

Introdução à Teoria dos Grafos

Prof. Alexandre Noma

Aula passada

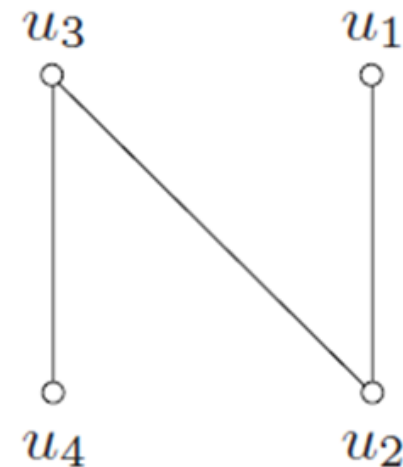
- O que é um grafo?
- Um grafo pode ser
 - simples
 - completo
 - bipartido
 - Conexo
- Mais propriedades:
 - complemento
 - planaridade
 - isomorfismo

Hoje: Mais propriedades...

- caminho
- ciclo

- Um **caminho** é uma sequência de vértices conectados por arestas.

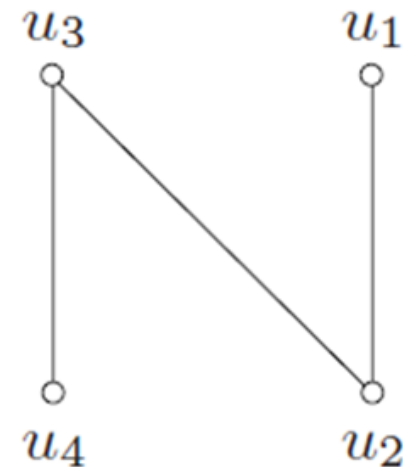
$$\langle u_1, u_2, u_3, u_4 \rangle$$



(a)

- Um **caminho** é uma sequência de vértices conectados por arestas.
 - Um caminho é **simples** se não há repetição de vértices.

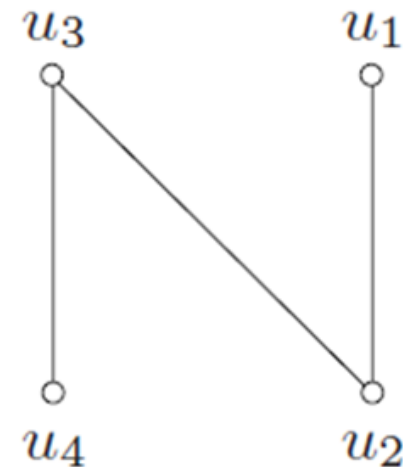
$$\langle u_1, u_2, u_3, u_4 \rangle$$



(a)

- Um **caminho** é uma sequência de vértices conectados por arestas.
 - Um caminho é **simples** se não há repetição de vértices.

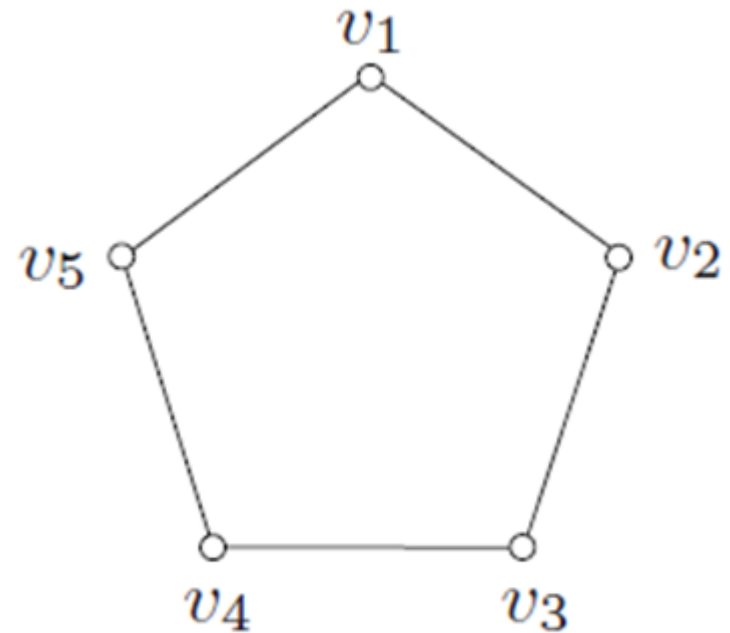
$$\langle u_1, u_2, u_3, u_4 \rangle$$



(a)

- Um **ciclo** é um caminho, sem repetição de vértices, exceto pelo primeiro vértice, que é igual ao último.
 - "É uma sequência que começa e termina num mesmo vértice."

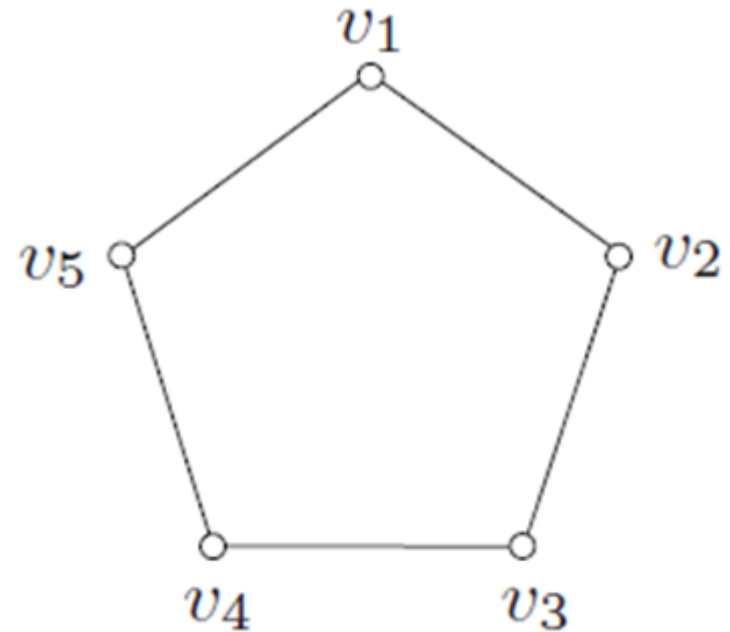
$$\langle v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_1 \rangle$$



(b)

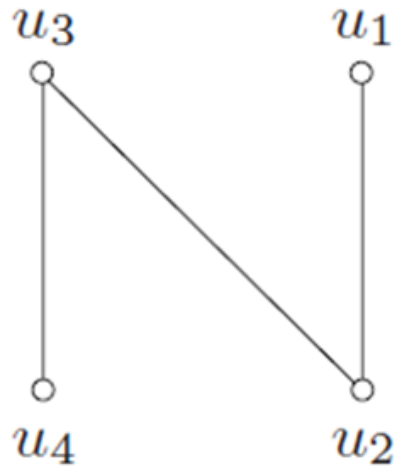
- Um **ciclo** é um caminho, sem repetição de vértices, exceto pelo primeiro vértice, que é igual ao último.
 - "É uma sequência que começa e termina num mesmo vértice."

$$\langle v_1, v_2, v_3, v_4, v_5, v_1 \rangle$$



(b)

- O **grau** de um vértice é o “número de arestas conectadas ao vértice”.



(a)

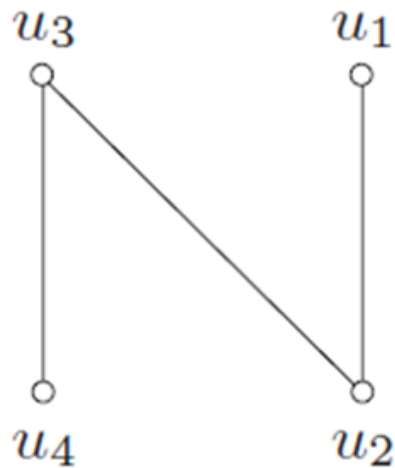
$\text{grau}(u_1) = ?$

$\text{grau}(u_2) = ?$

$\text{grau}(u_3) = ?$

$\text{grau}(u_4) = ?$

- O **grau** de um vértice é o “número de arestas conectadas ao vértice”.



(a)

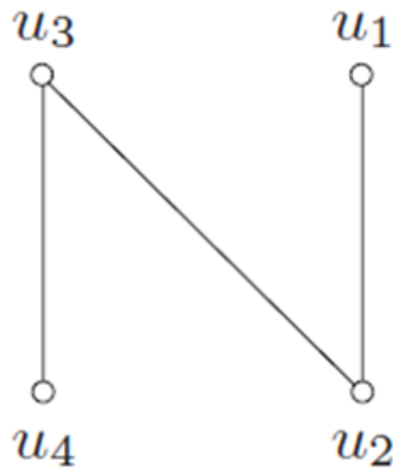
$$\text{grau}(u_1) = \mathbf{1}$$

$$\text{grau}(u_2) = ?$$

$$\text{grau}(u_3) = ?$$

$$\text{grau}(u_4) = \mathbf{1}$$

- O **grau** de um vértice é o “número de arestas conectadas ao vértice”.



(a)

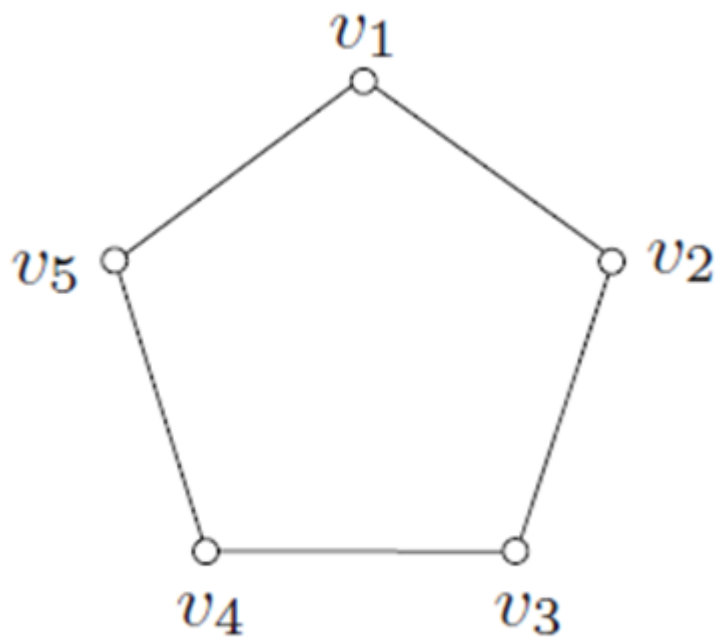
$$\text{grau}(u_1) = 1$$

$$\text{grau}(u_2) = 2$$

$$\text{grau}(u_3) = 2$$

$$\text{grau}(u_4) = 1$$

- O **grau** de um vértice é o “número de arestas conectadas ao vértice”.



(b)

$$\text{grau}(v_1) = ?$$

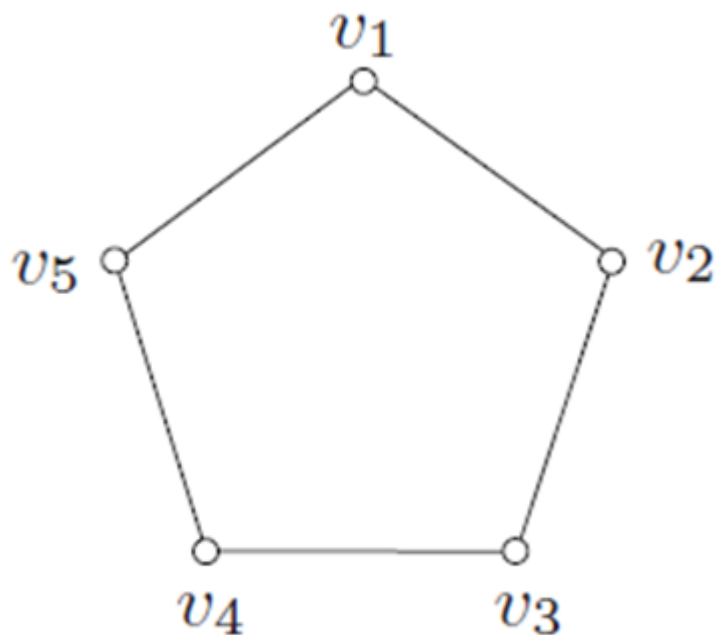
$$\text{grau}(v_2) = ?$$

$$\text{grau}(v_3) = ?$$

$$\text{grau}(v_4) = ?$$

$$\text{grau}(v_5) = ?$$

- O **grau** de um vértice é o “número de arestas conectadas ao vértice”.



(b)

$$\text{grau}(v_1) = 2$$

$$\text{grau}(v_2) = 2$$

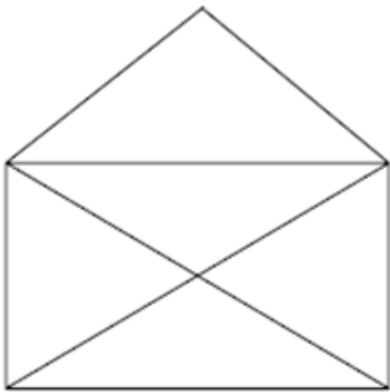
$$\text{grau}(v_3) = 2$$

$$\text{grau}(v_4) = 2$$

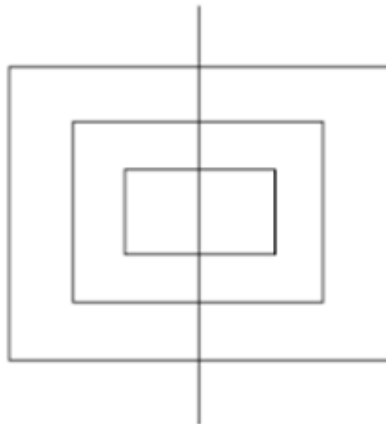
$$\text{grau}(v_5) = 2$$

Exercício

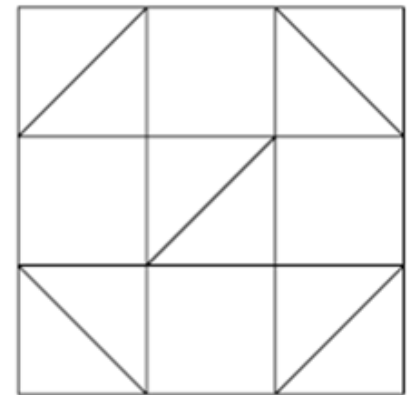
- Será que você consegue desenhar cada figura "sem tirar o lápis do papel"?



(a)

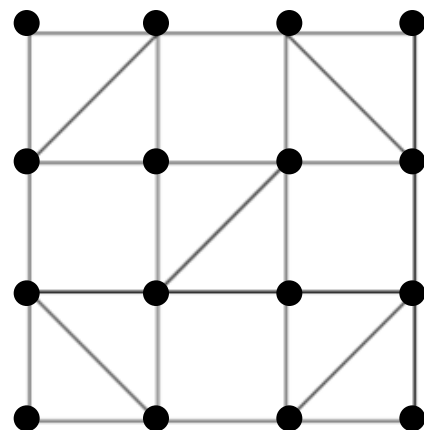
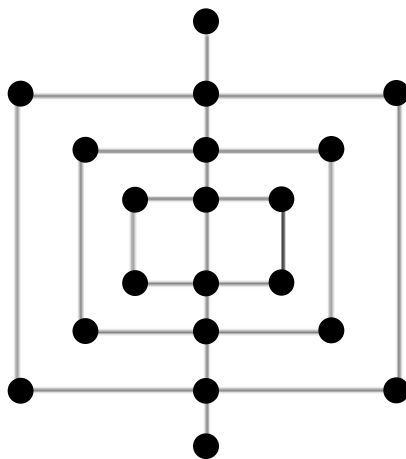
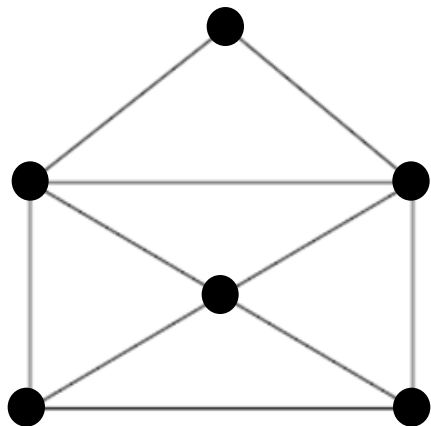


(b)

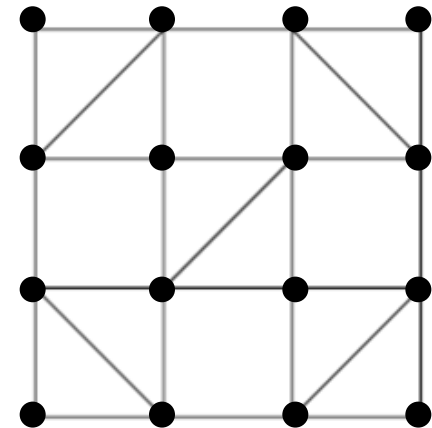
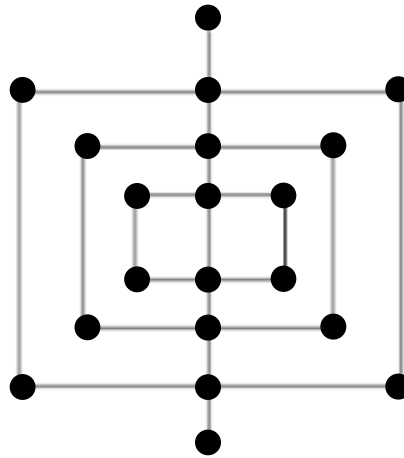
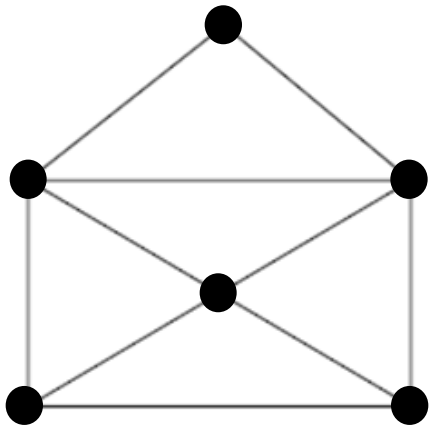


(c)

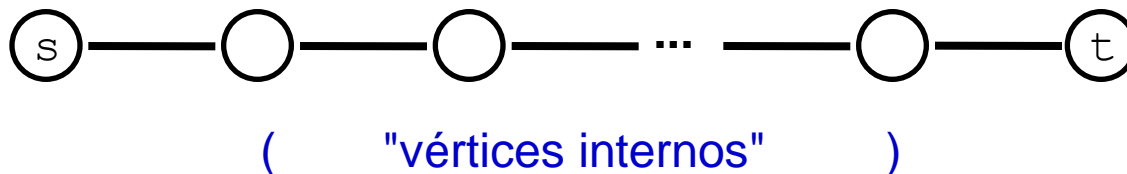
- Um **caminho euleriano** é um caminho que visita todas as arestas de um grafo, cada aresta visitada uma única vez.



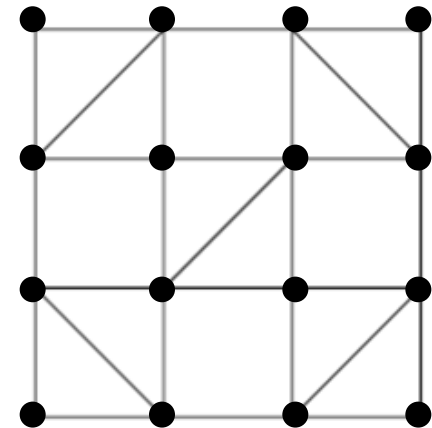
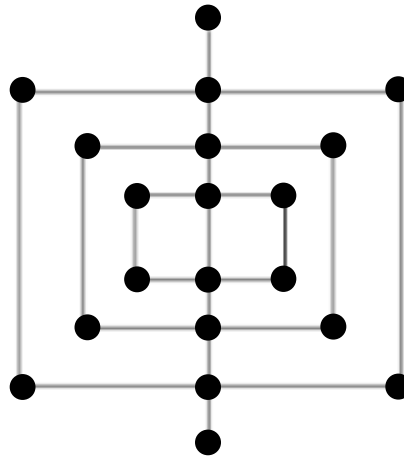
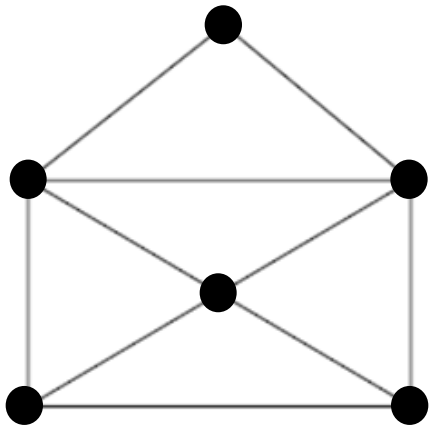
- Um **caminho euleriano** é um caminho que visita todas as arestas de um grafo, cada aresta visitada uma única vez.



- O que acontece com os **graus** dos vértices...?



- Um **caminho euleriano** é um caminho que visita todas as arestas de um grafo, cada aresta visitada uma única vez.



- O que acontece com os **graus** dos vértices...?



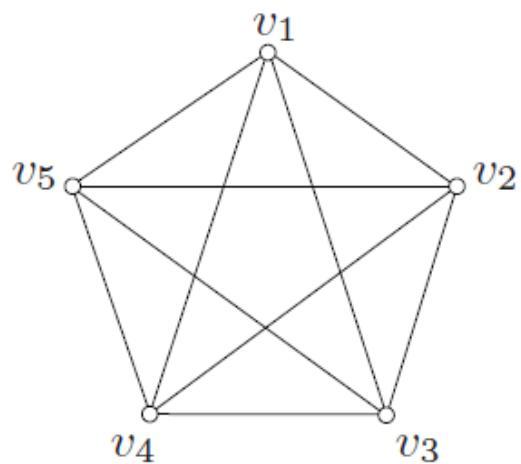
("vértices internos": grau 2)

Como representar
de grafos no computador?

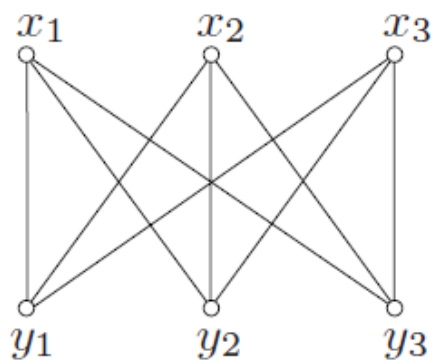
Grafo

- não dirigido ou não orientado
- dirigido ou orientado

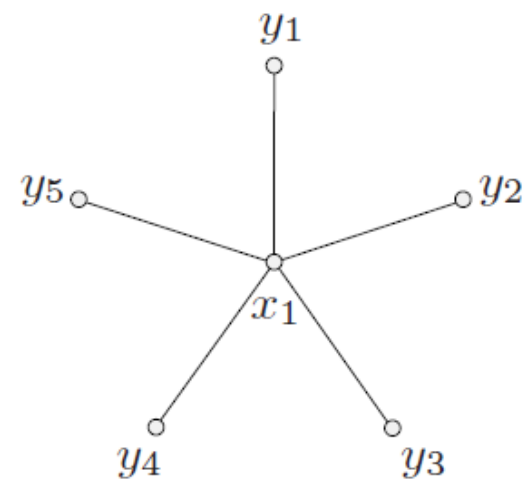
- Orientado (dirigido) ???



(a)

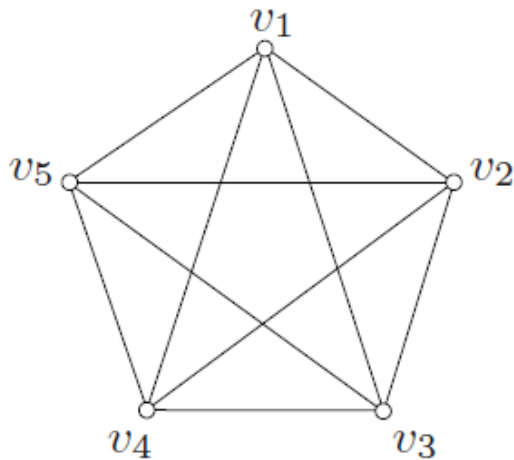


(b)

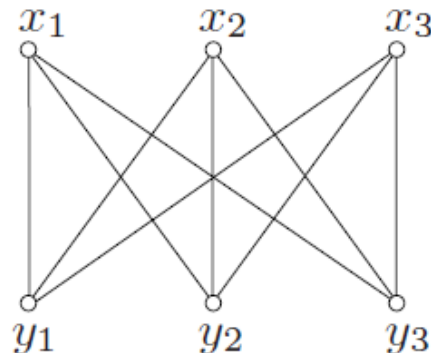


(c)

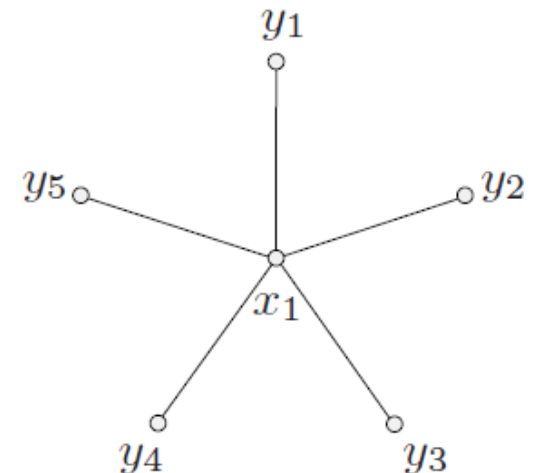
- Em um grafo **não-dirigido**, os vértices podem ser conectados por **arestas**.
(Sem restrições para o sentido de visita de vértices).



(a)

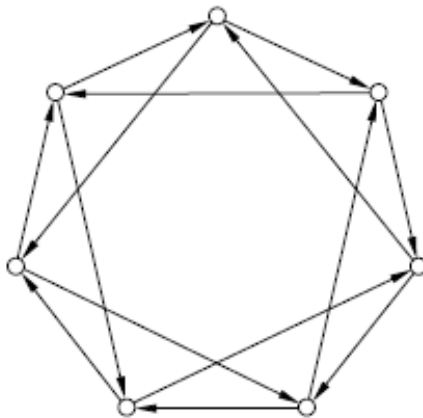


(b)

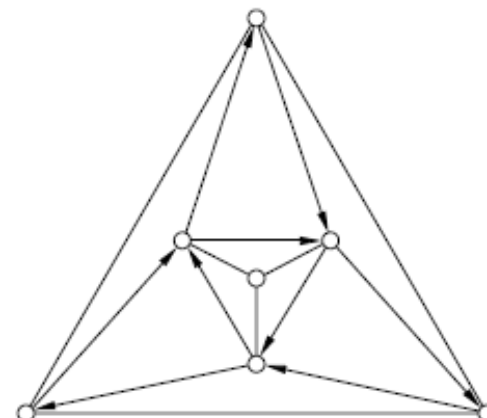


(c)

- Em um grafo **dirigido** (= **digrafo**), os vértices podem ser conectados por **arcos** (com restrições de sentido).



(a)

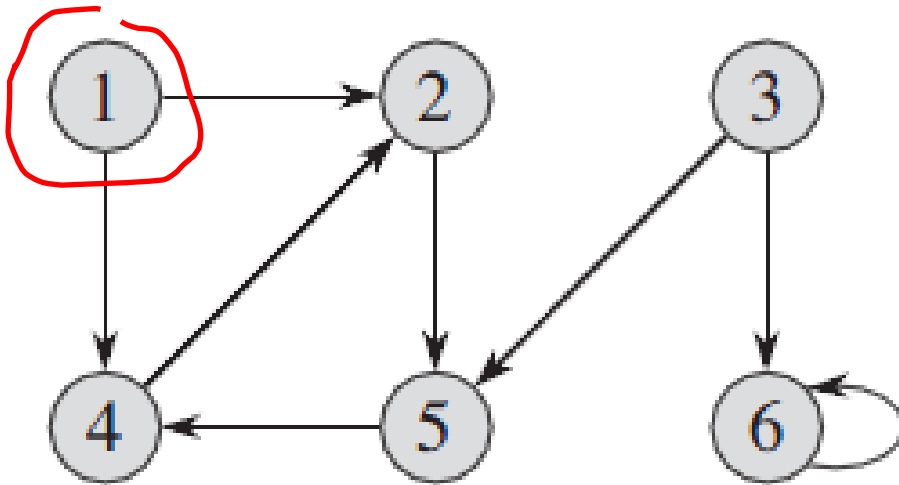


(b)

- Como representar um grafo no computador?

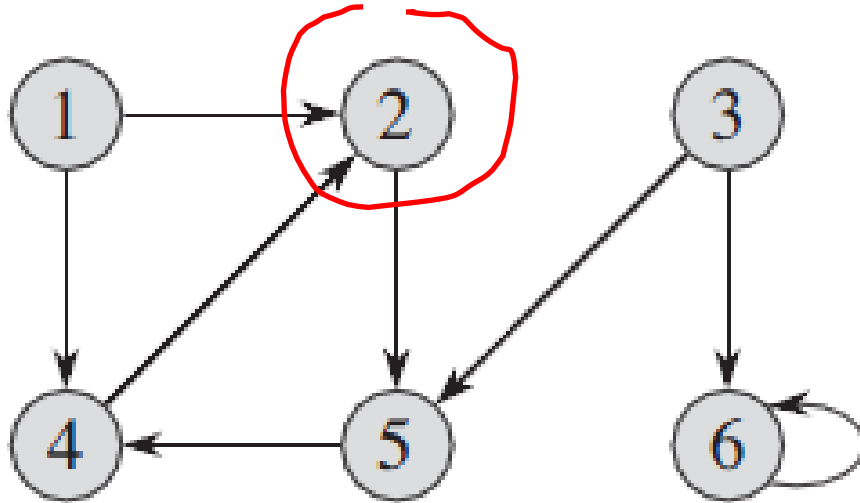
- Como representar um grafo no computador?
- (1) **Matriz** de adjacências
- (2) **Listas** de adjacências

(1) Matriz de adjacências



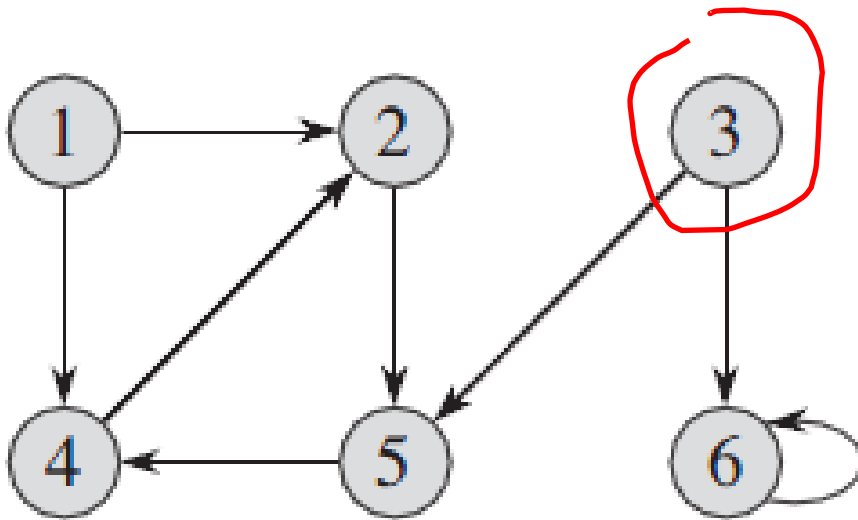
	1	2	3	4	5	6
1	0	1	0	1	0	0
2						
3						
4						
5						
6						

(1) Matriz de adjacências



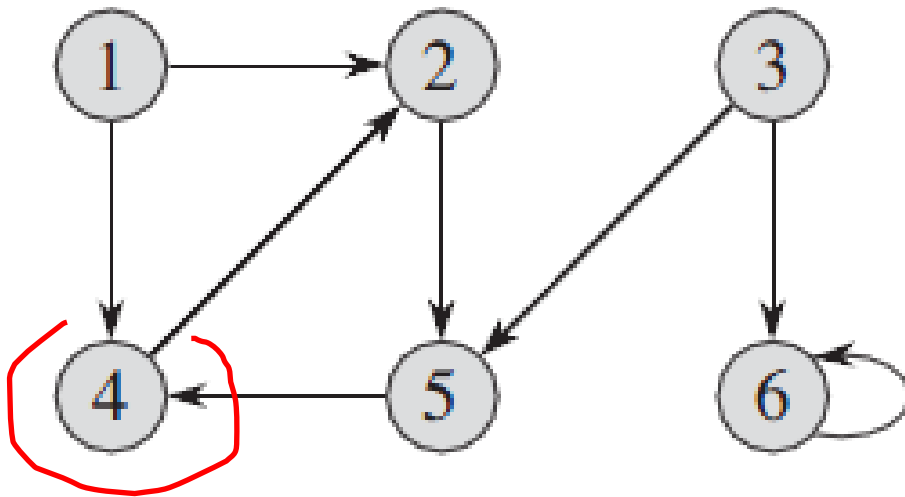
	1	2	3	4	5	6
1	0	1	0	1	0	0
2	0	0	0	0	1	0
3						
4						
5						
6						

(1) Matriz de adjacências



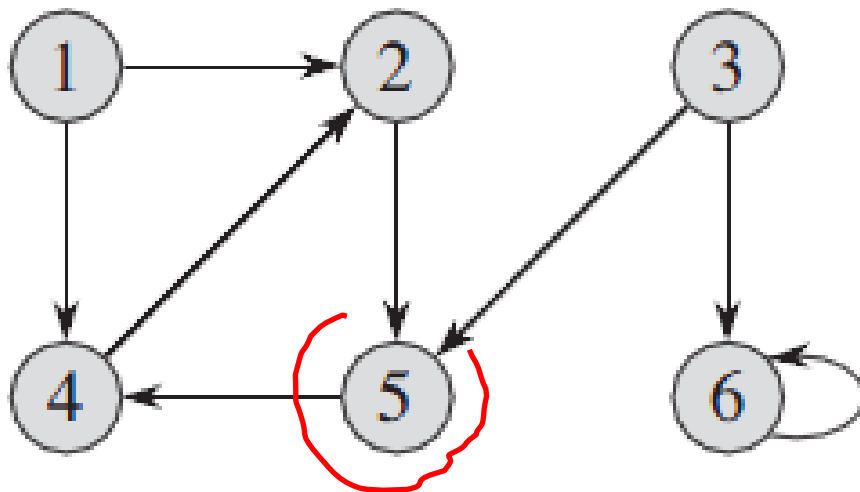
	1	2	3	4	5	6
1	0	1	0	1	0	0
2	0	0	0	0	1	0
3	0	0	0	0	1	1
4						
5						
6						

(1) Matriz de adjacências



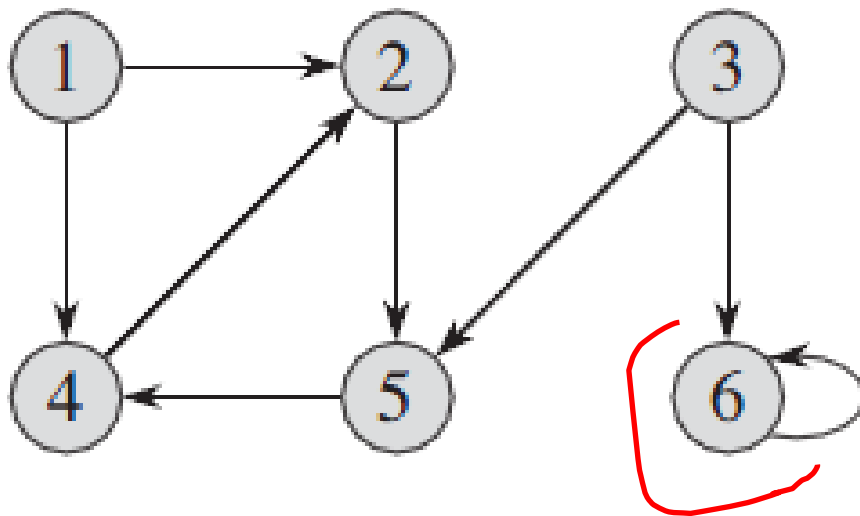
	1	2	3	4	5	6
1	0	1	0	1	0	0
2	0	0	0	0	1	0
3	0	0	0	0	1	1
4	0	1	0	0	0	0
5						
6						

(1) Matriz de adjacências



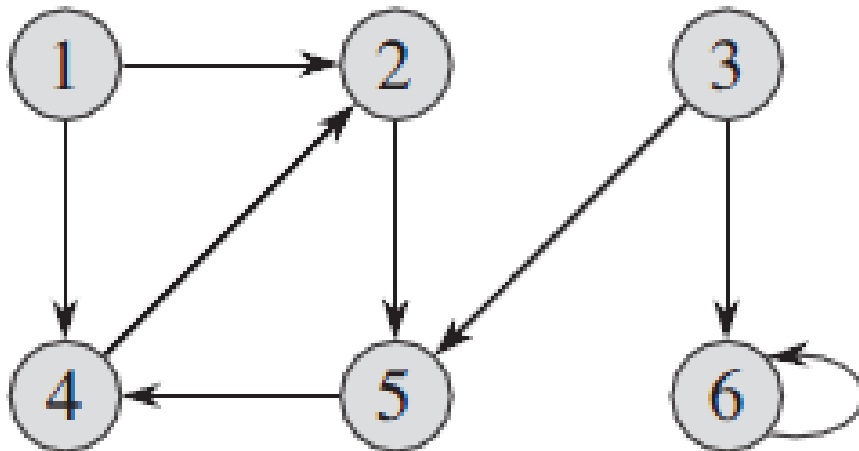
	1	2	3	4	5	6
1	0	1	0	1	0	0
2	0	0	0	0	1	0
3	0	0	0	0	1	1
4	0	1	0	0	0	0
5	0	0	0	1	0	0
6	-	-	-	-	-	-

(1) Matriz de adjacências



	1	2	3	4	5	6
1	0	1	0	1	0	0
2	0	0	0	0	1	0
3	0	0	0	0	1	1
4	0	1	0	0	0	0
5	0	0	0	1	0	0
6	0	0	0	0	0	1

(2) Listas de adjacências



1: 2, 4

2: ?

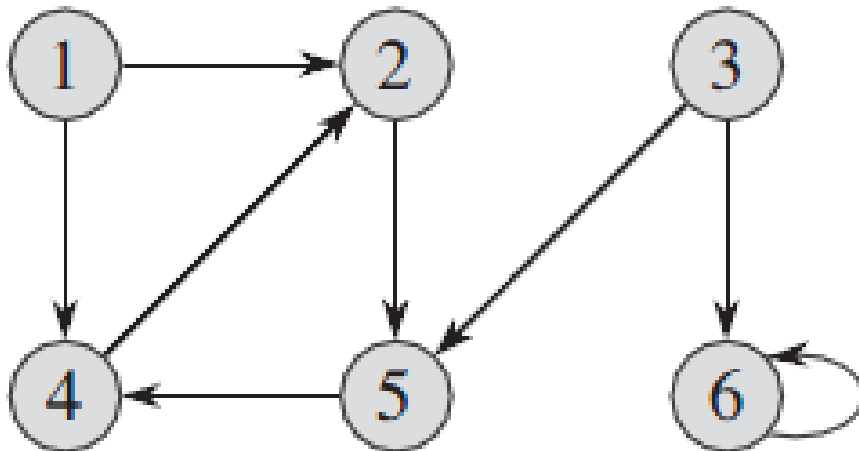
3: ?

4: ?

5: ?

6: ?

(2) Listas de adjacências



1: 2, 4

2: 5

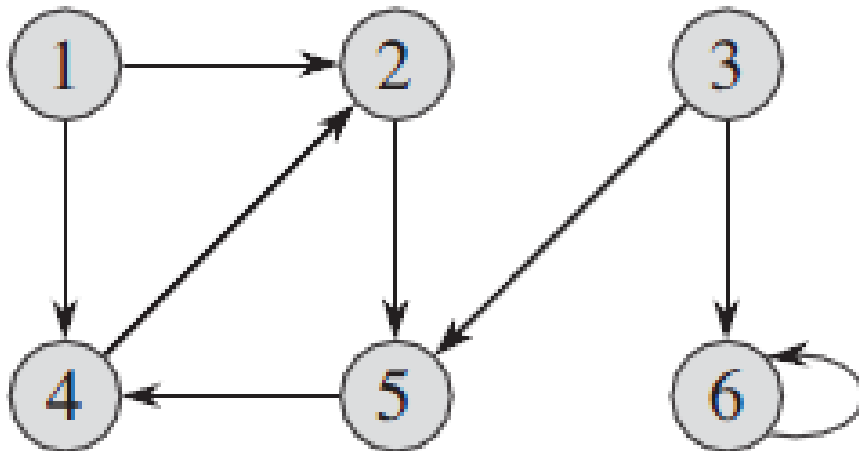
3: ?

4: ?

5: ?

6: ?

(2) Listas de adjacências



1: 2, 4

2: 5

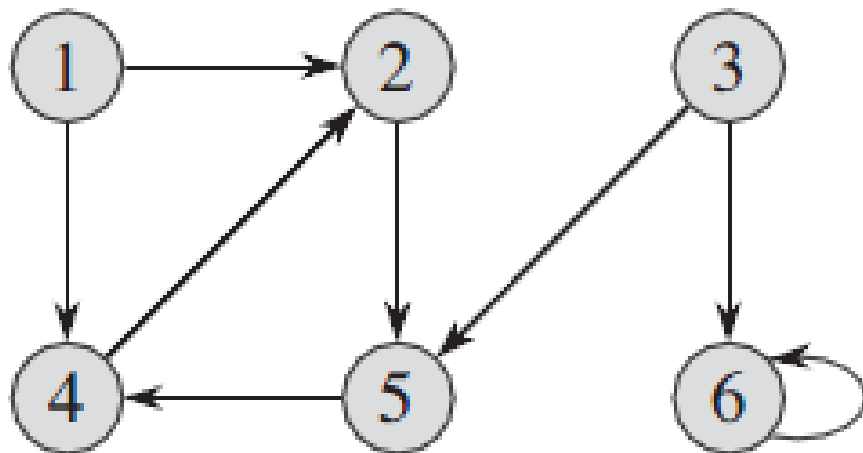
3: 5, 6

4: ?

5: ?

6: ?

(2) Listas de adjacências



1: 2, 4

2: 5

3: 5, 6

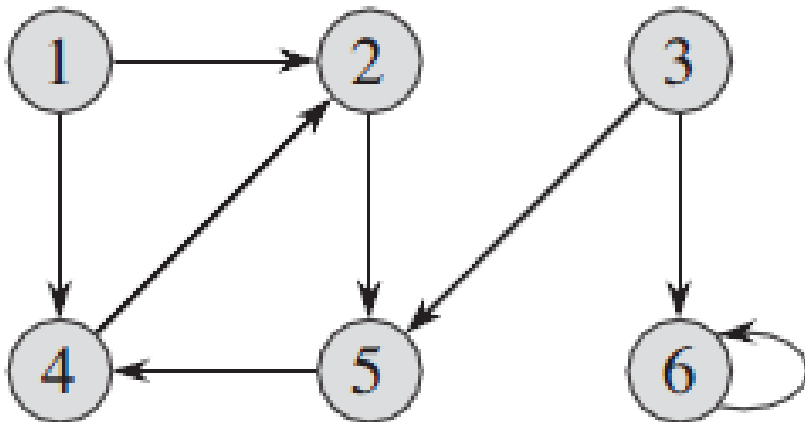
4: 2

5: 4

6: 6

Notação

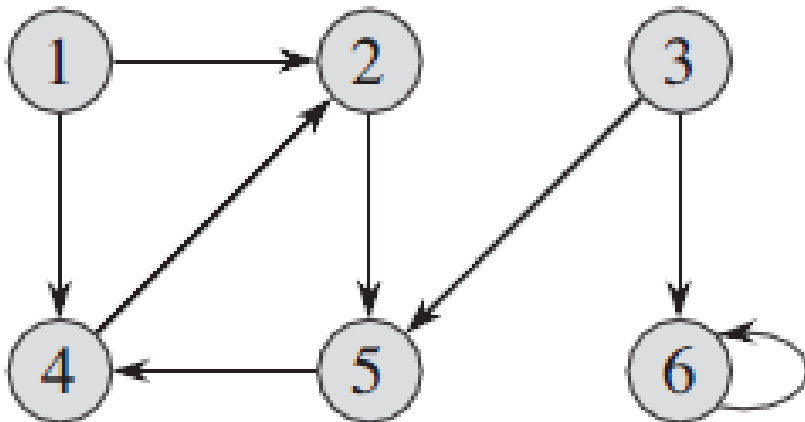
- adjacência = "**vizinhança**"
- lista de adjacências = lista dos **vizinhos**



Exemplo: $\text{Adj}(1) = [2, 4]$

Notação

- adjacência = "**vizinhança**"
- lista de adjacências = lista dos **vizinhos**



Exemplo: $\text{Adj}(1) = [2, 4]$
 $\text{Adj}(2) = [5]$
 $\text{Adj}(3) = [5, 6]$
...

Exercício

– Dadas as **listas de adjacência**:

1 : 2

2 : 3

3 : 4, 5, 8

4 :

5 : 6, 7

6 : 1

7 : 9

8 : 10

9 : 10

10 :

– Construir o grafo.

Exercício Programa

- 01-leGrafo.py

Consumo de Tempo

Notação O ("ó grande")

Notação O ("ó grande")

- O que é?
- Pra que serve?

Alguns exemplos

- $O(1)$: ???
- $O(\log n)$: ???
- $O(n)$: ???
- $O(n \log n)$: ???
- $O(n^2)$: ???
- $O(n^3)$: ???
- $O(2^n)$: ???

Alguns exemplos

- $O(1)$: constante
- $O(\log n)$: log de n
- $O(n)$: linear
- $O(n \log n)$: n log de n
- $O(n^2)$: quadrático
- $O(n^3)$: cúbico
- $O(2^n)$: exponencial

Alguns exemplos

- $O(1)$: constante
- $O(\log n)$: log de n
- $O(n)$: linear
- $O(n \log n)$: n log de n
- $O(n^2)$: quadrático
- $O(n^3)$: cúbico
- $O(nk)$: polinomial
- $O(2^n)$: exponencial
- $O(kn)$, $O(n!)$, $O(n^n)$: exponencial

Alguns exemplos

- $O(1)$: constante
- Exemplos?

Alguns exemplos

- $O(n)$: linear
- Exemplo?

Alguns exemplos

- $O(n)$: linear
- Exemplo?
- O que é n ?

Alguns exemplos

- $O(n)$: linear
- Exemplo?
- O que é n ?
 - n é o tamanho da "entrada".

- $O(n)$: linear?

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
int main () {
    int n, i, *v;
    // tamanho n do vetor
    scanf ("%d", &n);
    // aloca memoria para vetor
    v = malloc (sizeof (int) * n);
    // le n inteiros e guarda no vetor
    for (i = 0; i < n; i++) {
        scanf ("%d", &v[i]);
    }
    // libera memoria
    free (v);
    return 0;
}
```


- $O(n)$: linear?

		consumo de tempo
#include <stdio.h>		
#include <stdlib.h>		
int main () {		
1. int n, i, *v;	-----	???
// tamanho n do vetor		
2. scanf ("%d", &n);	-----	???
// aloca memoria para vetor		
3. v = malloc (sizeof (int) * n);	-----	???
// le n inteiros e guarda no vetor		
4. for (i = 0; i < n; i++) {	-----	???
5. scanf ("%d", &v[i]);	-----	???
6. }	-----	???
// libera memoria		
7. free (v);	-----	???
8. return 0;	-----	???
}		
	Total:	???

- $O(n)$: linear?

		consumo de tempo
#include <stdio.h>		
#include <stdlib.h>		
int main () {		
1. int n, i, *v;	-----	$O(1)$
// tamanho n do vetor		
2. scanf ("%d", &n);	-----	$O(1)$
// aloca memoria para vetor		
3. v = malloc (sizeof (int) * n);	-----	???
// le n inteiros e guarda no vetor		
4. for (i = 0; i < n; i++) {	-----	???
5. scanf ("%d", &v[i]);	-----	???
6. }	-----	$O(1)$
// libera memoria		
7. free (v);	-----	$O(1)$
8. return 0;	-----	$O(1)$
}		
	Total:	???

- $O(n)$: linear?

		consumo de tempo
#include <stdio.h>		
#include <stdlib.h>		
int main () {		
1. int n, i, *v;	-----	$O(1)$
// tamanho n do vetor		
2. scanf ("%d", &n);	-----	$O(1)$
// aloca memoria para vetor		
3. v = malloc (sizeof (int) * n);	-----	$O(n)$
// le n inteiros e guarda no vetor		
4. for (i = 0; i < n; i++) {	-----	$O(n)$
5. scanf ("%d", &v[i]);	-----	???
6. }	-----	$O(1)$
// libera memoria		
7. free (v);	-----	$O(1)$
8. return 0;	-----	$O(1)$
}		
	Total:	???

- $O(n)$: linear?

		consumo de tempo
#include <stdio.h>		
#include <stdlib.h>		
int main () {		
1. int n, i, *v;	-----	$O(1)$
// tamanho n do vetor		
2. scanf ("%d", &n);	-----	$O(1)$
// aloca memoria para vetor		
3. v = malloc (sizeof (int) * n);	-----	$O(n)$
// le n inteiros e guarda no vetor		
4. for (i = 0; i < n; i++) {	-----	$O(n)$
5. scanf ("%d", &v[i]);	---	$O(n) * O(1)$
6. }	-----	$O(1)$
// libera memoria		
7. free (v);	-----	$O(1)$
8. return 0;	-----	$O(1)$
}		
	Total:	???

- $O(n)$: linear?

		consumo de tempo
#include <stdio.h>		
#include <stdlib.h>		
int main () {		
1. int n, i, *v;	-----	$O(1)$
// tamanho n do vetor		
2. scanf ("%d", &n);	-----	$O(1)$
// aloca memoria para vetor		
3. v = malloc (sizeof (int) * n);	-----	$O(n)$
// le n inteiros e guarda no vetor		
4. for (i = 0; i < n; i++) {	-----	$O(n)$
5. scanf ("%d", &v[i]);	---	$O(n) * O(1)$
6. }	-----	$O(1)$
// libera memoria		
7. free (v);	-----	$O(1)$
8. return 0;	-----	$O(1)$
}		
Total:		$5 * O(1) + 2 * O(n) + O(1) * O(n)$

- $O(n)$: linear?

		consumo de tempo
#include <stdio.h>		
#include <stdlib.h>		
int main () {		
1. int n, i, *v;	-----	$O(1)$
// tamanho n do vetor		
2. scanf ("%d", &n);	-----	$O(1)$
// aloca memoria para vetor		
3. v = malloc (sizeof (int) * n);	-----	$O(n)$
// le n inteiros e guarda no vetor		
4. for (i = 0; i < n; i++) {	-----	$O(n)$
5. scanf ("%d", &v[i]);	---	$O(n) * O(1)$
6. }	-----	$O(1)$
// libera memoria		
7. free (v);	-----	$O(1)$
8. return 0;	-----	$O(1)$
}		
Total:		$T(n) = O(n)$

Notação O ("ó grande")

- O que é $T(n)$?
 - É a função de **consumo de tempo** do algoritmo.

Notação O ("ó grande")

- Por que basta considerar o termo "**dominante**"?

Notação O ("ó grande")

- Definição

- Sejam $T(n)$ e $f(n)$ funções dos inteiros nos reais. Dizemos que $T(n)$ é $O(f(n))$ se existem constantes positivas c e n_0 tais que

$$T(n) \leq c f(n)$$

para todo $n \geq n_0$.

Notação O ("ó grande")

- Definição

