

Faculdade de Engenharia da Universidade do Porto

Conceção e Analise de Algoritmos

9 de Abril de 2017

# Tema 8: Routing multimodal para transporte coletivo

Turma 2MIEIC04 Grupo A

José Marques Pedro Santos 201200764 Pedro Ferreira (2MIEIC05) 201103084

## Explicação do Problema

O facto de nas grandes cidades o transporte individual ser demasiado utilizado, em detrimento dos Coletivos causa uma preocupação nos dias de hoje.

Um problema presente na maior parte das cidades com vários serviços de transportes públicos é o facto de não haver plataformas que facilitem ao utilizador a escolha do melhor itinerário tendo em conta os vários tipos de transporte. Estas plataformas teriam em conta os transportes com paragens em comum e os horários dos vários transportes e linhas diferentes.

Nesta plataforma, caberia ao utilizador apenas intrododuzir a origem e o destino do percurso. A plataforma calcularia os vários itinerários possíveis, e mostraria ao utilizador o itinerário multimodal mais curto/rápido.

Para avaliar o itinerário podem ser utilizados vários critérios: tempo de viagem, distância.

# Descrição do Problema

#### Input

Construção de um grafo, G = (V, E), de estações e linhas no qual:

- V vértices representam todas as paragens/estações dos meios de transportes disponíveis;
- E arestas representam todas as distâncias, tempos de viagens e custos;
- Nó de início de viagem e nó de destino.

## Introdução de dados

Um ficheiro das estações com respetivas linhas/tipos de transportes que nelas passam, tempo médio entre estações tal como custo e duração.

#### **Output**

Todas as estações em que o utilizador passou por forma a otimizar o seu trajeto e o valor final da distância, custo ou duração da viagem dependendo da preferência do utilizador.

## **Objetivo**

Facilitar aos utilizadores a escolha dos melhores trajetos consoante os critérios por estes preferidos.

Restrição No mesmo caminho não se passa pela mesma estação mais do que uma vez.

# Formalização do Problema

## Input

## **Output**

$$Caminho = \{Vi\}, I = 1 ... n$$
 $Valor$ 

## **Objetivo**

```
Min (valor): valor = \sum_{i=1}^{n} (E_{ij}), ij \in Caminho
```

## Restrição

# Solução

## **Algoritmos**

Depois de uma discussão chegamos à conclusão que o melhor algoritmo a ser usado neste trabalho é o algoritmo de Dijkstra, que encontra o caminho mais curto num grafo dirigido ou não dirigido em tempo computacional O([arestas + vértices]log n), este algoritmo não serve para grafos com pesos negativos, mas visto que este não é o caso, o algoritmo é perfeitamente aplicável.

Este algoritmo é um algoritmo ganancioso, tomando decisões que parecem óptimas no momento, determinando assim o conjunto de melhores caminhos intermediários. O valor de cada aresta está associado a uma classe com os campos "distânca", "preço" e "tempo", portanto são estes valores que são utilizados para o cálculo de melhor caminho, dependendo das preferências do utilizador.

## Esquema do programa

Começamos por introduzir dados de graphos, vértices (estações) e arestas (linhas). De seguida, agrupamos os graphos em dois tipos de estruturas de dados. Uma das estruturas é utilizada para representação gráfica e outra delas é utilizada para cálculos de rotas ideais, cálculos esses efetuados pelo algoritmo descrito em cima. As duas estruturas de dados apresentam ligeiras diferenças, de forma a tornar a representação gráfica mais "user friendly".

Depois de carregar todos os dados, é altura do utilizador escolher o tipo de optimização de viagem, a estação de origem e a estação de destino, seguido da indicação de rota (diferente cor de arestas) na representação gráfica e uma lista das estações que constituem a rota otimizada.

```
O percurso pode ser calculado tendo como critérios:
Escolha o criterio pelo qual deseja que o percurso seja calculado
```

```
O tempo total de viagem
A distancia da viagem
```

```
112. Rio Tinto (linha E)
113. Campainho (linha E)
114. Baguim (linha E)
115. Carreira (linha E)
116. Venda Nova (linha E)
117. Fanzeres (linha E)
Escolhe o numero da estacao de origem: 1
Escolhe o numero da estacao de destino: 4
□O caminho mais curto:
Estadio do Dragao (linha A)
Campanha (linha A)
Heroismo (linha A)
Campo 24 de Agosto (linha A)
A distancia percorrida e de cerca de: 4 minutos
```



## Casos de Utilização

- Leitura de dados de ficheiros relativos a redes de transportres;
- Escolha do melhor percurso em termos de tempo de viagem;
- Escolha do melhor percurso em termos de distância percorrida;
- Visualização através do GraphViewer de toda a rede de transportes;
- Visualização do melhor percurso através do GraphViewer.

# Métricas de avaliação

#### Avaliação empírica do seu desempenho

Para avaliar e testar a complexidade temporal dos algoritmos vamos medir os diferentes tempos de execução do programa utilizando diferentes dados de entrada.

## Complexidade temporal

Como já foi referido anteriormente, a complexidade temporal do algoritmo que estamos a pensar utilizar é de **O([arestas + vértices]log n).** 

## Complexidade espacial

Na resolução do problema será utilizada programação dinâmica, que tem como complexidade temporal O(|V| \* Ttotal).

# **Principais dificuldades**

Ao longo da realização deste trabalho encontramos algumas dificuldades, nomeadamente com um problema com a compilação no IDE ecplise, para compilar o nosso ficheiro de conexação era necessário adicionar à linha de comandos do compilador: -lws2\_32.

Também o facto de todos os elementos do grupo terem unidades curriculares diferentes e um ser trabalhador, nos dificultou a conjugação de horarios para a realização do trabalho e como consequência só implementamos na nossa rede de transportes, o metro do Porto, pretendemos no entanto continuar a melhor o trabalho para a apresentação, se possível adicionando diferentes meios de transporte.

## Conclusão

Toda a nossa rede de transportes foi baseada na cidade do Porto.

Por questões de tempo apenas implementamos o metro do Porto, tendo em conta que a alteração de uma linha para a outra (transbordo) implica o tempo de deslocação entre estações e tempo de espera.

A realização deste trabalho serviu para ficarmos mais inteirados da matéria em questão, particularmente com o modo de funcionamento do Algoritmo de Dijkstra.

Quanto ao esforço todos os elementos do grupo se esforçaram igualmente para a sua realização.