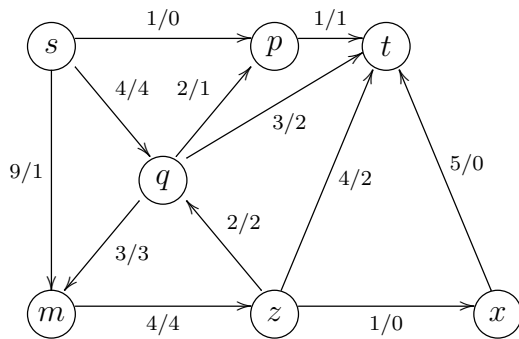


## Folha Prática 5

1. Considere a rede de fluxo seguinte, onde  $c/f$  são pares capacidade/fluxo, e  $s$  e  $t$  são a origem e destino.



a) Indique os valores de:

$$f(q, m) \quad f(m, q) \quad f(t, z)$$

$$|f| \quad c(q, m) \quad c(m, q)$$

$$c_f(q, m) \quad c_f(m, q) \quad c_f(z, x)$$

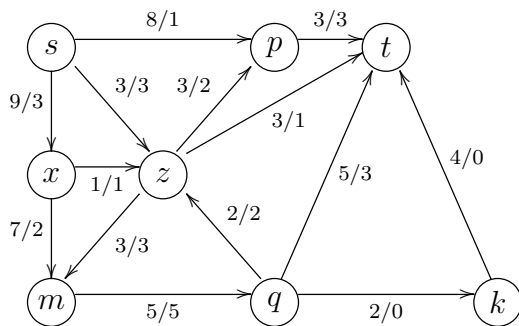
$$c_f(x, z) \quad c_f(p, t) \quad c_f(t, p)$$

b) Partindo de  $f$ , aplique o algoritmo de Edmonds-Karp para obter um fluxo máximo (desenhe a rede residual **em cada iteração**, represente o fluxo final na rede, e explique sucintamente).

c) Indique um corte  $\{S, T\}$  com capacidade mínima. Qual é a essa capacidade?

d) Qual é a diferença principal entre o método de Ford-Fulkerson e o algoritmo de Edmonds-Karp?

2. Considere a rede de fluxo seguinte, onde  $c/f$  são pares capacidade/fluxo, e  $s$  e  $t$  são a origem e destino.



a) Indique os valores de:

$$f(q, m) \quad f(p, z) \quad f(z, p)$$

$$|f| \quad c(q, m) \quad c(m, q)$$

$$c_f(q, m) \quad c_f(m, q) \quad c_f(z, t)$$

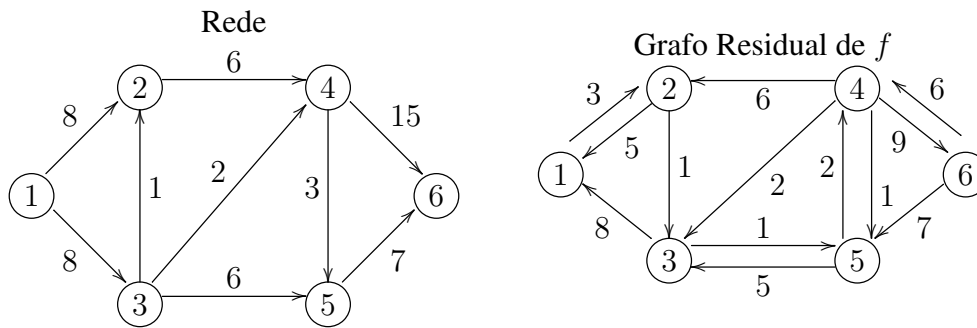
$$c_f(p, s) \quad c_f(s, z) \quad c_f(k, t)$$

b) Partindo do fluxo  $f$ , aplique o algoritmo de Edmonds-Karp para obter um fluxo máximo (desenhe a rede residual em cada iteração, represente o fluxo final na rede, e explique sucintamente os passos).

c) Complete as frases: A capacidade do corte  $(\{s, q, t\}, \{p, x, z, m, k\})$  é .

é um corte  $\{S, T\}$  com capacidade mínima, a qual é .

3. Na figura está representada uma rede de distribuição de água (origem 1 e destino 6) e o grafo residual associado a um determinado fluxo  $f$  nessa rede. Os arcos da rede indicam o sentido em que a água flui, e o valor em cada arco indica a capacidade do tubo.



- Enuncie resultados teóricos dados na disciplina que permitam justificar a não otimalidade do fluxo  $f$  associado ao grafo residual representado.
- Determine o fluxo máximo na rede por aplicação do algoritmo de Edmonds-Karp a partir do fluxo  $f$ .

4. Seja  $\mathcal{G} = (V, E, c, \{S, T\})$  uma rede de fluxo com origem no nó  $S$  e destino no nó  $T$ , sendo  $E$  o conjunto de ligações representadas abaixo (os pares  $c/f$  designam a capacidade da ligação e  $f$  o valor do fluxo atual).

	$c/f$
$(S, C)$	25/18
$(S, D)$	8/8
$(C, H)$	10/10
$(C, D)$	10/5
$(H, T)$	4/4

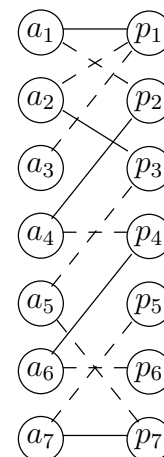
	$c/f$
$(B, F)$	8/5
$(C, B)$	3/3
$(A, F)$	6/5
$(H, B)$	5/4
$(H, F)$	2/2

	$c/f$
$(B, D)$	5/2
$(D, A)$	17/15
$(A, T)$	10/10
$(F, T)$	18/12

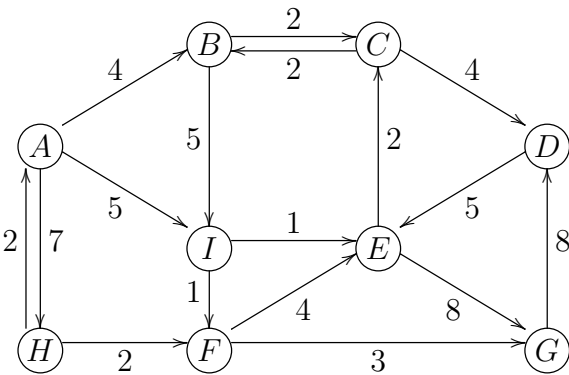
- Apresente em pseudo-código o método de Ford-Fulkerson e explique os conceitos usados e o critério para verificação da otimalidade de um fluxo representado na rede.
- Determine o fluxo máximo aplicando passo a passo o método a partir da situação representada.
- Identifique um corte de capacidade mínima em  $\mathcal{G}$  e diga de quanto aumentaria o fluxo máximo se as capacidades dos arcos  $(H, F)$  e  $(H, T)$  fossem de 10 e 12 unidades. Explique.

5. Considere o emparelhamento  $M = \{(a_1, p_1), (a_2, p_3), (a_4, p_2), (a_6, p_4), (a_7, p_7)\}$  no grafo bipartido seguinte. Os restantes ramos estão representados a tracejado.

- Represente o problema como um problema de fluxo.
- Determine a rede residual para o fluxo correspondente a  $M$ .
- Por análise dessa rede, identifique um caminho para aumento de  $M$  e determine o emparelhamento  $M'$  que se obtém.
- Averigue se  $M'$  já é ótimo. Se não for, determine o ótimo.



6. Os valores nos ramos do grafo representam a capacidade das ligações. Por aplicação do algoritmo dado nas aulas, determine um caminho de capacidade máxima do nó *A* para cada um dos restantes nós.



7. Averigue se a instância seguinte de SMI (*Stable marriage with incomplete lists*) admite um único emparelhamento estável.

A:	$M_1$	$M_3$	$M_5$	$M_6$	$M_2$	$M_4$
B:	$M_4$	$M_5$	$M_2$	$M_3$	$M_6$	$M_1$
C:	$M_4$	$M_6$	$M_5$	$M_1$		
D:	$M_3$	$M_1$	$M_4$	$M_6$	$M_5$	$M_2$
E:	$M_2$	$M_5$	$M_6$	$M_4$	$M_3$	

$M_1$ :	B	E	D	C	A
$M_2$ :	A	C	E	B	D
$M_3$ :	B	A	D	C	E
$M_4$ :	E	B	C	A	D
$M_5$ :	D	A	C	E	B
$M_6$ :	C	B	D	A	E

8. Temos de atribuir um certo número de tarefas a pessoas com qualificações diferentes. Cada tarefa é realizada por uma única pessoa. Cada pessoa indicou o número máximo de tarefas que pode realizar. Queremos descobrir uma solução que maximize o número de tarefas atribuídas.

a) Modele o problema como um problema de fluxo de rede. Explique usando o exemplo a seguir.

nome	pode fazer	número máximo
Maria	2, 9	2
José	3, 1, 4	1
Rita	5,1	1

nome	pode fazer	número máximo
Rui	4, 6, 7, 5	2
Ana	5, 6, 8	1
Vera	9, 2, 7	2

b) **Começando na atribuição** (José, {3}), (Rita, {1}), (Rui, {4, 5}), (Ana, {6}), (Vera, {2, 9}), que é uma solução não ótima, aplique o algoritmo de Edmonds-Karp para encontrar uma solução ótima. Apresente e explique os passos intermédios.

c) Suponha que as listas indicadas acima seguem as preferências das pessoas (por exemplo, a Ana prefere estritamente a tarefa 5 à 6, e a tarefa 6 à 7). As “listas de preferências” das tarefas encontram-se abaixo, significando que é preferível atribuir a tarefa 5 ao Rui do que à Ana, e à Ana do que à Rita, por exemplo.

tarefa	prefs
1	José, Rita
3	José
5	Rui, Ana, Rita

tarefa	prefs
7	Vera, Rui
9	Vera, Maria
2	Vera, Maria

tarefa	prefs
4	José, Rui
6	Ana, Rui
8	Ana

Aplique a variante do algoritmo de Gale-Shapley para obter uma **solução estável**, com as tarefas a efetuarem as propostas, e seguindo a ordem 1, 3, 5, 7, 9, 2, 4, 6, 8. Note que podemos atribuir mais do que uma tarefa à Maria, Rui e Vera.