

## Семинар 13 (5.12.2022)

## Краткое содержание

Сначала разобрали следующую типовую задачу: дана линейно независимая система векторов  $v_1, \dots, v_m \in F^n$ , требуется дополнить её до базиса всего пространства  $F^n$ .

**ВНИМАНИЕ, 2212 ГРУППА, Я ЭТОТ МЕТОД НА СЕМИНАРЕ ОБЪЯСНИЛА НЕПРАВИЛЬНО, ЧИТАЕМ КОНСПЕКТ И ПОНИМАЕМ!!!**

**Первый способ (не оптимальный):**

1. приписать к векторам-столбцам  $v_1, \dots, v_m$  векторы стандартного базиса  $e_1, \dots, e_n$
2. привести матрицу к ступенчатому виду элементарными преобразованиями **строк**
3. Если теперь рассмотреть столбцы, содержащие ведущие элементы строк, то соответствующие им векторы исходной системы  $v_1, \dots, v_m, e_1, \dots, e_n$  и будут образовывать искомым базис

Последнее утверждение справедливо по мотивам предыдущего семинара, где мы с вами повторили, что при элементарных преобразованиях строк линейные зависимости между столбцами сохраняются.

**ИТОГО. ГДЕ Я ВАС ОБМАНУЛА:** над получившейся матрицей, где по столбцам записаны  $v_1, \dots, v_m, e_1, \dots, e_n$ , надо делать преобразования **НЕ ПО СТОЛБЦАМ**, а по **СТРОЧКАМ**.

В качестве примера рассмотрим, как данный алгоритм работает на векторах  $v_1 = (1, 2, 3, 4)$  и  $v_2 = (2, 4, 5, 6)$ :

1. приписываю векторы  $e_1, \dots, e_4$ :

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 5 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 4 & 6 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

2. элементарными преобразованиями строк привожу к ступенчатому виду:

$$\begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & 4 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 5 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 4 & 6 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \sim \begin{pmatrix} 1 & 2 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & -1 & -3 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & 0 & -2 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & -2 & 1 \end{pmatrix}$$

3. столбцы, содержащие ведущие элементы строк, — это 1, 2, 3, 4. на 1 и 2 столбцах и так стояли мои линейно независимые  $v_1, v_2$ . а вот их дополнением стали векторы на столбцах 3 и 4, то есть  $e_1 = (1, 0, 0, 0)$  и  $e_2 = (0, 1, 0, 0)$ .

**Второй способ (быстрый):** Более быстрый алгоритм использует следующее ключевое соображение, уже обсуждавшееся нами ранее: при элементарных преобразованиях системы векторов сохраняется её линейная оболочка. Алгоритм будет следующим:

1. записать векторы в столбцы матрицы
2. элементарными преобразованиями **столбцов** привести матрицу к транспонированному ступенчатому виду
3. дополнить полученную систему до базиса  $F^n$  векторами стандартного базиса, номера которых не являются номерами ведущих элементов столбцов полученного транспонированного ступенчатого вида. другими словами, дополнить теми векторами из стандартного базиса, которые «заполняют недостающие ступеньки вашей матрицы»

В результате применения данного алгоритма для тех же векторов  $v_1 = (1, 2, 3, 4)$  и  $v_2 = (2, 4, 5, 6)$  дополняющими до базиса всего  $F^4$  получаются векторы  $e_2 = (0, 1, 0, 0)$  и  $e_4 = (0, 0, 0, 1)$ . (Обратите внимание, что дополнение до базиса не единственно!)

Дальше перешли к понятию ранга системы векторов и ранга матрицы. Разобрали базовые свойства ранга матрицы и алгоритм его вычисления для заданной матрицы:

1. привести матрицу к ступенчатому виду элементарными преобразованиями строк
2. ранг равен числу ненулевых строк в ступенчатом виде

Доказали соотношение  $\text{rk}(A + B) \leq \text{rk} A + \text{rk} B$  и вывели из него соотношение  $\text{rk}(A - B) \geq \text{rk} A - \text{rk} B$ . Обсудили, что нулевая матрица является единственной матрицей ранга 0 и что матрицы ранга 1 — это в точности матрицы, представимые в виде произведения ненулевого столбца на ненулевую строку.

Обсудили, что всякая матрица ранга  $r$  представима в виде суммы  $r$  матриц ранга 1 и не представима в виде суммы меньшего числа таких матриц. Алгоритм нахождения такого представления для конкретной матрицы  $A$ :

1. найти максимальную линейно независимую систему столбцов  $A^{(i_1)}, \dots, A^{(i_r)}$
2. выразить через неё все остальные столбцы из  $A$
3. записать в  $j$ -й столбец  $k$ -го слагаемого ту компоненту разложения столбца  $A^{(j)}$ , которая пропорциональна столбцу  $A^{(i_k)}$ .

Применили этот алгоритм для матрицы  $\begin{pmatrix} 1 & 1 & 0 & 2 \\ 3 & -3 & 2 & 0 \\ 2 & -1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$ , нашли ее ранг и разложили её в сумму двух матриц ранга 1.



#### Домашнее задание к семинару 14. Дедлайн 12.12.2022

Номера с пометкой П даны по задачку Проскурякова, с пометкой К — Кострикина.

1. КЗ4.14(а,б)
2. К7.2(б,в).
3. П624
4. П628
5. Докажите, что  $\text{rk}(AB) \leq \min(\text{rk}(A), \text{rk}(B))$  для любых матриц  $A \in \text{Mat}_{m \times n}(F)$ ,  $B \in \text{Mat}_{n \times p}(F)$ .
6. Найдите ранг  $r$  матрицы из номера П608 и представьте её в виде суммы  $r$  матриц ранга 1.

7. Дана матрица  $A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 & -1 \\ 0 & 1 & 1 & 2 \\ -1 & 1 & 0 & 3 \\ 1 & 1 & 2 & 1 \end{pmatrix}$ . Найдите все возможные значения величины  $\text{rk}(A + B)$ ,

где  $B$  — матрица того же размера и  $\text{rk} B = 1$ . Ответ обоснуйте.

8. Про матрицу  $A$  размера  $5 \times 5$  известно, что её ранг равен 3. Какие значения может принимать ранг матрицы  $A + E$ ?

