

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 ПО ДИСЦИПЛИНЕ ТИПЫ И СТРУКТУРЫ ДАННЫХ

Студент	Паншин Сергей Конста	нтинович	
Группа	ИУ7-33Б		
Название	предприятия НУК ИУ МГ	ТУ им. Н. Э. Баума	ана
Студент			_ Паншин С. К.
Преподава	атель		_ Никульшина Т. А.
Преподава	атель		_ Барышникова М. Ю.
Оценка			

Условие 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.

Техническое задание

Найти все вершины графа, к которым от заданной вершины можно добраться по пути не длиннее А.

Входные данные:

Пункт меню (число от 0 до 9):

Menu:

- 1) Init graph
- 2) Add edge
- 3) Show graph
- 4) Is graph connected
- 5) Change start node
- 6) Find nodes, that path len from start node <= a
- 7) Print paths to n node from start node
- 8) Build minimum cost spanning trees
- 9) Time comparation
- 0) Quit program

Также путь к файлу, номера узлов и веса ребер, максимальная длина.

Выходные данные:

Картинка графа, номера узлов.

Возможные аварийные ситуации:

Некорректный ввод: пункта меню, некорректный путь, не корректный номер узла.

Способ обращения к программе

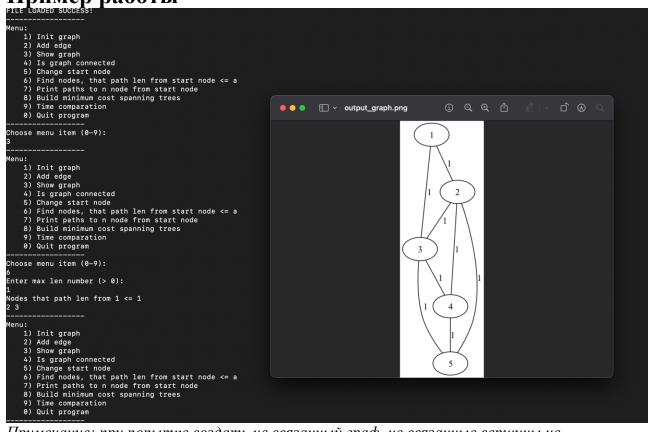
В папке с программой запустить команду *make run*.

Структуры данных

```
// граф
typedef struct graph
    int n;
    int **paths;
   int edge count;
} graph t;
// пути
typedef struct path
    int n;
    int start node;
    int *lens;
    int *nodes marked;
    int *path;
} path t;
// инициализация пути
// вход: указатель на указатель на путь, размер
// выход: код возврата
int path_init(path_t **path, int n);
// очистка пути
// вход: указатель на указатель на путь
void path free(path t **path);
// инициализация графа
// вход: указатель на указатель на граф, размер
// выход: код возврата
int graph_init(graph_t **g, int n);
// очистка графа
// вход: указатель на указатель на граф
void graph free(graph t **g);
// добавления ребра в граф
// вход: указатель на граф, вершины ребра и его вес
// выход: код возврата
int graph add edge(graph t *g, int v, int u, int len);
// граф в дот формат
// вход: указатель на файл, имя, указатель на граф
void graph_to_dot(FILE *f, const char *graph_name, graph_t *g);
```

```
// чтение ребра
// вход: размер графа, указатели на вершины ребра и его вес
void read edge(int n, int *v, int *u, int *len);
// чтение графа из файла
// вход: указатель на указатель на граф, указатель на файл
// выход: код возврата
int graph read from file(graph t **g, FILE *file);
// поиск всех минимальных путей в графе
// вход: указатель на указатель на граф, указатель на указатель на
путь, стартовая вершина
// выход: код возврата
int dijkstra(graph_t *g, path_t **path, int start_node);
// вершины, до которых путь не более а
// вход: указатель на путь, макс длина
// выход: вектор вершин
vector_t *get_nodes len le a(path t *path, int a);
// путь из стартовой вершина в заданную
// вход: указатель на путь, номер вершины
// выход: вектор вершин
vector_t *get_path to t(path t *path, int to);ъ
// построение минимального остового дерева
// вход: указатель на граф
void minimum spanning tree(graph t *g);
```

Пример работы

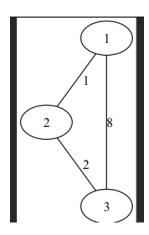


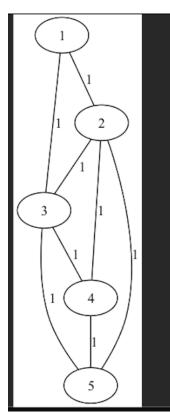
Примечание: при попытке создать не связанный граф, не связанные вершины не отображаются.

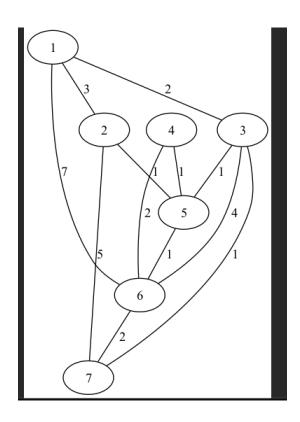
Замеры

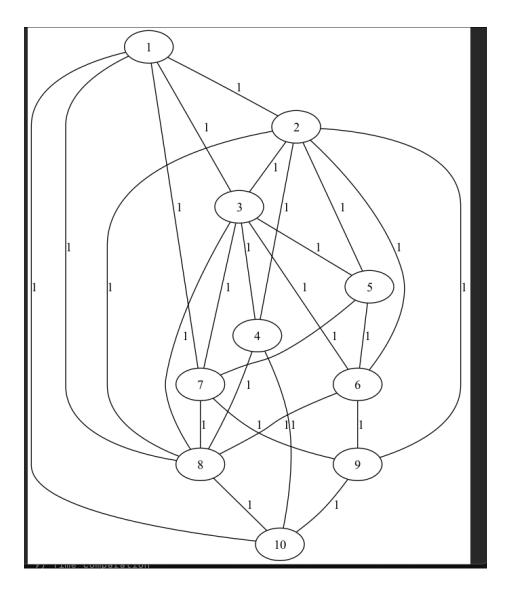
Производится 2000 итераций при замерах, на графах, представленных ниже.

PATH FIND ANALYZE				
Node count	Time(ns)	Size (bytes)		
3	412	20		
5	671	28		
7	861	36		
10	1487	48		









Выводы по проделанной работе

Для поиска кратчайшего пути используется алгоритм Дейкстры. Он подходит под условие задачи, так как в графе не может быть отрицательных весов. Алгоритм Дейкстры не подходит для несвязного графа, и так же не подходит для графа, где есть отрицательные веса у дуг. Но, так как в моей задаче таких случаев быть не может, то данный алгоритм идеально подходит для решения моей задачи. На поиск вершины будет затрачиваться O(n) операций, а на одну релаксацию — O(1) операций, и итоговая асимптотика алгоритма составляет: $O(n^2 + m)$. Для хранения матрицы используется матрица смежности, так как её удобно использовать для алгоритмов поиска пути.

Реальная задача в которой можно использовать реализованную программу — это посмотреть до каких пунктов может доехать курьер за путь не длинее N километров.

Контрольные вопросы

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.

Как представляются графы в памяти?

С помощью матрицы смежности или списков смежности.

Какие операции возможны над графами?

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

Какие способы обхода графов существуют?

Обход в ширину и обход в глубину

Где используются графовые структуры?

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

Какие пути в графе Вы знаете?

Эйлеров путь, непростой путь, гамильтонов путь.

Что такое каркасы графа?

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