

ALGORITMI ELEMENTARI FOLOSIND MATRICE (continuare)

Zona de **deasupra diagonalei principale** a unei matrice pătrate de dimensiune n cu declarată în C/C++ cu indicii liniilor și coloanelor de la 0 la $n-1$ conține elementele adică elementele **$(a[i][j])$ cu $i = 0, 1, \dots, n-2$ și $j = i+1, \dots, n-1$** . Ar fi mai puțin de preferat să se parcurgă întreaga matrice ($i, j = 0, \dots, n-1$ și apoi să se testeze dacă $i < j$ pentru zona de deasupra diagonalei principale).

$$\begin{pmatrix} a[0][0] & \overline{a[0][1]} & a[0][2] & \dots & \dots & \dots & a[0][n-1] \\ & a[1][1] & \overline{a[1][2]} & \dots & \dots & \dots & a[1][n-1] \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ & & & a[i][i] & \overline{a[i][i+1]} & \dots & a[i][n-1] \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ & & & & & a[n-2][n-2] & \overline{a[n-2][n-1]} \\ & & & & & & a[n-1][n-1] \end{pmatrix},$$

Zona de **sub diagonala principală** a unei matrice pătrate de dimensiune n cu declarată în C/C++ cu indicii liniilor și coloanelor de la 0 la $n-1$ conține elementele adică elementele **$(a[i][j])$ cu $i = 1, \dots, n-1$ și $j = 0, \dots, i-1$** . Ar fi mai puțin de preferat să se parcurgă întreaga matrice ($i, j = 0, \dots, n-1$ și apoi să se testeze dacă $i > j$ pentru zona de sub diagonala principală).

$$\begin{pmatrix} a[0][0] & & & & & & & \\ \overline{a[1][0]} & a[1][1] & & & & & & \\ a[2][0] & \overline{a[2][1]} & a[2][2] & & \dots & \dots & & \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & & \\ \overline{a[i][0]} & \overline{a[i][1]} & \dots & \overline{a[i][i-1]} & \overline{a[i][i]} & \dots & & \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & a[n-2][n-2] & \\ \overline{a[n-1][0]} & \overline{a[n-1][1]} & & & & & \overline{a[n-1][n-2]} & a[n-1][n-1] \end{pmatrix}$$

Lucru individual:

Stabiliți dacă o matrice este simetrică sau nu față de diagonala principală (adică, A este simetrică dacă $a_{ij} = a_{ji}$, pentru orice $i \neq j$). Sugestie: se pot parcurge elementele de deasupra diagonalei principale (sau cele de sub diagonala principală, dar nu ambele căci se fac comparații duble) și dacă elementul curent $a[i][j]$ este diferit de simetricul său $a[j][i]$ atunci este clar că matricea nu este simetrică; ar fi preferată folosirea unei funcții de genul:

```
bool MatriceSimetrica (float a[10][10], int n)
{
    for (int i=0; i<=n-2; i++) //deasupra diagonalei princ.
        for (int j=i+1; j<=n-1; j++)
            if (a[i][j] != a[j][i]) return false;
    return true;
}
```

R1 (4*).

Enunțul problemei: Să se descrie un algoritm pentru a determina media aritmetică a elementelor de deasupra diagonalei principale.

Metoda de rezolvare: De exemplu, pentru $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \\ 7 & 8 & 9 \end{pmatrix}$ media aritmetică a elementelor de

deasupra diagonalei principale este: $\frac{2+3+6}{3} = \frac{11}{3} = 3,6$.

În C/C++:

$$A = \begin{pmatrix} a_{00} & a_{01} & a_{02} & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & a_{0,n-2} & a_{0,n-1} \\ a_{10} & a_{11} & a_{12} & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & a_{1,n-2} & a_{1,n-1} \\ a_{20} & a_{21} & a_{22} & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & a_{2,n-2} & a_{2,n-1} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{i0} & a_{i1} & a_{i2} & \dots & a_{i,i-1} & a_{i,i} & a_{i,i+1} & \dots & a_{i,n-2} & a_{i,n-1} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{n-2,0} & a_{n-2,1} & a_{n-2,2} & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & a_{n-2,n-2} & a_{n-2,n-1} \\ a_{n-1,0} & a_{n-1,1} & a_{n-1,2} & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & a_{n-1,n-2} & a_{n-1,n-1} \end{pmatrix}$$

elementele de deasupra diagonalei principale sunt $(a_{ij})_{i=0, 1, \dots, n-2; j=i+1, n-1}$.

Numărul elementelor de pe diagonala principală se poate determina cu un contor pe parcurs ce se parcurge zona de deasupra diagonalei principale sau se poate determina matematic: $(n-1) + (n-2) + \dots + 1 = (n-1)(n-1+1) / 2 = n(n-1)/2$. În acest ultim caz, rămâne doar să parcurgem zona de deasupra diagonalei principale și să însumăm elementele, apoi media aritmetică reprezintă raportul dintre suma elementelor și numărul lor.

O descriere a algoritmului în pseudocod:

```

citește n, a00, ..., an-1,n-1
S ← 0 *initial, suma elementelor de deasupra diag.princ. este 0
pentru i = 0, n-2 repeta *se parcurge zona de deasupra diag.
    pentru j = i+1, n-1 repeta *principale
        S ← S + aij *insumam elementul curent
scrie  $\frac{S}{n(n-1)/2}$  *se afiseaza valoarea mediei aritmetice

```

O descriere a algoritmului în pseudocod C++ (CodeBlocks):

```

#include <iostream>
#include <iomanip>
using namespace std;
int main() {
    int n,i,j;
    float a[10][10],S;

    cout<<"Dati dimensiunea matricei: "; cin>>n;
    cout<<"Dati elementele matricei: "<<endl;
    for (i=0;i<n;i++)
        for (j=0;j<n;j++) cin>>a[i][j];

    S = 0; //numarul elem. de deasupra diagonalei principale
    for (i=0;i<=n-2;i++) //se parcurge zona de deasupra
        for (j=i+1;j<=n-1;j++) //diagonalei principale
            S += a[i][j];

```

```

    cout<<"Media aritmetica a elementelor de deasupra diagonalei
    principale este: "<<fixed<<setprecision(2) << s / (n*(n-1)/2)
    <<endl;
    return 0;
}

```

Rulare:

```

Dati dimensiunea matricei: 3 <Enter>
Dati elementele matricei:
1 2 3 <Enter>
4 5 6 <Enter>
7 8 9 <Enter>
Media aritmetica a elementelor de deasupra diagonalei principale
este: 3.67

```

Lucru individual:

Determinați valoarea medie (media aritmetică) a elementelor din zona de deasupra diagonalei principale, plus diagonala principală. Sugestie: se parcurg elementele de **deasupra diagonalei principale și de pe diagonala principală** ($i = 0, \dots, n-1$, iar $j = i, \dots, n-1$) și se însumează (eventual se pot și contoriza); la final se împarte suma lor la numărul lor (a cărei valoare se determină cu suma lui Gauss: n (elem pe linia 0) + $n-1$ (elemente pe linia 1) + ... + 2 (elemente pe linia $n-2$) + 1 (element pe linia $n-1$) = $n(n+1)/2$).

R2 (4*).

Enunțul problemei: Verificați dacă o matrice pătrată este superior triunghiulară.

Metoda de rezolvare: O matrice este superior triunghiulară dacă toate elementele de sub diagonala principală sunt nule (adică $a_{ij} = 0$, pentru $i > j$ și elementele esențiale sunt pe și deasupra diagonalei principale). Un exemplu de matrice superior triunghiulară este

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 0 & 5 & 6 & 7 \\ 0 & 0 & 8 & 9 \\ 0 & 0 & 0 & 10 \end{pmatrix}.$$

Descrierea algoritmului în pseudocod C++ (CodeBlocks):

$$A = \begin{pmatrix} a_{00} & a_{01} & a_{02} & \dots & a_{0i} & \dots & a_{0n} \\ 0 & a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1i} & \dots & a_{1n} \\ 0 & 0 & a_{22} & \dots & a_{2i} & \dots & a_{2n} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & 0 & 0 & a_{ii} & \dots & a_{in} \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & \dots & \dots & 0 & \dots & a_{n-1,n-1} \end{pmatrix}, \text{adică}$$

$a_{ij} = 0$, pentru orice $i = 1 \dots n-1$ și $j = 1, \dots, i-1$ (sub diagonala principală numai 0).

O descriere a algoritmului în pseudocod C++ (CodeBlocks):

```

#include <iostream>
using namespace std;
int main()
{
    int n,i,j,OK; //"stil Pascalist"
    float a[10][10];

```

```

cout<<"Dati dimensiunea matricei: "; cin>>n;
/*for (i=0;i<n;i++)
    for (j=0;j<n;j++){cout<<"a["<<i+1<<"] ["<<j+1<<"]="";
        cin>>a[i][j]; } */ // sau
cout<<"Dati elementele matricei:"<<endl;
for (i=0;i<n;i++)
    for (j=0;j<n;j++) cin>>a[i][j];
OK = 1; //pp. ca matricea este superior triunghiulara
for (i=1;i<n;i++) //parcurs elem de sub diag principala
    for (j=0;j<i;j++)
        if (a[i][j]) //sau if (a[i][j]!=0)
            {OK = 0;
                //i = n; pregatim iesirea si din for-ul dupa i
                break; // iese din for-ul dupa j
            }
if (OK) //sau if (OK==1)
    cout<<"Matricea data este superior triunghiulara"<<endl;
else
    cout<<"Matricea data nu este superior triunghiulara"<<endl;
return 0;
}

```

sau folosind funcții (de preferat):

```

#include <iostream>
using namespace std;
void Citire(float a[10][10], int &n)
{
    cout<<"Dati dimensiunea matricei: "; cin>>n;
    cout<<"Dati elementele matricei:"<<endl;
    for (int i=0;i<n;i++)
        for (int j=0;j<n;j++) cin>>a[i][j];
}
int EsteSuperiorTriunghiulara(float a[10][10], int n)
{
    for (int i=1;i<n;i++) //parcurs elem de sub diag principala
        for (int j=0;j<i;j++)
            if (a[i][j]!=0) //sau if (a[i][j])
                return 0;
    return 1;
}
int main()
{int n;
    float a[10][10];
    Citire(a,n);
    if (EsteSuperiorTriunghiulara(a,n))
        cout<<"Matricea data este superior triunghiulara"<<endl;
    else
        cout<<"Matricea data nu este superior triunghiulara"<<endl;
    return 0;
}

```

Rulare:

```

Dati dimensiunea matricei: 4 <Enter>
Dati elementele matricei:
1 1 1 0
0 2 1 1
0 0 3 1
0 0 0 5

```

```

Matricea data este superior triunghiulara
sau
Dati dimensiunea matricei: 4 <Enter>
Dati elementele matricei:
1 1 1 1
0 2 1 0
2 0 3 1
0 1 0 5
Matricea data nu este superior triunghiulara

```

Elementele de pe **diagonala secundară** a unei matrice pătrate de dimensiune n sunt $(a[i][n-1-i]), i = 0, \dots, n-1$.

Zona de **deasupra diagonalei secundare** a unei matrice pătrate de dimensiune n cu declarată în C/C++ cu indicii liniilor și coloanelor de la 0 la $n-1$ conține elementele adică elementele $(a[i][j])$ cu $i = 0, 1, \dots, n-1$ și $j = 0, \dots, n-2-i$. Ar fi mai puțin de preferat să se parcurgă întreaga matrice ($i, j = 0, \dots, n-1$ și apoi să se testeze dacă $i+j < n-1$ pentru zona de deasupra diagonalei secundare).

$$\begin{pmatrix} a[0][0] & a[0][1] & a[0][2] & \dots & \dots & a[0][n-1] \\ a[1][0] & a[1][1] & a[1][2] & \dots & \dots & a[1][n-1] \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & a[i][i] & a[i][i+1] & \dots & a[i][n-1] \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & a[n-2][n-1] \\ a[n-1][0] & a[n-1][1] & \dots & \dots & \dots & \dots & a[n-1][n-1] \end{pmatrix}$$

Zona de **sub diagonala secundară** a unei matrice pătrate de dimensiune n cu declarată în C/C++ cu indicii liniilor și coloanelor de la 0 la $n-1$ conține elementele adică elementele $(a[i][j])$ cu $i = 1, \dots, n-1$ și $j = n-i, \dots, n-1$. Ar fi mai puțin de preferat să se parcurgă întreaga matrice ($i, j = 0, \dots, n-1$ și apoi să se testeze dacă $i+j > n-1$ pentru zona de sub diagonala secundară).

$$\begin{pmatrix} a[0][0] & a[0][1] & \dots & \dots & \dots & a[0][n-1] \\ a[1][0] & a[1][1] & \dots & \dots & \dots & a[1][n-1] \\ a[2][0] & a[2][1] & \dots & \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ a[i][0] & a[i][1] & \dots & a[i][i-1] & a[i][i] & \dots \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & a[n-2][n-2] \\ a[n-1][0] & a[n-1][1] & \dots & \dots & a[n-1][n-2] & a[n-1][n-1] \end{pmatrix}$$