

Algorytmy numeryczne algebry liniowej

Powtórka z algebry

1° Macierze: $A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nm} \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^{n \times m}$, $A = [a_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times m}$ ← wymiar macierzy - n wierszy, m kolumn

Dla $n=m$ (macierz kwadratowa) n jest stopniem macierzy.

Działania na macierzach: $A = [a_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times m}$, $B = [b_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times m}$, $E = [e_{ij}] \in \mathbb{R}^{m \times k}$

\pm $A \pm B =: C = [c_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times m}$, $c_{ij} = a_{ij} \pm b_{ij}$

$\cdot \alpha$ ($\alpha \in \mathbb{R}$) $A \cdot \alpha =: D = [d_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times m}$, $d_{ij} = a_{ij} \cdot \alpha$

\cdot $A \cdot E =: F = [f_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times k}$, $f_{ij} = \sum_{k=1}^m a_{ik} \cdot e_{kj}$ ← iloczyn skalarny wierszy A z kolumnami E

\top $A^T = [a_{ji}] \in \mathbb{R}^{m \times n}$
(transpozycja)

Wyznacznik macierzy kwadratowej

$A \in \mathbb{R}^{n \times n} \Rightarrow \det: \mathbb{R}^{n \times n} \rightarrow \mathbb{R}$ - jednowartościowa funkcja przyporządkowująca macierz liczby rzeczywiste.
↑
tylko macierze kwadratowe

Liczenie (szybkie) wyznacznika:

$\det \begin{bmatrix} a_{11} & 0 & \dots & 0 \\ a_{21} & a_{22} & & \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} & \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & a_{n3} & \dots & a_{nn} \end{bmatrix} = a_{11} \cdot a_{22} \cdot a_{33} \cdot \dots \cdot a_{nn}$

Własności:

$\det(A) = \det(A^T)$

$\det(A \cdot B) = \det(A) \det(B)$

• przekształcenia elementarne \rightarrow wyznacznik macierzy trójkątnej

Odwrotność macierzy kwadratowych

$$I_n := \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1 & & \\ \vdots & & \ddots & \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^{n \times n} \Rightarrow \forall A \in \mathbb{R}^{n \times n} \quad A \cdot I_n = I_n \cdot A = A$$

$$A \in \mathbb{R}^{n \times n} \Rightarrow A^{-1} \in \mathbb{R}^{n \times n} \text{ nazywamy macierz odwrotną do } A \Leftrightarrow A^{-1} \cdot A = A \cdot A^{-1} = I_n$$

FAKT: Macierz odwrotna do A istnieje $\Leftrightarrow \det(A) \neq 0$

Układy równań liniowych

zapis skalarny

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \dots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ a_{n1}x_1 + a_{n2}x_2 + \dots + a_{nn}x_n = b_n \end{cases}$$

dane

$$\begin{matrix} (x) & \swarrow & \searrow \\ & A \cdot x & = b \\ & \uparrow & \\ & \text{nieznane} & \end{matrix}$$

$$A = [a_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

$$b = \begin{bmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_n \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^{n \times 1} \equiv \mathbb{R}^n$$

$$x = \begin{bmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{bmatrix}$$

FAKT: Układ * ma jednoznaczne rozwiązanie $\Leftrightarrow \det(A) \neq 0$

Rozwiązanie: $\det(A) \neq 0 \Rightarrow A^{-1}$ istnieje

$$Ax = b \quad / : A^{-1}$$

$$A^{-1}(Ax) = A^{-1}b$$

$$\underbrace{A^{-1}A} x = A^{-1}b$$

$$I_n x = A^{-1}b$$

Twierdzenie (Cramer)

$$x_k = \frac{\det(A_k)}{\det(A)}$$

A_k - macierz powstała poprzez zamianę k-tej kolumny macierzy A na element b

Przykład:

Niech $A = \begin{bmatrix} 1 & 0.99 \\ 0.99 & 0.98 \end{bmatrix}$, $b = \begin{bmatrix} 1.99 \\ 1.97 \end{bmatrix}$, $\tilde{b} = b + \begin{bmatrix} -0.000097 \\ +0.000106 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1.989903 \\ 1.970106 \end{bmatrix}$, $b \approx \tilde{b}$.

Rozwiązanie układu $Ax=b$ daje $x = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \end{bmatrix}$. Rozwiązanie układu $Ax=\tilde{b}$.

Jego rozwiązaniem jest $x = \begin{bmatrix} 3.0000 \\ -1.0203 \end{bmatrix}$.

Wniosek: Zależność zła warunkowa.

Wniosek: Trzeba być ostrożnym nawet dla prostych danych

Rozwijamy układ w sposób o małym błędzie

$$\begin{cases} l_{11} x_1 & = b_1 \\ l_{21} x_1 + l_{22} x_2 & = b_2 \\ l_{31} x_1 + l_{32} x_2 + l_{33} x_3 & = b_3 \\ \vdots & \vdots \\ l_{n1} x_1 + l_{n2} x_2 + \dots + l_{nn} x_n & = b_n \end{cases} \quad \equiv Lx = b, \quad L = \begin{bmatrix} l_{11} & 0 & \dots & 0 \\ l_{21} & l_{22} & \dots & \vdots \\ \vdots & \vdots & \ddots & 0 \\ l_{n1} & l_{n2} & \dots & l_{nn} \end{bmatrix}$$

$L: \Delta \in \mathbb{R}^{n \times n}$

Rozwiązanie: ($l_{kk} \neq 0$)

$$x_1 = \frac{b_1}{l_{11}}$$

$$\downarrow$$

$$x_2 = \frac{b_2 - l_{21}x_1}{l_{22}}$$

$$\downarrow$$

$$x_k = \frac{b_k - \sum_{j=1}^{k-1} l_{kj}x_j}{l_{kk}}$$

$$\downarrow$$

$$x_n = \frac{b_n - \sum_{j=1}^{n-1} l_{nj}x_j}{l_{nn}}$$

Podobnie, u mnie $O(n^2)$ rozwiązywanie układu w sposób "trójkątny górny" postać:

$$\begin{cases} u_{11}x_1 + u_{12}x_2 + \dots + u_{1n}x_n = b_1 \\ u_{22}x_2 + \dots + u_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots \\ u_{nn}x_n = b_n \end{cases}$$

Z tym, że tu idziemy od x_n do x_1 .

wart $O(n^2)$.

Metoda faktoryzacji rozkładu macierzy wiersz liniowych.

Założymy, że układ $Ax = b$ ma jednoznaczne rozwiązanie, tzn.

$\det(A) \neq 0$ ($A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $x, b \in \mathbb{R}^n$). Założymy, że znamy taką macierz

trójkątną dolną $L \in \mathbb{R}^{n \times n}$ oraz taką macierz trójkątną górną $U \in \mathbb{R}^{n \times n}$, że

$$A = L \cdot U.$$

Pokażemy, że rozwiązanie najszybszego układu jest równoważne rozwiązaniu dwóch układów trójkątnych:

$$Ax = b$$

$$LUx = b$$

$$\underbrace{L(Ux)}_y = b$$

Niech będzie $y := Ux$. Wtedy $Ly = b$ (układ trójkątny). Stąd musimy

wyznaczyć y . Znajdź y , rozwiązując drugi układ wiersz $Ux = y$,

którego rozwiązaniem jest szukany x , będący rozwiązaniem najszybszego układu.

$$Ax = b \Leftrightarrow \begin{cases} 1^\circ L \textcircled{y} = b & \leftarrow \text{znamy } L \text{ i } b \\ 2^\circ U \textcircled{x} = y & \leftarrow \text{znamy } U \text{ i } y \text{ z } 1^\circ \end{cases}$$

Koszt $O(n^2)$, musimy znać jednak wartości LL macierzy (które nie zawsze istnieją).

Twierdzenie (wzajemność twierdzeń macierzy) \equiv rozkład LU

Niech macierz $A = [a_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times n}$ będzie taka, że

$$\det \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1k} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2k} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{k1} & a_{k2} & \dots & a_{kk} \end{bmatrix} \neq 0 \text{ dla } k = 1, 2, \dots, n$$

\nwarrow minory główne

Wówczas istnieje dokładnie jedna para macierzy $L, U \in \mathbb{R}^{n \times n}$, gdzie $L = [l_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times n}$ jest macierzą trójkątną dolną z jedynkami na przekątnej, a $U = [u_{ij}] \in \mathbb{R}^{n \times n}$ jest macierzą trójkątną górną, spełniającą własność $A = L \cdot U$. Ponadto, $\det(A) = u_{11} u_{22} \dots u_{nn}$.

zauw. na rozkład LU koszt $O(n^3)$

$$\begin{cases} u_{ij} = a_{ij} - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik} u_{kj} & (i \leq j) \\ l_{ij} = (a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} u_{kj}) / u_{jj} & (i > j) \end{cases}$$

Koszt metody faktoryzacji = $O(n^3 + n^2) = O(n^3)$
 $\uparrow \quad \uparrow$
 LU wymagane 2 układy

Inne zastosowania rozkładu LU: $A = L \cdot U$, $L = \Delta^+$, $U = \nabla \in \mathbb{R}^{n \times n}$

1° Linearna symetria

$$\det(A) = \det(L \cdot U) = \det(L) \cdot \det(U) = u_{11} \cdot u_{22} \cdot u_{33} \cdot \dots \cdot u_{nn}$$

$O(n)$

2° Odwrócenie macierzy ($\det(A) \neq 0$)

$$A = LU \Leftrightarrow A^{-1} = (LU)^{-1} = U^{-1} \cdot L^{-1}$$

(znając LU wystarczy znaleźć odwrotności macierzy trójkątnej)

Odwrotnie: mały twierdzący jest małym twierdzeniem tego samego typu.

Zadanie: Zastanów się, ile mamy N układów równań postaci $Ax_i = b_i$
($i = 1, 2, \dots, N$), gdzie $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $x_i, b_i \in \mathbb{R}^n$ ($i = 1, 2, \dots, N$).
Jak efektywnie znaleźć układy x_1, x_2, \dots, x_N ? koszt $O(Nn^3)$?