Московский авиационный институт

(национальный исследовательский институт)

Институт «Компьютерные науки и прикладная математика»

Курсовая проект «Эвристический поиск на графах» по курсу

«Дискретный анализ»

V семестр

Студент: Меркулов Ф. А. *Группа: М8О-307Б-21*

Руководитель: Сорокин С. А.

Оценка:

Дата:

Задача

Реализуйте систему для поиска пути в графе дорог с использованием эвристических алгоритмов.

```
./prog preprocess --nodes <nodes file> \
--edges <edges file> \
--output preprocessed graph>
```

Ключ	Значение
nodes	входной файл с перекрёстками
edges	входной файл с дорогами
output	выходной файл с графом

Ключ	Значение
graph	входной файл с графом
input	входной файл с запросами
output	выходной файл с ответами на запросы
full-output	переключение формата выходного файла на подробный

Файл узлов:

<id> <lat> <lon>

Файл рёбер:

<длина дороги в вершинах [n]> <id 1> <id 2> ... <id n>

Выходной файл:

Если опция --full-output не указана: на каждый запрос в отдельной строке выводится длина кратчайшего пути между заданными вершинами с относительной погрешностью не более 1e-6

Если опция --full-output указана: на каждый запрос выводится отдельная строка, с длиной кратчайшего пути между заданными вершинами с относительной погрешностью не более 1e-6, а затем сам путь в формате как в файле рёбер.

Расстояние между точками следует вычислять как расстояние между точками на сфере с радиусом 6371км, если пути между точками нет, вывести -1 и длину пути в вершинах 0.

Метод решения

Требуется реализовать алгоритм поиска кратчайшего пути во взвешенном графе. С этой задачей отлично справляется алгоритм Дейкстры, но в силу особенности задачи так же применим алгоритм поиска A*.

Алгоритм Дейкстры хранит для каждой вершины длину кратчайшего пути до неё и на каждом шаге ищет вершину с минимальной такой величиной. Алгоритм обходит все смежные вершины и запоминает, что текущая вершина с минимальным кратчайшим путем была

посещена.

Изначально пути до всех вершин равны бесконечности, а в старте значение равно нулю. Алгоритм имеет сложность $O(n^2+m)$ в простой реализации и $O(n \log n + m)$ в реализации с использованием двоичной кучи.

Алгоритм поиска A^* работает похожим образом, но для выбора вершины на каждом шаге использует функцию f(v) = g(v) + h(v), где g(v) — кратчайший путь от стартовой вершины до v, h(v) — эвристическая функция, которая вычисляет приближённое значение кратчайшего пути до финиша. В моём случае функции h(v) —расстояние между двумя точками на Земле. Алгоритм по сути является расширением алгоритма Дейкстры, но он достигает большей производительности (по времени) с помощью эвристики.

Исходный код

При реализации программы потребовалось решить следующие аспекты:

- 1. Определение вспомогательных типов
- 2. Препроцессинг
- 3. Сам алгоритм А* с эвристикой расстояния между двумя точками на Земле
- 4. Восстановление пути, чтобы уметь отвечать, когда используют ключ -full-output

Определение вспомогательных типов. Потребовалось реализовать типы для хранения вершины в векторе вершин и для правильной её обработки алгоритмом A*, а также структуры для хранения рёбер и пути.

```
// Защита от повторного включения файла
#pragma once
// Включение стандартных библиотек
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <cstring>
#include <vector>
#include <unordered map>
#include <algorithm>
#include <cmath>
#include <queue>
#include <chrono>
#include <cstdio>
#include <cassert>
#include <exception>
// Использование пространства имен std для удобства
```

```
using namespace std;
// Константы для расчетов
const double alpha = 180.0;
                            // Количество градусов в полукруге
const double radius = 6371000.0; // Радиус Земли в метрах
// Определение структуры Node для хранения информации об узлах графа
struct Node{
  uint32_t id;
  double lat, lon; //Широта и Долгота
};
// Перегрузка оператора ввода для чтения информации об узле из потока
inline istream& operator>>(istream& is, Node& node){
  is >> node.id >> node.lat >> node.lon;
  return is:
}
// Перегрузка оператора сравнения для сортировки узлов по идентификатору
inline bool operator<(Node& Ihs, Node& rhs){
  return lhs.id < rhs.id;
}
// Определение структуры Edge для хранения информации об ребрах графа
struct Edge{
  uint32_t from, to;
};
// Перегрузка оператора сравнения для сортировки ребер
inline bool operator<(const Edge& lhs, const Edge& rhs){
  if(lhs.from != rhs.from){
```

```
return lhs.from < rhs.from;
  }
  return lhs.to < rhs.to;
}
// Определение структуры Path для хранения информации о пути в графе
struct Path{
  uint32_t to;
  double cost;
};
// Перегрузка оператора сравнения для очереди с приоритетами, чтобы Path с меньшей
стоимостью имел более высокий приоритет
inline bool operator<(const Path& lhs, const Path& rhs){
  if(lhs.cost != rhs.cost){
    return lhs.cost > rhs.cost;
  }
  return lhs.to > rhs.to;
```

Препроцессинг. Для того чтобы данными было удобнее пользоваться я решил их отсортировать и записать в бинарный файл, чтобы сократить необходимое место для файла с информацией. Таким образом происходила обработка вершин и рёбер (строятся списки смежности для более удобного представления графа в файле).

```
#include "preprocess.h"

// Функция для предобработки узлов графа

void preprocessNodes(FILE* nodesFile, FILE* outputFile, vector<uint32_t>& nodes_id) {

vector<Node> nodes;

Node cur;

// Чтение данных узлов из файла

while(fscanf(nodesFile, "%u%lf%lf", &cur.id, &cur.lat, &cur.lon) > 0) {

cur.id -= 1; // Адаптация идентификатора узла, если необходимо
```

```
nodes.push_back(cur);
  }
  // Сортировка узлов по идентификатору
  sort(nodes.begin(), nodes.end());
  // Заполнение вектора идентификаторов узлов
  nodes_id.resize(nodes.size());
  for(size_t i = 0; i < nodes.size(); ++i) {
    nodes_id[i] = nodes[i].id;
  }
  // Запись информации об узлах в выходной файл
  size t size = nodes.size();
  fwrite(&size, sizeof(size), 1, outputFile);
  fwrite(&nodes_id[0], sizeof(nodes_id[0]), nodes_id.size(), outputFile);
  for(size t i = 0; i < size; ++i) {
    fwrite(&nodes[i].lat, sizeof(nodes[0].lat), 1, outputFile);
    fwrite(&nodes[i].lon, sizeof(nodes[0].lon), 1, outputFile);
  }
}
// Функция для предобработки рёбер графа
void preprocessEdges(FILE* edgesFile, FILE* outputFile, vector<uint32_t>& nodes_id) {
  vector<Edge> edges;
  uint32_t n, curld, prevId;
  // Чтение данных о рёбрах из файла
  while(fscanf(edgesFile, "%u%u", &n, &curld) == 2) {
    for(size_t i = 1; i < n; ++i) {
      previd = curid;
      fscanf(edgesFile, "%u", &curld);
```

```
edges.push back({prevId - 1, curId - 1}); // Добавление ребра
      edges.push_back({curld - 1, prevId - 1}); // Добавление обратного ребра для
неориентированного графа
    }
  }
 // Сортировка рёбер
  sort(edges.begin(), edges.end());
 // Запись информации о рёбрах в выходной файл
  uint32 ti = 0;
  for(size_t k = 0; k < nodes_id.size(); ++k) {
    uint32_t curEdgeFrom = nodes_id[k];
    while(i < edges.size() && edges[i].from == curEdgeFrom) {</pre>
      ++i;
    }
    fwrite(&i, sizeof(i), 1, outputFile);
  }
  for(Edge& edge : edges) {
    fwrite(&edge.to, sizeof(edge.to), 1, outputFile);
  }
```

Реализация алгоритма A* с эвристикой расстояния между двумя точками на Земле. При обработке вершины из файла загружаются и смежные с ней, из соображений алгоритма.

```
// Реализация алгоритма A*

double AStar(uint32_t start, uint32_t goal, vector<uint32_t>& ids,

vector<uint32_t>& offsets, FILE* inputFile, uint32_t infoStart, uint32_t adjStart,

vector<double>& g, vector<double>& f, vector<uint32_t>& parent) {

// Инициализация векторов расстояний и оценок

g.assign(g.size(), -1.0);
```

```
f.assign(f.size(), -1.0);
priority_queue<Path> q;
// Поиск индексов начальной и конечной точек
start = binSearch(start, ids);
goal = binSearch(goal, ids);
// Получение узла цели
Node goalNode = getNode(goal, inputFile, infoStart);
// Инициализация начальной точки в очереди
g[start] = 0;
f[start] = g[start] + calcDistance(getNode(start, inputFile, infoStart), goalNode);
q.push({start, f[start]});
parent[start] = start;
// Цикл поиска пути
while (!q.empty()) {
  uint32_t cur = q.top().to;
     double curCost = q.top().cost;
  q.pop();
  // Проверка, достигнута ли цель
  if (cur == goal) {
    break;
  }
      if(curCost > f[cur]){
    continue;
  }
```

```
size_t startLoad = 0, toLoad = 0;
if(cur == 0){
  toLoad = offsets[0];
} else{
  startLoad = offsets[cur - 1]; //сколько ребер пропустить
  toLoad = offsets[cur] - offsets[cur - 1]; //скольлко ребер у текущей вершины
}
vector<uint32_t> curAdj(toLoad); //список доступных вершин из данной
fseek(inputFile, adjStart + startLoad * sizeof(uint32_t), SEEK_SET);
fseek(inputFile, adjStart + startLoad * sizeof(uint32_t), SEEK_SET);
for(size_t i = 0; i < toLoad; ++i){
  fread(&curAdj[i], sizeof(uint32_t), 1, inputFile);
}
Node curNode = getNode(cur, inputFile, infoStart);
for(uint32_t next : curAdj){
  next = binSearch(next, ids);
  Node nextNode = getNode(next, inputFile, infoStart);
  double tentativeScore = g[cur] + calcDistance(nextNode, curNode);
  if((g[next] < 0) \mid | (1e-6 < (g[next] - tentativeScore))){}
    g[next] = tentativeScore;
    f[next] = g[next] + calcDistance(nextNode, goalNode);
    parent[next] = cur;
    q.push({next, f[next]});
  }
}
```

}

```
return (g[goal] == -1.0) ? __DBL_MAX__ : g[goal]; // Возврат найденного расстояния }
```

Эвристика.

Перед запуском препроцессинга и поиска программа проверяет аргументы файла.

```
#include "preprocess.h"

#include "search.h"

const int MIN_NUMBER_OF_PARAMETERS = 8;

const int MAX_NUMBER_OF_PARAMETERS = 9;

int main(int argc, char** argv) {
   if (argc < MIN_NUMBER_OF_PARAMETERS | | argc > MAX_NUMBER_OF_PARAMETERS) {
     std::cout << "Wrong number of parameters" << std::endl;</pre>
```

```
return 1;
}
if (strcmp(argv[1], "preprocess") == 0) {
  char* nodes_file = nullptr;
  char* edges_file = nullptr;
  char* output_file = nullptr;
  for (int i = 2; i < argc; ++i) {
    if (strcmp(argv[i], "--nodes") == 0) {
      nodes_file = argv[i + 1];
      і++; // Пропуск следующего аргумента, так как мы его уже рассмотрели
    } else if (strcmp(argv[i], "--edges") == 0) {
      edges_file = argv[i + 1];
      і++; // Пропуск следующего аргумента, так как мы его уже рассмотрели
    } else if (strcmp(argv[i], "--output") == 0) {
      output_file = argv[i + 1];
      і++; // Пропуск следующего аргумента, так как мы его уже рассмотрели
    }
  }
  if (!nodes_file || !edges_file || !output_file) {
    std::cout << "Missing file argument(s) in preprocess mode" << std::endl;
    return 1;
  }
  try {
    FILE* nodesFile = fopen(nodes_file, "r");
    FILE* edgesFile = fopen(edges_file, "r");
    FILE* outputFile = fopen(output_file, "wb");
    if (!nodesFile || !edgesFile || !outputFile) {
```

```
throw std::runtime_error("Error opening file(s)");
    }
    vector<uint32_t> ids;
    preprocessNodes(nodesFile, outputFile, ids);
        fclose(nodesFile);
        preprocessEdges(edgesFile, outputFile, ids);
    fclose(edgesFile);
    fclose(outputFile);
  } catch (const std::exception &ex) {
    std::cout << "Error during preprocessing: " << ex.what() << std::endl;
    return 1;
  }
  return 0;
}
if (strcmp(argv[1], "search") == 0) {
  char* graph_file = nullptr;
  char* input_file = nullptr;
  char* output_file = nullptr;
  bool full_output = false;
  for (int i = 2; i < argc; ++i) {
    if (strcmp(argv[i], "--graph") == 0) {
      graph_file = argv[i + 1];
      і++; // Пропуск следующего аргумента, так как мы его уже рассмотрели
    } else if (strcmp(argv[i], "--input") == 0) {
      input_file = argv[i + 1];
      і++; // Пропуск следующего аргумента, так как мы его уже рассмотрели
    } else if (strcmp(argv[i], "--output") == 0) {
      output_file = argv[i + 1];
```

```
і++; // Пропуск следующего аргумента, так как мы его уже рассмотрели
  } else if (strcmp(argv[i], "--full-output") == 0) {
    full_output = true;
  }
}
if (!graph_file || !input_file || !output_file) {
  std::cout << "Missing file argument(s) in search mode" << std::endl;</pre>
  return 1;
}
try {
  FILE* graphFile = fopen(graph_file, "rb");
  FILE* inputFile = fopen(input file, "r");
  FILE* outputFile = fopen(output file, "w");
  if (!graphFile | | !inputFile | | !outputFile) {
    throw std::runtime_error("Error opening file(s)");
  }
  search(graphFile, inputFile, outputFile, full_output);
  fclose(graphFile);
  fclose(inputFile);
  fclose(outputFile);
} catch (const std::exception &ex) {
  std::cout << "Error during search: " << ex.what() << std::endl;</pre>
  return 1;
}
return 0;
```

}

```
std::cout << "Invalid operation name provided" << std::endl;
return 2;</pre>
```

Консоль

```
papik@ubuntu:~/DACP/src$ cat 1.nodes
3 99.358172 40.106455
8 69.050338 42.841631
2 18.778629 75.591193
5 153.761221 -20.022587
16 97.388964 -71.087705
30 -99.922587 68.893304
15 -160.093275 -80.051214
23 40.108957 -56.244101
papik@ubuntu:~/DACP/src$ cat 1.edges
232
2 30 3
258
2 5 15
2 16 3
3 16 30 8
2 30 23
2 16 15
2 30 5
papik@ubuntu:~/DACP/src$ cat 1.in
30 23
158
16 5
15 2
5 23
papik@ubuntu:~/DACP/src$ ./prog preprocess --nodes 1.nodes --edges 1.edges --output graph.b
papik@ubuntu:~/DACP/src$ ./prog search --graph graph.b --input 1.in --output output.txt --full-output
papik@ubuntu:~/DACP/src$ cat output.txt
13784805.044665 2 30 23
16548736.467759 3 15 5 8
```

```
19669673.981963 3 16 15 5
```

21723741.525241 4 15 16 3 2

26642397.769294 3 5 30 23

papik@ubuntu:~/DACP/src\$ cat europe.in

409933124 345859083

papik@ubuntu:~/DACP/src\$ time ./prog preprocess --nodes europe.nodes --edges europe.edges --output graph.b

real 7m4,003s

user 6m34,754s

sys 0m23,810s

papik@ubuntu:~/DACP/src\$ time ./prog search --graph graph.b --input europe.in --output output.txt

real 1m37,063s

user 0m24,990s

sys 0m21,187s

papik@ubuntu:~/DACP/src\$ cat output.txt

505811.642518

papik@ubuntu:~/DACP/src\$ cat europe.in

409933136 517970603

papik@ubuntu:~/DACP/src\$ time ./prog search --graph graph.b --input europe.in --output output.txt

real 13m26,364s

user 5m44,161s

sys 4m6,025s

papik@ubuntu:~/DACP/src\$ cat output.txt

2493166.749208

papik@ubuntu:~/DACP/src\$ cat europe.in

409933136 656914

papik@ubuntu:~/DACP/src\$ time ./prog search --graph graph.b --input europe.in --output output.txt

real 1m8,761s

user 0m23,225s

sys 0m20,325s

papik@ubuntu:~/DACP/src\$ cat output.txt

534061.587723

Тест производительности

Алгоритм обработал часть карты Европы вместе со всеми возможными для посещения вершинами и дорогами, после чего происходит поиск расстояния от 1 случайной вершины до другой и сравнивается с расстоянием, которое показывают карты Google между этими же двумя точками.

1 Тест:

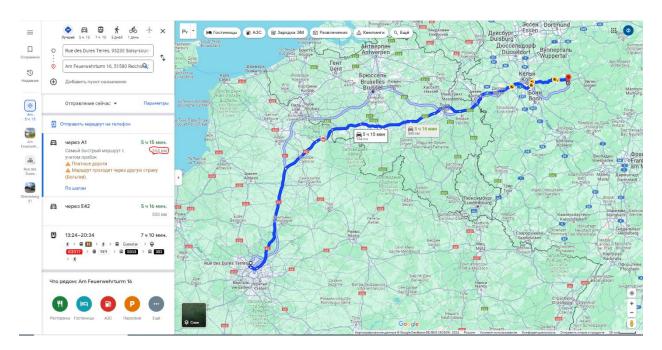
Вершины: 1)409933124 (lat:48.9897699 lon:2.2946286)

2)345859083 (lat:50.9395336 lon:7.6547947)

Расстояние найденное программой: 505811.642518 метров ~ 506 километров

Расстояние найденное с помощью Google карт: 554 километра

Время вычисления: 1 минута 37,063 секунд



Такая разница в расстоянии появляется из-за того, что Google карты просматривают только основные дороги, а моя программа работала с детальной картой и учитывала возможность проезда по самым незначительным дорогам, что плохо повлияло на время выполнения, но улучшило кратчайшее расстояние.

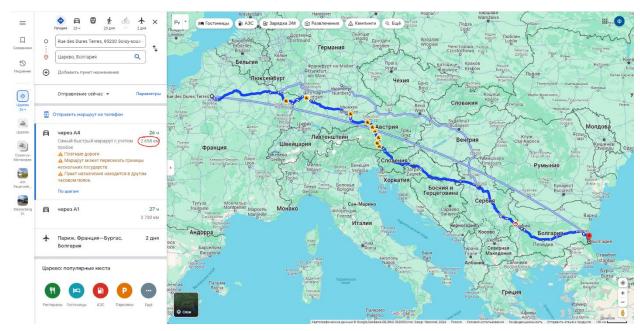
2 Тест:

Вершины: 1)409933136 (lat:48.9896199 lon:2.2928716)

2)517970603 (lat:42.0958833 lon:27.8413832)

Расстояние найденное программой: 2493166.749208 метров ~ 2493 километра Расстояние найденное с помощью Google карт: 2658 километра

Время вычисления: 13 минут 26,364 секунд



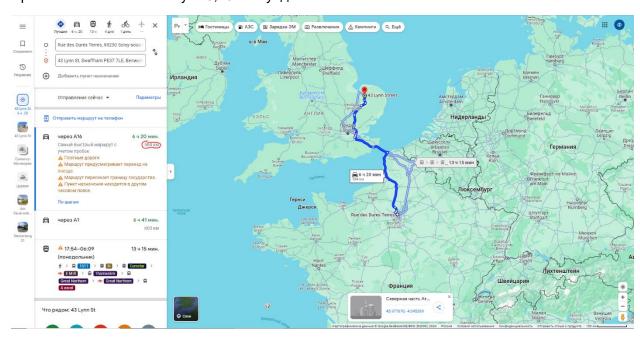
3 Тест:

Вершины: 1)409933136 (lat:48.9896199 lon:2.2928716)

2)656914 (lat:52.6486029 lon:0.6879259)

Расстояние найденное программой: 534061.587723 метров ~ 534 километра Расстояние найденное с помощью Google карт: 584 километра

Время вычисления: 1 минута 8,761 секунд



Выводы

В ходе выполнения курсового проекта я изучил алгоритмы поиска кратчайших путей в графах и реализовал алгоритм А* с эвристикой, применяемой к своему заданию.

Почти во всех реализациях задач мы каким-либо образом можем оценить расстояние до цели (расстояние в пространстве, Манхэттенское расстояние, расстояние на Земле), поэтому алгоритм A* становится применим.

Главной сложностью, помимо реализации алгоритма A* стала грамотная обработка графа в файл и обратно, с максимальной экономией пространства. Также моё решение загружает смежные вершины с проверяемой прямо в процессе работы алгоритма A*, что также снижает потребляемую память.