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

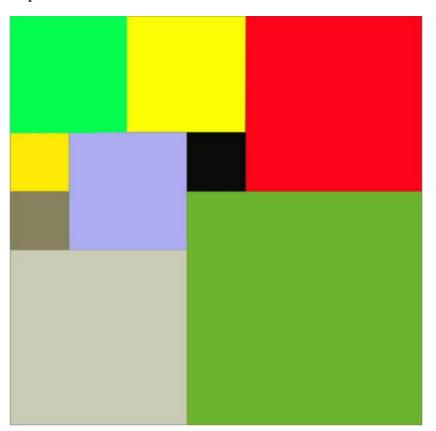
Цель работы.

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

322

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 X и Y. 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(intsquare,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.

 void
 memoryInitialization(int**
 square,int**
 best_square,int
 N)
 —

 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
		111
1	2	1 2 1
		2 1 1
		2 2 1
2	6	4

		1 1 3
		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	7 12 2
		872
		9 12 2
		10 7 4
		10 11 1
		11 11 3
		37 15
		1 1 19
		1 20 18
	20 1 18	
		19 20 11
5 37	9 21 3	
	19 24 7	
	19 31 7	
	20 19 2	
	22 19 5	
	26 24 2	
		26 26 12

6	25	8 1 1 5 1 6 5 1 11 5 1 16 10 6 1 10 6 11 5 11 11 15 16 1 10
7	33	6 1 1 11 1 12 11 1 23 11 12 1 11 12 12 22 23 1 11

Исследование времени.

Ввод	Вывод (сек)
1	0
6	0
13	0
29	0.33

31	0.74
37	0.76
45	0

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. Исследованы данные от времени. Если остаток от деления нашего вводимого числа на 3 или на 2 не равен нулю, то время возрастает с возрастанием вводимого числа.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

Исходный код программы

```
1. #include <iostream>
2. #include <deque>
3. #include <vector>
4. #include <ctime>
5.
6. using namespace std;
7.
8. void Intialization(int** square,int N){//инициализация нулями изначальных
   квадратов
9. for(int i = 0; i < N/2 + 1; i++)
10. for(int j = 0; j < N / 2 + 1; j++)
11. square[i][j] = 1;
12. for(int i = 0;i < N / 2;i++)
13. for(int j = N / 2 + 1; j < N; j++)
14. square[i][i] = 2;
15. for(int i = N / 2 + 1; i < N; i++)
16. for(int j = 0; j < N / 2; j++)
17. square[i][j] = 3;
18. square[N/2+1][N/2]=4;
19. }
20. void Initialize(int** square,int N,int number1,int number2){
21. for(int i = 0; i < number 1; i++)
22. for(int j = 0; j < number 1; j++)
23. square[i][j] = 1;
24. for(int i = 0; i < number 2; i + +)
25. for(int j = number 1; j < N; j++)
26. square[i][i] = 2;
27. for(int i = number2;i < number2 * 2;i++)
28. for(int j = number1; j < N; j++)
29. square[i][j] = 3;
30. for(int i = number1; i < N; i++)
31. for(int j = 0; j < number 2; j++)
32. square[i][i] = 4;
33. square[number1][number2] = 5;
34. //printBoard(square,N);
36. void copy(int**square,int** best square,int N){//coxранение наилучшего
   расположения квадратов
37. for (int i = 0; i < N; i++) {
38. for(int j = 0; j < N; j++)
39. best square[i][i] = square[i][i];
40.}
41. }
42. }
44. void printBoard(int** best square,int N){//вывод текущего положения квадратов на
   экран
45. cout << "-----" << "\n":
```

```
46. for(int i = 0; i < N; i++)
47. for(int j = 0; j < N; j++)
48. cout << best_square[i][j] << " ";
49. printf("\n");
50. }
51.}
52.
53. void clear(int** square,int** best square,int N){//освобождение памяти по
   завершению работы алгоритма
54. for(int i = 9; i < N; i++)
55. delete square[i];
56. delete best_square[i];
57. }
58. }
59.
60. void remove_numbers(int** square,int N,int curr_square,int x_start,int y_start){
61. for(int i = 0;i < N;i++){
62. for(int j = 0; j < N; j++){
63. if(square[i][i] > curr square \parallel (square[i][i] == curr square && (i > x start \parallel i >
   v start)))
64. square[i][j] = 0;
65. }
66. }
67. }
68.
69. void search_first_elem(int** square,int &x_new,int &y_new,int N){//функция поиска
   свободного места для квадртата
70. x new = -1;
71. y_new = -1;
72. for (int i = 0; i < N; i++) {
73. for (int j = 0; j < N; j++) {
74. if (!square[i][i]) {
75. x_new = i;
76. y_new = i;
77. break;
78. }
79. }
80. if (x_new != -1)
81. break;
82. }
83. }
84.
85. void memoryInitialization(int** square,int** best_square,int N){
86. for(int i = 0;i < N;i++) {
87. square[i] = new int[N];
88. best square[i] = new int[N];
89. }
90. }
91. void printMultipleTwo(int N){
92. cout << 4 << "\n";
93. cout << 1 << " " << 1 << " " << N / 2 << "\n";
```

```
94. cout << 1 << " " << N / 2 + 1 << " " << N / 2 << "\n";
95. cout << N/2 + 1 << "" << 1 << "" << N/2 << "\n";
96. cout << N/2 + 1 << " " << N/2 + 1 << " " << N/2 << "\n";
97. }
98. void printMultipleThree(int N){
99. cout << 6 << "\n";
           cout << 1 << " " << 1 << " " << N - N/3 << "\n";
100.
101.
           cout << 1 << " " << N - N/3 + 1 << " " << N / 3 << "\n";
           cout << N / 3 + 1 << " " << N - N/3 + 1 << " " << N / 3 << "\n";
102.
           cout << N - N/3 + 1 << " " << 1 << " " << N / 3 << "\n";
103.
104.
           cout << N - N/3 + 1 << " " << N/3 + 1 << " " << N / 3 << "\n";
           cout << N - N/3 + 1 << " " << N - N/3 + 1 << " " << N / 3 << "\n";
105.
106.
107.
           void printResult(int** best sq,int N,int min){//вывод оезультатов на основе
   заполнения матрицы
108.
           int x,y,len;
109.
           bool find;
110.
           for(int k = 1; k <= min; k++){
111.
           x = 0:
112.
           len = 0;
113.
           y = 0;
114.
           find = false;
115.
           for(int i = 0; i < N; i++){
116.
           for(int j = 0; j < N; j++){
117.
           if(find){
           if(i + 1) = N || i + 1 > = N || best sq[i + 1][i + 1]! = k) 
118.
119.
           len = i - x + 2;
120.
           break;
121.
           } else
122.
           i++;
123.
           if(!find \&\& best\_sq[i][j] == k){
124.
125.
           find = true;
126.
           x = i + 1;
127.
           y = i + 1;
128.
           if(i + 1) = N || i + 1 > = N || best_sq[i + 1][j + 1]! = k
129.
           len = 1;
130.
           break;
131.
132.
           i++;
133.
134.
135.
           if(len)
           break;
136.
137.
138.
           cout << x << " " << y << " " << len << "\n";
139.
140.
           }
141.
```

```
142.
          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) {
143.
          int x new = -1:
144.
          int y new = -1;
145.
          unsigned long size of queue = components of square.size();
          bool check = true;
146.
147.
          pair<int, int> coordinates;
148.
          vector<pair<int, int>> curr components;
          for (int i = 0; i < size_of_queue; i++) {//проверка на то, можно ли на
149.
   свободных позициях увеличить квадрат
150.
          coordinates = components of square.front();
151.
          components_of_square.pop_front();
152.
          x new = coordinates.first;
153.
          y new = coordinates.second;
          if (((x \text{ new} + 1 < N \&\& y \text{ new} + 1 < N \&\& \text{ number of squares} != 1) ||
154.
155.
          (x_new + 1 < N - 1 & y_new + 1 < N - 1)) & 
156.
          (!square[x_new + 1][y_new + 1] || square[x_new + 1][y_new + 1] ==
   number of squares) &&
          (!square[x_new + 1][y_new] \parallel square[x_new + 1][y_new] ==
157.
   number of squares)
158.
           && (!square[x_new][y_new + 1] \parallel square[x_new][y_new + 1] ==
   number_of_squares)) {
159.
          if (!square[x_new + 1][y_new]) {
          components_of_square.emplace_back(make_pair(x_new + 1, y_new));
160.
          curr components.emplace back(make pair(x new + 1, y new));
161.
162.
163.
          if (!square[x_new][y_new + 1]) {
          components_of_square.emplace_back(make_pair(x_new, y_new + 1));
164.
165.
          curr components.emplace back(make pair(x new, y new + 1));
166.
          if (!square[x_new + 1][y_new + 1]) {
167.
168.
          components_of_square.emplace_back(make_pair(x_new + 1, y_new + 1));
169.
          curr components.emplace back(make pair(x new + 1, y new + 1));
170.
171.
           } else
172.
          check = false;
173.
          if (check) {//если можно. рекурсивно запускаем процесс для следующей
174.
   вершины
          for (int i = 0; i < curr\_components.size(); i++) {
175.
176.
          coordinates = curr_components[i];
177.
          x new = coordinates.first;
          y new = coordinates.second;
178.
179.
          square[x_new][y_new] = number_of_squares;
180.
181.
          //printBoard(square,N);
182.
          setPosition(square, best_square_version, N, x + 1, y + 1, number_of_squares,
   min, components of square,
          forward);
183.
184.
           } else {
```

```
185.
          search_first_elem(square, x_new, y_new, N);//если нельзя, ищем свободную
   позицию для построения следующего квадрата
186.
187.
          if (x \text{ new } != -1)  {
188.
          if (!forward) {//вернувшись до ближайшего не единичного квадрата,
   изменяем его размер и продолжаем построение
189.
          if(number of squares +1 \ge \min)
190.
          return;
191.
          remove numbers(square, N, number of squares, x, y);
          search_first_elem(square, x_new, y_new, N);
192.
193.
          forward = true;
194.
195.
          forward = true;
196.
          components_of_square.resize(0);
197.
          components_of_square.emplace_back(make_pair(x_new, y_new));
198.
          square[x_new][y_new] = number_of_squares + 1;
          if(number_of_squares + 1 < min) {</pre>
199.
200.
          setPosition(square, best_square_version, N, x_new, y_new, number_of squares
   + 1, min, components of square,
          forward);
201.
202.
          }
203.
          else {
204.
          forward = false;
205.
          }
206.
          } else {
          if (number of squares < min) {//если все клетки заняты, возвращаемся до
207.
   ближайшего не единичного квадрата
208.
          min = number of squares;
209.
          copy(square, best square version, N);//если к-ство квадратов при данной
   конфигурации минимально, сохраняем текущее расположение
210.
          // cout << "Печать наилучшего на данное время решения" << "\n";
211.
          //printBoard(best square version,N);
212.
213.
          forward = false;
214.
          }
215.
          }
216.
217.
          void menu(int N,int** square,int** best_square_version){
218.
          bool forward = true:
219.
          deque<pair<int,int>> components_of_square;
220.
          int min = (N * N) - (N - 1) * (N - 1) + 1;
221.
          memoryInitialization(square.best square version,N);
222.
          if((N \% 2 \&\& N \% 5 \&\& N \% 3) || (N == 3) || (N == 5)) {
223.
          components_of_square.emplace_back(make_pair(N / 2 + 1, N / 2));
224.
          Intialization(square,N);
225.
          setPosition(square, best square version, N, N / 2 + 1, N / 2, 4, min,
   components_of_square, forward);
226.
          }
227.
          else
228.
          if(!(N \% 2))
229.
          printMultipleTwo(N);
```

```
230.
          else
231.
          if(!(N % 3))
232.
          printMultipleThree(N);
233.
          else
234.
          if(!(N \% 5)){
          int coord1 = N - N / 5 - N / 5;
235.
236.
          int coord2 = N - coord1;
237.
          Initialize(square, N, coord1, coord2);
          components_of_square.emplace_back(make_pair(coord1, coord2));
238.
239.
           setPosition(square, best_square_version, N, coord1, coord2, 5, min,
   components_of_square, forward);
240.
          cout << min << "\n";
241.
          printResult(best_square_version, N, min);
242.
           \inf((N \% 2 \&\& N \% 5 \&\& N \% 3) || (N == 3) || (N == 5)) 
243.
          cout << min << "\n";
           printResult(best_square_version, N, min);
244.
245.
246.
           }
247.
248.
          int main() {
249.
          srand(time(0));
250.
          time_t start;
251.
          time(&start);
252.
          start = clock();
          deque<pair<int,int>> components_of_square;
253.
254.
          int N;
255.
          cin >> N;
          int** square = new int*[N];//массив для текущей конфигурации
256.
257.
          int** best_square_version = new int*[N];//массив для наилучшей
   конфигурации.
258.
          menu(N,square,best square version);
259.
          clear(square,best_square_version,N);
260.
          time_t end;
261.
          end = clock();
          std::cout << (end - start)/1000 << "sec\n";
262.
263.
          return 0;
264.
           }
```