

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации  
Пензенский государственный университет  
Кафедра «Вычислительная техника»

## **ОТЧЕТ**

по лабораторной работе №7  
по курсу «Логика и основы алгоритмизации в инженерных задачах»  
на тему «Обход графа в глубину»

Выполнили:

студенты группы 24ВВВЗ

Азаров М.С.

Кукушкин А.А.

Приняли:

к.т.н., доцент Юрова О.В.

к.т.н., Деев М.В.

Пенза 2025

### **Общие сведения.**

Обход графа – одна из наиболее распространенных операций с графами. Задачей обхода является прохождение всех вершин в графе. Обходы применяются для поиска информации, хранящейся в узлах графа, нахождения связей между вершинами или группами вершин и т.д.

Одним из способов обхода графов является поиск в глубину. Идея такого обхода состоит в том, чтобы начав обход из какой-либо вершины всегда переходить по первой встречающейся в процессе обхода связи в следующую вершину, пока существует такая возможность. Как только в процессе обхода исчерпаются возможности прохода, необходимо вернуться на один шаг назад и найти следующий вариант продвижения. Таким образом, итерационно выполняя описанные операции, будут пройдены все доступные для прохождения вершины. Чтобы не заходить повторно в уже пройденные вершины, необходимо их пометить как пройденные.

Таким образом, можно предложить следующую рекурсивную реализацию алгоритма обхода в глубину.

**Вход:**  $G$  – матрица смежности графа.

**Выход:** номера вершин в порядке их прохождения на экране.

### Алгоритм ПОГ

1.1. для всех  $i$  положим  $NUM[i] = \text{False}$  пометим как "не посещенную";

1.2. **ПОКА** существует "новая" вершина  $v$

1.3. **ВЫПОЛНЯТЬ** DFS ( $v$ ).

### Алгоритм DFS( $v$ ):

2.1. пометить  $v$  как "посещенную"  $NUM[v] = \text{True}$ ;

2.2. вывести на экран  $v$ ;

2.3. **ДЛЯ**  $i = 1$  **ДО**  $\text{size\_G}$  **ВЫПОЛНЯТЬ**

2.4. **ЕСЛИ**  $G(v,i) == 1$  **И**  $NUM[i] == \text{False}$

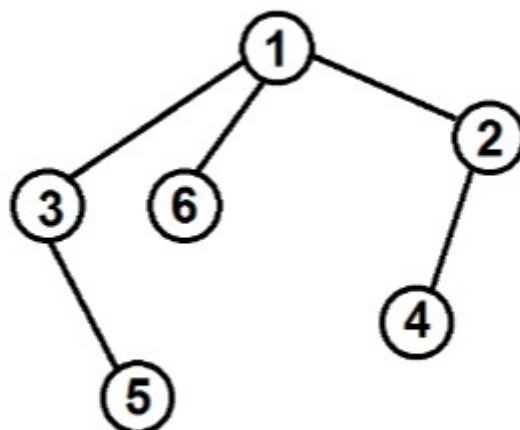
2.5. **ТО**

2.6. {

2.7. DFS( $i$ );

2.8. }

Например, пусть дан граф (рисунок 1), заданный в виде матрицы смежности:



$$G = \begin{Bmatrix} 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{Bmatrix}$$

Рисунок 1 – Граф

Тогда, если мы начнем обход из первой вершины, то в конце работы алгоритма все вершины будут посещены. А на экран будут выведены номера вершин в порядке их посещения алгоритмом.



$$NUM = \{True \quad True \quad True \quad True \quad True \quad True\}$$

Рисунок 2 – Результат работы обхода

**Цель работы** – Освоить алгоритм обхода графа в глубину (DFS) на практике, научившись генерировать неориентированный граф, представлять его в виде матрицы смежности и списков смежности, реализовывать рекурсивный и нерекурсивный обход в глубину для разных форм представления графа.

**Лабораторное задание:**

## Задание 1

1. Сгенерируйте (используя генератор случайных чисел) матрицу смежности для неориентированного графа  $G$ . Выведите матрицу на экран.
2. Для сгенерированного графа осуществите процедуру обхода в глубину, реализованную в соответствии с приведенным выше описанием.
- 3.\* Реализуйте процедуру обхода в глубину для графа, представленного списками смежности.

## Задание 2\*

1. Для матричной формы представления графов выполните преобразование рекурсивной реализации обхода графа к не рекурсивной.

## Код программы

C

```
#define _CRT_SECURE_NO_WARNINGS
#include <stdio.h>
#include <conio.h>
#include <stdlib.h>
#include <time.h>

void DFS(int** G, int numG, int* visited, int current) {
    visited[current] = 1;
    printf("%3d", current);

    for (int i = 0; i < numG; i++) {
        if (G[current][i] == 1 && visited[i] == 0) {
            DFS(G, numG, visited, i);
        }
    }
}

int main() {
    int** G;
    int numG, current;
    int* visited;

    printf("Input number of vertices: ");
    scanf("%d", &numG);
    visited = (int*)malloc(numG * sizeof(int));
    G = (int**)malloc(numG * sizeof(int*));
```

```

for (int i = 0; i < numG; i++)
    G[i] = (int*)malloc(numG * sizeof(int));

srand(time(NULL));

for (int i = 0; i < numG; i++) {
    visited[i] = 0;
    for (int j = i; j < numG; j++) {
        G[i][j] = G[j][i] = (i == j ? 0 : rand() % 2);
    }
}

for (int i = 0; i < numG; i++) {
    for (int j = 0; j < numG; j++) {
        printf("%3d", G[i][j]);
    }
    printf("\n");
}

printf("input start vershinka: ");
scanf("%d", &current);

printf("Path: ");
DFS(G, numG, visited, current);
free(visited);
for (int i = 0; i < numG; i++)
    free(G[i]);
free(G);

return 0;

```

}

**Результаты работы программы**

```
Консоль отладки Microsoft Visual Studio
Input number of vershini: 7
0 1 0 0 0 1 0
1 0 1 1 1 1 1
0 1 0 0 0 1 1
0 1 0 0 1 1 0
0 1 0 1 0 1 1
1 1 1 1 1 0 1
0 1 1 0 1 1 0
input start vershinka: 5
Path: 5 0 1 2 6 4 3
C:\Users\Administrator\source\repos\lb7\x64\Debug
?????? ????? ???????, ????? ??????? ??? ????.
```

Рисунок 3 - Результат работы программы

**Вывод:** В ходе выполнения лабораторной работы был освоен алгоритм обхода графа в глубину (DFS) и приобретены практические навыки работы с различными представлениями графов.