

Wiktor Kuchta

## M14.1

Z definicji normy indukowanej

$$\|A\|_p = \sup_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{\|A\mathbf{x}\|_p}{\|\mathbf{x}\|_p}$$

mamy wprost zgodność normy z normą indukowaną:

$$\|A\mathbf{x}\|_p \leq \|A\|_p \|\mathbf{x}\|_p.$$

Korzystając z definicji i łączności mnożenia macierzy otrzymujemy tezę:

$$\|AB\|_p = \sup_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{\|AB\mathbf{x}\|_p}{\|\mathbf{x}\|_p} \leq \sup_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{\|A\|_p \|B\mathbf{x}\|_p}{\|\mathbf{x}\|_p} \leq \sup_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{\|A\|_p \|B\|_p \|\mathbf{x}\|_p}{\|\mathbf{x}\|_p} = \|A\|_p \|B\|_p.$$

## M14.2

$$B = \begin{bmatrix} 1 & -1 & -1 & \dots & -1 \\ & 1 & -1 & \dots & -1 \\ & & \ddots & & \vdots \\ & & & 1 & -1 \\ & & & & 1 \end{bmatrix}$$

Macierz  $B$  jest trójkątna i ma jedynki na przekątnej, więc  $\det B = 1$ . Niech

$$c_j = [2^{j-2}, 2^{j-3}, \dots, 2, 1, 1, 0, \dots, 0]^\top,$$

tzn. ostatnia jedynka jest na  $j$ -tej pozycji. Mamy  $Bc_j = e_j$ , więc macierz  $C$  złożona z kolumn  $c_j$  jest odwrotnością  $B$ . Jest ona także górnotrójkątna i  $\det C = 1$ .

Norma  $\|\cdot\|_\infty$  macierzy to jej maksymalna suma modułów w wierszu, zatem  $\|B\|_\infty = n$ , a  $\|C\|_\infty = 2^{n-1}$ . Mamy  $\text{cond}_\infty(B) = \|B\|_\infty \|B^{-1}\|_\infty = n2^{n-1} \gg 1 = \det B$ , co oznacza, że przy rozwiązywaniu układu równań tej macierzy może dojść do dużych błędów.

## M14.4

Mamy  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$  i  $A\tilde{\mathbf{x}} = \mathbf{b} - \mathbf{r}$ , więc  $\mathbf{x} - \tilde{\mathbf{x}} = A^{-1}\mathbf{r}$ . Nakładając obustronnie normę i korzystając ze zgodności norm otrzymujemy

$$\|\mathbf{x} - \tilde{\mathbf{x}}\| = \|A^{-1}\mathbf{r}\| \leq \|A^{-1}\| \|\mathbf{r}\| = \|A\| \|A^{-1}\| \frac{\|\mathbf{r}\|}{\|A\|} = \text{cond}(A) \frac{\|\mathbf{r}\|}{\|A\|}.$$

Dalej  $\|\mathbf{b}\| = \|A\mathbf{x}\| \leq \|A\| \|\mathbf{x}\|$ , więc dzieląc obustronnie przez  $\|\mathbf{x}\|$  otrzymujemy

$$\frac{\|\mathbf{x} - \tilde{\mathbf{x}}\|}{\|\mathbf{x}\|} \leq \text{cond}(A) \frac{\|\mathbf{r}\|}{\|A\| \|\mathbf{x}\|} \leq \text{cond}(A) \frac{\|\mathbf{r}\|}{\|\mathbf{b}\|}.$$

## M14.6

Założmy, że wszystkie wartości własne  $\lambda_i$  macierzy  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$  są rzeczywiste i spełniają nierówności

$$0 < \alpha \leq \lambda_i \leq \beta \quad (i = 1, 2, \dots, n).$$

Rozpatrzmy metodę iteracyjną Richardsona

$$\mathbf{x}^{(x+1)} = (I - \tau A)\mathbf{x}^{(k)} + \tau \mathbf{b} \quad (k \geq 0)$$

zastosowaną do rozwiązywania układu  $A\mathbf{x} = \mathbf{b}$ , gdzie  $0 < \tau < 2/\beta$ .

Zauważmy, że macierz  $I - \tau A$  ma wektory własne  $A$ , ale z wartościami własnymi  $1 - \tau\lambda_i$ . Zatem są one niewiększe niż  $1 - \tau\alpha$  i niemniejsze niż  $1 - \tau\beta$ . Mamy  $1 - \tau\alpha < 1$  z dodatniości  $\tau$  i  $\alpha$ . Mamy  $\tau\beta < 2$ , więc  $1 - \tau\beta > -1$ . Zatem wartości własne  $I - \tau A$  są co do modułu mniejsze niż 1 i iteracja jest zbieżna.

## M14.7

Założmy, że  $A$  jest macierzą ze ściśle dominującą przekątną wierszowo. Metoda Jacobiego rozpatruje podział  $A$  na jej przekątną i macierze pod i nad przekątną:  $A = L + D + U$ . Następnie przeprowadzamy iterację o wzorze

$$\mathbf{x}^{(x+1)} = -D^{-1}(L + U)\mathbf{x}^{(k)} - D^{-1}\mathbf{b},$$

tzn. macierz przekształcenia tej metody to  $B_J = -D^{-1}(L + U)$ .

Macierz  $D$  się składa z odwróconych wyrazów na przekątnej macierzy  $A$ . Mnożąc ją z prawej przez  $(L + U)$  otrzymujemy macierz  $(L + U)$ , w której każdy wiersz został podzielony przez odpowiednią wartość na przekątnej  $A$ . Skoro  $(L + U)$  ma zera na przekątnej i  $|a_{ii}| > \sum_{j=1, j \neq i}^n |a_{ij}|$ , to  $\|B_J\|_\infty = \|L + U\|_\infty < 1$ .

Do zbieżności metody wystarczy mieć jakąkolwiek normę macierzy iteracji mniejszą niż 1, zatem w naszym przypadku metoda jest zbieżna.

## M14.8

Założmy, że  $A$  jest macierzą ze ściśle dominującą przekątną wierszowo. Metoda Gaussa-Seidela rozpatruje podział  $A$  na macierz dolnotrójkątną i ściśle górnortrójkątną tzn.  $A = L_* + U$ . Następnie przeprowadzamy iterację o wzorze

$$\mathbf{x}^{(x+1)} = -L_*^{-1}U\mathbf{x}^{(n)} - L_*^{-1}\mathbf{b}.$$

Rozpatrzmy wartości własne macierzy  $B_S$ :

$$\begin{aligned} -L_*^{-1}U\mathbf{x} &= \lambda\mathbf{x}, \\ -U\mathbf{x} &= \lambda L_*\mathbf{x}. \end{aligned}$$

Założmy, że  $\|\mathbf{x}\|_\infty = 1$ ,  $|x_i| = 1$ . Skupiając się na  $i$ -tym wierszu otrzymujemy

$$\begin{aligned} -\sum_{j=i+1}^n a_{ij}x_j &= \lambda \sum_{j=1}^i a_{ij}x_j \\ \lambda a_{ii}x_i &= -\sum_{j=i+1}^n a_{ij}x_j - \lambda \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j \\ |\lambda| |a_{ii}| &\leq \sum_{j=i+1}^n |a_{ij}| - |\lambda| \sum_{j=1}^{i-1} |a_{ij}| \\ |\lambda| &\leq \frac{\sum_{j=i+1}^n |a_{ij}|}{|a_{ii}| - \sum_{j=1}^{i-1} |a_{ij}|}. \end{aligned}$$

Z dominacji przekątniowej mamy

$$\begin{aligned} |a_{ii}| &> \sum_{j=1}^{i-1} |a_{ij}| + \sum_{j=i+1}^n |a_{ij}| \\ |a_{ii}| - \sum_{j=1}^{i-1} |a_{ij}| &> \sum_{j=i+1}^n |a_{ij}|, \end{aligned}$$

a zatem  $|\lambda| < 1$ . Wszystkie wartości własne są co do modułu mniejsze niż 1, a zatem metoda jest zbieżna.

## M14.9

Założmy, że  $A$  jest macierzą ściśle dominującą kolumnowo. Metoda Jacobiego rozpatruje podział  $A$  na jej przekątną i macierze pod i nad przekątną:  $A = L + D + U$ . Następnie przeprowadzamy iterację o wzorze

$$\mathbf{x}^{(x+1)} = -D^{-1}(L + U)\mathbf{x}^{(k)} - D^{-1}\mathbf{b},$$

tnz. macierz przekształcenia tej metody to  $B_J = -D^{-1}(L + U)$ .

Rozpatrzmy normę  $\|C\|_N = \|DCD^{-1}\|_1$ . Wtedy  $\|B_J\|_N = \|(L + U)D^{-1}\|_1$ . Mnożenie z prawej przez macierz diagonalną mnoży kolumny macierzy po lewej przez odpowiednie wyrazy na przekątnej. To oznacza, że z dominacji przekątniowej dla  $C = (L + U)D^{-1}$  mamy  $\sum_{i=1}^n |c_{ij}| < 1$ . Norma  $\|\cdot\|_1$  to maksimum takich sum modułów dla kolumn, zatem  $\|B_J\|_N < 1$  i iteracja jest zbieżna.