

# Метод экстра-компонент для быстрого вычисления специальных матрично- векторных произведений

---

ТЕРЕХОВ АНДРЕЙ ВАЛЕРЬЕВИЧ, Д.Ф.-М.Н.

# Постановка задачи

При вычислении некоторых интегральных преобразований требуется решить две фундаментальные проблемы:

1. Интегрирование быстро осциллирующих функций
2. Разработка экономичных методов вычисления матрично-векторных произведений



Terekhov, A.V. An extra-component method for evaluating fast matrix-vector multiplication with special functions. *Numerical Algorithms* (2022). <https://doi.org/10.1007/s11075-022-01383-y>

# Преобразование Лагерра

$$a_i = \int_0^{\infty} f(x) l_i(\eta x) dx, \quad f(x) = \eta \sum_{i=0}^n a_i l_i(\eta x)$$

Функции Лагерра

$$l_n(t) = \exp(-t/2) L_n(t), \quad t \geq 0$$

Формула Родрига

$$L_n(t) = \frac{e^t}{n!} \frac{d^n}{dt^n} (t^n e^{-t}) = \frac{1}{n!} \left( \frac{d}{dt} - 1 \right)^n t^n, \quad t \geq 0$$

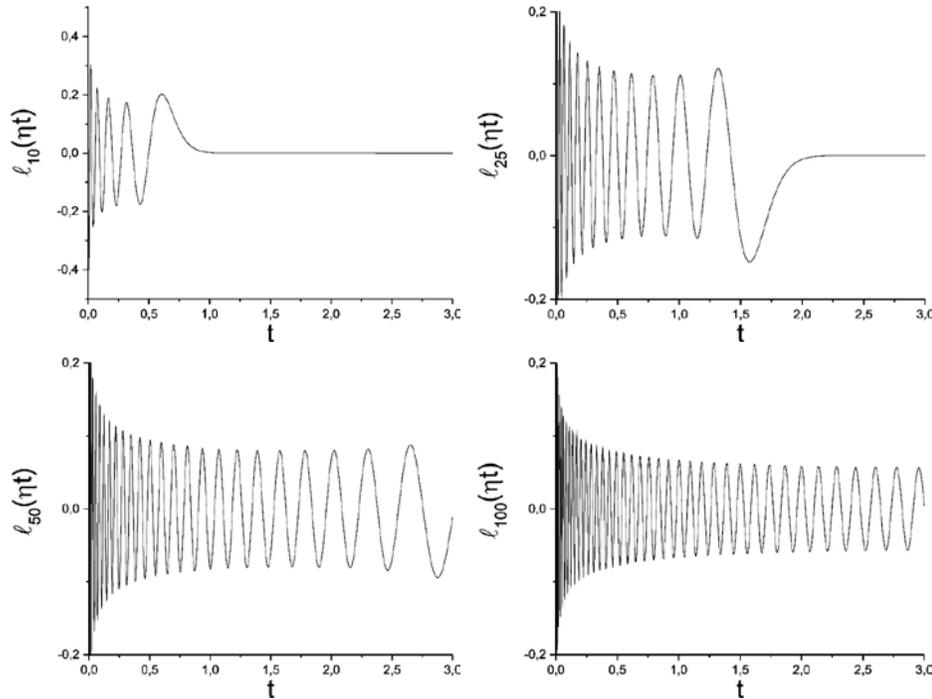
Рекуррентное  
соотношение

$$(n+1)L_{n+1}(t) = (2n+1-t)L_n(t) - nL_{n-1}(t), \quad n \geq 1,$$

$$L_1(t) = 1-t,$$

$$L_0(t) = 1.$$

# Быстро осциллирующие функции Лагерра



$$l_n(t) = \exp(-t/2) L_n(t), \quad t \geq 0$$

$$l_n(t) = \frac{\cos(2\sqrt{nt} - \pi/4)}{\pi^{1/2} (nt)^{1/4}} + O\left(\frac{1}{n^{3/4}}\right), \quad t \in [a, b], \quad 0 < a < b < \infty$$

# Преобразование Фурье-Лагеррра

$$a = \left( \begin{array}{cccc} 1 & 1 & \dots & 1 \\ \frac{-Ik_0 - \eta/2}{-Ik_0 + \eta/2} & \frac{-Ik_1 - \eta/2}{-Ik_1 + \eta/2} & \dots & \frac{-Ik_{N_x} - \eta/2}{-Ik_{N_x} + \eta/2} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \left( \frac{-Ik_0 - \eta/2}{-Ik_0 + \eta/2} \right)^n & \left( \frac{-Ik_1 - \eta/2}{-Ik_1 + \eta/2} \right)^n & \dots & \left( \frac{-Ik_{N_x} - \eta/2}{-Ik_{N_x} + \eta/2} \right)^n \end{array} \right) \tilde{f}$$

Матрица Вандермонда

$$V_{i,j} := x_j^{i-1}$$

$$\left( \begin{array}{cccccc} 1 & 1 & 1 & \dots & 1 \\ x_1 & x_2 & x_3 & \dots & x_N \\ x_1^2 & x_2^2 & x_3^2 & \dots & x_N^2 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ x_1^n & x_2^n & x_3^n & \dots & x_N^n \end{array} \right)$$

# Дискретное преобразование Фурье

$$\mathbf{Y} = \mathcal{F}\mathbf{X}, \quad \mathcal{F} \in \mathbb{C}^{N \times N}, \quad \mathbf{X}, \mathbf{Y} \in \mathbb{C}^N$$

$$\mathcal{F} = \frac{1}{\sqrt{N}} \left( \exp \left( -\frac{2\pi i j k}{N} \right) \right)_{j,k=0}^{N-1} = \begin{bmatrix} \omega_N^{0 \cdot 0} & \omega_N^{0 \cdot 1} & \dots & \omega_N^{0 \cdot (N-1)} \\ \omega_N^{1 \cdot 0} & \omega_N^{1 \cdot 1} & \dots & \omega_N^{1 \cdot (N-1)} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \omega_N^{(N-1) \cdot 0} & \omega_N^{(N-1) \cdot 1} & \dots & \omega_N^{(N-1) \cdot (N-1)} \end{bmatrix}$$

Матрица Вандермонда + Циркулянт + Унитарная

$O(N \log N)$  Быстрый алгоритм

[Gauss, Carl Friedrich](#) (1866). ["Theoria interpolationis methodo nova tractata"](#) [Theory regarding a new method of interpolation]. *Nachlass* (Unpublished manuscript). *Werke* (in Latin and German). Vol. 3. Göttingen, Germany: Königlichen Gesellschaft der Wissenschaften zu Göttingen. pp. 265–303.

Cooley, James W.; Tukey, John W. (1965). ["An algorithm for the machine calculation of complex Fourier series"](#). *Math. Comput.* **19** (90): 297–301.

# Полиномы Чебышева

$$T_n(x) = \cos(n \arccos(x)), \quad x \in \Omega, \quad n \in \mathbb{Z}^+, \quad \Omega = [-1, 1]$$

$$\int_{-1}^1 T_n(x) T_m(x) \omega(x) dx = \frac{\pi}{c_n} \delta_{mn}, \quad \|f\|_{L_2, \omega(\Omega)}^2 = \int_{-1}^1 \omega(x) |f(x)|^2 dx$$

$$\omega(x) = (1 - x^2)^{-1/2}, \quad c_0 = 1, \quad c_n = 2 \text{ for } n \geq 1$$

$$f(x) = \sum_{k=0}^{\infty} \hat{f}_k T_k(x), \quad x \in \Omega,$$

$$\hat{f}_k = \frac{c_k}{\pi} \int_{-1}^1 f(x) T_k(x) \frac{dx}{\sqrt{1-x^2}} = \frac{c_k}{\pi} \int_0^{\pi} \cos(k\theta) f(\cos(\theta)) d\theta$$

# Дискретное преобразование Чебышева

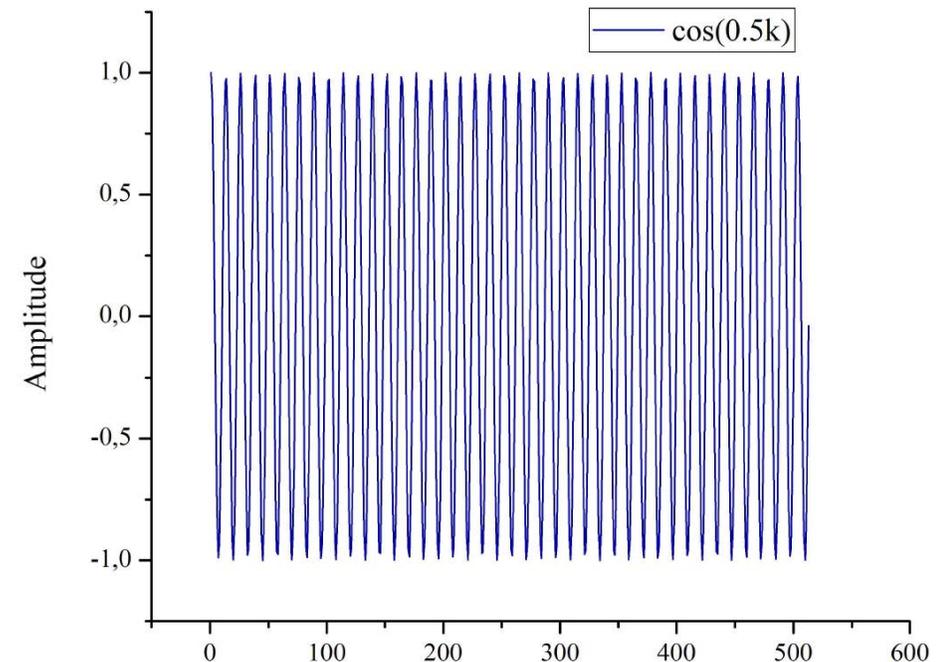
$$\mathbf{F} = A\hat{\mathbf{F}}$$

$$A := (\cos(m \arccos(x_n)))_{n,m=0}^{N,M} \in \mathbb{R}^{(N+1) \times (M+1)},$$

$$\mathbf{F} = (f(x_n))_{n=0}^N, \quad \hat{\mathbf{F}} = (\hat{f}_m)_{m=0}^M.$$

Рассмотрим первую строку матрицы A:

$$A_{1\cdot} = [1, \cos(\theta_0), \cos(2\theta_0), \dots, \cos(M\theta_0)]$$

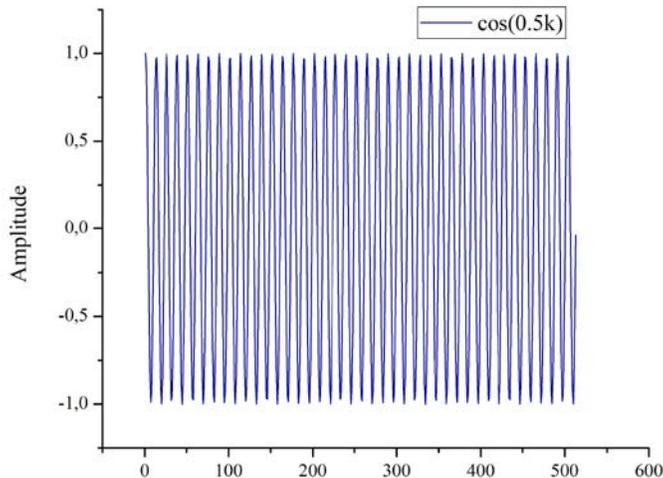


# Функция Кайзера

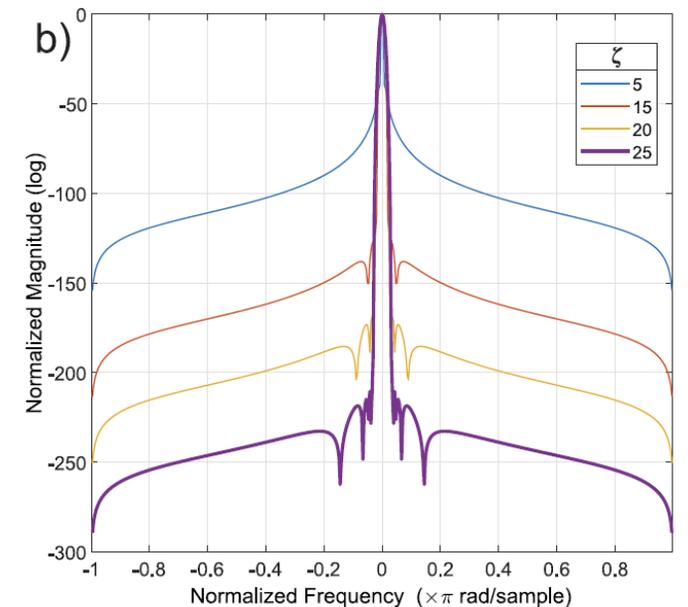
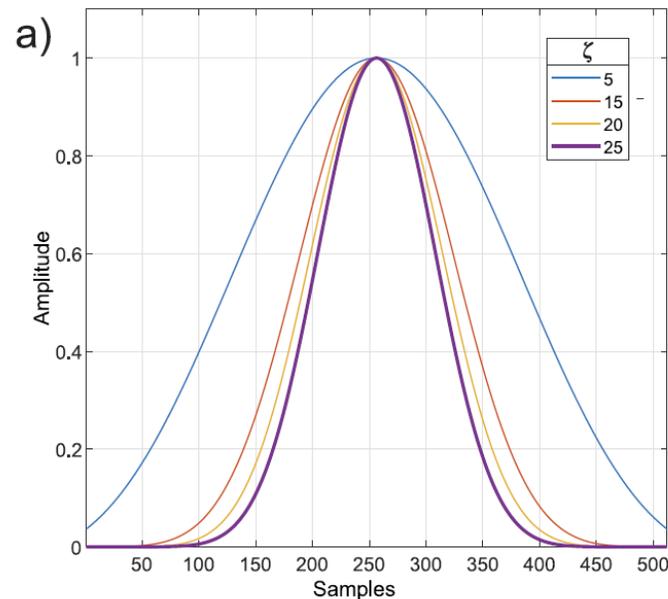
Оконное преобразование  
Фурье

$$F(t, \omega) = \int_{-\infty}^{\infty} f(\tau) W(\tau - t) e^{-i\omega\tau} d\tau,$$

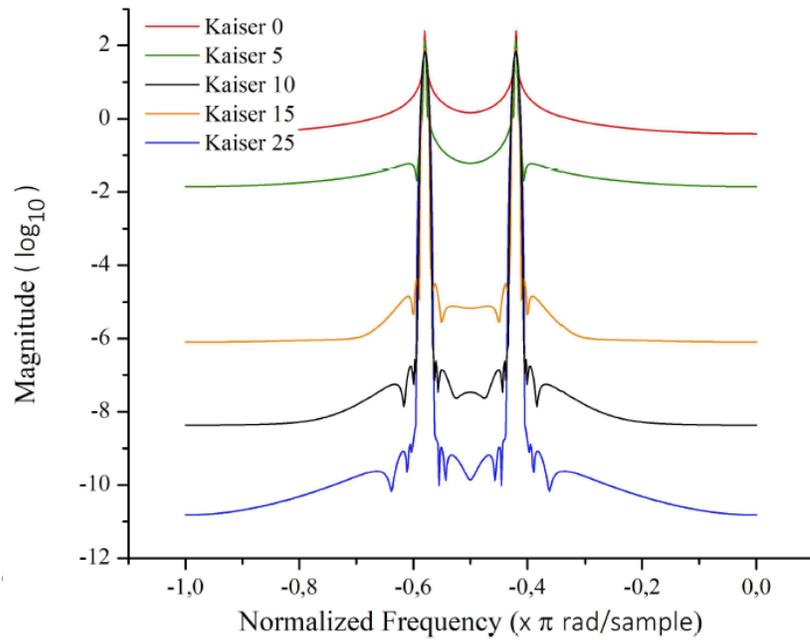
$$F(m, \omega) = \sum_{n=-\infty}^{\infty} f[n] w[n - m] e^{-j\omega n}$$



$$w_n^{\zeta, N} = \frac{I_0 \left( \zeta \sqrt{1 - \left( \frac{2n}{N} - 1 \right)^2} \right)}{I_0(\zeta)}, \quad 0 \leq n \leq N.$$



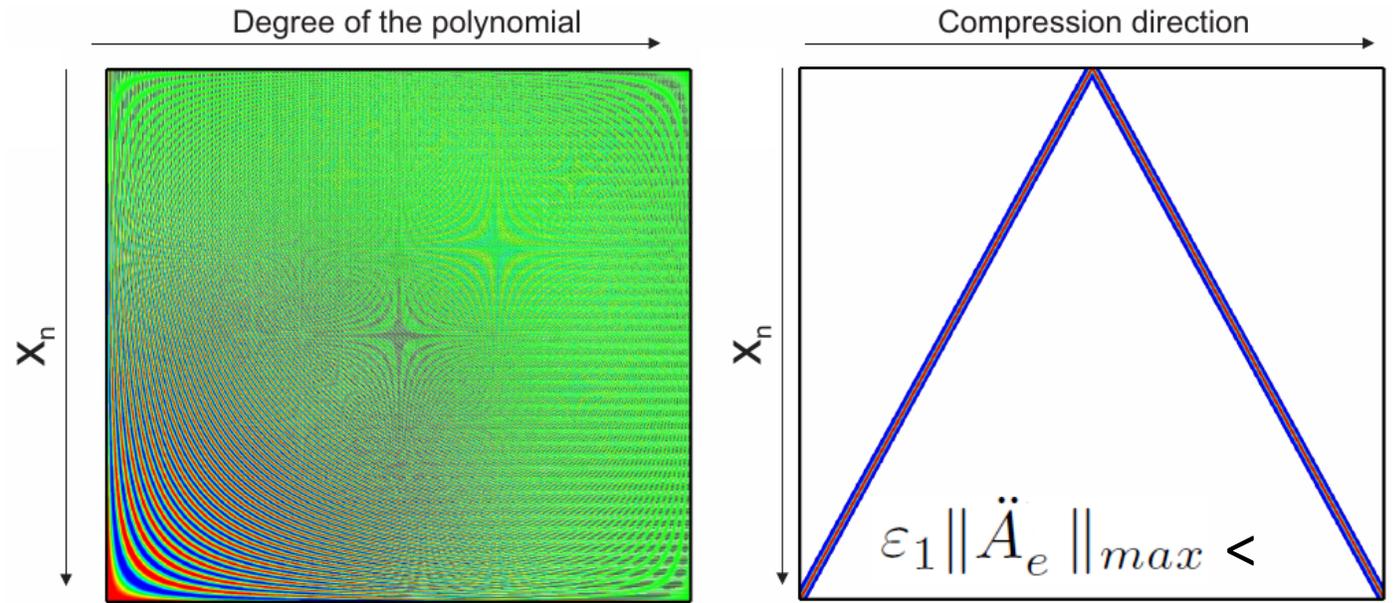
# Сжатие строки



$$\ddot{A}_{1.} = \mathcal{F}W_M A_{1.}^T$$

$$W_M = \text{diag} \left\{ w_0^{\zeta, M}, w_1^{\zeta, M}, \dots, w_M^{\zeta, M} \right\} \in \mathbb{R}^{(M+1) \times (M+1)}$$

# Сжатие матрицы

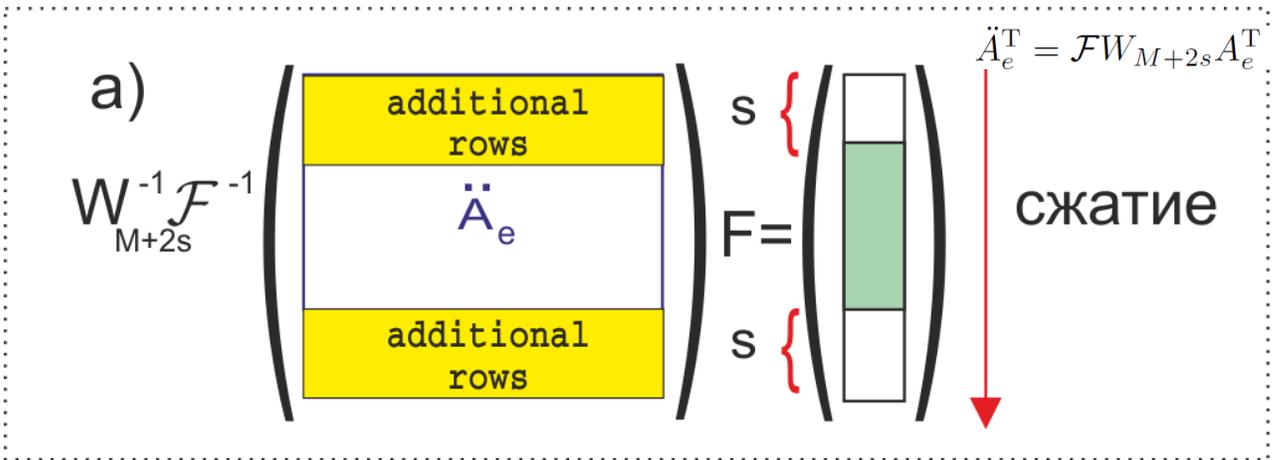


$A$

$$\ddot{A} = A W_M \mathcal{F}$$

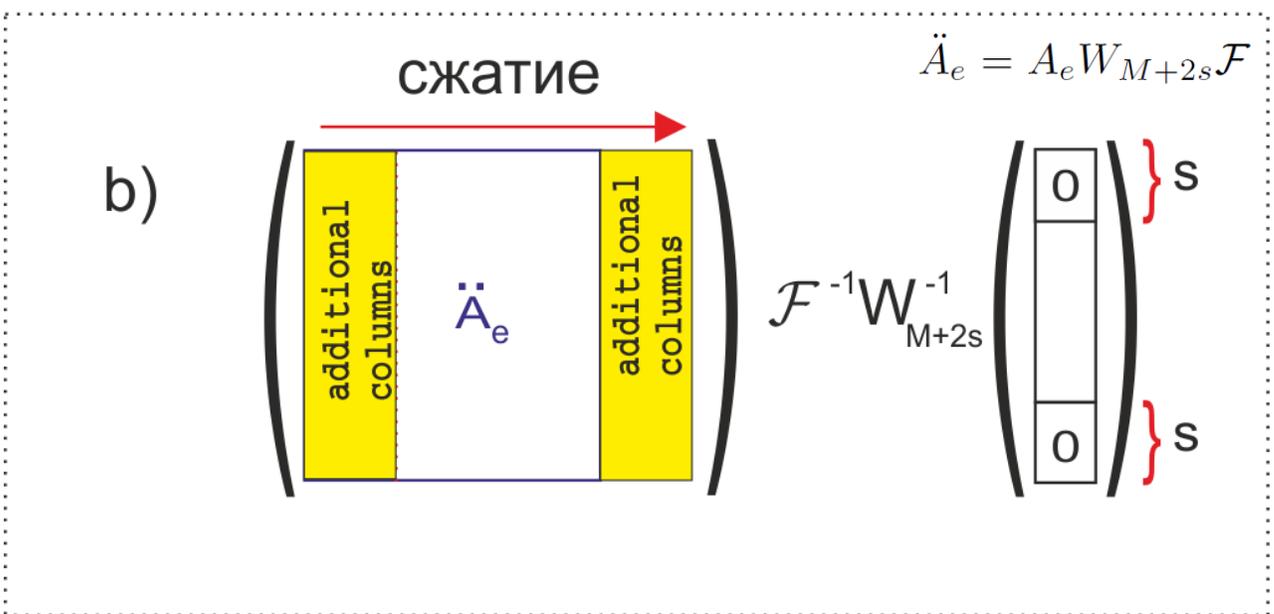
$$\mathbf{F} = \underbrace{A W_M \mathcal{F} \mathcal{F}^* W_M^{-1}}_I \hat{\mathbf{F}} = \ddot{A} \mathcal{F}^* W_M^{-1} \hat{\mathbf{F}}$$

# Экстра-компоненты для контроля точности расчетов

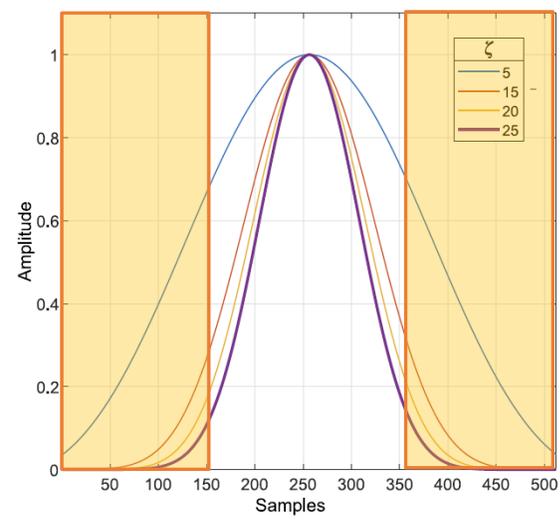


$$A_e := (\cos(m\theta_n))_{n=0, m=-s}^{N, M+s}$$

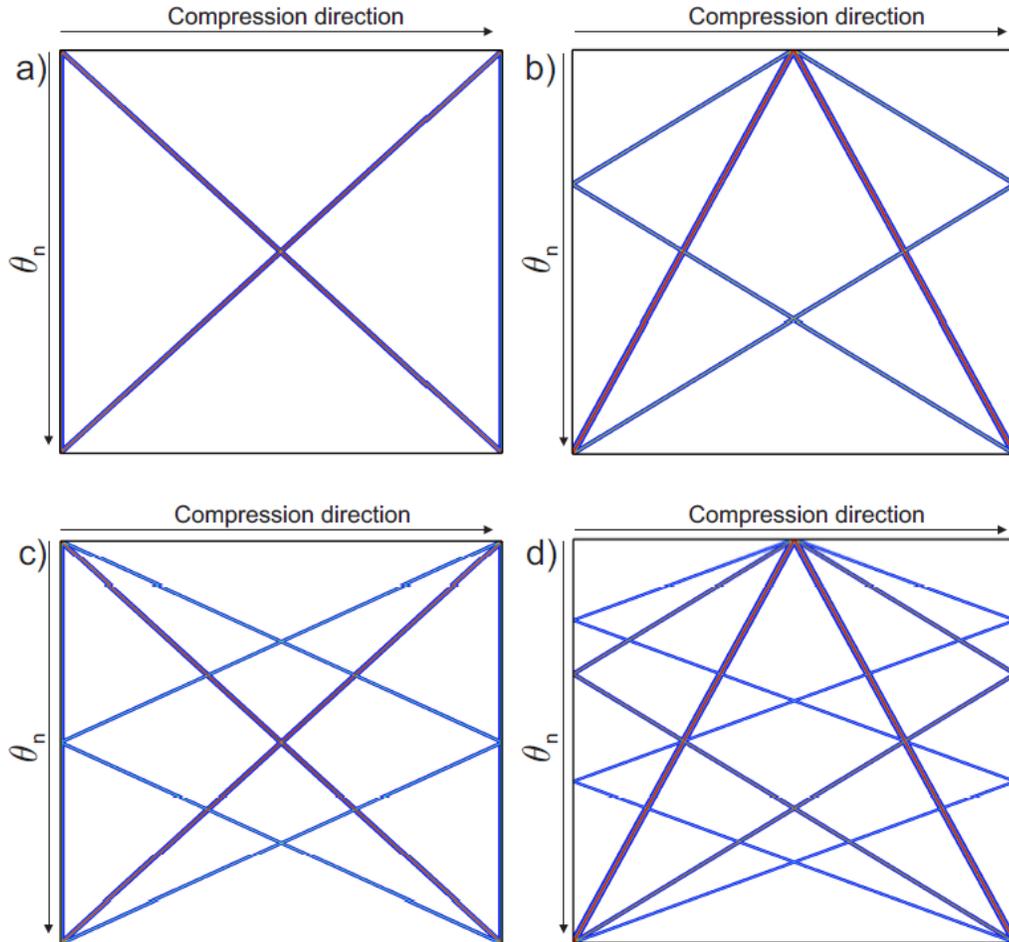
$$\hat{\mathbf{F}}^{[1]} = \left( \underbrace{0, \dots, 0}_{extra}, \underbrace{\hat{f}_0, \hat{f}_1, \dots, \hat{f}_M}_{\hat{\mathbf{F}}}, \underbrace{0, \dots, 0}_{extra} \right)^T$$



Функция Кайзера



# Тригонометрические функции вида $\cos^n(x_k)$



a)  $\cos^2(m\theta_n)$ , b)  $\cos^3(m\theta_n)$  c)  $\cos^4(m\theta_n)$ , d)  $\cos^5(m\theta_n)$  and  $\theta_n = \pi n/1024$

$$\begin{aligned}\cos^2(\theta_n t) &= (e^{-i\theta_n t} + e^{i\theta_n t} + 2) / 4, \\ \cos^3(\theta_n t) &= (3e^{-i\theta_n t} + 3e^{i\theta_n t} + e^{-3i\theta_n t} + e^{3i\theta_n t}) / 8, \\ \cos^4(\theta_n t) &= (4e^{-2i\theta_n t} + 4e^{2i\theta_n t} + e^{-4i\theta_n t} + e^{4i\theta_n t} + 6) / 16, \\ \cos^5(\theta_n t) &= (10e^{-i\theta_n t} + 10e^{i\theta_n t} + 5e^{-3i\theta_n t} + 5e^{3i\theta_n t} + e^{-5i\theta_n t} + e^{5i\theta_n t}) / 32\end{aligned}$$

Принимая во внимание свойства функций Кайзера, в статье показано, что для тригонометрических функций число ненулевых элементов сжатой матрицы пропорционально  $O(n)$

# Алгоритм экстра-компонент для тригонометрических функций

---

Algorithm 1 Multiplication  $\mathbf{F} = A\hat{\mathbf{F}}$

---

$O(N^2 \log N)$   
 $O(N \log N)$

1. *Precomputation stage*

1.1 For a given  $\varepsilon_1 < \varepsilon_2$  calculate  $\zeta(\varepsilon_1)$  and  $s(\varepsilon_2, \zeta)$ .

1.2 Set the extended matrix  $A_e := (\cos(m\theta_n))_{n=0, m=-s}^{N, M+s}$ .

1.3 Calculate the compressed matrix  $\ddot{A}_e = A_e W_{M+2s} \mathcal{F}$  and store the elements with absolute values greater than  $\varepsilon_1 \|\ddot{A}_e\|_{max}$ .

2. *Computation stage*

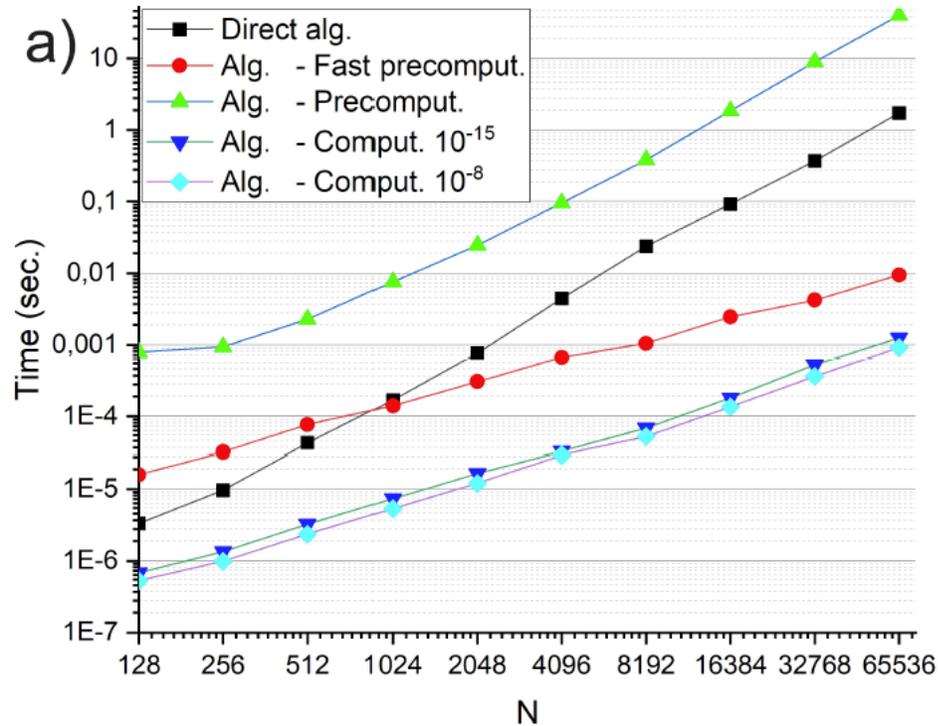
2.1 Set  $\hat{\mathbf{F}}^{[1]}$  according to (11).

2.2 Calculate  $\mathbf{F} = \ddot{A}_e \mathcal{F}^* W_{M+2s}^{-1} \hat{\mathbf{F}}^{[1]}$ .

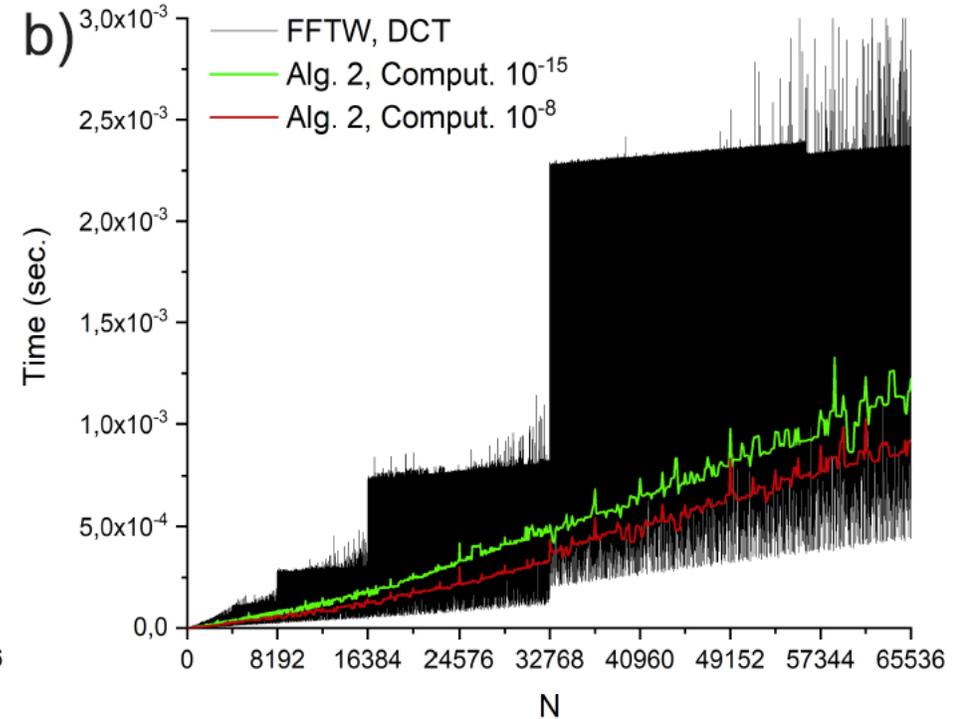
---

$O(N \log N)$

# Результаты вычислительных экспериментов для тригонометрических функций



Зависимость времени счета от порядка матрицы преобразования



Зависимость времени счета от порядка матрицы преобразования

# Преобразование Якоби

$$\|f\|_{L_{2,\omega^{(\alpha,\beta)}}(\Omega)}^2 = \int_{-1}^1 \omega^{(\alpha,\beta)}(x) |f(x)|^2 dx \quad \omega^{(\alpha,\beta)}(x) = (1-x)^\alpha (1+x)^\beta$$

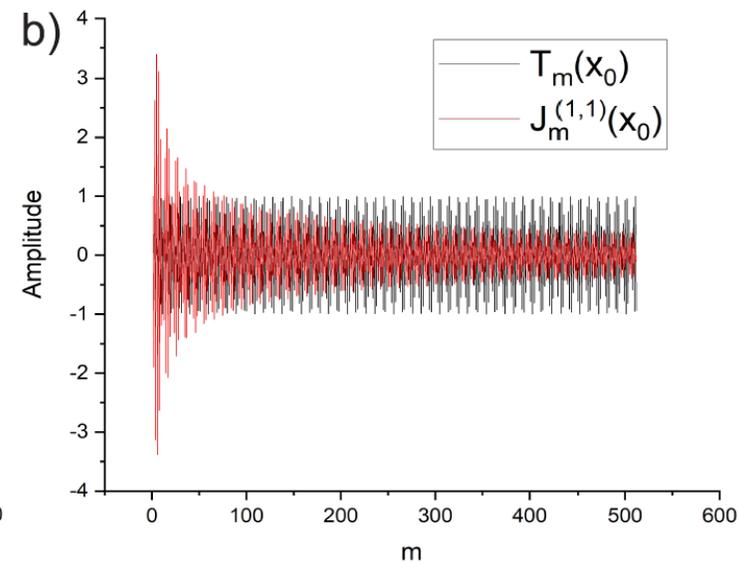
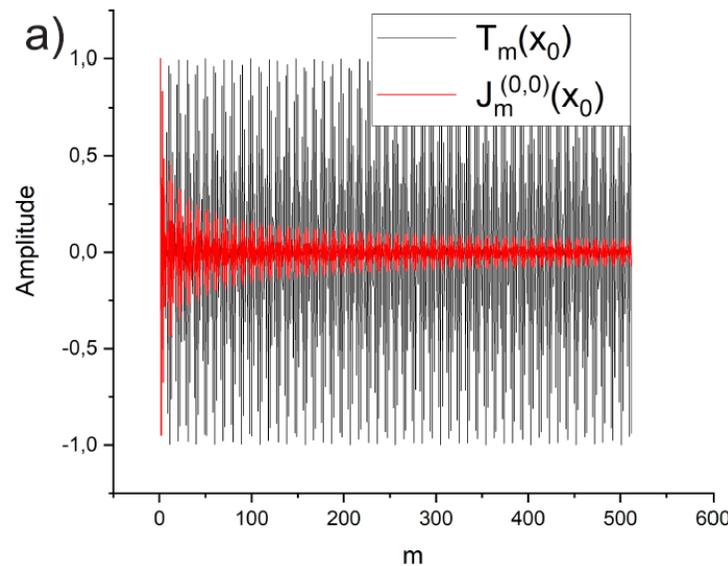
$$f(x) = \sum_{m=0}^{\infty} \hat{f}_m^{(\alpha,\beta)} J_m^{(\alpha,\beta)}(x), \quad x \in \Omega$$

$$\hat{f}_m^{(\alpha,\beta)} = \frac{1}{\chi_m^{(\alpha,\beta)}} \int_{-1}^1 \omega^{(\alpha,\beta)}(x) J_m^{(\alpha,\beta)}(x) f(x) dx$$

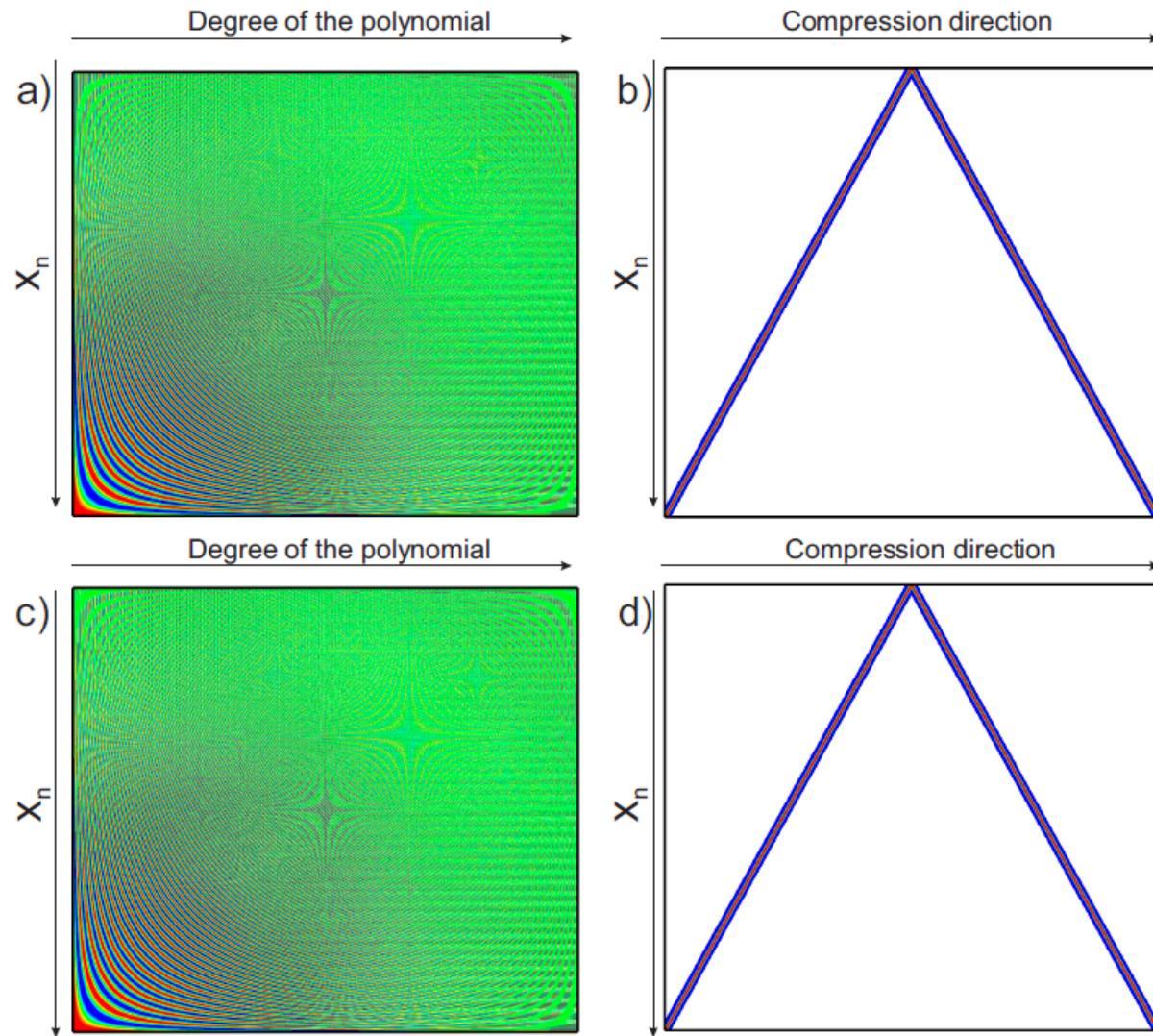
Чебышева, Лежандра, Гегенбауэра

# Дискретное преобразование Якоби

$$B := \left( J_m^{(\alpha, \beta)}(x_n) \right)_{n, m=0}^{N, M} \in \mathbb{R}^{(N+1) \times (M+1)}$$

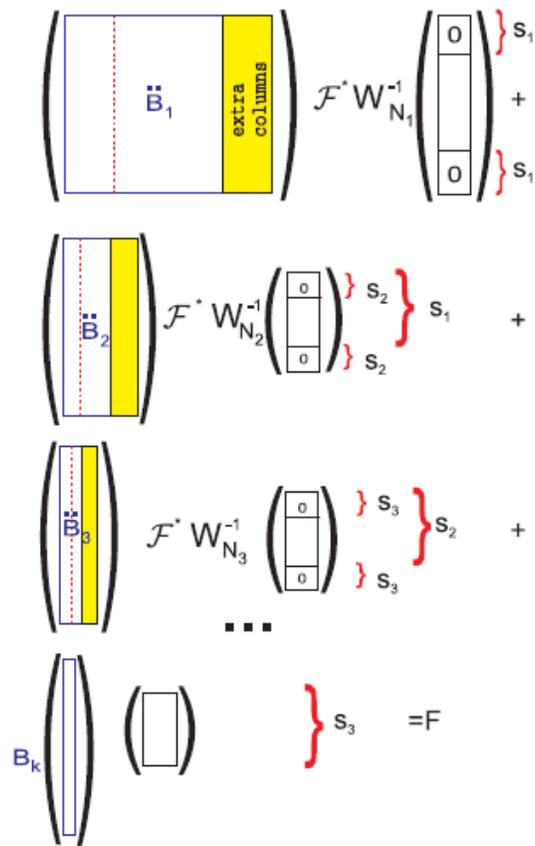


# Дискретное преобразование Якоби

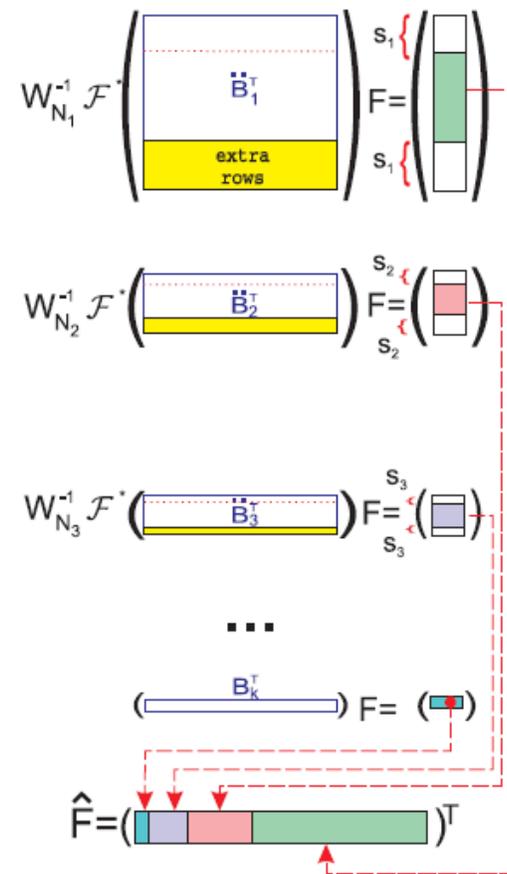


# Блочный вариант метода экстра-компонент

a) Algorithm 3



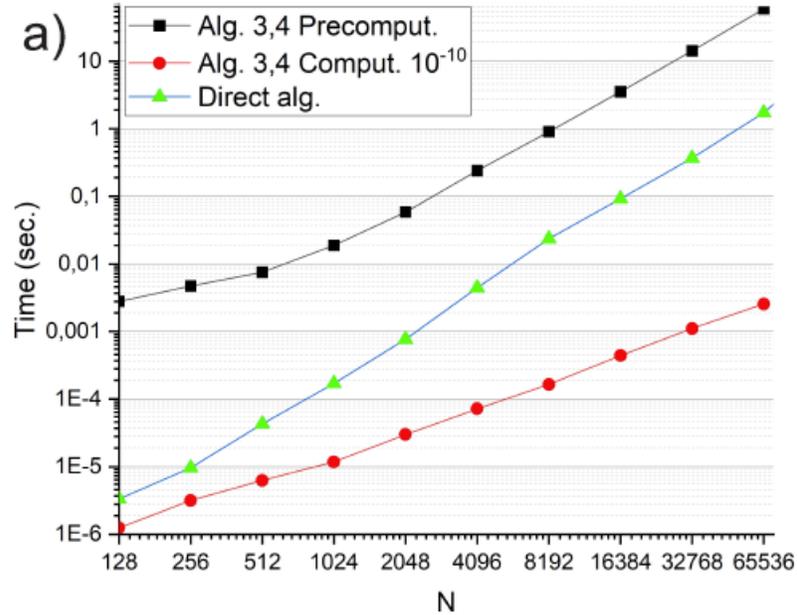
b) Algorithm 4



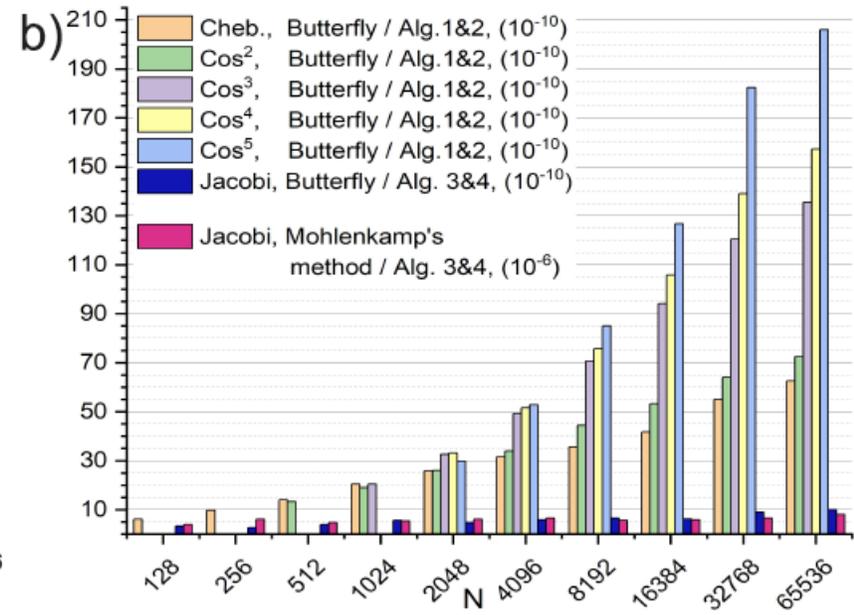
N	Alg. 3 ( $10^{-6}$ ) $\varepsilon_1 = 10^{-6}, \varepsilon_2 = 10^{-4}, bw = 16$			Alg. 3 ( $10^{-10}$ ) $\varepsilon_1 = 10^{-10}, \varepsilon_2 = 10^{-3}, bw = 20$				
	$N_1$	$N_2$	$N_3$	$N_1$	$N_2$	$N_3$	$N_4$	$N_5$
128	135	-	-	151	29	-	-	-
256	271	-	-	304	60	-	-	-
512	539	33	-	600	160	-	-	-
1024	1078	60	-	1200	208	39	-	-
2048	2160	12	-	2340	336	51	-	-
4096	4312	230	-	4680	666	95	-	-
8192	8624	456	29	9360	1326	181	29	-
16384	17248	910	51	18720	2662	374	58	-
32768	34496	1820	99	37440	5292	704	98	-
65536	68796	3430	179	74536	10192	1352	184	29

Размер и число блоков

# Оценка времени счёта

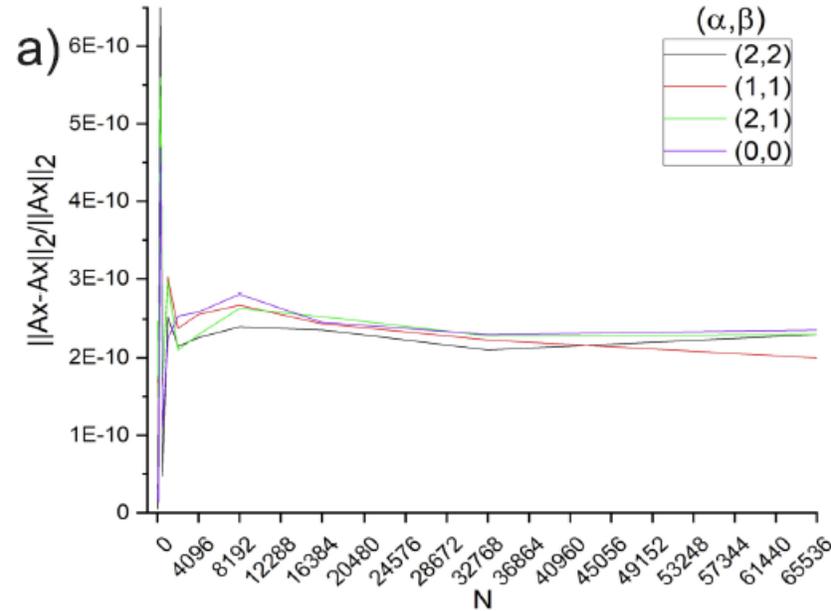


Сравнение времени счёта  
метода экстра-компонент и прямого  
матрично-векторного произведения

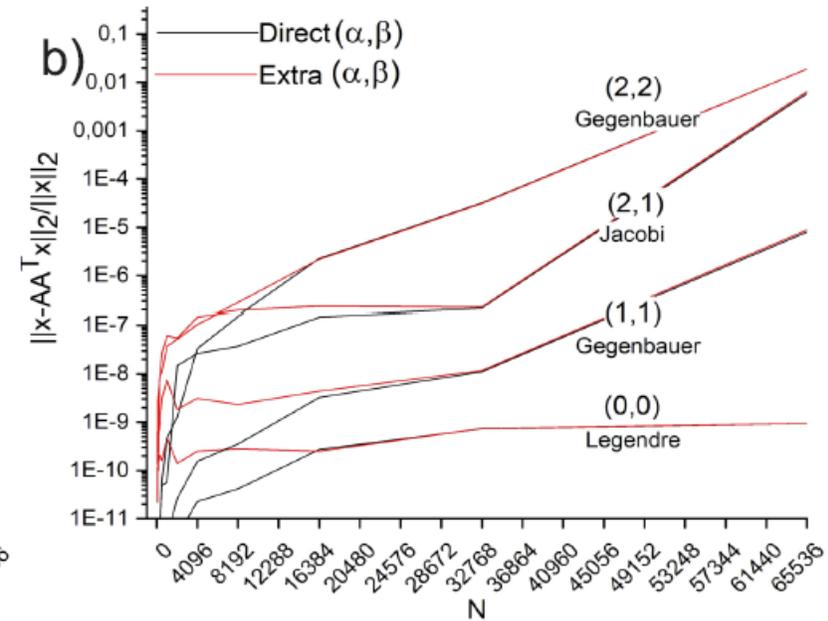


Сравнение времени счёта для альтернативных  
подходов

# Оценка точности метода экстра-компонент



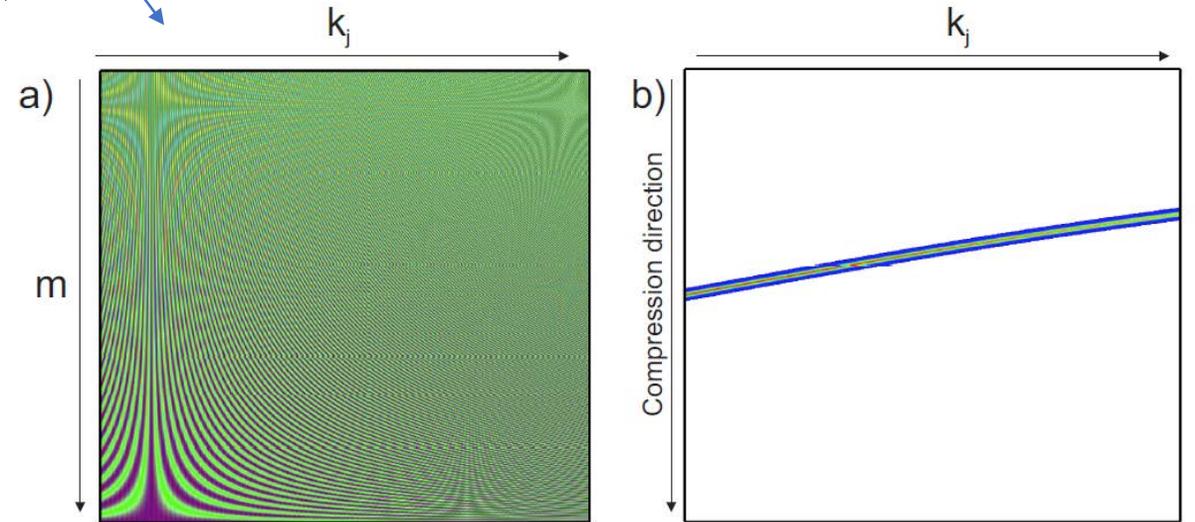
Прямое преобразование



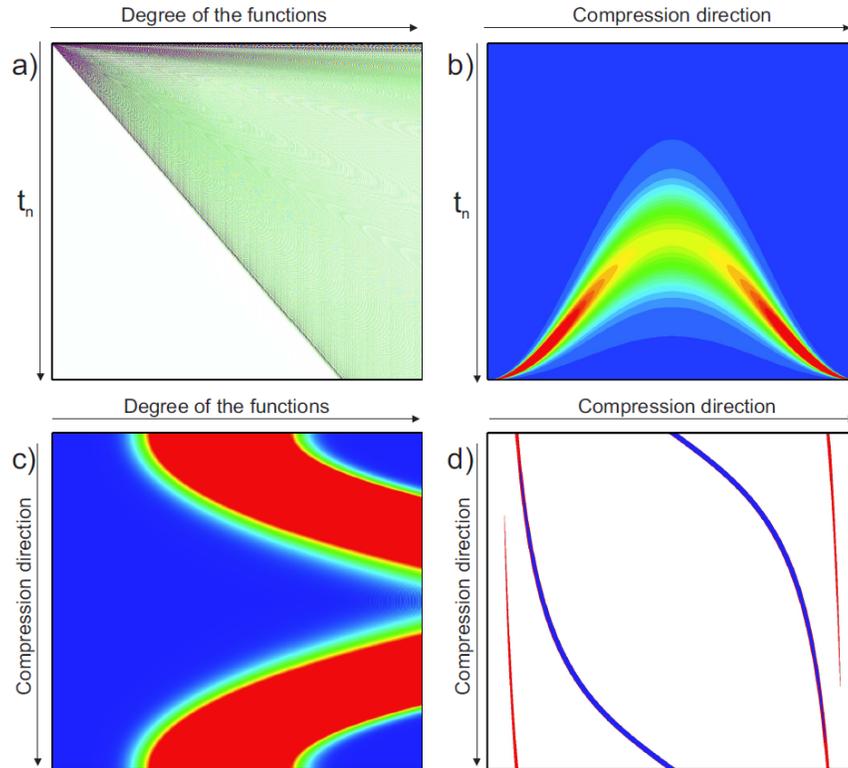
Прямое и обратное преобразования

# Преобразование Фурье-Лагеррра

$$a = \begin{pmatrix} 1 & 1 & \dots & 1 \\ \frac{-Ik_0 - \eta/2}{-Ik_0 + \eta/2} & \frac{-Ik_1 - \eta/2}{-Ik_1 + \eta/2} & \dots & \frac{-Ik_{N_x} - \eta/2}{-Ik_{N_x} + \eta/2} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ \left(\frac{-Ik_0 - \eta/2}{-Ik_0 + \eta/2}\right)^n & \left(\frac{-Ik_1 - \eta/2}{-Ik_1 + \eta/2}\right)^n & \dots & \left(\frac{-Ik_{N_x} - \eta/2}{-Ik_{N_x} + \eta/2}\right)^n \end{pmatrix} \tilde{f}$$



# Двумерный вариант метода экстра-компонент для функций Лагерра



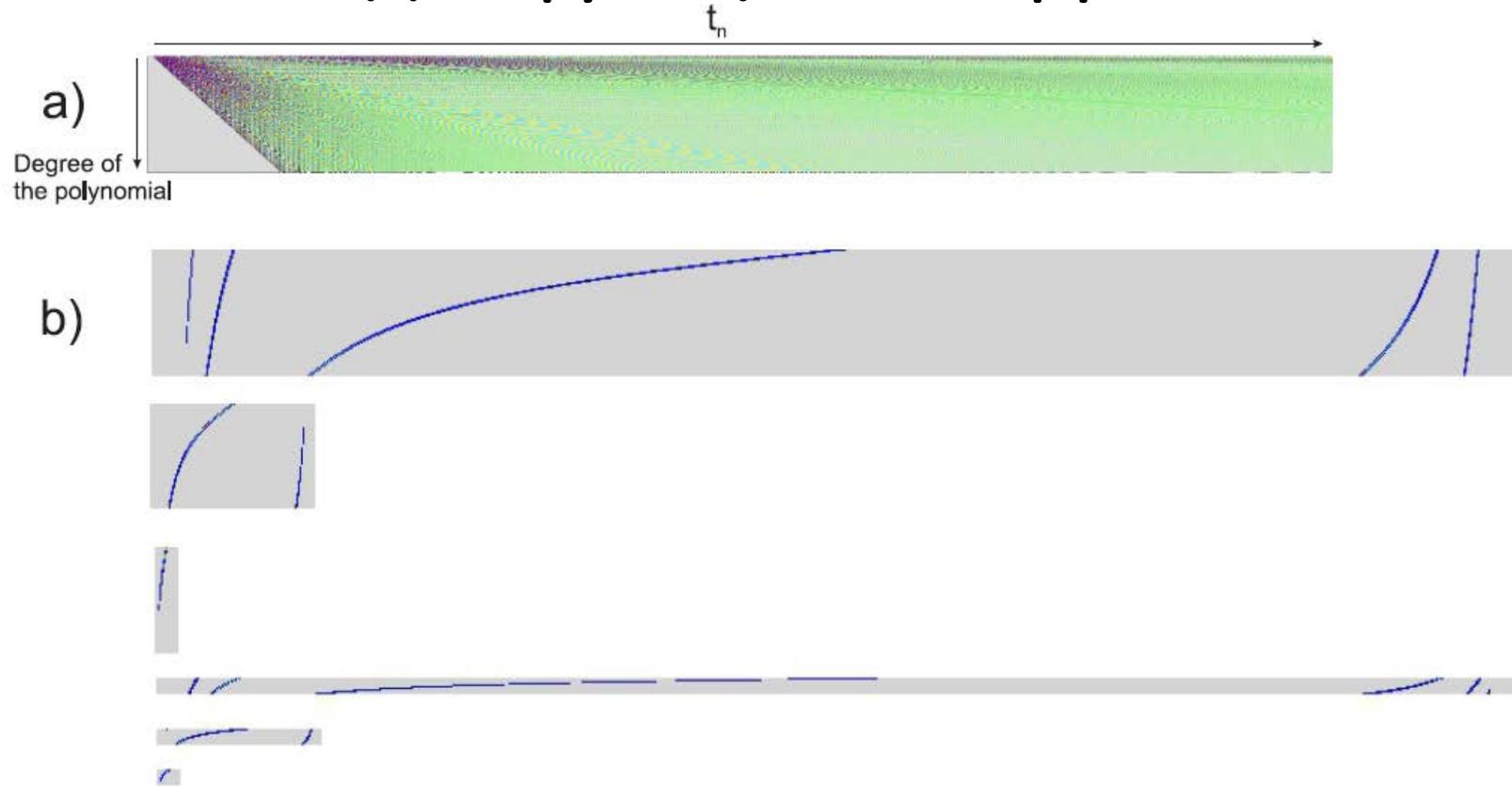
$$a_i = \int_0^{\infty} f(x) l_i(\eta x) dx,$$

$$f(x) = \eta \sum_{i=0}^n a_i l_i(\eta x)$$

$$D := (l_m(t_n))_{n,m=0}^{N,M} \in \mathbb{R}^{(N+1) \times (M+1)}$$

Fig. 9: a) Laguerre transform matrix  $D \in \mathbb{R}^{1000 \times 1024}$  and compressed matrices b)  $DW_{1023}\mathcal{F}$ , c)  $\mathcal{F}W_{999}D$ , and d)  $\mathcal{F}W_{999}DW_{1023}\mathcal{F}$

# Двумерный блочный вариант метода экстра-компонент для функций Лагеррра



a) исходная матрица b) сжатые блоки

# Двумерный блочный вариант метода экстра-компонент для неосциллирующих функций

$$A_{i,j}^{[1]} = \begin{cases} \frac{1}{\pi} \Lambda(j), & 0 = i \leq j < N, \\ \frac{2}{\pi} \Lambda(j-i) \Lambda(j+i), & 0 < i \leq j < N, \\ 0, & \text{otherwise,} \end{cases}$$

$$\Lambda(z) = \Gamma(z + \frac{1}{2}) / \Gamma(z + 1);$$

$$A_{i,j}^{[2]} = \begin{cases} \frac{i \cos(\log i^2) - j \cos(\log j^2)}{(i-j)^2}, & i \neq j, \\ 0, & i = j, \end{cases}$$

$$A_{i,j}^{[3]} = \begin{cases} \frac{1}{i-j + \frac{1}{2} \cos(ij)}, & i \neq j, \\ 0, & i = j. \end{cases}$$

N	Matrix $A^{[1]}$		Matrix $A^{[2]}$		
	Wavelet ( $10^{-5}$ )	Extra ( $10^{-5}$ )	Wavelet ( $10^{-2}$ )	Extra ( $10^{-2}$ )	Extra ( $10^{-6}$ )
64	1.73	1.36	2.37	2.0	1.0
128	2.89	2.63	4.13	3.7	1.6
256	5.18	5.16	8.25	6.6	2.0
512	9.7	9.5	14.8	10.3	3.7
1024	18.6	19.6	33	23	6.5

Beylkin, G., Coifman, R., Rokhlin, V.: Fast wavelet transforms and numerical algorithms I. Communications on Pure and Applied Mathematics **44(2)**, 141–183 (1991)

Спасибо за внимание!