A月相

时空限制: 1s 256MB

文件名

moon.in/moon.out/moon.cpp

题意

果果最近在观察月相, 他把月亮的大小分为 $0\sim15$ 这 16 个大小等级, 月亮会在每个月先每天放大 1, 从 0 缓慢变大到 15, 然后再每天减小 1, 从 15 逐渐变成 0 , 以此循环往复。 果果连续观察了 2 天月亮的大小, 果果想知道下一天月亮的大小是多少。

输入格式

第一行输入两个整数 a, b, 表示果果观察的月亮的大小, 分别是第一天、第二天的结果。

输出格式

一行一个整数,表示下一天的月亮的大小。

输入样例

15 14

输出样例

13

样例解释

前两天分别是 15, 14, 故果果知道月亮在逐渐变小,所以下一天是 13

数据范围

对于 60% 的数据有 $1 \le a, b \le 14$ 。

对于 100% 的数据有 $0 \le a, b \le 15$ 。

B间隔

时空限制: 2s 256MB

文件名

interval.in/interval.out/interval.cpp

题意

果果现在有一个从小到大排好序的整数序列 A_{\perp}

他希望挿入一些整数, 使得相邻两两之间的差值一样大。

果果想知道最少插入多少个整数才能满足要求, 如果不能, 则输出-1。

输入格式

第一行一个整数 T, 表示数据组数。

每组数据第一行输入一个整数 n, 表示序列 A 的大小。

每组数据第二行输入 n 个整数, 表示 A 数组中的数字 A_i

输出格式

对于每组数据输出一行一个整数,即插入的最小数字个数。

输入样例

```
3
4
3 7 11 19
3
3 8 10
5
3 9 15 21 21
```

输出样例

```
1
5
-1
```

样例解释

```
对于样例1,可以填入一个15,使得(3,7,11,15,19)相邻两两差值为4。
```

对于样例2,可以填入(4,5,6,7,9),使得(3,4,5,6,7,8,9,10)相邻两两差值为1。

对于样例3,无论怎么插入都无法使数组相邻两两间差值相同。

数据范围

对于 30% 的数据有 1 < n < 3 。

对于 60% 的数据有 1 < n < 1000 。

对于 100% 的数据有 $1 \le n \le 10^5, 0 \le A_i \le 10^6, 1 \le T \le 10$ 。

C密码锁

时空限制: 2s 256MB

文件名

lock.in/lock.out/lock.cpp

题意

果果家的密码锁, 输入密码的位置是 N 行 M 列的, 每个位置都是一个不同字母、数字或符号的按钮。

果果发现,每次点击一个按钮,都会发出声音。可以通过辨识前后两个声音的间隔,来判断前后两个按钮的最大距离。果果把听到的声音间隔分析了一下,计算出了每个位置离前一个按钮的最大距离。距离是指曼哈顿距离,即上下左右相邻的按钮距离为1。当然,有时候输入密码的人会停顿非常久,所以让果果计算出来的距离非常大,甚至比最远的两个按钮还大,但这只是可能的最大距离,计算时应该予以考虑。

已知密码长度为 t, 果果不知道密码输入的起始位置, 但果果想知道通过这样的计算, 有多少种可能的密码。结果对 10^9+7 取模。

输入格式

第一行输入三个整数 N, M, t, 表示密码锁的按钮行列数,和密码长度。

第二行输入 t-1 个整数, 第 i 个整数 a_i 表示按下的第 i+1 个位置和第 i 个位置的距离。

输出格式

一行输出一个整数、即密码可能的数量。

输入样例

1 3 2

1

输出样例

7

样例解释

开始位置可能是 (1,1),(1,2),(1,3)。

如果第一个按钮和第二个按钮距离为 0 ,则密码为 (1,1)->(1,1),(1,2)->(1,2),(1,3)->(1,3),有三种不同的密码。

如果第一个按钮和第二个按钮距离为 1 ,则密码为 (1,1)->(1,2),(1,2)->(1,1),(1,2)->(1,3),(1,3)->(1,2). 有四种不同的密码。

共计有 7 种不同的密码。

数据范围

对于 20% 的数据有 n=1 或 m=1 。

另有 20% 的数据有 $1 \le n, m \le 3$ 。

对于 60% 的数据有 $1 \le n, m \le 10$ 。

对于 100% 的数据有 $1 \le n, m \le 25, 2 \le t \le 1000, 0 \le a_i \le 10^9$ 。

D 上街

时空限制: 12s 256MB

文件名

street.in/street.out/street.cpp

题意

果果注意到家周围的红绿灯排布可以看成一个 $n \times m$ 的方格图, 位置从左上角的 (1,1) 到右下角的 (n,m), 右上角为 (1,m) 。地图是上北下南左西右东的。

果果计算好了每个路口向下走到下一个路口的时间 d_i 和向右走到下一个路口需要花费的时间 e_i 。

在每个路口, 向前或向左走只有在绿灯时才可以前进,向右走则可以忽略红绿灯而直接向前走, 通过路口的时间可以 忽略不计。某些路口没有加装红绿灯, 这些路口可以选择任意方向前进而不需要等待。

每个路口的红绿灯有自己独立的时间,分别是东西(左右)方向的 a_i 秒绿灯和南北(上下)方向的 b_i 秒绿灯,东西方向为绿灯时南北方向为红灯,南 北方向为绿灯时同理,初始时所有红绿灯都在南北方向红灯第0秒(如第 i 个路口,初始之后是南北方向是 a_i 秒红灯,随后是 b_i 秒绿灯,然后是 a_i 秒红 灯,以此类推)。为了简化问题,设定 $t=a_i+b_i$,对于所有红绿灯,红灯加绿灯的时间是一样的。如果 $a_i=b_i=0$,则表示该路口末加装红绿灯。

果果喜欢欣赏沿途的风景, 唯独不喜欢等红绿灯, 所以对他来说, 等待红绿灯的时间在他看来时间会流逝缓慢许多。 而且, 他不会在一条道路的中途 停下等时间, 除非是等红绿灯。

他认为的花费代价 = 红绿灯等待时间 $\times 10+$ 路途花费时间(不含等红绿灯)

果果一开始在位置 (1,1) 点朝下(南)骑行(等待红绿灯),他希望到达路口 (x_e,y_e) (任意方向均可),想知道最小花费的代价是多少。

输入格式

第一行输入三个整数 n, m, t, 表示地图的大小, 和红绿灯的总时长 $(a_i + b_i)$ 。

第二行输入两个整数 x_e, y_e , 表示果果要到达的终点。

随后 n*m 行,每行输入四个整数 a_i,b_i,d_i,e_i ,分别为位置 (i/m+1) (整除), i%m+1) 的红灯时间、绿灯时间,向下到下一个路口的距离和向右到下一 个路口的距离。对于边缘位置给出的,通向地图之外的 d_i,e_i 应该忽略。

输出格式

一行输出一个整数,即花费的最小代价。

输入样例

```
2 3 30

2 3

15 15 15 30

15 15 60 15

0 0 100 0

15 15 0 70

15 15 0 30

20 10 0 0
```

输出样例

270

样例解释

有几条可选的路线, 我们分别来分析一下:

一开始需要在(1,1)等15秒的红灯,代价是150。

路线1: (1,1) -> (1,2) 路程花费时间30, (1,2)->(1,3) ,正值东西方向红灯,等待15秒,代价150,路程花费15, (1,3)->(2,3),此时因为是右转,不需要等待红绿灯(而且这里也未加装红绿灯),路程花费100,共计代价150+30+150+15+100 = 445 。

路线2: (1,1) -> (1,2) 路程花费时间30, (1,2)->(2,2) 右转忽略红绿灯,路程花费60, (2,2)->(2,3),此时时间为105,正值南北方向绿灯,路程花费30,共计代价 150+30+60+30 = 270 。

路线3: (1,1) \rightarrow (2,1) 路程花费时间15, (2,1) \rightarrow (2,2), 正值南北方向红灯,等待15秒,代价150,路程花费70, (2,2) \rightarrow (2,3) 正值东西方向红灯,等待5秒,代价50,路程花费30,共计代价 150+15+150+70+50+30=465

可能还有一些其他路线,如(1,1)->(2,1)->(2,2)->(1,2)->(1,3)->(2,3),代价更高一些,综上,最小代价为 270 。

数据范围

对于 30% 的数据, $n, m \leq 3$ 。

另有10%的数据, $n \leq 1$ 或 $m \leq 1$

对于总量 30% 的数据, $a_i,b_i=0$ 。

以上三种数据共占60%。

对于 100% 的数据有 $1 \le n, m \le 200, 0 \le a_i, b_i \le t \le 60, 0 \le d_i, e_i \le 10^4$ 。

数据规模阶梯型增大。