

# Demostracions de Matemàtiques I

Grafs i àlgebra lineal

© F. M. Lasaca

Quadrimestre primavera 2016

## 1 Grafs

### 1. Doneu la definició de la matriu d'incidència d'un graf.

Sigui  $G = (V, A)$  un graf amb  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$  i  $A = \{a_1, a_2, \dots, a_m\}$ .

La matriu d'incidència és la matriu  $M_I = M_I(G)$  de tipus  $n \times m$  tal que, l'element  $b_{ij}$  de la fila  $i$  i columna  $j$  és:

$$b_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{si } v_i \text{ i } a_j \text{ són incidents} \\ 0, & \text{altrament} \end{cases}$$

### 2. Enuncieu i demostreu el Lema de les encaixades.

Sigui  $G = (V, A)$  un graf, on  $V = \{v_1, v_2, \dots, v_n\}$ ,  $A = \{a_1, a_2, \dots, a_m\}$  amb  $n \geq 1$ .

— Enunciat:  $\sum_{v \in V} g(v) = 2|A|$

— Demostració.

– Si  $m = 0 \implies \forall v \in V, g(v) = 0$ . La fórmula és certa.

– Si  $m \geq 1$ , sigui  $M_I(G) = (b_{ij})$  la matriu d'incidència de  $G$  de tipus  $n \times m$ , on

$$b_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{si } v_i \text{ i } a_j \text{ són incidents} \\ 0, & \text{altrament} \end{cases}$$

*Corol·lari.* A partir de la definició de  $M_I(G)$ , tenim:

a. Si fixem una fila  $k$  tal que  $1 \leq k \leq n$ , llavors  $\sum_{j=1}^m b_{kj} = g(v_k)$ .

b. Si fixem una columna  $\ell$  tal que  $1 \leq \ell \leq m$ , llavors  $\sum_{i=1}^n b_{i\ell} = 2$ .

*Demostració:*

$$\sum_{v \in V} g(v) = \sum_{i=1}^n g(v_i) \underset{\text{suma graus}}{=} \sum_{i=1}^n \left( \sum_{j=1}^m b_{ij} \right) \underset{\text{suma} \times \text{files}}{=} \sum_{j=1}^m \left( \sum_{i=1}^n b_{ij} \right) \underset{\text{suma} \times \text{columnes}}{=} \sum_{j=1}^m 2 = 2 \cdot m = 2|A| \quad \square$$

### 3. Siguin $u$ i $v$ vèrtexs diferents d'un graf $G$ . Demostreu que si $G$ conté un $u - v$ recorregut de longitud $k$ , aleshores conté un $u - v$ camí de longitud com a molt $k$ .

Fem una demostració per inducció completa sobre  $k \geq 1$ .

Denotem  $P(k)$  per "A  $G$ , hi ha un  $u - v$  camí de longitud  $\leq k$ ".

- *Cas base:*  $k = 1$ . Si hi ha un  $u - v$  recorregut de longitud 1, això és una aresta; és a dir: un camí de longitud 1  $\implies$  es verifica  $P(1)$ .
- *Pas inductiu.*

Fixem un graf  $G$  que té dos vèrtexs diferents  $u, v \in V$  i suposem que hi ha un  $u - v$  recorregut de longitud  $k > 1$ .

- *Hipòtesis d'inducció.* Es verifica  $P(\ell)$  per tot  $\ell \in [1, k - 1]$ .
- *Tesi.* Es verifica  $P(k)$ .
- *Demostració.* Considerem el recorregut  $u - v$ :

$$R: (u = u_0) u_1 u_2 \cdots u_{k-1} (u_k = v)$$

Estudiem per casos:

- \* Tots els vèrtexs de  $R$  són diferents  $\implies R$  és un camí de longitud  $k \implies P(k)$  és cert.
- \* Altrament:  $\exists i, j$  amb  $0 \leq i < j \leq k$  tal que  $u_i = u_j$ . Per tant, podem reescriure  $R$  així:

$$R: (u = u_0) u_1 \cdots u_i \underbrace{u_{i+1} \cdots u_{j-1} u_j}_S u_{j+1} \cdots u_{k-1} (u_k = v)$$

Si eliminem  $S$  de  $R$ , tenim

$$R': (u = u_0) u_1 \cdots u_i u_{j+1} u_{j+2} \cdots (u_k = v)$$

$R'$  és un  $u - v$  recorregut (perquè  $u_i \sim u_{j+1}$ ) i de longitud  $\ell < k$ , ja que, almenys, hem tret una aresta  $\implies$  (per H.I.) hi ha un  $u - v$  camí de longitud  $\leq \ell < k$ .

Per tant, la proposició és certa.  $\square$

#### 4. Demostreu que si un graf connex té ordre $n$ i mida $m$ , aleshores $m \geq n - 1$ .

V. dem que, si  $G$  és un graf connex d'ordre  $\geq 1$ , aleshores mida  $G \geq$  ordre  $G - 1$ .

Ho fem per inducció sobre  $n \geq 1$ .

Definim  $P(n) :=$  "si un graf connex té grau  $n$ , aleshores mida  $G \geq$  ordre  $G - 1$ ".

- *Cas base.* Si  $n = 1$ , llavors necessàriament  $m = 0$ . Per tant, es verifica  $P(1)$ .
- *Pas inductiu.* Suposem  $P(n)$ . Volem demostrar  $P(n + 1)$ .

Sigui  $G$  un graf d'ordre  $n + 1$  i connex. Volem veure que mida  $G \geq$  ordre  $G - 1 = (n + 1) - 1 = n$ .

Pot passar:

- Que tot vèrtex tingui grau  $\geq 2$ . Si  $\forall v \in V, g(v) \geq 2$ , llavors

$$\text{mida } G = \frac{1}{2} \sum_{v \in V} g(v) \geq \frac{1}{2} \sum_{v \in V} 2 = \frac{1}{2} \cdot 2 \cdot (n + 1) \geq n$$

- Que hi hagi algun vèrtex  $u \in V$  amb grau 1.

Considerem  $G' = G - u$ . Tenim:

- \* ordre  $G' = \text{ordre } G - 1 = (n + 1) - 1 = n$ .
- \* mida  $G' = \text{mida } G - g(u) = \text{mida } G - 1 = n$ .

Sabem que  $G$  és connex. Volem demostrar que  $G'$  és connex. És a dir, per tot parell de vèrtexs diferents  $x, y \in V - \{u\}$ ,  $\exists x - y$  camí.

Si el  $x - y$  camí no passa per  $u$ , llavors és un camí a  $G'$ . Però, que passi per  $u$  és impossible, perquè  $g(u) = 1$ , i  $x \neq y \neq u$ . Per tant  $G'$  és connex.

Per H.I., mida  $G' \geq \text{ordre } G' - 1$ .

$$\text{mida } G' \geq \text{ordre } G' - 1 \xrightarrow{+1} (\text{mida } G' + 1) \geq (\text{ordre } G' + 1) - 1$$

Comparant ordres i mides de  $G$  i  $G'$ , llavors mida  $G \geq \text{ordre } G - 1$ .  $\square$

## 5. Doneu la definició de vèrtex de tall.

Un vèrtex  $v \in V$  de  $G(V, A)$  és de tall  $\iff G - v$  té més components connexes que  $G$ .

## 6. Enuncieu i demostreu la caracterització dels vèrtexs de tall.

Sigui  $G = (V, A)$  un graf **connex**.

$u$  és vèrtex de tall  $\iff \exists x, y \in V - \{u\}$  tal que tot  $x - y$  camí passa per  $u$

$\Rightarrow$   $u$  és un vèrtex de tall  $\implies G - u$  és no-connex  $\implies G - u$  té, almenys, dos c.c. Siguin  $x, y$  dos vèrtexs de  $G - u$  que són a c.c.s diferents  $\implies$  a  $G - u$  no hi ha  $x - y$  camins, però a  $G$  sí, perquè  $G$  és connex (hipò.)  $\implies \forall x - y$  camí a  $G$  passa per  $u$ .

$\Leftarrow$   $\exists x, y \in V - \{u\}$  tals que  $\forall x - y$  camí a  $G$  passa per  $u \implies$  a  $G - u$  no hi ha un  $x - y$  camí  $\implies G - u$  NO és connex  $\wedge G$  connex  $\implies u$  és un vèrtex de tall.  $\square$

## 7. Enuncieu els teoremes d'Ore i de Dirac sobre grafs hamiltonians. Per a cadascun d'ells, doneu un exemple que mostri que la condició del teorema no és necessària i un exemple que mostri que la desigualtat que apareix en la condició del teorema no es pot millorar.

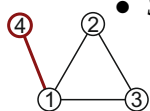
**Teorema d'Ore.**  $G = (V, A)$  graf d'ordre  $n \geq 3$  tal que per a tot  $u, v \in V$  diferents i no adjacents es té  $g(u) + g(v) \geq n$ . Aleshores,  $G$  és un graf hamiltonià.

**Teorema de Dirac.**  $G = (V, A)$  graf d'ordre  $n \geq 3$  tal que  $g(u) \geq n/2$  per a tot  $u \in V$ . Aleshores,  $G$  és hamiltonià.

Veiem que:

- No són necessàries. Sigui  $T_3$  hamiltonià d'ordre  $n = 3$ . Ore falla:  $1 \approx 3$ , però  $g(1) + g(3) = 1 + 1 = 2 \not\geq n = 3$ . Dirac falla:  $g(1) = 1 \not\geq n/2 = 3/2$ .  $\square$

- Són les millors fites possibles.



- Teorema d'Ore. Sigui  $G$  d'ordre  $n = 4$  de la figura. Veiem que  $2 \approx 4 \wedge g(2) + g(4) = 2 + 1 = 3 = n - 1$  i  $G$  no és hamiltonià: té el vèrtex de tall 1.

- *Teorema de Dirac*. Sigui  $G \approx T_3$ . Veiem que  $g(1) = 1$ , però  $g(1) = 1 < n/2 = \frac{3}{2}$ , però  $G$  no és hamiltonià perquè té el vèrtex de tall 2.  $\square$

**8.** Doneu la definició de senderó i de senderó eulerià.

**Senderó.** Recorregut obert que no repeteix arestes.

**Senderó eulerià.** Senderó que passa per totes les arestes d'un graf.

**9.** Demostreu que un graf connex conté un senderó eulerià si i només si té exactament dos vèrtexs de grau senar.

Hipòtesi comuna:  $G$  graf connex.

$G$  conté un senderó eulerià  $\iff G$  té exactament dos vèrtexs de grau senar

$\Rightarrow$  **Hipòtesi:**  $G$  conté un senderó eulerià

$G$  conté un senderó eulerià  $S: x_0 x_1 \cdots x_m$ , on  $m = |A|$ .

$S$  passa per totes les arestes, no les repeteix i passa per tots els vèrtexs, ja que  $G$  és connex (hipòd.).

- Si  $x \in V - \{x_0, x_m\}$ , aleshores:  $g(x) = 2 \# \{\text{vegades que } x \text{ apareix a } S\}$ , parell.
- $g(x_0) = 1 + 2 \# \{\text{vegades que } x_0 \text{ apareix a l'interior de } S\}$ , senar.
- Anàlogament,  $g(x_m)$  és senar.

Per tant,  $G$  té exactament 2 vèrtexs de grau senar ( $x_0$  i  $x_m$ ).

$\Leftarrow$  **Hipòtesi:**  $G$  té exactament dos vèrtexs de grau senar. Diguem-ne:  $x$  i  $y$ .

Definim un nou graf per  $G' = (V \cup \{z\}, A \cup \{zx, zy\})$ , amb  $z \notin V$ .

Sabem que:

- $G'$  és connex  $\iff z \sim x \wedge G$  és connex.
- Tots els vèrtexs de  $G'$  tenen grau parell:

$$g_{G'}(z) = 2$$

$$g_{G'}(x) = 1 + g_G(x) = (\text{hipòd.}) 1 + \text{senar} = \text{parell}$$

$$g_{G'}(y) = \text{parell, anàlogament.}$$

$G'$  connex  $\wedge$  tot vèrtex de  $G'$  té grau parell (hipòd.)  $\implies$  (T. de caracterització de grafs eulerians)  $G$  és un graf eulerià.

Trobem el circuit eulerià  $S: z x x_1 \cdots x_r y z$  a  $G'$ , ja que passa per totes les arestes de  $G$ . Per tant,  $x x_1 \cdots x_r y$  passa per totes les arestes de  $G$ , amb  $x \neq y \implies$

$G$  conté el senderó eulerià  $S$ .  $\square$

**10.** Doneu la definició d'arbre.

Un arbre és un graf connex ( $\forall u, v \in V, \exists u - v$  camí) i acíclic (no té cicles).

**11.** Demostreu que un graf  $T$  és un arbre si i només si per a cada parell de vèrtexs  $u, v$  hi ha un únic  $u - v$  camí a  $T$ .

Graf  $T = (V, A)$  arbre  $\iff \forall u, v \in V$ , hi ha un únic  $u - v$  camí a  $T$ .

$\Rightarrow$   $u, v \in V$  vèrtexs qualsevol.  $T$  és un arbre  $\implies T$  és connex  $\implies \exists u - v$  camí a  $T$ .

Aquest camí és únic perquè si n'existissin dos de diferents, aleshores existiria almenys un cicle al graf (*teorema*) i això és impossible perquè  $T$  és acíclic (arbre).

$\Leftarrow$   $\forall u, v \in V$ , hi ha un únic  $u - v$  camí a  $T \implies \boxed{T \text{ connex}}$ .

Suposem que  $T$  té algun cicle  $(u = u_0) \cdots (u_k = v)$   $u$  entre els vèrtexs  $u$  i  $v \implies$  hi ha dos  $u - v$  camins diferents:  $(u = u_0) \cdots (u_k = v)$  i l'aresta  $u v$ . Contradicció: (*hipo*: només hi ha un  $u - v$  camí)  $\implies \boxed{T \text{ és acíclic}}$ .

$T \text{ connex} \wedge T \text{ acíclic} \implies T \text{ és un arbre.}$  □

**12.** Enuncieu el teorema de caracterització d'arbres.

Sigui  $T = (V, A)$  un graf d'ordre  $n$  i mida  $m$ . Són equivalents:

- (a)  $T$  és un arbre.
- (b)  $T$  és acíclic i  $m = n - 1$ .
- (c)  $T$  és connex i  $m = n - 1$ .
- (d)  $T$  és connex i tota aresta és pont.
- (e)  $\forall u, v \in V$ ,  $\exists$  un únic  $u - v$  camí a  $T$ .
- (f)  $T$  és acíclic i l'addició d'una aresta crea exactament un cicle.

**13.** Demostreu que tot arbre d'ordre  $n \geq 2$  té almenys dues fulles.

Sigui  $T = (V, A)$  l'arbre, d'ordre  $n \geq 2$  i mida  $m = n - 1$  (*arbre*). Sigui  $n_F$  el número de fulles (vèrtexs de  $V$  de grau 1).

Apliquem el *Lema de les Encaixades*. Siguin  $v$  vèrtexs de  $V$ :

$$2m = 2(n - 1) = \overbrace{\sum_{g(v)=1}^{n_F} g(v)} + \sum_{g(v) \geq 2} g(v) \geq n_F + \sum_{g(v) \geq 2} 2 \geq n_F + 2(n - n_F)$$

Per tant,

$$2(n - 1) \geq n_F + 2(n - n_F) \implies n_F \geq 2$$

□

## 2 Àlgebra lineal

### 1. Doneu la definició de subespai vectorial.

Sigui  $E$  un espai vectorial.  $S \subseteq E$  és un subespai vectorial si es verifica:

- (a)  $S \neq \emptyset$
- (b)  $\forall u, v \in S, u + v \in S$ .
- (c)  $\forall u \in S \text{ i } \forall \lambda \in \mathbb{K}, \lambda u \in S$ .

### 2. Siguin $S$ i $S'$ subespais vectorials d'un espai vectorial $E$ . Demostreu que $S \cap S'$ és subespai vectorial de $E$ i doneu un exemple que mostri que $S \cup S'$ no és necessàriament un subespai vectorial.

— LA INTERSECCIÓ ÉS UN SEV

Volem demostrar que  $T = S \cap S'$  és un SEV. És a dir:

- (a)  $T \neq \emptyset$

$$S \text{ i } S' \text{ són SEV's} \implies 0_E \in S \text{ i } 0_E \in S' \implies 0_E \in T \implies T \neq \emptyset.$$

- (b)  $\forall u, v \in T, u + v \in T$ .

$$u, v \in T \implies \begin{cases} u, v \in S \\ u, v \in S' \end{cases} \quad S \text{ i } S' \text{ són SEV's} \implies \begin{cases} u + v \in S \\ u + v \in S' \end{cases} \implies u + v \in T.$$

- (c)  $\forall u \in T \text{ i } \forall \lambda \in \mathbb{K}, \lambda u \in T$ . Fixem una  $\lambda \in \mathbb{K}$  qualsevol.

$$u \in T \implies \begin{cases} u \in S \\ u \in S' \end{cases} \quad S \text{ i } S' \text{ són SEV's} \implies \begin{cases} \lambda u \in S \\ \lambda u \in S' \end{cases} \implies \lambda u \in T.$$

Per tant,  $S \cap S'$  és un SEV. □

— LA UNIÓ NO NECESSÀRIAMENT ÉS UN SEV

$$S = \left\{ \begin{pmatrix} x \\ x \end{pmatrix} : x \in \mathbb{R} \right\} \text{ i } S' = \left\{ \begin{pmatrix} x \\ -x \end{pmatrix} : x \in \mathbb{R} \right\}, \text{ d'on } \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \end{pmatrix} + \begin{pmatrix} 2 \\ -2 \end{pmatrix} \notin S \cup S' \quad \square$$

### 3. Doneu la definició de combinació lineal i d'independència lineal.

Siguin  $u_1, \dots, u_k \in E$ ;  $E$  és un  $\mathbb{K}$ -espai vectorial;  $\lambda_1, \dots, \lambda_k \in \mathbb{K}$ .

— COMBINACIÓ LINEAL. Una combinació lineal de  $u_1, \dots, u_k$  és una expressió del tipus

$$\lambda_1 u_1 + \dots + \lambda_k u_k$$

— INDEPENDÈNCIA LINEAL. Els vectors  $u_1, \dots, u_k$  són linealment independents  $\iff$  l'única solució de l'equació

$$\lambda_1 u_1 + \dots + \lambda_k u_k = 0_E$$

és  $\lambda_1 = \dots = \lambda_k = 0$ .

### 4. Siguin $u_1, \dots, u_k$ vectors d'un espai vectorial $E$ i suposeu que $u_1$ és combinació lineal de $u_2, \dots, u_k$ . Demostreu que $\langle u_1, u_2, \dots, u_k \rangle = \langle u_2, \dots, u_k \rangle$ .

Ho demostrem per "double inclusió":



Veiem que  $\langle u_2, \dots, u_k \rangle \subseteq \langle u_1, u_2, \dots, u_k \rangle$ , ja que  $\{u_2, \dots, u_k\} \subseteq \{u_1, u_2, \dots, u_k\}$ .



Hem de veure que  $\forall x \in \langle u_1, \dots, u_k \rangle, x \in \langle u_2, \dots, u_k \rangle$ . Sigui  $x \in \langle u_1, \dots, u_k \rangle$ .

(I) Per hipòtesi,  $x$  és combinació lineal de  $u_1, u_2, \dots, u_k \implies \exists \alpha_1, \dots, \alpha_k \in \mathbb{K}$  tal que

$$x = \alpha_1 u_1 + \alpha_2 u_2 + \dots + \alpha_k u_k$$

(II) Per hipòtesi,  $u_1 \in \langle u_2, \dots, u_k \rangle \implies \exists \lambda_2, \lambda_3, \dots, \lambda_k \in \mathbb{K}$  tal que

$$u_1 = \lambda_2 u_2 + \lambda_3 u_3 + \dots + \lambda_k u_k$$

Aleshores,

$$\begin{aligned} x &= \alpha_1 (\lambda_2 u_2 + \dots + \lambda_k u_k) + \alpha_2 u_2 + \dots + \alpha_k u_k \\ &= (\alpha_1 \lambda_2 + \alpha_2) u_2 + (\alpha_1 \lambda_3 + \alpha_3) u_3 + \dots + (\alpha_1 \lambda_k + \alpha_k) u_k \end{aligned}$$

Per tant,  $x \in \langle u_2, \dots, u_k \rangle$ . □

**5.** *Demostreu que un conjunt de vectors és linealment dependent si i només si algun d'ells es pot escriure com a combinació lineal dels altres.*

Sigui  $S = \{u_1, \dots, u_k\} \subseteq E$  un conjunt de vectors.  $E$  és un  $\mathbb{K}$ -espai vectorial.

— HIPÒTESI.  $S$  és linealment dependent.

— TESI.  $\exists u_i$  tal que  $u_i$  és combinació lineal de la resta de vectors.



$S$  és linealment dependent.  $\implies \exists \lambda_1, \dots, \lambda_k \in \mathbb{K}$  tal que algun és  $\neq 0$  i

$$\lambda_1 u_1 + \dots + \lambda_k u_k = 0_E$$

Suposem, sense pèrdua de generalitat, que  $\lambda_1 \neq 0$ .

Com que  $\lambda_1 \neq 0$ , existeix  $\lambda_1^{-1}$ :

$$u_1 = -\frac{\lambda_2}{\lambda_1} u_2 - \dots - \frac{\lambda_k}{\lambda_1} u_k$$

Per tant,  $u_1 \in \langle u_2, u_3, \dots, u_k \rangle$ . □



$\exists u_i$  tal que  $u_i$  és combinació lineal de la resta de vectors. Suposem que  $u_1$  és, sense pèrdua de generalitat, combinació lineal de  $u_2, \dots, u_k$ .

Per tant,  $\exists \alpha_2, \alpha_3, \dots, \alpha_k \in \mathbb{K}$  tal que

$$u_1 = \alpha_2 u_2 + \alpha_3 u_3 + \dots + \alpha_k u_k \implies -u_1 + \alpha_2 u_2 + \alpha_3 u_3 + \dots + \alpha_k u_k = 0_E$$

Això és una combinació lineal de  $u_1, \dots, u_k$  que dóna  $0_E$  i tal que l'escalar que multiplica el  $u_1$  és  $\neq 0$  (és  $-1$ ).  $\implies S$  és linealment dependent. □

**6.** *Doneu la definició de base d'un espai vectorial.*

$E$  és un  $\mathbb{K}$ -espai vectorial. Un conjunt de vectors  $B = \{b_1, \dots, b_n\}$  és una base de  $E$  si:

- (a)  $B$  és linealment independent.  
 (b)  $E = \langle b_1, \dots, b_n \rangle$ , és a dir,  $b_1, \dots, b_n$  generen  $E$ .

**7.** Sigui  $B = \{b_1, \dots, b_n\}$  una base d'un espai vectorial  $E$ . Demostreu que tot vector de  $E$  es pot expressar de manera única com a combinació lineal dels elements de  $B$ .

Sigui  $u \in E$ .  $B$  és una base de  $E \implies E = \langle b_1, \dots, b_n \rangle \implies \exists \alpha_1, \dots, \alpha_n \in \mathbb{K}$  tals que

$$u = \alpha_1 b_1 + \dots + \alpha_n b_n$$

Ja hem demostrat que es pot expressar com a combinació lineal dels elements de  $B$ . Demostrem que aquesta expressió és única. Suposem que  $\exists \lambda_1, \dots, \lambda_n \in \mathbb{K}$  tals que

$$u = \lambda_1 b_1 + \dots + \lambda_n b_n$$

Restant les dues equacions, tenim:

$$(\alpha_1 - \lambda_1)b_1 + \dots + (\alpha_n - \lambda_n)b_n = 0_E$$

Però, com que  $B$  és una base i,  $\forall i$  ( $\alpha_i - \lambda_i \in \mathbb{K}$ ), l'única solució d'aquesta equació és  $\forall i$  ( $\alpha_i - \lambda_i = 0$ )  $\implies \forall i$  ( $\alpha_i = \lambda_i$ )  $\implies$  la combinació lineal és única.  $\square$

**8.** Siguin  $E$  i  $F$  dos espais vectorials i  $f: E \rightarrow F$  una aplicació.

- Digueu què ha de satisfer  $f$  per tal de ser una aplicació lineal.

S'han de satisfer dues condicions:

- (a)  $\forall u, v \in E, f(u + v) = f(u) + f(v)$ .  
 (b)  $\forall u \in E$  i  $\forall \lambda \in \mathbb{K}, f(\lambda u) = \lambda f(u)$ .

- Demostreu que, si  $U$  és un subespai vectorial de  $E$  i  $f$  es una aplicació lineal, aleshores  $f(U)$  és un subespai vectorial de  $F$ .

Cal veure:

SEV1)  $f(U) \neq \emptyset$

$$U \text{ és un SEV} \implies 0_E \in U \implies f(0_E) = 0_F \in f(U) \implies f(U) \neq \emptyset.$$

SEV2)  $\forall u, v \in f(U), u + v \in f(U)$ .

$$u, v \in f(U) \implies \exists x, y \in U \text{ tals que } f(x) = u \text{ i } f(y) = v. \text{ Aplicant } f \text{ lineal:}$$

$$u + v = f(x) + f(y) = f(x + y)$$

$$\text{Ara, com que } U \text{ és un SEV} \implies x + y \in U \implies u + v \in f(U).$$

SEV3)  $\forall u \in f(U) \forall \lambda \in \mathbb{K}, \lambda u \in f(U)$ .

$$u \in f(U) \implies \exists x \in U \text{ tal que } f(x) = u.$$

$$\lambda u = \lambda f(x) = f(\lambda x) \in f(U)$$

Hem aplicat que  $f$  és lineal i que  $\lambda x \in U$ .

Per tant,  $f(U)$  és un SEV de  $F$ .  $\square$



- *Proveu que  $f$  està unívocament determinada per la imatge d'una base qualsevol  $\{b_1, \dots, b_n\}$  de  $E$ .*

Volem conèixer  $f(u)$ , per tot  $u \in E$ .

Sigui  $u \in E \implies \exists \alpha_1, \dots, \alpha_n \in \mathbb{K}$  tal que  $u = \alpha_1 b_1 + \dots + \alpha_n b_n$ . Com que  $f$  és una aplicació lineal,  $f(u) = \alpha_1 f(b_1) + \dots + \alpha_n f(b_n)$ . Aquest valor és únic, ja que les coordenades són úniques i coneixem  $f(\{b_1, \dots, b_n\})$ , és a dir,  $f(b_1), \dots, f(b_n)$ .  $\square$

**9.** *Sigui  $f: E \rightarrow F$  una aplicació lineal entre espais vectorials.*

- *Doneu la definició de la matriu de  $f$  en unes bases  $B = \{b_1, \dots, b_n\}$  i  $W = \{w_1, \dots, w_m\}$  de  $E$  i  $F$ , respectivament.*

La matriu associada a  $f$  en les bases  $B$  i  $W$  és una matriu de  $\mathcal{M}_{m \times n}(\mathbb{K})$  que té, per columnes, les coordenades en la base  $W$  les imatges dels vectors de la base  $B$ , i és

$$M_W^B(f) = \begin{pmatrix} \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \\ f(b_1)_W & f(b_2)_W & \cdots & f(b_n)_W \\ \vdots & \vdots & \cdots & \vdots \end{pmatrix}$$

- *Escriviu i expliqueu la fórmula que relaciona les matrius de  $f$  en bases diferents de  $E, F$ .*

Sigui  $f: E \rightarrow F$  una aplicació lineal,  $B$  i  $B'$  matrius bases de  $E$ , i  $W$  i  $W'$  bases de  $F$ .

Tenim:

$$f = I_F \circ f \circ I_E$$

$$M_{W'}^{B'}(f) = P_{W'}^W \cdot M_W^B(f) \cdot P_B^{B'}$$

$$\begin{array}{ccc} E_B & \xrightarrow[M_W^B(f)]{f} & F_W \\ I_E \uparrow P_B^{B'} & & P_{W'}^W \downarrow I_F \\ E_{B'} & \xrightarrow[M_{W'}^{B'}(f)]{f} & F_{W'} \end{array}$$

**10.** *Sigui  $f: E \rightarrow F$  un endomorfisme d'un espai vectorial  $E$ .*

- *Definiu valor propi de  $f$  i vector propi de  $f$  de valor propi  $\lambda$ .*
  - VALOR PROPI. Un escalar  $\lambda \in \mathbb{K}$  és un valor propi de  $f$  si existeix algun  $v \in E$ ,  $v \neq 0_E$  tal que  $f(v) = \lambda v$ .
  - VECTOR PROPI DE  $f$  DE VALOR PROPI  $\lambda$ : els vectors  $v \in E$ ,  $v \neq 0_E$  tals que  $f(v) = \lambda v$ .
- *Demostreu que  $E_\lambda = \{u \in E: f(u) = \lambda u\}$  és un subespai vectorial de  $E$ .*

Cal veure:

SEV1)  $E_\lambda \neq \emptyset$ . Cert, ja que,  $\forall \lambda$ ,  $f(0_E) = 0_E = \lambda 0_E$ .

SEV2)  $\forall u, v \in E_\lambda \implies u + v \in E_\lambda$ . Siguin  $u$  i  $v$  vectors qualssevol de  $E$ :

$$f(u + v) = f(u) + f(v) = \lambda u + \lambda v = \lambda(u + v)$$

Apliquem:  $f$  és lineal;  $u, v$  són VEPs de VAP  $\lambda$ ; propietat dels escalars.

SEV3)  $\forall \alpha \in \mathbb{K}, v \in E_\lambda \implies \alpha v \in E_\lambda$ . Siguin  $\alpha, v$  qualssevol:

$$f(\alpha v) = \alpha f(v) = \alpha \lambda v = \lambda(\alpha v) \iff f(\alpha v) = \lambda(\alpha v) \iff \alpha v \in E_\lambda$$

Apliquem:  $f$  és lineal;  $v$  és un VEP de VAP  $\lambda$ ; producte d'escalars.

Per tant,  $E_\lambda$  és un SEV de  $E$ .

□