

МИНОБРНАУКИ РОССИИ

Федеральное государственное бюджетное образовательное учреждение  
высшего образования  
«САРАТОВСКИЙ НАЦИОНАЛЬНЫЙ ИССЛЕДОВАТЕЛЬСКИЙ  
ГОСУДАРСТВЕННЫЙ УНИВЕРСИТЕТ  
ИМЕНИ Н.Г. ЧЕРНЫШЕВСКОГО»

Кафедра теории функций и стохастического анализа

## **Аффинные базисы и фреймы**

### **АВТОРЕФЕРАТ МАГИСТЕРСКОЙ РАБОТЫ**

студента(ки) 2 курса 218 группы

направление **01.04.02 – Прикладная информатика и информатика**  
**механико-математического факультета**

**Боровой Полины Андреевны**

Научный руководитель

профессор, д.ф.-м.н., профессор \_\_\_\_\_ П. А. Терехин

Заведующий кафедрой

доцент, д.ф.-м.н. \_\_\_\_\_ С. П. Сидоров

Саратов 2024

**Введение.** Аффинные системы функций, образующие класс всплескоподобных систем и тесно связанные с представлением аффинной группы евклидова пространства, активно изучаются в последние десятилетия в работах зарубежных и отечественных математиков.

Аффинные системы функций представляют собой важный специальный класс функциональных систем, удобный и показательный для отработки различных методов и подходов к решению общей задачи о представлении функций рядами. В то же время, аффинные системы находят многочисленные применения в различных областях математики (вычислительная математика, дифференциальные уравнения, функциональный анализ), а также в прикладных задачах обработки, хранения и передачи информации, сжатии изображений и теории сигналов.

Задача аффинного синтеза тесно связана с теорией фреймов. В настоящее время безусловно актуальными представляются следующие задачи: развитие методов и подходов общей теории фреймов в банаховом пространстве, выяснение их роли в вопросах представления функций рядами и получение на этой основе конкретных решений задачи аффинного синтеза в классических функциональных пространствах.

В работе рассматриваются аффинные системы функций (системы двоичных сжатий и целочисленных сдвигов функции).

### **Цели работы:**

- 1) дать основные определения, в частности, определения аффинной системы функций и дуальной функции;
- 2) сформулировать и доказать основные теоремы;
- 3) рассмотреть алгоритм нахождения коэффициентов биортогонального ряда;
- 4) составить алгоритмы вычисления коэффициентов;
- 5) реализовать программу вычисления коэффициентов.

### **Задачи:**

- 1) изучение понятия базиса и фрейма, а также их видов;
- 2) рассмотрение простейших примеров;
- 3) изучение основных необходимых понятий для изучения алгоритмов разложения;

4) составление алгоритмов вычисления коэффициентов биортогонального ряда и дуальной функции.

**Структура магистерской работы.** Магистерская работа состоит из введения, шести глав, заключения, списка использованных источников и приложений.

В первой главе работы строится определение фреймов в банаховом пространстве, рассматривается теорема о представлении.

Во второй главе работы изучаются аффинные базисы рисса, основные определения и теоремы, необходимые для работы с аффинными системами.

В третьей главе разбираются примеры базисов, приведенных в предыдущей главе.

В четвертой главе изучаются основные понятия, необходимые для рассмотрения линейных алгоритмов разложения по фрейму.

В пятой главе рассматриваются линейные алгоритмы разложения по фрейму.

В шестой главе данной работы проиллюстрирована и охарактеризована практическая часть.

Наконец, в Приложениях приводится код программы, написанный на языке Python.

**Основное содержание работы.** Пусть  $X$  - банахово пространство, состоящее из числовых последовательностей  $x = \{x_n\}_{n=1}^{\infty}$ . Всюду в дальнейшем будем предполагать, что пространство последовательностей  $X$  удовлетворяет следующему основному требованию: система канонических ортов  $\{\varepsilon_n\}_{n=1}^{\infty}$  образует базис в  $X$ .

Пространство последовательностей  $X$ , удовлетворяющее основному требованию, будем называть модельным пространством, а базис  $\{\varepsilon_n\}_{n=1}^{\infty}$  будем называть естественным базисом модельного пространства  $X$ .

Пусть  $F$  - некоторое банахово пространство и  $G = F^*$  - сопряженное пространство к пространству  $F$ . Пусть, далее,  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty} \subset F \setminus \{0\}$  - система ненулевых элементов пространства  $F$ .

**Определение 1.** Скажем, что система  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty}$  является фреймом в банаховом пространстве  $F$  относительно модельного пространства  $X$ , если существуют положительные постоянные  $A, B > 0$  такие, что для лю-

бого непрерывного линейного функционала  $g \in G$  последовательность его коэффициентов Фурье  $\{(g, \varphi_n)\}_{n=1}^{\infty}$  удовлетворяет неравенствам

$$A\|g\|_G \leq \|\{(g, \varphi_n)\}\|_Y \leq B\|g\|_G. \quad (1.1)$$

**Теорема 1 (о представлении).** Пусть  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty}$  - фрейм в банаховом пространстве  $F$  относительно модельного пространства  $X$ . Тогда для любого вектора  $f \in F$  найдется числовая последовательность  $x = \{x_n\}_{n=1}^{\infty} \in X$  такая, что справедливо представление

$$f = \sum_{n=1}^{\infty} x_n \varphi_n.$$

**Теорема 2.** Пусть  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty}$  - фрейм в банаховом пространстве  $F$  относительно модельного пространства  $X$ . Тогда для существования линейного алгоритма разложения по фрейму  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty}$  необходимо и достаточно, чтобы этот фрейм являлся проекционным.

**Определение 2.** Система элементов  $\{\varphi_n\}_{n=0}^{\infty}$  гильбертова пространства  $H$  называется базисом Рисса (или базисом, эквивалентным ортонормированному), если существуют ортонормированный базис  $\{e_n\}_{n=0}^{\infty}$  пространства  $H$  и обратимый линейный ограниченный оператор  $A : H \rightarrow H$  такие, что  $Ae_n = \varphi_n$ ,  $n = 0, 1, \dots$

Пусть функция  $\varphi(t)$ ,  $t \in \mathbb{R}$ , имеет носитель  $\text{supp } \varphi \subset [0, 1]$ . Предположим, что  $\varphi \in L^2[0, 1]$  и

$$\int_0^1 \varphi(t) dt = 0$$

В противном случае система  $\{\varphi_n\}_{n=n_0}^{\infty}$  полна в пространстве  $L^2[0, 1]$  при любом  $n_0 = 0, 1, \dots$  и базисом быть не может.

Рассмотрим ряд Фурье-Хаара порождающей функции,

$$\varphi = \sum_{n=1}^{\infty} x_n \chi_n$$

где  $x_n = (\varphi, \chi_n) = \int_0^1 \varphi(t) \chi_n(t) dt$  — коэффициенты Фурье-Хаара. Нормируем первый коэффициент условием

$$x_1 = \int_0^{1/2} \varphi(t) dt - \int_{1/2}^1 \varphi(t) dt = 1$$

$$\sum_{\nu=0}^k x(\alpha_1, \dots, \alpha_\nu) y(\alpha_{\nu+1}, \dots, \alpha_k) = 0, \quad k \geq 1.$$

**Определение 3.** *Формальный ряд по системе Хаара*

$$\varphi^d \sim \sum_{n=1}^{\infty} y_n \chi_n$$

назовем дуальной функцией к порождающей функции  $\varphi$ .

**Определение 4.** *Говорят, что ряд Фурье-Хаара*

$$f = \sum_{n=0}^{\infty} (f, \chi_n) \chi_n$$

функции  $f \in L^2[0, 1]$  абсолютно сходится по пачкам, если конечна величина

$$\|f\|_* = |(f, \chi_0)| + \sum_{k=0}^{\infty} \left( \sum_{n=2^k}^{2^{k+1}-1} |(f, \chi_n)|^2 \right)^{1/2} < \infty.$$

**Теорема 3.** *Пусть порождающая функция  $\varphi$  и дуальная функция  $\varphi^d$  обе принадлежат классу  $L_2^*$ . Тогда аффинная система  $\{\varphi_n\}_{n=0}^{\infty}$  образует базис Рисса.*

Таким образом, базисные свойства аффинной системы тесно связаны со свойствами дуальной функции, коэффициенты формального ряда по системе Хаара которой вычисляются с помощью простых рекуррентных соотношений, определяемых некоммутативной сверткой на двоичном дереве (или свободной полугруппе с двумя образующими).

**Теорема 4.** Для того чтобы аффинная система  $\{\varphi_n\}_{n=0}^{\infty}$  была базисом Рисса, необходимо и достаточно, чтобы обе аффинные системы  $\{\varphi_n\}_{n=0}^{\infty}$  и  $\{\varphi_n^d\}_{n=0}^{\infty}$  являлись системами Бесселя.

**Лемма 1.** При  $0 < r < r_0$  Функция

$$\varphi_r^d = \sum_{k=0}^{\infty} r^k \sum_{|\alpha|=k} y_{\alpha} \chi_{\alpha}$$

имеет абсолютно сходящийся по пачкам ряд Фурье-Хаара. В частности, если  $\sum_{k=1}^{\infty} \lambda_k < 1$ , то дуальная функция  $\varphi^d$  имеет абсолютно сходящийся по пачкам ряд Фурье-Хаара.

**Теорема 5.** Если порождающая функция  $\varphi$  удовлетворяет условию

$$\sum_{k=1}^{\infty} \left( \sum_{n=2^k}^{2^{k+1}-1} |(\varphi, \chi_n)|^2 \right)^{1/2} < |(\varphi, \chi_1)|,$$

то аффинная система  $\{\varphi_n\}_{n=0}^{\infty}$  является базисом Рисса.

*Доказательство.* Без ограничения общности полагаем, что  $(\varphi, \chi) = 1$ . По условию  $\varphi \in L^2$  по лемме также  $\varphi^d \in L^2$ . Осталось применить теорему 1.  $\square$

**Пример 1.** Для функции  $\varphi(t) = 1 - 2t, 0 \leq t \leq 1$ , имеем

$$\varphi = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{r_k}{2^{k+1}}$$

Поэтому  $\Phi(z) = 1/(2 - z)$  и аффинная система  $\{\varphi_n\}_{n=0}^{\infty}$  является беселевой.

Этот пример уникален в том смысле, что  $1 - 2t$  - единственная (с точностью до постоянного множителя) непрерывная на  $(0, 1)$  функция, представимая в виде суммы ряда по системе Радемахера. Пример 1 допускает следующее обобщение: для всякой существенно ограниченной порождающей функции  $\varphi \in L^{\infty}[0, 1]$ , представимой суммой ряда по системе Радемахера

$$\varphi = \sum_{k=0}^{\infty} a_k r_k$$

аффинная система  $\{\varphi_n\}_{n=0}^{\infty}$  является бesselевой.

**Пример 2.** Функция  $\Phi(z) = (1 - az)^\alpha$ ,  $|a| < 1$ ,  $\alpha \in \mathbb{R}$ , является обратимым элементом банаховой алгебры  $H^\infty$ . Следовательно, соответствующая аффинная система  $\{\varphi_n\}_{n=0}^{\infty}$  образует базис Рисса.

Заметим, что пример 2 обобщает пример 1 и функция  $\varphi(t) = 1 - 2t$ ,  $0 \leq t \leq 1$ , порождает аффинный базис Рисса.

**Определение 5.** Семейство функций  $\{\psi_{j,k}\}_{j \in \mathbb{N}, k \in \mathbb{Z}^d}$  называется аффинной системой, порожденной функцией  $\psi$ .

**Определение 6.** Пусть  $H$  - гильбертово пространство и  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty} \subset H \setminus \{0\}$  - система ненулевых элементов пространства  $H$ . Система  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty}$  называется фреймом, если существуют положительные постоянные  $A, B > 0$  такие, что для любого вектора  $h \in H$  выполняются неравенства

$$A\|h\|^2 \leq \sum_{n=1}^{\infty} |(h, \varphi_n)|^2 \leq B\|h\|^2$$

Одним из основных свойств фреймов является следующая теорема о представлении.

**Теорема 6.** Для любого вектора  $h \in H$  существует числовая последовательность  $\{c_n\}_{n=1}^{\infty} \in l_2$  такая, что

$$h = \sum_{n=1}^{\infty} c_n \varphi_n$$

**Определение 7.** Пространство последовательностей  $X$ , удовлетворяющее основному требованию, будем называть модельным пространством, а базис  $\{\varepsilon_n\}_{n=1}^{\infty}$  будем называть естественным базисом модельного пространства  $X$ .

**Теорема 7 (о представлении).** Пусть  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty}$  - фрейм в банаховом пространстве  $F$  относительно модельного пространства  $X$ . Тогда для любого вектора  $f \in F$  найдется числовая последовательность  $x = \{x_n\}_{n=1}^{\infty} \in X$

такая, что справедливо представление

$$f = \sum_{n=1}^{\infty} x_n \varphi_n$$

**Определение 8.** Пусть  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty}$  – фрейм в банаховом пространстве  $F$  относительно модельного пространства  $X$ . Обозначим

$$N = \left\{ \{x_n\}_{n=1}^{\infty} \in X : \sum_{n=1}^{\infty} x_n \varphi_n = 0 \right\}$$

- пространство коэффициентов нуль-рядов фрейма  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty}$ .

**Определение 9.** Синтезирующим оператором (или оператором синтеза) называется линейный оператор  $S : X \rightarrow F$ , заданный равенствами

$$S\varepsilon_n = \varphi_n, \quad n = 1, 2, \dots$$

**Определение 10.** Анализирующим оператором (или оператором анализа) называется линейный оператор  $R : G \rightarrow Y$ , заданный равенством

$$Rg = \{(g, \varphi_n)\}_{n=1}^{\infty}$$

**Лемма 2.** Синтезирующий оператор  $S : X \rightarrow F$  - ограниченный.

**Лемма 3.** Пусть  $E_1, E_2$  - банаховы пространства и  $L : E_1 \rightarrow E_2$  - ограниченный линейный оператор. Тогда оператор  $L$  является сюръекцией в том и только том случае, когда сопряженный оператор  $L^* : E_2^* \rightarrow E_1^*$  является инъекцией

$$\|L^*x\|_{E_1^*} \geq \gamma \|x\|_{E_2^*}, \quad \gamma > 0.$$

Пусть  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty}$  - фрейм в банаховом пространстве  $F$  относительно модельного пространства  $X$ .

Скажем, что имеет место линейный алгоритм разложения по фрейму  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty}$ , если существует система  $\{\tilde{\varphi}_n\}_{n=1}^{\infty} \subset G$  непрерывных линейных функционалов на пространстве  $F$  такая, что для любого вектора  $f \in F$  числовая

последовательность  $\{(f, \tilde{\varphi}_n)\}_{n=1}^{\infty}$  принадлежит пространству  $X$  и справедливо представление

$$f = \sum_{n=1}^{\infty} (f, \tilde{\varphi}_n) \varphi_n$$

Для фреймов Даффина - Шеффера в гильбертовом пространстве всегда имеет место линейный алгоритм.

**Лемма 4.** Пусть  $L : E_1 \rightarrow E_2$  - ограниченный линейный оператор, отображающий банахово пространство  $E_1$  на банахово пространство  $E_2$ . Тогда следующие условия эквивалентны:

1. оператор  $L$  является ретракцией;
2. оператор  $L$  является проекцией изоморфизма;
3. ядро  $\text{Ker}(L)$  дополняемо в пространстве  $E_1$ .

**Лемма 5.** Для существования линейного алгоритма разложения по фрейму  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty}$  в банаховом пространстве  $F$  относительно модельного пространства  $X$  необходимо и достаточно, чтобы синтезирующий оператор  $S : X \rightarrow F$  был ретракцией.

**Лемма 6.** Пусть  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty}$  - фрейм в банаховом пространстве  $F$  относительно модельного пространства  $X$ . Тогда для существования линейного алгоритма разложения по фрейму  $\{\varphi_n\}_{n=1}^{\infty}$  необходимо и достаточно, чтобы этот фрейм являлся проекционным.

**Определение 11.** Системой Хаара называется система функций  $\{\chi_n\}_{n=0}^{\infty}$ , которая состоит из функции  $\chi_0(x) \equiv 1$  тождественно равной единицы, на отрезке  $[0, 1]$ , и функций

$$\chi_n(x) = \begin{cases} 2^{k/2}, & \text{при } x \in [2^{-k}j, 2^{-k}(j + \frac{1}{2})] \\ -2^{k/2}, & \text{при } x \in [2^{-k}(j + \frac{1}{2}), 2^{-k}(j + 1)] \\ 0, & \text{при } x \notin [2^{-k}, 2^{-k}(j + 1)] \end{cases}$$

где  $n = 2^k + i$  - стандартное представление.

**Определение 12.** Дуальной функцией к порождающей функции  $\varphi$  аффин-

ной системы  $\{\varphi_n\}_{n=0}^{\infty}$  будем называть формальный ряд по системе Хаара

$$\varphi^d \sim \sum_{n=1}^{\infty} y_n \chi_n = \sum_{\alpha \in \mathbb{A}} y_{\alpha} \chi_{\alpha}$$

где последовательность  $\{y_n\}_{n=1}^{\infty}$  коэффициентов формального ряда, определяющего дуальную функцию  $\varphi^d$ , связана с последовательностью  $\{x_n\}_{n=1}^{\infty}$  коэффициентов ряда Фурье-Хаара порождающей функции  $\varphi$  соответствующими рекуррентными соотношениями.

Для нахождения коэффициентов биортогонально сопряженной функции в пространстве  $L^1[0, 1]$ , составим следующий алгоритм:

1. Получим значения  $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$ ,  $n = 1, \dots, 2^{N-1}$ , которые вычисляются по следующим формулам:

$$x_0 = \int_0^1 \psi(t) dt = 1, \quad x_n = \int_{2^{-k}j}^{2^{-k}(j+1/2)} \psi(t) dt - \int_{2^{-k}(j+1/2)}^{2^{-k}(j+1)} \psi(t) dt$$

где  $n = 2k + j$  - стандартное представление числа  $n \in \mathbb{N}$ .

2. Установим естественное взаимно однозначное соответствие между множеством натуральных чисел  $\mathbb{N}$  и множеством  $\mathbb{A}$ , при котором каждому натуральному числу  $n \in \mathbb{N}$  соответствует мультииндекс  $\alpha = (\alpha_1, \dots, \alpha_k) \in \mathbb{A}$ , где  $n = 2^k + j$  - стандартное представление и  $j = \sum_{\nu=1}^k \alpha_{\nu} 2^{k-\nu}$  - двоичное разложение;

3. По числовой последовательности  $\{x_n\}_{n=1}^{\infty}$ ,  $n = 1, \dots, 2^{N-1}$  создадим новую числовую последовательность  $\{y_n\}_{n=1}^{\infty}$ ,  $n = 1, \dots, 2^{N-1}$  следующим образом. Для определения  $y_n$  воспользуемся заменой индекса, основанной на взаимно однозначном соответствии между  $\mathbb{N}$  и  $\mathbb{A}$ ;

4. Зная, что при  $\nu = 0$  и  $\nu = k$  один из мультииндексов при  $x$  или  $y$  пустой, обозначим  $x(\emptyset) = x_1 = 1$  и  $y(\emptyset) = y_1 = 1$ ;

5. Рекуррентные соотношения запишем в виде

$$y(\alpha_1, \dots, \alpha_k) = -x(\alpha_1, \dots, \alpha_k) - \frac{1}{2} \sum_{\nu=1}^k x(\alpha_1, \dots, \alpha_{\nu-1}) y(\alpha_{\nu+1}, \dots, \alpha_k)$$

6. Вычислим  $\{y_n\}_{n=1}^{\infty}$ ,  $n = 1, \dots, 2^{N-1}$  из получившегося рекуррентного соотношения.

Для нахождения коэффициентов дуальной функции, воспользуемся следующим алгоритмом:

1. Получим значения  $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$ ,  $n = 1, \dots, 2^{N-1}$ , где

$$x_n = (\varphi, \chi_n) = \int_0^1 \varphi(t) \chi_n(t) dt$$

- коэффициенты Фурье-Хаара.

Нормируем первый коэффициент условием

$$x_1 = \int_0^{1/2} \varphi(t) dt - \int_{1/2}^1 \varphi(t) dt = 1$$

Заметим, что если  $x_1 = 0$ , то аффинная система  $\{\varphi_n\}_{n=0}^{\infty}$  заведомо будет неполной, поскольку функция Хаара  $\chi$  оказывается ортогональной всем функциям этой системы

2. Установим естественное взаимно однозначное соответствие между множеством натуральных чисел  $\mathbb{N}$  и множеством  $\mathbb{A}$ , при котором каждому натуральному числу  $n \in \mathbb{N}$  соответствует мультииндекс  $\alpha = (\alpha_1, \dots, \alpha_k) \in \mathbb{A}$ , где  $n = 2^k + j$  — стандартное представление и  $j = \sum_{\nu=1}^k \alpha_{\nu} 2^{k-\nu}$  — двоичное разложение;

3. По числовой последовательности  $\{x_n\}_{n=1}^{\infty}$ ,  $n = 1, \dots, 2^{N-1}$  создадим новую числовую последовательность  $\{y_n\}_{n=1}^{\infty}$ ,  $n = 1, \dots, 2^{N-1}$  следующим образом. Для определения  $y_n$  воспользуемся заменой индекса, основанной на взаимно однозначном соответствии между  $\mathbb{N}$  и  $\mathbb{A}$ ;

4. Зная, что при  $\nu = 0$  и  $\nu = k$  один из мультииндексов при  $x$  или  $y$  пустой, обозначим  $x(\emptyset) = x_1 = 1$  и  $y(\emptyset) = y_1 = 1$ ;

5. Рекуррентные соотношения запишем в виде

$$-y(\alpha_1, \dots, \alpha_k) = x(\alpha_1, \dots, \alpha_k) + \sum_{\nu=1}^{k-1} x(\alpha_1, \dots, \alpha_\nu) y(\alpha_{\nu+1}, \dots, \alpha_k)$$

6. Вычислим  $\{y_n\}_{n=1}^{\infty}$ ,  $n = 1, \dots, 2^{N-1}$  из получившегося рекуррентного соотношения.

С реализацией алгоритма можно ознакомиться в приложении работы.

**Заключение.** В ходе выполнения работы были реализованы поставленные цели и задачи: даны основные определения, в частности, определения аффинной системы функций и дуальной функции; сформулированы и доказаны основные теоремы, в частности, об образовании аффинной системой базиса Рисса; решена практическая задача подсчета коэффициентов биортонормального ряда