

### Cálculo de Fluxos - método: Ford-Fulkerson, algoritmo: Edmonds-Karp

Bibliografia: Algoritmos, Cormen et alli, pag. 509 e seguintes. Note que as contagens iniciam em 1.

Imaginando um grafo orientado como sendo uma rede de transporte de água (ou qualquer outra coisa) e supondo que o valor de cada aresta representa a capacidade máxima do cano que liga dois pontos, e supondo ainda que um dos vértices representa a caixa d'água e outro representa o local onde a água vai ser usada, cabe a pergunta: *QUAL A VAZÃO MÁXIMA DO SISTEMA ?*

O mesmo algoritmo vale para sistemas produtor-consumidor: produtos sendo transportados, pacotes de bits sendo enviados, pessoas saindo de um avião etc.

**Nomenclatura** Fluxo em rede  $G = (W, E)$  é um grafo orientado em que cada aresta  $(u, w)$  pertencente a  $E$ , tem capacidade não negativa  $c(u, w) \geq 0$ . Distinguimos dois vértices "in" e "fi" que são a origem e o destino. Todos os vértices  $z$  residem em algum caminho, isto é:  $in \rightarrow z \rightarrow fi$ .  
 A vazão do sistema ( $V$ ) é uma função de valor real indica a capacidade do sistema de transportar o objeto de estudo.

### Problema da Vazão máxima

O problema de VAZÃO MÁXIMA é encontrar o maior valor para a VAZÃO.

Exemplo de um fluxo: (retirado da referência acima, pág. 522)

	1	2	3	4	5	6
1	0	16	13	0	0	0
2	0	0	10	12	0	0
3	0	4	0	0	14	0
4	0	0	9	0	0	20
5	0	0	0	7	0	4
6	0	0	0	0	0	0

sendo  $in=1$  e  $fi=6$

**Método Ford-Fulkerson** O método Ford-Fulkerson para calcular a vazão máxima é:

1. Fazer vazão  $V$  igual a zero
2. Enquanto houver caminho entre  $in$  e  $fi$
3. Localizar um caminho entre  $in$  e  $fi$ .
4. Achar a capacidade mínima  $CM$  deste caminho.
5. Adicionar  $CM$  a  $V$
6. Subtrair  $CM$  das arestas que pertencem ao caminho escolhido
7. A vazão máxima está em  $V$

O método acima não diz nada a respeito de como escolher o caminho. O resultado final não se altera, mas a complexidade do problema sim.

**Algoritmo Edmonds-Karp** Para resolver esta indefinição, Edmonds e Karp desenvolveram uma estratégia para escolher o caminho. Trata-se de considerar cada aresta existente no grafo com valor unitário e escolher o caminho mínimo entre  $in$  e  $fi$ . Note que o valor deste caminho não tem nada a ver com o fluxo, é uma simples contagem de quantidade de arestas.

Usando o algoritmo de Edmonds-Karp, a complexidade passa a ser  $O(W.E^2)$  onde  $W$ =número de vértices e  $E$ =número de arestas.

Para resolver este exercício você pode escolher qualquer caminho.

Acompanhe no exemplo. Seja o grafo

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	0	0	0	0	0	0
2	0	0	0	0	0	3	0
3	0	7	0	0	0	5	6
4	0	0	0	0	0	5	0
5	0	4	13	15	0	0	0
6	14	0	0	0	0	0	0
7	5	0	0	0	0	1	0

com  $in=5$  e  $fi=1$

.

O primeiro caminho pode ser 5-2-6-1 com mínimo=3,  $V=3$

e M fica

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	0	0	0	0	0	0
2	0	0	0	0	0	(0)	0
3	0	7	0	0	0	5	6
4	0	0	0	0	0	5	0
5	0	(1)	13	15	0	0	0
6	(11)	0	0	0	0	0	0
7	5	0	0	0	0	1	0

Outro caminho pode ser 5-3-6-1, com mínimo=5, logo  $V=3+5$

e M fica

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	0	0	0	0	0	0
2	0	0	0	0	0	0	0
3	0	7	0	0	0	(0)	6
4	0	0	0	0	0	5	0
5	0	1	(8)	15	0	0	0
6	(6)	0	0	0	0	0	0
7	5	0	0	0	0	1	0

Outro: 5-4-6-1, com mínimo=5,  $V=3+5+5$

e M fica

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	0	0	0	0	0	0
2	0	0	0	0	0	0	0
3	0	7	0	0	0	0	6
4	0	0	0	0	0	(0)	0
5	0	1	8	(10)	0	0	0
6	(1)	0	0	0	0	0	0
7	5	0	0	0	0	1	0

Outro: 5-3-7-1, com mínimo=5,  $V=3+5+5+5$

e M fica

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	0	0	0	0	0	0
2	0	0	0	0	0	0	0
3	0	7	0	0	0	0	(1)
4	0	0	0	0	0	0	0
5	0	1	(3)	10	0	0	0
6	1	0	0	0	0	0	0
7	(0)	0	0	0	0	1	0

Outro: 5-3-7-6-1, com mínimo=1 e  $V=3+5+5+5+1$

e M fica

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	0	0	0	0	0	0
2	0	0	0	0	0	0	0
3	0	7	0	0	0	0	(0)
4	0	0	0	0	0	0	0
5	0	1	(2)	10	0	0	0
6	(0)	0	0	0	0	0	0
7	0	0	0	0	0	(0)	0

E como não há mais caminhos,  $V$  está calculado e vale 19.

### Para você fazer

1. Ache a VAZÃO MÁXIMA para este fluxo em rede com  $in=6$  e  $fi=2$

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	0	0	0	2	0	9
2	0	0	0	0	0	0	0
3	0	0	0	7	0	0	0
4	0	11	0	0	0	0	0
5	0	0	9	2	0	0	2
6	3	0	16	0	15	0	0
7	0	6	0	0	0	0	0

A vazão máxima é \_\_\_\_\_

2. Ache a VAZÃO MÁXIMA para este fluxo em rede com  $in=5$  e  $fi=6$

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	0	8	6	0	0	0
2	0	0	0	0	0	9	0
3	0	10	0	2	0	0	4
4	0	0	0	0	0	9	0
5	12	0	1	0	0	0	0
6	0	0	0	0	0	0	0
7	0	0	5	0	0	15	0

A vazão máxima é \_\_\_\_\_

3. Ache a VAZÃO MÁXIMA para este fluxo em rede com  $in=5$  e  $fi=4$

	1	2	3	4	5	6	7
1	0	0	0	0	0	10	8
2	0	0	0	9	0	0	7
3	0	4	0	0	0	0	7
4	0	0	0	0	0	0	0
5	2	0	10	0	0	0	0
6	0	1	0	2	0	0	0
7	0	0	0	7	0	0	0

A vazão máxima é \_\_\_\_\_

