

# Матрицы и СЛАЗ

## ① Матрицы

$$x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix} \quad [n \times 1]$$

вектор-столбец

$$x \in \mathbb{R}^n$$

$$A = \begin{matrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1m} \\ a_{21} & a_{22} & \dots & a_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{n1} & a_{n2} & \dots & a_{nm} \end{matrix} \quad [n \times m]$$

матрица - таблица

из чисел

$$A \in \mathbb{R}^{n \times m}$$

Что можно делать?

$$1) \quad C = A + B \quad c_{ij} = a_{ij} + b_{ij}$$

размеры  
согласуют

$$2) \quad C = \lambda \cdot A \quad c_{ij} = \lambda \cdot a_{ij}$$

$\mathbb{R}^{n \times m}$      $\mathbb{R}$      $\mathbb{R}^{n \times m}$

$$3) \quad \begin{matrix} m \\ \square \\ n \end{matrix} \quad C = \begin{matrix} m \\ \square \\ n \end{matrix} \quad = m \quad \begin{matrix} \bullet \\ \square \\ K \end{matrix} \quad \begin{matrix} A \\ \square \\ K \end{matrix} \quad \cdot K \quad \begin{matrix} \bullet \\ \square \\ n \end{matrix} \quad B$$

$$c_{ij} = \sum_{k=1}^K a_{ik} \cdot b_{kj}$$

размеры - валиды

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11}x_1 + a_{12}x_2 + a_{13}x_3 \\ a_{21}x_1 + a_{22}x_2 + a_{23}x_3 \\ a_{31}x_1 + a_{32}x_2 + a_{33}x_3 \end{pmatrix}$$

$[3 \times 3]$        $[3 \times 2]$        $[3 \times 2]$

$$\begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} \\ b_{21} & b_{22} \\ b_{31} & b_{32} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \cdot \\ \cdot \\ \cdot \end{pmatrix}$$

$[2 \times 3]$        $[3 \times 2]$        $[2 \times 2]$

Скалярное произведение:

$$\langle x, y \rangle = \left\langle \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} \right\rangle = x_1y_1 + x_2y_2 + \dots + x_ny_n =$$

$$= \sum_{i=1}^n x_i y_i = x^T \cdot y = (x_1, \dots, x_n) \cdot \begin{pmatrix} y_1 \\ \vdots \\ y_n \end{pmatrix} = \bullet$$

Транспонирование

$\begin{matrix} [1 \times n] & [n \times 1] \\ [n \times 1] & [1 \times 1] \end{matrix}$

$$A \cdot B \neq B \cdot A$$

$\begin{matrix} [k \times n] & [n \times k] \\ [n \times k] & [k \times n] \end{matrix}$

$\begin{matrix} [k \times k] \\ [n \times n] \end{matrix}$

4) Транспонирование

$$\begin{pmatrix} 1 & 4 \\ 2 & 5 \\ 3 & 6 \end{pmatrix}^T = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & 6 \end{pmatrix}$$

$$A = (a_{ij}) \quad A^T = (a_{ji})$$

$$(AB)^T = B^T A^T$$

Задача: показать

5) След квадратной матрицы  $A \in \mathbb{R}^{n \times n}$

$$\text{tr}(A) = \text{tr}\left(\begin{array}{|ccc|} \hline & & \\ \hline \end{array}\right) = \sum_{i=1}^n a_{ii}$$

$$\text{tr}(\lambda \cdot A + B) = \lambda \cdot \text{tr}(A) + \text{tr}(B)$$

$$\text{tr}(A \cdot B) = \text{tr}(BA)$$

$$\text{tr}(ABC) = \text{tr}(\underline{CAB}) = \text{tr}(\underline{BCA})$$

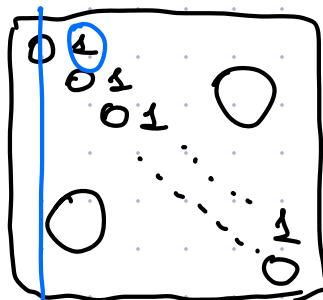
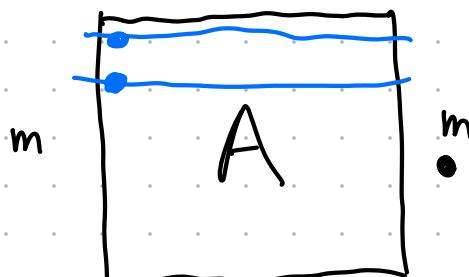
и отсюда получаем что умножение матриц не коммутативно

$$\text{tr}(AB) = \sum_{i=1}^n (\underline{AB})_{ii} = \sum_{i=1}^n \left( \sum_{r=1}^k A_{ir} B_{ri} \right)$$

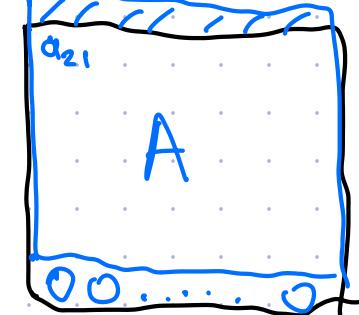
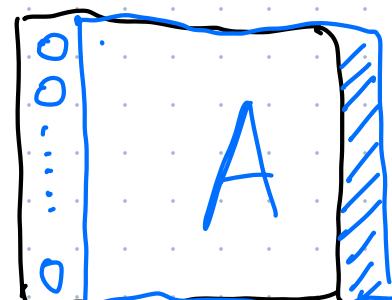
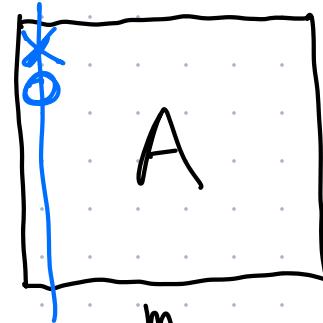
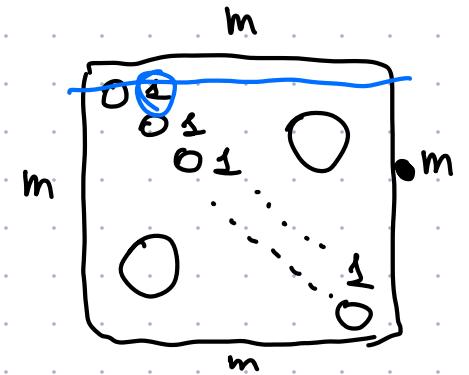
$\left. \right)$

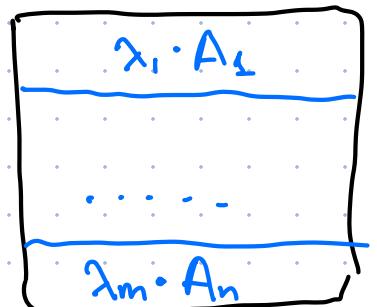
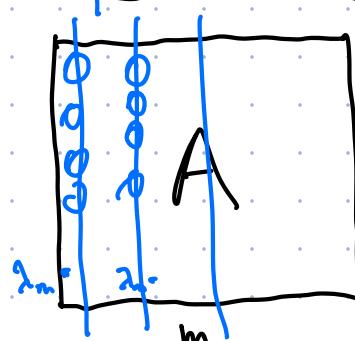
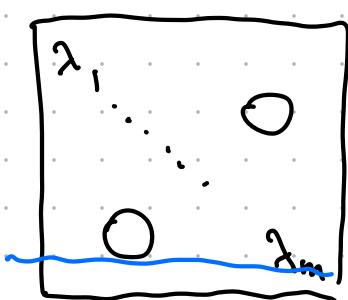
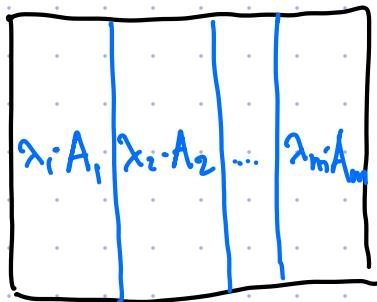
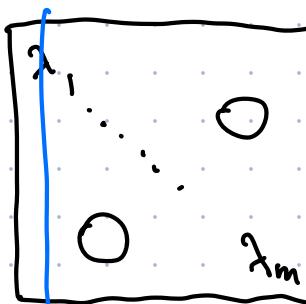
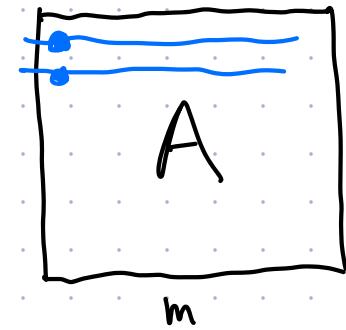
$$\text{tr}(BA) = \sum_{r=1}^k (\underline{BA})_{rr} = \sum_{r=1}^k \left( \sum_{i=1}^n B_{ri} A_{ir} \right)$$

Иллюстрации



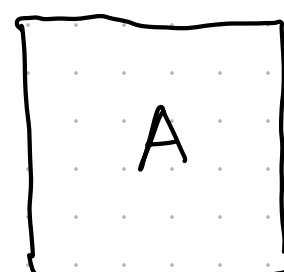
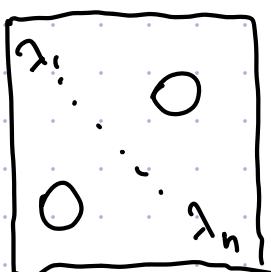
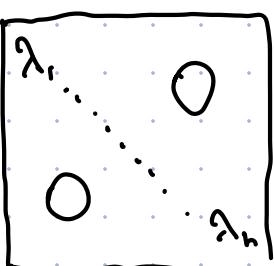
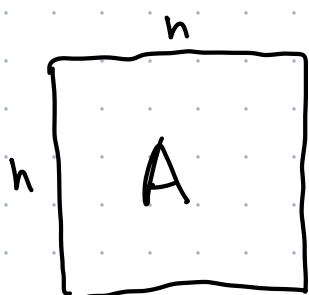
Что произойдет  
с  $A^2$ ?





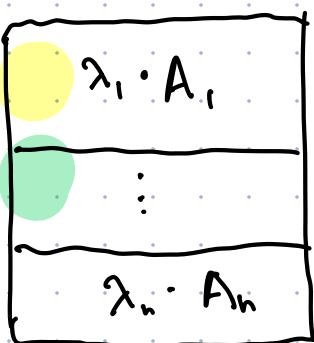
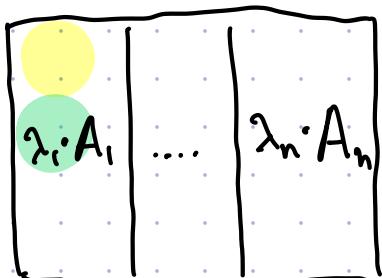
Действие на A слева - как строками  
справа - как столбцами

### Задачи



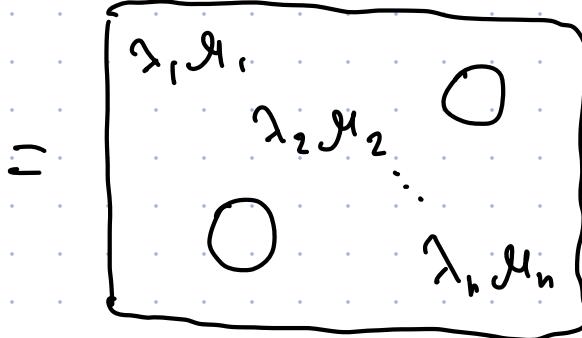
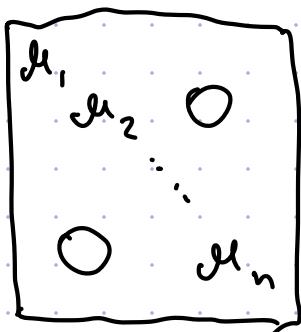
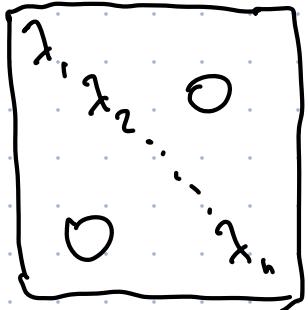
$$i \neq j \quad \lambda_i \neq \lambda_j$$

Как выглядит A?



$$\begin{aligned} \lambda_1 a_{11} &= \lambda_1 \cdot a_{11} \\ \lambda_1 \cdot a_{21} &= \lambda_2 \cdot a_{21} \\ \Rightarrow a_{21} &= 0 \end{aligned}$$

Перенос  $\Rightarrow$  все  
эл. блоки диагонали  
нули



## ② СЛАГ

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases}$$

$$Ax = b$$

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} \end{pmatrix}$$

$$b = \begin{pmatrix} b_1 \\ \vdots \\ b_m \end{pmatrix}$$

$$x = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_n \end{pmatrix}$$

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

Черт: решить систему  $\Rightarrow$  Алгоритм Гаусса

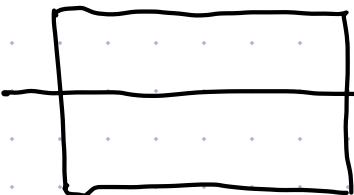
Элементарные преобразования:

(не меняют лин-во решений)

$$(I) \quad \begin{matrix} (i) \\ (j) \end{matrix} \quad \left[ \begin{array}{l} (i) \times \lambda \neq 0 \\ \oplus (i) \cdot \lambda + (j) \end{array} \right] \quad \begin{matrix} \\ \parallel \\ (j) \end{matrix}$$

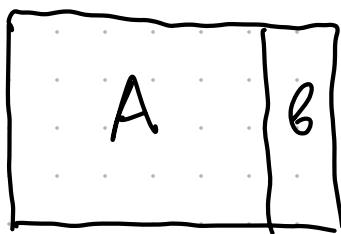
$$(II) \quad \begin{matrix} : \\ j \end{matrix} \quad \text{swap}$$

(III)

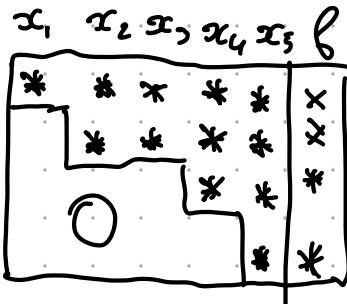


$$(i) \times \lambda \neq 0$$

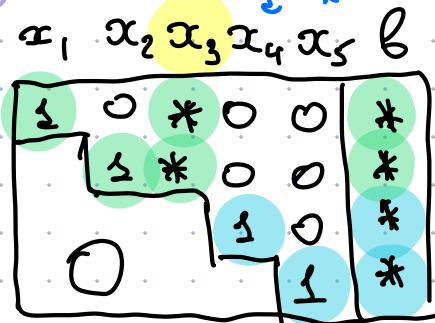
## Алгоритм Гаусса:



нормалный  
ход



ступенчатый  
ход



умножительный  
ступенч.  
ход

осуществлен  
ход

заключительный  
ход

## Задание

$$\begin{cases} -x + y = 0 \\ x + 2y = 1 \end{cases} \sim \begin{cases} -x + y = 0 \\ 0 \cdot x + 3 \cdot y = 1 \end{cases}$$

$$\left( \begin{array}{cc|c} -1 & 1 & 0 \\ 1 & 2 & 1 \end{array} \right) \sim \left( \begin{array}{cc|c} -1 & 1 & 0 \\ 0 & 3 & 1 \end{array} \right) \sim \left( \begin{array}{cc|c} 1 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & \frac{1}{3} \end{array} \right) \sim \begin{matrix} (1)+(2) \\ -1 \cdot (1) \\ \frac{1}{3} \cdot (2) \end{matrix}$$

$$\sim \left( \begin{array}{cc|c} 1 & 0 & \frac{1}{3} \\ 0 & 1 & \frac{1}{3} \end{array} \right) \quad \begin{cases} 1 \cdot x + 0 \cdot y = \frac{1}{3} \\ 0 \cdot x + 1 \cdot y = \frac{1}{3} \end{cases}$$

$$\begin{cases} x = \frac{1}{3} \\ y = \frac{1}{3} \end{cases}$$

## Знакомство

$$\left( \begin{array}{cccc|c} 1 & 1 & 0 & 2 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & 5 & 4 \\ x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \end{array} \right)$$

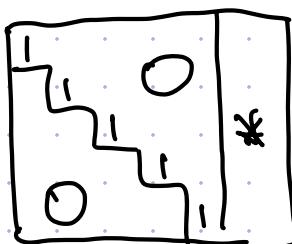
Научились записывать  
главные коэф.  
свободные  
 $\Rightarrow$  умею решать

$\infty$  решений

$$\begin{cases} x_1 = 3 - x_2 - 2x_4 \\ x_3 = 4 - 5x_4 \\ x_2 \in \mathbb{R} \\ x_4 \in \mathbb{R} \end{cases}$$

$$\begin{pmatrix} x_1 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 3 \\ 4 \end{pmatrix} + x_2 \cdot \begin{pmatrix} -1 \\ 0 \end{pmatrix} + x_4 \cdot \begin{pmatrix} -2 \\ -5 \end{pmatrix}$$

Ситуации:



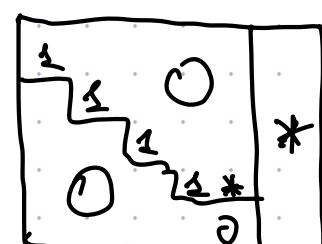
2 решения

3 свободные  
переменные

1	0	0	*
	1	5	4

$\infty$  решений

решений  
нет



0 = 0

Запись  
не перепутать  
с линейной зависимостью

## Упражнение

$$\left( \begin{array}{ccc|c} 2 & 1 & 1 & \Sigma \\ 1 & 2 & 1 & 0 \\ 2 & 4 & 2 & 0 \end{array} \right) \sim \left( \begin{array}{ccc|c} 1 & 0 & 1/3 & 2/3 \\ 0 & 1 & 1/3 & -1/3 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{array} \right)$$

$$\begin{cases} x_1 = 2/3 - 1/3 x_3 \\ x_2 = -1/3 - 1/3 x_3 \\ x_3 \in \mathbb{R} \end{cases}$$

$$(3) = 2 \cdot (2)$$

мн. зоб.

### ③ Элементарные матрицы

Едуктивная  
матрица

$$I_n = \begin{pmatrix} 1 & & & \\ & 1 & & \\ & & \ddots & \\ & & & 1 \end{pmatrix}$$

$$I_n A = A$$

$$A I_n = A$$

$$(I) \quad (i) \leftarrow (i) + \lambda \cdot (j)$$

$$S_{ij}(\lambda) \cdot \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & \dots & a_{in} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ a_{i1} & \dots & a_{in} \end{pmatrix} + \lambda \cdot \begin{pmatrix} 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 \end{pmatrix}$$

$$S_{ij}(\lambda) =$$

меняет  
только  
строка  $i$

Задание:

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots \\ \dots & \dots & \dots \end{pmatrix}$$

$$A \cdot S_{ij}(\lambda) =$$

$$A \cdot S_{ij}^T(\lambda) =$$

изменяется  
только  
одна  
столбик

(II)

$$U_{ij} =$$

В  $I_n$  менять местами строки  $i$  и  $j$

$$U_{ij} \cdot A =$$

swap

$$A \cdot U_{ij} =$$

$$A \cdot U_{ij}^T =$$

swap

$$U_{ij}^T = U_{ij}$$

$$(III) \quad D_i(x) =$$

$D_i(x) \cdot A$  - строка  $i$  умн. на  $x$

$A \cdot D_i(x)$  - столбик  $i$  умн. на  $x$

Алгоритм Гаусса:

$$Ax = b$$

$$x = A^{-1} \cdot b$$

$$I_n$$

$$A^{-1} \cdot A = I_n$$

$A^{-1}$  - обратная  
матрица

$$\underbrace{u_{ij} \dots u_{ik}}_D \cdot D_n S_n \dots \cdot D_1 S_1 A \quad x = \underbrace{u_{ij} \dots u_{ik}}_D \cdot D_n S_n \dots \cdot D_1 S_1 \cdot b$$

перестановки

Дам вам лекцию  
о легкоте LU-разложение



$$(AB)^{-1} = B^{-1} A^{-1}$$