

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 A*

Студентка гр. 7383

Маркова А. В.

Преподаватель

Жангиров Т.Р.

Санкт-Петербург

2019

Содержание

Цель работы	3
Реализация задачи	4
Тестирование	9
Исследование	10
Выводы	11
Приложение А	12
Приложение Б	13

Цель работы

Исследовать и реализовывать задачу построения кратчайшего пути в ориентированном графе, используя алгоритм A^* .

Формулировка задачи: необходимо разработать программу, которая решает задачу построения кратчайшего пути в ориентированном графе методом A^* до любой из представленных вершин. Каждая вершина в графе имеет буквенное обозначение («a», «b», «c» ...), каждое ребро имеет неотрицательный вес.

Вариант 2м: граф представлен в виде матрицы смежности, эвристическая функция для каждой вершины задаётся положительным числом во входных данных.

Входные данные: в первой строке указываются начальная и конечная вершины. Затем количество вершин и их эвристические значения. Далее идут данные о рёбрах графа и их весе.

Выходные данные: кратчайший путь из стартовой вершины в конечную.

Реализация задачи

В данной работе используются главная функция `main()` и структуры данных.

Был использован следующий класс:

```
class A_star_algorithm {
private:
    double graph[Alphabet][Alphabet];
    std::vector<int> result;
    std::vector<int> str;
public:
    void insert_paths(int i, int j, double
path_length);
    void print();
    void algorithm(int first, int finish, std::
priority_queue<Priority> &queue, double common_way, std::
vector<double> &evristic);
};
```

Параметры, хранящиеся в классе:

- `graph` – двумерный массив, в котором хранится граф в виде матрицы смежности;
- `result` – строка результата;
- `str` – строка для хранения пути до текущей вершины.

Методы класса:

- `insert_paths` – функция заполнения матрицы весами рёбер;
- `print` – функция вывода результата на консоль;
- `algorithm` – функция поиска кратчайшего пути методом A*.

Параметры, передаваемые в `void insert_paths(int i, int j, double path_length):`

- `i` – индекс строки матрицы, вершина из которой идём;
- `j` – индекс столбца матрицы, вершина в которую идём;
- `path_length` – вес ребра между `i` и `j` вершинами.

Параметры, передаваемые в `void algorithm(int first, int finish, std::priority_queue <Priority> &queue, double common_way, std::vector <double> &evristic)`:

- `first` – текущая вершина графа;
- `finish` – конечная вершина;
- `queue` – приоритетная очередь;
- `common_way` – общая длина пути до текущей вершины;
- `evristic` – вектор, хранящий значения эвристики для каждой из вершин.

Класс `A_star_algorithm` отвечает за хранение графа в виде матрицы смежности, а так же содержит функцию `algorithm`, которая осуществляет поиск кратчайшего пути из начальной вершины в конечную, используя A^* .

Структура `Priority`:

```
typedef struct Priority {
    std::vector <int> path;
    double prior_vertex;
    double characteristic;
} Priority;
```

Параметры структуры:

- `path` – путь до данной вершины;
- `prior_vertex` – значение эвристической функции, по которому строится приоритетная очередь;
- `characteristic` – эвристика вершины.

Данная структура используется для хранения данных в очереди с приоритетами.

Параметры, передаваемые в `bool operator < (const Priority &comp_var_1, const Priority &comp_var_2)` являются элементами структуры. Данная функция используется для того, чтобы в приоритетной очереди сначала шли элементы с меньшим значением эвристической функции.

В функции `main()` считываются начальная и конечная вершины, между которыми нужно найти кратчайший путь. Затем записываются в массив значения эвристики для каждой из вершин графа. Далее в цикле начинается считывание рёбер графа и их вес. Запускается алгоритм A*, который рассматривает всех соседей текущей вершины, помещает пути до них в очередь, в зависимости от значения эвристической функции, и находит кратчайший путь для вершины, которая на данном шаге находится ближе. Пока очередь не пуста алгоритм выполняет свою работу.

Рассмотрим пример работы программы. На рис. 1 показано в каком виде хранятся данные о графе.

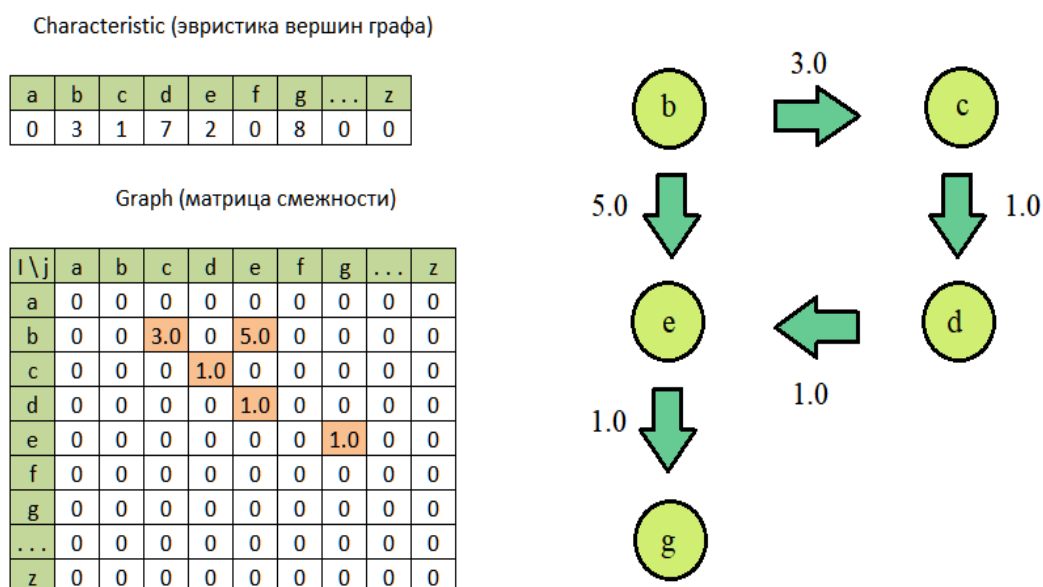


Рисунок 1 – представление графа матрицей смежности

Программа считывает значения, хранящиеся в текстовом файле, и заполняет поля класса. На первом шаге алгоритма рассматриваются две соседние вершины от стартовой b: c и e, подробнее представлено на рис. 2

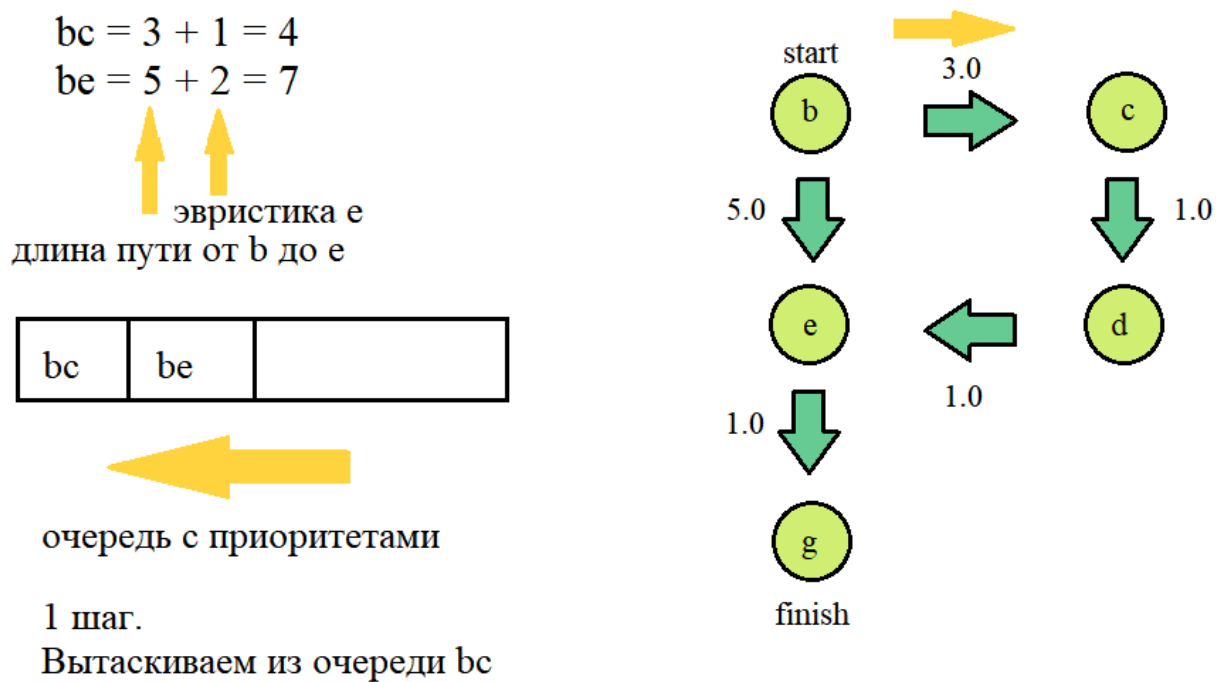


Рисунок 2 – первый шаг алгоритма.

Следующие шаги алгоритма показаны на рис. 3, 4.

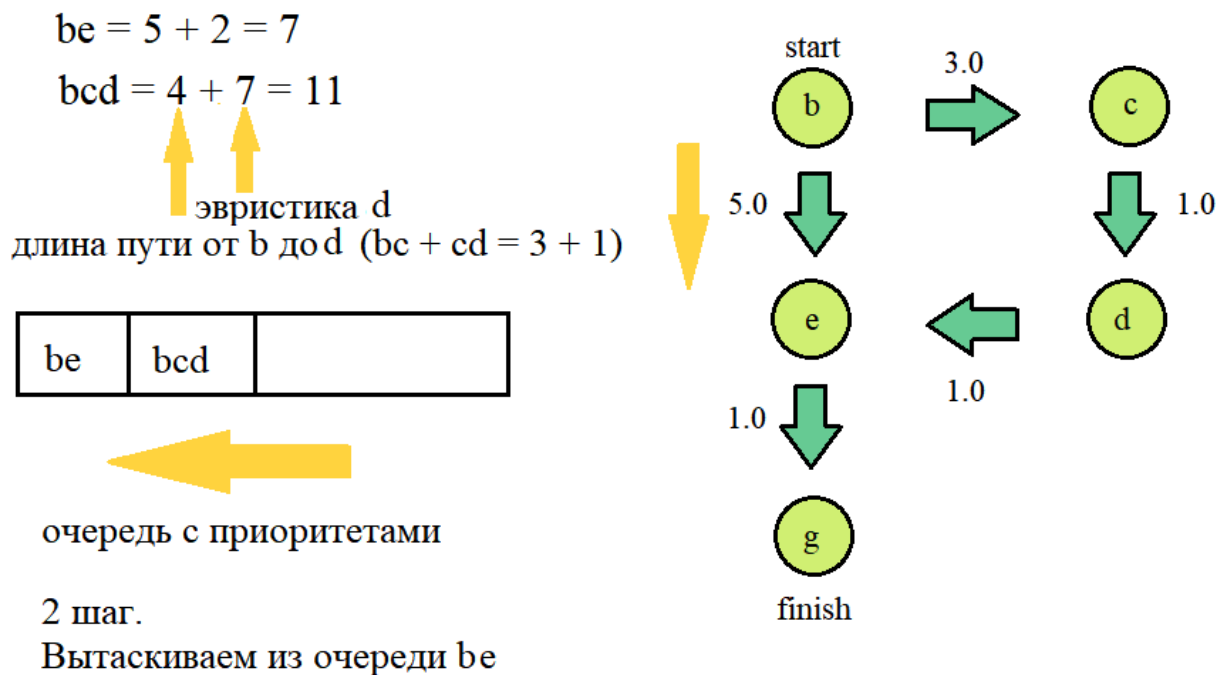


Рисунок 3 – второй шаг алгоритма.

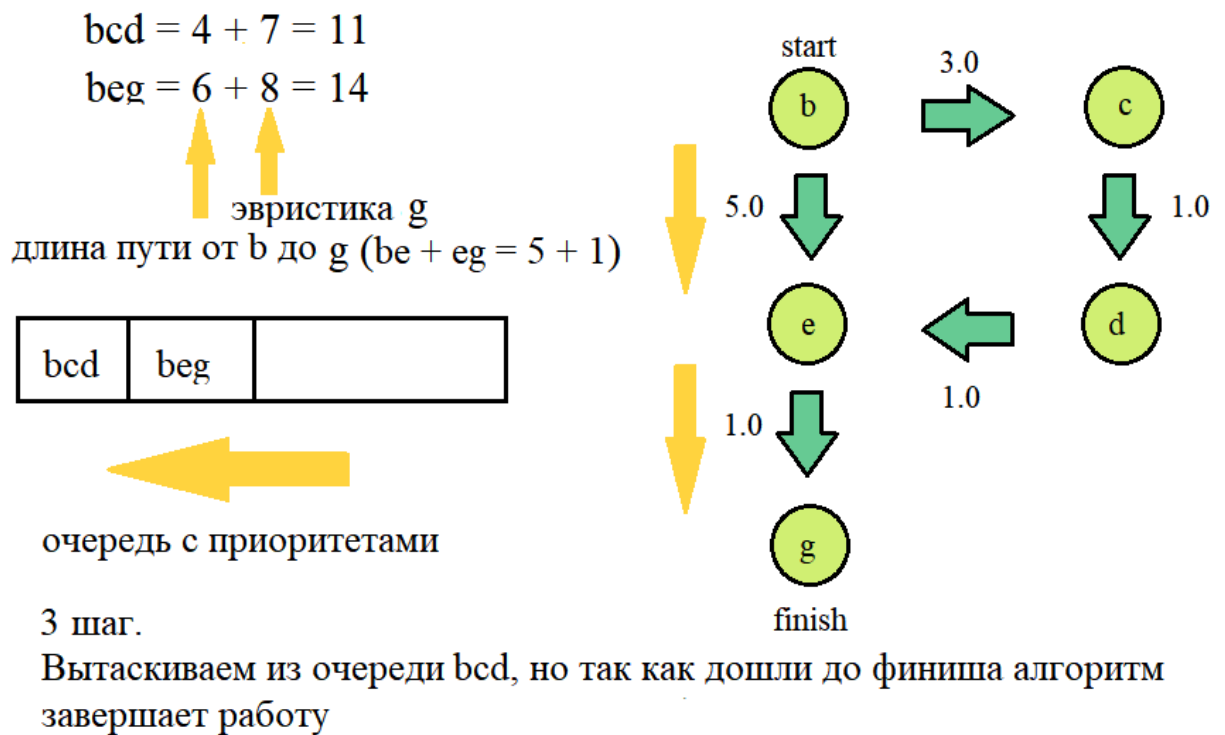


Рисунок 4 – третий шаг алгоритма.

После того как алгоритм завершает работу, заполняется строка **result**, а затем выводится на экран в качестве ответа.

Исходный код программы представлен в приложении Б.

Тестирование

Программа собрана в операционной системе Ubuntu 17.04, с использованием компилятора g++ версии 5.4.0 20160609. В других ОС и компиляторах тестирование не проводилось.

Программа может быть скомпилирована с помощью команды:

```
g++ <имя файла>.cpp
```

Тестовые случаи представлены в Приложении А.

Исходя из тестовых случаев можно заметить, что тестовые случаи не выявили неправильного поведения программы, что говорит о том, что по результатам тестирования было показано, поставленная задача была выполнена.

Исследование

Сложность алгоритма составляет $O(|V| \cdot |E|)$, где $|V|$ – количество вершин в графе, $|E|$ – количество ребер в графе. На каждом шаге работы программы просматриваются всевозможные пути из искомой вершины. В худшем случае могут быть просмотрены все пути данного графа. Тогда сложность зависит от количества вершин.

Выводы

В ходе лабораторной работы был изучен алгоритм поиска кратчайшего пути A^* . Был написан код на языке программирования C++, который применял этот метод для поставленной задачи. Сложность реализованного алгоритма составляет $O(|V| \cdot |E|)$.

ПРИЛОЖЕНИЕ А

Тестовые случаи

Ввод	Вывод	Верно?
a e 5 a 3 b 1 c 9 d 1 e 4 a b 3.0 b c 1.0 c d 1.0 a d 5.0 d e 1.0	ade	Да
b g 5 b 3.0 c 1.0 d 7.0 e 2.0 g 8.0 b c 3.0 c d 1.0 d e 1.0 b e 5.0 e g 1.0	beg	Да

ПРИЛОЖЕНИЕ Б

Код программы

```
#include <iostream>
#include <cstring>
#include <climits>
#include <queue>

#define Alphabet 26

typedef struct Priority {
    std::vector<int> path;           //путь до текущей вершины
    double prior_vertex;           //приоритет – значение
    эвристической функции
    double characteristic;
} Priority;

bool operator < (const Priority &comp_var_1, const Priority
&comp_var_2) { //элементы с меньшим приоритетом будут идти сначала
    return comp_var_1.prior_vertex > comp_var_2.prior_vertex;
}

class A_star_algorithm {
private:
    double graph[Alphabet][Alphabet]; //матрица смежности
    std::vector<int> result;           //результат работы алгоритма
    std::vector<int> str;              //временная строка
public:
    A_star_algorithm(int start) {      //инициализация
        result.push_back(start);
        for(int i = 0; i < Alphabet; i++)
            memset(graph[i], 0.0, Alphabet * sizeof(double));
    }

    ~A_star_algorithm() {
        result.clear();
        str.clear();
    }

    void insert_paths(int i, int j, double path_length) {
```

```

        graph[i][j] = path_length;
    }

    void print(){ //вывод результата
        if(result.size()) {
            for(int i = 0; i < result.size(); i++)
                std::cout <<(char)(result[i] + 'a');
            std::cout << std::endl;
        }
        else std::cout << "Пути не существует" << std::endl;
    }

    void algorithm(int first, int finish, std::priority_queue
    <Priority> &queue, double common_way, std::vector <double>
    &evruristic) {
        int run = 1;
        while(run) {
            for(int j = 0; j < Alphabet; j++)
                if(graph[first][j] != 0){
                    Priority new_elem;
                    new_elem.characteristic = evruristic[j];
                    new_elem.prior_vertex = graph[first][j] +
common_way + new_elem.characteristic;
                    for(int i = 0; i < str.size(); i++)
                        new_elem.path.push_back(str[i]);
                    new_elem.path.push_back(j);
                    queue.push(new_elem);
                }
            if(queue.empty())
                run = 0;
            if(!queue.empty()) {
                Priority temp;
                temp = queue.top();
                queue.pop();
                first = temp.path[temp.path.size()-1];
                str = temp.path;
                common_way = temp.prior_vertex -
temp.characteristic;
            }
            if(str[str.size() - 1] == finish){
                for(int i = 0; i < str.size(); i++)
                    result.push_back(str[i]);
                run = 0;
            }
        }
    }

```

```

        }
    }
}

};

int main() {
    char start, finish, from, to, curr;
    double path_length, evristic;
    int count = 0;
    std::vector<double> characteristic(Alphabet, 0);
    std::cin >> start >> finish;
    std::cin >> count;
    for(int i = 0; i < count; i++) {
        std::cin >> curr >> evristic;
        if(evristic >= 0.0)
            characteristic[curr - 'a'] = evristic;
        else {
            std::cout << "Введены неверные значения!" << std::
endl;
            return 0;
        }
    }
    std::priority_queue<Priority> queue;
    A_star_algorithm graph(start - 'a');
    while(std::cin >> from >> to >> path_length)
        graph.insert_paths(from - 'a', to - 'a', path_length);
    graph.algorithm(start - 'a', finish - 'a', queue, 0.0,
characteristic);
    graph.print();
    characteristic.clear();
    return 0;
}

```