

Opakování: • VP  $V$  nad  $T$ , •  $\mathcal{L}(X)$ , pro  $X \subseteq V$

- systém generátorů (SG)
- lineární nezávislý soubor vektorů (LN)
- báze: soubor, který i) SG ii) LN - okamžitě!
- Platí: každý konečný generující VP  $\rightarrow$  a) báze
- když má báze pro stejnou vektorovou (Steinitzova věta)
- počet - dimenze: velikost báze

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

LN soubor vektorů VP  $V$  a  $G = (v_1, \dots, v_n)$  je SG VP  $V$ ,  
pak  $m \leq n$  a některých  $m$  vektorů z  $G$  lze  
nahradit vektory z  $N$  t.j. dostaneme opět SG.

Důsledek 2: Libovolný LN soubor vektorů v konečném  
generovaném VP lze doplnit na bázi.

Důsledek 3: Je-li  $W$  podprostor konečnogerovaného  
prostoru  $V$ , pak  $\dim(W) \leq \dim(V)$ .  
Platí-li rovnost, pak  $W = V$ .

Důk: vezm. B - báze  $W$ , C - báze  $V$   $\dim(W) \stackrel{\text{důk 2}}{=} \dim(V)$   
B je LN ve  $V$ , tudíž dle Steinitzovy věty,  $|B| \leq |C|$

Pokud  $\dim(W) = \dim(V)$ , dle Steinitzovy věty nahradí  
 $|B|$  vektorů v  $C$  vektory z  $B$  - dostaneme soubor  $B$   
který je SG pro  $V$  - t.j.  $\mathcal{L}(B) = V$  &  $\mathcal{L}(B) = W$   $\Rightarrow$

PROSTOR MATIC

Uzvieme: Pro matic  $A$  a regular  $R$ :  $R(A) = R(RA)$   
 $\text{Ker}(A) = \text{Ker}(RA)$

Zajimavos:  $\mathcal{G}(A) \stackrel{?}{=} \mathcal{G}(RA)$

Veta: Pro matic  $A$  a regular  $R$ :  $\dim(\mathcal{G}(A)) = \dim(\mathcal{G}(RA))$ .

plyne z nasledujicich tvrdeni: (najdene pro  $\mathcal{G}(RA)$  stjari velka bazi, jeda ma  $\mathcal{G}(A)$ )

Tvrdeni: Je  $\mathcal{C} = (v_1, \dots, v_k)$  baze  $\mathcal{G}(A)$ ,

pa  $(Rv_1, \dots, Rv_k)$  je baze  $\mathcal{G}(RA)$ .

Duoz: cheme  $(i)$  je SG  $\mathcal{G}(RA)$   $(ii)$  je LW

i) uva  $w \in \mathcal{G}(RA)$ . Oznacme  $u_1, \dots, u_n$  sloupe  $A$ ,

$u'_1, \dots, u'_n$  sloupe  $RA$ , tj:  $u'_i = Ru_i$

$$\text{Pa } w = \sum_{i=1}^n a_i u'_i = \sum_{i=1}^n a_i R u_i = R \cdot \sum_{i=1}^n a_i u_i =$$

$$= R \cdot \sum_{i=1}^k b_i v_i = \sum_{i=1}^k b_i (Rv_i)$$

$\uparrow$   
 $v_1 \dots v_k$  je baze  $\mathcal{G}(A)$   
 $\Rightarrow \exists b_1, \dots, b_k$

ii) spore: tady  $Rv_1, \dots, Rv_k$  by  $\text{LZ}$ , tdy

$\exists a_1, \dots, a_k$ , aspo jedno nenulove, tdy:  $\sum_{i=1}^k a_i Rv_i = 0$ .

Pa ale  $R \sum_{i=1}^k a_i v_i = 0$ .  $R$  regular  $\Rightarrow$

tady  $\sum_{i=1}^k a_i v_i = 0$  -  $\Rightarrow v$  s LN  $v_1, \dots, v_k$ .

$\uparrow$   
 nulovy  
 vektor

Pro matic.  $A$  :  $\text{rank}(A) = \dim(\mathcal{R}(A))$ ,  $\text{rank}(A^T) = \dim(\mathcal{C}(A))$ .

Věta: Pro každou matic.  $A$  typu  $m \times n$ ,  $\text{rank}(A) = \text{rank}(A^T)$ .

Důkaz: Uvaž nejprve  $A$  v redukovaném odst. tvaru:

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ & 1 & \dots & 0 & 0 \\ & & \dots & 1 & 0 \\ & 0 & \dots & & n \end{pmatrix}$$

$$A^T = \begin{pmatrix} 1 & & & & \\ 0 & 1 & & & \\ & & \dots & & \\ & 0 & 0 & \dots & \\ & 0 & 0 & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix}$$

0, 1 - neutrální prvky  
učí +, -

Řádky s pivoty tvoří bázi  $\mathcal{R}(A)$ : jsou SG  $\mathcal{R}(A)$ , LW

Sloupce s pivoty tvoří bázi  $\mathcal{C}(A)$ : jsou SG  $\mathcal{C}(A)$ , LW

Jiné vyjádření řádky:  $\text{rank}(A) = \dim(\mathcal{C}(A))$

Pro matic.  $A$  uvaž regulární matic.  $R$  tj.  $RA$  je v reduk. odst. tvaru.

Více:  $\text{rank}(A) \stackrel{\text{minimale}}{=} \text{rank}(RA) = \dim(\mathcal{C}(RA)) = \dim(\mathcal{C}(A)) = \text{rank}(A^T)$   
↑ předchází věta

Věta:  $\dim(\text{Ker}(A)) + \text{rank}(A) = n$ .

Důkaz:

Vzpomeňte na strukturu řešení homogenní soustavy  $Ax=0$ .  
 báze pro. - volné proměnné:  $n - \text{rank}(A)$  jich máme zpětka! substituce

$$\begin{matrix} \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \downarrow \\ \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ & 1 & \dots & 0 & 0 \\ & & \dots & 1 & 0 \\ & 0 & \dots & & n \end{pmatrix} \end{matrix}$$

Více: • hodnoty volných proměnných jednoznačně určují celé řešení, a naopak.  
 • každé nastavení volných proměnných lze získat jako LK  $n - \text{rank}(A)$  vektorů

volných proměnných:  $n - \text{rank}(A) \left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}, \dots, \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 1 \end{pmatrix} \right\}$   
1 2 n-rank(A)

$\Rightarrow \dim(\text{Ker}(A)) = n - \text{rank}(A)$

Tvrzení:  $\text{rank}(AB) \leq \min(\text{rank}(A), \text{rank}(B))$ , kde  $AB$  smysl.

Důkaz: všim si  $\mathcal{R}(AB) \subseteq \mathcal{R}(B) \Rightarrow \dim(\mathcal{R}(AB)) \leq \dim(\mathcal{R}(B)) = \text{rank}(B)$

podobně:  $\mathcal{C}(AB) \subseteq \mathcal{C}(A) \Rightarrow \dim(\mathcal{C}(AB)) \leq \dim(\mathcal{C}(A)) = \text{rank}(A)$   
10-3

Tvrzení: Necht  $(v_1, \dots, v_n)$  je báze VP  $V$ . Pak každý

$w \in V$  lze vyjádřit právě jedním způsobem

jako LK  $v_1, \dots, v_n$ .

Důkaz: • proto že  $(v_1, \dots, v_n)$  je SB, jistě lze každý

$w \in V$  vyjádřit jako účet LK

• jednoznačnost: sporem.

Předp.  $\exists w \in V, (\alpha_1, \dots, \alpha_n) \neq (\beta_1, \dots, \beta_n) + z$ .

$$w = \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i = \sum_{i=1}^n \beta_i v_i$$

Pak  $0 = w - w = \sum_{i=1}^n (\alpha_i - \beta_i) v_i =$

- máme netriviální kombinaci  $v_1, \dots, v_n$  rovnou 0 - spor 

Definice: Necht  $B = (v_1, \dots, v_n)$  je báze VP  $V$  nad  $T$   $\forall w \in V$ .

Souřadnice: w vůči bazi B rozumíme koeficienty

$\alpha_1, \dots, \alpha_n \in T$  tj.  $w = \sum_{i=1}^n \alpha_i v_i$ . Značíme  $[w]_B = \begin{pmatrix} \alpha_1 \\ \vdots \\ \alpha_n \end{pmatrix}$ .

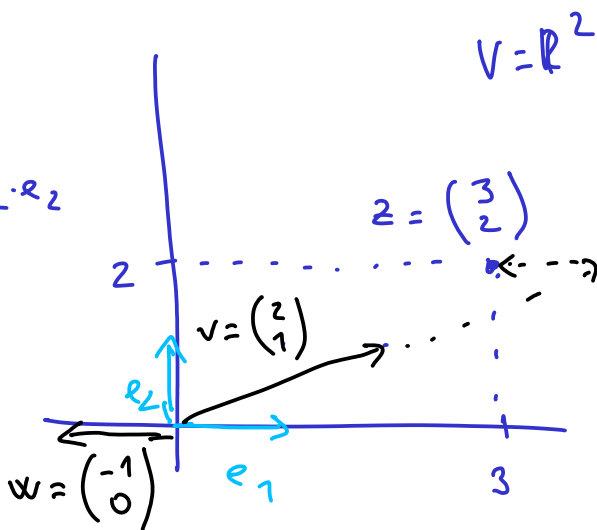
Pozn. díky Tvrzení má smysl.

Příklad

$B = \{e_1, e_2\}$

$\begin{pmatrix} 3 \\ 2 \end{pmatrix} = 3 \cdot e_1 + 2 \cdot e_2$

$[z]_B = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \end{pmatrix}$



$B' = \{v, w\}$

$\begin{pmatrix} 3 \\ 2 \end{pmatrix} = 2 \cdot v + 1 \cdot w$

$[z]_{B'} = \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix}$

Propozice: Necht B je konina' bazi VP  $V$  nad  $T, u, v \in V$

a  $\alpha \in T$ . Pak platí:  $[u+v]_B = [u]_B + [v]_B$

Sk-oví.

$[d \cdot u]_B = d \cdot [u]_B$ . *operace v  $T^n$*