

MÁTRIXINVERTÁLÁS

LERD₃₅

Az $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ nonszing. mátrix
inverzét előállításához az
alábbi LER-eket oldjuk meg
rendben.

$$A x^{(1)} = e_1, \text{ ahol } e_1 \text{ első egységvektor.}$$

$$A x^{(2)} = e_2, \text{ ahol } e_2 \text{ 2-dik egységvektor.}$$

$$\vdots$$

$$A x^{(i)} = e_i$$

$$\vdots$$

$$A x^{(n)} = e_n, \text{ ahol } e_n \text{ n-edik egységvektor.}$$

$$\text{Így } A^{-1} = [x^{(1)}, x^{(2)}, \dots, x^{(n)}]$$

Az inverzmátrixot Gauss-Jordan
eljárással is lehet meghatározni.

$$[A | I] \rightarrow \dots \rightarrow [I | A^{-1}].$$

def: Az $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ mátrixot ortogonális
nak nevezik, ha $A^T A = A A^T = I$ ($I \in \mathbb{R}^{n \times n}$
egység mátrix)

All: $P \in \mathbb{R}^{n \times n}$ perm. matrix (LED 36)

$\Rightarrow$ ① $P^{-1} = P^T$ (ortogon.)

② $\det(P) = (-1)^\alpha$, ahol

$\alpha =$ ~~hány~~ a P sorai felcserélése
nek szedma / egység mátrixhoz
jussunk.

All: Ha $D \in \mathbb{R}^{n \times n}$ diagonális
mátrix nem zéró.

$\Rightarrow$ All: Ha $D := [d_1, \dots, d_n] = \text{diag}(d_1, \dots, d_n)$

$= \begin{bmatrix} d_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & d_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & d_n \end{bmatrix}$ nem zéró.

$\Rightarrow$ $D^{-1} = \begin{bmatrix} 1/d_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & 1/d_2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & 1/d_n \end{bmatrix}$

Az LU-felbontás

LU_1

def: Az $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ mátrix

LU-felbontásán a mátrix

$A = LU$ szorzatalakban
történi felbontását értjük,
ahol $L \in \mathbb{R}^{n \times n}$ alsó és
 $U \in \mathbb{R}^{n \times n}$ felső ∇ mátrix

Tétel: Ha $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ nonsing.

mátrix

$\Rightarrow \exists P$ olyan permutációs mátrix /

$PA = LU$ ~~∇~~ -felbontás

ldt.

def: Az $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ mátrix k -edik főminor mátrixán az

$$A^{(k)} := [a_{ij}]_{i,j=1}^k \text{ } k\text{-es mátrixot}$$

értjük, ahol $k = 1, 2, \dots, n-1$.

Tétel: Egy $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ nem-szinguláris mátrixnak akkor és csak akkor $\exists$ LU-felbontása, ha

$$\det(A^{(k)}) \neq 0 \quad (k=1, \dots, n-1).$$

LER megoldása LU módszerrel

LU₃

Tétel: T.f. az $Ax=b$ ($A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ ~~nem~~
 $b \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$) LER ~~széles~~ ~~széles~~ egyenletrendszer
mátrixának llet. $A=LU$ -felb. sz.,

Akk, az $Ax=b$ LER
ekvivalens

$$\begin{cases} Ly = b \\ Ux = y \end{cases}$$

Biz:

$\Rightarrow$: T.f. $A = LU$

$$\text{és } Ax=b \Rightarrow (LU)x=b$$

$$L(\underbrace{Ux}_y)=b \Rightarrow \begin{cases} Ly=b \text{ és} \\ Ux=y. \end{cases}$$

$\Leftarrow$: T.f. $\begin{cases} Ly=b \\ Ux=y \end{cases}$

$$Ax \stackrel{L}{=} L(Ux) = Ly = b$$

$$Ax = b$$

Az LU-mód. algsa (I.):

LU

1. $Ax=b$ ($A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $b \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$) A nem szing.

1. Határozzuk meg az $A=LU$ felbontást!

Visszahelyező algsa

2. Oldjuk meg az $Ly=b$ l.e.r.-t!

3. Oldjuk meg az $Ux=y$ l.e.r.-t!

Inverz mátrix invertálása
LU-mód

1. $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ nonszing.

1. Határozzuk meg az $A=LU$ felbontását!

2. Megoldjuk rendre az
 $Ly^{(i)} = e_i$ és $Ux^{(i)} = y^{(i)}$

3. n l.e.r.-ket $i=1, \dots, n$.

3. Felírjuk az inverzmátrixot

$$A^{-1} = [x^{(1)}, \dots, x^{(n)}].$$

Ha a $PA=LU$ felbontást LU5
tudjuk csak meghatározni, akkor
az I. algoritmus értelmében
a következő.

Az LU-mód. algoritmus (II.):

1. $Ax=b$ ($A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $b \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$),
nem szing.

1. Határozzuk meg a $PA=LU$
felbontást!

2. Oldjuk meg $Ly=Pb$ l.e.r.-t!

3. Oldjuk meg $Ux=y$ l.e.r.-t!

Def:

Chol

T. f. $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ szimmetrikus és pozitív definit mátrix.

Akkor az A m. Choleski-felbontásán az $A = U^T \tilde{U}$ -felbontást értjük, ahol $i=1:n$

$$e_i^T \tilde{U} = \frac{1}{\sqrt{u_{ii}}} \cdot e_i^T U, \quad (i=1:n),$$

és az $U \in \mathbb{R}^{n \times n}$ mátrix az $A = LU$ -felbontásban szereplő felső 3×4 mátrix

Choleski-felbontás algoritmus

~~$A \in \mathbb{R}^{n \times n}$~~ T. f. $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ szimm. + poz. def

$$A \xrightarrow{\text{G.e.}} U \longrightarrow \tilde{U} \longrightarrow \tilde{U}^T$$

ahol

$$e_i^T \tilde{U} = \frac{1}{\sqrt{u_{ii}}} \cdot e_i^T U, \quad i=1:n.$$

Choleski - mód.

Choleski

T.f. $Ax = b$ ($A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $b \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$) LER
A együtttható mátrixa szimmet. és poz. def.

1.) Meghatározzuk az $A = \tilde{U}^T \tilde{U}$
Choleski felbontást. Visszahely. alg.-kal

2.) ~~megoldjuk~~ ~~(~~is~~)~~ az
 $\tilde{U}^T y = b$ LER-t

3.) megoldjuk az
 $\tilde{U} x = y$ LER-t.

LER megoldás II.:

Jac-seid.

Iterációs módszerek

Az $Ax=b$ ($A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ nemszing. mátrix, $b \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$) LER helyett tekintsük az

$$x = Cx + d$$

Un. iteratív LER-t, ahol a $C \in \mathbb{R}^{n \times n}$ mátrixot és a $d \in \mathbb{R}^n$ vektort az alábbi algoritmussal állítjuk elő:

for $i=1:n$

$c_{ii} = 0$

for $j=1:n$

if $j \neq i$

$$c_{ij} = \frac{a_{ij}}{-a_{ii}} = a_{ij}/(-a_{ii})$$

end % if

end % for j

$$d_i = b_i/a_{ii}$$

end % for i

azaz:

$$d = \begin{bmatrix} b_1/a_{11} \\ \vdots \\ b_n/a_{nn} \end{bmatrix}$$

$$C = \begin{bmatrix} 0 & -a_{12}/a_{11} & \dots & -a_{1n}/a_{11} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ -a_{n1}/a_{nn} & \dots & \dots & 0 \end{bmatrix}$$

I] Jacobi iteráció

Jac-Seidg

$\forall x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$ kezdő közelítés esetén az $x^{(k)}$ 'k-adik köz közelítés'ben?

$$x_i^{(k+1)} = \sum_{j=1}^n c_{ij} x_j^{(k)} + d_i$$

$i = 1:n$ és $k = 0, 1, 2, \dots$

Tétel: l. az $Ax = b$ ($A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ nonszing. mátrix, $b \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$) inhomogén LER egyenlő megoldása $z \in \mathbb{R}^n$.

Tekintsük az

$$x = Cx + d$$

iteratív LER-t! T.f. $\|C\|_{\infty} < 1$,

$\Rightarrow \forall x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$ kezdő közelítésként kiindulva a Jacobi iteráció konvergál a valódi z a valódi megoldáshoz, és

$$\|x^{(k+1)} - z\|_{\infty} \leq \frac{\|C\|_{\infty}}{1 - \|C\|_{\infty}} \cdot \|x^{(k+1)} - x^{(k)}\|_{\infty}$$

$$\|x^{(k+1)} - z\|_{\infty} \leq \frac{\|C\|_{\infty}}{1 - \|C\|_{\infty}} \cdot \|x^{(k+1)} - x^{(k)}\|_{\infty}$$

$k = 0, 1, 2, \dots$

II Seidel iteráció Jac-Seid.

$\forall x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$ kezdő közelítés
esetén *ha* $x^{(k)}$ a k -adik közel. elárul,

$$x_i^{(k+1)} = \sum_{j=1}^{i-1} c_{ij} x_j^{(k+1)} + \sum_{j=i+1}^n c_{ij} x_j^{(k)} + d_i$$

$$i = 1, 2, 3, \dots, n$$

$$k = 0, 1, 2, \dots$$

Tétel:

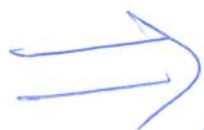
l. az $Ax = b$ ($A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ nonszing.
mátrix, $b \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$) LER egyetlen
megoldása $z \in \mathbb{R}^n$, $\forall$

Tekintsük az

$$x = Cx + d$$

iteratív LER-t!

T.f. $\|C\|_{\infty} < 1$,



$\forall x^{(0)} \in \mathbb{R}^n$ kezdőközelítésből
kiindulva a Seidel iteráció konvergál
~~a valódi~~ a z valódi megoldáshoz és

$$\|x^{(k+1)} - z\|_{\infty} \leq \frac{\|C\|_{\infty}}{1 - \|C\|_{\infty}} \|x^{(k+1)} - x^{(k)}\|_{\infty}$$

$$k = 0, 1, 2, \dots$$

Fontos megj:

Jdc-Sz

① Ha az $Ax = b$ ($A \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $b \in \mathbb{R}^n$, $b \neq 0$) LER esetén az A mátrix diagonálisan domináns, azaz

$$|a_{ii}| > \sum_{\substack{j=1, \\ j \neq i}}^n |a_{ij}|, \quad (i=1, 2, \dots, n),$$

akkor az

$$x = Cx + d$$

~~iteratív alakú LER~~

redukált iteratív alakú LER
esetén

$$\|C\|_{\infty} < 1.$$

② Ha $\|C\|_{\infty} < 1$,

akk a tételben szereplő hibaképlet alapján elérjük a program futatását a

$$h_{k+1} := \frac{\|C\|_{\infty}}{1 - \|C\|_{\infty}} \cdot \|x^{(k+1)} - x^{(k)}\|_{\infty} < \varepsilon$$

feltétel mellett leállítani, ahol $\varepsilon \in (0, 1)$ egy adott hibakorlát.