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

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №2 по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»

Тема: Жадный алгоритм и А*

| Студент гр. 7304 | Давыдов А.А. |
|------------------|------------------|
| Преподаватель | Филатов А.Ю. |

Санкт-Петербург 2019

Цель работы.

Реализовать жадный алгоритм и астар поиска минимального пути в графе.

Задача1

Разработайте программу, которая решает задачу построения пути в ориентированном графе при помощи жадного алгоритма. Жадность в данном случае понимается следующим образом: на каждом шаге выбирается последняя посещённая вершина. Переместиться необходимо в ту вершину, путь до которой является самым дешёвым из последней посещённой вершины. Каждая вершина в графе имеет буквенное обозначение ("a", "b", "c"...), каждое ребро имеет неотрицательный

Пример входных данных

a e

a b 3.0

b c 1.0

c d 1.0

a d 5.0

d e 1.0

В первой строке через пробел указываются начальная и конечная вершины Далее в каждой строке указываются ребра графа и их вес

В качестве выходных данных необходимо представить строку, в которой перечислены вершины, по которым необходимо пройти от начальной вершины до конечной. Для приведённых в примере входных данных ответом будет

Abcde

Задача2

Разработайте программу, которая решает задачу построения кратчайшего пути в ориентированном графе методом A*. Каждая вершина в графе имеет буквенное обозначение ("a", "b", "c"...), каждое ребро имеет неотрицательный вес. В качестве эвристической функции следует взять близость символов, обозначающих вершины графа, в таблице ASCII.

Пример входных данных

a e

a b 3.0

b c 1.0

c d 1.0

a d 5.0

d e 1.0

В первой строке через пробел указываются начальная и конечная вершины Далее в каждой строке указываются ребра графа и их вес

В качестве выходных данных необходимо представить строку, в которой перечислены вершины, по которым необходимо пройти от начальной вершины до конечной. Для приведённых в примере входных данных ответом будет

Ade

Описание работы алгоритма

- 1) Жадный алгоритм
- На первом шаге мы получаем на вход стартовую и конечную вершину
- На втором и следующем шагах ищем всех соседей текущей вершины и выбираем минимальный по стоимости путь из нее, записываем эту вершину в конец переменной cur_path
- Повторяем действия, описанные в шаге выше, пока не дойдем до необходимой вершины. В качестве результата возвращаем из функции строку и печатаем ее.
- 2) A*
- На первом шаге мы получаем на вход стартовую и конечную вершину
- На втором шаге мы ищем вершину, переход в которую минимальный по стоимости, учитывая пройденный путь от стартовой вершины и евристику разность между кандидатом и стартовой вершиной.
- На третьем шаге мы рассматриваем всех соседей выбранной вершины и вычисляем для них стоимости от стартовой плюс евристика.
- Повторяем шаги 2, 3 пока не дойдем до необходимой вершины. В качестве результата возвращаем из функции строку и печатаем ее.

Выводы.

Были изучены, описаны и реализованы алгоритмы А* и жадный поиск в соответствии с условием заданий. Жадный алгоритм ищет путь из стартовой в конечную точку, выбирая самый короткий путь из вершины, в которой мы на данный момент находимся. Используя такое правило мы приходим из

стартовой в конечную точку по минимальному пути. Алгоритм A^* является модификацией алгоритма Дейкстры, в котором вводится эврестическая оценка цены пути, что расстояние до точки вычисляется по формуле f(x) = g(x) + h(x), где x — текущая вершина, g(x) — расстояние от начальной до x, h(x) — еврестическая функция, которая определяется программистом.

ПРИЛОЖЕНИЕ А(ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ)

```
#include <iostream>
#include <map>
#include <vector>
#include <queue>
#include <cmath>
#include <limits>
#include <algorithm>
using namespace std;
int compare weights (pair < char, double > & p1, pair < char, double > & p2)
    return p1.second < p2.second;</pre>
//function return summary path to destination vertex
string greedy algorithm (map<char, vector<pair<char, double>>> &graph, char
fromVertex, char toVertex) {
    map<char,bool> visitedVertex;
    map<char, vector<pair<char, double>>>::iterator it for graph;
    vector<char> cur path;
    for(it for graph = graph.begin(); it for graph!= graph.end();
it for graph++)
        visitedVertex[it_for graph->first]=false;
    cur path.push back(fromVertex); //push start vertex
    for(int i=0; i < graph.size(); ++i) {</pre>
        if (cur path[cur path.size()-1] == toVertex)
            break;
        visitedVertex[cur path[cur path.size() - 1]]=true; //mark last added
vertex as visited
        vector<pair<char, double>> incident vertexs;
        //simplify cycle with iterator
        for(pair<char,double> incident vertex:
graph.find(cur path[cur path.size()-1])->second)
            if(!visitedVertex[incident vertex.first])
                incident vertexs.push back(incident vertex);
        //back at 1 step
        if (incident vertexs.size() == 0)
            cur path.pop back();
            continue;
```

```
pair<char,double> min = *min element(incident vertexs.begin(),
incident vertexs.end() ,compare weights);
        cur path.push back(min.first);
    string path to vertex = "";
    //concatenate summary path
    for(int i = 0; i < cur_path.size(); i++){</pre>
        path to vertex = path to vertex + cur path[i];
   return path to vertex;
}
string AStar(map<char, vector<pair<char, double>>> &graph, char fromVertex, char
toVertex)
    map<char, bool> visitedVertex;
   map<char, vector<pair<char, double>>>::iterator it for graph;
   map<char, char> came from;
   map<char, double> cost from start; //queue for choise next minmal element
    cost from start[fromVertex] = 0;
    for(it for graph = graph.begin(); it for graph!= graph.end();
++it for graph)
        visitedVertex[it for graph->first] = false;
    for (int i = 0; i < graph.size(); ++i)
        //choise vertex whay to which most smaller than to other
        //using lamda function for give access to variable toVertex
        map<char,double>::iterator cur = min element(cost from start.begin(),
cost from start.end(),[toVertex](pair<char,double> v1,pair<char,double> v2){
            return (v1.second+abs(v1.first-toVertex)) < (v2.second+abs(v2.first-
toVertex));});
        if(cur->first == toVertex)
            break:
        visitedVertex[cur->first] = true;
        for(pair<char, double> incident vertex: graph[cur->first])
            if(!visitedVertex[incident vertex.first])
                double new cost = cost from start[cur->first] +
incident vertex.second;
                //element doesnt contains in cost from start or has greater
weight
                if(cost from start.find(incident vertex.first) ==
cost from start.end() || cost from start[incident vertex.first] > new cost)
                    cost from start[incident vertex.first] = new cost;
                    came from[incident vertex.first] = cur->first;
                }
            }
        }
        cost from start.erase(cur); //delete cur from queue
    }
```

```
string path to vertex = "";
    for(char cur_v = toVertex; path_to_vertex[0]!= fromVertex; cur_v =
came from.find(cur v)->second)
        path_to_vertex = cur_v + path_to_vertex;
    return path_to_vertex;
}
int main() {
    char A;//из точки A
    char B;// в точку В
    cin >> A >> B;
    map<char, vector<pair<char, double>>> graph;
    char v1;
    char v2;
    double weight;
    //cin return 0 if didn't read symbols
    //while ((cin >> v1) && (cin >> v2) && (cin >> weight))
    for(int i = 0; i < 5; ++i)
        cin >> v1 >> v2 >> weight;
        graph[v1].push back(pair<char, double>(v2, weight));
        graph[v2]; //insert vertex v2 for avoid situation when vertex doesn't
has edges
    }
    //cout << greedy algorithm(graph, A, B);</pre>
    cout << AStar(graph, A, B);</pre>
    return 0;
      }
```