

**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: Алгоритмы на графах**

Студент гр. 7383

Преподаватель

\_\_\_\_\_

\_\_\_\_\_

Левкович Д.В.

Жангиров Т.Р.

Санкт-Петербург

2019

## Содержание

Цель работы .....	3
Тестирование .....	4
Сложность алгоритма.....	4
Вывод .....	4
ПРИЛОЖЕНИЕ А.....	5
ПРИЛОЖЕНИЕ Б.....	8

## **Цель работы**

Ознакомиться с алгоритмом поиска кратчайшего пути  $A^*$ , написать программу, реализующую этот алгоритм.

## **Реализация задачи**

Для решения задачи был написан класс `Graph`, который содержит поля для хранения самого графа в виде матрицы смежности, размера матрицы, начальную и конечную вершины, вес ребра и вектор с результатом. Метод `New_Init` считывает данные из консоли и добавляет все ребра в вектор, далее все вершины добавляются в вспомогательный вектор `vector<type>` для того, чтобы узнать количество различных вершин. Это необходимо для того, чтобы узнать, какой размер должен быть у матрицы смежности. Далее с помощью метода `find_index` находим позиции для матрицы смежности, в которых должны быть веса соответствующих ребер. Далее идет вызов метода `A_Star`.

Метод `A_Star` содержит вектор решений `vector<A>`, где `A` это структура, которая хранит вес ребра, текущий результат и приоритет. В качестве эвристической функции использовалась функция, которая вычисляла сумму разности конечной вершины и текущей с длиной пройденного пути. Далее начинаем поиск пути со стартового символа, для этого ищем соответствующую строку и ищем в ней все ребра, которые инцидентны вершине, все эти ребра добавляем в вектор решений `vector<A>` для последующего выбора лучшего решения. Как только рассмотрели все инцидентные ребра для вершины, сохраняем результат на данном шаге в `type* finish`. Переходим к следующей вершине и повторяем алгоритм уже для новой вершины. Если мы уже пришли в конечную вершину, сохраняем данное решение.

Исходный код программы представлен в Приложении А.

## **Тестирование**

Программа собрана в операционной системе Windows с использованием компилятора g++. В других ОС и компиляторах тестирование

не проводилось. Результаты тестирования показали, что поставленная цель выполнена. Результаты тестирования представлены в Приложении Б.

### Сложность алгоритма

Было принято оценить сложность алгоритма. На рис. 1 представлен график зависимости количества итераций для алгоритма  $A^*$  от количества ребер.

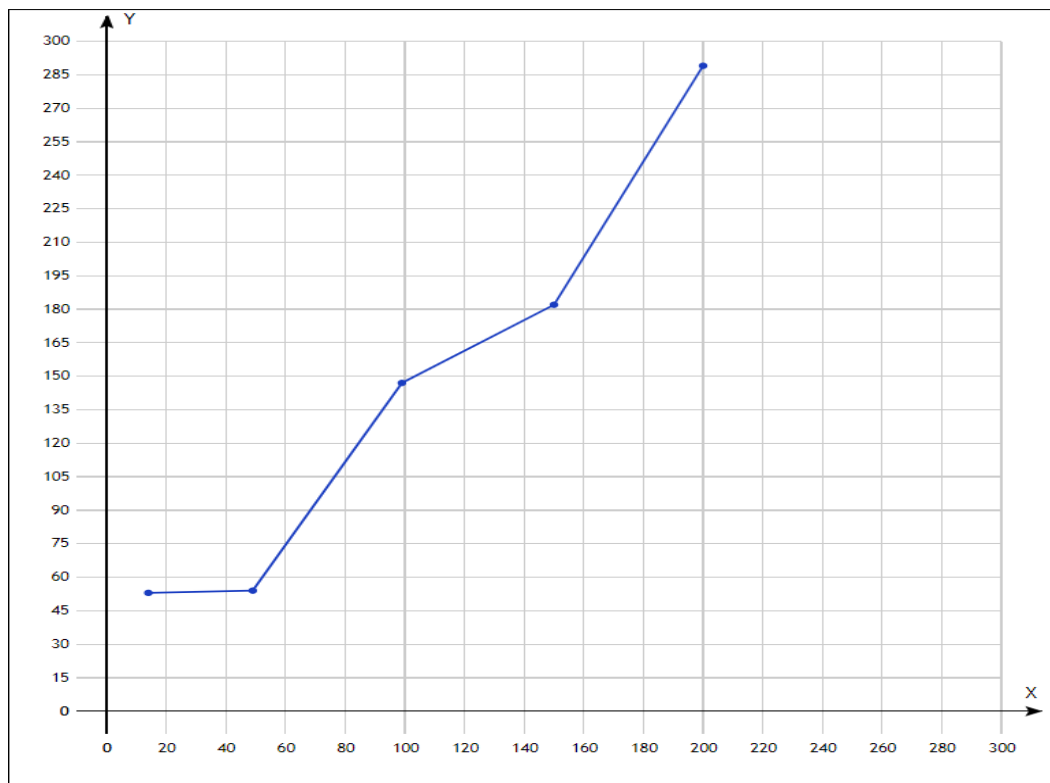


Рисунок 1 - График зависимости количества итераций от количества ребер в графе

### Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы был изучен алгоритм  $A^*$ , была написана программа, реализующая этот алгоритм.

## ПРИЛОЖЕНИЕ А.

### КОД ПРОГРАММЫ

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <ctype.h>
#include <cstring>
#include <algorithm>
using namespace std;
struct A{
    vector<char> resulte;
    double weight = 0;
    int prior = 0;
};
struct B{
    char a;
    char b;
    double weight;
};
template <typename T, typename type>
class Graph{
    vector<vector<T>> m;
    size_t size;
    type start;
    type finish;
    double weight;
    vector<type> result;

public:
    Graph(){
        size = 26;
    }

    bool find(vector<type> t, type c){
```

```

    if(t.size()==0){
        return false;
    }
    for(int i = 0;i<t.size();i++){
        if(t[i]==c){
            return true;
        }
    }
    return false;
}

```

```

int find_index(vector<type> t, type c){
    int index = 0;
    for(int i = 0;i<t.size();i++){
        if(c==t[i])
            return index;
        index++;
    }
}

```

```

void new_Init(){
    vector<B> edge;
    vector<type> a;
    type vertex1, vertex2;
    cin>>start>>finish;
    bool t = true;
    while(t){
        if(cin>>vertex1 && isalpha(vertex1)){
            cin>>vertex2>>weight;
            edge.push_back({vertex1, vertex2, weight});
            if(!find(a, vertex1))
                a.push_back(vertex1);
            if(!find(a, vertex2))
                a.push_back(vertex2);
        }
    }
}

```

```

        }
        else {
            t = false;
        }
    }
    sort(a.begin(), a.end());
    size = a.size();
    m.resize(size);
    for(int i = 0; i < size; i++){
        m[i].resize(size);
    }
    for(int i = 0; i < edge.size(); i++){
        m[find_index(a, edge[i].a)][find_index(a, edge[i].b)] =
edge[i].weight;
    }
    A_Star(a);
}

```

```

void GreedIsGood(vector<type> a){
    result.resize(size);
    int min = 1000;
    int res = 0;
    result[0] = start;
    while (result[res] != this->finish)
    {
        min = 1000;
        res++;
        for (int i = 0; i < size; i++)
            if ((min > m[find_index(a, result[res-1])][i]) &&
(m[find_index(a, result[res-1])][i] != 0)){
                min = m[find_index(a, result[res-1])][i];
                result[res] = a[i];
            }
    }
}

```

```

        if(min == 1000){
            m[find_index(a, result[res-1])][find_index(a, result[res-
1]))] = 0;

            res-=2;
        }
        else {
            m[find_index(a, result[res-1])][find_index(a,
result[res])] = 0;
        }
    }
    for (int i = 0; i < result.size(); i++) {
        if(isalpha(result[i]))
            cout << result[i];
    }
}

```

```

int veclen(vector<type> a){
    int count = 0;
    for (int i = 0; i < a.size(); i++) {
        count++;
        if(a[i]==0)
            return i;
    }
}

```

```

void A_Star(vector<type> a){
    std::vector<A> solution;//Вектор решений
    A *curr_sol;
    vector<type> str(size, 0);
    type *finish = nullptr;
    bool vertex_duplication;
    T weight_cur, fin_w;
    int sol = 0, current = 0;//Вспомогательные переменные
    current = find_index(a, this->start);
}

```



```

weight_cur = 0;
while(1)
{
    for (int i = 0; i < size; i++)
        if (m[find_index(a, (char)(current+97))][i] != 0)
        {
            vertex_duplication = false; // флаг дублирования
            for (int j = 0; j < veclen(str); j++)
                if(a[i] == str[j]) {vertex_duplication = true;
break;}//поиск дублирующей вершины
            if ((vertex_duplication == false) && (a[i] != this-
>start))
            {
                curr_sol = new A; //запись элемента в вектор
                solution.push_back(*curr_sol);
                solution.at(sol).resulte.resize(size);
                for(int k =
0;k<solution.at(sol).resulte.size();k++)
                    solution.at(sol).resulte[k] = str[k];
                solution.at(sol).resulte[vecLen(str)]=a[i];
                solution.at(sol).weight=m[find_index(a,
(char)(current+97))][i] + weight_cur;
                solution.at(sol).prior=this->finish - (int)a[i];
                delete curr_sol;
                sol++;
            }
            sol--;
            std::sort(solution.begin(), solution.end(), [](const A& a,
const A& b) { //сортировка по убыванию
                return (a.weight+a.prior) > (b.weight+b.prior);});

```

```

        if(finish != nullptr)//если есть уже какой-то результат, то
отсекаем решения, дающие вес больше имеющегося
    {
        while (sol >=0)
        {
            if(solution.at(sol).weight < fin_w) break;
            else {solution.erase(solution.begin() + sol);
sol--;}

        }
        if (sol == -1) break; //выход из главного цикла
    }
    if(solution.at(sol).resulte[veclen(solution.at(sol).resulte)
- 1] == this->finish)
    {
        if(finish == nullptr) //сохранение получившегося решения
        {
            finish = new char(solution.at(sol).resulte.size());
            for(int i = 0;i<solution.at(sol).resulte.size();i++){
                finish[i] = solution.at(sol).resulte[i];
            }
            fin_w=solution.at(sol).weight;
            solution.erase(solution.begin() + sol);
        }
        else {
            if(solution.at(sol).weight < fin_w)
            {
                delete[] finish; finish = new
char(solution.at(sol).resulte.size());
                for(int i =
0;i<solution.at(sol).resulte.size();i++){
                    finish[i] = solution.at(sol).resulte[i];
                }
                fin_w=solution.at(sol).weight;
            }
        }
    }

```

```

        solution.erase(solution.begin() + sol);
    }
    sol--;
    while (sol >= 0) //удаление решений, дающих больший вес
    {
        if(solution.at(sol).weight < fin_w) break;
        else {solution.erase(solution.begin() + sol); sol--;}
    }

    if (sol == -1) break; //выход из главного цикла
}
current =
(int)(solution.at(sol).resulte[veclen(solution.at(sol).resulte)-1]) - 97;
    str = solution.at(sol).resulte;
    weight_cur = solution.at(sol).weight;
}
std::cout<<"this->start"<<"finish"<<std::endl;
delete [] finish;
finish = nullptr;
}
};

int main()
{
    Graph<double, char> s;
    s.new_Init();
    return 0;
}

```

## ПРИЛОЖЕНИЕ Б.

### ТЕСТОВЫЕ СЛУЧАИ

В качестве эвристической функции использовалась функция, которая высчитывает модуль разности конечной вершины и текущей.

Входные данные	Выходные данные
-1 -6 -1 -5 6 -5 -6 3 -1 -4 8 -4 -6 1	-1 -5 -6
1 -1 1 2 3 2 3 1 3 -7 1 1 -7 6 1 4 3 4 -1 4 -7 -1 1	1 2 3 -7 -1
-5 -8 -5 10 5 10 -20 8 -20 -8 2 -5 5 1 5 4 3 4 8 6	-5 10 -20 -8