

# Grafos - Conceitos

Prof.: Leonardo Tórtoro Pereira  
leonardop@usp.br

\*Material baseado em aulas dos professores: Elaine Parros Machado de Souza, Gustavo Batista, Robson Cordeiro, Moacir Ponti Jr., Maria Cristina Oliveira e Cristina Ciferri.

# Por que aprender Grafos?

- Modelar problemas que envolvam conjuntos de objetos e relacionamentos entre pares de objetos estabelecidos por conexões.
- Modelar relações e processos em diversos sistemas:
  - ◆ Físicos, biológicos, sociais e de informação

# Por que aprender Grafos?

- Redes de
  - ◆ Comunicação (Facebook)
  - ◆ Organização de dados
  - ◆ Dispositivos computacionais
  - ◆ Fluxo de Computação
- Sistemas de recomendação (Amazon, Netflix, etc.)
- Otimização de caminhos (Google Maps, Uber, etc.)
- Modelar sintaxe de linguagem natural

# Por que aprender Grafos?

- Estudo de átomos e moléculas
- Medir prestígio
- Espalhamento de rumor
- Amizades entre pessoas
- Padrões de reprodução de animais
- Espalhamento de **doenças**
- Relação entre genes
- ...

# Programa completo Jupiterweb

- Conceitos fundamentais e aplicações computacionais de grafos.
- Estruturas de dados para representação de grafos: lista de arestas, lista de adjacências e matriz de adjacências.
- Percursos em grafos e aplicações: busca em largura e profundidade.

## Programa completo Jupiterweb

- Algoritmos clássicos sobre grafos e aplicações, tais como caminhos mínimos, árvores geradoras mínimas e ordenação topológica.

# Definições

# Definições

## → Grafos

- ◆ Estruturas abstratas que modelam objetos e a relação (conexão) entre eles.

## → Teoria dos Grafos

- ◆ Área de matemática combinatória
- ◆ Resolução de problemas em computação



# Definições

→ O que é um Grafo?

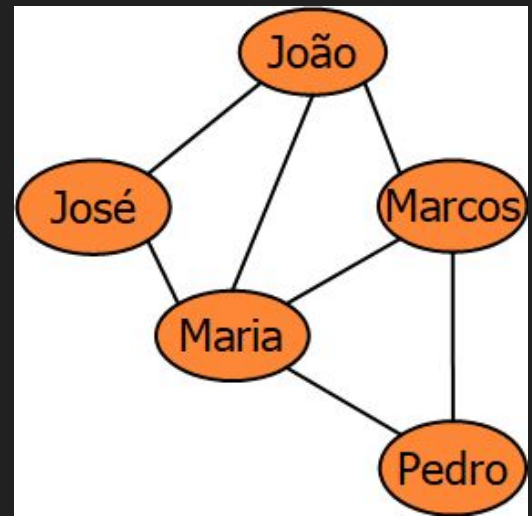
- ◆ Uma estrutura definida por conjuntos de nós (ou vértices) e as arestas que ligam esses nós
- ◆ Grafo **G** definido como um par  $(V, A)$ 
  - $V$ : Conjunto de nós, ou vértices
  - $A$ : Conjunto de pares de vértices chamados de arestas ou arcos

## Definições

→ Exemplo de Grafo

◆ Rede social de amizade

- Cada vértice é uma pessoa
- Cada aresta representa uma amizade entre pessoas



# Representação

# Representação

- Para criarmos um Tipo Abstrato de Dado (TAD) de Grafo geralmente usamos uma dessas 2 soluções:
  - ◆ Lista de Adjacência
  - ◆ Matriz de Adjacência
- A escolha de cada uma depende das características do grafo e dos algoritmos utilizados na resolução do problema
  - ◆ Existe impacto no desempenho destes algoritmos

# Representação

- É possível criar implementações de operações que independem da implementação específica do TAD

# Operações Básicas

## Operações Básicas

- `Inicializa(G)`
  - ◆ Cria um grafo  $G$  vazio.
- `InserirVertice(G, v)`
  - ◆ Insere um vértice  $v$  isolado no grafo  $G$
- `RemoverVertice(G, v)`
  - ◆ Remove do grafo  $G$  o vértice  $v$  e suas arestas incidentes

## Operações Básicas

- `InserAresta(G, v, u, P)`
  - ◆ Insere a aresta  $(v,u)$  no grafo  $G$  com peso  $P$ .
- `ExisteAresta(G, v, u)`
  - ◆ Verifica se existe a aresta  $(v,u)$  no grafo  $G$ .
- `RetiraAresta(G, v, u, P)`
  - ◆ Retira a aresta  $(v, u)$  do grafo  $G$  e retorna seu peso.
- `LiberaGrafo(G):`
  - ◆ Liberar o espaço ocupado pelo grafo  $G$ .



## Operações Básicas

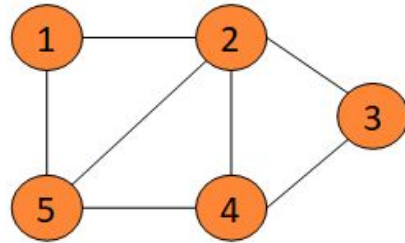
- $\text{ExisteAdj}(G, v)$ :
  - ◆ Retorna verdadeiro se existe algum vértice adjacente a  $v$ .
- $\text{PrimeiroAdj}(G, v)$ :
  - ◆ Retorna o endereço do primeiro vértice adjacente a  $v$ .
- $\text{PróximoAdj}(G, v, p)$ :
  - ◆ Retorna o endereço do próximo vértice adjacente a  $v$  a partir de  $p$ .

# Matriz de Adjacências

# Matriz de Adjacências

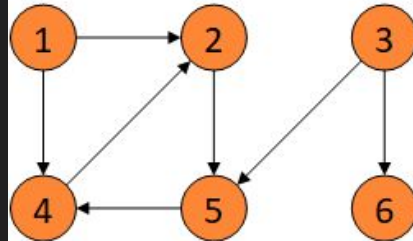
- Dado  $G = (V, A)$  um grafo com  $n$  vértices
  - ◆  $n = |V|$  e  $n \geq 1$ .
- A matriz de adjacências de  $G$  é uma matriz  $M$ :
  - ◆  $n \times n$
  - ◆  $M[v,u] = 1$  se e somente se existe aresta do vértice  $v$  para o vértice  $u$ .
  - ◆ Grafos ponderados:  $M[v,u]$  contém o rótulo ou peso da aresta.

### grafo não direcionado



	1	2	3	4	5
1		1			1
2	1		1	1	1
3		1		1	
4		1	1		1
5	1	1		1	

### grafo direcionado



	1	2	3	4	5	6
1		1		1		
2					1	
3					1	1
4		1				
5				1		
6						

Matriz de Adjacências

# Vamos Programar



## Em C - Matriz

```
#define MAXNUMVERTICES 100

typedef int tpeso;
typedef int tvertice;
typedef int tapontador;

typedef struct {
    tpeso mat[MAXNUMVERTICES][MAXNUMVERTICES];
    int num_vertices;
} tgrafo;
```

## Em C - Inicialização

```
void inicializa_grafo(tgrafo *grafo, int num_vertices) {  
    int i, j;  
  
    grafo->num_vertices = num_vertices;  
    for (i = 0; i < grafo->num_vertices; i++)  
        for (j = 0; j < grafo->num_vertices; j++)  
            grafo->mat[i][j] = 0;  
}
```

## Em C - Inserção de aresta e verificação da existência

```
void insere_aresta(tvertice v, tvertice u,  
                  tpeso peso, tgrafo *grafo) {  
    grafo->mat[v][u] = peso;  
}  
  
int existe_aresta(tvertice v, tvertice u,  
                  tgrafo *grafo) {  
    return grafo->mat[v][u] != 0;  
}
```



## Em C - Remoção da Aresta

```
void retira_aresta(tvertice v, tvertice u,  
                  tgrafo *grafo) {  
    if (grafo->mat[v][u] == 0)  
        printf("Erro: Aresta inexistente");  
    else  
        grafo->mat[v][u] = 0;  
}
```

## Em C - Verificação de Adjacência

```
int existe_adj(tvertice v, tgrafo *grafo) {  
    tvertice aux;  
  
    for (aux = 0; aux < grafo->num_vertices; aux++) {  
        if (grafo->mat[v][aux] != 0)  
            return 1;  
    }  
    return 0;  
}
```

## Em C - Buscar endereço do primeiro adjacente

```
tapontador primeiro_adj(tvertice v, tgrafo *grafo) {  
    tapontador aux;  
  
    for (aux = 0; aux < grafo->num_vertices; aux++)  
        if (grafo->mat[v][aux] != 0)  
            return aux;  
    return NULO;  
}
```

## Em C - Buscar endereço do próximo adjacente e recuperar adjacente por endereço

```
tapontador proximo_adj(tvertice v, tapontador aux,
                       tgrafo *grafo) {

    for (aux++; aux < grafo->num_vertices; aux++)
        if (grafo->mat[v][aux] != 0)
            return aux;
    return NULO;
}

void recupera_adj(tvertice v, tapontador p, tvertice *u,
                 tpeso *peso, tgrafo *grafo) {
    *u = p;
    *peso = grafo->mat[v][p];
}
```

# Características

## Características - Matriz de Adjacência

- Para que categoria de grafo usar?
  - ◆ Grafos densos, onde  $|A|$  é próximo de  $|V|^2$ .
- Tempo necessário para acessar um elemento é independente de  $|V|$  e  $|A| \Rightarrow O(1)$
- Muito útil para algoritmos que precisam saber com rapidez se...
  - ◆ Existe uma aresta ligando dois vértices.

# Características - Matriz de Adjacência

- Desvantagem:
  - ◆ Espaço  $\Rightarrow O(|V|^2)$
  - ◆ Ler ou percorrer a matriz  $\Rightarrow$  complexidade de tempo  $O(|V|^2)$ .
- Matriz é simétrica para grafos não direcionados
  - ◆ Cerca de metade do espaço pode ser economizado representando a matriz triangular superior ou inferior.

# Mais Definições

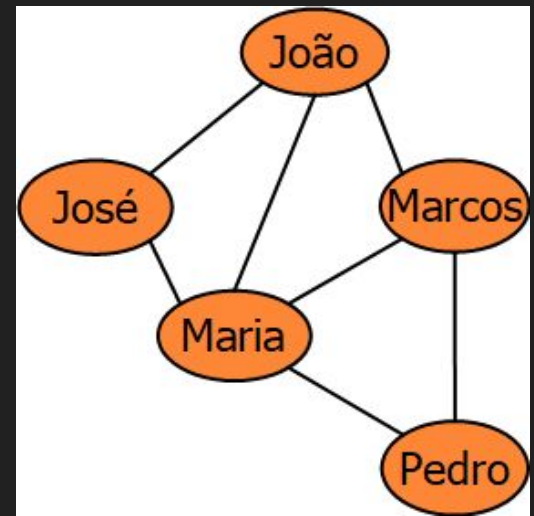


## Definições

→ Exemplo de Grafo

◆ Rede social de amizade

- Cada vértice é uma pessoa
- Cada aresta representa uma amizade entre pessoas



# Definições

- Se eu sou seu amigo, isso significa que você é meu amigo?
  - ◆ Se aresta  $(x,y)$  sempre implica em  $(y,x)$ 
    - Grafo não-direcionado
  - ◆ Caso contrário
    - Grafo direcionado (dígrafo).
  - ◆ Como seria um grafo sobre “ouviu falar de”?

# Definições

- Eu sou amigo de mim mesmo?
  - ◆ Aresta  $(x,x)$ 
    - Laço ou self-loop.
- Eu posso ser seu amigo diversas vezes?
  - ◆ Relação modelada com arestas múltiplas ou paralelas.

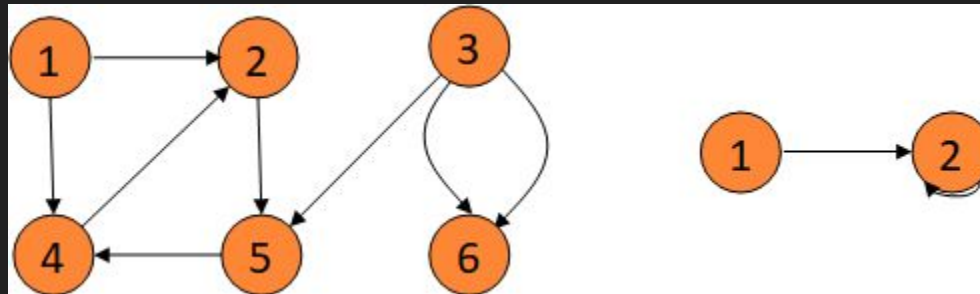
# Definições

- Um grafo direcionado (grafo orientado ou Dígrafo)  $G$  é um par  $(V, A)$ , em que:
  - ◆  $V$  é um conjunto finito de vértices
  - ◆  $A$  é uma relação binária ordenada em  $V$
- Uma aresta  $(u, v)$  sai do vértice  $u$  (origem) e chega no vértice  $v$  (destino)
  - ◆ O vértice  $v$  é adjacente ao vértice  $u$
  - ◆ A existência de  $(u, v)$  não implica a existência de  $(v, u)$



# Definições

- Podem existir arestas de um vértice para ele mesmo
  - ◆ Self-loops.
- Arestas múltiplas:
  - ◆ Arestas com mesma origem e mesmo destino



## Referências

- WIRTH, N. Algorithms and Data Structures, Englewood Cliffs, Prentice-Hall, 1986.
- CORMEN, H.T.; LEISERSON, C.E.; RIVEST, R.L. Introduction to Algorithms, MIT Press, McGraw-Hill, 1999.
- ZIVIANI, N. Projeto de Algoritmos, Thomson, 2a. Edição, 2004.
- SZWARCFITER, J.L. Grafos e Algoritmos Computacionais. Editora Campus, 1983.