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

ОТЧЕТ

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

| Студент гр. 8304 | Ястребов И.М |
|------------------|----------------|
| Преподаватель | Размочаева Н.В |

Санкт-Петербург 2020

Вариант 4р

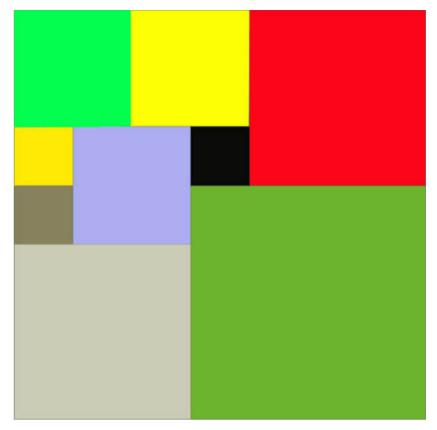
Цель работы

Ознакомиться и закрепить знания, связанные с алгоритмами поиска с возвратом.

Постановка задачи

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 7×7 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 ($2 \le N \le 20$).

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 $(1 \le x, y \le N)$ и длину стороны соответствующего обрезка (квадрата).

Пример входных данных

7

Соответствующие выходные данные

9

1 1 2

1 3 2

3 1 1

4 1 1

3 2 2

5 1 3

444

153

3 4 1

Описание алгоритма

Рекурсивный алгоритм, для каждой клетки квадрата (прямоугольника), для каждого возможного размещенного в этой клетке обрезка, рассматриваются все варианты расположения отрезков в следующей клетке обрезков всех возможных размеров.

Вывод

Был получен опыт работы с алгоритмами поиска с возвратом, реализована программа, рассчитывающая минимальное разбиение квадрата (прямоугольника) на квадраты. Затраты по памяти — $O(c*N^2)$. Затраты по времени растут экспоненциально — $O(2\ ^{\circ}N)$. Показанный график

соответствия количества вызовов функций обработки и размера входных данных наглядно это иллюстрирует.

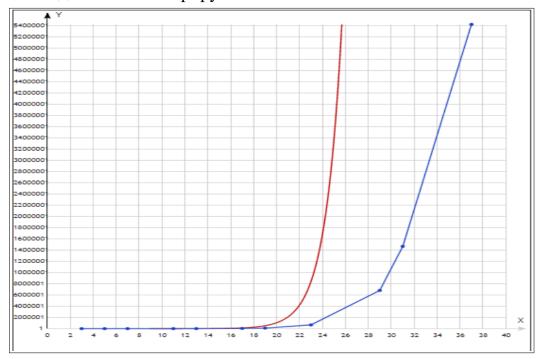
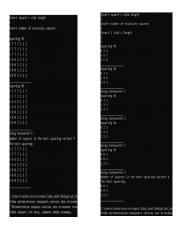


Рис.- График зависимости сложности от размера входных данных

приложение А.

ТЕСТИРОВАНИЕ.



Здесь рассмотрены оба случая — нахождение разбиения минимального и нахождение разбиения с учетом требуемых компонент

приложение в.

Исходный код.

```
#include "pch.h"
#include <iostream>
#include <vector>
//size, n - таблицы и подтаблицы
int size = 1;
int n;
int cnt = 0;
//Стрктура, описывающая хар-ки квадратов для в вставки
struct element {
      int x;
      int y;
      int len;
};
//Функция ввода данных
bool input(std::vector<int>& squares) {
      std::cout << "Insert square's side length\n";</pre>
      std::cin >> n;
      int quantity;
      std::cout << "Insert number of necessary squares\n";</pre>
      std::cin >> quantity;
      if (quantity < 0 \mid \mid quantity > n*n) {
            std::cout << "Impossible number of squares\n";</pre>
            return false;
      }
      int side_1;
```

```
if (quantity != 0) {
            std::cout << "Insert " << quantity << " side's length\n";</pre>
            for (int i = 0; i < quantity; ++i) {</pre>
                  std::cin >> side_l;
                  if (side_l > 0 && side_l <= n - 1) {</pre>
                         squares.push_back(side_1);
                  }
            }
      return true;
}
//Функция проверки частного разбиения
bool check variant(std::vector<int> squares, std::vector<element> tmp) {
      if (squares.empty())
            return true;
      for (int i = 0; i < tmp.size(); ++i) {</pre>
            for (int j = 0; j < squares.size(); ++j) {</pre>
                  if (tmp[i].len == squares[j]) {
                        tmp.erase(tmp.begin() + i);
                         i -= 1:
                         squares.erase(squares.begin() + j);
                        break;
                  }
            }
      return squares.empty();
}
// Функция вывода промежуточного решения - вызывается каждый раз, когда исходный
квадрат оказывается полностью заполнен
// Разные квадраты обозначаются разными числами в таблице
void print particular answer(std::vector<element>& tmp) {
      std::vector<std::vector<int>> view field(n, std::vector<int>(n, 0));
      for (int i = 0; i < tmp.size(); ++i) {</pre>
            int tmp_x = tmp[i].x, tmp_y = tmp[i].y, tmp_s = tmp[i].len;
            for (int y = tmp_y; y < tmp_y + tmp_s; ++y)</pre>
                  for (int x = tmp_x; x < tmp_x + tmp_s; ++x)
                        view_field[y][x] = i;
      }
      for (auto& i : view field) {
            for (auto& j : i) {
                  std::cout << j << ' ';
            }
            std::cout << std::endl;</pre>
      std::cout << "_____\n";
}
```

```
//Рекурсивная функция бэктрекинга
void backtracking(int * field, std::vector<element>& tmp, std::vector<element>&
min, std::vector<int>& squares) {
      bool zero found = false;
      element current;
      //Проверка на наличие в квадрате пустых мест
      for (int i = 0; i < size; ++i) {</pre>
            for (int j = 0; j < size; ++j)
    if (field[i * size + j] == 0) {</pre>
                         zero_found = true;
                         current = { i, j, 1 };
                         break;
            if (zero_found)
                   break;
      }
      if (!zero_found) {
            std::cout << "Squaring #" << cnt + 1 << std::endl;</pre>
            print_particular_answer(tmp);
            if (cnt > 0) {
                   std::cout << "Going backwards!!!\n";</pre>
            }
            cnt++;
            if (check_variant(squares, tmp))
                   min = tmp;
            return;
      }
      //Заполнение поля квадратами со стороной от 1 до n-1
      //Также выполняются проверки на возвожность вставки квадрата
      for (int tmp_len = 1; tmp_len < size; ++tmp_len) {</pre>
            if (squares.empty() && tmp.size() + 1 >= min.size()) {
                   break;
            }
            if (tmp_len > size - current.x || tmp_len > size - current.y)
                   return;
            for (int i = current.x; i < current.x + tmp_len; ++i)</pre>
                   for (int j = current.y; j < current.y + tmp_len; ++j)</pre>
                         if (field[i * size + j] == 1)
                                return;
            for (int i = current.x; i < current.x + tmp len; ++i)</pre>
                   for (int j = current.y; j < current.y + tmp_len; ++j)</pre>
                         field[i * size + j] = 1;
            current.len = tmp_len;
            tmp.push_back(current);
            backtracking(field, tmp, min, squares);
```

```
for (int i = current.x; i < current.x + tmp_len; ++i)</pre>
                  for (int j = current.y; j < current.y + tmp_len; ++j)</pre>
                        field[i * size + j] = 0;
            tmp.pop back();
      }
}
int main() {
      std::vector<int> squares;
      //Ввод необходимых данных для работы программы
      if (!input(squares)) {
            return 0;
      }
      std::vector<element> tmp;
      //Случай, когда требуется найти миниимальное разложение без обязательных
квадратов
      if (squares.empty()) {
            //Находим наименьший делитель
            for (size = 2; size < n; ++size)</pre>
                  if (n % size == 0)
                        break;
            std::vector<element> min(size + 4);
            int multiplier = n / size;
            //Три квадрата для минимального разбиения
            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 });
            //Если сторона исходного квадрата нечётная, то с помощью алгоритма
бэктрекинга
            // находим минимальное разбиение для оставшейся области
            if (size % 2 == 1) {
                  int* field = new int[(size / 2 + 1) * (size / 2 + 1)]();
                  field[(size / 2 + 1) * (size / 2 + 1) - 1] = 1;
                  size = size / 2 + 1;
                  backtracking(field, tmp, min, squares);
            //Для стороны квадрата с чётной длиной минимальное разбиение всегда
состоит из 4-ёх квадратов
            else {
                  tmp.push_back({ 0, 0, 1 });
                  min = tmp;
            }
            //Вывод найденного разбиения
            //Если сторона исходного квадрата была не простым числом, то координаты
ответа умножаются на множитель
            std::cout << "Number of squares in the best squaring variant " <<</pre>
```

```
min.size() << std::endl;</pre>
            /*for (auto i:min) {
                  std::cout << i.x * multiplier << " " << i.y * multiplier << " "</pre>
<< i.len * multiplier << std::endl;
            }*/
            std::cout << "The best squaring:\n";</pre>
            print particular answer(min);
      //Для случая, когда заданы необходимые для разбиения квадраты
      // просматриваются все варианты разложения без оптимизаций
      else {
            size = n;
            std::vector<element> min(size*size);
            int *field = new int[size * size]();
            backtracking(field, tmp, min, squares);
            //Если ни одно разбиение не содержит необходимых квадратов, то
выводится соответсвующее сообщение
            if (!check_variant(squares, min)) {
                  std::cout << "Impossible variant!" << std::endl;</pre>
                  return 0;
            }
            //Вывод найденного минимального разбиения
            std::cout << "Number of squares in the best squaring variant " <<</pre>
min.size() << std::endl;</pre>
            /*for (auto i:min) {
                  std::cout << i.x << " " << i.y << " " << i.len << std::endl;
            }*/
            std::cout << "The best squaring:\n";</pre>
            print_particular_answer(min);
      return 0;
}
```