

## 4 Gauss-Jordanova metoda eliminacija

### 4.1 Podsjetnik

#### 4.1.1 Matrice i osnovne operacije

Matricu A tipa  $m \times n$  zapisujemo kao uređenu tablicu elemenata posloženih u  $m$  redaka i  $n$  stupaca,

$$A = \begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} & \dots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & a_{m3} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix}, \quad (1)$$

a zbog praktičnosti, često se koristi i simbolički zapis

$$A = [a_{ij}] \quad (2)$$

ili  $A = (a_{ij})$ . U programskom jeziku C najjednostavnije je matricu deklarirati kao dvodimenzionalno polje (niz)

$$\text{tip } a[m+1][n+1]; \quad (3)$$

da ne moramo usklađivati indekse obzirom na uobičajeni matematički zapis te obaviti inicijalizaciju

$$\begin{aligned} \forall i \in [1, m] \\ \forall j \in [1, n] \\ a[i][j] = a_{ij}; \end{aligned} \quad (4)$$

odnosno ignorirati elemente polja gdje je  $i = 0$  ili  $j = 0$ . Radi jednostavnosti u tekstu prilikom pisanja algoritama koristimo uobičajenu matematičku notaciju u kojoj  $a_{ij}$  predstavlja element matrice  $[a_{ij}]$  u  $i$ -tom retku i  $j$ -tom stupcu.

Ako je A nulmatrica, tada su svi

$$a_{ij} = 0, \quad (5)$$

a ako je A kvadratna ( $m = n$ ) matrica reda  $n$ ,  $A \in \mathcal{M}_n$ , koja je:

- jedinična, svi

$$a_{ij} = \delta_{ij}, \quad (6)$$

- dijagonalna,

$$a_{ij} = 0 \text{ za } j \neq i, \quad (7)$$

- gornja trokutasta,

$$a_{ij} = 0 \text{ za } i < j, \quad (8)$$

- donja trokutasta,

$$a_{ij} = 0 \text{ za } i > j, \quad (9)$$

### Algoritam osnovnih operacija s matricama: $C = A \pm B$ , $D = \beta \cdot B$ , $T = A^\top$

zadani  $\beta$ ,  $a_{ij}$ ,  $b_{ij}$

$$\forall i \in [1, m]$$

$$\forall j \in [1, n]$$

$$c_{ij} = a_{ij} \pm b_{ij}$$

$$d_{ij} = \beta \cdot b_{ij}$$

$$t_{ij} = a_{ji}$$

### Algoritam množenja matrica $C = A \cdot B$

zadani  $a_{ij}, b_{ij}$

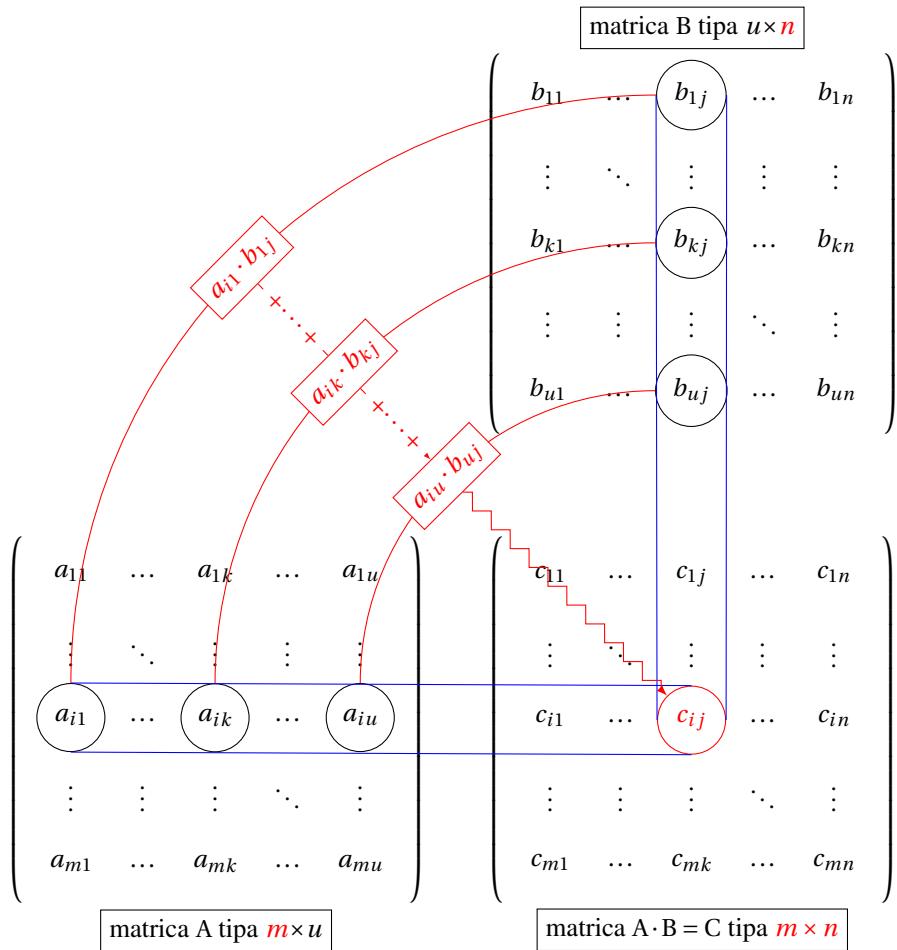
$$c_{ij} = 0$$

$$\forall i \in [1, m]$$

$$\forall j \in [1, n]$$

$$\forall k \in [1, u]$$

$$c_{ij} = c_{ij} + a_{ik} \cdot b_{kj}$$



#### 4.1.2 Sustavi linearnih jednadžbi

- Sustav od M linearnih jednadžbi  $j = 1 \dots M$ , s N nepoznanica  $x_j$ ,  $j = 1, 2, \dots, N$ ,

$$\begin{aligned}
 a_{11} \cdot x_1 + a_{12} \cdot x_2 + a_{13} \cdot x_3 + \cdots + a_{1N} \cdot x_N &= b_1 \\
 a_{21} \cdot x_1 + a_{22} \cdot x_2 + a_{23} \cdot x_3 + \cdots + a_{2N} \cdot x_N &= b_2 \\
 a_{31} \cdot x_1 + a_{32} \cdot x_2 + a_{33} \cdot x_3 + \cdots + a_{3N} \cdot x_N &= b_3 \\
 &\dots \\
 a_{M1} \cdot x_1 + a_{M2} \cdot x_2 + a_{M3} \cdot x_3 + \cdots + a_{MN} \cdot x_N &= b_M
 \end{aligned} \tag{10}$$

možemo zapisati u matričnom obliku

$$A \cdot X = B \tag{11}$$

gdje je  $A = [a_{ij}]$  matrica sustava,  $X = [x_j]$  matrica nepoznanica te  $B = [b_i]$  matrica slobodnih koeficijenata.

- Radi jednostavnosti često koristimo zapis pomoću proširene matrice sustava

$$A_p = A|B \tag{12}$$

- Sustav linearnih jednadžbi može biti

- nerješiv;
- rješiv (Kronecker-Capelli TM)  $\Leftrightarrow \text{rang}(A_p) = \text{rang}(A)$ 
  - \*  $\text{rang}(A) = M \Rightarrow$  sustav je rješiv
  - \* Cramerov sustav ( $\text{rang}(A) = N = M$ ) ima jedinstveno rješenje (numerički prezahtjevno)

$$x_i = \frac{\det(A_i)}{\det(A)} \tag{13}$$

gdje  $A_i$  dobijemo tako da  $i$ -ti stupac od  $A$  zamjenimo s  $B$

\*  $\text{rang}(A) < N \Rightarrow \infty$  rješenja koja se mogu izraziti preko  $N - \text{rang}(A)$  parametara

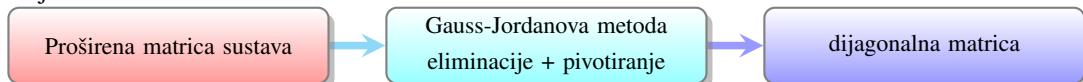
- Elementarne transformacije (ne mijenjaju rješenje)

- zamjene poretku jednadžbi (redaka proširene matrice)
- množenje jednadžbe (retka) skalarom
- dodavanje jedne jednadžbe drugoj (retka retku)

- Ostale zamjene:

- zamjene stupaca  $j$  i  $k$  odgovaraju zamjeni rješenja  $x_j \leftrightarrow x_k$

- Cilj:



- Primjer sustava od 4 linearne jednadžbe s 4 nepoznanice:

$$x_2 + 2x_3 - x_4 = 1$$

$$x_1 + x_3 + x_4 = 4$$

$$-x_1 + x_2 - x_4 = 2$$

$$2x_2 + 3x_3 - x_4 = 7$$

- matrica sustava A i matrica stupac b

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 2 & -1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 \\ -1 & 1 & 0 & -1 \\ 0 & 2 & 3 & -1 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 1 \\ 4 \\ 2 \\ 7 \end{pmatrix}.$$

- proširena matrica sustava

$$A|b = \left( \begin{array}{cccc|c} 0 & 1 & 2 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 4 \\ -1 & 1 & 0 & -1 & 2 \\ 0 & 2 & 3 & -1 & 7 \end{array} \right). \quad (14)$$

- Svođenje na gornju trokutastu (Gaussova metoda eliminacije)

$$\begin{array}{l} \left( \begin{array}{cccc|c} 0 & 1 & 2 & -1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 1 & 4 \\ -1 & 1 & 0 & -1 & 2 \\ 0 & 2 & 3 & -1 & 7 \end{array} \right) \xrightarrow{\text{zamjena redaka}} \left( \begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & 1 & 1 & 4 \\ -1 & 1 & 0 & -1 & 2 \\ 0 & 1 & 2 & -1 & 1 \\ 0 & 2 & 3 & -1 & 7 \end{array} \right) \xrightarrow{\text{R1+R2→R2}} \\ \left( \begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & 1 & 1 & 4 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 6 \\ 0 & 1 & 2 & -1 & 1 \\ 0 & 2 & 3 & -1 & 7 \end{array} \right) \xrightarrow{\text{R3-R2→R3}} \left( \begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & 1 & 1 & 4 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & -5 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & -5 \end{array} \right) \xrightarrow{\text{R4-R3→R4}} \\ \left( \begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & 1 & 1 & 4 \\ 0 & 1 & 1 & 0 & 6 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & -5 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right) \xrightarrow{\text{R1-R3→R1}} \left( \begin{array}{cccc|c} 1 & 0 & 0 & 2 & 9 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 11 \\ 0 & 0 & 1 & -1 & -5 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right) \end{array}$$

- Je li moguće svesti na dijagonalnu matricu (Gauss-Jordanova metoda eliminacije)?
- Što su rješenja?

## 4.2 Zadatak

- a) Osmislite algoritam koji radi Gauss-Jordanovu metodu eliminacije, odnosno kako napraviti transformaciju sustava (10) u gornje trokutasti pa dijagonalni s jediničnom matricom sustava

$$\begin{array}{l}
 a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 + \dots + a_{1N}x_N = b_1 & g_{11}x_1 + g_{12}x_2 + g_{13}x_3 + \dots + g_{1N}x_N = y_1 & x_1 & = r_1 \\
 a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 + \dots + a_{2N}x_N = b_2 & g_{22}x_2 + g_{23}x_3 + \dots + g_{2N}x_N = y_2 & x_2 & = r_2 \\
 a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 + \dots + a_{3N}x_N = b_3 & \Rightarrow g_{33}x_3 + \dots + g_{3N}x_N = y_3 & x_3 & = r_3 \\
 \dots & \dots & \dots & \dots \\
 a_{M1}x_1 + a_{M2}x_2 + a_{M3}x_3 + \dots + a_{MN}x_N = b_M & g_{MN}x_N = y_M & x_N & = r_M
 \end{array}$$

- b) Kako numeričke greške svesti na minimum? Promotrimo neke specifične slučajeve:

- Što ako je na dijagonali 0 kao u prethodnom primjeru u (14)?
- Mogu li nastati numerički problemi ako, nakon „nuliranja” elemenata ispod prvog elementa na dijagonali, dobijemo sustav sličan ovome

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & 4 & 6 \\ 0 & 10^{-8} & 358 & 27 \\ 0 & -91 & 55 & 9 \\ 0 & 7 & 76 & 923 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \end{pmatrix}$$

- Postizanje numerički stabilnijeg proračuna: pivotiranjem (parcijalno - zamjenom redaka, potpuno - zamjena redak i stupaca) na dijagonalu dovodimo najveći preostali element.
- Dakle, prije „nuliranja” elementa ispod 2. elementa na dijagonali, možemo transformirati sustav zamjenom 2. i 3. retka proširene matrice što odgovara zamjenama istih redaka u matrici sustava A i matrici slobodnih koeficijenata B = [y<sub>i</sub>]:

$$\begin{pmatrix} 1 & 3 & 4 & 6 \\ 0 & -91 & 55 & 9 \\ 0 & 10^{-8} & 358 & 27 \\ 0 & 7 & 76 & 923 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_3 \\ y_2 \\ y_4 \end{pmatrix}$$

ili zamjenom 2. i 3. stupca proširene matrice što odgovara zamjeni stupaca u A i redaka u rješenju X

$$\begin{pmatrix} 1 & 4 & 3 & 6 \\ 0 & 358 & 10^{-8} & 27 \\ 0 & 55 & -91 & 9 \\ 0 & 76 & 7 & 923 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} x_1 \\ x_3 \\ x_2 \\ x_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} y_1 \\ y_2 \\ y_3 \\ y_4 \end{pmatrix}$$

- Može li još bolje?

c) Testirajte kod tako da za istu matricu sustava

$$A = \begin{pmatrix} 4 & -2 & 1 \\ 3 & 6 & -4 \\ 2 & 1 & 8 \end{pmatrix}$$

riješite skup više linearnih jednadžbi,

$$A \cdot X_i = B_i, \quad i = 1, 2, 3$$

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ b_3 \end{pmatrix}$$

za vektore B

$$B_1 = \begin{pmatrix} 12 \\ -25 \\ 32 \end{pmatrix}, \quad B_2 = \begin{pmatrix} 4 \\ -10 \\ 22 \end{pmatrix}, \quad B_3 = \begin{pmatrix} 20 \\ -30 \\ 40 \end{pmatrix}.$$

Rješenje bi trebalo biti

$$X_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ -2 \\ 4 \end{pmatrix}, \quad X_2 = \begin{pmatrix} 0.312 \\ -0.038 \\ 2.677 \end{pmatrix}, \quad X_3 = \begin{pmatrix} 2.319 \\ -2.965 \\ 4.790 \end{pmatrix}.$$

Koraci prema rješenjima:

1. Iskoristite definicije iz Numerical Recipes priložene u arhivi NR\_GJ.zip. Raspakirajte arhiv u direktorij bez razmaka u putanji koja nije preduga (npr. u E). GJ.c sadrži funkciju

```
/* Funkcija koja izvodi Gauss-Jordanovu eliminaciju */
// Ulazni elementi: ai - sadrži koeficijente uz nepoznanice = A
//                      n - dimenzija matrice ai
//                      x - slobodni koeficijenti = b
//                      m - broj rjesenja
gaussj(ai,n,x,m);
// Izlazni elementi: ai - inverzna matrica od ulazne
//                      x - vrijednosti nepoznanica
```

koja Gauss-Jordanovom metodom eliminacije rješava  $m$  sustava od  $n$  linearnih jednadžbi s  $n$  nepoznanica te s istom matricom sustava  $A$ ,

$$A \cdot X_i = B_i, \quad i = 1 \dots m. \quad (15)$$

Definicije dodatnih funkcija (matrix, ivector, nrerror, ...) potrebnih njoj nalaze se u nrutil.h i nrutil.c. Funkcija matrix rezervira mjesto u memoriju za npr. matricu  $A$  tipa  $r \times s$

```
float **a;
a = matrix(1, r, 1, s);
```

pa u  $a[i][j]$  pohranjujemo element u  $1 \leq i \leq r$  redku i  $1 \leq j \leq s$  stupcu. Veza pokazivača i polja te primjer rezervacije memorije dani su u dodatku A.

2. Razmislite može li se Gauss-Jordanova metoda iskoristit za proračun inverzne matrice  $A^{-1} = [ai_{ij}]$ . Podsjetnik:  
 $A \cdot A^{-1} = I$ .

3. Doradite start\_GJ.c

- Učitajte broj broj sustava jednadžbi  $m$  i red matrice sustava  $n$  iz datoteke jednadzbe.txt (u dodatku B dan je primjer pisanja i čitanja u i iz datoteka).
- Koristeći matrix kreirajte dvodimenzionalna polja, odnosno matrice a i ai tipa  $n \times n$  te x i b matrice tipa  $n \times m$ .
- Inicijalizirajte polja a i b s elemntima zapisanim u datoteci jednadzbe.txt.
- Kopirajte polje a u polje ai te polje b u polje x.
- Pozovite gasussj.
- Rješenja i inverznu matricu pohranite u datoteku rjesenja.txt.

4. Obavite provjeru rješenja. Definirajte nova potrebna polja koristeći matrix. Ispitajte

$$A \cdot A^{-1} = I \quad (16)$$

$$A \cdot X_i = B_i \quad (17)$$

5. Upišite u datoteku jednadzbeC.txt podatke iz zadatka pod c) na prethodnoj stranici. Pokrenite program. Usporedite dobivena i dana rješenja.

*Opširnije:*

- Odgovori na predavanjima 30.05. i 3.6.
- Dodatna literatura je na moodle-u.

## A Pokazivači

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>

int main () {
    int niz[5] = {10,20,30,40,50};
    int *p, *novi;
    int i;

    // elementi niza
    for ( i = 0; i < 5; i++ ) {
        printf("%d, ", niz[i]);
    }
    printf("\n");

    // ispis pomocu pokazivaca
    p = niz;
    for ( i = 0; i < 5; i++ ) {
        printf("%d, ", *(p + i));
    }
    printf("\n");

    // ispis pomocu pokazivaca
    p = &niz[2];
    for ( i = 0; i < 5; i++ ) {
        printf("%d, ", *(p - 2 + i));
    }
    printf("\n");

    // rezervira memoriju za novi niz
    novi = malloc(3 * sizeof(int));
    novi[0] = 11;
    novi[1] = 22;
    novi[2] = 33;
    for ( i = 0; i < 3; i++ ) {
        printf("%d, ", novi[i]);
    }
    printf("\n");
    // brise novi niz iz memorije
    free(novi);

    return 0;
}
```

## B Datoteke

```
#include <stdio.h>

main() {
    FILE *dat;
    char tekst[125];
    int iw=1, jw=5, ir, jr;

    // otvara - kreira datoteku za pisanje
    dat = fopen("test.txt", "w");
    // upis teksta i brojeva
    fprintf(dat, "2 cijela broja:\n");
    fprintf(dat, "%d %d", iw, jw);
    // zatvaranje datoteke
    fclose(dat);

    // otvara datoteku za citanje
    dat = fopen("test.txt", "r");
    // prelazak u novi red označava kraj podatka kojeg cita
    fgets(tekst, 125, (FILE*)dat);
    // razmak označava kraj podatka kojeg cita
    fscanf(dat, "%d %d", &ir, &jr);
    // zatvaranje datoteke
    fclose(dat);

    printf("TEST: %d = %d, %d = %d\n", iw, ir, jw, jr);
    return 0;
}
```