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: Алгоритм Дейкстры.

Студент гр. 8304	Мухин А. М.
Преподаватель	Размочаева Т. В

Санкт-Петербург

Цель работы.

Вар. 5. Реализовать алгоритм Дейкстры поиска пути в графе (на основе кода A^*).

Задание.

Разработать программу, которая решает задачу поиска кратчайшего пути в ориентированном графе до каждой вершины от текущей с помощью алгоритма Дейкстры. Каждая вершина в графе имеет буквенное обозначение ("a", "b", "c"...), каждое ребро имеет неотрицательный вес.

Описание алгоритма.

Был реализован класс приоритетной очереди, которая хранила объекты в списке и при каждом новом добавлении сортировала его. Для корректной работы алгоритмы были созданы следующие методы: push(item, value), pop(), empty(). UML-диаграмма этого класса представлена ниже.

class PriorityQueue

+self.repository = []	
+pop(self)	
+push(self, item, value)	
+empty(self)	

Так как необходимо реализовать алгоритм на основе А*, то необходимо просто в цикле вызвать А* для каждой конечной вершины. Основная идея алгоритма – это поиск в ширину с приоритетом обрабатываемой вершины. Также во время работы алгоритмы запоминается путь до каждой вершины, правда в обратном порядке. После того, как основной костяк программы завершил работу, восстанавливается путь до текущей вершины и создаётся строка из вершин, по которым надо пройти чтобы достичь необходимую. Вершина и результат записываются в словарь, который в конечном итоге выводится программой.

Также стоит упомянуть о двух вспомогательных функциях. Это

 \mathbf{S}

a

m

_

e

n

d

p

O

S

которая рудмерев жодены жоданры бохнет в значениях словаря, притом, что этот ключ

а

a b 3.0

b c 1.0

c d 1.0

a d 5.0

d e 1.0

В первой строке через указывается начальная вершина. Далее в каждой строке указываются ребра графа и их вес

Вывод промежуточной информации.

Во время основной части работы алгоритма происходит вывод промежуточной информации, а именно стоимость пути для каждой посещенной вершины и путь до неё в виде словаря с ключом вершины назначения и значением вершины отправления.

Выходные данные.

В качестве выходных данных представлен словарь, с ключами в качестве вершин, до которых найден кратчайший путь и значениями в качестве кратчайшего пути. В случае, если к какой-то вершине графа нет пути, выведется сообщение об этом.

Сложность алгоритма.

Сложность алгоритма по памяти: O(V+E)

Сложность алгоритма по времени: $O(n^2)$

Тестирование.

Результаты тестирования представлены в табл. 1.

Таблица 1 – Результаты тестирования

№ п/п	а 1 – Результаты тестированих Входные данные	Выходные данные
1.	а	{'a': 0, 'b': 3.0, 'd': 5.0, 'c': 4.0,
	a b 3.0	'e': 6.0}
	b c 1.0	
	c d 1.0	
	a d 5.0	
	d e 1.0	
2.	а	{'a': 0, 'b': 1.0, 'f': 3.0, 'c': 6.0,
	a b 1.0	'g': 4.0, 'e': 8.0, 'i': 9.0, 'd':
	a f 3.0	12.0, 'h': 9.0, 'n': 9.0, 'm': 11.0,
	b c 5.0	'j': 14.0, 'k': 10.0, 'l': 19.0}
	b g 3.0	
	f g 4.0	
	c d 6.0	
	d m 1.0	
	g e 4.0	
	g i 5.0	
	e h 1.0	
	e n 1.0	
	n m 2.0	
	i j 6.0	
	i k 1.0	
	j 1 5.0	
	m j 3.0	
3.	j	you can't achieve this vertex: h
	b a 1.0	you can't achieve this vertex: k
	f a 3.0	{'b': 'jmnegb', 'f': 'jmnegf', 'c':
	c b 5.0	'jmdc', 'g': 'jmneg', 'd': 'jmd', 'm':
	g b 3.0	'jm', 'e': 'jmne', 'i': 'ji', 'h':
	g f 4.0	'jmneg', 'n': 'jmn', 'k': 'jmneg',
	d c 6.0	'l': 'jl', 'a': 'jmnegba', 'j': 'j'}
	m d 1.0	
	e g 4.0	

i g 5.0	
h e 1.0	
n e 1.0	
m n 2.0	
j i 6.0	
k i 1.0	
l j 5.0	
j 1 5.0	
j m 3.0	

Вывод.

В ходе подготовки в данной лабораторной работе и её выполнение мы узнали, что такое жадные алгоритмы. Реализовали такие алгоритмы как A^* , алгоритм Дейкстры и жадный алгоритм.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

ИСХОДНЫЙ КОД ПРОГРАММЫ

Название файла: main.cpp

```
from sys import stdin
class PriorityQueue:
   def __init__(self):
        self.repository = []
    def push(self, item, value):
        self.repository.append((item, value))
        self.repository.sort(key=lambda pair: pair[1])
    def pop(self):
        return self.repository.pop(0)
    def empty(self):
        return len(self.repository) == 0
def del same value (reverse dict, end pos):
    for key in list(reverse dict):
        if key not in reverse dict.values() and key != end pos:
            del reverse dict[key]
def same value in (reverse dict):
    for value in list(reverse dict.values()):
        if list(reverse dict.values()).count(value) > 1:
            return True
   return False
start position = input()
graph = \{\}
result = {}
for line in stdin:
    source, destination, value = line.split()
    if source not in graph:
        graph[source] = {destination: float(value)}
    else:
        graph[source].update({destination: float(value)})
vertexes = [vertex for vertex in graph if vertex != start position]
for key in graph:
    for vertex in graph[key]:
        if vertex not in vertexes:
            vertexes.append(vertex)
for end position in vertexes:
   queue = PriorityQueue()
```

```
queue.push(start position, 0)
         path to = {start position: 0}
         came from = {start position: None}
         while not queue.empty():
             current element = queue.pop()
             if current element[0] == end position:
                 break
             if current element[0] in graph:
                 for neighbour in graph[current element[0]]:
                     path length
                                        path to[current element[0]] +
graph[current element[0]][neighbour]
                     if neighbour not in path to or path length <=
path to[neighbour]:
                         path to[neighbour] = path length
                         queue.push(neighbour, path_length)
                         came from[neighbour] = current element[0]
         while same value in (came from):
             del same value (came from, end position)
         reverse list = {}
         for key in came from:
             reverse list[came from[key]] = key
         path = start position
         while path[-1] != end position:
             try:
                 path += reverse list[path[-1]]
             except KeyError:
                 print(f'you can\'t achieve this vertex: {end position}')
                 break
         result[end position] = path
     print(result)
```