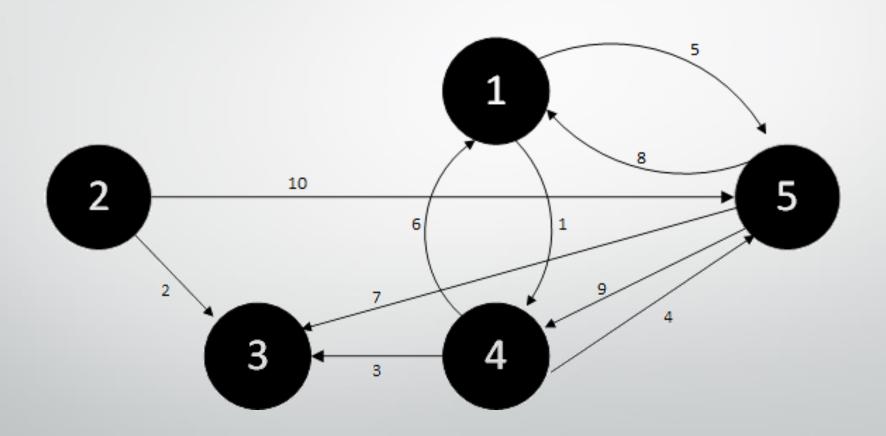
Otimização e Algoritmos

Reserving optimal link capacity in a network

Marco Graça João Loureiro Pedro Vasco nº81036 nº81164 nº81880



Problema





Motivação







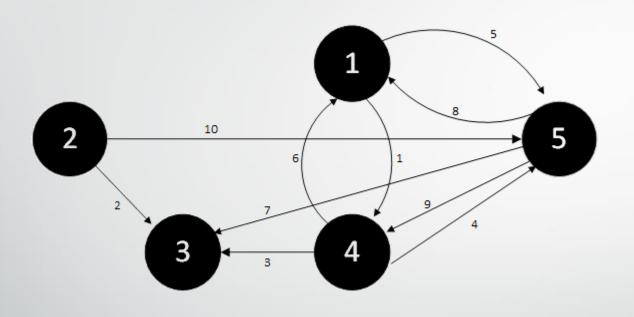
Parte 1 : Formulação

$$\begin{array}{ll} \text{minimize} & p \cdot r \\ f, r \\ \text{subject to} & Af_i + s_i \leq 10^{-10} \\ & 0 \leq f_i \leq r \\ & r \leq c \end{array} \qquad A = \begin{cases} 1 & \text{se a aresta entra no nó,} \\ -1 & \text{se a aresta sai do nó,} \\ 0 & \text{c.cc} \end{cases}$$

- A[nº nós * nº arestas] ligações na rede
- p [nº arestas]- custo de cada aresta
- c [nº arestas]— capacidade
- r [nºarestas]– reserva
- s [nº arestas * nº cenários]- flows



Parte 1: Resultados



$$S = \begin{bmatrix} 0 & 0.5 & 0 & -1 & 0.75 & 0 & -1.75 & 0.25 \\ 0.25 & 1.5 & 0.75 & 0.75 & 1.25 & 1.25 & 0.75 & 1.5 \\ -1 & -1 & -0.5 & -1.5 & -1.5 & -2.25 & -0.75 & -1.5 \\ 2 & 1 & -0.5 & 0 & 0 & 2 & 0.25 & 1.25 \\ -1.25 & -2 & 0.25 & 1.75 & -0.5 & -1 & 1.5 & -1.5 \end{bmatrix}$$

$$r = \begin{bmatrix} 0\\ 0.8732\\ 0.8329\\ 0.5352\\ 0.7981\\ 0.75\\ 0.5439\\ 1.0\\ 0.5\\ 0.666 \end{bmatrix}$$



Parte 2 : Formulação

$$\begin{array}{ll} \text{minimize} & p \cdot r + g \cdot E \\ f, r, g \\ \text{subject to} & Af_i + s_i \leq 10^{-10} \\ 0 \leq f_i \leq r \\ r \leq g \cdot c \\ 0 \leq g \leq 1 \end{array} \qquad \begin{array}{ll} custo = \begin{cases} p \cdot r + E & \text{se } r \neq 0, \\ 0 & \text{se } r = 0 \end{cases}$$

E[nº arestas] – overhead da aresta



Parte 2 : Resultados (Relaxação de Aresta)

Overheads de 1 nas arestas 1, 6 e 7

$$g = \begin{bmatrix} \mathbf{0} \\ 1.0 \\ 1.0 \\ 0.824 \\ 0.908 \\ \mathbf{0.75} \\ \mathbf{0.25} \\ 1.0 \\ 0.798 \\ 0.837 \end{bmatrix}, r = \begin{bmatrix} 0 \\ 1.0 \\ 1.0 \\ 0.581 \\ 0.75 \\ 0.25 \\ 1.0 \\ 0.5 \\ 0.620 \end{bmatrix}$$

$$refterioo,1$$

$$g = \begin{bmatrix} \mathbf{0} \\ 1.0 \\ 1.0 \\ 1.0 \\ 1.0 \\ 1.0 \\ 1.0 \\ 1.0 \\ 1.0 \\ 1.0 \\ 1.0 \\ 0.5 \\ 0.6637 \end{bmatrix}$$

$$r = \begin{bmatrix} \mathbf{0} \\ 0.8761 \\ 0.8335 \\ 0.5388 \\ 0.7975 \\ 0.75 \\ 0.5403 \\ 1.0 \\ 0.5 \\ 0.6637 \end{bmatrix}$$



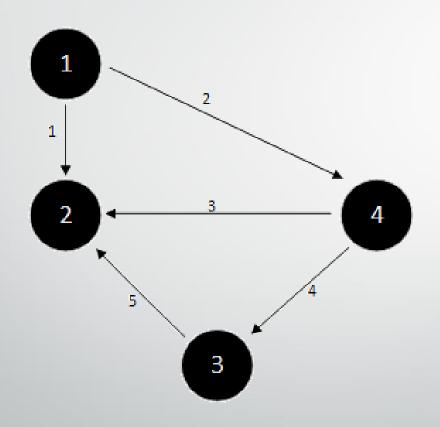
Parte 2 : Resultados (Força Bruta)

$$f2 = \begin{bmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 1 \\ 1 & 1 \\ 1 & 1 \\ 1 & 1 \\ 1 & 1 \\ 1 & 1 \\ 1 & 1 \\ 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$r = \begin{bmatrix} 0 & 0 \\ 0.878 & 0.884 \\ 0.838 & 0.845 \\ 0.541 & 0.520 \\ 0.797 & 0.820 \\ 0.750 & 0.75 \\ 0.533 & 0.52 \\ 1.0 & 1.0 \\ 0.5 & 0.5 \\ 0.663 & 0.660 \\ = & = \\ 8.5 & 9.5 \end{bmatrix}$$



Parte 2: Resultados (Outro Exemplo)

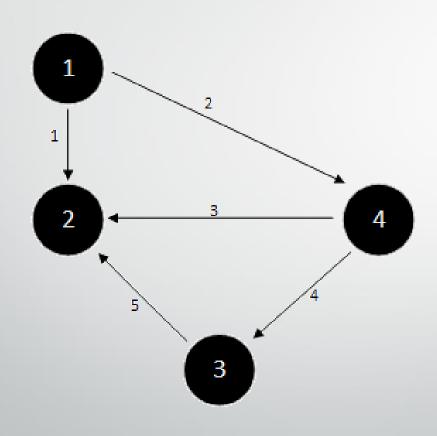


$$s = \begin{bmatrix} 0.25 \\ -1 \\ 0 \\ 0.75 \end{bmatrix}$$

Overhead na aresta 3



Parte 2 : Resultados (Relaxação de aresta)



- Com overhead de 1 na aresta 3
- O flow de 0.75 passa na resta 3 com custo de 1.75 enquanto que pelas arestas 4 e 5 teria custo de 1.5
- Com overhead de 2 na aresta 3
- O flow de 0.75 passa nas arestas 4 e 5 com custo de 1.5



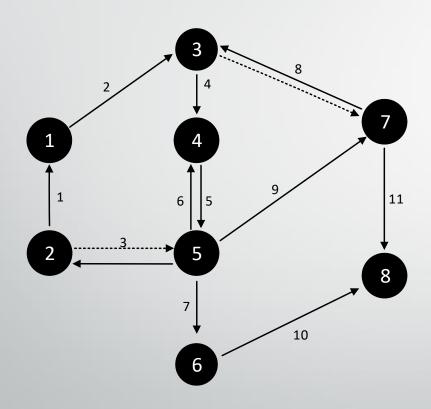
Parte 3 : Formulação

$$\begin{array}{ll} \text{minimize} & p \cdot r \\ f, h, r \\ \text{subject to} & 0 \leq f_i <= r \\ & 0 \leq h_i <= r \\ & r \leq c \\ & A \cdot f_i + s_i \leq 10^{-10} \\ & As \cdot h_i + s_i \leq 10^{-10} \end{array}$$

- A rede original
- As rede com arestas trocadas



Parte 3: Resultados



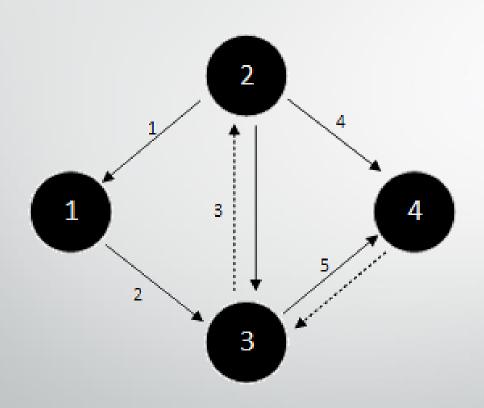
- 1 unidade de 2 para 6
- 1 unidade de 2 para 7

$$r = \begin{bmatrix} 1.0 \\ 0 \\ 1.0 \\ 1.0 \\ 0 \\ 1.0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix}$$

[1.0]



Parte 3: Resultados



- Queremos transportar uma unidade de fluxo de 1 para 4
- São reservadas as arestas 2, 3, 4 e 5.

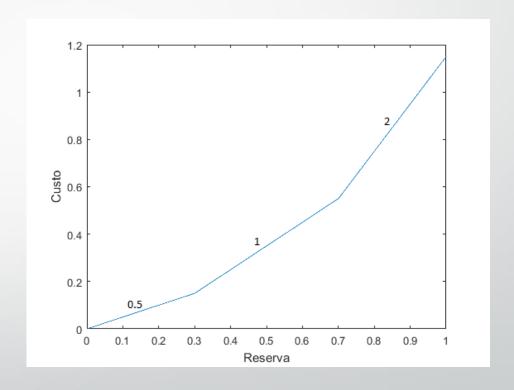


Parte 4 : Formulação

$$\begin{array}{ll} \text{minimize} & l_{i2} \cdot \sum_{i} r_{ik} \\ f, r \\ \text{subject to} & 0 \leq f_{ijk} \leq r_{ik} \leq l_{k1}, & \forall i, j, k \\ & A \sum_{k} f_{ijk} + s_{j} \leq 10^{-10}, & \forall i, j \end{array}$$

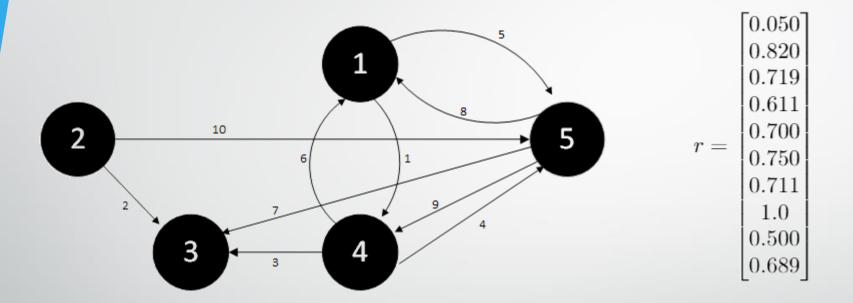
• I[3*2] – matriz com declives

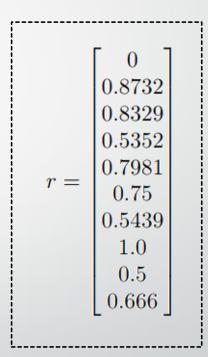
$$l = \begin{bmatrix} 0.3 & 0.5 \\ 0.4 & 1 \\ 0.3 & 2 \end{bmatrix}$$





Parte 4 : Resultados





Reservas parte 1

