正睿 23 NOIP 赛前 20 天 Day 03

题目名称	你	太	极端	了
题目类型	传统型	传统型	传统型	传统型
英文题目名称	you	very	extreme	end
输入文件名	you.in	very.in	extreme.in	end.in
输出文件名	you.out	very.out	extreme.out	end.out
每个测试点时限	2s	2s	1s	3s
内存限制	512MB	512MB	512MB	512MB
提交的源文件名	you.cpp	very.cpp	extreme.cpp	end.cpp

【C++编译选项】 -lm -std=c++14 -Wl,--stack=1000000000 -02

【试题下载地址】 ftp://172.16.2.202/竞赛资料/20231106.zip 匿名访问即可

【结果上传地址】 ftp://172.16.2.202/20231106文件回收 用户名密码均为test

【赛后补题地址】 http://zhb.wms.edu/d/JH2023/

【提交文件夹格式】

--准考证号\ **(平时训练用中文姓名)**

T1【题目名称】

你 (you)

【题目描述】

有个n×m的矩阵, 行编号为0...n-1, 列编号为0...m-1, 第i行第i列一开始为im+j.

现在支持三种操作:交换两行,交换两列,或者交换某两个位置。

求进行完q次操作后矩阵的形态。

【输入】

为了减小输入规模,本题采取以下方式读入:

第一行四个数n,m,q,seed表示行数,列数,操作数,随机种子。

生成器代码如下:

```
uint64_t seed;
uint64_t next(){ //xorshift64
    seed^=seed<<13;
    seed^=seed>>7;
    seed^=seed<<17;
    return seed;
}
```

接下来一个长度为q的串s,表示q次操作分别的类型。

对于第i次操作,如果 s_i 是r,则操作为交换第 r_1,r_2 行,如果是 c 则为交换第 c_1,c_2 列,例为交换 $(r_1,c_1),(r_2,c_2)$,这些变量按顺序分别是调用 next() 的返回值对n或m取模后的值。

【输出】

为了减小输出规模,设 a_i, j 为最后矩阵第i行第j列的值,只需要输出($(\sum_{i,j} a_{i,j} 17^i 19^j)$ mod 998244353之后的值.

【样例】

3 5 3 114514 crf

382914571

【样例解释】

操作序列为:

c 3 0 r 2 1 f 1 2 2 2

最终矩阵为:

3 1 2 0 4 13 11 7 10 14 8 6 12 5 9

【样例二】

见下发文件。

【数据范围】

对于100%的数据, $1 \le n, m \le 5000, 1 \le q \le 10^6, 0 \le seed < 2^{64}$.

子任务编号	$n,m \leq$	$q \leq$	特殊性质	分值
1	100	100		20
2	5000	5000		20
3	5000	10^{6}	s中没有 f	30
4	5000	10^{6}		30

T2【题目名称】

有点太 (very)

【题目描述】

有n个砝码,根据材质不同质量只有1g,2g,3g三种。

现在砝码上的质量标签都遗失了,由于只有材质不同,从外表难以分辨。但所幸还有一个天平,可以用这个天平秤量砝码之间的重量关系。

某些砝码之间的重量关系已经称出来了,但其它的还不知道。

现在已经选了两个放在了天平一边,想再选两个放在另一边,求有多少种选法使得由已知信息能确定左边更重/相等/右边更重。

【输入】

第一行一个数n。

接下来n行每行n个字符,包含 +/-/=/? ,第i行第j个字符 $s_{i,j}$ 为 + 表示第i个比第j个大, - 表示更小, = 表示相等, ? 表示不知道。

保证 $s_{i,i}$ 是?, 且如果 $s_{i,j}$ 是 +/-/=/? 有 $s_{j,i}$ 是 -/+/=/?。

接下来两个数a,b表示放在左边的编号。

保证存在至少一种质量序列满足所有秤量结果。

【输出】

三行,每行一个数,按顺序分别有多少种选法使得由已知信息能确定左边更重/相等/右边更重。

【样例】

6

?+????

- ;+;;;

?-????

????+?

???-?+

????-?

2

5

1

4

1

【数据范围】

对于100%的数据, $n \leq 50$ 。

子任务编号	$n \le$	特殊性质	分值
1	10		30
2	20		30
3	50	没有 =	20
4	50		20

T3 【题目名称】

极端 (extreme)

【题目描述】

城市里有一条直路,两边各有n家店。从其中一个端点往另一个端点数,其中一边的第i家店每天有 a_i 个顾客,另一边的第i家店每天有 b_i 个顾客,且这两家店正好面对面。(认为这些顾客两两不同)

现在这2n家店共同的母公司想在这条路上投放一个新的广告。它可以将广告贴在某些店的门上,这样另一侧的两侧最多d家店里的顾客都能透过玻璃门看到这个广告,但是由于广告是不透明的,这家店的顾客就看不到外面的广告了。

求一个贴广告的方案,使得能看到至少一条广告的顾客数最多。

形式化的,设这条路从(1,0)到(n,0),则店铺排列在(i,1)(i,-1)位置(1 \le i \le n)。(i,1)位置的店有 a_i 名顾客,(i,-1)位置的店有 b_i 名顾客。

可以选择一些店铺贴上广告,一家店(x,y)里的顾客能看到广告的条件为(x,y)没贴广告,且存在|x'-x|≤d使得(x',-y)门口贴了广告,最大化能从店里看到广告的顾客数。

【输入】

第一行两个数n,d。

第二行n个数 a_1,\ldots,a_n 。

第三行n个数 b_1,\ldots,b_n 。

【输出】

一个数,表示能从店里看到广告的顾客数的最大值

【样例】

5 2

1 2 2 4 3

5 1 3 2 2

20

【样例二】

见下发文件。

【数据范围】

对于100%的数据, $0 \le d < n \le 1500, 1 \le a_i, b_i \le 10^5$.

子任务编号	$n \le$	特殊性质	分值
1	10		20
2	50		20
3	300		20
4	1500	$d \leq 5$	20
5	1500		20

T4 【题目名称】

了 (end)

【题目描述】

在《计算机系统概论》这门课上接触了指令集之后,小W造了一个非常简易的计算机系统。

这个系统有四个8位(即值域0..255)的寄存器 ax, bx, cx, dx, 指令只包含or/and/xor位运算, 分为两类:

- 1. 两个都是寄存器(or r1 r2/and r1 r2/xor r1 r2), 会将r1寄存器中的值变为两个寄存器的值 or/and/xor 之后的结果, 如 or ax bx (r1和r2可以是同一个寄存器)
- 2. 其中一个是数值(ori r1 x/andi r1 x/xori r1 x), 会将r1寄存器中的值 or/and/xor 上x, 例 如 ori ax 114

这两种指令每个都需要一个系统时钟周期。

与此同时,这个系统支持一个简单的循环,只需要用 repeat k 和 end 包裹中间的命令,系统就会对将中间的指令按顺序重复k次,其中2≤k≤255,且不需要额外时间(即每次执行位运算次数的时候才需要时间).

为了检验这个系统有没有错误,小W写下了一段共n行的指令代码,并且进行了q次测试,每次给定了ax,bx,cx,dx的初值,并让系统从头开始执行了k个时钟周期的时间,然后看看此时四个寄存器的值分别是多少。由于他没空计算正确的值了,所以想请你帮他算一下四个寄存器应该是多少,以方便他的测试。

保证代码符合语法,且运行完代码至少需要k个时钟周期的时间

【输入】

第一行两个数n,q,表示行数和测试次数。

接下来n行,每行形如 or/and/xor r1 r2 或者 ori/andi/xori r1 x 或者 repeat k 或者 end ,表示代码的一行,具体参考样例

接下来q行每行四个数 k,ax,bx,cx,dx , 表示一次测试的初值和运行时长。

【输出】

q行每行四个数 ax,bx,cx,dx 表示四个寄存器的值。

【样例】

repeat 5 xor ax bx xori ax 3 and cx ax

xor cx dx

end

6 2

10 1 2 4 3

8 4 1 2 3

0 2 2 3

4 1 3 3

【样例二】

见下发文件。

【数据范围】

对于100%的数据, $n \leq 12000, q \leq 10000$.

子任务编号	$n \le$	$q \leq$	特殊性质	分值
1	5	10		10
2	20	20		10
3	2000	2000		25
4	12000	10000	保证循环没有嵌套	15
5	12000	10000	保证循环一定嵌套	15
6	12000	12000		25

勘误:询问的 $k <= 10^9$