

Def: k matice A typu $m \times n$ s prvky z tělesa T máme

přirozený následující podprostory:

1. Stoupcový prostor A : $\mathcal{C}(A) = \mathcal{L}(\{A_{*1}, \dots, A_{*n}\})$

2. Rádkový prostor A : $\mathcal{R}(A) = \mathcal{L}(A^T)$

3. Jádno matice A : $\ker(A) = \{x \in T^n : Ax = 0\}$

4. Jádno matice A^T : $\ker(A^T) = \{y \in T^m : A^T y = 0\}$

Tvrzení: Násobením regulární matice zleva nemění $\mathcal{R}(A)$ ani $\ker(A)$.

Důkaz: Nužď matice A typu $m \times n$ nad T , a

regulární R , $m \times m$. Chceme: $\mathcal{R}(A) = \mathcal{R}(RA)$

všimni si: každý řádek RA je LK řádků A .

\Rightarrow Jin. obd řádků $RA \subseteq$ lin. obd vektorů A

tedy $\mathcal{R}(RA) \subseteq \mathcal{R}(A)$.

Dále: R^{-1} existuje a je regulární, proto

$$\mathcal{R}(A) = \mathcal{R}(R^{-1} \cdot (RA)) \subseteq \mathcal{R}(RA)$$

Druhá část:

Chceme: $\ker(A) = \ker(RA)$

$x \in \ker(A)$ znamená $Ax = 0$.

Po \Leftrightarrow $RAx = R \cdot 0 = 0$, tedy $x \in \ker(RA)$. \subseteq

Naopak

$x \in \ker(RA)$ znamená $RAx = 0$ \supseteq

po $\Leftrightarrow Ax = R^{-1}RAx = R^{-1}0 = 0$. \supseteq

Důsledky: Elementární řádkové nemění $\mathcal{R}(A)$ ani $\ker(A)$.

Definícia: ^{končinná postupnosť} Soubor vektorů B vektorového prostoru V se nazývá system generátorů V , pokud $\langle B \rangle = V$.

Lineární nezávislý system generátorů VP V se nazývá bazis.

Existuje-li pro každý VP ?

Př. • $e_1, e_2, \dots, e_n \in \mathbb{R}^n \text{ nad } \mathbb{R}$, $e_i = (0, \dots, 0, 1, 0, \dots, 0)$
řádky I_n

• $\lambda_1, \lambda_2, \dots$ báze VP pomocí s reál. koef.

Tvrzení: Nechtě V je VP a X je soubor vektorů z V tj.

i) $\langle X \rangle = V$ "minimální SG jistě"

ii) $\forall v \in X, \langle X \setminus \{v\} \rangle \neq V$.

Pro X je báze VP V .

Důkaz: Stačí ověřit, že X je LN-

vlastnost ii) implikuje: $\forall v \in X, v \notin \langle X \setminus \{v\} \rangle$,

což podle tvrzení zminule znamená, že X je LN. \square

Důsledky: Z každého konečného SG lze vybrat bázi.

Důkaz: Uvaž $X = (v_1, v_2, \dots, v_k)$ SG VP V .

Bud' $\exists i$ tj. $\langle X \setminus \{v_i\} \rangle = \langle X \rangle$ - odeber v_i

a máme menší SG - toto lze jin končinně-krát.

Naho $\forall i, \langle X \setminus \{v_i\} \rangle \neq \langle X \rangle$ - máme bázi. \square

Věta: Každý VP má bázi

Důkaz pro konečnou generovanou VP (= nějaká konečný systém gen.)
- dle předšlého důsledku. \square

Pro nekonečnou nebude.

Proč je tohle věta? báseň?

Lemna o ujmě: Necht (v_1, \dots, v_n) je SG VP V ,

a $w = \sum_{i=1}^n a_i v_i$. Pro každé i tž. $a_i \neq 0$,

je $(v_1, \dots, v_{i-1}, w, v_{i+1}, \dots, v_n)$ SG VP V .

Důkaz: Pro předpokladu,

$$v_i = a_i^{-1} \left(w - \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq i}}^n a_j v_j \right). \quad \text{⊗}$$

Chceme ukázat, že $(*)$ je SG, tj. potřebujeme ukázat, že $\forall z \in V$ lze najít jako LK vektor $(*)$.

Uvaž libovolně $z \in V$. Protože (v_1, \dots, v_n) je SG, pro vhodná a_i platí $z = \sum_{i=1}^n a_i v_i$.

Často v této LK nahradíme v_i LK vektor $(*)$ podle ujednění (⊗) , dostaneme z jako LK vektor $(*)$.

$\Rightarrow (*)$ je SG. □

PL: $V = \mathbb{R}^3$, (e_1, e_2, e_3) je SG V . Pro $w = \begin{pmatrix} 2 \\ 3 \\ 0 \end{pmatrix} = 2 \cdot e_1 + 3 \cdot e_2$

maie $a_1 \neq 0, a_2 \neq 0$, tedy dle $z = a_1 (w, e_2, e_3) + a_2 (e_1, w, e_3)$ jsou tedy SG \mathbb{R}^3 .

Steinitzova věta o jhání: Je-li $N = (w_1, \dots, w_m)$

LW soubor vektorů VP V a $G = (v_1, \dots, v_n)$ je SG VP V ,
přes $m \leq n$ a některých m vektorů z G lze
nahradit vektory z N tž. dostaneme opět SG.
("libovolný LW soubor lze doplnit na SG").

Důkaz: Důkazem inducí.

Pro $m=0$ platí - nic nahradíme.

inducí krůček - $m-1 \rightarrow m$

Pro indukční předp. je $m-1$ vektorů z G
nahradit vektory w_1, \dots, w_{m-1} tž. máme stále SG
- označme ho G'

$$G' = (w_1, w_2, \dots, w_{m-1}, v_{i_1}, \dots, v_{i_{n-m+1}})$$

Protože N je LW, máme tž. $w_i \neq 0$

Protože G' je SG, lze w_m vyjádřit jako
LK vektorů z G' tž. aspoň jeden koef. $\neq 0$.

Navic, protože vektor N jsou LW, musíme být schopni
koeficientů u aspoň jednoho vektorů z G (vzh. v_j)..

Pro větu o jhání bude $G \setminus \{v_j\} \cup \{w_m\}$ zase SG

Důsledek: Každé dvě báze konečného galoisovského VP mají
stejný počet vektorů.

Důkaz: Uvažujme báze $B = (b_1, \dots, b_m)$, $C = (c_1, \dots, c_n)$. Protože

$$\begin{array}{l} \text{i) } B \text{ je LW, } C \text{ je SG} \Rightarrow m \leq n \\ \text{ii) } C \text{ je LW, } B \text{ je SG} \Rightarrow n \leq m \end{array} \Rightarrow m = n \quad \square$$

Definice: Dimenze VP V je počet vektorů báze V .

Značíme: $\dim(V)$

Pozn. Dává smysl!