

# ОБОБЩЁННЫЕ ДИСКРЕТНЫЕ ОРТОГОНАЛЬНЫЕ ПРЕОБРАЗОВАНИЯ НА САМОПОДОБНЫХ ОБЛАСТЯХ

М.С. Каспарьян

Институт систем обработки изображений РАН

Вводится обобщённое синус-косинусное преобразование на самоподобных областях. Получены аналитические условия ортогональности таких преобразований. Доказывается теорема, которые позволяют связать коэффициенты преобразования в ортогональном случае.

## Введение

Вопросы обработки сигналов-изображений остаются в центре внимания специалистов различных специальностей. Изображения выступают и как результат и как объект исследований в физике, космонавтике, метеорологии, криминалистике и многих других областях науки и техники. Кроме того, системы обработки изображений в настоящее время используются для решения многих прикладных задач.

Несмотря на то, что проблема синтеза ДОП и их быстрых алгоритмов рассматривается уже давно, и существует множество работ и монографий, посвященных этой теме. Открытые проблемы в теории дискретного спектрального анализа, синтеза ДОП и их БА тем не менее остаются, а именно, это связано с тем, что классы обрабатываемых сигналов достаточно общие и достаточно широкий спектр вычислительных средств и в силу этого, асимптотически хороший алгоритм совершенно не обязательно является таковым же для данного значения ограничивающих параметров: длина преобразования, специфика обрабатываемого сигнала, специфика используемых вычислительных средств.

В связи с этим, понятным становятся проблемы теории ДОП, которая уже переросла утилитарную значимость, как средства обработки сигналов, и превратилась в самостоятельную научную дисциплину, находящуюся на стыке информатики и теоретической математики, причём в теоретической математике используются весьма нетривиальные факты абстрактной алгебры.

В обзорной статье [1] С. С. Агаяна обоснована необходимость рассмотрения дискретных тригонометрических ортогональных преобразований с базисными функциями вида

$$h_m(n) = A(m) \cos\left(\frac{\pi}{N} \alpha_0 (m + \alpha_1)(n + \alpha_2)\right) + B(m) \sin\left(\frac{\pi}{N} \alpha_0 (m + \alpha_1)(n + \alpha_2)\right), \quad (1)$$

где  $(\alpha_0, \alpha_1, \alpha_2)$  – параметры, которые являются рациональными числами, а  $(A(m), B(m))$  – коэффициенты преобразования, которые могут быть как действительными, так и комплексными.

В статье [2] сформулированы теоремы ортогональности базисных функций вида (1). В статье [3] синтезированы новые преобразования на областях, ассоциированных с фундаментальными областями канонических систем счисления (КСС). В данной статье будут введены обобщенные преобразования на фундаментальных областях КСС, базисные функции которых определяются аналогично базисным функциям (1).

## Канонические системы счисления

Приведём краткие сведения о канонических системах счисления в мнимых квадратичных полях [4]-[6].

### Определение 1.

Пусть  $Q(\sqrt{d})$  есть квадратичное поле:

$$Q(\sqrt{d}) = \{z = a + b\sqrt{d}; a, b \in Q\}$$

$d$  – целое число, свободное от квадратов.

Если для элемента  $z = a + b\sqrt{d} \in \mathbb{Q}(\sqrt{d})$  норма и след есть целые числа,

$$\text{Norm}(z) = (a + b\sqrt{d})(a - b\sqrt{d}), \quad (2)$$

$$\text{Tr}(z) = (a + b\sqrt{d}) + (a - b\sqrt{d}), \quad (3)$$

то элемент называется целым алгебраическим элементом поля  $\mathbb{Q}(\sqrt{d})$ . Целые элементы образуют решётку на комплексной плоскости.

**Определение 2.**

Целое алгебраическое число  $\alpha = A + \sqrt{d}$  называется основанием канонической системы счисления в кольце целых элементов поля  $\mathbb{Q}(\sqrt{d})$ , если любой целый элемент этого поля однозначно представим в форме конечной суммы

$$z = \sum_{j=0}^{k(z)} z_j \cdot \alpha^j, \quad (4)$$

$$z_j \in N = \{0, 1, \dots, |\text{Norm}(\alpha)| - 1\}.$$

Пара  $\{\alpha, N\}$  называется канонической системой счисления (КСС) в кольце целых элементов поля  $\mathbb{Q}(\sqrt{d})$ .

В работе рассматривается только случай  $d < 0$ , то есть мнимые квадратичные поля. Приведём несколько примеров канонических систем счисления с различными нормами.

**Пример 1.**

Пусть  $\text{Norm}(\alpha) = 2$ , тогда в силу (3)  $N = \{0, 1\}$ . В работе [КАТАИ] показано, что существует ровно три мнимых квадратичных поля для  $d = -1, -2, -3$ , в кольцах целых элементов которых существует бинарные КСС, а именно:

- 1) кольцо целых гауссовых чисел  $\mathbb{Z}(i) \in \mathbb{Q}(i)$  с основаниями, равными  $\alpha = -1 \pm i$ ;
- 2) кольцо  $S(i\sqrt{7}) \in \mathbb{Q}(i\sqrt{7})$  с основаниями, равными  $\alpha = \frac{-1 \pm i\sqrt{7}}{2}$ ;
- 3) кольцо  $S(i\sqrt{2}) \in \mathbb{Q}(i\sqrt{2})$  с основаниями, равными  $\alpha = \pm i\sqrt{2}$ .

Если в формуле (4)  $k$  фиксировано, то множество элементов, представимых  $k$ -членной суммой, представляет собой ограниченное множество на комплексной плоскости, которое будем называть  $k$ -фундаментальной областью, примеры таких областей изображены на рисунках 1а-1в.

Оттенки серого цвета на приведённых рисунках подчёркивают самоподобный «характер»  $k$ -фундаментальных областей при растущем  $k$ .

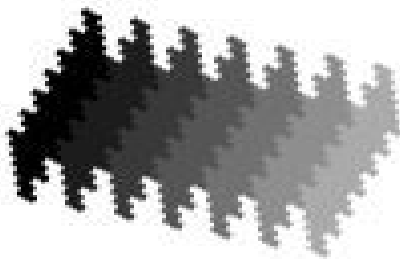


Рис. 1а  $k = 6, \alpha = \frac{-3 \pm i\sqrt{19}}{2}$

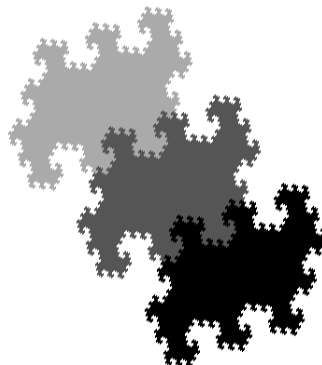


Рис. 1б  $k = 10, \alpha = -1 + i\sqrt{2}$

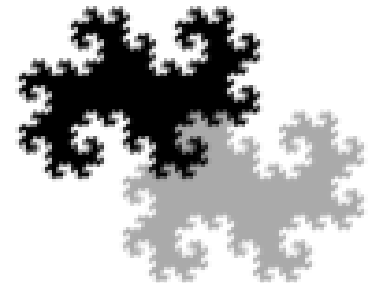


Рис. 1в  $k = 16, \alpha = -1 + i$

## Дискретные ортогональные преобразования на самоподобных областях

Следуя работе [3], введем ДОП на  $k$ -фундаментальной области  $D_k$  со свойствами базисных функций  $\Lambda_k$ , аналогичными свойствам базисных функций ДПФ:

- 1)  $\Lambda_k(m+n) = \Lambda_k(m) \cdot \Lambda_k(n)$ ;
- 2)  $\Lambda_k(\alpha^k) = 1, \Lambda_k(0) = 1$ ;
- 3)  $\Lambda_k(\alpha^{k-1}) = \exp\left\{\frac{2 \cdot \pi \cdot i}{\text{Norm}(\alpha)^k}\right\}$ ;
- 4)  $\Lambda_k(\alpha \cdot x) = \Lambda_{k-1}(x)$ .

В работе [3] показано, что функция  $\Lambda_k$  имеет вид:

$$\Lambda_k(x) = \exp\{C_1 \cdot x + C_2 \cdot \bar{x}\},$$

где

$$\begin{cases} C_1 = \frac{-2 \cdot \pi \cdot i \cdot \bar{\alpha}^k}{\text{Norm}(\alpha^k) \cdot (\alpha - \bar{\alpha})}, \\ C_2 = \frac{2 \cdot \pi \cdot i \cdot \alpha^k}{\text{Norm}(\alpha^k) \cdot (\alpha - \bar{\alpha})}. \end{cases} \quad (5)$$

Тогда фрактальное дискретное преобразование Фурье (ФДПФ) будет иметь вид:

$$X(m) = \sum_{n \in G_k} x(n) \cdot \Lambda_k(m \cdot n), m \in D_k. \quad (6)$$

В работе [3] показано, что справедлива теорема:

### Теорема 1.

Пусть  $\alpha$  – основание канонической системы счисления с  $\text{Norm}(\alpha) \geq 2$ , множество  $D_k$  –  $k$ -фундаментальная область, тогда преобразование (6) с базисными функциями  $\Lambda_k(n) = \exp\{C_1 \cdot n + C_2 \cdot \bar{n}\}$ , где  $n \in D_k$  и

$$\begin{cases} C_1 = \frac{-2 \cdot \pi \cdot i \cdot \bar{\alpha}^k}{\text{Norm}(\alpha^k) \cdot (\alpha - \bar{\alpha})}, \\ C_2 = \frac{2 \cdot \pi \cdot i \cdot \alpha^k}{\text{Norm}(\alpha^k) \cdot (\alpha - \bar{\alpha})}, \end{cases}$$

является ортогональным.

Учитывая коэффициенты (5) выражение для  $\Lambda_k(x)$  может быть преобразовано к виду:

$$\Lambda_k(x) = \exp\left\{\frac{\pi \cdot i \cdot \text{Im}(\alpha^k \cdot \bar{x})}{\text{Norm}(\alpha^{k-1}) \cdot \text{Im}(\alpha)}\right\}. \quad (7)$$

## Обобщенные дискретные ортогональные преобразования на самоподобных областях

Аналогично тому, как вводятся функции обобщённого синус-косинусного преобразования [2], введем функции

$$h_p(n) = A_1 \Lambda_k((p+a)(n+\beta)) + B_1 \overline{\Lambda_k((p+a)(n+\beta))}, \quad (8)$$

$$h_q^*(n) = A_2 \Lambda_k((q+b)(n+\beta)) + B_2 \overline{\Lambda_k((q+b)(n+\beta))}. \quad (9)$$

Найдем параметры сдвигов  $a$ ,  $b$  и  $\beta$  так, чтобы функции (8) и (9) были ортогональны.

Перемножив (8) и (9) получим

$$\begin{aligned} h_p(n) \cdot \overline{h_q^*(n)} &= A_1 \overline{A_2} X \Lambda_k((p+q+a+b)n) + B_1 \overline{B_2} \overline{X} \overline{\Lambda_k((p+q+a+b)n)} + \\ &+ A_1 \overline{B_2} Y \Lambda_k((p-q+a-b)n) + B_1 \overline{A_2} \overline{Y} \overline{\Lambda_k((p-q+a-b)n)} \end{aligned} \quad (10)$$

где  $X = \Lambda_k(\beta(p+q+a+b))$  и  $Y = \Lambda_k(\beta(p-q+a-b))$ .

Рассмотрим сначала случай, когда  $a-b=0$  и  $a+b \neq 0 \pmod{1}$ , тогда скалярное произведение  $\sum_{n \in D_k} h_p(n) \cdot \overline{h_q^*(n)}$  разобьем на две суммы:

$$A_1 \overline{A_2 X} \sum_{n \in D_k} \Lambda_k((p+q+a+b)n) + B_1 \overline{B_2 X} \sum_{n \in D_k} \overline{\Lambda_k((p+q+a+b)n)} \quad (11)$$

и

$$A_1 \overline{B_2 Y} \sum_{n \in D_k} \Lambda_k((p-q)n) + B_1 \overline{A_2 Y} \sum_{n \in D_k} \overline{\Lambda_k((p-q)n)}. \quad (12)$$

Ввиду ортогональности систем функций  $\{\Lambda_k(mn)\}_{m \in D_k}$  и  $\{\overline{\Lambda_k(mn)}\}_{m \in D_k}$ , выражение (12) можно записать в следующем виде

$$(A_1 \overline{B_2} + B_1 \overline{A_2}) (Norm(\alpha)^k) \delta_p^q. \quad (13)$$

Отдельно рассмотрим сумму  $\sum_{n \in D_k} \Lambda_k((p+q+a+b)n)$ , представим ее в виде произведения. Ниже представлен шаг перехода и результат:

$$\sum_{n \in D_{k-1}} \Lambda_{k-1}((p+q+a+b)n) \cdot \frac{1 - \Lambda_k^N(p+q+a+b)}{1 - \Lambda_k(p+q+a+b)} = \prod_{i=1}^k \frac{1 - \Lambda_i^N(p+q+a+b)}{1 - \Lambda_i(p+q+a+b)}. \quad (14)$$

Аналогичным образом запишем сумму  $\sum_{n \in D_k} \overline{\Lambda_k((p+q+a+b)n)}$ , так же проведем дополнительные преобразования, которые нам будут необходимы

$$\sum_{n \in D_k} \overline{\Lambda_k((p+q+a+b)n)} = \prod_{i=1}^k \frac{1 - \Lambda_i^N(p+q+a+b)}{1 - \Lambda_i(p+q+a+b)} = \prod_{i=1}^k \frac{1 - \Lambda_i^N(p+q+a+b)}{1 - \Lambda_i(p+q+a+b)} \prod_{i=1}^k \frac{\Lambda_i(p+q+a+b)}{\Lambda_i^N(p+q+a+b)}. \quad (15)$$

В (14) и (15)  $N$  есть норма  $\alpha$ , т.е.  $N = Norm(\alpha)$ .

Теперь запишем (11) с учетом равенств (14) и (15)

$$\prod_{i=1}^k \frac{1 - \Lambda_i^N(p+q+a+b)}{1 - \Lambda_i(p+q+a+b)} \left( A_1 \overline{A_2 X} + B_1 \overline{B_2 X} \prod_{i=1}^k \frac{\Lambda_i(p+q+a+b)}{\Lambda_i^N(p+q+a+b)} \right). \quad (16)$$

Так как мы хотим получить ортогональность, то нам нужно приравнять (16) к нулю, но так как левая часть не равна нулю, то достаточно приравнять правую часть к нулю

$$A_1 \overline{A_2 X} + B_1 \overline{B_2 X} \prod_{i=1}^k \frac{\Lambda_i(p+q+a+b)}{\Lambda_i^N(p+q+a+b)} = 0. \quad (17)$$

Рассмотрим произведение  $\prod_{i=1}^k \frac{\Lambda_i(p+q+a+b)}{\Lambda_i^N(p+q+a+b)}$ , используя свойство функции  $\Lambda_i(\alpha n) = \Lambda_{i-1}(n)$  получим следующее

$$\prod_{i=1}^k \frac{\Lambda_i(p+q+a+b)}{\Lambda_i^N(p+q+a+b)} = \frac{\Lambda_k \left( (p+q+a+b) \sum_{i=0}^{k-1} \alpha^i \right)}{\Lambda_k \left( (p+q+a+b) N \sum_{i=0}^{k-1} \alpha^i \right)} = \Lambda_k \left( (p+q+a+b) (1-N) \frac{1-\alpha^k}{1-\alpha} \right). \quad (18)$$

Подставим правую часть из (18) и  $X$  в равенство (17)

$$A_1 \overline{A_2} \Lambda_k \left( \beta (p+q+a+b) \right) + B_1 \overline{B_2} \Lambda_k \left( -\beta (p+q+a+b) \right) \Lambda_k \left( (p+q+a+b) (1-N) \frac{1-\alpha^k}{1-\alpha} \right) = 0. \quad (19)$$

Теперь из (19) легко найти  $\beta$

$$\beta = \frac{\alpha^k - 1}{1 - \alpha} \frac{N - 1}{2}. \quad (20)$$

(19) примет вид

$$A_1 \overline{A_2} + B_1 \overline{B_2} = 0. \quad (21)$$

Полученное соотношение позволяет сформулировать теорему, которая схожа с теоремами из [2], но для фрактального случая.

## Теорема 2.

Пусть

$$h_p(n) = A_1 \Lambda_k((p+a)(n+\beta)) + \overline{B_1 \Lambda_k((p+a)(n+\beta))}$$

и

$$h_q^*(n) = A_2 \Lambda_k((q+b)(n+\beta)) + \overline{B_2 \Lambda_k((q+b)(n+\beta))},$$

$\beta = \frac{\alpha^k - 1}{1 - \alpha} \frac{N-1}{2}$ ,  $\alpha$  – основание канонической системы счисления,  $a-b=0$  и  $a+b \neq 0 \pmod{1}$ ,

тогда система функций  $\{h_p\}_{p=0}^{N-1}$  ортогональна системе функций  $\{h_q^*\}_{q=0}^{N-1}$ , если выполнено

$$\text{условие } \begin{cases} A_1 \overline{B_2} + B_1 \overline{A_2} \neq 0, \\ A_1 \overline{A_2} + B_1 \overline{B_2} = 0. \end{cases}$$

## Литература

1. Распознавание, классификация, прогноз. Математические методы и их применение / С.С. Агаян, В.М. Антоненко, В.И. Васильев, А.В. Гончарский, Н.Г. Гуторова и др.; под ред. Ю.И. Журавлев - Вып. 3. – М.: Наука, 1992. – 320 с.
2. Каспарьян М.С. Обобщённые дискретные ортогональные синус-косинусные преобразования // Компьютерная оптика – 2014, – Т. 38, №4, С. 881-885.
3. Чернов В.М. Дискретные ортогональные преобразования на фундаментальных областях канонических систем счисления /Чернов В.М., Каспарьян М.С. // Компьютерная оптика – 2013, – Т. 37, №4, С. 484-487.
4. Katai, I. Canonical number system in imaginary quadratic fields / I.Katai, A.Kovacs // Acta Mathematica Hungarica. – 1981. – Vol.37. – P. 159-164.
5. Katai, I. Canonical number systems for complex integers / I. Katai, J. Szabo // Acta Sci. Math.(Szeged). – 1975. – Vol. 37. – P.255-260.
6. Чернов В.М. Арифметические методы синтеза быстрых алгоритмов дискретных ортогональных преобразований. – М.:ФИЗМАТЛИТ, 2007. – 264 с.