

27

Алгебра 1I. Ранг на системи вектори

- Нека F е числово поле и $A \in F^{m \times n}$ е матрица

Def: / (минор от ред k)

Ако фиксираме пропълнени к реда и пропълнени к столбца от матрицата A , елементите, които са седят в пресечните им точки образуват квадратна матрица от ред k . Детерминантата на всяка такава матрица се нарича минор на A от ред k , $1 \leq k \leq \min(m, n)$

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \cdots & a_{1n} \\ a_{21} & \ddots & & \\ \vdots & & \ddots & \\ a_{m1} & a_{m2} & \cdots & a_{mn} \end{pmatrix} \quad D = \begin{pmatrix} a_{i_1 j_1} & \cdots & a_{i_1 j_k} \\ a_{i_2 j_1} & \cdots & a_{i_2 j_k} \\ \vdots & & \vdots \\ a_{i_k j_1} & \cdots & a_{i_k j_k} \end{pmatrix} \quad \begin{array}{l} 1 \leq i_1 \leq i_2 \cdots \leq i_k \leq m \\ 1 \leq j_1 \leq j_2 \cdots \leq j_k \leq n \end{array}$$

Def: / (ранг на матрица)

Една матрица $A \in F^{m \times n}$ има ранг r (и означаване $r(A) = r$, $\text{rank}(A) = r$), ако инициалният минор от ред r различен от нула и всички други минори от по-големи ред

Задачка: Ако всички минори от ред $r+1$ са нула, то и всички минори от ред, по-големи от $r+1$ също са равни на 0

\Rightarrow Ако $r(A) = r$, всички минори от $k > r$ са нули

Зад. От теоремата за транспонирана детерминанта $\det A^T = \det A \Rightarrow r(A^T) = r(A)$

Def: / (ранг на система вектори)

Нека V е линейно пространство и c_1, c_2, \dots, c_k е система вектори от V . Казваме, че системата вектори $\{c_i\}_{i=1}^k$ има ранг r (и пишем $r(c_1, c_2, \dots, c_k) = r$), ако съществува r линейно независими вектора от тази система и всички други вектори в системата са линейна комбинация

т.е. рангът на система вектори е равен на максималните брои линейно независими вектори в тази система

- рангът $r(c_1, c_2, \dots, c_k) = r(\underbrace{c_1', c_2', \dots, c_k'}_{\text{базис}}) = \dim L(c_1, c_2, \dots, c_k)$

Теорема за равенство на ранг на матрица с ранг на система от вектори
редове и ранг на система от вектори отъдове на матрицата

Нека F е числово поле и $A \in F^{m \times n}$, $A = (a_{ij})_{m \times n}$, като с a_1, a_2, \dots, a_m и b_1, b_2, \dots, b_n ще означим съответните вектори редовете и вектори отъдовече на A .

нама за доказането на съществуването на извадката

Тъй като $r(A) = r(a_1, a_2, \dots, a_m) = r(b_1, b_2, \dots, b_n) = r$

$$A = \begin{pmatrix} a_1 a_2 \dots a_m \\ a_{m+1} a_{m+2} \dots a_{m+r} \\ \vdots \quad \vdots \quad \vdots \\ a_r a_{r+1} \dots a_{m+r} \end{pmatrix} \rightarrow \begin{matrix} a_1 \\ a_2 \\ \vdots \\ a_r \\ b_1 \\ b_2 \\ \vdots \\ b_n \end{matrix}$$

Д-бо: Тъй като $r(A) = r \Rightarrow r(A^t)$, т.е. е достатъчно да докажем, че $r(A) = r = r(b_1, b_2, \dots, b_n)$

Ако $A = 0$ (нулевата матрица), то твърдението е очевидно.

Тъй като $r(A) = r \geq 1$, т.о. можем да съмнаме, че минор от ред 1, състоящ в горния ляв ъгъл е различен от нула.

$$A = \left(\begin{array}{c|cc|ccc} a_1 & \dots & a_m & a_{m+1} & \dots & a_{m+r} \\ \hline a_{m+1} & \dots & a_{m+r} & a_{m+1} & \dots & a_{m+r} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_r & \dots & a_{m+r} & a_r & \dots & a_{m+r} \\ \hline a_{m+1} & \dots & a_{m+r} & a_{m+1} & \dots & a_{m+r} \\ \vdots & & \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_m & \dots & a_{m+r} & a_m & \dots & a_{m+r} \end{array} \right) \text{ и } D = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ a_{21} & \dots & \dots & a_{2n} \\ \vdots & & & \vdots \\ a_{m1} & \dots & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} \det D \neq 0$$

Тъй като r е рангът на A и m е рангът на D . Ако има линейна зависимост между стълбовете b_1, \dots, b_r , то всичката зависимост ще е имала и в матрицата D и $\det D = 0$.

У же покажем, че всеки стълб b_i , $1 \leq i \leq r$ е лин. комбинация на стълбовете b_1, b_2, \dots, b_r и теоремата ще бъде доказана.

Тъй като i е произволно ест. число $1 \leq i \leq m$ и да образува квадрат матрица

$$D_i = \left(\begin{array}{c|cc|ccc} a_1 & a_2 & \dots & a_m & a_{11} \\ \hline a_{m+1} & \dots & \dots & a_{m+r} & a_{21} \\ \vdots & & & \vdots & a_{31} \\ a_r & \dots & \dots & a_{m+r} & a_{41} \\ \hline a_{m+1} & \dots & \dots & a_{m+r} & a_{i1} \\ \vdots & & & \vdots & a_{(r+1)1} \end{array} \right) \text{ Д-бо от } r+1 \text{ ред образува добавъчна } i\text{-тия вектор стълб на } A \text{ и } i\text{-тия вектор ред на } A$$

Ако $i \leq r$, то има общи елементи реда в D_i и $\det D_i = 0$

Ако $r+1 \leq i \leq m$, то $\det D_i = 0$, защото $r(A) = r$ и D_i е минор от $(r+1)$ ред на A $\Rightarrow \det D_i = 0$ (всички минор от $r+1$ ред на $A = 0$)

- Тъй като A_1, \dots, A_r са агрегиратите кашите на $a_{11}, a_{12}, \dots, a_{1n}$ и ~~а~~ е агрегиратото кашество на a_{ij} и $A_i = \det D = \Delta$

Доказаване детерминантата на D_i по ~~изходният ред~~

$$a_{i1} A_1 + \dots + a_{ir} A_r + a_{ii} \Delta = 0 \text{ т.к. } \Delta \neq 0, \text{ то}$$

$$a_{ii} = -\frac{A_1 \cdot a_{i1}}{\Delta} - \dots - \frac{A_r \cdot a_{ir}}{\Delta}$$

$$\text{Всеко от агрегиратите кашите } A_j = (-1)^{(r+1)+j} \begin{vmatrix} a_{11} & \dots & a_{1j}, a_{j+1} & \dots & a_{11} \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{r1} & \dots & a_{rj-1}, a_{r,j+1} & \dots & a_{r1} \end{vmatrix}_2$$

така за всяко едно от останалите уравнения се получава

Не зависи от избора на реда i , така:

$$\text{за всяко } i=1, 2, \dots, m \quad a_{i1} = \frac{A_1 a_{11}}{\Delta}, \quad a_{i2} = \frac{A_2 a_{12}}{\Delta}, \dots, \frac{A_m a_{1m}}{\Delta}$$

Всяки елементи a_{ij} на 1-тия стълб b_1 е линейна комбинация на останалите елементи на стълбовете b_1, \dots, b_r с едни и същи кофициенти за всяко $i=1, 2, \dots, m$. Следователно b_1 е линейна комбинация на b_1, \dots, b_r със същите кофициенти.

Сигурно: Ако A е квадратна матрица от ред n , то $\det A = 0$, т.е.

редовете (стълбовете) на A са линейно зависими.

II Системи ~~линейни~~ уравнения - СЛУ

СЛУ наричани системи от уравнения от първа степен с няколко неизвестни

Първа е дадена системата

m -уравнение

n -неизвестни

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + a_{m2}x_2 + \dots + a_{mn}x_n = b_n \end{cases}$$

Кофициентите и свободните членове са числово поле F

Матрица на системата се нарича

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix} \quad A = (a_{ij})_{m \times n}$$

Разширената матрица на системата наричани

$$\bar{A} = \left(\begin{array}{ccc|c} a_{11} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} & b_m \end{array} \right) \quad \bar{A} = (a_{ij}, b_i)$$

- Решение на СЛУ е всяка наредена n -торка от числа (s_1, s_2, \dots, s_n) , за която всяко уравнение е тъждество след заместване
- Една система се нарича нечисленна - ако няма решение
съществува - ако има поне едно решение
- Една съществуваща система наричани определена - точно 1 решение
неопределена - повече от 1 решение

Теорема на Руме

(може да е само)
може и да има)

Една СЛУ е съществуваща Т.С.Т.К $r(A) = r(\bar{A})$, равност на матрицата на системата съвпада с ранга на разширената матрица

Доказателство: Нека b_1, b_2, \dots, b_n са векторите отълбове на матр. A , а b е отълба от свободните членове в разширената матрица

$$r(A) = r(b_1, b_2, \dots, b_n) \quad r(\bar{A}) = r(b_1, b_2, \dots, b_n, b) \leq r(A)$$

Тогава $r(A) = r(\bar{A})$ т.е. т.к. в е минимална кандидатка на b_1, \dots, b_n .

т.е. $b \in \{b_1, b_2, \dots, b_n\}$ т.е. съществуват коф. $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n$, т.е.

$\lambda_1 b_1 + \lambda_2 b_2 + \dots + \lambda_n b_n = b$, но това е еквивалентно на факта, че n -мерката $(\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_n)$ е решение на системата, т.е. тя е съществуваща

Геометрическият начин за съществуващото на дадена система, но не показва начин за находачето на решението ѝ.

III XCLY

-XCLY, в която свободните членове са равни на 0 се нарича хомогенна CLY.

$$\left| \begin{array}{l} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = 0 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = 0 \end{array} \right. \quad \begin{array}{l} \text{Тази система е винаги съществуваща,} \\ \text{затова приложава нулевото решение} \end{array}$$

Ако $m > n$, то тези уравнения са излишни (най-много от n са от n)

Ако $m \leq n$, то $r(A) \leq m < n$ и тогава системата има десетрено много решения, в частност и нулевото

Ако $m = n$ и $r(A) = n$ и системата е определена \Rightarrow само нулево решение

Мн-вото от решенията на CL е подпространство на мн. пр-во F^n

Ако $\alpha = (\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)$ е решение на системата 2), т.е. на $XCLY$ и $\beta = (\beta_1, \beta_2, \dots, \beta_n)$ е решение на същата хомогенна система, то и произвъдната мн. кандидатка на тези решения е решение на XCLY-то.

Този начин наименува п линейността, то разширяване системата в мн. пр-во

$$V = F^n \text{ над } F$$

Ако α и β са решения на 2), то за $\forall \lambda, \mu \in F \Rightarrow \lambda \cdot \alpha + \mu \cdot \beta$ е решение на XCLY

\Rightarrow по примеръл за подпространство

\Rightarrow мн-вото от решенията на DCCLY е подпространство на пространството от наредени n -мерки числа. Т.е. $\{\text{реш. на 2}\} \subseteq F^n = V$

Уд покажа, че $\lambda \alpha + \mu \beta$ е решение на системата.

За всяко едно от уравненията се прави проверка:

$$\text{т.к. } \alpha \text{ и } \beta \text{ са решения, то } \begin{array}{l} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = 0 \\ a_{21}x_1 + \dots + a_{2n}x_n = 0 \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = 0 \end{array} \quad \begin{array}{l} \text{записваме} \\ \Rightarrow \\ \text{или} \end{array}$$

$$\Rightarrow a_{11}(\lambda \cdot \alpha_1 + \mu \cdot \beta_1) + a_{12}(\lambda \cdot \alpha_2 + \mu \cdot \beta_2) + \dots + a_{1n}(\lambda \cdot \alpha_n + \mu \cdot \beta_n) =$$

$$= \lambda(a_{11}\alpha_1 + a_{12}\alpha_2 + \dots) + \mu(a_{11}\beta_1 + a_{12}\beta_2 + \dots + a_{1n}\beta_n) = 0$$

така за всяко едно от останалите уравнения се получава, че всяко
едно уравнение е токсично равно на 0 след заместване $\Rightarrow \lambda \alpha + \mu \beta = 0$

Фундаментална система от решения

Всеки базис на пространството от решенията (ако то е нещарово) гла хомогената
система 2) се нарича фундаментална система решения на тази система.

Всяко УСР се състои от линейно независими вектори от F^n , които са
решения на X и \forall друго решение е тяхна лин. комбинация.

Зад. Ако U е подпространство на F^n , за F -шарово пад, то U може да се
представи като

$$U = \{(\alpha_1, \alpha_2, \dots, \alpha_n)_{\alpha_i \in V} \text{ или } U: XCLY \rightarrow \text{т.е. } U \text{ се представи като } XCLY\}$$

Теорема: Нека U е пространства от решения на $XCLY$ (2). Тогава, ако
 $r(A) = r$, то $\dim U = n - r$
(т.е. всяка УСР на системата има $n - r$ друго решение)

Def: за $\lambda_3, \lambda_4, \dots, \lambda_r$ (други, лин. комбинации, азотнукратни на линесвързан?

Shift

Ctrl