

Bitlinearni formy - pohracani

$f : U \times U \rightarrow K$, U je vektorovy prostor nad K

$f(-, u) : U \rightarrow K$ linearni

$f(v, -) : U \rightarrow K$ linearni

α baze vektoru U $\alpha = (u_1, u_2, \dots, u_n)$

\nearrow Matice bilinearni formy f v bazi α je matice A takova, ze

$$A_{ij} = f(u_i, u_j)$$

$$u, v \quad (u)_\alpha = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \quad (v)_\alpha = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} \quad f(u, v) = \sum_{i,j} A_{ij} x_i y_j = (x_1 \dots x_n) A \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} =$$

$$= x^T A y$$

(2)

Drúna matice pŕi pŕímĕnĕ káre

$\alpha \dots \dots$ matice f v α j A

$\beta \dots \dots$ matice f v β j B

Podm

$$B = P^T A P \quad P = (\text{id})_{\alpha \beta} \text{ matice pŕechodu}$$

\equiv Matice A a B jsou kongruentní

Symetrická bilineární forma je bilineární forma $f: U \times U \rightarrow K$
a splnĕnĕ

$$f(u, v) = f(v, u)$$

ke všem $u, v \in U$. Speciálnĕ pro matice formy f v bázi α dostaneme
 $A_{ij} = f(u_i, u_j) = f(u_j, u_i) = A_{ji}$ Matice A je tedy SYMMETRIC

(3)

Budeme se satykat s tym tlemi famamu.

ALGORITMUS

Tento algoritmus pro danou ireverzibilnu symetrickou matici A najde diagonální matici D a regulární matici P tak, že

$$D = P^T A P$$

Operacemi: řádková a sloupcová úpravy a jejich realizace pomocí násobení element maticemi slova a sprava.

Výměna dvou řádků: $A = \begin{pmatrix} r_1(A) \\ r_2(A) \end{pmatrix}$ $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} A = \begin{pmatrix} r_2(A) \\ r_1(A) \end{pmatrix}$

e... quae $e(E) A = e(A)$

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^T = \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \quad A \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} s_1(A) & s_2(A) \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} s_2(A) & s_1(A) \end{pmatrix}$$

Matrice $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$ reprezentuje rjnimu 1. a 2. iadku, gdje je s_1 i s_2 rjnimu

2. iadku, a matrice $\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}^T$ reprezentuje rjnimu 1 a 2 stupca, gdje je s_1 i s_2 rjnimu

Matrice 1 iadku i stupca $a \dots \dots \begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$

$$\begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \cdot A = \begin{pmatrix} a r_1(A) \\ r_2(A) \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^T = \begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \quad A \cdot \begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a s_1(A) & s_2(A) \end{pmatrix}$$

$\begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ realizuje násobení 1 řádku, protože matici násobíme stěra

$\begin{pmatrix} a & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^T$ realizuje násobení 1. sloupce číselm a , protože matici násobíme sprava

K 1 řádku přičtem a . násobek 2 řádku

$$\begin{pmatrix} 1 & a \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 & a \\ 0 & 1 \end{pmatrix} A = \begin{pmatrix} r_1(A) + a r_2(A) \\ r_2(A) \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & a \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^T = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ a & 1 \end{pmatrix} \quad A \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ a & 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} s_1(A) + a s_2(A) & s_2(A) \end{pmatrix}$$

(6)

$\begin{pmatrix} 1 & a \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$ π püüdeni a -nõõtku 2. iädku $\&$ 1. iädku (mä'rohime-li π sleva)

$\begin{pmatrix} 1 & a \\ 0 & 1 \end{pmatrix}^T = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ a & 1 \end{pmatrix}$ π püüdeni a -nõõtku 2. ræpæ $\&$ 1 ræpæ (mä'rohime-li kaudu matrici sleva)

A $\xrightarrow{\text{stejne iadkone' a slawcove' u'paru}}$

$$B = P_k^T \dots P_2^T P_1^T A P_1 P_2 \dots P_k$$

$$= (P_1 P_2 \dots P_k)^T A \cdot \underbrace{(P_1 P_2 \dots P_k)}_{\text{stejne iadk a slawcove' u'paru}} = P^T A P$$

(7)

Algoritmus Necht A je číselná symetrická matice. Pak
 existují reálná čísla λ a lineární nezávislé vektory v , kde matice

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

kde D je diagonální a platí $D = P^T A P$.

Příklad

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

$$\begin{array}{ccc|ccc} 0 & 2 & 4 & 1 & 0 & 0 & \text{k 1 řádku} \\ 2 & 0 & 6 & 0 & 1 & 0 & \text{přičteme} \\ 4 & 6 & 0 & 0 & 0 & 1 & \text{2 řádku} \\ \hline 1 & 0 & 0 & & & & \sim \\ 0 & 1 & 0 & & & & \\ 0 & 0 & 1 & & & & \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc|ccc} 2 & 2 & 10 & 1 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 6 & 0 & 1 & 0 \\ 4 & 6 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ \hline 1 & 0 & 0 & & & \\ 0 & 1 & 0 & & & \\ 0 & 0 & 1 & & & \end{array}$$

(8)

1. slava
~
picheme
2. davec

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 4 & 2 & 10 & 1 & 1 & 0 \\ 2 & 0 & 6 & 0 & 1 & 0 \\ 10 & 6 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ \hline 1 & 0 & 0 & & & \\ 1 & 1 & 0 & & & \\ 0 & 0 & 1 & & & \end{array} \right)$$

3. iidel a
2. iidel
mna idime
~ 2

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 4 & 2 & 10 & 1 & 1 & 0 \\ 4 & 0 & 12 & 0 & 2 & 0 \\ 20 & 12 & 0 & 0 & 0 & 1 \\ \hline 1 & 0 & 0 & & & \\ 1 & 1 & 0 & & & \\ 0 & 0 & 1 & & & \end{array} \right)$$

~
na idime
2. davec
i idur 2

~

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 4 & 4 & 20 & 1 & 1 & 0 \\ 4 & 0 & 24 & 0 & 2 & 0 \\ 20 & 24 & 0 & 0 & 0 & 2 \\ \hline 1 & 0 & 0 & & & \\ 1 & 2 & 0 & & & \\ 0 & 0 & 2 & & & \end{array} \right)$$

od 2. a 3. radku
odideme
na idur
1 i idur
~

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 4 & 4 & 20 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & -4 & 4 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 4 & -100 & -5 & -5 & 2 \\ \hline 1 & 0 & 0 & & & \\ 1 & 2 & 0 & & & \\ 0 & 0 & 2 & & & \end{array} \right)$$

toler
se
sbupci

$$\left(\begin{array}{ccc|cc} 4 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & -4 & 4 & -1 & 1 \\ 0 & 4 & -100 & -5 & 5 \\ \hline 1 & -1 & -5 & & \\ 1 & 1 & -5 & & \\ 0 & 0 & 2 & & \end{array} \right)$$

9
 k 3. ridadele pildeme 2. radele a pak ndilame lidei po runde

$$\sim \begin{array}{ccc|ccc} 4 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & -4 & 4 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -96 & -6 & -4 & 2 \\ \hline 1 & -1 & -5 & & & \\ 1 & 1 & -5 & & & \\ 0 & 0 & 2 & & & \end{array} \sim \begin{array}{ccc|ccc} \text{D} & & & \text{P}^T & & \\ 4 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & -4 & 0 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -96 & -6 & -4 & 2 \\ \hline 1 & -1 & -6 & & & \\ 1 & 1 & -4 & & & \\ 0 & 0 & 2 & & & \end{array}$$

$$D = \begin{pmatrix} 4 & 0 & 0 \\ 0 & -4 & 0 \\ 0 & 0 & -96 \end{pmatrix}$$

$$P^T = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 \\ -1 & 1 & 0 \\ -6 & -4 & 2 \end{pmatrix}$$

$$P = \begin{pmatrix} 1 & -1 & -6 \\ 1 & 1 & -4 \\ 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

$$D = P^T A P$$

(10)

Věta: Necht $f: U \times U \rightarrow \mathbb{K}$ je symetrická bilin. forma. Pak v U existuje báze B taková, že v této bázi je matice f diagonální, tj. v řádkových bázi B má f vyjádření

$$f(u, v) = \sum_{i=1}^n d_i x_i y_i$$

$$\text{kde } (u)_B = (x_1, x_2, \dots, x_n)^T, \quad (v)_B = (y_1, y_2, \dots, y_n)^T.$$

Důkaz. Vezme si vektor u_1, u_2, \dots, u_n a v_1, v_2, \dots, v_n a pišme následující schéma

$f(u_1, v_1) \dots f(u_1, v_m)$	u_1	\sim $K \cdot 1.\check{r} + 2.\check{r}$	$f(u_1, v_1) + f(u_2, v_1) \dots$	$u_1 + u_2$
$f(u_2, v_1) \dots f(u_2, v_m)$	u_2		$f(u_2, v_1) \dots$	u_2
$f(u_i, v_j)$	u_i			
$f(u_m, v_1) \dots f(u_m, v_m)$	u_m			
	$v_1 \quad v_j \quad v_m$			$v_1 \quad v_2$

$= f(u_1 + u_2, v_1)$

Toto je miřeme pravidel se sloupci !

(12)

Samoly dikas. Vearime brn $\alpha = (u_1, u_2, \dots, u_n)$ a napišme schéma

$$\left(\begin{array}{ccc|c} \dots & f(u_i, u_j) & \dots & u_i \\ \dots & \vdots & \dots & \vdots \\ \dots & u_j & \dots & \dots \end{array} \right)$$

Budeme poradit dejné radkové a slupkové operace tak, aby som dostali diagonálnu maticu. Dostaneme.

$$\left(\begin{array}{ccc|c} d_{11} & & 0 & v_1 \\ & d_{22} & & v_2 \\ 0 & & \ddots & \vdots \\ & & & d_{nn} & v_n \\ \hline v_1 & v_2 & \dots & v_n & \end{array} \right)$$

$v_1 = \text{lim. kombinace } u_1 \dots u_n$

Plati $d_{ii} = f(v_i, v_i)$ B.
 $i \neq j \quad d_{ij} = 0 = f(v_i, v_j)$

Vekly v_1, v_2, \dots, v_n
 tri hledanou
 tri

(13)

Příklad: Mejnme bilin. formu $f: \mathbb{R}^3 \times \mathbb{R}^3 \rightarrow \mathbb{R}$

$$f(x, y) = 2x_1y_2 + 2x_2y_1 + 4x_1y_3 + 4x_3y_1 + 6x_2y_3 + 6x_3y_2$$

f je symetrická

\forall bázi $\varepsilon = (e_1 = (1, 0, 0)^T, e_2, e_3)$ má maticu

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

Podle příkladu na algoritmus

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 0 & 2 & 4 & 1 & 0 & 0 \\ 2 & 0 & 6 & 0 & 1 & 0 \\ 4 & 6 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{array} \right) \sim \left(\begin{array}{ccc|ccc} 4 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & -4 & 0 & -1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & -6 & -6 & -4 & 2 \end{array} \right)$$

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 1 & -6 & & & \\ 1 & 1 & -4 & & & \\ 0 & 0 & 2 & & & \end{array} \right)$$

(14)

Tedy v bazi $B = \left((1, 1, 0)^T, (-1, 1, 0)^T, (-6, -4, 2)^T \right)$

ma' lilin pama f diagonalni' baz. n -riadnicich baze B

$$f(\bar{x}, \bar{y}) = 4\bar{x}_1\bar{y}_1 - 4\bar{x}_2\bar{y}_2 - 96\bar{x}_3\bar{y}_3$$

KVADRATICKÁ FORMA je zobrazení $g: U \rightarrow K$
 takové, že existuje symetrická bilin. forma $f: U \times U \rightarrow K$
 a platí

$$g(u) = f(u, u)$$

(15)

Příklad: $f: \mathbb{R}^2 + \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$

$$f(x, y) = a_{11}x_1y_1 + a_{12}x_1y_2 + a_{21}x_2y_1 + a_{22}x_2y_2$$

je symetrická, máví tedy $a_{12} = a_{21}$

$$\begin{aligned} f(x, x) &= a_{11}x_1^2 + a_{12}x_1x_2 + a_{21}x_2x_1 + a_{22}x_2^2 = \\ &= a_{11}x_1^2 + 2a_{12}x_1x_2 + a_{22}x_2^2 \quad \text{je kvadratická forma} \end{aligned}$$

Označme $g: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$ je kvadratická forma na \mathbb{R}^2

$$g(x) = b_{11}x_1^2 + b_{12}x_1x_2 + b_{22}x_2^2$$

Ježe $f: \mathbb{R}^2 + \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$ symetrické rozklad g ?

$$\overline{f} \left(\frac{1}{4}, y \right) = f \left(\frac{1}{4}, x \right) y_1 = \frac{b_{12} x}{2} y_1 y_2 + \frac{b_{22}}{2} x_2 y_1 + b_{22} x_2 y_2 \quad (16)$$

To je jedina možnosť.

Lemma: Trajná korespondencia medzi sym. bil. formami a kvadratickými formami je vzájomne jednoznačná.

Dôkaz: $f : U \times U \rightarrow \mathbb{K}$ bilin. sym. forma, pak prirodzená kvadratická forma je podľa definície

$$g(u) = f(u, u)$$

(17)

Otvácně. Necht $g: U \rightarrow \mathbb{K}$ je kvadratická forma polem
 přirozená bilineární forma φ $\mathbb{K} = \mathbb{R}, \mathbb{C}$

Ma' být $f(u, v) = \frac{1}{4} (g(u+v) - g(u-v))$

$g(u) = \tilde{f}(u, u)$. Proka

$$\begin{aligned} \frac{1}{2} (g(u+v) - g(u-v)) &= \frac{1}{2} (\tilde{f}(u+v, u+v) - \tilde{f}(u-v, u-v)) = \\ &= \frac{1}{4} (\underbrace{\tilde{f}(u, u+v) + \tilde{f}(v, u+v)} - \tilde{f}(u, u-v) + \tilde{f}(v, u-v)) \\ &= \frac{1}{4} (\cancel{\tilde{f}(u, u)} + \tilde{f}(u, v) + \tilde{f}(v, u) + \cancel{\tilde{f}(v, v)} - \cancel{\tilde{f}(u, u)} + \tilde{f}(u, v) - \tilde{f}(v, u) - \cancel{\tilde{f}(v, v)}) \end{aligned}$$

(18)

$$= \frac{1}{4} (4 \tilde{f}(u, v)) = \tilde{f}(u, v)$$

Matice kvadratickej formy q v bázis α je matice príslušnej formy bil. formy f . Z toho, čo sme o sym. bilin. formách, môžeme usúdiť, že platí:

Věta Necht $q: V \rightarrow K$ je kvadratická forma. Pak existuje báze B (i.e. je POLÁRNI) taká, že v jejích roviadniciach je

$$q(u) = d_{11}y_1^2 + d_{22}y_2^2 + \dots + d_{nn}y_n^2$$

$$\text{ kde } (u)_B = (y_1, y_2, \dots, y_n)^T.$$