## MATEMÀTICA DISCRETA

Violeta Migallón Gomis Jose Penadés Martínez

## MATEMÀTICA DISCRETA

### **CONTINGUT**

### Bloc 1. Introducció a la teoria de grafs.

Lliçó 1. Grafs: fonaments.

Lliçó 2. Accessibilitat i Connectivitat.

Lliçó 3. Arbres.

Lliçó 4. Grafs Ponderats.

### **Bloc 2. Els Enters.**

Lliçó 1. Els nombres enters.

Lliçó 2. Congruències. Aritmètica modular.

# Bloc 1. Introducció a la teoria de grafs

- Lliçó 1. Grafs: fonaments.
- Lliçó 2. Accessibilitat i Connectivitat.
- Lliçó 3. Arbres.
- Lliçó 4. Grafs Ponderats.

### Lliçó 1. Grafs: fonaments

- 1. Definició i conceptes bàsics.
- 2. <u>Tipus particulars de grafs</u>.
- 3. Grau d'un vèrtex.
- 4. Camins i connexió.
- 5. Representació matricial.

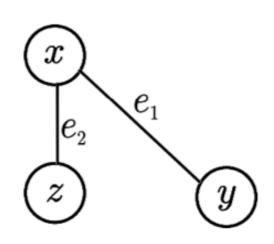
Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

#### DEFINICIONS

 Un graf no dirigit G és un parell (V,A), en el que V és un conjunt els elements del qual anomenarem vèrtexs, i A una família de parells no ordenats de vèrtexs, que anomenarem arestes.

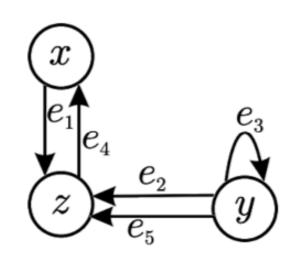
$$V = \{x,y,z\}$$

$$A = \{e_1 = \{x,y\}, e_2 = \{x,z\}\}$$



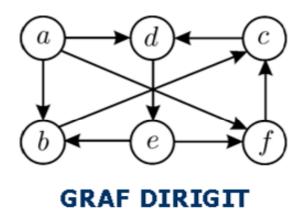
Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

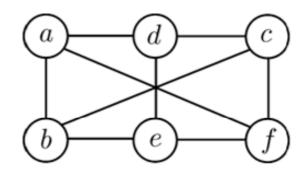
 Un graf dirigit G és un parell (V,A), en el qual V és un conjunt els elements del qual anomenarem vèrtexs, i A una família de parells ordenats de vèrtexs, que anomenarem arcs.



Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

 Anomenem graf no dirigit associat a un graf dirigit, a un graf amb el mateix conjunt de vèrtexs i en el que s'han ignorat les direccions dels arcs.

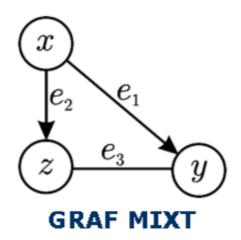




**GRAFO NO DIRIGIT ASSOCIAT** 

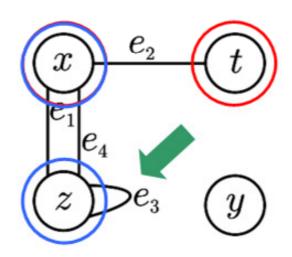
Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

4. Un graf mixt és aquell que conté tant arcs com arestes.



Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

- Els extrems d'una aresta (arc) es diu que són incidents amb l'aresta (arc).
- Dos vèrtexs incidents amb una mateixa aresta (arc) es diuen adjacents.
- Un bucle és una aresta (o arc) els extrems de la qual són el mateix vèrtex.



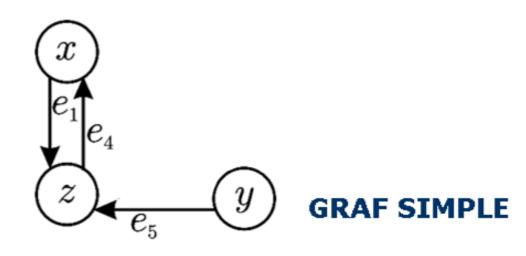
Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

#### **DEFINICIONS:**

 Un graf simple és un graf sense bucles en què no hi ha dos arestes que enllacen el mateix parell de vèrtexs. Si el graf és dirigit direm que és simple si no té bucles i no hi ha dos arcs unint el mateix parell de vèrtexs i amb la mateixa direcció. Si un graf no és simple s'anomena multigraf.

### **EXEMPLE:**

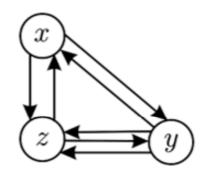
**MULTIGRAF** 



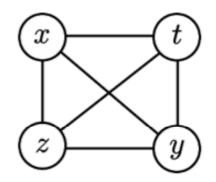
Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

 Un graf no dirigit (dirigit) es diu que és complet si hi ha almenys una aresta (arc) unint cada parell de vèrtexs distints. Denominarem per K<sub>n</sub> al graf complet no dirigit i simple amb n vèrtexs.

#### **EXEMPLE:**



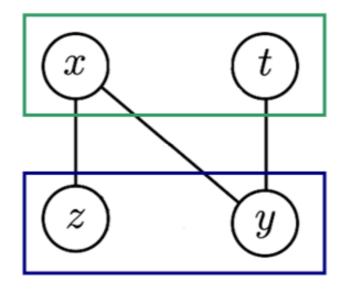
GRAF DIRIGIT
COMPLET NO SIMPLE



GRAF NO DIRIGIT COMPLET SIMPLE  $(K_4)$ 

Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

3. Un graf no dirigit direm que és **bipartit** si hi ha una partició {X, Y} del conjunt de vèrtexs de manera que tota aresta té un extrem en X i un altre en Y. Un graf dirigit és bipartit si ho és el seu graf no dirigit associat.

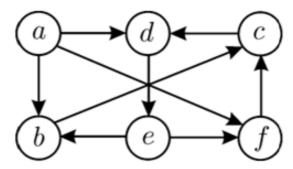


$$X=\{x,t\}$$

$$Y = \{z, y\}$$

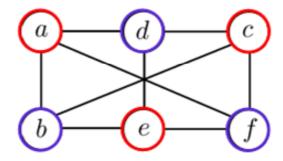
Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

**EXEMPLE:** És bipartit el següent graf dirigit?



Analitzant el seu graf no dirigit associat

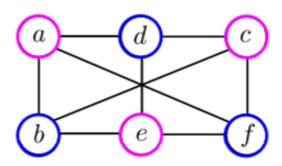
$$X = \{a, c, e\}$$



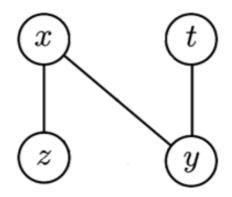
$$Y = \{b, d, f\}$$

Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

 Direm que un graf bipartit és complet si cada vèrtex de X està unit amb cada vèrtex de Y.



**Bipartit complet** 

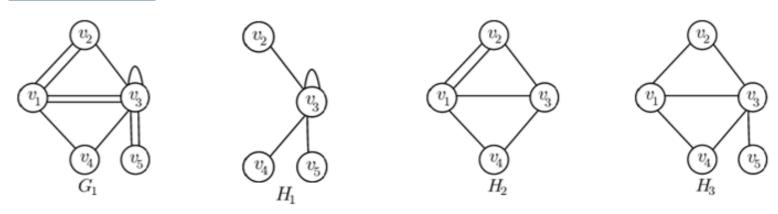


**Bipartit no complet** 

Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

5. Siguen G = (V,A) i H = (V',A') dos grafs. H és **subgraf** de G si  $V' \subseteq V$  y  $A' \subseteq A$ .

#### **EXEMPLE:**



 Direm que un subgraf H d'un graf G és generador si els seus conjunts de vèrtexs són iguals.

 $H_3$  és subgraf generador (y  $G_1$ )

Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

#### **DEFINICIONS:**

 Anomenem grau d'un vèrtex v en un graf no dirigit G al nombre d'arestes incidents amb ell. Cada bucle es compta dos vegades. Es denotarà per d<sub>G</sub>(v). Designem per Γ(v) al conjunt de vèrtexs adjacents a v.

### **EXEMPLE:**

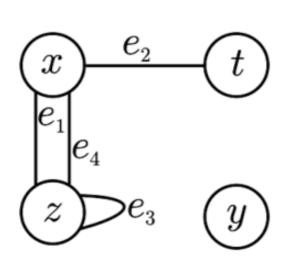
El vèrtex x és incident amb les arestes:

$$e_1, e_2 i e_4$$
. Per tant  $d_G(\mathbf{x}) = 3$ .

El conjunt de vèrtexs adjacents per a

$$\mathbf{x}$$
 és  $\Gamma(\mathbf{x}) = \{\mathbf{t}, \mathbf{z}\}.$ 

El grau del vèrtex z és  $d_G(z)=4$ .



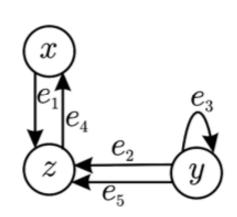
Lliçó 1. GRAFS: FONAMENTS.

2. Considerem G un graf dirigit. Anomenarem grau d'eixida d'un vèrtex v i ho denotarem per ds(v) al nombre d'arcs ixents de v. Anomenarem grau d'entrada d'un vèrtex v i ho denotarem per de(v) al nombre d'arcs entrants en v. S'anomenarà grau d'un vèrtex a la suma d'aquests dos graus.

Anàlogament es pot definir  $\Gamma(v)$  i  $\Gamma^{-1}(v)$ .

#### **EXEMPLE:**

El vèrtex z té 3 arcs entrants:  $d_e(z)=3$ . El vèrtex z té només 1 arc ixent:  $d_s(z)=1$ . El conjunt de vèrtexs que són extrems finals d'arcs que s'inicien en z és  $\Gamma(z)=\{x\}$ . El conjunt de vèrtexs que són extrems inicials d'arcs que acaben en z és  $\Gamma^{-1}(z)=\{x,y\}$ .



Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

#### **TEOREMA**

1. Siga G = (V,A) un graf, aleshores:

$$\sum_{v \in V} d_G(v) = 2card(A)$$

2. Siga G = (V,A) un graf dirigit, aleshores:

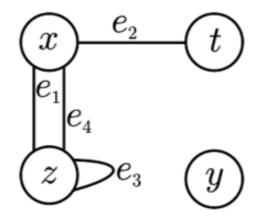
$$\sum_{v \in V} d_s(v) = \sum_{v \in V} d_e(v) = card(A)$$

Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

#### COROL-LARI

El nombre de vèrtexs de grau imparell d'un graf és parell.

### **EXEMPLE:**



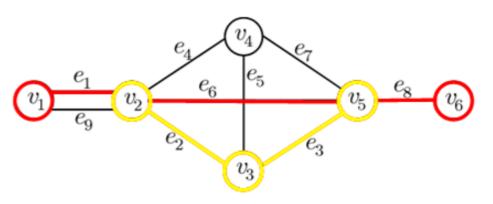
Calculem els graus dels vèrtexs:  $d(\mathbf{x})=3$ ,  $d(\mathbf{y})=0$ ,  $d(\mathbf{z})=4$ ,  $d(\mathbf{t})=1$ Veiem que hi ha 2 vèrtexs (un nombre parell) amb grau imparell:  $\mathbf{x}$  i  $\mathbf{t}$ .

Lliçó 1. GRAFS: FONAMENTS.

### **DEFINICIONS:** Siga G un graf no dirigit:

1. Una **cadena** és una successió finita  $W=v_0e_1v_1\ldots e_kv_k$  els termes del qual són alternativament vèrtexs i arestes.

### **EXEMPLE:**



$$C_1 = v_1 e_1 v_2 e_2 v_3 e_3 v_5 e_6 v_2 e_2 v_3 e_3 v_5 e_8 v_6$$

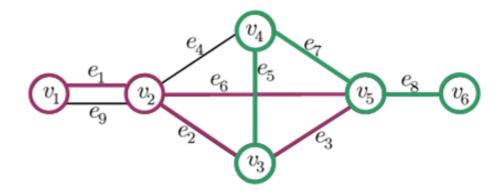
 La longitud d'una cadena és el nombre d'arestes que conté.

**EXEMPLE:** La longitud de la cadena C és 7.

Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

- Una cadena simple és una cadena amb totes les seues arestes distintes.
- Un camí és una cadena amb tots els seus vèrtexs distints.

#### **EXEMPLE:**

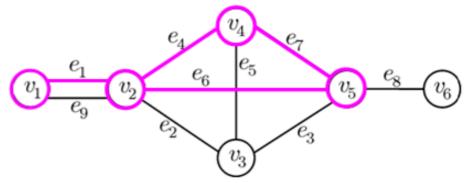


La cadena  $\mathbf{C}_2 = \mathbf{v}_1 \mathbf{e}_1 \mathbf{v}_2 \mathbf{e}_2 \mathbf{v}_3 \mathbf{e}_3 \mathbf{v}_5 \mathbf{e}_6 \mathbf{v}_2$  és una cadena simple de longitud 4. La cadena  $\mathbf{C}_3 = \mathbf{v}_6 \mathbf{e}_8 \mathbf{v}_5 \mathbf{e}_7 \mathbf{v}_4 \mathbf{e}_5 \mathbf{v}_3$  és un camí.

Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

 Una cadena tancada és una cadena de longitud no nul·la on el vèrtex inicial i final coincideixen.

### **EXEMPLE:**



La cadena  $\mathbf{C}_4 = \mathbf{v}_2 \mathbf{e}_6 \mathbf{v}_5 \mathbf{e}_7 \mathbf{v}_4 \mathbf{e}_4 \mathbf{v}_2 \mathbf{e}_1 \mathbf{v}_1 \mathbf{e}_1 \mathbf{v}_2$  és una cadena tancada.

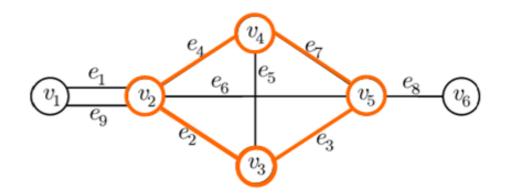
Com repeteix arestes ( $\mathbf{e}_1$ ), la cadena  $\mathbf{C}_4$  no és simple.

Com repeteix vèrtexs  $(\mathbf{v}_2)$ , la cadena  $\mathbf{C}_4$  no és un camí.

Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

 Un cicle és una cadena simple tancada amb tots els seus vèrtexs distints.

#### **EXEMPLE:**



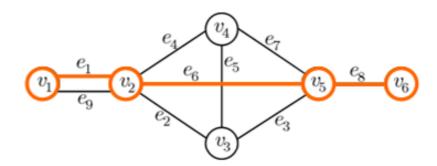
La cadena  $C=v_2e_4v_4e_7v_5e_3v_3e_2v_2$  és un cicle.

Aquests conceptes són els mateixos per a grafs dirigits llevat que les direccions dels arcs han de concordar amb la direcció del camí o cadena. En el cas dirigit el cicle rep el nom de **circuit**.

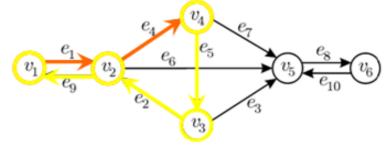
Lliçó 1. GRAFS: FONAMENTS.

 Direm que dos vèrtexs u i v estan connectats si hi ha un camí de u a v i viceversa.

#### **EXEMPLE:**



Els vèrtex  $\mathbf{v}_1$  i  $\mathbf{v}_6$  estan connectats pel camí  $\mathbf{C} = \mathbf{v}_1 \mathbf{e}_1 \mathbf{v}_2 \mathbf{e}_6 \mathbf{v}_5 \mathbf{e}_8 \mathbf{v}_6$ . Qualsevol parell de vèrtex està connectat.

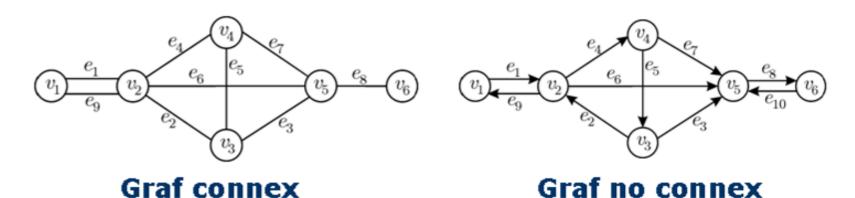


Els vèrtex  $\mathbf{v}_1$  i  $\mathbf{v}_4$  estan connectats pels camins:

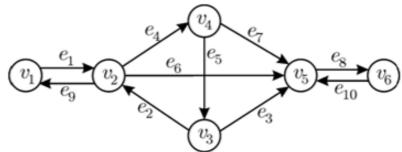
$$C_1 = v_1 e_1 v_2 e_4 v_4$$
  
 $C_2 = v_4 e_5 v_3 e_2 v_2 e_9 v_1$   
Els vèrtex  $v_4$  i  $v_5$  no estan connectats.

Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

8. Un graf és **connex** si tot parell de vèrtex estan connectats.



 Un graf dirigit és feblement connex si el seu graf no dirigit associat és connex.



Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

#### **TEOREMA**

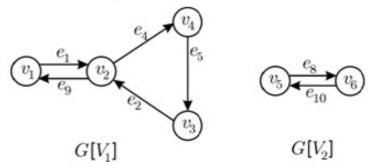
La relació de connexió és d'equivalència i per tant determina una partició en el conjunt de vèrtexs. Als elements d'aquesta partició se'ls denomina **components connexes** del graf.

#### **TEOREMA**

Un graf és connex si, i només si, el nombre de components connexes és 1.

#### **EXEMPLE:**

### Components connexes

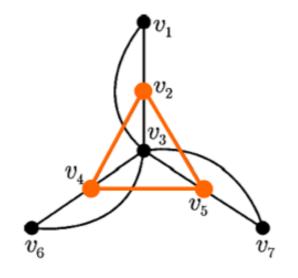


Lliçó 1. GRAFS: FONAMENTS.

**TEOREMA** (Per a grafs no dirigits)
Un graf és bipartit si, i només si, no conté cap cicle imparell.

#### **EXEMPLE:**

El següent graf NO és bipartit ja que conté un cicle imparell:  $v_2v_4v_5$ 



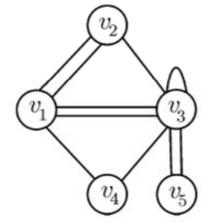
Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

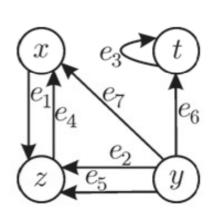
### **DEFINICIÓ:**

Siga G un graf amb n vèrtexs  $\{v_i\}_{i=1}^n$ . Anomenem **matriu d'adjacència** a la matriu d'orde  $n \times n$ ,  $A = [a_{ij}]$  tal que  $a_{ij}$  és igual al nombre d'arestes (arcs) del vèrtex  $v_i$  al  $v_j$ . En el cas no dirigit, el bucle es compta dos vegades.

### **EXEMPLE:**

$$A = \begin{bmatrix} 0 & 2 & 2 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 1 & 2 & 1 & 2 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & 0 \end{bmatrix}$$





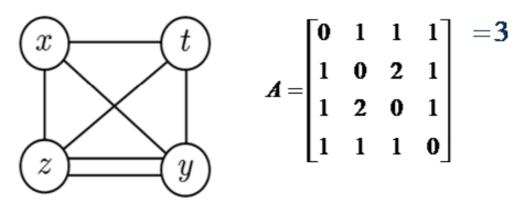
Amb l'ordre x,y,z,t

Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

### PROPIETATS DE LA MATRIU D'ADJACÈNCIA:

 Siga G un graf no dirigit amb matriu d'adjacència A. Aleshores, la suma dels elements de la fila i (o columna i) és igual al grau del vèrtex v<sub>i</sub>.

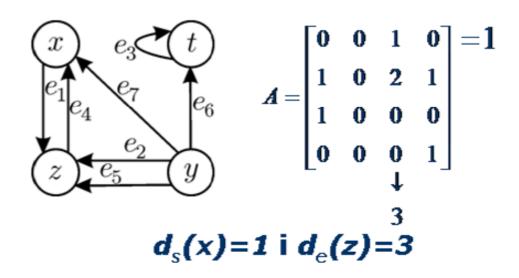
#### **EXEMPLE:**



El grau del vèrtex x és 3.

Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

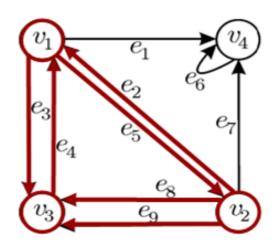
 Siga G un graf dirigit amb matriu d'adjacència A. Aleshores, la suma dels elements de la fila i és igual al grau d'eixida del vèrtex v<sub>i</sub> i la suma dels elements de la columna j és igual al grau d'entrada del vèrtex j.



Lliçó 1. GRAFS: FONAMENTS.

3. Siga G un graf amb matriu d'adjacència A. Aleshores, l'element (i,j) de la matriu  $A^r$ ,  $r \ge 1$ , és igual al nombre de cadenes de  $v_i$  a  $v_i$  de longitud r.

### **EXEMPLE:**



$$A = \begin{bmatrix} 0 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 2 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

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

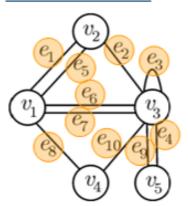
Per exemple, el nombre de cadenes de longitud 3 de  $\mathbf{v}_2$  a  $\mathbf{v}_3$  és 4.

Lliçó 1. GRAFS: FONAMENTS.

#### **DEFINICIONS:**

1. Siga G = (V,A) un graf no dirigit amb n vèrtexs i m arestes sent  $V = \{v_i\}_{i=1}^n$  i  $A = \{a_i\}_{i=1}^m$ . Anomenem **matriu d'incidència** de G a la matriu d'orde  $n \times m$ 

$$M = [m_{ij}] / m_{ij} = \begin{cases} 0 & \text{si } v_i \text{ no \'es incident amb } a_j \\ 1 & \text{si } v_i \text{ \'es incident amb } a_j \\ 2 & \text{si } a_j \text{ \'es un bucle en } v_i \end{cases}$$

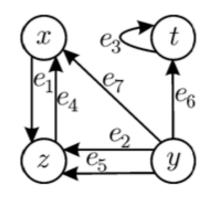


$$\boldsymbol{M} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 2 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix} \begin{array}{c} \boldsymbol{\mathcal{V}}_1 \\ \boldsymbol{\mathcal{V}}_2 \\ \boldsymbol{\mathcal{V}}_3 \\ \boldsymbol{\mathcal{V}}_4 \\ \boldsymbol{\mathcal{V}}_5 \end{bmatrix}$$

Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

2. Siga G = (V,A) un graf dirigit amb n vèrtexs y m arcs sent  $V=\{v_i\}_{i=1}^n$  i  $A=\{a_i\}_{i=1}^m$  . Anomenem **matriu** d'incidència de G a la matriu d'orde n x m

$$M = [m_{ij}] / m_{ij} = \begin{cases} 0 & \text{si } v_i \text{ no \'es incident amb } a_j \\ 1 & \text{si } v_i \text{ \'es v\'ertex inicial de } a_j \\ -1 & \text{si } v_i \text{ \'es v\'ertex final de } a_j \\ 2 & \text{si } a_j \text{ \'es un bucle en } v_i \end{cases}$$

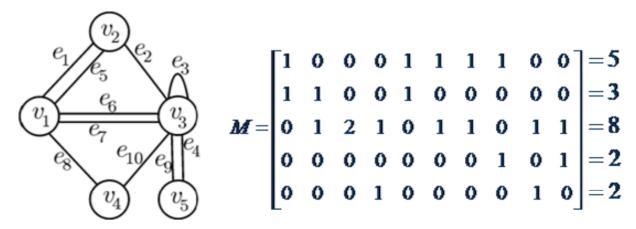


Lliçó 1. GRAFS: FONAMENTS.

### PROPIETATS DE LA MATRIU D'INCIDÈNCIA:

 Siga G un graf no dirigit. La suma dels elements de cada fila de la matriu d'incidència és igual al grau del corresponent vèrtex.

#### **EXEMPLE:**

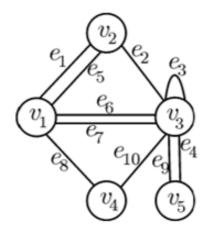


Els graus dels vèrtexs són:

$$d(v_1)=5$$
,  $d(v_2)=3$ ,  $d(v_3)=8$ ,  $d(v_4)=2$ ,  $d(v_5)=2$ 

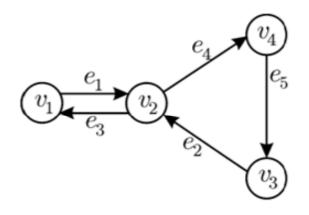
Lliçó 1. GRAFS: FONAMENTS.

2. Siga G un graf no dirigit. La suma dels elements de cada columna de la matriu d'incidència és igual a 2.



Lliçó 1. GRAFS: FONAMENTS.

 Siga G un graf dirigit sense bucles. La suma dels elements de cada columna de la matriu d'incidència és igual a 0.



$$M = \begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 & 0 & 0 \\ -1 & -1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & -1 \\ 0 & 0 & 0 & -1 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\downarrow \qquad \downarrow \qquad \downarrow \qquad \downarrow \qquad \downarrow$$

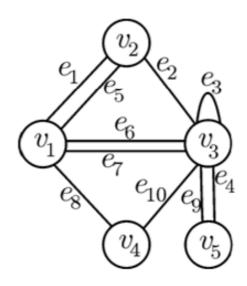
$$0 \qquad 0 \qquad 0 \qquad 0$$

Llicó 1. GRAFS: FONAMENTS.

#### **DEFINICIONS:**

 Siga G un graf no dirigit. Anomenarem taula d'arestes incidents del graf G a una taula que llista, per a cada vèrtex v, totes les arestes incidents amb v.

### **EXEMPLE:**

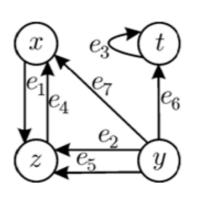


Taula d'arestes incidents

$$v_{1}: e_{1}, e_{5}, e_{6}, e_{7}, e_{8}$$
 $v_{2}: e_{1}, e_{2}, e_{5}$ 
 $v_{3}: e_{2}, e_{3}, e_{4}, e_{6}, e_{7}, e_{9}, e_{10}$ 
 $v_{4}: e_{8}, e_{10}$ 
 $v_{5}: e_{4}, e_{9}$ 

Lliçó 1. GRAFS: FONAMENTS.

 Siga G un graf dirigit. Anomenarem taula d'arcs ixents del graf G a una taula que llista, per a cada vèrtex v, tots els arcs ixents de v. Anomenarem taula d'arcs entrants del graf G a una taula que llista, per a cada vèrtex v, tots els arcs entrants en v.



Arcs ixents		Arcs entrants	
x	e	х	$e_4,e_7$
<i>y</i> .	$e_2$ , $e_5$ $e_6$ , $e_7$	y.	
Z.	$e_4$	Z.	$e_1,e_2,e_5$
t:	$e_{3}$	t:	$e_3, e_6$