

## Задача №1726. Кто ходит в гости...

Программный комитет школьных соревнований по программированию, проходящих в УрГУ — многочисленная, весёлая и дружная команда. Дружная настолько, что общения в университете им явно не хватает, поэтому они часто ходят друг к другу в гости. Все ребята в программном комитете очень спортивные и ходят только пешком.

Однажды хранитель традиций олимпиадного движения УрГУ подумал, что на пешие прогулки от дома к дому члены программного комитета тратят слишком много времени, которое могли бы вместо этого потратить на придумывание и подготовку задач. Чтобы доказать это, он решил посчитать, какое расстояние в среднем преодолевают члены комитета, когда ходят друг к другу в гости. Хранитель традиций достал карту Екатеринбурга, нашёл на ней дома всех членов программного комитета и выписал их координаты. Но координат оказалось так много, что хранитель не смог справиться с этой задачей самостоятельно и попросил вас помочь ему.

Город Екатеринбург представляет собой прямоугольник со сторонами, ориентированными по сторонам света. Все улицы города идут строго с запада на восток или с севера на юг, проходя через весь город от края до края. Дома всех членов программного комитета расположены строго на пересечении каких-то двух перпендикулярных улиц. Известно, что все члены комитета ходят только по улицам, поскольку идти по тротуару гораздо приятнее, чем по дворовым тропинкам. И, конечно, при переходе от дома к дому они всегда выбирают кратчайший путь. Программный комитет очень дружный, и все его члены ходят в гости ко всем одинаково часто.

### Исходные данные:

Первая строка содержит целое число  $n$  — количество членов программного комитета ( $2 \leq n \leq 105$ ). В  $i$ -й из следующих  $n$  строк через пробел записаны целые числа  $x_i, y_i$  — координаты дома  $i$ -го члена программного комитета ( $1 \leq x_i, y_i \leq 106$ ).

### Результат:

Выведите среднее расстояние, которое проходит член программного комитета от своего дома до дома своего товарища, округлённое вниз до целых.

### Рабочий код

```

1 #include <iostream>
2 #include <vector>
3 using namespace std;
4 void quicksort(vector<int> &vec, int L, int R) {
5     int i = L, j = R, mid = L + (R - L) / 2, piv = vec[mid];
6     while (i < R || j > L) {
7         while (vec[i] < piv) i++;
8         while (vec[j] > piv) j--;
9         if (i <= j) {
10             int temp = vec[i];
11             vec[i] = vec[j];
12             vec[j] = temp;
13             i++; j--;
14         } else {
15             if (i < R) quicksort(vec, i, R);
16             if (j > L) quicksort(vec, L, j);
17             return;
18         }
19     }
20 }
21 int main() {
22     long long n, sum = 0;
23     cin >> n;
24     vector<int> xCoords(n);
25     vector<int> yCoords(n);
26     for (long long i = 0; i < n; i++) cin >> xCoords[i] >> yCoords[i];
27     quicksort(xCoords, 0, n - 1);
28     quicksort(yCoords, 0, n - 1);
29     for (long long i = 1; i < n; i++) {
30         int dX = xCoords[i] - xCoords[i - 1], dY = yCoords[i] - yCoords[i - 1];
31         sum += (dX + dY) * i * (n - i) * 2;
32     }
33     sum = sum / (n * (n - 1));
34     cout << sum << endl;
35     return 0;
36 }
```

### Объяснение алгоритма

Алгоритм сначала сортирует координаты точек по осям  $x$  и  $y$  с помощью быстрой сортировки (quicksort). Затем он вычисляет сумму расстояний между каждой парой точек по оси  $x$  и по оси  $y$ , суммируя вклад каждой точки в общую сумму на основе ее позиции в отсортированном списке. В итоге, он выводит среднее значение суммы расстояний между всеми парами точек.

## Задача №1401. Игроки

Известно, что господин Чичиков зарабатывал свой капитал и таким способом: он спорил со всякими недотёпами, что сможет доказать, что квадратную доску размера  $512 \times 512$  нельзя замостить следующими фигурами:

X	XX	X	XX
XX	X	XX	X

и всегда выигрывал. Однако один из недотёп оказался не так уж глуп, и сказал, что сможет замостить такими фигурами доску размера  $512 \times 512$  без правой верхней клетки. Чичиков, не подумав, ляпнул, что он вообще может любую доску размера  $2^n \times 2^n$  без одной произвольной клетки замостить такими фигурами. Слово за слово, они поспорили. Чичиков чувствует, что сам он не докажет свою правоту. Помогите же ему!

### Исходные данные:

В первой строке записано целое число  $n$  ( $1 \leq n \leq 9$ ). Во второй строке через пробел даны два целых числа  $x, y$ : координаты «выколотой» клетки доски ( $1 \leq x, y \leq 2^n$ ),  $x$  — номер строки,  $y$  — номер столбца. Левый верхний угол доски имеет координаты  $(1, 1)$ .

### Результат:

Ваша программа должна выдать  $2^n$  строчек по  $2^n$  чисел в каждой строке. На месте выбитой клетки должно стоять число 0. На месте остальных клеток должны стоять числа от 1 до  $(2^{2n} - 1) : 3$  — номер фигуры, закрывающей данную клетку. Разумеется, одинаковые номера должны образовывать фигуры. Если же такую доску нельзя покрыть фигурами, выведите «-1».

### Рабочий код

```

1 #include <iostream>
2 #include <vector>
3 using namespace std;
4 void paint(vector<vector<int>> &table, int x, int y, int i, int j, int n) {
5     static int c;
6     c++;
7     int voidPosX = x - j, voidPosY = y - i;
8     n = n / 2;
9     int ax = i + n, ay = j + n;
10    int bx = i + n - 1, by = j + n;
11    int cx = i + n, cy = j + n - 1;
12    int dx = i + n - 1, dy = j + n - 1;
13    if (voidPosX >= n and voidPosY >= n) {
14        table[bx][by] = c;
15        table[cx][cy] = c;
16        table[dx][dy] = c;
17        if (n > 1) {
18            paint(table, x, y, ax, ay, n);
19            paint(table, by, bx, i, by, n);
20            paint(table, cy, cx, cx, j, n);
21            paint(table, dy, dx, i, j, n);
22        }
23    } else if (voidPosX >= n and voidPosY < n) {
24        table[ax][ay] = c;
25        table[cx][cy] = c;
26        table[dx][dy] = c;
27        if (n > 1) {
28            paint(table, ay, ax, ax, ay, n);
29            paint(table, x, y, i, by, n);
30            paint(table, cy, cx, cx, j, n);
31            paint(table, dy, dx, i, j, n);
32        }
33    } else if (voidPosX < n and voidPosY >= n) {
34        table[ax][ay] = c;
35        table[bx][by] = c;
36        table[dx][dy] = c;
37        if (n > 1) {
38            paint(table, ay, ax, ax, ay, n);
39            paint(table, by, bx, i, by, n);
40            paint(table, x, y, cx, j, n);
41            paint(table, dy, dx, i, j, n);
42        }
43    } else if (voidPosX < n and voidPosY < n) {
44        table[ax][ay] = c;
45        table[bx][by] = c;
46        table[cx][cy] = c;

```

```
47     if (n > 1) {
48         paint(table, ay, ax, ax, ay, n);
49         paint(table, by, bx, i, by, n);
50         paint(table, cy, cx, cx, j, n);
51         paint(table, x, y, i, j, n);
52     }
53 }
54 return;
55 }
56 int main() {
57     int n, x, y;
58     cin >> n >> y >> x;
59     n = 1 << n;
60     x--;
61     y--;
62     vector<vector<int>> table(n, (vector<int>(n)));
63     paint(table, x, y, 0, 0, n);
64     for (int i = 0; i < n; ++i) {
65         for (int j = 0; j < n; ++j) cout << table[i][j] << " ";
66         cout << endl;
67     }
68     return 0;
69 }
```

### Объяснение алгоритма

Алгоритм заполняет поле размером  $2^n \times 2^n$  с одной пропущенной клеткой (дыркой) с помощью рекурсивного метода. Он разбивает поле на четыре квадранта, отмечает три клетки в центральных позициях и рекурсивно заполняет каждый из квадрантов, пока не достигнет базового случая. В итоге, каждая клетка поля получает уникальное значение, соответствующее шагу рекурсии, что позволяет полностью покрыть поле плитками L-образной формы.

## Задача №1521. Военные учения 2

В соответствии с этой схемой учения делятся на  $N$  раундов, в течение которых  $N$  солдат, последовательно пронумерованных от 1 до  $N$ , маршируют друг за другом по кругу, т.е. первый следует за вторым, второй за третьим, ...,  $(N - 1)$ -й за  $N$ -м, а  $N$ -й за первым. В каждом раунде очередной солдат выбывает из круга и идёт чистить унитазы, а оставшиеся продолжают маршировать. В очередном раунде выбывает солдат, марширующий на  $K$  позиций впереди выбывшего на предыдущем раунде. В первом раунде выбывает солдат с номером  $K$ .

Разумеется, г-н Шульман не питал никаких надежд на то, что солдаты в состоянии сами определить очерёдность выбывания из круга. «Эти неучи даже траву не могут ровно покрасить», – фыркнул он и отправился за помощью к прапорщику Шкурко.

### Исходные данные:

Единственная строка содержит целые числа  $N$  ( $1 \leq N \leq 10^5$ ) и  $K$  ( $1 \leq K \leq N$ ).

### Результат:

Вывести через пробел номера солдат в порядке их выбывания из круга.

### Рабочий код

```

1  #include <iostream>
2  #include <vector>
3  using namespace std;
4
5  int main() {
6      int N, K;
7      cin >> N >> K;
8      vector<int> soldiers(N); // Вектор для хранения солдат
9      for (int i = 0; i < N; ++i) soldiers[i] = i + 1; // Инициализация солдат
10
11     int index = K - 1; // Начальная позиция для удаления
12     while (!soldiers.empty()) {
13         index = index % soldiers.size(); // Обновление индекса
14         cout << soldiers[index] << " "; // Вывод номера солдата
15         soldiers.erase(soldiers.begin() + index); // Удаление солдата из круга
16         index += K - 1; // Переход к следующему солдату
17     }
18
19     return 0;
20 }
```

### Объяснение алгоритма

Этот алгоритм использует «задачу Иосифа Флавия» или «игру в горячо-холодно» для получения порядка выбывания солдат. Он использует вектор для хранения номеров солдат, которые образуют круг. В каждой итерации солдат с определенным номером удаляется из круга, а затем индекс для удаления обновляется на основе заданного шага  $K$ . Алгоритм продолжает это, выводя номера солдат в порядке их удаления из круга, до тех пор, пока вектор с номерами солдат не станет пустым.