

## Fluxos em redes: o Problema do Fluxo Máximo

**Instância:** uma rede  $(G, c)$  e vértices  $s$  e  $t$

▷  $G = (V, E)$  um grafo dirigido

▷  $s$  e  $t \in V$  são dois vértices distinguidos

▷  $c: E \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$  é uma *função capacidade* nas arestas

## Fluxos em redes: o Problema do Fluxo Máximo

**Queremos:** um  $(s, t)$ -fluxo  $f: E \rightarrow \mathbb{R}_{\geq 0}$  em  $(G, c)$  de **valor**  $\text{val}(f)$  máximo

▷  $f$  satisfaz as leis de Kirchhoff em todos os vértices  $v \neq s, t$ :

$$\sum_a f(a) = \sum_b f(b),$$

onde  $a$  varia sobre todos os arcos da forma  $(x, v)$  e  $b$  varia sobre todos os arcos da forma  $(v, y)$

▷  $f \leq c$

▷  $\text{val}(f) =$  fluxo que emana de  $s$ , que é igual ao fluxo que é absorvido em  $t$

## Exemplo

	cap	fluxo	fluxo
0-1	2	2	2
0-2	3	1	2
1-3	3	2	1
1-4	1	0	1
2-3	1	0	1
2-4	1	1	1
3-5	2	2	2
4-5	3	1	2

## O método de Ford e Fulkerson

Ford–Fulkerson( $G, c, s, t$ ):

1.  $f \equiv 0$
2. **enquanto** existe ‘caminho aumentador’  $P$  **faça**
  - 2.1 aumente  $f$  ao longo de  $P$
3. **Devolva**  $f$

## O teorema do fluxo máximo e corte mínimo (maxflow-mincut)

- ▷ *(s, t)-corte*: corte  $(S, V \setminus S)$  que separa  $s$  de  $t$ , isto é,  $s \in S$  e  $t \in V \setminus S$
- ▷ *capacidade de um corte*:  $c(S, V \setminus S) = \sum_a c(a)$ , onde a soma é sobre todo arco  $a$  que sai de  $S$  e entra em  $V \setminus S$
- ▷ *corte mínimo*: corte que separa  $s$  e  $t$  e tem capacidade mínima
- ▷ *fluxo através de um corte*:  $f(S, V \setminus S) = \sum_a f(a) - \sum_b f(b)$ , onde a soma é sobre  $a \in E(S, V \setminus S)$  e sobre  $b \in E(V \setminus S, S)$

## O teorema do fluxo máximo e corte mínimo

**Teorema 1.** *Sejam  $G$ ,  $c$ ,  $s$  e  $t$  como acima. Então*

$$\max_f \text{val}(f) = \min_S c(S, V \setminus S),$$

*onde o máximo é tomado sobre todos os  $(s, t)$ -fluxos e o mínimo é tomado sobre todos os cortes que separam  $s$  e  $t$ .*

## O teorema do fluxo máximo e corte mínimo

**Lema 2.** *Sejam  $G$ ,  $c$ ,  $s$  e  $t$  como acima. Então*

$$\text{val}(f) \leq c(S, V \setminus S)$$

*para todo  $(s, t)$ -fluxo  $f$  e todo corte  $(S, V \setminus S)$  que separa  $s$  e  $t$ .*

## O teorema do fluxo máximo e corte mínimo

- ▶ Prova do teorema do fluxo máximo/corte mínimo (desigualdade não-trivial): o método de Ford e Fulkerson
- ▶ *Caminho aumentador*:  $(s, t)$ -caminho (não necessariamente dirigido) em que os arcos que avançam no caminho não estão saturados e os arcos que retrocedem no caminho tem fluxo positivo