

Министерство образования и науки 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 (ИУ)
КАФЕДРА	Программное обеспечение ЭВМ и информационные технологии (ИУ7)

ОТЧЕТ ПО ЛАБОРАТОРНОЙ РАБОТЕ №7 «ОБРАБОТКА ГРАФОВ»

Студент, группа

Кононенко С., ИУ7-33Б

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.

Техническое задание

Входные данные:

- 1. Целое число, представляющее собой количество вершин в рассматриваемом графе: целое положительное число.
- 2. Пара целых чисел, представляющая собой связи между вершинами: целые неотрицательные числа в диапазоне от 0 до V-1, где V количество вершин графа.

Выходные данные:

1. Графическая физуализация полученного графа, где красным цветом отмечены удаленные ребра.

Функция программы: программа находит решение изложенной в условии задачи и визуализирует найденное решение при помощи фреймворка GraphViz.

Обращение к программе: запускается из терминала.

Аварийные ситуации:

- 1. Некорректный ввод количества вершин. На входе: неположительное целое число, нецелое число или буква. На выходе: сообщение «Введено недопустимое значение! Повторите попытку»
- 2. Некорректный ввод связей вершин в графе. На входе: целое число выходящее за диапазон [0; V-1], нецелое число, буква или попытка провести путь из вершины в саму себя. На выходе: сообщение «Введено недопустимое значение! Повторите попытку.»

Структуры данных

Хранение матрицы смежности:

```
typedef struct
  int size;
  int **matrix;
} adjmat_t;
     Поля структуры:
  • int size – размер матрицы (количество вершин в графе);
  • int **matrix – указатель на массив указателей;
     Хранение информации о ребре графа:
typedef struct
  int fvertex, svertex;
} edge_t;
     Поля структуры:
  • int fvertex, svertex – вершины, связываемые ребром;
     Хранение цепочек рёбер:
typedef struct
  int size;
  edge_t *edges;
} chain_t;
     Поля структуры:
  • int size — размер цепочки;

    edge_t *edges – указатель на массив рёбер;
```

Алгоритм

После ввода элементов графа граф проверяется на связность. Так как в данной задаче реализуется обработка неориентированного графа, то для проверки его на связность достаточно выполнить поиск в глубину для любой вершины и в случае, если по окончании поиска была посещена каждая вершина графа, граф является связным

После того, как была произведена проверка на связность, если граф является несвязным, то он выводится в исходном состоянии. В противном случае, начинают рассматриваться комбинации из V рёбер по 1, 2, ..., V ребёр и эти комбинации удаляются из графа, после каждого удаления повторяется процедура с поиском в ширину и так до тех пор, пока не будет получен несвязный граф.

Тесты

	Тест	Пользовательский ввод	Результат
1	Некорректный ввод количества вершин	0	Введено недопустимое значение! Повторите попытку.
2	Некорректный ввод количества вершин	A	Введено недопустимое значение! Повторите поппытку
3	Некорректный ввод номера вершины	5 (при количестве вершин больше или равном 5)	Введено недопустимое значение! Повторите поппытку
4	Некорректный ввод номера вершины	A	Введено недопустимое значение! Повторите поппытку
5	Некорректный ввод связи между вершинами	11	Путь в себя невозможен!
6	Корректный ввод характеристик	3; 0 1 / 1 2 / 2 0	Удаленные рёбра отмечены на графе красным цветом! (вывод графического изображения в упрограмме Gwenview)

Оценка эффективности

Измерения эффективности реализаций очереди будут производиться в единицах измерения — тактах процессорв. Для измерения была специально написана ассемблерная функция, поэтому погрешность измерений минимальна.

Время выполнения (в тактах процессора):

Количество элементов	Время выполнения
5	124407
10	337938
15	624714

Занимаемая память (в байтах):

Количество элементов	Занимаемая память
5	144
10	488
15	1032

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, гамильтонов путь.

7. Что такое каркасы графа?

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

Вывод

В данной реализации алгоритм состоит из двух этапов — поиск в глубину и полный перебор. Если V – количество вершин графа, а E – количество ребер, то алгоритм поиска в глубину имеет асимптотическую сложность O(V+E), а полный перебор рёбер – $O(E^2)$, таким образом общая сложность алгоритма, без учёта константы будет $O(E^2)$ (в худшем случае). Можно было воспользоваться алгоритмом поиска остовного дерева при помощи поиска в глубину, но в таком случае было бы необходимо хранить информацию об уже удаленных рёбрах, что накладывает дополнительные ограничения, поэтому выбор пал в сторону более простого, но менее эффективного алгоритма полного перебора.