

Лекция 4

Основы матричных вычислений

Рахуба М.В.

08.02.21

Матричное представление матрицы Ω

1 Alternating least squares (ALS)

Рассмотрим $f: \mathbb{R}^{m \times n} \rightarrow \mathbb{R}$

Хотим $f(x) \rightarrow \min_{x: \text{rank}(x) \leq r}$

$f(x) = \|A - X\|_F^2$ - задача о наименьш. ур. A матрицы ранга r

$f(x) = \|P_{\Omega} \circ (A - X)\|_F^2$ - задача о наименьш. ур. A матрицы (matrix completion)

номери. (Агасаров) упрощ.

$$(P_{\Omega})_{ij} = \begin{cases} 1, & (i, j) \in \Omega \\ 0, & \text{иначе} \end{cases}$$

movie1	?	?	5
movie2	3	2	2
movie3	5	?	5

$$P_{\Omega} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

$$\min_{X: \text{rank}(X) \leq r} f(X) = \min_{U, V} f(UV^T)$$

U, V
 $\swarrow \searrow$ — стандарт

Алгоритм 1 (ALS vanilla)

U_0, V_0 , начальные, случайные.

$$U_{k+1} = \underset{U \in \mathbb{R}^{n \times r}}{\operatorname{argmin}} f(UV_k^T)$$

$$V_{k+1} = \underset{V \in \mathbb{R}^{r \times r}}{\operatorname{argmin}} f(U_{k+1}V^T)$$

Алгоритм 2 (ALS с ортогонализацией)

$$\hat{U} = \underset{U}{\operatorname{argmin}} f(UV_k^T)$$

$$\hat{U} = Q_1 R_1 \quad - \quad \text{QR разложение}$$

Не теряем в точности $\mathbb{R}^{n \times r}$

$$\hat{V} = \underset{V}{\operatorname{argmin}} f(Q_1 V^T)$$

$\{Q_1 R_1 V^T: V \in \mathbb{R}^{r \times r}\} \subseteq \{Q_1 V^T: V \in \mathbb{R}^{r \times r}\}$
 $\forall R_1 \in \mathbb{R}^{r \times r}$

$$\hat{V} = Q_2 R_2 \quad \left(X \approx Q_1 \hat{V} = (Q_1 R_2^T) Q_2^T \right)$$

$U_{k+1} \quad V_{k+1}$

$$U_{k+1} = Q_1 R_2^T, \quad V_{k+1} = Q_2$$

↑ не используется дальше.

Нужно только если выходишь из цикла)

Как решить $f(UV^T) \rightarrow \min$, где
 $U^T U = I$ и $f(UV^T) = \|A - UV^T\|_F^2$?

1. $\langle A, B \rangle_F = \text{Tr}(A^T B)$
 ↑ Форм. скаляр. произв.

$\langle A, A \rangle_F = \text{Tr}(A^T A) = \text{Tr}(A A^T) = \|A\|_F^2$

2. $f(X + \Delta X) = f(x_{11} + \Delta x_{11}, \dots, x_{mn} + \Delta x_{mn}) =$
 $= f(x_{11}, \dots, x_{mn}) + \sum_{i,j} \frac{\partial f}{\partial x_{ij}} \Delta x_{ij} + o(\|\Delta X\|_F)$
 // $f'(X)$
 $\langle \frac{\partial f}{\partial X}, \Delta X \rangle_F$
 // def $\left\{ \frac{\partial f}{\partial x_{ij}} \right\}_{i,j=1}^{m,n}$

В точке оптимума

$\frac{\partial f}{\partial X} = 0$

// $f_1(x)$

УТВ.

1) $\frac{\partial}{\partial X} \langle A, X \rangle_F = A$

2) $\frac{\partial}{\partial X} \langle X, X \rangle_F = 2X$
 // $f_2(x)$

$$\square f_1(x+dx) = \langle A, x+dx \rangle_F =$$

$$= \langle A, x \rangle_F + \langle A, dx \rangle_F + 0$$

$$f_2(x+dx) = \langle x+dx, x+dx \rangle_F =$$

$$= \langle x, x \rangle_F + 2 \langle x, dx \rangle_F + \langle dx, dx \rangle_F$$

$\|dx\|_F^2 = o(\|dx\|_F)$

3. Пусть $V^T V = I$

$$f(UV^T) = \|A - UV^T\|_F^2 =$$

$$= \langle A - UV^T, A - UV^T \rangle_F =$$

$$= \langle A, A \rangle_F - 2 \langle A, UV^T \rangle_F + \langle UV^T, UV^T \rangle_F$$

$$\overset{\parallel}{\text{Tr}(A^T UV^T)} \quad \overset{\parallel}{\text{Tr}(UV^T U V^T)}$$

$$\text{Tr}(V^T A^T U) \quad \text{Tr}(U^T U)$$

$$\langle AV, U \rangle_F \quad \langle U, U \rangle_F$$

$$= \langle A, A \rangle_F - 2 \langle AV, U \rangle_F + \langle U, U \rangle_F$$

$$\frac{\partial f}{\partial U} = -2AV + 2U = 0$$

\Leftrightarrow

$U_* = AV$ — оптимальное U при $V^T V = I$

$V_* = A^T U$ где $\min_V \|A - UV^T\|_F^2$ при $U^T U = I$

2) Кронекерово произведение

Опр.

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

$A \in \mathbb{C}^{m \times n}$ $B \in \mathbb{C}^{p \times q}$
 $A \otimes B \in \mathbb{C}^{mp \times nq}$

Пример

$$I \otimes A = \begin{pmatrix} A & & \\ & A & \\ & & 0 \\ & & & A \end{pmatrix}$$

Утв.

1) $(A+B) \otimes C = A \otimes C + B \otimes C$

$A \otimes (B+C) = A \otimes B + A \otimes C$

2) $(A \otimes B)^* = A^* \otimes B^*$

$$3) A \otimes B = (A \otimes I_p) (I_n \otimes B) = (I_n \otimes B) (A \otimes I_p)$$

$$4) (AB) \otimes (CD) = (A \otimes C) (B \otimes D)$$

$$5) (A \otimes B)^{-1} = A^{-1} \otimes B^{-1}$$

□

$$3) (A \otimes I_p) (I_n \otimes B) = \begin{pmatrix} a_{11} I_p & \dots & a_{1n} I_p \\ \vdots & & \vdots \\ a_{m1} I_p & \dots & a_{mn} I_p \end{pmatrix} \begin{pmatrix} B & & 0 \\ & \ddots & \\ 0 & & B \end{pmatrix} =$$

$$= A \otimes B$$

4), 5) - очевидно



\otimes -ассоц.: $(A \otimes B) \otimes C = A \otimes (B \otimes C)$,

Но не коммутатив.: например, $A \otimes I \neq I \otimes A$ вообще говоря

Опр.

$$\text{vec}(\cdot) : \mathbb{C}^{m \times n} \rightarrow \mathbb{C}^{mn} \text{ (векторизация)}$$

$$\text{vec} \left(\begin{bmatrix} a_{11} & a_{12} & \dots & a_{1n} \\ \vdots & \vdots & & \vdots \\ a_{m1} & a_{m2} & \dots & a_{mn} \end{bmatrix} \right) = \begin{bmatrix} a_{11} \\ \vdots \\ a_{m1} \\ a_{12} \\ \vdots \\ a_{m2} \\ \vdots \\ a_{1n} \\ \vdots \\ a_{mn} \end{bmatrix}$$

vec в Python:

→ np. reshape (A, [m * n, 1], order='f'), (m, n)

→ np. flatten (A, order='f'), (m, n)

vec u ⊗:

$$\begin{pmatrix} v_1 \\ v_2 \end{pmatrix} \otimes \begin{pmatrix} u_1 \\ u_2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} u_1 v_1 \\ u_2 v_1 \\ u_1 v_2 \\ u_2 v_2 \end{pmatrix}$$

$$\text{vec} \left(\begin{array}{c} \parallel \\ \begin{pmatrix} u_1 v_1 & \dots & u_1 v_n \\ \vdots & & \vdots \\ u_m v_1 & \dots & u_m v_n \end{pmatrix} \end{array} \right) = \begin{array}{c} \parallel \\ \begin{pmatrix} u_1 v_1 \\ \vdots \\ u_m v_1 \\ \vdots \\ u_1 v_n \\ \vdots \\ u_m v_n \end{pmatrix} \end{array}$$

\parallel
 $\text{vec} \begin{pmatrix} u_1 v_1 & u_1 v_2 \\ u_2 v_1 & u_2 v_2 \end{pmatrix}$
 \parallel
 $u v^T$

УТВ

$$\text{vec} (A X B) = (B^T \otimes A) \text{vec} (X)$$

□ Пусть $X = u v^T$

$$\begin{aligned} \text{vec} (A u v^T B) &= \text{vec} ((A u) (B^T v)^T) = \\ &= (B^T v) \otimes (A u) = (B^T \otimes A) (v \otimes u) = \\ &= B^T \otimes A \text{vec} (u v^T) \end{aligned}$$

любой X - сумма rank-1 матриц

3

$m = n \gg r$
np. linalg. svd

$$O(n^3)$$

randomized

$$O(n^2 r)$$

ALS

$$O(n^2 r)$$

$$C \hat{A}^{-1} R$$

$$O(nr^2)$$

↑ кратко в начале след. лекции