

Московский авиационный институт
(национальный исследовательский университет)

Факультет информационных технологий и прикладной
математики

Кафедра вычислительной математики и программирования

Курсовой проект по курсу «Дискретный анализ»

Студент: А. А. Почечура
Преподаватель: С. А. Сорокин
Группа: М8О-306Б
Дата:
Оценка:
Подпись:

Москва, 2023

Курсовой проект: усложнённый вариант

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

Формат входных данных:

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

Входной файл с перекрёстками, входной файл с дорогами, выходной файл с графом.

`./prog search -graph <preprocessed graph> -input <input file> -output <output file> [-full-output]`

Входной файл с графом, входной файл с запросами, выходной файл с ответами на запросы, переключение формата выходного файла на подробный.

Формат результата:

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.

1 Описание

Требуется выполнить две крупные задачи: осуществить эффективное и удобное хранение графа, а так же, используя информацию из графа, найти путь из одной точки Земли в другую. Было принято решение записать координаты и *id* вершин к ним в том же виде, в каком они подаются на вход; граф хранить в виде списка смежности, а после графа будут записаны разделители. Разделители будут показывать, к какой вершине относится конкретный промежуток с рёбрами (то есть, её соседи). После чего займёмся самим поиском между точками. Нужно реализовать алгоритм A^* , где в качестве эвристики будем использовать удаление от начальной точки и приближение к конечной. Расстояние будет считаться по формуле расстояния между двумя точками Земли, используя широту и долготу. Также, для возможности вывода пути, будет использоваться массив, в котором для каждой вершины i будет храниться, из какой вершины мы пришли в вершину i .

2 Исходный код

Реализуем несколько структур. При вводе будем использовать структуру *cord*, в которой буду храниться *id* вершины и её координаты; с помощью структуры *edges* будем хранить рёбра (откуда - куда); структура *euristic* будет содержать для каждой вершины её *id*, расстояние от начальной вершины и расстояние до конечной вершины. Расстояние до конечной вершины рассчитывается в функции *geo_dist* с помощью формул нахождения расстояния между двумя точками Земли. Вершины сортируются с помощью *priority_queue* по правилам алгоритма *A**: сравнение элементов очереди по сумме {отдаление и приближение}. Из очереди всегда рассматривается текущий верхний элемент. В массиве *d* хранится сумма пройденного пути до вершины *i*. Если найденный новый путь до неё такой же или больше, то вершина заново не рассматривается. В массиве *prev* для вершины *i* хранится индекс той вершины, из которой в неё попали. Алгоритм *A** заканчивается тогда, когда мы попали в конечную конечную вершину из запроса, либо когда очередь стала пуста. Далее (если требуется) собирается путь с помощью массива *prev* и выводится ответ.

Ниже будут показаны основные части программы.

Ввод данных и запись в файл *preprocessed_graph*

```
1 struct cord {
2     uint32_t id;
3     double wid;
4     double lon;
5 };
6
7 bool operator < (const cord& a, const cord& b) {
8     return a.id < b.id;
9 }
10
11 struct edge {
12     uint32_t from;
13     uint32_t to;
14 };
15
16 bool operator < (const edge& a, const edge& b) {
17     if (a.from == b.from) {
18         return a.to < b.to;
19     }
20     else {
21         return a.from < b.from;
22     }
23 }
24
25 void r_and_w_nodes(FILE* f_nodes, FILE* f_out, vector<uint32_t>& ids) {
```

```

26     vector<cord> cords;
27     cord a;
28     while (fscanf(f_nodes, "%u%lf%lf", &a.id, &a.wid, &a.lon) == 3) {
29         cords.push_back(a);
30     }
31     sort(cords.begin(), cords.end());
32     uint32_t n = cords.size();
33     fwrite(&n, sizeof(uint32_t), 1, f_out);
34     for (uint32_t i = 0; i < n; i++) {
35         fwrite(&cords[i].id, sizeof(uint32_t), 1, f_out);
36         fwrite(&cords[i].wid, sizeof(double), 1, f_out);
37         fwrite(&cords[i].lon, sizeof(double), 1, f_out);
38         ids.push_back(cords[i].id);
39     }
40 }
41
42 uint32_t binary_search(const vector<uint32_t>& ids, const uint32_t& node_id) {
43     uint32_t l = -1;
44     uint32_t r = ids.size();
45     while (r - l > 1) {
46         uint32_t m = (l + r) / 2;
47         if (ids[m] < node_id) {
48             l = m;
49         }
50         else {
51             r = m;
52         }
53     }
54     return r;
55 }
56
57 void r_and_w_edges(FILE* f_edges, FILE* f_out, const vector<uint32_t>& ids) {
58     uint32_t n;
59     uint32_t c;
60     edge a;
61     vector<edge> edges;
62     while (fscanf(f_edges, "%u", &n) > 0) {
63         fscanf(f_edges, "%u", &a.from);
64         for (uint32_t i = 1; i < n; i++) {
65             fscanf(f_edges, "%u", &a.to);
66             edges.push_back(a);
67             c = a.from;
68             a.from = a.to;
69             a.to = c;
70             edges.push_back(a);
71         }
72     }
73     sort(edges.begin(), edges.end());
74     c = 0;

```

```

75     n = edges.size();
76     for (uint32_t i = 0; i < n; i++) {
77         a = edges[i];
78         fwrite(&a.to, sizeof(uint32_t), 1, f_out);
79         i++;
80         while (i < n && edges[i].from == a.from) {
81             fwrite(&edges[i].to, sizeof(uint32_t), 1, f_out);
82             i++;
83         }
84         i--;
85     }
86     fwrite(&c, sizeof(uint32_t), 1, f_out);
87     //offsets
88     uint32_t j = 0;
89     n = ids.size();
90     c = edges.size();
91     for (uint32_t i = 0; i < n; i++) {
92         while (j < c && binary_search(ids, edges[j].from) < i) {
93             j++;
94         }
95         fwrite(&j, sizeof(uint32_t), 1, f_out);
96     }
97 }
98
99 void preprocess_graph(char* nodes_name, char* edges_name, char* out_name) {
100     FILE* f_nodes = fopen(nodes_name, "r");
101     if (f_nodes == NULL) {
102         fprintf(stderr, "Something wrong with nodes file\n");
103     }
104     FILE* f_edges = fopen(edges_name, "r");
105     if (f_edges == NULL) {
106         fprintf(stderr, "Something wrong with edges file\n");
107     }
108     FILE* f_out = fopen(out_name, "wb");
109     if (f_out == NULL) {
110         fprintf(stderr, "Something wrong with output file\n");
111     }
112     vector<uint32_t> ids;
113     r_and_w_nodes(f_nodes, f_out, ids);
114     r_and_w_edges(f_edges, f_out, ids);
115     fclose(f_nodes);
116     fclose(f_edges);
117     fclose(f_out);
118 }

```

Расчёт расстояния и структура *euristic*

```

1  const uint32_t GEODATA_SIZE = sizeof(uint32_t) + 2 * sizeof(double);
2
3  const double EARTH_R = 6371e3;

```

```

4 | const double MAX_ANGLE = 180.0;
5 | const double PI = 4 * atan(1);
6 | const double EPS = 1e-6;
7 |
8 | double rad(double a) {
9 |     return a * PI / MAX_ANGLE;
10| }
11|
12| double geo_dist(const cord& a, const cord& b) {
13|     double phi_a = rad(a.wid);
14|     double phi_b = rad(b.wid);
15|     double delta = rad(a.lon - b.lon);
16|     double cos_d = sin(phi_a) * sin(phi_b) + cos(phi_a) * cos(phi_b) * cos(delta);
17|     double d = acos(cos_d);
18|     if (isnan(d)) {
19|         return 0;
20|     }
21|     return EARTH_R * d;
22| }
23|
24| struct euristic {
25|     uint32_t id;
26|     double dist;
27|     double path;
28|
29|     euristic(const uint32_t& u_id, const cord& u, const cord& v, const double& path_to)
30|     {
31|         id = u_id;
32|         dist = geo_dist(u, v);
33|         path = path_to;
34|     };
35|
36| bool operator < (const euristic& a, const euristic& b) {
37|     if (abs((a.path + a.dist) - (b.path + b.dist)) > EPS) {
38|         return b.path + b.dist < a.path + a.dist;
39|     }
40|     else if (abs(a.path - b.path) > EPS) {
41|         return b.path < a.path;
42|     }
43|     else {
44|         return a.id < b.id;
45|     }
46| }

```

Алгоритм A^*

```

1 | void push_nodes(FILE* f_graph, cord end, uint32_t cur_ind, const vector<uint32_t>& ids
   | , const vector<uint32_t>& offsets, vector<uint32_t>& prev, vector<double>& d,
   | priority_queue<euristic>& q) {

```

```

2   cord cur_cord = get_cord(f_graph, cur_ind);
3   uint32_t cur_offset = offsets[cur_ind];
4   vector<uint32_t> available_nodes;
5   fseek(f_graph, sizeof(uint32_t) + GEODATA_SIZE * (ids.size()) + cur_offset * sizeof
6         (uint32_t), 0);
7   uint32_t a;
8   for (uint32_t i = cur_offset; i < offsets[cur_ind + 1]; i++) {
9       fread(&a, sizeof(uint32_t), 1, f_graph);
10      available_nodes.push_back(a);
11  }
12  uint32_t n = available_nodes.size();
13  for (uint32_t i = 0; i < n; i++) {
14      a = available_nodes[i];
15      uint32_t a_ind = binary_search(ids, a);
16      cord a_cord = get_cord(f_graph, a_ind);
17      double cur_next_dist = geo_dist(cur_cord, a_cord);
18      if (d[a_ind] < 0 || (abs(d[a_ind] - (d[cur_ind] + cur_next_dist)) > EPS && d[
19          a_ind] > d[cur_ind] + cur_next_dist)) {
20          d[a_ind] = d[cur_ind] + cur_next_dist;
21          prev[a_ind] = cur_ind;
22          q.push(uristic(a, a_cord, end, d[a_ind]));
23      }
24  }
25  double uristic_find(FILE* f_graph, const vector<uint32_t>& ids, const vector<uint32_t
26      >& offsets, const uint32_t& u, const uint32_t& v, vector<uint32_t>& prev, vector<
27      double>& d) {
28      uint32_t u_ind = binary_search(ids, u);
29      cord u_cord = get_cord(f_graph, u_ind);
30      uint32_t v_ind = binary_search(ids, v);
31      cord v_cord = get_cord(f_graph, v_ind);
32      d[u_ind] = 0;
33      prev[u_ind] = u_ind;
34      priority_queue<uristic> q;
35      q.push(uristic(u, u_cord, v_cord, 0));
36      while (!q.empty()) {
37          uristic cur = q.top();
38          q.pop();
39          uint32_t cur_ind = binary_search(ids, cur.id);
40          if (cur.path > d[cur_ind]) {
41              continue;
42          }
43          if (cur.id == v) {
44              break;
45          }
46          // cout << 1 << '\n';
47          push_nodes(f_graph, v_cord, cur_ind, ids, offsets, prev, d, q);
48      }

```



```

47 |     return d[v_ind];
48 | }

```

Нахождение пути и вывод в выходной файл

```

1 | void get_path(FILE* f_graph, uint32_t node_id, const vector<uint32_t>& prev, vector<
  |     uint32_t>& res) {
2 |     while (prev[node_id] != node_id) {
3 |         cord cur_node = get_cord(f_graph, node_id);
4 |         res.push_back(cur_node.id);
5 |         node_id = prev[node_id];
6 |     }
7 |     cord cur_node = get_cord(f_graph, node_id);
8 |     res.push_back(cur_node.id);
9 | }
10 |
11 | void execute_search(FILE* f_in, FILE* f_out, FILE* f_graph, const vector<uint32_t>&
  |     ids, const vector<uint32_t>& offsets, bool ops) {
12 |     uint32_t n = ids.size();
13 |     vector<uint32_t> prev(n);
14 |     vector<double> d(n);
15 |     uint32_t u = 0;
16 |     uint32_t v = 0;
17 |     while (fscanf(f_in, "%u%u", &u, &v) == 2) {
18 |         prev.assign(n, 0);
19 |         d.assign(n, -1);
20 |         double ans = euristic_find(f_graph, ids, offsets, u, v, prev, d);
21 |         uint32_t v_ind = binary_search(ids, v);
22 |         if (ops) {
23 |             if (d[v_ind] < 0) {
24 |                 fprintf(f_out, "-1 0\n");
25 |             }
26 |             else {
27 |                 fprintf(f_out, "%.6lf ", ans);
28 |                 vector<uint32_t> path;
29 |                 get_path(f_graph, v_ind, prev, path);
30 |                 n = path.size();
31 |                 fprintf(f_out, "%d ", n);
32 |                 for (uint32_t i = n - 1; i > 0; --i) {
33 |                     fprintf(f_out, "%u ", path[i]);
34 |                 }
35 |                 fprintf(f_out, "%u\n", path[0]);
36 |             }
37 |         }
38 |         else {
39 |             if (d[v_ind] < 0) {
40 |                 fprintf(f_out, "-1\n");
41 |             }
42 |             else {
43 |                 fprintf(f_out, "%.6lf\n", ans);

```

```

44     }
45 }
46 }
47 }
48
49 void search(char* graph_name, char* in_name, char* out_name, bool ops) {
50     FILE* f_graph = fopen(graph_name, "rb");
51     if (f_graph == NULL) {
52         fprintf(stderr, "Something wrong with graph file\n");
53     }
54     FILE* f_in = fopen(in_name, "r");
55     if (f_in == NULL) {
56         fprintf(stderr, "Something wrong with input file\n");
57     }
58     FILE* f_out = fopen(out_name, "w");
59     if (f_out == NULL) {
60         fprintf(stderr, "Something wrong with output file\n");
61     }
62     vector<uint32_t> ids;
63     r_cords_vec(f_graph, ids);
64     uint32_t m = count_edges(f_graph);
65     vector<uint32_t> offsets(ids.size() + 1);
66     offsets[offsets.size() - 1] = m;
67     r_offsets(f_graph, offsets);
68     execute_search(f_in, f_out, f_graph, ids, offsets, ops);
69     fclose(f_graph);
70     fclose(f_in);
71     fclose(f_out);
72 }

```

3 Консоль

```

root@DESKTOP-5HM2HTK:~# ./prog.out preprocess --nodes europe.nodes --edges
europe.edges --output graph
root@DESKTOP-5HM2HTK:~# cat <input.txt
30 23
15 8
16 5
1 1
10 52
root@DESKTOP-5HM2HTK:~# ./prog.out search --graph graph --input input.txt --output
output.txt --full-output
root@DESKTOP-5HM2HTK:~# cat <output.txt
13784805.044665 2 30 23
19917048.480887 3 15 5 8

```

```
17538214.812683 3 16 15 5
0
-1
root@DESKTOP-5HM2HTK:~#
```

4 Тест производительности

```
root@DESKTOP-5HM2HTK:~# g++ generator.cpp
root@DESKTOP-5HM2HTK:~# ./a.out tests
root@DESKTOP-5HM2HTK:~# g++ benchmark.cpp
root@DESKTOP-5HM2HTK:~# ./a.out <tests/1.t
Number of nodes is: 1000
Number of edges is: 10000
A star time: 41ms
Dijkstra's algorithm time: 397ms
root@DESKTOP-5HM2HTK:~#
```

Как видно, алгоритм A^* работает почти в десять раз быстрее, чем алгоритм Дейкстры на указанных данных. Такое сильное ускорение получается из-за того, что в алгоритме A^* используется функция $f(u)$, которая позволяет сразу найти направление, в которую следует двигаться. Если на пути не встретиться значительных преград, то данный алгоритм даёт огромное преимущество перед другими алгоритмами.

5 Выводы

Выполнив вторую часть курсового проекта по курсу «Дискретный анализ», я улучшил свои навыки работы с алгоритмом поиска кратчайшего пути в графе – A^* . Также очень полезным опытом для меня было решение задачи оптимизации памяти. С такой проблемой я встретился впервые, поэтому было весьма непросто найти оптимальное и эффективное решение. Попрактиковался работать с файлами, вспомнил функции взаимодействия с ними. Реализовывать данный алгоритм было интересно и полезно для решения будущих задач.

Список литературы

- [1] *Алгоритм A^* — Итмо-вики.*
URL: https://neerc.ifmo.ru/wiki/index.php?title=Алгоритм_A* (дата обращения: 03.01.2023).
- [2] *Работа с файлами в языке Си.*
URL: <https://prog-cpp.ru/c-files/?ysclid=ld3nvdvwz4136288578> (дата обращения: 03.01.2023).
- [3] *Расстояния между точками по координатам.*
URL: <https://gpscool.ru/koordinaty/opredelenie-rasstoyaniya-mezhdu-tochkami-po-koordinatam> (дата обращения: 04.01.2023).