

2. přednáška : Bilineární formy

Nechť U je reálný, neprázdny, množina \mathbb{K} . Lineární forma je lineární zobrazení
 $q : U \rightarrow \mathbb{K}$.

Typická lineární forma na \mathbb{R}^n je

$$q(x) = a_1 x_1 + a_2 x_2 + \dots + a_n x_n = (a_1, a_2, \dots, a_n) \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

Bilineární forma na vekt. prostoru U je zobrazení

$$f : U \times U \rightarrow \mathbb{K}$$

zahrnuje, že

$$(1) \quad f(au + bv, w) = af(u, w) + bf(v, w)$$

$$(2) \quad f(u, av + bw) = af(u, v) + bf(u, w)$$

Ta stanovena, že f je lineární v obou složkách.

Příklady ① $f : \mathbb{R}^2 \times \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$

$$\begin{aligned} f(x, y) &= a_{11}x_1y_1 + a_{12}x_1y_2 + a_{21}x_2y_1 + a_{22}x_2y_2 \\ &= (a_{11}y_1 + a_{12}y_2)x_1 + (a_{21}y_1 + a_{22}y_2)x_2 \quad \text{linearity } v x \\ &= (a_{11}x_1 + a_{21}x_2)y_1 + (a_{12}x_1 + a_{22}x_2)y_2 \quad \text{linearity } v y \end{aligned}$$

$$\textcircled{2} \quad f : \mathbb{R}^n \times \mathbb{R}^m \rightarrow \mathbb{R} : f(x, y) = \sum_{i,j=1}^n a_{ij} x_i y_j$$

$$\textcircled{3} \quad f : \mathbb{R}_n[x] \times \mathbb{R}_n[x] \rightarrow \mathbb{R} : f(p, q) = p(1) \cdot q'(2)$$

Zde jde o součin 2 lineárních form

$$p \mapsto p(1)$$

$$q \mapsto q'(2).$$

Ne všechny bilineární formy jsou takto triviální.

$$\textcircled{4} \quad U = C[a,b] \quad F: C[a,b] \times C[a,b] \rightarrow \mathbb{R}$$

$$F(f,g) = \int_a^b f(x)g(x)dx$$

Každá čtvercová matice $A \in \text{Mat}_{n \times n}(\mathbb{K})$, $A = (a_{ij})$
může být lineární formu

$$f: \mathbb{K}^n \times \mathbb{K}^n \xrightarrow{\sim} \mathbb{K}$$

$$f(x,y) = \sum_{i=1}^n a_{ij} x_i y_j$$

Tímto zápal pomocí maticového množství lze:

$$f(x,y) = \sum_{i,j=1}^n a_{ij} x_i y_j = \sum_{j=1}^n \left(\sum_{i=1}^n x_i a_{ij} \right) y_j =$$

$$= (x_1 x_2 \dots x_n) \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

$$= x^T A y, \text{ kde } x = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \text{ a } y = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix}$$

bereme jeho sloupcy.

Matice bilineární formy $f: U \times U \rightarrow \mathbb{K}$ v bázích prostoru U

Nechť $\alpha = (u_1, u_2, \dots, u_n)$ je báze prostoru U .

Matrice bilineární formy f v bázích α je
čtvercová matice $A = (a_{ij})$ lze, že
 $a_{ij} = f(u_i, u_j)$.

NEZAPISUJEME JI POMOCÍ SYMBOLU

$(f)_{\alpha, \alpha}$!!

Bilineární forma je když je redukována jde o vlastní hodnoty

učená:

Nechť $u = \sum_{i=1}^n x_i u_i$, $v = \sum_{j=1}^m y_j v_j \in U$. Pak

$$\begin{aligned} f(u, v) &= f\left(\sum_{i=1}^n x_i u_i, \sum_{j=1}^m y_j v_j\right) = \sum_{i=1}^n x_i f(u_i, \sum_{j=1}^m y_j v_j) \\ &= \sum_{i=1}^n x_i \left(\sum_{j=1}^m y_j f(u_i, v_j) \right) \\ &= \sum_{i,j=1}^n f(u_i, v_j) x_i y_j = \sum_{i,j=1}^n a_{ij} x_i y_j \\ &= x^T A y = (u)_\alpha^T A (v)_\alpha \end{aligned}$$

Ukážali jsme nyní, že se může bilineární forma

platit

$$f(u, v) = (u)_\alpha^T A (v)_\alpha$$

Matice bilin. formy v různých bazích

Mějme neob. vektor U s dveřma bázemi

$$\alpha = (u_1, u_2, \dots, u_n)$$

$$\beta = (v_1, v_2, \dots, v_m)$$

Nechť matice f u bázi α je A

a matice f u bázi β je B ,

tj. platí

$$f(u, v) = x^T A y, \quad f(u, v) = \bar{x}^T B \bar{y},$$

tedy

$$x = (u)_\alpha, \quad y = (v)_\alpha, \quad \bar{x} = (u)_\beta, \quad \bar{y} = (v)_\beta.$$

Odvodíme vztah mezi A a B.

Nechť $P = (\text{id})_{\alpha \beta}$ je matice něčadou. Pak

$$x = P\bar{x}, \quad y = P\bar{y}$$

Tato dosadíme do rovnice

$$f(u, u) = x^T A y = \bar{x}^T B \bar{y}$$

Dostaneme

$$\bar{x}^T B \bar{y} = x^T A y = (P\bar{x})^T A (P\bar{y}) = \bar{x}^T P^T A P \bar{y}$$

$$\bar{x}^T B \bar{y} = \bar{x}^T (P^T A P) \bar{y}$$

Odtud

$$B_{ij} = e_i^T B e_j = e_i^T (P^T A P) \bar{e}_j = (P^T A P)_{ij}.$$

Odvodili jsme rovnost

$$B = P^T A P, \text{ kde } P = (\text{id})_{\alpha \beta}$$

Členěné matice C a P, kde platí

$$D = P^T C P,$$

kde P je regulární matice (tj. $\det P \neq 0 \Leftrightarrow P^{-1}$ existuje),
nazýváme **kongruentní**.

Kongruence je relace ekvivalence (tj. relace reflexivní, symetrická a transitivní).

Symetrické a antisymetrické bil. formy

Bil. forma $f : U \times U \rightarrow \mathbb{K}$ je symetrická, jestliže
 $\forall u, v \in U \quad f(u, v) = f(v, u).$

Lemma: Bilin. forma $f: U \times U \rightarrow K$ je symetrická, máme-li dlejší požadavek, že jí matici $A = (a_{ij})$ v každé a platí $a_{ij} = a_{ji}$.

Dokázeme $\Rightarrow a_{ij} = f(u_i, u_j) = f(u_j, u_i) = a_{ji}$,
kde $\alpha = (u_1, u_2, \dots, u_n)$.

Bilin. forma $f: U \times U \rightarrow K$ je antisymetrická, s tím, že $\forall u, v \in U : f(u, v) = -f(v, u)$.

Analogicky: f je antisymetrická, když má jí matici $A = (a_{ij})$ platí $a_{ij} = -a_{ji}$.

Matice symetrické formy je symetrická $A = A^T$
Matice antisymetrické formy je antisymetrická $A = -A^T$

Cíl: dokázat větu:

VĚTA: Pro každou symetrickou bilineární formu $f: U \times U \rightarrow K$ existuje báze β v prostoru U taková, že pro všechna $u, v \in U$ je

$$f(u, v) = b_{11}x_1y_1 + b_{22}x_2y_2 + \dots + b_{nn}x_ny_n,$$

kde $(u)_\beta = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T$ a $(v)_\beta = (y_1, y_2, \dots, y_n)^T$.

Jinými slovy: V bázi β má f diagonální matici.

Pro nalezení báze β a řešení diagonální matice máme algoritmus, který ní uvádíme:

Je-li e elementární řádková operace, pak pro číslcovou matici A a řádkovou matici E platí
 $e(A) = e(E) \cdot A$.

Viz. 1. semestr.

Analogicky můžeme definovat elementární sloupcové operace. Označme-li takovou operaci \bar{e} , platí
 $\bar{e}(A) = A \cdot \bar{e}(E)$.

Lemma: Pro řádkovou operaci e a stejnou elementární sloupcovou operaci \bar{e} platí

$$e(E) = \bar{e}(E)^T$$

Důkaz: (1) e je nyní součtem 1. řádku číslem $a \neq 0$.

\bar{e} je nyní součtem 1. sloupce číslem $a \neq 0$.

Plati'

$$e(E) = \begin{pmatrix} a & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 \end{pmatrix} = \bar{e}(E) = \bar{e}(E)^T$$

(2) e je součtem 1. a 2. řádku, \bar{e} je součtem 1. a 2. sloupce

$$e(E) = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & \cdots & 0 \\ 1 & 0 & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \cdots & 0 \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 \end{pmatrix} = \bar{e}(E) = \bar{e}(E)^T$$

(3) e ... k 2. řádku přičteme a-násobek 1. řádku
 \bar{e} ... k 2. sloupci přičteme a-násobek 1. sloupce
 Plati'

$$e(E) = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \dots 0 \\ a & 1 & 0 \dots 0 \\ 0 & 0 & 1 \dots 0 \\ 0 & 0 & 0 \dots 1 \end{pmatrix} \quad \bar{e}(E) = \begin{pmatrix} 1 & a & 0 \dots 0 \\ 0 & 1 & 0 \dots 0 \\ 0 & 0 & 1 \dots 0 \\ \hline 0 & 0 & 0 \dots 1 \end{pmatrix}$$

Tedy

$$e(E) = \bar{e}(E)^T$$

Věta Nechť matice B vypadne se symetrické matice A trhu $n \times n$ pomocí následujících řádkových a sloupcových operací. Pak jsou A a B kongruentní, tj. existuje regulární matice P taková, že

$$B = P^T A P$$

Důkaz: Provedení řádkové i sloupcové operace je realizováno míszením mezi řádky elementů matice zprava (sloupcová operace) a její transponovanou matici zleva. Proto:

$$\begin{aligned} B &= P_k^T \left(\dots \left(P_2^T \left(P_1^T A P_1 \right) P_1 \right) \dots \right) P_k \\ &= (P_1 P_2 \dots P_k)^T A (P_1 P_2 \dots P_k) = P^T A P \end{aligned}$$

ALGORITMUS: naležné pro každou sym. bilin. formu $f : U \times U \rightarrow \mathbb{K}$ bázi β , v níž má f symetrickou matici.

Nechť $\alpha = (u_1, u_2, \dots, u_n)$ je nejedoucí bázi a A matice f v této bázi. Napíšme schéma

$$\left(\begin{array}{c|c} a_{ij} = f(u_i, u_j) & u_i \\ \hline & u_j \end{array} \right)$$

a na řádky matice $(A | \alpha^T)$

provádějme stejné el. řádkové a sloupcové operace.
Ty lze dělat tak, abychom dostali na místě
matice A diagonální matici B (viz. příklad dále)

Dostaneme

$$\begin{array}{c|c} B & \begin{matrix} v_1 \\ v_2 \\ \vdots \\ v_m \end{matrix} \\ \hline v_1 v_2 \dots v_m \end{array}$$

tedež $B = (v_1, v_2, \dots, v_m)$ je hledaná
baňa a B hledaná diagonální
matice. $B = P^T A P$

Navíc $(v_1, v_2, \dots, v_m) = (u_1, u_2, \dots, u_n) P$, když $P = (\text{id})_{\alpha, \beta}$

Schematicky

$$\begin{array}{c|c} A & \alpha^T \\ \hline \alpha \end{array} \rightsquigarrow \begin{array}{c|c} P^T A P & P^T \alpha^T \\ \hline \alpha P \end{array} \rightsquigarrow \begin{array}{c|c} B & B^T \\ \hline B \end{array}$$

Příklad: Máme $f: U \times U \rightarrow \mathbb{R}$, kde $\alpha = (u_1, u_2, u_3)$
již lze U. V ní má f matici

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 2 & 4 \\ 2 & 0 & 6 \\ 4 & 6 & 0 \end{pmatrix}$$

Používáme podle schématu tak, abychom získali
diagonální matici.

$$10 = f(u_1+u_2, u_3) = f(u_1, u_2) + f(u_2, u_3) = 4 + 6$$

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 0 & 2 & 4 & u_1 \\ 2 & 0 & 6 & u_2 \\ 4 & 6 & 0 & u_3 \\ \hline u_1 & u_2 & u_3 \end{array} \right) \xrightarrow[\sim]{\substack{\text{1.r.} \\ \text{pričteme}}} \left(\begin{array}{ccc|c} 2 & 2 & 10 & u_1+u_2 \\ 2 & 0 & 6 & u_2 \\ 4 & 6 & 0 & u_3 \\ \hline u_1 & u_2 & u_3 \end{array} \right) \xrightarrow[\sim]{\substack{\text{stejný} \\ \text{sloupec}}} \left(\begin{array}{ccc|c} 4 & 2 & 10 & u_1+u_2 \\ 2 & 0 & 6 & u_2 \\ 10 & 6 & 0 & u_3 \\ \hline u_1+u_2 & u_2 & u_3 \end{array} \right)$$

$$\begin{array}{l} 2 \times 2 \cdot \text{řádek} \\ + \sim \left(\begin{array}{ccc|c} 4 & 2 & 10 & u_1+u_2 \\ 4 & 0 & 12 & 2u_2 \\ 20 & 12 & 0 & 2u_3 \\ \hline u_1+u_2 & u_2 & u_3 \end{array} \right) \end{array} \begin{array}{l} 2 \times 2 \cdot \text{sloupec} \\ \sim \\ 2 \times 3 \cdot \text{sloupec} \end{array} \begin{array}{l} \left(\begin{array}{ccc|c} 4 & 4 & 10 & u_1+u_2 \\ 4 & 0 & 24 & 2u_2 \\ 20 & 24 & 0 & 2u_3 \\ \hline u_1+u_2 & 2u_2 & 2u_3 \end{array} \right) \\ \sim \end{array}$$

- 9 -

odečteme
ad 2. řádku
první řádek
ad 3. řádku
5 + 1. řádek

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 4 & 4 & 20 & u_1 + u_2 \\ 0 & -4 & 4 & -u_1 + u_2 \\ 0 & 4 & -100 & -5u_1 - 5u_2 + 2u_3 \end{array} \right) \sim \text{nejméně operace}$$

$$\left(\begin{array}{ccc|c} 4 & 0 & 0 & u_1 + u_2 \\ 0 & -4 & 4 & -u_1 + u_2 \\ 0 & 4 & -100 & -5u_1 - 5u_2 + 2u_3 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{ccc|c} 4 & 0 & 0 & u_1 + u_2 \\ 0 & -4 & 4 & -u_1 + u_2 \\ 0 & 0 & -96 & -6u_1 - 4u_2 + 2u_3 \end{array} \right)$$

$$\sim \left(\begin{array}{ccc|c} 4 & 0 & 0 & u_1 + u_2 \\ 0 & -4 & 4 & -u_2 + u_2 \\ 0 & 0 & -96 & -6u_1 - 4u_2 + 2u_3 \end{array} \right) = \left(\begin{array}{ccc|c} b_{11} & 0 & 0 & \beta^T = P^T \alpha^T \\ 0 & b_{22} & 0 & \\ 0 & 0 & b_{33} & \\ \hline \beta & = & \alpha & P \end{array} \right)$$

nejméně nulty

tede $B = \begin{pmatrix} 4 & 0 & 0 \\ 0 & -4 & 0 \\ 0 & 0 & -96 \end{pmatrix}$ $P = \begin{pmatrix} 1 & -1 & -6 \\ 1 & 1 & -4 \\ 0 & 0 & 2 \end{pmatrix} = (\text{id})_{\alpha, \beta}$

Tedy v souřadnicích bude β mít formu f
najdění

$$f(u, v) = 4x_1y_1 - 4x_2y_2 - 86x_3y_3$$

tede

$$(u)_\beta = (x_1, x_2, x_3)^T, \quad (v)_\beta = (y_1, y_2, y_3)^T.$$