

МИНОБРНАУКИ РОССИИ
САНКТ-ПЕТЕРБУРГСКИЙ ГОСУДАРСТВЕННЫЙ
ЭЛЕКТРОТЕХНИЧЕСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ
«ЛЭТИ» ИМ. В.И. УЛЬЯНОВА (ЛЕНИНА)
Кафедра математического обеспечения и применения ЭВМ

ОТЧЕТ
по практической работе №2
по дисциплине «Построение и Анализ Алгоритмов»
Тема: Алгоритмы на графах

Студент гр. 8382

Вербин К.М.

Преподаватель

Фирсов М.А.

Санкт-Петербург

2020

Цель работы.

Ознакомится с реализацией алгоритмов: жадный и A*, написать программу на языке программирования C++.

Вариант 3

Написать функцию, проверяющую эвристику на допустимость и монотонность.

Жадный алгоритм

Постановка задачи

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

Описание алгоритма

Решение поставленной задачи осуществляется с помощью рекурсивной функции `funk(std::vector* vector, char curChar, char endChar, std::vector* answer)`, которая и реализует жадный алгоритм. Вначале всегда происходит проверка – не является ли подаваемая начальная вершина равной конечной. Далее, пройдя проверку, создается пустой временный вектор путей(`temporaryVector`) и начинается проход по вектору исходному. В этом проходе происходит отбор нужных нам путей, т.е. тех, у которых `nameFrom`(имя родителя) равняется текущей вершине, которую мы рассматриваем. Если это так, то записываем путь (в котором родитель – рассматриваемая вершина) в текущий временный вектор(`temporaryVector`). Далее, так как нужен самый “дешевый” путь, то вызываем функцию сортировки вершин(`sort`), которая сортирует вершины по наименьшему весу ребер. И потом рекурсивно вызываем функцию `func()`, только теперь текущая вершина будет первая (минимальная по весу ребра) из вектора `temporaryVector`.

Описание используемого класса

Класс путей(`class Path`): Класс путей состоит из следующих свойств:

- `char nameFrom` – имя вершины откуда исходит путь(т.е. ребро графа);
- `char nameOut` – имя вершины куда входит путь(т.е. ребро графа);
- `double weightPath` – вес ребра графа; Класс пути содержит следующие

методы:

- `Path(char nameFrom, char nameOut, double weightPath)` – конструктор, принимающий имя вершины начала, имя вершины конца и вес этого ребра.
- `char getNameFrom()` – метод, для получения поля `nameFrom` класса `Path`.
- `getNameOut()` – метод, для получения поля `nameOut` класса `Path`.

- `double getWeightPath()` – метод, для получения поля `weightPath` класса `Path`.

Описание `main ()` :

В функции прописан ввод вершины начальной, вершины конечной, а также ввод ребер с их весами, вызовы функций и выходы промежуточных данных на консоль.

Описание дополнительных функций

Функция `bool comp(Path a, Path b)`, принимает две переменные класса `Path`, и сравнивает их по весу.

Сложность алгоритма по памяти

Сложность для жадного алгоритма оценивается как $O(|V+E|)$, так как в исходном векторе может максимум храниться число всех ребер, и с каждой новой вершиной мы ‘проваливаемся’ в рекурсию и создаем новый вектор.

Сложность алгоритма по времени

Сложность для жадного алгоритма оценивается как $O(|E \log E|)$, так как в худшем случае будет совершаться обход по всем ребрам, а изначальная сортировка ребер по длине имеет сложность $O(|E \log E|)$.

Алгоритм A^*

Постановка задачи.

Разработайте программу, которая решает задачу построения кратчайшего пути в ориентированном графе методом A^* . 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

Описание алгоритма

Вначале создаются 2 вектора: с открытыми вершинами и закрытыми вершинами. (Изначально в вектор открытых вершин кладем начальную вершину). Первым делом из списка открытых вершин выбирается вершина, с наименьшей $f(x)$ ($f(x) = g(x) + h(x)$ где $g(x)$ - стоимость пути от начальной вершины до вершины x , а $h(x)$ – значение эвристической функции). (Выбор наименьшего значения осуществляется путем функции `sort()` и компаратора). Выбранная вершина удаляется из открытого списка и записывается в закрытый. Далее происходит проход по детям текущей вершины. Если ребенок не записан в открытый список, то записывается. Затем начинает обновляться информация о ребенке, а именно: кратчайший путь до него и значение эвристической функции и записывается информация откуда мы в него пришли (кто родитель). Цикл продолжается до тех пор, пока вектор открытых вершин будет не пуст. Далее, когда функция доходит до искомой конечной вершины, происходит вызов функции для вывода ответа.

Описание используемых классов

Класс вершин(class Top): Класс вершин состоит из следующих свойств:

- char name – имя вершины;
- double pathToTop – путь до текущей вершины;
- double heuristicF – эвристическая функция;
- char nameFromT – имя, откуда исходит вершина.
- vector coupled – вектор для исходящих из вершины вершин. Класс

вершин содержит следующие методы:

- Top(char name) – конструктор, принимающий имя вершины, используется для создания самой первой вершины.
- Top() – конструктор, для создания вершин по умолчанию

Описание дополнительных функций

- bool comp(Top a, Top b) – функция принимает 2 переменные типа Top, используется для сортировки открытых вершин по значению эвристической функции.

- void answer(std::vector& vectorTops, char startTop, char endTop) – функция принимает вектор вершин, а также начальную и искомую вершины. Данная функция используется для вывода ответа.

- void changeInfo(std::vector& vectorTops, std::vector& openVertexes, char a, char name, double temp_G, char endTop) – функция принимает вектор вершин, вектор открытых вершин, имя ребенка вершины, которую рассматриваем, имя самой вершины, значение длины пути до него и имя конечной вершины, для вычисления эвристической оценки. Данная функция используется для смены информации о вершине и ребенке вершины.

- int whatNumber(char a, std::vector& vectorTops) – функция принимает имя вершины и вектор вершин. Данная функция ищет вершину в векторе и возвращает её индекс.

- bool check(std::vector& vectorPath, std::vector& vectorTops , char endTop, bool flagM, bool flagAd) – функция принимает вектор пути, вектор вершин и

имя искомой вершины. Данная функции сначала выполняет проверку эвристики на монотонность, по свойству монотонности: Эвристическая функция $h(v)$ называется монотонной, если для любой вершины v_1 и её потомка v_2 разность $h(v_1)$ и $h(v_2)$ не превышает фактического веса ребра $c(v_1, v_2)$ от v_1 до v_2 , а эвристическая оценка целевого состояния равна нулю. Далее, в случае, когда она не монотонна, функция выполняет проверку эвристики на допустимость по следующему свойству:

Говорят, что эвристическая оценка $h(v)$ допустима, если для любой вершины v значение $h(v)$ меньше или равно весу кратчайшего пути от v до цели. Данная проверка происходит в случае, когда монотонность не выполнялась, так как существует теорема: Любая монотонная эвристика допустима, однако обратное неверно.

Сложность алгоритма по памяти

Сложность для алгоритма A^* оценивается как $O(n+e)$ при более точной эвристической функции, так как программе приходится хранить граф целиком. В случае не точной эвристической функции придется просматривать каждое ребро. Тогда сложность может оказаться экспоненциальной ($O(2^e)$).

Сложность алгоритма по времени

Сложность алгоритма по операциям зависит от эвристики $|h(x) - h^*(x)| \leq O(\log h^*(x))$. В цикле выполняется e итераций, где e – количество рёбер в графе. На каждой итерации в массиве кратчайших расстояний выполняется поиск вершины с кратчайшим до неё путём с учётом эвристической функции (n операций, где n – количество вершин графа). Далее идёт цикл по всем соседям вершины со всеми прямыми путями до них (e). Проверка на непосещённость вершины из текущей занимает n операций, проверка на содержание этой вершины в массиве кратчайших расстояний тоже занимает n операций. Если вершина содержится в массиве кратчайших расстояний, то на поиск вершины в этом массиве и замену величины кратчайшего пути до неё (если найден

лучше) тратится $(n + n)$ операций. Все вставки и извлечения из массивов константны по операциям. Получаем $O(e(n + e(n + n + n + n))) = O(e(n + 4 * e * n)) = O(e * n + 4 * n * e * e)$ в лучшем случае, где e – количество рёбер в графе, n – количество вершин. $O(2^e)$ в худшем случае, e – количество рёбер.

Тестирование

| Input | Output |
|--|--------|
| Жадный Алгоритм | |
| a e a b 3.0 b c 1.0 c d 1.0 a d 5.0 d e 1.0 | abcde |
| a h a b 3.0 a c 1.0 a d 2.0 b e 5.0 c f 2.0 d g 6.0 e h 1.0 f h 3.0 g h 1.0 | acfh |
| a g a b 1.0 b c 1.0 a d 3.0 d e 1.0 d f 2.0 | adfg |

| | |
|--|--------|
| f g 4.0 | |
| a e a b 2.0 b c 1.0 a d 3.0 | Error! |
| Алгоритм А* | |
| Input | Output |
| a e a b 3.0 b c 1.0 c d 1.0 a d 5.0 d e 1.0 | ade |
| a h a b 3.0 a c 1.0 a d 2.0 b e 5.0 c f 2.0 d g 6.0 e h 1.0 f h 3.0 g h 1.0 | acfh |
| a g a b 1.0 b c 1.0 a d 3.0 d e 1.0 d f 2.0 f g 4.0 | adfg |

| | |
|--------------------------------------|--------|
| a e a b 2.0 b c 1.0 a d 3.0 | Error! |
|--------------------------------------|--------|

Вывод

В результате работы была написана полностью рабочая программа, выполняющая поставленную задачу.

ПРИЛОЖЕНИЕ

КОД ПРОГРАММЫ

Жадный алгоритм

```
#include <iostream>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <iomanip>    // std::setw

using namespace std;

class Path {
private:
    char nameFrom;
    char nameOut;
    double weightPath;

public:
    Path(char nameFrom, char nameOut, double weightPath)
        : nameFrom(nameFrom), nameOut(nameOut), weightPath(weightPath) {}

    char getNameFrom() const {
        return nameFrom;
    }

    char getNameOut() const {
        return nameOut;
    }

    double getWeightPath() const {
        return weightPath;
    }
};

bool comp(Path a, Path b) { //comparator
    return a.getWeightPath() < b.getWeightPath();
}

bool func(std::vector<Path>* vector, char curChar, char endChar,
std::vector<char>* answer, int depth) {
    depth++;

    std::cout << setw(depth + 1) << ' ' << "Processing the vertex:  " << curChar <<
std::endl;
```

```

    if (curChar == endChar) { //exit from recursion
        std::cout << setw(depth + 1) << ' ' << "Reached the desired peak  " <<
endChar << ". The function returns TRUE and shuts down." << std::endl;
        return true;
    }

    std::cout << setw(depth + 1) << ' ' << "Search for paths leading from this
vertex." << std::endl;
    std::vector<Path> temporaryVector;
    temporaryVector.reserve(0);
    for (Path path : *vector) { // all vertexes in the vector will be passed
        if (path.getNameFrom() == curChar) { //selects all paths from the desired
vertex
            std::cout << setw(depth + 1) << ' ' << "Since the vertex  " <<
path.getNameOut() << "  comes from the current vertex, writing this path to the
vector." << std::endl;
            temporaryVector.emplace_back(path); //written to a vector
        }
    }

    //since we need the cheapest way we will cohabit

    std::cout << setw(depth + 1) << ' ' << "Sorting of vertices of minimum weight."
<< std::endl;

    std::sort(temporaryVector.begin(), temporaryVector.end(), comp);

    for (Path path : temporaryVector) { //going through all the vertexes
        if (func(vector, path.getNameOut(), endChar, answer, depth)) { //new variable
            depth--;
            std::cout << setw(depth + 1) << ' ' << "Writing a vertex  " <<
path.getNameOut() << "  in the response vector" << std::endl;
            answer->emplace_back(path.getNameOut());
            return true;
        }
    }

    return false;
}

int main() {
    setlocale(LC_ALL, "rus");

```

```

int depth = 0;
int flag = 1;

std::vector<Path> vector;
vector.reserve(0);

std::vector<char> answer;
answer.reserve(0);

char startChar;
char endChar;
std::cout << "Please, enter the starting vertex and ending vertex, as well as the
edges of the graph with its weight: " << std::endl;

std::cin >> startChar;
std::cin >> endChar;

char start, end;
double weight;

while (std::cin >> start >> end >> weight) {
    vector.emplace_back(Path(start, end, weight));
}

std::cout << "The greedy algorithm function is started" << std::endl;

if (!func(&vector, startChar, endChar, &answer, depth))
{
    std::cout << "Error!" << std::endl;
    flag = 0;
}

if (flag)
{
    std::cout << "The greedy algorithm function shuts down" << std::endl;
    std::cout << "The initial vertex is added to the response vector." << std::endl;
    answer.emplace_back(startChar);
    std::cout << "Reversing the response vector." << std::endl;
    std::reverse(answer.begin(), answer.end());

    std::cout << "Answer:  " << std::endl;
    for (char sym : answer) {
        std::cout << sym;
    }
}

```

```

    }
}

```

```

    return 0;
}

```

Алгоритм A*

```
include <iostream>
```

```
#include <vector>
```

```
#include <algorithm>
```

```
#include <set>
```

```
class Top { //vertex class
```

```
public:
```

```
    char name;
```

```
    double pathToTop; //path to the current vertex - g
```

```
    double heuristicF; //heuristic function - f
```

```
    char nameFromT;
```

```
    std::vector<char> coupled; //vector for vertexes originating from a vertex
```

```
    Top(char name) //constructor1-required to fill in the initial vertex
```

```
    : name(name) {
```

```
        heuristicF = 0;
```

```
        pathToTop = -1; //will be used for unprocessed vertexes instead of the infinity
```

```
sign
```

```
        nameFromT = '-';
```

```
    }
```

```
    Top() { //constructor2
```

```
        name = '!'; //
```

```
        heuristicF = 0;
```

```
        pathToTop = -1; //
```

```
        nameFromT = '-';
```

```
    }
```

```
};
```

```
class Path { //path class. It stores only the path: from where to where and how much
the path weighs
```

```
public:
```

```
char nameFromP;  
char nameOutP;  
double weightPath;
```

```
Path(char nameFromP, char nameOutP, double weightPath)  
    : nameFromP(nameFromP), nameOutP(nameOutP), weightPath(weightPath)  
{  
}
```

```
char getNameFromP() const {  
    return nameFromP;  
}
```

```
char getNameOutP() const {  
    return nameOutP;  
}
```

```
double getWeightPath() const {  
    return weightPath;  
}  
};
```

```
bool check(std::vector<Path>& vectorPath, std::vector<Top>& vectorTops, char  
endTop, bool flagM, bool flagAd)  
{  
    std::cout << "\nThe monotony and tolerance check function is started " <<  
std::endl;  
    if (abs(endTop - endTop) != 0) {  
        std::cout << "\nThe heuristic estimate of the target state is not zero!" <<  
std::endl;  
        flagM = false;  
  
    }  
  
    for (unsigned int i = 0; i < vectorPath.size(); i++) {  
  
        if ((abs(endTop - vectorPath[i].nameFromP) - abs(endTop -  
vectorPath[i].nameOutP)) > vectorPath[i].weightPath) {  
            std::cout << "\nThe monotony is broken." << std::endl;  
            flagM = false;  
  
        }  
    }  
}
```

```

    }
    //checking for validity
    if (!flagM)
    {
        for (unsigned int i = 0; i < vectorTops.size(); i++) {

            if ((abs(endTop - vectorTops[i].name) > (vectorTops[vectorTops.size() -
1].pathToTop - vectorTops[i].pathToTop)))
            {
                std::cout << "\nTolerance is violated." << std::endl;
                flagAd = false;
            }

        }
    }
    if (flagM)
    {
        std::cout << "\nThe heuristic is monotonous and valid!" <<
std::endl;//monottonna i dopystima
        return true;
    }
    else if (!flagM && flagAd)
    {
        std::cout << "\nThe heuristic is valid!" << std::endl;//dopustima
        return true;
    }
    else
    {
        std::cout << "\nThe heuristic is not monotonous and is not allowed!" <<
std::endl;
        return false;
    }
}

```

```

int whatNumber(char a, std::vector<Top>& vectorTops) {

    for (unsigned int i = 0; i < vectorTops.size(); i++) {
        if (vectorTops[i].name == a) {

```



```

        return i;
    }
}
return -1;
}

bool comp(Top a, Top b) { //comparator, used for sorting in an open list
    return a.heuristicF < b.heuristicF;
}

void answer(std::vector<Top>& vectorTops, char startTop, char endTop)
{
    std::cout << "\nThe response output function starts. \n" << std::endl;
    std::vector<Top> answer;
    answer.reserve(0);
    Top temp = vectorTops[whatNumber(endTop, vectorTops)];
    std::cout << "\tWriting the last vertex to the response vector " << endTop <<
std::endl;
    answer.emplace_back(temp);
    while (temp.name != startTop) {
        temp = vectorTops[whatNumber(temp.nameFromT, vectorTops)];
        std::cout << "\tWriting a vertex to the response vector " << temp.name <<
std::endl;
        answer.emplace_back(temp);
    }
    std::cout << "\nReversing the response vector " << std::endl;
    std::reverse(answer.begin(), answer.end()); //since it was filled in the reverse
order, we do reverse
    std::cout << "\nAnswer: " << std::endl;
    for (Top ans : answer) {
        std::cout << ans.name;
    }
    std::cout << std::endl;
}

void changeInfo(std::vector<Top>& vectorTops, std::vector<Top>&
openVertexes, char a, char name, double temp_G, char endTop)
{
    std::cout << "\nUpdate information: \n" << std::endl;

    vectorTops[whatNumber(a, vectorTops)].nameFromT = name;

    vectorTops[whatNumber(a, vectorTops)].pathToTop = temp_G;
    openVertexes[whatNumber(a, openVertexes)].nameFromT = name;
    openVertexes[whatNumber(a, openVertexes)].pathToTop = temp_G;
}

```

```

    openVertexes[whatNumber(a, openVertexes)].heuristicF = temp_G +
abs(endTop - a);
    std::cout << "\tVertex " << a << " set that comes from " << name <<
std::endl;
    std::cout << "\tPath to the vertex " << a << " = " << temp_G << std::endl;
    std::cout << "\tF(" << a << ") (Heuristic estimation + cost) = " << temp_G +
abs(endTop - a) << std::endl;
    std::cout << "\nThe end of the update information. \n" << std::endl;
}

```

```

bool A(std::vector<Path>& vectorPath, std::vector<Top>& vectorTops, char
startTop, char endTop) {

```

```

    Top temp;
    double temp_G;
    std::vector<Top> closedVertexes;
    closedVertexes.reserve(0);
    std::vector<Top> openVertexes;
    openVertexes.reserve(0);

```

```

    std::cout << "\tAdding a vertex to the vector of open vertexes " <<
vectorTops[0].name << std::endl;

```

```

    openVertexes.emplace_back(vectorTops[0]);

```

```

while (!openVertexes.empty()) {
    Top min = openVertexes[0];
    std::cout << "\nSort the open tops of the \n" << std::endl;
    std::sort(openVertexes.begin(), openVertexes.end(), comp);
    temp = openVertexes[0]; //minimum f from openVertexes
    std::cout << "\tCurrent vertex: " << temp.name << std::endl;

```

```

    if (temp.name == endTop) {
        std::cout << "\nThe current vertex is equal to the one you are looking for,
so we call the response output function.\n" << std::endl;
        answer(vectorTops, startTop, endTop);
        return true;
    }

```

```

    std::cout << "\tAdding a vertex " << openVertexes[0].name << " in the
vector of closed vertexes. And delete it from the vector of open vertexes." <<
std::endl;

```

```

    closedVertexes.emplace_back(temp); //adding the processed vertex
    openVertexes.erase(openVertexes.begin()); //deleting the processed vertex

```

```

    for (unsigned int i = 0; i < temp.coupled.size(); i++) { //for each neighbor

```

```

        if (whatNumber(temp.coupled[i], closedVertexes) != -1) { //if the neighbor
is in closedVertexes (already processed)
            continue;
        }
        int j = 0;
        while (true) {
            if (vectorPath[j].nameFromP == temp.name && vectorPath[j].nameOutP
== temp.coupled[i]) {
                std::cout << "\tCounting the value of the shortest path to the vertex  "
<< vectorPath[j].nameOutP << std::endl;
                temp_G = vectorPath[j].weightPath + temp.pathToTop;
                std::cout << "\tShortest path to the top = " << temp_G << std::endl;
                break;
            }
            j++;
        }

        if (whatNumber(temp.coupled[i], openVertexes) == -1) { //if the neighbor
is not in openVertexes
            std::cout << "\tSince the neighboring vertex  " << temp.coupled[i] << "
if it is not in the vector of open vertexes, then we add it to it." << std::endl;
            openVertexes.emplace_back(vectorTops[whatNumber(temp.coupled[i],
vectorTops)]); //adding a neighbor
            std::cout << "\nCalling the information update function." << std::endl;
            changeInfo(vectorTops, openVertexes, temp.coupled[i], temp.name,
temp_G, endTop);
        }
        else {
            if (temp_G < openVertexes[whatNumber(temp.coupled[i],
openVertexes)].pathToTop) {
                std::cout << "\nSince a shorter path was found(" << temp_G << ") up
to top  " << temp.coupled[i] << ". Update information." << std::endl;
                changeInfo(vectorTops, openVertexes, temp.coupled[i], temp.name,
temp_G, endTop);
            }
        }

    }
}
return false;
}

```

```

int main() {

```

```

setlocale(LC_ALL, "Russian");
bool flag = true;
bool flagM = true;
bool flagAd = true;
std::vector<Path> vectorPath;//vector paths
vectorPath.reserve(0);
std::vector<Top> vectorTops;//vector tops
vectorTops.reserve(0);

char startTop;
char endTop;
std::cout << "Please enter the starting vertex and ending vertex, as well as the
edges of the graph with its weight: " << std::endl;

std::cin >> startTop;
std::cin >> endTop;

char start, end;
double weight;

while (std::cin >> start >> end >> weight) {
    vectorPath.emplace_back(Path(start, end, weight));
}

std::set<char> set;//

set.insert(startTop);//inserting the first vertex

vectorTops.emplace_back(Top(startTop));//creating the initial vertex and putting
it in the vector

int number;

for (Path path : vectorPath) {going through the path vector
    char from = path.getNameFromP();//
    char out = path.getNameOutP();

    if (set.find(from) == set.end()) {checks that there is no from in the set
        set.insert(from);
        vectorTops.emplace_back(Top(from));
    }
    if (set.find(out) == set.end()) {
        set.insert(out);
    }
}

```

```

        vectorTops.emplace_back(Top(out));

    }
}
//the path vector is full, but the neighbor vector is not =>
//performing a pass through the path vector again
for (Path path : vectorPath) { //going through the path vector
    char from = path.getNameFromP(); //
    char out = path.getNameOutP();

    if (set.find(from) != set.end()) { //checks that the set has from
        number = whatNumber(from, vectorTops);
        vectorTops[number].coupled.emplace_back(out); //adding a vertex neighbor
    }

}

vectorTops[0].pathToTop = 0;
vectorTops[0].heuristicF = abs(endTop - startTop);
std::cout << "\nLaunching the algorithm function A*!\n" << std::endl;

if (!A(vectorPath, vectorTops, startTop, endTop)) {
    flag = false;
    std::cout << "\nERROR! ERROR! ERROR!" << std::endl;
}

if (flag)
{
    check(vectorPath, vectorTops, endTop, flagM, flagAd);
}
}

```