

Билет 1

Ранг матрицы. Теорема о ранге матрицы. Теорема о базисном миноре

Опр Максимальное число ЛНЗ строк матрицы назовём рангом матрицы по строкам ($\text{str} \text{rg } A$). Строки из этого набора назовём базисными.

Аналогично определим ранг по столбцам ($\text{col} \text{rg } A$)

Опр Ранг матрицы — число ненулевых строк в ступенчатом виде матрицы

($\text{rg } A$)

Лемма

Элементарные преобразования строк не меняют $\text{str} \text{rg}$ и $\text{col} \text{rg}$.

□ 1) $\text{str} \text{rg}$

Выделим базис из строк. При \forall элементарных преобразованиях все базисные строки остаются ЛНЗ, а все остальные так же выражаются в этом базисе

(см. прошлый семестр) $\Rightarrow \text{str} \text{rg}$ не меняется.

2) $\text{col} \text{rg}$

Пусть $a_{j_1}, a_{j_2}, \dots, a_{j_r}$ — базисные столбцы. Тогда \forall столбец a_i матрицы

A представляется их линейной комбинацией: $a_i = x_1 a_{j_1} + x_2 a_{j_2} + \dots + x_r a_{j_r}$

Запишем это в виде системы $A_r X = a$. Т.к. после элементарных преобразований

мы получаем эквивалентную систему, то $\text{col} \text{rg}$ не меняется ■

Теорема (о ранге матрицы)

$$\text{strng } A = \text{colrg } A = \text{rg } A$$

□ По лемме, элементарные преобразования строк не меняют strng и colrg . rg не меняется по определению. Тогда приведём A к ступенчатому виду алгоритмом Гаусса. Докажем, что:

1) $\text{strng} = \text{rg}$

Если $\text{strng} > \text{rg}$, то в наборе ЛНЗ строк есть нулевая, что невозможно.

Если $\text{strng} < \text{rg}$, то \exists некая строка в ступенчатом виде, которая выражается линейной комбинацией других строк, но тогда элементарными преобразованиями её можно занулить \Rightarrow матрица не приведена к ступенчатому виду. Противоречие.

$\Rightarrow \text{strng} = \text{rg}$

2) $\text{colrg} = \text{rg}$

Выберем rg столбцов, в которых стоят лидеры строк. Из этих столбцов выберем строки, которые ненулевые. Получим матрицу размера $\text{rg} \times \text{rg}$. Так в ней все строки ЛНЗ, то по теореме Крамера система $Ax = ci$ совместна линейно-независимы.

Опр Пусть B - квадратная подматрица матрицы A . B имеет размер $n \times n$.

B называется базисной подматрицей, если $\det B \neq 0$ и если \exists подматрицу большего размера, то они вырождены.

Опр Если B - базисная подматрица A , то $\det B$ называется базисным минором.

Теорема (о базисном миноре)

Порядок базисного минора равен $\text{rg } A$.

□ Выберем эту матрицу B . Т.к. $\det B \neq 0$, то все её строки ЛНЗ \Rightarrow все соответствующие строки матрицы A тоже ЛНЗ $\Rightarrow m \geq \text{rg } A$, где m - порядок базисного минора. Пусть $m > \text{rg } A$. Тогда в A есть m ЛНЗ строк, это противоречит определению ранга $\Rightarrow m = \text{rg } A$ ■

Продолжение теоремы о ранге

где A - наша матрица $\text{rg} \times \text{rg}$, a_i - произвольный ^{столбец} вектор $\neq 0$ \forall столбцу

Матрица выражается по ранжам rg столбцам, т.к. 0 координаты не берут $\Rightarrow \text{col } \text{rg} = \text{rg}$