

#### Universidade de Aveiro

DEPARTAMENTO DE ELECTRÓNICA, TELECOMUNICAÇÕES E INFORMÁTICA

47064- DESEMPENHO E DIMENSIONAMENTO DE REDES

## Network Traffic Engineering

8240 - MESTRADO INTEGRADO EM ENGENHARIA DE COMPUTADORES E TELEMÁTICA

António Rafael da Costa Ferreira NMec: 67405 Rodrigo Lopes da Cunha NMec: 67800

Docentes: Paulo Salvador, Susana Sargento

> Maio de 2016 2015-2016

# Conteúdos

| 1 | Exercício | 1.   |      |   |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  | 2 |
|---|-----------|------|------|---|--|--|--|--|--|--|--|--|--|--|--|--|---|
| 2 | Exercício | 2, 3 | e 4  |   |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  | 2 |
| 3 | Exercício | 5, 6 | e 7  |   |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  | 4 |
| 4 | Exercício | 8, 9 | e 10 | ) |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  |  | 5 |

#### 1 Exercício 1

Para iniciar este trabalho foi-nos dado vários ficheiros de base. O ficheiro NetGen.py é responsável por gerar uma rede, com vários nós que inclui o nome e localização geográfica, e as ligações inter-nó, matrizes de tráfego que define os fluxos de tráfego entre todas as cidades/ nós.

A localização geográfica (pos) é obtida dinamicamente a partir do nome do no (nome da cidade) usando a API do Google Maps, ficheiro getGeo.py.

A matriz de tráfego (TM) é gerado aleatóriamente. É possível também guardar o resultado num ficheiro .dat e passando como argumento o parâmetro -f, net.dat.



Figura 1: Rede pequena de teste e rede grande

## 2 Exercício 2, 3 e 4

No exercício 2 é usado o caminho mais curto como escolha para o caminho entre pontos, sendo que isto é dado pela soma das conexões e usando o algoritmo Greedy.

No exercício 3, foi calculado o "average one-way delay" e a carga em todas as direções em todos os links.

Para isso, para calcular o "average one-way delay", foi usada a seguinte fórmula baseada na aproximação Kleinrock:

 $\mu = 1e9 / 8000$ , é igual ao link speed em pkts/sec (1Gbps)

$$W = 1e6 \times \left[ \frac{1}{(\mu - atraso)} \right]$$

Para calcular o atraso, teve de se criar um ciclo de forma a percorrer todos os links e criar uma lista com os atrasos.

```
for pair in allpairs:
    path = sol[pair]
    for i in range(0, len(path) - 1):
```

Após isso foi possível apresentar a seguinte tabela para a rede pequena:

| Origem | Destino | Saltos                | Carga (pkts/sec) | ${\bf Atraso~(micro/sec)}$ |
|--------|---------|-----------------------|------------------|----------------------------|
| Lisboa | Viseu   | Lisboa, Viseu         | 31271            | 10.67                      |
| Porto  | Lisboa  | Porto, Aveiro, Lisboa | Indisponível     | 15.95                      |
| Viseu  | Porto   | Viseu, Porto          | 31401            | 10.68                      |
| Lisboa | Aveiro  | Lisboa, Aveiro        | 62675            | 16.04                      |
| Aveiro | Viseu   | Aveiro, Viseu         | 31199            | 10.66                      |
| Viseu  | Aveiro  | Viseu, Aveiro         | 31378            | 10.68                      |
| Aveiro | Porto   | Aveiro, Porto         | 63050            | 16.14                      |
| Porto  | Viseu   | Porto, Viseu          | 31396            | 10.68                      |
| Porto  | Aveiro  | Porto, Aveiro         | 62129            | 15.91                      |
| Lisboa | Porto   | Lisboa, Aveiro, Porto | Indisponível     | 16.14                      |
| Viseu  | Lisboa  | Viseu, Lisboa         | 31171            | 10.66                      |
| Aveiro | Lisboa  | Aveiro, Lisboa        | 62304            | 15.95                      |

Tabela 1: Solução obtida, carga nos links e atraso

Analisando a tabela obtida conseguimos perceber que o link Aveiro-Porto tem o máximo delay de  $16.14~\rm micro$  segundos e a carga máxima está de Aveiro ao Porto com  $63050~\rm pacotes/$  segundo.

| Maximum one-way delay flow | Maximum one-way delay | Mean one-way delay |
|----------------------------|-----------------------|--------------------|
| Aveiro-Porto               | 16.1420500404         | 13.3475508848      |

Tabela 2: Atraso

| Max load flow | Maximum one-way load         | Mean one-way load  |
|---------------|------------------------------|--------------------|
| Aveiro-Porto  | $63050.00~\mathrm{pkts/sec}$ | 43797.40  pkts/sec |

Tabela 3: Carga

## 3 Exercício 5, 6 e 7

No exercício 5 foi pedido que o routing agora fosse feito usando como parâmetro de escolha a menor carga possível, otimizando assim a largura de banda disponível ao longo do caminho.

A nível de código, a única mudança efetuada importante foi:

```
path = nx.shortest path(net, pair[0], pair[1], weight='load')
```

Pois agora o critério para escolha do caminho mais curto é a carga.

Para a rede pequena o resultado obtido foi:

| Origem | Destino | Saltos               | Carga (pkts/sec) | Atraso (micro/sec) |
|--------|---------|----------------------|------------------|--------------------|
| Lisboa | Viseu   | Lisboa, Viseu        | 62601            | 16.03              |
| Porto  | Lisboa  | Porto, Viseu, Lisboa | Indisponível     | 15.95              |
| Viseu  | Porto   | Viseu, Porto         | 62731            | 16.06              |
| Lisboa | Aveiro  | Lisboa, Aveiro       | 31345            | 10.68              |
| Aveiro | Viseu   | Aveiro, Viseu        | 31199            | 10.66              |
| Viseu  | Aveiro  | Viseu, Aveiro        | 31378            | 10.68              |
| Aveiro | Porto   | Aveiro, Porto        | 31720            | 10.72              |
| Porto  | Viseu   | Porto, Viseu         | 62512            | 16.00              |
| Porto  | Aveiro  | Porto, Aveiro        | 31013            | 10.64              |
| Lisboa | Porto   | Lisboa, Viseu, Porto | Indisponível     | 16.06              |
| Viseu  | Lisboa  | Viseu, Lisboa        | 62287            | 15.95              |
| Aveiro | Lisboa  | Aveiro, Lisboa       | 31188            | 10.66              |

Tabela 4: Solução obtida, carga nos links e atraso

Analisando a tabela e os resultados obtidos conseguimos perceber que houve mudança na distribuição dos caminhos mais curtos, por exemplo, Porto > Lisboa agora o caminho é feito por Porto, Viseu e Lisboa, já de Lisboa > Porto é feito por Lisboa, Viseu, Porto.

Este resultado é explicado porque a lista de pares da rede pequena está distribuída da seguinte forma:

```
[('Lisboa', 'Viseu'), ('Lisboa', 'Aveiro'),
('Lisboa', 'Porto'), ('Viseu', 'Lisboa'), ('Viseu', 'Aveiro'),
('Viseu', 'Porto'), ('Aveiro', 'Lisboa'), ('Aveiro', 'Viseu'),
('Aveiro', 'Porto'), ('Porto', 'Lisboa'), ('Porto', 'Viseu'),
('Porto', 'Aveiro')]
```

Inicialmente, irá testar a ligação Lisboa > Viseu, à qual será atribuída, depois Lisboa > Aveiro e será também atribuída, de seguida, Lisboa > Porto, como o somatório das cargas entre as ligações Lisboa > Viseu (31271) + Viseu > Porto (0) tem menos carga do que a Lisboa > Aveiro (31345) + Aveiro

> Porto (0) então seleciona ir por Viseu, daí a diferença nos resultados em relação ao primeiro exercício.

Na diferença de Porto > Lisboa, temos Porto > Aveiro (0) + Aveiro > Lisboa (31188) com mais carga do que Porto > Viseu (0) + Viseu > Lisboa (31171) no momento de atribuição, o que faz com que seja selecionado o caminho: Porto > Viseu > Lisboa.

| Maximum one-way delay flow | Maximum one-way delay | Mean one-way delay |
|----------------------------|-----------------------|--------------------|
| Viseu-Porto                | 16.0593553775         | 13.3398664587      |

Tabela 5: Atraso

| Max load flow | Maximum one-way load | Mean one-way load  |
|---------------|----------------------|--------------------|
| Viseu-Porto   | 62731.00  pkts/sec   | 43797.40  pkts/sec |

Tabela 6: Carga

Com este exercício, mudando o critério para carga nos links na escolha do caminho mais curto, conseguimos melhorias no "maximum one-way delay" (-0,083 microseg) de e no "maximum one-way load" (-319 pktssec).

### 4 Exercício 8, 9 e 10