EasyPilot: Sistema de navegação

Fabiola Silva, Hugo Drumond e Susana Santos Conceção e Análise de Algoritmos Faculdade de Engenharia da Universidade do Porto Rua Dr Roberto Frias, 4200–65 Porto, Portugal {fabiola.silva, hugo.drumond, santos.susana}@fe.up.pt

Abstract—Neste trabalho prático, pretende-se determinar a eficácia de algoritmos na aplicação do GPS, com o objetivo de serem evitados custos adicionais de deslocamento e perda de tempo. No fundo, que o percurso em consideração seja o mais otimizado possível.

I. INTRODUÇÃO

Os algoritmos de pesquisa em grafos vão especificar regras para exploração desse mesmo grafo.

O caso de estudo neste trabalho prático é desenvolver um software que nos permita identificar qual o caminho a seguir, qual o critério para escolher o algoritmo utilizado, que dados precisamos guardar e como o fazemos. Tendo em conta a imensidão de rotas disponíveis para ir de um determinado ponto para outro, a tarefa será escolher o melhor percurso, o mais rápido. Este poderá depender de vários factores, nomeadamente: trânsito, velocidades máximas, probabilidade de acidentes num troço, menor distância entre pontos. Só considerámos o fator distância entre pontos uma vez que as outras variáveis iriam tornar a implementação muita mais complexa. Por exemplo teríamos de fazer uma query ao openstreetmap que devolve-se essa informação, e desenvolver um novo parser. Por esta razão, o algoritmo adotado foi o algoritmo de Dijkstra.

O algoritmo Uniform Cost Search (Branch and Bound) é um caso mais genérico do Dijkstra, em que se define um objetivo e se termina a execução quando já se alcançou o objetivo e os custos na lista de exploração são superiores. Isto é, a diferença é que o dijkstra encontra o caminho curto do início para todos os nós. Não são utilizadas técnicas gananciosas puras, como é o caso dos algoritmos Steep Ascent e Hill climbing porque estes podem levar a "becos" sem saída. Porque as escolhas que estes algoritmos fazem são definitivas.

Este trabalho tem como objetivo sugerir o caminho mais curto mostrando o resultado num mapa.

II. ALGORITMOS E COMPLEXIDADES

A. Algoritmo de Dijkstra

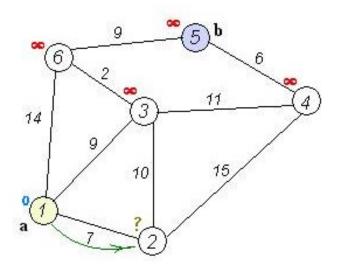


Fig. 1. Exemplo de um grafo percorrido pelo algoritmo Dijkstra

O algoritmo de Dijkstra, utilizado no nosso trabalho prático, soluciona o problema do caminho mais curto num grafo dirigido com arestas de peso não negativo. A nossa implementação apresenta um tempo computacional O([E+V]logV), onde E é o número de arestas e V é o número de vértices. Visto termos usado uma binary heap. Poderíamos ter melhorado o algoritmo fazendo a implementação de uma Fibonacci heap, mas tal não foi feito por falta de tempo.

III. DIJKSTRA'S SHORTEST PATH

No ínicio todos os nós são colocados a infinito, exceto o start node que se inicializa a 0. É usada uma heap onde se coloca o nó inicial. Até a heap ficar vazia explora os nós do vértice selecionado (o que se encontra no topo da heap). Calcula a distância do vértice selecionado para o novo de acordo com a aresta, e se esse custo for inferior ao outro vértice altera o custo e referência a aresta que o atualizou. Caso este não tenha sido visitado é adicionado à heap e altera-se o estado para visitado. É feito o decrease_key de maneira a reordenar a heap.

IV. FORMALIZAÇÃO DO PROBLEMA

Foi criada uma interface de linha de comandos que suporta certas operações. É feito o parse e análise desses campos. Posteriormente, faz-se o parse dos ficheiros nodes.txt, roads.txt e subroads.txt de vários mapas. Gera-se os vértices a partir da lista de nós, e as arestas da lista de subroads. É corrido o algoritmo de dijkstra. O resultado é devolvido em formato Overpass QL de maneira a poder-se visualizar a solução num mapa real. Os vértices guardam a informação dos nós, e os edges a das subroads. O caminho do objetivo até o começo é percorrido pela aresta que levou ao menor custo do nó.

```
template <tvpename T>
void Graph<T>::dijkstra(const T& in) {
  for (auto& vertex_ptr : this->vertexSet) {
    vertex_ptr->cost_edge = NULL;
vertex_ptr->cost = std::numeric_limits<double>::max();
    vertex_ptr->visited = false;
  Vertex<T>* selected_vertex = this->getVertex(in);
  if (selected_vertex == nullptr) {
    return;
  selected_vertex->cost = 0;
  vector<Vertex<T>*> priority_queue;
  priority_queue.push_back(selected_vertex);
  make heap(priority queue.begin(), priority queue.end());
  while (!priority_queue.empty()) {
    selected_vertex = priority_queue.front();
pop_heap(priority_queue.begin(), priority_queue.end());
    priority_queue.pop_back();
    for (auto& edge : selected_vertex->adjacency_list) {
      Vertex<T>* target = edge.target;
      double new_target_cost = selected_vertex->cost + edge.weight;
       if (new_target_cost < target->cost) {
         target->cost = new_target_cost;
target->cost edge = &edge;
         if (!target->visited) {
           target->visited = true:
          priority_queue.push_back(target);
         make_heap(priority_queue.begin(), priority_queue.end(),
                    VertexCostGreaterThan<T>());
```

Fig. 2. Algoritmo Dijkstra

A. Formatação dos dados

Os dados de saída são imprimidos na consola e armazenados em ficheiro. Estes estão em formato Overpass QL de modo a poderem ser introduzidos num caixa de texto, em https://overpass-turbo.eu/. Possibilitando a visualização do percurso mais curto no mapa.



Fig. 3. Formato da query devolvida pelo script executado

União de um caminho limitado por dois nós.

(node(410697669);node(1131134002);way(106811317);)out;

Fig. 4. Formato da query com dois nós

V. DIAGRAMA DE CLASSES (UML)

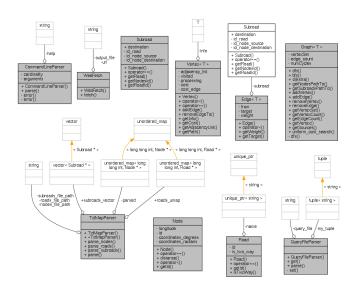


Fig. 5. Diagrama de classes

VI. ROTAS DEVOLVIDAS PELO ALGORITMO

A. Mapa do Porto



Fig. 6. Percurso mais curto selecionado pelo algoritmo

B. Mapa de Lisboa

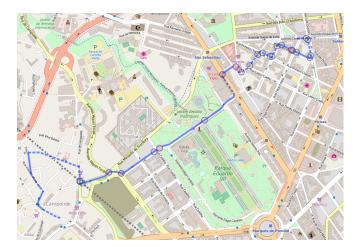


Fig. 7. Percurso mais curto selecionado pelo algoritmo

C. Mapa de Lisboa



Fig. 8. Percurso mais curto selecionado pelo algoritmo

D. Mapa de São Paulo (Brasil)



Fig. 9. Percurso mais curto selecionado pelo algoritmo

VII. INSTUÇÕES

A. Procedimento

- Instalar ubuntu 16.04
- Executar o script de inicialização ./scripts/initUbuntu.sh
- Chamar cada um dos exemplos em ./code/run/*.sh (O script faz make). Por exemplo ./code/run/porto.sh
- Dar três cliques de modo a copiar a query Overpass QL, resultado da execução de um exemplo
 - Ir a https://overpass-turbo.eu/
 - Fazer paste da query para a caixa de texto
 - Clicar em Run no menu
 - Clicar na lupa de magnificação (zoom to data) no menu do mapa
 - Comparar com a imagem respetiva imagem em ./code/run/*.png

B. Sistema Operativo

Ubuntu 16.04 ./scripts/initUbuntu.sh - script de instalação de dependências e ferramentas

C. Estrutura do Sistema

- ./scripts/ Scripts úteis para configurar a máquina para o desenvolvimento
- ./code/
 - src código fonte
 - makefile ficheiro de compilação, targets: debug, all -i, default
 - external ferramentas externas ao nosso projeto
 - run scripts de casos de uso da nossa aplicação e respetivos resultados
 - data mapas (nodes, roads, subroads) para -mtf e ficheiros json para -qf
 - bin onde são colocados os ficheiros binários
 - buildtemp ficheiros temporários de compilação
 - Doxyfile Config de geração de ficheiros de documentação
 - CAL.workspace Ficheiro de projeto codelite

D. Dependências

- Bibliotecas
 - Boost
 - Curl
 - Curlpp
- Compilador C++14
- Command Line Options ((-queryfile|-qf)
 queryfile [outputfile]) | (
 (--maptxtfiles|-mtf) in_nodesfile
 in_roadsfile in_waysfile
 in_start_node_id in_goal_node_id
 out_shortest_file)
 - -qf faz um pedido get a um servidor de acordo com uma localização e query. query file em json.
 - -mtf a partir de um conjunto de ficheiros de um mapa (nodes, roads, ways) encontra o caminho mais curto entre um nó e um outro(start, goal). Imprime o resultado e escreve para um ficheiro(shortest_file) ambos

em formato query Overpass QL de modo a visualizar a solução.

VIII. CONCLUSÃO

Com a ajuda do algoritmo de Dijkstra, conseguiu-se obter uma solução inteligente ao nosso caso de estudo. Desta forma, a partir do ponto inicial até ao ponto de chegada, foi gerado um percurso ideal. Este foi um trabalho bastante exigente, pois teve que haver uma pesquisa exaustiva e só depois começar a pôr em prática tudo o que foi lecionado nas aulas teóricas. Contudo, foi um trabalho desafiante que permitiu a pesquisa de assuntos desconhecidos e foi, portanto, enriquecedor. Uma vez que a aplicação ficou com boas bases poderíamos implementar algoritmos informados, por exemplo, o A*. Este resulta da combinação do algoritmo greedy(h) e uniform cost search(g), ou seja, estimativas de custos posteriores e custos acumulados. F(n)=h(n)+g(n). Em que se define uma heurística que no caso da pesquisa de grafo tem de ser consistente e em árvore admissível de maneira a poder encontrar a solução ótima.

REFERENCES

- [1] "How to Query", OpenAlfa Blog.

 http://blog-en.openalfa.com/
 how-to-query-openstreetmap-using-the-overpass-api.
- [2] "Overpass API/Language Guide", Wikipedia. http://wiki.openstreetmap.org/wiki/Overpass_API/Language_Guide.
- [3] "Overpass API/Overpass QL", Wikipedia. http://wiki. openstreetmap.org/wiki/Overpass_API/Overpass_ QL.
- [4] "How to convert OSM file into a Graph Representation", OpenStreetMap Help https://help.openstreetmap.org/questions/19213/how-can-i-convert-an-osm-xml-file-into-a-graph-representation.
- [5] "Graph Model", Mapbox. https://www.mapbox.com/blog/ smart-directions-with-osrm-graph-model/.
- [6] "Elements", Wikipedia. http://wiki.openstreetmap.org/ wiki/Elements.
- [7] "Algoritmos em Grafos: Caminho mais curto", Moodle da FEUP. https://moodle.up.pt/pluginfile.php/112223/mod_label/intro/06.grafos2_a.pdf.
- [8] "Algoritmo de Dijkstra", Wikipedia, ultima atualização 18h30 de 25 de julho de 2014. https://pt.wikipedia.org/wiki/ Algoritmo_de_Dijkstra.
- [9] "Shortest Path Algorithm". http://www.csc.villanova.edu/~helwig/grafpage.html
- [10] "Dijkstra's Algorithm", YouTube. https://www.youtube.com/ watch?v=gdmfOwyQlcI
- [11] "Dijkstra's Algorithm, example", YouTube. https://www. youtube.com/watch?v=5GT5hYzjNoo