

Matrice trasposta Classe 4L Informatica

Prof. Salvatore D'Asta

2 marzo 2021

1 Matrice Trasposta

La matrice trasposta della seguente matrice si ottiene scambiando le posizioni dei numeri in rosso con quelli in blu in modo tale che $a[i][j]$ si scambi con $a[j][i]$, dove $a[i][j]$ è l'elemento posto nella i -esima riga e nella j -esima colonna.

i/j	0	1	2	3		i/j	0	1	2	3
0	0	1	2	3	\Rightarrow	0	0	4	8	12
1	4	5	6	7		1	1	5	9	13
2	8	9	10	11		2	2	6	10	14
3	12	13	14	15		3	3	7	11	15

Si può osservare che per ottenere il risultato basta effettuare 6 scambi cioè $3+2+1$ scambi ed in generale per una matrice quadrata di dimensione $n \times n$ basta effettuare $\underbrace{(n-1) + (n-2) + \dots + 1}_{(n-1) \text{ addendi}}$ scambi

```
1 public void traspostaMatrice()
2     {
3         int Supporto;
4         for(int i=0;i<righe;i++)
5         {
6             for (int j=i;j<colonne;j++)
7             {
8                 Supporto=Matrice[i][j];
9                 Matrice[i][j]=Matrice[j][i];
10                Matrice[j][i]=Supporto;
11            }
12        }
13    }
```

2 Metodo di eliminazione di Gauss

Consiste nel riuscire a trasformare la matrice data in una matrice a gradini (*tutti zeri al di sotto della diagonale principale*) Si supponga di averre la seguente matrice:

$$\begin{pmatrix} 4 & 5 & 9 & 6 \\ 1 & 5 & 11 & 7 \\ 7 & 3 & 2 & 1 \\ 2 & 1 & 0 & 8 \end{pmatrix}$$

regole per trasformarla sono le seguenti:

- si possono scambiare le righe
- si può sostituire una riga con il risultato della somma della stessa con un'altra riga eventualmente moltiplicata per un numero¹.

Il risultato dovrà essere una matrice della forma:

$$\begin{pmatrix} a_{00} & a_{01} & a_{02} & a_{03} \\ 0 & a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ 0 & 0 & a_{22} & a_{23} \\ 0 & 0 & 0 & a_{33} \end{pmatrix}$$

Algoritmo:

Supponiamo di avere la seguente matrice:

$$\begin{pmatrix} a_{00} & a_{01} & a_{02} & a_{03} \\ a_{10} & a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{20} & a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{30} & a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix}$$

1. Se la prima riga ha il primo elemento $a_{00} = 0$ la si scambia con una che ha il primo elemento non nullo
2. si sottrae alla seconda riga la prima moltiplicata per $\frac{a_{10}}{a_{00}}$ e la sostituisce alla seconda riga.
3. si procede allo stesso modo con le restanti righe sottraendo alla i-esima riga la prima moltiplicata per $\frac{a_{i0}}{a_{00}}$ fino ad ottenere una matrice della forma:

$$\begin{pmatrix} a_{00} & a_{01} & a_{02} & a_{03} \\ 0 & b_{11} & b_{12} & b_{13} \\ 0 & b_{21} & b_{22} & b_{23} \\ 0 & a_{31} & b_{32} & b_{33} \end{pmatrix}$$

4. Si sottrae alla terza riga la seconda moltiplicata per $\frac{b_{21}}{b_{11}}$ ed allo stesso modo si procede per restanti righe sottraendo alla i-esima riga la seconda moltiplicata per $\frac{b_{i1}}{b_{11}}$ in tal modo otteniamo una matrice della forma:

$$\begin{pmatrix} a_{00} & a_{01} & a_{02} & a_{03} \\ 0 & b_{11} & b_{12} & b_{13} \\ 0 & 0 & c_{22} & c_{23} \\ 0 & 0 & c_{32} & c_{33} \end{pmatrix}$$

5. ed infine sottraendo all'ultima la penultima moltiplicata per $\frac{c_{32}}{c_{22}}$ otteniamo:

$$\begin{pmatrix} a_{00} & a_{01} & a_{02} & a_{03} \\ 0 & b_{11} & b_{12} & b_{13} \\ 0 & 0 & c_{22} & c_{23} \\ 0 & 0 & 0 & d_{33} \end{pmatrix}$$

2.1 Esempio

$$A = \begin{pmatrix} 4 & 5 & 9 & 6 \\ 1 & 5 & 11 & 7 \\ 7 & 3 & 2 & 1 \\ 2 & 1 & 0 & 8 \end{pmatrix}$$

¹Moltiplicare una riga per un numero equivale a moltiplicare ogni elemento della riga per il numero ad esempio se la riga della matrice è 2 4 8 6 moltiplicarla per 3 equivale ad eseguire la seguente operazione: $(3 \times 2) (3 \times 4) (3 \times 8) (3 \times 6)$

Applichiamo l'algoritmo di Gauss:

Sottraiamo alla seconda riga, la prima moltiplicata per $\frac{1}{4}$ quindi:

$$\frac{1}{4} \times (4 \ 5 \ 9 \ 6) = (1 \ \frac{5}{4} \ \frac{9}{4} \ \frac{3}{2})$$

$$(1 \ 5 \ 11 \ 7) - (1 \ \frac{5}{4} \ \frac{9}{4} \ \frac{3}{2}) = (0 \ -\frac{15}{4} \ -\frac{35}{4} \ -\frac{11}{2})$$

La matrice quindi diventa:

$$A = \begin{pmatrix} 4 & 5 & 9 & 6 \\ 0 & -\frac{15}{4} & -\frac{35}{4} & -\frac{11}{2} \\ 7 & 3 & 2 & 1 \\ 2 & 1 & 0 & 8 \end{pmatrix}$$

E se allo stesso modo operiamo per la 3 riga (sottraendo la prima riga moltiplicata per $\frac{7}{4}$) e la 4 riga (sottraendo la prima riga moltiplicata per $\frac{4}{2} = \frac{1}{2}$):

$$\begin{pmatrix} 4 & 5 & 9 & 6 \\ 0 & -\frac{15}{4} & -\frac{35}{4} & -\frac{11}{2} \\ 0 & -\frac{23}{4} & -\frac{55}{4} & -\frac{19}{2} \\ 0 & -\frac{3}{2} & -\frac{9}{2} & 5 \end{pmatrix}$$

e così via

⋮

$$\begin{pmatrix} 4 & 5 & 9 & 6 \\ 0 & -\frac{15}{4} & -\frac{35}{4} & -\frac{11}{2} \\ 0 & 0 & -\frac{1}{3} & -\frac{16}{15} \\ 0 & 0 & 0 & \frac{52}{5} \end{pmatrix}$$

<https://matrixcalc.org/it/det.html#determinant-Gauss>

```

1  public void GaussJordan()
2  {
3      float A=0;
4      for (int k=0;k<righe-1;k++) //fissa la riga "perno"
5      {
6          for (int i=k+1;i<righe;i++)//scorre le righe
7          {
8              A=Matrice[i][k]/Matrice[k][k]; //calcola il coefficiente che moltiplicato al perno bisognerà'
9              //sottrarre alla i-esima riga
10             for (int j=k;j<colonne;j++)//scorre le colonne
11             {
12                 Matrice[i][j] =Matrice[i][j]-(A)*Matrice[k][j];
13             }
14         }
15     }
16 }
17

```

2.2 Sistemi di equazioni

$$\begin{cases} a_{00} \cdot x_1 + a_{01} \cdot x_2 + a_{02} \cdot x_3 + a_{03} \cdot x_3 = b_0 \\ a_{10} \cdot x_1 + a_{11} \cdot x_2 + a_{12} \cdot x_3 + a_{13} \cdot x_3 = b_1 \\ a_{20} \cdot x_1 + a_{21} \cdot x_2 + a_{22} \cdot x_3 + a_{23} \cdot x_3 = b_2 \\ a_{30} \cdot x_1 + a_{31} \cdot x_2 + a_{32} \cdot x_3 + a_{33} \cdot x_3 = b_3 \end{cases}$$

Ricordando il prodotto tra matrici riga per colonna allora possiamo scrivere:

$$\begin{pmatrix} a_{00} & a_{01} & a_{02} & a_{03} \\ a_{10} & a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{20} & a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{30} & a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix} \times \begin{pmatrix} x_0 \\ x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_0 \\ b_1 \\ b_2 \\ b_3 \end{pmatrix}$$

Se il determinante della matrice (a_{ij}) è diverso da zero, per il teorema di Rouché-Capelli possiamo affermare che $\exists!$ la soluzione.