

# Universidade Federal de Alfenas

## Algoritmos em Grafos

Aula 13 – Caminho Mínimo: Grafos Acíclicos

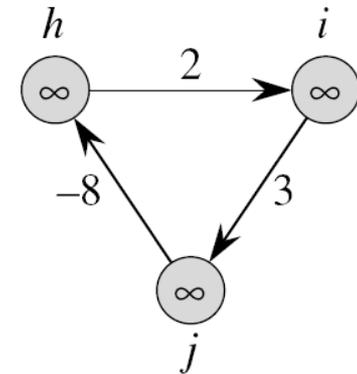
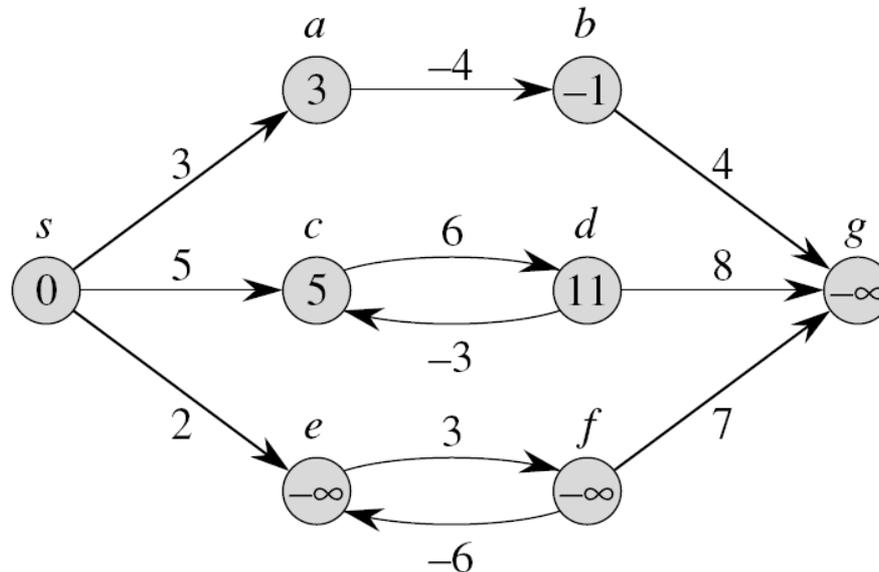
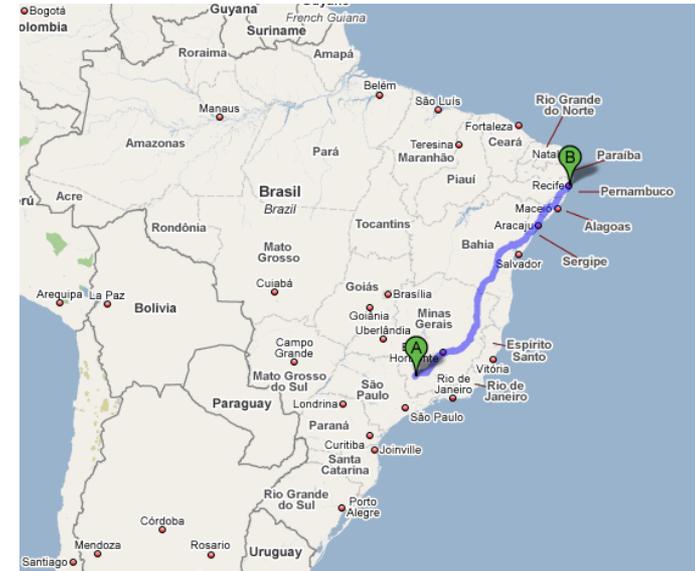
Prof. Humberto César Brandão de Oliveira

[humberto@bcc.unifal-mg.edu.br](mailto:humberto@bcc.unifal-mg.edu.br)



# Última aula...

- Caminho mais curto (mínimo) de um para todos os outros vértices em grafos cíclicos (ou acíclicos)...
- Os grafos podem ter ciclos de peso negativo...
  - Algoritmo de *Bellman-Ford*.



# Algoritmo de Bellman-Ford

Última aula

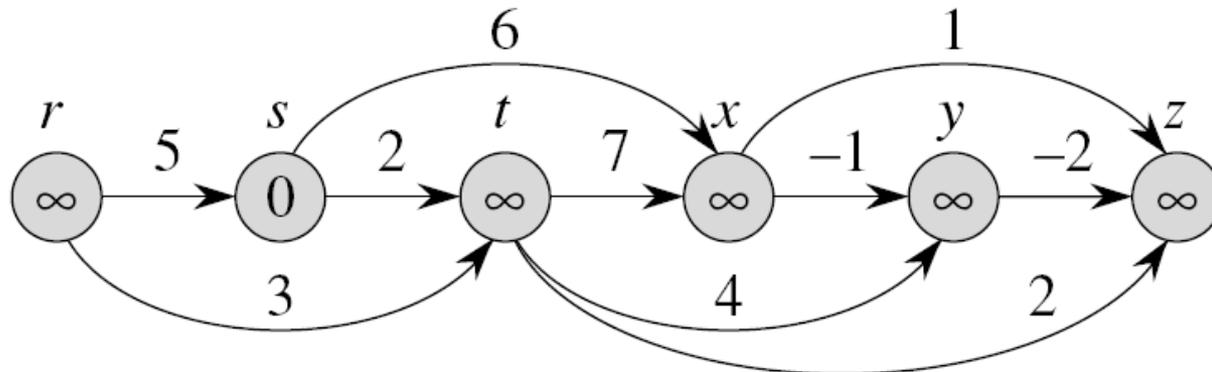
```
BELLMAN – FORD( $G = (V, A), w, s$ )  
  INICIALIZA( $G, s$ )  
  para  $i \leftarrow 1$  até  $|V| - 1$   
    para cada aresta  $(u, v) \in A$   
      RELAXA( $u, v, w$ )  
    fim para  
  fim para  
  para cada aresta  $(u, v) \in A$   
    se  $d[v] > d[u] + w(u, v)$   
      retorna falso  
    fim se  
  fim para  
  retorna verdadeiro  
fim
```

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

- Quando os grafos não possuem ciclos, podemos otimizar o algoritmo que calcula o caminho mínimo de um vértice para todos os outros vértices...
- Detalhe... O Algoritmo de *Bellman-Ford* continua resolvendo o problema... mas...
  - Lembrando que ele resolve para o caso mais geral;
  - Ele possui complexidade algorítmica elevada, apesar de ter comportamento polinomial no pior caso.

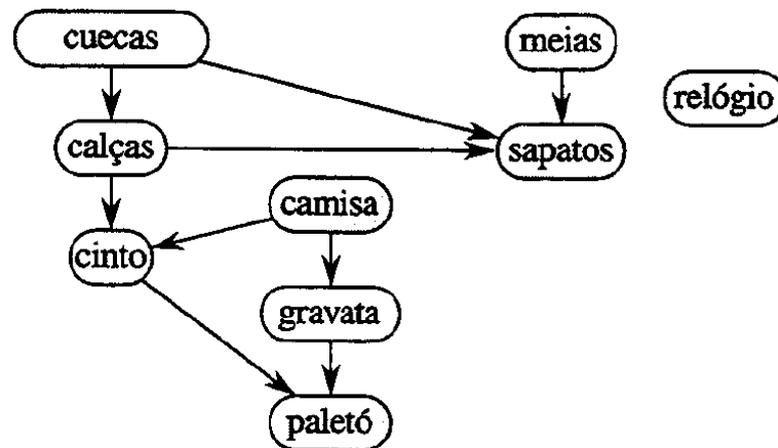
# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

- Antes do aprendizado do algoritmo desta aula, precisamos entender o algoritmo de ordenação topológica...



# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

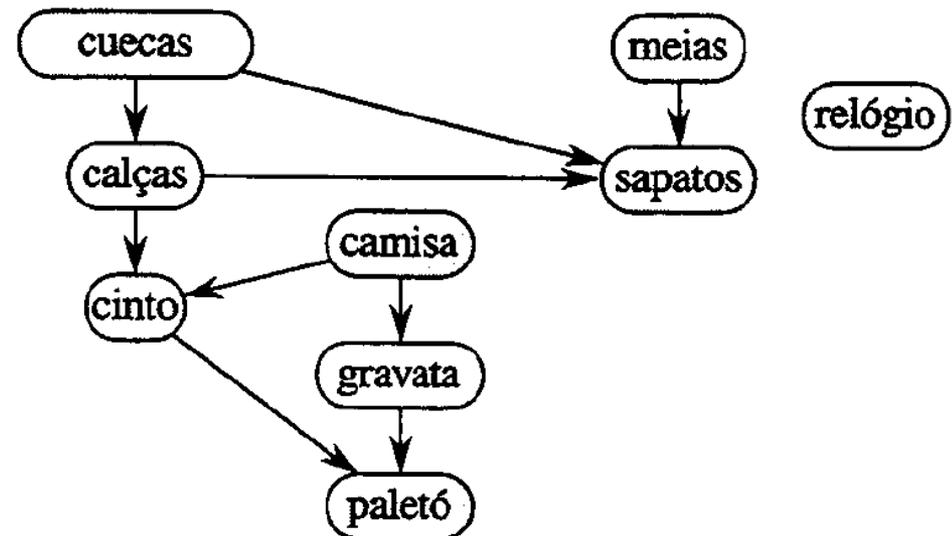
- **GAO: Grafos Acíclicos Orientados:**
  - Estes, são utilizados para indicar precedência de eventos;
  - Geralmente utilizados para **descrever processos**;
  - Uma aresta orientada  $(u, v)$  no GAO indica que a peça de roupa  $u$  deve ser vestida antes da peça  $v$ .



# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

- **Ordenação Topológica:**

- Exemplo simplificado: o processo de se vestir de um homem...
- Colocar meia antes do sapato:
  - aresta (meia,sapato)
- Colocar camisa antes da gravata
  - Aresta (camisa, gravata)

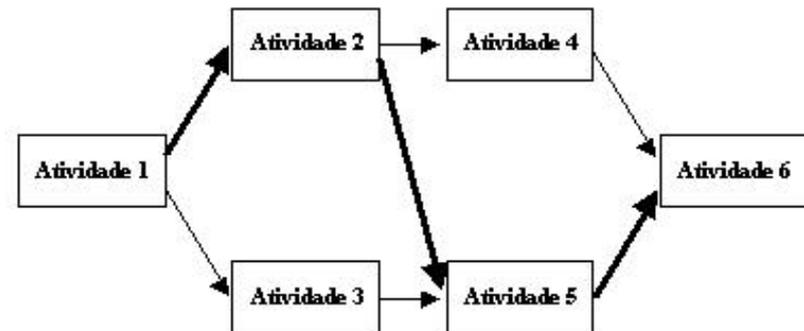
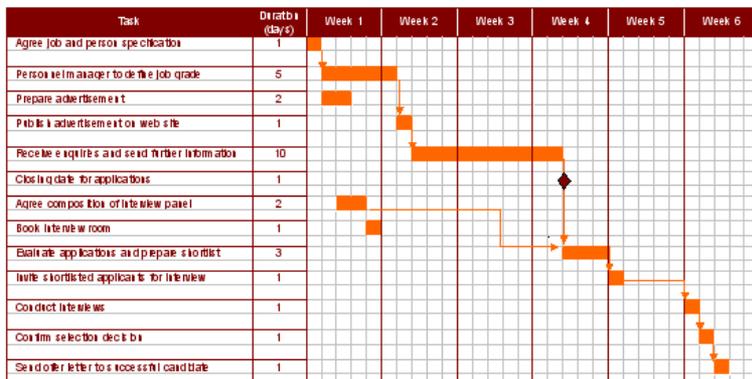


# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

- **Ordenação Topológica:**

- Grafos acíclicos orientados são utilizados em muitas aplicações para indicar precedência entre eventos;
- Exemplo:
  - Caminho crítico em Gerência de Projetos.

Example Gantt Chart showing key dependencies in a recruitment process



# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

- **Ordenação Topológica:**

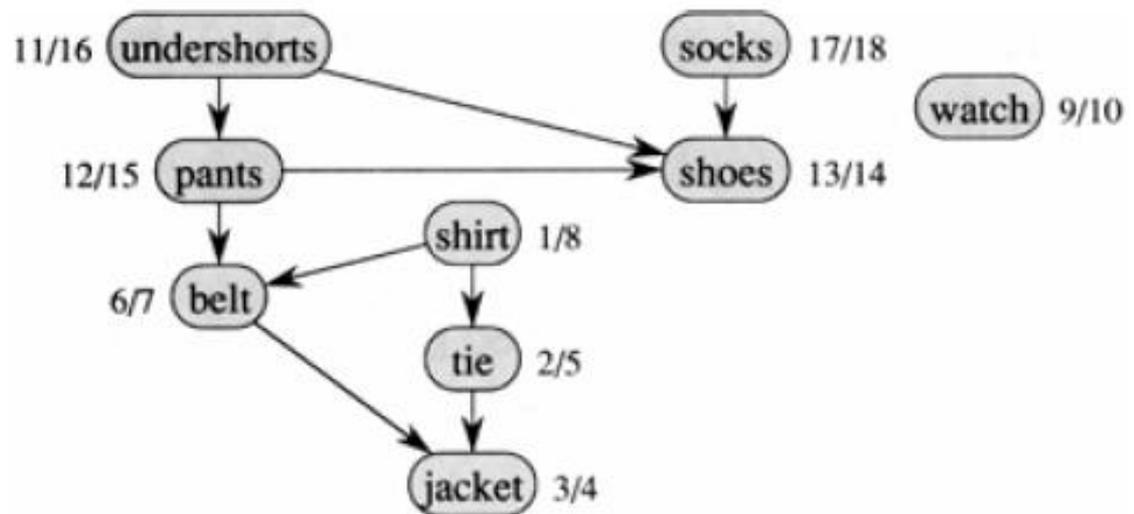
- Algoritmo:

- Entrada:  $G=(V,A)$ :

- Chamar DFS (busca em profundidade);
- Em função do vetor  $f$  (tempo de finalização), retorne uma lista ordenada inversa de todos os vértices do grafo  $G$ .

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

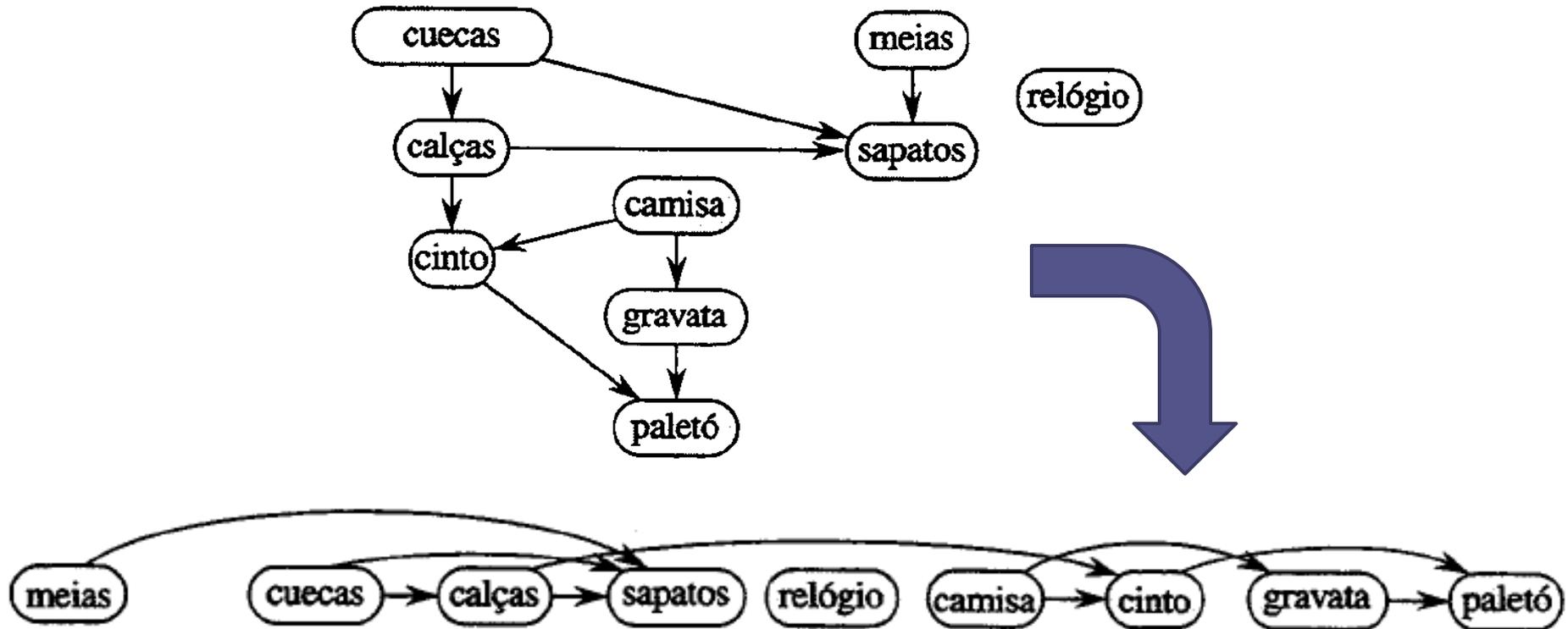
- De outra forma...
- **Ordenação Topológica:**
  - Algoritmo:
    - Chamar DFS (busca em profundidade);
    - A medida que os vértices forem marcados como pretos, adicionar o vértice no início de uma pilha...
    - Retornar pilha...



# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

- **Ordenação Topológica:**

- Exemplo de execução da ordenação topológica....



# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

- **Ordenação Topológica:**

- Comentário:

- Podemos encontrar algumas implementações da ordenação topológica, que não altera o método original da DFS, e utiliza apenas o vetor  $f$  ao final de sua execução.
    - Este método precisa utilizar um algoritmo de ordenação, o que deixa o procedimento “mais caro” computacionalmente.
      - Operação  $n \log(n)$  no último passo.

# Algoritmo dos Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

- Relaxando as arestas de um GAO (grafo acíclico orientado) ponderado de acordo com uma ordenação topológica de seus vértices, podemos calcular caminhos mais curtos a partir de uma única origem com complexidade  $O(|V|+|A|)$ ;
- Relembrando:
  - Bellman-Ford:  $O(|V|.|A|)$

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

- Relembrando dois métodos básicos:

INICIALIZA( $G = (V, A), s$ )

*para cada*  $v \in V$

$d[v] = \infty$

$\pi[v] = \text{NULL}$

*fim para*

$d[s] = 0$

*fim*

RELAXA( $u, v, w$ )

*se*  $d[v] > (d[u] + w(u, v))$  *então*

$d[v] \leftarrow d[u] + w(u, v)$

$\pi[v] = u$

*fim se*

*fim*

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow$  ordenarTopologicamente( $V$ );

*INICIALIZA*( $(V, A), v_s$ )

*para cada vértice*  $u \in K$  (em ordem topológica) *faça*

*para cada vértice*  $v \in Adj[u]$  *faça*

*relaxa*( $u, v, w$ )

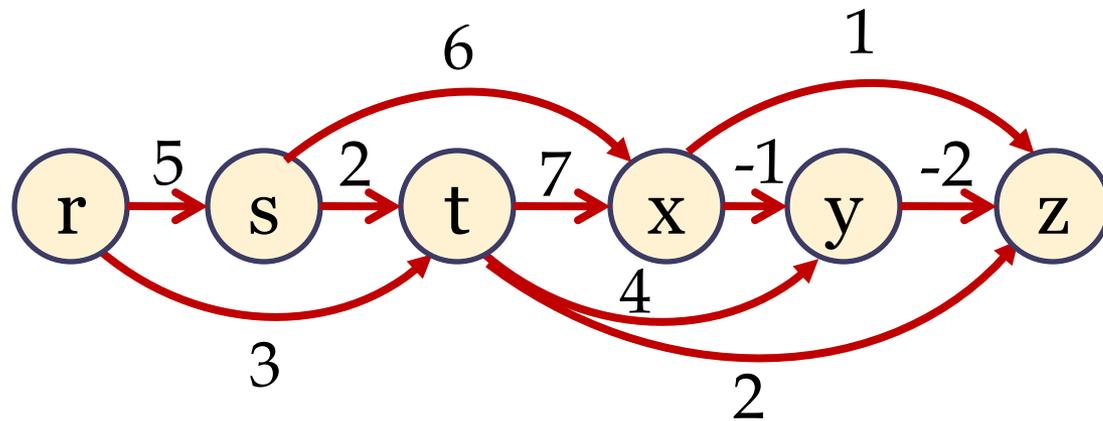
*fim para*

*fim para*

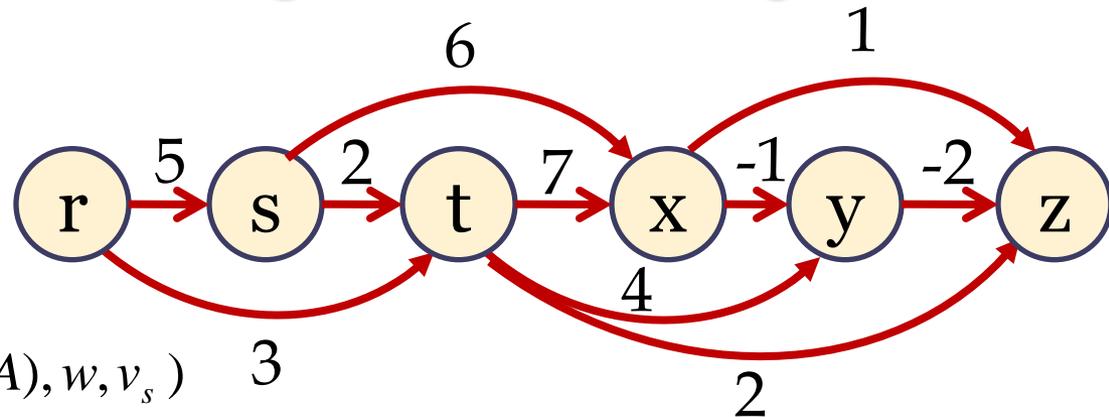
*fim.*

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

- Vamos acompanhar para o grafo:



# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

*para cada vértice*  $u \in K$  (em ordem topológica) *faça*

*para cada vértice*  $v \in \text{Adj}[u]$  *faça*

*relaxa* $(u, v, w)$

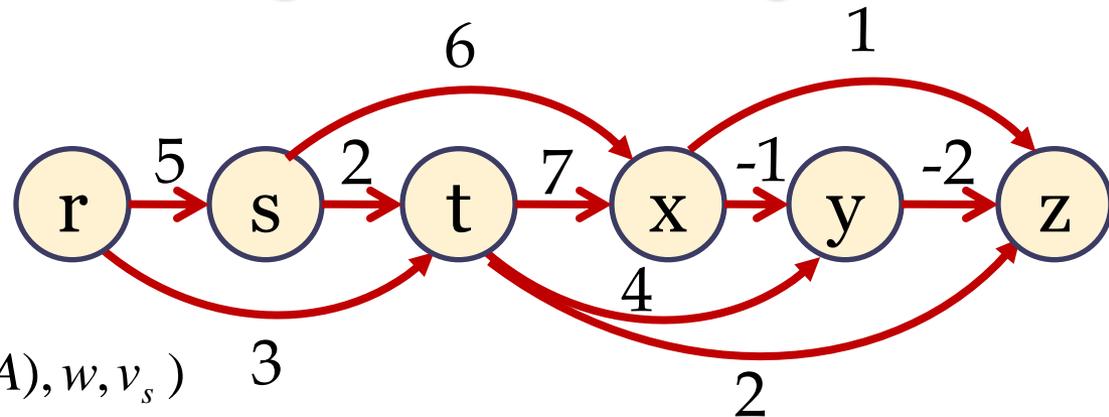
*fim para*

*fim para*

*fim.*

vértice	r	s	t	x	y	z
d	---	---	---	---	---	---
$\pi$	---	---	---	---	---	---
K	---	---	---	---	---	---

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

→  $K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

*para cada vértice*  $u \in K$  (em ordem topológica) *faça*

*para cada vértice*  $v \in \text{Adj}[u]$  *faça*

*relaxa* $(u, v, w)$

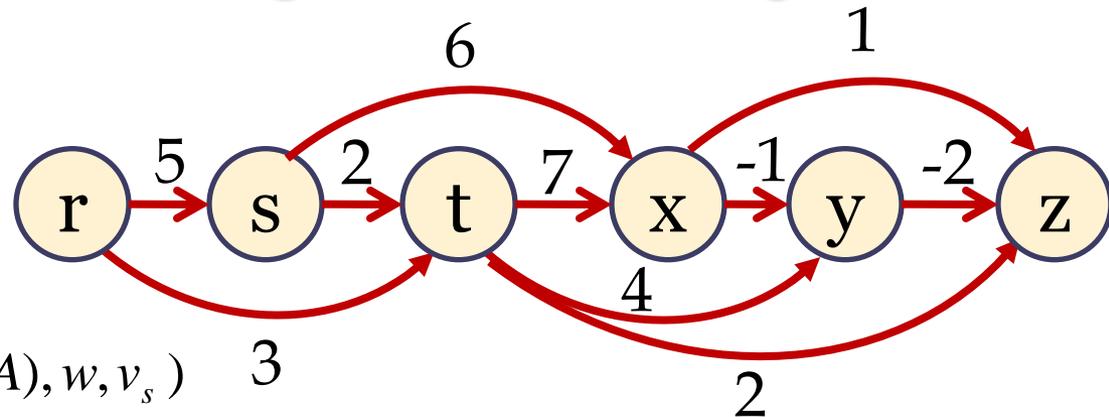
*fim para*

*fim para*

*fim.*

vértice	r	s	t	x	y	z
d	---	---	---	---	---	---
$\pi$	---	---	---	---	---	---
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

**→**  $INICIALIZA((V, A), v_s)$

*para cada vértice  $u \in K$  (em ordem topológica) faça*

*para cada vértice  $v \in \text{Adj}[u]$  faça*

*relaxa( $u, v, w$ )*

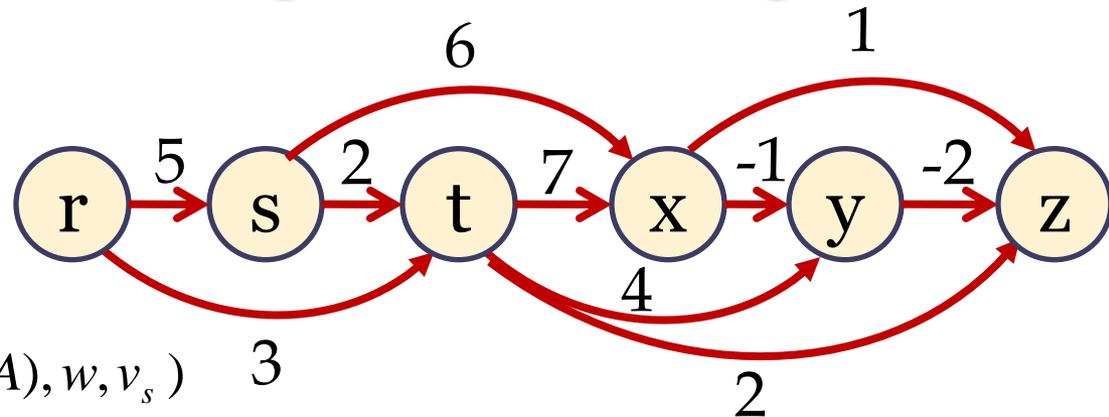
*fim para*

*fim para*

*fim.*

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
$\pi$	NULL	NULL	NULL	NULL	NULL	NULL
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

➔ *para cada vértice*  $u \in K$  (em ordem topológica) *faça*

*para cada vértice*  $v \in \text{Adj}[u]$  *faça*

*relaxa* $(u, v, w)$

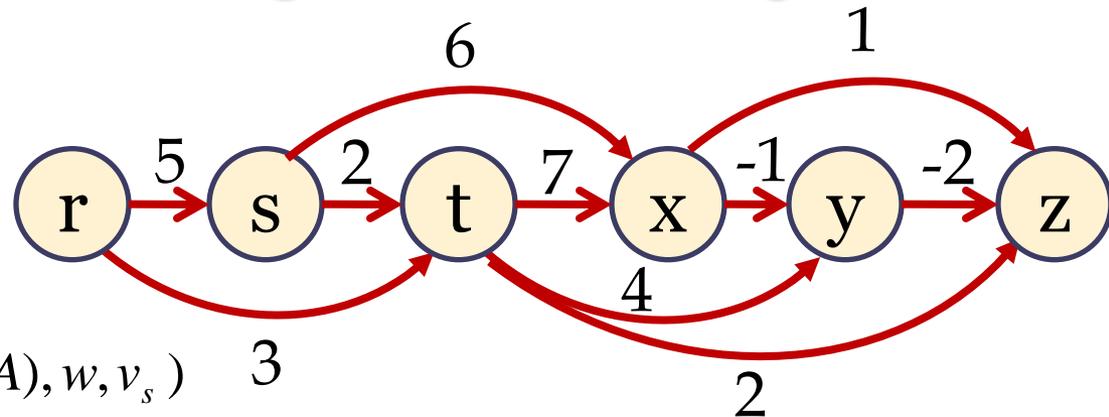
*fim para*

*fim para*

*fim.*

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
$\pi$	NULL	NULL	NULL	NULL	NULL	NULL
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

para cada vértice  $u \in K$  (em ordem topológica) faça

→ para cada vértice  $v \in \text{Adj}[u]$  faça

→ *relaxa* $(u, v, w)$

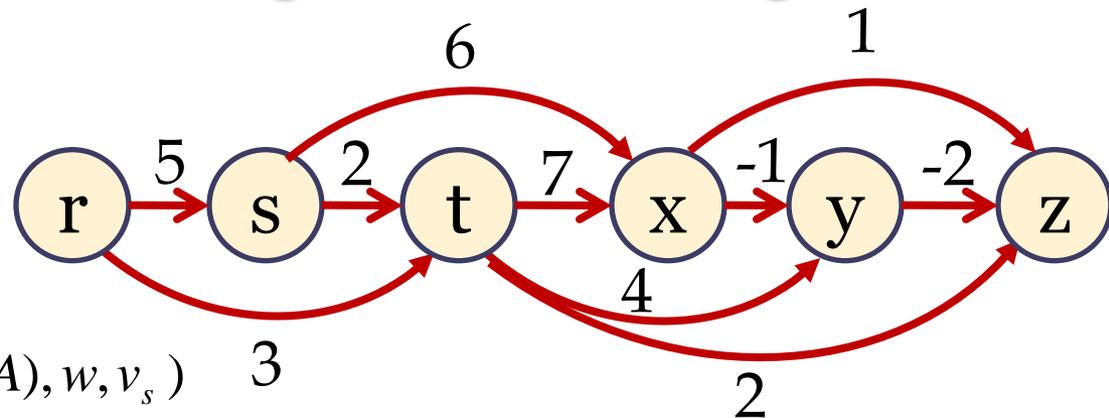
fim para

fim para

fim.

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$	$\infty$
$\pi$	NULL	NULL	NULL	NULL	NULL	NULL
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

para cada vértice  $u \in K$  (em ordem topológica) faça

→ para cada vértice  $v \in \text{Adj}[u]$  faça

→ *relaxa* $(u, v, w)$

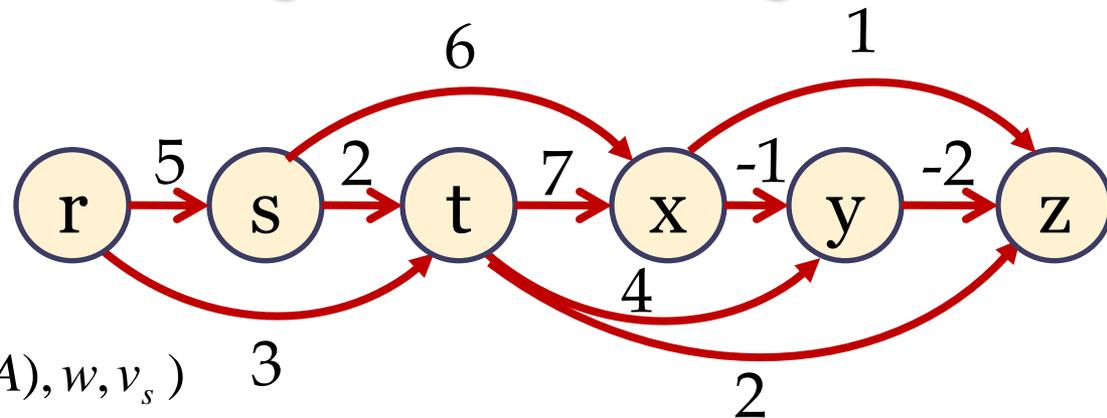
fim para

fim para

fim.

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$
$\pi$	NULL	r	r	NULL	NULL	NULL
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

➔ *para cada vértice*  $u \in K$  (em ordem topológica) *faça*

*para cada vértice*  $v \in \text{Adj}[u]$  *faça*

*relaxa* $(u, v, w)$

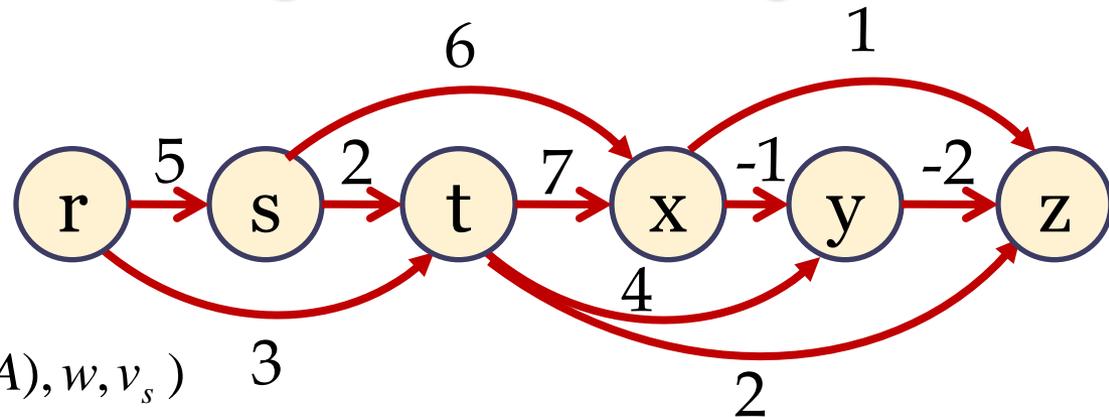
*fim para*

*fim para*

*fim.*

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$
$\pi$	NULL	r	r	NULL	NULL	NULL
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

para cada vértice  $u \in K$  (em ordem topológica) faça

→ para cada vértice  $v \in \text{Adj}[u]$  faça

→ *relaxa* $(u, v, w)$

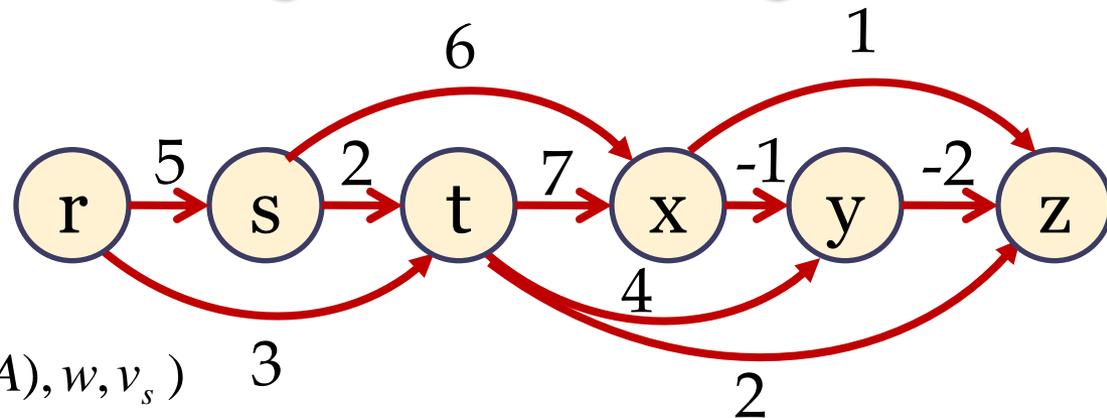
fim para

fim para

fim.

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	$\infty$	$\infty$	$\infty$
$\pi$	NULL	r	r	NULL	NULL	NULL
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

para cada vértice  $u \in K$  (em ordem topológica) faça

→ para cada vértice  $v \in \text{Adj}[u]$  faça

→ *relaxa* $(u, v, w)$

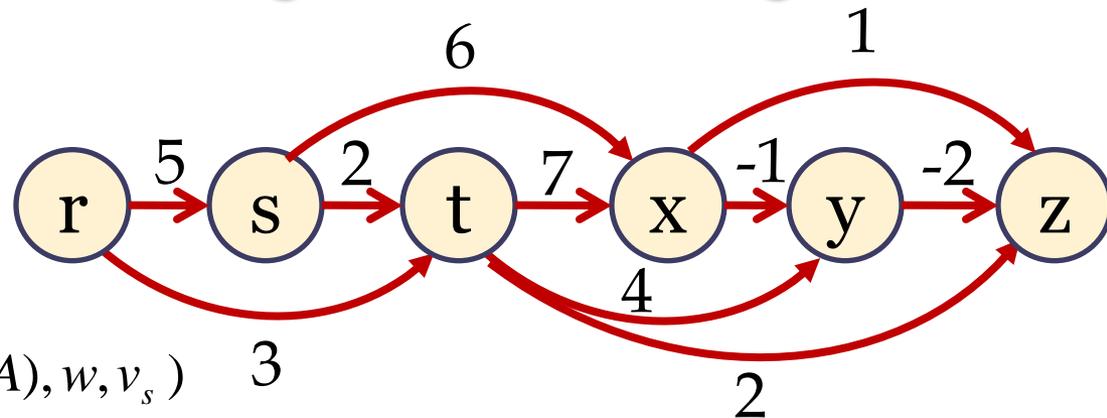
fim para

fim para

fim.

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	11	$\infty$	$\infty$
$\pi$	NULL	r	r	s	NULL	NULL
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

➔ *para cada vértice*  $u \in K$  (em ordem topológica) *faça*

*para cada vértice*  $v \in \text{Adj}[u]$  *faça*

*relaxa* $(u, v, w)$

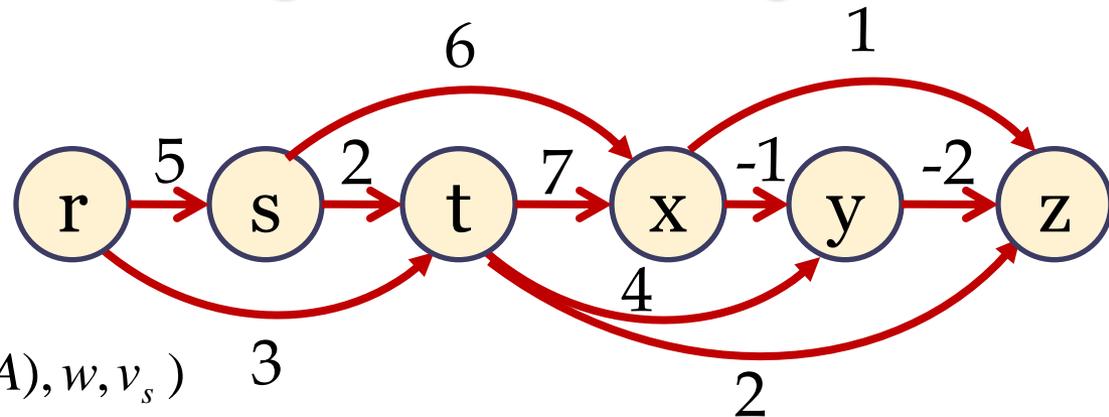
*fim para*

*fim para*

*fim.*

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	11	$\infty$	$\infty$
$\pi$	NULL	r	r	s	NULL	NULL
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

para cada vértice  $u \in K$  (em ordem topológica) faça

➔ para cada vértice  $v \in \text{Adj}[u]$  faça

➔ *relaxa* $(u, v, w)$

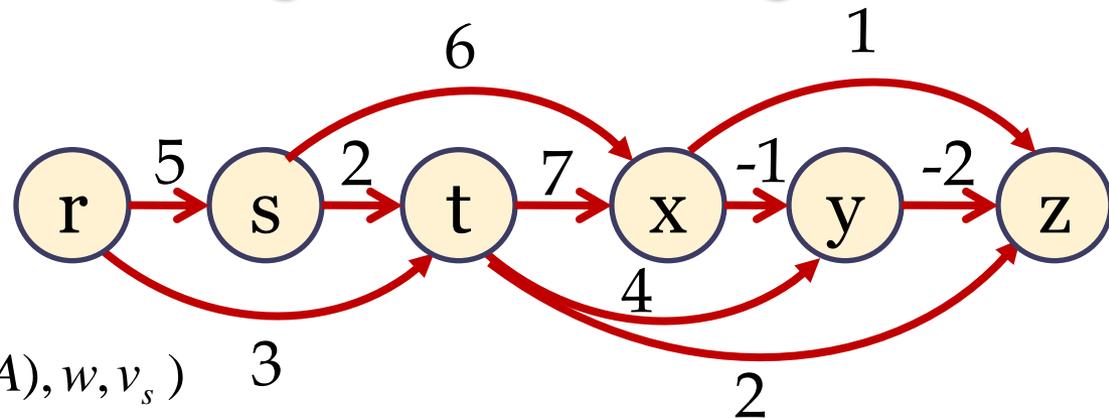
fim para

fim para

fim.

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	11	$\infty$	$\infty$
$\pi$	NULL	r	r	s	NULL	NULL
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

para cada vértice  $u \in K$  (em ordem topológica) faça

➔ para cada vértice  $v \in \text{Adj}[u]$  faça

➔ *relaxa* $(u, v, w)$

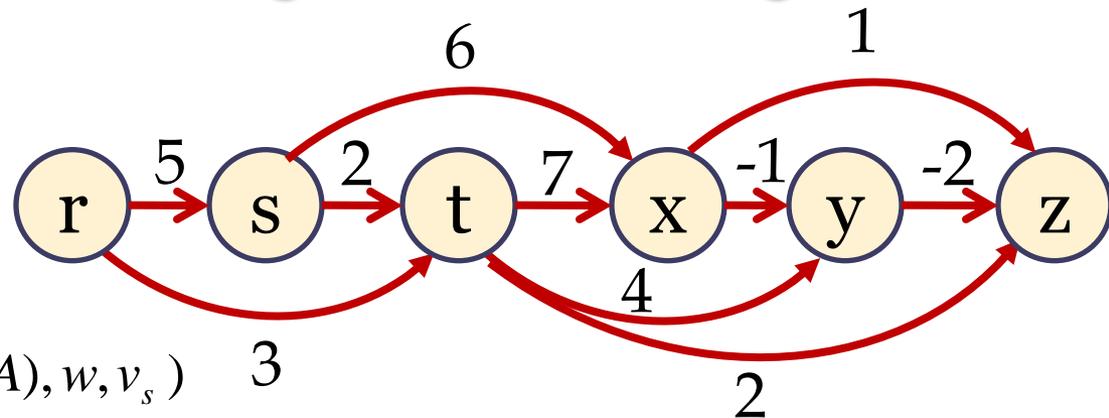
fim para

fim para

fim.

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	10	7	5
$\pi$	NULL	r	r	t	t	t
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

➔ *para cada vértice*  $u \in K$  (em ordem topológica) *faça*

*para cada vértice*  $v \in \text{Adj}[u]$  *faça*

*relaxa* $(u, v, w)$

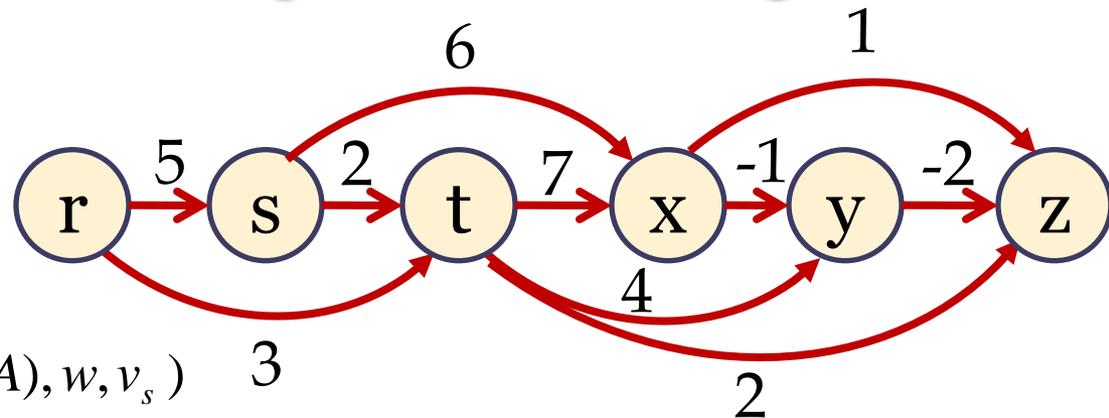
*fim para*

*fim para*

*fim.*

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	10	7	5
$\pi$	NULL	r	r	t	t	t
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

para cada vértice  $u \in K$  (em ordem topológica) faça

➔ para cada vértice  $v \in \text{Adj}[u]$  faça

➔ *relaxa* $(u, v, w)$

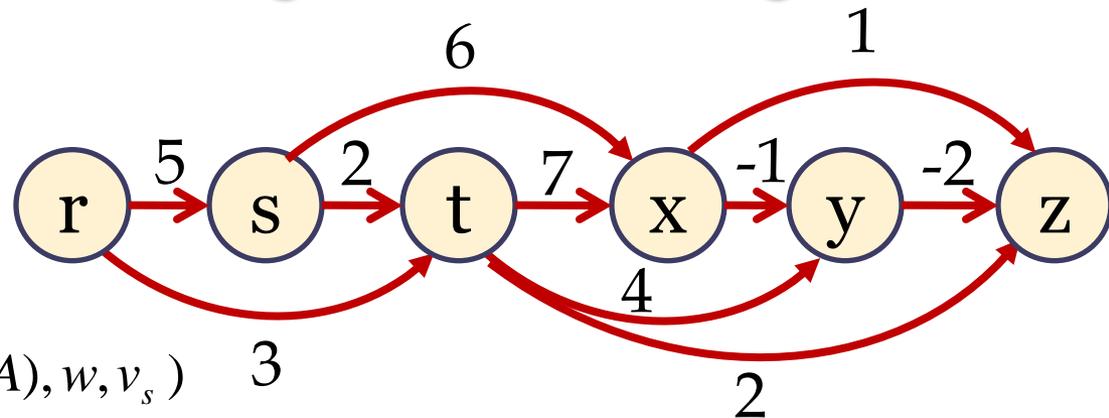
fim para

fim para

fim.

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	10	7	5
$\pi$	NULL	r	r	t	t	t
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

➔ *para cada vértice*  $u \in K$  (em ordem topológica) *faça*

*para cada vértice*  $v \in \text{Adj}[u]$  *faça*

*relaxa* $(u, v, w)$

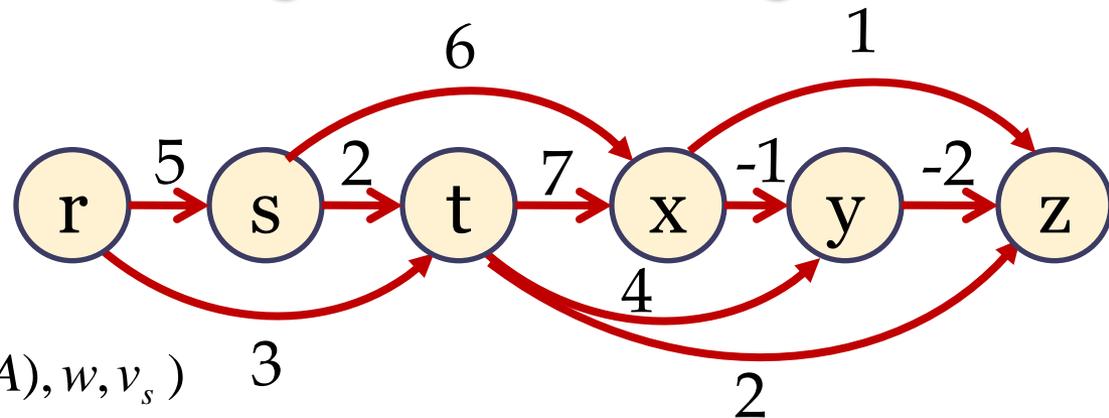
*fim para*

*fim para*

*fim.*

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	10	7	5
$\pi$	NULL	r	r	t	t	t
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

*para cada vértice*  $u \in K$  (em ordem topológica) *faça*

**→** *para cada vértice*  $v \in \text{Adj}[u]$  *faça*

**→** *relaxa* $(u, v, w)$

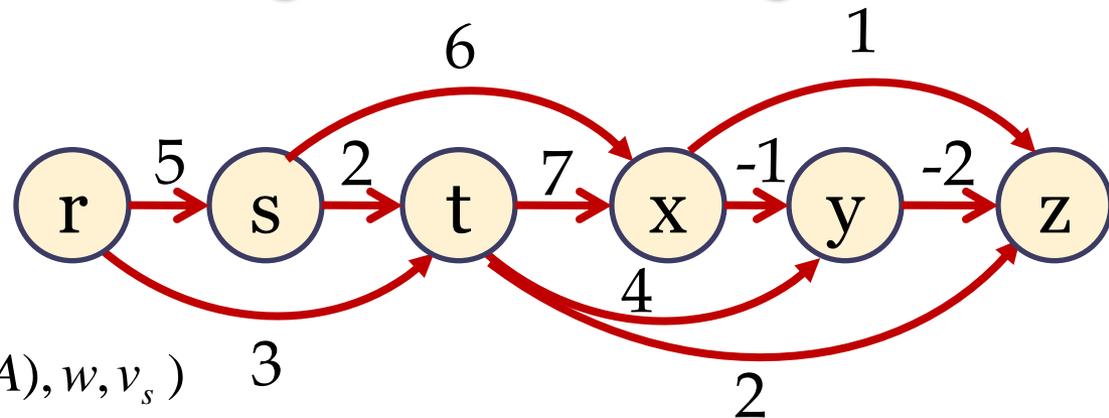
*fim para*

*fim para*

*fim.*

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	10	7	5
$\pi$	NULL	r	r	t	t	t
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

**→** *para cada vértice*  $u \in K$  (em ordem topológica) *faça*

*para cada vértice*  $v \in \text{Adj}[u]$  *faça*

*relaxa* $(u, v, w)$

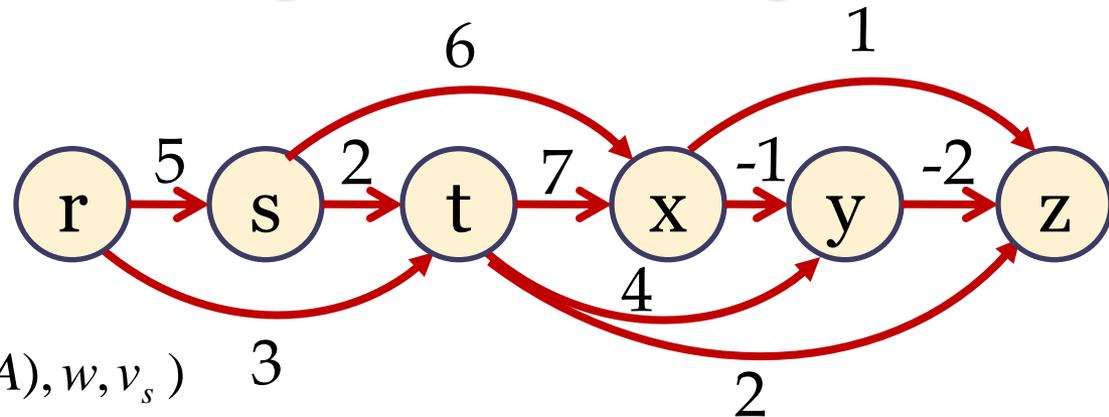
*fim para*

*fim para*

*fim.*

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	10	7	5
$\pi$	NULL	r	r	t	t	t
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

*para cada vértice*  $u \in K$  (em ordem topológica) *faça*

**→** *para cada vértice*  $v \in \text{Adj}[u]$  *faça*

*relaxa* $(u, v, w)$

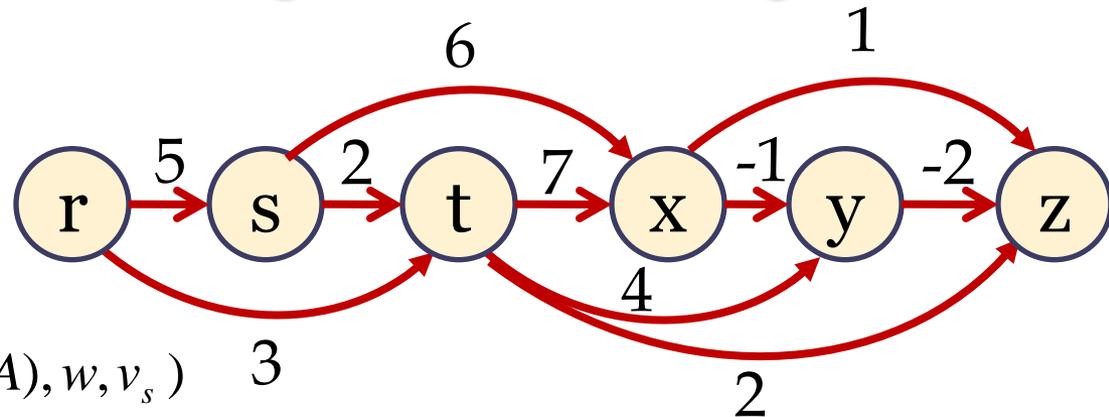
*fim para*

*fim para*

*fim.*

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	10	7	5
$\pi$	NULL	r	r	t	t	t
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados



CaminhoMinimo\_GAO( $G = (V, A), w, v_s$ )

$K \leftarrow \text{ordenarTopologicamente}(V);$

*INICIALIZA* $((V, A), v_s)$

*para cada vértice*  $u \in K$  (em ordem topológica) *faça*

*para cada vértice*  $v \in \text{Adj}[u]$  *faça*

*relaxa* $(u, v, w)$

*fim para*

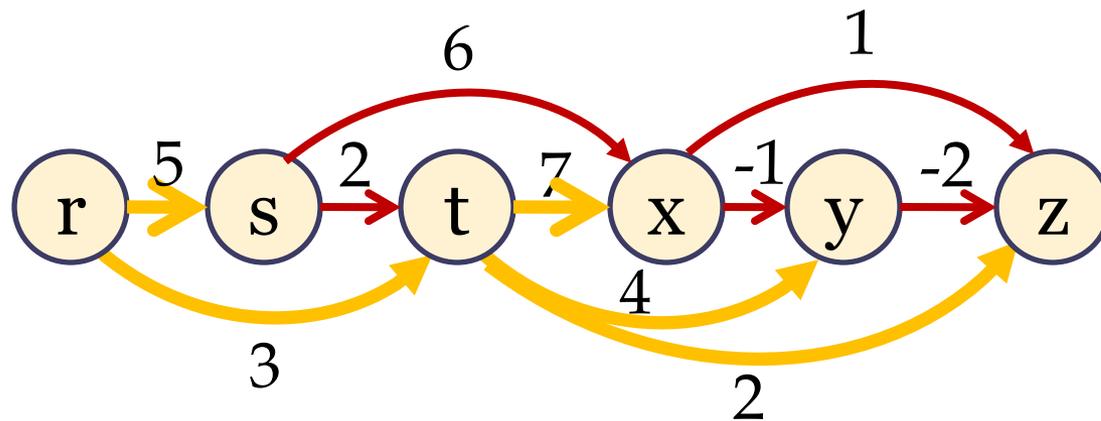
*fim para*

*fim.* ←

vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	10	7	5
$\pi$	NULL	r	r	t	t	t
K	r	s	t	x	y	z

# Caminhos mais curtos de origem única em grafos acíclicos orientados

- Solução:



vértice	r	s	t	x	y	z
d	0	5	3	10	7	5
$\pi$	NULL	r	r	t	t	t

# Exercícios

- Proponha um grafo acíclico com 10 vértices e 20 arestas. Execute passo a passo o algoritmo sobre o grafo proposto.
- Indique uma aplicação da ordenação topológica relacionada a processos da indústria. Mostre um exemplo.

# Bibliografia

- CORMEN, T. H.; LEISERSON, C. E.; RIVEST, R. L.; (2002). Algoritmos - Teoria e Prática. Tradução da 2ª edição americana. Rio de Janeiro. Editora Campus.
  - 22.4 - Ordenação topológica;
  - 24.2 - CM para GAO
  
- ZIVIANI, N. (2007). Projeto e Algoritmos com implementações em Java e C++. São Paulo. Editora Thomson;

