

Calcul Numeric

Cursul 4

2022

Anca Ignat

Algoritmul de eliminare Gauss

Algoritmul se realizează în ***n-1*** pași prin transformarea sistemului dat într-un sistem echivalent cu matrice triunghiulară superior.

Pas 1

la acest pas se obține sistemul:

$A^{(1)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(1)} \sim A\mathbf{x} = \mathbf{b}$, unde $A^{(1)}$ are prima coloană în formă superior triunghiulară.

Pas 2

se construiește sistemul

$A^{(2)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(2)} \sim \mathbf{Ax} = \mathbf{b}$, unde $A^{(2)}$ are primele două coloane în formă superior triunghiulară.

⋮

Pasul r

se obține sistemul $A^{(r)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(r)} \sim \mathbf{Ax} = \mathbf{b}$, unde $A^{(r)}$ are primele r coloane în formă superior triunghiulară.

⋮

Pasul $n-1$:

se obține sistemul

$A^{(n-1)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(n-1)} \sim \mathbf{Ax} = \mathbf{b}$, unde $A^{(n-1)}$ are primele $n-1$ coloane în formă superior triunghiulară.

Dacă la un anumit pas matricea $A^{(r)}$ **nu poate fi construită** aceasta ne va arăta că matricea A **este singulară**.

În realizarea acestor pași se utilizează următoarele operații elementare:

- **înmulțirea unei ecuații cu un factor și adunarea la altă ecuație;**
- **interschimbarea a două ecuații și/sau două coloane în matricea A .**

Pasul 1

Intrare : sistemul $A\mathbf{x}=\mathbf{b}$

Ieșire : sistemul $A^{(1)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(1)} \sim A\mathbf{x} = \mathbf{b}$, matricea $A^{(1)}$ are prima coloană în formă superior triunghiulară.

Fie ecuația i , cu $i=1,\dots,n$

$$E_i : \quad a_{i1}x_1 + a_{i2}x_2 + \cdots + a_{in}x_n = b_i.$$

Presupunem $a_{11} \neq 0$. Operațiile efectuate au ca obiectiv anularea coeficienților lui x_1 din ecuațiile de la 2 la n și sunt descrise în continuare:

$$\mathbf{E}_1 * \begin{pmatrix} -\mathbf{a}_{21} \\ \mathbf{a}_{11} \end{pmatrix} + \mathbf{E}_2 = \mathbf{E}_2^{(1)} \quad \Rightarrow \quad \mathbf{a}_{21}^{(1)} = \mathbf{0}$$

$$\vdots$$

$$\mathbf{E}_1 * \begin{pmatrix} -\mathbf{a}_{i1} \\ \mathbf{a}_{11} \end{pmatrix} + \mathbf{E}_i = \mathbf{E}_i^{(1)} \quad \Rightarrow \quad \mathbf{a}_{i1}^{(1)} = \mathbf{0}$$

$$\vdots$$

$$\mathbf{E}_1 * \begin{pmatrix} -\mathbf{a}_{n1} \\ \mathbf{a}_{11} \end{pmatrix} + \mathbf{E}_n = \mathbf{E}_n^{(1)} \quad \Rightarrow \quad \mathbf{a}_{n1}^{(1)} = \mathbf{0}$$

Sistemul obținut prin aceste operații are forma:

$$\left\{ \begin{array}{l} a_{11}^{(1)} x_1 + a_{12}^{(1)} x_2 + \dots + a_{1n}^{(1)} x_n = b_1^{(1)} \\ a_{22}^{(1)} x_2 + \dots + a_{2n}^{(1)} x_n = b_2^{(1)} \\ \vdots \\ a_{i2}^{(1)} x_2 + \dots + a_{in}^{(1)} x_n = b_i^{(1)} \\ \vdots \\ a_{n2}^{(1)} x_2 + \dots + a_{nn}^{(1)} x_n = b_n^{(1)} \end{array} \right.$$

Pas 2

Intrare : $A^{(1)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(1)}$

Ieșire : $A^{(2)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(2)} \sim A\mathbf{x} = \mathbf{b}$, $A^{(2)}$ are primele două coloane în formă superior triunghiulară.

Se presupune $a_{22}^{(1)} \neq 0$ și se urmărește anularea elementelor $a_{32}^{(2)}, a_{42}^{(2)}, \dots, a_{n2}^{(2)}$ (transformarea coloanei 2 în formă superior triunghiulară). Operațiile efectuate asupra ecuațiilor $E_i^{(1)}, i = 3, \dots, n$ sunt următoarele :

$$\left\{ \begin{array}{l} E_2^{(1)} * \left(-\frac{a_{32}^{(1)}}{a_{22}^{(1)}} \right) + E_3^{(1)} = E_3^{(2)} \Rightarrow a_{32}^{(2)} = 0; \\ \vdots \\ E_2^{(1)} * \left(-\frac{a_{i2}^{(1)}}{a_{22}^{(1)}} \right) + E_i^{(1)} = E_i^{(2)} \Rightarrow a_{i2}^{(2)} = 0; \\ \vdots \\ E_2^{(1)} * \left(-\frac{a_{n2}^{(1)}}{a_{22}^{(1)}} \right) + E_n^{(1)} = E_n^{(2)} \Rightarrow a_{n2}^{(2)} = 0; \end{array} \right.$$

Se observă că nu se schimbă forma superior triunghiulară a primei coloane.

Pas r

Intrare : $A^{(r-1)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(r-1)}$

Ieșire : $A^{(r)}\mathbf{x} = \mathbf{b}^{(r)} \sim A\mathbf{x} = \mathbf{b}$, $A^{(r)}$ are primele r coloane în formă superior triunghiulară.

Sistemul are următoarea formă:

$$\left\{ \begin{array}{l} a_{11}^{(r-1)} x_1 + \cdots + a_{1r}^{(r-1)} x_r + \cdots + a_{1n}^{(r-1)} x_n = b_1^{(r-1)} \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ \cdot \\ a_{rr}^{(r-1)} x_r + \cdots + a_{rn}^{(r-1)} x_n = b_r^{(r-1)} \\ a_{r+1r}^{(r-1)} x_r + \cdots + a_{r+1n}^{(r-1)} x_n = b_{r+1}^{(r-1)} \\ \vdots \\ a_{ir}^{(r-1)} x_r + \cdots + a_{in}^{(r-1)} x_n = b_i^{(r-1)} \\ \vdots \\ a_{nr}^{(r-1)} x_r + \cdots + a_{nn}^{(r-1)} x_n = b_n^{(r-1)} \end{array} \right.$$

Presupunem $\mathbf{a}_{rr}^{(r-1)} \neq \mathbf{0}$.

Vom urmări anularea elementelor $\mathbf{a}_{r+1r}^{(r)}, \mathbf{a}_{r+2r}^{(r)}, \dots, \mathbf{a}_{nr}^{(r)}$.

$$\left\{ \begin{array}{l} \mathbf{E}_r^{(r-1)} * \left(-\frac{\mathbf{a}_{r+1r}^{(r-1)}}{\mathbf{a}_{rr}^{(r-1)}} \right) + \mathbf{E}_{r+1}^{(r-1)} = \mathbf{E}_{r+1}^{(r)} \quad \Rightarrow \quad \mathbf{a}_{r+1r}^{(r)} = \mathbf{0}; \\ \vdots \\ \mathbf{E}_r^{(r-1)} * \left(-\frac{\mathbf{a}_{ir}^{(r-1)}}{\mathbf{a}_{rr}^{(r-1)}} \right) + \mathbf{E}_i^{(r-1)} = \mathbf{E}_i^{(r)} \quad \Rightarrow \quad \mathbf{a}_{ir}^{(r)} = \mathbf{0}; \\ \vdots \\ \mathbf{E}_r^{(r-1)} * \left(-\frac{\mathbf{a}_{nr}^{(r-1)}}{\mathbf{a}_{rr}^{(r-1)}} \right) + \mathbf{E}_n^{(r-1)} = \mathbf{E}_n^{(r)} \quad \Rightarrow \quad \mathbf{a}_{nr}^{(r)} = \mathbf{0}; \end{array} \right.$$

Se observă că nu se schimbă forma superior triunghiulară a primelor ***r-1*** coloane.

La fiecare pas s-a făcut ipoteza $a_{rr}^{(r-1)} \neq 0$. Elementul $a_{rr}^{(r-1)}$ poartă numele de ***pivot***. În cazul în care elementul pivot este nul se pot aplica următoarele strategii, numite de ***pivotare***:

Pivotare (stabilitate + $a_{rr}^{(r-1)} \neq 0$?)

1⁰ *Fără pivotare*

Se caută primul indice $i_0 \in \{r, r+1, \dots, n\}$ astfel încât $a_{i_0 r}^{(r-1)} \neq 0$. Se interschimbă ecuațiile i_0 și r .

Să observăm că în procesul de calcul la pasul r intervine factorul $\frac{1}{a_{rr}^{(r-1)}}$ astfel că valori mici ale lui $|a_{rr}^{(r-1)}|$ conduc la

amplificarea erorilor de calcul. Pentru a asigura stabilitatea numerică a procesului de calcul este de dorit ca $|a_{rr}^{(r-1)}|$ să fie ‘mare’.

2⁰ Pivotare parțială

Se determină indicele i_0 :

$$\left| a_{i_0 r}^{(r-1)} \right| = \max \left\{ \left| a_{ir}^{(r-1)} \right| ; i = r, \dots, n \right\}$$

și se inter-schimbă ecuațiile i_0, r dacă $i_0 \neq r$.

3⁰ Pivotare totală

Se determină indicii i_0 și j_0 :

$$\left| a_{i_0 j_0}^{(r-1)} \right| = \max \left\{ \left| a_{ij}^{(r-1)} \right| ; i = r, \dots, n, j = r, \dots, n \right\}$$

și se inter-schimbă ecuațiile i_0, r dacă $i_0 \neq r$ și coloanele j_0, r dacă $j_0 \neq r$

Schimbarea coloanelor implică schimbarea ordinii variabilelor astfel încât în final va trebui refăcută ordinea inițială a variabilelor.

Dacă după pivotare elementul pivot rămâne nul, $a_{rr}^{(r-1)} = 0$, atunci putem deduce că $A^{(r-1)}$ este singulară.

În adevăr, dacă în procesul de pivotare parțială $a_{rr}^{(r-1)} = 0$, atunci

$$A^{(r-1)} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ & \ddots & & \\ & & a_{rr} = 0 & \cdots a_{rn} \\ & & 0 & \\ & & 0 & \\ & & 0 & \cdots a_{nn} \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$\det A^{(r-1)} = a_{11}^{(r-1)} a_{22}^{(r-1)} \cdots a_{r-1, r-1}^{(r-1)} \det \begin{bmatrix} 0 & \cdots & a_{rn} \\ 0 & \\ \vdots & \\ 0 & \cdots & a_{nn} \end{bmatrix} = 0$$

Deoarece operațiile efectuate (cele de interschimbare de ecuații și/sau coloane) nu au schimbat decât semnul determinantului avem:

$$\det A = \pm \det A^{(r-1)} = 0 \Rightarrow \det A = 0$$

prin urmare matricea A inițială este singulară.

Și în cazul procesului de pivotare totală dacă $a_{rr}^{(r-1)} = 0$, atunci:

$$A^{(r-1)} = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & \cdots & a_{1n} \\ & \ddots & & & \\ & & a_{rr} = 0 \cdots 0 & & \\ & & 0 & & \\ & & 0 & & \\ & & 0 \cdots \cdots \cdots 0 & & \end{bmatrix} \Rightarrow$$

$$\det A^{(r-1)} = a_{11}^{(r-1)} a_{22}^{(r-1)} \cdots a_{r-1, r-1}^{(r-1)} \det \begin{bmatrix} 0 \cdots \cdots 0 \\ 0 \cdots \cdots 0 \\ \vdots \quad \quad \quad \vdots \\ 0 \cdots \cdots 0 \end{bmatrix} = 0$$

$\det A = \pm \det A^{(r-1)} = 0 \Rightarrow A$ este matrice singulară.

```

 $r = 1;$ 
pivotare( $r$ );
while ( $r \leq n - 1$  și  $|a_{rr}| > \varepsilon$ )
    // Pas  $r$ 
    *for  $i = r + 1, \dots, n$ 
        •  $f = -\frac{a_{ir}}{a_{rr}};$ 
        • for  $j = r + 1, \dots, n$ 
             $a_{ij} = a_{ij} + f * a_{rj};$ 
        •  $a_{ir} = 0;$ 
        •  $b_i = b_i + f * b_r;$ 
    *  $r = r + 1;$ 
    * pivotare( $r$ );
if ( $|a_{rr}| \leq \varepsilon$ ) 'MATRICE SINGULARA'
else {  $A \leftarrow A^{(n-1)}$ ,  $b \leftarrow b^{(n-1)}$ 
    se rezolvă sistemul triunghiular superior  $Ax = b$ }

```

Numărul de operații efectuate la pasul r și în total este:

$$(n-r)[1M + (n-r)A + (n-r)M + 1A + 1M] \Rightarrow$$

$$\mathbf{M:} \quad \sum_{r=1}^{n-1} (n-r)^2 + 2 \sum_{r=1}^{n-1} (n-r) = \frac{(n-1)n(2n+5)}{6},$$

$$\mathbf{A:} \quad \sum_{r=1}^{n-1} (n-r)^2 + \sum_{r=1}^{n-1} (n-r) = \frac{(n-1)n(n+1)}{3},$$

$$\mathbf{M:} \quad \frac{n^3}{3} + \mathcal{O}(n^2) \quad ; \quad \mathbf{A:} \quad \frac{n^3}{3} + \mathcal{O}(n^2)$$

Eliminarea „chinezească”

200-100 î.Cr. China – *9 capitole despre arta matematică* – metodă de rezolvare foarte asemănătoare eliminării Gauss

„Avem 3 tipuri de grâu. Știm că 3 baloturi din primul tip, 2 baloturi din al doilea tip și 1 balot din al treilea tip cântăresc 39 măsuri. De asemenea, 2 baloturi din primul tip, 3 baloturi din al doilea tip și 1 balot din al treilea tip cântăresc 34 măsuri și 1 balot din primul tip, 2 baloturi din al doilea tip și 3 baloturi din al treilea tip cântăresc 26 măsuri. Câte măsuri cântărește un balot din fiecare tip de grâu”

Notăția actuală:

$$3b_1 + 2b_2 + b_3 = 39$$

$$2b_1 + 3b_2 + b_3 = 34$$

$$b_1 + 2b_2 + 3b_3 = 26$$

Notăția *chinezească*

1	2	3
2	3	2
3	1	1
26	34	39

Pasul 1

Se înmulțește coloana a doua cu 3 și se scade din ea coloana a treia atât timp cât este posibil.

Se înmulțește prima coloană cu 3 și se scade din ea coloana a treia atât timp cât este posibil.

Se ajunge la forma:

$$\begin{array}{ccc} 0 & 0 & 3 \\ 4 & 5 & 2 \\ 8 & 1 & 1 \\ 39 & 24 & 39 \end{array}$$

Pasul 2

Se înmulțește prima coloană cu 5 și se scade din ea coloana a doua atât timp cât este posibil.

Se ajunge la forma:

$$\begin{array}{ccc} 0 & 0 & 3 \\ 0 & 5 & 2 \\ 36 & 1 & 1 \\ 99 & 24 & 39 \end{array}$$

Pentru rezolvare se folosește metoda substituției inverse pe sistemul obținut mai sus.

Descompuneri LU

$$A \in \mathbb{R}^{n \times n}, \quad A = L \cdot U,$$

L inferior triunghiulară și U superior triunghiulară

$$L, U \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

$$Ax = b \Leftrightarrow L U x = b \Leftrightarrow \begin{cases} Ly = b \Rightarrow \text{soluția } y^* \\ Ux = y^* \Rightarrow \text{soluția } x^* \end{cases}, \quad x^* = A^{-1}b$$

Fie minorul principal principal al matricei A :

$$A_p = \det \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1p} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2p} \\ \vdots & & & \\ a_{p1} & a_{p2} & \cdots & a_{pp} \end{bmatrix} \in \mathbb{R}^{p \times p}, \quad p = 1, \dots, n$$

Teoremă (descompunere LU)

Fie $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ o matrice reală pătratică de dimensiune n astfel încât $\det A_p \neq 0, \forall p = 1, \dots, n$. Atunci există o unică matrice inferior triunghiulară $L = (l_{ij})_{i,j=1,\dots,n}$ și o unică matrice superior triunghiulară $U = (u_{ij})_{i,j=1,\dots,n}$ cu $u_{ii} = 1, i = 1, \dots, n$ astfel încât

$$A = L \cdot U \quad (1)$$

Demonstrație. *Existența*: demonstrația se face prin inducție după n dimensiunea matricii A .

Algoritmul Crout de calcul al descompunerii LU

Fie $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ o matrice reală pătratică de dimensiune n care satisface ipotezele teoremei de mai sus. Algoritmul de calcul al matricelor L și U are n etape. La fiecare pas se determină simultan:

- câte o coloană din matricea L și
- câte o linie din matricea U .

Descriem în continuare, un pas oarecare.

Pasul p ($p = 1, 2, \dots, n$)

Se determină elementele coloanei p ale matricii L :

$$l_{ip}, i = p, \dots, n$$

și elementele liniei p ale matricii U ,

$$u_{pp} = 1, \quad u_{pi}, i = p+1, \dots, n,$$

$$(u_{pi} = l_{ip} = 0, i = 1, \dots, p-1).$$

$$\begin{pmatrix} \mathbf{0} \\ \mathbf{0} \\ \vdots \\ l_{pp} \\ l_{p+1p} \\ \vdots \\ l_{np} \end{pmatrix} \text{ col. } \mathbf{p} \text{ a matr. } \mathbf{L}$$

$$\left(\begin{array}{ccccccc} \mathbf{0} & \mathbf{0} & \cdots & \mathbf{1} & u_{pp+1} & \cdots & u_{pn} \end{array} \right) \text{ lin. } \mathbf{p} \text{ a matr. } \mathbf{U}$$

Se cunosc de la pașii anteriori:

- elementele primelor $p-1$ coloane din L
(elemente l_{ik} cu $k = 1, \dots, p-1, \forall j$).
- elementele primelor $p-1$ linii din U
(elemente u_{kj} cu $k = 1, \dots, p-1, \forall j$)

Calculul elementelor *coloanei* p din matricea L ,
 l_{ip} $i = p, \dots, n$ se face folosind elementul a_{ip} și $(LU)_{ip}$. Avem:

$$\begin{aligned}
a_{ip} &= (LU)_{ip} = \sum_{k=1}^n l_{ik} u_{kp} \quad (u_{kp} = 0, k = p+1, \dots, n) = \sum_{k=1}^p l_{ik} u_{kp} = \\
&= \sum_{k=1}^{p-1} l_{ik} u_{kp} + l_{ip} u_{pp} = \sum_{k=1}^{p-1} l_{ik} u_{kp} + l_{ip} \quad (u_{pp} = 1)
\end{aligned}$$

Pentru $i = p, \dots, n$ avem:

$$l_{ip} = a_{ip} - \sum_{k=1}^{p-1} l_{ik} u_{kp}, \quad i = p, \dots, n \quad (2)$$

($u_{pp} = 1$, l_{ik} , u_{kp} $k = 1, \dots, p-1$ sunt elemente de pe coloane din L și linii din U calculate la pașii anteriori)

Calculul elementelor *liniei* p din matricea U :

$$u_{pi}, i = p+1, \dots, n \quad (u_{pi} = 0, i = 1, \dots, p-1, u_{pp} = 1)$$

se face analog:

$$\begin{aligned} a_{pi} &= (LU)_{pi} = \sum_{k=1}^n l_{pk} u_{ki} \quad (l_{pk} = 0, k = p+1, \dots, n) = \sum_{k=1}^p l_{pk} u_{ki} = \\ &= \sum_{k=1}^{p-1} l_{pk} u_{ki} + l_{pp} u_{pi} \end{aligned}$$

Dacă $l_{pp} \neq 0$ putem calcula elementele nenule ale coloanei p din matricea U astfel:

$$u_{pi} = \frac{(a_{pi} - \sum_{k=1}^{p-1} l_{pk} u_{ki})}{l_{pp}}, \quad i = p+1, \dots, n \quad (3)$$

(elementele l_{pk} , u_{ki} $k = 1, \dots, p-1$ sunt calculate anterior pasului p)

Dac $l_{pp} = 0$, calculele se opresc, descompunerea LU nu poate fi calculată - matricea A are un minor A_p cu determinantul 0 .

Unicitatea: Demonstrație prin reducere la absurd.

Facem observația că inversa unei matrici neregulate triunghiulară inferior (superior) este o matrice de același tip.

Presupunem că

$$A = L \cdot U = L_1 \cdot U_1 \quad (4)$$

Din ipoteza A nesaringulară rezultă existența inverselor matricelor L, L_1, U, U_1 . Înmulțind egalitatea (4) la stânga cu L^{-1} și cu U_1^{-1} la dreapta obținem

$$U U_1^{-1} = L^{-1} L_1.$$

Matricea $U U_1^{-1}$ este superior triunghiulară cu elementele diagonale egale cu I iar matricea $L^{-1} L_1$ este inferior triunghiulară. Rezultă că:

$$U U_1^{-1} = L^{-1} L_1 = I_n, \quad \text{deci} \quad L = L_1, \quad U = U_1.$$

Numărul de operații efectuate:

A (adunări, scăderi):

$$\sum_{p=1}^n [(n-p+1)(p-1) + (n-p)(p-1)] = \frac{n(n-1)(2n-1)}{6} = \frac{1}{3}n^3 + O(n^2)$$

M (înmulțiri, împărțiri):

$$\sum_{p=1}^n [(n-p+1)(p-1) + (n-p)p] = \frac{(n-1)n(n+1)}{3} = \frac{1}{3}n^3 + O(n^2)$$

Descompunerea Cholesky

O matrice $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ se numește *pozitiv definită* dacă:

$$(Ax, x)_{\mathbb{R}^n} > 0 \quad \forall x \in \mathbb{R}^n, x \neq 0$$

Notăție: $A > 0$

Fie $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ o matrice simetrică ($A=A^T$) și pozitiv definită.

Descompunerea Cholesky pentru matricea A este de forma:

$$A = LL^T, \quad L \text{ matrice inferior triunghiulară}$$

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1n} \\ \vdots & & \\ a_{n1} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix} = \mathbf{L}\mathbf{L}^T = \begin{pmatrix} l_{11} & \mathbf{0} & \cdots & \mathbf{0} \\ l_{21} & l_{22} & \cdots & \mathbf{0} \\ \vdots & & & \\ l_{n1} & l_{n2} & \cdots & l_{nn} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} l_{11} & l_{21} & \cdots & l_{n1} \\ \mathbf{0} & l_{22} & \cdots & l_{n2} \\ \vdots & & & \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \cdots & l_{nn} \end{pmatrix}$$

Matricea \mathbf{L} se calculează în n pași, coloană după coloană.

Pas r ($r=1, \dots, n$)

Se calculează elementele coloanei r a matricii L :
întâi elementul diagonal l_{rr} apoi
celelalte elemente l_{ir} ($i=r+1, \dots, n$)

Coloana r a matricii L :

$$\left(0 \quad \dots \quad 0 \quad l_{rr} \quad l_{r+1r} \quad \dots \quad l_{ir} \quad \dots \quad l_{nr} \right)^T$$

- se cunosc elementele primelor $(r-1)$ coloane ale matricii L

Calcul l_{rr} :

$$a_{rr} = \left(LL^T \right)_{rr} = \begin{pmatrix} l_{r1} & \cdots & l_{rr-1} & l_{rr-1} & \mathbf{0} & \cdots & \mathbf{0} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} l_{r1} \\ \vdots \\ l_{rr-1} \\ l_{rr} \\ \mathbf{0} \\ \vdots \\ \mathbf{0} \end{pmatrix} =$$

$$= l_{r1}^2 + l_{r2}^2 + \cdots + l_{rr-1}^2 + l_{rr}^2 \quad \Rightarrow \quad l_{rr} = \pm \sqrt{a_{rr} - \sum_{k=1}^{r-1} l_{rk}^2}$$

Calcul l_{ir} ($i=r+1, \dots, n$):

$$\begin{aligned}
a_{ir} &= \left(\mathbf{L} \mathbf{L}^T \right)_{ir} = \begin{pmatrix} l_{i1} & \cdots & l_{ir-1} & l_{ir} & \cdots & l_{ii} & \cdots & \mathbf{0} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} l_{r1} \\ \vdots \\ l_{rr-1} \\ l_{rr} \\ \mathbf{0} \\ \vdots \\ \mathbf{0} \end{pmatrix} = \\
&= l_{i1} l_{r1} + l_{i2} l_{r2} + \cdots + l_{ir-1} l_{rr-1} + l_{ir} l_{rr} \quad \Rightarrow \quad l_{ir} = \frac{\left(a_{ir} - \sum_{k=1}^{r-1} l_{ik} l_{rk} \right)}{l_{rr}}
\end{aligned}$$