



Grafos e Algoritmos Computacionais

Representação de Grafos

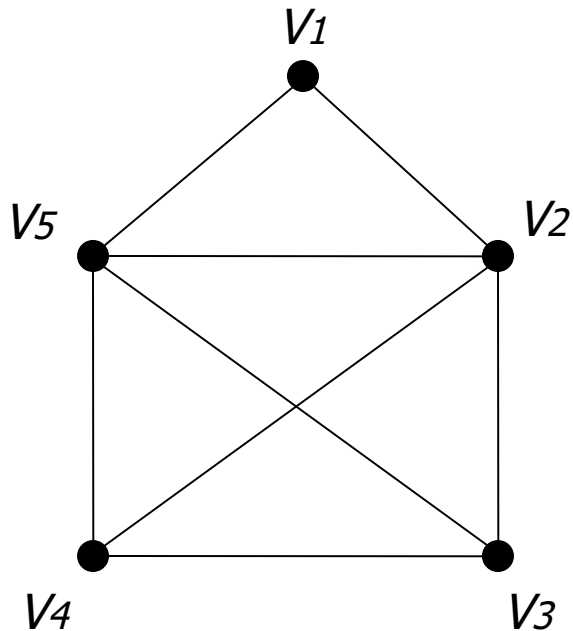
Prof. André Britto

Representação de Grafos no Computador

Matriz de Adjacência

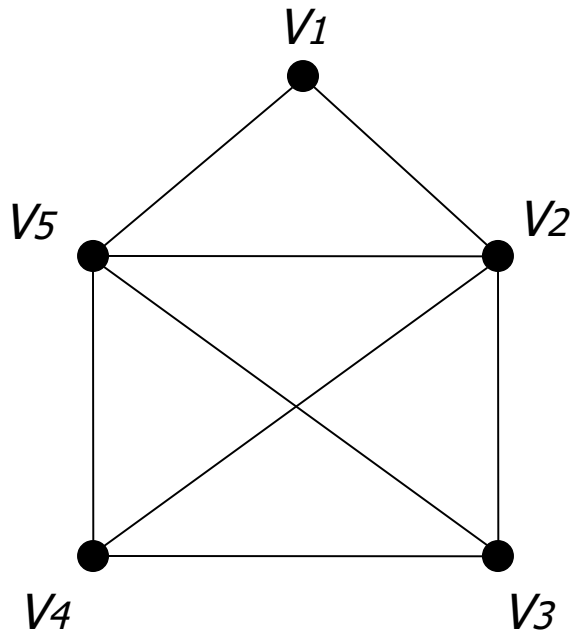
- Sejam $n = |VG|$ e $m = |EG|$
- Dado um grafo G a **matriz de adjacência** $A = (a_{ij})$, $i \leq j \leq n$ é uma matriz $n \times n$ tal que:
 - $a_{ij} = 1 \Leftrightarrow (v_i, v_j) \in aG$
 - $a_{ij} = 0 \Leftrightarrow$ caso contrário

Representação de Grafos no Computador



	V_1	V_2	V_3	V_4	V_5
V_1	0	1	0	0	1
V_2	1	0	1	1	1
V_3	0	1	0	1	1
V_4	0	1	1	0	1
V_5	1	1	1	1	0

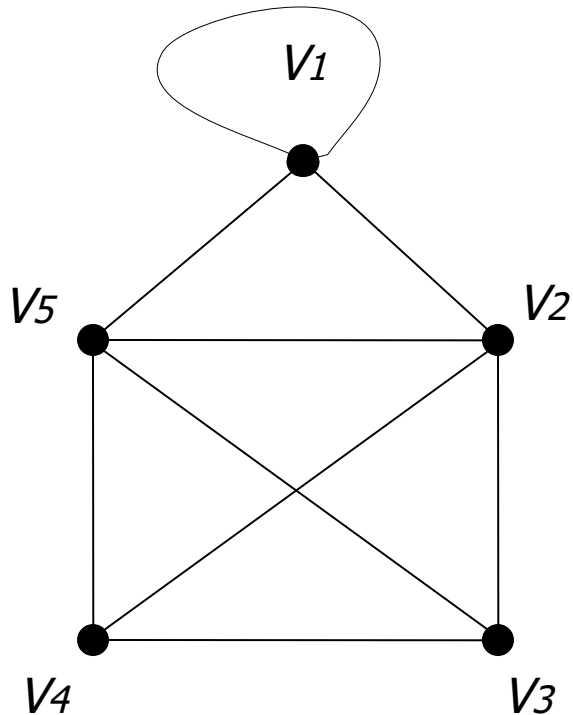
Representação de Grafos no Computador



	V_1	V_2	V_3	V_4	V_5
V_1	0	1	0	0	1
V_2	1	0	1	1	1
V_3	0	1	0	1	1
V_4	0	1	1	0	1
V_5	1	1	1	1	0

- E laços e arestas múltiplas ?

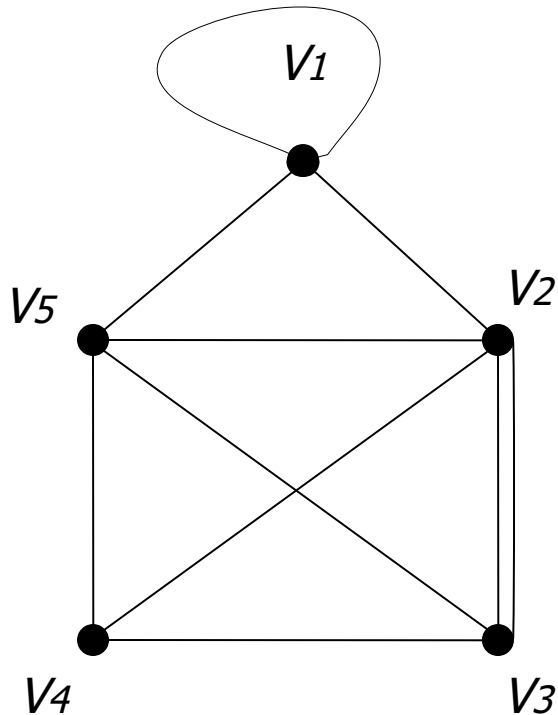
Representação de Grafos no Computador



	V_1	V_2	V_3	V_4	V_5
V_1	2	1	0	0	1
V_2	1	0	1	1	1
V_3	0	1	0	1	1
V_4	0	1	1	0	1
V_5	1	1	1	1	0

- E laços e arestas múltiplas ?

Representação de Grafos no Computador



	V_1	V_2	V_3	V_4	V_5
V_1	2	1	0	0	1
V_2	1	0	2	1	1
V_3	0	2	0	1	1
V_4	0	1	1	0	1
V_5	1	1	1	1	0

- E laços e arestas múltiplas ?

Representação de Grafos no Computador

Propriedades

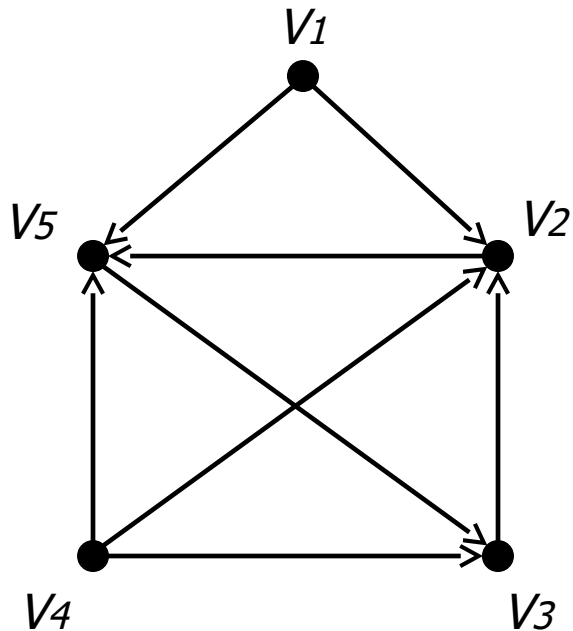
- Simétrica para grafos não orientados
 - Soma do número de valores diferentes de $0 = 2m$
- Consulta existência de uma aresta/arco com um acesso à memória: $O(1)$
- Ocupa $O(n^2)$ de espaço mesmo para grafos esparsos.

Representação de Grafos no Computador

- Para dígrafos:

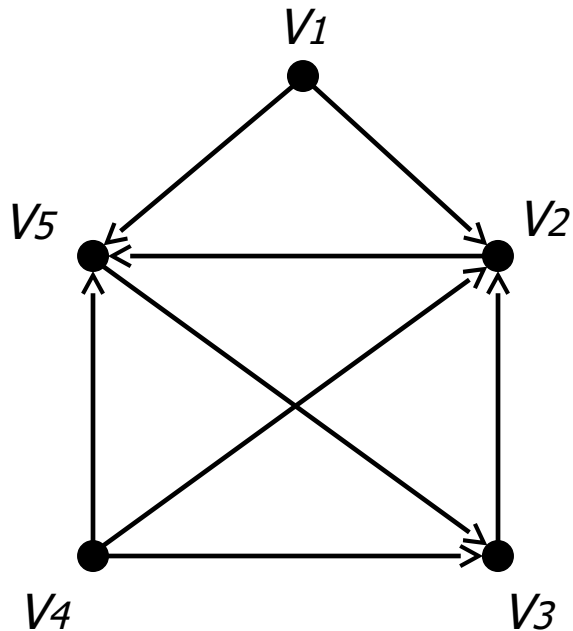
- $a_{ij} = 1 \iff (v_i, v_j)$ divergente de v_i e convergente a v_j
- $a_{ij} = 0 \iff$ caso contrário

Representação de Grafos no Computador



	<i>V1</i>	<i>V2</i>	<i>V3</i>	<i>V4</i>	<i>V5</i>
<i>V1</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>V2</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>V3</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>
<i>V4</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>V5</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>0</i>

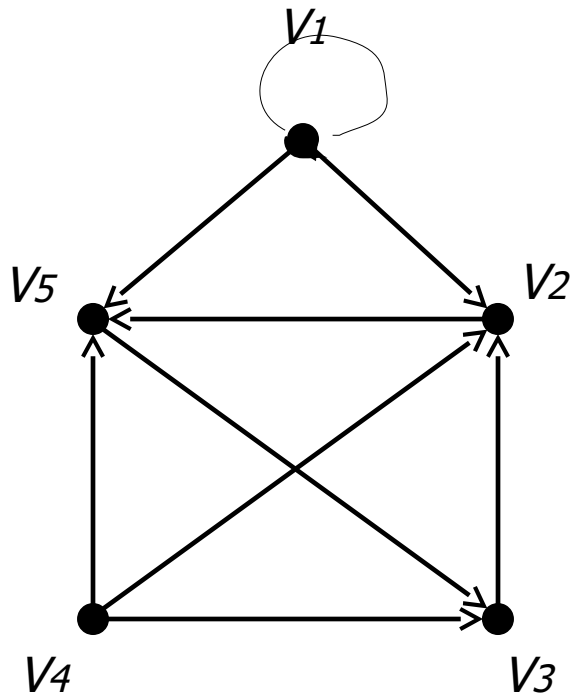
Representação de Grafos no Computador



	<i>V1</i>	<i>V2</i>	<i>V3</i>	<i>V4</i>	<i>V5</i>
<i>V1</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>V2</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>V3</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>
<i>V4</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>V5</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>0</i>

- E laços e arestas múltiplas ?

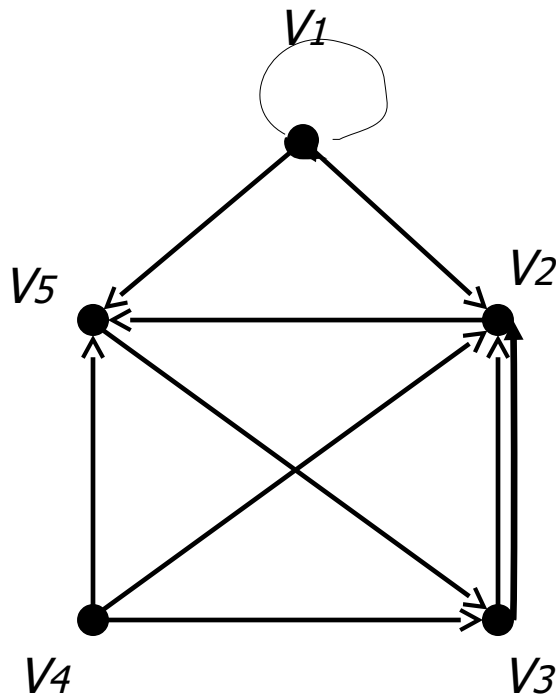
Representação de Grafos no Computador



	<i>V1</i>	<i>V2</i>	<i>V3</i>	<i>V4</i>	<i>V5</i>
<i>V1</i>	<i>1</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>V2</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>V3</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>
<i>V4</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>V5</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>0</i>

- E laços e arestas múltiplas ?

Representação de Grafos no Computador



	<i>V1</i>	<i>V2</i>	<i>V3</i>	<i>V4</i>	<i>V5</i>
<i>V1</i>	<i>1</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>V2</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>V3</i>	<i>0</i>	<i>2</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>0</i>
<i>V4</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>1</i>
<i>V5</i>	<i>0</i>	<i>0</i>	<i>1</i>	<i>0</i>	<i>0</i>

- E laços e arestas múltiplas ?

Representação de Grafos no Computador

Propriedades

- Não é simétrica em geral nos dígrafos
 - Soma do número de valores diferentes de 0 = m

Representação de Grafos no Computador

Complexidade

		n				
		V_1	V_2	V_3	V_4	V_5
n	V_1	0	1	0	0	1
	V_2	1	0	1	1	1
	V_3	0	1	0	1	1
	V_4	0	1	1	0	1
	V_5	1	1	1	1	0

Representação de Grafos no Computador

Complexidade

$O(n^2)$

		n				
		V_1	V_2	V_3	V_4	V_5
n	V_1	0	1	0	0	1
	V_2	1	0	1	1	1
	V_3	0	1	0	1	1
	V_4	0	1	1	0	1
	V_5	1	1	1	1	0

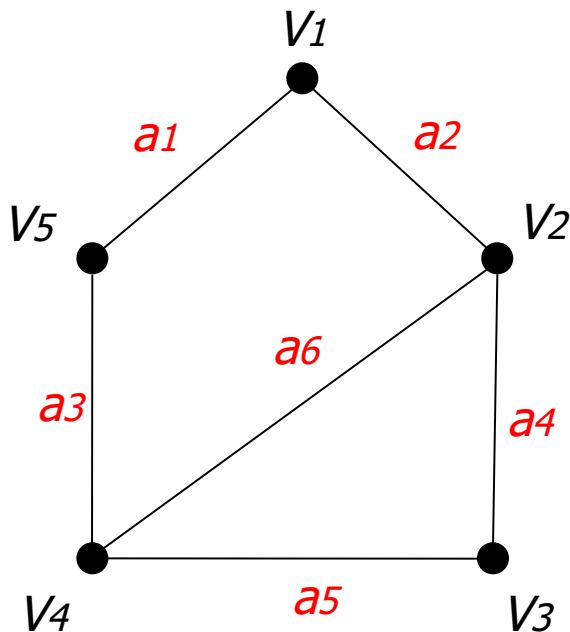
Representação de Grafos no Computador

Matriz de Incidência

■ Dado um grafo G a **matriz de incidência** $B = (b_{ij})$, é uma matriz $n \times m$ onde:

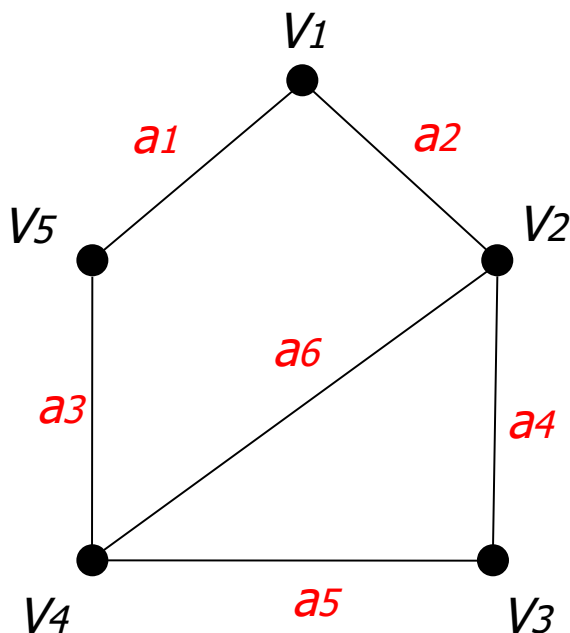
- $b_{ij} = 1 \iff$ aresta a_j incide no vértice v_i
- $b_{ij} = 0 \iff$ caso contrário

Representação de Grafos no Computador



	<i>a1</i>	<i>a2</i>	<i>a3</i>	<i>a4</i>	<i>a5</i>	<i>a6</i>
<i>V1</i>	1	1	0	0	0	0
<i>V2</i>	0	1	0	1	0	1
<i>V3</i>	0	0	0	1	1	0
<i>V4</i>	0	0	1	0	1	1
<i>V5</i>	1	0	1	0	0	0

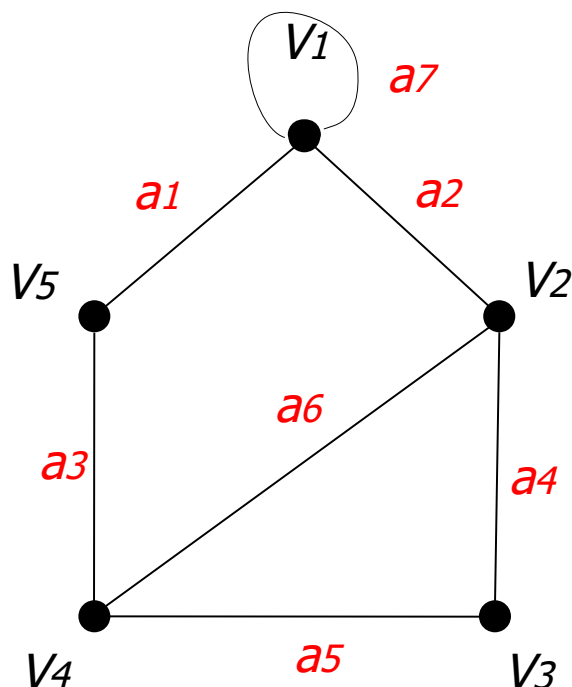
Representação de Grafos no Computador



	<i>a1</i>	<i>a2</i>	<i>a3</i>	<i>a4</i>	<i>a5</i>	<i>a6</i>
<i>V1</i>	1	1	0	0	0	0
<i>V2</i>	0	1	0	1	0	1
<i>V3</i>	0	0	0	1	1	0
<i>V4</i>	0	0	1	0	1	1
<i>V5</i>	1	0	1	0	0	0

- E laços e arestas múltiplas ?

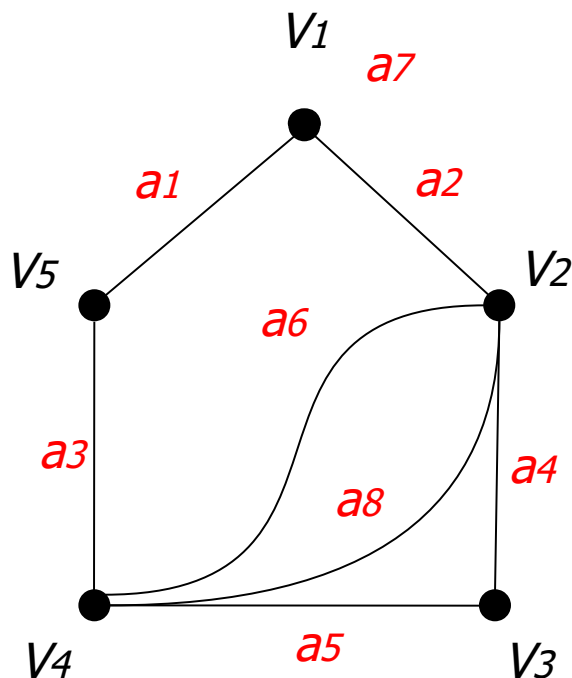
Representação de Grafos no Computador



	<i>a1</i>	<i>a2</i>	<i>a3</i>	<i>a4</i>	<i>a5</i>	<i>a6</i>	<i>a7</i>
<i>V1</i>	1	1	0	0	0	0	2
<i>V2</i>	0	1	0	1	0	1	0
<i>V3</i>	0	0	0	1	1	0	0
<i>V4</i>	0	0	1	0	1	1	0
<i>V5</i>	1	0	1	0	0	0	0

- E laços e arestas múltiplas ?

Representação de Grafos no Computador



	<i>a1</i>	<i>a2</i>	<i>a3</i>	<i>a4</i>	<i>a5</i>	<i>a6</i>	<i>a7</i>	<i>a8</i>
<i>V1</i>	1	1	0	0	0	0	2	0
<i>V2</i>	0	1	0	1	0	1	0	1
<i>V3</i>	0	0	0	1	1	0	0	0
<i>V4</i>	0	0	1	0	1	1	0	1
<i>V5</i>	1	0	1	0	0	0	0	0

- E laços e arestas múltiplas ?

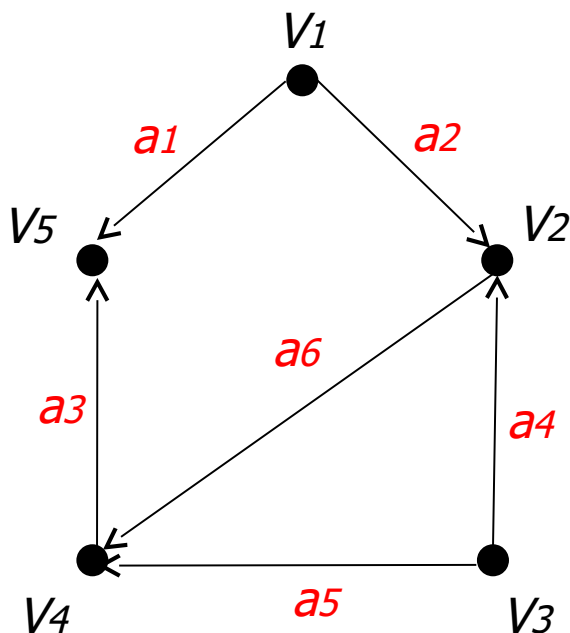
Representação de Grafos no Computador

Matriz de Incidência em Dígrafos

■ Dado um dígrafo D , sem laços, a **matriz de incidência** $B = (b_{ij})$, é uma matriz $n \times m$ onde:

- $b_{ij} = 1 \Leftrightarrow$ aresta a_j diverge do vértice v_i
- $b_{ij} = -1 \Leftrightarrow$ aresta a_j converge no vértice v_i
- $b_{ij} = 0 \Leftrightarrow$ demais casos

Representação de Grafos no Computador



	<i>a1</i>	<i>a2</i>	<i>a3</i>	<i>a4</i>	<i>a5</i>	<i>a6</i>
<i>V1</i>	1	1	0	0	0	0
<i>V2</i>	0	-1	0	-1	0	1
<i>V3</i>	0	0	0	1	1	0
<i>V4</i>	0	0	1	0	-1	-1
<i>V5</i>	-1	0	-1	0	0	0

Representação de Grafos no Computador

Complexidade

		m					
		$a1$	$a2$	$a3$	$a4$	$a5$	$a6$
n	V_1	1	1	0	0	0	0
	V_2	0	1	0	1	0	1
	V_3	0	0	0	1	1	0
	V_4	0	0	1	0	1	1
	V_5	1	0	1	0	0	0

Representação de Grafos no Computador

Complexidade

$O(nm)$

n

m

$a1$ $a2$ $a3$ $a4$ $a5$ $a6$

v_1 1 1 0 0 0 0

v_2 0 1 0 1 0 1

v_3 0 0 0 1 1 0

v_4 0 0 1 0 1 1

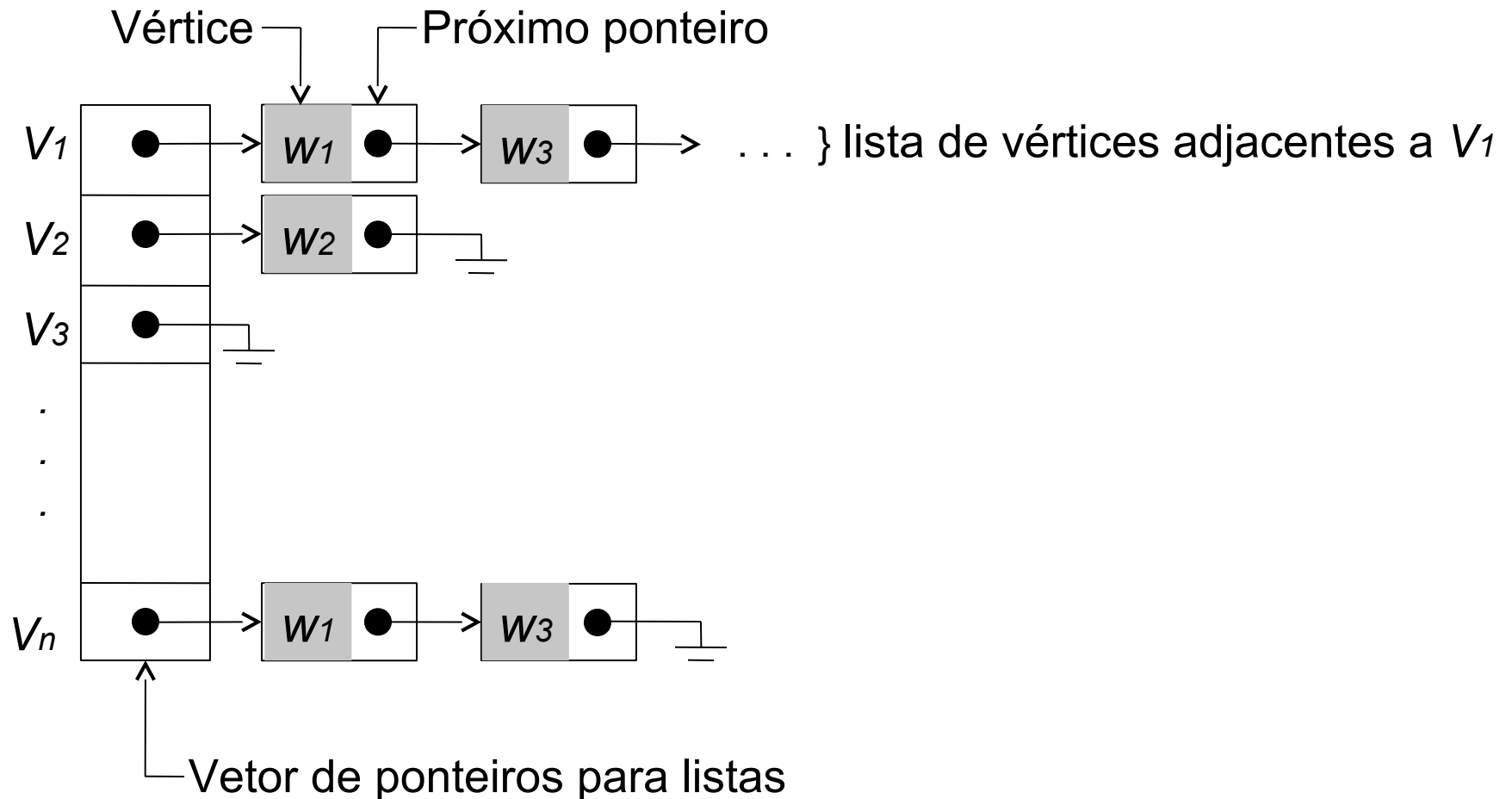
v_5 1 0 1 0 0 0

Representação de Grafos no Computador

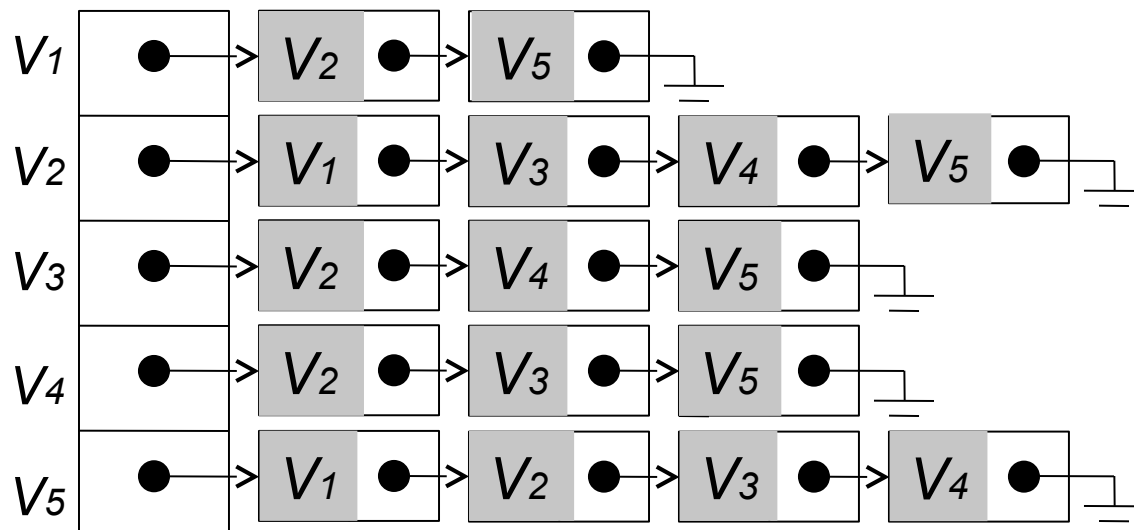
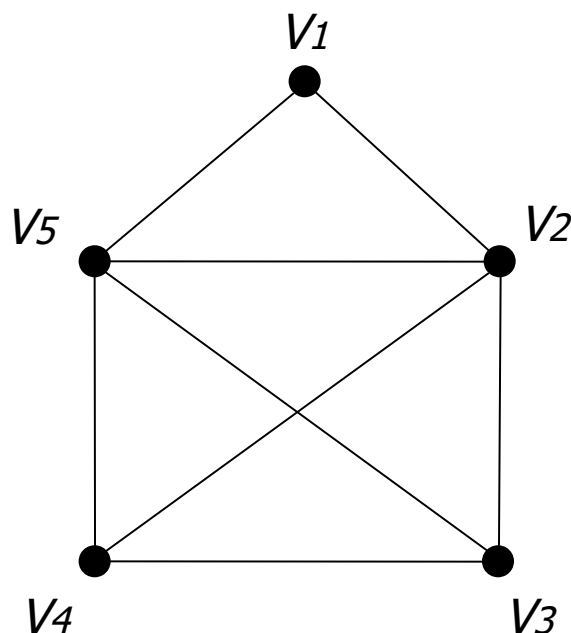
Estrutura de Adjacência

- Seja G um grafo. A **estrutura de adjacência** (EA) de G é um conjunto de n listas $EA(v)$, $\forall v \in VG$.
- Cada lista $EA(v)$ é denominada **lista de adjacências** do vértice v e contém os vértices w adjacentes a v em G . Ou seja:
 - $EA(v) = Adj(v) = \{ w \mid (v, w) \in EG \}$

Representação de Grafos no Computador



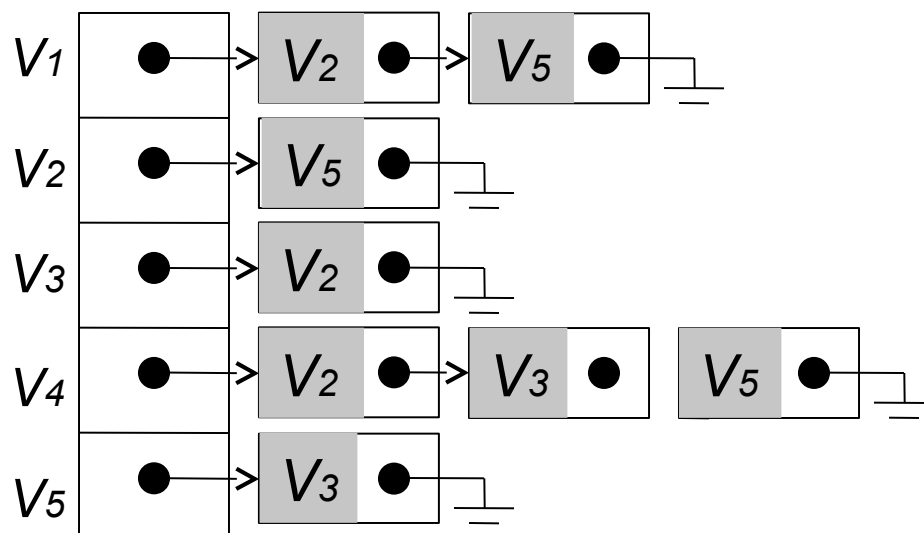
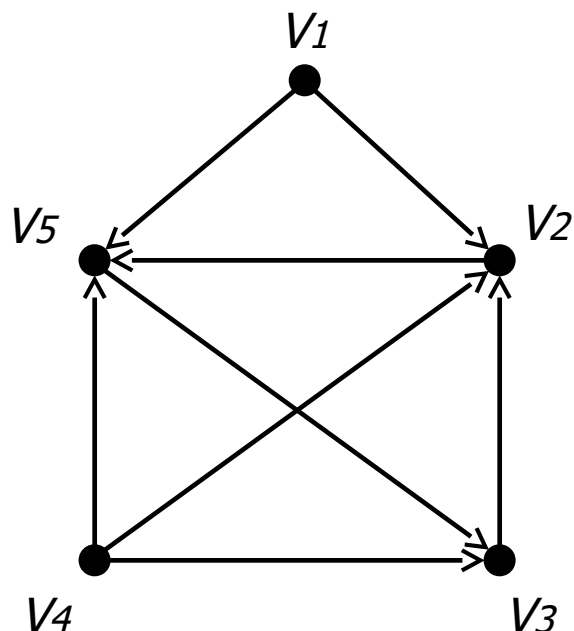
Representação de Grafos no Computador



- Total de n listas com $2m$ elementos ao todo.
- Laços e arestas múltiplas ?

Representação de Grafos no Computador

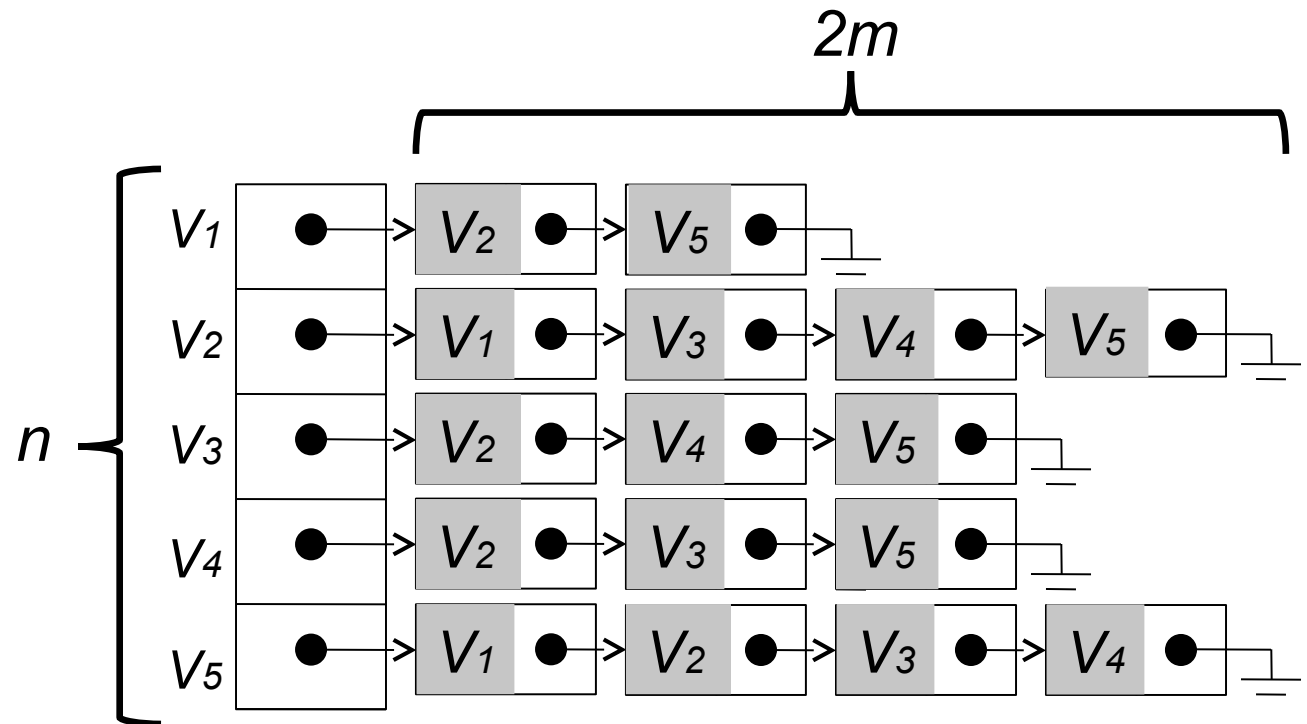
■ Exemplo com Dígrafo



- Total de elementos nas n listas com m elementos ao todo.

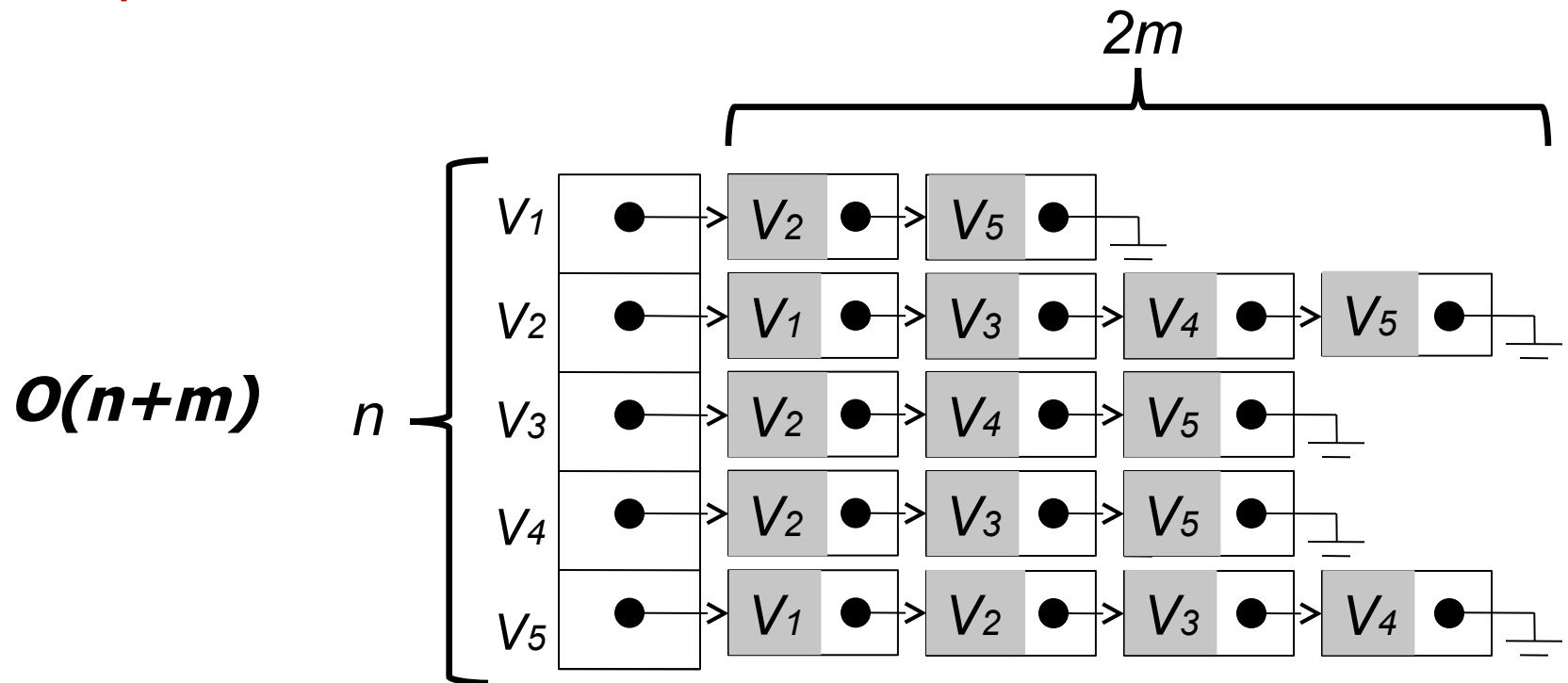
Representação de Grafos no Computador

Complexidade



Representação de Grafos no Computador

Complexidade



Representação de Grafos no Computador

Propriedades

- Ocupa menos memória: $O(m)$;
- No entanto, a complexidade da operação de determinar uma adjacência é limitada por $O(n)$

Representação de Grafos no Computador

Técnica de Adjacência

- Seja G um grafo e $P(v)$ uma propriedade definida de modo apropriado para todo $v \in VG$. A **técnica de adjacência** consiste em examinar $Adj(v)$, $\forall v \in VG$ e verificar se um vértice $w \in Adj(v)$ satisfaz $P(v)$.
- Exemplo Simples : Dado um grafo G e um vértice $v \in VG$, determinar quantos vértices adjacentes a v tem grau $g(v)$, tal que $g(v) \geq 3$.

Exercícios recomendados

- Representação
 - Bondy e Murty: 1.3.1, 1.3.2.
 - Cormen: 22-1.1, 22-1.3 e 22-1.4.
- Conceitos básicos

Bondy e Murty: 1.5.1, 1.5.3, 1.5.4, 1.5.5

Exercícios recomendados

1 Suponha uma festa em que cada participante torce ou pelo Sergipe ou pelo Confiança e apesar da rivalidade dos times, a convivência é harmônica e muitos são amigos. Suponha ainda que, na festa, cada participante é amigo de precisamente k ($k \geq 1$) outros participantes, todos eles torcedores do time rival ao seu. Sobre esta questão pede-se:

- (a) Modele a situação descrita como um grafo. O que representam os vértices e arestas do grafo? O grafo é orientado?
- (b) Quais propriedades o grafo do item (a) possui? Justifique sua resposta.
- (c) Desenhe um exemplo de uma representação geométrica possível para este grafo, para um grafo de ordem 8 e tamanho 16.
- (d) Dê a matriz de adjacência, a matriz de incidência e a estrutura de adjacência para o grafo exemplo da letra (c).
- (e) Mostre que, nesta festa, a quantidade de torcedores de cada time é a mesma. Mas para resolver o problema faça:
 - (e.1) Enuncie a asserção que deseja provar usando a linguagem de Teoria dos Grafos.
 - (e.2) Prove a asserção estabelecida por você no item (e.1)

Exercícios recomendados

2. Mostre que se G é simples e H é completo com a mesma ordem n de G , então $|aG| \leq |aH| = \binom{n}{2}$
3. Em um grupo de nove pessoas, cada uma pode ser amiga de exatamente cinco outras pessoas? Justifique.
4. Se o grafo simples G tem v vértices e m arestas, quantas arestas tem o complemento de G .

Exercícios recomendados

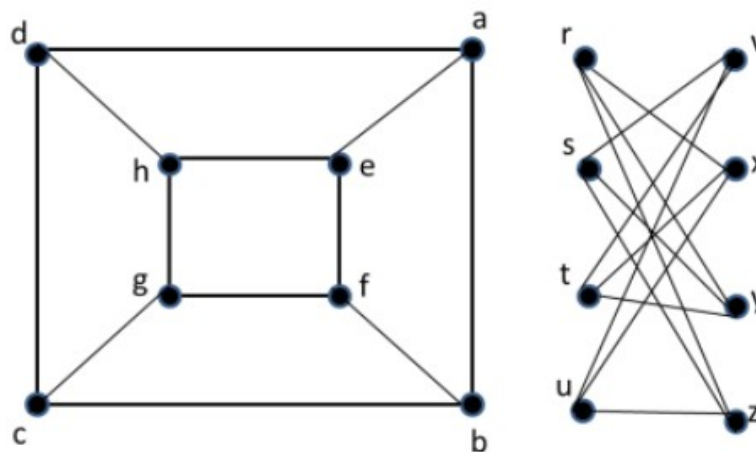
5. Dê exemplos de:

- a. Uma situação problema do mundo real que: (1) pode ser modelada na forma de um grafo sem orientação e (2) que necessariamente precisa ser modelada por um dígrafo.
- b. Um grafo G que tem as seguintes propriedades: (1) cada vértice é adjacente a dois vértices e (2) cada aresta é adjacente a duas arestas. Qual o nome deste grafo?
- c. Dois grafos de ordem 4 que sejam isomorfos, explicitando as duas representações geométricas distintas e o mapeamento que garante o isomorfismo.
- d. Um grafo simples de tamanho 15.

Exercícios recomendados

6. Dê exemplos de:

- a. (1.0) Um grafo 1-regular de ordem 6 e seu complemento.
- b. (1.0) Um grafo G que tem as seguintes propriedades: (1) é simples; (2) é bipartido completo, tem tamanho maior que 12 e (3) não é regular.
- c. (1.0) Mostre que os grafos abaixo são isomorfos.
- d. (1.0) Qual a matriz de adjacência e incidência para o grafo da esquerda abaixo.



Referências

- Seções 2.9 do Szwarcfiter, J. L., *Grafos e Algoritmos Computacionais*, Ed. Campus, 1983.
- Seção 22.1 do Cormen, *Introduction to Algorithms*, MIT Press, 2001.
- Adaptado do material de aula da Profa. Leila Silva