

МИНИСТЕРСТВО ОБРАЗОВАНИЯ И НАУКИ РФ  
ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ  
ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ  
«НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ ТЕХНОЛОГИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «МИСиС»

В.Л. Арлазаров  
И.Б. Мамай

# **Спортивное программирование**

МЕТОДИЧЕСКОЕ ПОСОБИЕ  
ПО ПОДГОТОВКЕ К ОЛИМПИАДАМ  
ШКОЛЬНИКОВ

7–11-й классы

Рекомендовано учёным советом института ИТАСУ



Москва 2017

УДК 004.42

A82

**Арлазаров В.Л.**

A82 Спортивное программирование : метод. пособие по подготовке к олимпиадам школьников. 7–11-й классы / В.Л. Арлазаров, И.Б. Мамай. – М. : Изд. Дом МИСиС, 2017. – 28 с.

Целью данного пособия является ознакомление читателя с задачами, которые предлагались в прошлые годы на заочном и очном турах открытой олимпиады школьников по программированию НИТУ «МИСиС» и Cognitive Technologies, а также помощь в подготовке к предстоящим олимпиадам.

Пособие предназначено для школьников 7–11-х классов. Также оно может быть полезно студентам, учителям информатики и преподавателям.

**УДК 004.42**

## ОГЛАВЛЕНИЕ

Предисловие .....	4
Задача 1 .....	5
Задача 2 .....	9
Задача 3 .....	13
Задача 4 .....	16
Задача 5 .....	18
Задача 6 .....	20
Задача 7 .....	21
Заключение .....	27

## ПРЕДИСЛОВИЕ

В настоящее время олимпиады по спортивному программированию набирают все большую популярность. Участие в таких олимпиадах позволяет расширять знания по математике, алгоритмам, языкам программирования, а также совершенствоваться в написании эффективных программ в условиях ограниченного времени.

С 2012 года коллектив преподавателей МИСиС ежегодно проводит открытую олимпиаду школьников по программированию НИТУ «МИСиС» и Cognitive Technologies. Данная олимпиада позволяет не только проверить свои силы и потренироваться в решении задач, но и получить льготы при поступлении в высшие учебные заведения. Олимпиада рассчитана на учащихся 11-х классов, но принимать в ней участие могут ученики 7–11-х классов. Вне зависимости от класса, все участники олимпиады решают общий набор задач.

Целью данного пособия является ознакомление читателя с задачами, которые предлагались в прошлые годы на заочном и очном турах открытой олимпиады школьников по программированию НИТУ «МИСиС» и Cognitive Technologies, а также помощь в подготовке к предстоящим олимпиадам.

Данное пособие содержит не только условия задач, предлагавшихся на олимпиадах прошлых лет, но и подробные решения всех приведенных задач, а также реализацию решений на языке C++, что позволяет читателю научиться решать новые типы задач, использовать новые для себя приемы программирования, а также углубить свои знания по математике и алгоритмам.

Пособие предназначено для школьников 7–11-х классов. Также оно может быть полезно студентам, учителям информатики и преподавателям.

Авторы выражают благодарность за помощь в подготовке пособия Д.А. Крохиной, А.А. Овчинкину, Н.Е. Притуле, С.В. Савинову, Ю.С. Чернышовой.

**Задача 1**  
**(Очный тур IV Открытой олимпиады**  
**школьников по программированию**  
**НИТУ «МИСиС» и Cognitive Technologies)**

«Раскраска»

Имя входного файла: стандартный ввод

Имя выходного файла: стандартный вывод

Ограничение по времени: 2 секунды

Ограничение по памяти: 256 мегабайт

Афанасий – автор детских раскрасок. Недавно он решил, что изготавливать раскраски будет по совершенно новой технологии. А именно изначально он отмечает на листе бумаги  $n$  точек и соединяет эти точки отрезками так, чтобы никакие два отрезка не пересекались и из каждой точки выходило не более трех отрезков. В результате лист бумаги распадается на фигуры. Дети раскрашивают каждую образовавшуюся фигуру в уникальный цвет. Раскраска считается тем лучше, чем больше цветов потребуется детям, чтобы её раскрасить. Помогите Афанасию выбрать такое расположение  $n$  точек и отрезков между ними, чтобы количество цветов было максимально.

По заданному числу  $n$  выведите такой плоский граф, в котором:

- $n$  вершин;
- степень каждой вершины не превышает трех;
- число граней максимально.

**Входные данные**

Одно натуральное число  $n$ ,  $1 \leq n \leq 1000$ .

**Выходные данные**

В первых  $n$  строках выведите по два целых числа  $a_i, b_i$  ( $|a_i| \leq 10^9, |b_i| \leq 10^9$ ), разделенных пробелом. В  $i$ -й строке – координаты  $i$ -й вершины графа ( $1 \leq i \leq n$ ). Никакие две пары координат не должны совпадать.

В следующей строке выведите целое число  $m$  ( $0 \leq m \leq 10000$ ) – число рёбер графа.

В следующих  $m$  строках выведите по два натуральных числа  $u_i, v_i$  ( $1 \leq u_i, v_i \leq n, u_i \neq v_i$ ), разделенных пробелом, которые задают отрезок, соединяющий вершины  $u_i$  и  $v_i$ . Каждый отрезок должен быть упомянут ровно один раз. Из каждой точки должно выходить не более трех отрезков, любые два различных отрезка не должны иметь общих точек, кроме своих концов.

## Пример

стандартный ввод	стандартный вывод
2	-1000000000 -1000000000 1000000000 1000000000 0
7	0 0 4 0 0 2 4 2 1 1 3 1 2 1 1 0 1 2 1 3 1 5 2 4 2 6 3 4 3 5 4 6 5 7 6 7

## Решение

Для решения данной задачи необходимо воспользоваться формулой Эйлера для плоских графов:  $V + G - P = K + 1$ , где  $V$  – количество вершин,  $G$  – количество граней (требуемое число фигур),  $P$  – количество рёбер,  $K$  – количество компонент связности. Из формулы Эйлера получаем, что для максимизации числа фигур нужно максимизировать сумму числа рёбер и числа компонент связности.

Если рассмотреть случаи, когда  $n$  мало, несложно заметить, что оптимальная стратегия – это разбивать граф на компоненты связности размера 4, кроме, быть может, одной размера не больше 7.

Если же при рассмотрении малых значений  $n$  не получается заметить закономерность, задачу можно решить методом динамического программирования. Пусть  $dp[n]$  – оптимальная сумма числа рёбер и числа компонент связности на допустимом графе из  $n$  вершин. Нужно рассмотреть два случая.

1. В графе одна компонента связности. В этом случае нужно рассмотреть случаи малых значений  $n$  и заметить, что, начиная с восьми вершин, выгодней перейти к двум или более компонентам связности. Для значений  $n$  от 1 до 7 значения  $dp[n]$  можно найти вручную.

2. В графе не менее двух компонент связности. Пусть  $k$  – размер одной из компонент связности. В таком случае наш граф распадается на два графа, один из которых состоит из  $k$  вершин, а второй из  $n - k$  вершин. Ответы для этих двух графов уже посчитаны в  $dp[k]$  и  $dp[n - k]$ . Следовательно, чтобы найти значение  $dp[n]$ , нужно перебрать все значения  $k$  от 1 до  $n - 1$  и выбрать максимальное значение суммы  $dp[k] + dp[n - k]$ .

После того как найден способ оптимального разбиения графа на компоненты связности, а также размеры этих компонент, остается только вывести искомый ответ. Так как размеры компонент не будут превосходить семи, необходимо предварительно найти вид оптимальных компонент размера от 1 до 7.

### Решение на языке C++

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

int main() {
    int n; cin >> n;

    int f = max(0, (n / 4) - ((n % 4) != 0 && (n % 4 < 3)));
    int l = n - 4 * f;
    int x = 0;
    int y = 0;
    int max = 900000000;
    for (int i = 0; i < f; ++i) {
        if (x > max) {
            y += 3;
            x = 0;
        }
        cout << x << ' ' << y << endl;
        cout << x + 2 << ' ' << y << endl;
        cout << x + 1 << ' ' << y + 1 << endl;
        cout << x + 1 << ' ' << y + 2 << endl;
        x += 3;
    }
    int r = 6 * f;
```

```

switch (l) {
case 1:
    cout << "-1 -1\n";
    break;
case 2:
    cout << "-1 -1\n-2 -2\n";
    break;
case 3:
    cout << "-1 -1\n-2 -2\n-3 -1\n";
    r += 3;
    break;
case 5:
    cout << "-2 -1\n-1 -2\n-2 -3\n-2 -2\n-3 -2\n";
    r += 7;
    break;
case 6:
    cout << "-1 -1\n-2 -2\n-2 -3\n-3 -2\n-3 -3\n-4 -1\n";
    r += 9;
    break;
default:
    break;
}

cout << r << endl;

for (int i = 0; i < f; ++i) {
    cout << 4 * i + 1 << " \ " << 4 * i + 2 << endl;
    cout << 4 * i + 1 << " \ " << 4 * i + 3 << endl;
    cout << 4 * i + 1 << " \ " << 4 * i + 4 << endl;
    cout << 4 * i + 2 << " \ " << 4 * i + 3 << endl;
    cout << 4 * i + 2 << " \ " << 4 * i + 4 << endl;
    cout << 4 * i + 4 << " \ " << 4 * i + 3 << endl;
}

switch (l) {
case 3:
    cout << 4 * f + 1 << " \ " << 4 * f + 2 << endl;
    cout << 4 * f + 3 << " \ " << 4 * f + 2 << endl;
    cout << 4 * f + 1 << " \ " << 4 * f + 3 << endl;
    break;
case 5:
    cout << 4 * f + 1 << " \ " << 4 * f + 2 << endl;
    cout << 4 * f + 1 << " \ " << 4 * f + 4 << endl;
    cout << 4 * f + 1 << " \ " << 4 * f + 5 << endl;
    cout << 4 * f + 3 << " \ " << 4 * f + 2 << endl;
    cout << 4 * f + 4 << " \ " << 4 * f + 2 << endl;
    cout << 4 * f + 3 << " \ " << 4 * f + 5 << endl;
    cout << 4 * f + 4 << " \ " << 4 * f + 3 << endl;
    break;
}

```



```

case 6:
    cout << 4 * f + 1 << ' ' << 4 * f + 2 << endl;
    cout << 4 * f + 1 << ' ' << 4 * f + 3 << endl;
    cout << 4 * f + 1 << ' ' << 4 * f + 6 << endl;
    cout << 4 * f + 3 << ' ' << 4 * f + 2 << endl;
    cout << 4 * f + 4 << ' ' << 4 * f + 2 << endl;
    cout << 4 * f + 3 << ' ' << 4 * f + 5 << endl;
    cout << 4 * f + 4 << ' ' << 4 * f + 5 << endl;
    cout << 4 * f + 4 << ' ' << 4 * f + 6 << endl;
    cout << 4 * f + 5 << ' ' << 4 * f + 6 << endl;
    break;
default:
    break;
}

return 0;
}

```

## Задача 2

### (Очный тур IV Открытой олимпиады школьников по программированию НИТУ «МИСиС» и Cognitive Technologies)

«Игра Васи»

Имя входного файла: стандартный ввод

Имя выходного файла: стандартный вывод

Ограничение по времени: 2 секунды

Ограничение по памяти: 64 мегабайта

Студент «МИСиСа» Вася любит придумывать разные игры. В частности, однажды он придумал новую уникальную игру. Игра Васи происходит на прямоугольном поле размера  $M \times N$  клеток. Будем считать, что левая верхняя клетка имеет координаты  $(1, 1)$ . В каждой клетке изначально написано некоторое число. В игру играет  $Q$  человек. Каждый человек за один ход может выбрать некоторый прямоугольник, стороны которого параллельны сторонам поля, и прибавить ко всем его клеткам некоторое целое число  $A$ .

Затем по результирующему полю в конце игры Вася производит начисление очков (каким образом оно происходит, пока не решил и сам Вася). Тем не менее Вася просит Вас помочь по начальной конфигурации поля и ходам игроков рассчитать результирующее игровое поле.

### Входные данные

В первой строке записано единственное целое число  $1 \leq Q \leq 10^5$  – количество игроков.

В следующих  $Q$  строках записаны ходы игроков. Каждая из строк содержит пять целых чисел:  $Y_1, X_1, Y_2, X_2, A$ , где  $(Y_1, X_1)$  – строка и столбец верхнего левого угла выбранного игроком прямоугольника, а  $(Y_2, X_2)$  – строка и столбец нижнего правого угла выбранного игроком прямоугольника.  $1 \leq X_1 \leq X_2 \leq N$ ,  $1 \leq Y_1 \leq Y_2 \leq M$ .  $-100 \leq A \leq 100$  – число, которое должно быть прибавлено в каждой клетке выбранного прямоугольника.

В  $(Q + 2)$ -й строке записаны два числа  $M$  и  $N$ ,  $5 \leq M, N \leq 1000$  – высота и ширина поля. В следующих  $M$  строках записаны через пробел по  $N$  чисел – элементы матрицы. Все элементы матрицы – целые числа, по модулю не превышающие 100.

### Выходные данные

Выведите ровно  $M$  строк, в каждой строке по  $N$  целых чисел через пробел – значения элементов матрицы после ходов всех  $Q$  игроков.

### Пример

стандартный ввод	стандартный вывод
2	0 0 0 0 8 0 0 0 0
2 4 6 8 1	0 0 0 1 1 1 9 1 0 0
4 5 9 9 3	0 0 0 1 1 1 1 9 0 0
10 10	0 0 0 1 4 4 4 7 3 0
0 0 0 0 0 8 0 0 0 0	0 0 0 1 4 4 4 9 4 1
0 0 0 0 0 0 8 0 0 0	0 0 0 1 4 4 4 5 5 2
0 0 0 0 0 0 0 8 0 0	0 0 0 0 3 3 3 3 3 0
0 0 0 0 0 0 0 3 0 0	0 0 0 0 3 3 3 3 3 0
0 0 0 0 0 0 0 5 1 1	0 0 0 0 3 3 3 3 3 0
0 0 0 0 0 0 0 1 2 2	0 0 0 0 0 0 0 0 0 0
0 0 0 0 0 0 0 0 0 0	
0 0 0 0 0 0 0 0 0 0	
0 0 0 0 0 0 0 0 0 0	
0 0 0 0 0 0 0 0 0 0	

### Решение

Чтобы решить данную задачу, необходимо научиться выполнять все запросы за  $O(1)$ . Чтобы этого добиться, будем хранить не само поле, а такую таблицу ans, что при вычислении ее частичных сумм получим наше поле.

Чтобы выполнить запрос вида  $Y_1, X_1, Y_2, X_2, A$  необходимо выполнить следующие изменения в таблице:

```
ans[X1][Y1] += A
ans[X1][Y2 + 1] -= A
ans[X2 + 1][Y1] -= A
ans[X2 + 1][Y2 + 1] += A
```

После вычисления всех запросов необходимо перейти от таблицы ans к таблице ее частичных сумм. То есть мы хотим, чтобы после этого преобразования в ячейке ans[i][j] было записано число, равное сумме всех значений ans[x][y] при  $1 \leq x \leq i, 1 \leq y \leq j$ . Для этого необходимо сначала выполнить вычисление частичных сумм по одной из координат, а затем по другой. В приведенном ниже решении на языке C++ эта операция делается двумя двойными циклами.

### Решение на языке C++

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

void solve(int q,
           vector<pair<int, int> >& l_top,
           vector<pair<int, int> >& r_bot,
           vector<int>& addition,
           int m,
           int n,
           vector<vector<int> >& bias,
           vector<vector<int> >& ans) {

    ans.assign(m + 1, vector<int>(n + 1, 0));

    for (int i = 0; i < q; ++i) {
        ans[l_top[i].first][l_top[i].second] += addition[i];
        ans[l_top[i].first][r_bot[i].second + 1] -= addition[i];
        ans[r_bot[i].first + 1][l_top[i].second] -= addition[i];
        ans[r_bot[i].first + 1][r_bot[i].second + 1] += addition[i];
    }
    for (int i = 0; i < m; ++i) {
        for (int j = 1; j < n; ++j) {
            ans[i][j] += ans[i][j - 1];
        }
    }
    for (int j = 0; j < n; ++j) {
        for (int i = 1; i < m; ++i) {
            ans[i][j] += ans[i - 1][j];
        }
    }
}
```

```

    }
}
for (int i = 0; i < m; ++i) {
    for (int j = 0; j < n; ++j) {
        ans[i][j] += bias[i][j];
    }
}
}

int main() {
    int q = 0;
    vector<pair<int, int> > l_top;
    vector<pair<int, int> > r_bot;
    vector<int> addition;
    int m = 0;
    int n = 0;
    vector<vector<int> > bias;
    vector<vector<int> > ans;

    ::scanf("%d", &q);
    l_top.resize(q);
    r_bot.resize(q);
    addition.resize(q);

    for (int i = 0; i < q; ++i) {
        ::scanf("%d %d %d %d %d", &l_top[i].first, &l_top[i].second,
            &r_bot[i].first, &r_bot[i].second, &addition[i]);
        --l_top[i].first;
        --l_top[i].second;
        --r_bot[i].first;
        --r_bot[i].second;
    }

    ::scanf("%d %d", &m, &n);
    bias.assign(m, vector<int>(n, 0));

    for (int i = 0; i < m; ++i) {
        for (int j = 0; j < n; ++j) {
            ::scanf("%d", &bias[i][j]);
        }
    }

    solve(q, l_top, r_bot, addition, m, n, bias, ans);
}

```

```

for (int i = 0; i < m; ++i) {
    for (int j = 0; j < n; ++j) {
        if (j) ::printf(" ");
        ::printf("%d", ans[i][j]);
    }
    ::printf("\n");
}

return 0;
}

```

### Задача 3

#### (Очный тур IV Открытой олимпиады школьников по программированию НИТУ «МИСиС» и Cognitive Technologies)

«Игра Пети»

Имя входного файла: стандартный ввод

Имя выходного файла: стандартный вывод

Ограничение по времени: 2 секунды

Ограничение по памяти: 256 мегабайт

Студент «МИСиС» Петя, так же как и Вася, любит придумывать разные игры. Вдохновившись творением Васи, он придумал свою новую уникальную игру.

Игра Пети также происходит на прямоугольном поле размера  $M \times N$  клеток. Будем считать, что левая верхняя клетка имеет координаты  $(1, 1)$ . Значения во всех клетках изначально равны нулю. В игру играет  $Q$  человек. Каждый человек за один ход может выбрать некоторый прямоугольник, стороны которого параллельны сторонам поля, и прибавить ко всем его клеткам некоторое целое число  $A$ .

Теперь Петю очень интересует, какое максимальное значение элемента получилось на результирующем поле. Помогите ему в этом.

#### **Входные данные**

В первой строке записано единственное целое число  $1 \leq Q \leq 10^4$  – количество игроков.

В следующих  $Q$  строках записаны ходы игроков. Каждая из строк содержит пять целых чисел:  $Y_1, X_1, Y_2, X_2, A$ , где  $(Y_1, X_1)$  – строка и

столбец верхнего левого угла выбранного игроком прямоугольника, а  $(Y_2, X_2)$  – строка и столбец нижнего правого угла выбранного игроком прямоугольника.  $1 \leq X_1 \leq X_2 \leq N$ ,  $1 \leq Y_1 \leq Y_2 \leq M$ .  $-100 \leq A \leq 100$  – число, которое должно быть прибавлено в каждой клетке выбранного прямоугольника.

В  $(Q + 2)$ -й строке записаны два числа  $M$  и  $N$ ,  $5 \leq M \leq 10^9$ ,  $5 \leq N \leq 4000$  – высота и ширина поля.

### Выходные данные

Выведите ровно одно целое число – максимальное значение элемента матрицы после ходов всех  $Q$  игроков.

### Пример

стандартный ввод	стандартный вывод
2 2 4 6 8 1 4 5 9 9 3 10 10	4

### Решение

Так как количество игроков  $Q \leq 10^4$  не слишком велико по сравнению с высотой поля, нам выгодно сделать сжатие координат по оси  $y$ . После этого размеры поля не будут превосходить  $10^4 \times 4000$ . Будем последовательно идти по координате  $y$ , вычисляя значения элементов в текущей строке. Для этого каждый прямоугольник нужно представить как два события: строка, где он начинается, и строка, где он заканчивается. Все эти события отсортируем, чтобы можно было последовательно их обрабатывать. При обработке очередной строки нам необходимо учесть все прямоугольники, которые начинаются или заканчиваются в этой строке. Для текущей строки каждый прямоугольник вносит вклад в виде прибавления некоторого числа на отрезке. Чтобы выполнить все эти прибавления, необходимо отсортировать концы всех отрезков и последовательным проходом заполнить все изменения в текущей строке.

Для решения задачи мы выполняем сортировку по всем прямоугольникам, а также проход по всем ячейкам сжатой таблицы. Таким образом, асимптотика данного решения

$$O(Q \cdot \log(Q) + N \cdot Q).$$

## Решение на языке C++

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

void solve(int q,
           vector<pair<int, int> >& l_top,
           vector<pair<int, int> >& r_bot,
           vector<int>& addition,
           int m,
           int n,
           int& ans) {

    ans = -1e9;
    vector<pair<long long, int> > events;

    l_top.push_back(make_pair(0, 0));
    r_bot.push_back(make_pair(m - 1, n - 1));
    addition.push_back(0);
    for (int query = 0; query <= q; ++query) {
        for (int col = l_top[query].second;
             col <= r_bot[query].second; ++col) {
            events.push_back(make_pair(
                1ll * col * m + l_top[query].first,
                addition[query]));
            events.push_back(make_pair(
                1ll * col * m + r_bot[query].first + 1,
                -addition[query]));
        }
    }

    sort(events.begin(), events.end());

    int cur = 0;
    for (size_t i = 0; i < events.size(); ++i) {
        if (i > 0 && events[i].first != events[i - 1].first) {
            ans = max(ans, cur);
        }
        cur += events[i].second;
    }
}

int main() {
    int q = 0;
    vector<pair<int, int> > l_top;
    vector<pair<int, int> > r_bot;
    vector<int> addition;
    int m = 0;
```

```

int n = 0;
int ans = 0;

::scanf("%d", &q);
l_top.resize(q);
r_bot.resize(q);
addition.resize(q);

for (int i = 0; i < q; ++i) {
    ::scanf(«%d %d %d %d %d»,
            &l_top[i].first, &l_top[i].second,
            &r_bot[i].first, &r_bot[i].second, &addition[i]);
    --l_top[i].first;
    --l_top[i].second;
    --r_bot[i].first;
    --r_bot[i].second;
}

::scanf("%d %d", &m, &n);
solve(q, l_top, r_bot, addition, m, n, ans);
::printf("%d\n", ans);

return 0;
}

```

## Задача 4

### (Очный тур IV Открытой олимпиады школьников по программированию НИТУ «МИСиС» и Cognitive Technologies)

«Странная функция»

Имя входного файла: стандартный ввод

Имя выходного файла: стандартный вывод

Ограничение по времени: 1 секунда

Ограничение по памяти: 64 мегабайта

Студент Иннокентий обучает младшую сестру Машеньку программированию. Недавно он показал ей такую функцию:



C++ code:

```
long long F(long long a, long long b) {  
    return (b ? F(a ^ b, (a & b) << 1) : a);  
}
```

Java code:

```
public static long F(long a, long b) {  
    return ((b != 0) ? F(a ^ b, (a & b) << 1) : a);  
}
```

Pascal code:

```
function F(a : int64; b : int64) : int64;  
begin  
    if b <> 0 then F := F(a xor b, (a and b) shl 1) else F := a;  
end;
```

Затем он написал два натуральных числа  $a$  и  $b$  ( $1 \leq a < b \leq 2 \cdot 10^9$ ) и попросил вычислить значение выражения  $F(a, F(a+1, \dots F(b-1, b)\dots))$ . Например, для чисел 5 и 6 искомое выражение имеет вид  $F(5, 6)$ , а для чисел 14 и 17 искомое выражение имеет вид  $F(14, F(15, F(16, 17)))$ .

К удивлению брата, Машенька легко справилась с этой задачей. Попробуйте и Вы.

**Входные данные**

В единственной строке через пробел записаны два целых числа  $a$  и  $b$  ( $1 \leq a < b \leq 2 \cdot 10^9$ ).

**Выходные данные**

Выведите единственное целое число – ответ на задачу.

**Пример**

стандартный ввод	стандартный вывод
14 17	62

**Решение**

Чтобы решить данную задачу, необходимо разобраться, по какой формуле действует функция  $F(a, b)$ . Самый простой способ разобраться с этим вопросом – это вычислить значения данной функции при малых  $a$  и  $b$ , например от 1 до 10. Посмотрев на эти значения, легко заметить, что  $F(a, b) = a + b$ .

Используя явный вид функции  $F(a, b)$ , можно сделать следующие вычисления:

$$F(a, F(a + 1, \dots F(b - 1, b)\dots)) = a + F(a + 1, \dots F(b - 1, b)\dots) = \dots \\ \dots = a + (a + 1) + \dots + b = (a + b) * (b - a + 1) / 2.$$

### Решение на языке C++

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

int main() {
    long long a, b;
    cin >> a >> b;
    cout << ((a + b) * (b - a + 1) / 2) << endl;
    return 0;
}
```

## Задача 5 (Очный тур IV Открытой олимпиады школьников по программированию НИТУ «МИСиС» и Cognitive Technologies)

«Доменная печь 2»

Имя входного файла: стандартный ввод

Имя выходного файла: стандартный вывод

Ограничение по времени: 1 секунда

Ограничение по памяти: 64 мегабайта

Однажды студенту Пафнутию перед сдачей зачета по металлургии приснился страшный сон. Он оказался в комнате очень странной формы, внутри которой стояла огромная доменная печь. Проснувшись, он начал вспоминать детали сна. В частности, он вспомнил, что одна стена комнаты имела вид параболы с вершиной в точке  $(0, H)$  и эта парабола пересекала ось  $O_x$  в точках  $(\pm T, 0)$ , а вторая стена представляла собой отрезок, соединяющий точки  $(T, 0)$  и  $(-T, 0)$ .

Теперь ему интересно, доменную печь какого максимального размера можно разместить внутри данной комнаты. Доменную печь Пафнутий для простоты считает кругом. Пафнутий справился с задачей, попробуйте и Вы.

#### Входные данные

В первой строке записано число  $T$ , во второй – число  $H$ ,  $0 \leq T, H \leq 20000$ . Оба числа даны с шестью знаками после запятой.

#### Выходные данные

Выведите единственное число – максимально возможный радиус  $R$  доменной печи, с абсолютной погрешностью не более  $10^{-6}$ .

### Пример

стандартный ввод	стандартный вывод
10.000000	5.000000
10.000000	

### Решение

В данной задаче нужно рассмотреть два случая. Если  $t < h$ , то окружность касается параболы в двух точках, симметричных относительно оси  $O_y$ . В противном случае окружность касается параболы в одной точке, лежащей на оси  $O_y$ .

В первом случае нужно записать условие касания окружности и параболы, из которого вытекает следующая формула:

$$R = t - t^2 / (2 h).$$

Во втором случае формула, очевидно, следующая:

$$R = h / 2.$$

### Решение на языке C++

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

double solve(double h, double t) {
    if (t < h)
        return t - t * t / (2.0 * h);
    else
        return h / 2.0;
}

int main() {
    double t = 0.0;
    double h = 0.0;
    scanf("%lf\n", &t);
    scanf("%lf\n", &h);
    printf("%.6lf\n", solve(h, t));

    return 0;
}
```

**Задача 6**  
**(Очный тур IV Открытой олимпиады**  
**школьников по программированию**  
**НИТУ «МИСиС» и Cognitive Technologies)**

«Недели искусства»

Имя входного файла: стандартный ввод

Имя выходного файла: стандартный вывод

Ограничение по времени: 1 секунда

Ограничение по памяти: 64 мегабайта

Не так давно в «МИСиС» прошли недели, посвященные живописи и искусству. В частности, в течение данных недель студентам были представлены разные картины.

Каждая картина оценивается своей красотой  $n$ . Красота картины определяется по формуле  $n = x^2 + y^3$ , где  $x$  – натуральное число, характеризующее художественные достоинства картины, а  $y$  – стоимость картины в тысячах долларов (также натуральное число). Две картины, у которых совпадают оба параметра  $x$  и  $y$ , считаются одинаковыми.

Теперь студентам «МИСиС» интересно, какое существует максимальное количество различных картин, имеющих красоту  $n$ .

**Входные данные**

В единственной строке записано целое число  $n$ ,  $1 \leq n \leq 10^{18}$ .

**Выходные данные**

Выведите единственное число – количество различных картин с красотой  $n$ .

**Пример**

стандартный ввод	стандартный вывод
1	0
17	2

**Решение**

Чтобы решить данную задачу, достаточно перебрать все значения  $y$ , такие что  $1 \leq y^3 \leq n$ . Так как  $1 \leq n \leq 10^{18}$ , то все подходящие значения  $y$  не превосходят  $10^6$ . Для каждого значения  $y$  остается проверить, является ли разность  $n - y^3$  полным квадратом. Ответом на задачу будет количество таких  $y$ , для которых разность  $n - y^3$  является полным квадратом.

Чтобы проверить, является ли число  $x$  полным квадратом, нужно извлечь из него корень и округлить до целого, а затем полученный результат возвести в квадрат. Если мы снова получили число  $x$ , значит, оно является полным квадратом.

### Решение на языке C++

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

long long n, a, b, ans;

int main() {
    cin >> n;
    ans = 0;
    for (long long y = 1; y * y * y < n; ++y) {
        a = n - y * y * y;
        b = sqrt(a + 0.1);
        if (a == b * b)
            ++ans;
    }
    cout << ans;

    return 0;
}
```

## Задача 7 (Заочный тур IV Открытой олимпиады школьников по программированию НИТУ «МИСиС» и Cognitive Technologies)

«Доменная печь»

Имя входного файла: стандартный ввод

Имя выходного файла: стандартный вывод

Ограничение по времени: 1 секунда

Ограничение по памяти: 64 мегабайта

Доменная печь в сечении является окружностью. На этой окружности в трех различных точках  $A$ ,  $B$ ,  $C$  расположены датчики. В процессе работы печи датчик, который расположен в точке  $A$ , излучает сигнал в трех направлениях. В трех точках окружности, в которые

приходят три сигнала от датчика  $A$ , расположены датчики  $A_1, A_2, A_3$ . Чтобы вся система датчиков работала правильно, необходимо, чтобы отрезки  $AA_1, AA_2$  и  $AA_3$  совпадали соответственно с биссектрисой, медианой и высотой треугольника  $ABC$ .

Рабочие уже установили датчики  $A_1, A_2, A_3$ . Ваша задача определить, в какие места необходимо установить датчики  $A, B, C$ , считая для определенности, что  $AB < AC$ .

### Входные данные

В первой строке записаны два вещественных числа – координаты точки  $A_1$ , во второй строке записаны два вещественных числа – координаты точки  $A_2$ , в третьей строке записаны два вещественных числа – координаты точки  $A_3$ .

Все числа по модулю не превышают 10.

### Выходные данные

Ваша программа должна вывести шесть вещественных чисел по 2 в строке – координаты точек  $A, B$  и  $C$  с точностью не менее 6 знаков после запятой.

Гарантируется, что решение существует и единственно.

### Пример

стандартный ввод	стандартный вывод
1.63491171093880 -1.00305137207223	0.658368 0.722983
1.59781562645256 -1.05477872118798	1.816076 -0.518506
1.76397022837593 -0.02275460746696	1.253514 -1.352538
0.54122777315611 -1.50219813041616	-1.446397 -0.950981
0.90070161920117 -1.06129849816222	-0.687445 -1.696801
-0.98452399209240 -1.54215134647501	1.027293 -0.357101
-0.42477291643007 -1.00173742128497	1.394399 -0.074823
-0.32871280973019 -1.19786841497190	0.123382 0.289635
-0.48116583081017 -0.75747287316698	0.825216 -1.638639

### Решение

Для начала заметим, что для существования однозначного решения необходимо, чтобы данные три точки  $A_1, A_2, A_3$  попарно не совпадали. Так как они лежат на той же окружности, что и искомый треугольник  $ABC$ , то найдем эту окружность: её центр является точкой пересечения серединных перпендикуляров.

Далее, так как биссектриса  $AA_1$  делит дугу  $BC$  окружности пополам, то радиус  $OA_3$ , проведенный к точке пересечения биссектрисы и окружности, будет проходить через середину отрезка  $BC$ , и перпенди-

кулярен ему. Высота  $AA_3$  также перпендикулярна  $BC$ , а значит, можно найти точку  $A$  как пересечение окружности и прямой, параллельной  $OA_1$  и проходящей через  $A_3$ .

Теперь найдем две оставшиеся вершины треугольника  $ABC$ . Проведем медиану  $AA_2$  и пересечем ее с прямой  $OA_1$ . Так как обе эти прямые проходят через середину  $BC$ , то точка их пересечения и является серединой  $BC$ . Затем проведем прямую  $BC$  как перпендикулярную к  $OA_1$  и проходящую через найденную ранее середину отрезка  $BC$ . Пересечения этой прямой с окружностью дает две оставшиеся вершины треугольника  $ABC$ . Остается лишь указать, какая из них  $B$ , а какая –  $C$ . Это делается из условия  $AB < AC$ .

### Решение на языке C++

```
#include <bits/stdc++.h>
using namespace std;

struct Vector {
    double x, y;
    Vector() {}
    Vector(double ax, double ay): x(ax), y(ay) {}
    Vector operator+(const Vector &v) const {
        return Vector(x + v.x, y + v.y); }
    Vector operator-(const Vector &v) const { return Vector(-x, -y); }
    double len() const { return sqrt(x * x + y * y); }
    Vector normalize() const {
        double l = len();
        return Vector(x / l, y / l);
    }
    double dot(const Vector &v) const { return x * v.x + y * v.y; }
}
double cross(const Vector &v) const { return x * v.y - y * v.x; }
};

struct Point {
    double x, y;
    Point() {}
    Point(double ax, double ay): x(ax), y(ay) {}
    Point operator+(const Vector &v) const {
        return Point(x + v.x, y + v.y); }
    Point operator-(const Vector &v) const {
        return Point(x - v.x, y - v.y); }
    bool operator==(const Point &p) const {
        return fabs(x - p.x) < 1e-8 && fabs(y - p.y) < 1e-8; }
```

```

    bool operator!=(const Point &p) const { return !(*this == p);
}
    double distTo(const Point &p) const { return to(p).len(); }
    Vector to(const Point &p) const { return Vector(p.x - x, p.y - y);
}
    static Point ZERO;
};

Point Point::ZERO(0, 0);

struct Circle {
    Point O;
    double r;
    Circle(Point center, double ar): O(center), r(ar) {}
    Circle operator+(const Vector &v) const { return Circle(O + v, r);
}
};

struct Line {
    Point A, B;
    double a, b, c; // ax+by+c=0
    Vector v; // direction vector from A to B
    static Line twoPoints(Point A, Point B) {
        Line res;
        res.A = A;
        res.B = B;
        res.v = A.to(B).normalize();
        res.calcAbc();
        return res;
    }
    static Line pointDirection(Point p, Vector v) {
        Line res;
        res.A = p;
        res.B = p + v;
        res.v = v.normalize();
        res.calcAbc();
        return res;
    }
    double len() const { return A.distTo(B); }
    Point intersect(const Line &l) const {
        double d = a * l.b - b * l.a;
        return Point(-(c * l.b - b * l.c) / d, -(a * l.c - c * l.a) / d);
    }
    Point getCenter() const {
        return Point((A.x + B.x) / 2.0, (A.y + B.y) / 2.0); }
    Line getPerpendicular(Point p) const {
        return Line::pointDirection(p, Vector(a, b));
}
};

```



```

}
Line getCenterPerpendicular() const {
    return getPerpendicular(getCenter()); }
pair<Point, Point> intersect(const Circle &circ) const {
    pair<Point, Point> res;
    if (circ.O != Point::ZERO) {
        Vector transp = circ.O.to(Point::ZERO);
        pair<Point, Point> tmp = Line::twoPoints(A + transp,
            B + transp).intersect(circ + transp);
        res.first = tmp.first - transp;
        res.second = tmp.second - transp;
    } else {
        double x0 = -a*c/(a*a+b*b);
        double y0 = -b*c/(a*a+b*b);
        double d = circ.r * circ.r - c*c/(a*a+b*b);
        double mult = sqrt(d / (a*a+b*b));
        res.first = Point(x0 + b * mult, y0 - a * mult);
        res.second = Point(x0 - b * mult, y0 + a * mult);
    }
    return res;
}
Point intersect(const Circle &circ, const Point &known) const
{
    pair<Point, Point> pts = intersect(circ);
    Point res = pts.first;
    if (res == known)
        res = pts.second;
    return res;
}
protected:
    void calcAbc() {
        a = -v.y;
        b = v.x;
        c = 0 - (a * A.x + b * A.y);
    }
};

void solve(Point bis, Point med, Point hei, Point &A, Point &B,
Point &C) {
    Line medBis, bisHei, heiMed;
    medBis = Line::twoPoints(med, bis);
    bisHei = Line::twoPoints(bis, hei);
    heiMed = Line::twoPoints(hei, med);
    Line medBisPerp = medBis.getCenterPerpendicular();
    Line bisHeiPerp = bisHei.getCenterPerpendicular();
    Point O = medBisPerp.intersect(bisHeiPerp);
    Line centBis = Line::twoPoints(O, bis);

```

```

Circle circle(0, centBis.len());
Line height = Line::pointDirection(hei, -centBis.v);
A = height.intersect(circle, hei);
Line Amed = Line::twoPoints(A, med);
Point centerOfBC = Amed.intersect(centBis);
Line BCraw = centBis.getPerpendicular(centerOfBC);
pair<Point, Point> BandC = BCraw.intersect(circle);
B = BandC.first;
C = BandC.second;
if (A.distTo(B) > A.distTo(C))
    swap(B, C);
}

int main() {
double medx, medy, bisx, bisy, heix, heiy;
scanf("%lf%lf%lf%lf%lf%lf",
    &bisx, &bisy, &medx, &medy, &heix, &heiy);
Point A, B, C;
solve(Point(bisx, bisy), Point(medx, medy),
    Point(heix, heiy), A, B, C);
printf("%.6f %.6f\n%.6f %.6f\n%.6f %.6f\n",
    A.x, A.y, B.x, B.y, C.x, C.y);

return 0;
}

```

## ЗАКЛЮЧЕНИЕ

В данном пособии ко всем задачам приведены решения, а также реализация решений на языке C++. Читателям после ознакомления с решением задачи рекомендуется самостоятельно реализовать решение на компьютере, а также изучить код авторского решения.

Для более углублённого изучения материала рекомендуется вычислять асимптотику решений приведённых задач, а также стараться придумать более быстрое решение, если такое существует, или доказать оптимальность авторского решения.

*Учебное издание*

Владимир Львович Арлазаров, член-корреспондент РАН, профессор  
Игорь Борисович Мамай, кандидат физико-математических наук

## **СПОРТИВНОЕ ПРОГРАММИРОВАНИЕ**

**Методическое пособие по подготовке  
к олимпиадам школьников  
7–11-й классы**

Редактор *В.И. Ченцова*

Компьютерная верстка *И.Г. Ивановина*

---

Подписано в печать 07.04.17    Бумага офсетная

Формат 60 × 90 <sup>1</sup>/<sub>16</sub>

Печать офсетная

Уч.-изд. л. 1,5

Тираж 250 экз.

Заказ

---

Национальный исследовательский  
технологический университет «МИСиС»,  
119049, Москва, Ленинский пр-т, 4

Издательский Дом МИСиС,  
119049, Москва, Ленинский пр-т, 4  
Тел. (495) 638-45-22

Отпечатано в типографии Издательского Дома МИСиС,  
119049, Москва, Ленинский пр-т, 4  
Тел. (499) 236-76-17, тел./факс (499) 236-76-35