

Лекция 8

Основы матричных вычислений

Рахуба М.В.

09.03.21

Быстрое преобразование Фурье и структур. матрицы

$$A \in \mathbb{C}^{n \times n}, \quad O(n^2)$$

matrix

1) Быстрое преобр. Фурье (БПФ, FFT)

Опр. 1

$$F_n = \begin{pmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ 1 & \omega_n^{1 \cdot 1} & \omega_n^{1 \cdot 2} & \dots \\ \vdots & \omega_n^{2 \cdot 1} & \omega_n^{2 \cdot 2} & \dots \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 1 & \omega_n^{(n-1) \cdot 1} & \omega_n^{(n-1) \cdot 2} & \dots \end{pmatrix}, \quad \omega_n = e^{-\frac{2\pi i}{n}}$$

$\in \mathbb{C}^{n \times n}$

матрица Фурье

$$(F_n)_{pq} = (\omega_n)^{p \cdot q}, \quad p, q = 0, 1, \dots, n-1$$

Св-во 1) $F_n^T = F_n$

2) $F_n^* F_n = n \cdot I_n \Rightarrow \frac{1}{\sqrt{n}} F_n$ - унитар.

$y = F_n x$ - дискретное преобр. Фурье

$$y_p = \sum_{q=0}^{n-1} e^{-\frac{2\pi i}{n} pq} x_q$$

Умножение на F_n быстрее, чем за $O(n^2)$ -
быстрое преобр. Фурье
 $O(n \log n)$

Опр. 2 P_n , столбцы (строки) которой
явл. перестановкой строк (столбцов)
единичной матрицы I_n назыв. **матр.
перестановки**

Пример

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} x_1 \\ x_2 \\ x_3 \\ x_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} x_1 \\ x_3 \\ x_2 \\ x_4 \end{pmatrix}$$

Св-ва

1) $P_n A$ - перест. строк $A \in \mathbb{C}^{n \times n}$

$A P_n$ - столбцов

$$2) P_n^T P_n = I_n$$

Пусть P_{2n} состоит из строк единич. матр. с номерами

$$1, 3, 5, \dots, 2n-1, 2, 4, 6, \dots, 2n$$

$$P_{2n} F_{2n} =$$

$$\begin{pmatrix}
 \boxed{1} & 1 & \dots & 1 & \boxed{1} & \dots & \dots & \dots & \boxed{1} & 2 \\
 & 1 & \omega_{2n}^{2 \cdot 1} & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\
 & 1 & \omega_{2n}^{4 \cdot 1} & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\
 & \vdots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\
 \hline
 & 1 & \omega_{2n}^{1 \cdot 1} & \omega_{2n}^{1 \cdot 2} & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\
 & 1 & \omega_{2n}^{3 \cdot 1} & \omega_{2n}^{3 \cdot 2} & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\
 & \vdots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots
 \end{pmatrix}$$

$$1) \quad \omega_{2n}^{2p \cdot q} = \left(e^{-\frac{2\pi i}{2n}} \right)^{2pq} = \omega_n^{pq}$$

$$2) \quad \omega_{2n}^{2p(n+q)} = \underbrace{\left(e^{-\frac{2\pi i}{2n}} \right)^{2pn}}_{e^{-2\pi i \cdot p} = 1} \cdot \left(e^{-\frac{2\pi i}{2n}} \right)^{2pq} = \omega_n^{pq}$$

$$3) \quad \omega_{2n}^{(2p+1)q} = \omega_{2n}^{2pq} \omega_{2n}^q = \omega_n^{pq} \omega_{2n}^q$$

4) (используйте)

$$P_{2n} F_{2n} = \begin{pmatrix} F_n & F_n \\ F_n W_n & -F_n W_n \end{pmatrix} = \text{diag}(1, \omega_{2n}, \omega_{2n}^2, \dots, \omega_{2n}^{n-1})$$

$$= \begin{pmatrix} F_n & 0 \\ 0 & F_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I_n & I_n \\ W_n & -W_n \end{pmatrix} =$$

$$= \begin{pmatrix} F_n & 0 \\ 0 & F_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I_n & 0 \\ 0 & W_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I_n & I_n \\ I_n & -I_n \end{pmatrix}$$

$$F_{2n} X = P_{2n}^{-1} \begin{pmatrix} F_n & 0 \\ 0 & F_n \end{pmatrix} \begin{pmatrix} I_n & 0 \\ 0 & W_n \end{pmatrix} \underbrace{\begin{pmatrix} I_n & I_n \\ I_n & -I_n \end{pmatrix}}_{\begin{pmatrix} x_1 + x_2 \\ x_1 - x_2 \end{pmatrix} O(n)}$$

$$\underbrace{\begin{pmatrix} x_1 + x_2 \\ x_1 - x_2 \end{pmatrix}}_{O(n)}$$

$$\underbrace{\begin{pmatrix} x_1 + x_2 \\ W_n(x_1 - x_2) \end{pmatrix}}_{O(n)}$$

$$\begin{pmatrix} F_n(x_1 + x_2) \\ F_n(W_n(x_1 - x_2)) \end{pmatrix}$$

ε перемножено на F_n
 $\log_2 n$ умножений

Уточ: P_{2n}^T $O(n)$
 $O(n \log n)$

$$\text{пр. fft} \cdot \text{fft}(x) = F_n x$$

$$\text{пр. fft} \cdot \text{ifft}(x) = F_n^{-1} x \equiv \frac{1}{n} F_n^* x$$

2 Циркулянт

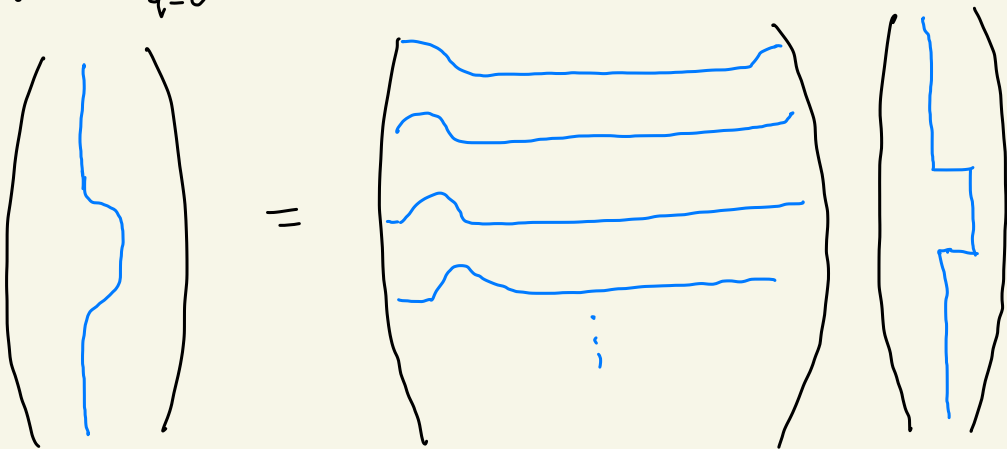
Пр. 3

$$C = \begin{pmatrix} c_0 & c_{n-1} & c_{n-2} & \dots & c_2 & c_1 \\ c_1 & c_0 & c_{n-1} & & & c_2 \\ c_2 & c_1 & c_0 & & & \vdots \\ \vdots & \vdots & \vdots & & & \vdots \\ c_{n-1} & c_{n-2} & c_{n-3} & \dots & c_0 & \end{pmatrix} \in \mathbb{C}^{n \times n}$$

Циркулянт.

$y = Cx$ — численная свёртка

$$y_p = \sum_{q=0}^{n-1} c_{(p-q) \bmod n} x_q$$



$$y = Cx \quad \text{за } O(n \log n)$$

$\begin{pmatrix} 0 & & 1 \\ 1 & & 0 \\ & \ddots & \end{pmatrix}$ - матрица циклического перемещения.

$$C = C_0 I + C_1 P + C_2 P^2 + \dots + C_{n-1} P^{n-1}$$

Теорема

Матрица $C \in \mathbb{C}^{n \times n}$ - унитарна, тогда

$$C = F_n^{-1} \text{diag}(F_n C) F_n$$

первои столбцы C

$$\square 1) P = F_n^{-1} \text{diag}(F_n e_2) F_n$$

$\begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ \vdots \\ 0 \end{pmatrix}$

$$P F_n^{-1} = F_n^{-1} \text{diag}(F_n e_2)$$

$$P F_n^* = F_n^* \text{diag}(F_n e_2)$$

$$P \overline{F_n} = \overline{F_n} \text{diag}(1, \omega_n, \omega_n^2, \dots, \omega_n^{n-1}) = 1$$

$$P \begin{pmatrix} 1 \\ \overline{\omega_n} \\ \vdots \\ \overline{\omega_n}^{(n-1)q} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \overline{\omega_n}^{(n-1)q} \\ 1 \\ \vdots \end{pmatrix} = \overline{\omega_n}^{-q} \begin{pmatrix} \overline{\omega_n}^{-nq} \\ \overline{\omega_n}^{-q} \\ \vdots \end{pmatrix}$$

ω_n^q

$$AS = S\Lambda$$

$$A s_q = \lambda_q s_q$$

$$2) P^2 = F_n^{-1} \text{diag}(F_n e_2) \underbrace{F_n F_n^{-1}}_I \text{diag}(F_n e_2) F_n =$$

$$= F_n^{-1} \text{diag}(F_n e_2)^2 F_n$$

$\text{diag}(F_n e_3)$

$$P^k = F_n^{-1} \text{diag}(F_n e_{k+1}) F_n$$

$$\begin{aligned} 3) C &= C_0 I + C_1 P + C_2 P^2 + \dots = \\ &= F_n^{-1} \text{diag}(C_0 F_n e_1 + C_1 F_n e_2 + C_2 F_n e_3 + \dots) F_n = \\ &= F_n^{-1} \text{diag}(F_n (C_0 e_1 + C_1 e_2 + \dots)) F_n \quad \blacksquare \end{aligned}$$

Срегистрация (quasi. теорема Шейфера)

$$Cx = F_n^{-1} ((F_n c) \odot (F_n x))$$

$$\square Cx = F_n^{-1} \text{diag}(F_n c) (F_n x) \quad \blacksquare$$

4) Тензорная матрица
(Toeplitz)

Пр. 4

$$T = \begin{pmatrix} t_0 & t_{-1} & t_{-2} & \dots & t_{-n} \\ & t_1 & & & \\ & t_2 & & & \\ & \vdots & & & \\ & t_{n-1} & \dots & t_2 & t_1 & t_0 \end{pmatrix} \quad \text{— Тензорная}$$

(quasi. - наст. матрица)

$$T = \{ t_{p-q} \}_{p,q=0}^{n-1}$$

$$y = Tx \quad \text{или} \quad y_p = \sum_{q=0}^{n-1} t_{p-q} x_q$$

дискретная свёртка

В Теннису матрицу можно вложить в циркулянт размера $(2n-1) \times (2n-1)$
(можно и в $2n \times 2n$)

$$\begin{bmatrix} Tx \\ \text{---} \\ \text{Нульовая} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \begin{matrix} t_0 & t_{-1} & t_{-2} \\ t_1 & t_0 & t_{-1} \\ t_2 & t_1 & t_0 \end{matrix} & \begin{matrix} t_2 & t_1 \\ t_{-2} & t_2 \\ t_{-1} & t_{-2} \end{matrix} \\ \text{---} \\ \begin{matrix} t_{-2} & t_2 & t_1 \\ t_{-1} & t_2 & t_2 \end{matrix} & \begin{matrix} t_0 & t_{-1} \\ t_1 & t_0 \end{matrix} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} X \\ \text{---} \\ 0 \end{bmatrix}$$

↑ T
C

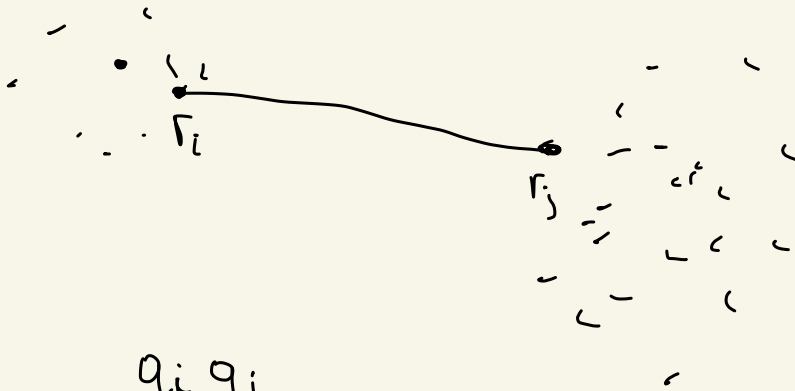
первая строка T в обратном порядке
 и с $z^{-3} t_0$

$$Tx = \text{ifft} \left(\text{fft}(C) * \text{fft} \left(\begin{bmatrix} x \\ 0 \end{bmatrix} \right) \right) [1:n]$$

В 2D

$$y_{p_1, p_2} = \sum_{q_1, q_2} t_{p_1 - q_1, p_2 - q_2} x_{q_1, q_2}$$

$$\text{vec}(Y) = T_{2D} \text{vec}(X)$$



$$\frac{q_i q_i}{\|r_i - r_j\|_2}$$

$$A = \left(\frac{1}{\|r_i - r_j\|_2} \right)$$