Aula 24: Grafos Direcionados

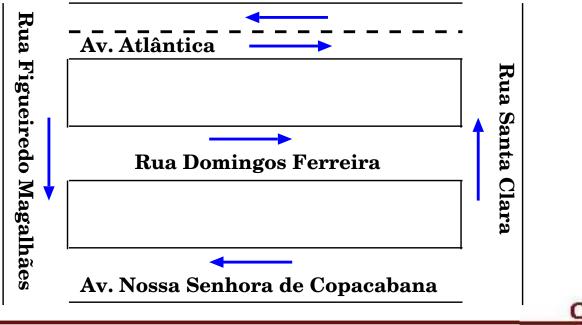
Conteúdo:

- **Introdução**
- **Definição**
- Representação Geométrica
- Conceitos Básicos e Nomenclatura
- Representação por Matrizes

Introdução:

Exemplo 1:

Queremos representar, através de um diagrama, um quarteirão de Copacabana compreendido entre as ruas Figueiredo Magalhães e Santa Clara e limitado pela Av. Atlântica e Av. Nossa Senhora de Copacabana, e nesse diagrama desejamos que estejam contidas as informações sobre a direção (da mão) das ruas desse quarteirão.

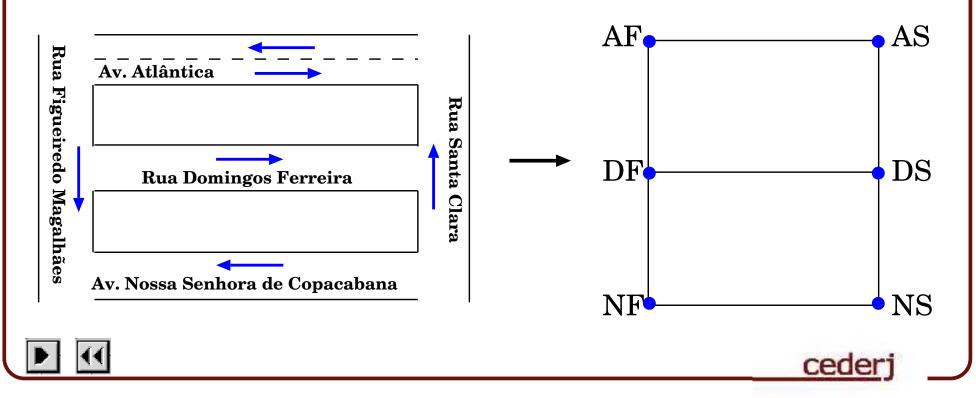


Grafos: Introdução

Exemplo 1 (continuação):

Vamos construir o seguinte grafo G:

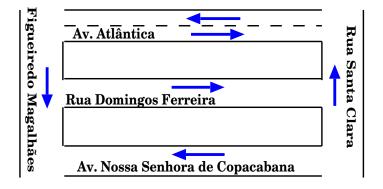
A cada esquina (interseção de ruas) associamos um vértice e a cada rua entre as esquinas uma aresta ligando vértices correspondentes.



Exemplo 1 (continuação):

Mas queremos associar a essa representação a informação sobre direção

(fluxo de trânsito) das ruas.



A Av. Atlântica tem 2 pistas com direções opostas ou seja vamos associar duas arestas a ela, as arestas (AF, AS) e (AS, AF) que chamaremos de arestas direcionadas, onde consideramos que a aresta (AF, AS) tem direção de AF para AS, e a aresta (AS, AF) tem direção de AS para AF.

A Rua Figueiredo Magalhães tem mão única no sentido da Av. Atlântica para a Domingos Ferreira e da Domingos Ferreira para a N. S. de Copacabana, ou seja temos as arestas direcionadas correspondentes (AF, DF) e (DF, NF).

A Rua Santa Clara tem direção contrária a da Figueiredo e temos as arestas direcionadas (DS, AS) e (NS, AS) correspondentes.



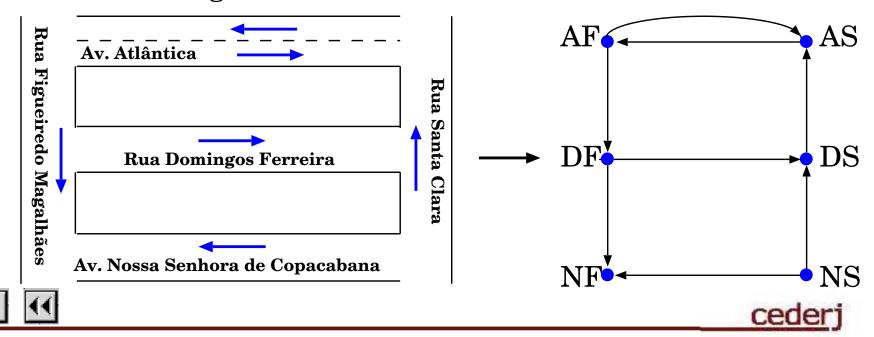
Grafos: Introdução

Exemplo 1 (continuação):

A Domingos Ferreira tem sentido da Figueiredo para a Santa Clara e corresponde a aresta direcionada (DF, DS).

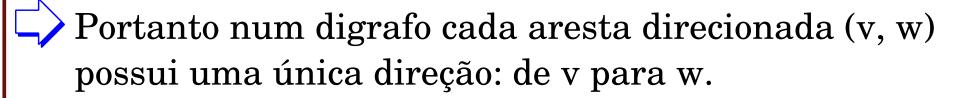
E finalmente a Av. Nossa Senhora de Copacabana tem direção da Santa Clara para a Figueiredo e corresponde a aresta (NS, NF).

Refazendo nosso diagrama com as arestas direcionadas temos então um grafo onde estamos considerando direções nas suas arestas e que chamaremos de grafo direcionado.



Definição:

Um grafo direcionado ou digrafo D é um par ordenado (V, E), denotado D = (V, E), onde V é um conjunto finito não vazio de elementos denominados vértices e E é um conjunto de pares ordenados de vértices distintos de V denominados arestas direcionadas ou arcos.



Representa-se geometricamente









Note que $(v, w) \neq (w, v)$



Dado uma aresta direcionada e = (v, w) dizemos que (v, w) é <u>divergente de v</u> e <u>convergente a w</u>.

Além disso v é dito a cauda de (v, w) e w a cabeça de (v, w).





Representação Geométrica:

Cada vértice ——— ponto do plano

Cada aresta direcionada (arco) (v, w) linha unindo os pontos correspondentes aos vértices v e w onde agora na linha temos uma seta apontando de v para w (a cabeça de (v, w))

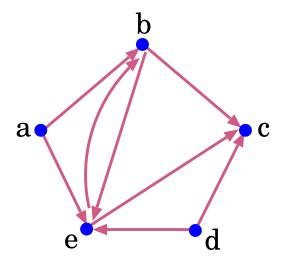


Exemplo 2:

$$D = (V, E)$$

$$V = \{ a, b, c, d, e \}$$

$$\mathbf{E} = \{ (\mathbf{a}, \mathbf{b}), (\mathbf{b}, \mathbf{c}), (\mathbf{a}, \mathbf{e}), (\mathbf{b}, \mathbf{e}), (\mathbf{e}, \mathbf{b}), (\mathbf{e}, \mathbf{c}), (\mathbf{d}, \mathbf{c}), (\mathbf{d}, \mathbf{e}) \}$$



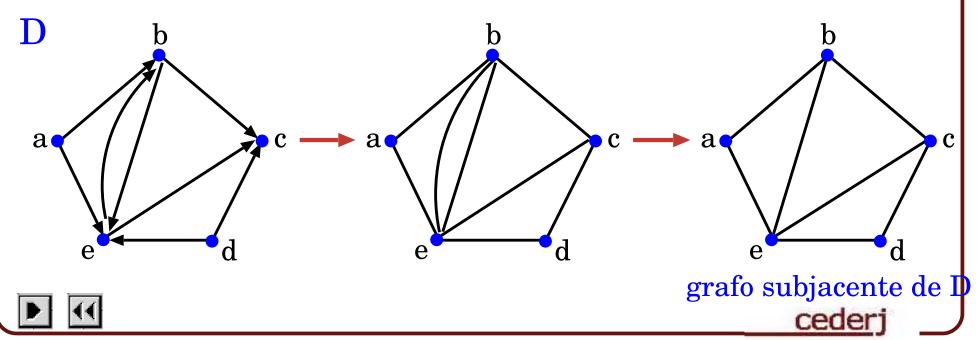




Conceitos Básicos e Nomenclatura:

O grafo não direcionado obtido de D pela remoção das direções das arestas e também pela remoção das arestas paralelas porventura formadas é dito o grafo subjacente de D.

Exemplo 3: Consideremos o grafo D do exemplo 1

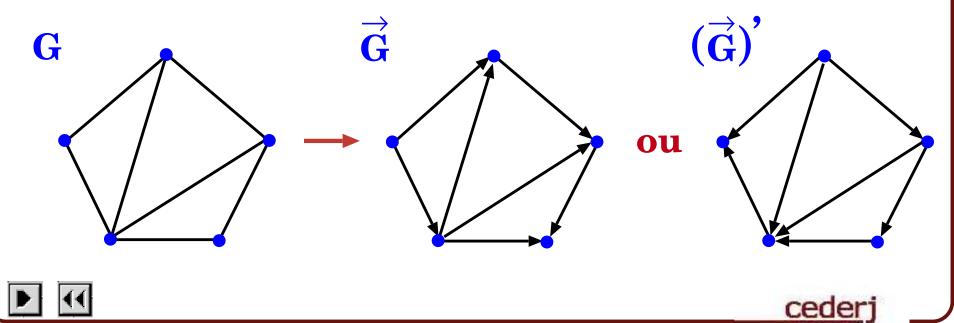




Reciprocamente, dado um grafo G, podemos obter um digrafo a partir de G, especificando para cada aresta uma direção. Esse digrafo obtido é dito uma orientação de G e denotado G.

(Note que essa orientação não é única)

Exemplo 4:



Seja D = (V, E) um digrafo

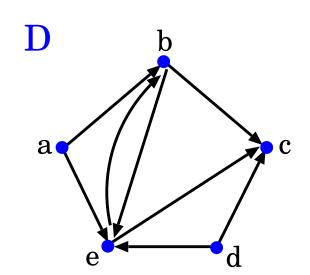
O grau de entrada de $v \in V$ denotado por $d^-(v)$ é o número de arestas direcionadas que convergem para v.

O grau de saída de $v \in V$ denotado por $d^{\dagger}(v)$ é o número de arestas direcionadas que divergem de v.

Se
$$d^{-}(v) = 0 \implies v \notin dito fonte de D$$

Se
$$d^+(v) = 0 \implies v \notin dito sumidouro de D$$

Exemplo 5: Considerando o grafo D do exemplo 1



$$d^{-}(a) = 0$$
 $d^{+}(a) = 2 \Rightarrow a \in fonte$

$$d^{-}(b) = 2$$
 $d^{+}(b) = 2$

$$d^{-}(c) = 3$$
 $d^{+}(c) = 0 \Rightarrow c \in sumidouro$

$$d^{-}(d) = 0$$
 $d^{+}(d) = 2 \Rightarrow d \in fonte$

$$d^{-}(e) = 3$$
 $d^{+}(e) = 2$





Grande parte dos conceitos básicos e da nomenclatura de Grafos Direcionados é análoga a de Grafos (não direcionados).

Define-se de forma análoga passeio, trajeto, caminho, ciclo.

Por exemplo:

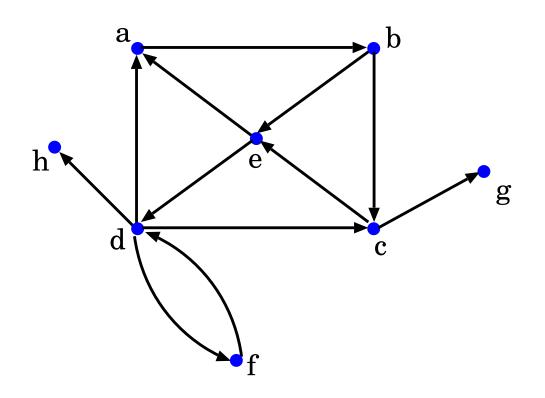
Um passeio (direcionado) em um digrafo D é uma sequência de vértices $P = v_0, v_1, ..., v_k$ de D tal que $(v_i, v_{i+1}) \in E(D)$ para $1 \le i \le k-1$

Note que cada aresta do passeio é direcionada e considerando 2 arestas consecutivas $e_{i-1} = (v_{i-1}, v_i)$ e $e_i = (v_i, v_{i+1})$, o vértice v_i é a cabeça de e_{i-1} e a cauda de e_i .





Exemplo 6:



P₁: abcedcg

P₁: é um passeio de a a g

 P_2 : a b e d f d c g é um trajeto de a a g

 P_3 : a b c g é um caminho de a a g

C₁: a b c e d a é um ciclo

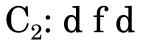
C₂: d f d é um ciclo

→ Observação:

Em digrafos podemos ter ciclos de comprimento 2.



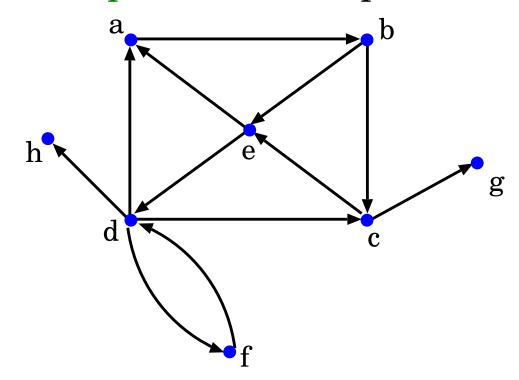






Dizemos que um vértice v alcança um vértice u se existe um caminho (direcionado) de v para u. (u é alcançavel de v)

Exemplo 7: No exemplo anterior



a alcança g (a b c g)

a alcança f (a b e d f)

a alcança h (a b e d h)

•

(Verifique que a alcança todos os outros vértices de D)

Isso acontece com todos os vértices de D? Verifique.





(por exemplo: g não alcança a)



Um digrafo D = (V, E) é fortemente conexo quando para todo par de vértices $v, w \in V$ existir um caminho em D de \underline{v} para \underline{w} e também de \underline{w} para \underline{v} .



Se pelo menos um desses caminhos existir para todo $v, w \in V$, então D é unilateralmente conexo. (isto é, se para cada par v, w de V existir caminho de v para w ou de w para v)



D é fracamente conexo quando seu grafo subjacente for conexo.

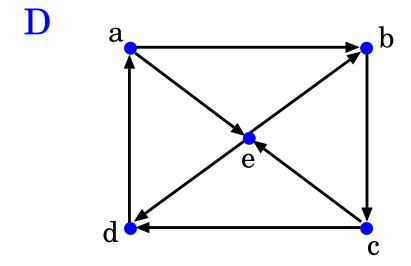


D é desconexo se seu grafo subjacente é desconexo.





Exemplo 8:

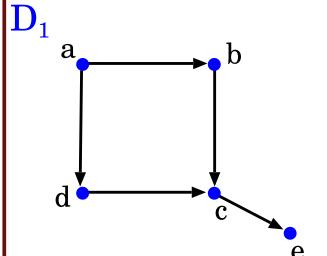


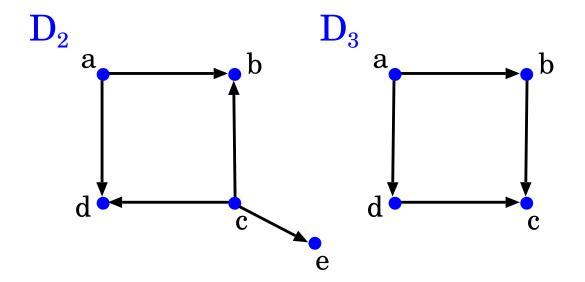
D é fortemente conexo. (Verifique)

— Observe que se um digrafo é fortemente conexo então ele é unilateralmente conexo e fracamente conexo.



Exemplo 9:





 D_1 é unilateralmente conexo D_2 é fracamente conexo D_3 é desconexo

 $egin{array}{c} egin{array}{c} egin{array}$





Grafos

Representação por Matrizes:

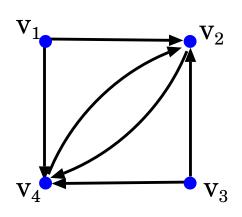


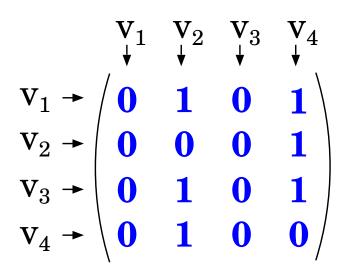
Matriz de Adjacência:

Dado um digrafo (simples) $D = (V, E), V = \{v_1, v_2, ..., v_n\},$ |V| = n, a matriz de adjacência $A = (a_{ij})$ é uma matriz $n \times n$ tal que

$$a_{ij} = \begin{cases} 1 \text{ se } (v_i, v_j) \in E \\ 0 \text{ caso contrário} \end{cases}$$

Exemplo 10:





Observe que a matriz não é simétrica (como no caso de grafos não direcionados).



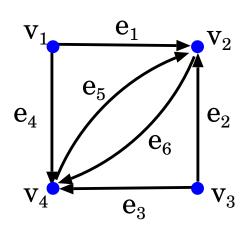


Matriz de Incidência:

Dado um digrafo (simples) $D = (V, E), V = \{v_1, v_2, ..., v_n\},$ $|V| = n \ e \ E = \{e_1, e_2, ..., e_m\}, |E| = m, a \ matriz \ de$ incidência $B = (b_{ij})$ é uma matriz $n \times m$ tal que

$$b_{ij} = \begin{cases} 1 \text{ se a aresta } e_j \text{ \'e divergente do v\'ertice } v_i \\ -1 \text{ se a aresta } e_j \text{ \'e convergente ao v\'ertice } v_i \\ 0 \text{ caso contr\'ario} \end{cases}$$

Exemplo 11:





Resumo:

→ Um grafo direcionado ou digrafo D é uma estrutura formada por 2 tipos de objetos: vértices e arestas direcionadas.

Notação: D = (V, E), V conjunto de vértices, E conjunto de arestas direcionadas

- Cada aresta direcionada (v, w) é um par ordenado de 2 vértices distintos de V, ou seja cada aresta direcionada possui uma direção: de v para w.
- O grau de entrada: d (v) é o número de arestas direcionadas que convergem a v.
- O grau de saída: d⁺ (v) é o número de arestas direcionadas que divergem de v.
 ceder

Grafos: Resumo 24.25

Um digrafo D é fortemente conexo se para todo par de vértices v e w existe caminho de v para w e de w para v. Caso exista apenas um ou outro é dito unilateralmente conexo. D é fracamente conexo se seu grafo subjacente for conexo.

- ightharpoonup Dado um digrafo D = (V, E), V = {v₁,..., v_n}, E = {e₁,..., e_m}
 - Matriz de adjacência $A = (a_{ij}) n \times n$

$$a_{ij} = \begin{cases} 1 \text{ se } (v_i, v_j) \in E \\ 0 \text{ caso contrário} \end{cases}$$

• Matriz de incidência $B = (b_{ij}) n \times m$

$$b_{ij} = \begin{cases} 1 \text{ se a aresta } e_j \text{ \'e divergente do v\'ertice } v_i \\ -1 \text{ se a aresta } e_j \text{ \'e convergente ao v\'ertice } v_i \\ 0 \text{ caso contr\'ario} & \text{cederj} \end{cases}$$