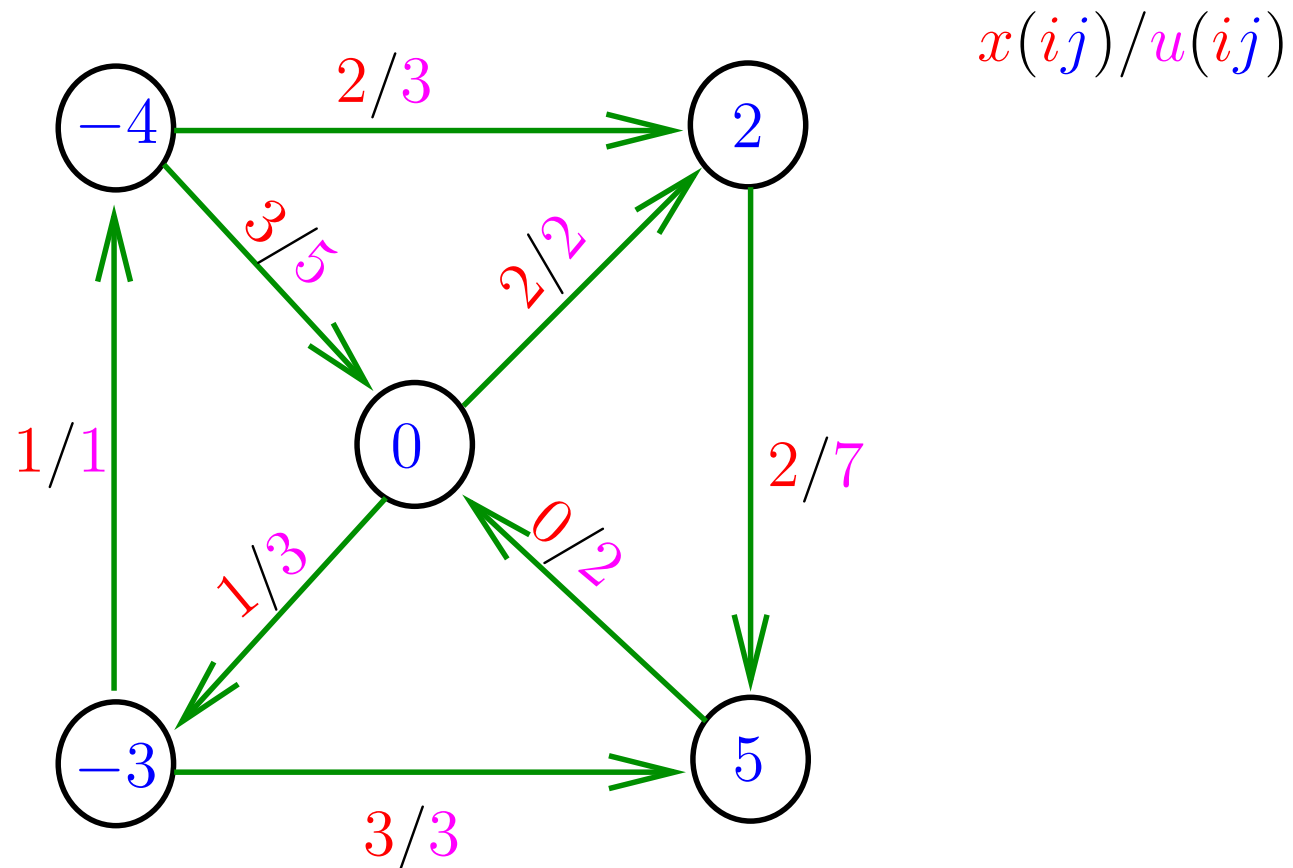


# Melhores momentos

AULA PASSADA

# Problema do fluxo viável

**Problema:** Dada uma rede  $(N, A, u, b)$  com função-capacidade  $u$  e função-demanda  $b$ , **encontrar** um fluxo que satisfaça  $b$  e respeite  $u$ .

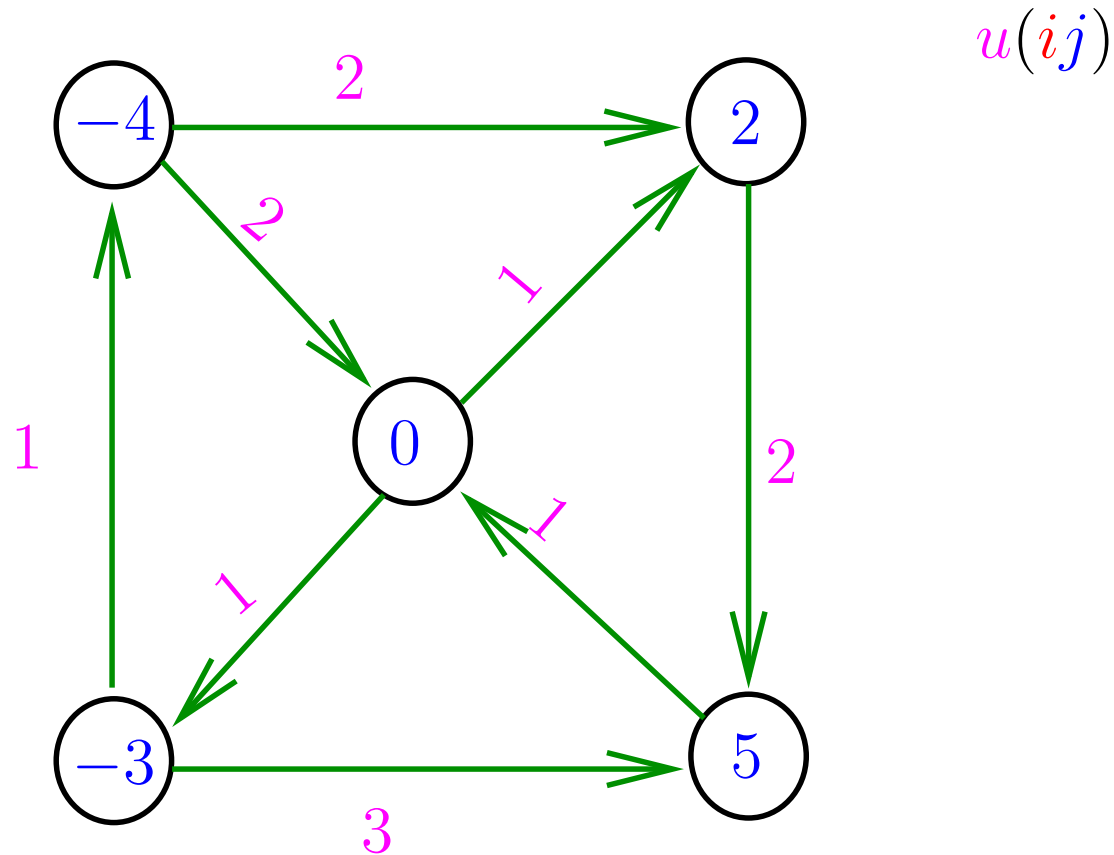


# Teorema de Gale

Se para todo subconjunto  $T$  de  $N$ ,

$$b(N) = 0 \quad \text{e} \quad b(T) \leq u(\overline{T}, T),$$

então existe fluxo que **satisfaz**  $b$  e **respeita**  $u$ .

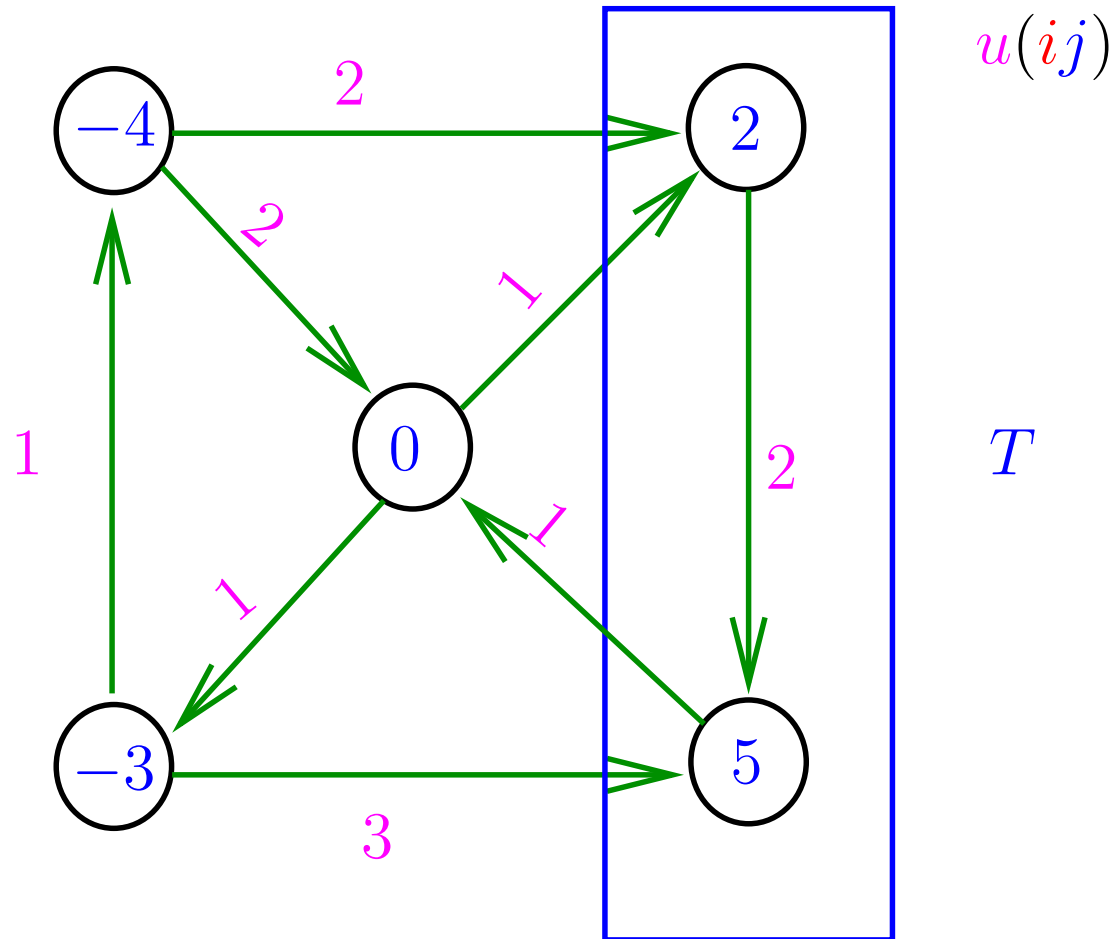


# Teorema de Gale

Se para todo subconjunto  $T$  de  $N$ ,

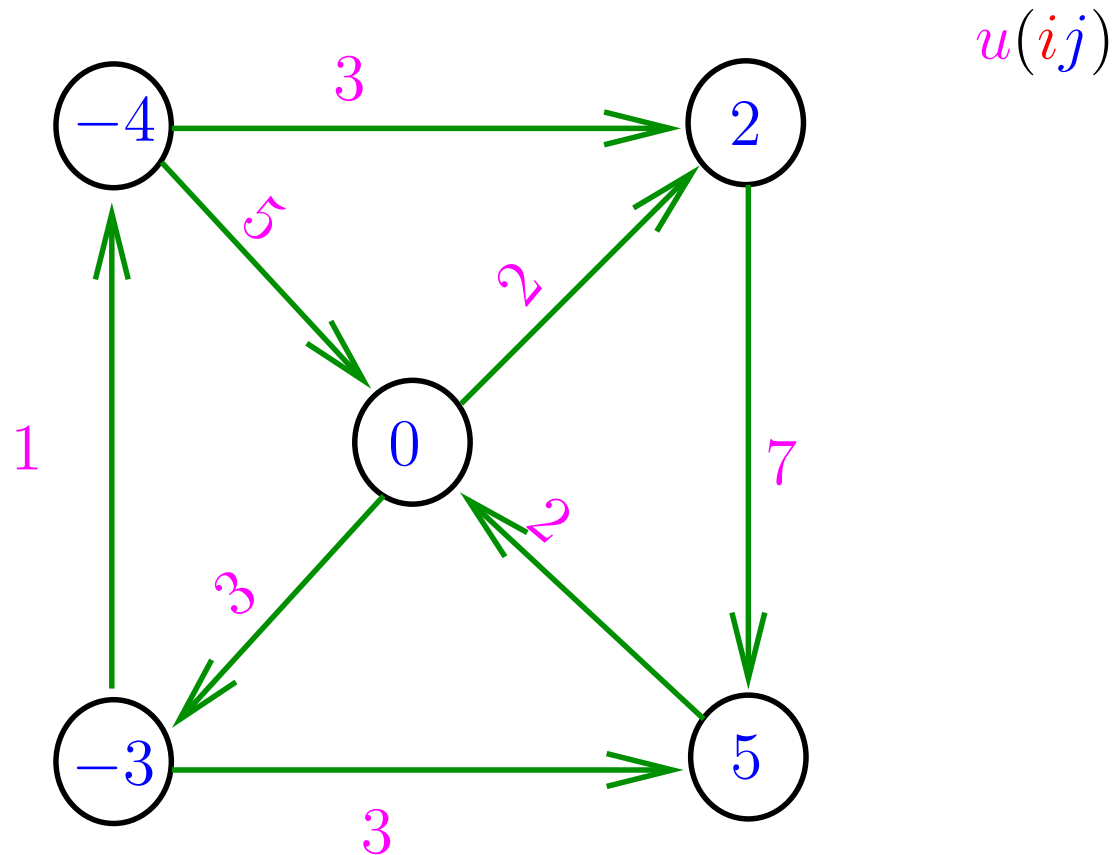
$$b(N) = 0 \quad \text{e} \quad b(T) \leq u(\overline{T}, T),$$

então existe fluxo que **satisfaz**  $b$  e **respeita**  $u$ .



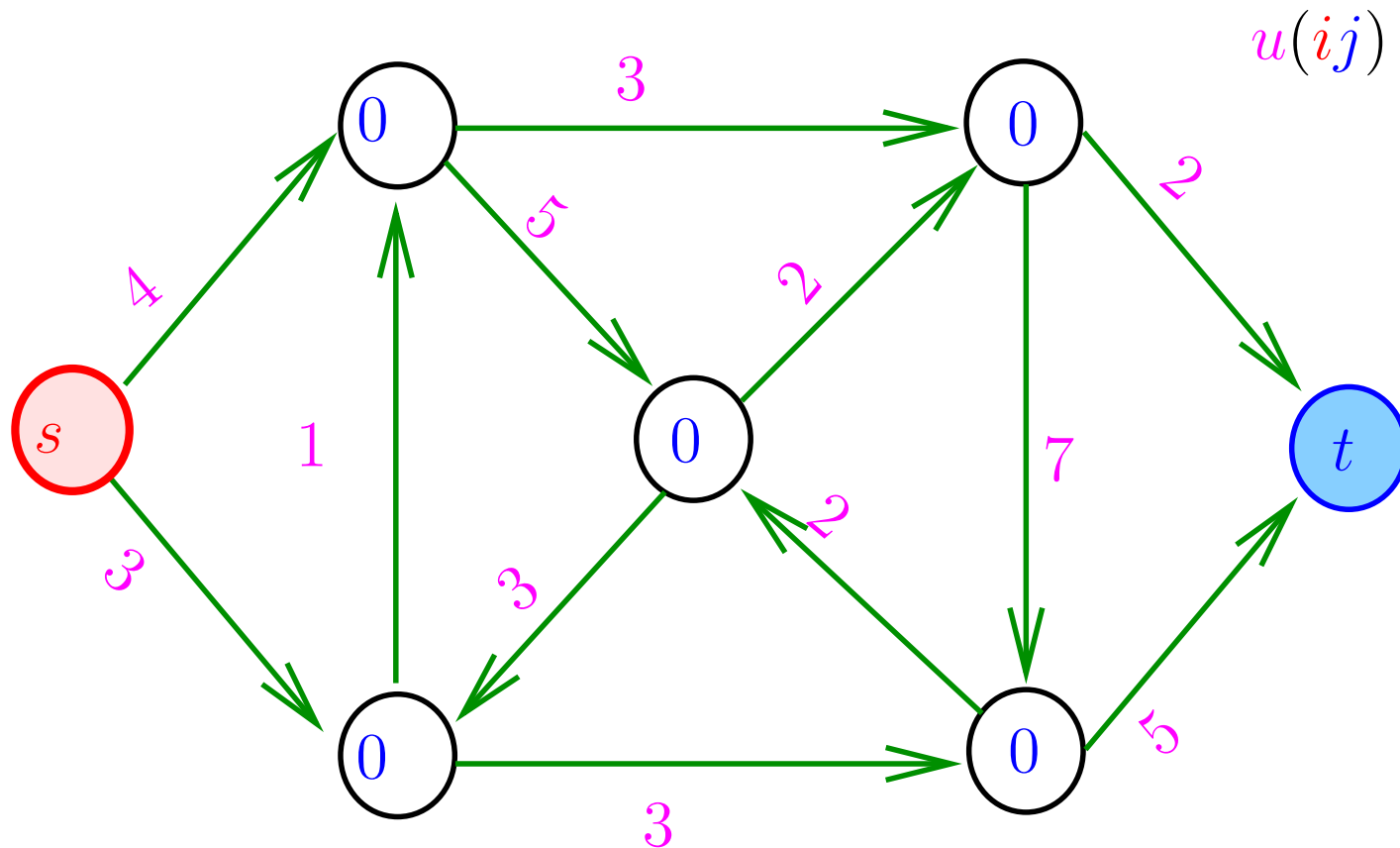
# Algoritmo fortemente polinomial

Um fluxo viável pode ser encontrado resolvendo-se um problema do fluxo máximo em uma rede auxiliar.



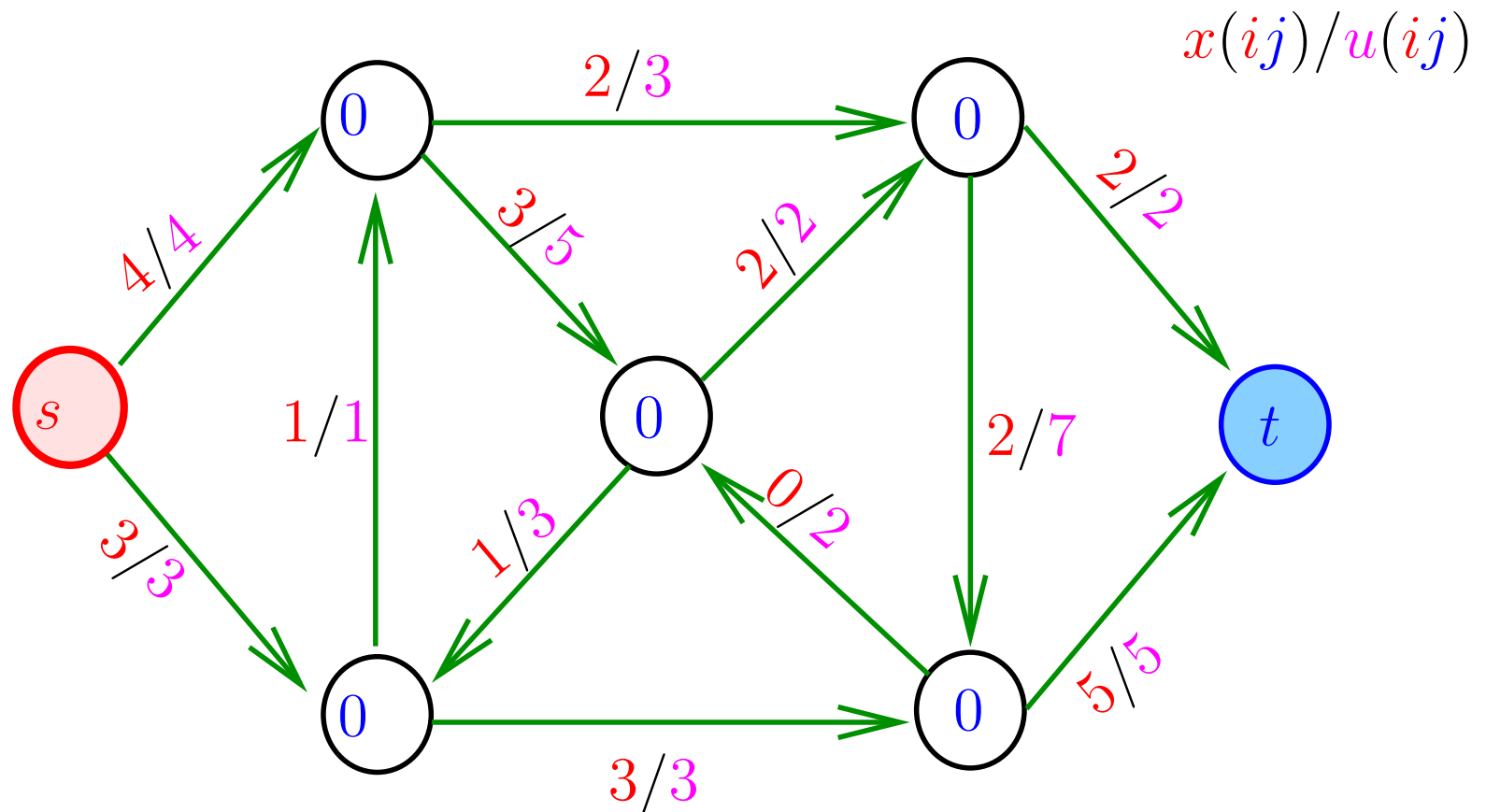
# Algoritmo fortemente polinomial

Um fluxo viável pode ser encontrado resolvendo-se um problema do fluxo máximo em uma rede auxiliar.



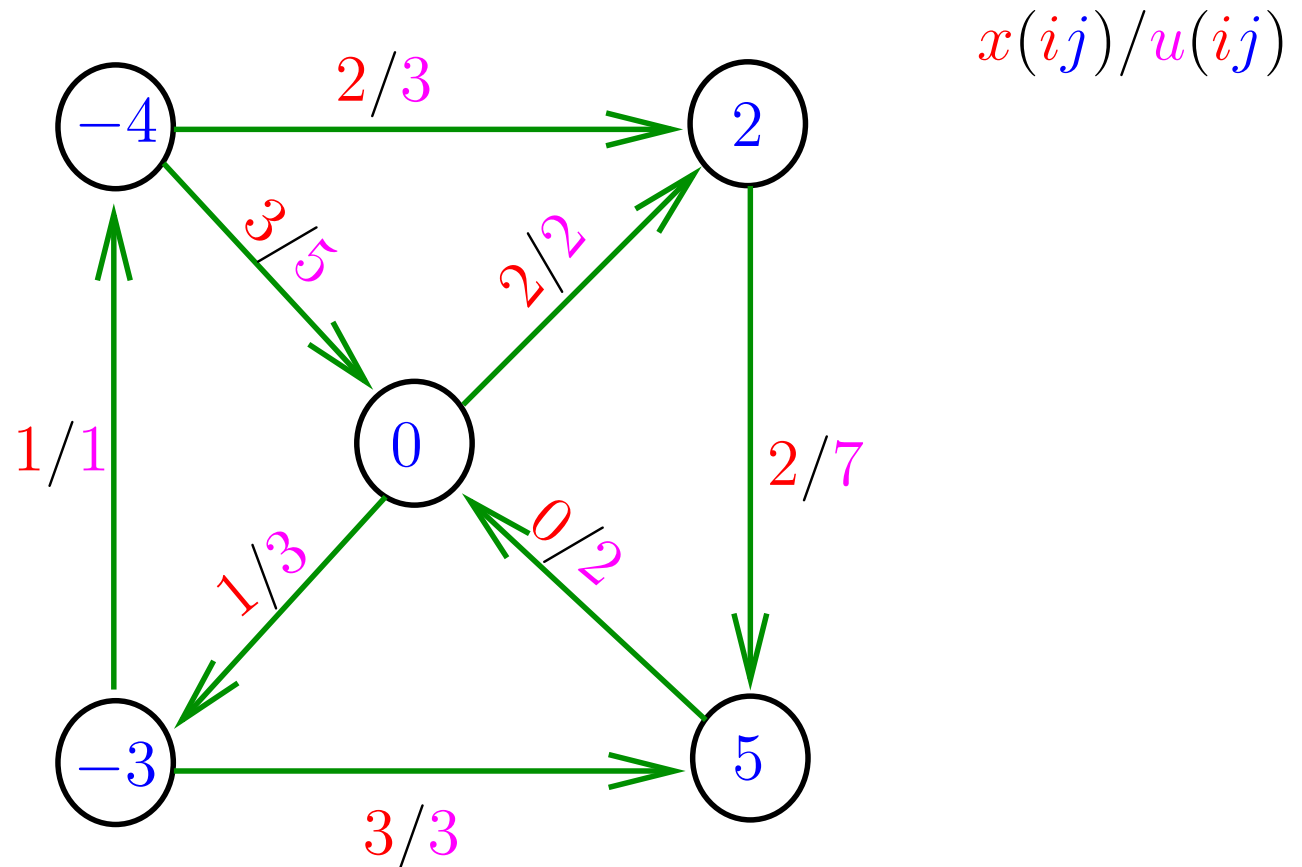
# Algoritmo fortemente polinomial

Um fluxo viável pode ser encontrado resolvendo-se um problema do fluxo máximo em uma rede auxiliar.



# Algoritmo fortemente polinomial

Um fluxo viável pode ser encontrado resolvendo-se um problema do fluxo máximo em uma rede auxiliar.





# AULA 18

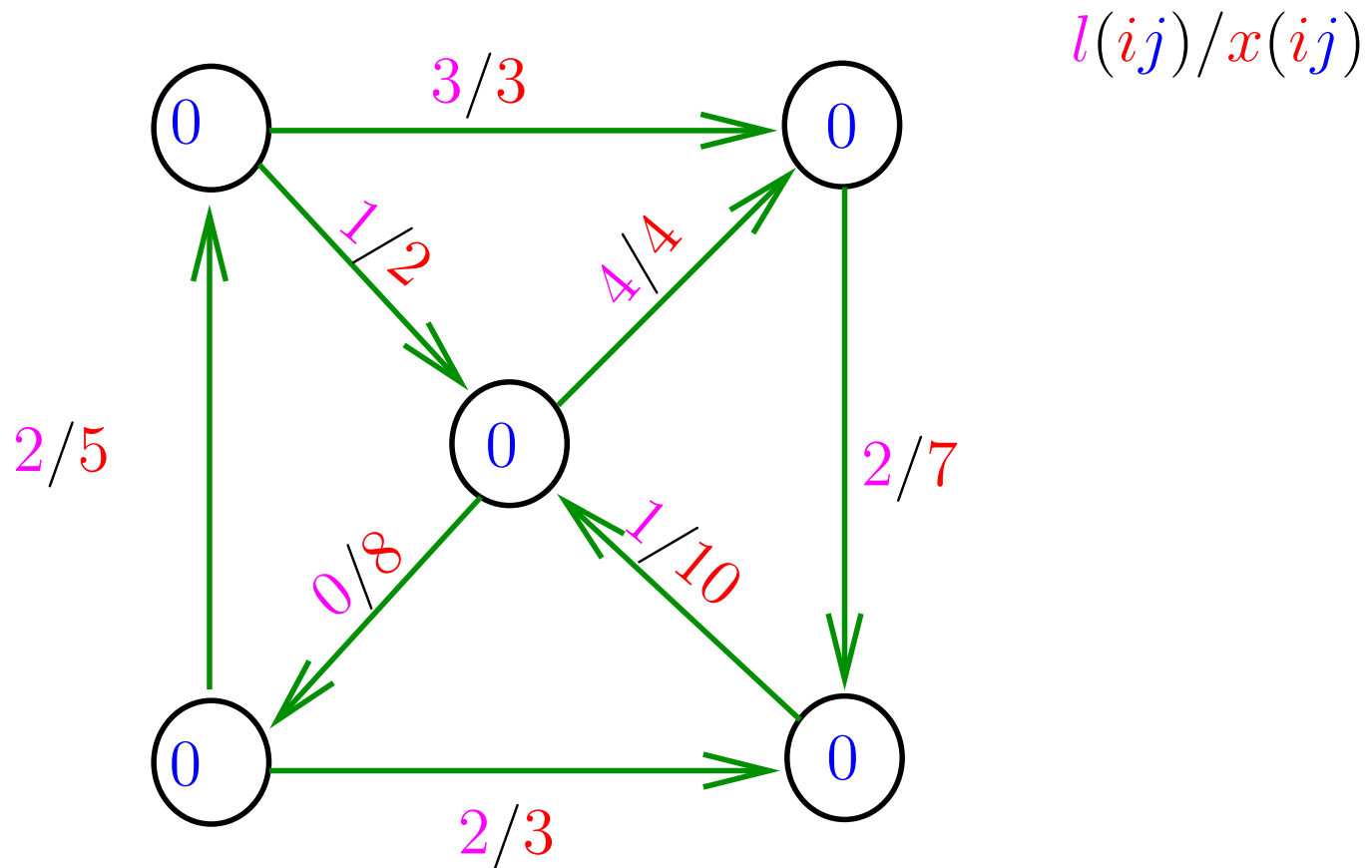
# Circulações

PF 26

# Delimitação inferior

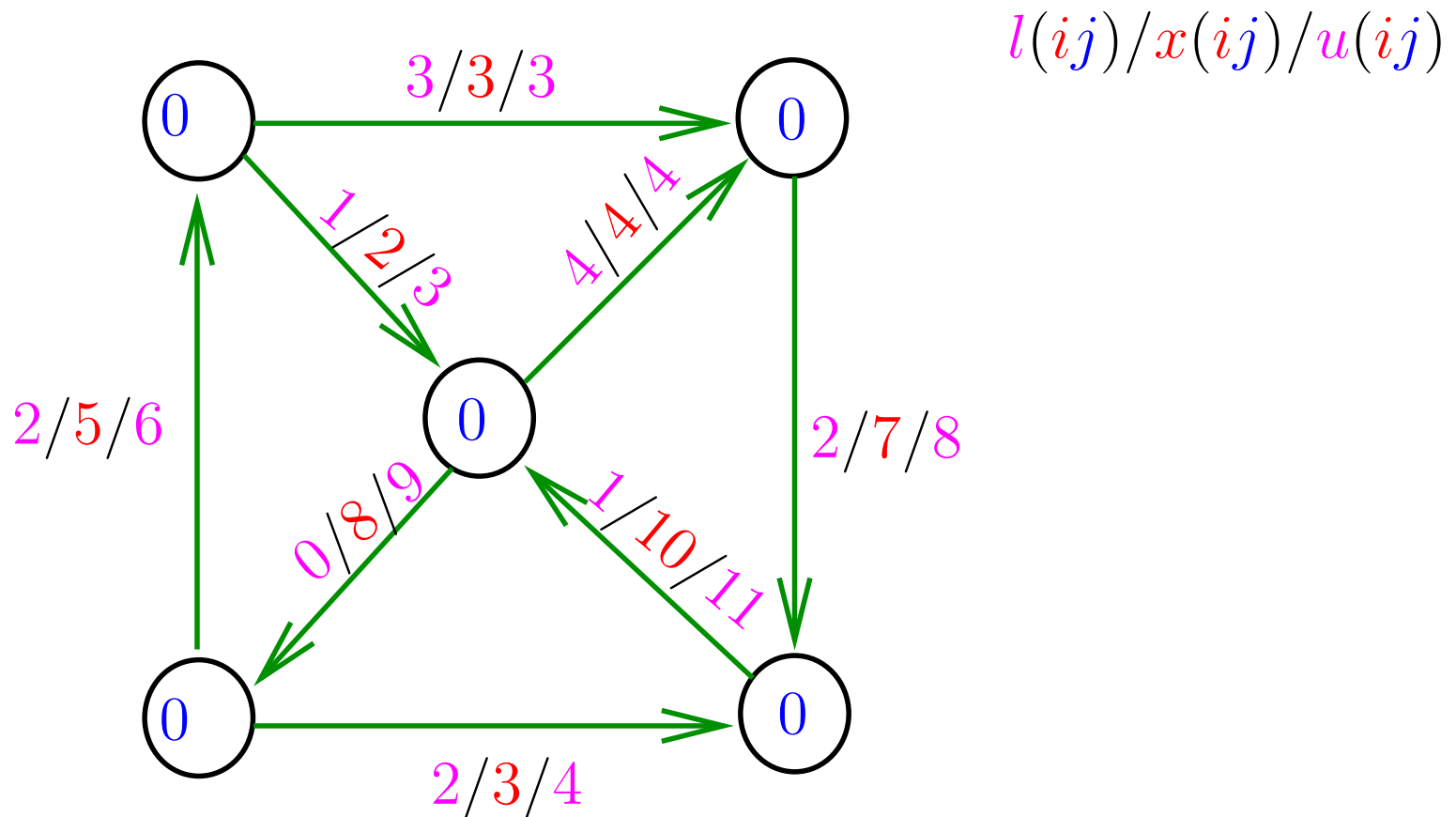
Uma **função-limite-inferior** é qualquer função  $l$  de  $A$  em  $\mathbb{Z}_{\geq}$ .

Uma circulação **satisfaz** uma função  $l$  se  $l \leq x$ .

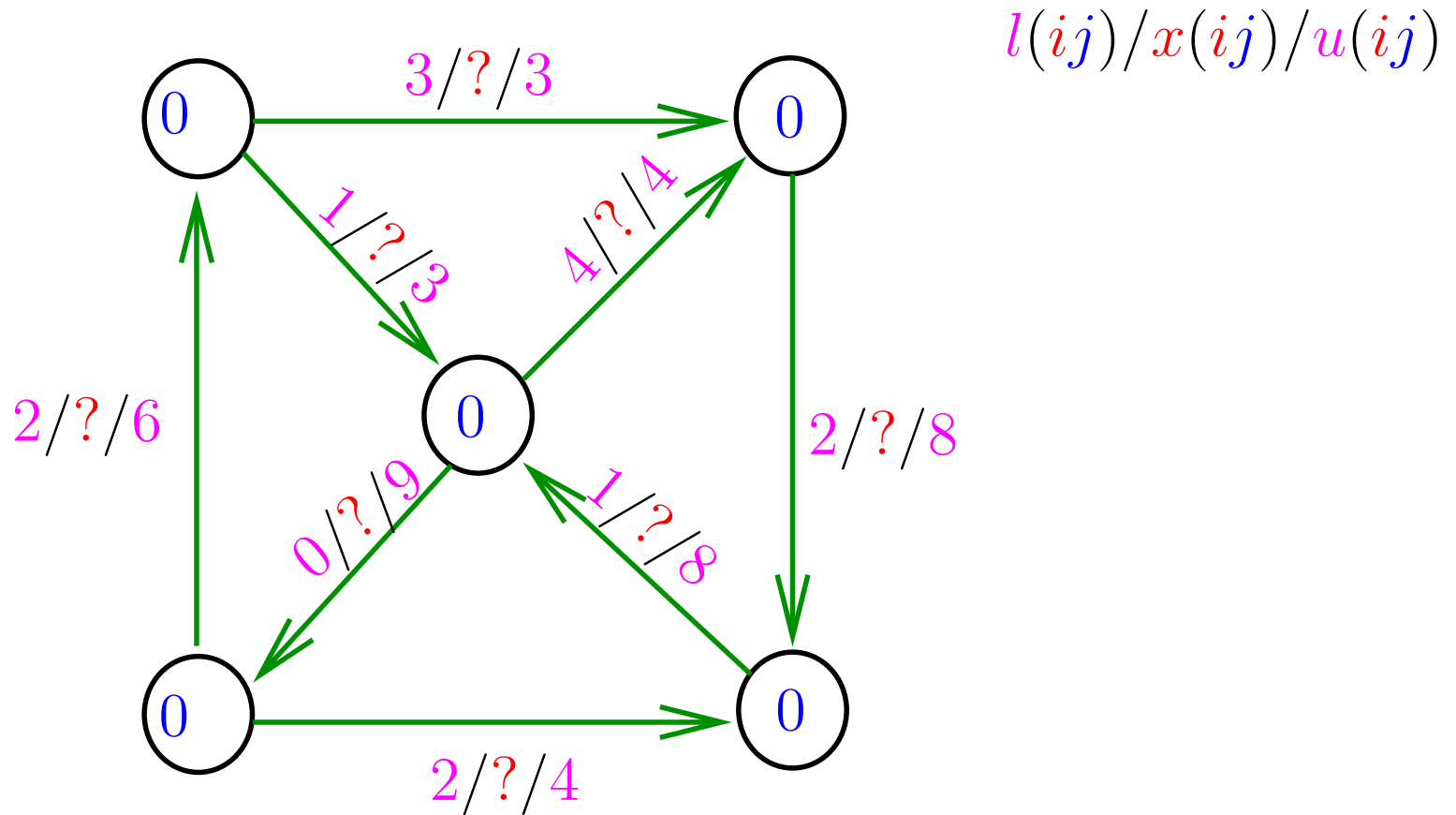


# Problema da circulação viável

Dado uma rede  $(N, A, l, u)$  com função-limite-inferior  $l$  e função-capacidade  $u$  tais que  $l \leq u$ , encontrar uma circulação que satisfaz  $l$  e respeita  $u$ .



# Existe circulação viável?

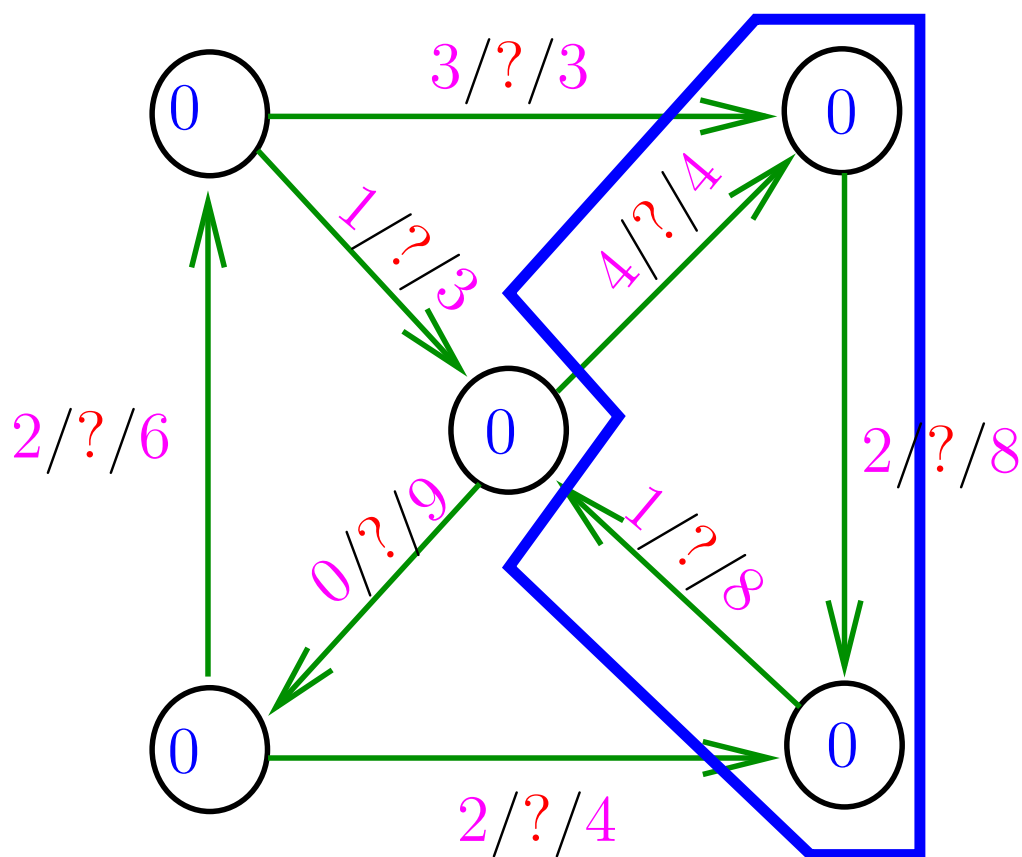


# Teorema de Hoffman

Existe uma circulação  $x$  tal que  $l \leq x \leq u$  se e somente se

$$l(\overline{T}, T) \leq u(T, \overline{T})$$

para todo subconjunto  $T$  de  $N$ .



$$l(ij)/x(ij)/u(ij)$$

# Teorema de Hoffman (2)

Seja  $(N, A, u, l)$  uma rede com funções capacidades  $u$  e  $l$ .  
Existe uma circulação  $x$  tal que  $l \leq x \leq u$  se e somente se

$$l(\overline{T}, T) \leq u(T, \overline{T})$$

para todo subconjunto  $T$  de  $N$ .

**Demonstração (esboço):**

$(\Rightarrow)$  Suponha que  $x$  é uma circulação satisfazendo as condições e  $T$  é um subconjunto de  $N$ , então

$$\begin{aligned} l(\overline{T}, T) &\leq x(\overline{T}, T) \\ &= x(T, \overline{T}) \\ &\leq u(T, \overline{T}) . \end{aligned}$$

# Teorema de Hoffman (3)

Demonstração (esboço):

( $\Leftarrow$ ) Escolha um fluxo  $x$  tal que  $l \leq x \leq u$  e

$$\Phi = \sum (|e(i)| : i \in N)$$

é mínimo.

Se  $\Phi = 0$ , então  $x$  é uma circulação.

Podemos supor  $\Phi > 0$ . Seja  $t \in N$  tal que  $e(t) > 0$ .

Seja  $T := \{i \in N : \text{existe } ti\text{-pseudo-caminho incremento}\}$ .

$$\begin{aligned} 0 &< e(T) \\ &= x(\bar{T}, T) - x(T, \bar{T}) \\ &= l(\bar{T}, T) - u(T, \bar{T}) . \end{aligned}$$



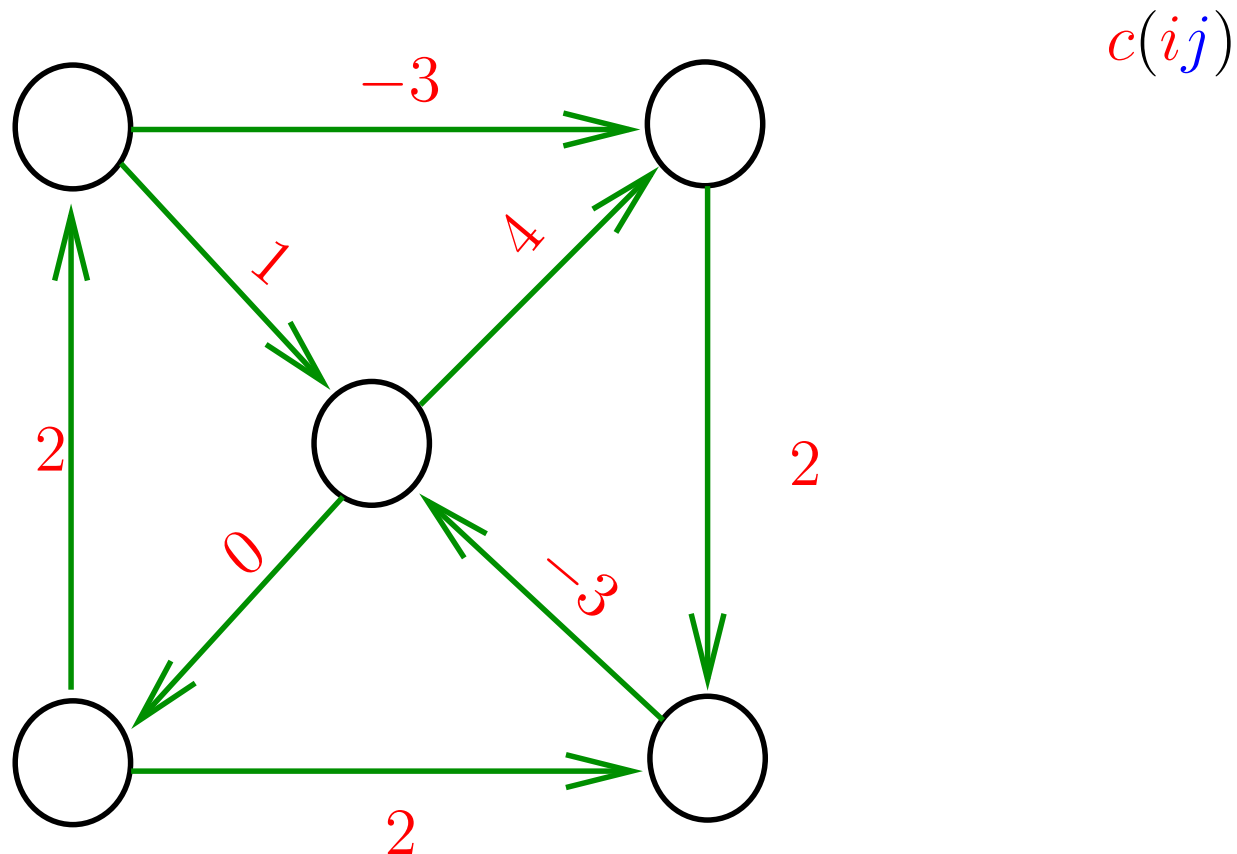
# Fluxo viável de custo mínimo

PF 20.1, 20.2, 20.3

# Função-custo

Uma **função-custo** em um grafo  $(N, A)$  é qualquer função que associa um número inteiro  $c(ij)$  a cada arco  $ij$ , ou seja, qualquer função

$$c : A \rightarrow \mathbb{Z} .$$

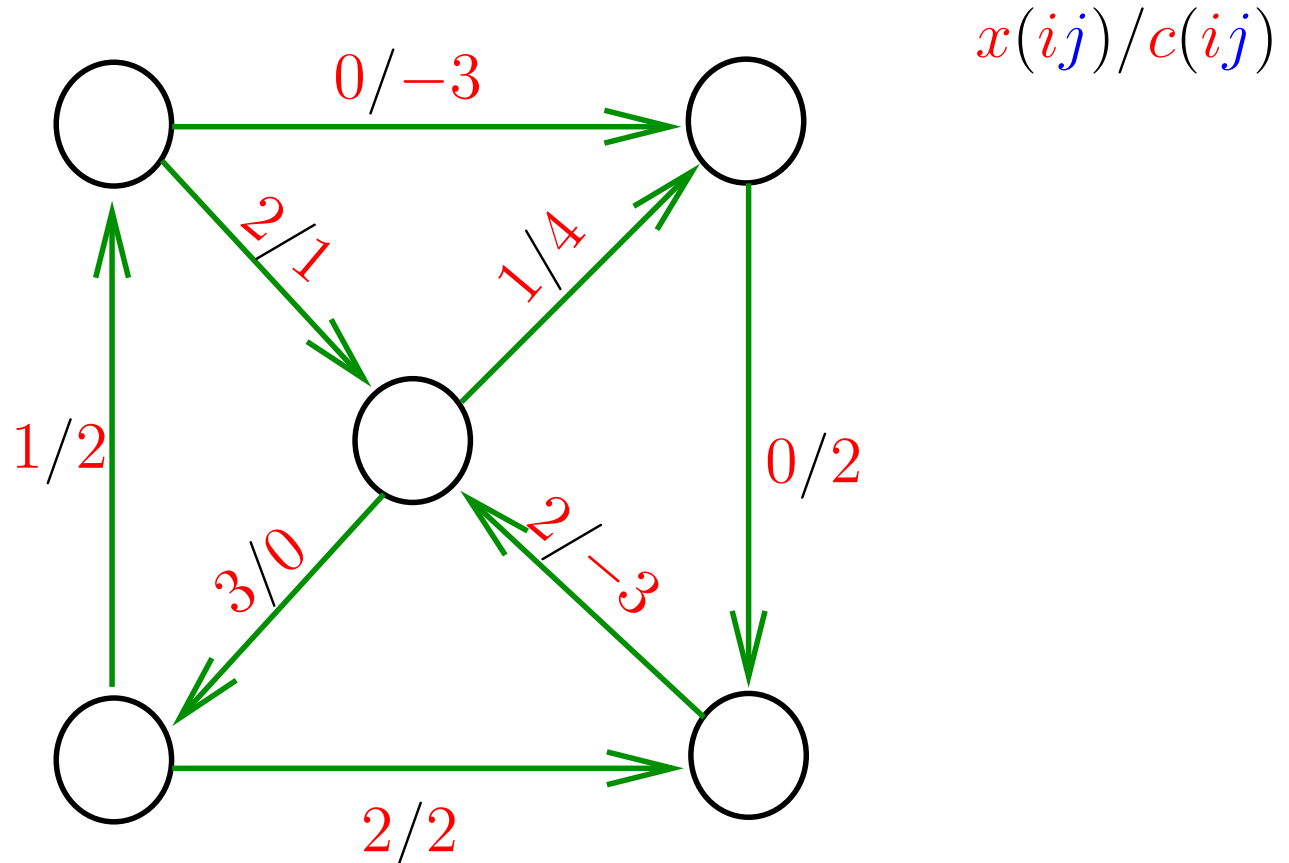


# Fluxos e custos

O **custo** de um fluxo  $x$  é o número  $i$ ,

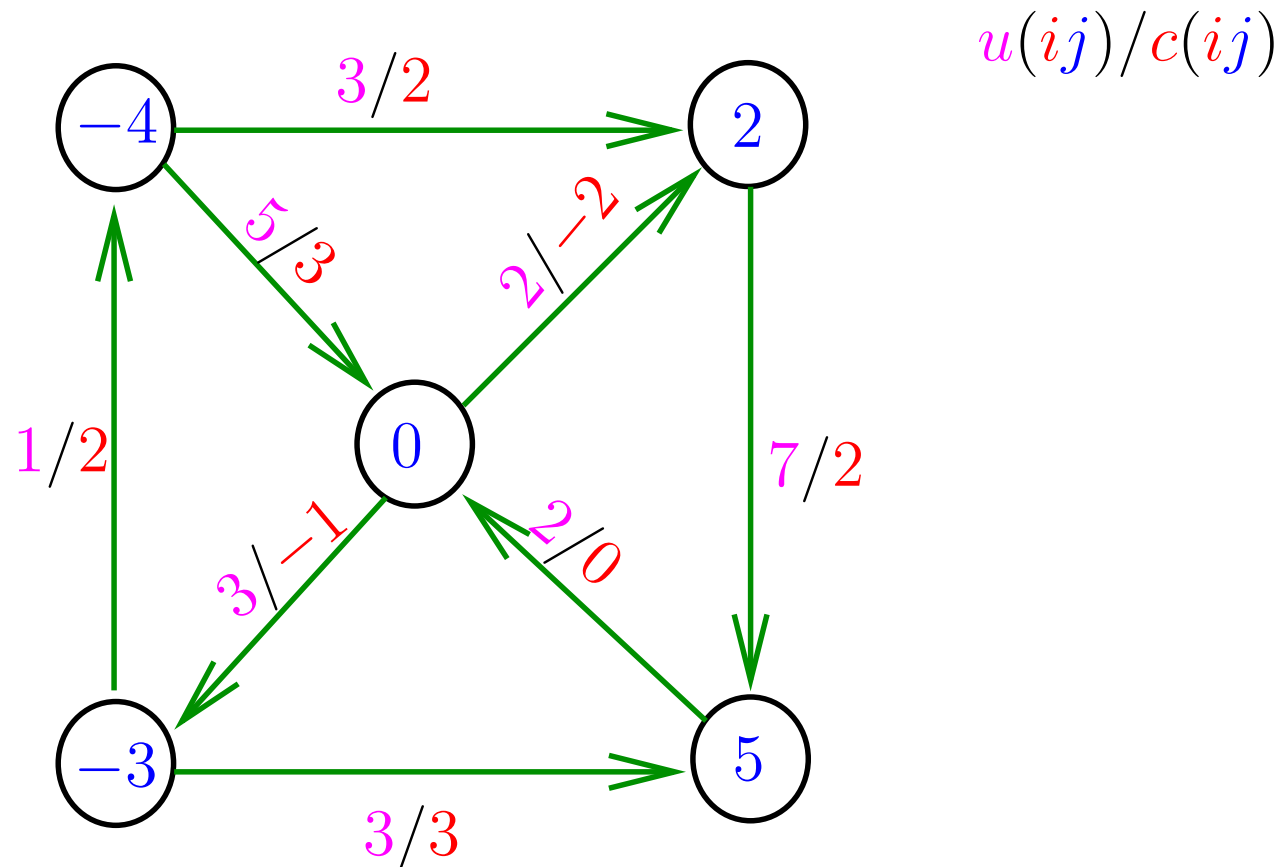
$$cx := \sum (c(ij)x(ij) : ij \in A) .$$

**Exemplo:** um fluxo de custo **2**

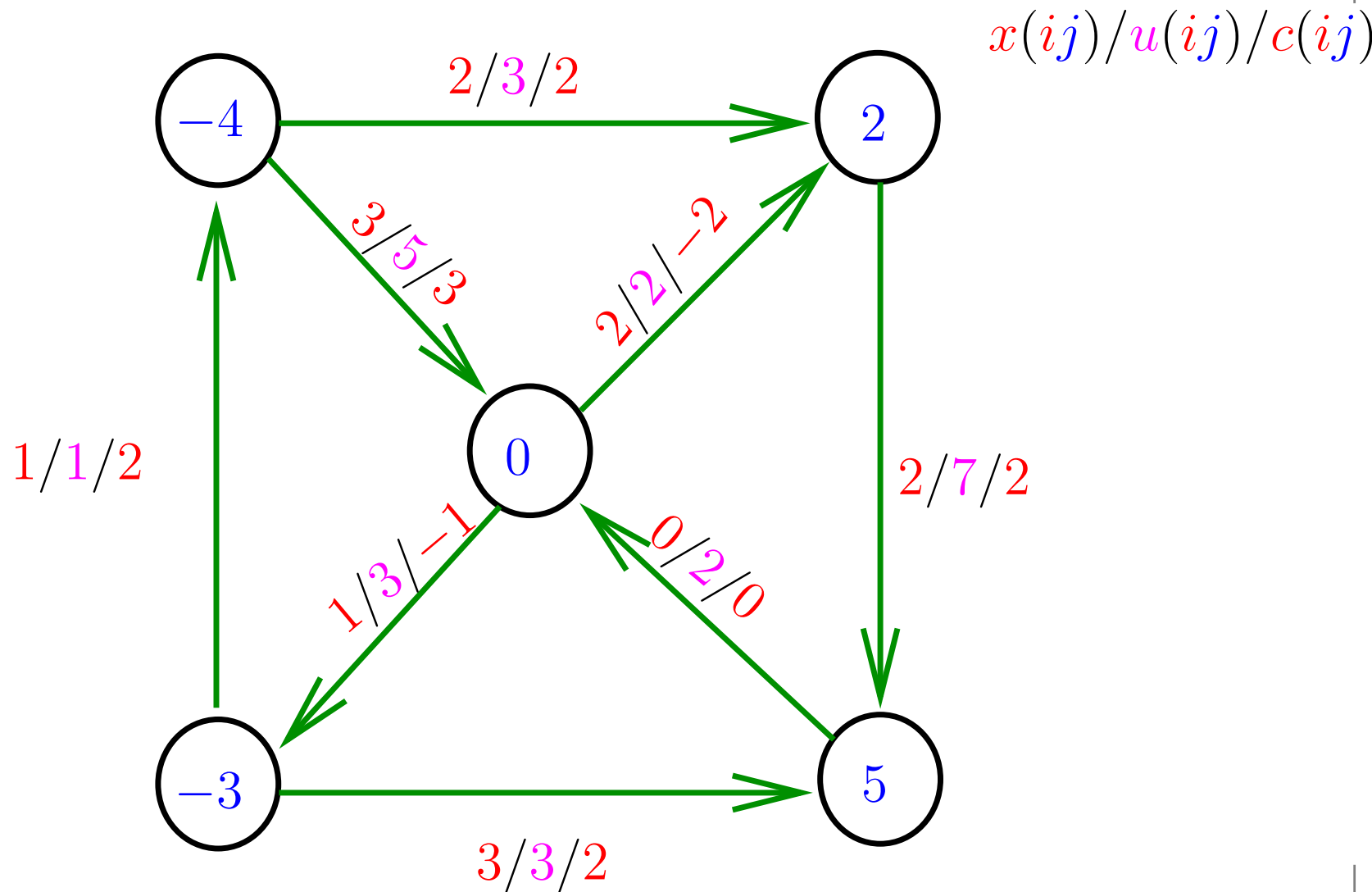


# Problema do fluxo viável de custo mínimo

Dada uma rede  $(N, A, u, b, c)$  com função-capacidade  $u$ , função-demanda  $b$  e função-custo  $c$ , encontrar um fluxo de custo mínimo que satisfaça  $b$  e respeite  $u$ .



# É fluxo de custo mínimo?



# Lema da dualidade

Se  $x$  é um fluxo viável então

$$cx \geq yb - wu.$$

para qualquer função-custo  $w \geq 0$  e  $(c + w)$ -potencial  $y$ .

Chamaremos tal par  $(y, w)$  de **solução dual-viável**.

**Consequência.** Se  $x$  é um fluxo viável tal que  $cx = yb - wu$  para alguma função-custo  $w \geq 0$  e algum  $(c + w)$ -potencial  $y$  então  $x$  é um fluxo ótimo.

# Demonstração

$$\begin{aligned}yb &= \sum_i y(i)b(i) \\&= \sum_i y(i)(x(\bar{i}, i) - x(i, \bar{i})) \\&= \sum_j y(j)x(\bar{i}, i) - \sum_i y(i)x(ij) \\&= \sum_{ij} y(j)x(ij) - \sum_{ij} y(i)x(ij) \\&= \sum_{ij} (y(j) - y(i))x(ij) \\&\leq \sum_{ij} (c(ij) + w(ij))x(ij) \\&= (c + w)x \leq cx + wu .\end{aligned}$$

# Folgas complementares (1)

Seja  $x$  um fluxo que respeita  $u$ .

Seja  $y$  um potencial.

Diremos que as folgas de  $x$  e  $y$  são complementares se, para cada arco  $ij$ ,

$$x(ij) > 0 \Rightarrow y(j) - y(i) \geq c(ij) \quad \text{e}$$

$$x(ij) < u(ij) \Rightarrow y(j) - y(i) \leq c(ij) .$$



# Folgas complementares (2)

Seja  $x$  um fluxo que respeita  $u$ .

Seja  $y$  um potencial.

Diremos que as folgas de  $x$  e  $y$  são complementares se, para cada arco  $ij$ ,

$$y(j) - y(i) < c(ij) \Rightarrow x(ij) = 0 \quad \text{e}$$

$$y(j) - y(i) > c(ij) \Rightarrow x(ij) = u(ij) .$$

# Folgas complementares (3)

**Fato.** Se  $x$  é um fluxo viável e suas folgas são complementares às de algum potencial  $y$  então  $x$  é ótimo.

**Demonstração (esboço):**

Defina  $w$  de  $A$  em  $\mathbb{Z}_{\geq}$ : para cada arco  $ij$ ,

$$w(ij) := \max\{0, y(j) - y(i) - c(ij)\}$$

e defina

$$A_{<} := \{ij : y(j) - y(i) < c(ij)\}$$

$$A_{=} := \{ij : y(j) - y(i) = c(ij)\}$$

$$A_{>} := \{ij : y(j) - y(i) > c(ij)\}$$

# Folgas complementares (4)

$$cx = \sum_{A=} (y(j) - y(i))x(ij) + \sum_{A>} c(ij)u(ij)$$

$$wu = \sum_{A>} (y(j) - y(i))x(ij) - \sum_{A>} c(ij)u(ij)$$

Logo,

$$cx + wu = \sum_{A=} (y(j) - y(i))x(ij) + \sum_{A>} (y(j) - y(i))x(ij)$$

$$= \sum_{ij} (y(j) - y(i))x(ij)$$

$$= yb .$$

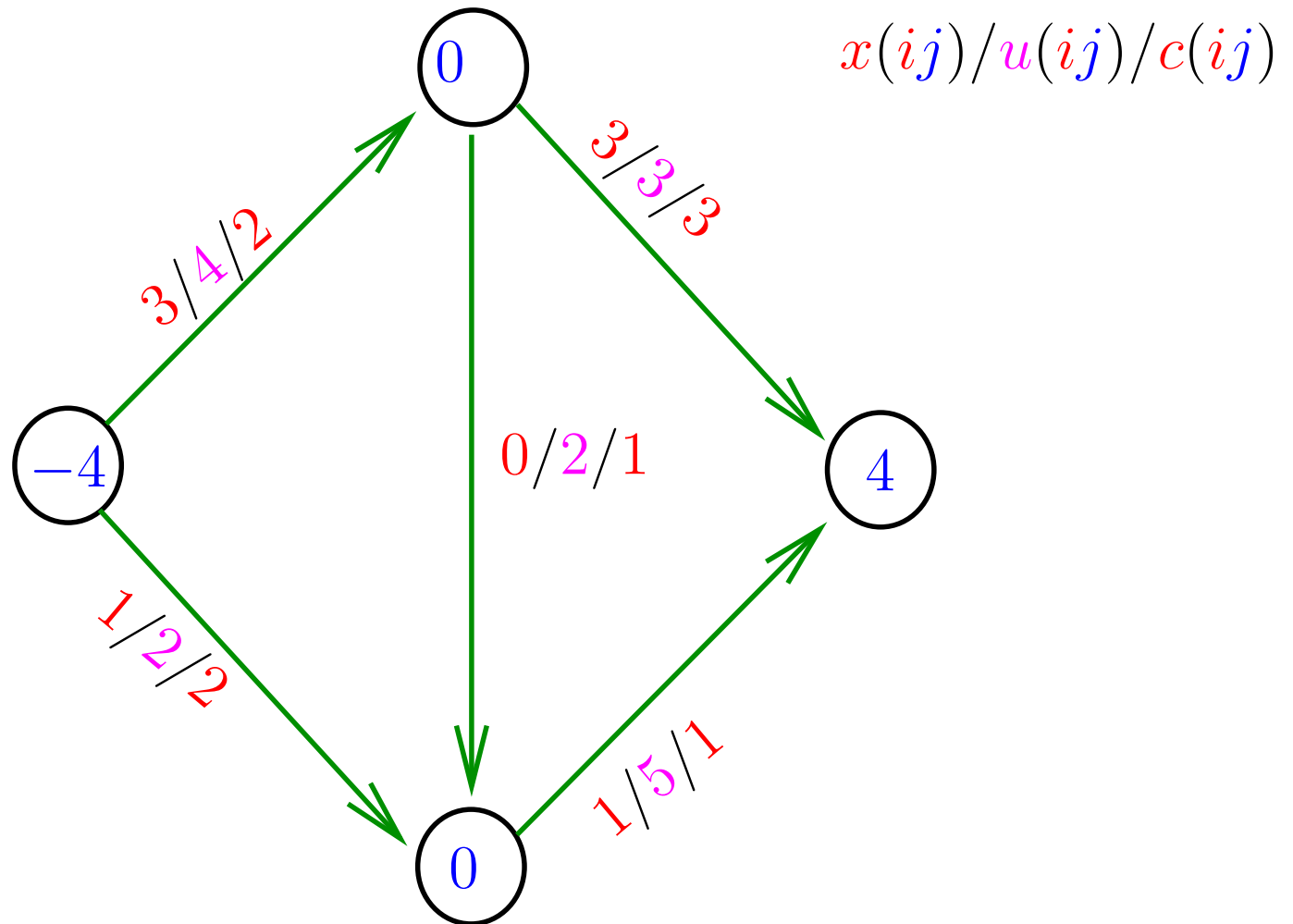
(-6)

# Algoritmo de Klein

PF 26

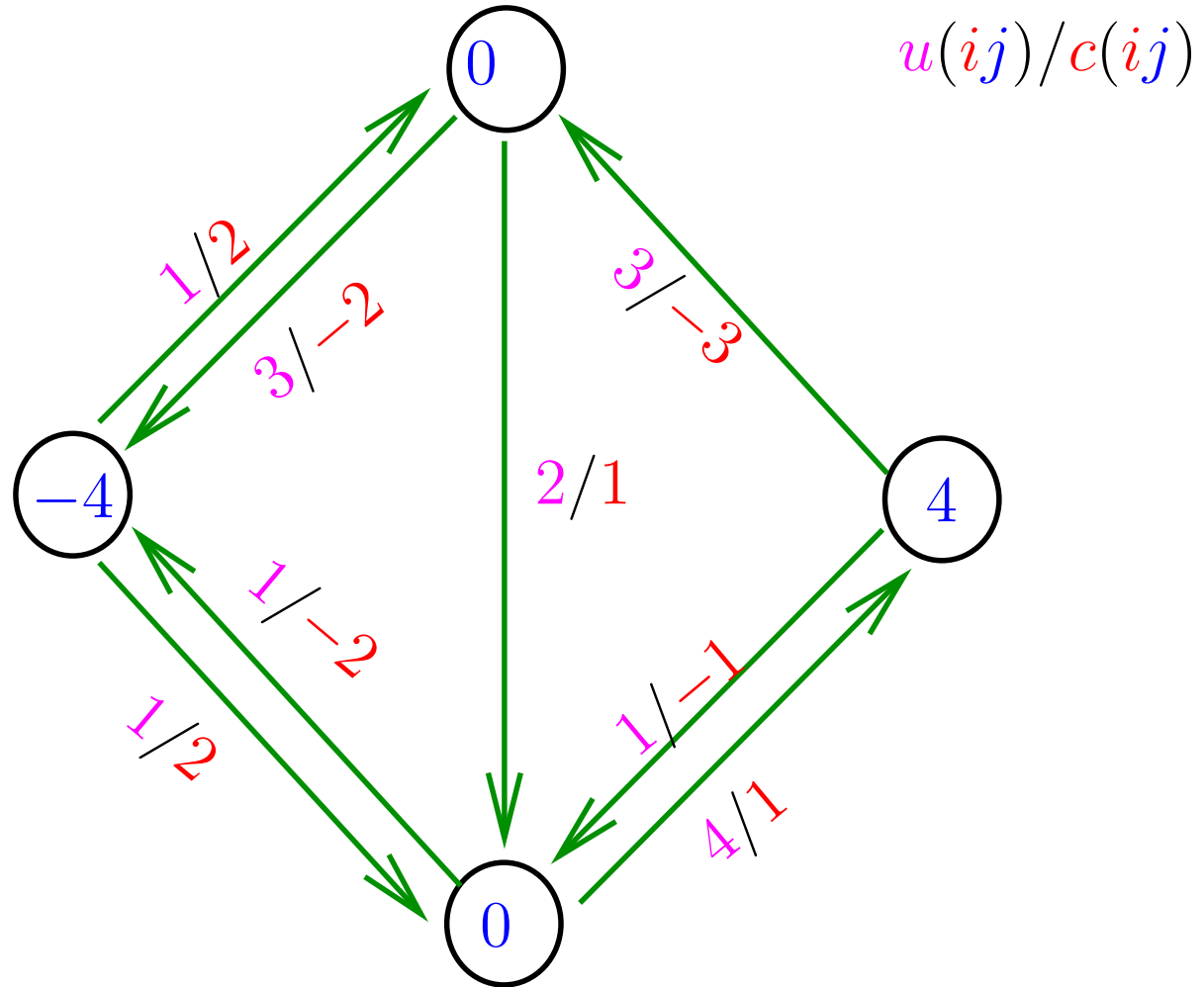
*Cycle Cancelling Algorithm*

# É fluxo de custo mínimo?

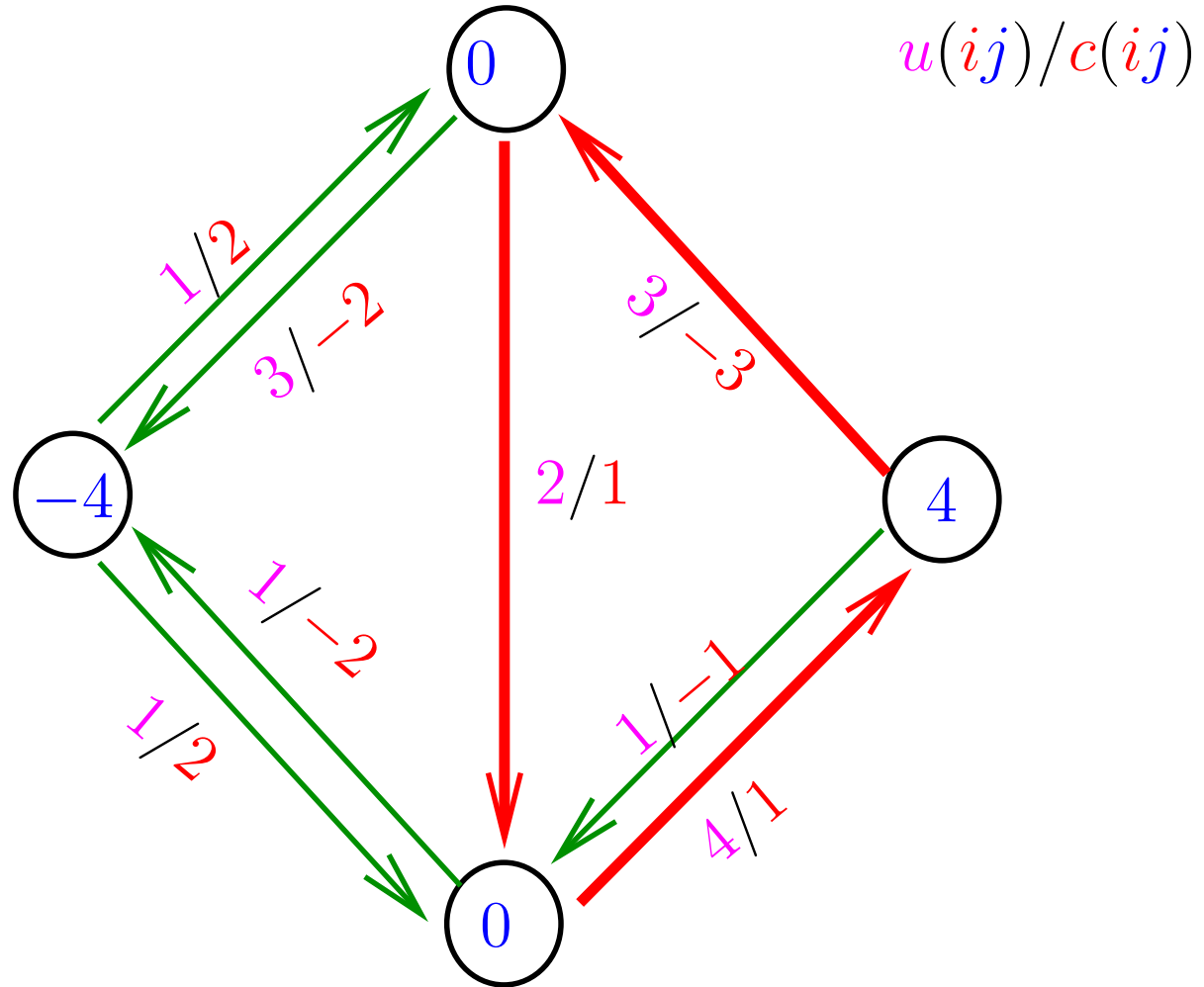


$$\text{Custo} = 3 \times 2 + 1 \times 2 + 0 \times 1 + 3 \times 3 + 1 \times 1 = 18$$

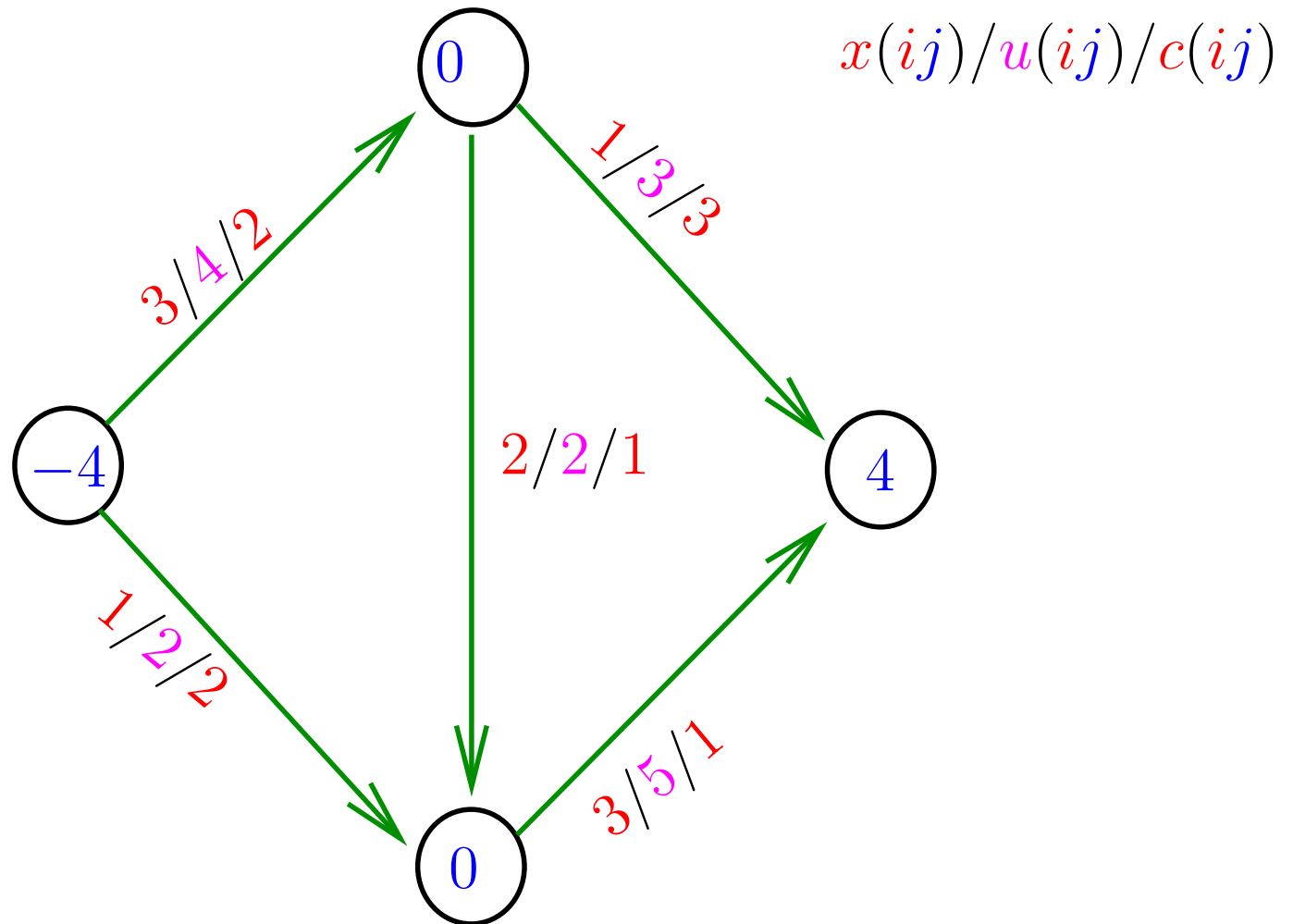
# Rede residual



# Ciclo negativo



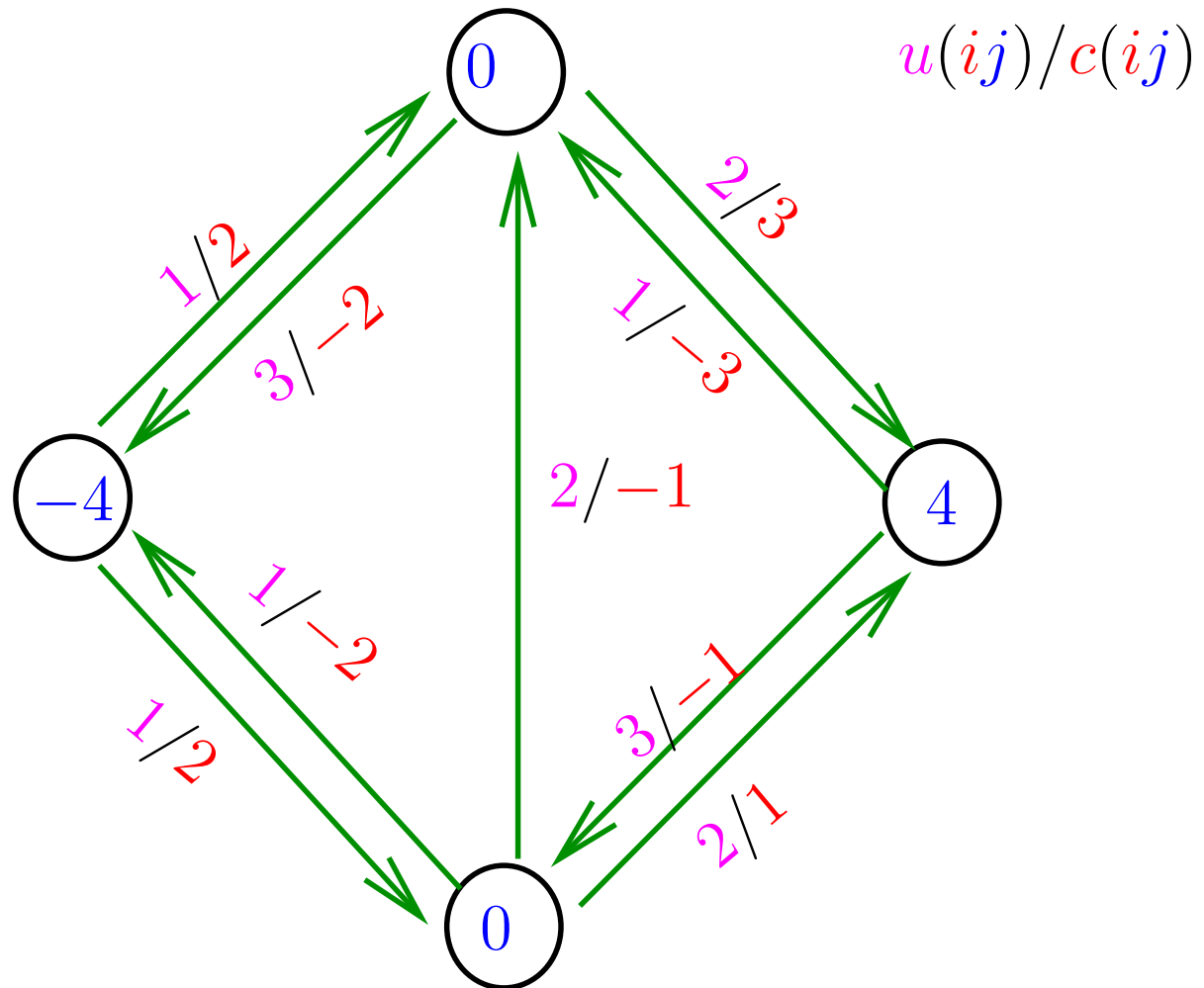
# É fluxo de custo mínimo?



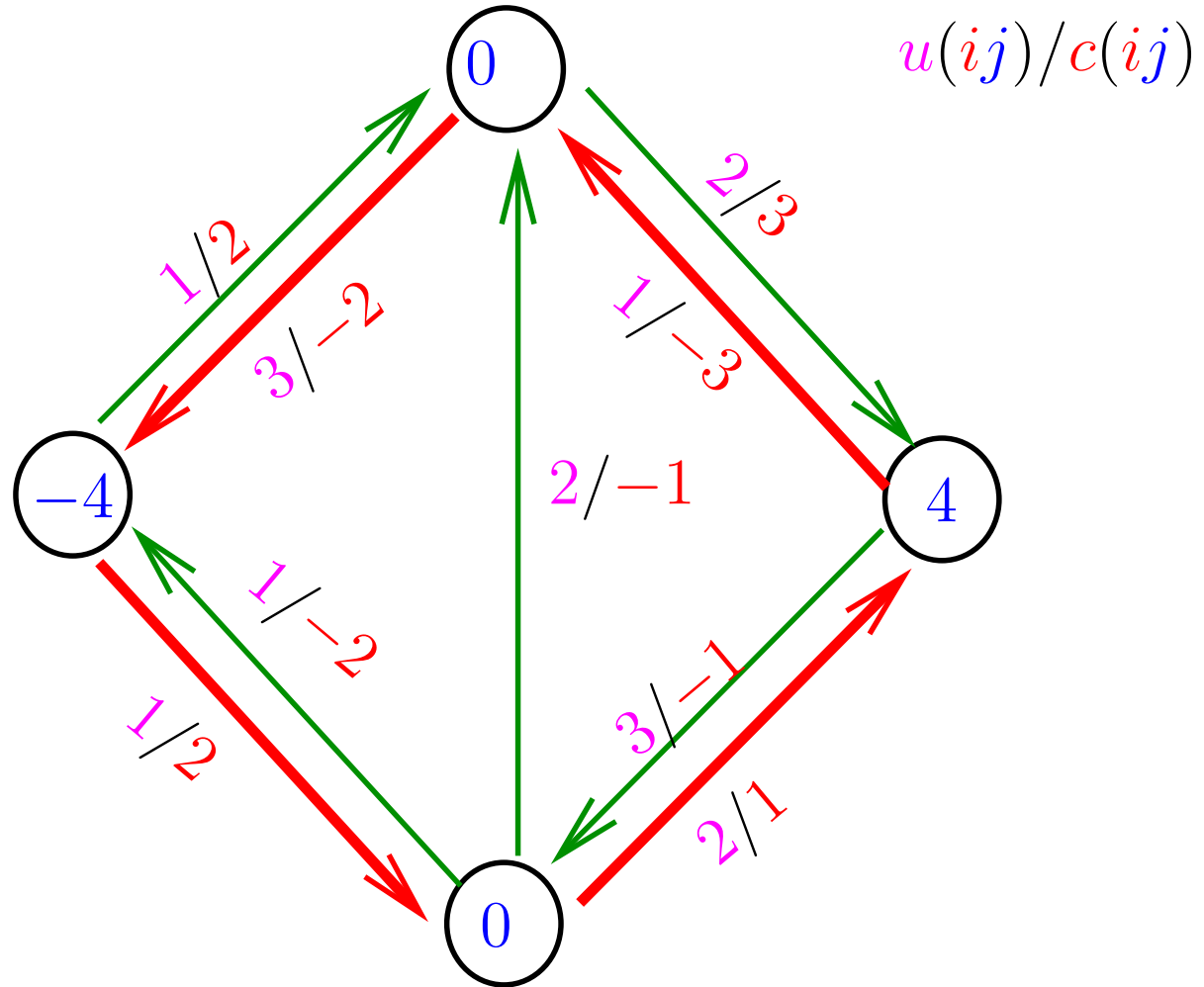
$$\text{Custo} = 3 \times 2 + 1 \times 2 + 2 \times 1 + 1 \times 3 + 3 \times 1 = 16$$



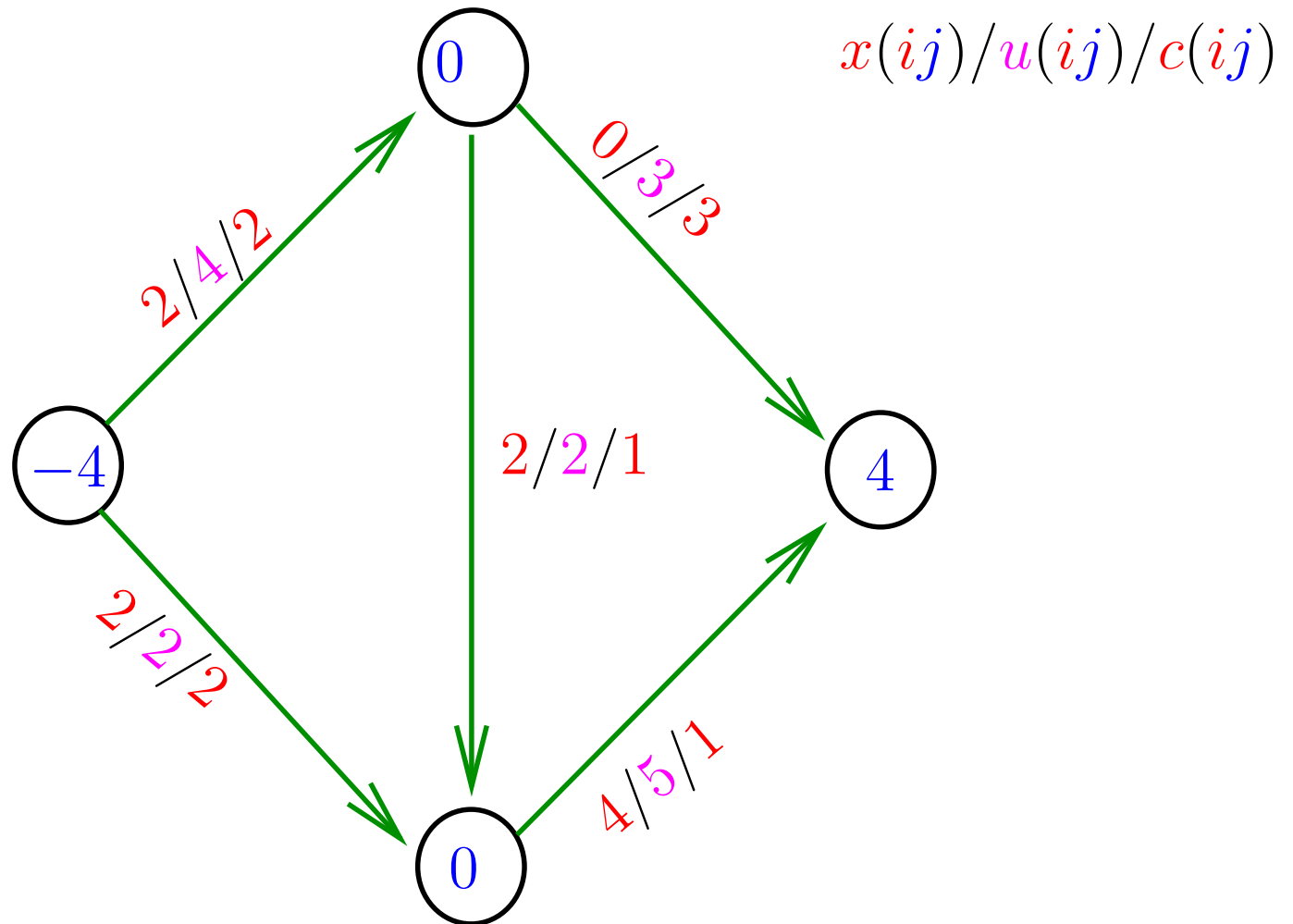
# Rede residual



# Rede residual

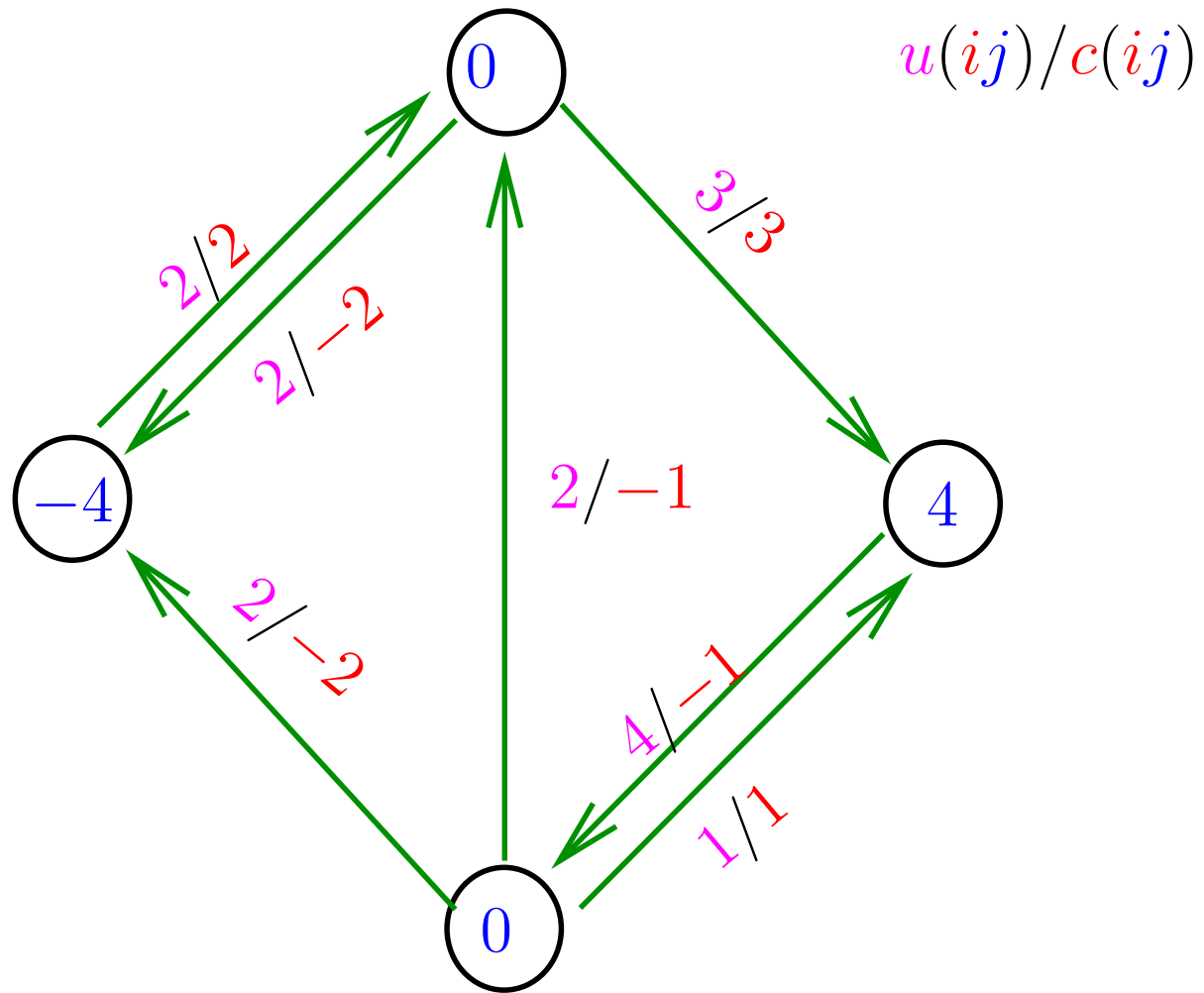


# É fluxo de custo mínimo?

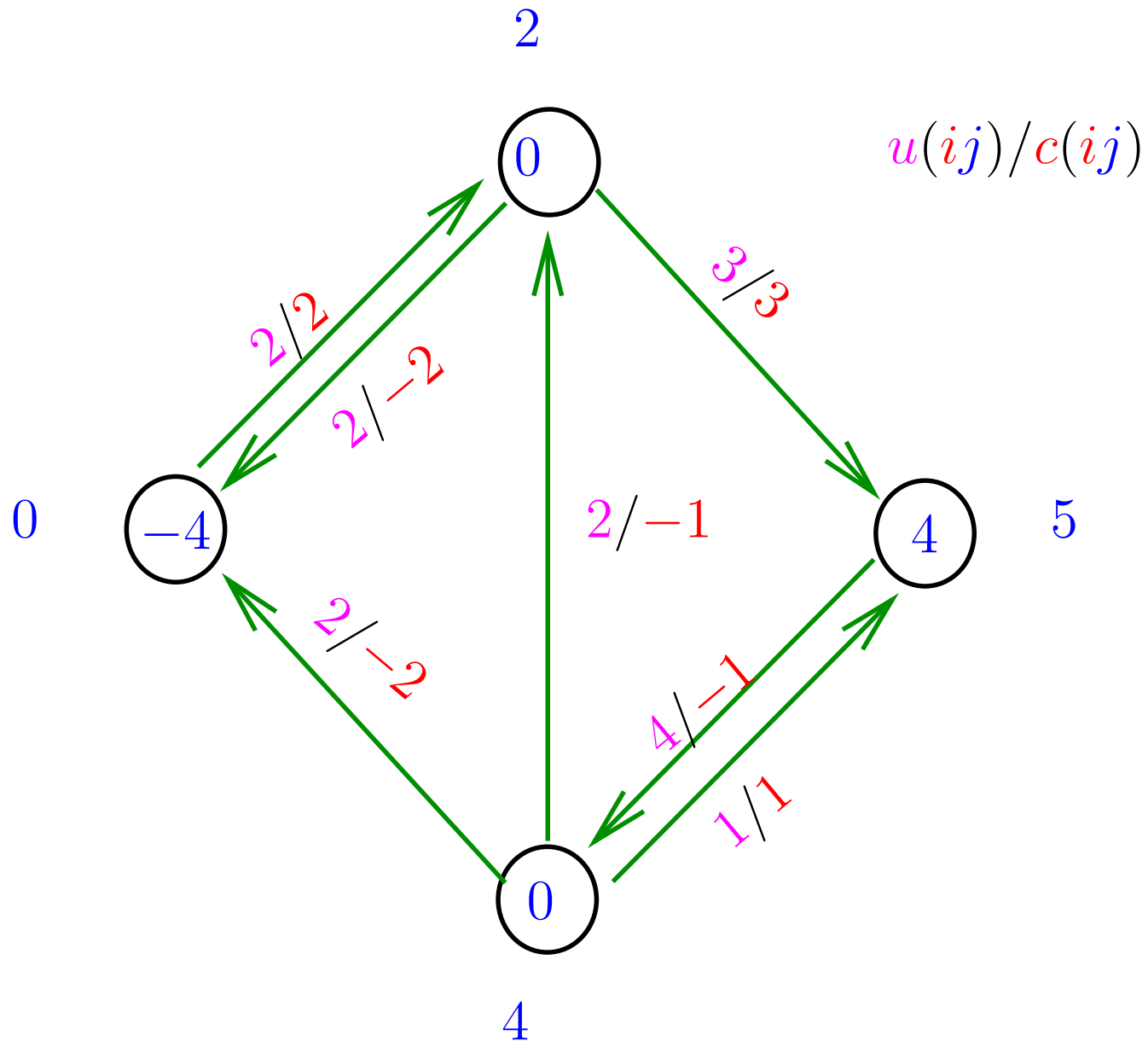


$$\text{Custo} = 2 \times 2 + 2 \times 2 + 2 \times 1 + 0 \times 3 + 4 \times 1 = 14$$

# Rede residual



# Potencial



# Folgas complementares

Seja  $x$  o fluxo encontrado.

Seja  $y$  o potencial encontrado.

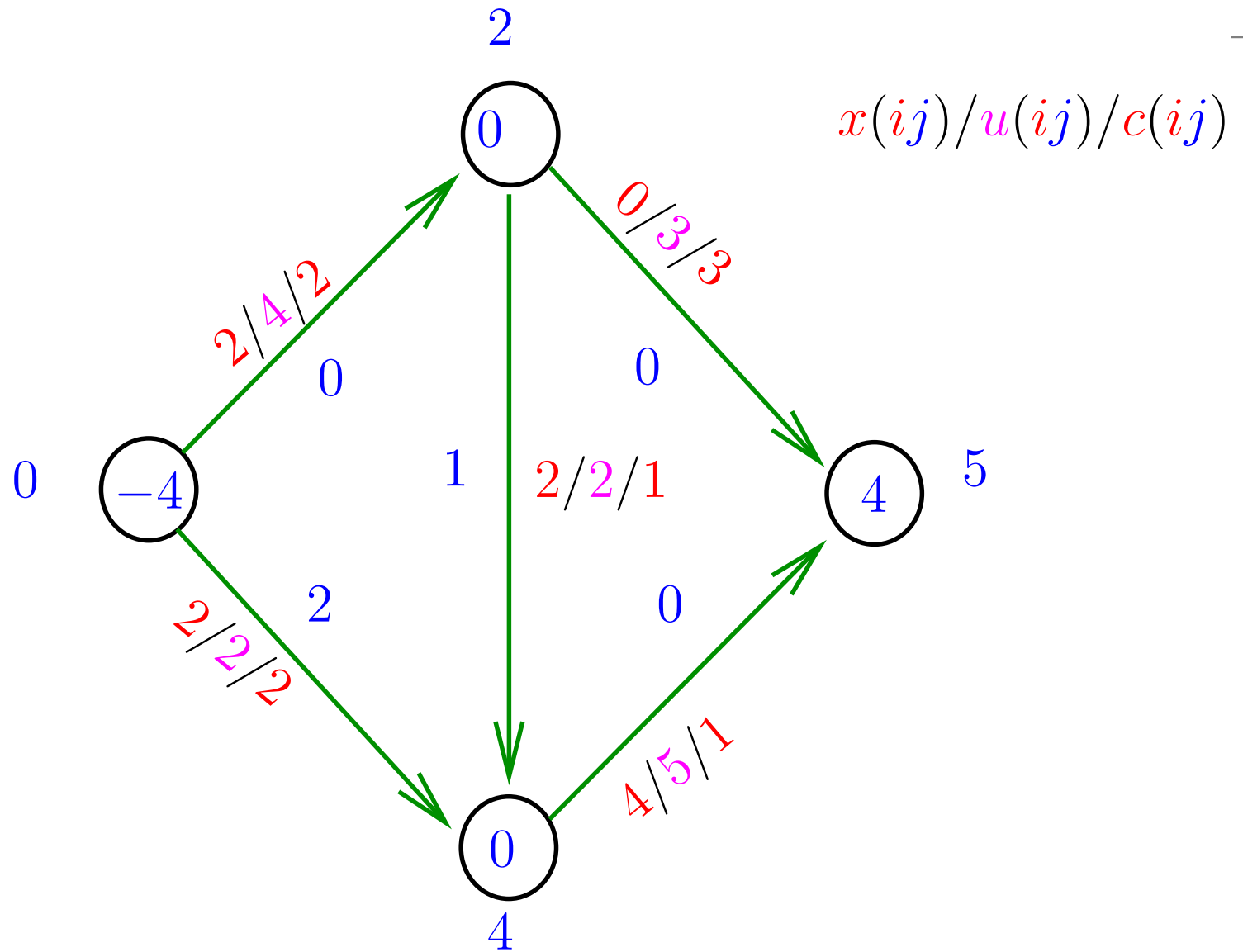
Temos as folgas de  $x$  e  $y$  são complementares já que,

$$y(j) - y(i) < c(ij) \Rightarrow x(ij) = 0 \quad \text{e}$$

$$y(j) - y(i) > c(ij) \Rightarrow x(ij) = u(ij) .$$

**Conclusão:**  $x$  é um fluxo viável de custo mínimo.

# Solução dual viável



$$yb - wu = 4 \times 5 - 2 \times 2 - 1 \times 2 = 14$$