Day1

时间: 2024年2月17日

题目名称	chef	draw	message
题目类型	传统题	传统题	传统题
目录	chef	draw	message
可执行文件名	chef	draw	message
输入文件名	chef.in	draw.in	message.in
输出文件名	chef.out	draw.out	message.out
每个测试点时限	3 秒	1 秒	2 秒
内存限制	1024 MB	512 MB	512 MB
子任务数目	5	3	4
测试点是否等分	否	否	否

提交源程序文件名

对于 C++ 语言	chef.cpp	draw.cpp	message.cpp
-----------	----------	----------	-------------

编译选项

对于 C++ 语言	-02 -std=c++14
-----------	----------------

注意事项 (请仔细阅读)

- 1. 文件名(程序名和输入输出文件名)必须使用英文小写。
- 2. C/C++ 中函数 main() 的返回值类型必须是 int,程序正常结束时的返回值必须是 0。
- 3. 提交的程序代码文件的放置位置请参考各省的具体要求。
- 4. 因违反以上三点而出现的错误或问题,申诉时一律不予受理。
- 5. 若无特殊说明,结果的比较方式为全文比较(过滤行末空格及文末回车)。
- 6. 选手提交的程序源文件必须不大于 100KB。
- 7. 程序可使用的栈空间内存限制与题目的内存限制一致。
- 8. 只提供 Linux 格式附加样例文件。
- 9. 评测在当前最新公布的 NOI Linux 下进行,各语言的编译器版本以此为准。

chef (chef)

【题目描述】

YYX 转职成了厨师!

YYX 刚刚转职,才学会了两道菜的制作,第一道菜制作步骤有 N 步,第 i 步耗时 A_i 个单位时间,另一道菜制作步骤有 M 步,第 i 步耗时 B_i 个单位时间。

做菜是一个连续的过程,当 YYX 开始某个制作步骤时,她必须把这个步骤做完,但是把一个步骤完整做完之后可以先去做另一道菜的步骤,但她在任意时刻都不能休息。同时,在开始某个菜的第 i(i > 2) 个制作步骤前,她必须把那道菜的第 i - 1 步做完。

现在,YYX 同时开始为 Dr. Wu 制作这两道菜。Dr. Wu 是个挑剔的人,他不仅追求最终菜的美味程度,还追求菜的制作速度以及厨师对厨房时间的分配策略。

具体的:

- $\forall 1 \leq i \leq n$,如果 YYX 在制作开始后 S_i 个单位时间内完成了第一道菜的第 i 步,则 Dr. Wu 的满足度上升 P_i 。
- $\forall 1 \leq i \leq m$, 如果 YYX 在制作开始后 T_i 个单位时间内完成了第二道菜的第 i 步,则 Dr. Wu 的满足度上升 Q_i 。

初始时 Dr. Wu 的满意度为 0, 请注意, P_i, Q_i 可能是负数。

YYX 当然希望 Dr. Wu 的满意度尽可能大。但是她太笨了,所以她找到了你,希望你帮她解决问题。

【输入格式】

从文件 chef.in 中读入数据。

第一行两个整数 N, M。

接下来 N 行,每行三个整数表示 A_i, S_i, P_i 。

接下来 M 行,每行三个整数表示 B_i, T_i, Q_i 。

【输出格式】

输出到文件 chef.out 中。

输出一个整数表示 Dr. Wu 满意度的最大值。

【样例1输入】

```
      1
      4
      3

      2
      2
      1
      1

      3
      8
      1

      4
      2
      13
      1

      5
      1
      13
      1

      6
      3
      6
      1

      7
      2
      11
      1

      8
      2
      15
      1
```

【样例1输出】

1 6

【样例1解释】

YYX 依次花费时间 $B_1, A_1, A_2, B_2, A_3, A_4, B_3$, 可以证明这是最优方案。

【样例 2 输入】

```
5 7
1
  16 73 16
  17 73 10
3
   20 73 1
4
  14 73 16
  18 73 10
6
7
  3 73 2
  10 73 7
8
  16 73 19
9
  12 73 4
10
  15 73 15
11
  20 73 14
  15 73 8
13
```

【样例 2 输出】

63

【样例3输入】

```
9 11
1
  86 565 58
2
  41 469 -95
  73 679 28
 4
   91 585 -78
  17 513 -63
6
7
   48 878 -66
   66 901 59
8
9
   72 983 -70
   68 1432 11
10
   42 386 -87
11
  36 895 57
  100 164 10
13
  96 812 -6
   23 961 -66
16
   54 193 51
17
   37 709 82
   62 148 -36
18
19
   28 853 22
   15 44 53
20
   77 660 -19
```

【样例3输出】

1 99

【样例 4】

见选手目录下的 chef/chef4.in 与 chef/chef4.ans。

【数据范围】

对于全部的数据, $1 \le N, M \le 10^6, 1 \le A_i, B_j \le 10^9, 1 \le S_i, T_j \le 2 \times 10^{15}, |P_i|, |Q_j| \le 10^9$ 。

subtask
1 5pts, $1 \le N, M \le 2 \times 10^5, S_1 = S_2 = \dots = S_N = T_1 = T_2 = \dots = T_M \circ$

subtask
2 40pts, $1 \leq N, M \leq 2 \times 10^5, P_i = Q_i = 1$.

subtask
3 20pts, $1 \leq P_i, Q_i$.

subtask
4 20pts, $~1 \leq N, M \leq 2 \times 10^5 \, \mbox{.}$

subtask5 15pts, 无特殊限制。

Day1 2 DRAW (draw)

draw (draw)

【题目描述】

YYX 转职成了画家!

作为画家,YYX 创作了一幅她生平最喜爱的作品,这个作品由 $n \times m$ 个像素组成,每个像素要么是黑的要么是白的。

有一天,YYX 看见 Dr. Wu 房间里有一面洁白的墙,她决定把自己引以为傲的作品重绘在这面墙上,于是她拿来了白油漆和黑油漆准备作画。YYX 可以采用如下方式作画:

- 用某个颜色的油漆,水平或垂直地画出 x 个像素,由于起笔处和收尾处需要一些特殊技巧,这需要消耗 ax + b 单位的油漆。x 可以是任意正整数。
- 用某个颜色的油漆,画一个像素,这需要消耗 c 单位的油漆。

油漆干了之后,可以用其他颜色的油漆在上面覆盖,但是白油漆材质特殊特别难干。 所以,YYX 可以在已经涂了黑油漆的位置用白油漆覆盖,但不能在已经涂了白油漆的位 置用黑油漆覆盖。

同时,YYX 知道 Dr. Wu 发现她的恶作剧之后会生气,所以她必须保证涂油漆的层数不能太厚以至于太难去除。所以,任何一个位置**至多**被涂上油漆两次。

YYX 重绘时,需要满足,作品中黑像素对应的位置必须最终被黑油漆涂上,白像素对应的位置要么不涂油漆,要么最终被白油漆涂上。

YYX 当然希望消耗的油漆最少。但是她太笨了,所以她找到了你,希望你帮她解决问题。

【输入格式】

从文件 draw.in 中读入数据。

第一行五个整数 n, m, a, b, c。

接下来 n 行,每行一个长度为 m 的只含 . 和 # 的字符串,其中第 i 行第 j 个字符为 # 表示 YYX 作品中第 i 行第 j 列的像素为黑像素,否则为白像素。

【输出格式】

输出到文件 draw.out 中。

输出一个整数表示最小消耗油漆量。

Day1 2 DRAW (draw)

【样例 1 输入】

```
1 3 3 1 2 3
2 .#.
3 ###
4 .#.
```

【样例 1 输出】

1 10

【样例1解释】

YYX 用黑油漆从 (1,2) 画到 (3,2),又从 (2,1) 画到 (2,3),总花费 $(1\times 3+2)+(1\times 3+2)=10$,可以证明没有更优方案。

【样例 2 输入】

```
1 5 5 1 4 4
2 ..#..
3 ..#..
4 ##.##
5 ..#..
6 ..#..
```

【样例 2 输出】

1 24

【样例 2 解释】

YYX 用黑油漆从 (1,3) 画到 (2,3),从 (4,3) 画到 (5,3),从 (3,1) 画到 (3,2),从 (3,4) 画到 (3,5),总花费 $(1\times 2+4)\times 4=24$,可以证明没有更优方案。

Day1 2 DRAW (draw)

【样例3输入】

```
10 25 3 30 10
1
2
  ###########################
  #.#####.##.##.##.##.##.##.#
3
  # . . # # # . . # # . . # # . . # # . . #
4
  ##.###.###.###..##
5
  6
7
  ###...######...#####...##
  ####.######.###..#
8
  ####.###############
10
  ####.#######.###.##
   ############################
11
```

【样例3输出】

1315

【数据范围】

```
对于全部的数据,1 \le n, m \le 40, 0 \le a, b, c \le 40, c \le a + b。
subtask1 30pts,a = b。
subtask2 30pts,m \le 8。
subtask3 40pts,无特殊限制。
```

message (message)

【题目描述】

YYX 转职成了间谍!

YYX 秘密潜入了 Dr. Wu 的实验室,获得了 n 条情报并对其分别进行了加密,第 i 条情报的密文长度为 a_i 。

现在 YYX 需要利用秘密信道把这些密文传输出去,为了保证友军可以破译密文,她传输一条密文时必须持续地把它传输完,而不能分成小段分别传输。但好消息是信道的容量很大,她可以同时传输若干条密文 (这些密文的开始时间可以不同)。一条长度为 l 的密文传输需要花费连续的 l 个单位时间。

具体的,YYX 可以任意地给每条密文分配一个非负整数 s_i 表示其开始传输的时间,那么第 i 条密文的传输时间为 $[s_i, s_i + a_i]$ 。这些区间可以任意地重叠、相交或不交。

但是 Dr. Wu 其实已经发现了秘密信道,他偶尔会来监听这条信道 x 个连续的单位时间。YYX 知道,如果 Dr. Wu 获得了至少三条完整的密文,那么他就可以把密码系统破解出来,所以,YYX 必须保证对于任意一个长度为 x 的时间区间,其完整包含的密文数量不能超过两个。具体的,

 $\forall p, \sum [s_i \geq p \land s_i + a_i \leq p + x] \leq 2$

同时,YYX 如果进行传输的时间太长,也会引起 Dr. Wu 的疑心,故 YYX 希望密文传输结束的时间(即 $\max\{s_i+a_i\}$ 尽可能早。但是她太笨了,所以她找到了你,希望你帮她解决问题。

【输入格式】

从文件 message.in 中读入数据。

第一行两个整数 n,x 。

第二行 n 个整数表示 a_i 。

【输出格式】

输出到文件 message.out 中。

输出一个整数表示密文传输结束的最小时间。

【样例 1 输入】

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

【样例 1 输出】

1 16

【样例1解释】

考虑 $\{s_i\} = [0,13,11,0,5,4]$,容易验证是一组解。可以证明没有更优的解,比如当 $\{s_i\} = [0,12,11,0,5,4]$ [5,15] 这个区间就包含了第 2,3,5 条密文。

【样例 2 输入】

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

【样例 2 输出】

11

【样例 2 解释】

考虑到第 1,5 条密文永远不会被监听到, $\{s_i\} = [0,0,9,4,0,0,4]$ 即为一组解,可以证明没有更优的解。

【样例 3】

见选手目录下的 message/message3.in 与 message/message3.ans。

【数据范围】

```
对于全部的数据,1 \le n \le 2 \times 10^4, 1 \le a_i, x \le 10^4。 subtask1 10pts, n, x \le 100。 subtask2 20pts, x \le 100。 subtask3 20pts, n \le 100。 subtask4 50pts,无特殊限制。
```