

# Estruturas de Dados

## Grafos

---

Professores: Wagner Meira Jr  
Eder Figueiredo

# Grafos

Um grafo é uma representação abstrata de um conjunto de objetos e das relações existentes entre eles. É definido por um conjunto de **vértices** e por ligações que conectam pares de vértices, chamadas **arestas**. Um grafo  $G$  é denotado da forma:

$$G(V, E)$$

Onde **V** é o conjunto de vértices e **E** o conjunto de arestas.

# Grafos - representação

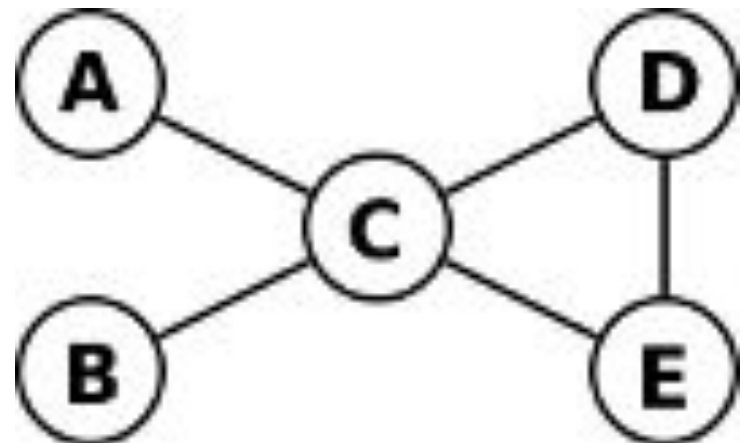
Um grafo pode ser representado exibindo a descrição de ambos conjuntos  $V$  e  $E$ , no entanto a representação mais comum é a gráfica.

Representação por conjuntos:

$V = \{A, B, C, D, E\}$

$E = \{(A,C), (B,C), (C,D), (D,E), (C,E)\}$

Representação gráfica:



# Grafos - algumas definições

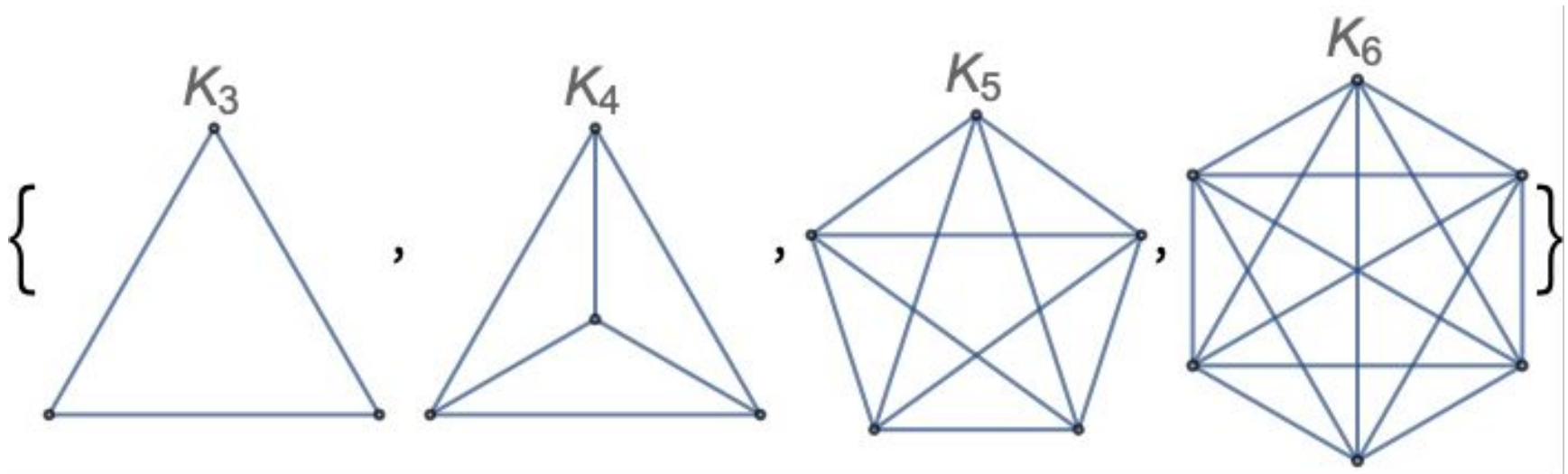
- Dois vértices  $u$  e  $v$  são ditos **adjacentes** ou **vizinhos** se existe a aresta  $uv$ .
- Um **caminho** é uma sequência de vértices  $v_1 v_2 \dots v_k$  de forma que  $v_i v_{i+1}$  são vizinhos para todo  $0 < i < k$ .
- O **grau** de um vértice  $v$ , denotado por  $d(v)$  é a quantidade de vizinhos que  $v$  possui. O grau máximo de um grafo é denotado  $\Delta(G)$  e o grau mínimo por  $\delta(G)$ .

# Grafos - algumas definições

- Um **laço** é uma aresta que conecta um vértice a ele mesmo.
- Uma aresta que conecta  $u$  a  $v$  é dita **paralela** se existe uma outra aresta que conecta  $u$  a  $v$ .
- Um grafo é **simples** se **não** possui laços nem arestas paralelas. Os grafos que veremos nesta seção serão todos simples.

# Grafos - algumas definições

- Um grafo é **completo** se para todo par de vértices  $u$  e  $v$ , a aresta  $uv$  existe. Em outras palavras é um grafo que possui todas as arestas possíveis. Um grafo completo de  $n$  vértices é chamado de  $K_n$ .



# Grafos - representação computacional

Mas como representar um grafo no computador? Basicamente temos uma lista de vértices e uma lista de arestas. Existem várias maneiras de representar um grafo como uma estrutura de dados, mas as duas principais são:

- Matriz de adjacência
- Lista de adjacência

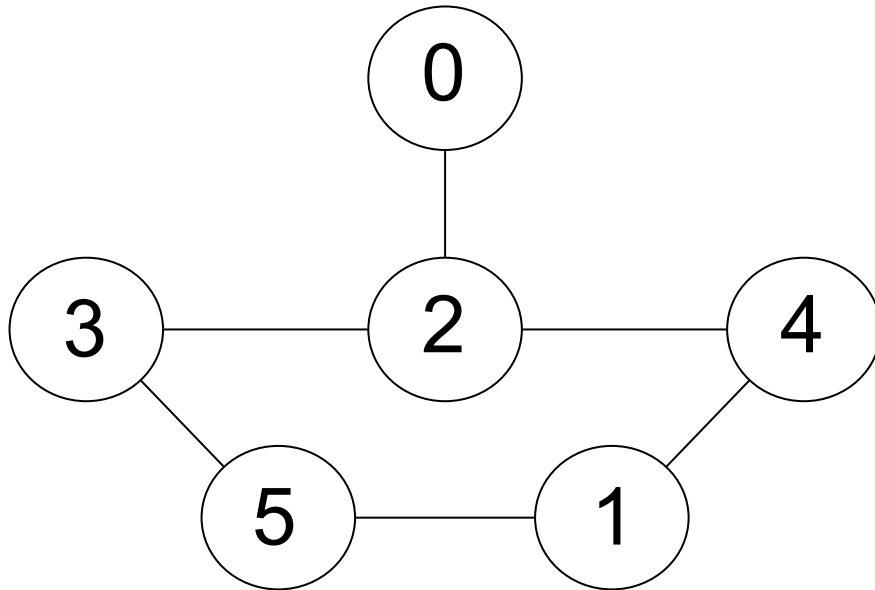
# Grafos - Matriz de adjacência

Seja  $G$  um grafo com  $n$  vértices. Vamos construir uma matriz quadrada  $A$  com  $n$  dimensões que satisfaz a seguinte propriedade:

$A[i][j] = 1$  se e somente se existe uma aresta que conecta o vértice  $i$  com o vértice  $j$ .  
 $A[i][j] = 0$  caso contrário.

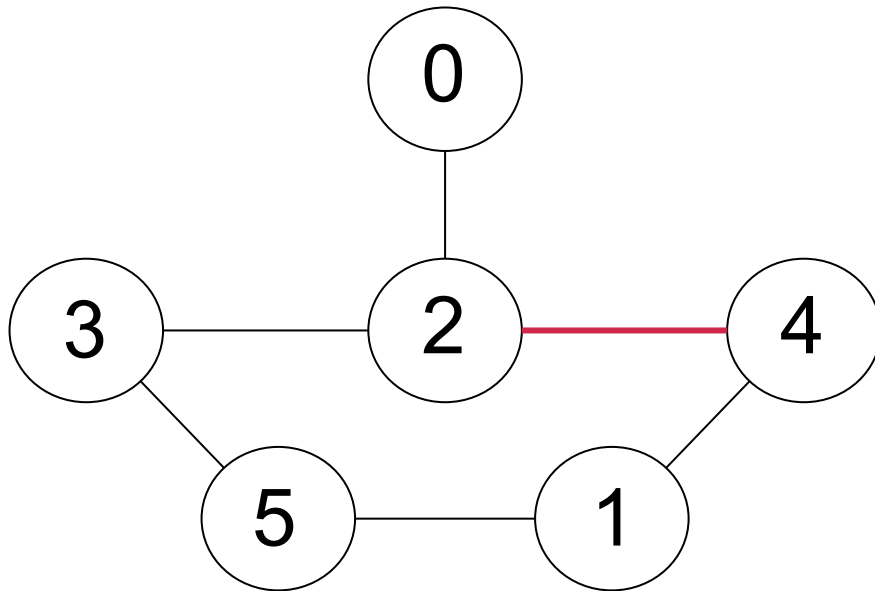


# Matriz de adjacência - Exemplo



0	0	1	0	0	0
0	0	0	0	1	1
1	0	0	1	1	0
0	0	1	0	0	1
0	1	1	0	0	0
0	1	0	1	0	0

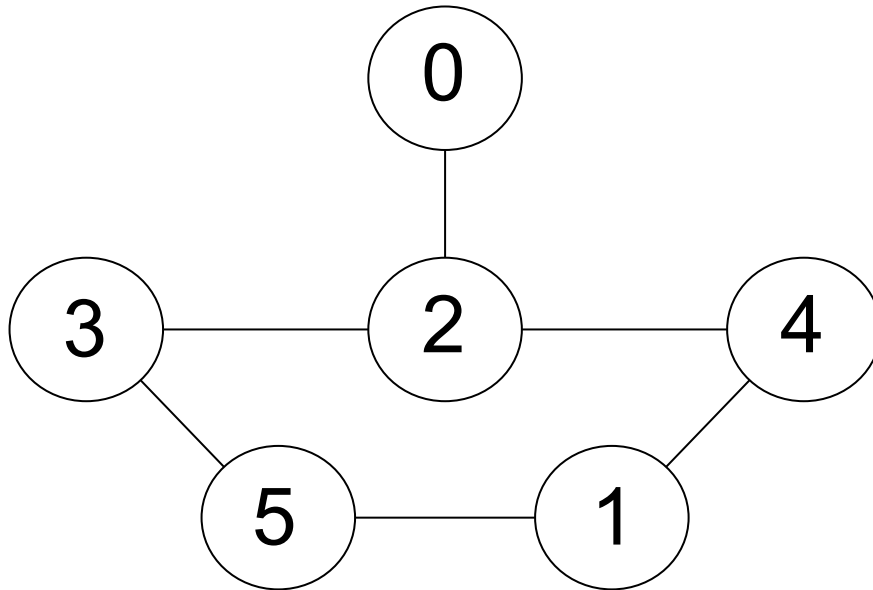
# Matriz de adjacência - Exemplo



0	0	1	0	0	0
0	0	0	0	1	1
1	0	0	1	1	0
0	0	1	0	0	1
0	1	1	0	0	0
0	1	0	1	0	0

Para verificar a existência de uma aresta basta consultar a célula correspondente da matriz. esta operação pode ser realizada em tempo  $O(1)$ .

# Matriz de adjacência - Exemplo



0	0	1	0	0	0
0	0	0	0	1	1
1	0	0	1	1	0
0	0	1	0	0	1
0	1	1	0	0	0
0	1	0	1	0	0

Observe que a matriz de adjacência é simétrica, uma vez que a aresta que conecta  $u$  com  $v$  também conecta  $v$  com  $u$ .

# Matriz de adjacência - Exemplo

## Vantagens:

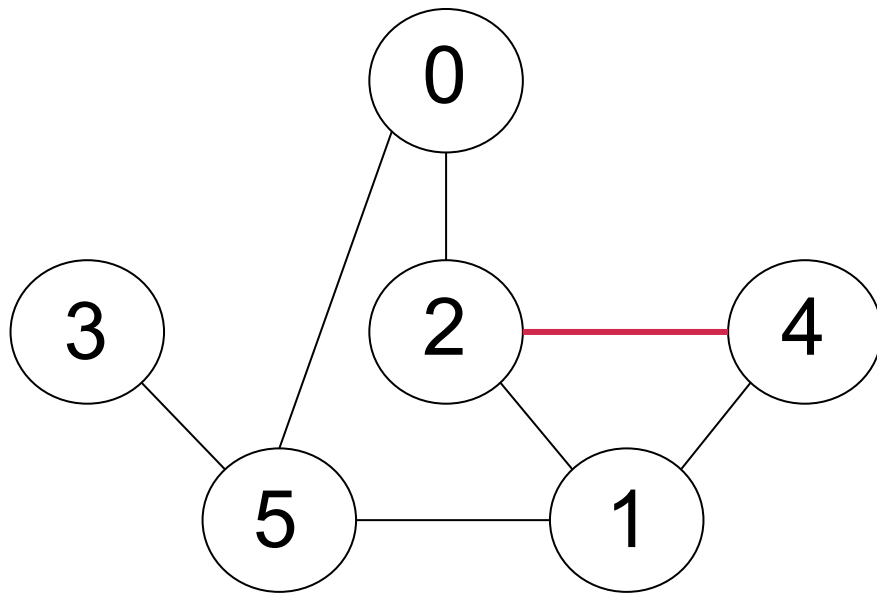
- Acesso rápido a arestas. A existência de uma aresta pode ser conferida em  $O(1)$ .

## Desvantagens:

- Consultar a vizinhança de um vértice é feita em  $\theta(n)$ , pois sempre será necessário varrer a linha toda da matriz.
- Ocupa espaço  $O(n^2)$  independente de quantas arestas o grafo possui.

# Grafos - Lista de adjacência

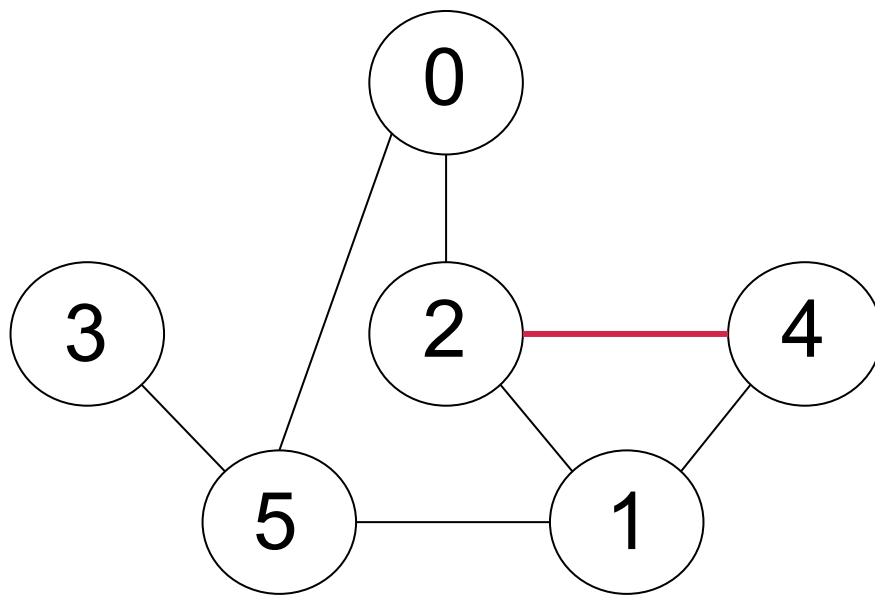
Para verificar a existência de uma aresta agora é necessário percorrer as listas.



0		→	2	5	
1		→	2	4	5
2		→	0	1	4
3		→	5		
4		→	1	2	
5		→	0	1	3

# Grafos - Lista de adjacência

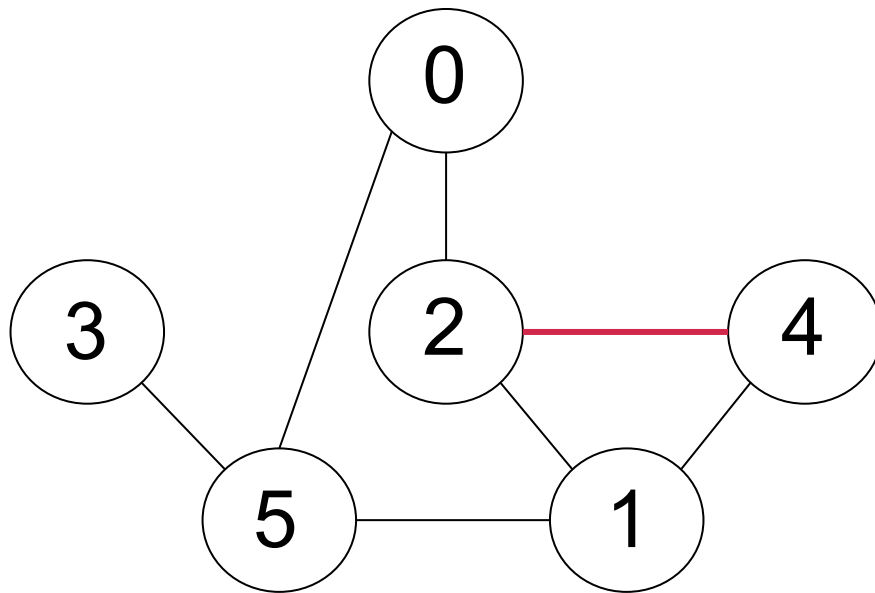
Para verificar a existência de uma aresta agora é necessário percorrer as listas.



0		→	2	5	
1		→	2	4	5
2		→	0	1	4
3		→	5		
4		→	1	2	
5		→	0	1	3

# Grafos - Lista de adjacência

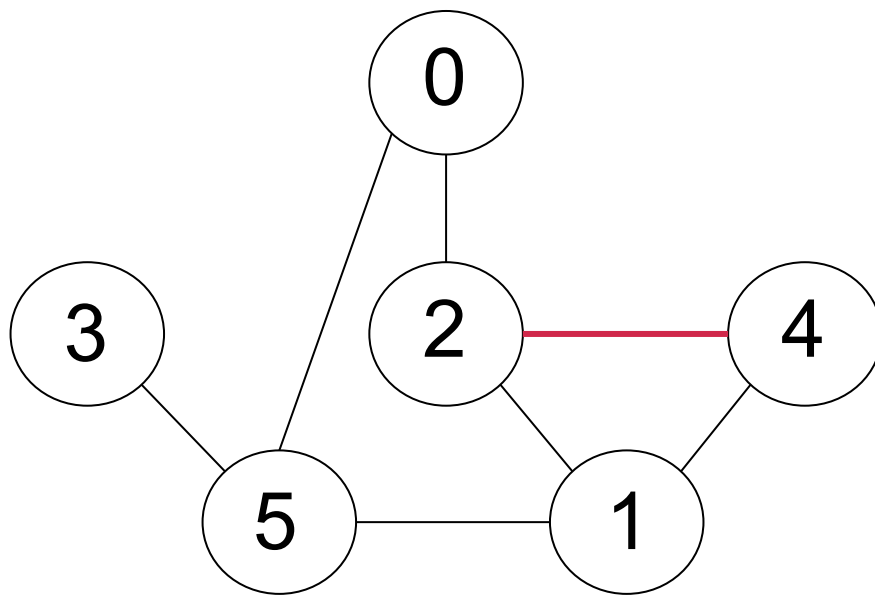
Para verificar a existência de uma aresta agora é necessário percorrer as listas.



0		→	2	5	
1		→	2	4	5
2		→	0	1	4
3		→	5		
4		→	1	2	
5		→	0	1	3

# Grafos - Lista de adjacência

Para verificar a existência de uma aresta agora é necessário percorrer as listas.

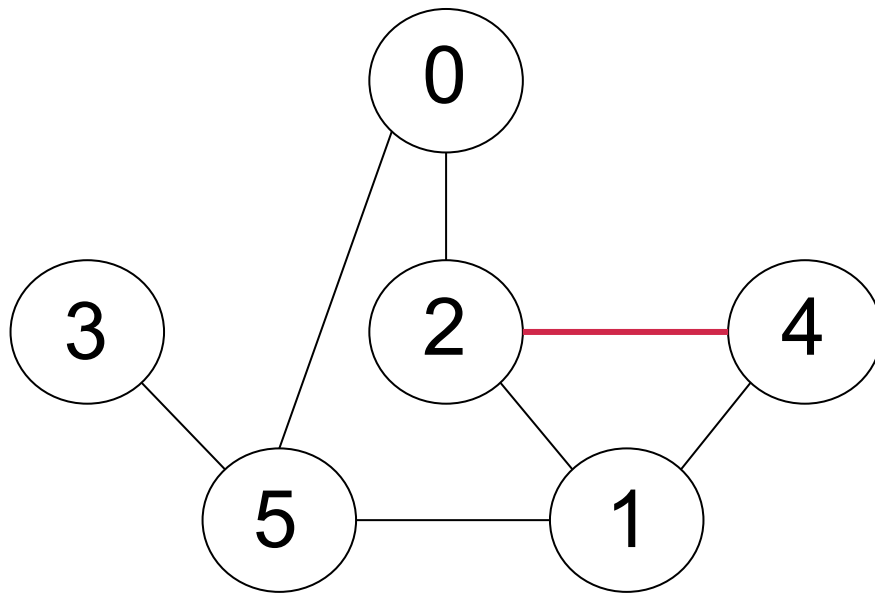


0		→	2	5	
1		→	2	4	5
2		→	0	1	4
3		→	5		
4		→	1	2	
5		→	0	1	3



# Grafos - Lista de adjacência

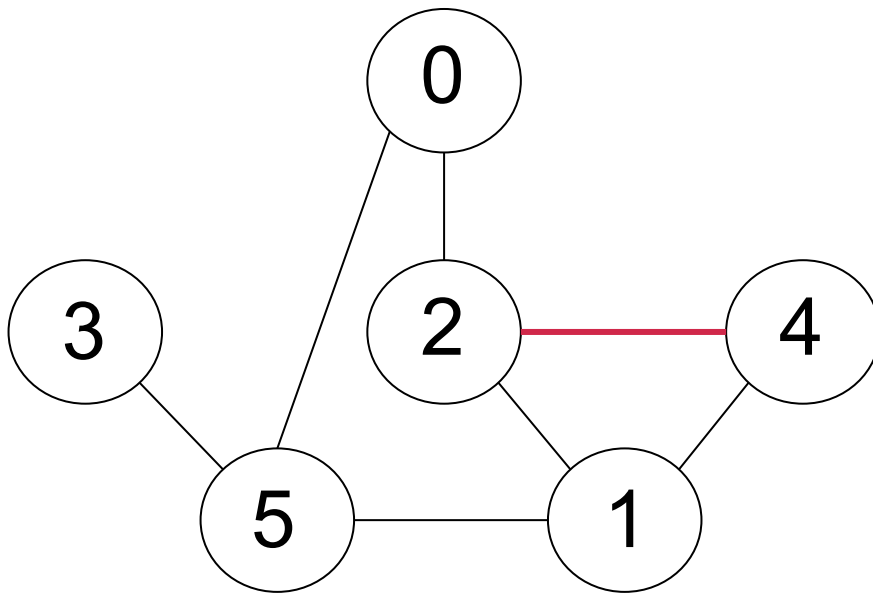
Para verificar a existência de uma aresta agora é necessário percorrer as listas.



0		→	2	5	
1		→	2	4	5
2		→	0	1	4
3		→	5		
4		→	1	2	
5		→	0	1	3

# Grafos - Lista de adjacência

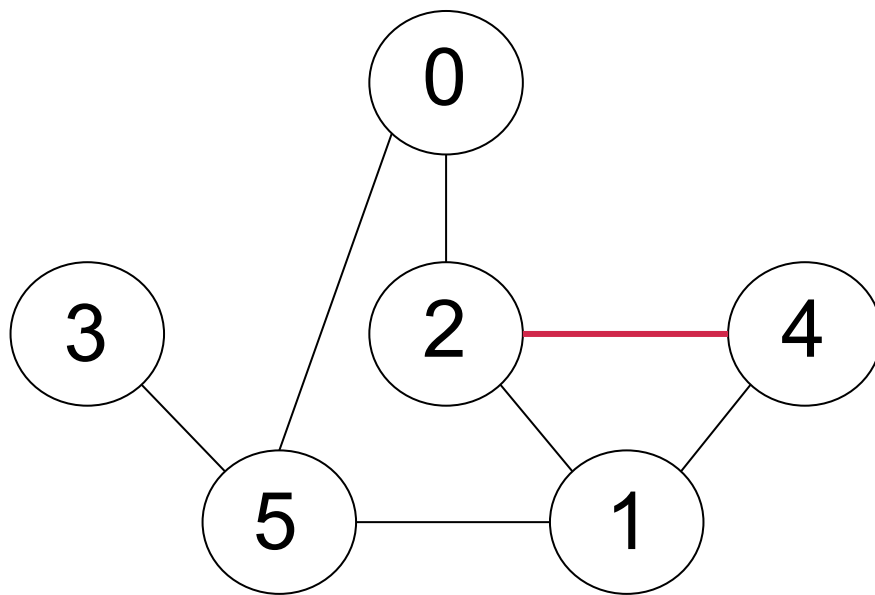
Para verificar a existência de uma aresta agora é necessário percorrer as listas.



0		→	2	5	
1		→	2	4	5
2		→	0	1	4
3		→	5		
4		→	1	2	
5		→	0	1	3

# Grafos - Lista de adjacência

Se as listas forem implementadas como listas encadeadas esse processo é realizado em tempo  $O(n)$ .



0		→	2	5	
1		→	2	4	5
2		→	0	1	4
3		→	5		
4		→	1	2	
5		→	0	1	3

# Lista de adjacência

## Vantagens:

- Ocupa espaço  $O(|V|+|E|)$ . Note que  $|E|$  é  $O(n^2)$ , então no pior caso a lista ocupa espaço proporcional a de uma matriz de adjacência.
- Consultar a vizinhança de um vértice é feita em  $O(n)$  no pior caso.

## Desvantagens:

- Verificar a existência de uma aresta custa  $O(n)$ .

# Roteiro da atividade

Nesta atividade você deverá implementar um programa que:

1. Recebe uma operação a ser realizada com o grafo pela linha de comando. As operações são:
  - ☐ “-d” Dados básicos: Deve imprimir na tela, um valor por linha: a quantidade de vértices e de arestas do grafo, o grau mínimo e o máximo.
  - ☐ “-n” Vizinhanças: Deve imprimir os vizinhos de cada um dos vértices. Todos os vizinhos de um vértice devem estar na mesma linha separados por um espaço em branco e encerrando com uma quebra de linha.
  - ☐ “-k” : Deve imprimir 1 caso o grafo de entrada seja um grafo completo e 0 caso contrário.
2. Recebe os dados de um grafo pela entrada padrão.

# Leitura do grafo

A leitura dos dados do grafo se dará da seguinte forma:

1. Um inteiro  $n$  indicando quantos vértices o grafo possui.
2. As próximas  $n$  linhas contém as vizinhos de cada vértice. Um inteiro  $m$  indicando quantos vizinhos o vértice possui seguidos de  $m$  inteiros indicando cada vizinho.

# Exemplo de leitura

6

1 2

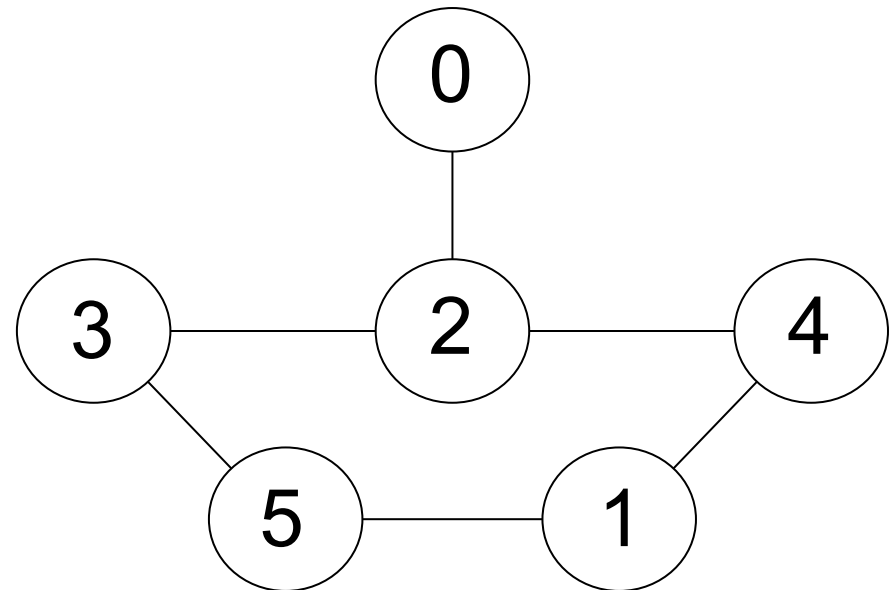
2 4 5

3 0 3 4

2 2 5

2 1 2

2 1 3



# Exemplo de leitura

6

2 2 5

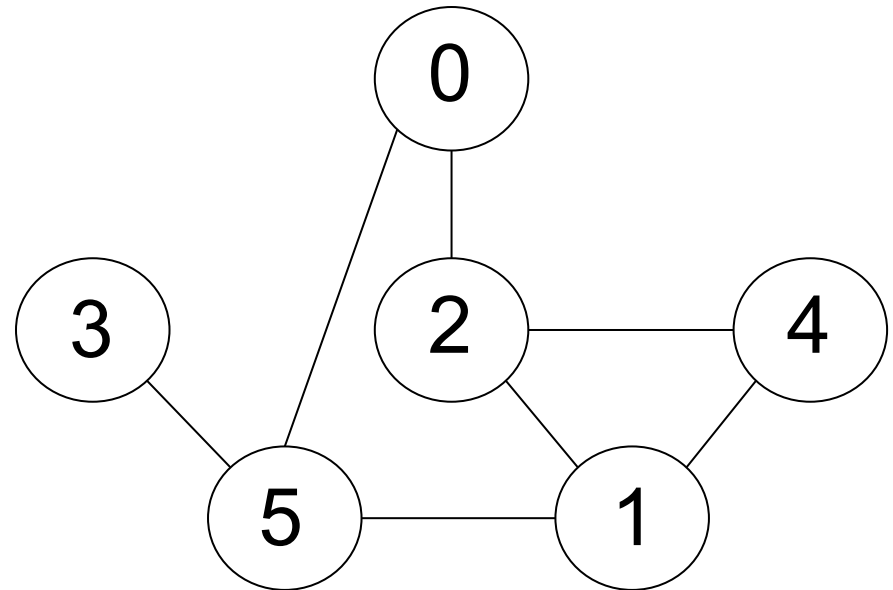
3 2 4 5

3 0 1 4

1 5

2 1 2

3 0 1 3



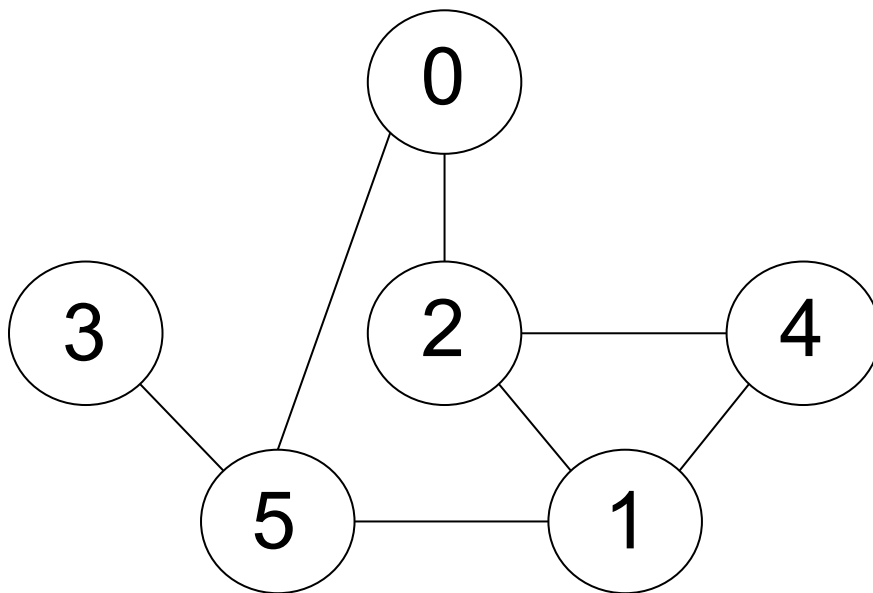


# Exemplo de saídas

Suponha que o programa foi executado da seguinte forma:

```
./pa6.out -d
```

Grafo de entrada:



Saída esperada:

6

7

1

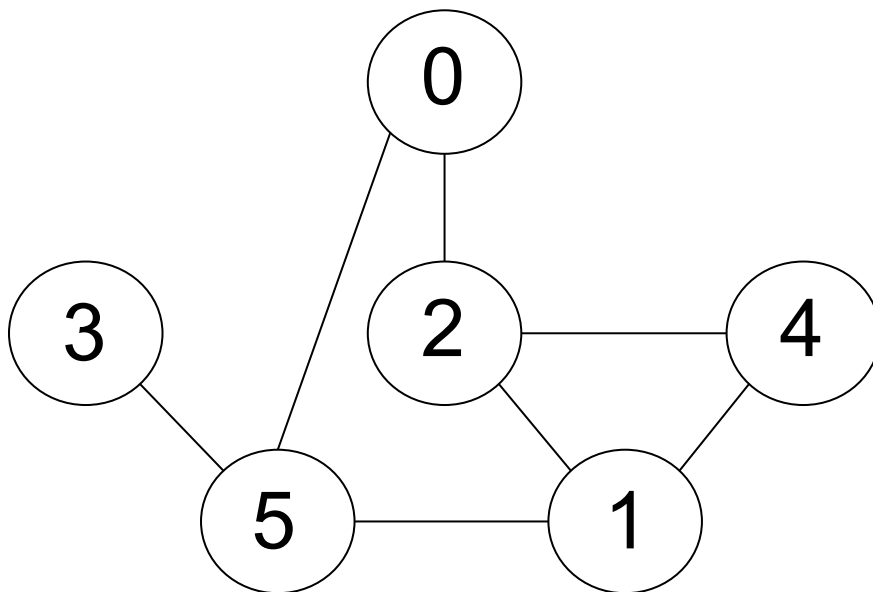
3

# Exemplo de saídas

Suponha que o programa foi executado da seguinte forma:

```
./pa6.out -d
```

Grafo de entrada:



Saída esperada:

6

Quantidade de vértices

7

Quantidade de arestas

1

Grau mínimo

3

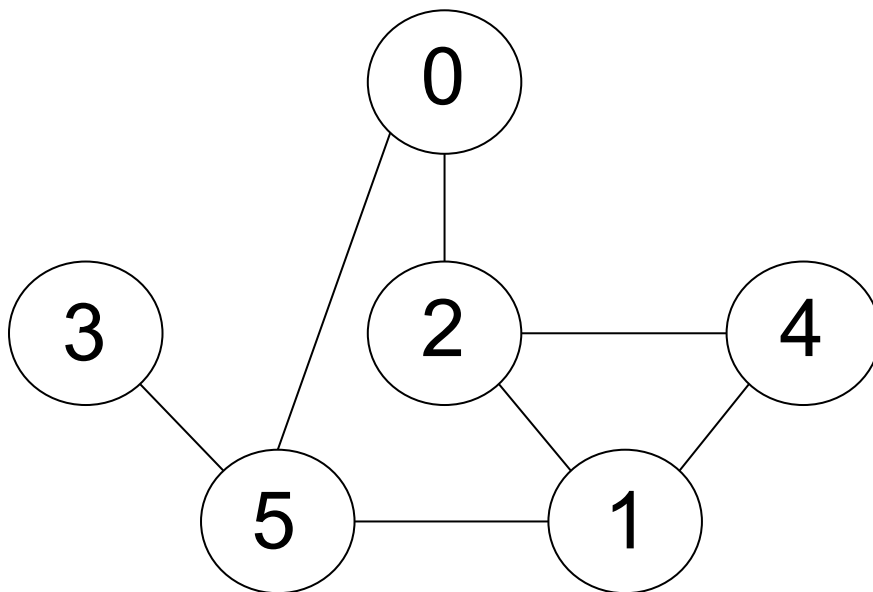
Grau máximo

# Exemplo de saídas

Suponha que o programa foi executado da seguinte forma:

```
./pa6.out -n
```

Grafo de entrada:



Saída esperada:

```
2 5
```

```
2 4 5
```

```
0 1 4
```

```
5
```

```
1 2
```

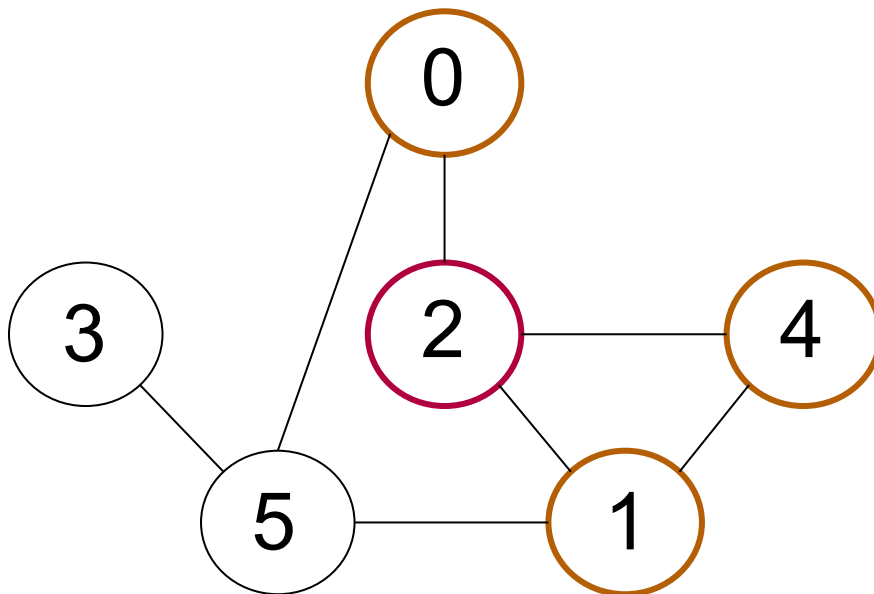
```
0 1 3
```

# Exemplo de saídas

Suponha que o programa foi executado da seguinte forma:

```
./pa6.out -n
```

Grafo de entrada:



Saída esperada:

2 5

2 4 5

0 1 4

5

1 2

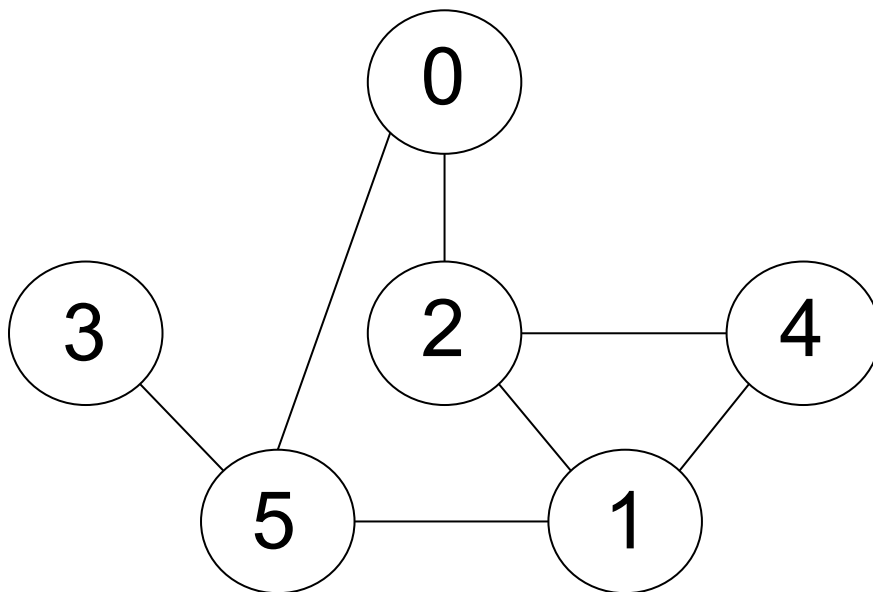
0 1 3

Vizinhos do  
vértice 2

# Exemplo de saídas

Note que a saída das vizinhanças deve ser dada na mesma ordem em que os vizinhos aparecem na entrada.

Grafo de entrada:



Saída esperada:

2 5

2 4 5

0 1 4

5

1 2

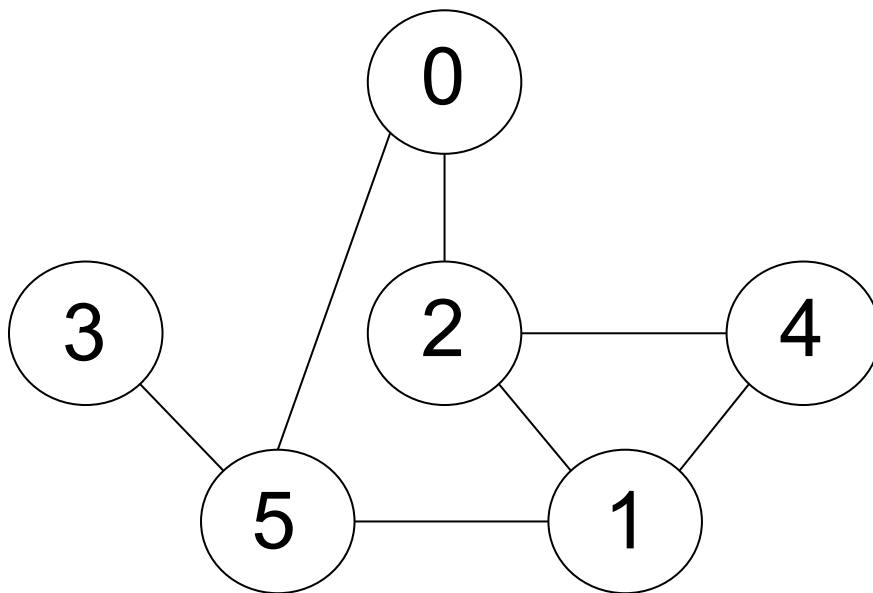
0 1 3

# Exemplo de saídas

Suponha que o programa foi executado da seguinte forma:

```
./pa6.out -k
```

Grafo de entrada:



Saída esperada:

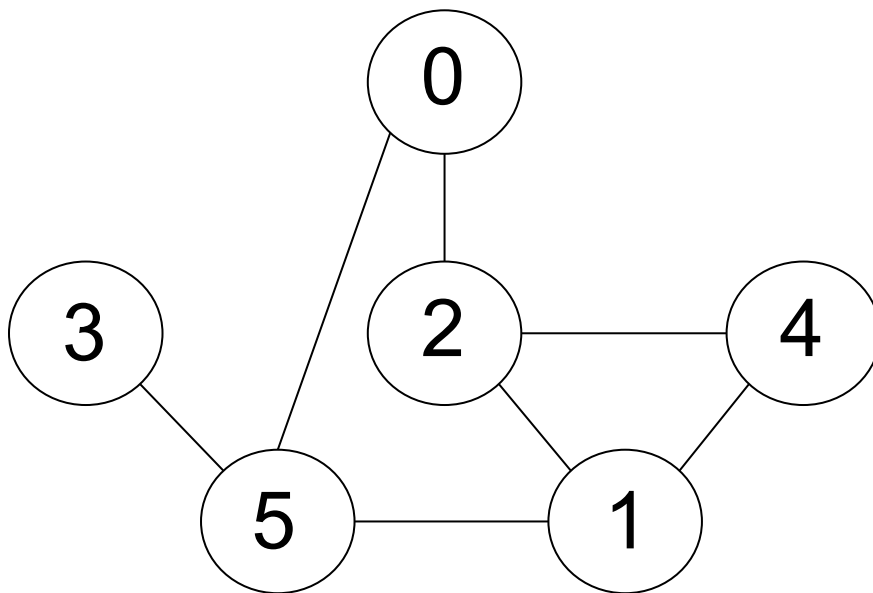
0

# Exemplo de saídas

Suponha que o programa foi executado da seguinte forma:

```
./pa6.out -k
```

Grafo de entrada:



Saída esperada:

0

O grafo de entrada não  
é um grafo completo

# Roteiro da atividade

Observações sobre a implementação do grafo:

- **Em C:** Você deve implementar o TAD Grafo bem como as funções propostas no arquivo Grafo.h
- **Em C++:** Você deve implementar a classe do arquivo Grafo.hpp.
- Em ambos os casos você não deve alterar a interface das funções ou métodos(você não pode adicionar campos ou métodos a classe, nem modificar as assinaturas dos métodos ou funções), mas pode adicionar os includes de seus TADs.
- O grafo deve ser implementado utilizando uma lista de adjacência.
- Sua lista de adjacência deve ser implementada utilizando Listas encadeadas.



# Grafo.h - Interface do TAD Grafo e suas funções

```
typedef struct s_grafo Grafo;
```

```
Grafo* NovoGrafo();
```

```
void DeletaGrafo(Grafo* g);
```

```
void InsereVertice(Grafo* g);
```

```
void InsereAresta(Grafo* g, int v, int w);
```

```
int QuantidadeVertices(Grafo* g);
```

```
int QuantidadeArestas(Grafo* g);
```

```
int GrauMinimo(Grafo* g);
```

```
int GrauMaximo(Grafo* g);
```

```
void ImprimeVizinhos(Grafo* g, int v);
```

# Grafo.hpp - Interface da classe Grafo

```
class Grafo{  
    public:  
        Grafo();  
        ~Grafo();  
        void InsereVertice();  
        void InsereAresta(int v, int w);  
        int QuantidadeVertices();  
        int QuantidadeArestas();  
        int GrauMinimo();  
        int GrauMaximo();  
        void ImprimeVizinhos(int v);  
    private:  
        ListaAdjacencia vertices;  
};
```

# Lista encadeada

Observações sobre a implementação das listas encadeadas:

- Você pode se basear no TAD visto em sala.
- Note que nem todas as funções do TAD visto em aula serão necessárias nessa prática, e talvez você precise implementar funcionalidades novas para seu TAD.

# Submissão

- A submissão será feita por **VPL**. Certifique-se de seguir as instruções do tutorial disponibilizado no moodle.
  - O seu arquivo executável **DEVE** se chamar **pa6.out** e deve estar localizado na pasta **bin**.
  - Seu código será compilado com o comando:  
    make all
  - Você **DEVE** utilizar a estrutura de projeto abaixo junto ao Makefile :
    - PA6
      - |- src
      - |- bin
      - |- obj
      - |- include
- Makefile