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

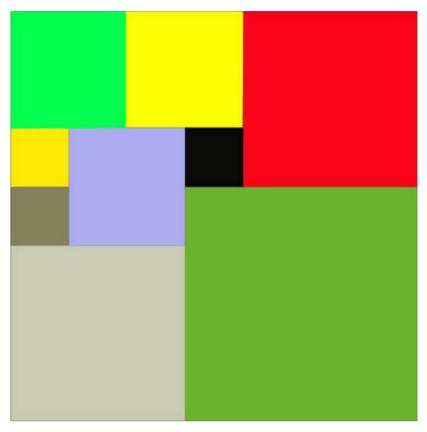
Применить на практике алгоритм поиска с возвратом для заполнения прямоугольника минимальным количеством квадратов, со сторонами, меньшими ребер прямоугольника.

Вар. 4и. Итеративный 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 KK, задающее минимальное количество обрезков(квадратов), из которых можно построить

столешницу(квадрат) заданного размера NN. Далее должны идти KK 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

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

bool 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 |
| | 5 4 1 |
| | |
| 10, 15 | 6 |
| | 115 |
| | 165 |
| | 615 |
| | 665 |
| | 1 11 5 |
| | 6 11 5 |
| | |
| | |

| 11.0 | 10 |
|--------|---------|
| 14, 9 | 12 |
| | 116 |
| | 173 |
| | 473 |
| | 713 |
| | 7 4 3 |
| | 773 |
| | 10 1 5 |
| | 10 6 4 |
| | 14 6 1 |
| | 14 7 1 |
| | 14 8 1 |
| | 1491 |
| | 1131 |
| 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 |
| | 17 1 / |

| 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
* итеративного бэктрекинга.
* Рёбра квадратов меньше рёбер поля.
*/
#include <iostream>
#include <vector>
#define DEBUG
using namespace std;
class SquareDivision
private:
  vector<vector<size t>> squareDivArr;
  vector<vector<size t>> optimalSquareDivArr;
  size t size{};
  size t currDivCount{};
  size t optimalDivCount{};
  size t compression{};
public:
  vector<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 > 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
    cout << "=== Завершение первоначальной расстановки ===" << endl
        << "+++++++ Поиск оптимального варианта +++++++ << endl;
```

```
#endif
     updateOptimalDivision(size / 2, size / 2 + 1);
    saveOptimalDivString();
private:
  /* Процедуры квадрирования */
  // 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
    cout << "~~~~~~ Добавление квадрата № " << currDivCount << "
~~~~~~~" << endl;
    if (compression > 1)
       cout << "Применен масштаб: " << compression << endl;
    for (auto & i : squareDivArr) {
       for (auto j : i) {
         cout << j << " ";
       cout << 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}; j++) {
          if (squareDivArr[i][j] != 0)
            return false;
       }
     }
     return true;
  // Поиск свободного фрагмента поля
  bool findEmpty(size t &x, size t &y) {
     while (squareDivArr[x][y] != 0) {
       if (y == size - 1) {
         if (x == size - 1) {
            return false;
          } else {
            X++;
            y = size / 2;
            continue;
```

```
y++;
    }
    return true;
  }
  // Удаление разбиения
  void removeDivision(size_t x, size_t y, size_t size_, bool optimal)
#ifdef DEBUG
    if (!optimal)
       cout << "~~~~~~ << endl << "Удаля-
#endif
    for (auto i = x; i < x + size; ++i)
      for (auto j = y; j < y + size ; ++j) {
         if (optimal)
           optimalSquareDivArr[i][i] = 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)
  {
    if (currDivCount >= optimalDivCount)
       return;
    for (auto n = size / 2; n > 0; --n) {
       if (checkDivision(x, y, n)) {
         insertDivision(x, y, n);
         size t copyX = x;
         size_t copyY = y;
         if (findEmpty(copyX, copyY)) {
           updateOptimalDivision(copyX, copyY, 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
массив
  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, i * compression + 1,
optimalSquareDivArr[i][j] * 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;
    vector<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
    cout << "~~~~ Оптимальное покрытие прямоугольника ~~~~" <<
endl;
    vector<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) {
         cout << j << " ";
       cout << endl;
```

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