# TEORIA DE GRAFOS E COMPUTABILIDADE

DIGRAFOS
GRAFOS DIRIGIDOS ACÍCLICOS

Prof. Alexei Machado

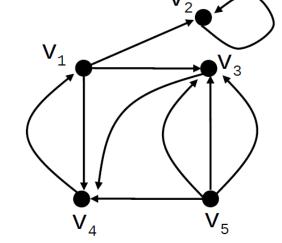
CIÊNCIA DA COMPUTAÇÃO

**PUC MINAS** 

# Digrafos<sup>1</sup>

 Digrafo ou grafo direcionado: é um grafo no qual as arestas são pares ordenados de vértices

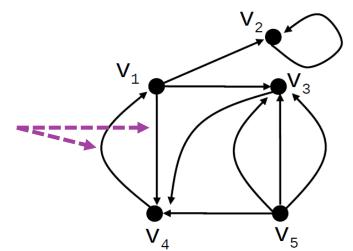
 As arestas em um digrafo são comumente chamadas de arcos



<sup>1 - &</sup>quot;A palavra digrafo é uma adaptação do termo digraph em inglês, que resultou da contração de directed e graph. Já dígrafo (com acento) é outra coisa muito diferente!" — Feofiloff, Paulo (2016) em http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos\_para\_grafos/aulas/digraphs.html

#### Digrafos

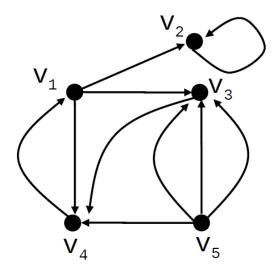
- Vértice inicial e vértice final de um arco
- □ Dois arcos são antiparalelos ou simétricos se o vértice inicial de um é o vértice final de outro e vice versa



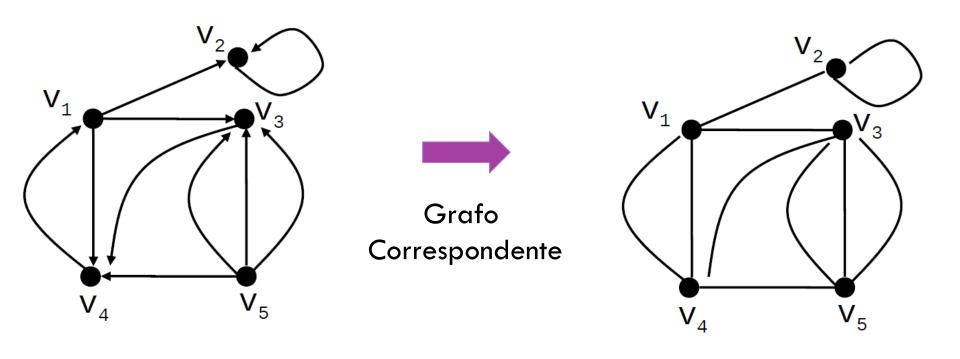
#### Digrafos

- □ Grau de entrada de um vértice: d⁻(v)
- □ Grau de saída de um vértice: d⁺(v)

$$\sum_{i=1}^{n} d^{+}(v_{i}) = \sum_{i=1}^{n} d^{-}(v_{i})$$

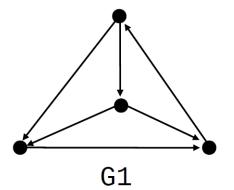


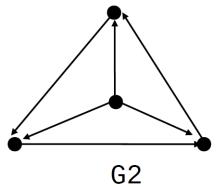
### Digrafos e grafos correspondentes



#### Isomorfismo de digrafos

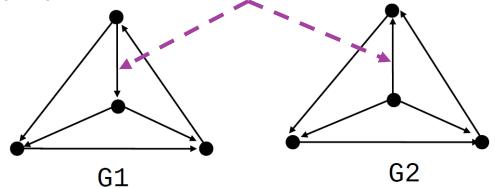
 Isomorfismo de digrafos: a direção das arestas deve ser a mesma





#### Isomorfismo de digrafos

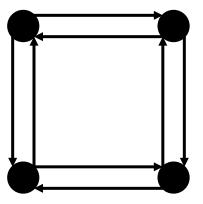
 Isomorfismo de digrafos: a direção das arestas deve ser a mesma



□ G1 e G2 não são isomorfos

#### Digrafos simétricos

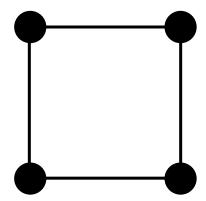
Um digrafo é simétrico se para toda aresta (v<sub>a</sub>,v<sub>b</sub>)
 existe uma aresta (v<sub>b</sub>,v<sub>a</sub>)



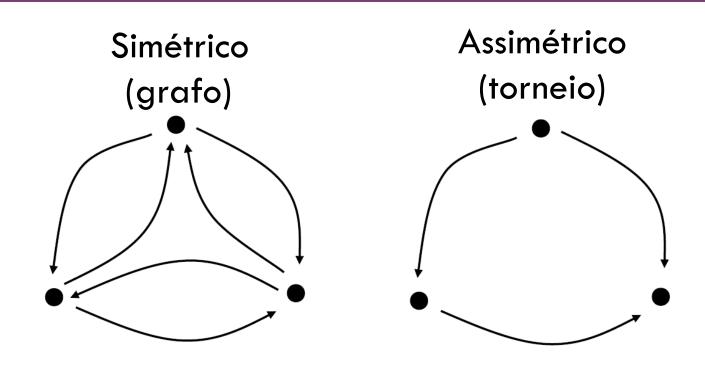
#### Digrafos simétricos

Um digrafo é simétrico se para toda aresta (v<sub>a</sub>,v<sub>b</sub>)
 existe uma aresta (v<sub>b</sub>,v<sub>a</sub>)

□ == grafo!



### Digrafos completos



#### Digrafo balanceado

Se, para todo vértice v de um digrafo, temos

$$d^+(\mathbf{v}) = d^-(\mathbf{v})$$

o digrafo é dito balanceado.

#### Caminhos e circuitos em digrafos

- □ Caminho dirigido: segue a orientação das arestas
  - Semi-caminho: é um caminho no grafo correspondente mas não é no dígrafo

Caminho simples dirigido e Semi-caminho simples

□ Circuito dirigido e Semi-circuito

#### Conectividade

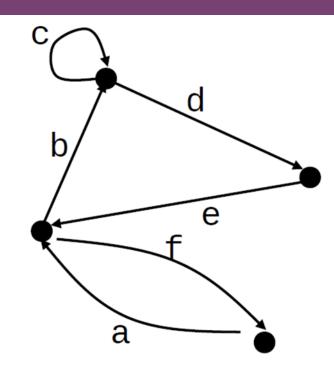
- Digrafo fortemente conexo: existe um caminho dirigido entre quaisquer pares de vértices
- Digrafo fracamente conexo: digrafo não é fortemente conexo, mas seu grafo correspondente é conexo
- Se falarmos que um digrafo é conexo, simplesmente significa que seu grafo correspondente é conexo

#### Eulerianos

- Digrafos Eulerianos: possuem um caminho fechado dirigido que passa por todas as arestas exatamente uma vez
- □ TEOREMA: Um dígrafo é euleriano se, e somente se, ele for fortemente conexo e balanceado

$$d^+(v) = d^-(v) \forall v \in V$$

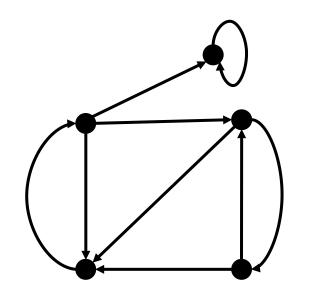
#### **Eulerianos**



## Digrafos e representação

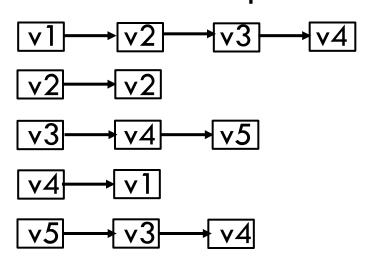
□ Matriz de adjacência

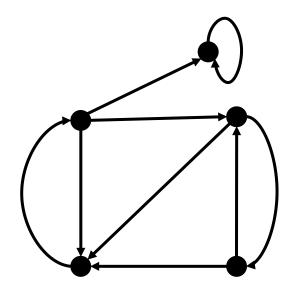
	<b>v</b> 1	v2	<b>v</b> 3	<b>v</b> 4	<b>v</b> 5
<b>v</b> 1	0	1	1	1	0
<b>v</b> 2	0	1	0	0	0
v3	0	0	0	1	1
<b>v</b> 4	1	0	0	0	0
<b>v</b> 5	0	0	1	1	0



### Digrafos e representação

□ Listas de adjacência

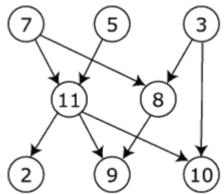




# Grafos dirigidos acíclicos

#### Grafos dirigidos acíclicos

- São digrafos que não possuem ciclos, isto é, para qualquer vértice v não existe um circuito iniciando-se e terminando em v
- Conhecidos como DAG (directed acyclic graph)

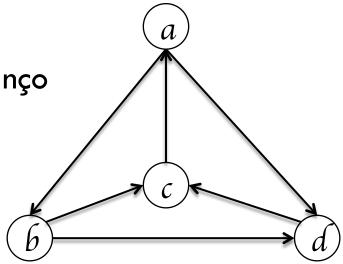


#### Busca em profundidade e ciclos

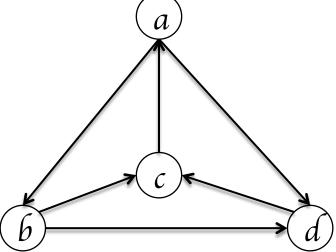
□ Como usar a busca em profundidade para descobrir se um digrafo é um DAG? (a)

#### Busca em profundidade e ciclos

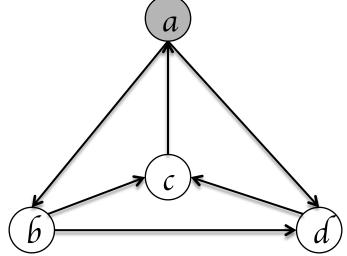
- □ Classificação de arestas
  - □ Arestas de árvore
  - Arestas de cruzamento ou avanço
  - Arestas de retorno



Arestas de árvore: as que levam a vértices ainda não visitados



Arestas de árvore: as que levam a vértices ainda não visitados

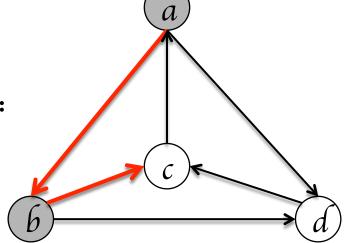


Arestas de árvore: as que levam a vértices ainda não visitados

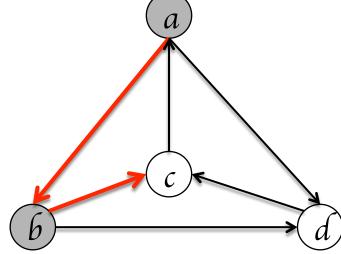
- □ Iniciando a busca em A
  - Chegada em um vértice branco: aresta de árvore

Arestas de árvore: as que levam a vértices ainda não visitados

- Iniciando a busca em A
  - Chegada em um vértice branco: aresta de árvore

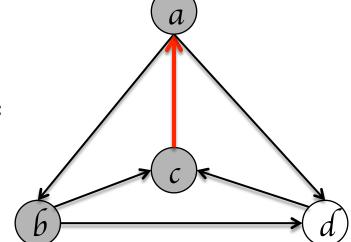


Arestas de retorno: as que conectam um vértice u a um predecessor seu, v

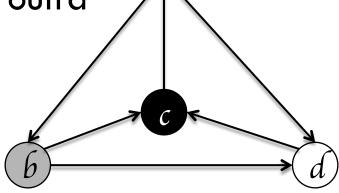


Arestas de retorno: as que conectam um vértice u a um predecessor seu, v

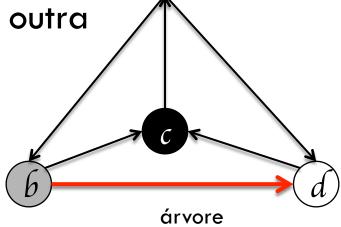
- □ Iniciando a busca em A
  - Chegando em um vértice cinza: aresta de retorno



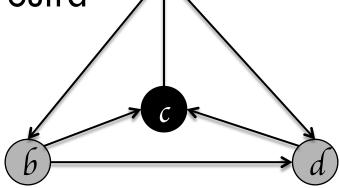
Arestas de cruzamento ou avanço: indicam o avanço em uma árvore existente ou o cruzamento de uma árvore a outra



Arestas de cruzamento ou avanço: indicam o avanço em uma árvore existente ou o
 cruzamento de uma árvore a outra



Arestas de cruzamento ou avanço: indicam o avanço em uma árvore existente ou o cruzamento de uma árvore a outra

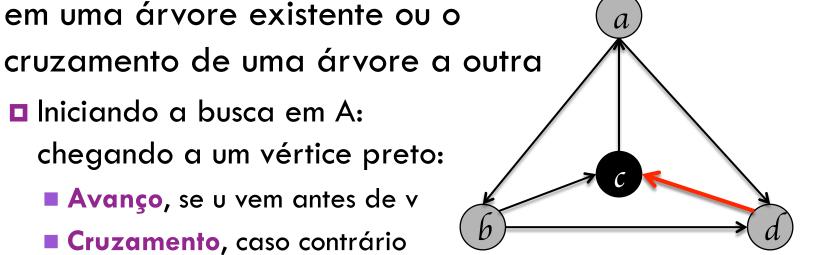


 Arestas de cruzamento ou avanço: indicam o avanço em uma árvore existente ou o

□ Iniciando a busca em A: chegando a um vértice preto:

Avanço, se u vem antes de v

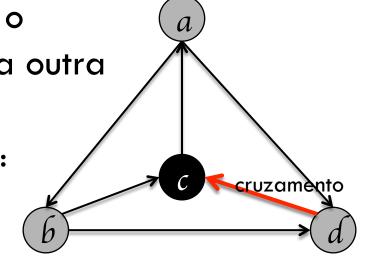
■ Cruzamento, caso contrário



Arestas de cruzamento ou avanço: indicam o avanço
 em uma árvore existente ou o

cruzamento de uma árvore a outra

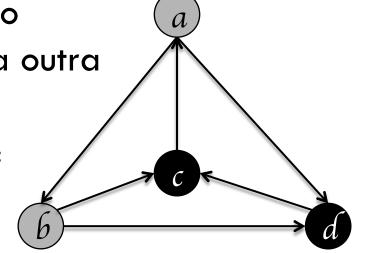
- Avanço, se u vem antes de v
- Cruzamento, caso contrário



Arestas de cruzamento ou avanço: indicam o avanço
 em uma árvore existente ou o

cruzamento de uma árvore a outra

- Avanço, se u vem antes de v
- Cruzamento, caso contrário



Arestas de cruzamento ou avanço: indicam o avanço
 em uma árvore existente ou o

cruzamento de uma árvore a outra

- Avanço, se u vem antes de v
- Cruzamento, caso contrário

Arestas de cruzamento ou avanço: indicam o avanço em uma árvore existente ou o

cruzamento de uma árvore a outra

- Avanço, se u vem antes de v
- Cruzamento, caso contrário

Arestas de cruzamento ou avanço: indicam o avanço em uma árvore existente ou o

avanço

Iniciando a busca em A:chegando a um vértice preto:

cruzamento de uma árvore a outra

- Avanço, se u vem antes de v
- Cruzamento, caso contrário

#### DAG e arestas de retorno

Um digrafo é DAG se e somente se na busca em profundidade não for encontrada nenhuma aresta de retorno.