

BASES Y DIMENSIÓN

AL-24-B-12 (1)

Una primera observación:

Si V es un K -e.v. finitamente generado, de todo cto generador infinito de V se puede extraer un cto generador finito (pues si $V = \langle v_1, \dots, v_s \rangle$ por ser f.g. y además $V = \langle X \rangle$ con X infinito, podemos escribir cada v_i como c.l. de finitos vectores de X . Luego tomando el conjunto de todos los vectores de X que usamos para escribir todos los v_i (que son finitos) obtenemos $A \subseteq X$ finito t.q. $V = \langle A \rangle$.

Proposición: Sea V un K -e.v. f.g. y sean

$\{v_1, \dots, v_s\}$ un conjunto generador de V

$\{w_1, \dots, w_r\}$ un conjunto linealmente independiente en V

Entonces $r \leq s$. (Es decir $\#(li) \leq \#(sg)$)

Demostación: Supongamos por el contrario que $r > s$. Vamos a llegar a que entonces w_1, \dots, w_r no pueden ser l.i. mostrando que existe una c.l. $k_1 w_1 + \dots + k_r w_r = 0$ con los k_i no todos nulos.

Como $w_j \in V = \langle v_1, \dots, v_s \rangle$, existen $a_{ij} \in K$, $1 \leq i \leq s$, t.q.
 $w_j = a_{1j} v_1 + \dots + a_{sj} v_s$, para $1 \leq j \leq r$.

Luego $k_1 w_1 + \dots + k_r w_r = k_1 (a_{11} v_1 + \dots + a_{s1} v_s) + \dots + k_r (a_{1r} v_1 + \dots + a_{sr} v_s)$
 $= (a_{11} k_1 + \dots + a_{1r} k_r) v_1 + \dots + (a_{s1} k_1 + \dots + a_{sr} k_r) v_s$.

Ahora bien el sistema

$$\begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1r} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{s1} & \dots & a_{sr} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} k_1 \\ \vdots \\ k_r \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} \quad \begin{matrix} \uparrow \\ s < r \\ \downarrow \end{matrix}$$

es un sistema homogéneo con s ecuaciones y r incógnitas, donde $s < r$: es compatible indeterminado y tiene una solución (k_1, \dots, k_r) no nula t.q. $k_1 w_1 + \dots + k_r w_r = 0$. \emptyset sea $\{w_1, \dots, w_r\}$ no es l.i. \square

Como consecuencia se obtiene el siguiente resultado esencial:

Teorema (dimensión)

Sea V un K -e.v. finitamente generado. Entonces toda base de V es finita y todas las bases de V tienen el mismo cardinal. Ese número se llama la **dimensión** de V : $\dim_K(V) = \#(\text{base de } V)$

Demostración:

Sean B_1, B_2 dos bases de V . Entonces son ambas finitas pues sabemos que como V es f.g, si por ejemplo $\#(B_1) = \infty$, tendríamos dentro de B_1 un s.g. finito B . Pero entonces B_1 no sería l.i. pues cualquier $v \notin B$ es c.l. de los vectores de B , o sea $B \cup \{v\} \subseteq B_1$ no es un conjunto l.i.

Ahora bien, si $\# B_1 = r$ y $\# B_2 = s$, se tiene $r \leq s$ por ser B_1 l.i. y B_2 s.g., y también se tiene $s \leq r$ por ser B_1 s.g. y B_2 l.i. Luego $r = s$. □

Ejemplos:

- $\dim_K K^n = n$
- $\dim_K K^{m \times n} = m \cdot n$
- $\dim_K (K_n[X]) = n + 1$
- $\dim_{\mathbb{R}} (\mathbb{C}) = 2$

Lema 1 Vale el mismo resultado para e.v. no f.g pero no lo demostraremos aquí, ya que esto exige conocimientos de cardinalidad de conjuntos infinitos y otras herramientas como el axioma de elección o más específicamente el lema de Zorn (que verán más adelante).

Lema 2 Vimos que dos bases de e.v. tienen el mismo cardinal pero aún no mostramos que todo e.v. tiene base! Esto será una consecuencia del próximo resultado

Teorema (conjuntos generadores, conjuntos l.i y bases)

Sea V un K -e.v (f.g.)

- ① De todo conjunto generador (finito) de V se puede extraer una base
- ② Todo cpto l.i en V se puede extender a una base

Demostración (En el caso en que V es f.g.)

① Supongamos $V = \langle v_1, \dots, v_s \rangle$. Queremos extraer una base de $A = \{v_1, \dots, v_s\}$. Lo haremos paso a paso, fijándonos más en los vectores supérfluos que se pueden tirar y quedándonos en los independientes.

Si $v_1 \neq 0$, pongo $A_1 = \{v_1\}$ y $V_1 = \langle v_1 \rangle$. Ahora considero v_2 :

Si $v_2 \in V_1$, no lo agrego ya que en este caso $V_1 + \langle v_2 \rangle = V_1$. Pongo entonces $A_2 := A_1$ y $V_2 := V_1$.

Mientras que si $v_2 \notin V_1$, defino $A_2 := A_1 \cup \{v_2\}$, $V_2 := \langle A_2 \rangle = V_1 + \langle v_2 \rangle$. Observemos que en ambos casos A_2 es l.i pues si $A_2 = A_1$, está claro, y si $A_2 = \{v_1, v_2\}$: sea $k_1 v_1 + k_2 v_2 = 0$. Entonces no puede ser $k_2 \neq 0$ pues sería $v_2 = -\frac{k_1}{k_2} v_1 \in V_1$; luego $k_2 = 0$, lo que implica $k_1 = 0$ pues $v_1 \neq 0$.

Además observemos que en ambos casos $V_2 = \langle v_1, v_2 \rangle$.

La construcción sigue recursivamente del mismo modo.

Supongamos tenemos definidos $A_j \subseteq \{v_1, \dots, v_j\}$ y V_j tales que

A_j es un cpto l.i y $V_j = \langle v_1, \dots, v_j \rangle$. Consideremos v_{j+1} :

Si $v_{j+1} \in V_j$, no lo agrego ya que en ese caso $V_j + \langle v_{j+1} \rangle = V_j$:

Defino $A_{j+1} := A_j$ y $V_{j+1} := V_j$. Mientras que si $v_{j+1} \notin V_j$, defino

$A_{j+1} := A_j \cup \{v_{j+1}\}$ y $V_{j+1} := \langle A_{j+1} \rangle = V_j + \langle v_{j+1} \rangle$. De nuevo en ambos casos

A_{j+1} es un cpto l.i pues si $A_{j+1} = A_j$, está claro (A_j lo es); y

si $A_{j+1} = A_j \cup \{v_{j+1}\} = \{v'_1, \dots, v'_i, v_{j+1}\}$: planteamos

$$k_1 v'_1 + \dots + k_i v'_i + k_{j+1} v_{j+1} = 0.$$

No puede ser $k_{j+1} \neq 0$ pues si lo fuera, $v_{j+1} = -\frac{k_1}{k_{j+1}} v'_1 - \dots - \frac{k_i}{k_{j+1}} v'_i \in V_j$

Luego $k_{j+1} = 0$ y esto implica $k_1 = \dots = k_i = 0$ por ser A_j un cpto l.i.

Además observemos que por construcción $V_j = \langle v_1, \dots, v_j \rangle$.

El proceso termina para $j = s$: A_s es un cpto l.i y $V_s = \langle A_s \rangle = V$

② Observemos que en el proceso anterior, se respetó el orden de los vectores manteniendo los primeros n son l.i. ④

Luego si $\{w_1, \dots, w_r\}$ es un cto l.i. en $V = \langle v_1, \dots, v_s \rangle \neq \{0\}$, aplicando la construcción anterior a $A = \{w_1, \dots, w_r, v_1, \dots, v_s\}$, que obviamente genera a V , obtengo una base de V que contiene el cto l.i. $\{w_1, \dots, w_r\}$ \square

Consecuencia Todo K -e.v. (f.g.) $\neq \{0\}$ tiene base.

Convención: $\dim(\{0\}) = 0$. (pues no tiene base).

Más consecuencias: Sea V un K -e.v. de dimensión n .

① $\{v_1, \dots, v_r\} \subseteq V$ l.i. $\Rightarrow r \leq n$

$\{v_1, \dots, v_n\} \subseteq V$ l.i. $\Rightarrow \{v_1, \dots, v_n\}$ base de V

② $\{v_1, \dots, v_s\} \subseteq V$ s.g. $\Rightarrow s \geq n$

$\{v_1, \dots, v_n\} \subseteq V$ s.g. $\Rightarrow \{v_1, \dots, v_n\}$ base de V

③ Sea S un subespacio de V . Entonces

• $\dim(S) \leq \dim(V)$

• $\dim(S) = n \Rightarrow S = V$

Espacios determinados por una matriz

Sea $A \in K^{m \times n}$. Podemos definir a partir de A 3 e.v.:

① $N(A) := \{x \in K^n : Ax = 0\} \subseteq K^n$ ← espacio nulo de A

② $E_F(A) := \langle F_1(A), \dots, F_m(A) \rangle \subseteq K^n$ ← espacio fila de A
(generado por las filas de A , como vectores de K^n)

③ $E_C(A) := \langle C_1(A), \dots, C_n(A) \rangle \subseteq K^m$ ← espacio columna de A
(generado por las columnas de A , como vectores de K^m)

Se tiene:

• $\dim(N(A)) = n - \#(\text{filas no nulas en la matriz escalón reducida de } A)$

• $\text{rg}_F(A) := \dim(E_F(A)) = \#(\text{filas no nulas " "})$ ← rango fila de A

• $\text{rg}_C(A) := \dim(E_C(A))$ ← rango columna de A .

Observemos que $\dim(N(A)) + \operatorname{rg}_F(A) = n$.

(5)

Más adelante probaremos que $\operatorname{rg}_F(A) = \operatorname{rg}_C(A) = \operatorname{rg}(A) \leftarrow \text{rango de } A$

Suma directa de subespacios

Proposición - Definición (Suma directa)

Sea V un K -e.v. y sean S, T subespacios de V .

Son equivalentes

① $\forall v \in V, \exists! s \in S, t \in T : v = s + t$

② Si \mathcal{B}_S es base de S y \mathcal{B}_T es base de T , entonces $\mathcal{B}_S \cup \mathcal{B}_T$ es base de V .

③ $V = S + T$ y $S \cap T = \{0_V\}$.

En ese caso se dice que V es suma directa de S y T y se nota $V = S \oplus T$:

$$V = S \oplus T \iff V = S + T \text{ y } S \cap T = \{0\}$$

Demostación:

(1 \Rightarrow 2) $\mathcal{B}_S \cup \mathcal{B}_T$ genera V pues \mathcal{B}_S genera S , \mathcal{B}_T genera T , y

$\forall v \in V$, existen $s \in S, t \in T : v = s + t$. Probemos entonces que $\mathcal{B}_S \cup \mathcal{B}_T$

es l.i.: Sup $k_1 v_1 + \dots + k_r v_r + k'_1 w_1 + \dots + k'_s w_s = 0$ donde $\{v_1, \dots, v_r\} \subseteq \mathcal{B}_S$ y $\{w_1, \dots, w_s\} \subseteq \mathcal{B}_T$.

$$\text{luego } 0 = \underbrace{(k_1 v_1 + \dots + k_r v_r)}_{\in S} + \underbrace{(k'_1 w_1 + \dots + k'_s w_s)}_{\in T} = \underbrace{0}_S + \underbrace{0}_T$$

La unicidad de escritura implica $k_1 v_1 + \dots + k_r v_r = 0$ y $k'_1 w_1 + \dots + k'_s w_s = 0$

Pero \mathcal{B}_S y \mathcal{B}_T son l.i. luego $k_1 = \dots = k_r = 0$ y $k'_1 = \dots = k'_s = 0$ como se quería.

(2 \Rightarrow 3) Claramente $\langle \mathcal{B}_S \cup \mathcal{B}_T \rangle = V \Rightarrow V = S + T$.

Falta mostrar que $S \cap T = \{0_V\}$. Sea $v \in S \cap T$, $\forall p, q \ v = 0$.

$$\text{Pero } v = \underbrace{k_1 v_1 + \dots + k_r v_r}_{\in S} = \underbrace{k'_1 w_1 + \dots + k'_s w_s}_{\in T} \Rightarrow k_1 v_1 + \dots + k_r v_r - k'_1 w_1 - \dots - k'_s w_s = 0$$

$\Rightarrow k_1 = \dots = k_r = k'_1 = \dots = k'_s = 0$ por ser $\mathcal{B}_S \cup \mathcal{B}_T$ base de V . Luego $v = 0$.

(3 \Rightarrow 1) Está claro que $\forall v \in V, \exists s \in S, t \in T : v = s + t$ pues $V = S + T$.

Si se tuvieran 2 escrituras $v = s_1 + t_1 = s_2 + t_2$, entonces $s_1 - s_2 = t_2 - t_1$ es un vector que pertenece a $S \cap T \Rightarrow s_1 - s_2 = t_2 - t_1 = 0 \Rightarrow s_1 = s_2$ y $t_1 = t_2$ \square

Ejemplo

① $\mathbb{C}^3 = S \oplus T$ con $S = \{(x, y, z) \in \mathbb{C}^3 : 2x - y + z = 0\}$ y $T = \langle (1, 1, 1) \rangle$

Alcanza con probar que $\mathcal{B}_S \cup \mathcal{B}_T$ es base de \mathbb{C}^3 .

Pero por ejempl $\mathcal{B}_S = \{(1, 2, 0), (1, 0, -2)\}$ y $\mathcal{B}_T = \{(1, 1, 1)\}$.

El resto es una simple verificación.

6

② Sean $\mathcal{P} = \{f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} : f \text{ es función par}\} = \{f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} : f(-x) = f(x), \forall x \in \mathbb{R}\}$

$\mathcal{I} = \{f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} : f \text{ es función impar}\} = \{f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R} : f(-x) = -f(x), \forall x \in \mathbb{R}\}$.

Entonces \mathcal{P} e \mathcal{I} son subespacios de $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$ y $\mathbb{R}^{\mathbb{R}} = \mathcal{P} \oplus \mathcal{I}$.

Verificar que \mathcal{P} e \mathcal{I} son subespacios de $\mathbb{R}^{\mathbb{R}}$.

• Sea $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ cualquiera. Si definimos $g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ por $g(x) = \frac{f(x) + f(-x)}{2}$,

$\forall x \in \mathbb{R}$, entonces g es una función par (verificarlo), y si definimos

$h: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$ por $h(x) = \frac{f(x) - f(-x)}{2}$, $\forall x \in \mathbb{R}$, entonces h es una función impar (verificarlo).

Ahora bien, $f(x) = \frac{f(x) + f(-x)}{2} + \frac{f(x) - f(-x)}{2} = g(x) + h(x), \forall x \in \mathbb{R}$.

Luego $f = g + h \in \mathcal{P} + \mathcal{I}$. Por lo tanto, $\mathbb{R}^{\mathbb{R}} = \mathcal{P} + \mathcal{I}$.

• Queda probar $\mathcal{P} \cap \mathcal{I} = \{0\}$. Sup $f \in \mathcal{P} \cap \mathcal{I}$. Entonces $\forall x \in \mathbb{R}$,

$f(-x) = f(x)$ por ser par
 $= -f(x)$ por ser impar $\Rightarrow f(x) = -f(x) \Rightarrow f(x) = 0, \forall x \in \mathbb{R}$

Luego $f = 0$

Teorema de la dimensión (de subespacios)

Sea V un K -e.v. de dimensión finita, y sean S, T subespacios.

Entonces $\dim(S+T) = \dim(S) + \dim(T) - \dim(S \cap T)$.

Antes de probar este resultado, mostremos algunas consecuencias.

Consecuencias: Sea V un K -e.v. de dim finita, S y T subespacios

① Si $\dim(S) + \dim(T) = \dim(V)$ y $S \cap T = \{0\}$, entonces $V = S \oplus T$

② Si $\dim(S) + \dim(T) = \dim(V)$ y $V = S+T$, entonces $V = S \oplus T$

Demostración

① $\dim(S+T) = \dim(V) \Rightarrow S+T = V$

② $\dim(V) = \dim(V) - \dim(S \cap T) \Rightarrow \dim(S \cap T) = 0 \Rightarrow S \cap T = \{0\}$