

Calcul Numeric

Cursul 5

2020

Anca Ignat

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} ($i=r+1, \dots, n$):

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

Algoritmul de eliminare Gauss fără schimbare de ecuații \Leftrightarrow descompunere LU

Presupunem că la fiecare pas al algoritmului de eliminare Gauss pivotul este nenul ($a_{rr}^{(r-1)} \neq 0$), deci nu e nevoie de schimbare de ecuații.

Algoritmul se poate scrie astfel:

for $r = 1, \dots, n - 1$

for $i = r + 1, \dots, n$

- $f = - \frac{a_{ir}}{a_{rr}};$

$// E_i = E_i + f * E_r$

- **for $j = r + 1, \dots, n$**

$$a_{ij} = a_{ij} + f * a_{rj};$$

- $a_{ir} = 0;$

- $b_i = b_i + f * b_r;$

Considerăm vectorul și matricea:

$$\boldsymbol{t}^{(r)} = \begin{pmatrix} \mathbf{0} \\ \vdots \\ \mathbf{0} \\ \boldsymbol{t}_{r+1}^{(r)} \\ \vdots \\ \boldsymbol{t}_n^{(r)} \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^n \quad , \quad \boldsymbol{T}_r := \boldsymbol{I}_n + \boldsymbol{t}^{(r)} \boldsymbol{e}_r^T \in \mathbb{R}^{n \times n}$$

$$t^{(r)}e_r^T = \begin{pmatrix} \mathbf{0} \\ \vdots \\ \mathbf{0} \\ t_{r+1}^{(r)} \\ \vdots \\ t_n^{(r)} \end{pmatrix} (\mathbf{0} \dots \mathbf{1} \mathbf{0} \dots \mathbf{0}) = \begin{pmatrix} \mathbf{0} & \mathbf{0} & \dots & \overbrace{\mathbf{0}}^{\text{col } r} & \dots & \mathbf{0} \\ \vdots & & & & & \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \dots & t_{r+1}^{(r)} & \dots & \mathbf{0} - \text{lin}(r+1) \\ \vdots & & & & & \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \dots & t_n^{(r)} & \dots & \mathbf{0} \end{pmatrix}$$

Matricea T_r este matrice triunghiulară inferior cu $\mathbf{1}$ pe diagonala principală:

$$T_r = \begin{matrix} & \text{col } r \\ \begin{pmatrix} \mathbf{1} & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \\ \mathbf{0} & \mathbf{1} & \dots & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \\ \vdots & & & & & \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{1} & \dots & 0 \\ 0 & 0 & \dots & t_{r+1}^{(r)} & \dots & 0 \\ \vdots & & & & & \\ 0 & 0 & \dots & t_n^{(r)} & \dots & 1 \end{pmatrix} \end{matrix}$$

Inversa matricei T_r este

$$T_r^{-1} = I_n - t^{(r)} e_r^T .$$

$$\begin{aligned} T_r T_r^{-1} &= (I_n + t^{(r)} e_r^T)(I_n - t^{(r)} e_r^T) = I_n - t^{(r)} e_r^T + t^{(r)} e_r^T - t^{(r)} e_r^T t^{(r)} e_r^T = \\ &= I_n - t^{(r)} t_r^{(r)} e_r^T = I_n \quad (0 = t_r^{(r)} = e_r^T t^{(r)}) \end{aligned}$$

Dacă A este o matrice oarecare, vrem să vedem cum se poate construi matricea $B = T_r A$ fără a face înmulțire matricială. Vom studia legătura între liniile matricelor A și B .

$$\begin{aligned}
e_i^T B &= e_i^T (T_r A) = e_i^T (I_n + t^{(r)} e_r^T) A = e_i^T A + e_i^T t^{(r)} e_r^T A = \\
&= e_i^T A + t_i^{(r)} (e_r^T A)
\end{aligned}$$

Linia i a noii matrice B se obține din linia i a matricei A la care se adaugă linia r a matricei A înmulțită cu factorul $t_i^{(r)}$.

$$e_i^T B = \begin{cases} e_i^T A & i = 1, \dots, r \ (t_i^{(r)} = 0) \\ e_i^T A + t_i^{(r)} (e_r^T A) & i = r + 1, \dots, n \end{cases} .$$

Operația $T_r A$ descrie Pasul r al algoritmului de eliminare Gauss dacă:

$$t_{r+1}^{(r)} = -\frac{a_{r+1r}^{(r)}}{a_{rr}^{(r)}}, \dots, t_i^{(r)} = -\frac{a_{ir}^{(r)}}{a_{rr}^{(r)}}, \dots, t_n^{(r)} = -\frac{a_{nr}^{(r)}}{a_{rr}^{(r)}}.$$

Algoritmul de eliminare Gauss fără schimbare de ecuații poate fi descris astfel:

$$T_{n-1} \cdots T_2 T_1 A = U \quad \text{cu} \quad T_r = I_n + t^{(r)} e_r^T,$$

$$t^{(r)} = \left(\mathbf{0} \ \cdots \ \mathbf{0} \ \left(-\frac{a_{r+1r}^{(r)}}{a_{rr}^{(r)}}\right) \ \cdots \ \left(-\frac{a_{ir}^{(r)}}{a_{rr}^{(r)}}\right) \ \cdots \ \left(-\frac{a_{nr}^{(r)}}{a_{rr}^{(r)}}\right) \right)^T.$$

Avem:

$$A = T_1^{-1} T_2^{-1} \cdots T_{n-1}^{-1} U = LU \quad , \quad L := T_1^{-1} T_2^{-1} \cdots T_{n-1}^{-1}$$

$$\begin{aligned} T_1^{-1} T_2^{-1} &= (I_n - t^{(1)} e_1^T)(I_n - t^{(2)} e_2^T) = I_n - t^{(1)} e_1^T - t^{(2)} e_2^T + t^{(1)} e_1^T t^{(2)} e_2^T = \\ &= I_n - t^{(1)} e_1^T - t^{(2)} e_2^T + t^{(1)} t_1^{(2)} e_2^T = I_n - t^{(1)} e_1^T - t^{(2)} e_2^T \quad (t_1^{(2)} = 0) \end{aligned}$$

Prin inducție se arată că:

$$L = T_1^{-1} T_2^{-1} \cdots T_{n-1}^{-1} = I_n - t^{(1)} e_1^T - t^{(2)} e_2^T - \cdots - t^{(n-1)} e_{n-1}^T$$

$$L = \begin{pmatrix} \mathbf{1} & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \\ \frac{a_{21}}{a_{11}} & \mathbf{1} & \dots & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \\ \frac{a_{31}}{a_{11}} & \frac{a_{32}^{(1)}}{a_{22}^{(1)}} & \dots & \mathbf{0} & \dots & \mathbf{0} \\ \vdots & \vdots & & & & \\ \frac{a_{r1}}{a_{11}} & \frac{a_{r2}^{(1)}}{a_{22}^{(1)}} & \dots & \mathbf{1} & \dots & \mathbf{0} \\ \frac{a_{r+11}}{a_{11}} & \frac{a_{r+12}^{(1)}}{a_{22}^{(1)}} & \dots & \frac{a_{r+1r}^{(r-1)}}{a_{rr}^{(r-1)}} & \dots & \mathbf{0} \\ \vdots & \vdots & & & & \\ \frac{a_{n1}}{a_{11}} & \frac{a_{n2}^{(1)}}{a_{22}^{(1)}} & \dots & \frac{a_{nr}^{(r-1)}}{a_{rr}^{(r-1)}} & \dots & \mathbf{1} \end{pmatrix}$$

Descompuneri QR

Definiție

Se numește *matrice ortogonală*, o matrice $Q \in \mathbb{R}^{n \times n}$ care satisface relația:

$$Q^T Q = Q Q^T = I_n \quad (Q^{-1} = Q^T) .$$

Matricele ortogonale au următoarele proprietăți:

- Dacă Q este matrice ortogonală atunci și matricea transpusă Q^T este ortogonală.

$$Q^T Q = Q^T (Q^T)^T = Q Q^T = (Q^T)^T Q^T = I_n$$

- Dacă Q_1 și Q_2 sunt matrice ortogonale atunci $Q_1 Q_2$ este tot matrice ortogonală.

$$(Q_1 Q_2)^T (Q_1 Q_2) = Q_2^T Q_1^T Q_1 Q_2 = Q_2^T I Q_2 = I_n$$

$$(Q_1 Q_2) (Q_1 Q_2)^T = Q_1 Q_2 Q_2^T Q_1^T = Q_1^T I Q_1 = I_n$$

- Dacă $Q \in \mathbb{R}^{n \times n}$ este matrice ortogonală și $x \in \mathbb{R}^n$ atunci $\|Qx\|_2 = \|x\|_2$.

$$\|Qx\|_2^2 = (Qx, Qx) = (x, Q^T Qx) = (x, x) = \|x\|_2^2, \quad \|\cdot\|_2 \geq 0 \Rightarrow$$

$$\|Qx\|_2 = \|x\|_2$$

Fie A o matrice reală pătratică de dimensiune n . Pp. că avem:

$$A = QR$$

unde Q este o matrice ortogonală iar R este o matrice superior triunghiulară.

$$Ax = b \Leftrightarrow QRx = b \Leftrightarrow Q^T QRx = Q^T b \Leftrightarrow Rx = Q^T b$$

Algoritmul lui Householder

Matrice de reflexie - $P \in \mathbb{R}^{n \times n}$ de forma:

$$P = I_n - 2vv^T, \quad v \in \mathbb{R}^n, \quad \|v\|_2 = \sqrt{\sum_{j=1}^n |v_j|^2} = 1$$

$$vv^T = \begin{pmatrix} v_1 \\ v_2 \\ \vdots \\ v_n \end{pmatrix} (v_1, v_2, \dots, v_n) = \begin{pmatrix} v_1^2 & v_1 v_2 & \dots & v_1 v_n \\ v_2 v_1 & v_2^2 & \dots & v_2 v_n \\ \vdots & & & \\ v_n v_1 & v_n v_2 & \dots & v_n^2 \end{pmatrix}.$$

Matricele de reflexie sunt :

simetrice - $P = P^T$ și

ortogonale - $PP^T = P^T P = P^2 = I_n$.

$$P^T = (I_n - 2vv^T)^T = I_n - 2(vv^T)^T = I_n - 2(v^T)^T v^T = I_n - 2vv^T = P$$

$$\begin{aligned}
P^2 &= (I_n - 2vv^T)(I_n - 2vv^T) = I_n - 2vv^T - 2vv^T + 4(vv^T)(vv^T) = \\
&= I_n - 4vv^T + 4v(v^T v)v^T = I_n - 4vv^T + 4v\|v\|_2^2 v^T = \\
&= I_n - 4vv^T + 4vv^T = I_n \quad (\|v\|_2 = 1)
\end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
n = 2, \quad v &= \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad P = \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} - 2 \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \end{pmatrix} (1 \ 0) = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}, \quad x \in \mathbb{R}^2, \quad y = Px \\
x &= \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}, \quad y = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -x_1 \\ x_2 \end{pmatrix}
\end{aligned}$$

Vectorul $y=Px$ este reflectatul vectorului x în raport cu axa Ox_2 .

Algoritmul care folosește matricele de reflexie pentru a obține o descompunere QR pentru o matrice $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$ a fost descris de Alston S. Householder în articolul "*Unitary triangularization of a nonsymmetric matrix*" apărut în Journal of the Assoc. of Computing Machinery 5 (1958), 339-342.

Transformarea matricei A într-una superior triunghiulară se face în $(n-1)$ pași, la fiecare pas folosindu-se o matrice de reflexie.

Pas 1: $A^{(1)} = P_1 A$ (matricea P_1 se alege astfel încât col. 1 să fie transformată în formă superior triunghiulară)

Pas 2: $A^{(2)} = P_2 A^{(1)} = P_2 (P_1 A)$ (P_2 transformă col. 2 în formă superior triunghiulară, fără să schimbe col. 1)

Pas r : $A^{(r)} = P_r A^{(r-1)} = P_r (P_{r-1} \dots P_1 A)$ (se transformă col r în formă superior triunghiulară fără să schimbe primele $(r-1)$ coloane)

Descompunerea QR construită cu algoritmul Householder este următoarea:

$$P_{n-1} \cdots P_r \cdots P_2 P_1 A = \tilde{Q} A = R$$

unde

$$\tilde{Q} = P_{n-1} \cdots P_r \cdots P_2 P_1$$

\tilde{Q} este matrice ortogonală ca produs de matrice ortogonale.

$$\tilde{Q} A = R \Leftrightarrow \tilde{Q}^T \tilde{Q} A = \tilde{Q}^T R \Leftrightarrow A = \tilde{Q}^T R = QR$$

$$Q = \tilde{Q}^T = (P_{n-1} \cdots P_r \cdots P_2 P_1)^T = P_1 P_2 \cdots P_r \cdots P_{n-1}$$

Pasul r

La intrarea în pasul r matricea A are forma:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1r} & \cdots & a_{1n} \\ \mathbf{0} & a_{22} & \cdots & a_{2r} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & & & & & \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \cdots & a_{rr} & \cdots & a_{rn} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \cdots & a_{r+1r} & \cdots & a_{r+1n} \\ \vdots & & & & & \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \cdots & a_{ir} & \cdots & a_{in} \\ \vdots & & & & & \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \cdots & a_{nr} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

Pasul \mathbf{r} constă în:

$$\mathbf{A} := \mathbf{P}_r \mathbf{A}$$

$$\mathbf{P}_r = \mathbf{I}_n - 2\mathbf{v}^r (\mathbf{v}^r)^T, \quad \mathbf{v}^r \in \mathbf{R}^n, \quad \|\mathbf{v}^r\|_2 = 1$$

unde vectorul \mathbf{v}^r se alege astfel ca matricea \mathbf{A} să aibă și coloana \mathbf{r} în formă superior triunghiulară:

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1r} & \cdots & a_{1n} \\ \mathbf{0} & a_{22} & \cdots & a_{2r} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & & & & & \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \cdots & a_{rr} & \cdots & a_{rn} \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \cdots & \mathbf{0} & \cdots & a_{r+1n} \\ \vdots & & & & & \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \cdots & \mathbf{0} & \cdots & a_{in} \\ \vdots & & & & & \\ \mathbf{0} & \mathbf{0} & \cdots & \mathbf{0} & \cdots & a_{nn} \end{pmatrix}$$

Calculul matricei P_r

Pentru simplitate vom nota $P_r=P$, $v^r=v$.

$$Ae_r = \begin{pmatrix} a_{1r} \\ a_{2r} \\ \vdots \\ a_{r-1r} \\ a_{rr} \\ a_{r+1r} \\ \vdots \\ a_{ir} \\ \vdots \\ a_{nr} \end{pmatrix} \rightarrow (PA)e_r = \bar{A}e_r = \begin{pmatrix} \bar{a}_{1r} = a_{1r} \\ \bar{a}_{2r} = a_{2r} \\ \vdots \\ \bar{a}_{r-1r} = a_{r-1r} \\ \bar{a}_{rr} = k \\ \mathbf{0} \\ \vdots \\ \mathbf{0} \\ \vdots \\ \mathbf{0} \end{pmatrix}$$

Aplicând proprietatea matricelor ortogonale :

$$\mathbf{Q} \in \mathbb{R}^{n \times n}, \mathbf{x} \in \mathbb{R}^n, \|\mathbf{Q}\mathbf{x}\|_2 = \|\mathbf{x}\|_2$$

pentru matricea $\mathbf{Q}=\mathbf{P}$ și vectorul $\mathbf{x}=\mathbf{A}\mathbf{e}_r$ avem:

$$\|\mathbf{P}\mathbf{A}\mathbf{e}_r\|_2^2 = a_{1r}^2 + a_{2r}^2 + \cdots + a_{r-1r}^2 + k^2 =$$

$$\|\mathbf{A}\mathbf{e}_r\|_2^2 = a_{1r}^2 + a_{2r}^2 + \cdots + a_{r-1r}^2 + a_{rr}^2 + a_{r+1r}^2 + \cdots + a_{ir}^2 + \cdots + a_{nr}^2$$

Din relația de mai sus rezultă:

$$k^2 = \sigma = a_{rr}^2 + a_{r+1r}^2 + \cdots + a_{ir}^2 + \cdots + a_{nr}^2 = \sum_{i=r}^n a_{ir}^2 \Rightarrow k = \pm \sqrt{\sigma}$$

Determinarea vectorului \mathbf{v} ce definește matricea \mathbf{P} :

$$\begin{aligned}(\mathbf{PA})\mathbf{e}_r &= (\mathbf{I}_n - 2\mathbf{v}\mathbf{v}^T)(\mathbf{A}\mathbf{e}_r) = \mathbf{A}\mathbf{e}_r - 2(\mathbf{v}\mathbf{v}^T)(\mathbf{A}\mathbf{e}_r) = \\ &= \mathbf{A}\mathbf{e}_r - 2\mathbf{v}(\mathbf{v}^T(\mathbf{A}\mathbf{e}_r)) = \mathbf{A}\mathbf{e}_r - (2\alpha)\mathbf{v} = \mathbf{A}\mathbf{e}_r - \mathbf{u}\end{aligned}$$

unde cu α și \mathbf{u} am notat:

$$\alpha := \boldsymbol{v}^T (A \boldsymbol{e}_r) = \left((A \boldsymbol{e}_r), \boldsymbol{v} \right)_{\mathbb{R}^n} = \left(\begin{pmatrix} \boldsymbol{a}_{1r} \\ \boldsymbol{a}_{2r} \\ \vdots \\ \boldsymbol{a}_{ir} \\ \vdots \\ \boldsymbol{a}_{nr} \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} \boldsymbol{v}_1 \\ \boldsymbol{v}_2 \\ \vdots \\ \boldsymbol{v}_i \\ \vdots \\ \boldsymbol{v}_n \end{pmatrix} \right)_{\mathbb{R}^n} =$$

$$= \boldsymbol{a}_{1r} \boldsymbol{v}_1 + \boldsymbol{a}_{2r} \boldsymbol{v}_2 + \cdots + \boldsymbol{a}_{ir} \boldsymbol{v}_i + \cdots + \boldsymbol{a}_{nr} \boldsymbol{v}_n$$

$$u := (2\alpha) v = Ae_r - (PA)e_r = \begin{pmatrix} a_{1r} \\ a_{2r} \\ \vdots \\ a_{r-1r} \\ a_{rr} \\ a_{r+1r} \\ \vdots \\ a_{ir} \\ \vdots \\ a_{nr} \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} a_{1r} \\ a_{2r} \\ \vdots \\ a_{r-1r} \\ k \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ a_{rr} - k \\ a_{r+1r} \\ \vdots \\ a_{ir} \\ \vdots \\ a_{nr} \end{pmatrix}$$

Cu aceste notații, matricea \mathbf{P} devine:

$$\mathbf{P} = \mathbf{I}_n - 2\left(\frac{1}{2\alpha}\right)u \left(\frac{1}{2\alpha}\right)u^T = \mathbf{I}_n - \left(\frac{1}{2\alpha^2}\right)uu^T = \mathbf{I}_n - \frac{1}{\beta}uu^T$$
$$\beta := 2\alpha^2$$

Pentru a cunoaște matricea \mathbf{P} trebuie să mai determinăm constanta β . Din condiția:

$$\|v\|_2^2 = 1 \Rightarrow \left\|\frac{1}{2\alpha}u\right\|_2^2 = 1 \Rightarrow \frac{1}{4\alpha^2}\|u\|_2^2 = 1 \Rightarrow 2\beta = \|u\|_2^2$$

$$\begin{aligned}
\|u\|_2^2 &= \left\| \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ a_{rr} - k \\ a_{r+1r} \\ \vdots \\ a_{ir} \\ \vdots \\ a_{nr} \end{pmatrix} \right\|_2^2 = (a_{rr} - k)^2 + a_{r+1r}^2 + \cdots + a_{ir}^2 + \cdots + a_{nr}^2 = \\
&= a_{rr}^2 + a_{r+1r}^2 + \cdots + a_{ir}^2 + \cdots + a_{nr}^2 - 2ka_{rr} + k^2 = \\
&= \sigma - 2ka_{rr} + \sigma = 2(\sigma - ka_{rr})
\end{aligned}$$

de unde obținem:

$$\beta = \sigma - k a_{rr}$$

Vom alege semnul constantei k astfel încât β să fie cât mai mare posibil deoarece constanta β apare în operația de împărțire. Avem:

$$\beta \text{ "mare"} \rightarrow \beta = \sigma - k a_{rr} \geq \sigma \quad (\sigma \geq 0) \rightarrow$$

$$\text{semn } k = -\text{semn } a_{rr}$$

Ce înseamnă $\beta = 0$?

$$\beta = \frac{1}{2} \|u\|_2^2 = 0 \rightarrow \|u\|_2^2 = 0 \rightarrow u = 0 \rightarrow$$

$$\rightarrow a_{rr} = k, a_{r+1r} = 0, \dots, a_{ir} = 0, \dots, a_{nr} = 0$$

Cum $a_{rr}=k$ și $\text{semn } k = -\text{semn } a_{rr}$ obținem:

$$a_{ir} = 0, \quad \forall i = r, \dots, n$$

adică avem coloana r deja în formă superior triunghiulară, se poate trece la pasul următor. În acest caz matricea A este singulară.

Ne interesează cum se efectuează operația $A = P_r A$ fără a face înmulțire matricială. Vom pune în evidență schimbările în raport cu coloanele.

$$\begin{aligned}
 (PA)e_j &= \text{noua col. } j \text{ a matr. } A = (I_n - \frac{1}{\beta} uu^T)(Ae_j) = \\
 &= Ae_j - \frac{1}{\beta}(uu^T)(Ae_j) = Ae_j - \frac{1}{\beta}u(u^T(Ae_j)) = \\
 &= Ae_j - \frac{\gamma_j}{\beta}u
 \end{aligned}$$

$$\gamma_j := u^T(Ae_j) = \left(\begin{array}{c} a_{1j} \\ a_{2j} \\ \vdots \\ a_{rj} \\ a_{r+1j} \\ \vdots \\ a_{nj} \end{array} \right), \left(\begin{array}{c} \mathbf{0} \\ \mathbf{0} \\ \vdots \\ a_{rr} - k \\ a_{r+1r} \\ \vdots \\ a_{nr} \end{array} \right)_{\mathbb{R}^n} =$$

$$= a_{rj}(a_{rr} - k) + \cdots + a_{ij}a_{ir} + \cdots + a_{nj}a_{nr} = \sum_{i=1}^n u_i a_{ij} = \sum_{i=r}^n u_i a_{ij}$$

$$(u_i = \mathbf{0}, i = \mathbf{1}, \dots, r - \mathbf{1}, u_r = a_{rr} - k, u_i = a_{ir}, i = r + \mathbf{1}, \dots, n)$$

Noua coloană j se obține din vechea coloană j din care scădem vectorul u înmulțit cu constanta γ_j . Ne interesează ca primelor $(r-1)$ coloane să nu li se schimbe forma superior triunghiulară deja obținută.

Pentru $j=1,\dots,(r-1)$ avem:

$$\begin{aligned} \gamma_j &:= u^T (Ae_j) = \left(\begin{array}{c} a_{1j} \\ a_{2j} \\ \vdots \\ a_{jj} \\ a_{j+1j} = 0 \\ \vdots \\ a_{rj} = 0 \\ \vdots \\ a_{nj} = 0 \end{array} \right), \left(\begin{array}{c} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \\ a_{rr} - k \\ a_{r+1r} \\ \vdots \\ a_{nr} \end{array} \right)_{\mathbb{R}^n} = \\ &= a_{1j} \mathbf{0} + \dots + a_{jj} \mathbf{0} + \dots + 0(a_{rr} - k) + \dots + 0a_{ir} + \dots + 0a_{nr} = \mathbf{0} \end{aligned}$$

Din faptul că $\gamma_j = 0, j = 1, \dots, r-1$ rezultă că primele $(r-1)$ coloane ale matricei A nu se schimbă când facem operația $A = P_r A$, rămân în formă superior triunghiulară.

Algoritmul de trecere de la matricea A la matricea $P_r A$ este următorul:

$$(P_r A)e_j = \begin{cases} Ae_j & \text{pentru } j = 1, \dots, r-1 \\ (a_{1r}, a_{2r}, \dots, a_{r-1r}, k, 0, \dots, 0)^T & \text{pentru } j = r \\ Ae_j - \frac{\gamma_j}{\beta} u & \text{pentru } j = r+1, \dots, n \end{cases}$$

$$\gamma_j = (Ae_j, u)_{\mathbb{R}^n} = \sum_{i=r}^n u_i a_{ij}$$

$$u_i = 0, \quad i = 1, \dots, r-1, \quad u_r = a_{rr} - k, \quad u_i = a_{ir}, \quad i = r+1, \dots, n$$

Operația de transformare a vectorului termenilor liberi

$$b := P_r b:$$

$$P_r b = (I_n - \frac{1}{\beta} (uu^T))b = b - \frac{1}{\beta} (uu^T)b = b - \frac{1}{\beta} u (u^T b) = b - \frac{\gamma}{\beta} u$$

$$\gamma = u^T b = (b, u)_{\mathbb{R}^n} = \sum_{i=r}^n u_i b_i$$

Algoritmul lui Householder

$$\tilde{Q} = I_n;$$

for $r = 1, \dots, n - 1$

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{calculează matricea } P_r \text{ (constanta } \beta \text{ și vectorul } u) \\ A = P_r * A; \\ b = P_r * b; \\ \tilde{Q} = P_r * \tilde{Q}; \end{array} \right.$$

La sfârșitul acestui algoritm, în matricea A vom avea matricea superior triunghiulară R , în vectorul b vom avea $Q^T b^{\text{init}}$, b^{init} este vectorul inițial al termenilor liberi, iar matricea \tilde{Q} va conține matricea Q^T din factorizarea QR a matricei A .

Algoritmul Householder detaliat

$$\tilde{Q} = I_n;$$

for $r = 1, \dots, n - 1$

// construcția matricii P_r – constanta β și vectorul u

- $\sigma = \sum_{i=r}^n a_{ir}^2;$
- **if** ($\sigma \leq \varepsilon$) **break** ; **//** $r = r + 1 \leftrightarrow P_r = I_n$ (A singulară)
- $k = \sqrt{\sigma};$
- **if** ($a_{rr} > 0$) $k = -k;$
- $\beta = \sigma - k a_{rr};$
- $u_r = a_{rr} - k; \quad u_i = a_{ir}, i = r + 1, \dots, n;$

// $A = P_r * A$

// transformarea coloanelor $j = r + 1, \dots, n$

- for $j = r + 1, \dots, n$

- * $\gamma = (\gamma_j / \beta) = (Ae_j, u) / \beta = (\sum_{i=r}^n u_i a_{ij}) / \beta;$

- * for $i = r, \dots, n$

- $a_{ij} = a_{ij} - \gamma * u_i;$

// transformarea coloanei r a matricii A

- $a_{rr} = k; a_{ir} = 0, i = r + 1, \dots, n;$

// $b = P_r * b$

- $\gamma = (\gamma / \beta) = (b, u) / \beta = (\sum_{i=r}^n u_i b_i) / \beta;$

- for $i = r, \dots, n$ $b_i = b_i - \gamma * u_i;$

$$// \tilde{Q} = P_r * \tilde{Q}$$

• for $j = 1, \dots, n$

$$* \gamma = (\tilde{Q}e_j, u) / \beta = \left(\sum_{i=r}^n u_i \tilde{q}_{ij} \right) / \beta;$$

* for $i = r, \dots, n$

$$\tilde{q}_{ij} = \tilde{q}_{ij} - \gamma * u_i;$$

Numărul de operații efectuate:

A (adunări, scăderi):

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

M (înmulțiri, împărțiri):

$$4(n-1) + 3n(n-1) + \frac{n(n-1)(2n-1)}{6} = \frac{2}{3}n^3 + O(n^2)$$

R (radicali): $(n-1)$