

Лекция 5

Основы матричных вычислений

Рахуба М.В.
15.02.21

Матричная аппроксимация тензорных массов (тензоров)

$$X \in \mathbb{R}^{\overbrace{n_1 \times \dots \times n_d}^d}$$

n^d

2^{300}

очень
много
элементов
в матрице

1) Какое-то разложение

в выс. мат. анал.
просто называют
тензорами

$n_1 \times \dots \times n_d$

Опр. 1 $A \in \mathbb{R}^{n_1 \times \dots \times n_d}, B \in \mathbb{R}^{m_1 \times \dots \times m_d}$

$A \circ B \in \mathbb{R}^{n_1 \times \dots \times n_d \times m_1 \times \dots \times m_d}$ называется

векторным (тензорным) произведением:

$$(A \circ B)_{i_1 \dots i_d j_1 \dots j_d} = A_{i_1 \dots i_d} B_{j_1 \dots j_d}$$

Замечание 1) 'o' также обозначают ' \otimes '. ' \otimes ' у нас используется для крестк. произв.

2) Для примера $d=2$:

$A \circ B \in \mathbb{R}^{n_1 \times n_2 \times m_1 \times m_2}, A \otimes B \in \mathbb{R}^{m_1 n_1 \times m_2 n_2}$, элементы - одинаки, но записаны в разные размеры.

Пример 1) $a_{ij} = u_i v_j$

$$A = u v^T = u \circ v$$

$$\text{vec}(u \circ v) = v \otimes u$$

$$2) A = U V^T \Rightarrow A = \sum_{d=1}^r u_d v_d^T = \sum_{d=1}^r u_d \circ v_d$$

$$A = U \Sigma V^T \Rightarrow A = \sum_{d=1}^r \sigma_d u_d \circ v_d$$

$$a_{ijk} = \sum_{d=1}^r u_{id} v_{jd} w_{kd}$$

$$A = \sum_{d=1}^r u_d \circ v_d \circ w_d$$

$\in \mathbb{R}^{n_1}$ $\in \mathbb{R}^{n_2}$ $\in \mathbb{R}^{n_3}$

Опр. 2

1) $A = \sum_{d=1}^R u_d^{(1)} \circ u_d^{(2)} \circ \dots \circ u_d^{(d)}$ -
 каноническое разлож. $A \in \mathbb{R}^{n_1 \times \dots \times n_d}$

2) $\min R$ - канонич. ранг

3) $U^{(k)} = [u_1^{(k)}, \dots, u_R^{(k)}] \in \mathbb{R}^{n_k \times R}$ -
 канонич. факторы

При $d=2$: $A = \sum_{d=1}^R u_d^{(1)} \circ u_d^{(2)} = u_1^{(1)} \circ u_1^{(2)} + \dots + u_R^{(1)} \circ u_R^{(2)}$

$U^{(1)} = U, U^{(2)} = V$

Замечание

1) $U V^T = (U S)(S^{-1} V^T)$ - не единств.
 канонич. разлож. единственно (с точностью до перестановки слагаемых и масштабирования) при некотор. условиях. <http://www.kolda.net/publication/TensorReview.pdf>

2) Нет устойчивых алгоритмов приближения A тензором ранга $\leq R$. Более того, множество тензоров ранга $\leq R$ не является замкнутым:

$\exists \{A_n\}; \text{rank}(A_n) = 2 : A_n \rightarrow A, \text{rank}(A) = 3$

2 Разложение Токкера

Оуп 3

$$A = \sum_{\alpha=1}^{R_1} \sum_{\beta=1}^{R_2} \sum_{\gamma=1}^{R_3} g_{\alpha\beta\gamma} u_{\alpha} \circ v_{\beta} \circ w_{\gamma}$$

разлом. Токкера

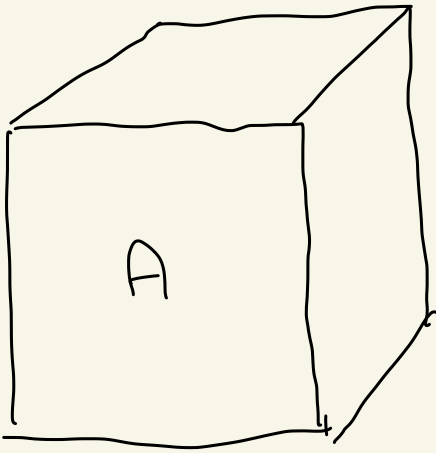
$$G = \{ g_{\alpha\beta\gamma} \}_{\alpha, \beta, \gamma=1}^{R_1, R_2, R_3} \in \mathbb{R}^{R_1 \times R_2 \times R_3} - \text{ядро Токкера}$$

$$\left. \begin{aligned} U &= [u_1, \dots, u_{R_1}] \in \mathbb{R}^{m \times R_1} \\ V &= [v_1, \dots, v_{R_2}] \in \mathbb{R}^{n \times R_2} \\ W &= [w_1, \dots, w_{R_3}] \in \mathbb{R}^{e \times R_3} \end{aligned} \right\} \begin{array}{l} \text{факторы} \\ \text{Токкера.} \end{array}$$

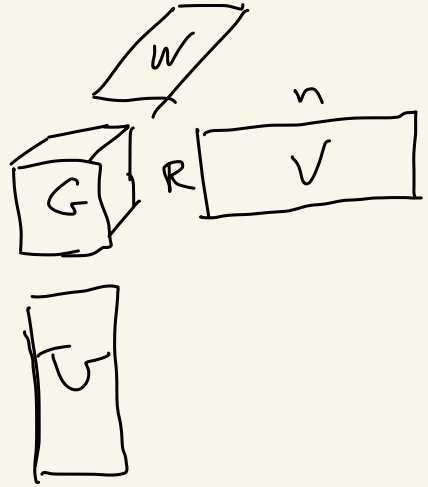
(R_1, R_2, R_3) — мин. возможные — минимальные. разл. (Токкероветский разл.)

Будем искать $A = \llbracket G; U, V, W \rrbracket$

Storage
 ($n=m=l, R_1=R_2=R_3=R$)



vs.



n^3

\gg
 ($R \ll n$)

$R^3 + 3nR$
 $\uparrow \qquad \qquad \uparrow$
 $G \qquad \qquad U, V, W$

Table 1

$\begin{bmatrix} \text{vec}(A[:, :, 0]) \\ \text{vec}(A[:, :, 1]) \\ \vdots \end{bmatrix}$



$$\text{vec}(A) = \underbrace{(W \otimes V \otimes U)}_{n \times n \times R \times R \times R} \underbrace{\text{vec}(G)}_{R \times R \times R}$$

$\text{reshape}(A, (m \times n \times l), \text{order}='f')$

\Leftrightarrow

$$A = \llbracket G; U, V, W \rrbracket$$

□ $\text{vec}(u \circ v \circ w) = w \otimes v \otimes u$

$$\text{vec}(A) = \sum_{\alpha} \sum_{\beta} \sum_{\gamma} g_{\alpha\beta\gamma} \text{vec}(U_{\alpha} \circ V_{\beta} \circ W_{\gamma}) =$$

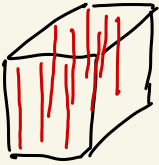
$$= \sum_{\alpha} \sum_{\beta} \sum_{\gamma} g_{\alpha\beta\gamma} W_{\gamma} \otimes V_{\beta} \otimes U_{\alpha}$$

$$W \otimes V \otimes U = [W_1 \otimes V_1 \otimes U_1, \dots, W_{R_3} \otimes V_{R_2} \otimes U_{R_1}]$$

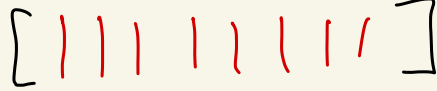
Op. 4

$A_{(k)}$ - parazlepka no k -u ruge

$$A_{(1)} = [A[:, :, 0], A[:, :, 1], \dots, A[:, :, -1]] \in \mathbb{R}^{m \times n \times l}$$

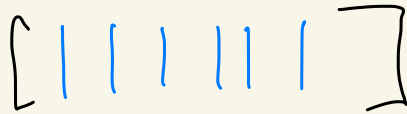
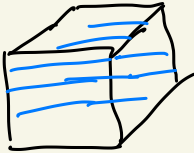


reshape(A, (m, n * l), order='f')



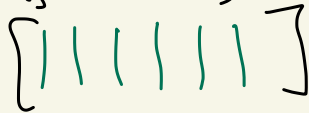
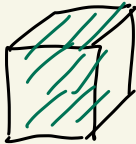
$$A_{(2)} = \underset{\substack{\uparrow \\ \text{np.transpose}}}{\text{permute}}(A, [1, 0, 2]) \in \mathbb{R}^{n \times m \times l}$$

$a_{ijk} \rightarrow \tilde{a}_{jik}$



$$A_{(3)} = \text{permute}(A, [2, 0, 1]) \in \mathbb{R}^{l \times m \times n}$$

$a_{ijk} \rightarrow \hat{a}_{kij}$



Лемма 1

$$A_{(1)} = U G_{(1)} (W \otimes V)^T$$

$$A_{(2)} = V G_{(2)} (W \otimes U)^T$$

$$A_{(3)} = W G_{(3)} (V \otimes U)^T$$

□ que $A_{(1)}$:

$$\text{vec}(A) = \text{vec}(A_{(1)})$$

$$\stackrel{1//}{(W \otimes V) \otimes U} \text{vec}(G)$$

|| 4.

$$\stackrel{2//}{(W \otimes V) \otimes U} \text{vec}(G_{(1)}) \stackrel{3.}{=} \text{vec}(U G_{(1)} (W \otimes V)^T)$$

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

$$A_{(1)} = U G_{(1)} (W \otimes V)^T$$

■

Теор

Танк. пар (R₁, R₂, R₃) пабер

$$(\text{rank}(A_{(1)}), \text{rank}(A_{(2)}), \text{rank}(A_{(3)}))$$

$$\square 1) A_{(1)} = \underbrace{U}_{m \times R_1} \underbrace{G_{(1)} (W \otimes V)^T}_{R_1 \times n \ell}$$

$$\text{rank}(A_{(1)}) \leq \begin{matrix} R_1 \\ (2) \\ (3) \end{matrix} \begin{matrix} 2 \\ 3 \end{matrix}$$

2) Пусть $A_{(1)} = U_1 \Sigma_1 V_1^T$ Compact SVD
 $\tilde{R}_1 = \text{rank}(A_{(1)})$

$$U_2 U_1^T A_{(1)} = A_{(1)}$$

$$\text{vec}(A_{(1)}) = \text{vec}(U_2 U_1^T A_{(1)}) =$$

$$= \text{vec}\left(U_2 \underbrace{U_1^T U G_{(1)}}_{\tilde{G}_{(1)}} (W \otimes V)^T\right) =$$

$$= \text{vec}\left(U_2 \tilde{G}_{(1)} (W \otimes V)^T\right)$$

$$A_{(1)} = U_1 \tilde{G}_{(1)} (W \otimes V)^T \text{ (срѣдн vec)}$$

$$\text{vec}(A) = W \otimes V \otimes U_1 \text{vec}(\tilde{G})$$

$$\tilde{G} \in \mathbb{R}^{\tilde{R}_1 \times R_2 \times R_3}, \text{ аналогично } R_2 \rightarrow \tilde{R}_2, R_3 \rightarrow \tilde{R}_3$$

То есть явно построим разлом. с параметрами разлѣрток.



3 HOSVD алгоритм (подробнее на семинаре)

$U_k - r_k$ левых синг. вект. $A_{(k)}$:

$$\|A_{(k)} - U_k U_k^* A_{(k)}\|_F \leq \epsilon \|A\|_F$$

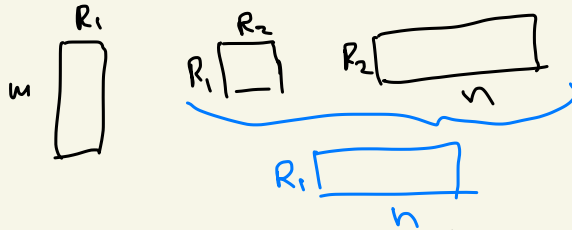
$$G = \begin{bmatrix} A; U_1^T, U_2^T, U_3^T \end{bmatrix}$$

оп-на где опра.

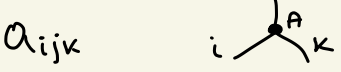
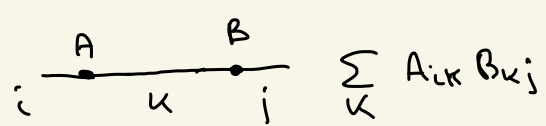
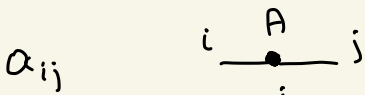
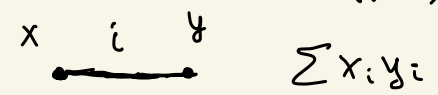
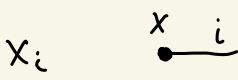
$$\|A - \begin{bmatrix} G; U_1, U_2, U_3 \end{bmatrix}\|_F \leq \sqrt{3} \epsilon \|A\|_F$$

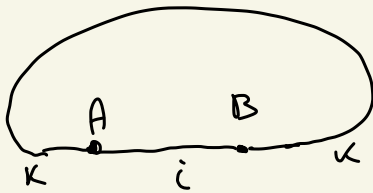
Для матрицы разложение Танкера (и канонич.) переходит в следующее:

$$A = U G V^T$$



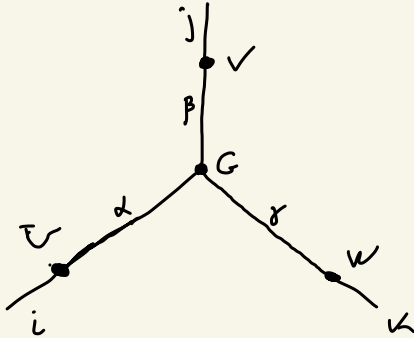
4 Тензорные сети (не входит в курс)





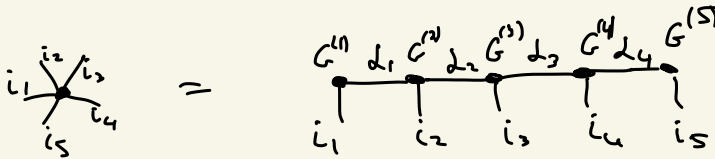
$$\sum_{i,j,k} A_{ki} B_{ik} = \text{Tr}(AB)$$

Tucker:



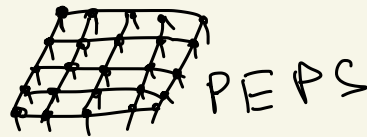
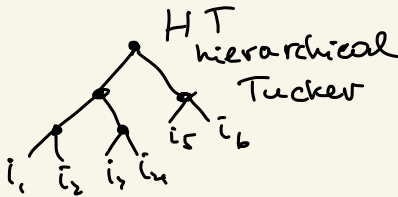
$$\sum_{\alpha, \beta, \gamma=1}^{R_1, R_2, R_3} g_{\alpha\beta\gamma} u_{i\alpha} v_{j\beta} w_{k\gamma}$$

Other decomp.:



Tensor Train (TT)
a.k.a. MPS
paradigm.

$$\sum_{d_4=1}^{R_4} \sum_{d_3=1}^{R_3} \sum_{d_2=1}^{R_2} \sum_{d_1=1}^{R_1} G_{i_1 d_1}^{(1)} G_{d_1 i_2 d_2}^{(2)} G_{d_2 i_3 d_3}^{(3)} G_{d_3 i_4 d_4}^{(4)} G_{d_4 i_5}^{(5)}$$



MERA
(nozyzmita koputnyy)