

Министерство науки и высшего образования Российской Федерации Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение высшего образования

«Московский государственный технический университет имени Н.Э. Баумана

(национальный исследовательский университет)» (МГТУ им. Н.Э. Баумана)

ФАКУЛЬТЕТ Информатика и системы управления

КАФЕДРА Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии

Отчет по лабораторной работе №8 «ГРАФЫ»

Студент Козырнов Александр Дмитриевич

Группа ИУ7 – 32Б

Преподаватель Силантьева А. В.

Вариант 6

2023 год.

Оглавление

ОПИСАНИЕ УСЛОВИЯ ЗАДАЧИ	2
ОПИСАНИЕ ТЕХНИЧЕСКОГО ЗАДАНИЯ	3
ОПИСАНИЕ АЛГОРИТМА	3
ОПИСАНИЕ СТРУКТУРЫ ДАННЫХ	5
ОЦЕНКА ЭФФЕКТИВНОСТИ (МС)	6
ПАМЯТЬ (БАЙТ)	6
ОТВЕТЫ НА КОНТРОЛЬНЫЕ ВОПРОСЫ	6

Описание условия задачи

Обработать графовую структуру в соответствии с заданным вариантом. Обосновать выбор необходимого алгоритма и выбор структуры для представления графов. Ввод данных осуществить на усмотрение программиста. Результат выдать в графической форме.

Найти минимальное (по количеству ребер) подмножество ребер, удаление которых превращает заданный связный граф в несвязный.

Описание технического задания

Входные данные:

Целочисленное значение кол-ва вершин в графе, целочисленные пары вершин, соединяющихся рёбрами.

Выходные данные:

Графическая визуализация полученного графа с отмеченными удалёнными рёбрами.

Обращение к программе:

Запускается через терминал командой: ./app.exe.

Аварийные ситуации:

- 1. Некорректный ввод кол-ва вершин.
- 2. Некорректное описание ребра графа.

Описание алгоритма

- 1. Пользователь вводит кол-во вершин в графе.
- 2. Определяются рёбра, соединяющие вершины.
- 3. Граф проверяется на связность: если он несвязный выводится в таком же виде, иначе
- 4. Рассматриваются комбинации рёбер по 1, 2 ... N штук. Каждая из них удаляется из графа и проверяется, является ли он связным.

5. В тот момент, когда граф перестал быть связным, программа завершается и выводит результат в файл.

Набор тестов

		Huoop recrob	
Nº	Название теста	Пользовательский ввод	Вывод
1	Некорректный ввод кол- ва вершин	-10	Введено недопустимое значение! Повторите попытку.
2	Некорректный ввод кол- ва вершин	abacaba	Введено недопустимое значение! Повторите попытку.
3	Некорректный ввод ребра	6 (при всего семи вершинах)	Введено недопустимое значение! Повторите попытку.
4	Ввод цикла	2 2	Путь в себя невозможен!
5	Корректный ввод	4 12 32 01 02 23 30 -1	Удаленные рёбра графа отмечены красным цветом.

Описание структуры данных

Матрица смежности

```
typedef struct
{
   int size; // кол-во вершин в графе
   int **matrix; // матрица смежности
} adjmat_t;
```

Ребро графа и цепочка

```
typedef struct
{
   int fvertex; // вершина 1
   int svertex; // вершина 2
} edge_t;

typedef struct
{
   int size; // размер цепочки
   edge_t *edges; // указатель на рёбра
} chain_t;
```

Оценка эффективности (мс)

Кол-во элементов	Время выполнения, мс
5	0.82
10	1.57
20	3.07

Для оценки эффективности было проведено 1.000 расчётов и взято среднее время.

Память (байт)

Кол-во элементов	Занимаемый объём
5	144
10	488
20	1032

Ответы на контрольные вопросы

1. Что такое граф?

Граф – конечное множество вершин и соединяющих их ребер; $G = \langle V, E \rangle$. Если пары E (ребра) имеют направление, то граф называется ориентированным; если ребро имеет вес, то граф называется взвешенным.

2. Как представляются графы в памяти?

С помощью матрицы смежности или списков смежности.

3. Какие операции возможны над графами?

Обход вершин, поиск различных путей, исключение и включение вершин.

4. Какие способы обхода графов существуют?

Обход в ширину (BFS – Breadth First Search), обход в глубину (DFS – Depth First Search).

5. Где используются графовые структуры?

Графовые структуры могут использоваться в задачах, в которых между элементами могут быть установлены произвольные связи, необязательно иерархические.

6. Какие пути в графе Вы знаете?

Эйлеров путь, простой путь, сложный путь.

7. Что такое каркасы графа?

Каркас графа – дерево, в которое входят все вершины графа, и некоторые (необязательно все) его рёбра.

Вывод

В ходе лабораторной работы я написал программу, строящую граф по введённому кол-ву вершин V и рёбер E, их соединяющих. Перебираются все комбинации рёбер за $O(E^2)$, а сам ДФС работает за O(V + E). Таким образом, общая сложность алгоритма – $O(E^3)$.

Хранить граф в списке смежности эффективно только при малом количестве вершин. Матрица смежности работает намного быстрее (в доступе), но занимает много бОльший объём, тк хранит **V*V** ячеек.

Пример задач.

Алгоритм может быть полезен в телекоммуникациях. Например, можно найти самый удаленную/защищенную вершину графа (компьютер) в сети. Также такой алгоритм может быть полезен для изоляции частей сети или создания дополнительных уровней безопасности.

Алгоритм также может быть полезен и в системах электроснабжения. С помощью алгоритма можно заранее знать самые несвязные части сети и спланировать процедуры устранения и обслуживания данного участка сети на будущее.