

**SIN5013**  
**Análise de Algoritmos e Estruturas de**  
**Dados**

---

**Grafos**

**Prof. Luciano Antonio Digiampietri**  
**(baseado no material do prof. Norton Trevisan Roman)**

# Grafos – Conceitos Básicos

O que é um grafo?

# Grafos – Conceitos Básicos

O que é um grafo?

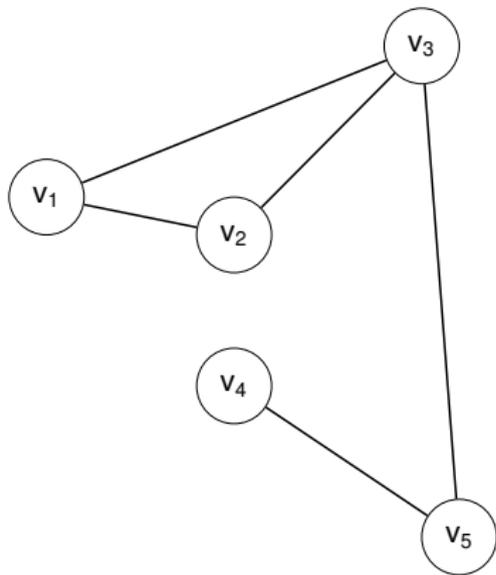
Grafos são estruturas matemáticas (ou modelos matemáticos) que permitem codificar relacionamentos entre pares de objetos

Os objetos são os **vértices** do grafo

Os relacionamentos são suas **arestas**

# Grafos – Conceitos Básicos

São representados como um conjunto de nós (**vértices**) conectados par a par por linhas (**arestas**)



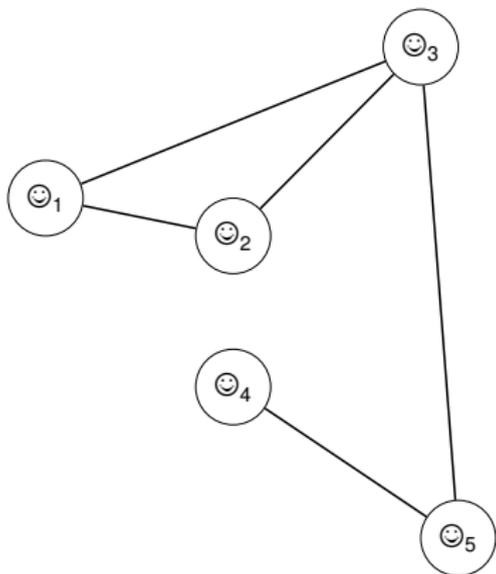
# **Grafos – Conceitos Básicos**

Podem ser utilizados para  
representar uma infinidade de  
situações/problemas

# Grafos – Conceitos Básicos

Podem ser utilizados para  
representar uma infinidade de  
situações/problemas

Podem modelar conexões em  
redes sociais

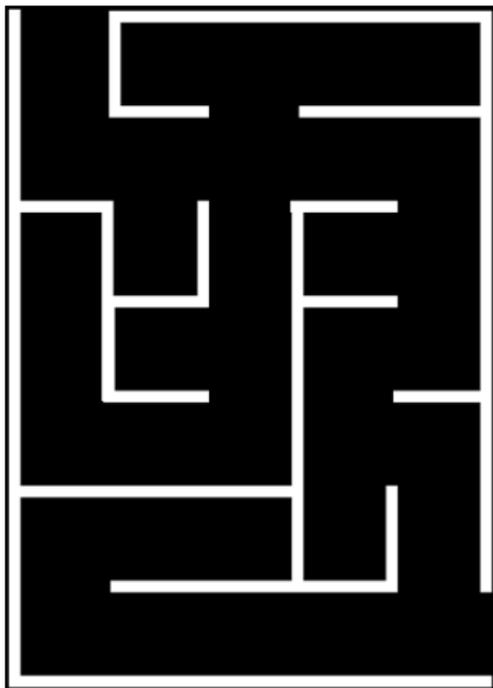


# Grafos – Conceitos Básicos

Podem ser utilizados para  
representar uma infinidade de  
situações/problemas

Podem modelar conexões em  
redes sociais

Labirintos



# Grafos – Conceitos Básicos

Podem ser utilizados para  
representar uma infinidade de  
situações/problemas

Podem modelar conexões em  
redes sociais

Labirintos

Rotas de metrô

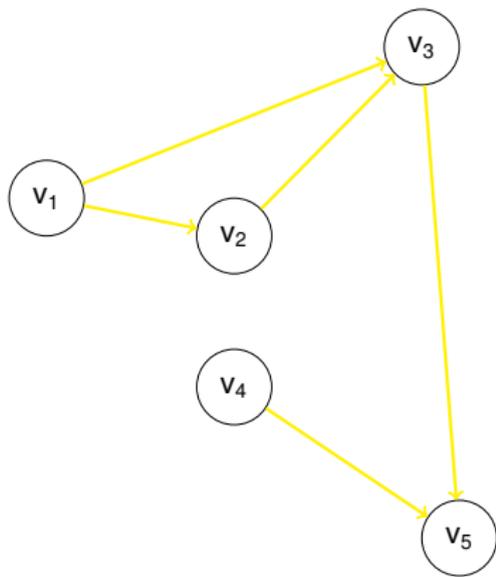


# Grafos – Conceitos Básicos

Alguns grafos são **dirigidos** (ou **direcionados**)

As relações representadas pelas arestas têm sentido definido

As arestas só podem ser seguidas em uma única direção

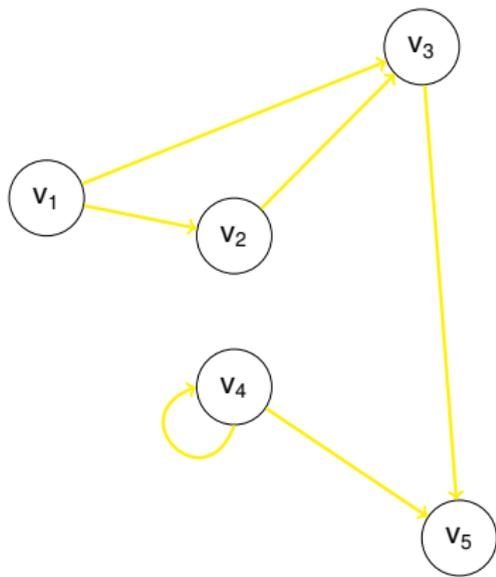


# Grafos – Conceitos Básicos

Em **grafos dirigidos**, as arestas são **pares ordenados** de vértices

Saindo de um em direção ao outro

Mesmo que ambos sejam o mesmo vértice (auto-laços - *self-loop*)

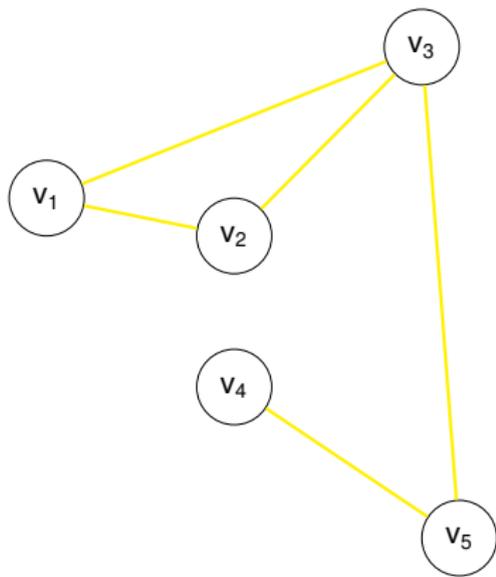


# Grafos – Conceitos Básicos

Outros são **não dirigidos** (ou **não direcionados**)

As relações representadas pelas arestas não têm sentido definido

As arestas podem ser seguidas em qualquer direção

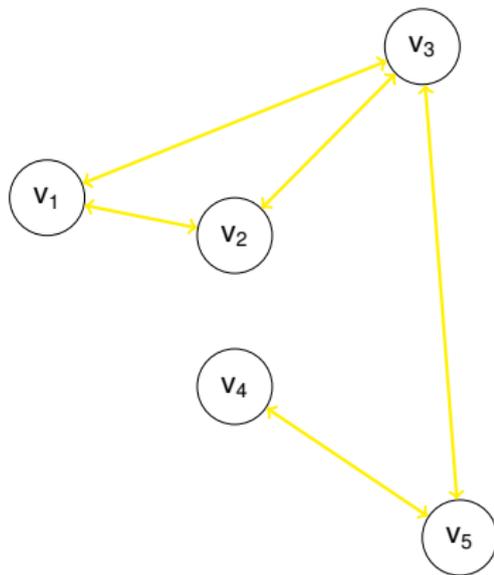


# Grafos – Conceitos Básicos

Podemos pensar num grafo não dirigido como um grafo dirigido com arestas de sentido duplo

As arestas são **pares não ordenados** de vértices

*Self-loops* não são permitidos

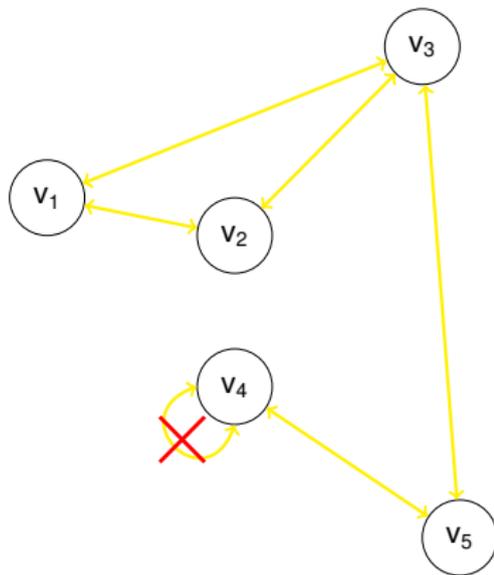


# Grafos – Conceitos Básicos

Podemos pensar num grafo não dirigido como um grafo dirigido com arestas de sentido duplo

As arestas são **pares não ordenados** de vértices

*Self-loops* não são permitidos

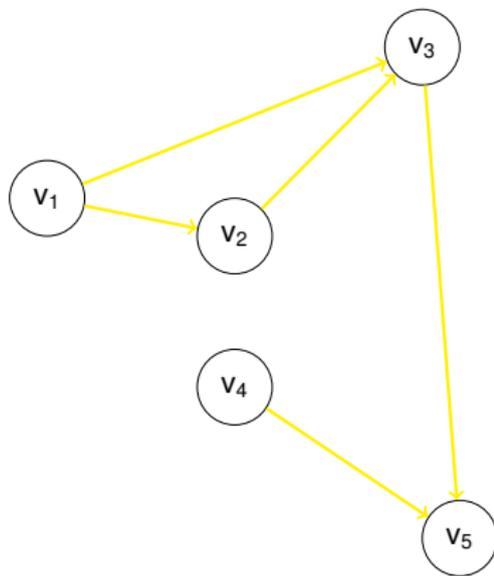


# Grafos – Conceitos Básicos

Se  $(u, v)$  é uma aresta no grafo, então dizemos que  $v$  é **adjacente** a  $u$

Alternativamente, que  $v$  é **vizinho** de  $u$

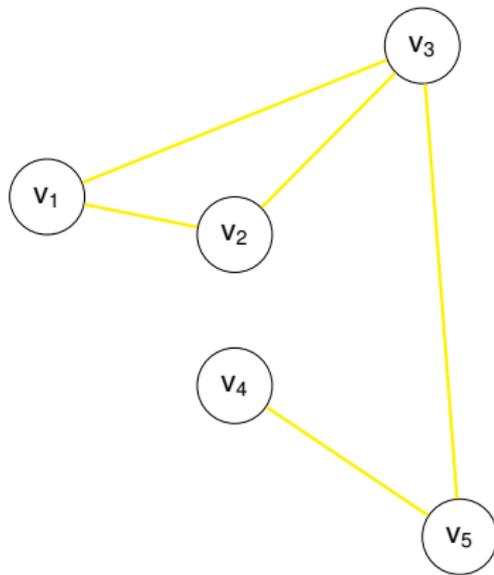
$(u, v)$  significa que a aresta sai de  $u$  e entra em  $v$



# Grafos – Conceitos Básicos

Em grafos não dirigidos, a relação de adjacência é simétrica

$$(u, v) \Leftrightarrow (v, u)$$



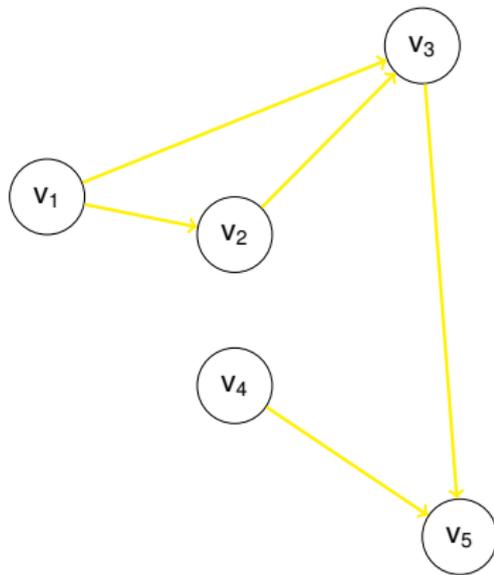
# Grafos – Conceitos Básicos

Em grafos não dirigidos, a relação de adjacência é simétrica

$$(u, v) \Leftrightarrow (v, u)$$

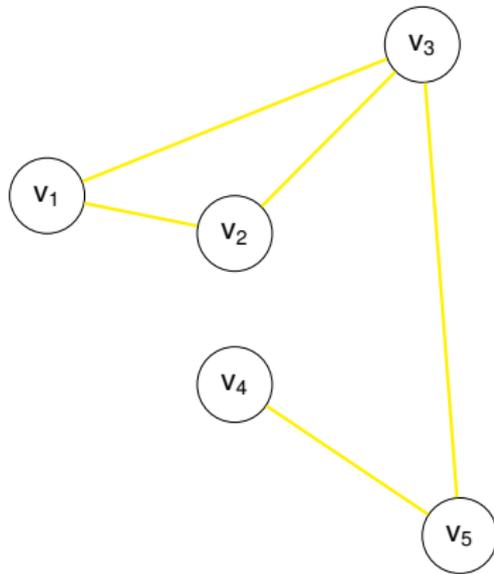
Já em dirigidos, não necessariamente há tal simetria

Há  $(v_1, v_2)$ , mas não  $(v_2, v_1)$



# Grafos – Conceitos Básicos

Em grafos não dirigidos, o **grau de um vértice** é o número de arestas que incidem nele



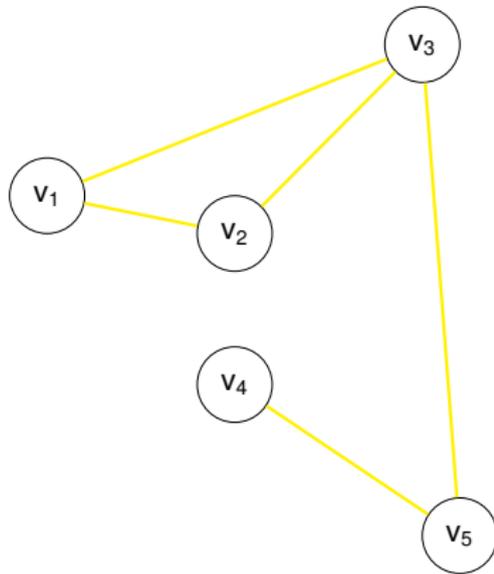
# Grafos – Conceitos Básicos

Em grafos não dirigidos, o **grau de um vértice** é o número de arestas que incidem nele

$$gr(v_1) = gr(v_2) = gr(v_5) = 2$$

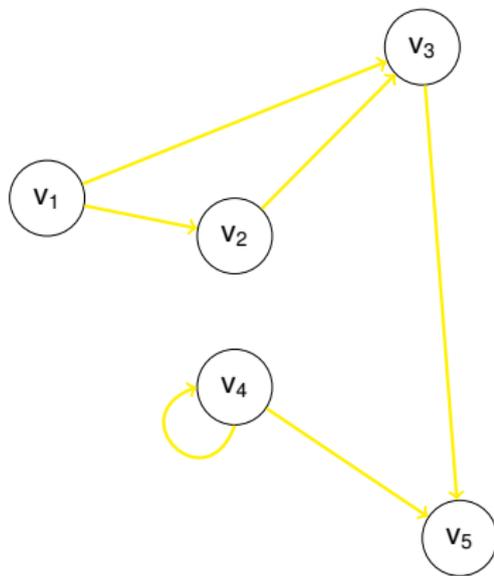
$$gr(v_3) = 3$$

$$gr(v_4) = 1$$



# Grafos – Conceitos Básicos

Já em grafos dirigidos, o grau de um vértice é o número de arestas que **saem** do vértice mais o número de arestas que **chegam** nele

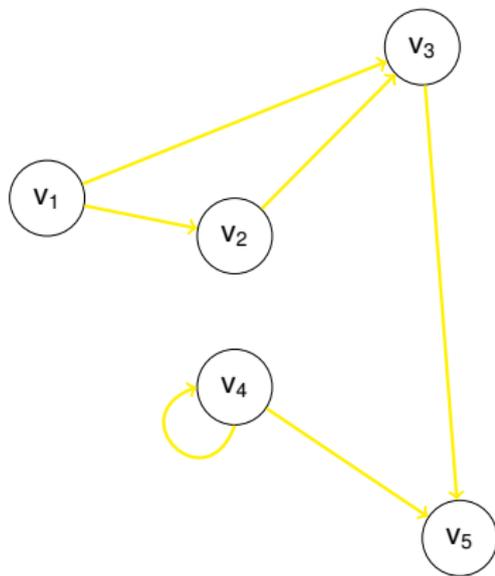


# Grafos – Conceitos Básicos

Já em grafos dirigidos, o grau de um vértice é o número de arestas que **saem** do vértice mais o número de arestas que **chegam** nele

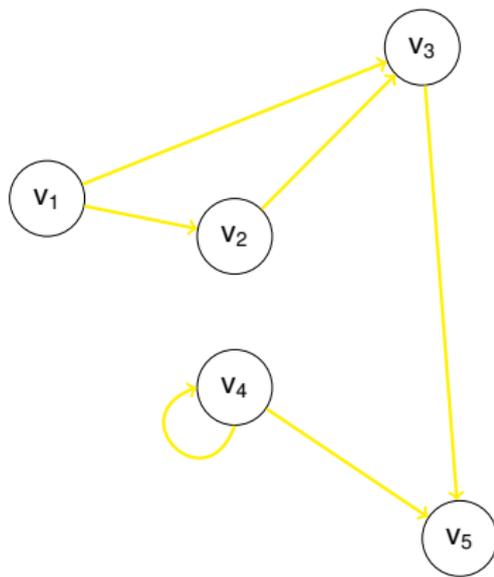
$$gr(v_1) = gr(v_2) = gr(v_5) = 2$$

$$gr(v_3) = gr(v_4) = 3$$



# Grafos – Conceitos Básicos

No caso de grafos dirigidos, há dois tipos de graus de vértice:

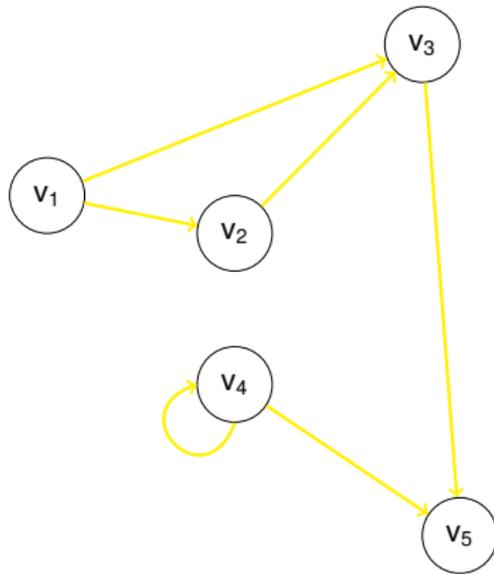


# Grafos – Conceitos Básicos

No caso de grafos dirigidos, há dois tipos de graus de vértice:

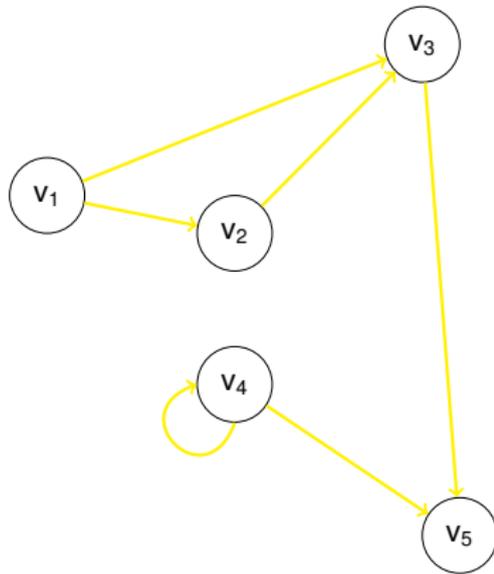
**Grau de saída:** número de arestas que saem do vértice

**Grau de entrada:** número de arestas que chegam no vértice



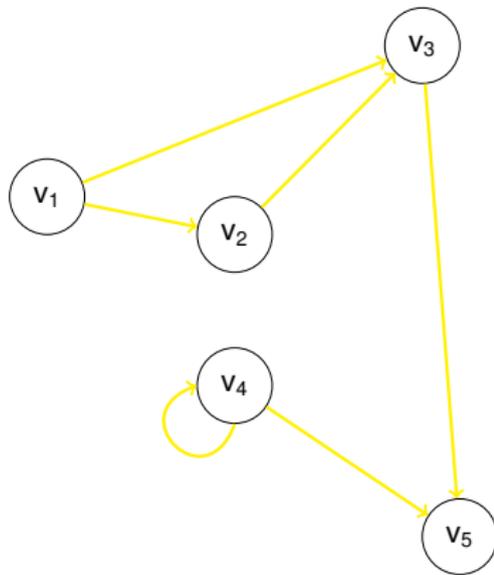
# Grafos – Conceitos Básicos

Um **caminho** de um vértice  $x$  a um vértice  $y$  é uma sequência de vértices em que, para cada vértice, do primeiro ao penúltimo, há uma aresta ligando esse vértice ao próximo na sequência.



# Grafos – Conceitos Básicos

No caso ao lado, alguns caminhos são:



# Grafos – Conceitos Básicos

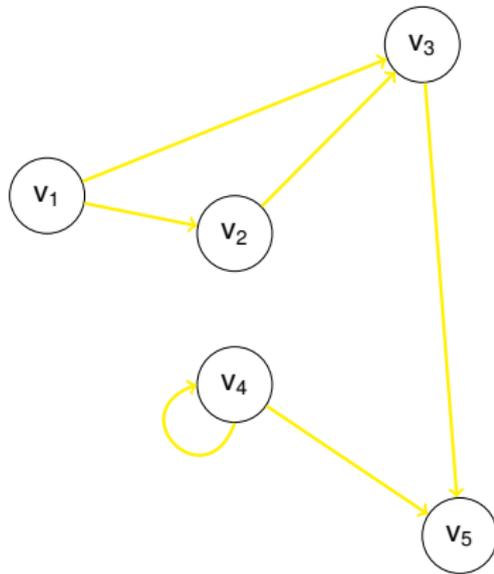
No caso ao lado, alguns caminhos são:

$(v_1, v_2, v_3, v_5)$

$(v_4, v_5)$

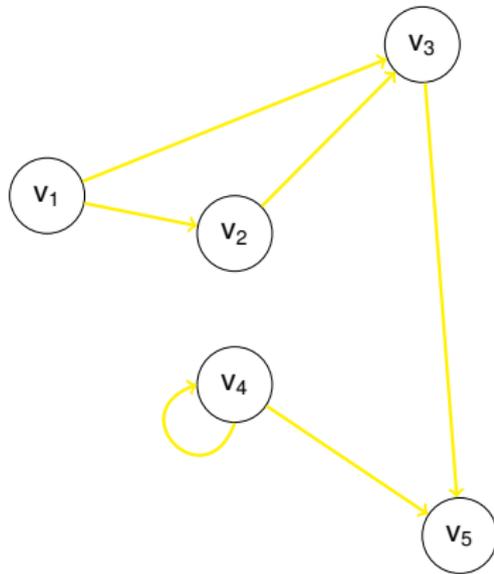
$(v_1, v_2, v_3)$

$(v_4, v_4, v_5)$



# Grafos – Conceitos Básicos

O **comprimento** de um caminho é o número de **arestas** nele



# Grafos – Conceitos Básicos

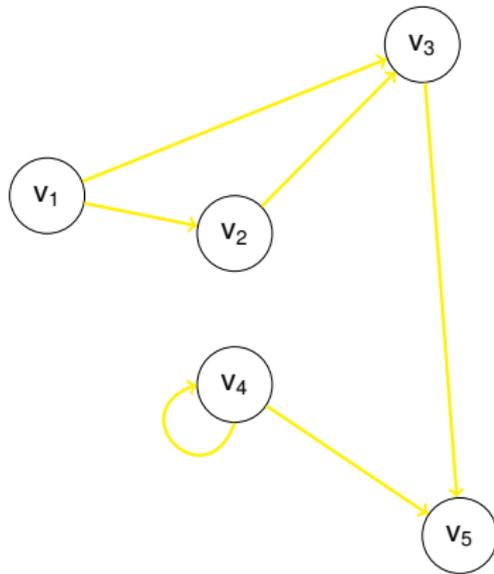
O **comprimento** de um caminho é o número de **arestas** nele

$$\text{compr}(v_1, v_2, v_3, v_5) = 3$$

$$\text{compr}(v_4, v_5) = 1$$

$$\text{compr}(v_1, v_2, v_3) = 2$$

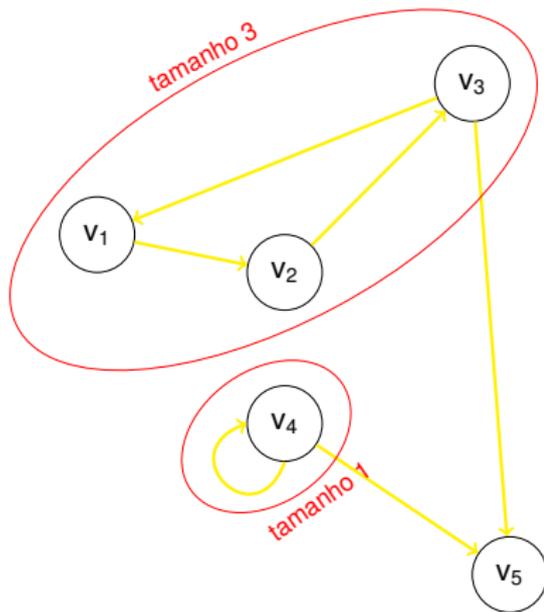
$$\text{compr}(v_4, v_4, v_5) = 2$$



# Grafos – Conceitos Básicos

Um **ciclo** acontece quando, a partir de um determinado vértice, pudermos percorrer algum caminho que nos leve a esse mesmo vértice

Em grafos dirigidos, o caminho deve conter pelo menos uma aresta

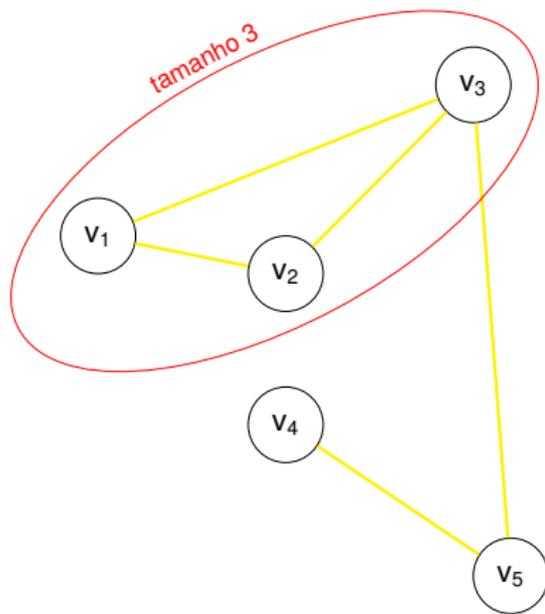


# Grafos – Conceitos Básicos

Em grafos não dirigidos, um ciclo deve conter pelo menos 3 arestas

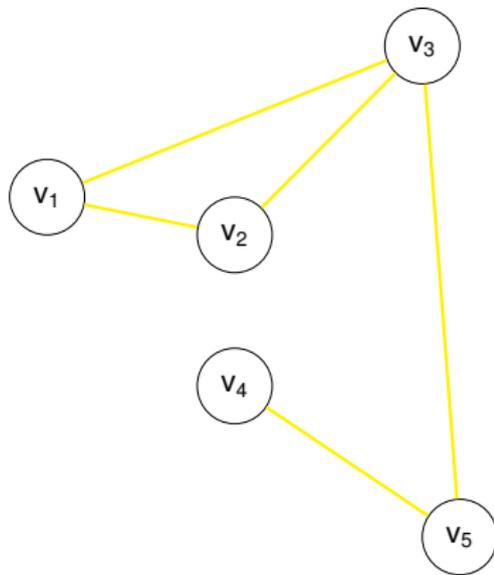
Grafos em que há ao menos um ciclo são chamados de **cíclicos**

Grafos em que não há ciclos são chamados de **acíclicos**



# Grafos – Conceitos Básicos

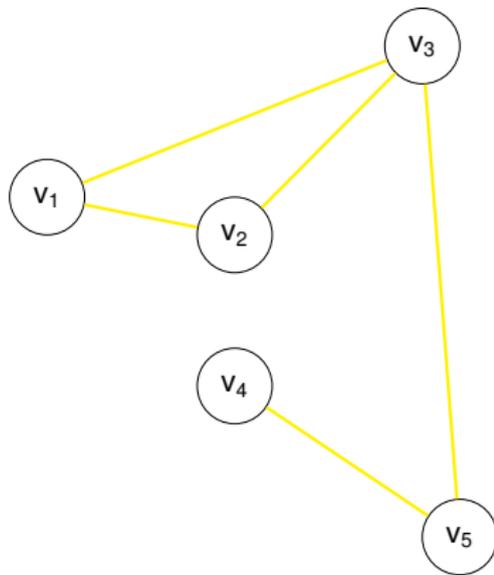
Um grafo não direcionado é **conexo** (ou **conectado**) se cada par de vértices nele estiver conectado por um caminho



# Grafos – Conceitos Básicos

Um grafo não direcionado é **conexo** (ou **conectado**) se cada par de vértices nele estiver conectado por um caminho

- O grafo ao lado é conexo

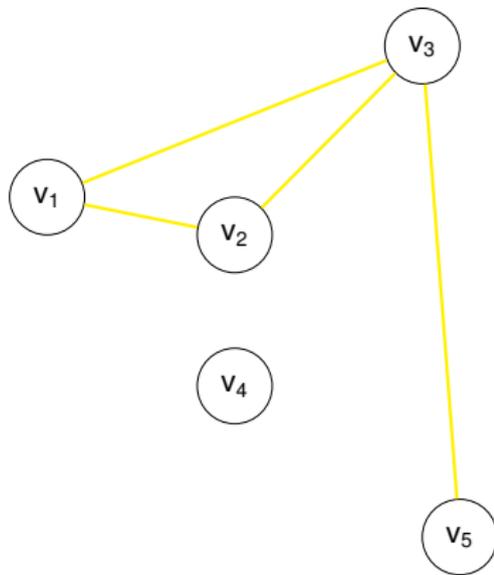


# Grafos – Conceitos Básicos

Um grafo não direcionado é **conexo** (ou **conectado**) se cada par de vértices nele estiver conectado por um caminho

O grafo ao lado é conexo

Agora é **desconexo**



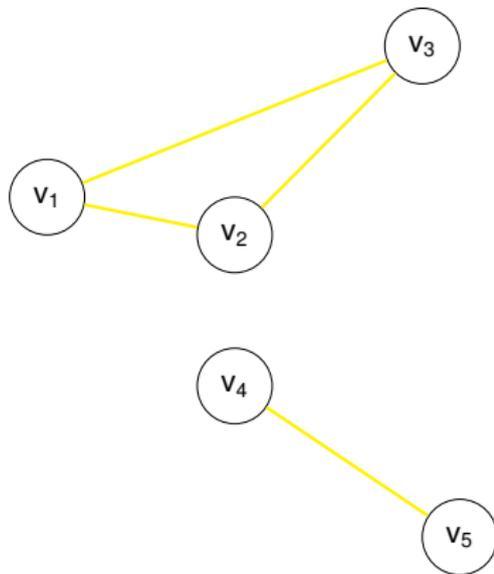
# Grafos – Conceitos Básicos

Um grafo não direcionado é **conexo** (ou **conectado**) se cada par de vértices nele estiver conectado por um caminho

O grafo ao lado é conexo

Agora é **desconexo**

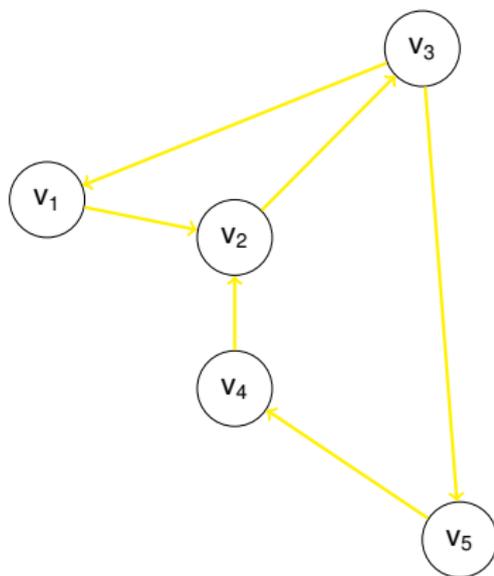
E continua assim



# Grafos – Conceitos Básicos

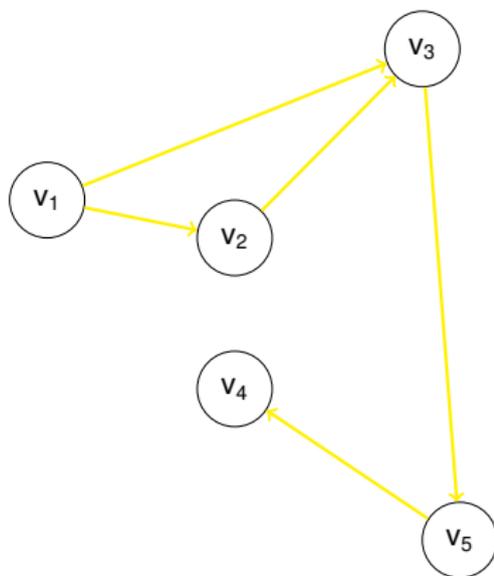
Um grafo dirigido é **fortemente conexo** se existir um caminho entre qualquer par de vértices no grafo

Contém um caminho direto de  $u$  para  $v$  e um caminho direto  $v$  para  $u$  para cada par de vértices  $(u, v)$



# Grafos – Conceitos Básicos

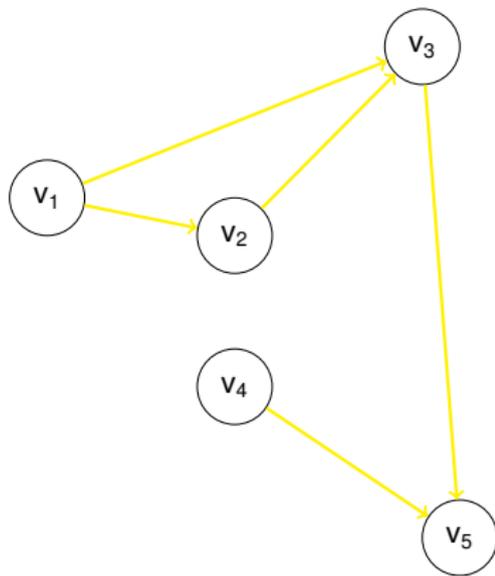
Um grafo dirigido é **conexo** se possuir um caminho de  $u$  para  $v$ , ou um caminho de  $v$  para  $u$ , para cada par de vértices  $(u, v)$



# Grafos – Conceitos Básicos

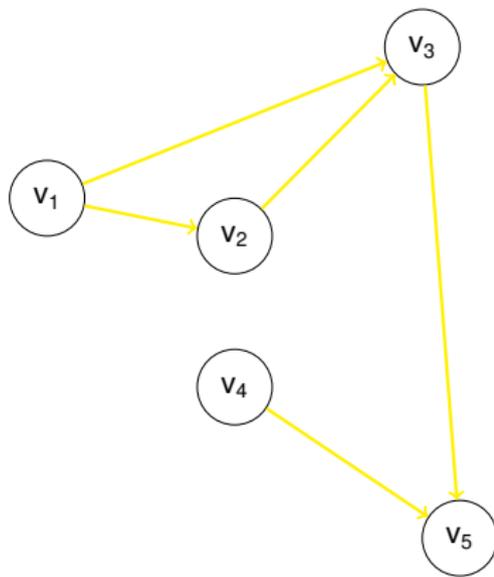
Um grafo dirigido é **fracamente conexo** se a substituição de todas as suas arestas por arestas **não-direcionadas** produz um grafo conexo.

Ex: não há caminho de  $v_4 \rightarrow v_3$   
nem de  $v_3 \rightarrow v_4$



# Grafos – Conceitos Básicos

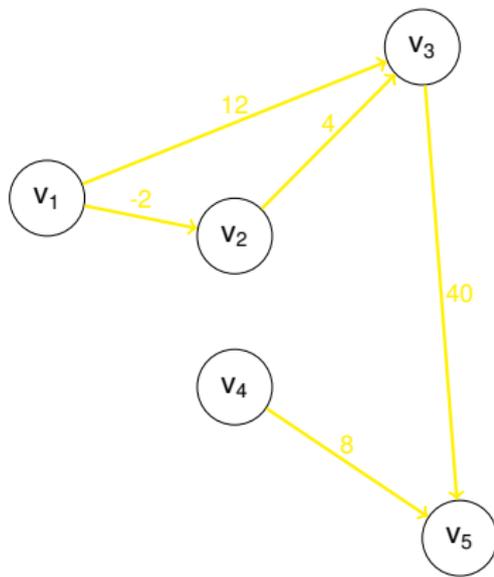
Grafos também podem ser **ponderados**



# Grafos – Conceitos Básicos

Grafos também podem ser **ponderados**

Caso em que possuem pesos associados às suas arestas  
Esses pesos podem representar custos, distâncias etc.



# Grafos – Conceitos Básicos

Por fim, temos um tipo já conhecido de grafo...

# Grafos – Conceitos Básicos

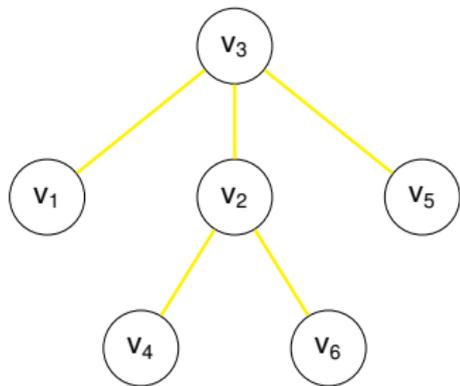
Por fim, temos um tipo já conhecido de grafo...

## A **árvore**

Grafo acíclico

Conexo

Não-dirigido



# Grafos – Representação

Como podemos representar um grafo?

# Grafos – Representação

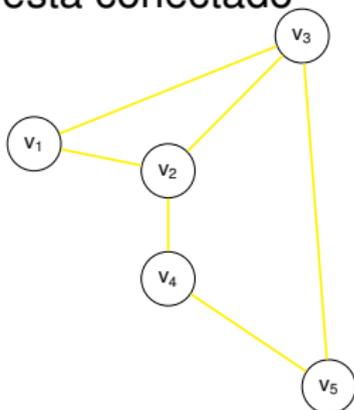
Como podemos representar um grafo?

Como um mapeamento de cada nó à lista de nós aos quais ele está conectado

# Grafos – Representação

Como podemos representar um grafo?

Como um mapeamento de cada nó à lista de nós aos quais ele está conectado

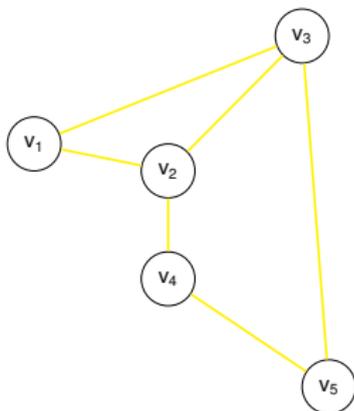


Não dirigido

# Grafos – Representação

Como podemos representar um grafo?

Como um mapeamento de cada nó à lista de nós aos quais ele está conectado



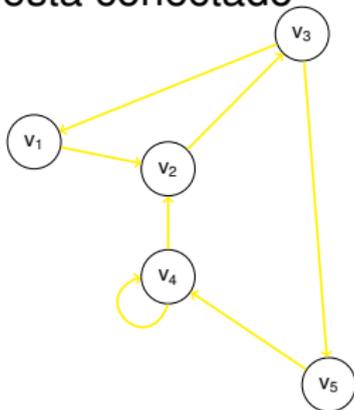
Não dirigido

<i>Nó</i>	<i>Conectado a</i>
$v_1$	$v_2, v_3$
$v_2$	$v_1, v_3, v_4$
$v_3$	$v_1, v_2, v_5$
$v_4$	$v_2, v_5$
$v_5$	$v_3, v_4$

# Grafos – Representação

Como podemos representar um grafo?

Como um mapeamento de cada nó à lista de nós aos quais ele está conectado

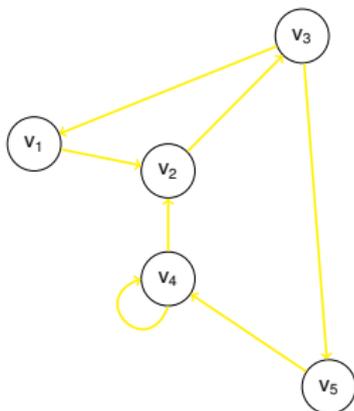


Dirigido

# Grafos – Representação

Como podemos representar um grafo?

Como um mapeamento de cada nó à lista de nós aos quais ele está conectado



Dirigido

<i>Nó</i>	<i>Conectado a</i>
$v_1$	$v_2$
$v_2$	$v_3$
$v_3$	$v_1, v_5$
$v_4$	$v_2, v_4$
$v_5$	$v_4$

# Grafos – Representação

Representação computacional de grafos

# Grafos – Representação

Representação computacional de grafos

Existem duas maneiras usuais de representar grafos:

- Matrizes de adjacência

- Listas de adjacência

# Grafos – Matrizes de Adjacências

Uma **matriz de adjacências**  $A$  de um grafo com  $n$  vértices é uma matriz  $n \times n$  de bits, em que:

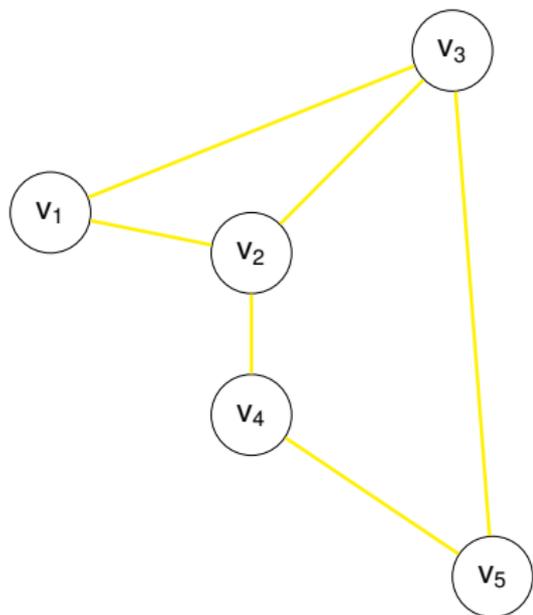
# Grafos – Matrizes de Adjacências

Uma **matriz de adjacências**  $A$  de um grafo com  $n$  vértices é uma matriz  $n \times n$  de bits, em que:

$A[i, j] = 1$  se houver uma aresta indo do vértice  $i$  para o vértice  $j$  no grafo.

$A[i, j] = 0$  se não houver aresta indo de  $i$  para  $j$

# Grafos – Matrizes de Adjacências



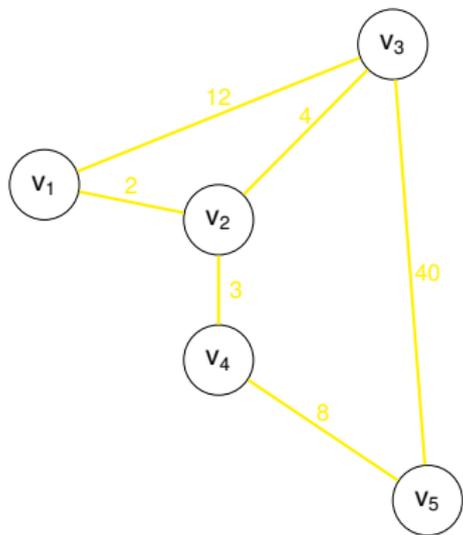
	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	$v_5$
$v_1$	0	1	1	0	0
$v_2$	1	0	1	1	0
$v_3$	1	1	0	0	1
$v_4$	0	1	0	0	1
$v_5$	0	0	1	1	0

# Grafos – Matrizes de Adjacências

E se o grafo for ponderado?

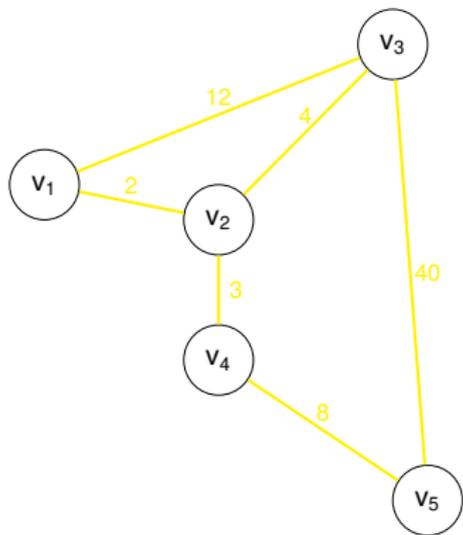
# Grafos – Matrizes de Adjacências

E se o grafo for ponderado?



# Grafos – Matrizes de Adjacências

E se o grafo for ponderado? Não usamos bits.



	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	$v_5$
$v_1$	0	2	12	0	0
$v_2$	2	0	4	3	0
$v_3$	12	4	0	0	40
$v_4$	0	3	0	0	8
$v_5$	0	0	40	8	0

# Grafos – Matrizes de Adjacências

E se o grafo for ponderado? Não usamos bits.

**Cuidado!**

	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	$v_5$
$v_1$	0	2	12	0	0
$v_2$	2	0	4	3	0
$v_3$	12	4	0	0	40
$v_4$	0	3	0	0	8
$v_5$	0	0	40	8	0

# Grafos – Matrizes de Adjacências

E se o grafo for ponderado? Não usamos bits.

## Cuidado!

Como diferenciar não aresta de um valor válido (como 0)?

	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	$v_5$
$v_1$	<b>0</b>	2	12	<b>0</b>	<b>0</b>
$v_2$	2	<b>0</b>	4	3	<b>0</b>
$v_3$	12	4	<b>0</b>	<b>0</b>	40
$v_4$	<b>0</b>	3	<b>0</b>	<b>0</b>	8
$v_5$	<b>0</b>	<b>0</b>	40	8	<b>0</b>

# Grafos – Matrizes de Adjacências

E se o grafo for ponderado? Não usamos bits.

## Cuidado!

Como diferenciar não aresta de um valor válido (como 0)?

Deve-se definir um padrão

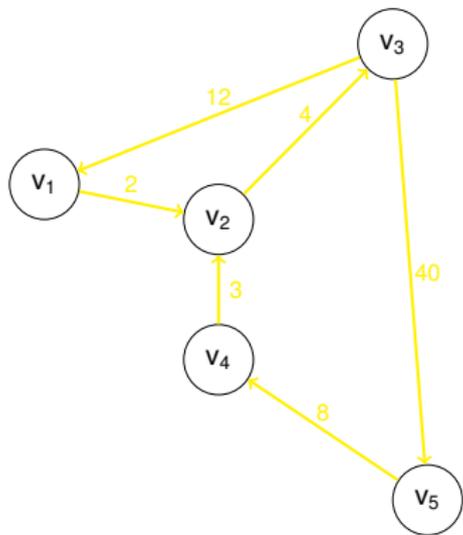
	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	$v_5$
$v_1$	<b>0</b>	2	12	<b>0</b>	<b>0</b>
$v_2$	2	<b>0</b>	4	3	<b>0</b>
$v_3$	12	4	<b>0</b>	<b>0</b>	40
$v_4$	<b>0</b>	3	<b>0</b>	<b>0</b>	8
$v_5$	<b>0</b>	<b>0</b>	40	8	<b>0</b>

# Grafos – Matrizes de Adjacências

E se o grafo for dirigido?

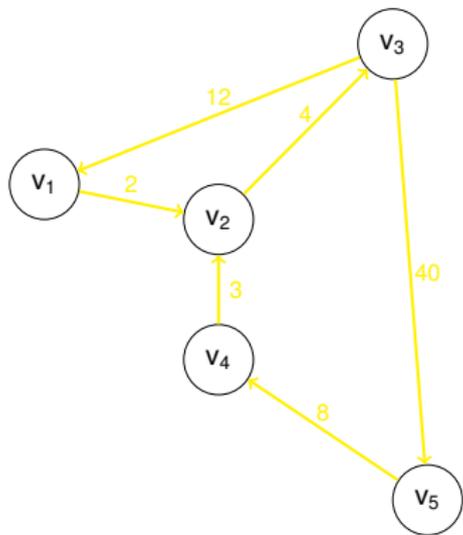
# Grafos – Matrizes de Adjacências

E se o grafo for dirigido?



# Grafos – Matrizes de Adjacências

E se o grafo for dirigido?



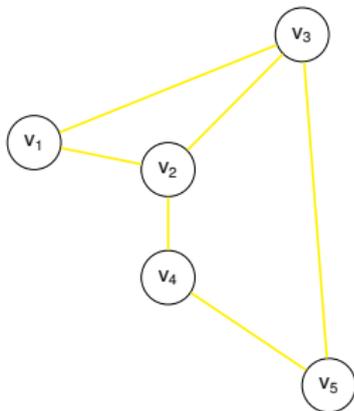
	$v_1$	$v_2$	$v_3$	$v_4$	$v_5$
$v_1$	0	2	0	0	0
$v_2$	0	0	4	0	0
$v_3$	12	0	0	0	40
$v_4$	0	3	0	0	0
$v_5$	0	0	0	8	0

# Grafos – Listas de Adjacências

A segunda maneira de representar um grafo é por meio de uma lista de adjacências

# Grafos – Listas de Adjacências

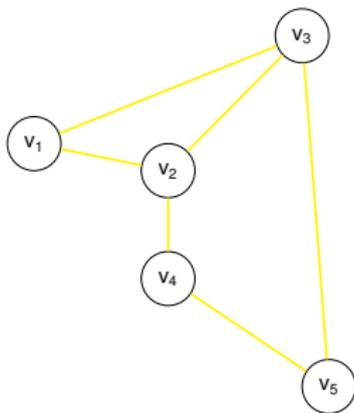
A segunda maneira de representar um grafo é por meio de uma lista de adjacências



Não dirigido

# Grafos – Listas de Adjacências

A segunda maneira de representar um grafo é por meio de uma lista de adjacências

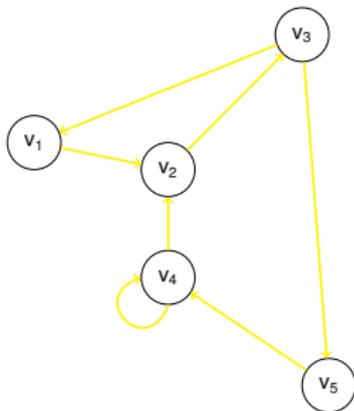


Não dirigido

<i>Nó</i>	<i>Conectado a</i>
$V_1$	$V_2, V_3$
$V_2$	$V_1, V_3, V_4$
$V_3$	$V_1, V_2, V_5$
$V_4$	$V_2, V_5$
$V_5$	$V_3, V_4$

# Grafos – Listas de Adjacências

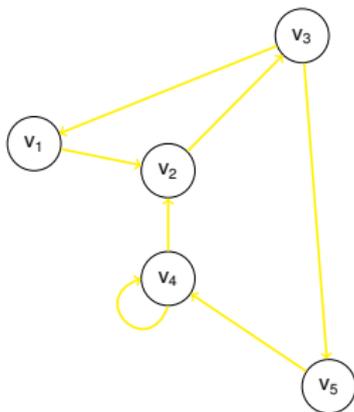
A segunda maneira de representar um grafo é por meio de uma lista de adjacências



Dirigido

# Grafos – Listas de Adjacências

A segunda maneira de representar um grafo é por meio de uma lista de adjacências



Dirigido

<i>Nó</i>	<i>Conectado a</i>
$V_1$	$V_2$
$V_2$	$V_3$
$V_3$	$V_1, V_5$
$V_4$	$V_2, V_4$
$V_5$	$V_4$

# Grafos – Listas de Adjacências

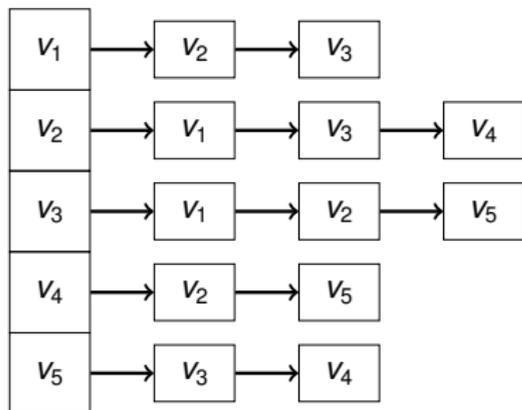
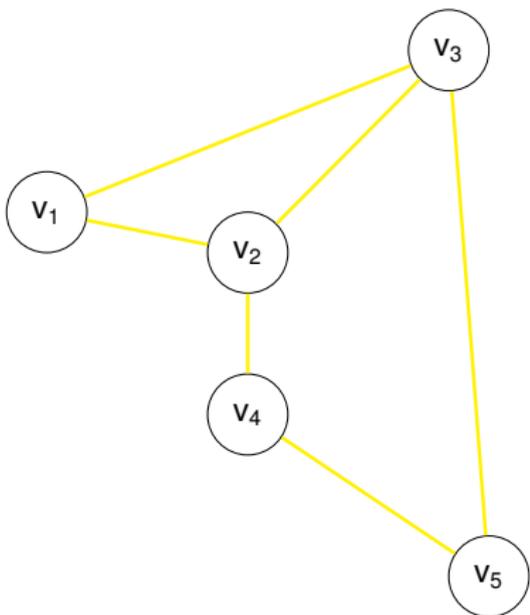
Uma **lista de adjacências** de um grafo com  $n$  vértices consiste de um arranjo de  $n$  listas ligadas, uma para cada vértice no grafo.

# Grafos – Listas de Adjacências

Uma **lista de adjacências** de um grafo com  $n$  vértices consiste de um arranjo de  $n$  listas ligadas, uma para cada vértice no grafo.

Para cada vértice  $u$ , a lista contém todos os vizinhos de  $u$   
Ou seja, todos os vértices  $v_i$  para os quais existe uma aresta  
 $(u, v_i)$

# Grafos – Listas de Adjacências

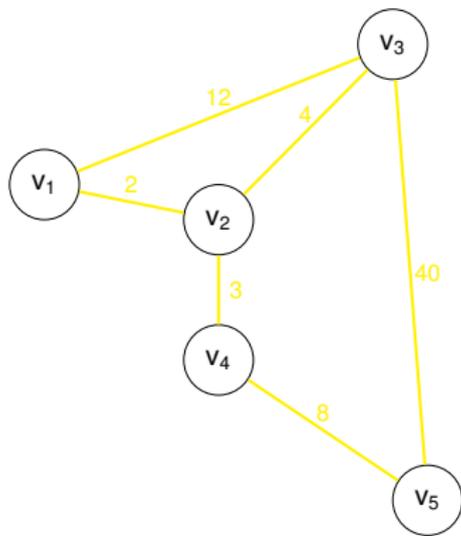


# Grafos – Listas de Adjacências

E se o grafo for ponderado?

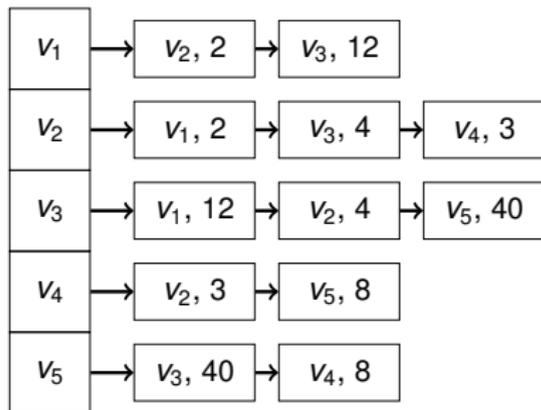
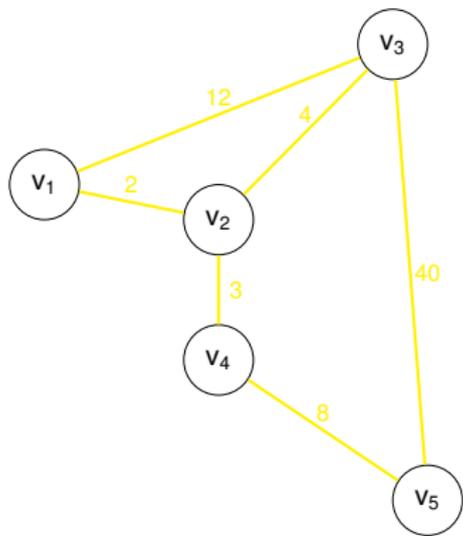
# Grafos – Listas de Adjacências

E se o grafo for ponderado?



# Grafos – Listas de Adjacências

E se o grafo for ponderado? Armazenamos os pesos nas lista.

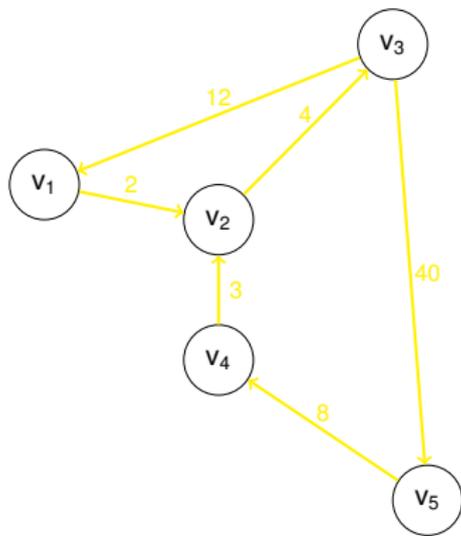


# Grafos – Listas de Adjacências

E se o grafo for dirigido?

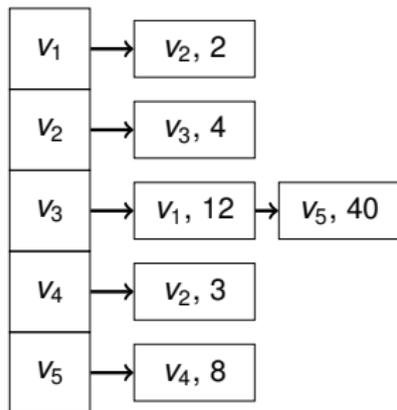
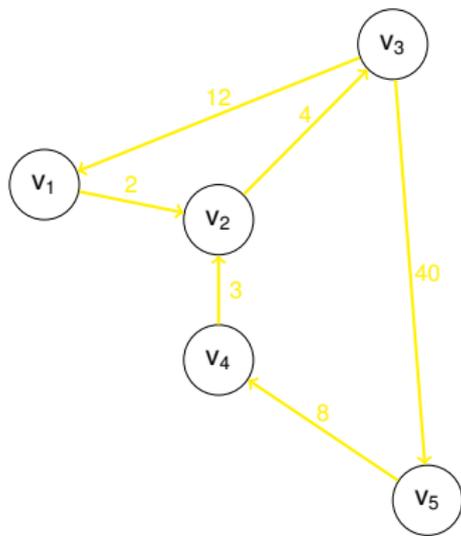
# Grafos – Listas de Adjacências

E se o grafo for dirigido?



# Grafos – Listas de Adjacências

E se o grafo for dirigido?



# Grafos – Representação

E quando usamos uma ou outra representação?

# Grafos – Representação

E quando usamos uma ou outra representação?

Vai depender da densidade do grafo

Se **denso** (quando possui muitas arestas em relação ao número de vértices) ou **esparso** (com poucas arestas)

Vai depender das operações que queremos executar

**SIN5013**  
**Análise de Algoritmos e Estruturas de**  
**Dados**

---

**Grafos**

**Prof. Luciano Antonio Digiampietri**  
**(baseado no material do prof. Norton Trevisan Roman)**