# 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: Жадный алгоритм и А\*

Студент гр. 7304	 Шарапенков И.И
Преподаватель	 Филатов А.Ю.

Санкт-Петербург 2019

# Цель работы.

Изучение алгоритмов построения пути в графах (Жадный алгоритм и А\*)

### Задача.

1. 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 вес.

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

2. Разработайте программу, которая решает задачу построения кратчайшего пути в ориентированном графе методом А\*. 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 алгоритма.

# 1. Жадный алгоритм

- 1. В качестве текущей вершины выбираем start (вершина из которой необходимо найти путь до вершины end).
- 2. Инициализируем общий счет вершины start числом 0. Добавляем start в множество непросмотренных вершин. Общий счет вычисляется по формуле:
  - Общий счет = Минимальный найденный на данном шаге вес ребра, ведущего в текущую вершину
- 3. Если множество непросмотренных вершин пусто алгоритм завершает работу.
- 4. Выбираем вершину с минимальным значением общего счета из множества непросмотренных вершин. Если таких вершин больше одной, то выбираем последнюю добавленную, при этом инцидентные вершины в приоритете (даже если общий счет больше). Помечаем вершину как текущую.
- 5. Если текущая вершина равна end, то алгоритм завершает работу.
- 6. Удаляем текущую вершину из множества непросмотренных и добавляем в множество просмотренных.

- 7. Для всех инцидентных вершин: если вершина просмотрена, то переходим к следующей вершине; если вершины нет в множестве просмотренных, то добавляем ее туда; если вершина уже была в множестве просмотренных, то смотрим улучшается ли общий счет, если улучшается, то обновляем общий счет для инцидентной вершины и сохраняем в ассоциативный массив сате\_from информацию о том из какой вершины переходим.
- 8. Переходим к шагу 3.

### 2. A\*

- 1. В качестве текущей вершины выбираем start (вершина из которой необходимо найти путь до вершины end).
- 2. Инициализируем общий счет вершины start значение эвристической функции, глобальный счет числом 0. Добавляем start в множество непросмотренных вершин. Общий и глобальный счет вычисляется по формулам:

Гобальный счет = Минимальный найденный на данном шаге путь от start до текущей вершины

Общий счет = Глобальный счет + Значение эвристической функции

- 3. Если множество непросмотренных вершин пусто алгоритм завершает работу.
- 4. Выбираем вершину с минимальным значением общего счета из множества непросмотренных вершин. Если таких вершин больше одной, то выбираем вершину с меньшей эвристикой. Помечаем вершину как текущую.
- 5. Если текущая вершина равна end, то алгоритм завершает работу.
- 6. Удаляем текущую вершину из множества непросмотренных и добавляем в множество просмотренных.
- 7. Для всех инцидентных вершин: если вершина просмотрена, то переходим к следующей вершине; если вершины нет в множестве

просмотренных, то добавляем ее туда; если вершина уже была в множестве просмотренных, то смотрим улучшается ли глобальный счет, если улучшается, то обновляем общий и глобальный счет для инцидентной вершины и сохраняем в ассоциативный массив сате\_from информацию о том из какой вершины переходим.

8. Переходим к шагу 3.

# Пример работы.

# 1. Жадный алгоритм

a e

a b 3.0

b c 1.0

c d 1.0

a d 5.0

d e 1.

abcde

# 2. A\*

a e

a b 3.0

b c 1.0

c d 1.0

a d 5.0

d e 1.0

ade

# Вывод

В ходе лабораторной работы были изучены алгоритмы поиска путей на графах: жадный алгоритм и A\*. Был реализован жадный алгоритм и A\* на языке C++. Жадный алгоритм выполняет поиск первого найденного пути с помощью перехода по ребрам с наименьшим весом, в то время как A\* ищет минимальный путь для заданной эвристической функции, отслеживая общий пройденный путь для каждой вершины, а также используя значение эвристической функции.

# Исходный код программы

```
#include <iostream>
using Edge = struct Edge {
    Vertex next;
    float cost;
    explicit Edge(Vertex n, float c) : next(n), cost(c) {};
using Graph = std::map<Vertex, std::vector<Edge>>;
float heuristic(Vertex v1, Vertex v2) {
    return abs(v1 - v2);
    while(came from.find(current) != came from.end()) {
    return total path;
using DefInfFloat = struct {
    float val = FLT MAX;
std::vector<Vertex> greedy(Graph &graph, Vertex start, Vertex end) {
    std::map<Vertex, Vertex> came_from;
std::map<Vertex, DefInfFloat> f_score;
[a](Edge const &e) {
                 return e.next == a;
                     return e.next == b;
                 return true;
             return f score[a].val < f score[b].val;</pre>
        if(current == end)
             return reconstruct(came from, current);
```

```
for (auto const &neighbor: graph[current]) {
            if(!(std::find(open set.begin(), open set.end(), neighbor.next) !=
std::vector<Vertex> astar(Graph &graph, Vertex start, Vertex end) {
    std::vector<Vertex> closed set, open set = {start};
    std::map<Vertex, DefInfFloat> q score, f score;
    f score[start].val = heuristic(start, end);
    while (!open set.empty()) {
        Vertex current = *std::min element(open set.begin(), open set.end(),
[&f score, end] (Vertex const &a, Vertex const &b) {
            if(f score[a].val == f score[b].val) return heuristic(a, end) <</pre>
        if(current == end)
            return reconstruct(came from, current);
        open set.erase(std::remove(open set.begin(), open set.end(), current),
open set.end());
            if(!(std::find(open set.begin(), open set.end(), neighbor.next) !=
```

```
int main() {
    Graph graph;
    Vertex start, end, v1, v2;
    float cost;

    std::cin >> start >> end;

    while (std::cin >> v1 >> v2 >> cost)
        graph[v1].push_back(Edge(v2, cost));

    std::vector<Vertex> path = astar(graph, start, end);

    for (auto const &vertex: path) {
        std::cout << vertex;
    }

    return 0;
}</pre>
```