

基础算法B 前缀和与差分

Mas

一维前缀和

前缀和是一种重要的预处理方式

可以简单理解为"数组的前n项的和"

$$sum_i = \sum_{j=1}^l a_j$$

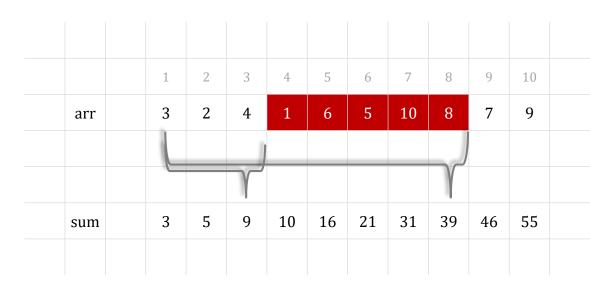
$$= sum_{i-1} + a_i$$

若有前缀和数组sum

$$a_l + a_{l+1} + \dots + a_{r-1} + a_r$$

= $sum_r - sum_{l-1}$

可将单次区间求和的复杂度降至 O(1)



#1459 求和

题目描述

给你一个长为 N 的 int 数组,进行 Q 次询问

每次询问给出 L 和 R

请对每次询问输出 $a_L+a_{L+1}+\cdots+a_R$ 的和

输入格式

第一行 N ,第二行 N 个数,第三行 Q ,接下来每行一个询问 L 和 R

输出格式

对于每次询问输出对应的答案

数据范围

对于全部数据 $1 \leq N, Q \leq 100000, a_i \leq 10000$

输入样例1

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

输出样例1

```
3
12
9
15
```

#1849 m子段和

题目描述

给出一个长度为 n 的序列 a , 选出其中连续且长度为 m 的一段使得这段和最大。

输入格式

第一行是两个个整数 $n(1 \leq n \leq 10^5), m(1 \leq m < n)$ 。

第二行有 n 个整数,第 i 个整数表示序列的第 i 个数字 $a_i(-10^9 \le a_i \le 10^9)$

输出格式

输出一行一个整数表示答案。

输入样例

7 3 2 -4 3 -1 2 -4 3

输出样例

#1848 前缀和的逆

题目描述

有 n 个正整数放到数组 B 里,它是数组 A 的前缀和数组,求 A 数组。

输入格式

第一行 1 个正整数 n 。

第二行 n 个正整数。

输出格式

n 个正整数。

输入样例

6 2 10 20 25 30 43

输出样例

2 8 10 5 5 13

说明/提示

对于 100% 的数据,满足 $N \leq 100$ 、 $B_i \leq 10000$ 。

#2359、和为K的子数组

题目描述

给定—个长度为 n 的整数数组 A 和—个整数 k

你需要找到该数组中和为 k 的连续的子数组(长度至少为 1)的个数

输入格式

第一行两个正整数 n,k第二行 n 个整数 a_i 表示数组的每个元素

输出格式

输出和为 k 的连续的子数组的个数

输入样例

3 2 1 1 1

输出样例

2

计算出前缀和数组sum_i

需要统计 $sum_i - sum_j = k$ 的下标二元组数量

仅需要统计 $sum_i - k$ 的数量即可

时间复杂度O(n)

样例解释

下标 $\left[1,2\right]$ 与 $\left[2,3\right]$ 为两种不同的情况

数据范围

对于 20% 的数据 $1 \le n \le 100$ 对于 100% 的数据 $1 \le n \le 200000$ 对于全部的数据 $-10^9 \le k \le 10^9, -20000 \le a_i \le 20000$

一维前差分

差分是前缀和相对的策略,可看作前缀和的逆运算

令 $d_i = a_i - a_{i-1}$,即相邻两数的差

$$d_1 + d_2 + \dots + d_i$$

$$= a_1 + a_2 - a_1 + \dots + a_i - a_{i-1}$$

对d做一遍前缀和就得到了原数组a,即

$$a_i = \sum_{j=1}^i d_j$$

对于前缀和 sum_i

$$sum_i = \sum_{j=1}^i a_j = \sum_{j=1}^i \sum_{k=1}^j d_k = \sum_{j=1}^i (i-j+1) \times d_j$$

#1460 加值

题目描述

给你一个长为 N 的 int 数组 a ,进行 Q 次操作

每次操作给出 L 和 R ,表示在 $a_l,a_{l+1},\ldots,a_{r-1},a_r$ 上每个数加 1

请输出 Q 次操作后数组 a

输入格式

第一行 N ,第二行 N 个数,第三行 Q ,接下来每行一个操作 L 和 R

输出格式

输出最后的数组 a

数据范围

对于全部的数据 $1 \leq N \leq Q \leq 100000$

输入样例1

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

输出样例1

3 8 5 7 5

#1460 加值

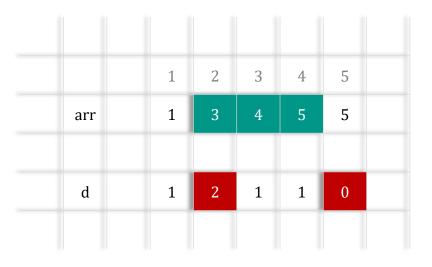
多次对序列的一个区间加上一个数,如令 $a[l] \sim a[r]$ 每个数加上一个 k

只需要让 $d[l] \rightarrow d[l] + k, d[r+1] \rightarrow d[r+1] - k$

最后做一遍前缀和求出a数组即可

对于一次加值操作时间复杂度为0(1)

	1	2	3	4	5	
arr	1	2	3	4	5	
d	1	1	1	1	1	



#378 工厂流水线

题目描述

SYC 工厂需要生产 n 个产品

每个产品会在记录本上记录开始生产的时间 x 以及完成生产的时间 y

现在 Mas 拿到这本记录本以后想知道最多有多少件产品同时在生产线上生产

在同一时刻总是开始生产的产品先进入流水线

输入格式

输入第一行只有一个整数 n ,表示记录本上共记录了 n 件产品的信息

接下来 n 行,每行两个整数 x 和 y,表示一件产品开始生产的时间和完成生产的时间

输出格式

输出仅有一行,该行只有一个整数,表示最多有多少件产品同时在生产线上生产

数据范围

对于 50% 的数据中, $1 \leq n \leq 1000, 1 \leq x, y \leq 1000$

对于 100% 的数据中, $1 \leq n \leq 100000, 1 \leq x, y \leq 100000000$

样例输入

4			
2	6		
8	9		
1	5		
1	2		

样例输出

3

#378 工厂流水线

思路1

区间加定值值,借助差分数组优化

时间复杂度O(n)

空间复杂度 $O(\max(y))$

思路2

将每个产品拆分成左右端点,对端点的位置进行排序

从前往后扫描所有端点

遇到左端点计数器 +1

遇到右端点计数器 -1

时间复杂度 $O(n\log n)$

空间复杂度 O(n)

#1850、最高的牛

题目描述

有 N 头牛站成一行,被编队为 1、2、 $3\ldots N$,每头牛的身高都为整数。

当且仅当两头牛中间的牛身高都比它们矮时, 两头牛方可看到对方。

现在,我们只知道其中最高的牛是第 P 头,它的身高是 H ,剩余牛的身高未知。

但是,我们还知道这群牛之中存在着 M 对关系,每对关系都指明了某两头牛 A 和 B 可以相互看见。

求每头牛的身高的最大可能值是多少。

输入格式

第一行输入整数 N , P , H , M , 数据用空格隔开。

接下来 M 行,每行输出两个整数 A 和 B ,代表牛 A 和牛 B 可以相互看见,数据用空格隔开。

输出格式

-共输出 N 行数据,每行输出-个整数。

第 i 行输出的整数代表第 i 头牛可能的最大身高。

数据范围

对于全部数据 $1 \leq N \leq 10000, 1 \leq H \leq 1000000, 1 \leq A, B \leq 10000, 0 \leq M \leq 10000$

输入样例

9	3	5	5	
1	3			
5	3			
4	3			
3	7			
9	8			

输出样例

5	
4	
5	
3	
4	
4	
5	
5	
5	

注意: 此题中给出的关系对可能存在重复

#1850、最高的牛

若a和b之间可以相互看到不妨设身高都为h

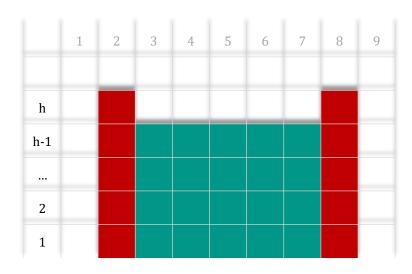
那么[a+1,b-1]范围内所有牛的身高至多为h-1

假设最开始所有牛的身高都为H

对所有可见关系去重

使用差分数组维护[a+1,b-1]范围的牛的身高

时/空间复杂度O(n)



二维前缀和

定义sum为a前缀和数组 $,sum_{i,j}$ 表示 a 数组前i行前j列所有元素之和

$$sum_{x,y} = \sum_{i=1}^{x} \sum_{j=1}^{y} a_{i,j}$$

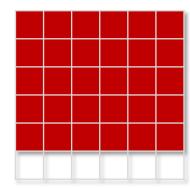
递推式如下

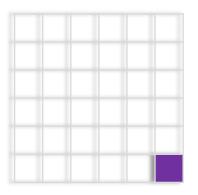
$$sum_{i,j} = sum_{i-1,j} + sum_{i,j-1} + a_{i,j} - sum_{i-1,j-1}$$

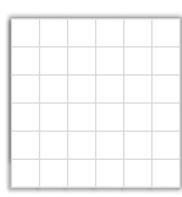
若给定子矩阵左上角坐标 (x_1,y_1) 右下角坐标 (x_2,y_2)

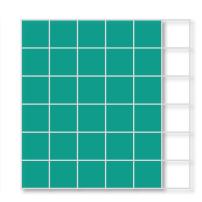
子矩阵的和为

$$sum_{x_2,y_2} - sum_{x_2,y_1-1} - sum_{x_1-1,y_2} + sum_{x_1-1,y_1-1}$$









#1851 二维前缀和

题目描述

求一个 $n \times m$ 大小的二维矩阵对应的前缀和。

输入

第一行 2 个正整数: N 和 M , N 和 M 范围在 [1,1000] 。 其后 n 行,每行 M 个正整数: 范围在 [1,10000] 。

输出

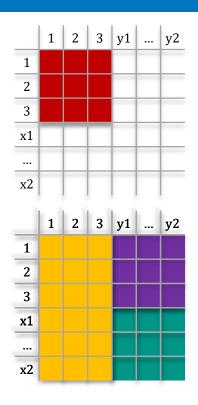
对应二维数组的前缀和。

样例输入

样例输出

1 3 7 10 6 9 15 22 12 18 29 45

子矩阵和



要求子矩阵 $a[x1 \sim x2][y1 \sim y2]$ 的和

黄色部分: sum[x2][y1-1]

紫色部分: sum[x1-1][y2]

红色部分: sum[x1-1][y1-1]

所求子矩阵和为

sum[x2][y2] - sum[x2][y1-1] - sum[x1-1][y2] + sum[x1-1][y1-1]

#1852 子矩阵的和

题目描述

输入一个 n 行 m 列的整数矩阵

再输入 q 个询问

每个询问包含四个整数 x_1,y_1,x_2,y_2 ,表示一个子矩阵的左上角坐标和右下角坐标

对于每个询问输出子矩阵中所有数的和

输入

第一行包含三个整数 n, m, q

接下来 n 行,每行包含 m 个整数,表示整数矩阵

接下来 q 行,每行包含四个整数 x_1,y_1,x_2,y_2 ,表示一组询问

输出

共 q 行,每行输出一个询问的结果

数据范围

对于全部的数据 $1 \leq n, m \leq 1000, 1 \leq q \leq 200000, 1 \leq x_1 \leq x_2 \leq n, 1 \leq y_1 \leq y_2 \leq m, -1000 \leq a_{i,j} \leq 1000$

样例输入

样例输出

17 27 21

二维差分

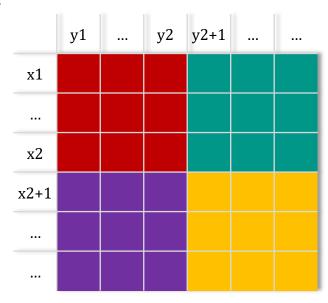
要使 $a[x1 \sim x2][y1 \sim y2]$ 区域的元素加上定值k,只需

•
$$d[x1][y1] += k$$

•
$$d[x1][y2 + 1] = k$$

•
$$d[x^2 + 1][y^1] = k$$

•
$$d[x^2 + 1][y^2 + 1] += k$$



• $d[x^2 + 1][y^1] = k$ 抵消 $d[x^1][y^1] + k$ 后续影响 • d[x1][y2 + 1] = k

抵消d[x1][y1] += k后续影响

• $d[x^2 + 1][y^2 + 1] += k$ 抵消 $d[x^2 + 1][y^1] -= k$ 后续影响

#2041 差分矩阵

题目描述

输入一个 n 行 m 列的整数矩阵 A ,再输入 q 个操作,每个操作包含五个整数 x_1,y_1,x_2,y_2,c ,其中 $\left(x_1,y_1\right)$ 和 $\left(x_2,y_2\right)$ 表示一个子矩阵的左上角坐标和右下角坐标

每个操作都要将选中的子矩阵中的每个元素的值加上 c

请你将进行完所有操作后的矩阵输出

输入

第一行包含整数 n , m , q 接下来 n 行,每行包含 m 个整数,表示整数矩阵 接下来 q 行,每行包含 5 个整数 x_1,y_1,x_2,y_2,c ,表示一个操作

输出

共 n 行,每行 m 个整数,表示所有操作进行完毕后的最终矩阵

数据范围

对于 100% 的数据 $1\leq n,m\leq 1000,1\leq q\leq 100000,1\leq x_1\leq x_2\leq n,1\leq y_1\leq y_2\leq m,-1000\leq c\leq 1000,-1000\leq a_{ij}\leq 1000$

样例输入

样例输出



谢谢观看