GEOMETRIE ŞI ALGEBRĂ LINIARĂ

Curs 6 Sisteme de ecuații

Pentru a începe să discutăm despre rezolvarea sistemelor de ecuații liniare, vom introduce în cele ce urmează rangul unei matrice.

Definiția 1. Se numește rangul matricei $A \in \mathcal{M}_{m,n}(R), A \neq 0_{m,n}$, ordinul maxim al unui minor nenul al matricii A. Vom nota rangul cu rang(A). Prin convenție rang $(0_{m,n}) = 0$.

Aşadar rang $(A) = r \Leftrightarrow A$ are un minor de ordin r nenul şi toţii minorii de ordin mai mare (dacă există) sunt nuli.

Observația 2. (1) $\operatorname{rang}(A) \leq \min\{m, n\}$

- (2) $\operatorname{rang}({}^{t}A) = \operatorname{rang}(A)$
- (3) $\operatorname{rang}(A) = r \Leftrightarrow A$ are un minor de ordin r nenul şi toţi minorii de ordin r+1 nuli.

Demonstrație: " \Rightarrow "Clar. " \Leftarrow " Din formula Laplace, un minor de ordin s > r+1, deci e nul. Sau altfel: Folosind dezvoltarea după o linie, rezultă că orice minor de ordin r+2 e combinație liniară de ordin r+1, deci nul, și așa mai departe prin inducție.

(4) $\operatorname{rang}(A \cdot B) \leq \min\{\operatorname{rang}(A), \operatorname{rang}(B)\}\ \text{ptr. orice matrice } A \in \mathcal{M}_{m,n}(R) \text{ şi } B \in \mathcal{M}_{n,p}(R).$

Demonstrație: Din formula Binet-Cauchy un minor de ordin r a matricei $A \cdot B$ este o combinație liniară de minori de ordin r ai matricei A (respectiv B), deci $\operatorname{rang}(A \cdot B) \leqslant \operatorname{rang}(A)$ și $\operatorname{rang}(A \cdot B) \leqslant \operatorname{rang}(B)$.

(5) $A \in \mathcal{M}_{m,n}(\mathbb{R}), U \in \mathcal{M}_m(\mathbb{R})$ inversabilă şi $V \in \mathcal{M}_n(\mathbb{R})$ inversabilă, atunci rang $(U \cdot A) = \text{rang}(A) = \text{rang}(A \cdot V)$.

Demonstrație: $\operatorname{rang}(U \cdot A) \leq \min\{\operatorname{rang}(U), \operatorname{rang}(A)\} \leq \operatorname{rang}(A)$ și $\operatorname{rang}(A) = \operatorname{rang}(U^{-1}(U \cdot A)) \leq \operatorname{rang}(U \cdot A)$. Din cele două inegalități ne rezultă prima egalitate. Similar se demonstrează și a două egalitate.

1

Fie $A \in \mathcal{M}_{m,n}(R)$. Notăm cu $C_1(A), \ldots, C_n(A)$ coloanele matricei A. $C_j(A) \in \mathcal{M}_{m,1}(\mathbb{R}) \cong \mathbb{R}^m$.

Teorema 3 (Kronecker). rang
$$(A) = \dim \langle C_1(A), \ldots, C_n(A) \rangle$$

Deci teorema Kronecker ne spune că rang(A) este egal cu dimensiunea spațiului generat de coloanele matricei A. Acest spațiu este un subspațiu în \mathbb{R}^m .

Demonstrație: Dacă A = 0, este clar. Presupunem $A \neq 0$. Fie $r \in \mathbb{N}^*$ a.î. există un minor nenul de ordin r și toți minorii de ordin r+1 care-l bordează, (în caz că există) sunt nuli. Arătăm că dim $\langle C_1(A), \ldots, C_n(A) \rangle = r$. Cum rang(A) este un astfel de r, va rezulta că dim $\langle C_1(A), \ldots, C_n(A) \rangle = \operatorname{rang}(A)$. În plus, rezultă că orice astfel de r este egal cu rang(A).

Fără a restrânge generaliatea putem presupune că minorul Δ aflat la intersecția primelor r linii cu primele r coloane din A este nenul. Atunci $C_1(A), \ldots, C_r(A)$ sunt liniar independente. Altfel, am avea o relație de tipul $C_j(A) = \sum_{1 \leqslant i \leqslant r; i \neq j} \alpha_i C_i(A)$, pentru niște $(\alpha_i)_{1 \leqslant i \leqslant r; i \neq j}$. Notând cu $C_i(A)$ coloana de lungime r obținută luând primele r linii din $C_i(A)$, obținem $C_j(A) = \sum_{1 \leqslant i \leqslant r; i \neq j} \alpha_i C_i(A)$, deci în Δ o coloană este combinație de celelalte coloane, deunde $\Delta = 0$, o contradicție. Deci coloanele $C_1(A), \ldots, C_r(A)$ sunt liniar independente de unde dim $C_1(A), \ldots, C_n(A) > r$. Arătăm că $C_j(A) \in C_1(A), \ldots, C_r(A) > r$. Arătăm că $C_j(A) \in C_1(A), \ldots, C_r(A) > r$.

Fie
$$j > r$$
 c si $1 \leqslant i \leqslant m$. At unci
$$\begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1r} & a_{1j} \\ a_{21} & \dots & a_{2r} & a_{2j} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ a_{r1} & \dots & a_{rr} & a_{rj} \\ a_{i1} & \dots & a_{ir} & a_{ij} \end{vmatrix} = 0$$
 deoarece pentru

 $1 \le i \le r$ acest determinant are două linii $(i \ \text{si} \ r+1)$ egale, iar pentru i > r e un minor de ordin r+1 care bordează Δ .

Dezvoltând după ultima linie rezultă $d_1 \cdot a_{i1} + \ldots + d_r \cdot a_{ir} + \Delta \cdot a_{ij} = 0$, iar $d_1, \ldots d_r$ sunt niște complemenți algebrici ce nu depind de i.

Obţinem că $a_{ij} = -\Delta^{-1}d_1a_{i1} - \ldots - \Delta^{-1}d_ra_{ir}$ pentru orice $1 \leq i \leq m$, de unde $C_i(A) = -\Delta^{-1}d_1C_1(A) - \ldots - \Delta^{-1}d_rC_r(A)$, ceea ce doream.

Teorema 4 (versiunea pe linii a teoremei Kronecker). rang $(A) = \dim \langle L_1(A), \ldots, L_m(A) \rangle$, unde $L_i(A)$ sunt liniile matricei $A, L_i(A) \in \mathbb{R}^n$.

Demonstrație: Rezultă din faptul că $rang(A) = rang(^tA)$.

Corolarul 5 (al demonstrației teoremei Kronecker). Dacă pentru matricea A există un minor de ordin r nenul și toți minorii de ordin r+1 care-l bordează sunt nuli, atunci $\operatorname{rang}(A) = r$.

Rezolvarea sistemelor de ecuații liniare

Considerăm sistemul de ecuații liniare cu coeficienți reali:

(1)
$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \cdots + a_{1n}x_n = b_1 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + \cdots + a_{2n}x_n = b_2 \\ \vdots + \vdots + \vdots + \vdots + \vdots = \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \cdots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases}$$

Sistemul scris mai sus este un sistem de m ecuații cu n necunoscute. Matricea

asociată sistemului este
$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix} \in \mathcal{M}_{m,n}(\mathbb{R}) \text{ iar coloana ter-}$$

menilor liberi este
$$B = \begin{pmatrix} b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix} \in \mathcal{M}_{m,1}(\mathbb{R}).$$

Sistemul (??) se poate scrie sub formă matriceală
$$AX = B$$
, unde $X = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$ e

matricea necunoscutelor.

Considerăm și matricea extinsă,

$$A^{e} = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} & b_{1} \\ a_{21} & a_{22} & \cdots & a_{2n} & b_{2} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} & b_{m} \end{pmatrix} \in \mathcal{M}_{m,n+1}(\mathbb{R}).$$

care se obține din matricea A adăugând coloana n+1 formată din membrii drepți ai sistemului. Fiecare coloană este un vector în \mathbb{R}^m .

Definiția 6. Se numește *soluție* a sistemului de mai sus un vector $X = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \in \mathbb{R}^n$

care verifică toate ecuațiile sistemului.

Un sistem care admite cel puţin o soluţie se numeţe *compatibil*. Altfel acesta se numeşte *incompatibil*.

Teorema 7 (Kronecker-Capelli). Sistemul (??) este compatibil dacă şi numai dacă $\operatorname{rang}(A) = \operatorname{rang}(A^e)$.

Demonstrație: Observăm că $AX = x_1C_1(A) + \ldots + x_nC_n(A)$, deci sistemul (??) este echivalent cu $x_1C_1(A) + \ldots + x_nC_n(A) = B$.

"⇒" Dacă sistemul (??) este compatibil, fie $x_1, x_2, \ldots x_n$ o soluție. Atunci $B = x_1C_1(A) + \ldots + x_nC_n(A) \in C_1(A), \ldots, C_n(A) >$ şi deci $< C_1(A), \ldots, C_n(A), B >$ $< C_1(A), \ldots, C_n(A) >$. Avem dim $(< C_1(A), \ldots, C_n(A), B >) =$ dim $(< C_1(A), \ldots, C_n(A) >)$, şi din teorema Kronecker rezultă rang $(A^e) =$ rang(A).

"\(\infty\)" Avem rang(A) = rang(A^e) \(\Rightarrow\) dim(\(< C_1(A), \ldots, C_n(A) >\) = dim(\(< C_1(A), \ldots, C_n(A), B >\). Dar \(< C_1(A), \ldots, C_n(A) > \subset < C_1(A), \ldots, C_n(A), B >\), şi pentru că avem egalitate de dimensiuni atunci avem egalitatea spațiilor. Rezultă că $B \in < C_1(A), \ldots, C_n(A)$, adică există x_1, \ldots, x_n a.î. $B = x_1C_1(A) + \ldots + x_nC_n(A) \Rightarrow x_1, \ldots, x_n$ este soluție a sistemului (??) .

Cum se rezolvă sistemul (??) atunci când $rang(A) = rang(A^e)$?

Voi prezenta în continuare metoda eliminării Gauss-Jordan.

Observăm că un sistem liniar peste corpul $\mathbb R$ este echivalent (adică are aceleași soluții) cu un sistem obținut prin aplicarea de un număr finit de ori a unor operații de tipul:

- permutarea a două ecuații
- înmulțirea unei ecuații cu un scalar $\alpha \in \mathbb{R}^*$
- adunarea la o ecuație a unei alte ecuații înmulțite cu $\alpha \in \mathbb{R}^*$.

Pentru sistemul (??) scris sub forma matriceală AX = B, aceste operații înseamnă:

- permutarea a două linii
- înmulțirea unei linii cu $\alpha \in \mathbb{R}^*$
- adunarea la o linie a unei alte linii înmulțite cu $\alpha \in \mathbb{R}^*$

operații aplicate matricelor A și B, deci matricei extinse $A^e = (A|B)$.

Definiția 8. Se numește matrice eșalon o matrice cu proprietățile:

- liniile nule (dacă) există se află sub liniile nenule
- primul element nenul (de la stânga la dreapta) de pe fiecare linie nenulă este 1; acesta numindu-se pivotul liniei

- pivotul de pe linia i + 1 este la dreapta pivotului de pe linia i, pentru orice i
- orice pivot este singurul element nenul de pe coloana sa

Propoziția 9. Orice matrice poate fi transformată după un număr finit de operații cu linii într-o matrice eșalon.

Putem da acum algoritmul după Gauss-Jordan de rezolvare a sistemelor de ecuații. Scriem matricea A^e a sistemului și o aducem la forma eșalon. Dacă există un pivot pe ultima coloană atunci sistemul este incompatibil (în sistemul echivalent avem o ecuație 0 = 1).

Altfel, necunoscutele corespunzătoare coloanelor cu pivoți sunt coloanele principale, celelate secundare. Trecem necunoscutele secundare în membrul drept și le dăm valori arbitrare în \mathbb{R} și apoi calculăm necunoscutele principale în funcție de cele secundare. Sistemul e compatibil determinat (adică are soluție unică) dacă avem un pivot pe fiecare coloană în afară de ultima.

Observăm că numărul pivoților = $\operatorname{rang}(A^e)$ iar $\operatorname{rang}(A)$ numărul pivoților din primele n coloane și totodată numărul variabilelor principale.