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. 0382	 Корсунов А.А.
Преподаватель	Шевская Н.В.

Санкт-Петербург

2022

Цель работы.

Применить на практике знания о жадном алгоритма и алгоритме А* на графе. Реализовать программы, которые считывают граф и находят в нем минимальный по расстоянию путь от стартовой вершины до конечной с помощью обоих алгоритмов.

Основные теоретические положения.

Жадный алгоритм — алгоритм, заключающийся в принятии локально оптимальных решений на каждом этапе, допуская, что конечное решение также окажется оптимальным.

Алгоритм поиска "**А-звездочка**" относится к эвристическим алгоритмам поиска по первому лучшему совпадению на графе с положительными (>0) весами рёбер, который находит маршрут с наименьшей стоимостью от одной вершины в другой.

В отличие от алгоритма Дейкстры, использует эвристическую функцию.

Идея алгоритма: А* пошагово просматривает все пути, ведущие от начальной вершины к конечной, пока не найдет минимальный путь. Как и все эвристические алгоритмы поиска, алгоритм сначала просматривает те маршруты и те ребра, которые кажутся ведущими к цели. От жадного алгоритма его отличает то, что при выборе вершины он учитывает весь путь до неё.

В начале работы просматриваются узлы, смежные с начальным. Выбирается тот, который имеет минимальное значение f(x), после чего узел раскрывается. В начале работы алгоритм оперирует с множеством нераскрытых вершин. Затем f(x)=h(x)+g(x) - к эвристической функции прибавляется путь до текущей вершины.

Задание.

Жадный алгорим.

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

A*.

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

Вариант 1 — В A^* вершины именуются целыми числами (в т.ч. отрицательными).

Ход работы.

- 1. Был произведен анализ задания.
- 2. Был реализован жадный алгоритм поиска минимального пути в графе:

1)Алгоритм:

Данные, поддающиеся на вход заносятся в вектор-вектор ребер, элементы которого являются объектами с тремя полями (вершина-предок, вершинапотомок, вес ребра между ними). Затем начинается сам жадный алгоритм: на каждом рассматривается вершина (она заносится в строку, в которой последовательно хранятся вершины минимального пути), в которую был произведен переход на прошлом шаге (на первом шаге такая вершина начальная вершина). Для этой вершины ищется потомок с минимальным весом ребра из всех ее потомков (перебирается вектор всех ребер). Если у текущей вершины нет потомков, то текущей вершиной опять становится ее потомок, из строки вершин удаляется эта вершина. Если у текущей вершины нашелся потомок (если нашелся, то он минимальный из всех), потомок становится текущей вершиной, а из вектора ребер удаляются все ребра, ведущие в новую текущую вершину. Алгоритм заканчивается, когда текущей вершиной становится конечная вершина (в этом случае искомый путь хранится в строке минимального пути) или когда путей из начальной вершины больше нет когда начальная вершина — текущая, а вектор-ребер пуст.

- 2) Структура данных, которая представляет граф vector, элементами которого являются объекты класса Edge (класс ребер).
- 3) Сложность алгоритма по времени O(|V|+|E|), т. к. нужно рассмотреть все ребра и найти ребро минимального веса;

Сложность алгоритма по памяти — O(N), N — количество ребер, поданное на вход (вершина-предок, вершина-потомок, вес ребра между ними);

```
4) Функции и структуры данных:
      -class Edge:
      *char left vertex – вершина-предок;
      *char right vertex – вершина-предок;
      *char edge amount – вес ребра между ними;
      *Edge(char left vertex, char right vertex, float edge amount) – конструктор
для класса;
      *...set...(type) – сеттеры для полей;
      *...get...(type) – геттеры для полей;
      -class grid alg:
  *char local_start_vertex = '\0' - начальная текущая вершина
  *char finish_vertex = '\0'; - конечная вершина
  *std::vector<Edge> graph; - вектор всех поданных на вход ребер
  *Edge local min edge; - текущий минимальный вес ребра
  *void add edge(char, char, float); - для начального заполнения графа
  *void set start finish vertexes(char, char); - для начального заполнения полей
начальной и конечной вершин
  *void alg(); - основная часть "жадного" алгоритма
      5) Тестирование:
      а) Входные данные:
      a e
      a b 3.0
      b c 1.0
      c d 1.0
      a d 5.0
      d e 1.0
```

abcde б) Входные данные: a z a w 17 w x 1 x y 18 y z 1 b w 1 a b 1 Выходные данные: abwxyz в) Входные данные: a j a b 1.0 b c 1.0 c d 1.0 d e 1.0 e j 1.0 a f 1.0 f g 1.0 g h 1.0 h i 1.0 i j 1.0 Выходные данные: abcdej

Выходные данные:

```
a j
a b 1.0
b c 1.0
c d 1.0
d e 1.0
e j 1.0
a f 1.0
f g 1.0
g h 1.0
h i 1.0
qqqqqqqqqqqq
```

Рисунок 1 - Пример работы программы Жадного алгоритма

- 3. Был реализован алгоритм А*поиска минимального пути в графе:
- 1) Алгоритм:

Входные данные хранятся в векторе — вектор-ребер, элементами которого являются объекты класса с тремя полями (вершина-предок, вершинапотомок, вес ребра между ними). Затем производится сам алгоритм А*: в заранее созданный вектор «открытых» (далее - open) вершин заносится начальная вершина (вектор открытых вершин — вектор, элементы которого являются объекты класса с пятью полями (имя текущей вершины, путь до нее, путь от нее до конечной вершины, имя предка, весь путь), сам имя такого класса — Vertex). На каждом шаге выбирается текущая вершина, выбор происходит из всех вершин, находящихся в ореп вершин на основе суммы двух полей всех элементов (путь до вершины и путь до конечной вершины, путь до конечной вершины считается как модуль разницы кодов имен вершин). После чего из open удаляется текущая вершина, а в вектор «закрытых» (далее - closed) вершин заносится текущая вершина (вектор «закрытых» вершин — вектор, элементами которого являются объекты класса Vertex). Затем для текущей вершины рассматриваются все ее потомки, если потомок уже есть в close, то сравнивается его путь до его вершины с путем до текущей вершины + вес ребра между ними, если второй путь меньше — путь у потомка меняется, после чего идет переход на следующий шаг цикла, если же потомка еще нет в close, то

проверяется, есть ли он в open (если нет — заносится в open), если есть — происходит та же проверка, что была в close. Алгоритм заканчивается, когда текущей вершиной становится конечная вершина (тогда в close хранится все пройденные вершины, с помощью которых восстанавливается путь до от конечной вершины до начальной), или когда open оказывается пустым (тогда путей нет).

- 2) Структура данных, которая представляет граф vector, элементами которого являются объекты класса Edge (класс ребер).
- 3) Сложность алгоритма по времени зависит от эвристики. В худшем случае, число вершин, исследуемых алгоритмов, растет экспоненциально по сравнению с длиной оптимального пути, но сложность становится полиномиальной, когда эвристика удовлетворяет следующему условию:

$$|h(x) - h^*(x)| \le O(\log h^*(x))$$

где h* - оптимальная эвристика, то есть точная оценка расстояния из вершины к конечной вершины.

Сложность алгоритма по памяти — O(N), N — количество ребер, поданное на вход (вершина-предок, вершина-потомок, вес ребра между ними);

4) Функции и структуры данных:

-класс Vertex:

*Vertex(int name, float way_to_name, float way_to_end, int parent) : name(name), way_to_name(way_to_name), way_to_end(way_to_end), parent(parent) — конструктор;

^{*}int name = 10000; - имя вершины

^{*}float way_to_name = 10000; - путь до нее

^{*} float way_to_end = 10000; - путь от нее до конечной вершины

^{*}int parent = 10000; - имя предка

^{*}float way = 10000; - весь путь

```
-класс Edge
```

-класс ASTAR_alg

5) Тестирование:

а) Входные данные:

16

^{*}int left vertex = 10000; - вершина-предок

^{*}int right_vertex = 10000; - вершина-потомок

^{*}float edge_amount = 0; - вес ребра

^{*}Edge(int left_vertex, int right_vertex, float edge_amount) : left_vertex(left_vertex), right_vertex(right_vertex), edge_amount(edge_amount) — конструктор

^{*}int start vertex = 10000; - начальная вершина

^{*}int finish_vertex = 10000; - конечная вершина

^{*}std::vector<Edge> graph; - вектор всех поданных на вход ребер

^{*}std::vector<Vertex> vertexes; - вектор "закрытых" вершин

^{*}std::vector<Vertex> open; - вектор "открытых вершин"

^{*}void add_edge(int, int, float); - для начального заполнения графа

^{*}void set_start_finish_vertexes(int, int); - для начального заполнения полей начальной и конечной вершин

^{*}void alg(); - основная часть "А*" алгоритма

^{*}int hueristics(int, int); - эвристическая функция

^{*}Vertex min_open(); - текущая минимальная вершина с из open

^{*}void delete vertex(int); - удаление открытой вершины

^{*}bool check_vertexx(int, std::vector<Vertex>&); - проверка вершины, лежит ли она в переданном векторе

^{*}int find_vertexx(int, std::vector<Vertex>&); - найти индекс вершины в переданном векторе

^{*}void print_recover(); - восстановить путь и вывести его

- 1 3 17
- 3 4 1
- 4 5 18
- 5 6 1
- 2 3 1
- 1 2 1

Выходные данные:

- 123456
- б) Входные данные:
- -29
- -2 -1 1
- -2 3 3
- -1 0 5
- -1 4 3
- 3 4 4
- 016
- 1 10 1
- 424
- 251
- 2 11 1
- 11 10 2
- 465
- 676
- 681
- 795
- 10 7 3

Выходные данные:

-2 -1 4 2 11 10 7 9

```
в) Входные данные:
```

1 5

1 2 5

2 4 5

Выходные данные:

no way

- г) Входные данные:
- -5 4
- -5 -4 1
- -4 -3 1
- -3 -2 1
- -2 -1 1
- -1 4 1
- -5 0 1
- 0 1 1
- 1 2 1
- 2 3 1
- 3 4 1

Выходные данные:

-5 0 1 2 3 4

```
-5 4
-5 -4 1
-4 -3 1
-3 -2 1
-2 -1 1
-1 4 1
-5 0 1
0 1 1
1 2 1
2 3 1
3 4 1
пкре
-5 0 1 2 3 4
```

Рисунок 2 - Пример работы программы алгоритма А*

Выводы.

Были применины на практике знания о жадном алгоритма и алгоритме A* на графе. Реализованы программы, которые считывают граф и находят в нем минимальный по расстоянию путь от стартовой вершины до конечной с помощью обоих алгоритмов.

ПРИЛОЖЕНИЕ А ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

```
Файл grid.cpp:
#include <iostream>
#include <vector>
class Edge //класс ребер
private:
  char\ left\ vertex = '\0'; //nepвaя\ вepшина\ peбpa
  char right vertex = '\0'; //вторая вершина ребра
  float edge amount = 0; //sec pe6pa
public:
  Edge() = default;
  Edge(char left vertex, char right vertex, float edge amount):
left vertex(left vertex), right vertex(right vertex), edge amount(edge amount) {}
  \sim Edge() = default;
  void set left vertex(char left vertex)
  {
    this->left vertex = left vertex;
  void set right vertex(char right vertex)
     this->right vertex = right vertex;
  }
  void set edge amount(float edge amount)
  {
     this->edge amount = edge amount;
  }
```

```
char get left vertex()
    return left vertex;
  }
  char get right vertex()
  {
     return right_vertex;
  float get edge amount()
     return edge amount;
};
class grid alg
private:
  char\ local\_start\_vertex = '\0'; //начальная текущая вершина
  char finish vertex = ' \ 0'; //конечная вершина
  std::vector<Edge> graph; //вектор всех поданных на вход ребер
  Edge local min edge; //текущий минимальный вес ребра
public:
  void add edge(char, char, float); //для начального заполнения графа
  void set start finish vertexes(char, char); //для начального заполнения полей
начальной и конечной вершин
  void alg(); //основная часть "жадного" алгоритма
};
void grid alg::alg()
```

```
if (graph.empty()) //ecли граф пустой - путей нет
    std::cout << "no way \n";
    return;
  std::string vertex string; //строка для вывода пути
  while (true)
    local_min_edge.set_edge_amount(21000); //для нахождения минимального
текущего веса ребра
    vertex string += local start vertex; //запись в строку текущую
рассматриваему вершину (из которой выходят ребра)
    if (local start vertex == finish vertex) //цикл заканчивается, когда текущая
рассматриваемя вершина - конечная вершина
    {
       break;
    if (vertex string.size() == 1 \&\& graph.size() == 0) //если из начальной
вершины нет ни одного пути в конечную вершину
      std::cout << "no way \n";
       return;
    }
```

```
if (local start vertex == graph[i].get left vertex() &&
graph[i].get edge amount() < local min edge.get edge amount())</pre>
         local min edge.set right vertex(graph[i].get right vertex());
//фиксируется та вершина, в которое минимальное ребро ведет
         local min edge.set edge amount(graph[i].get edge amount());
//фиксируется вес минимального ребра
    if (local min edge.get edge amount() == 21000) //в случае, если у текущей
рассматриваемой вершины нет пути в другие еще не рассмотренные вершины
    {
       local start vertex = vertex string[vertex string.size() - 2]; //"откат" назад
- рассматривается ранее рассмотренная вершины, но без текущего ребра
       vertex string.erase(vertex string.size() - 2); //удаление этой вершины из
списка
       continue;
    }
    local start vertex = local min edge.get right vertex(); //в случае, если
минимальная нашлась: переход к вершине минимального ребра
    for (int i = 0; i < graph.size(); i++)
       if (graph[i].get right vertex() == local start vertex) //удаляются все
ребра, которые введут в рассматриваемую вершину
       {
```

```
graph.erase(graph.begin() + i);
          i--;
  std::cout << vertex string;</pre>
void grid alg::add edge(char left vertex, char right vertex, float edge amount)
  graph.push_back(Edge(left_vertex, right_vertex, edge_amount));
}
void grid alg::set start finish vertexes(char start vertex, char finish vertex)
  this->local start vertex = start vertex;
  this->finish vertex = finish vertex;
}
int main()
  grid alg graph;
  char start vertex; //начальная вершина
  char finish vertex; //конечная вершина
  float edge amount; //вес ребра
  std::cin >> start vertex >> finish vertex;
  graph.set start finish vertexes(start vertex, finish vertex); //установка полей
начальной и конечной вершин
```

```
while (std::cin >> start vertex >> finish vertex >> edge amount)
  {
    graph.add edge(start vertex, finish vertex, edge amount); //заполнение
вектора, элементы которого являются ребра (вершины + вес ребра), что
отражает начальный граф
  }
  graph.alg();
  return 0;
}
файл ASTAR.cpp:
#include <iostream>
#include <vector>
class Vertex
private:
  int name = 10000;
  float way to name = 10000;
  float way to end = 10000;
  int parent = 10000;
 float \ way = 10000;
public:
  Vertex() = default;
  Vertex(int name, float way to name, float way to end, int parent): name(name),
way to name(way to name), way to end(way to end), parent(parent)
  {
```

```
way = way to name + way to end;
  \sim Vertex() = default;
  friend class ASTAR alg;
};
class Edge //класс ребер
private:
  int\ left\ vertex=10000; //nepвaя\ вepшина\ peбpa
  int right vertex = 10000; //вторая вершина ребра
  float edge amount = 0; //sec peopa
public:
  Edge() = default;
  Edge(int left_vertex, int right_vertex, float edge_amount) : left_vertex(left_vertex),
right vertex(right vertex), edge amount(edge amount) {}
  \sim Edge() = default;
  friend class ASTAR alg;
};
class ASTAR alg
private:
  int start vertex = 10000;
  int finish vertex = 10000; //конечная вершина
  std::vector<Edge> graph; //вектор всех поданных на вход ребер
  std::vector<Vertex> vertexes; //вектор "закрытых" вершин
  std::vector<Vertex> open; //вектор "открытых вершин"
```

```
public:
  void add edge(int, int, float); //для начального заполнения графа
  void set start finish vertexes(int, int); //для начального заполнения полей
начальной и конечной вершин
  void alg(); //основная часть "А*" алгоритма
  int hueristics(int, int); // эвристический алгоритм
  Vertex\ min\ open(); //mekyuan\ минимальная\ вершина\ c\ F
  void delete vertex(int); //удаление открытой вершины
  bool check vertexx(int, std::vector<Vertex>&);
  int find vertexx(int, std::vector<Vertex>&);
  void print recover(); //восстановить путь и вывести его
};
void ASTAR alg::print recover()
  if (vertexes[vertexes.size() - 1].name != finish vertex)
  {
     std::cout << "no way \n";
     return;
  std::vector<int> result;
  Vertex current vertex = vertexes[vertexes.size() - 1];
  while (true)
  {
     result.push back(current vertex.name);
     if (current vertex.parent == 10000)
       break;
```

```
current vertex = vertexes[find vertexx(current vertex.parent, vertexes)];
  }
  for (int i = result.size() - 1; i \ge 0; i--)
    std::cout << result[i] << " ";
int ASTAR alg::find vertexx(int name, std::vector<Vertex>& vertexx)
  int key = -1;
  for (int i = 0; i < vertexx.size(); i++)
     if (vertexx[i].name == name)
       key = i;
  return key;
bool ASTAR alg::check vertexx(int name, std::vector<Vertex>& vertexx)
  bool key = false;
  for (int i = 0; i < vertexx.size(); i++)
  {
     if (vertexx[i].name == name)
       key = true;
```

```
return key;
void ASTAR alg::delete vertex(int name)
{
  for (int i = 0; i < open.size(); i++)
    if (open[i].name == name)
       open.erase(open.begin() + i);
       i--;
Vertex ASTAR alg::min open()
{
 float min = open[0].way;
  Vertex\ min\ F = Vertex(open[0].name,\ open[0].way\ to\ name,
open[0].way to end, open[0].parent);
 for (int i = 1; i < open.size(); i++)
    if(open[i].way < min \mid\mid open[i].way == min && open[i].name > min_F.name)
       min = open[i].way;
       min\ F = Vertex(open[i].name, open[i].way to name, open[i].way to end,
open[i].parent);
```

```
return min F;
int ASTAR alg::hueristics(int name, int end)
  return abs(name - end);
}
void ASTAR alg::alg()
  if (graph.empty()) //ecли граф пустой - путей нет
     std::cout << "no way\n";</pre>
     return;
  open.push_back(Vertex(start_vertex, 0, hueristics(start_vertex, finish vertex),
10000));
  while (!open.empty())
     bool tentative is better;
     Vertex current vertex = min open();
     if (open.empty()) //ecли граф пустой - путей нет
       std::cout << "no way \n";
       return;
     }
     if (current vertex.name == finish vertex)
```

```
vertexes.push back(current vertex);
       break;
     if (open.empty()) //ecли граф пустой - путей нет
       std::cout << "no way\n";</pre>
       return;
     delete vertex(current vertex.name);
    vertexes.push back(current vertex);
    for (int i = 0; i < graph.size(); i++)
    {
       if (graph[i].left vertex == current vertex.name)
         float temp way to name child = current vertex.way to name +
graph[i].edge amount;
         if (check vertexx(graph[i].right vertex, vertexes))
            if (temp way to name child <
vertexes[find vertexx(graph[i].right vertex, vertexes)].way)
              vertexes[find vertexx(graph[i].right vertex, vertexes)].parent =
graph[i].left vertex;
              vertexes[find vertexx(graph[i].right vertex, vertexes)].way to name
= temp way to name child;
              vertexes[find vertexx(graph[i].right vertex, vertexes)].way to end =
hueristics(graph[i].right vertex, finish vertex);
```

```
continue;
          if (!check vertexx(graph[i].right vertex, open))
            open.push back(Vertex(graph[i].right vertex,
temp way to name child, hueristics((int)graph[i].right vertex, (int)finish vertex),
graph[i].left vertex));
            tentative is better = true;
          else
            if (temp way to name child < open[find_vertexx(graph[i].right_vertex,
open)].way)
               tentative is better = true;
            else
               tentative is better = false;
            if (tentative is better)
              open[find_vertexx(graph[i].right_vertex, open)].parent =
graph[i].left vertex;
              open[find vertexx(graph[i].right vertex, open)].way to name =
temp way to name child;
              open[find_vertexx(graph[i].right_vertex, open)].way_to end =
hueristics(graph[i].right vertex, finish vertex);
```

```
print recover();
void ASTAR alg::add edge(int left vertex, int right vertex, float edge amount)
  graph.push_back(Edge(left_vertex, right_vertex, edge_amount));
void ASTAR alg::set start finish vertexes(int start vertex, int finish vertex)
  this->start vertex = start vertex;
  this->finish vertex = finish vertex;
int main()
  ASTAR alg graph;
  int start vertex; //начальная вершина
  int finish vertex; //конечная вершина
  float edge amount; //вес ребра
  std::cin >> start vertex >> finish vertex;
  graph.set start finish vertexes(start vertex, finish vertex);
  while (std::cin >> start vertex >> finish vertex >> edge amount)
  {
```

```
if (edge_amount < 0)
{
    std::cout << "no way\n";
    return 0;
}
graph.add_edge(start_vertex, finish_vertex, edge_amount); //заполнение
вектора, элементы которого являются ребра (вершины + вес ребра), что
отражает начальный граф
}
graph.alg();
return 0;
}
```