

## Матричные Разложение

→ LU разложение (P.-e. Холецкого)

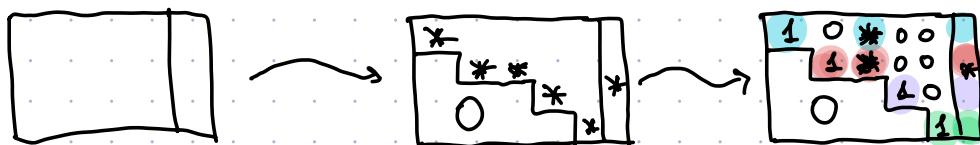
→ QR разложение

→ SVD разложение

$$X = AB \quad \text{матричная факторизация}$$

### ① LU разложение

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \dots + a_{1n}x_n = b_1 \\ \dots \\ a_{m1}x_1 + \dots + a_{mn}x_n = b_m \end{cases} \quad \left( \begin{array}{ccc|c} a_{11} & \dots & a_{1n} & b_1 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mn} & b_m \end{array} \right)$$



Элементарные преобразования

$$(I) \quad \begin{matrix} \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{matrix} \xrightarrow{(i) \cdot \lambda} \begin{matrix} \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{matrix} \quad (II) \quad \begin{matrix} \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{matrix} \xrightarrow{i, j \text{ swap}} \begin{matrix} \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{matrix} \quad (III) \quad \begin{matrix} \text{---} \\ \text{---} \\ \text{---} \end{matrix} \xrightarrow{i \cdot \lambda \neq 0}$$

### Умножение

$$A \cdot \begin{pmatrix} x_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & x_2 & & \\ & & \ddots & \\ & & & x_n \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \cdot A_1 & \dots & x_n \cdot A_n \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} x_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & x_2 & & \\ & & \ddots & \\ & & & x_n \end{pmatrix} \cdot A = \begin{pmatrix} x_1 \cdot A \\ \dots \\ x_n \cdot A \end{pmatrix}$$

$$A \cdot \begin{pmatrix} * & 0 & \dots & 0 \\ 0 & * & & \\ & & \ddots & \\ & & & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} A \\ \dots \\ A \end{pmatrix}$$

Умножение слева - воздействие  
на строки, справа - на столбцы

$$(I) \quad S_{ij}(x) = i \begin{array}{|c|c|c|} \hline 1 & 0 & 0 \\ \hline 1 & \text{---} & x \\ \hline 0 & 0 & 1 \\ \hline \end{array} \quad i \neq j$$

$$S_{ij}(x) \cdot \boxed{A} = \boxed{\begin{array}{|c|c|c|} \hline 1 & 0 & 0 \\ \hline 1 & x & 0 \\ \hline 0 & 0 & 1 \\ \hline \end{array}}$$

Все строки кроме  
 $i$ -ой превращаются

$$(i) \rightarrow (i) + x(j)$$

$$(II) \quad P_{ij} = \boxed{\begin{array}{|c|c|c|} \hline 1 & 0 & 0 \\ \hline 0 & 1 & 0 \\ \hline 0 & 0 & 1 \\ \hline \end{array}} \quad i \quad j \quad \text{swap}$$

В  $A_n$  поменяли строки  $i$  и  $j$  местами

$$P_{ij} \cdot \boxed{A} = \boxed{\begin{array}{|c|c|c|} \hline 1 & 0 & 0 \\ \hline 0 & 1 & 0 \\ \hline 0 & 0 & 1 \\ \hline \end{array}} \quad j \quad \text{swap}$$

$$(III) \quad D_i(x) = \boxed{\begin{array}{|c|c|c|} \hline 1 & 0 & 0 \\ \hline 0 & 1 & 0 \\ \hline 0 & 0 & 1 \\ \hline \end{array}} \quad i \quad D_i(x) A - строка  $i$   $\times x$$$

Алгоритм Гаусса

Начиная с этого момента  $A_{[n \times n]}$

$$A \rightarrow A_1 \rightarrow A_2 \rightarrow \dots \rightarrow U - \text{верхнетреугольник}$$

Всегда к более низкой строке  
прибавлять более верхнюю

$$\boxed{\begin{array}{|c|c|} \hline u_1 & * \\ \hline 0 & u_n \\ \hline \end{array}}$$

$$(j) + x(i)$$

$$x \cdot \boxed{\begin{array}{|c|c|} \hline i & A \\ \hline j & \dots \\ \hline \end{array}} \quad ; \quad \boxed{\begin{array}{|c|c|} \hline i & 0 \\ \hline j & \dots \\ \hline \end{array}} \quad \boxed{\begin{array}{|c|c|} \hline i & A \\ \hline j & \dots \\ \hline \end{array}} \quad (i) \quad (j) + x \cdot (i)$$

$$U = \underbrace{S_n \cdot S_{n-1} \cdots S_1}_{P} \cdot \boxed{A}$$

$$\overbrace{U}^{L^{-1}} = A$$

может один разок  
переставить строки

Змб.

При выполнении 2-х первых  $\Delta$  матриц всегда будет первое  $\Delta$  матрицы

$$A = LU$$

$$\hat{L} \hat{L}^{-1} = I$$

$$U = \cancel{S_1} \cancel{S_{n-1}} \dots S_1 \cdot A$$

$$\hat{L}^{-1} = L$$

$$\underbrace{S_1^{-1} \dots S_{n-1}^{-1} S_n^{-1}}_{} U = A$$

$LU$ -разложение  $\exists$  не всегда

$$A = \begin{matrix} & \\ & \end{matrix} L \quad U$$

Мерзость:

Условие существует:

$$\begin{matrix} * & & \\ 0 & * & \\ 0 & 0 & * \\ 0 & 0 & 0 \end{matrix}$$

$$\begin{matrix} A_k \\ \vdots \\ 1 \end{matrix}$$

$$\det A_k \neq 0$$

$$\det A \neq 0$$

Норма какая?

→ решать системы

$$Ax = b$$

$$\underbrace{LUx}_{y} = b$$

$Ly = b$  прямой ход Гаусса

$Ux = y$  обратный ход Гаусса

## Информация

(0) сортировка строк чтобы поверху было самое большое число

$$A = \begin{pmatrix} 3 & 2 & 0 \\ 2 & 0 & 3 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

(1) делаем 1 столбец на 1-ый раз эк. 1-ую строку берут в V

$$L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2/3 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$U = \begin{pmatrix} 3 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

$$(2) A - LU = \begin{pmatrix} 3 & 2 & 0 \\ 2 & 0 & 3 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix} - \begin{pmatrix} 3 & 2 & 0 \\ 2 & 4/3 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & -4/3 & 3 \\ 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

небольшое

$$L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2/3 & 1 & 0 \\ 0 & -3/4 & 0 \end{pmatrix} \quad U = \begin{pmatrix} 3 & 2 & 0 \\ 0 & -4/3 & 3 \\ 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

(1) и (2)

$$A - LV = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 13/4 \end{pmatrix}$$

$$L = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 2/3 & 1 & 0 \\ 0 & -3/4 & 1 \end{pmatrix} \quad U = \begin{pmatrix} 3 & 2 & 0 \\ 0 & -4/3 & 3 \\ 0 & 0 & 13/4 \end{pmatrix}$$

Сложность поиск LU:  $O(n^3)$

Дальше каждая система решается за  $O(n^2)$

$$Ax = \underline{b}$$

$$A = LU$$

$$PA = LU$$

## Разложение Холецкого

LU-разложение для симметрической полож. опр. матрицы  $A$

$$A^T = A$$

$$\forall h \in \mathbb{R}^n \quad h^T A h > 0 \\ h \neq 0$$

→ Отсюда  $\exists$

→ формируется единичный

→ Все диаг. эл.  $> 0 \Rightarrow$   
единичное

$$A = RR^T \quad R - \text{треугольная}$$

$R$  - "неблагородный" копия матрицы

$$V^T U \quad U - \text{верхне-} \Delta \quad U^T = R$$

## ② QR-разложение

мат. зоф.

$$\begin{array}{|c|c|c|} \hline A_1 & \dots & A_n \\ \hline \end{array}$$

$m \times n$

$$\begin{array}{|c|c|c|} \hline u_1 & & u_k \\ \hline \frac{u_1}{\|u_1\|} & \dots & \frac{u_k}{\|u_k\|} \\ \hline \end{array}$$

$Q$   
ортогональная

$$\begin{array}{|c|c|c|} \hline & * & \\ \hline 0 & & * \\ \hline & * & * \\ \hline \end{array}$$

$R$   
верхнетреуг.

$$Q^T Q = I$$

- Око определено A и при этом.
- Используется вектора SVD
- Если A квадрат. Тогда R тоже квадрат.

### Информация

$$y = Xw \quad \text{MSE} \quad X \in [n \times k]$$

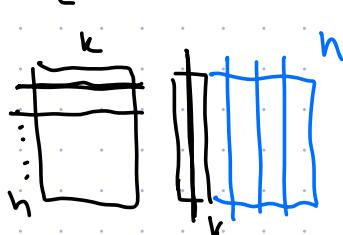
$$\hat{w} = (X^T X)^{-1} X^T y$$

$$X^T X \quad O(k n^2) \quad (X^T X)^{-1} \quad O(n^3) \quad O(n^{2.7...})$$

$[n \times k] \quad [k \times n]$

$$X^T y \quad O(k n)$$

$[n \times k] \quad [k \times 1]$



$$O(k n^2 + kn + n^{2.7...})$$

$$O(k n^2 + n^{2.7...})$$

$$X = QR \quad O(k n^2)$$

$$n \begin{matrix} X \\ \end{matrix} =_n \begin{matrix} Q \\ \end{matrix} \begin{matrix} R \\ \end{matrix}$$

$k \quad k$

$R \neq 0$

$$\hat{w} = (X^T X)^{-1} X^T y$$

$$\hat{w} = ((QR)^T (QR))^{-1} (QR)^T y$$

$$(R^T Q^T Q R)^{-1} R^T Q^T y$$

$$Q^{-1} R^{-1} Q^T + Q^{-1} T Q^T$$

$$(R^T R)^{-1} = R^{-1} R^{-T}$$

R R R Q S

I

$$\hat{w} = R^{-1} Q^T y$$

$$R \hat{w} = Q^T y \Rightarrow O(n^2)$$

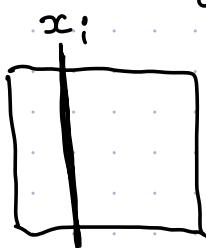
↑

Верхне I и квадратка

Решение работает стабильнее, чем обратные матрицы,  
но всё ещё лучше SGD

$$X = Q R \leftarrow$$

столбцы I



$$x_i = \begin{matrix} x_i \\ \vdots \end{matrix} = \begin{matrix} x \\ Y \\ Y \\ Y \\ Y \end{matrix} Q$$

беса с которыми  $x$   
может сложить  
с столбцами из  $X$

$$R_i = R_{i1} Q_1 + R_{i2} Q_2 + \dots + R_{ik} Q_k$$

## Ортогонализация Грамма - Шмидта

$$v_1, \dots, v_n \in V \quad \mathbb{R}^n$$

$$\lambda_1 v_1 + \dots + \lambda_n v_n = 0$$

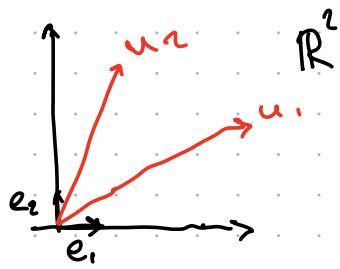
$$\lambda_i = 0 \Rightarrow \text{нек. реz.}$$

$$\exists \lambda_i \neq 0 \Rightarrow \text{нек. заб.}$$

$$\begin{pmatrix} v_1 & v_2 & v_3 & v_4 \\ 3 & 4 & 2 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 2 \end{pmatrix}$$

базис

ортогональный базис



$$1 + 2x + 4x^3 - 5x^4$$

$$\begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 4 \\ 5 \end{pmatrix}$$

$$1, x, x^3, x^4$$

$$\mathbb{R}^n + \langle \cdot, \cdot \rangle = x^T y$$

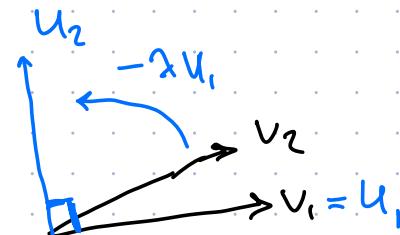
$$\cos(x, y) = \frac{\langle x, y \rangle}{\|x\| \cdot \|y\|}$$

$$\langle x, y \rangle = 0 \Rightarrow x \perp y$$

Идея ОРТОГОНАЛЬНОЙ базис:

$$u_1 = v_1$$

$$u_2 = v_2 - \frac{\langle v_2, u_1 \rangle}{\langle u_1, u_1 \rangle} \cdot u_1$$



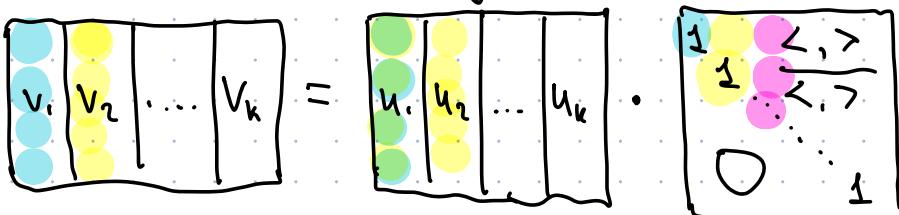
$$u_3 = v_3 - \frac{\langle v_3, u_1 \rangle}{\langle u_1, u_1 \rangle} \cdot u_1 - \frac{\langle v_3, u_2 \rangle}{\langle u_2, u_2 \rangle} \cdot u_2 \quad \begin{cases} u_2 = v_2 - \lambda u_1, \\ u_2 \perp u_1 \end{cases}$$

$$\dots$$

$$u_k = v_k - \sum_{i=1}^k \frac{\langle v_k, u_i \rangle}{\langle u_i, u_i \rangle} \cdot u_i \quad \begin{aligned} 0 &= \langle u_2, u_1 \rangle = \langle v_2 - \lambda u_1, u_1 \rangle = \\ &= \langle v_2, u_1 \rangle - \lambda \langle u_1, u_1 \rangle \\ &\Rightarrow \lambda = \frac{\langle v_2, u_1 \rangle}{\langle u_1, u_1 \rangle} \end{aligned}$$

$$\begin{cases} u_3 = v_3 - \lambda_1 u_1 - \lambda_2 u_2 \\ u_3 \perp u_2 \quad u_3 \perp u_1 \end{cases}$$

неравног.



$$V_1 \quad V_2 \quad \dots \quad V_k = Q \quad R$$

$Q = \begin{array}{c|c|c|c} u_1 & u_2 & \dots & u_k \\ \|u_1\| & \|u_2\| & \dots & \|u_k\| \end{array}$ 
  
 $R = \begin{array}{ccccc} \|u_1\| & & & & * \\ \|u_2\| & & & & \\ \vdots & & & & \\ \|u_k\| & & & & \end{array}$

$\|x\| = \sqrt{\langle x, x \rangle}$   
 $\langle v_k, u_i \rangle$   
 $\frac{\|v_k, u_i\|}{\|u_i\|}$

Есть более эффективный алгоритм houseka QR

- метод Грамма-Шмидта
- метод от параметров

### ③ SVD

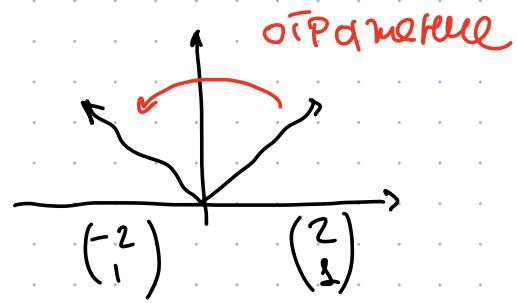
#### 3.1 Сингулярное разложение

$$A: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}^n$$

$$A \cdot v = \lambda \cdot v \quad \lambda \in \mathbb{R}$$

$\uparrow \quad \uparrow$   
 cos. вектор  
 cos. зк-я

$$(A - \lambda \cdot I) v = 0$$



$$\begin{pmatrix} -2 \\ 1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} -1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\det(A - \lambda \cdot I) = 0$$

$\chi_A(\lambda)$  — характеристическое уравнение матрицы A

#### Задачи

A — это матрица  $3 \times n$  мат. кр. cos. векторов  $[n \times n]$

TOrga

$$A = P D P^{-1}$$

$P$        $D$        $P^{-1}$

"диагонализация"

### Утверждение 2

$$A \quad A^T = A$$

[n × n]      симметрическ

Симметрические  
матрицы

$$A = P D P^{-1} = P D P^T$$

$$P P^T = I$$

$$P^{-1} = P^T$$

Ортогональная

Если  $A^T = A$  TOrga

$$\chi_A(\lambda) = 0$$

нужен только один об. корень

$$\begin{matrix} \lambda_1, \dots, \lambda_r \\ n_1, \dots, n_r \end{matrix} \quad n_1 + \dots + n_r = n$$

Алгоритм:

$$\det(A - \lambda I) = 0 \Rightarrow \begin{matrix} \lambda_1, \dots, \lambda_r \\ n_1, \dots, n_r \end{matrix}$$

$$(A - \lambda I)x = 0$$

↓ Решение Гаусс LU

$$x_1, \dots, x_n;$$

QR → нормировка → P

Есть n линейн. независимых векторов из  $\mathbb{R}^3$

Тогда можно сначала привести к нормальной форме

---

$$(1-\lambda)^2(2-\lambda) = 0 \quad \lambda_1 = 1 \quad \lambda_2 = 1 \quad \lambda_3 = 2$$

$$\begin{pmatrix} 1-\lambda & 0 & 0 \\ 1 & 1-\lambda & 0 \\ 3 & 2 & 2-\lambda \end{pmatrix} \quad \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 0 \\ 3 & 2 & 2 \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$x_1 = 0$$

$$3x_1 + 2x_2 + x_3 = 0$$

$$\begin{pmatrix} 0 \\ -0.5 \\ 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 0.5 \\ -1 \end{pmatrix}$$

$$2x_2 = -x_3$$

$$u_1 = v_2 - \alpha \cdot v_1$$

$$u_1 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0.5 \\ -1 \end{pmatrix} \quad u_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 0.5 \\ -1 \end{pmatrix} - \frac{0.75}{1.25} \begin{pmatrix} 0 \\ -0.5 \\ 1 \end{pmatrix}$$

$$\alpha = \frac{0.75}{0.25}$$

---

## 3.2. Сингулярное разложение (SVD)

Любая

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

$[n \times k]$        $[n \times n]$        $[n \times k]$        $[k \times k]$

$$V^T V = I \quad | \quad \text{ортогональные}$$

$$U^T U = I$$

$\Sigma$  - диагональная

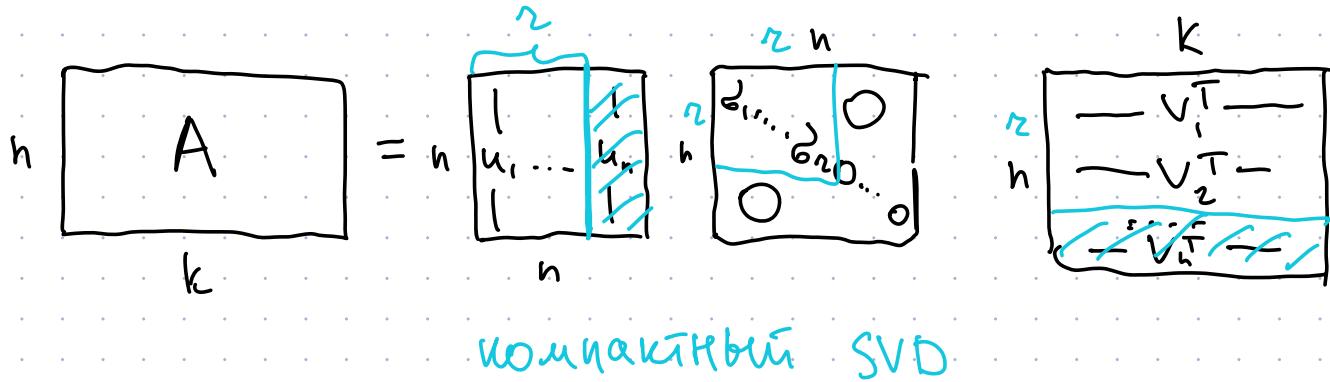
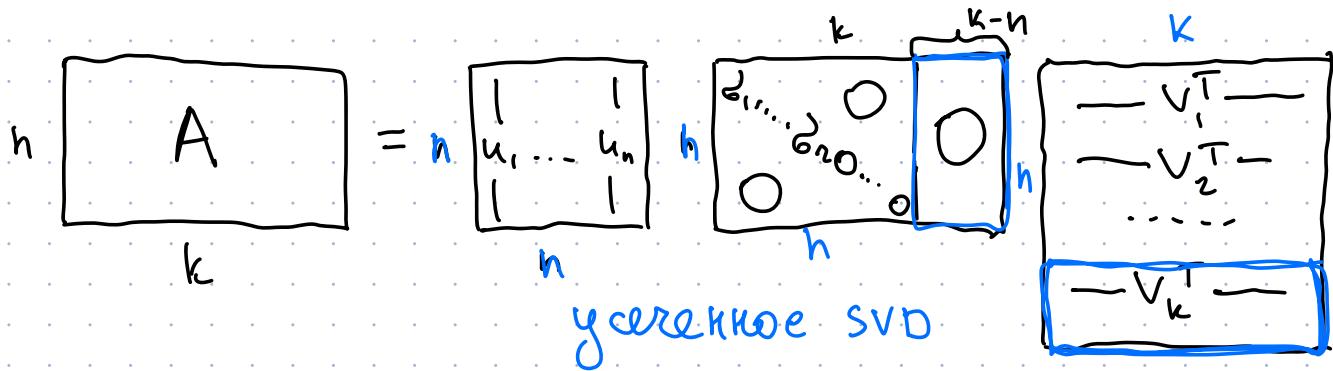
$$A = U \cdot \Sigma \cdot V^T$$

рот  
делает      новорот      растяжение      новорот  
сжатие

$$\begin{matrix} h \\ & A \\ & k \end{matrix} = \begin{matrix} h \\ & U_1 \dots U_n \\ & 1 \end{matrix} \begin{matrix} h \\ n \end{matrix} \begin{matrix} k \\ \sigma_1, \dots, \sigma_k, 0, \dots, 0 \end{matrix} \begin{matrix} k \\ 0, \dots, 0 \end{matrix} \begin{matrix} V_1^T \\ V_2^T \\ \dots \\ V_k^T \end{matrix}$$

$\sigma_1 \geq \sigma_2 \geq \dots \geq \sigma_k$

сингулярные числа  
матрицы  $A$



- Симметричные блоки.
- Все  $\sigma_j$
- Проверка ML
- Показывает как устройство внутренней структуры

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

$[2 \times 4]$

$A^T A$  — симметричные ненулевые матрицы

$$A A^T$$

$[2 \times 2]$

$$A^T A = \mathbf{V} \underbrace{\Sigma^T}_{I} \underbrace{U^T U}_{\Sigma} \mathbf{V}^T = \mathbf{V} \underbrace{\Sigma^T \Sigma}_{D} \mathbf{V}^T = \mathbf{V} D \mathbf{V}^T$$

↑      ↑  
коэф. 3М.  
коэф. вектора

$$A A^T = \mathbf{U} \underbrace{\Sigma}_{D_1} \Sigma^T \mathbf{U}$$

$U$  - коэф. вектора ЗНК

$$\Sigma - \sigma_i = \sqrt{\lambda_i}, \dots$$

$$(A | I) \sim (I | A')$$

Y - ?

$$A = U \Sigma V^T \quad A V = U \Sigma \quad \text{система л.п.}$$

также

$$u_1 = \frac{AV_1}{\sigma_1}, \quad u_2 = \frac{AV_2}{\sigma_2}, \dots$$

Алгоритм:

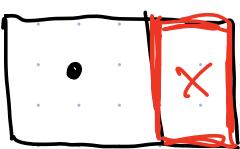
$$A \quad A A^T$$

сначала разложение по  $A A^T \Rightarrow \Sigma, U$

также  $\Sigma'$

$$QR \Rightarrow V$$

+ нормировка

$V =$  

находит первое знакоизменяющее  
число единицу  
а потом дополняет  
до орт. базиса

Ок неупорядоченный -  
форм. имеет ну-записи

### Упрощение

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} \quad U \quad \mathcal{D} \quad U^T$$

$$AA^T = \begin{pmatrix} 2 & 2 \\ 2 & 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 3 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} & \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} & -\frac{1}{\sqrt{2}} \end{pmatrix}$$

$$\chi_{AA^T}(\lambda) = (2-\lambda)^2 - 1 = \lambda^2 - 4\lambda + 3 \quad \zeta_2 = \sqrt{1} \\ \lambda_2 = 1 \quad \lambda_1 = 3 \quad \zeta_1 = \sqrt{3}$$

$$\begin{pmatrix} 2-1 & 1 \\ 1 & 2-1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_1 \\ u_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \quad \begin{pmatrix} -1 & 1 \\ 1 & -1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} u_1 \\ u_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

$$v_1 + v_2 = 0$$

$$(1 \ -1) \quad \left( \frac{1}{\sqrt{2}} \ - \frac{1}{\sqrt{2}} \right) \quad v_2 - v_1 = 0 \\ (1, 1) \quad \left( \frac{1}{\sqrt{2}} \ \frac{1}{\sqrt{2}} \right)$$

$$\begin{pmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} \\ \frac{1}{\sqrt{2}} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \end{pmatrix} \cdot \frac{1}{\sqrt{3}} \quad \begin{pmatrix} \frac{1}{\sqrt{2}} \\ -\frac{1}{\sqrt{2}} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} v_1 \\ v_2 \\ v_3 \end{pmatrix}$$

$$v_1 + v_3 = \sqrt{3}/2$$

$$v_1 + v_2 = \sqrt{3}/2$$

$$v_1 = 0$$

$$\begin{pmatrix} v_1 \\ 0 \\ \sqrt{3}/2 \\ \sqrt{3}/2 \end{pmatrix}$$

$$v_1 + v_3 = \sqrt{1}/2$$

$$v_1 + v_2 = -\sqrt{1}/2$$

$$v_1 = 0$$

*b To kyg*

*OPTOZORAK Muzayev*  $v_1 \perp v_2$

*DONOMATIB*  $v_3$  *DO OPTOZORAK BIZDIZ*

$$\text{Syzuca} \begin{cases} \langle v_3, v_1 \rangle = 0 \\ \langle v_3, v_2 \rangle = 0 \end{cases}$$

$$\|v_1\| = 3$$

$$\frac{\|v_1\|}{3}$$

$$A = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/\sqrt{2} & 1/\sqrt{2} \\ 1/\sqrt{2} & -1/\sqrt{2} \end{pmatrix} \begin{pmatrix} \sqrt{3} & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1/\sqrt{6} & -1/\sqrt{2} & 0 \\ 1/\sqrt{6} & 1/\sqrt{2} & 0 \end{pmatrix}^T$$

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

*Примеры и вопросы по теме*

## ① МНК

$$(X^T X)^{-1} X^T y$$

$$((U\Sigma V^T)^T (U\Sigma V^T))^{-1} (V\Sigma V^T)^T y$$

$$(V\Sigma^T U^T U\Sigma V^T)^{-1} V\Sigma^T U^T y$$

$$(V^T)^{-1} (\Sigma^T \Sigma)^{-1} V^T V\Sigma^T U^T y$$

$$V(\Sigma^T \Sigma)^{-1} \Sigma^T U^T y$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \\ 0 & 0 & 0 \end{bmatrix} \quad \Sigma^T \Sigma = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 4 & 0 \\ 0 & 0 & 9 \end{bmatrix} \quad (\Sigma^T \Sigma)^{-1} = \begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1/4 & 0 \\ 0 & 0 & 1/9 \end{bmatrix}$$

Симметрическое

$$(X^T X)^{-1} = V (\Sigma^T \Sigma)^{-1} V^T$$

Остается только умножить, т.к. это легко  
искать обратную матрицу

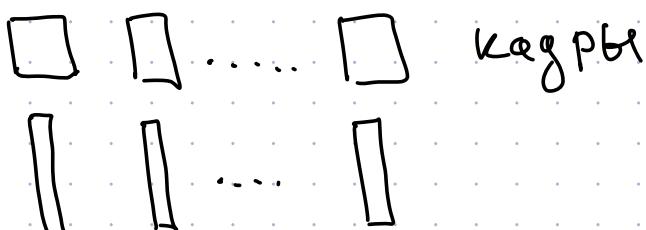
$$X^T X = P D P^T$$

$$(X^T X)^{-1} (P D P^T)^{-1} = P^{-T} D^{-1} P^{-1} = P D^{-1} P^T$$

$$\sigma_i = \sqrt{\lambda_i}$$

$$\frac{1}{\sigma_i^2} = \frac{1}{\lambda_i}$$

## ② Видеокодек



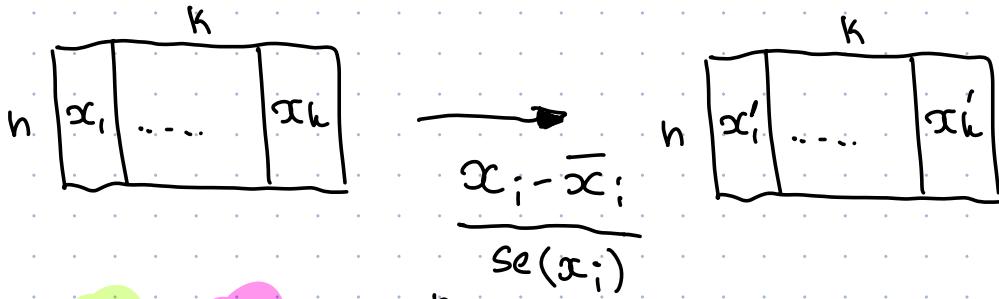
Скорее всего, первое  
сущ. звук отбирают  
за статистическую разн.



$$\| U \Sigma V^T \|$$

$$\sigma_i \begin{bmatrix} u_i \\ v^T \end{bmatrix} - \text{фото}$$

### ③ PCA – метод Гауссово сокращения



$$\hat{\sigma}^2 = \overline{\sum_{j=1}^n x_{ji}^2} - \bar{x}^2 = \frac{1}{n-1} \sum_{j=1}^n x_{ji}^2 = \frac{1}{n-1} \cdot x_i^T x_i;$$

$$\hat{\sigma}_{ik} \hat{\text{cov}}(x_i^T, x_k^T) = \frac{1}{n-1} \sum_{j=1}^n x_{ij}^T x_{kj}^T = \frac{1}{n-1} \cdot x_i^T x_k^T$$

$$\frac{x^T x}{n-1} = \begin{bmatrix} \hat{\sigma}_1^2 & \hat{\sigma}_{12}^2 & \dots & \hat{\sigma}_{1k}^2 \\ \hat{\sigma}_{12}^2 & \hat{\sigma}_2^2 & & \vdots \\ \vdots & & \ddots & \hat{\sigma}_k^2 \end{bmatrix}$$

$$X = [ | | | \dots | ]_{n \times d} \quad \tilde{X}_{n \times d}$$

PCA

Изображают прибл.

$$d < d$$

Тематич. модели  $W \cdot V$

ALS

Сингуларное каскадизация

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} \begin{bmatrix} 0 \\ 1 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{bmatrix}$$

PCA на симметричном наборе

$$X = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & \dots & x_k \end{bmatrix} \xrightarrow{x_j - \bar{x}_j} \begin{bmatrix} \tilde{x}_1 & \tilde{x}_2 & \dots & \tilde{x}_k \end{bmatrix}$$

$$\hat{\text{Var}}(x_i) = \bar{x^2} - \bar{x}^2 \quad E(x_i)$$

$$\hat{\text{Cov}}(x_i, x_j) = \bar{x_i x_j} - \bar{x_i} \bar{x_j}$$

$$E(x_i) \cdot E(x_j)$$

$$\hat{\text{Var}}(\tilde{x}_i) = \bar{\tilde{x}_i^2} = \frac{1}{n-1} \sum \tilde{x}_i^2 = \frac{\tilde{x}_i^T \tilde{x}_i}{n-1}$$

$$\hat{\text{Cov}}(\tilde{x}_i, \tilde{x}_j) = \bar{\tilde{x}_i \tilde{x}_j} = \frac{\sum \tilde{x}_i \tilde{x}_j}{n-1}$$

$$\frac{\tilde{x}_i^T \tilde{x}_j}{n-1}$$

$$\begin{pmatrix} \hat{\text{Var}}(\tilde{x}_1) & \dots & \hat{\text{Cov}}(\tilde{x}_1, \tilde{x}_n) \\ \hat{\text{Cov}}(\tilde{x}_2, \tilde{x}_1) & \dots & \vdots \\ \vdots & \dots & \vdots \\ \hat{\text{Cov}}(\tilde{x}_n, \tilde{x}_1) & \dots & \hat{\text{Var}}(\tilde{x}_n) \end{pmatrix} = \frac{1}{n-1} \begin{pmatrix} \tilde{x}_1^T \tilde{x}_1, \tilde{x}_1^T \tilde{x}_2, \dots, \tilde{x}_1^T \tilde{x}_n \\ \tilde{x}_2^T \tilde{x}_1, \tilde{x}_2^T \tilde{x}_2, \dots, \tilde{x}_2^T \tilde{x}_n \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \tilde{x}_n^T \tilde{x}_1, \tilde{x}_n^T \tilde{x}_2, \dots, \tilde{x}_n^T \tilde{x}_n \end{pmatrix} = \frac{\tilde{X}^T \tilde{X}}{n-1}$$

Тогда считать, что все столбцы  $X$  центрированы

$$[K \times K]$$

$$\tilde{X} = X$$

$\frac{X^T X}{n-1}$  — ковариационная матрица  
между признаками

$\frac{X X^T}{K-1}$  — ков. мат. между объектами

PCA - хотим оставить \$k\$ главных компонент

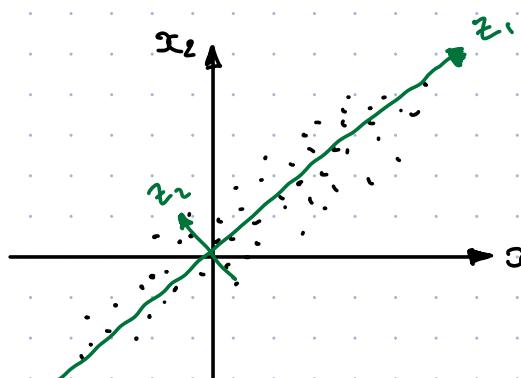
Примеров останется мало, хочется сократить \$n\$

- Картинки (много ненужной информации)
- Тексты (ор. мало интересов)
- Экспериментальные данные

### ① максимизировать дисперсию

$$X = \begin{array}{|c|c|c|c|} \hline & x_1 & x_2 & \dots & x_d \\ \hline \end{array} \quad [n \times d]$$

$$X' \quad [n \times d] \quad d \ll D$$



$$z_1 = u_{11}x_1 + u_{12}x_2 \quad u_1 = \begin{pmatrix} u_{11} \\ u_{12} \end{pmatrix}$$

$$z_1 = X u_1$$

$$\begin{cases} \text{Var}(z_1) = z_1^T z_1 = u_1^T X^T X u_1 \rightarrow \max_{u_1} \\ \|u_1\|^2 = u_1^T u_1 = 1 \end{cases}$$

$$C_1 \times D \quad [n \times n] \quad [n \times D] \quad [D \times 1]$$

$$\mathcal{L}(u, \lambda) = u_1^T X^T X u_1 - \lambda(u_1^T u_1 - 1)$$

$$\frac{\partial \mathcal{L}}{\partial u_1} = 2 X^T X u_1 - 2 \lambda u_1 = 0$$

$$d(u_1^T X^T X u_1) = \underbrace{du_1^T X^T X u_1}_{C_1 \times \bar{S}} + u_1^T X^T X du_1 = 2 u_1^T X^T X du_1.$$

$$X^T X u_1 = \lambda u_1, \quad u_1 - \text{согл. вектор } X^T X \text{ по осн. } \lambda_{\max}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} \text{Var}(z_2) = u_2^T X^T X u_2 \rightarrow \max_{u_2} \\ u_2^T u_2 = 1 \quad \|u_2\| = 1 \\ u_2^T u_1 = 0 \quad u_1 \perp u_2 \end{array} \right. \quad \text{нормированные} \\ u_2 - \text{сост. вектор } \lambda_{(2)}$$

$$u_2^T X^T X u_2 = \lambda u_2^T u_2 = \lambda u_2$$

$$X^T X u_2 - 2\lambda u_2 - \mu u_1 = 0 \quad | \times u_2^T \text{ сюда}$$

$$u_2^T X^T X u_2 - \lambda = 0 \quad | \times u_2 \text{ сюда}$$

$$X^T X u_2 - \lambda u_2 = 0$$

$$X^T X u_2 = \lambda u_2 \quad \text{То оставшиеся компоненты}$$

$$\text{Var}(x_1) + \dots + \text{Var}(x_d) = \frac{1}{n-1} \text{tr}(X^T X)$$

$$\text{Var}(z_1) + \dots + \text{Var}(z_d) = \frac{1}{n-1} \text{tr}(Z^T Z) =$$

$$Z = X \cdot U \quad = \frac{1}{n-1} \cdot \text{tr}(U^T X^T X U) = \frac{1}{n-1} \text{tr}(X^T X)$$

$$U^T U = I$$

$$X^T X u_k = \lambda_k u_k$$

$$\sum_{k=1}^d \text{Var}(z_k) = \frac{1}{n-1} \sum_{k=1}^d u_k^T X^T X u_k = \frac{1}{n-1} \sum_{k=1}^d \lambda_k$$

То эти оставшиеся  $d$  компоненты

$$\frac{\lambda_1 + \dots + \lambda_d}{\lambda_1 + \dots + \lambda_d}$$

② PCA c T.g. SVD

$$X^T X \quad \lambda$$

$$X = V \Sigma U^T$$

$$Z = XU = V\Sigma$$

↑  
коэф.  
коэф.

↑  
веса  
веса

$X^T X$  симметричное p.-e

$$\tilde{\sigma}_i = \sqrt{\lambda_i}$$

$$Z^T Z = \Sigma^T V^T V \Sigma = \begin{bmatrix} \tilde{\sigma}_1 & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & \tilde{\sigma}_D \end{bmatrix}$$

$$\begin{bmatrix} z_1 & z_2 & \dots & z_n \end{bmatrix}_{(n \times D)} \approx \begin{bmatrix} v_1 & v_2 & \dots & v_n \end{bmatrix}_{(n \times n)} \begin{bmatrix} \tilde{\sigma}_1 & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & \tilde{\sigma}_D \end{bmatrix}_{(n \times D)}$$

③ PCA c T.g. минимизацию ошибки приближения

$$rk(X) = D \quad rk(\tilde{X}) = d \ll D$$

Задача поиска  
малоразмерных  
приближений

$$\begin{cases} \|X - \tilde{X}\|_F^2 = \sum (x_{ij} - \tilde{x}_{ij})^2 = \text{tr}((X - \tilde{X})^T (X - \tilde{X})) \rightarrow \min_{\tilde{X}} \\ \tilde{X} = \tilde{U} \tilde{\Sigma} \\ U^T V = I \end{cases}$$

Th. Eckart-Young

## 4. Низкорank из фик приближение

$$\begin{cases} \|A - B\|_F^2 \rightarrow \min_B \\ rKB \leq K \end{cases}$$

$$A = g_1 \cdot \begin{bmatrix} u_1 \\ v_1^T \end{bmatrix} + g_2 \cdot \begin{bmatrix} u_2 \\ v_2^T \end{bmatrix} + \dots + g_r \cdot \begin{bmatrix} u_r \\ v_r^T \end{bmatrix}$$

$\underbrace{\hspace{10em}}$   
 $K$

Какое  $k$  выбрать?

$$\gamma_n = \frac{g_1^2 + \dots + g_k^2}{g_1^2 + \dots + g_p^2}$$

Это и есть решение



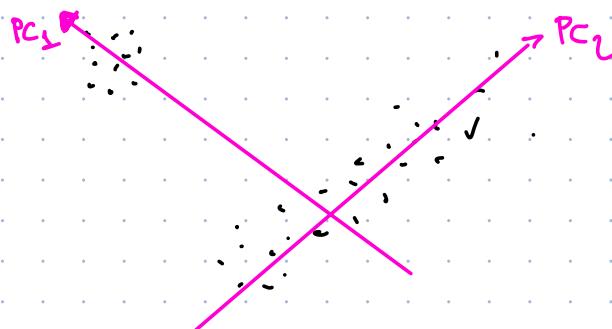
Критерий критерия сколько

Сколько P-E.

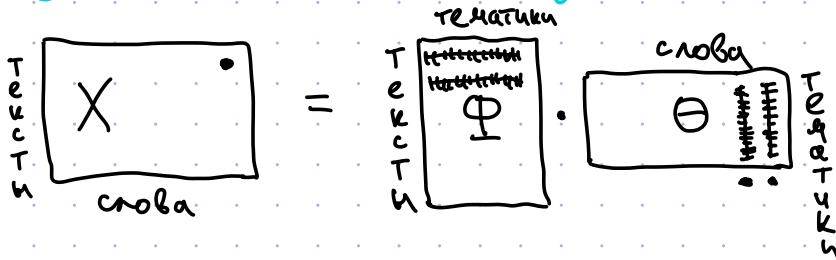
$$A = B \times C \quad r - \text{ранг } A$$

$[n \times n] \quad [n \times r] \quad [r \times n]$   $r$  - маленькое Тогда ганьбе  
немат орехи  
комнатка

- PCA  $E(x_i) = 0$
- SVD разбивает на  $k$  блоков



## ⑤ Текстовое моделирование



∞ кол-во  
разметок  
⇒ тематика  
перемоделируется

$$P(w, d) = \sum_i \sum_j \varphi_{ik} \theta_{kj} P(w|t) \cdot P(t|d)$$

$$X = U \Sigma V^T$$

$$\varphi \Sigma \theta$$

PLSA  
LDA  
ARTM

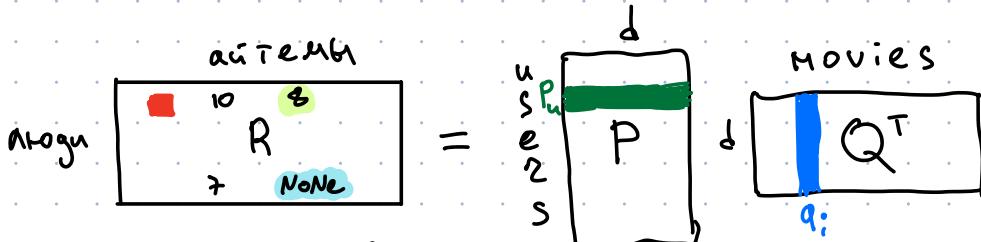
Расчетные методы: W2V

Glove

Как искать запрос  $\Phi$  — query

## ⑥ Рекомендации ALS

$P, Q$  — рекомендации



$U$  — мн.-во пользователей

$I$  — мн.-во фильмов

SVD сделать не нужно

⇒ Skeleton Decomposition

$$\sum_{r_{ui} \text{ is not None}} (r_{ui} - \langle p_u, q_i \rangle)^2 \rightarrow \min_{P, Q}$$

Наша задача:  $\arg \max_j \langle p_{\text{истин.}}, q_j \rangle$

Сумма параметров каждого блока выглядит:  $(|V| + |I|) \cdot d$

В можно добавить константы

$$r_{ui} = \langle p_u, q_i \rangle + \mu_u + \mu_i + \mu$$

SVD как же осуществляется?

$$Q = \sum_{\substack{r_{ui} \text{ is not None}}} (r_{ui} - \langle p_u, q_i \rangle)^2 \rightarrow \min_{Q, P}$$

$$\nabla_{P_u} Q = 2 \sum_i (r_{ui} - \langle p_u, q_i \rangle) \cdot \begin{pmatrix} q_{i1} \\ \vdots \\ q_{id} \end{pmatrix} = 0$$

$$\nabla_{q_i} Q = \dots$$

$$\sum_i r_{ui} \begin{pmatrix} q_{i1} \\ \vdots \\ q_{id} \end{pmatrix} - \sum_i q_i q_i^T p_u = 0$$

$$q_i \in \mathbb{R}^{d \times 1}, \quad p_u \in \mathbb{R}^{1 \times d}$$

$$\forall u \quad p_u = (\sum_i q_i q_i^T)^{-1} \sum_i r_{ui} q_i$$

$$\forall i \quad q_i = (\sum_u p_u p_u^T)^{-1} \sum_u r_{ui} p_u$$

ALS

a) init:  $P_u, Q$  заполняю рандомно

- 1) фиксирую  $P$  и генерирую  $Q$
- 2) фиксирую  $Q$  и генерирую  $P$

Где  
текущие  
значения  
не меняются

~ 10 шагов

$P \quad Q$

click  $Q \equiv r_{ui} +$

## Методы оценки 1:

$$\begin{array}{l} \text{бугор} \\ \text{5 ноказов} \\ \text{4 края} \end{array} \quad \begin{array}{l} \text{ctr} = 4/5 \end{array}$$

$$\|q_i\| > 0 \Rightarrow \text{Переодыгируем}$$

↓  
Регрессия

$$R = P Q^T \quad \begin{array}{l} \text{Решение задачи} \\ \text{из равнотв.} \end{array}$$

$$P S \tilde{S}^T Q^T \Rightarrow \text{Регрессия}$$

$$\sum_i (r_{ui} - \langle p_u, q_i \rangle)^2 + \lambda \sum_u \|p_u\|^2 + \mu \sum_i \|q_i\|^2$$

$r_{ui}$  is not noise

Способ минимизации: HALS

Hierarchical Alternating Least  
Squares

$$\frac{\partial Q}{\partial p_{ku}} = \sum_i 2(r_{ui} - \langle p_u, q_i \rangle) Q_{ki} = 0$$

$$\sum_i (r_{ui} - \sum_{s \neq k} p_{su} Q_{si}) Q_{ki} - p_{ku} \sum_i Q_{ki}^2 = 0$$

$$p_{ku} = \frac{\sum_i (r_{ui} - \sum_{s \neq k} p_{su} Q_{si})}{\sum_i Q_{ki}^2}$$

## 7 Способ кластеризаци

$X$   
—  
—

$G(V, E)$   
W

А способ  
(гиперпаралл)

$$w_{ij} = \exp\left(-\frac{\|x_i - z_j\|^2}{2\sigma^2}\right)$$

пример

Алгоритм:

$$\bar{d}_{ii} = d_i = \sum_{j=1}^n w_{ij}$$

1) Строим  $G$

2) Находим Лапласиан  $L = D - W$

диагональная

3) Находим норм. сопр. векторы для  $L$

Берем те, которые соотв. в течущ. сопр. значению

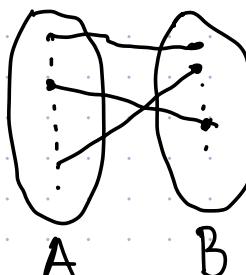
$$4) U = \begin{bmatrix} u_1 & \dots & u_m \end{bmatrix}$$

5) Определяем на  $U$  алгоритм кластеризации K-means

Это то же самое что и Graph-cut метод

$X$   $W$

$$W(A, B) = \sum_{\substack{i \in A \\ j \in B}} w_{ij}$$



хочу выделить  
A и B удалять  
как. кол-во  
шагов



$$A \cap B = \emptyset$$

$$\text{Ratio Cut}(A_1, \dots, A_k) = \frac{\frac{1}{2} \sum_{i=1}^k W(A_i, \bar{A}_i)}{|A_i|} \rightarrow \min_{A_1, \dots, A_k}$$

k - число кластеров