

Redes de Flujo: Presentación

Teoría de Algoritmos I (75.29 / 95.06)

Ing. Víctor Daniel Podberezski

✉ vpodberezski@fi.uba.ar

Problemas de flujo (tráfico) en redes



Conceptos básicos

Podemos representar estos problemas como grafos donde:

Los ejes transportan algún tipo de flujo

Los vértices actúan como conmutador de tráfico entre los diferentes ejes.

Definimos:

Capacidad: cantidad máxima que un eje puede transportar

Fuente: Vértice que genera tráfico saliente

Sumidero: Vértice que absorbe tráfico entrante

Flujo: Cantidad transportada por un eje

Red de flujo - Definición formal:

Sea

$G=(V,E)$ un grafo dirigido

Para todo $e \in E$

llamaremos $C_e \geq 0$ (valor entero) a su capacidad.

Existe 1 único $s \in V$ llamado fuente (source)

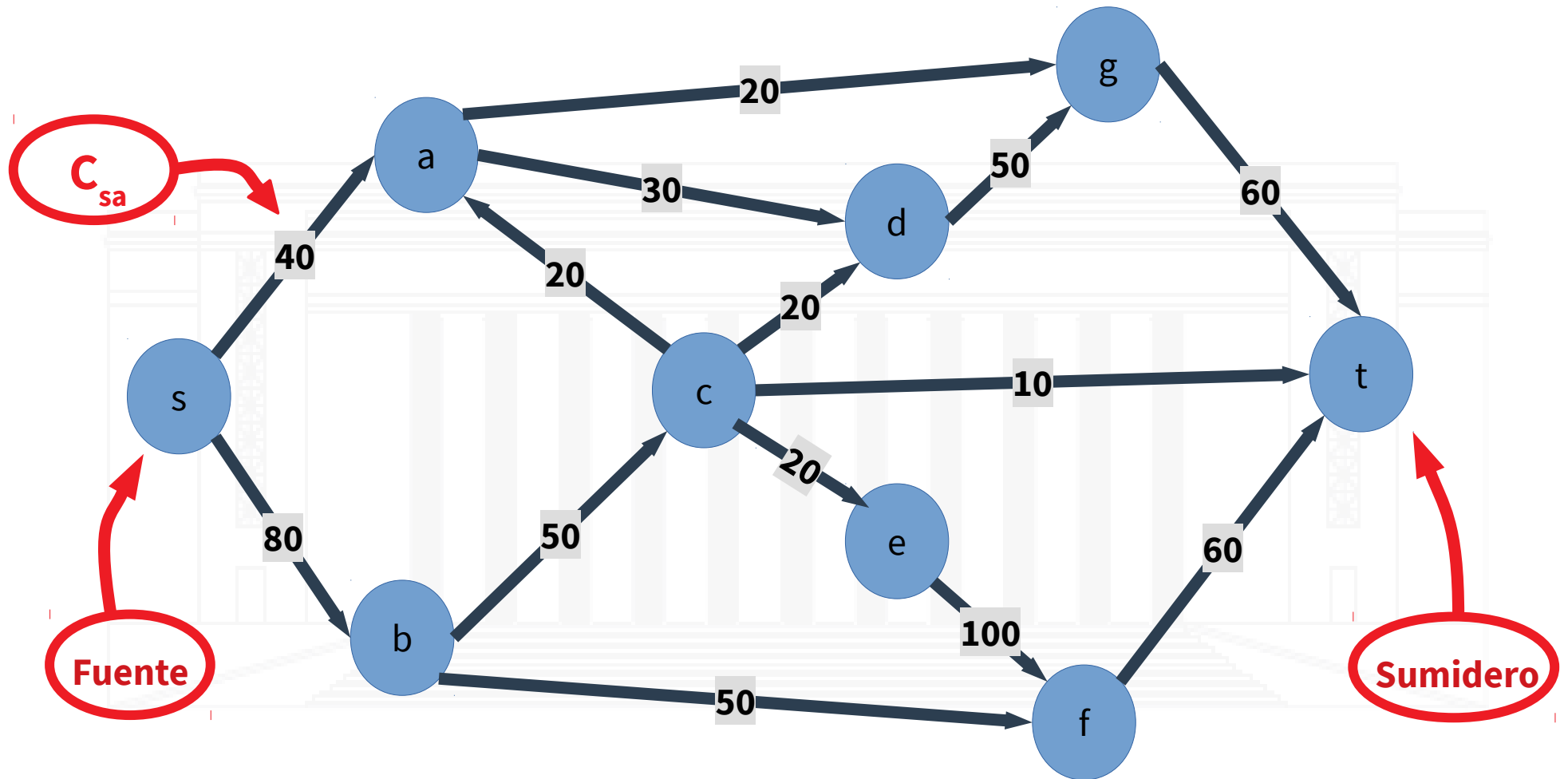
(No tiene ejes entrantes)

Existe 1 único $t \in V$ llamado sumidero (sink)

(No tiene ejes salientes)

El resto de los vértices son “internos”

Visualmente



Flujo s-t

Es una función f

que mapea a cada eje e a un valor real no negativo. $[f: E \rightarrow \mathbb{R}^+]$

Debe satisfacer:

Para cada $e \in E$, $0 \leq f(e) \leq C_e$ (condición de capacidad)

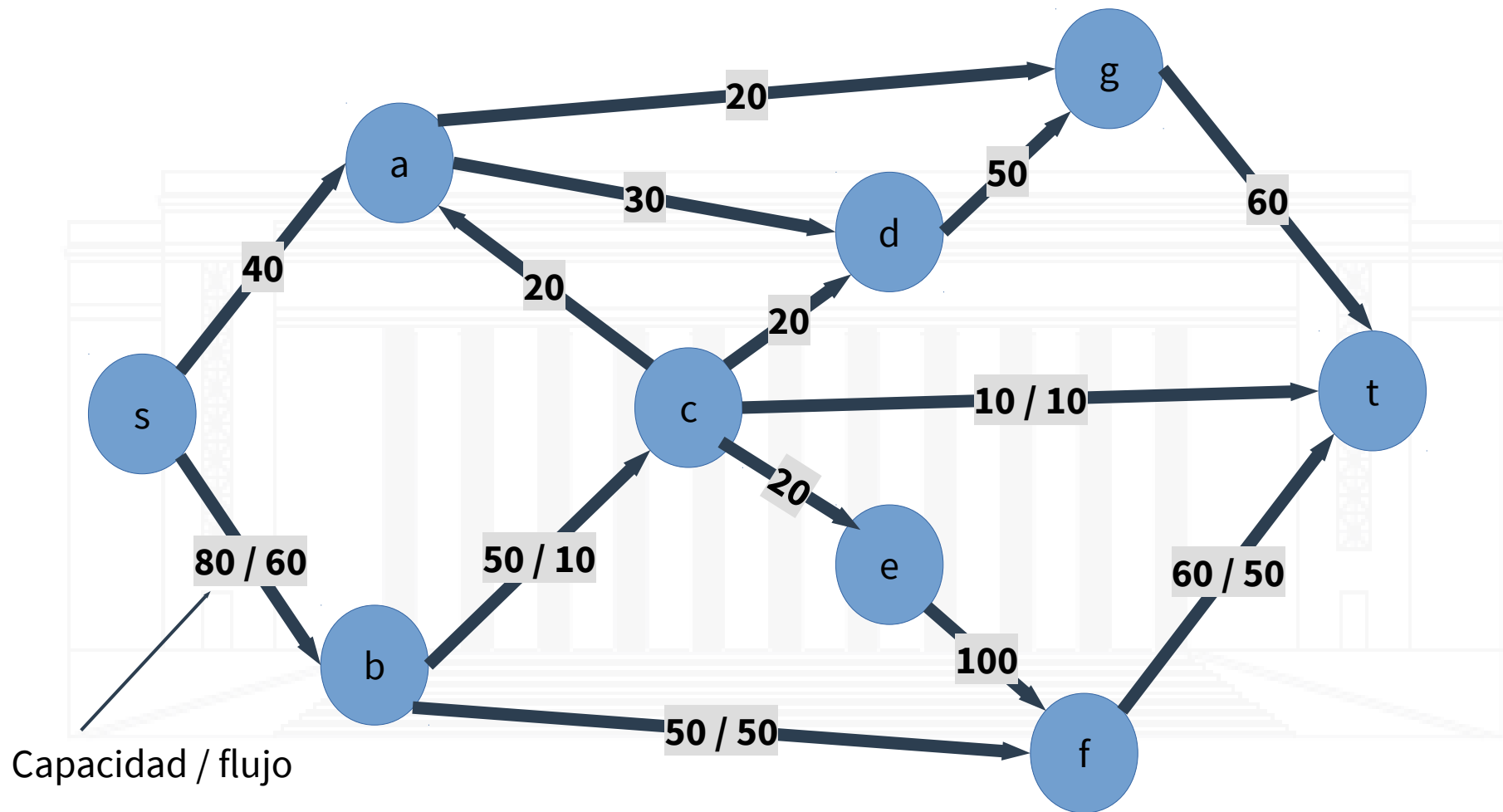
Para cada $v \in V - \{s, t\}$ (condición de conservación):

$$F_{in}(v) \leftarrow \sum_{e \text{ in } v} f(e) = \sum_{e \text{ out } v} f(e) \rightarrow F_{out}(v)$$

Valor del flujo: cantidad de flujo generado por la fuente:

$$V(f) = \sum_{e \text{ out } s} f(e)$$

Visualmente

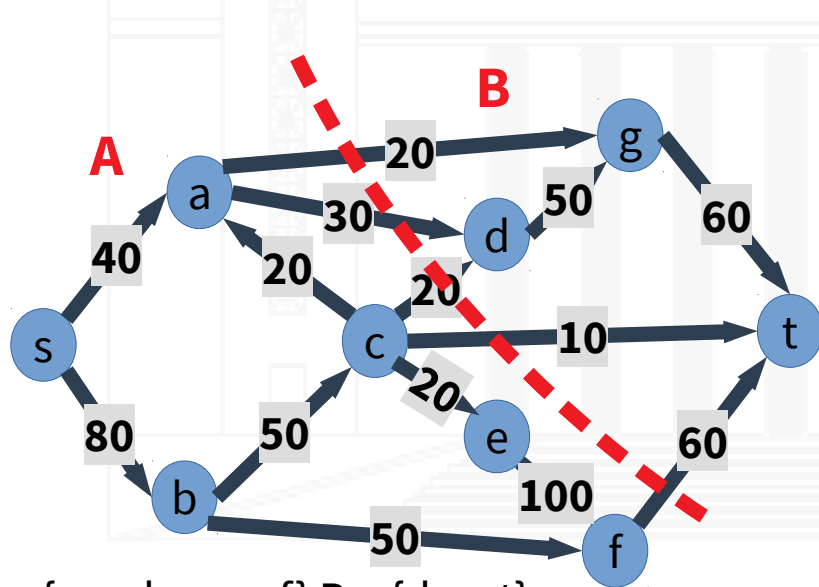


“Corte” del grafo

Dividimos los nodos del grafo en 2 sets (A y B). $s \in A$ y $t \in V$

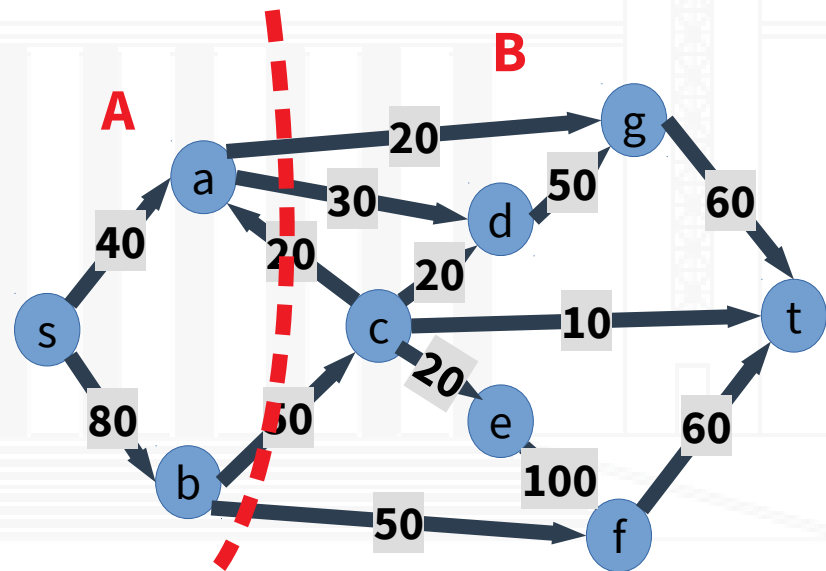
Cualquier flujo s-t debe cruzar en algún punto de A a B

Ese corte define un limite al caudal máximo de flujo.



$A = \{s, a, b, c, e, f\}$ $B = \{d, g, t\}$

$C(A, B) = 20 + 30 + 20 + 10 + 60 = 140$



$A = \{s, a, b\}$ $B = \{c, d, e, f, g, t\}$

$C(A, B) = 20 + 30 + 50 + 50 = 150$

Problema del flujo máximo

Dado una red flujo, encontrar el flujo de máximo valor posible





Presentación realizada en Mayo de 2020