ФЕДЕРАЛЬНОЕ ГОСУДАРСТВЕННОЕ АВТОНОМНОЕ ОБРАЗОВАТЕЛЬНОЕ УЧРЕЖДЕНИЕ ВЫСШЕГО ОБРАЗОВАНИЯ «НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ УНИВЕРСИТЕТ ИТМО»

Отчёт по лабораторной работе № 8 «Поиск кратчайшего пути в графе»

Выполнил работу Ширкунова Мария Академическая группа №J3114 Принято Дунаев Максим Владимирович

Санкт-Петербург 2024

Содержание отчета

1.	Введение	3
2.	Реализация	4
3.	Анализ времени работы алгоритмов	10
4.	Заключение	12
5.	Приложения	13

1. Введение

Цель работы: реализовать алгоритмы поиска кратчайшего пути между двумя вершинами графа.

Задачи:

- Реализовать алгоритмы BFS, DFS, A*, Дейкстры.
- Протестировать алгоритмы на некоторых точках карты спб.
- Посчитать время работы каждого из алгоритмов.
- Сравнить алгоритмы, проанализировать полученные результаты.

2. Реализация

Для начала импортируем необходимые для работы библиотеки:

- vector: Используется для хранения динамических массивов.
- **cmath**: Предоставляет функции для математических операций.
- iostream: Для ввода и вывода данных.
- **fstream**: Для работы с файлами.
- sstream: Для обработки строк как потоков.
- **chrono**: Для измерения времени выполнения алгоритмов.
- queue: Для реализации очередей, необходимых для BFS.
- unordered_map: Для хранения ассоциативных массивов (словарей).

```
#include <vector>
#include <cmath>
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <sstream>
#include <chrono>
#include <queue>
#include <unordered_map>
using namespace std;
```

Определим структуру вершины графа. Храним ширину и долготу.

```
struct Node {
    double lon, lat;
    vector<pair<Node*, double>> edges;
};
```

Определим структуру графа, храним вершины и ребра с весами. Используем данную в условии ЛР функцию нахождения ближайшей по расстоянию (весу) вершины графа. Парсим граф из txt файла. Строка "lon1,lat1:lon2,lat2,weight2;lon3,lat3,weight3" обозначает, что есть узел (lon1,lat1); и у него идут 2 ребра: ребро с весом weight2 в (lon2,lat2) и ребро с весом weight3 в (lon3,lat3).

```
struct Graph {
    vector<Node*> nodes;

Node* find_closest_node(double lat, double lon) {
    Node* closest_node = nullptr;
    double min_weight = numeric_limits<double>::max();

for (auto node : nodes) {
    for (auto& edge : node->edges) {
        auto [neighbor, weight] = edge;
        if (weight < min_weight) {
            closest_node = neighbor;
            min_weight = weight;
        }
}</pre>
```

```
}
        return closest node;
    }
    void load from file(const string& filename) {
        ifstream file(filename);
        string line;
        while (getline(file, line)) {
            istringstream iss(line);
            string node info;
            getline(iss, node_info, ':');
double lon1, lat1;
            sscanf(node_info.c_str(), "%lf,%lf", &lon1, &lat1);
            Node* node = new Node{ lon1, lat1 };
            string edge_info;
            while (getline(iss, edge_info, ';')) {
                 if (edge_info.empty()) continue;
                double lon2, lat2, weight;
                sscanf(edge_info.c_str(), "%lf,%lf,%lf", &lon2, &lat2, &weight);
                Node* neighbor = new Node{ lon2, lat2 };
                node->edges.emplace_back(neighbor, weight);
            nodes.push_back(node);
        }
    }
};
```

Реализуем алгоритм Дейкстры для поиска минимального по весу (кратчайшего пути) между двумя вершинами графа. Заводим мапу расстояний от стартовой вершины до всех других и мапу приоритетной очереди. Всем вершинам присваивается метка бесконечность. Стартовой вершине метка 0 — расстояние до нее равно нулю. Среди нерассмотренных вершин в приоритетной очереди, пополняемой соседями и сортируемой по весу ребер, находим вершину с наименьшей меткой. Для каждой необработанной вершины і, если путь к вершине ј меньше существующей метки, заменить ее метку на новое расстояние. Продолжаем пока остаются необработанные вершины. Метка между искомыми вершинами окажется минимальным расстоянием. Восстанавливаем путь и возвращаем его.

```
vector<Node*> dijkstra(Graph& graph, Node* start, Node* goal) {
    unordered_map<Node*, double> distances;
    unordered_map<Node*, Node*> previous;

    auto cmp = [](pair<double, Node*> left, pair<double, Node*> right) { return
left.first > right.first; };
    priority_queue<pair<double, Node*>, vector<pair<double, Node*>>, decltype(cmp)>
queue(cmp);

    for (auto node : graph.nodes) {
        distances[node] = numeric_limits<double>::max();
    }

    distances[start] = 0;
    queue.push({ 0, start });

    while (!queue.empty()) {
        auto [current_distance, current_node] = queue.top();
    }
}
```

```
queue.pop();
        if (current node == goal) break;
        for (auto& edge : current_node->edges) {
            auto [neighbor, weight] = edge;
            double new distance = current distance + weight;
            if (new distance < distances[neighbor]) {</pre>
                distances[neighbor] = new_distance;
                previous[neighbor] = current node;
                queue.push({ new distance, neighbor });
        }
    }
    vector<Node*> path;
    for (Node* at = goal; at != nullptr; at = previous[at]) {
        path.push_back(at);
    reverse(path.begin(), path.end());
    return path;
}
```

Реализуем алгоритм поиска в ширину. В очередь помещаем стартовую вершину, заводим массив расстояний и храним путь в came_from. Пока в очереди есть необработанные вершины и текущая вершина не является целевой, помещаем соседей текущей вершины в очередь, обновляем расстояние и массив пути. Возвращаем путь.

```
vector<Node*> bfs(Graph& graph, Node* start, Node* goal) {
    unordered_map<Node*, Node*> came_from;
unordered_map<Node*, double> path_cost;
    queue<Node*> queue;
    queue.push(start);
    came from[start] = nullptr;
    path cost[start] = 0.0;
    while (!queue.empty()) {
        Node* current = queue.front();
        queue.pop();
        if (current == goal) break;
        for (auto& edge : current->edges) {
            Node* neighbor = edge.first;
            double weight = edge.second;
            if (came_from.find(neighbor) == came_from.end()) {
                 queue.push(neighbor);
                 came_from[neighbor] = current;
                 path_cost[neighbor] = path_cost[current] + weight;
            }
        }
    }
    vector<Node*> path;
    for (Node* at = goal; at != nullptr; at = came_from[at]) {
        path.push back(at);
    }
```

```
reverse(path.begin(), path.end());
return path;
}
```

Реализуем рекурсивный алгоритм поиска в глубину. Обновляем вектор пути, мапу посещенных вершин. Если текущая вершина не целевая, то проходимся по еще не посещенным соседям рекурсивно, обновляя вес и пытаясь найти минимальный из всех существующих путей. Если же вершина целевая, то обновляем расстояние и возвращаем путь.

```
void dfs_recursive(Node* current, Node* goal,
    unordered_map<Node*, bool>& visited,
    vector<Node*>& path,
    bool& found,
    double& total_weight,
    double current_weight) {
    if (found) return;
    visited[current] = true;
    path.push_back(current);
    if (current == goal) {
        found = true;
        total_weight += current_weight;
        return;
    }
    for (auto& edge : current->edges) {
        Node* neighbor = edge.first;
        double weight = edge.second;
        if (!visited[neighbor]) {
            dfs_recursive(neighbor, goal, visited, path, found,
                total weight,
                current weight + weight);
        }
    }
    if (!found) {
        path.pop_back();
    }
}
```

Реализуем вывод минимального пути поиска в глубину.

Реализуем алгоритм A^* . Для начала заведем эвристику - минимальное расстояние между двумя вершинами. Заведем массивы f_score и g_score. В процессе работы алгоритма для вершин рассчитывается функция f(v)=g(v)+h(v)f(v)=g(v)+h(v), где

- g(v) наименьшая стоимость пути в v из стартовой вершины,
- h(v) эвристическое приближение стоимости пути от v до конечной цели.

Заводим приоритетную очередь, мапу, хранящую путь. Пока есть вершины, которые нужно обработать, и текущая вершина не является целевой, проходимся по соседним, рассчитываем эвристическое приближение, обновляем наименьшую стоимость пути при необходимости. Возвращаем найденный путь.

```
double heuristic(Node* a, Node* b) {
   for (auto& edge : a->edges) {
        if (edge.first == b) {
            return edge.second;
   }
    return numeric_limits<double>::max();
vector<Node*> a_star(Graph& graph, Node* start, Node* goal) {
   unordered_map<Node*, double> g_score;
   unordered_map<Node*, double> f_score;
   auto cmp = [](pair<double, Node*> left,
        pair<double, Node*> right) { return left.first > right.first; };
   priority_queue<pair<double, Node*>,
        vector<pair<double, Node*>>,
        decltype(cmp)> open_set(cmp);
   g_score[start] = 0;
   f_score[start] = heuristic(start, goal);
   open_set.push({ f_score[start], start });
   unordered_map<Node*, Node*> came_from;
   while (!open set.empty()) {
        auto [_, current] = open_set.top();
        open_set.pop();
       if (current == goal) break;
        for (auto& edge : current->edges) {
            auto [neighbor, weight] = edge;
            double tentative_g_score = g_score[current] + weight;
            if (g_score.find(neighbor) == g_score.end()) {
                g_score[neighbor] = numeric_limits<double>::max();
            if (tentative_g_score < g_score[neighbor]) {</pre>
                came_from[neighbor] = current;
                g_score[neighbor] = tentative_g_score;
                f_score[neighbor] = g_score[neighbor] + heuristic(neighbor, goal);
```

```
open_set.push({ f_score[neighbor], neighbor });
}

}

vector<Node*> path;

if (came_from.find(goal) != came_from.end()) {
    for (Node* at = goal; at != nullptr; at = came_from[at]) {
        path.push_back(at);
    }
    reverse(path.begin(), path.end());
}

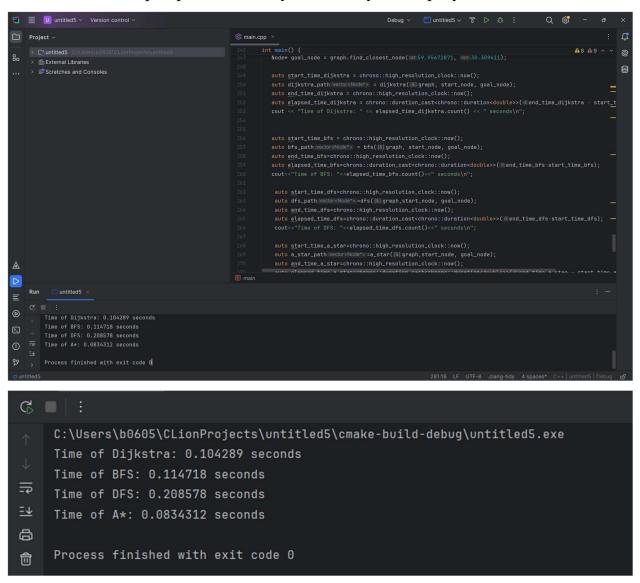
return path;
}
```

Теперь рассчитаем время работы каждого из алгоритмов. Парсим граф из текстового файла, данного в условии ЛР. Заводим стартовую и целевую вершины — место жительства и университет ИТМО. Запускаем каждую из реализованных функций и подсчитываем время выполнения. Выводим на экран.

```
int main() {
   Graph graph;
    graph.load_from_file("spb_graph.txt");
   Node* start_node = graph.find_closest_node(59.84829416, 30.329455);
   Node* goal_node = graph.find_closest_node(59.95672871, 30.309411);
   auto start time dijkstra = chrono::high resolution clock::now();
    auto dijkstra_path = dijkstra(graph, start_node, goal_node);
    auto end time dijkstra = chrono::high resolution clock::now();
    auto elapsed_time_dijkstra =
chrono::duration_cast<chrono::duration<double>>(end_time_dijkstra - start_time_dijkstra);
    cout << "Time of Dijkstra: " << elapsed_time_dijkstra.count() << " seconds\n";</pre>
    auto start time bfs = chrono::high resolution clock::now();
   auto bfs_path = bfs(graph, start_node, goal_node);
   auto end_time_bfs = chrono::high_resolution_clock::now();
   auto elapsed_time_bfs = chrono::duration_cast<chrono::duration<double>>(end_time_bfs
start time bfs);
   cout << "Time of BFS: " << elapsed time bfs.count() << " seconds\n";</pre>
   auto start_time_dfs = chrono::high_resolution_clock::now();
   auto dfs_path = dfs(graph, start_node, goal_node);
   auto end_time_dfs = chrono::high_resolution_clock::now();
   auto elapsed_time_dfs = chrono::duration_cast<chrono::duration<double>>(end_time_dfs
start time dfs);
   cout << "Time of DFS: " << elapsed_time_dfs.count() << " seconds\n";</pre>
   auto start_time_a_star = chrono::high_resolution_clock::now();
   auto a_star_path = a_star(graph, start_node, goal_node);
   auto end_time_a_star = chrono::high_resolution_clock::now();
   auto elapsed_time_a_star =
chrono::duration cast<chrono::duration<double>>(end time a star - start time a star);
   cout << "Time of A*: " << elapsed_time_a_star.count() << " seconds\n";</pre>
   return 0;
}
```

3. Анализ времени работы алгоритмов.

После замера времени я получила следующие результаты:



Заметим, что быстрее всех был выполнен алгоритм A*, затем Дейкстры, с большим отрывом BFS и самым медленным оказался DFS.

Почему так? **Алгоритм А*** оказался самым быстрым, что объясняется его использованием эвристики, которая позволяет ему более эффективно исследовать пространство поиска. **А*** выбирает путь с наименьшей оценкой стоимости, что позволяет ему избегать ненужных обходов. **Алгоритм Дейкстры** показал время, близкое к **А***, но немного медленнее. Это связано с тем, что Дейкстра исследует все возможные пути до достижения цели, не используя эвристики, что может привести к большему количеству проверок.

BFS имеет время выполнения чуть больше, чем у Дейкстры. Этот алгоритм подходит для нахождения кратчайшего пути в невзвешенных графах, но в случае взвешенных графов его эффективность снижается, так как он теперь учитывает вес ребер. **DFS** показал наихудшее время выполнения среди всех алгоритмов. Это связано с тем, что DFS не предназначен для нахождения кратчайшего пути и может исследовать множество ненужных ветвей графа, что значительно увеличивает время выполнения.

4. Заключение

В ходе выполнения лабораторной работы были реализованы алгоритмы поиска кратчайшего пути (минимального по сумме весов ребер в пути) между двумя вершинами графа: DFS, BFS, Дейкстры, А*.

Было измерено время выполнения каждого из алгоритмов на одинаковом входном наборе. Вследствие этого был сделан вывод о том, что для нахождения кратчайшего пути в взвешенных графах наиболее эффективными являются алгоритмы A* и Дейкстры. A* имеет явное преимущество благодаря своей эвристической составляющей, что делает его более быстрым в большинстве случаев.

5. Приложения

ПРИЛОЖЕНИЕ А

Листинг кода файла lab-8.cpp

```
#include <vector>
#include <cmath>
#include <iostream>
#include <fstream>
#include <sstream>
#include <chrono>
#include <queue>
#include <unordered map>
using namespace std;
struct Node {
    double lon, lat;
    vector<pair<Node*, double>> edges;
};
struct Graph {
    vector<Node*> nodes;
    Node* find closest node(double lat, double lon) {
        Node* closest node = nullptr;
        double min weight = numeric limits<double>::max();
        for (auto node : nodes) {
            for (auto& edge : node->edges) {
                 auto [neighbor, weight] = edge;
                 if (weight < min_weight) {</pre>
                     closest_node = neighbor;
                     min_weight = weight;
                 }
            }
        }
        return closest_node;
    }
    void load_from_file(const string& filename) {
        ifstream file(filename);
        string line;
        while (getline(file, line)) {
            istringstream iss(line);
            string node_info;
            getline(iss, node_info, ':');
            double lon1, lat1;
            sscanf(node_info.c_str(), "%lf,%lf", &lon1, &lat1);
            Node* node = new Node{ lon1, lat1 };
            string edge info;
            while (getline(iss, edge_info, ';')) {
                 if (edge_info.empty()) continue;
                double lon2, lat2, weight;
sscanf(edge_info.c_str(), "%lf,%lf", &lon2, &lat2, &weight);
                 Node* neighbor = new Node{ lon2, lat2 };
                 node->edges.emplace_back(neighbor, weight);
            nodes.push_back(node);
        }
    }
};
```

```
vector<Node*> dijkstra(Graph& graph, Node* start, Node* goal) {
    unordered_map<Node*, double> distances;
    unordered map<Node*, Node*> previous;
    auto cmp = [](pair<double, Node*> left, pair<double, Node*> right) { return
left.first > right.first; };
    priority_queue<pair<double, Node*>, vector<pair<double, Node*>>, decltype(cmp)>
queue(cmp);
    for (auto node : graph.nodes) {
        distances[node] = numeric limits<double>::max();
    distances[start] = 0;
    queue.push({ 0, start });
    while (!queue.empty()) {
        auto [current_distance, current_node] = queue.top();
        queue.pop();
        if (current_node == goal) break;
        for (auto& edge : current_node->edges) {
            auto [neighbor, weight] = edge;
            double new_distance = current_distance + weight;
            if (new_distance < distances[neighbor]) {</pre>
                distances[neighbor] = new_distance;
                previous[neighbor] = current_node;
                queue.push({ new_distance, neighbor });
            }
        }
    }
    vector<Node*> path;
    for (Node* at = goal; at != nullptr; at = previous[at]) {
        path.push_back(at);
    reverse(path.begin(), path.end());
    return path;
}
vector<Node*> bfs(Graph& graph, Node* start, Node* goal) {
    unordered_map<Node*, Node*> came_from;
    unordered_map<Node*, double> path_cost;
    queue<Node*> queue;
    queue.push(start);
    came_from[start] = nullptr;
    path_cost[start] = 0.0;
    while (!queue.empty()) {
        Node* current = queue.front();
        queue.pop();
        if (current == goal) break;
        for (auto& edge : current->edges) {
            Node* neighbor = edge.first;
            double weight = edge.second;
```

```
if (came_from.find(neighbor) == came_from.end()) {
                queue.push(neighbor);
                came_from[neighbor] = current;
                path_cost[neighbor] = path_cost[current] + weight;
            }
        }
   }
   vector<Node*> path;
   for (Node* at = goal; at != nullptr; at = came_from[at]) {
        path.push_back(at);
   }
   reverse(path.begin(), path.end());
   return path;
}
void dfs_recursive(Node* current, Node* goal,
   unordered_map<Node*, bool>& visited,
   vector<Node*>& path,
   bool& found,
   double& total_weight,
   double current_weight) {
   if (found) return;
   visited[current] = true;
   path.push_back(current);
   if (current == goal) {
        found = true;
        total_weight += current_weight;
        return;
   }
   for (auto& edge : current->edges) {
        Node* neighbor = edge.first;
        double weight = edge.second;
        if (!visited[neighbor]) {
            dfs_recursive(neighbor, goal, visited, path, found,
                total_weight,
                current_weight + weight);
        }
   }
   if (!found) {
        path.pop_back();
   }
}
vector<Node*> dfs(Graph& graph, Node* start, Node* goal) {
   unordered_map<Node*, bool> visited;
   vector<Node*> path;
   bool found = false;
   double total_weight = 0.0;
   dfs recursive(start, goal, visited, path, found,
        total weight,
        0.0);
   return path;
```

```
}
double heuristic(Node* a, Node* b) {
    for (auto& edge : a->edges) {
        if (edge.first == b) {
            return edge.second;
    }
    return numeric limits<double>::max();
vector<Node*> a_star(Graph& graph, Node* start, Node* goal) {
   unordered_map<Node*, double> g_score;
unordered_map<Node*, double> f_score;
    auto cmp = [](pair<double, Node*> left,
        pair<double, Node*> right) { return left.first > right.first; };
    priority_queue<pair<double, Node*>,
        vector<pair<double, Node*>>,
        decltype(cmp)> open_set(cmp);
    g_score[start] = 0;
    f_score[start] = heuristic(start, goal);
    open_set.push({ f_score[start], start });
    unordered_map<Node*, Node*> came_from;
    while (!open_set.empty()) {
        auto [_, current] = open_set.top();
        open_set.pop();
        if (current == goal) break;
        for (auto& edge : current->edges) {
            auto [neighbor, weight] = edge;
            double tentative_g_score = g_score[current] + weight;
            if (g_score.find(neighbor) == g_score.end()) {
                g_score[neighbor] = numeric_limits<double>::max();
            if (tentative_g_score < g_score[neighbor]) {</pre>
                came_from[neighbor] = current;
                g_score[neighbor] = tentative_g_score;
                f_score[neighbor] = g_score[neighbor] + heuristic(neighbor, goal);
                open_set.push({ f_score[neighbor], neighbor });
            }
        }
    }
    vector<Node*> path;
    if (came_from.find(goal) != came_from.end()) {
        for (Node* at = goal; at != nullptr; at = came_from[at]) {
            path.push_back(at);
        reverse(path.begin(), path.end());
    }
    return path;
}
```

```
int main() {
    Graph graph;
   graph.load from file("spb graph.txt");
    Node* start node = graph.find closest node(59.84829416, 30.329455);
   Node* goal node = graph.find closest node(59.95672871, 30.309411);
   auto start time dijkstra = chrono::high resolution clock::now();
   auto dijkstra path = dijkstra(graph, start node, goal node);
   auto end time dijkstra = chrono::high resolution clock::now();
   auto elapsed time dijkstra =
chrono::duration cast<chrono::duration<double>>(end time dijkstra - start time dijkstra);
   cout << "Time of Dijkstra: " << elapsed time dijkstra.count() << " seconds\n";</pre>
   auto start_time_bfs = chrono::high_resolution_clock::now();
   auto bfs path = bfs(graph, start node, goal node);
   auto end time bfs = chrono::high resolution clock::now();
   auto elapsed time bfs = chrono::duration cast<chrono::duration<double>>(end time bfs
- start_time_bfs);
   cout << "Time of BFS: " << elapsed_time_bfs.count() << " seconds\n";</pre>
   auto start_time_dfs = chrono::high_resolution_clock::now();
   auto dfs_path = dfs(graph, start_node, goal_node);
   auto end_time_dfs = chrono::high_resolution_clock::now();
   auto elapsed time dfs = chrono::duration cast<chrono::duration<double>>(end time dfs
- start time dfs);
   cout << "Time of DFS: " << elapsed_time_dfs.count() << " seconds\n";</pre>
   auto start time a star = chrono::high resolution clock::now();
   auto a_star_path = a_star(graph, start_node, goal_node);
   auto end_time_a_star = chrono::high_resolution_clock::now();
   auto elapsed_time_a_star =
chrono::duration_cast<chrono::duration<double>>(end_time_a_star - start_time_a_star);
   cout << "Time of A*: " << elapsed_time_a_star.count() << " seconds\n";</pre>
   return 0;
}
```