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: Перебор с возвратом

Студент гр. 9383	 Арутюнян С.Н.
Преподаватель	 Фирсов М.А.

Санкт-Петербург

Цель работы.

Изучить алгоритмы перебора с возвратом и применить их на примере задачи квадрирования квадрата.

Основные теоретические положения.

Поиск с возвратом или бэктрекинг — общий метод нахождения решений задачи, в которой требуется полный перебор всех возможных вариантов в некотором множестве M.

Задание.

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. 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.

Необходимо найти число K, задающее минимальное количество обрезков(квадратов), из которых можно построить столешницу(квадрат) заданного размера N и вывести K строк, каждая из которых должна содержать три целых числа x, y, и w, задающие координаты левого верхнего угла и длину стороны соответствующего обрезка (квадрата).

Вариант 5р. Возможность задать список квадратов (от 0 до N^2 квадратов в списке), которые обязательно должны быть использованы в покрытии квадрата со стороной N.

Ход работы:

- 1. Была разработана структура Square, хранящая координаты левого верхнего угла квадрата и длину его сторону.
 - 2. Был разработан класс Field, представляющий квадрируемый квадрат.
 - 3. Был реализован бэктрекинг-алгоритм, работающий таким образом:
- 1) На вход функция Backtracking принимает текущие координаты по х и у, текущее поле и минимальное поле по неконстантным ссылкам.
- 2) Текущие координаты сдвигаются на ближайшую (в порядке обхода поля слева направо сверху вниз) свободную клетку.
- 3) Запускается цикл по длине текущего квадрата от наибольшей (N 1) до наименьшей (1).
- 4) В поле вставляется квадрат с координатами x, y и текущей длиной из цикла.
- 5) Если после вставки количество свободных клеток в поле равняется 0, то проверяется, меньше ли квадратов в текущем поле, чем в минимальном. Если меньше, то текущее поле копируется в минимальное.
- 6) Если же количество квадратов в квадрируемом квадрате уже больше минимального количества, то просто удаляем последний вставленный квадрат и выходим из цикла.
- 7) Иначе рекурсивно запускаем функцию Backtracking с аргументами x+1, y, min_field, current_field.
- 8) Удаляем последний вставленный квадрат. Итерируемся дальше по циклу.
 - 4. Также, были найдены следующие оптимизации:
- 1) Если длина стороны квадрата четная, то по очевидным причинам минимальное количество квадратов в разбиении = 4.
- 2) Если длина стороны квадрата кратна 3, то минимальное количество квадратов в разбиении = 6.
- 3) Если длина стороны квадрата кратна 5, то минимальное количество квадратов в разбиении = 8.

Также, в остальных ситуациях (т. е. тогда, когда N — простое число, ведь все числа до N <= 40 либо просты, либо кратны 2, 3 или 5) можно применить следующую оптимизацию: в таких квадратах точно содержатся 3 квадрата. Один из них находится в левом верхнем углу и имеет длину стороны N/2 + 1. Остальные два находятся по обе стороны от первого и имеют длину стороны N/2. Это означает, что мы должны обработать с помощью перебора с возвратом лишь четверть от изначального круга.

Код этой версии приведен в приложении А.

- 5. Также, следующим этапом была разработана программа, принимающая на вход последовательность квадратов, которые обязательно должны присутствовать в разбиении. Код этой программы приведен в приложении Б.
 - 6. Были разработаны тесты с использованием библиотеки Catch2.

Пункты 4 и 5 (вариант без указания обязательных квадратов и с указанием) поделены по двум разным файлам — variant1.cpp и variant2.cpp.

Сложность разработанного алгоритма — $O(2^N)$, т. к. мы перебираем все подмножества множества клеток столешницы.

Описание функций и структур данных:

- 1. Структура Square представляет собой квадрат. Она хранит координаты х и у, а также длину стороны квадрата.
- 2. Класс Field представляет собой непосредственно столешницу. Она имеет следующие поля:
 - 1) std::vector<std::vector<int>> field непосредственно "карта" столешницы. В качестве значений эта матрица хранит длину квадрата, который охватывает данную клетку.
 - 2) std::size_t n длина стороны столешницы.

- 3) int current_area текущее количество свободных клеток столешницы (или же просто площадь свободной части столешницы).
- 4) std::vector<Square> putted_squares квадраты, учавствующие в текущем разбиении.

И следующие методы:

- 1) void PutSquare(const Square&) помещает квадрат на столешницу.
- 2) void UnputLastSquare() убирает со столешницы последний вставленный квадрат.
- 3) const std::vector<int>& operator[](index) const возвращает строку матрицы-поля.
- 4) void PrintSquares() const выводит все квадраты, учавствующие в текущем разбиении, на экран.
- 5) std::size_t SquaresAmount() const возвращает размер текущего разбиения.
- 6) std::size_t N() const возвращает длину стороны столешницы.
- 7) int Area() const возвращает текущее количество свободных клеток.

Примеры работы программы

```
7
Введите квадраты, которые будут участвовать в разбиении:
-1
9
1 1 4
5 1 3
5 4 1
6 4 2
1 5 3
4 5 2
6 6 2
4 7 1
5 7 1
```

Рисунок 1. Пример работы программы (1).

```
19
Введите квадраты, которые будут участвовать в разбиении:
-1
13
1 1 13
14 1 6
14 7 6
14 13 2
16 13 4
1 14 6
7 14 6
13 14 1
13 15 3
16 17 1
17 17 3
13 18 2
15 18 2
```

Рисунок 2. Пример работы программы (2).

```
7
Введите квадраты, которые будут участвовать в разбиении:
2 1 3
5 5 1
-1
12
2 1 3
5 5 1
1 1 1
5 1 3
1 2 1
1 3 1
1 4 4
5 4 1
6 4 2
5 6 1
6 6 2
5 7 1
```

Рисунок 3. Пример работы программы (3).

Выводы.

В выполненной лабораторной работе был изучен и применен на практике алгоритм перебора с возвратом. Также были найдены оптимизации, позволяющие в 4 раза сократить объем работы для алгоритма, а в некоторых случаях даже сократить сложность с $O(2^N)$ до O(1).

ПРИЛОЖЕНИЕ А

FIELD.H

```
#PRAGMA ONCE
#INCLUDE <VECTOR>
#INCLUDE <IOSTREAM>
STRUCT SQUARE {
  INT X, Y;
  INT WIDTH;
};
CLASS FIELD {
PUBLIC:
  EXPLICIT FIELD(STD::SIZE T N);
  FIELD(CONST FIELD& OTHER_FIELD) = DEFAULT;
  VOID PUTSQUARE(CONST SQUARE& SQUARE);
  VOID UNPUTLASTSQUARE();
  BOOL CHECKINTERSECTION(CONST SQUARE& SQUARE);
  CONST STD::VECTOR<INT>& OPERATOR[](INT INDEX) CONST;
  STD::SIZE_T SQUARESAMOUNT() CONST;
  STD::SIZE_T N() CONST;
  INT AREA() CONST;
  VOID PRINTSQUARES() CONST;
PRIVATE:
  INT CURRENT_AREA;
  STD::SIZE T N;
  STD::VECTOR<STD::VECTOR<INT>> FIELD;
  STD::VECTOR<SQUARE> PUTTED_SQUARES;
};
FIELD.CPP
#INCLUDE "FIELD.H"
FIELD::FIELD(STD::SIZE_T N)
 : N(N), CURRENT_AREA(N * N)
{
  FIELD.RESIZE(N, STD::VECTOR<INT>(N, FALSE));
  PUTTED_SQUARES.RESERVE(N*N);
}
```

```
CONST STD::VECTOR<INT>& FIELD::OPERATOR[](INT INDEX) CONST {
  RETURN FIELD[INDEX];
}
VOID FIELD::PUTSQUARE(CONST SQUARE& SQUARE) {
  FOR (INT I = SQUARE.X; I < SQUARE.X + SQUARE.WIDTH; ++I) {
    FOR (INT J = SQUARE.Y; J < SQUARE.Y + SQUARE.WIDTH; ++J) {
      FIELD[J-1][I-1] = SQUARE.WIDTH;
    }
  }
  PUTTED_SQUARES.PUSH_BACK(SQUARE);
  CURRENT_AREA -= SQUARE.WIDTH * SQUARE.WIDTH;
}
VOID FIELD::UNPUTLASTSQUARE() {
  AUTO SQUARE = PUTTED_SQUARES.BACK();
  FOR (INT I = SQUARE.X; I < SQUARE.X + SQUARE.WIDTH; ++I) {
    FOR (INT J = SQUARE.Y; J < SQUARE.Y + SQUARE.WIDTH; ++J) {
      FIELD[J-1][I-1] = 0;
    }
  }
  CURRENT_AREA += SQUARE.WIDTH * SQUARE.WIDTH;
  PUTTED_SQUARES.POP_BACK();
}
BOOL FIELD::CHECKINTERSECTION(CONST SQUARE& SQUARE) {
  FOR (INT I = SQUARE.X; I < SQUARE.X + SQUARE.WIDTH; ++I) {
    FOR (INT J = SQUARE.Y; J < SQUARE.Y + SQUARE.WIDTH; ++J) {
      IF (FIELD[J-1][I-1])
         RETURN TRUE;
    }
```

```
}
  RETURN FALSE;
}
STD::SIZE_T FIELD::SQUARESAMOUNT() CONST {
  RETURN PUTTED_SQUARES.SIZE();
}
STD::SIZE_T FIELD::N() CONST {
      RETURN N;
}
INT FIELD::AREA() CONST {
  RETURN CURRENT_AREA;
}
VOID FIELD::PRINTSQUARES() CONST {
  FOR (CONST AUTO& SQUARE : PUTTED_SQUARES) {
    STD::COUT << SQUARE.X << " " << SQUARE.Y << " " << SQUARE.WIDTH << STD::ENDL;
  }
}
```

BACKTRACKING.HPP

```
#PRAGMA ONCE
```

```
#INCLUDE "FIELD.H"
INLINE VOID BACKTRACKING(INT X, INT Y, FIELD& MIN_FIELD, FIELD& CURRENT_FIELD) {
  AUTO N = CURRENT_{FIELD.N()};
  WHILE (X \le N \&\& Y \le N \&\& CURRENT_{FIELD}[Y-1][X-1])  {
   ++X;
   IF (X == N + 1) {
     x = 1;
     ++Y;
   }
  }
  IF (Y == N + 1)
   RETURN;
  FOR (INT WIDTH = N - 1; WIDTH >= 1; --WIDTH) {
    Y, WIDTH}))
      CONTINUE;
   CURRENT_FIELD.PUTSQUARE({X, Y, WIDTH});
          if (current_field.Area() == 0 && current_field.SquaresAmount() <</pre>
MIN_FIELD.SQUARESAMOUNT()) {
      MIN_FIELD = CURRENT_FIELD;
    }
   ELSE IF (CURRENT_FIELD.SQUARESAMOUNT() >= MIN_FIELD.SQUARESAMOUNT()) {
      CURRENT_FIELD.UNPUTLASTSQUARE();
      BREAK;
    }
```

```
ELSE {
       BACKTRACKING(X + 1, Y, MIN_FIELD, CURRENT_FIELD);
    }
    CURRENT_FIELD.UNPUTLASTSQUARE();
  }
}
VARIANT1.CPP
#INCLUDE <IOSTREAM>
#INCLUDE "FIELD.H"
#INCLUDE "BACKTRACKING.HPP"
INT MAIN() {
  INT N; STD::CIN >> N;
  FIELD MIN_FIELD(N);
  FIELD CURRENT_FIELD(N);
  IF (N \% 2 == 0) {
    MIN_{FIELD.PUTSQUARE({1, 1, N / 2});}
    MIN_FIELD.PUTSQUARE({N/2 + 1, 1, N / 2});
    MIN_FIELD.PUTSQUARE(\{1, N/2 + 1, N / 2\});
    MIN_{FIELD.PUTSQUARE({N/2 + 1, N/2 + 1, N / 2});}
  }
  ELSE IF (N \% 3 == 0) {
    MIN_FIELD.PUTSQUARE(\{1, 1, 2*N/3\});
    MIN_FIELD.PUTSQUARE({1 + 2*N/3, 1, N/3});
    MIN_FIELD.PUTSQUARE(\{1, 2*N/3 + 1, N/3\});
    MIN_FIELD.PUTSQUARE(\{2*N/3 + 1, N/3 + 1, N/3\});
    MIN_FIELD.PUTSQUARE(\{N/3 + 1, 2*N/3 + 1, N/3\});
    MIN_FIELD.PUTSQUARE(\{2*N/3 + 1, 2*N/3 + 1, N/3\});
  }
  ELSE IF (N \% 5 == 0) {
```

```
MIN_FIELD.PUTSQUARE({1, 1, 3*N/5});
  MIN_FIELD.PUTSQUARE({3*N/5 + 1, 1, 2*N/5});
  MIN_FIELD.PUTSQUARE({1, 3*N/5 + 1, 2*N/5});
  MIN_FIELD.PUTSQUARE(\{3*N/5 + 1, 3*N/5 + 1, 2*N/5\});
  MIN_FIELD.PUTSQUARE(\{2*N/5 + 1, 3*N/5 + 1, N/5\});
  MIN_FIELD.PUTSQUARE({2*N/5 + 1, 4*N/5 + 1, N/5});
  MIN_FIELD.PUTSQUARE(\{3*N/5 + 1, 2*N/5 + 1, N/5\});
  MIN_FIELD.PUTSQUARE(\{4*N/5 + 1, 2*N/5 + 1, N/5\});
}
ELSE {
  CURRENT_FIELD.PUTSQUARE(\{1, 1, (N+1)/2\});
  CURRENT_FIELD.PUTSQUARE(\{(N+3)/2, 1, N/2\});
  CURRENT_FIELD.PUTSQUARE(\{1, (N+3)/2, N/2\});
  FOR (INT X = 1; X \le N; ++X) {
    FOR (INT Y = 1; Y \le N; ++Y) {
       MIN_{FIELD.PUTSQUARE({X, Y, 1});}
    }
  }
  BACKTRACKING(1, 1, MIN_FIELD, CURRENT_FIELD);
}
STD::COUT << MIN_FIELD.SQUARESAMOUNT() << STD::ENDL;</pre>
MIN_FIELD.PRINTSQUARES();
RETURN 0;
```

}

приложение Б

VARIANT2.CPP

```
#INCLUDE <IOSTREAM>
#INCLUDE "FIELD.H"
#INCLUDE "BACKTRACKING.HPP"
INT MAIN() {
  INT N; STD::CIN >> N;
  FIELD MIN_FIELD(N);
  FOR (INT X = 1; X \le N; ++X) {
    FOR (INT Y = 1; Y \leq N; ++Y) {
       MIN_{FIELD}.PUTSQUARE({X, Y, 1});
    }
  }
  FIELD CURRENT_FIELD(N);
  STD::COUT << "ВВЕДИТЕ КВАДРАТЫ, КОТОРЫЕ БУДУТ УЧАСТВОВАТЬ В РАЗБИЕНИИ:" <<
STD::ENDL;
  FOR (INT I = 0; I < N*N; ++I) {
    INT X, Y, WIDTH;
    STD::CIN >> X;
    IF (X == -1)
       BREAK;
    STD::CIN >> Y >> WIDTH;
    CURRENT_FIELD.PUTSQUARE({X, Y, WIDTH});
  }
  BACKTRACKING(1, 1, MIN_FIELD, CURRENT_FIELD);
  STD::COUT << MIN_FIELD.SQUARESAMOUNT() << STD::ENDL;</pre>
  MIN_FIELD.PRINTSQUARES();
  RETURN 0;
}
```

```
TESTS.CPP
#DEFINE CATCH_CONFIG_MAIN
#INCLUDE "../../CATCH.HPP"
#INCLUDE "../SOURCE/FIELD.H"
#INCLUDE "../SOURCE/BACKTRACKING.HPP"
TEST_CASE("UNPUTLASTSQUARE TESTS") {
  FIELD FIELD(10);
  FIELD.PUTSQUARE(\{1, 2, 3\});
  FOR (INT I = 1; I < 4; ++I) {
    FOR (INT J = 2; J < 5; ++J) {
       REQUIRE(FIELD[J-1][I-1] == 3);
    }
  }
  FIELD.UNPUTLASTSQUARE();
  FOR (INT I = 1; I < 4; ++I) {
    FOR (INT J = 2; J < 5; ++J) {
       REQUIRE(FIELD[J-1][I-1] == 0);
    }
  }
  FIELD.UNPUTLASTSQUARE();
  FOR (INT I = 1; I <= FIELD.N(); ++I) {
    FOR (INT J = 1; J \le FIELD.N(); ++J) {
       REQUIRE(FIELD[J-1][I-1] == 0);
    }
  }
}
TEST_CASE("PUTSQUARES BORDERS TESTS") {
```

FIELD FIELD(5);

```
REQUIRE(FIELD.PUTSQUARE({1, 1, 100}) == FALSE);
  REQUIRE(FIELD.PUTSQUARE({5, 5, 2}) == FALSE);
  REQUIRE(FIELD.PUTSQUARE({1, 1, 1}) == TRUE);
  FIELD.UNPUTLASTSQUARE();
  REQUIRE(FIELD.PUTSQUARE({3, 3, 1}) == TRUE);
  FIELD.UNPUTLASTSQUARE();
  REQUIRE(FIELD.PUTSQUARE({1, 1, 5}) == TRUE);
  FIELD.UNPUTLASTSQUARE();
}
TEST_CASE("CHECKINTERSECTION TESTS") {
  FIELD FIELD(5);
  FIELD.PUTSQUARE(\{1, 1, 3\});
  REQUIRE(FIELD.CHECKINTERSECTION({2, 2, 1}) == TRUE);
  REQUIRE(FIELD.CHECKINTERSECTION(\{4, 4, 1\}) == FALSE);
  FIELD.PUTSQUARE(\{1, 3, 2\});
  REQUIRE(FIELD.CHECKINTERSECTION(\{1, 3, 2\}) == TRUE);
  REQUIRE(FIELD.CHECKINTERSECTION({5, 5, 1}) == FALSE);
}
TEST_CASE("Answers tests") {
  FIELD CURRENT_FIELD1(10);
  FIELD MIN_FIELD1(10);
  FOR (INT X = 1; X \le 10; ++X) {
    FOR (INT Y = 1; Y \leq 10; ++Y) {
      MIN_FIELD1.PUTSQUARE({X, Y, 1});
    }
  }
```

```
BACKTRACKING(1, 1, MIN_FIELD1, CURRENT_FIELD1);
REQUIRE(MIN_FIELD1.AREA() == 0);
REQUIRE(MIN_FIELD1.SQUARESAMOUNT() == 4);
FIELD CURRENT_FIELD2(15);
FIELD MIN_FIELD2(15);
FOR (INT X = 1; X \le 15; ++X) {
  FOR (INT Y = 1; Y \leq 15; ++Y) {
    MIN_FIELD2.PUTSQUARE({x, y, 1});
  }
}
BACKTRACKING(1, 1, MIN_FIELD2, CURRENT_FIELD2);
REQUIRE(MIN_FIELD2.AREA() == 0);
REQUIRE(MIN_FIELD2.SQUARESAMOUNT() == 6);
FIELD CURRENT_FIELD3(19);
FIELD MIN_FIELD3(19);
FOR (INT X = 1; X \le 19; ++X) {
  FOR (INT Y = 1; Y \leq 19; ++Y) {
    MIN_FIELD3.PUTSQUARE({X, Y, 1});
  }
}
BACKTRACKING(1, 1, MIN_FIELD3, CURRENT_FIELD3);
REQUIRE(MIN_FIELD3.AREA() == 0);
REQUIRE(min_field3.SquaresAmount() == 13);
```

}