

# Разбор задачи «Торговля акциями»

№1253

<https://informatics.msk.ru/mod/statements/view3.php?chapterid=1253#1>

# Торговля акциями

Требуется написать программу, которая по имеющимся данным о стоимости акций в каждый из дней, найдет оптимальную стратегию покупки и продажи акций.

При этом для простоты будем считать, что за эти  $n$  дней купить акции можно не более одного раза и продать акции можно также не

Кроме этого, будем считать, что продажа и покупка будет осуществляться только с акциями одного типа. На начало этого периода вы располагаете суммой в  $x$  рублей. Для каждого из дней известна цена  $a_i$  по которой можно купить одну акцию, и цена  $b_i$  по которой можно одну акцию продать.

Разрешается продавать и покупать только целое число акций (например, если у вас есть 5 рублей, а акция стоит 2 рубля, то вы можете купить не более двух акций).

# Торговля акциями

- Входные данные
- Первая строка входного файла содержит два целых числа  $n$  и  $x$  ( $1 \leq n \leq 100000$ ,  $1 \leq x \leq 10^6$ ).
- Вторая строка входного файла содержит  $n$  целых чисел  $a_1, \dots, a_m$ . Третья строка входного файла содержит  $n$  целых чисел  $b_1, \dots, b_m$ . Для каждого индекса  $i$  ( $1 \leq i \leq n$ ) выполняются неравенства  $1 \leq b_i \leq a_i \leq 1000$ .
- Выходные данные
- В первой строке выходного файла выведите максимальную сумму, которой вы можете обладать по окончании рассматриваемого периода. Во второй строке выведите два числа — номер дня  $d_1$ , в который следует купить акции, и номер дня  $d_2$ , в который эти акции следует продать (должно выполняться неравенство  $d_2 > d_1$ ). При этом подразумевается, что покупается столько акций, сколько их можно купить на  $x$  рублей, а потом они все продаются. Если в найденной вами стратегии продавать и покупать акции не требуется, то выведите во второй строке «-1 -1».

# Примеры

## Примеры

### входные данные

```
5 1000  
2 3 1 4 3  
1 2 1 2 3
```

### выходные данные

```
3000  
3 5
```

### входные данные

```
5 1000  
10 9 8 7 6  
9 8 7 6 5
```

### выходные данные

```
1000  
-1 -1
```

# Подсказки по синтаксису python

- Читаем первые 2 числа:

```
n, m = map(int, input().split())
```

- Читаем первый массив:

```
A = [int(i) for i in input().split()]
```

# Если у вас падает на тестах №...

- № 27

Проверьте, не забыли ли вы прибавить остаток от деления при покупке акций

- № 7

В C++ если вы используете деление двух int, но не приводите к вещественному типу перед делением (к double или float), то 46/33 например, будет равно 46/41.

В python с этим проблем не возникает.

Осторожно, дальше разбор и спойлеры  
;)

# Подводные камни

- Забыть прибавить к ответу остаток денег от  $x$
- Жадный алгоритм тут не работает
- Перебор – «Превышено максимальное время работы»
- Будет ли оптимально умножить максимум цены в продаже на минимум до него в цене покупке? Может, и не будет оптимально? Может, в середине был вариант получше? Придумайте свой тест на эту ситуацию.



# Пример такого теста:

8	9	2	3	1	3	3
1	61	1	50	1	2	3

Как составить тест  
чтобы сломать  
свою программу?

То есть, возможно,  
что продать по  
самой большой  
цене - не гарантия  
самого большого  
выигрыша

8	9	2	3	1	3	3
1	61	1	50	1	2	3

8	9	2	3	1	3	3
1	61	1	50	1	2	3

8	9	2	3	1	3	3
1	61	1	50	1	2	3

# Алгоритм решения

1. Идём с конца массива  $b$ . Запоминаем  $b\_max$ , если нашли большее, то начинаем рассматривать как кандидата на ответ

2. Для этого кандидата (обозначим день  $k$ , соответственно, рассматриваем  $b[k]$ ) находим минимум в массиве  $a$ , из тех  $a[i]$ , которые от первого дня до дня  $k$ . Запоминаем его день в переменную  $h$ . Вычисляем, сколько мы заработаем с этой парой чисел (результатирующую функцию) и запоминаем это значение в  $F\_rez\_tmp$ .  $F\_rez\_tmp = x/a[h] * b[k]$

Если оно оказалось больше, чем  $F\_rez\_max$ , найденное для предыдущих кандидатов, то у нас новая “пара-победитель”.

Перезаписываем  $F\_rez\_max$ , не забываем сохранить где-нибудь значения «победных» дней для покупки и для продажи. Пусть в  $h\_best$  и  $k\_best$

Возвращаемся к пункту 1 и продолжаем просматривать  $b$ , пока он не закончится.

Когда он закончится, у нас будет и значение  $F\_rez\_max$  (к которому не забываем прибавить остаток денег от деления) и значения двух дней, в которые следует купить ( $h\_best$ ) и продать ( $k\_best$ )

# Решение на C++

```
int minai = n - 1;
int maxbi = n - 1;
int tempbi = maxbi;
for (int i = n - 2; i >= 0; i--)
{
    if (b[i]>b[tempbi]) {
        tempbi = i;
    }
    if (((x / a[i] * b[tempbi] + x%a[i]) >
        (x / a[minai] * b[maxbi] + x%a[minai])) && (a[i] <= x))
    {
        minai = i; maxbi = tempbi;
    }
}
if (b[maxbi] > a[minai] && a[minai] <= x)
{cout << x / a[minai] * b[maxbi] + x%a[minai] << endl
<< minai + 1 << ' ' << maxbi + 1;
}
else cout << x << endl << "-1" << ' ' << "-1";
```

Автор решения: Дегтярев Иван

# Решение на Python

```
n,x=map(int,input().split())
A=list(map(int,input().split()))
B=list(map(int,input().split()))
bmax=0
amin=1001
ans=0
b_best=0
a_best=1001
for i in range(n-1,-1,-1):
    if B[i]>bmax:
        bmax=B[i]
        amin=i
        for j in range(i-1,-1,-1):
            if (A[j]<A[amin]) and (j!=i):
                amin=j
        if ((x//A[amin])*bmax>ans) and (amin!=i):
            ans=(x//A[amin])*bmax
            b_best=i
            a_best=amin
if ans<x:
    print(x)
    print(-1,-1)
else:
    print(int((ans)+(x-(A[a_best])*(x//A[a_best]))))
    print(a_best+1,b_best+1)
```

# Алгоритмическая сложность

Не  $O((n^2-n)/2)$ , а меньше,  
так как есть условие  $a_i \geq b_i$