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

Кафедра математического обеспечения и применения ЭВМ

ОТЧЕТ

по лабораторной работе №2

по дисциплине «Построение и анализ алгоритмов»

Тема: Алгоритмы на графах

Студент гр. 8304	Воропаев А.О.
Преподаватель	Фирсов М. А.

Вариант 4.

Цель работы.

Построение и анализ алгоритма A^* на основе на решения задачи о нахождении минимального пути в графе.

Основные теоретические положения.

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.

Расширение.

Модификация А* с двумя финишами.

Описание алгоритма.

Для решения поставленной задачи был реализован алгоритм А*. Все значения связанные с вершинами графа и необходимые для корректной работы алгоритма находятся в структуре node(буква, отвечающая за название вершины; вектор пар, которые хранят все пути, исходящие из вершины и их длины; длину пути от начала до данной вершины; путь от начала в виде строки из вершин). В качестве эвристической функции был использован перегруженный оператор меньше(<) структуры node. Очередь с приоритетами была реализована на основе вектора(массива), в качестве эвристической функции используется оператор меньше(<) структуры node. Сначала в пустую очередь заносится начальная вершина графа. Затем в начале каждой итерации в массиве ищется элемент, приоритет которого минимален, он удаляется из очереди, а затем в очередь добавляются все вершины, до которых можно дойти по ребрам, выходящим из этой вершины. Если нашлась вершина путь до которой был больше чем найденный, то данный путь заменяется на найденный. Для хранения значений

имен узлов и ребер выходящих из них был использован словарь. Сложность алгоритма: O(|V|*|V| + |E|), где V – множество вершин, а E – множество ребер.

Вывод промежуточной информации.

Во время основной части работы алгоритма происходит вывод промежуточной информации а именно, выбранная на данном вершина (вершина с меньшим приоритетом), путь до которой был изменен при помощи ребра выходящего из выбранной вершины. Также выводится скорость работы алгоритма и его сложность.

Тестирование.

Результаты тестирования представлены в таблице 1.

Таблица 1 – Результаты тестирования

Ввод	Вывод	
a 2 1 h a b 1.000000 a f 3.000000 b c 5.000000 b g 3.000000 f g 4.000000 c d 6.000000 d m 1.000000 g e 4.000000 e h 1.000000	Вывод Full path to the vertex 1 : abgenmil Full path to the vertex h : abgeh	
e n 1.000000 n m 2.000000 g i 5.000000 i j 6.000000 i k 1.000000 j 1 5.000000 m j 3.000000 a 2 k p	Full path to the vertex p: abgenmjp Full path to the vertex k: abgik	

a b 1.000000	
a f 3.000000	
b c 5.000000	
b g 3.000000	
f g 4.000000	
c d 6.000000	
d m 1.000000	
g e 4.000000	
e h 1.000000	
e n 1.000000	
n m 2.000000	
g i 5.000000	
i j 6.000000	
i k 1.000000	
j 1 5.000000	
m j 3.000000	
j p 4.000000	
a f i	Full path to the vertex f : acef
a b 0	Full path to the vertex i : acsi
a c 0	run pain to the vertex 1: aesi
b d 0	
c e 0	
cs0	
df0	
ds0	
s i O	
e f O	
a	Full path to the vertex e : ade
3	Full path to the vertex h: abh
e	
f	Full path to the vertex f : abcf
h	
a b 3.0	
b c 1.0	
c d 1.0	
a d 5.0	
d e 1.0	
c f 2.0	
b h 4.0	

Вывод.

В ходе работы был построен и анализирован алгоритм A^* на основе решения 4

задачи о нахождении минимального пути в графе. Исходный код программы представлен в приложении 1.

приложение A. исходный код

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <utility>
#include <queue>
#include <map>
#include <string>
struct node {
    inline bool operator<(const node& a) {</pre>
        if(this->length - this->vertex == a.length - a.vertex)
            return this->vertex < a.vertex;</pre>
        return this->length - this->vertex > a.length - a.vertex;
    }
    char vertex = 0;
    std::vector<std::pair<char, int>> destinations;
    double length = 0;
    std::string path;
};
int main() {
    char start;
    int quantity = 0;
    std::vector <char> multiple_ends;
    std::cin >> start;
```

```
std::cout << "Set the number of ends\n";</pre>
std::cin >> quantity;
for(int i = 0; i < quantity; ++i) {</pre>
    char tmp_end;
    std::cin >> tmp end;
    multiple_ends.push_back(tmp_end);
}
std::map<char, node> dict;
node tmp;
char from, to;
float len;
std::pair<char, int> to child;
while(std::cin >> from >> to >> len) {
    if(len == -1) {
        break;
    }
    if(dict.find(from) == dict.end()) {
        tmp.vertex = from;
        to_child = {to, len};
        tmp.destinations.push_back(to_child);
        dict[from] = tmp;
    }
    else {
        to child = {to, len};
        dict[from].destinations.push_back(to_child);
    tmp.destinations.clear();
for(auto i : multiple_ends) {
```

```
dict[i].vertex = i;
    }
    std::priority queue<node, std::vector<node>, std::less<>> priorityQueue;
   priorityQueue.push(dict[start]);
   while(!priorityQueue.empty()) {
       if(multiple ends.empty())
           break;
       tmp = priorityQueue.top();
       priorityQueue.pop();
       std::cout << "Current vertex with the lowest priority : " << tmp.vertex <<</pre>
        "\nPath to the vertex(length) : " << tmp.length <<
        "\nPath to the vertex(path) : " << tmp.path << std::endl;
       for(int i = 0; i < multiple_ends.size(); ++i) {</pre>
           if (tmp.vertex == multiple_ends[i]) {
               std::cout << "!!!END!!! Full path to the vertex " << tmp.vertex <<</pre>
" : " << tmp.path + multiple_ends[i] + '\n';
               multiple ends.erase(multiple ends.begin() + i);
                continue;
           }
       }
       std::cout << "_____
                                                                            \n";
       node elem for push;
       for(auto i : tmp.destinations) {
```

 $dict[i] = {};$