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: Жадный алгоритм и А*.

Студентка гр. 9382	 Круглова В.Д.
Преподаватель	Фирсов М.А.

Санкт-Петербург 2021

Цель работы

Ознакомиться с алгоритмом A^* и научиться применять его на практике. Написать программу реализовывающую поиск пути в графе.

Постановка задачи

1) 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

ае

a b 3.0

b c 1.0

c a 1.0

a d 5.0

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

2) 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.

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

Индивидуальное задание

Вариант 5. Реализовать алгоритм Дейкстры поиска пути в графе (на основе кода А*).

Описание алгоритма

Жадный алгоритм:

На каждой итерации выбирается последняя посещенная вершина, рассматриваются все смежные ей вершины, из которых выбирается не посещенная ранее с наименьшим весом ребра, затем алгоритм повторяется для нее. Текущий путь хранится в стеке и, при невозможности пройти далее из рассматриваемой вершины, достается последняя вершина из стека.

Сложность по времени: O(<кол-вовершин> * <кол-во ребер>), так какрассматриваются все смежные текущей вершине ребра

Сложность по памяти: в худшем случае O(2 * (<кол-во вершин>)+<кол-во ребер>), так как хранится информация о графеи пройденный путь.

Алгоритм А*:

Данный алгоритм основан на поиске в ширину с использованиемэвристик вершин. Каждая вершина добавляет в очередь всесмежные ей, а очередь сортируется по значению суммы стоимости пути до этой вершины и модуля разности вершины и финиша. Таким образом, следующей рассматривается вершина из очереди с наименьшим значением данной суммы. Алгоритм прекращает работу при рассмотрении финишной вершины.

Сложность по времени:

При оптимальной эвристике: O(<кол-во вершин>+ <кол-во ребер>)В худшем случаерастет экспоненциально по сравнению с длиной оптимального пути

Сложность по памяти:

O(N* (N+ M)), в худшем случае все пути будут добавляться во фронт Дейкстра:

Данный алгоритм основан на поиске в глубину. Алгоритм начинает работу в начальной вершине. Для всех соседних вершин считается цена пути, для всех остальных вершин цена пути выставляется в INF (100000000.0). Далее, на каждой итерации сравнивается предыдущее значение и цена прохода из текущей вершины. Если предыдущая цена больше, присваивается новое значение. В конце алгоритма нам известна длина пути до каждой вершины. Также, для каждой вершины запоминаем, откуда мы пришли. В итоге можно восстановить путь.

Сложность по времени:

п раз осуществляем поиск вершины с минимальной величиной d среди O(n) непомеченных вершин и m раз проводим релаксацию за O(1). И тогда скорость будет $O(n^2+m)$.

Сложность по памяти:

Мы проходимся по всем вершинам и их соседям тогда скорость будет O(I * J). Где J – количество ребер, I – количество вершин. Еще прибавим п к этой сложности так как, когда мы восстанавливаем путь и даем конечный ответ нам надо пройти расстояние от конечной вершины и до, начальной. Тогда сложность по времени будет O(I * J + n), где n – количество узлов между вершинами.

Описание структур

struct Triple – хранит информацию о ребре. Имеет три поля: name, weight, flag – имя вершины, вес ребра и флаг (проходили по ней или нет) соответственно.

Class Graph – хранит стартовую точку, точку окончания и информацию о связях с помощью point.

map<char, set<Triple, SetCompare>> point – контейнер, хранящий связи вершин в виде Имя — Список соседей.

std::stack<int> res – стек, хранящий результат. Заполняется и возвращается функцией greedySearch

SetCompare — нужна для хранения функтора для сортировки элементов set.

Описание основных функций

void expand_stack(std::stack<int>& res) – принимает стек и «переворачивает» его.

std::stack<int> Graph::greedySearch() – функция поиска пути в графе.
Работает по принципу поиска в глубину. Идем по графу пока не достигнем конца (по условию), либо пока не окажемся в тупике. Если дальше пути нет (за этим

следит флаг can_go), откатываемся на вершину назад. В итоге получаем либо стек с результатом, либо пустой стек, что означает, что требуемого пути нет.

void Graph::print_graph() – печатает список зависимостей point

void Graph::init() - Метод читает информацию о начальной точке и о точке окончания. После происходит считывание зависимостей графа и сохранение их в контейнер map point. Описание структур приведено ниже.

std::stack<int> Graph::aStar() — функция поиска пути в графе. А* пошагово просматривает пути, ведущие от начальной вершины в конечную, пока не найдёт минимальный. Как и все информированные алгоритмы поиска, он просматривает сначала те маршруты, которые «кажутся» ведущими к цели. От жадного алгоритма, который тоже является алгоритмом поиска по первому лучшему совпадению, его отличает то, что при выборе вершины он учитывает, помимо прочего, весь пройденный до неё путь.

const char find_min_vertex(list<char> open, map<char,float> G) — вспомогательная функция для метода Дейкстра. Принимает лист открытых вершин контейнер мап длины путей до них и возвращает вершину, до которой короче путь и которая находится в листе open.

std::stack<char> Graph::dijkstra() – функция поиска пути в графе. Дейкстра пошагово просматривает все пути, ведущие от начальной вершины в конечную, пока не найдёт минимальный. Для каждой вершины считается расстояние до начала и формируется карта пути.

Пример работы программы

Входные данные	Выходные данные
a e	***Info***
a b 3.0	Initialization
b c 1.0	Open list: b d c e
c d 1.0	Close list: a
a d 5.0	Map:
d e 1.0	to b from a
	to d from a

Initialization complete
Current vertex - b
Open list: d c e
Close list: a b
The path for the vertex c is recalculated. Old
value = 1e+10. New value = 4.
Map:
to b from a
to c from b
to d from a
Current vertex - c
Open list: d e
Close list: a b c
Map:
to b from a
to c from b
to d from a
Current vertex - d
Open list: e
Close list: a b c d
The path for the vertex e is recalculated. Old
value = 1e+10. New value = 6.
Map:
to b from a
to c from b
to d from a
to e from d
Current vertex - e
Open list:
Close list: a b c d e
Map:
to b from a
to c from b
to d from a

to e from d
The algorithm has finished its work.
Reconstruction path
Dijkstra answer: ade

Тестиирование

Таблица 1. Тестирование алгоритмов.

No	Входные данные	Выходные данные -d	Выходные данные -g	Выходные данные-ass
1	p t p e 1.0 p r 1.0 p t 12.0 e t 2.0	pet	pet	pt
2	i u i l 1.0 i o 2.0 i v 3.0 i e 4.0 i u 100.0 l u 1.0	ilu	ilu	ilu
3	a b a b 10.0 a c 1.0 c b 1.0	acb	acb	acb
4	a h a b 1.0 a c 2.0 b d 5.0 b g 10.0 b e 4.0 c e 2.0 c f 1.0 d g 2.0 e d 1.0 e g 7.0 f e 3.0 f h 8.0 g h 1.0	acedgh	abedgh	abedgh
5		ag	abdefg	ag

	e f 2.0 a g 8.0 f g 1.0 c m 1.0 m n 1.0			
6	a b a b 1.12	ab	ab	ab
7	a e a b 1.0 a c 2.0 b d 7.0 b e 8.0 a g 2.0 b g 6.0 c e 4.0 d e 4.0 g e 1.0	age	abge	age

Вывод

В ходе выполнения лабораторной работы были изучены и применены на практике жадный алгоритм и алгоритм A^* . Также был реализован алгоритм Дейкстры.

ПРИЛОЖЕНИЕ С КОДОМ

Название файла: main.cpp

```
#include <iostream>
#include <stack>
#include <string>
#include <map>
#include <set>
#include <list>
#include <vector>
#include <cstring>
using std::map;
using std::set;
using std::pair;
using std::string;
using std::cout;
using std::cin;
using std::endl;
using std::list;
#define INF 1000000000.0
typedef struct Triple
// структура, хранящая информацию о ребре и было ли оно пройдено
char name;
double weight;
mutable bool flag;
Triple() {}
Triple(char _name, double _weight, bool _flag=false) : name(_name),
weight(_weight), flag(_flag) {}
} Triple;
struct SetCompare
bool operator()(Triple v1, Triple v2)
if (v1.weight == v2.weight)
return v1.name < v2.name;</pre>
return v1.weight < v2.weight;</pre>
}
```

```
};
class Graph
public:
// point хранит зависимость вершин в виде: вершина - массив смежных вершин
// Массив смежных вершин отсортирован по возрастанию веса ребра (SetCompare)
map<char, set<Triple, SetCompare>> point;
char start, end;
public:
void init();
void print_graph();
std::stack<char> greedySearch();
std::stack<char> aStar();
std::stack<char> dijkstra();
//вспомогающие
int heuristic(char);
std::stack<char> reconstruction(map<char, char>);
};
void Graph::init()
/* Читаем start, end. После заполняем массив зависимостей */
string input;
//cout << "Enter start and end point: ";</pre>
getline(cin, input);
start = input[0];
end = input[2];
//cout << "Enter adjacency list:" << endl;</pre>
while (getline(cin, input))
{
if (input.empty()) break;
point[input[0]].emplace(input[2], std::stod(input.substr(4)));
}
}
void Graph::print_graph()
for (auto var : point)
cout << var.first << ": ";</pre>
for (auto var2 : var.second)
cout << var2.name << " " << var2.weight << " " << var2.flag << "; ";</pre>
cout << std::endl;</pre>
}
}
std::stack<char> Graph::greedySearch()
```

```
// В стеке храним результат. Сразу записываем первую вершину
// curr хранит массив смежных вершин к текущей вершине
std::stack<char> res;
res.push(start);
set<Triple, SetCompare> curr = point[res.top()];
while (!res.empty() && res.top() != end)
bool can_go = false;
char tmp;
if (!curr.empty())
for (auto &var : point[res.top()]) //point[res.top()] == curr. Сделано для того,
чтобы флаг изменялся
// Ищем следующую непосещённую вершину
if (!var.flag)
can_go = true;
var.flag = true;
tmp = var.name;
break;
}
}
if (can_go)
{
res.push(tmp);
curr = point[tmp];
} else {
res.pop();
if (!res.empty()) curr = point[res.top()];
}
}
//зануляем флаг, чтобы не портить массив
for (auto &var: point)
for (auto &var2: var.second)
var2.flag = false;
return res;
}
void expand_stack(std::stack<char>& res)
std::stack<char> tmp;
tmp.swap(res);
```

```
while (!tmp.empty())
res.push(tmp.top());
tmp.pop();
}
void print_stack(std::stack<char> res)
while (!res.empty())
cout << res.top();</pre>
res.pop();
cout << endl;</pre>
int Graph::heuristic(char curr)
return abs(end - curr);
char minF(list <char> open, map <char, float> F){//поиск минимального значения
f(x)
int res = open.back();
float min = F[res];
for (auto var : open)
if (F[var] <= min) {</pre>
res = var;
min = F[var];
return res;
}
bool inList(list<char> _list, char x)
for (auto var : _list)
if (var == x) return true;
return false;
std::stack<char> Graph::reconstruction(map<char, char> from)
std::stack<char> res;
char curr = end;
while (curr != start)
```

```
res.push(curr);
curr = from[curr];
res.push(start);
return res;
std::stack<char> Graph::aStar()
std::stack<char> res; //стек результата
list<char> close; //список пройденных вершин
list<char> open = {start}; //список рассматриваемых вершин
map<char, char> from; //карта пути
map <char, float> G; //хранит стоимости путей от начальной вершины
map <char, float> F; //оценки f(x) для каждой вершины
G[start] = 0;
F[start] = G[start] + heuristic(start);
while (!open.empty())
char curr = minF(open, F);
/* Вывод для ясности */
cout << "***Info***" << endl;</pre>
cout << "Current: " << curr << endl;</pre>
cout << "Close list: ";</pre>
for (auto var : close)
cout << var << " ";
cout << endl << "Open list: ";</pre>
for (auto var : open)
cout << var << " ";
cout << endl << "***Info end***" << endl;</pre>
if (curr == end)
res = reconstruction(from);//востанавливаем
return res;
open.remove(curr);
close.push_back(curr);
for (auto neighbor : point[curr])
// if (inList(close, neighbor.name)) //если уже проходили, дальшше
// continue;
float tmpG = G[curr] + neighbor.weight; //вычисление g(x) для обрабатываемого
соседа
```

```
if (!inList(open, neighbor.name) || tmpG < G[neighbor.name])</pre>
from[neighbor.name] = curr;
G[neighbor.name] = tmpG;
F[neighbor.name] = G[neighbor.name] + heuristic(neighbor.name);
if (!inList(open, neighbor.name))
open.push_back(neighbor.name);
}
return res;
}
const char find_min_vertex(list<char> open, map<char,float> G)
double min = INF;
char ret;
for (auto var : open)
if (G[var] < min)</pre>
min = G[var];
ret = var;
}
return ret;
}
std::stack<char> Graph::dijkstra()
std::stack<char> res; //стек результата
list<char> close = {start}; //список пройденных вершин
list<char> open; //список рассматриваемых вершин
map<char, char> from; //карта пути
map <char, float> G; //хранит стоимости путей от начальной вершины
G[start] = 0;
for (auto var : point) {
for (auto var2 : var.second)
if (inList(open, var2.name)) continue;
open.push_back(var2.name);
G[var2.name] = INF;
open.remove(start);
for (auto var : point[start])
```

```
G[var.name] = var.weight;
from[var.name] = start;
cout << "***Info***" << endl;</pre>
cout << "Initialization" << endl;</pre>
cout << "Open list: ";</pre>
for (auto var : open)
cout << var << " ";
cout << endl;
cout << "Close list: ";</pre>
for (auto var : close)
cout << var << " ";
cout << endl;</pre>
cout << "Map: " << endl;
for (auto var : from)
cout << "to " << var.first << " from " << var.second << endl;</pre>
cout << "Initialization complete" << endl;</pre>
while (!open.empty())
{
char curr = find_min_vertex(open, G);
cout << "Current vertex - " << curr << endl;</pre>
close.push_back(curr);
open.remove(curr);
cout << "Open list: ";</pre>
for (auto var : open)
cout << var << " ";
cout << endl;
cout << "Close list: ";</pre>
for (auto var : close)
cout << var << " ";
cout << endl;
for (auto var : point[curr])
if (G[curr]+var.weight < G[var.name])</pre>
cout << "The path for the vertex " << var.name << " is recalculated. "</pre>
<< "Old value = " << G[var.name] << ". New value = " << G[curr]+var.weight
<< "." << endl;
G[var.name] = G[curr]+var.weight;
from[var.name] = curr;
cout << "Map: " << endl;</pre>
for (auto var : from)
cout << "to " << var.first << " from " << var.second << endl;</pre>
```

```
}
cout << "The algorithm has finished its work. Reconstruction path.." << endl;</pre>
return reconstruction(from);
int main(int argc, char** argv)
Graph one;
one.init();
std::stack<char> res;
if (argc == 2)
if (!strcmp(argv[1], "-greed\0") || !strcmp(argv[1], "-g\0"))
res = one.greedySearch();
expand_stack(res);
cout << "GreedySearch answer: ";</pre>
print_stack(res);
}
if (!strcmp(argv[1], "-astar\0") || !strcmp(argv[1], "-as\0"))
res = one.aStar();
cout << "aStarSearch answer: ";</pre>
print_stack(res);
}
if (!strcmp(argv[1], "-dijkstra\0") || !strcmp(argv[1], "-d\0"))
res = one.dijkstra();
cout << "Dijkstra answer: ";</pre>
print_stack(res);
}
}
return 0;
```