## DISCIPLINA: ESTRUTURA DE DADOS II 2018



## Grafos

Prof. Luis Cuevas Rodríguez, PhD



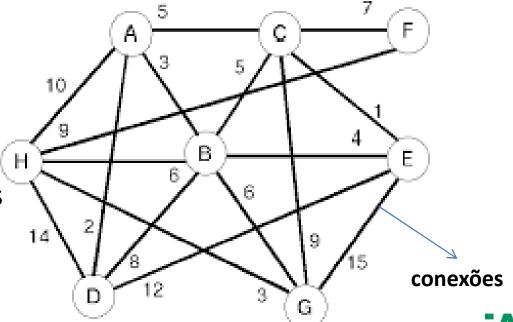


 Grafo: Estrutura matemática que permite codificar relacionamento entre pares de objetos.

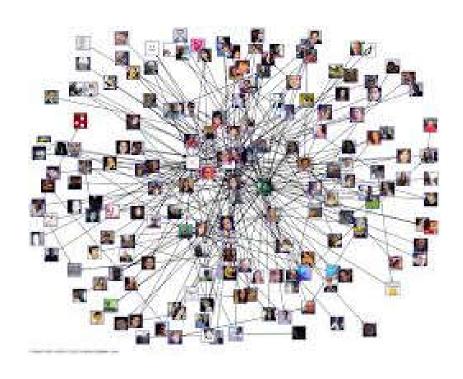
Nó ou vértices → objetos Arestas → relacionamentos

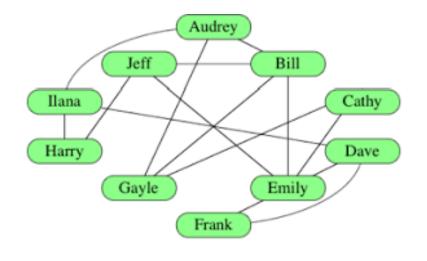
Conjunto de vértices e arestas

$$G=(V,E)$$



Relacionamento social entre pessoas (Red social)



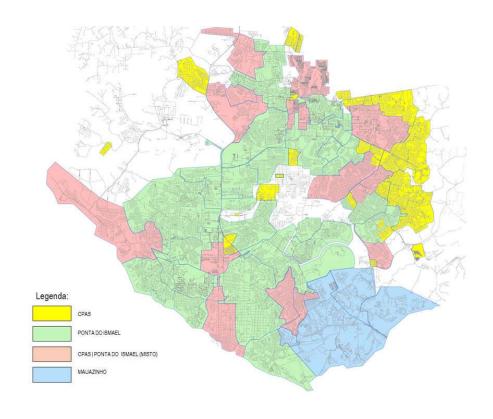


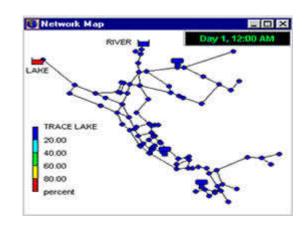
- "coisas" que se relacionam entre si são chamados de nós do grafo
- Cada relacionamento entre os nós é chamado de *aresta*

Rota entre cidades – ESTADO DO AMAZONAS Mapa rodoviário COLÓMBIA Rutas entre ciudades Prof. Luis Cuevas Rodríguez, PhD

> DO ESTADO DO A M A Z O N A S

Sistema de distribuição de água





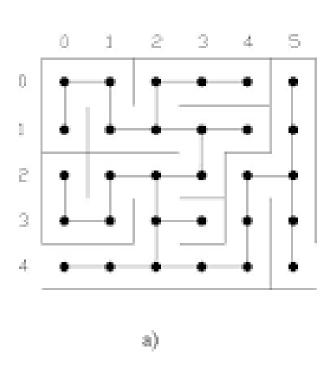


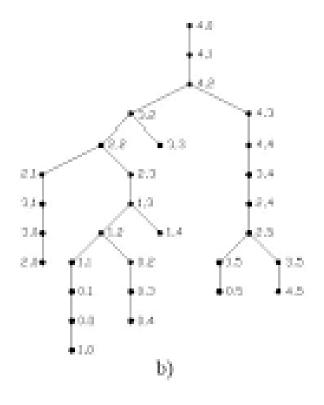
hierarquia de uma empresa





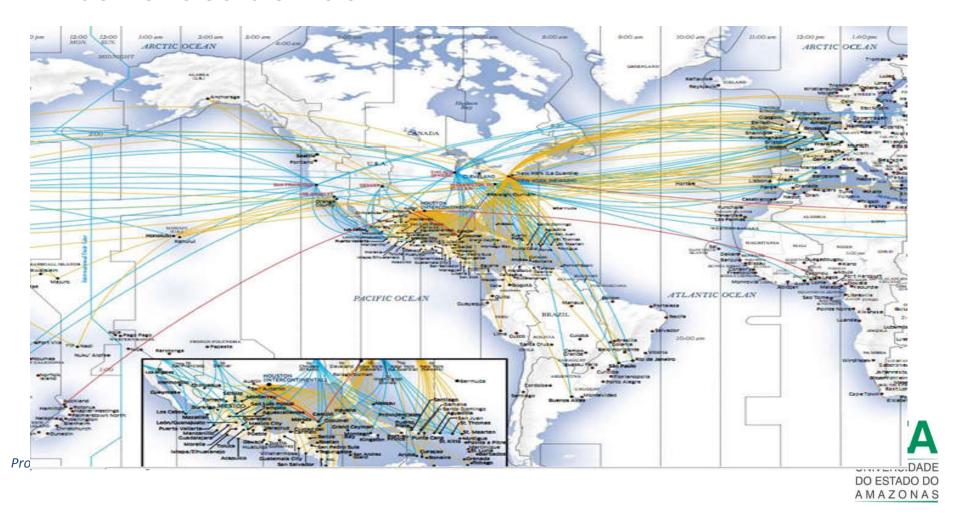
#### • Labirinto





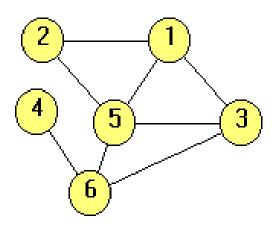


• conexões de vôo



$$G=(V,E)$$

$$e_i$$
=(2,1)  
 $e_i \in E$   
 $2 \in V e 1 \in V$ 



- número de vértices de G é  $n(G) = |V_G|$
- número de arestas por  $m(G) = |E_G|$

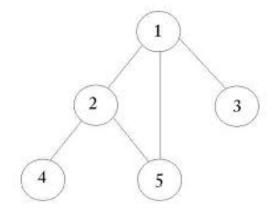


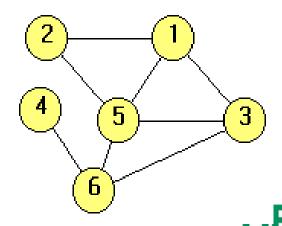
# **Grafo Completo**

• Se EG = V(2)G

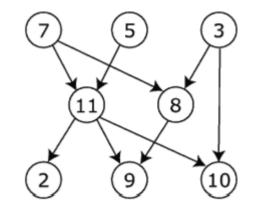


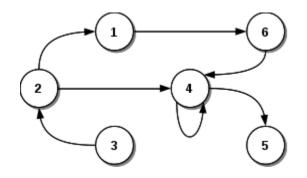
- Não dirigido ou não direcionado: ás arestas não tem uma direção, as relações não tem sentido definido.
- As arestas podem ser seguidas em qualquer direção.
- Arestas são pares não ordenados de vértices.
- Self-loop não são permitidos





- Dirigido ou direcionado: as relações tem sentido definido. Uma única direção.
- Arestas são pares ordenados de vértices.
  - Saindo de um nó em direção ao outro.
  - Pode ser no mesmo vértice (selfloop) . ex. 4

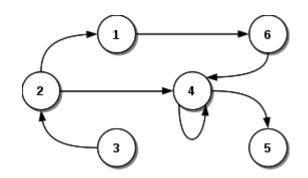




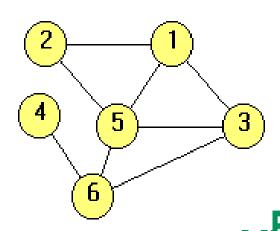


## Relação de adjacência

- Grafos dirigidos: (u,v): v é adjacente de u (ou v é vezinho de u)
  - A aresta sai de u para v
  - -Ex. (2,1); (6,4)



- Grafos não dirigidos, a relação de adjacência é simétrica
  - $-(u,v) \leftrightarrow (v,u)$
  - Ex. (2,5) 5 é adjacente a 2 e 2 é adjacente a 5



## **Grafo Completo**

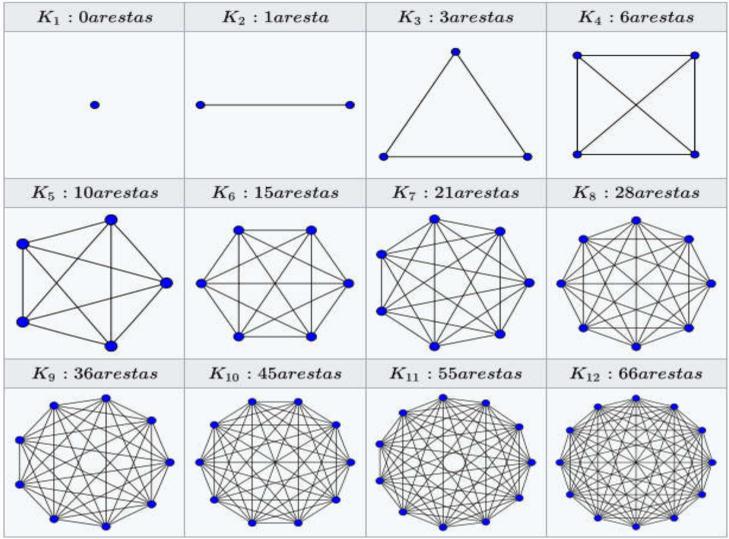
- Todo vértice é adjacente a todos os outros vértices.
- O grafo completo de n vértices é frequentemente denotado por K<sub>n</sub>
- Numero de arestas

$$\binom{n}{2} = \frac{n(n-1)}{2}$$

- Se  $E_G = {V_G \choose 2}$  então é um grafo completo.
- Grafo vazio se  $E_G = \emptyset$



## **Grafo Completo**





## Grau do vértice

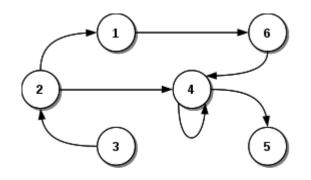
• **Dirigidos**: é o número de arestas que saem do vértice más as que chegam.

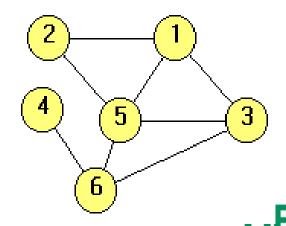
Ex. 
$$gr(2) = 3$$
,  $gr(5) = 1$ 

- Grau de saída: número de arestas que saem. Ex gr\_s(1) = 1; gr s(4)=2
- Grau de entrada: número de arestas que entram Ex.  $gr_e(2)=1$ ,  $gr_e(4)=3$



$$- Ex. gr(2) = 2; gr(1) = 3; gr(5) = 4$$





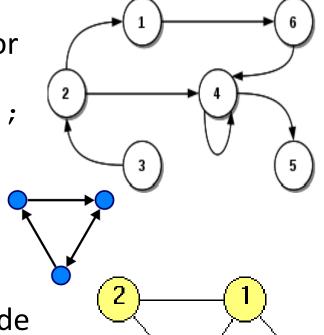
## Caminho

 Caminho do vértice x a o vértice y: é uma seqüência de vértices ligados por arestas desde x até y.

- Podem existir ciclos (4,4)
  - Dirigido: mínimo uma aresta
  - Não dirigido: mínimo três arestas

Comprimento do caminho: número de arestas do caminho

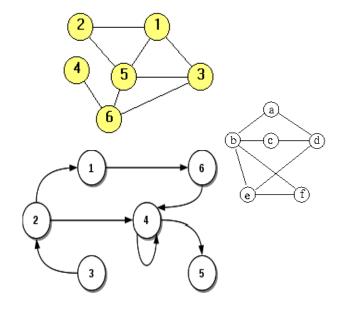
- Ex. comp 
$$(2,1,6,4)=3$$
; comp  $(3,2,4,5,6)=4$ ; comp  $(4,4,5)=2$ 



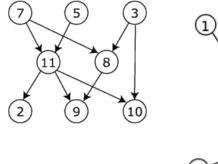


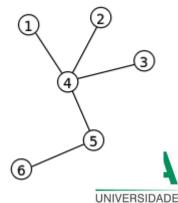
## Grafos cíclicos

 Grafos que tem pelo menos um ciclo → grafos cíclicos



 Grafo que não tem ciclo → grafos acíclicos





DO ESTADO DO A M A Z O N A S

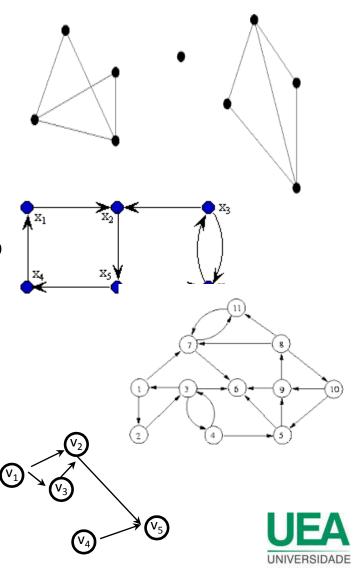
#### Grafo conexo

#### Grafo conexo

 Não dirigido: se cada par de vértices nele estiver conectado por um caminho. Não esta quebrado

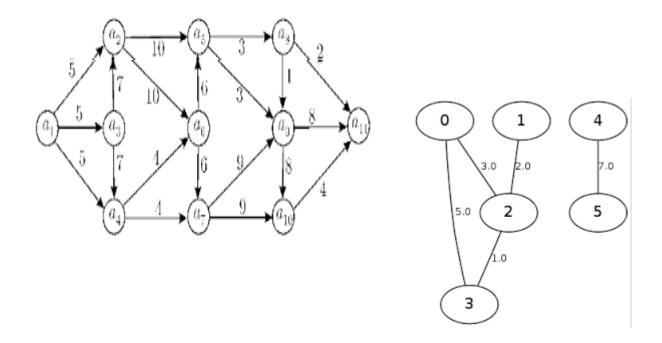
#### Dirigido

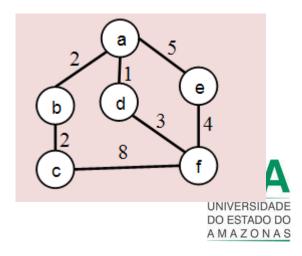
- Fortemente conexo: existe um caminho entre qualquer par de vértices nas duas direções.
- Conexo: qualquer par de vértice existe um caminho em uma das direções.
- Fracamente conexo: não tem caminho entre dois vértices, mas se suas arestas são substituídas por não direcionadas produz um grafo conexo.



## Grafos ponderados

• Grafos ponderados: tem valores associados as arestas. Ex. custo, distancia, etc.



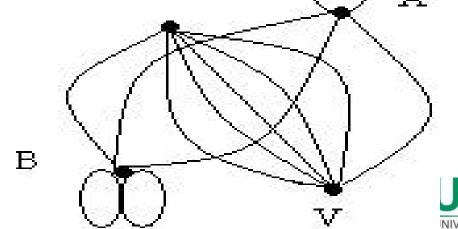


Prof. Luis Cuevas Rodríguez, PhD

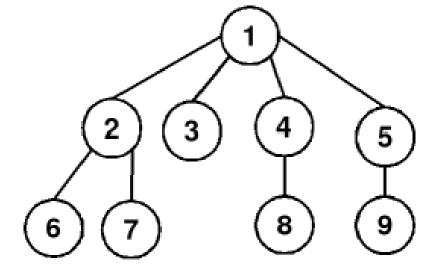
## Multigrafo ou pseudografo

- Um grafo
- Pode possuir arestas múltiplas (ou paralelas, arestas com mesmos nós finais)

 Dois vértices podem estar conectados por mais de uma aresta



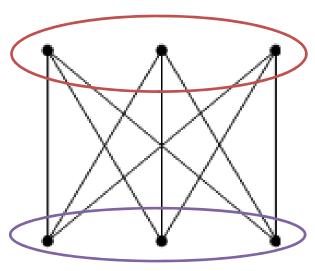
- Árvore é um grafo
  - Não dirigido
  - Acíclico
  - Conexo

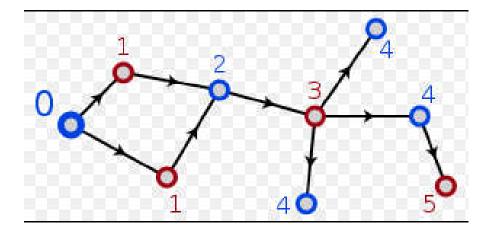




## Grafo bipartido

 um grafo cujos vértices podem ser divididos em dois conjuntos disjuntos U e V tais que toda aresta conecta um vértice em U a um vértice em V









## Operações entre grafos

- união de dois grafos G e H é o grafo:
  - ( $V_G \cup V_H$ ,  $E_G \cup E_H$ )
  - $-G \cup H$
- Interseção de dois grafos G e H é o grafo:
  - ( $V_G \cap V_H$ ,  $E_G \cap E_H$ )
  - $-G \cap H$
- Grafo disjunto: G e H são disjuntos se os conjuntos V<sub>G</sub> e V<sub>H</sub> são disjuntos,

$$-V_{G} \cap V_{H} = \emptyset$$
;.



## Exercícios

- 1. Construir uma representação geométrica do grafo G = (V,E), onde:
  - $V = \{1,2,3,4,5,6\}$
  - $E = \{(1,3), (1,4), (1,5), (2,3), (2,4), (2,5), (3,5), (4,5)\}$
- Os amigos João, Pedro, Antônio, Marcelo e Francisco sempre se encontram para botar conversa fora e às vezes jogar dama, xadrez e dominó. As preferências de cada um são as seguintes: João só joga xadrez; Pedro não joga dominó; Antônio joga tudo; Marcelo não joga xadrez e dominó e Francisco não joga nada.
- a) Represente através de um grafo bipartido G=(V,E) todas as possibilidades de um amigo jogar com os demais. Defina V e E.
- b) Defina um subgrafo em que todos, menos Francisco, joguem ao mesmo tempo.
- c) A partir do grafo bipartido do item a) construa um grafo rotulado que mostra quem pode jogar com quem o que.

#### Exercício

- 1. O grafo do cavalo t-por-t é definido assim: os vértices do grafo são as casas de um tabuleiro de xadrez com t linhas e t colunas; dois vértices são adjacentes se um cavalo (= horse) do jogo de xadrez pode saltar de um deles para o outro em um só movimento. (Veja figura 1.3.)
  - Faça uma figura do grafo do cavalo 3-por-3.

