

CONȚINUTUL CURSULUI #3:

- II. Metode numerice de rezolvare a sistemelor liniare.
  - II.1. Metode directe de rezolvare a sistemelor de ecuații liniare.
  - II.1.5. Sisteme liniare inferior triunghiulare.
  - II.1.6. Decompunerea LU.
  - II.1.7. Metoda Cholesky.
  - II.1.8. Metoda de descompunere QR.

II.1.5. Sisteme liniare inferior triunghiulare

Definiția (II.2.)

- a) Matricea  $A = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  se numește inferior triunghiulară dacă și numai dacă elementele sub diagonală principală sunt nule, i.e.  $a_{ij} = 0, \forall i > j$ ;
- b) Un sistem liniar a cărui matrice asociată este inferior triunghiulară se numește sistem inferior triunghiular.

Fie sistemul liniar  $Ax = b$ , unde  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  este inferior triunghiulară cu  $a_{kk} \neq 0, k = \overline{1, n}$  și  $b \in \mathbb{R}^n$ . Sistemul inferior triunghiular  $Ax = b$  se scrie sub forma

$$\begin{cases} a_{11} x_1 &= b_1 & (E_1) \\ a_{21} x_1 + a_{22} x_2 &= b_2 & (E_2) \\ \dots\dots\dots & & \\ a_{k1} x_1 + a_{k2} x_2 + \dots + a_{kk} x_k &= b_k & (E_k) \\ \dots\dots\dots & & \\ a_{n1} x_1 + a_{n2} x_2 + \dots + a_{nk} x_k + \dots + a_{nn} x_n &= b_n & (E_n) \end{cases} \quad (1)$$

Din  $(E_1)$  rezultă

$$x_1 = \frac{b_1}{a_{11}}. \quad (2)$$

Fie ecuația  $(E_k): a_{kk}x_k + \sum_{j=1}^{k-1} a_{kj}x_j = b_k$ . Dacă din primele  $k - 1$  ecuații sunt calculate componentele  $x_j, j = \overline{1, k - 1}$ , atunci din  $(E_k)$  rezultă

$$x_k = \frac{1}{a_{kk}} \left( b_k - \sum_{j=1}^{k-1} a_{kj}x_j \right) \quad (3)$$

ALGORITM (Metoda substituției ascendente)

**Date de intrare:**  $A = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,n}}; b = (b_i)_{i=\overline{1,n}};$

**Date de ieșire:**  $x = (x_i)_{i=\overline{1,n}}$

**STEP 1:**  $x_1 = \frac{1}{a_{11}} b_1;$

**STEP 2:** for  $2 : n$  do

$$x_k = \frac{1}{a_{kk}} \left( b_k - \sum_{j=1}^{k-1} a_{kj} x_j \right);$$

endfor

Definim în continuare conform Algoritmului (Metoda substituției ascendente) procedura **SubsAsc** având sintaxa  $x = \text{SubsAsc}(A, b)$ , procedură care returnează soluția  $x$  a sistemului  $Ax = b$ .

## II.1.6. Decompunerea LU.

### Definiția (II.3.)

Se numește *descompunere (sau factorizare) LU* a unei matrice  $A = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ , scrierea matricei  $A$  ca produs de două matrice, una inferior triunghiulară, notată cu  $L$  și alta superior triunghiulară, notată cu  $U$ , i.e.

$$A = LU \quad (4)$$

### Teorema (II.1.)

Fie  $A = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  cu determinanții de colț nenuli, i.e.  $\det A_k \neq 0$ ,  $k = \overline{1, n}$ , unde  $A_k = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,k}}$ . Atunci  $A$  admite descompunere (sau factorizare) LU.

### Propoziție (II.1.)

Fie  $A = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  o matrice care admite descompunerea LU cu  $L = (\ell_{ij})_{i,j=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  inferior triunghiulară,  $\ell_{kk} = 1$ ,  $k = \overline{1, n}$  și  $U = (u_{ij})_{i,j=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  superior triunghiulară. Atunci descompunerea este unică.

Curs #3

March 9, 2018 5 / 24

Ținând cont că  $\ell_{kk} = 1 \Rightarrow$

$$u_{kj} = a_{kj} - \sum_{s=1}^{k-1} \ell_{ks} u_{sj}$$

**Etapa II:** Aflăm coloana  $k$  a matricei  $L$ , scriind expresia componentei  $a_{ik}$ , pentru  $i \geq k$ ,

$$a_{ik} = \sum_{s=1}^n \ell_{is} u_{sk} = \sum_{s=1}^k \ell_{is} u_{sk} = \ell_{ik} u_{kk} + \sum_{s=1}^{k-1} \ell_{is} u_{sk}$$

Deoarece componenta  $u_{kk}$  a fost calculată la Etapa I., rezultă expresia componentei  $\ell_{ik}$ ,

$$\ell_{ik} = \frac{1}{u_{kk}} \left( a_{ik} - \sum_{s=1}^{k-1} \ell_{is} u_{sk} \right)$$

Curs #3

March 9, 2018 7 / 24

**CALCULUL MATRICEI  $L$ ,  $U$ :** Fie  $L = (\ell_{ij})_{i,j=\overline{1,n}}$  o matrice inferior triunghiulară cu  $\ell_{kk} = 1$ ,  $k = \overline{1, n}$  și  $U = (u_{ij})_{i,j=\overline{1,n}}$  o matrice superior triunghiulară. Rezultă  $\ell_{ij} = 0$  pentru  $j > i$  și  $u_{ij} = 0$  pentru  $j < i$ . Relația  $A = LU$  poate fi scrisă astfel:

$$\begin{pmatrix} a_{kk} & \cdots & a_{kj} \\ \vdots & & \\ a_{ik} & \cdots & \ell_{ii} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \ell_{kk} & & 0 \\ & \ddots & \\ \ell_{ik} & \cdots & \ell_{ii} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{kk} & \cdots & u_{kj} \\ & \ddots & \\ 0 & & u_{jj} \end{pmatrix} \quad (5)$$

Presupunem că printr-o anumită metodologie au fost calculate primele  $k-1$  coloane din matricea  $L$  și primele  $k-1$  linii din matricea  $U$  și dorim să calculăm coloana  $k$  din  $L$ , respectiv linia  $k$  din  $U$ . Astfel, la pasul  $k$  sunt cunoscute mărimile:  $\ell_{ij}$ ,  $i = \overline{1, n}$ ,  $j = \overline{1, k-1}$  și  $u_{ij}$ ,  $i = \overline{1, k-1}$ ,  $j = \overline{1, n}$ .

**Etapa I:** Aflăm linia  $k$  a matricei  $U$ , scriind expresia componentei  $a_{kj}$ , pentru  $j \geq k$ ,

$$a_{kj} = \sum_{s=1}^n \ell_{ks} u_{sj} = \sum_{s=1}^k \ell_{ks} u_{sj} = \ell_{kk} u_{kj} + \sum_{s=1}^{k-1} \ell_{ks} u_{sj}$$

Curs #3

March 9, 2018 6 / 24

### ALGORITM (Metoda de factorizarea LU)

**Date de intrare:**  $A = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,n}}$ ;  $b = (b_i)_{i=\overline{1,n}}$ ;

**Date de ieșire:**  $L = (\ell_{ij})_{i,j=\overline{1,n}}$ ;  $U = (u_{ij})_{i,j=\overline{1,n}}$ ;  $x = (x_i)_{i=\overline{1,n}}$

**STEP 1:** for  $j = 1 : n$  do

$u_{1j} = a_{1j}$ ;

endfor

if  $u_{11} = 0$  then

OUTPUT('A nu admite fact. LU');

break

endif

for  $i = 1 : n$  do

$\ell_{i1} = \frac{a_{i1}}{u_{11}}$ ;

endfor

**STEP 2:** for  $k = 2 : n$  do

Curs #3

March 9, 2018 8 / 24

```

for j = k : n do
    ukj = akj - ∑s=1k-1 ℓks usj;
enfor
if ukk = 0 then
    OUTPUT('A nu admite fact. LU');
    break
endif
for i = k : n do
    ℓik = 1/ukk (aik - ∑s=1k-1 ℓis usk);
endfor
endfor

```

STEP 3:  $y = \text{SubsAsc}(L, b)$ ;

STEP 4:  $x = \text{SubsDesc}(U, y)$ .

Curs #3

March 9, 2018 9 / 24

Obținem  $u_{11} = 1, u_{12} = 2, u_{13} = 4$ . Mai mult:

$$\begin{aligned}
 \ell_{21} u_{11} = 3 &\Rightarrow \ell_{21} = 3 \\
 \ell_{21} u_{12} + u_{22} = 8 &\Rightarrow u_{22} = 2 \\
 \ell_{21} u_{13} + u_{23} = 14 &\Rightarrow u_{23} = 2 \\
 \ell_{31} u_{11} = 2 &\Rightarrow \ell_{31} = 2 \\
 \ell_{31} u_{12} + \ell_{32} u_{22} = 6 &\Rightarrow \ell_{32} = 1 \\
 \ell_{31} u_{13} + \ell_{32} u_{23} + u_{33} = 13 &\Rightarrow u_{33} = 3 \Rightarrow
 \end{aligned}$$

$$L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 3 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 1 \end{pmatrix}, \quad U = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 4 \\ 0 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 3 \end{pmatrix}$$

Din sistemul  $Ly = b$  rezultă  $y = \begin{pmatrix} 7 \\ 2 \\ 6 \end{pmatrix}$ , iar din sistemul  $Ux = y$  rezultă

$$\text{soluția } x = \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

Curs #3

March 9, 2018 11 / 24

**Exemplu 1:** Fie  $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 4 \\ 3 & 8 & 14 \\ 2 & 6 & 13 \end{pmatrix}$ . Să se verifice dacă matricea  $A$

admite descompunerea  $LU$ . În caz afirmativ să se afle matricele  $L, U$  și să se afle soluția sistemului  $Ax = b$ , dacă  $b = \begin{pmatrix} 7 \\ 23 \\ 22 \end{pmatrix}$

**Rezolvare:**

$$\Delta_1 = 1 \neq 0, \Delta_2 = \begin{vmatrix} 1 & 2 \\ 3 & 8 \end{vmatrix} = 2 \neq 0, \Delta_3 = \begin{vmatrix} 1 & 2 & 4 \\ 3 & 8 & 14 \\ 2 & 6 & 13 \end{vmatrix} = 6 \neq 0 \Rightarrow$$

matricea  $A$  admite factorizarea  $LU$ .

$$LU = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ \ell_{21} & 1 & 0 \\ \ell_{31} & \ell_{32} & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} \\ 0 & u_{22} & u_{23} \\ 0 & 0 & u_{33} \end{pmatrix} \Rightarrow$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 4 \\ 3 & 8 & 14 \\ 2 & 6 & 13 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} u_{11} & u_{12} & u_{13} \\ \ell_{21} u_{11} & \ell_{21} u_{12} + u_{22} & \ell_{21} u_{13} + u_{23} \\ \ell_{31} u_{11} & \ell_{31} u_{12} + \ell_{32} u_{22} & \ell_{31} u_{13} + \ell_{32} u_{23} + u_{33} \end{pmatrix}$$

Curs #3

March 9, 2018 10 / 24

## II.1.6. Metoda Cholesky.

### Definiția (II.4.)

Fie  $A = (a_{ij})_{i,j=1,n} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ . Numim descompunerea Cholesky a matricei  $A$ , descompunerea de forma

$$A = LL^T \quad (6)$$

unde  $L = (\ell_{ij})_{i,j=1,n} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  este o matrice inferior triunghiulară.

### Definiția (II.5.)

Fie  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ .

- $A$  se numește simetrică dacă și numai dacă  $A^T = A$ ;
  - $A$  se numește semipozitiv definită dacă și numai dacă  $\langle Av, v \rangle \geq 0, \forall v \in \mathbb{R}^n$ ;
  - $A$  se numește pozitiv definită dacă și numai dacă  $\langle Av, v \rangle > 0, \forall v \in \mathbb{R}^n \setminus \{0\}$ .
- $\langle \cdot, \cdot \rangle$  reprezintă produsul scalar pe  $\mathbb{R}^n$  definit astfel:  
 $\langle u, v \rangle = \sum_{i=1}^n u_i v_i, \forall u, v \in \mathbb{R}^n$ .

Curs #3

March 9, 2018 12 / 24

## Teorema (II.2.)

Dacă  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  este o matrice simetrică și pozitiv definită, atunci descompunerea Cholesky există.

## Propoziție (II.2.)

Fie  $A \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  simetrică și pozitiv definită. Dacă componentele  $\ell_{kk}$ ,  $k = \overline{1, n}$  de pe diagonală principală a matricei  $L$  din descompunerea Cholesky sunt strict pozitive, atunci descompunerea este unică.

**CALCULUL MATRICEI  $L$ :** Relația  $A = LL^T$  se va scrie astfel:

$$\begin{pmatrix} a_{11} & \cdots & a_{1j} \\ \vdots & & \\ a_{ik} & & \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \ell_{11} & & 0 \\ & \ddots & \\ \ell_{ik} & \cdots & \ell_{ii} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \ell_{11} & \cdots & \ell_{1k} \\ & \ddots & \\ 0 & & \ell_{ii} \end{pmatrix} \quad (7)$$

Presupunem că printr-o anumită metodologie au fost calculate primele  $k-1$  coloane din  $L$ , deci și primele linii  $k-1$  din  $L^T$ .

**ETAPA 1:** Calculăm elementul  $\ell_{kk}$  de pe diagonală principală, scriind expresia pentru  $a_{kk}$ :

$$a_{kk} = \sum_{s=1}^n \ell_{ks} \ell_{sk}^T = \sum_{s=1}^k \ell_{ks} \ell_{sk}^T = \sum_{s=1}^k \ell_{ks}^2 = \ell_{kk}^2 + \sum_{s=1}^{k-1} \ell_{ks}^2$$

Cum  $\ell_{kk} > 0$  va rezulta

$$\ell_{kk} = \sqrt{a_{kk} - \sum_{s=1}^{k-1} \ell_{ks}^2} \quad (8)$$

**ETAPA 2:** Calculăm restul elementelor de pe coloana  $k$ , i.e.  $\ell_{ik}$ ,  $i > k$ , scriind expresia pentru  $a_{ik}$ :

$$a_{ik} = \sum_{s=1}^n \ell_{is} \ell_{sk}^T = \sum_{s=1}^k \ell_{is} \ell_{sk}^T = \sum_{s=1}^k \ell_{is} \ell_{ks} = \ell_{ik} \ell_{kk} + \sum_{s=1}^{k-1} \ell_{is} \ell_{ks} \Rightarrow$$

$$\ell_{ik} = \frac{1}{\ell_{kk}} \left( a_{ik} - \sum_{s=1}^{k-1} \ell_{is} \ell_{ks} \right) \quad (9)$$

## ALGORITM (Metoda Cholesky)

**Date de intrare:**  $A = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,n}}$ ;  $b = (b_i)_{i=\overline{1,n}}$ ;

**Date de ieșire:**  $L = (\ell_{ij})_{i,j=\overline{1,n}}$ ;  $x = (x_i)_{i=\overline{1,n}}$

**STEP 1:**  $\alpha = a_{11}$ ;

if  $\alpha \leq 0$  then

OUTPUT('A nu este pozitiv definită');

break;

endif

$\ell_{11} = \sqrt{\alpha}$ ;

for  $i = 2 : n$  do

$\ell_{i1} = \frac{a_{i1}}{\ell_{11}}$ ;

endfor

**STEP 2:** for  $k = 2 : n$  do

$\alpha = a_{kk} - \sum_{s=1}^{k-1} \ell_{ks}^2$ ;

if  $\alpha \leq 0$  then

OUTPUT('A nu este pozitiv definită');

break;

endif

$\ell_{kk} = \sqrt{\alpha}$ ;

for  $i = k+1 : n$  do

$\ell_{ik} = \frac{1}{\ell_{kk}} \left( a_{ik} - \sum_{s=1}^{k-1} \ell_{is} \ell_{ks} \right)$ ;

endfor

endfor

**STEP 3:**  $y = \text{SubsAsc}(L, b)$ ;

**STEP 4:**  $x = \text{SubsDesc}(L^T, y)$ ;

## II.1.7. Metoda de descompunere QR.

### Definiția (II.6.)

Fie  $A = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ . Numim descompunere QR a matricei  $A$ , descompunerea de forma

$$A = QR \quad (10)$$

unde  $Q = (q_{ij})_{i,j=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  este o matrice ortogonală, i.e.

$Q^T Q = Q Q^T = I$ , iar  $R = (r_{ij})_{i,j=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  este o matrice superior triunghiulară.

### Teorema (II.3.)

Dacă  $A = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,n}} \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  este o matrice inversabilă. Atunci există și este unică descompunerea QR a matricei  $A$  cu  $Q \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  o matrice ortogonală și  $R \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$  o matrice superior triunghiulară având componentele pe diagonala principală  $r_{kk} > 0, k = \overline{1, n}$ .

**CALCULUL MATRICILOR  $Q, R$  :** Rescriem relația  $A = QR$  sub formă matricială

$$\begin{pmatrix} a_{kk} & \cdots & a_{kj} \\ \vdots & & \\ a_{ik} & & \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} q_{kk} & \cdots & q_{kj} \\ \vdots & & \\ q_{ik} & & \end{pmatrix} \begin{pmatrix} r_{kk} & \cdots & r_{kj} \\ \vdots & & \\ 0 & & r_{jj} \end{pmatrix} \quad (11)$$

Presupunem că printr-o anumită metodologie au fost calculate primele  $k-1$  coloane ale matricei  $Q$  și primele  $k-1$  linii ale matricei  $R$ . Astfel elementele  $q_{ij}, i = \overline{1, n}, j = \overline{1, k-1}$  și  $r_{ij}, i = \overline{1, k-1}, j = \overline{i, n}$  vor fi cunoscute:

**ETAPA 1:** Calculăm coloana  $k$  din  $Q$  evaluând componenta  $a_{ik}, i = \overline{1, n}$ :

$$a_{ik} = \sum_{s=1}^n q_{is} r_{sk} = \sum_{s=1}^k q_{is} r_{sk} = q_{ik} r_{kk} + \sum_{s=1}^{k-1} q_{is} r_{sk} \Rightarrow$$

$$q_{ik} = \frac{1}{r_{kk}} \left( a_{ik} - \sum_{s=1}^{k-1} q_{is} r_{sk} \right) \quad (12)$$

La această etapă nu avem încă calculată componenta  $r_{kk}$ .

**ETAPA 2:** Aflăm linia  $k$  din matricea  $R$ , (i.e.  $r_{kj}, j = k+1, n$ ) folosindu-ne de faptul că  $R$  este ortogonală.

$$A = QR \Rightarrow R = Q^T A \Rightarrow$$

$$r_{kj} = \sum_{s=1}^n q_{ks}^T a_{sj} = \sum_{s=1}^n q_{sk} a_{sj} \quad (13)$$

Formula de mai sus este validă datorită faptului că elementele coloanei  $k$  din matricea  $Q$  au fost calculate la ETAPA 1.

**ETAPA 3:** A rămas să calculăm  $r_{kk}$ . Din relația (13) avem:

$$r_{kk} = \sum_{s=1}^n q_{sk} a_{sk} = \sum_{i=1}^n q_{ik} a_{ik},$$

iar conform (12) avem:

$$r_{kk} = \sum_{i=1}^n \frac{1}{r_{kk}} \left( a_{ik} - \sum_{s=1}^{k-1} q_{is} r_{sk} \right) a_{ik}$$

$$= \frac{1}{r_{kk}} \left( \sum_{i=1}^n a_{ik}^2 - \sum_{s=1}^{k-1} r_{sk} \left( \sum_{i=1}^n q_{si}^T a_{ik} \right) \right) \quad (14)$$

$$= \frac{1}{r_{kk}} \left( \sum_{i=1}^n a_{ik}^2 - \sum_{s=1}^{k-1} r_{sk}^2 \right) \Rightarrow$$

$$r_{kk} = \sqrt{\sum_{i=1}^n a_{ik}^2 - \sum_{s=1}^{k-1} r_{sk}^2} \quad (15)$$

**Obs.:** Datorită faptului că  $A$  este inversabilă ( $\det A \neq 0$ ), rezultă că  $R$  este inversabilă, i.e.  $r_{kk} \neq 0, k = \overline{1, n}$ , deci formulele (12) au sens.

Sistemul  $Ax = b$  este echivalent cu  $Rx = Q^T b$ , de unde rezultă  $x = \text{SubsDesc}(R, Q^T b)$ .

**ALGORITHM (Metoda de descompunere QR)****Date de intrare:**  $A = (a_{ij})_{i,j=1,n}; b = (b_i)_{i=1,n};$ **Date de ieșire:**  $Q = (q_{ij})_{i,j=1,n}; R = (r_{ij})_{i,j=1,n}; x = (x_i)_{i=1,n}$ 

**STEP 1:**  $r_{11} = \sqrt{\sum_{i=1}^n a_{i1}^2};$   
 for  $i = 1 : n$  do  
 $q_{i1} = \frac{a_{i1}}{r_{11}};$   
 endfor  
 for  $j = 2 : n$  do  
 $r_{1j} = \sum_{s=1}^n q_{s1} a_{sj};$   
 endfor

**STEP 2:** for  $k = 2 : n$  do
$$r_{kk} = \sqrt{\sum_{i=k}^n a_{ik}^2 - \sum_{s=1}^{k-1} r_{sk}^2};$$

for  $i = 1 : n$  do  
 $q_{ik} = \frac{1}{r_{kk}} \left( a_{ik} - \sum_{s=1}^{k-1} q_{is} r_{sk} \right);$   
 endfor  
 for  $j = k + 1 : n$  do  
 $r_{kj} = \sum_{s=1}^n q_{sk} a_{sj};$   
 endfor  
 endfor

**STEP 3:**  $x = \text{SubsDesc}(R, Q^T b);$ 

Curs #3

March 9, 2018 21 / 24

Curs #3

March 9, 2018 22 / 24

**Exemplu 2:** Să se rezolve prin metoda QR sistemul  $Ax = b$ , unde

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 0 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

**Rezolvare:** Conform metodei de descompunere QR avem:

$$\begin{aligned} r_{11} &= \sqrt{a_{11}^2 + a_{21}^2 + a_{31}^2} = \sqrt{2}; \\ q_{i1} &= \frac{a_{i1}}{r_{11}}, i = \overline{1,3} \Rightarrow q_{11} = \frac{\sqrt{2}}{2}, q_{21} = 0, q_{31} = \frac{\sqrt{2}}{2} \\ r_{1j} &= q_{11}a_{1j} + q_{21}a_{2j} + q_{31}a_{3j}, j = \overline{2,3} \Rightarrow r_{12} = \sqrt{2}, r_{13} = \frac{\sqrt{2}}{2} \\ r_{22} &= \sqrt{a_{12}^2 + a_{22}^2 + a_{32}^2 - r_{12}^2} = \sqrt{3} \\ q_{i2} &= \frac{1}{r_{22}}(a_{i2} - q_{i1}r_{12}), i = \overline{1,3} \Rightarrow q_{12} = \frac{\sqrt{3}}{3}, q_{22} = \frac{\sqrt{3}}{3}, q_{32} = -\frac{\sqrt{3}}{3} \\ r_{2j} &= q_{12}a_{1j} + q_{22}a_{2j} + q_{32}a_{3j}, j = \overline{2,3} \Rightarrow r_{23} = 0 \\ r_{33} &= \sqrt{a_{13}^2 + a_{23}^2 + a_{33}^2 - r_{13}^2 - r_{23}^2} = \frac{\sqrt{6}}{2} \\ q_{i3} &= \frac{1}{r_{33}}(a_{i3} - q_{i1}r_{13} - q_{i2}r_{23}), i = \overline{1,3} \Rightarrow q_{13} = -\frac{\sqrt{6}}{6}, q_{23} = \frac{\sqrt{6}}{3}, \\ &q_{33} = \frac{\sqrt{6}}{6}. \end{aligned}$$

Astfel

$$Q = \begin{pmatrix} \frac{\sqrt{2}}{2} & \frac{\sqrt{3}}{3} & -\frac{\sqrt{6}}{6} \\ 0 & \frac{\sqrt{3}}{3} & \frac{\sqrt{6}}{6} \\ \frac{\sqrt{2}}{2} & -\frac{\sqrt{3}}{3} & \frac{\sqrt{6}}{6} \end{pmatrix}, \quad R = \begin{pmatrix} \sqrt{2} & \sqrt{2} & \frac{\sqrt{2}}{2} \\ 0 & \sqrt{3} & 0 \\ 0 & 0 & \frac{\sqrt{6}}{2} \end{pmatrix}$$

Rezultă  $x = \begin{pmatrix} -\frac{1}{3} \\ \frac{2}{3} \\ \frac{1}{3} \end{pmatrix}$

Curs #3

March 9, 2018 23 / 24

Curs #3

March 9, 2018 24 / 24