

**МИНОБРНАУКИ РОССИИ**  
**САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ**  
**ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ**  
**«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)**  
**Кафедра МОЭВМ**

**отчет**  
**по лабораторной работе №1**  
**по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»**  
**Тема: Поиск с возвратом**

Студент гр.8304

\_\_\_\_\_

Холковский К.В.

Преподаватель

\_\_\_\_\_

Фирсов М.А.

Санкт-Петербург

2019

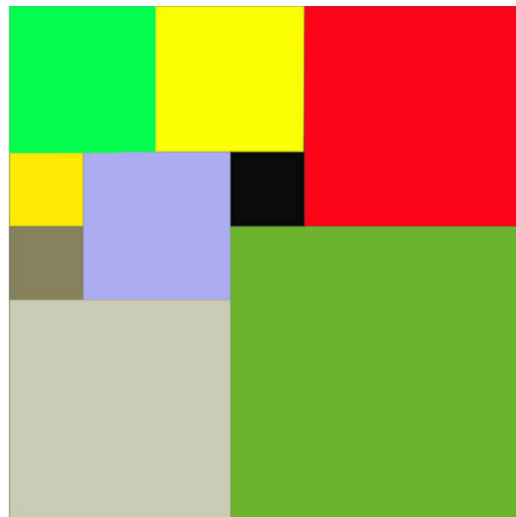
## Задание.

Вариант 3р

Рекурсивный бэктрекинг. Исследование времени выполнения от размера квадрата.

У Вовы много квадратных обрезков доски. Их стороны (размер) изменяются от 1 до  $N - 1$ , и у него есть неограниченное число обрезков любого размера. Но ему очень хочется получить большую столешницу - квадрат размера  $N$ . Он может получить ее, собрав из уже имеющихся обрезков(квадратов).

Например, столешница размера  $7 \times 7$  может быть построена из 9 обрезков.



Внутри столешницы не должно быть пустот, обрезки не должны выходить за пределы столешницы и не должны перекрываться. Кроме того, Вова хочет использовать минимально возможное число обрезков.

### Входные данные

Размер столешницы - одно целое число  $N$  ( $2 \leq N \leq 20$ ).

### Выходные данные

Одно число  $K$ , задающее минимальное количество обрезков(квадратов), из которых можно построить столешницу (квадрат) заданного размера  $N$ . Далее должны идти  $K$  строк, каждая из которых должна содержать три целых

числа  $x$ ,  $y$  и  $w$ , задающие координаты левого верхнего угла ( $1 \leq x, y \leq N$ ) и длину стороны соответствующего обрезка(квадрата).

### **Цель работы.**

Написать программу, находящую минимально разложение заданного квадрата квадратами с меньшим ребром.

### **Описание алгоритма.**

Ищем не закрашенный элемент, пытаемся вставить квадрат длинны 1, далее пытаемся вставить новый квадрат. Если же квадрат вставить не получается, то, если все закрашено, сравниваем с минимальным (на данный момент) результатом, после чего переходим к предыдущему варианту разбиения и увеличиваем сторону квадрата. Алгоритм имеет экспоненциальную сложность.

### **Описание функций и структур данных.**

`void func(int * arr, std::vector<elem>& tmp, std::vector<elem>& min, int& count)` – рекурсивная функция поиска минимального разложения, где `int* arr` – это квадрат, который нужно закрасить, `std::vector<elem>& tmp` – ссылка на вектор, хранящий текущее разбиение, `std::vector<elem>& min` – ссылка на вектор, хранящий минимальное(на некоторый момент) разбиение, `int& count` – ссылка на переменную, хранящую количество итераций.

`struct elem {int x; int y; int len;};` – структура для хранения координат и размеров закрашенных квадратов, где  $x$  и  $y$  – координаты,  $len$  – длина стороны квадрата.

## Исследование количества итераций.

Данные исследования смотри в таблице 1 и на рисунке 1.

Таблица 1 – Результаты исследования

Размер стороны	Количество итераций
2	0
3	3
5	16
7	73
11	1656
13	3874
17	45324
19	123137
23	802133
29	8359021
31	17990778

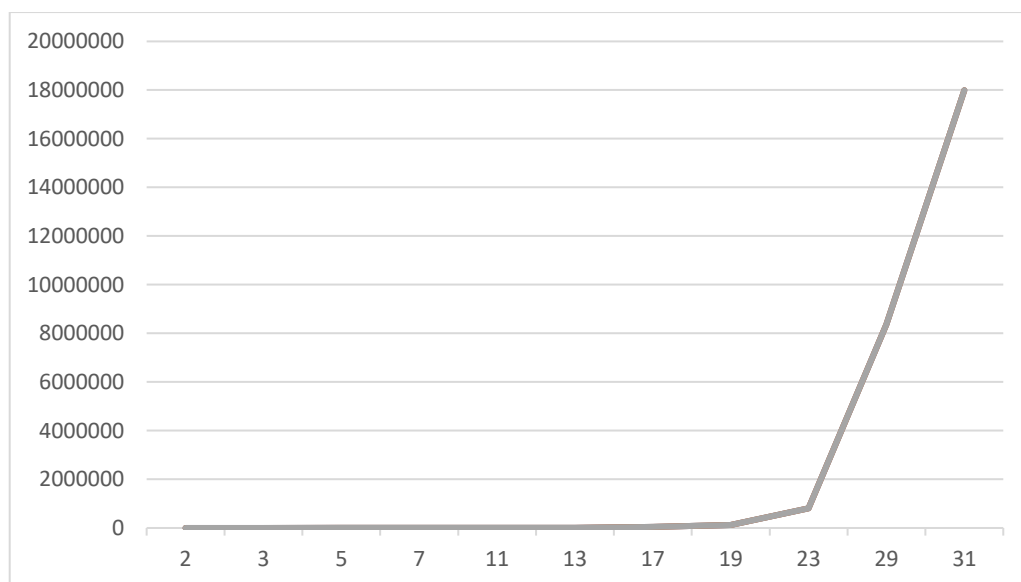


Рисунок 1 – Зависимость количества итераций от размера стороны

По полученным данным можно сказать, что малому изменению стороны соответствует большое изменение кол-ва итераций.

Тестирование.

Для 5:

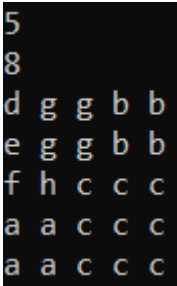


Рисунок 2 – Полученный результат

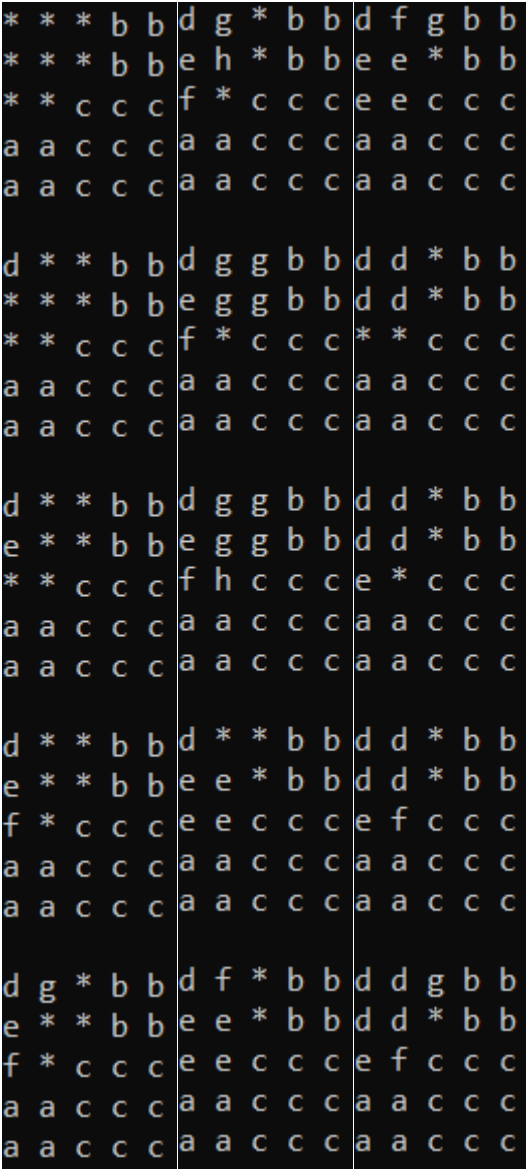


Рисунок 3 – Промежуточные данные

**Выводы.**

В ходе выполнения данной работы была написана программа, находящая минимальное разложение заданного квадрата, и было проведено исследование кол-ва итерация от размера квадрата.

## Исходный код

```
#include <iostream>
#include <vector>

int size;

struct elem {
    int x;
    int y;
    int len;
};

void func(int * a, std::vector<elem>& tmp, std::vector<elem>& min, int&
count) {
    bool f1 = false;
    elem cur;

    for (int i = 0; i < size; ++i) {
        for (int j = 0; j < size; ++j)
            if (a[i * size + j] == 0) {
                f1 = true;
                cur = { i, j, 1 };
                break;
            }
        if (f1)
            break;
    }
    if (!f1)
    {
        min = tmp;
        return;
    }

    for (int tmp_len = 1; tmp_len < size && tmp.size() + 1 != min.size();
++tmp_len)
    {
        if (tmp_len > size - cur.x || tmp_len > size - cur.y)
            return;
        ++count;
        for (int i = cur.x; i < cur.x + tmp_len; ++i)
            for (int j = cur.y; j < cur.y + tmp_len; ++j)
                if (a[i * size + j] == 1)
                    return;

        for (int i = cur.x; i < cur.x + tmp_len; ++i)
            for (int j = cur.y; j < cur.y + tmp_len; ++j)
                a[i * size + j] = 1;

        cur.len = tmp_len;
        tmp.push_back(cur);
        func(a, tmp, min, count);
        for (int i = cur.x; i < cur.x + tmp_len; ++i)
            for (int j = cur.y; j < cur.y + tmp_len; ++j)
                a[i * size + j] = 0;
        tmp.pop_back();
    }
}

int main() {
    int n;
    std::cin >> n;
    for (size = 2; size < n; ++size)
```

```

        if (n % size == 0)
            break;
std::vector<elem> tmp, min(size + 4);
tmp.push_back({ 0, size / 2 + size % 2, size / 2});
tmp.push_back({ size / 2 + size % 2, 0, size / 2});
tmp.push_back({ size / 2, size / 2, size / 2 + size % 2 });
int buf = n / size;
int count = 0;
if (size % 2 == 1)
{
    int* my_arr = new int[(size / 2 + 1) * (size / 2 + 1)]();
    my_arr[(size / 2 + 1)*(size / 2 + 1)-1] = 1;
    size = size / 2 + size % 2;
    func(my_arr, tmp, min, count);
}
else
{
    tmp.push_back({ 0, 0, 1 });
    min = tmp;
}
std::cout << min.size() << std::endl;
for (size_t i = 0; i < min.size(); ++i)
    std::cout << min[i].x * buf << " " << min[i].y * buf << " " <<
min[i].len * buf << std::endl;
std::cout << "Кол-во итераций: " << count << std::endl;
return 0;
}

```