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. 7304 | Шарапенков И.И |
|------------------|--------------------|
| Преподаватель | Филатов А.Ю. |

Санкт-Петербург 2019

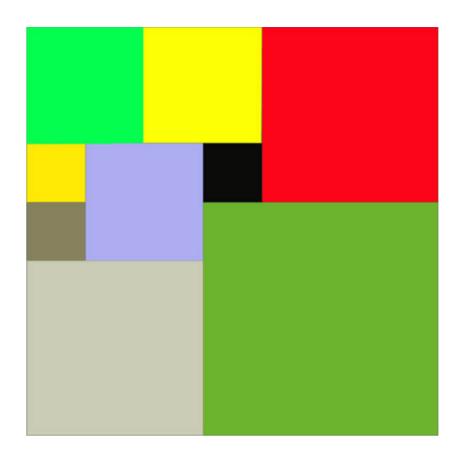
Цель работы.

Изучение алгоритма поиска с возвратом (бэктрекинг).

Задача.

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).

Описание алгоритма.

Алгоритм оперирует последовательностями впадин (valley), которые можно визуализировать, если повернуть диаграмму Юнга на 135 градусов против часовой стрелки. После этого пустая область квадрата может быть представлена как последовательность линий, чередующих свое направление вверх и вниз. Каждая пара смежных нисходящих и восходящих линий называется valley (Puc 1).

На каждом уровне поиска выбирается одна из valley и заполняется квадратом. Чтобы избежать дублирования работы, происходит отслеживание квадратов, которые уже были опробованы для данной valley. Для этого в структуре valley хранится нижняя граница размера квадрата, который может быть использован для ее заполнения.

Для усечения дерева поиска также используется простая эвристика:

- 1. Последовательность из n долин должна быть заполнена по крайней мере n квадратами.
- 2. Верхняя граница на число квадратов может быть ограничена уравнением (Источник)

$$Bound = 6 * \log_2 N$$

3. Для простого числа p множество минимальных разбиений содержит разбиение в котором в углу стоит квадрат [p/2]+1, а в смежных углах [p/2]

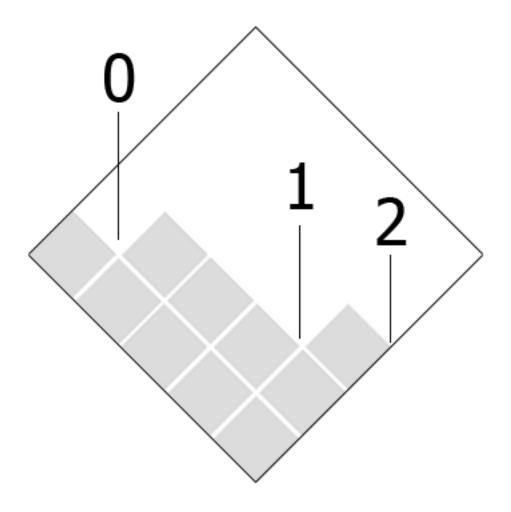


Рис 1. Последовательность valley

Описание структур и функций.

Результаты

| • | | | |
|-----------------------|-----------------------|-----------------------|-----------------------|
| Number: 2 | Number: 12 | Number: 23 | Number: 32 |
| Execution time: 0.001 | Execution time: 0.004 | Execution time: 0.004 | Execution time: 0.425 |
| 4 | 4 | 13 | 4 |
| 0 0 1 | 006 | 0 0 12 | 0 0 16 |
| 011 | 066 | 0 12 11 | 0 16 16 |
| 101 | 606 | 12 0 11 | 16 0 16 |
| 111 | 666 | 11 12 1 | 16 16 16 |
| 111 | 000 | | 10 10 10 |
| | V 1 40 | 12 11 2 | |
| Number: 3 | Number: 13 | 11 13 3 | Number: 33 |
| Execution time: 0 | Execution time: 0.001 | 14 11 5 | Execution time: 0.729 |
| 6 | 11 | 11 16 7 | 6 |
| 0 0 2 | 007 | 19 11 4 | 0 0 11 |
| 021 | 076 | 19 15 1 | 0 11 11 |
| 201 | 706 | 18 16 2 | 0 22 11 |
| 121 | 671 | 20 15 3 | 11 0 11 |
| 211 | 762 | 18 18 5 | 22 0 11 |
| | | 10 10 5 | |
| 221 | 683 | | 11 11 22 |
| | 6 11 2 | Number: 24 | |
| Number: 4 | 964 | Execution time: 0.073 | Number: 34 |
| Execution time: 0.001 | 9 10 1 | 4 | Execution time: 1.438 |
| 4 | 8 11 2 | 0 0 12 | 4 |
| 0 0 2 | 10 10 3 | 0 12 12 | 0 0 17 |
| 0 2 2 | 10 10 3 | 12 0 12 | 0 17 17 |
| | NI | | |
| 202 | Number: 14 | 12 12 12 | 17 0 17 |
| 222 | Execution time: 0.005 | | 17 17 17 |
| | 4 | Number: 25 | |
| Number: 5 | 007 | Execution time: 0.281 | Number: 35 |
| Execution time: 0 | 077 | 8 | Execution time: 5.842 |
| 8 | 707 | 0 0 5 | 8 |
| 003 | 777 | 055 | 007 |
| | 111 | | |
| 032 | | 0 10 5 | 077 |
| 302 | Number: 15 | 5 0 10 | 0 14 7 |
| 231 | Execution time: 0.01 | 5 10 5 | 7 0 14 |
| 2 4 1 | 6 | 0 15 10 | 7 14 7 |
| 321 | 005 | 15 0 10 | 0 21 14 |
| 421 | 055 | 10 10 15 | 21 0 14 |
| 332 | 0 10 5 | 10 10 12 | 14 14 21 |
| 332 | 505 | Number 26 | 14 14 21 |
| N 1 6 | | Number: 26 | N 1 26 |
| Number: 6 | 10 0 5 | Execution time: 0.18 | Number: 36 |
| Execution time: 0.002 | 5 5 10 | 4 | Execution time: 0.684 |
| 4 | | 0 0 13 | 4 |
| 003 | Number: 16 | 0 13 13 | 0 0 18 |
| 033 | Execution time: 0.01 | 13 0 13 | 0 18 18 |
| 303 | 4 | 13 13 13 | 18 0 18 |
| 333 | 0 0 8 | 13 13 13 | 18 18 18 |
| 333 | | Number: 27 | 10 10 10 |
| N 1 7 | 088 | | N 1 25 |
| Number: 7 | 808 | Execution time: 0.333 | Number: 37 |
| Execution time: 0.001 | 888 | 6 | Execution time: 0.017 |
| 9 | | 009 | 15 |
| 0 0 4 | Number: 17 | 099 | 0 0 19 |
| 043 | Execution time: 0.003 | 0 18 9 | 0 19 18 |
| 403 | 12 | 909 | 19 0 18 |
| 341 | 0 0 9 | 1809 | 18 19 1 |
| 431 | 098 | 9918 | 19 18 2 |
| | 908 | // 10 | |
| 441 | | N 10 | 18 20 3 |
| 352 | 891 | Number: 28 | 21 18 5 |
| 5 3 2 | 982 | Execution time: 0.175 | 18 23 7 |
| 5 5 2 | 8 10 3 | 4 | 18 30 7 |
| | 11 8 2 | 0 0 14 | 26 18 4 |
| Number: 8 | 11 10 2 | 0 14 14 | 26 22 1 |
| Execution time: 0.001 | 11 12 1 | 14 0 14 | 25 23 2 |
| 4 | 8 13 4 | 14 14 14 | 27 22 3 |
| 004 | 13 8 4 | 14 14 14 | 30 18 7 |
| | | N 1 20 | |
| 0 4 4 | 12 12 5 | Number: 29 | 25 25 12 |
| 404 | | Execution time: 0.01 | |
| 4 4 4 | Number: 18 | 14 | Number: 38 |
| | Execution time: 0.013 | 0 0 15 | Execution time: 3.526 |
| Number: 9 | 4 | 0 15 14 | 4 |
| Execution time: 0.002 | 009 | 15 0 14 | 0 0 19 |
| 6 | 099 | 14 15 1 | 0 19 19 |
| 003 | 909 | 15 14 2 | 19 0 19 |
| | 999 | 15 14 2 14 16 3 | |
| 033 | u u u | 14 ID 3 | 19 19 19 |
| 063 | ,,, | | 1, 1, 1, |
| | | 14 19 3 | |
| 303 | Number: 19 | | Number: 39 |
| | | 14 19 3 | |

| 336 | 13 | 20 19 2 | 6 |
|-----------------------|-----------------------|-----------------------|----------------------|
| | 0 0 10 | 20 21 1 | 0 0 13 |
| Number: 10 | 0 10 9 | 14 22 7 | 0 13 13 |
| Execution time: 0.002 | 10 0 9 | 22 14 7 | 0 26 13 |
| 4 | 9 10 1 | 21 21 8 | 13 0 13 |
| 0 0 5 | 9 11 1 | | 26 0 13 |
| 0 5 5 | 10 9 2 | Number: 30 | 13 13 26 |
| 505 | 10 11 1 | Execution time: 0.262 | |
| 5 5 5 | 9 12 2 | 4 | Number: 40 |
| | 1292 | 0 0 15 | Execution time: 1.57 |
| Number: 11 | 11 11 3 | 0 15 15 | 4 |
| Execution time: 0.002 | 9 14 5 | 15 0 15 | 0 0 20 |
| 11 | 1495 | 15 15 15 | 0 20 20 |
| 006 | 14 14 5 | | 20 0 20 |
| 065 | | Number: 31 | 20 20 20 |
| 605 | Number: 20 | Execution time: 0.007 | |
| 561 | Execution time: 0.019 | 15 | |
| 571 | 4 | 0 0 16 | |
| 651 | 0 0 10 | 0 16 15 | |
| 751 | 0 10 10 | 16 0 15 | |
| 662 | 10 0 10 | 15 16 1 | |
| 583 | 10 10 10 | 15 17 1 | |
| 853 | | 16 15 3 | |
| 883 | Number: 21 | 15 18 4 | |
| | Execution time: 0.095 | 15 22 3 | |
| | 6 | 19 15 6 | |
| | 0 0 7 | 19 21 1 | |
| | 077 | 20 21 1 | |
| | 0 14 7 | 18 22 3 | |
| | 707 | 15 25 6 | |
| | 1407 | 25 15 6 | |
| | 7714 | 21 21 10 | |
| | N | | |
| | Number: 22 | | |
| | Execution time: 0.056 | | |
| | 4 | | |
| | 0011 | | |
| | 0 11 11 | | |
| | 11 0 11 | | |
| | 11 11 11 | | |

Вывод

В ходе лабораторной работы был изучен алгоритм поиска с возвратом (бэктрекинг). Была решена задача о минимальном разбиении квадрата со стороной N на квадраты со сторонами меньше N.

Исходный код программы

```
#include <cstdlib>
#define N 41
struct valley {
struct found {
   explicit found(int level)
static valley valleys[N][N + 1];
static int logs[N][2];
static void search(int level, int width, int bound);
        throw found(level);
static void searchT1(int level, int width)
```

```
throw found(level);
                    valleys[level+1][i-1].r += w;
                valleys[level+1][i].done = 0;
double b;
static void search(int level, int width, int bound) {
```

```
if (width > bound) {
    return;
    return;
            valleys[level + 1][j].done =
            valleys[level + 1][i].r = w1;
            valleys[level + 1][i + 1].l = w1;
            valleys[level + 1][i + 1].r = valleys[level][i].r - w1;
                if (++w1 >= w)
                    break;
```

```
} else if (valleys[level][i].l == w) {
   if (i > 0)
             } else {
void decryptCoords(int bound, std::stringstream &s) {
bool isPrime(int n) {
             break;
    return !flag;
```

```
for(int i = 2; i <= 40; i++) {</pre>
```

```
decryptCoords(bound, s);
      break;
      break;
   std::endl;
```