МИНОБРНАУКИ РОССИИ САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ «ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА) Кафедра МО ЭВМ

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №2

по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»

Тема: Алгоритмы на графах

Студент гр. 8304	Бутко А.М.
Преподаватель	Размочаева Н.В.

Санкт-Петербург 2020

Цель работы.

Реализовать алгоритм Дейкстры поиска пути в графе (на основе кода А*).

Алгоритм.

Для алгоритма Дейкстры требуется хранить множество посещенных вершин и множество необработанных вершин. Изначально расстояния до всех вершин, кроме начальной, равны бесконечности (т.к. компьютер не поддерживает бесконечность ввиду физических ограничений, то бесконечной величиной будет выступать заведомо большее число, чем цена ребра, т.е. INT_MAX). На каждой итерации из множества необработанных вершин берется вершина с минимальным расстоянием (минимальным приоритетом) и обрабатывается: происходит релаксация всех ребер, из нее исходящих, после чего вершина помещается во множество уже обработанных вершин.

Релаксация ребра в данном алгоритме: dist[V] = min(dist[V], dist[U] + w[U, V]), где dist[V] — расстояние от начальной вершины до вершины V, а w[U, V] — вес ребра из U в V.

Реализация алгоритма.

Можем упростить хранение множеств посещенных вершин и необработанных вершин до вектора-очереди, в котором будут все необработанные вершины, а по мере работы алгоритма удаляться все обработанные вершины.

Так же была реализована структура NodeInfo, которая хранит в себе значения вершин и стоимость перемещения и текущей вершины, начальную длину и предыдущую вершину из которой был найден минимальный путь.

Оценка сложности алгоритма.

Каждая вершина посещается ровно один раз, следовательно требуется O(V) посещений. В худшем случае, каждое перемещение по ребру приводит к изменению одного элемента структуры, в которой хранится граф, то есть, O(E) изменений. Так как вершины хранятся в массиве, а для поиска минимума используется линейный поиск, временная сложность алгоритма Дейкстры: $O(V * V + E) = O(V^2)$.

Описание структур данных и функций.

1. struct NodeInfo

В данной структуре содержится информация о минимальном пути от начальной вершины графа до текущей вершины, имя родительской вершины графа минимального пути и вектор пар edges, хранящий в себе пары выходящих путей из текущего графа и вес их ребер.

2. void dijkstra(std::map<char, NodeInfo>& Graph)

Функция, принимающая в себя словарь Graph вида <откуда>:<куда,вес>, являющийся представлением заданного графа и реализующая алгоритм Дейкстры.

3. void print(char start, char finish, std::map<char, NodeInfo>& Graph)

Функция, которая печатает оптимальный путь из начальной вершины в конечную, найденный с помощью алгоритма Дейкстры.

Тестирование.

Тестирование приведено в таблице 1.

Таблица 1 — Тестирование программы, реализующей алгоритм Дейкстры

Input	Output	Представление графа
AE	ADE	A
A B 3.0		3
B C 1.0		
C D 1.0		i i
A D 5.0		E C
D E 1.0		
AF	ADEF	0
A B 1.0		A A
A C 5.0		
C E 1.0		
B E 6.0		
A D 3.0		(E) (C)
D E 1.0		
E F 1.0		E F
A F 9.0		\odot

Вывод.

Алгоритм Дейкстры, а именно его сложность всецело зависит от способа реализации и хранения графа. Так же у алгоритма есть существенный недостаток — его нельзя использовать на графах с ребрами, имеющими отрицательный вес. Тем не менее алгоритм был реализован и протестирован на графе, с помощью ЯП С++.

ПРИЛОЖЕНИЕ А. ИСХОДНЫЙ КОД.

```
#include <iostream>
#include <locale>
#include <ctime>
#include <algorithm>
#include <vector>
#include <map>
char startVertex;
char finishVertex;
struct NodeInfo
    std::vector<std::pair<char, double>> edges;
    double startLenght = INT MAX;
    char parentNode;
};
void dijkstra(std::map<char, NodeInfo>& Graph)
    std::vector<char> Vertex;
    Vertex.reserve(Graph.size());
    for (auto& i : Graph)
        Vertex.push back(i.first);
    while (!Vertex.empty())
        char curNode = '0';
        size_t eraseInd = 0;
        double minPriority = -1;
        for(size t i = 0; i < Vertex.size(); ++i)</pre>
            double curPriority = Graph[Vertex[i]].startLenght;
            if (minPriority == -1 || curPriority < minPriority)</pre>
                eraseInd = i;
                curNode = Vertex[eraseInd];
                minPriority = curPriority;
        if (minPriority == -1) break;
        Vertex.erase(Vertex.begin() + eraseInd);
        for (auto& childNode : Graph[curNode].edges)
            double oldLenght = Graph[childNode.first].startLenght;
            double newLenght = Graph[curNode].startLenght + childNode.second;
            if (newLenght < oldLenght)</pre>
                Graph[childNode.first].startLenght = newLenght;
                Graph[childNode.first].parentNode = curNode;
        }
    }
}
void print(char start, char finish, std::map<char, NodeInfo>& Graph)
    std::string answer(1, finish);
```

```
while (true)
        if (answer.back() == start) break;
        answer += Graph[answer.back()].parentNode;
    std::reverse(answer.begin(), answer.end());
    std::cout << answer << std::endl;</pre>
}
int main()
    setlocale(LC ALL, "Russian");
    std::map<char, NodeInfo> Graph;
                                                 ____" << std::endl;
    std::cout << "
                         АЛГОРИТМ ДЕЙКСТРЫ
    std::cout << "Введите начальную вершину : ";
    std::cin >> startVertex;
    std::cout << "Введите конечную вершину: ";
    std::cin >> finishVertex;
    char from = 0;
    char to = 0;
    double edge = 0;
    std::cout << "Ожидается ввод формата <oткуда> <куда> <cколько>" << std::endl;
    std::cout << "Ввод закончится control + D" << std::endl;
                                            _____" << std::endl;
    std::cout << "
    while(std::cin >> from >> to >> edge)
        if (from == startVertex)
           Graph[from].startLenght = 0;
        Graph[from].edges.emplace back(to, edge);
    std::cout << "
                                               " << std::endl;
    auto time = clock();
    dijkstra (Graph);
    std::cout << "Время работы алгоритма : " << (double)(clock() - time) /
CLOCKS PER SEC << std::endl;
    std::cout << "Сложность алгоритма для графа G(V,E) : O(V * V + E) ~ O(V * V)" << V + E) ~ O(V * V)
std::endl;
    std::cout << "Оптимальный путь : ";
    print(startVertex, finishVertex, Graph);
}
```