

14) Т1 О базисная миноры. Нахождение минора с помощью ЭМ.
 Р-1 Т2 Кронекера-Копелли

Пусть $A \in M_{m \times n}$

$\text{rk } A = r$

Def Минор k -го пор-ка - квадратная подматрица, расположенная на пересечении выбранных k строк и k столбцов.

$M_{i_1 \dots i_k}^{j_1 \dots j_k}$ - стр-ки
 $j_1 \dots j_k$ - стол-цы

Note Определитель этой подматрицы так же наз-ют минором

Def Минор $M_{j_1 \dots j_k}^{i_1 \dots i_k}$ - невырожденный, если $\text{rk}(M_{j_1 \dots j_k}^{i_1 \dots i_k}) = k$

Утв Если $\text{rk } A = r$, то в A не может быть минора порядка $> r$

Д-во

Следует от противного

Def Если $\text{rk } A = r$, то A её невырожд. минор пор-ка r - базисный

ТЛ (О базисная миноры)

Пусть $\text{rk } A = r$. Тогда

а) В матрице A существует базисный минор

б) Всякая строка A явл-ся ЛК базисной строки

в) Всякий столбец A явл-ся ЛК базисного столбца

г) С помощью ЭМ строк и столбцов A можно привести к виду, где на месте базисного минора стоит E_r , а остальные э-м-ты = 0

Д-во

В матрице A есть r ЛК строк.

$\bar{a}_{i_1} \bar{a}_{i_2} \dots \bar{a}_{i_r}$

Так же в A найдутся r ЛК столбцов

$\bar{b}_{j_1} \dots \bar{b}_{j_r}$

$M_{j_1 \dots j_r}^{i_1 \dots i_r}$ - базисный. Покажем это

$\bar{a} \left(\begin{array}{c|c} M & \end{array} \right) \quad \bar{a} \notin M \Rightarrow \exists \lambda_1 \dots \lambda_r \quad \bar{a} = \lambda_1 \bar{a}_{i_1} + \dots + \lambda_r \bar{a}_{i_r}$

В итоге можно аннулировать строку \bar{a} , применяя ЭМ первого типа.

Аналогично аннулирует все прочие строки.

Аналогично стол-цы аннулирует все НЕ базисные стол-цы.

$$\Rightarrow \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & M & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

Покажем, что M - невырожден.

Пусть $\text{rk } M < r$.

Значит столбцы этого минора $\perp 3$

Т.к. при \exists n строк сохраняют зависимости между столбцами \Rightarrow столбцы A , пропуская M $\perp 3$?!

$\Rightarrow M$ невырожден.

Т.е. $\text{rg } M = r$, то его единично-диаг. вид - E . \square

7.1 (критерий Кронекера-Кэпелли)

Пусть система л.у. $Ax = b$.

Система совместна $\Leftrightarrow \text{rg } A = \text{rg } \tilde{A} (= \text{rg } (A|b))$

Д-во.

Пусть с-ма совместна. Приведем \tilde{A} к ступенчатому виду.

В соответствии с методом Гаусса система совместна

\Leftrightarrow нет ни одного лидера в столбце свободных членов

Тогда число ненулевых строк в $A_{\text{ст}}$ и $\tilde{A}_{\text{ст}}$ одинаковое \Leftrightarrow

$\Leftrightarrow \text{rg } A_{\text{ст}} = \text{rg } \tilde{A}_{\text{ст}} \Leftrightarrow \text{rg } A = \text{rg } \tilde{A}$ \square

7.2 (критерий определенности совместной СЛУ)

Совместная СЛУ является опр.-й $\Leftrightarrow \text{rg } A = \text{числу нульв. -х} = n$

Д-во.

Приведем \tilde{A} к ступ. виду.

Система явл-ся опр.-й \Leftrightarrow все нульв. чл-е $\Leftrightarrow n = \text{rg } A_{\text{ст}} = \text{rg } A$. \square