# 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. 9382	 Михайлов Д.А.
Преподаватель	 Фирсов М.А.

Санкт-Петербург

2021

# Цель работы

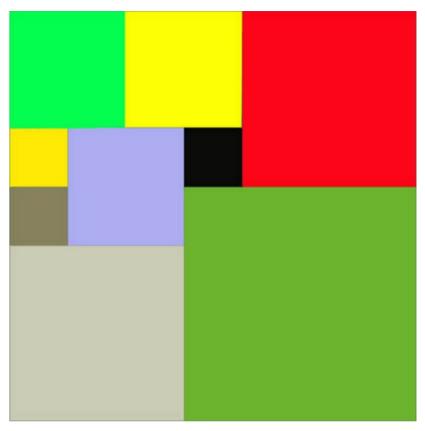
Применить на практике алгоритм поиска с возвратом для заполнения прямоугольника минимальным количеством квадратов, со сторонами, меньшими ребер прямоугольника.

Вар. 4р. Рекурсивный бэктрекинг. Расширение задачи на прямоугольные поля, рёбра квадратов меньше рёбер поля. Подсчёт количества вариантов покрытия минимальным числом квадратов.

# 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. Он может получить ее, собрав из уже имеющихся обрезков(квадратов).

Например, столешница размера 7 x 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 КК, задающее минимальное количество обрезков (квадратов), из которых можно построить столешницу (квадрат) заданного размера NN. Далее должны идти КК строк, каждая из которых должна содержать три целых числа x, yx,y и ww, 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

112

132

311

411

3 2 2

513

444

153

341

# Теоретические сведения

**Бэктрекинг** (поиск с возвратом) – это общий метод нахождения решений задачи, в которой требуется полный перебор всех возможных вариантов в некотором множестве. Решение задачи методом поиска с

возвратом сводится к последовательному расширению частичного решения. Если на очередном шаге такое расширение провести не удается, то возвращаются к более короткому частичному решению и продолжают поиск дальше. Данный алгоритм позволяет найти все решения поставленной задачи, если они существуют. Для ускорения метода вычисления стараются организовать таким образом, чтобы как можно раньше отбросить заведомо не оптимальные варианты, как правило, это позволяет значительно уменьшить время нахождения решения.

# Описание алгоритма

Алгоритм оптимального разбиения поля основан на поиске с возвратом: квадраты ставятся подряд от угла, при этом выбирается наибольший возможный размер, пока поле не заполнится. Если понадобилось меньше квадратов, чем на прошлых итерациях, результат сохраняется. Затем алгоритм возвращается назад до тех пор, пока не встретит квадрат размера больше 1, стирает его и ставит вместо него квадрат меньшего на один размера. Алгоритм работает до тех пор, пока все необходимые расстановки не будут проверены.

Поиск оптимального покрытия прямоугольника сводится к двум этапам: разбиению основной части — квадрата с наибольшей стороной, который можно вписать в заданный прямоугольник и разбиению оставшейся части.

На первом этапе создается массив N на N, (N - размер меньшего ребра прямоугольника), в котором содержатся данные о разбиении — в занятую квадратом ячейку помещается значение его стороны. Алгоритм находит свободное место для вставки и добавляет туда квадраты всех возможных размеров. Если поле оказывается заполненным, то количество квадратов на нем сравнивается с найденным лучшим разбиением, которое хранится в

эталонном массиве, и если новое разбиение оказалось более удачным, то оно заменяет предыдущий найденный оптимальный результат.

После того, как был разбит основной фрагмент, оставшаяся часть прямоугольника последовательно делится на квадраты с наибольшей возможной стороной (в зависимости от ширины или высоты оставшихся фрагментов). Если оставшаяся часть кратна квадрату, разбитому на первом этапе, то в результирующий массив копируются данные его квадрирования, но с соответствующим смещением координат. После второго этапа данные о получившемся оптимальном разбиении объединяются и выводятся пользователю.

### Использованные оптимизации

- Массив поля изначально можно заполнить на 3/4 тремя квадратами размеров N/2 , N/2 1 соответственно.
- Поскольку массив заполнен на 3/4, то поиск свободной клетки, куда можно поместить квадрат, допустимо осуществлять только в оставшейся 1/4 квадрата.
- Квадрат с четной стороной имеет постоянное решение 4 квадрата. Поэтому можно не осуществлять перебор для таких квадратов, а сразу выдать ответ.
- Сжатие квадрата. Квадрат с размером N, можно сжать до размера значения наименьшего простого делителя числа N.

# Функции и структуры данных

**struct fragment** – структура, содержащая координаты и флаг, что данный фрагмент не занят

class SquareDivision – класс, реализующий разбиение квадратной области
Приватные поля класса

vector<vector<size\_t>> squareDivArr – двумерный массив для хранения текущих разбиений

vector<vector<size\_t>> optimalSquareDivArr – двумерный массив для хранения оптимального разбиения

size\_t size – размер стороны квадрата

size\_t currDivCount - счетчик текущих разбиений

size\_t optimalDivCount – счетчик оптимальных разбиений

size\_t compression – масштаб квадрата, в случае возможности применения оптимизации

Публичные поля, содержащие выходные результаты:
vector<vector<size\_t>> finalData – двумерный массив с оптимальным
разбиением
size\_t totalDivisions – количество разбиений

#### Методы класса

SquareDivision(size\_t size\_) – конструктор класса, в котором производится инициализация массивов для хранения разбиений и оптимизация входных данных

void createOptimalDivision() – основная логика класса (публичный метод)

void insertDivision(size\_t x, size\_t y, size\_t size\_) – добавление нового квадрата с заданными координатами и размером

bool checkDivision(size\_t x, size\_t y, size\_t size\_) – проверка возможности разбить фрагмент

fragment findEmpty(size\_t x, size\_t y) – поиск свободного фрагмента поля

void removeDivision(size\_t x, size\_t y, size\_t size\_, bool optimal) – удаление разбиения

void prepareDivSetup() – начальное разбиение и обработка специальных случаев

void updateOptimalDivision(size\_t x, size\_t y, int deep = 0) – основной алгоритм квадрирования

void saveOptimalDivString() – сохранение получившегося оптимального разбиения квадрата в выходной массив

class RectangleDivision – класс, реализующий разбиение прямоугольной области

Приватные поля

size\_t width, height – содержат размеры прямоугольника

Публичные методы

RectangleDivision(size\_t width, size\_t height) – конструктор класса

void createDivision() – главная логика класса, инициализирует первый этап разбиения основного квадрата, производит разбиение оставшейся части, объединяет и выдает получившиеся результаты.

# Демонстрация работы

Ввод	Вывод
5, 4	8 112 132 312 332 511 521 531

10 11	10
13, 11	18
	116
	175
	673
	6 10 2
	715
	761
	861
	8 10 1
	8 11 1
	963
	993
	12 1 2
	12 3 2
	12 5 2
	12 7 2
	12 9 2
	12 11 1
	13 11 1
14, 9	12
14, 3	
	116
	173
	473
	713
	7 4 3
	773
	10 1 5
	10 6 4
	14 6 1
	14 7 1
	1481
	1491
8, 19	13
	114
	154
	514
	554
	194
	1 13 4
	594
	5 13 4

	1 17 3
	4 17 3
	7 17 2
	7 19 1
	8 19 1
20, 13	19
	117
	186
	782
	7 10 4
	816
	871
	973
	11 10 1
	11 11 3
	12 7 2
	12 9 2
	14 1 7
	14 8 6
	20 8 1
	20 9 1
	20 10 1
	20 11 1
	20 12 1
	20 13 1

# Выводы

В результате выполнения работы был изучен и реализован алгоритм поиска с возвратом, на его основе была создана программа поиска оптимального заполнения прямоугольника минимальным количеством квадратов.

#### ПРИЛОЖЕНИЕ А

# ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

```
/**
* Подсчёт количества вариантов покрытия прямоугольника
* минимальным числом квадратов
* с использованием рекурсивного бэктрекинга.
* Рёбра квадратов меньше рёбер поля.
*/
#include <iostream>
#include <vector>
#define DEBUG
struct fragment
  size t x;
  size_t y;
  bool is Empty;
};
class SquareDivision
private:
  std::vector<std::vector<size t>> squareDivArr;
  std::vector<std::vector<size t>> optimalSquareDivArr;
  size t size{};
  size t currDivCount{};
  size_t optimalDivCount{};
  size t compression{};
  std::vector<std::vector<size t>> finalData;
  size t totalDivisions = 0;
  explicit SquareDivision(size t size ) : size(size ), optimalDivCount(size * size)
    // Инициализация массивов для хранения разбиений
     squareDivArr.resize(size);
    // Оптимизация квадрата (если это возможно, он масштабируется)
     for (auto i = size_{i}; i > 0; --i) {
       if (size % i == 0 \&\& size != i) {
          size /= i;
          compression = i;
          break;
       }
     }
    for (auto &i : squareDivArr) {
       i.resize(size );
     }
     optimalSquareDivArr = squareDivArr;
  void createOptimalDivision()
```

```
prepareDivSetup();
#ifdef DEBUG
     std::cout << "=== Завершение первоначальной расстановки ===" <<
std::endl
        << "+++++++ Поиск оптимального варианта ++++++++ <<
std::endl;
#endif
     updateOptimalDivision(size / 2, size / 2 + 1);
     saveOptimalDivString();
private:
  // Добавление нового квадрата
  void insertDivision(size t x, size t y, size t size )
  {
     for (auto i = x; i < x + size; ++i) {
       for (auto j = y; j < y + size_j; ++j) {
          squareDivArr[i][j] = size ;
       }
     }
     currDivCount++;
#ifdef DEBUG
     std::cout << "~~~~~~~ Добавление квадрата № " << currDivCount
<< " ~~~~~~" << std::endl;
     if (compression > 1)
       std::cout << "Применен масштаб: " << compression << std::endl;
     for (auto & i : squareDivArr) {
       for (auto j : i) {
          std::cout << j << " ";
       std::cout << std::endl;
#endif
  }
  // Проверка возможности разбить фрагмент
  bool checkDivision(size t x, size t y, size t size ) {
     if (x + size_ > size_ || y + size_ > size)
       return false;
    for (auto i = x; i < x + size; i++) {
       for (auto j = y; j < y + size_{j++}) {
          if (squareDivArr[i][j] != 0)
            return false:
       }
     }
     return true;
  }
  // Поиск свободного фрагмента поля
  fragment findEmpty(size t x, size t y) {
     while (squareDivArr[x][y] != 0) {
       if (y == size - 1) {
          if (x == size - 1) {
            return {x, y, false};
```

```
} else {
           X++;
           y = size / 2;
           continue:
       }
      y++;
    }
    return {x, y, true};
  }
  // Удаление разбиения
  void removeDivision(size_t x, size_t y, size_t size_, bool optimal)
#ifdef DEBUG
    if (!optimal)
       std::cout << "~~~~~~~~~~~~~~~~~~~~ << std::endl <<
#endif
    for (auto i = x; i < x + size; ++i)
       for (auto j = y; j < y + size ; ++j) {
         if (optimal)
           optimalSquareDivArr[i][j] = 0;
         else
           squareDivArr[i][j] = 0;
    if (!optimal)
       currDivCount--;
  }
  // Начальное разбиение и обработка специальных случаев
  void prepareDivSetup()
  {
    size t halfSize = size / 2;
    if (size \% 2 == 0) {
       insertDivision(0, 0, halfSize);
       insertDivision(0, halfSize, halfSize);
       insertDivision(halfSize, 0, halfSize);
       insertDivision(halfSize, halfSize, halfSize);
       currDivCount = 4;
       optimalDivCount = currDivCount;
       optimalSquareDivArr = squareDivArr;
    } else {
      insertDivision(0, 0, halfSize + 1);
       insertDivision(0, halfSize + 1, halfSize);
       insertDivision(halfSize + 1, 0, halfSize);
    }
  }
  // Основной алгоритм квадрирования
  void updateOptimalDivision(size t x, size t y, int deep = 0)
  {
    fragment f;
    if (currDivCount >= optimalDivCount)
    for (auto n = size / 2; n > 0; --n) {
```

```
if (checkDivision(x, y, n)) {
          insertDivision(x, y, n);
          f = findEmpty(x, y);
          if (f.isEmpty) {
            updateOptimalDivision(f.x, f.y, deep++);
          } else {
            if (currDivCount < optimalDivCount) {</pre>
               optimalSquareDivArr = squareDivArr;
               optimalDivCount = currDivCount;
            removeDivision(x, y, n, false);
            return;
         removeDivision(x, y, n, false);
       }
     }
  }
  // Сохранение получившегося оптимального разбиения квадрата в выходной
  void saveOptimalDivString()
     for (auto i = 0; i < size; ++i) {
       for (auto j = 0; j < size; ++j) {
          if (optimalSquareDivArr[i][j] != 0) {
            finalData.push_back({i * compression + 1, j * compression + 1,
optimalSquareDivArr[i][i] * compression});
            removeDivision(i, j, optimalSquareDivArr[i][j], true);
          }
       }
    totalDivisions = optimalDivCount;
};
class RectangleDivision
  size_t width, height;
public:
  RectangleDivision(size_t width, size_t height)
  {
     this->width = width;
     this->height = height;
  void createDivision() const
     size t sqX = 1, sqY = 1; // координаты текущего квадрата
     size t nWidth = width, nHeight = height; // размеры неразбитой области
     size t totalDivisions = 0;
     std::vector<std::vector<size t>> finalData;
    // Квадрирование основной части прямоугольника - квадрата с мак-
```

симально возможной стороной, который можно вписать в прямоугольник

```
size t size = nWidth < nHeight ? nWidth : nHeight;
     auto *cutter = new SquareDivision(size);
    cutter->createOptimalDivision();
    totalDivisions += cutter->totalDivisions:
    finalData.insert(finalData.end(), cutter->finalData.begin(), cutter-
>finalData.end());
    if (nWidth != nHeight) {
       // Если заданная фигура - прямоугольник, разбиваем оставшуюся часть
на квадраты с максимально возможной стороной
       while (size > 0) {
          if (nWidth > nHeight) {
            // разбиение по горизонтали
            sqX += size;
            nWidth -= size;
          } else {
            // разбиение по вертикали
            sqY += size;
            nHeight -= size;
         if (sqX > width || sqY > height)
            break:
          size = nWidth > nHeight ? nHeight : nWidth;
          if (size == width || size == height) {
            // если оставшаяся часть кратна квадрату с максимально возмож-
ной стороной, копируются данные первого квадрирования со смещением ко-
ординат
            for (auto &d: cutter->finalData) {
               finalData.push back(\{d[0] + sqX - 1, d[1] + sqY - 1, d[2]\});
            totalDivisions += cutter->totalDivisions;
          } else {
            finalData.push back({sqX, sqY, size});
            totalDivisions++;
          }
       }
     }
     delete cutter;
#ifdef DEBUG
    std::cout << "\sim\sim\sim\sim Оптимальное покрытие прямоугольника \sim\sim\sim\sim\sim"
<< std::endl;
    std::vector<std::vector<size t>> rectArr;
     rectArr.resize(height);
    for (auto &a : rectArr) {
       a.resize(width);
    for (auto &data: finalData) {
       for (auto i = data[1] - 1; i < data[1] + data[2] - 1; ++i) {
         for (auto j = data[0] - 1; j < data[0] + data[2] - 1; ++j) {
            rectArr[i][j] = data[2];
          }
       }
    for (auto & i : rectArr) {
```

```
for (auto j : i) {
          std::cout << j << " ";
       std::cout << std::endl;
#endif
     std::cout << "Количество вариантов оптимального покрытия квадратами:
" << std::endl << totalDivisions << std::endl;
     std::cout << "Финальный результат:" << std::endl;
     for (auto &data: finalData) {
    std::cout << data[0] << " " << data[1] << " " << data[2] << std::endl;
     }
  };
};
int main()
{
  size t width, height;
  std::cout << "Введите размеры прямоугольника" << std::endl;
  std::cout << "Ширина: ";
  std::cin >> width;
  std::cout << "Высота: ";
  std::cin >> height;
  if (height < 2 \mid \mid width < 2) {
     std::cout << "Размер ребра прямоугольника не может быть меньше 2 по
условиям задачи" << std::endl;
     return 0;
  }
  auto *cutter = new RectangleDivision(width, height);
  cutter->createDivision();
  delete cutter;
  return 0;
}
```