

# Лекция 2. Основы матричного анализа 2

Максим Рахуба

ФКН ВШЭ  
Основы матричных вычислений 24/25

Январь 28, 2025

# Факты из лекции 1

$$\bullet) \|A\|_F = \|\text{vec}(A)\|_2 = \sqrt{\sum_{i,j} |a_{ij}|^2}$$

$$\|A\|_2 = \sup_{x \neq 0} \frac{\|Ax\|_2}{\|x\|_2}$$

$$\bullet) A = U \overset{\begin{pmatrix} \lambda_1 & & \\ & \ddots & \\ 0 & & \lambda_n \end{pmatrix}}{T} U^* \quad , \quad A = S B S^{-1}$$

# План

**Нормальные матрицы**

Знакоопределенные матрицы

Сингулярное разложение (SVD)

QR разложение

# Нормальные матрицы

## Определение

$A \in \mathbb{C}^{n \times n}$  – **нормальная**, если

$$A^* A = A A^*.$$

## Примеры

- )  $A^* = A$  (эрмитова)
- )  $A^* A = A A^* = I$  (унитарная)
- )  $A^* = -A$  (косо эрмитовые)
- )  $\{ U \wedge U^* \}$  – класс матриц,  
Например циркулянтные (позже в курсе)  
↑  
fix унитарная

# Нормальные матрицы

$$A = U \Lambda U^* \quad \text{with } U^{-1} = U^*$$

## Теорема

Матрица  $A$  унитарно диагонализуема  $\iff A$  – нормальная.

□  $\Rightarrow$   $A^* A = (U \Lambda U^*)^* U \Lambda U^* =$   
 $= U \Lambda^* \underbrace{U^* U}_I \Lambda U^* = U \Lambda^* \Lambda U^* = \dots = A A^*$

$\Leftarrow$   $A = U T U^*$   
 ~~$U T^* T U^* = U T T^* U^*$~~   
 $T^* T = T T^*$ ,  $T = \begin{pmatrix} a & b \\ 0 & c \end{pmatrix}$  (with  $a, b, c$  as scalars)

По индукции

$$T T^* = \begin{pmatrix} a & b \\ 0 & c \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \bar{a} & 0 \\ b^* & c^* \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} |a|^2 + \|b\|_2^2 & b c^* \\ c b^* & c c^* \end{pmatrix}$$

# Нормальные матрицы

$$T^*T = \begin{pmatrix} \bar{a} & 0 \\ b^* & c^* \end{pmatrix} \begin{pmatrix} a & b \\ 0 & c \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} |a|^2 & \bar{a}b \\ b^*a & b^*b + c^*c \end{pmatrix}$$

$$\begin{array}{c} \Downarrow \\ |a|^2 + \|b\|_2^2 = |a|^2 \Rightarrow b = 0 \end{array}$$

$$cc^* = c^*c \Rightarrow c - \text{quar.} \quad \text{по индукции}$$

## Следствие

- ▶  $A$  — эрмитова  $\iff A$  — нормальная и  $\lambda \in \mathbb{R}$ ;
- ▶  $A$  — унитарная  $\iff A$  — нормальная и  $|\lambda| = 1$ ;
- ▶  $A$  — косоэрмитова  $\iff A$  — нормальная и  $\lambda \in i \cdot \mathbb{R}$ .

# План

Нормальные матрицы

**Знакоопределенные матрицы**

Сингулярное разложение (SVD)

QR разложение

# Знакоопределенные матрицы

## Определение

1. Эрмитова  $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ ,  $\mathbb{F} \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$  — **положительно определенная**, если

$$\forall x \in \mathbb{F}^n \setminus \{0\} : x^* A x > 0$$

2. Эрмитова  $A \in \mathbb{F}^{n \times n}$ ,  $\mathbb{F} \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$  называется **неотрицательно определенной** (положительно полуопределенной), если

$$\forall x \in \mathbb{F}^n : x^* A x \geq 0$$

Пример  $A^* A$  (матрица Грама)

$$\cdot) (A^* A)^* = A^* A^{**} = A^* A - \text{эрмитова}$$

$$\cdot) x^* A^* A x = (Ax)^* Ax = \|Ax\|_2^2 \geq 0$$

$$\cdot) A^* A v_i = \lambda_i v_i$$

$$v_i^* A^* A v_i = v_i^* \lambda_i v_i = \lambda_i \|v_i\|_2^2 \geq 0 \\ \Rightarrow \lambda_i \geq 0$$



# План

$$A^* A = U \Sigma^2 U^*$$

Нормальные матрицы

Знакоопределенные матрицы

Сингулярное разложение (SVD)

QR разложение

# Сингулярное разложение (SVD)

## Теорема

Пусть  $A \in \mathbb{F}^{m \times n}$ ,  $\mathbb{F} \in \{\mathbb{R}, \mathbb{C}\}$  имеет ранг  $r$ . Тогда существуют унитарные  $U \in \mathbb{F}^{m \times m}$  и  $V \in \mathbb{F}^{n \times n}$  и числа  $\sigma_1 \geq \dots \geq \sigma_r > 0$ :

$$A = U \Sigma V^*$$

$$\square \quad A^* A = V \Lambda^2 V^*$$

↑ унитарн.

$$\begin{bmatrix} \sigma_1 & & & \\ & \ddots & & \\ & & \sigma_r & \\ & & & 0 & \dots & 0 \end{bmatrix}_{m \times n}$$

пока не знаем,  
что это ранг.

$$V = \begin{bmatrix} V_r & V_r^\perp \end{bmatrix}$$

$r$        $n-r$

$$\Lambda^2 = V^* A^* A V = \begin{bmatrix} V_r^* \\ V_r^{\perp *} \end{bmatrix} A^* A \begin{bmatrix} V_r & V_r^\perp \end{bmatrix} =$$

$$\begin{bmatrix} V_r^* A^* A V_r & * \\ * & V_r^{\perp *} A^* A V_r^\perp \end{bmatrix}$$

//

$$\begin{bmatrix} \Sigma_r^2 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix}$$

# Сингулярное разложение (SVD)

$$V_r^* A^* A V_r = \Sigma_r^2 \quad \left\{ \begin{array}{l} V_r^{\perp *} A^* A V_r^{\perp} = 0 \\ \text{Tr}(\dots) = 0 \\ \|A V_r^{\perp}\|_F^2 = 0 \\ \text{T.E. } A V_r^{\perp} = 0 \end{array} \right.$$

$$\underbrace{\Sigma_r^{-1} V_r^* A^*}_{U_r^*} \underbrace{A V_r \Sigma_r^{-1}}_{U_r} = I_r$$

$$A V_r = U_r \Sigma_r$$

$$\begin{aligned} A V &= A [V_r \ V_r^{\perp}] = [A V_r \ A V_r^{\perp}] = [U_r \Sigma_r \ 0] = \\ &= [U_r \Sigma_r \ U_r^{\perp} \cdot 0] = \underbrace{[U_r \ U_r^{\perp}]}_U \begin{bmatrix} \Sigma_r & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} \end{aligned}$$

$$A = U \Sigma V^*, \quad \Sigma = U^* A V \Rightarrow r = \text{rank}(A)$$

# Сингулярное разложение (SVD)

## Следствие

1. Сингулярные числа определяются однозначно и равны

$$\sigma_i(A) = \sqrt{\lambda_i(AA^*)} = \sqrt{\lambda_i(A^*A)}, \quad i = 1, \dots, r.$$

$$A = U \Sigma V^*$$

$$A^*A = V \Sigma^T \Sigma V^*$$

$$AA^* = U \Sigma \Sigma^T U^*$$

$$AA^* v_i = \sigma_i^2 v_i$$

$$A^*A (A^* v_i) = \sigma_i^2 (A^* v_i)$$

# Сингулярное разложение (SVD)

## Следствие

1. Сингулярные числа определяются однозначно и равны

$$\sigma_i(A) = \sqrt{\lambda_i(AA^*)} = \sqrt{\lambda_i(A^*A)}, \quad i = 1, \dots, r.$$

2.  $Av_i = \sigma_i u_i, \quad A^* u_i = \sigma_i v_i, \quad i = 1, \dots, r.$

$$A = U \Sigma V^*$$

$$A V = U \Sigma$$

# Сингулярное разложение (SVD)

## Следствие

1. Сингулярные числа определяются однозначно и равны

$$\sigma_i(A) = \sqrt{\lambda_i(AA^*)} = \sqrt{\lambda_i(A^*A)}, \quad i = 1, \dots, r.$$

2.  $Av_i = \sigma_i u_i, \quad A^* u_i = \sigma_i v_i, \quad i = 1, \dots, r.$

3.  $A = \sum_{i=1}^r \sigma_i u_i v_i^*.$

$$U \Sigma V^* = \sum_i \sigma_i u_i \underline{v_i^*}$$

# Виды записи SVD

полное SVD (full)

•)

$$A_{m \times n} = U_{m \times m} \Sigma_{m \times n} V_{n \times n}$$

уп. linalg. svd (A)

•) Томасе SVD (thin)

$$A_{m \times n} = U_{m \times u} \Sigma_{u \times u} V_{u \times n}$$

уп. linalg. svd

(A, full\_matrices=False)

# Наивный алгоритм вычисления SVD

Пусть  $m \geq n$ .

1. Вычислить  $A^*A$ .

$$n \begin{bmatrix} & & \\ & & \\ & & \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \\ \\ \end{bmatrix} \begin{bmatrix} \\ \\ \end{bmatrix} \mathcal{O}(mn^2)$$

2. Диагонализация  $A^*A \Rightarrow V, \Sigma_r$ :

$$A^*A = V \begin{bmatrix} \Sigma_r^2 & 0 \\ 0 & 0 \end{bmatrix} V^*. \quad \mathcal{O}(n^3)$$

3. Вычислить  $U_r = AV_r \Sigma_r^{-1}$ .

Итоговая сложность алгоритма:  $\mathcal{O}(mn \min(m, n))$

Неустойчивый алгоритм  
(Шингар)



# Следствие: формулы для норм

## Утверждение

$$\|A\|_2 = \sigma_1(A),$$

$$\|A\|_F = \sqrt{\sigma_1(A)^2 + \dots + \sigma_r(A)^2}.$$

$$\square \quad \cdot) \quad \|A\|_2 = \|U \Sigma V^*\|_2 = \|\Sigma\|_2 = \sigma_1 \quad (\text{сумма})$$

$$\cdot) \quad \|U \Sigma V^*\|_F = \|\Sigma\|_F = \sqrt{\sigma_1^2 + \dots}$$



# Следствие: полярное разложение

## Теорема (Полярное разложение)

Пусть  $A \in \mathbb{F}^{m \times n}$ , причем  $m \geq n$ . Тогда существует  $W \in \mathbb{F}^{m \times n}$  с ортонормированными столбцами ( $W^* W = I$ ) и положительно полуопределенная  $H \in \mathbb{F}^{n \times n}$ :

$$A = WH.$$

□ Тот же SVD

$$A = U \Sigma V^* = \underbrace{U V^*}_{W} \underbrace{V^* V \Sigma V^*}_{\geq 0}$$

$I$



# План

Нормальные матрицы

Знакоопределенные матрицы


Сингулярное разложение (SVD)

**QR разложение**

# QR разложение

## Теорема (QR разложение)

Для  $A \in \mathbb{F}^{m \times n}$ ,  $m \geq n$  найдется  $Q \in \mathbb{F}^{m \times n}$  с ортонормированными столбцами ( $Q^* Q = I$ ) и верхнетругольная  $R \in \mathbb{F}^{n \times n}$ :

$$A = QR$$


# QR разложение

## Теорема (QR разложение)

Для  $A \in \mathbb{F}^{m \times n}$ ,  $m \geq n$  найдется  $Q \in \mathbb{F}^{m \times n}$  с ортонормированными столбцами ( $Q^* Q = I$ ) и верхнетругольная  $R \in \mathbb{F}^{n \times n}$ :

$$A = QR$$

## Доказательство.

В полноранговом случае Грам-Шмидт (ГШ):

$$\tilde{q}_1 = a_1,$$

$$q_1 = \tilde{q}_1 / \|\tilde{q}_1\|_2,$$

$$\tilde{q}_2 = a_2 - q_1(q_1^* a_2),$$

$$q_2 = \tilde{q}_2 / \|\tilde{q}_2\|_2,$$

$$\vdots$$

$$\vdots$$

$$\tilde{q}_n = a_n - q_1(q_1^* a_n) - \dots - q_{n-1}(q_{n-1}^* a_n),$$

$$q_n = \tilde{q}_n / \|\tilde{q}_n\|_2.$$

В случае неполного ранга:

(след. лемма)

# QR разложение

# Литература

1. Е. Е. Тыртышников. *Методы численного анализа*. Академия, 2007.
2. Е. Е. Тыртышников. *Матричный анализ и линейная алгебра*. Физматлит, 2007.
3. G.H. Golub and C.F. Van Loan. *Matrix Computations*, 4th Edition. The Johns Hopkins University Press, Baltimore, 2013.

# Доска