

Problema do Fluxo Máximo (Pesquisa Operacional)

Alunos:

André Hugo Ramalho Lopes
Eduardo Luiz Araujo dos Santos
Luis Phellipe Palitot Moreno



Centro de Informática
U F P A

João Pessoa, 2020

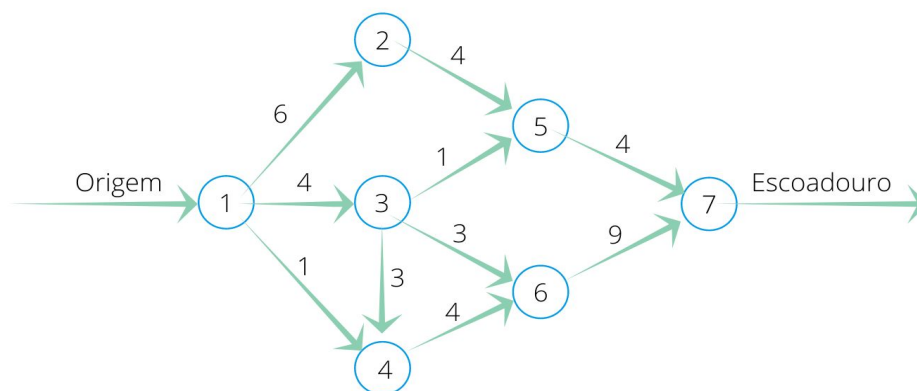
- **Introdução**

O problema de fluxo máximo é um subproblema de fluxo de custo mínimo, onde busca encontrar uma maneira mais barata e eficiente de enviar uma determinada informação através de uma rede de fluxo. Métodos utilizados para a resolução do problema são bastantes populares, como o método Simplex criado por George Dantzig que busca resolver problemas lineares. Com isso, é possível modelar problemas reais de logística de empresas, em busca de minimizar os custos e maximizar a eficiência do transporte.

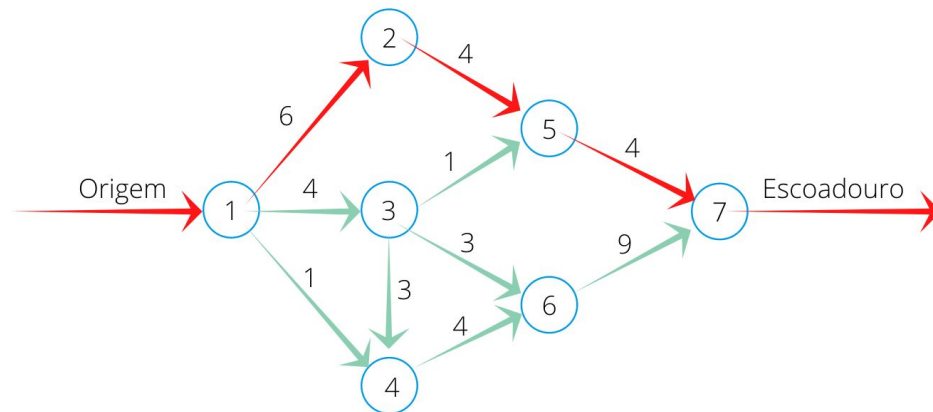
- **Definição do problema**

Considere uma rede direcionada conectada, com 2 nós diferenciados, origem e escoadouro, e todos os outros definidos como nó de transbordo. Além disso, associado a cada arco, um determinado fluxo máximo permitido (que vai de acordo com a abstração do problema). No problema do fluxo máximo, o objetivo é encontrar o fluxo máximo na rede, buscando respeitar o limite de fluxo em cada arco.

- **Exemplo de uma rede qualquer como PFM**



Observando o problema anterior, uma solução para o problema poderia ser o caminho 1-2-5-7, passando no máximo 4 de fluxo:



Podemos notar que a imagem anterior representa uma solução viável, porém não é, necessariamente, a solução ótima.

● Modelagem

O Problema de fluxo máximo (PFM) é um caso específico do Problema de fluxo de custo mínimo (PFCM), o que permite modificar um problema de PFM para um de PFCM. Para isso, é necessário relembrar alguns detalhes da modelagem do PFCM.

● Definindo o PFCM

No PFCM, o objetivo é minimizar o custo de fluxo que irá passar por cada arco, sabendo que cada nó possui uma demanda a ser atendida, e todos os arcos possuem um custo de transporte. Portanto, é necessário especificar esses dados ao transformar o problema.

Dados:

- Um grafo orientado $G = (V, A)$;
- Uma demanda $b_i \in \mathbb{R}$ para cada vértice $i \in V$. Assume-se que

$$\sum_{i \in V} b_i = 0;$$

- Para cada arco $a \in A$, um custo $c_a \in \mathbb{R}$ e limites inferior $l_a \in \mathbb{R}_+$ e superior $u_a \in \mathbb{R}_+$ para o valor de seu fluxo.

Variáveis:

- x_a - representando o fluxo que passa em cada arco $a \in A$.

E o problema em si pode ser descrito como:

1. $\min \sum_{a \in A} c_a x_a$
sujeito a:
2. $\sum_{a \in \delta^-(i)} x_a - \sum_{a \in \delta^+(i)} x_a = b_i, \forall i \in V$
3. $l_a \leq x_a \leq u_a, \forall a \in A$

sendo $\delta^-(i) \subseteq A$ e $\delta^+(i) \subseteq A$, respectivamente, os conjuntos dos arcos que entram e saem do vértice $i \in V$.

• Transformando o PFM em PFCM

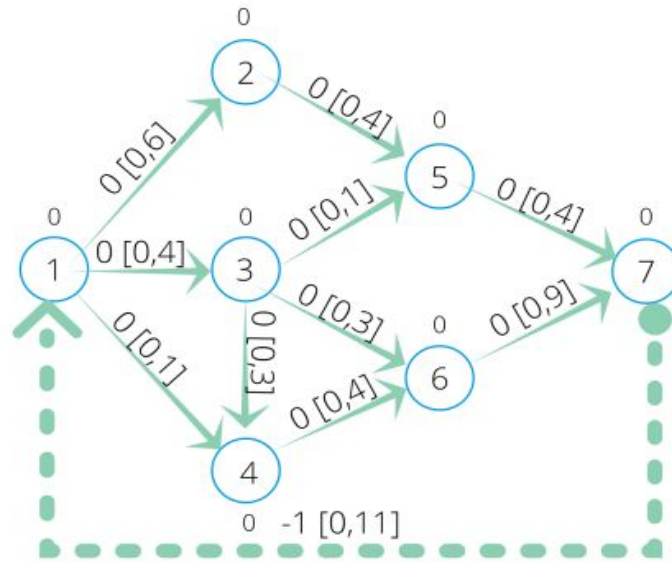
Pela definição do PFM, o fluxo mínimo dos arcos não é relevante no problema, portanto, determina-se os limites mínimos com valor 0 e os limites máximos não se alteram.

Ademais, a demanda de todos os nós será igual a 0, permitindo que todo o fluxo que entre no nó seja igual ao que saia. Consequentemente, as restrições de demanda, que incluem nós que apenas recebem fluxo ou que apenas saem fluxo, impedirá a solução correta do problema.

Para resolver isso, adicionamos um arco direcionado extra, que vai do nó escoadouro para o nó origem, com fluxo máximo igual a soma dos fluxos máximos que saem da origem, ou que chegam no destino, caso a soma seja menor. Dessa forma, todas as restrições com demanda 0 serão atendidas, garantindo a solução do problema. Ao final do problema, o fluxo que passa pelo arco acrescentado representa o máximo de fluxo obtido.

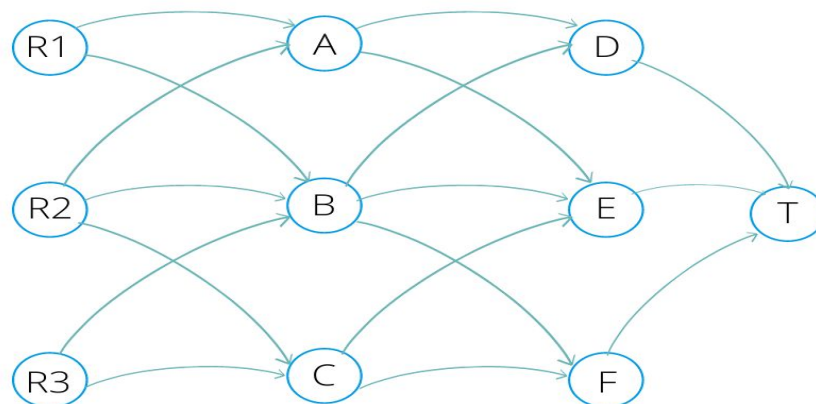
Além disso, sabe-se que o custo de transporte não é considerado na modelagem do PFM, então, será definido cada custo como sendo igual a 0, tornando-o sem peso no cálculo da função objetivo (FO), tirando o custo do arco extra, que será definido como -1, forçando o problema a buscar o máximo de fluxo mesmo com uma função objetivo de minimização.

- Visualizando a rede anterior como PFCM:



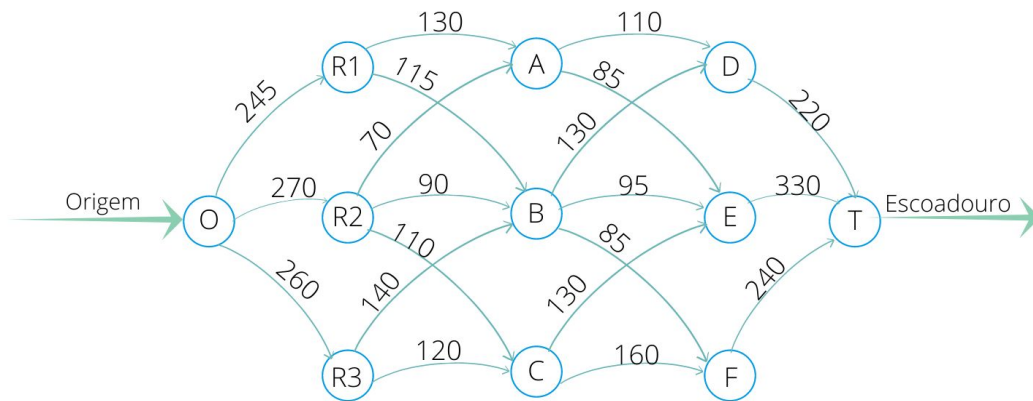
• Exercício

Exercício do livro Introdução à Pesquisa Operacional, HILLIER e RIEBERMAN 9ª edição pertencente ao capítulo 9 seção 4, exercício 3.

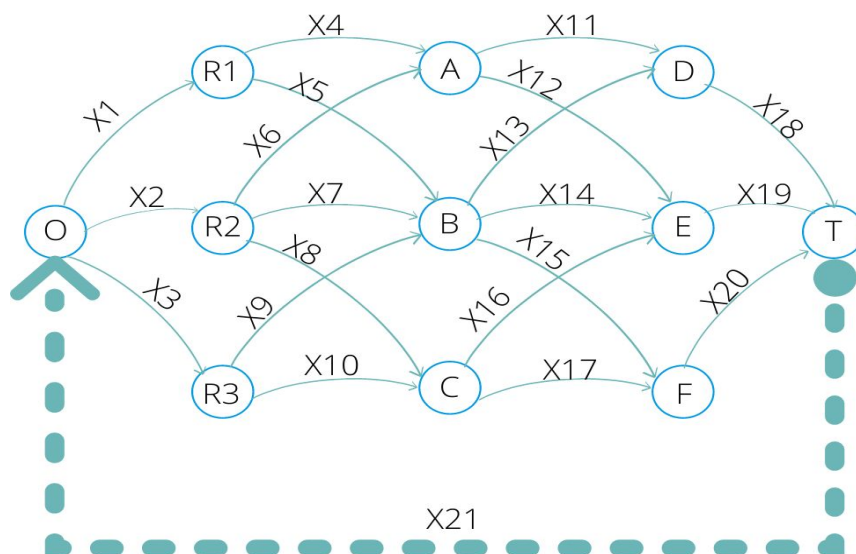


Para formulamos o problema 9.4-3, apresentado na imagem acima, como um problema de fluxo máximo, é adicionado um nó extra como origem (O), que permite caminho para R1, R2 e R3, o nó T se torna o nó escoadouro, e todos os outros nós serão nós de transbordo. Em relação aos novos arcos formados com a criação da origem (O-R1, O-R2, e O-R3), definimos que o fluxo máximo permitido em cada arco é a soma do fluxo que pode sair dos nós R1, R2 e R3, respectivamente.

Dessa forma, modelando e aplicando o que foi descrito:



- **Visualização e modelagem do problema 9.4-3 como PFCM:**



- Função Objetivo:

Minimizar: - X21

- Restrições:

O: $-X_1 - X_2 - X_3 + X_{21} = 0$

R1: $X_1 - X_4 - X_5 = 0$

R2: $X_2 - X_6 - X_7 - X_8 = 0$

R3: $X_3 - X_9 - X_{10} = 0$

A: $X_4 + X_6 - X_{11} - X_{12} = 0$

B: $X_5 + X_7 + X_9 - X_{13} - X_{14} - X_{15} = 0$

C: $X_8 + X_{10} - X_{16} - X_{17} = 0$

D: $X_{11} + X_{13} - X_{18} = 0$

E: $X_{12} + X_{14} + X_{16} - X_{19} = 0$

F: $X_{15} + X_{17} - X_{20} = 0$

T: $X_{18} + X_{19} + X_{20} - X_{21} = 0$

- Fluxos Máximos e Mínimos:

○ $0 \leq X_1 \leq 245$

○ $0 \leq X_2 \leq 270$

○ $0 \leq X_3 \leq 260$

○ $0 \leq X_4 \leq 130$

○ $0 \leq X_5 \leq 115$

○ $0 \leq X_6 \leq 70$

○ $0 \leq X_7 \leq 90$

○ $0 \leq X_8 \leq 110$

○ $0 \leq X_9 \leq 140$

○ $0 \leq X_{10} \leq 120$

○ $0 \leq X_{11} \leq 110$

○ $0 \leq X_{12} \leq 85$

○ $0 \leq X_{13} \leq 130$

○ $0 \leq X_{14} \leq 95$

○ $0 \leq X_{15} \leq 85$

○ $0 \leq X_{16} \leq 130$

○ $0 \leq X_{17} \leq 160$

○ $0 \leq X_{18} \leq 220$

○ $0 \leq X_{19} \leq 330$

○ $0 \leq X_{20} \leq 240$

○ $0 \leq X_{21} \leq 775 (245 + 270 + 260)$