		$k = 1$		$q \leq 5$	2 <i>pts</i>
Subtask 14	$c = 0$		$k = 1$		$q \leq 5$	4 <i>pts</i>
Subtask 15			$k = 1$		$q \leq 5$	4 <i>pts</i>
Subtask 16	$a = 1, b = 1, c = 0$		$k = 1$			4 <i>pts</i>
Subtask 17	$c = 0$		$k = 1$			8 <i>pts</i>
Subtask 18			$k = 1$			9 <i>pts</i>
Subtask 19	$a = 1, b = 1, c = 0$					4 <i>pts</i>
Subtask 20	$c = 0$					6 <i>pts</i>
Subtask 21						10 <i>pts</i>

纳塔/natlan

时空限制

10s 512MB

题目背景

和深渊的最后一战马上就要打响了，玛薇卡十分信任你，决定将战略部署这一艰巨的任务交给你

题目描述

我们有 n 种部署方案，编号集合为 $U = \{1, 2, 3, \dots, n\}$

我们认为第 i 种方案是在 t_i 时刻部署军队，攻击的深渊据点为 $T_i = \{T_{i,1}, T_{i,2}, T_{i,3}, \dots, T_{i,len_i}\}$

那么，我们认为如果我们存在一种方案没有用，那就是给了深渊些许喘息的机会

玛薇卡不想给同一个深渊据点的喘息机会，所以假设我们所选择的部署方案编号集合为

$S = \{S_1, S_2, S_3, \dots, S_k\}$ ，那么我们令 $S' = \{x \in U | x \notin S\}$

容易证明， S' 共有 $n - k$ 个编号，所以 $S' = \{S'_1, S'_2, S'_3, \dots, S'_{n-k}\}$

玛薇卡要求你的部署方案必须满足 $\forall 1 \leq i < j \leq n - k, T_{S'_i} \cap T_{S'_j} = \emptyset$

容易证明，至少存在一种部署方案

当然，玛薇卡和纳塔人民需要休整，但由于受到深渊的影响，纳塔全境的时间发生了错乱

具体来讲，对于两个时间点 x, y 之间，只间隔了 $x \oplus y$ 的时间，其中 \oplus 表示按位异或

所以说假设最终的选点策略为 $S = \{S_1, S_2, S_3, \dots, S_k\}$ ，我们定义所能获取到的休整时间为如下形式

$$f(S) = \begin{cases} 2^{28} & (k \leq 1) \\ \min_{1 \leq i < j \leq k} t_{S_i} \oplus t_{S_j} & (k > 1) \end{cases}$$

最终，你需要求出所有合法部署方案中能获取到的最多的休整时间

输入格式

第一行一个整数 n

接下来 n 组，第 i 组第一行两个整数 t_i, len_i

第 i 组第二行 len_i 个整数，第 j 个为 $T_{i,j}$

输出格式

一行一个整数，表示答案

样例

样例输入1

```
3
1 4
1 2 3 4
2 5
4 5 6 7 8
3 3
8 9 10
```

样例输出1

```
268435456
```

样例解释1

最优合法选点方案为 $S = \{2\}$, 此时 $f(S) = 2^{28}$

样例输入2

```
3
1 4
1 2 3 4
2 5
4 5 6 7 8
3 3
8 9 1
```

样例输出2

```
3
```

样例解释2

最优合法选点方案为 $S = \{1, 2\}$, 此时 $f(S) = t_1 \oplus t_2$

数据范围

对于所有的数据, 满足以下条件

$1 \leq n \leq 10^5$
 $1 \leq \sum_{i=1}^n len_i \leq 2 \times 10^5$
 $\forall 1 \leq i \leq n, 0 \leq t_i < 2^{28}, len_i \geq 0$
 $\forall 1 \leq i < j \leq n, t_i \neq t_j$
 $\forall 1 \leq i \leq n, \forall 1 \leq j \leq len_i, 0 \leq T_{i,j} < 2 \times 10^5$
 $\forall 1 \leq i \leq n, \forall 1 \leq j < k \leq len_i, T_{i,j} \neq T_{i,k}$

详细数据如下

<i>id</i>	<i>n</i>	<i>len</i>	Special properties	<i>pts</i>
Subtask 1	$n \leq 22$			12 <i>pts</i>
Subtask 2			<i>A</i>	12 <i>pts</i>
Subtask 3	$n \leq 5 \times 10^3$			12 <i>pts</i>
Subtask 4			<i>B</i>	13 <i>pts</i>
Subtask 5				51 <i>pts</i>

$$A \rightarrow \exists x, \forall 1 \leq i \leq n, len_i = 1, T_{i,1} = x$$

$$B \rightarrow \forall 1 \leq x < y < z \leq n, 1 \leq a \leq len_x, 1 \leq b \leq len_y, 1 \leq c \leq len_z, \neg(T_{x,a} = T_{y,b} = T_{z,c})$$