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

Кафедра математического обеспечения и применения ЭВМ

ОТЧЕТ

по практической работе №1 по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»

Тема: Поиск с возвратом

Студентка гр. 8382	 Ефимова М.А
Преподаватель	Фирсов М.А.

Санкт-Петербург 2020

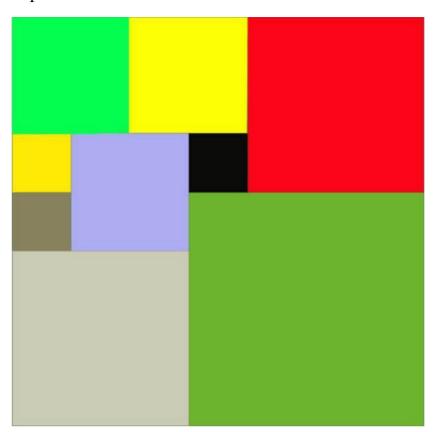
Цель работы.

Ознакомиться с алгоритмом перебора с возвратом и научиться применять его на практике. Написать программу реализовывающую поиск с возвратом.

Постановка задачи.

У Вовы много квадратных обрезков доски. Их стороны (размер) изменяются от 11 до N-1N-1, и у него есть неограниченное число обрезков любого размера. Но ему очень хочется получить большую столешницу - квадрат размера NN . Он может получить ее, собрав из уже имеющихся обрезков(квадратов).

Например, столешница размера 7×77×7 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 $NN(2 \le N \le 202 \le N \le 20)$.

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 $(1 \le x,y \le N1 \le x,y \le N)$ и длину стороны соответствующего обрезка (квадрата).

Пример входных данных

7

Соответствующие выходные данные

9

1 1 2

132

3 1 1

4 1 1

3 2 2

5 1 3

444

153

Индивидуальное задание.

Bap. 2p

Рекурсивный бэктрекинг. Исследование времени выполнения от размера квадрата

Сложность алгоритма

Сложность алгоритма $O(2^N)$. Объяснить это можно тем, что для каждого маленького квадрата существует 2 варианта размещениям : либо он ставиться в большой квадрат, либо нет.

Если рассмотреть разбиение всех квадратов длины от 2 до 40, то можно вывести следующее утверждение: минимальному разбиению (разбиению с наименьшим количеством квадратов) для непростых чисел N

(Напр.: 6, 21, 33) будет соответствовать разбиение квадрата с длиной стороны равной наименьшему целочисленному делителю числа N не равному единице.

Описание алгоритма.

Сам квадрат представлен в виде двумерного массива square.

С помощью функции Intialization мы инициализируем значениями простых чисел. Если N - простое число, то берем значения N/2, N/2 + 1.Далее мы инициализируем память и с помощью функции void search_first_elem(int** square,int &x_new,int &y_new,int N) находим свободное место для квадрата с координатами N0 и N1 и N2 заполняем квадрат и находим новое ближайшее место.

Далее мы рассматриваем отдельные случаи, представляя наше число ввода, как простое число или непростое число. Если остаток от деления нашего числа на два равно нулю, то результатом будет являться число 4. Если же остаток от деления нашего числа на три равно нулю, то результатом будет являться число 6.

Поиск свободного места для квадрата (по координатам) мы находим с помощью функции void search_first_elem(int** square,int &x_new,int &y_new,int N). Мы проходим по всему нашему двумерному массиву и находим первое свободное места, начиная от левого верхнего угла.

Вывод результатов на основе заполнения матрицы мы производим с помощью функции void setPosition.

В самой рекурсии происходит следующее:

Проверка на достижение предельной глубины рекурсии. Если это предел, то возвращается -1. Осуществляется поиск пустой клетки в массиве arr. Если таковой не оказалось, то возвращается 0.

Далее происходит нахождение максимальной длины квадрата, который можно поместить, начиная с данной точки левого верхнего угла. Пробуются разные длины квадрата.

Возращенное значение количества квадратов проверяется на минимальное и, если это так, запоминаем длину текущего квадрата. Далее очищаем квадрат. И переходим к следующей длине квадрата.

Оптимизация.

Оптимизация алгоритма заключается в использовании двух функций:

- 1) Когда вводимое число кратно двум
- 2) Когда вводимое число кратно трем

В первом случае решением нашей задачи будет число 4. Во втором случае решением нашей задачи будет число 6.

Оптимизация заключается в том, что при делении на наше вводимое число мы можем каждый раз делить на 2*n квадратов.

Описание функций.

void Intialization(int** square,int N) — инициализация значениями простых чисел. Если N - простое число, то берем значения N/2, N/2+1

void Initialize(int** square,int N,int number1,int number2) — проход по квадратам

 void copy(int**square,int**
 best_square,int
 N)
 – сохранение наилучшего

 расположения квадрата

void printBoard(int** best_square,int N) — вывод текущего положения квадрата
на экран

void clear(int** square,int** best_square,int N) — освобождение памяти после вывода квадратов на экран

void remove_numbers(int** square,int N,int curr_square,int x_start,int y_start)

 когда мы получили разделение, то мы возвращаемся к тому моменту, когда квадрат был меньше. Рекурсивно возвращаемся к изначальному номеру квадрата, обнуляю его и все последующие квадраты.

void search_first_elem(int** square,int &x_new,int &y_new,int N) — поиск свободного места для квадрата с координатами х и у.Заполнили квадрат и надо найти новое ближайшее место.

voidmemoryInitialization(int**square,int**best_square,intN)— инициализация памяти

void printMultipleTwo (int N) – когда кратно двум, то ответ всегда будет 4 **void printMultipleThree(int N)** - когда кратно трем, то ответ всегда будет 6 Далее высчитываем координаты по формуле

void printResult(int** best_sq,int N,int min) — получаем массив чисел, по массиву чисел находим координаты. Из левого верхнего угла находим первый квадрат и тд.

void setPosition(int** square,int** best_square_version,int N,int x,int y,int number_of_squares,int &min,deque<pair<int,int>> &components_of_square, bool &forward) - вывод результатов на основе заполнения матрицы. Строим максимальный квадрат, далее уменьшаем каждый раз квадрат на единицу и меняем остальные. Координаты хранят х и у.

Тестирование.

Таблица 3 – Тестирование

№ теста	Тест	Результат
		4
		1 1 1
1	2	1 2 1
		2 1 1
		2 2 1
2	6	4

		113
		1 4 3
		4 1 3
		4 4 3
		11
		1 1 7
	186	
		8 1 6
		7 8 1
2	12	7 9 3
3	13	7122
		872
		9122
		1074
		10111
		11113
		37
		15
		1119
		12018
		20118
_	27	19 20 11
5	37	9213
		19247
		19317
		20192
		22195
		26242
		26 26 12

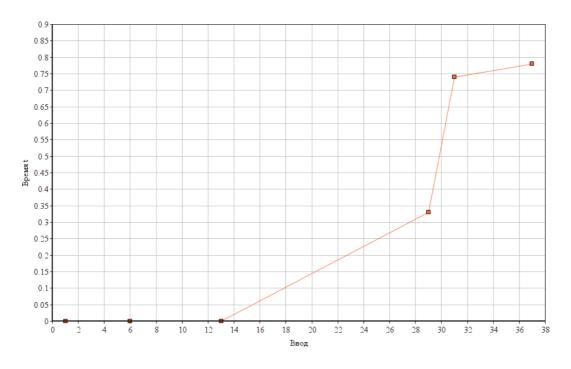
6	25	8 1 1 5 1 6 5 1115 11610 6110 6115 11 11 15 16110
7	33	6 1111 11211 12311 12111 12 12 22 23111

Исследование времени.

Ввод	Вывод (сек)
1	0
6	0
13	0
29	0.33

31	0.74	
37	0.76	
45	0	

График исследования времени от данных.



Частичные решения.

Решения храним в стеке и сравниваем с минимальным разбиением квадратов. В рекурсивную функцию подаем массив квадрата, массив наилучшего квадрата, координаты, сторону квадрата, и переменную, которая отвечает за направление прогона по нашему квадрату.

Вывод.

В ходе выполнения лабораторной работы был изучен и применен на практике алгоритм перебора с возвратом.

ПРИЛОЖЕНИЕ А Исходный код программы

```
#include <iostream>
#include <deque>
#include <vector>
#include <ctime>
using namespace std;
void Intialization(int** square,int N){//инициализация нулями изначальных
квадратов
for(int i = 0;i < N/2 + 1;i++)
for(int j = 0;j < N / 2 + 1;j++)
square[i][j] = 1;
for(int i = 0; i < N / 2; i++)
for(int j = N / 2 + 1; j < N; j++)
square[i][i] = 2;
for(int i = N / 2 + 1; i < N; i++)
for(int j = 0; j < N / 2; j++)
square[i][j] = 3;
square[N / 2 + 1][N / 2] = 4;
void Initialize(int** square,int N,int number1,int number2){
for(int i = 0; i < number 1; i++)
for(int j = 0; j < number 1; j++)
square[i][j] = 1;
for(int i = 0;i < number 2;i++)
for(int j = number1; j < N; j++)
square[i][j] = 2;
for(int i = number2; i < number2 * 2; i++)
for(int j = number 1; j < N; j++)
square[i][j] = 3;
for(int i = number1; i < N; i++)
for(int j = 0; j < number 2; j++)
square[i][i] = 4;
square[number1][number2] = 5;
//printBoard(square,N);
void copy(int**square,int** best_square,int N){//coxpaнeние наилучшего
расположения квадратов
for (int i = 0; i < N; i++) {
for(int j = 0; j < N; j++)
best_square[i][j] = square[i][j];
}
}
}
void printBoard(int** best square,int N){//вывод текущего положения квадратов на
экран
cout << "-----" << "\n";
```

```
for(int i = 0; i < N; i++){
for(int j = 0; j < N; j++)
cout << best_square[i][j] << " ";</pre>
printf("\n");
void clear(int** square,int** best_square,int N){//освобождение памяти по
завершению работы алгоритма
for(int i = 9; i < N; i++){
delete square[i];
delete best_square[i];
}
}
void remove_numbers(int** square,int N,int curr_square,int x_start,int y_start){
for(int i = 0; i < N; i++){
for(int j = 0; j < N; j++)
if(square[i][j] > curr_square || (square[i][j] == curr_square && (i > x_start || j >
y_start)))
square[i][j] = 0;
}
}
}
void search_first_elem(int** square,int &x_new,int &y_new,int N){//функция поиска
свободного места для квадртата
x new = -1;
y_new = -1;
for (int i = 0; i < N; i++) {
for (int j = 0; j < N; j++) {
if (!square[i][j]) {
x_new = i;
y_new = j;
break;
if (x_new != -1)
break:
}
}
84.
void memoryInitialization(int** square,int** best_square,int N){
for(int i = 0; i < N; i++) {
square[i] = new int[N];
best_square[i] = new int[N];
}
void printMultipleTwo(int N){
cout << 4 << "\n";
cout << 1 << " " << 1 << " " << N / 2 << " \n";
```

```
cout << 1 << " " << N / 2 + 1 << " " << N / 2 << "\n";
cout << N / 2 + 1 << " " << 1 << " " << N / 2 << "\n";
cout << N / 2 + 1 << " " << N / 2 + 1 << " " << N / 2 << " \n";
void printMultipleThree(int N){
cout << 6 << "\n";
cout << 1 << " " << 1 << " " << N - N/3 << "\n";
cout << 1 << " " << N - N/3 + 1 << " " << N / 3 << "\n";
cout << N / 3 + 1 << " " << N - N/3 + 1 << " " << N / 3 << "\n";
cout << N - N/3 + 1 << " " << 1 << " " << N / 3 << "\n";
cout << N - N/3 + 1 << " " << N/3 + 1 << " " << N / 3 << "\n";
cout << N - N/3 + 1 << " " << N - N/3 + 1 << " " <math><< N / 3 << " \ ":
}
void printResult(int** best_sq,int N,int min){//вывод оезультатов на основе
заполнения матрицы
int x,y,len;
bool find;
for(int k = 1; k \le \min; k++){
x = 0;
len = 0;
y = 0;
find = false;
for(int i = 0; i < N; i++){
for(int j = 0; j < N; j++){
if(find){
if(i + 1) = N || i + 1 > = N || best_sq[i + 1][i + 1]! = k) 
len = i - x + 2;
break;
} else
i++;
}
if(!find \&\& best\_sq[i][j] == k){
find = true;
x = i + 1;
y = i + 1;
if(i + 1) = N || i + 1 > = N || best_sq[i + 1][j + 1] != k)
len = 1;
break;
}
i++;
if(len)
break;
cout << x << " " << y << " " << len << "\n";
}
```

```
square,int** best_square_version,int N,int x,int y,int
void setPosition(int**
number_of_squares,int &min,deque<pair<int,int>> &components_of_square, bool
&forward) {
int x new = -1;
int y_new = -1;
unsigned long size_of_queue = components_of_square.size();
bool check = true;
pair<int, int> coordinates;
vector<pair<int, int>> curr_components;
for (int i = 0; i < size of queue; i++) {//проверка на то, можно ли на
свободных позициях увеличить квадрат
coordinates = components_of_square.front();
components_of_square.pop_front();
x_new = coordinates.first;
y new = coordinates.second;
if (((x \text{ new} + 1 < N \&\& y \text{ new} + 1 < N \&\& \text{ number of squares} != 1) ||
(x_new + 1 < N - 1 & y_new + 1 < N - 1)) & 
(!square[x_new + 1][y_new + 1] || square[x_new + 1][y_new + 1] ==
number of squares) &&
(!square[x_new + 1][y_new] || square[x_new + 1][y_new] ==
       number_of_squares)
&& (!square[x_new][y_new + 1] \parallel square[x_new][y_new + 1] ==
number_of_squares)) {
if (!square[x_new + 1][y_new]) {
components_of_square.emplace_back(make_pair(x_new + 1, y_new));
curr_components.emplace_back(make_pair(x_new + 1, y_new));
if (!square[x new][y new + 1]) {
components_of_square.emplace_back(make_pair(x_new, y_new + 1));
curr components.emplace_back(make_pair(x_new, y_new + 1));
}
if (!square[x_new + 1][y_new + 1]) {
components_of_square.emplace_back(make_pair(x_new + 1, y_new + 1));
curr_components.emplace_back(make_pair(x_new + 1, y_new + 1));
}
} else
check = false;
if (check) {//если можно. рекурсивно запускаем процесс для следующей вершины
for (int i = 0; i < curr components.size(); i++) {
coordinates = curr_components[i];
x new = coordinates.first;
y new = coordinates.second;
square[x_new][y_new] = number_of_squares;
//printBoard(square,N);
setPosition(square, best_square_version, N, x + 1, y + 1, number_of_squares, min,
components_of_square,
forward);
} else {
```

```
search_first_elem(square, x_new, y_new, N);//если нельзя, ищем свободную позицию
для построения следующего квадрата
if (x \text{ new } != -1)  {
if (!forward) {//вернувшись до ближайшего не единичного квадрата, изменяем
его размер и продолжаем построение
if(number_of_squares + 1 >= min)
return;
remove_numbers(square, N, number_of_squares, x, y);
search_first_elem(square, x_new, y_new, N);
forward = true;
forward = true;
components_of_square.resize(0);
components_of_square.emplace_back(make_pair(x_new, y_new));
square[x new][y new] = number of squares + 1;
if(number_of_squares + 1 < min) {</pre>
setPosition(square, best_square_version, N, x_new, y_new, number_of_squares
       1, min, components of square,
forward);
}
else {
forward = false;
}
} else {
if (number_of_squares < min) {//если все клетки заняты, возвращаемся до
ближайшего не единичного квадрата
min = number_of_squares;
copy(square, best square version, N);//если к-ство квадратов при данной
конфигурации минимально, сохраняем текущее расположение
// cout << "Печать наилучшего на данное время решения" << "\n";
//printBoard(best_square_version,N);
forward = false;
void menu(int N,int** square,int** best_square_version){
bool forward = true;
deque<pair<int,int>> components of square;
int min = (N * N) - (N - 1) * (N - 1) + 1;
memoryInitialization(square,best_square_version,N);
if((N \% 2 \&\& N \% 5 \&\& N \% 3) || (N == 3) || (N == 5)) {
components_of_square.emplace_back(make_pair(N / 2 + 1, N / 2));
Intialization(square,N);
setPosition(square, best_square_version, N, N / 2 + 1, N / 2, 4, min,
components_of_square, forward);
}
else
if(!(N \% 2))
printMultipleTwo(N);
```

```
else
if(!(N \% 3))
printMultipleThree(N);
if(!(N % 5)){
int coord1 = N - N / 5 - N / 5;
int coord2 = N - coord1;
Initialize(square, N, coord1, coord2);
components_of_square.emplace_back(make_pair(coord1, coord2));
setPosition(square, best_square_version, N, coord1, coord2, 5, min,
components of square, forward);
cout << min << "\n";
printResult(best_square_version, N, min);
if((N \% 2 \&\& N \% 5 \&\& N \% 3) || (N == 3) || (N == 5)) 
cout << min << "\n";
printResult(best square version, N, min);
}
int main() {
srand(time(0));
time_t start;
time(&start);
start = clock();
deque<pair<int,int>> components_of_square;
int N;
cin >> N;
int** square = new int*[N];//массив для текущей конфигурации
int** best_square_version = new int*[N];//массив для наилучшей
конфигурации.
menu(N, square, best square version);
clear(square,best_square_version,N);
time t end;
end = clock();
cout << "Time:"
std::cout << (end - start)/1000 << "sec\n";
return 0;
}
```

Ссылки на тестирование

- 1. https://ideone.com/jJJC9E
- 2. https://ideone.com/XfsLDM
- 3. https://ideone.com/SN0fOV