

# PROBLEMAS DE FLUJO EN REDES

---

Tecnología Digital V: Diseño de Algoritmos  
Universidad Torcuato Di Tella



Lester Ford  
(1927–2017)



Delbert Fulkerson  
(1924–1976)

- El algoritmo de Ford y Fulkerson (1956) obtiene un flujo máximo con complejidad  $O(nmU)$ , donde  $U = \max_{ij \in A} u_{ij}$ .

Definir un flujo inicial en  $N$  (por ejemplo,  $x = 0$ )

**mientras** exista  $P :=$  camino de aumento en  $R(G, x)$  **hacer**

**para** cada arco  $ij \in P$  **hacer**

**si**  $ij \in A$  **entonces**

$$x_{ij} := x_{ij} + \Delta(P)$$

**si no** ( $ji \in A$ )

$$x_{ji} := x_{ji} - \Delta(P)$$

**fin si**

**fin para**

**fin mientras**

- Dada una red  $G = (N, A)$  con función de capacidad  $u$  y un flujo factible  $x$ , definimos la **red residual**  $R(G, x) = (N, A_R)$ , donde:
  1.  $ij \in A_R$  si  $x_{ij} < u_{ij}$ ,
  2.  $ji \in A_R$  si  $x_{ij} > 0$ .
- Un **camino de aumento** es un camino orientado de  $s$  a  $t$  en  $R(G, x)$ .

- Dado un camino de aumento  $P$ , para cada arco  $ij \in P$  definimos

$$\Delta(ij) = \begin{cases} u_{ij} - x_{ij} & \text{si } ij \in A \\ x_{ji} & \text{si } ji \in A \end{cases}$$

- Definimos además  $\Delta(P) = \min_{ij \in P} \{\Delta(ij)\}$ .
- Podemos encontrar un camino de aumento  $P$  en la red residual en  $O(m)$ , y calculamos  $\Delta(P)$  en  $O(n)$ .

## Proposición

Sea  $x$  un flujo definido sobre una red  $N$  con valor  $F$  y sea  $P$  un camino de aumento en  $R(G, x)$ . Entonces el flujo  $\bar{x}$ , definido por

$$\bar{x}(ij) = \begin{cases} x_{ij} & \text{si } ij \notin P \\ x_{ij} + \Delta(P) & \text{si } ij \in P \\ x_{ij} - \Delta(P) & \text{si } ji \in P \end{cases}$$

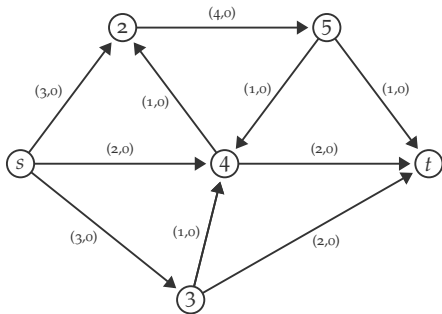
es un flujo factible sobre  $N$  con valor  $\bar{F} = F + \Delta(P)$ .

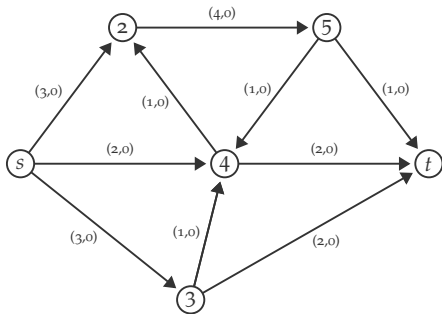
## Teorema

Sea  $x$  un flujo definido sobre una red  $N$ . Entonces  $x$  es un flujo máximo  $\iff$  no existe camino de aumento en  $R(G, x)$ .

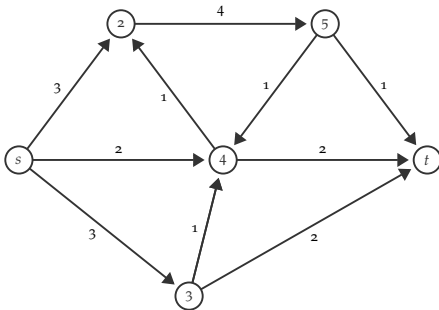
## Teorema (max flow-min cut)

Dada una red  $N$ , el valor del **flujo máximo** es igual a la capacidad del **corte mínimo**.

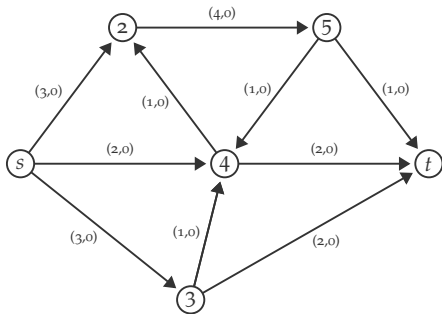




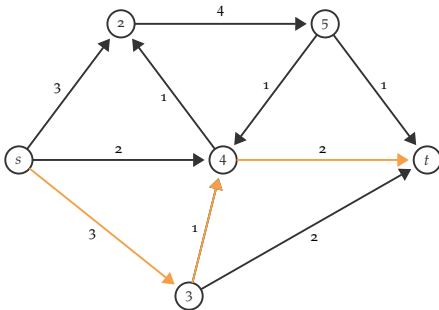
$R(G, x)$

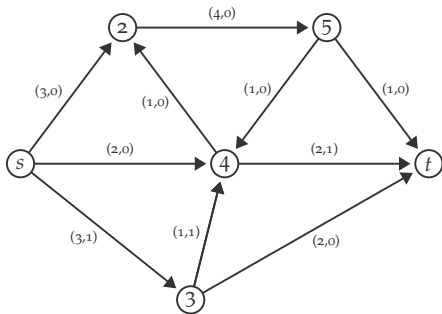




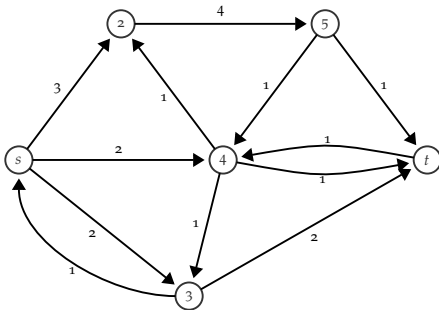


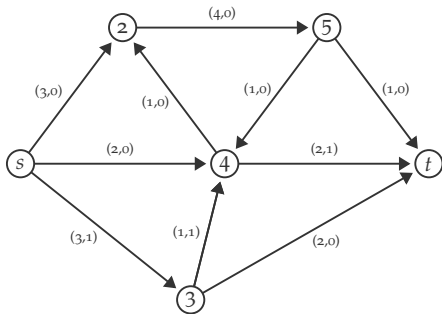
$R(G, x)$



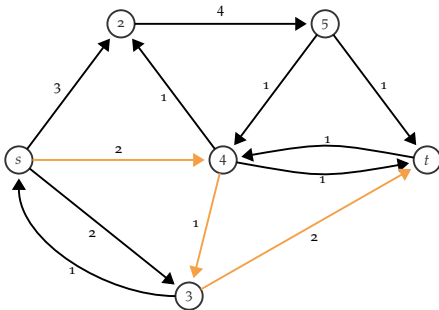


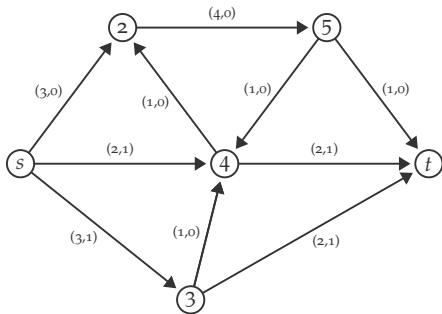
$R(G, x)$



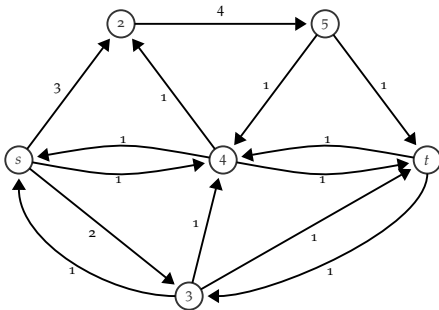


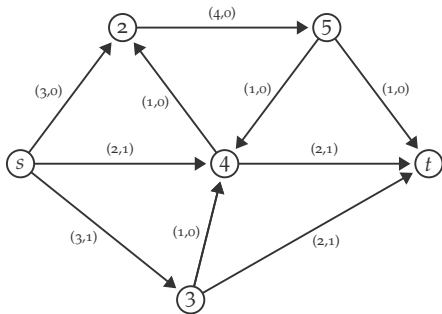
$R(G, x)$



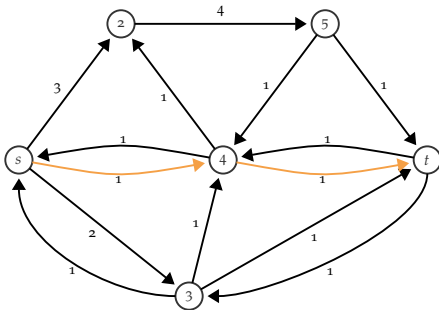


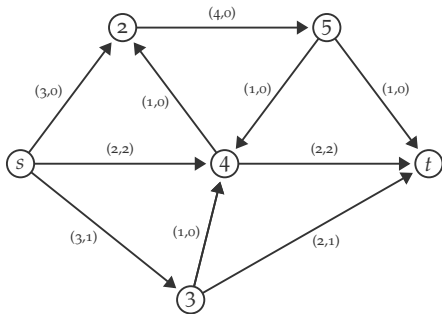
$R(G, x)$



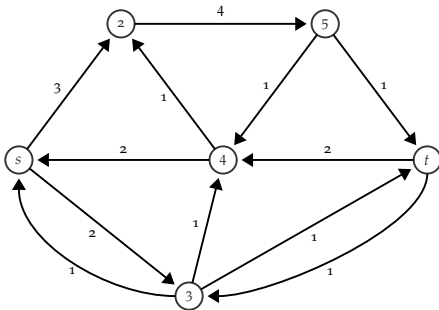


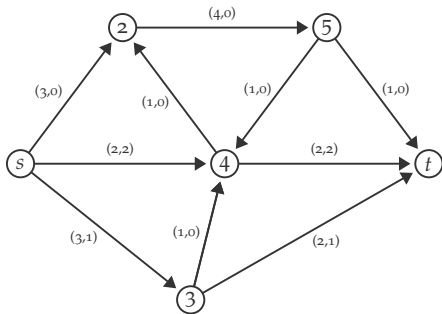
$R(G, x)$



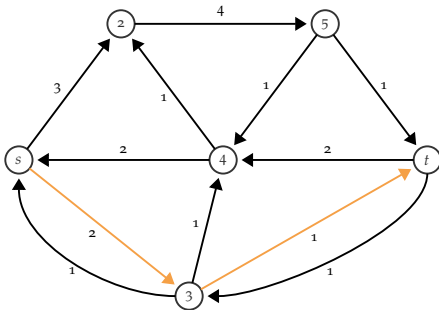


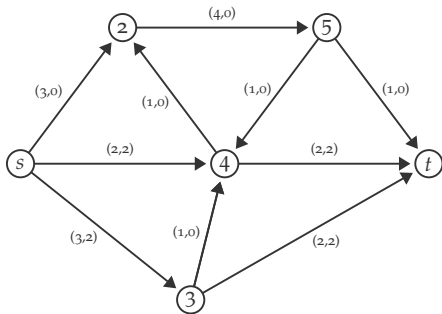
$R(G, x)$



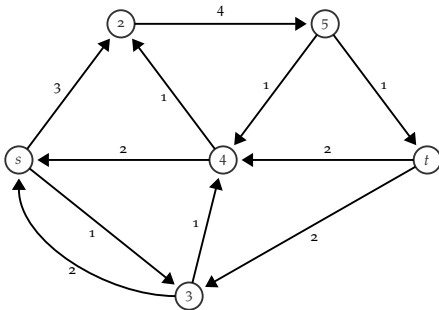


$R(G, x)$

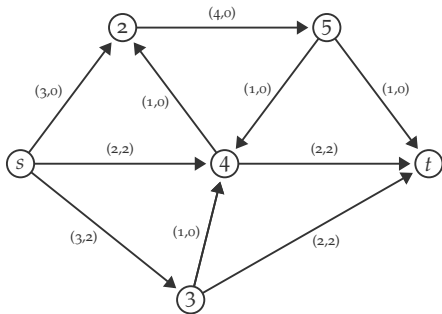




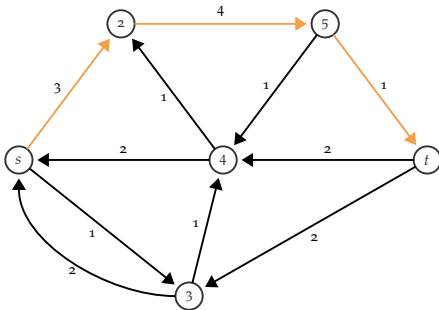
$R(G, x)$

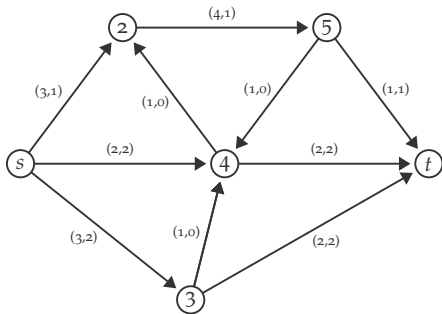




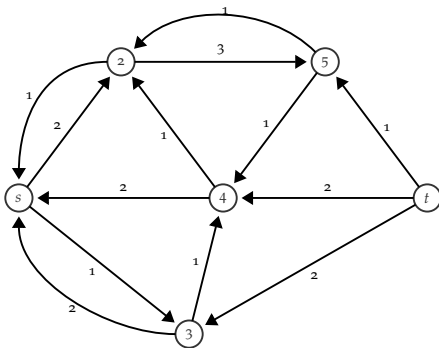


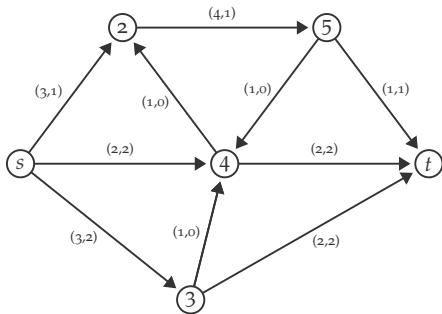
$R(G, x)$





$R(G, x)$





$R(G, x)$

