

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 Тузов Даниил Александрович

Группа ИУ7 – 32Б

Преподаватель Барышникова Марина Юрьевна

Силантьева Александра Васильевна

Оглавление

ОПИСАНИЕ УСЛОВИЯ ЗАДАЧИ	<u></u> 3
ОПИСАНИЕ ТЕХНИЧЕСКОГО ЗАДАНИЯ	3
ОПИСАНИЕ СТРУКТУР ДАННЫХ	<u>4</u>
ОПИСАНИЕ АЛГОРИТМА	<u>5</u>
ОПИСАНИЕ ФУНКЦИЙ	6
ОБОСНОВАНИЕ ВЫБОРА АЛГОРИТМА И СТРУКТУР ДАННЫХ	8
ПРИМЕР РЕАЛЬНОЙ ЗАДАЧИ	8
НАБОР ТЕСТОВ	8
ЗАМЕРЫ ВРЕМЕНИ ПОИСКА ИСКОМОГО ПУТИ	12
ЗАМЕРЫ РАСХОДОВ ПАМЯТИ В ОПИСАННЫХ СТРУКТУРАХ	13
вывод	13
ОТВЕТЫ НА КОНТРОЛЬНЫЕ ВОПРОСЫ	13

ОПИСАНИЕ УСЛОВИЯ ЗАДАЧИ

Обработать графовую структуру в соответствии с указанным вариантом задания. Обосновать выбор необходимого алгоритма и выбор структуры для представления графов. Предложить вариант реальной задачи, для решения которой можно использовать разработанную программу. Ввод данных — на усмотрение программиста. Результат выдать в графической форме.

Найти самый длинный простой путь в графе.

ОПИСАНИЕ ТЕХНИЧЕСКОГО ЗАДАНИЯ

Входные данные:

Файл с исходным графом, граф, введенный вручную (количество вершин, количество ребер, вершина, из которой выходит ребро, вершина, в которую входит ребро), цифра, отвечающая за действие, имя файла для вывода графа.

Выходные данные:

DOT-файлы с полученными графами, самый длинный путь, время поиска самого длинного простого пути в графе

Меню:

- 1 Чтение из файла
- 2 Чтение с клавиатуры
- 3 Поиск самого длинного простого пути
- 4 Вывод графа в файл
- 0 завершение программы

Описание программы:

Программа позволяет ввести граф вручную или из файла, вывести его в графической форме и найти в нем и вывести самый длинный простой путь

Способ обращения к программе:

Взаимодействие через консоль.

Аварийные ситуации:

- 1. Ошибка ввода
 - Код ошибки 1
- 2. Ошибка памяти
 - Код ошибки 2
- 3. Ошибка файла
 - Код ошибки 3

ОПИСАНИЕ СТРУКТУР ДАННЫХ

```
Список для хранения ребер

start — из какой вершины выходит ребро

finish — в какую вершину входит ребро

cost — стоимость/длина ребра (для моей задачи = 1 всегда)

next — указатель на следующее ребро

typedef struct edge_type

{

int start;

int finish;

int cost;

struct edge_type *next;
```

} edge_t;

```
Описание узла графа
start — номер вершины
connected — список исходящих ребер
typedef struct node_type
{
int start;
edge_t *connected;
} node_t;
```

Описание графа

size – размер графа array – массив указателей на вершины графа

```
typedef struct graph_type
```

{

size_t size;

node_t **array;

} graph_t;

ОПИСАНИЕ АЛГОРИТМА

- 1. Пользователь выбирает действие
- 2. Согласно выбранному действию вызывается соответствующая функция
 - 1. При поиске самого длинного простого пути в графе запускается dfs для каждой вершины, который перезаписывает самый длинный простой путь.
- 3. Выполняется логика этой функции

- 4. Если во время выполнения функции возникла ошибка, то выводится сообщение, поясняющее эту ошибку. Программа аварийно завершается
- 5. Если ошибки не возникло, возвращаемся к 1 пункту

ОПИСАНИЕ ФУНКЦИЙ

void discription(); - Функция выводит описание программы

void menu(); - Функция выводит меню пользователю

int read_str(char **buf); - Чтение строки в буфер buf. Возвращает
код ошибки

edge_t *edge_create(int start, int finish, int cost); - Функция создания ребра по заданной начальной вершине start, конечной вершине finish и стоимости cost. Возвращает указатель на ребро

void edge_clear(edge_t *edge); - Функция очистки памяти из-под вершины edge

void edge_print_dot(FILE *f, edge_t *edge); - Функция
печати ребра edge в формате dot-файла f

node_t *node_create(int start); - Создание вершины с номером start. Возвращает указатель на вершину

void node_insert(node_t *node, edge_t *edge); - Добавление
очередного исходящего из вершины node ребра edge

void node_destroy(node_t *node); - Уничтожение объекта node с предварительной очисткой памяти из-под ребер

void node_make_empty(node_t *node); - Функция очистки памяти
из-под ребер вершины node

void node_print_dot(FILE *f, node_t *node); - Функция
печати вершины node в dot-файл f

graph_t *graph_create(size_t size); - Функция создания объекта графа с размером size. Возвращает указатель на граф

void graph_destroy(graph_t *graph); - Функция уничтожения объекта граф с предварительной очисткой памяти из-под вершин и ребер

void graph_print_dot(FILE *f, graph_t *graph); - Функция печати графа graph в dot-файл f

int graph_read(FILE *f, graph_t **graph); - Функция чтения графа graph из файла f. Возвращает код ошибки

void dfs(int vert, graph_t *graph, int paint[], int path[], int cur_len, int max_path[], int *max_len); - Функция поиска в глубину, которой передается текущая вершина vertex, исходный граф graph, массив закрашенных вершин paint, массив текущего пути до текущей вершины path, текущий размер пути cur_len, массив максимального пути в графе max_path, размер максимального пути в графе max_len

int find_longest_simple_path(FILE *f, graph_t *graph); -

Функция, которая находит максимальный простой путь в графе graph и печатает его в файл f. Возвращает код ошибки

ОБОСНОВАНИЕ ВЫБОРА АЛГОРИТМА И СТРУКТУР ДАННЫХ

В качестве структуры данных я использую список смежности, потому что при такой реализации есть возможность провести **несколько** дорог от одной вершины до другой (Например, из вершины «1» можно провести два пути в вершину «2»)

В качестве алгоритма я выбрал DFS. В отличии от BFS он не требует написания дополнительных структур данных (очереди). А также в DFS легче восстанавливать искомый путь, чем в других реализациях. Еще одним плюсом DFS является то, что можно найти максимальный простой путь из конкретно-заданной пользователем вершины.

ПРИМЕР РЕАЛЬНОЙ ЗАДАЧИ

Необходимо построить линию метро так, чтобы эта линия проходила через наибольшее количество станций.

НАБОР ТЕСТОВ

Nº	Описание теста	Ввод пользователя	Ответ программы	
1	Выбор действия	0	Выход из программы	
2	Выбор действия	1	Чтение графа из файла	
3	Выбор действия	2	Ввод графа вручную	
4	Выбор действия	3	Поиск максимального простого	

			пути в графе
5	Выбор действия	4	Экспорт графа в дот-файл
6	Поиск максимального простого пути в графе	4 1 1 1 1 2 1 1 3	1 1 1 1 2 2
7	Поиск максимального простого пути в графе	1 2 3 4 5 5 Несвязных вершин	

8	Поиск максимального простого пути в графе	
9	Поиск максимального простого пути в графе	

10	Поиск максимального простого пути в графе		
11	Ввод графа	5 4 1 2 2 3 3 4	Некорректный ввод количества ребер
12	Ввод графа	5 2 1 6	Некорректный ввод ребра
13	Ввод графа	1 5 5 1 a 1	Некорректный ввод ребра

14	Ввод графа	5 a	Некорректный ввод количества ребер
15	Ввод графа	A 5	Некорректный ввод количества вершин
16	Ввод имени файла	Несуществующий файл	Ошибка файла

ЗАМЕРЫ ВРЕМЕНИ ПОИСКА ИСКОМОГО ПУТИ

В ходе эксперимента для получения результатов проводилось 1000 замеров по времени. Усредненный результат представлен в таблице Числа в таблице представлены в **микросекундах**

Количество вершин в графе	Время работы алгоритма
1	1.4
5	5.2
10	13.8
100	92.4
500	1725.2
1000	6957.2

ЗАМЕРЫ РАСХОДОВ ПАМЯТИ В ОПИСАННЫХ СТРУКТУРАХ

Числа в таблицах представлены в байтах

	Граф	Вершина	Ребро
Память	16	12	20

вывод

В ходе лабораторной работы я познакомился с графами на примере задачи о поиске максимального простого пути в графе с помощью алгоритма DFS. Я также выяснил, что мой алгоритм работает примерно за O(n*n), где n- количество вершин. В теории же алгоритм работает за O(n*n), где n- количество вершин а m- количество ребер. Что в целом похоже на правду

ОТВЕТЫ НА КОНТРОЛЬНЫЕ ВОПРОСЫ

1. Что такое граф?

Граф – это конечное множество вершин и ребер

2. Как представляются графы в памяти?

Либо в виде матрицы смежности, либо в виде списка смежности

3. Какие операции возможны над графами?

Поиск кратчайшего пути от одной вершины к другой (если он есть); поиск кратчайшего пути от одной вершины ко всем другим; поиск кратчайших путей между всеми вершинами; поиск эйлерова пути (если он есть); поиск гамильтонова пути (если он есть)

4. Какие способы обхода графов существуют?

Обход в глубину (DFS), обходы в ширину (BFS)

5. Где используются графовые структуры?

Например, при построении коммуникационных линий между городами

6. Какие пути в графе Вы знаете?

Эйлеров путь – путь, содержащий все вершины и гамильтонов путь – путь, содержащий все ребра

7. Что такое каркасы графа?

Связный подграф этого графа, содержащий все вершины графа и не имеющий циклов.