

# Representação computacional

## Estrutura de dados – Grafo

Matriz de adjacências

Matriz de incidências

Lista de adjacências

Para fins de implementação dos algoritmos é necessária uma representação do grafo em sua estrutura de dados capaz de ser instanciada na memória do computador.

# Representação computacional

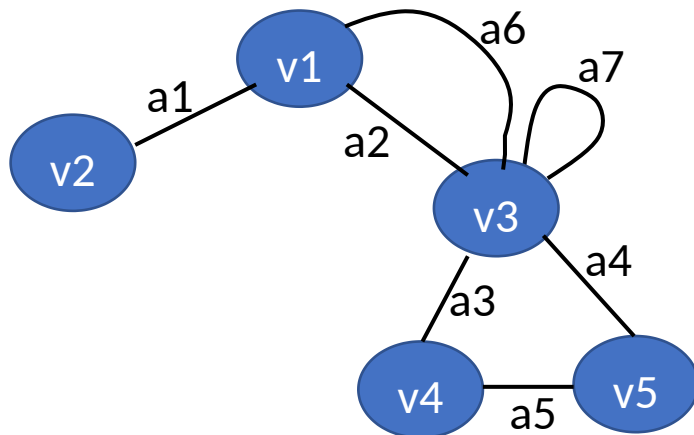
## Estrutura de dados – Grafo

Matriz de adjacências

# Matriz de adjacências

Suponha  $G(V,A)$ ,  $V=\{v_1,v_2,v_3,\dots,v_n\}$ , podemos formar uma matriz  $n \times n$  em que o elemento  $M_{ij}$  corresponde ao número de arestas entre os vértices  $v_i$  e  $v_j$ .

Essa matriz é chamada de matriz de adjacências do grafo em relação à ordem dos vértices

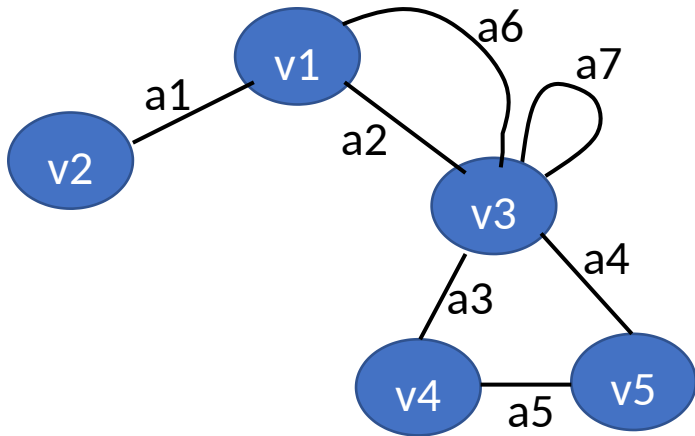


	v1	v2	v3	v4	v5
v1					
v2					
v3					
v4					
v5					

# Matriz de adjacências

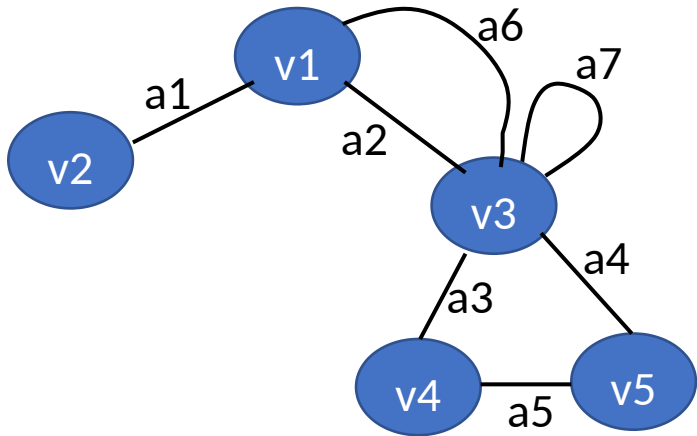
Se  $M_{ij} = p$ , com  $i \neq j$ , então existem  $p$  arestas entre  $v_i$  e  $v_j$ ;

Se  $M_{ii} = q$  então  $v_i$  possui  $q$  laços.



	v1	v2	v3	v4	v5
v1	0	1	2	0	0
v2	1	0	0	0	0
v3	2	0	1	1	1
v4	0	0	1	0	1
v5	0	0	1	1	0

# Matriz de adjacências



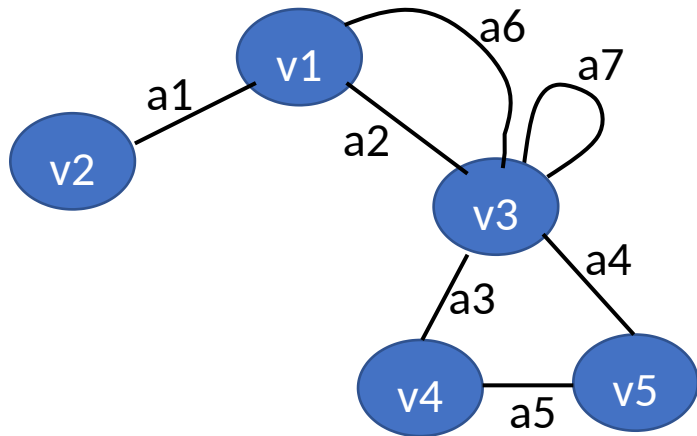
	v1	v2	v3	v4	v5
v1	0	1	2	0	0
v2	1	0	0	0	0
v3	2	0	1	1	1
v4	0	0	1	0	1
v5	0	0	1	1	0

- Simetria em relação à diagonal principal;
- $\text{Grau}(v_i) = \text{Somatório da } i\text{-ésima linha (ou coluna)}$ ;
- Cada ocorrência de laço implica em contagem dobrada no cálculo do grau.

Exemplo:  $\text{grau}(v_3) = M_{3,1} + M_{3,3} + M_{3,4} + M_{3,5} = 2 + 2 \cdot 1 + 1 + 1 = 6$

# Matriz de adjacências

$a_{ij} = p$ , se existirem  $p$  arcos entre  $v_i$  e  $v_j$ .



$G(V,A)$

$V=\{v1,v2,v3,v4,v5\}$

$A=\{a1,a2,a3,a4,a5,a6,a7\}$

Entrada de dados:

número de vértices e lista de adjacências (em um vetor, por exemplo);

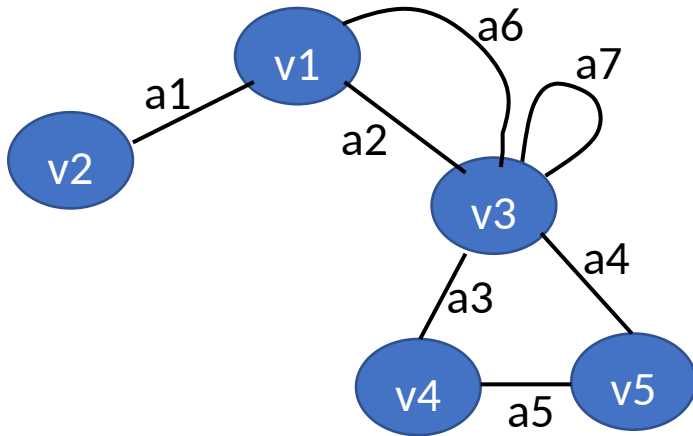
A entrada pode ser feita em um arquivo texto:

5 #vértices

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

# Matriz de adjacências

$a_{ij} = p$ , se existirem  $p$  arcos entre  $v_i$  e  $v_j$ .



$G(V,A)$

$V=\{v1,v2,v3,v4,v5\}$

$A=\{a1,a2,a3,a4,a5,a6,a7\}$

Implemente a matriz de adjacências para representar um grafo não orientado, apresentando as seguintes funcionalidades ao usuário:

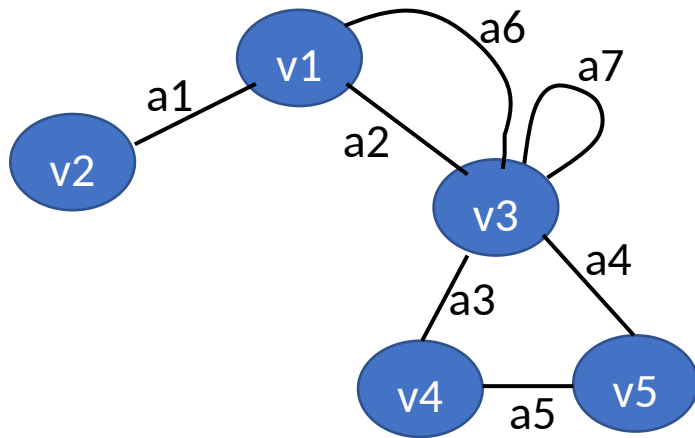
1. determinação dos nós com arestas em laço;
2. determinação do par de nós com arestas múltiplas e a quantidade dessas arestas entre esse par de nós;
3. Determinação do grau de um vértice;
4. Identificação de vértices isolados;
5. Verificar se o número de arestas é no máximo igual a  
onde  $n=|V|$

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

Segue...



# Matriz de adjacências



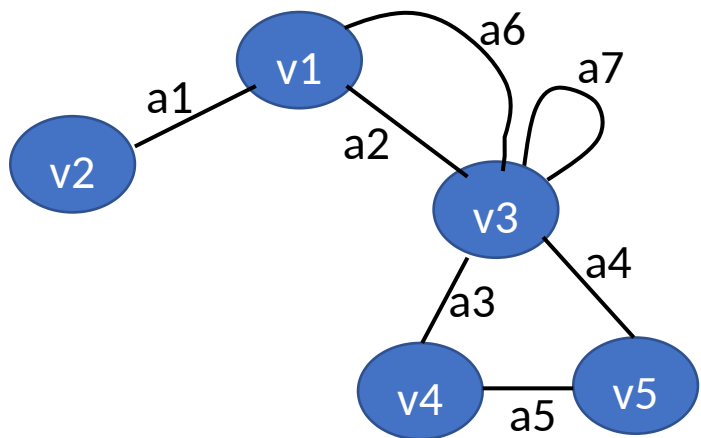
$G(V,A)$   
 $V=\{v1,v2,v3,v4,v5\}$   
 $A=\{a1,a2,a3,a4,a5,a6,a7\}$

7. Verificar pela matriz, se:

a) 
$$\sum_{v \in V} grau(v) = 2|E|$$

b) Se o número total de vértices com grau ímpar é sempre par

# Matriz de adjacências



	v1	v2	v3	v4	v5
v1	0	1	2	0	0
v2	1	0	0	0	0
v3	2	0	1	1	1
v4	0	0	1	0	1
v5	0	0	1	1	0

Para um grafo  $G(V,A)$ , com  $n=|V|$

A matriz de adjacências sempre será quadrada  $n \times n$

# Representação computacional

## Estrutura de dados – Grafo

Matriz de incidências

# Matriz de incidências

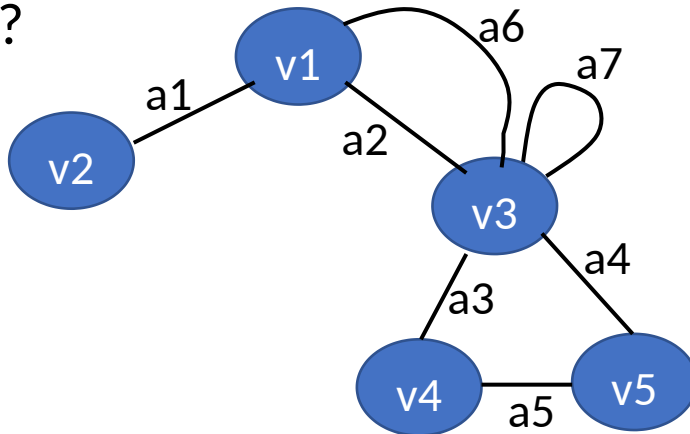
A matriz de incidência evidencia a(s) aresta(s) que incide(m) em cada vértice.

$G(V,A)$ ,  $V=\{v1,v2,v3,v4,v5\}$ ,  $A=\{a1,a2,a3,a4,a5,a6,a7\}$

- $\text{grau}(v_i) = \text{somatório na } i\text{-ésima linha};$
- $a_{ij} > 1 \rightarrow \text{laço};$
- Colunas iguais indicam arestas múltiplas;

Como identificar a adjacência de um vértice?

$v1$  é adjacente a quais vértices?

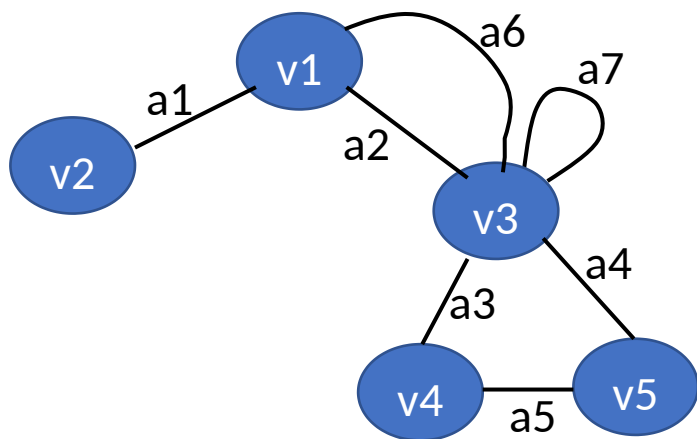


	a1	a2	a3	a4	a5	a6	a7
v1	1	1	0	0	0	1	0
v2	1	0	0	0	0	0	0
v3	0	1	1	1	0	1	2
v4	0	0	1	0	1	0	0
v5	0	0	0	1	1	0	0

# Matriz de incidências

Para um grafo  $G(V,A)$ , com  $n = |V|$ ,  $m = |A|$

A matriz de incidências sempre será quadrada  $n \times m$



	a1	a2	a3	a4	a5	a6	a7
v1	1	1	0	0	0	1	0
v2	1	0	0	0	0	0	0
v3	0	1	1	1	0	1	2
v4	0	0	1	0	1	0	0
v5	0	0	0	1	1	0	0

# Matriz de incidências

Para um grafo  $(V,A)$ ,  $|V|=n, |A|=m$

Em termos de complexidade espacial, considerando o grafo completo como o pior caso. Ambas as matrizes de adjacências e incidências ocupam um espaço bidimensional de tamanho  $total\_linhas * total\_colunas$ :

- A matriz de adjacências é esparsa e ocupa um espaço sempre correspondente a exatamente  $n * n = n^2$  (independente do pior ou melhor caso)
- A matriz de incidências ocupa um espaço  $n * m$ .  
No pior caso,  $m = n(n-1)/2$   
Portanto,  $n * m = n * (n(n-1)/2)$

Conclusão: no pior caso, a matriz de incidências demanda um espaço da ordem de  $n^3$ .

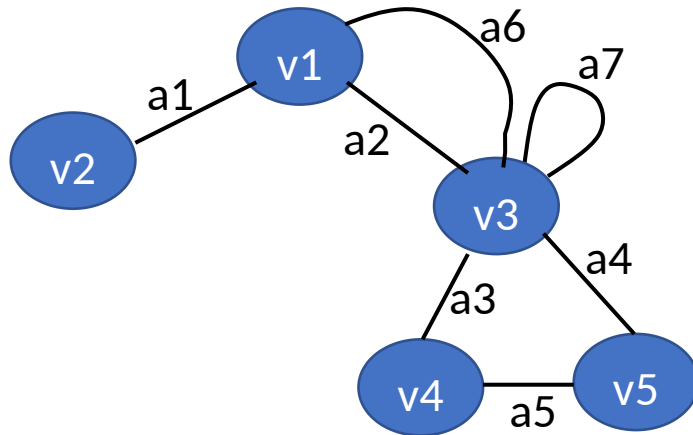
# Representação computacional

## Estrutura de dados – Grafo

Lista de adjacências

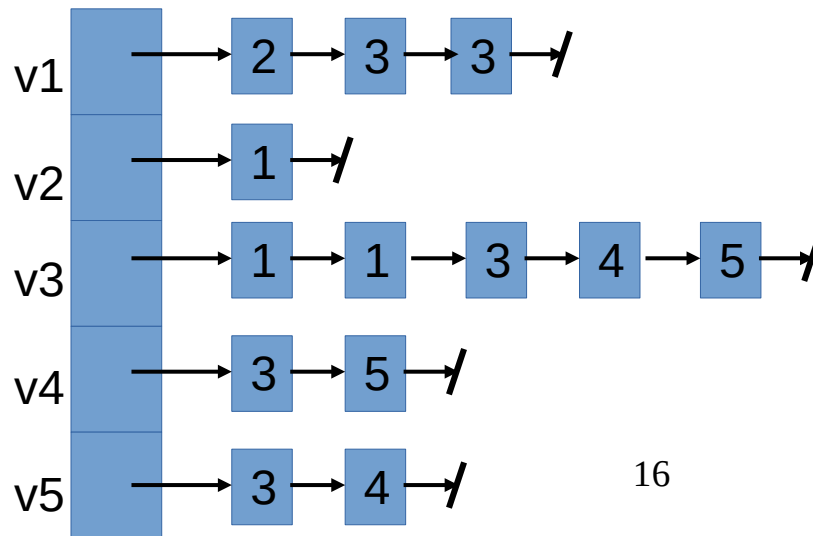
# Lista de adjacências

A lista de adjacências, para cada vértice, evidencia seus(s) vértices adjacentes.



$G(V,A)$ ,  
 $V=\{v1,v2,v3,v4,v5\}$   
 $A=\{a1,a2,a3,a4,a5,a6,a7\}$

Lista de adjacências:  
 $a1=(1,2)$ ;  $a2=(1,3)$ ;  $a3=(3,4)$ ;  $a4=(3,5)$ ;  
 $a5=(4,5)$ ;  $a6=(1,3)$ ;  $a7=(3,3)$





# Lista de adjacências

A matriz de adjacências independentemente do caso (melhor ou pior) sempre demanda espaço de memória da ordem  $n^2$ .

A matriz de incidências, no pior caso, pode alcançar um consumo de memória de ordem  $n^3$ .

Ambas matrizes (adjacências e incidência) podem ser bastante esparsas

Por sua vez, a **lista de adjacências** “enxuga” a representação modelando apenas as conexões que de fato existam no grafo, não sendo uma estrutura esparsa.

A lista de adjacências consome um espaço da ordem  $n+2m$ .

Ainda que seja assim, **no pior caso**, a lista de adjacências consome espaço:  
$$n+2m = n+(n(n-1)) = n+n^2-n = n^2$$

Ou seja, uma estrutura de dimensões da ordem de  $n^2$

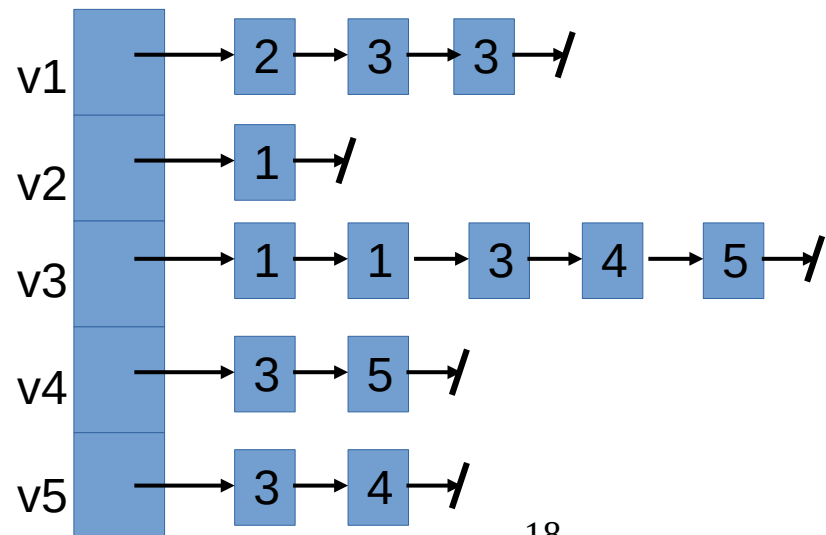
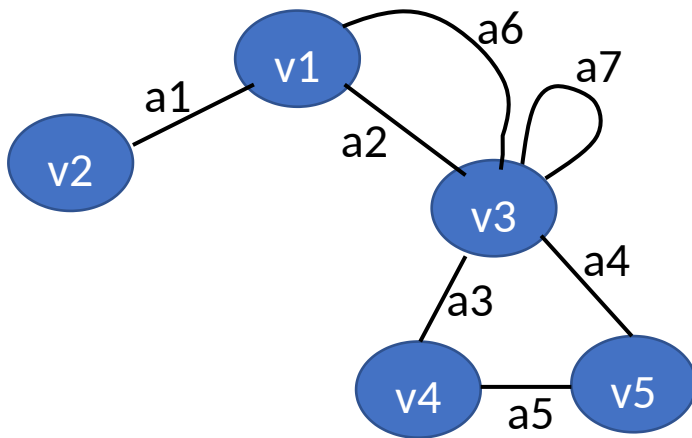
# Lista de adjacências

No pior caso a lista de adjacências consome espaço da ordem de  $n+2m$

A lista de adjacências corresponde a por um vetor  $V$  de dimensão  $n$ .

Cada elemento de  $V$  contém dois campos: a identificação de um vértice e um ponteiro para uma lista encadeada contendo os vizinhos do vértice correspondente.

A implementação não indexada (lista **encadeada**) é um fator que **incrementa** a **complexidade temporal** da implementação em lista de adjacências.



# Lista de adjacências

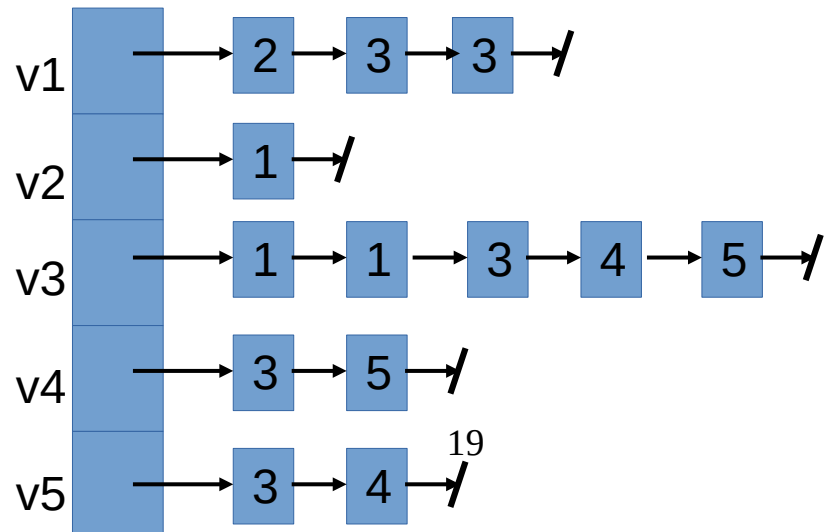
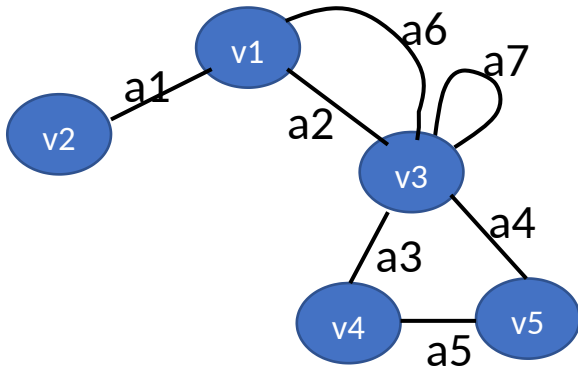
Exercícios:

- 1) Para uma lista de adjacências elabore algoritmos para:
  - a. determinação dos nós com arestas em laço;
  - b. determinação do par de nós com arestas múltiplas e a quantidade dessas arestas entre esse par de nós;
  - c. Determinação do grau de um vértice;
  - d. Identificação de vértices isolados;
  - e. Identificação do vértice mais conectado;
  - f. Verificar pela lista, se:

i)

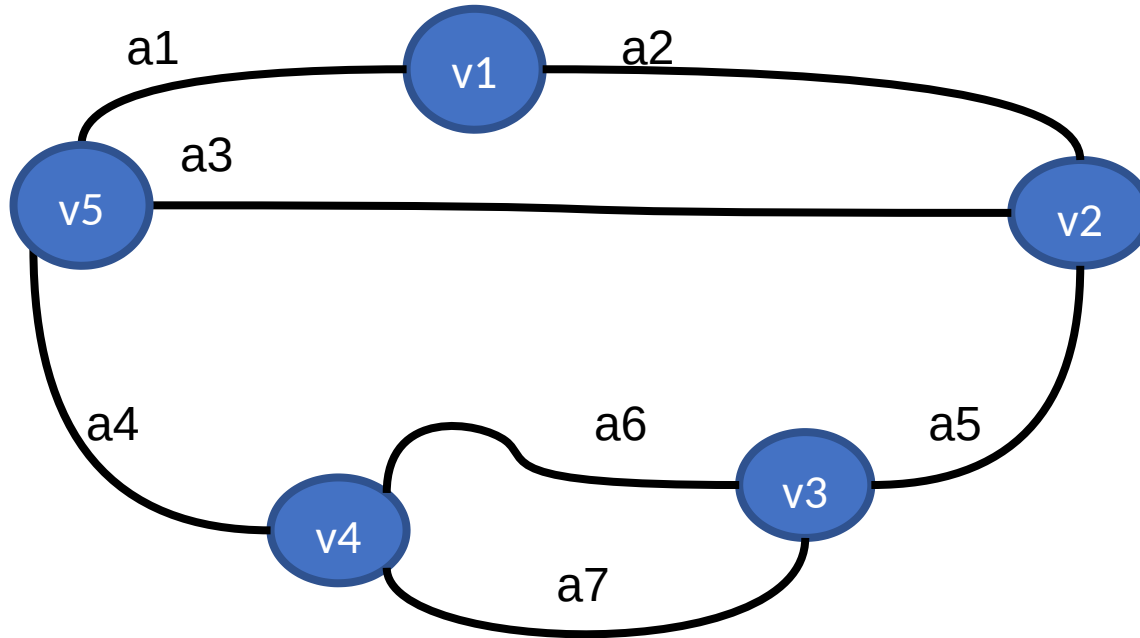
$$\sum_{v \in V} grau(v) = 2|E|$$

- ii) Se o número total de vértices com grau ímpar é sempre par



Exercícios:

2)



Escreva a matriz de adjacência de incidência e a lista de adjacências para o grafo acima.

Exercícios:

3) Desenhe o grafo representado pela a matriz de adjacência abaixo:

0	1	1	2	0
1	0	0	0	1
1	0	0	1	1
2	0	1	0	0
0	1	1	0	0

Exercícios:

4) Desenhe o grafo representado pela a matriz de incidência abaixo:

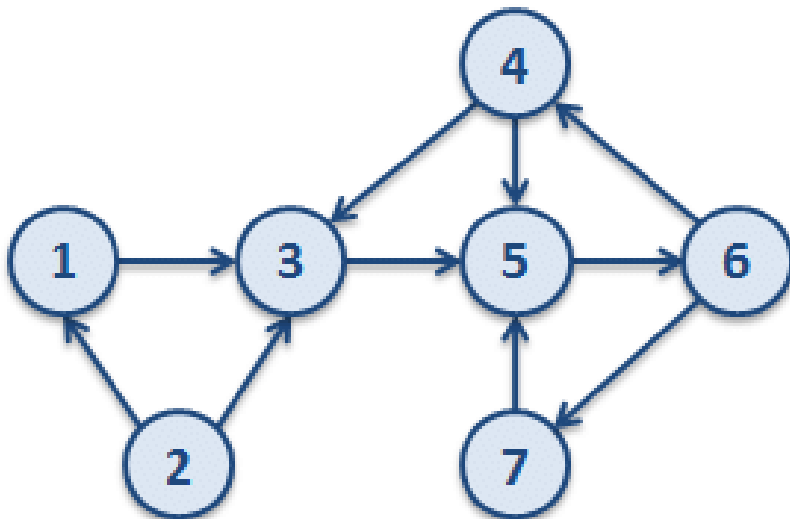
0	1	1	1	1	1	1	0
0	1	0	1	0	0	0	1
0	0	0	0	0	0	0	1
1	0	1	0	1	0	1	0
1	1	0	0	0	1	0	0

As estruturas vistas aqui podem ser adaptadas à representação de digrafos (grafos direcionados);

Abaixo se tem uma matriz de adjacências para o digrafo

Note que há o grau de entrada ( $\text{deg\_in}()$ ) e o grau de saída ( $\text{deg\_out}()$ ) do vértice.

Dado certo vértice  $V_i$ , qual o valor  $\text{deg\_in}()$  e  $\text{deg\_out}()$  calculado a partir da matriz de adjacências?



$$A = \begin{matrix} & \begin{matrix} 1 & 2 & 3 & 4 & 5 & 6 & 7 \end{matrix} \\ \begin{matrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \\ 5 \\ 6 \\ 7 \end{matrix} & \begin{bmatrix} 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{bmatrix} \end{matrix}$$