

М. Ю. Васильева, Ф. В. Коннов, И. И. Исмагилов

## ИССЛЕДОВАНИЕ НОВЫХ УПОРЯДОЧЕНИЙ ДИСКРЕТНЫХ ФУНКЦИЙ УОЛША И ИХ ПРИМЕНЕНИЕ В АВТОМАТИЗИРОВАННЫХ СИСТЕМАХ УПРАВЛЕНИЯ

*Ключевые слова:* дискретные функции Уолша, разностно-упорядоченная система, обработка и передача данных, автоматизированные системы управления.

*Предлагается новый метод упорядочения систем дискретных функций Уолша, представлены свойства новых упорядочений, рассмотрена возможность применения синтезированных упорядочений дискретных функций Уолша в автоматизированных системах управления.*

*Keywords:* discrete Walsh functions, difference-ordered system, processing and transfer data, automated control systems.

*A new method of ordering systems of discrete Walsh functions, shows the properties of new orderings, possibility of application of the synthesized discrete orderings of Walsh functions in automatic control systems.*

### Введение

Повсеместное развитие информационных сетей и систем, включая автоматизированные системы управления (АСУ) различных уровней, вычислительные сети, системы автоматизированного проектирования, сбора и обработки данных, автоматизации эксперимента, массового обслуживания, телеметрические комплексы, информационно-справочные системы, сети связи и др., привело к существенному росту информационных потоков между территориально распределенными источниками и получателями сообщений и хранению все возрастающих объемов информации различного вида в базах данных [1-4]. Для повышения эффективности использования коммуникационных и информационно-вычислительных ресурсов указанных систем применяются различные методы и средства [5].

Среди них весьма важную роль играют методы сокращения избыточности данных, обеспечивающие сжатие объемов передаваемой или запоминаемой информации. Это позволяет значительно разгрузить каналы связи и системы обработки и хранения данных за счет исключения ненужных или дублирующихся сведений, что эквивалентно повышению пропускных способностей систем сбора, передачи и обработки данных или увеличению емкости запоминающих устройств.

Среди существующих методов сокращения избыточности данных особое место занимают методы сжатия, применяющие различные математические преобразования. Наиболее часто применяемыми при сокращении и передаче данных в автоматизированных системах управления производством и технологическими процессами являются преобразования Фурье, Уолша и Хаара [6, 7]. Каждое из которых обладает рядом преимуществ, например, применение преобразований Уолша и Хаара позволяет значительно упростить и ускорить обработку информации.

Широкое использование ряда преобразований в прикладных задачах, заключается в возможности их вычисления посредством быстрых алгоритмов, которые обладают существенно меньшей

вычислительной сложностью по сравнению с классическими алгоритмами преобразований [8].

В статье рассматривается комплекс вопросов, связанных с применением преобразований Уолша: приводится построение новых упорядочений функций Уолша, исследование их свойств, рассматривается применение функций Уолша при выполнении преобразований.

### Краткий обзор дискретных функций Уолша и их упорядочений

Ортонормированная, полная система прямоугольных функций была введена Уолшом. В отличие от тригонометрических гармоник, по которым функция раскладывается в классический ряд Фурье, функции Уолша представляют собой прямоугольные волны, которые во многих задачах обработки сигналов предпочтительнее синусоидальных волн. В большей степени это связано с простым видом функций Уолша, каждая из которых принимает всего два значения (+1 и -1), что намного упрощает их реализации на ЭВМ.

Дискретные преобразования Уолша (ДПУ) основываются на дискретных функциях Уолша (ДФУ), которые образуются равномерными выборками непрерывных функций Уолша. Общее количество отчетов в ДФУ должно быть  $N = 2^p$ , где  $p$  – любое целое положительное число.

В цифровой обработке сигналов используются преобразования в различных упорядочениях систем ДФУ. К наиболее известным упорядочениям в практике обработки сигналов ДФУ в системе относятся следующие: секвентивное упорядочение (Уолша-Качмажа); диадическое упорядочение (Уолша-Пэли); упорядочение в соответствии с расположением строк в матрице Адамара (Уолша-Адамара).

Беря за основу системы непрерывных функций Уолша с различным порядком следования функции, получаем соответственно матрицы ДПУК (дискретные преобразования Уолша-Качмажа), ДПУП (дискретные преобразования Уолша-Пэли) и ДПУА (дискретные преобразования Уолша-Адамара).

ДФУ можно описать аналитически, выразив их через дискретные функции Радемахера. Пусть  $j = \sum_{k=0}^n j_k 2^k$  – номер функции в системе, а  $i = \sum_{k=0}^n i_k 2^k$  – номер отсчета, тогда упомянутые выше матрицы преобразований имеют вид:

- матрица ДПУК

$$WAL_N = \frac{1}{\sqrt{N}} \left( (-1)^{\sum_{k=0}^n i_k q_k(j)} \right)_{j,i=0}^{N-1}, \quad (1)$$

- матрица ДПУП

$$PAL_N = \frac{1}{\sqrt{N}} \left( (-1)^{\sum_{k=0}^n i_k j_{n-k}} \right)_{j,i=0}^{N-1}, \quad (2)$$

- матрица ДПУА

$$HAD_N = \frac{1}{\sqrt{N}} \left( (-1)^{\sum_{k=0}^n i_k j_k} \right)_{j,i=0}^{N-1}. \quad (3)$$

где  $\frac{1}{\sqrt{N}}$  – нормировочный коэффициент;

$$q_0(j) = j_n, \quad q_k(j) = j_{n-k+1} \oplus j_{n-k}, \quad k = 1, 2, \dots, n,$$

где  $\oplus$  – знак сложения по модулю 2.

Отметим, что двоичные комбинации вида  $q_0(j), q_1(j), \dots, q_n(j)$  или  $q_n(j), q_{n-1}(j), \dots, q_0(j)$  называют соответственно кодом Грея, или инверсным кодом Грея числа  $j$ .

Для матриц Уолша-Адамара справедливо следующее разбиение на подматрицы вид

$$HAD_{2^k} = \begin{vmatrix} HAD_{2^{k-1}} & HAD_{2^{k-1}} \\ HAD_{2^{k-1}} & -HAD_{2^{k-1}} \end{vmatrix}, \quad k = \overline{2, n}, \quad (4)$$

$$\text{где } HAD_2 = \begin{vmatrix} 1 & 1 \\ 1 & -1 \end{vmatrix}.$$

Рекуррентную формулу (4) можно также выразить в виде кронекеровского произведения матриц:

$$HAD_{2^k} = HAD_2 \otimes HAD_{2^{k-1}}. \quad (5)$$

Матрицы (1–2) можно получить переупорядочением строк матрицы Уолша-Адамара, так как между упорядочениями дискретной системы Уолша размерности  $N$  существуют определенные зависимости, которые в матричной форме имеют следующий вид:

$$PAL_N = S_N^{inv} HAD_N, \quad (6)$$

$$WAL_N = S_N^{iG} PAL_N. \quad (7)$$

где  $S_N^{inv}$  – матрица двоично-инверсных перестановок;  $S_N^{iG}$  – матрица перестановки по обратному двоичному коду Грея.

Приведем в краткой форме основные свойства ДФУ. Для ДФУ справедливы следующие свойства, присущие непрерывным функциям Уолша:

1. Ортогональность. Функции Уолша ортогональны на интервале  $[0, N)$ .
2. Нормированность. Функции Уолша нормированы при любом номере функции  $j$ .
3. Периодичность. Любая функция Уолша есть периодическая функция с периодом, равным  $N$ .
4. Модуль и среднее функций Уолша. Так как функции Уолша принимают только значение  $\pm 1$ , модуль функции Уолша равен единице, а среднее значение функции Уолша для всех  $j \neq 0$  равно нулю соответственно.
5. Симметрия (двойственность). Любые выводы относительно переменной  $i$  справедливы для переменной  $j$ , и наоборот.
6. Мультипликативность. Произведение двух функций Уолша равно новой функции Уолша из этой же системы.
7. Порядок и ранг функций Уолша. Функции Уолша удобно характеризовать двумя параметрами, связанными с двоичным представлением их номеров. Первый из них определяет максимальный номер ненулевого двоичного разряда числа  $j$  и называется порядком  $p$ ; второй – ранг функции Уолша  $r$  – показывает число двоичных разрядов, в которых число  $j$  имеет единицы. Номер функции Уолша  $r$ -го ранга условно обозначают в виде  $j(r)$  и записывают в десятичной системе счисления:

$$j(r) = 2^{\mu_1} + 2^{\mu_2} + \dots + 2^{\mu_r}, \quad (8)$$

где  $\mu_k (k = 1, 2, \dots, r)$  – номер разряда двоичного кода  $j$ , содержащий единицу. Область изменения всех  $\mu_k$  в (8) должна удовлетворять следующей системе равенств:

$$\left. \begin{aligned} \mu_1 &= 0, 1, \dots, n-r-1; \\ \mu_2 &= \mu_1 + 1, \dots, n-r; \\ &\dots \\ \mu_r &= \mu_{r-1} + 1, \dots, n-1. \end{aligned} \right\} \quad (9)$$

Для ранга и порядка функций Уолша справедливо следующее свойство: ранг произведения функций Уолша не превосходит суммы их рангов; порядок произведения не превышает максимальный из порядков сомножителей. Справедливость этого свойства следует из свойств суммирования по модулю 2.

В [9] системы ДФУ отнесены к классу моноразностных дискретных ортогональных базисов. При изучении ряда свойств базисов этого класса весьма полезны их параметры и характеристики, подробно рассмотренные в данной работе. Подход к их введению основан на том, что любой коэффициент преобразования в рассматриваемом классе базисов может быть представлен в виде взвешенной суммы конечных разностей соответствующих порядков преобразуемого вектора  $f$ :

$$F(i) = \sum_{j=0}^{N-1-d_i} \omega(i, j) \Delta^{d_i} f(j), \quad i = \overline{0, N-1}, \quad (10)$$

где  $F(i)$  –  $i$ -ый коэффициент преобразования;  $\Delta^k$  – оператор конечной разности  $k$ -го порядка;

$\omega(i,j)=\omega(i,N-1-d_j-j)$  –  $i$ -я весовая функция;  $d_j$  – некоторое целое число.

В этом случае базисные векторы моноразностных дискретных базисов формируются последовательностями операторов конечной разности соответствующих порядков. В дальнейшем в работе будем оперировать параметром, названным дифференциальным порядком базисной функции  $d_j$ ,

под которым будем подразумевать порядок операторов конечной разности, формирующих эту функцию.

Отметим, что дифференциальный порядок конкретной функции Уолша связан с ее структурными свойствами и не зависит от места расположения в системе, то есть от упорядочения базисных функций.

Важными являются также следующие свойства:

8. Для систем ДФУ, упорядоченных по Адамару и Пэли, дифференциальные порядки функций равны их рангам:  $d_j = rk_j, i = \overline{0, N-1}$ . Следовательно,

количество функций  $k$ -го ( $k = \overline{0, n}$ )

дифференциального порядка равно величине  $C_n^k$  – числу сочетаний из  $n$  по  $k$ .

9. Известное свойство разложений дискретных степенных полиномов по системе Уолша-Пэли [6], которое можно переформулировать следующим образом: спектр дискретного полинома  $k$ -ой ( $k = \overline{0, n}$ ) степени содержит компоненты, соответствующие базисным функциям не выше  $k$ -ого дифференциального порядка. Отметим, что аналогичное утверждение будет справедливо и для разложений по системе Уолша-Адамара.

10. Спектральные коэффициенты сигналов, достаточно хорошо описываемых дискретными степенными полиномами невысоких порядков, в пределах групп, соответствующих базисным функциям Уолша-Пэли одного дифференциального порядка, убывают по абсолютной величине с ростом их порядковых номеров.

### Синтез разностно-упорядоченной системы дискретных функций Уолша

Предлагаемый метод упорядочения систем ДФУ размерности  $N = 2^n$  заключается в следующем. Строится разбиение множества порядковых номеров функций Уолша исходной системы  $I = \{0, 1, \dots, N-1\}$  на  $(n+1)$  подмножеств, каждое из которых включает номера функций с одинаковыми дифференциальными порядками.

$$\begin{aligned} I^{(0)} &= \{0\}, i = 0, \\ I^{(i)} &= \{2^{\mu_1} + 2^{\mu_2} + \dots + 2^{\mu_i} : \mu_1 = \overline{0, n-i}, \\ \mu_2 &= \overline{\mu_1 + 1, n-i+1}, \dots, \mu_i = \overline{\mu_{i-1} + 1, n-1}\}, i = \overline{1, n-1}, \\ I^{(n)} &= \{2^n - 1\}, i = n. \end{aligned} \quad (11)$$

Затем сформированные подмножества располагают в порядке увеличения дифференциальных порядков соответствующих функций, то есть в итоге получаем множество  $J = \{J_0, J_1, \dots, J_n\}$ , для которого

справедливы следующие соотношения:  $J_i \cap_{i \neq j} J_j = \emptyset$

и  $|J_i| = C_n^i, i = \overline{0, n}$ .

Очевидно, что множество  $J$  определяет перестановку функций Уолша в системе

$$\pi = \left\{ \begin{matrix} 0 & 1 & \dots & N-1 \\ j_0 & j_1 & \dots & j_{N-1} \end{matrix} \right\}. \quad (12)$$

Полученная в результате этой перестановки система ДФУ будет характеризоваться тем, что функции в ней располагаются группами в порядке возрастания их дифференциальных порядков. По этой причине назовем эту систему ДФУ разностно-упорядоченной.

Для вектора перестановочной последовательности будем придерживаться обозначения  $P_n = (p_0, p_1, \dots, p_{N-1})$ , где

$p_i = j_i, i = \overline{0, N-1}$ . Перестановку с использованием этого вектора назовем перестановкой по дифференциальным порядкам базисных функций (кратко D-перестановкой).

Рассмотрим упорядочение системы Уолша-Пэли с использованием предложенного метода. Анализ дифференциальных порядков функций Уолша-Пэли показал, что вектор  $P_n$  может быть представлен в виде объединения ряда подвекторов:

$$P_n = (P_n^{(0)}, P_n^{(1)}, P_n^{(2)}, \dots, P_n^{(n)}), \quad (13)$$

где  $P_i^{(0)} = (0), P_i^{(i)} = (2^i - 1), i = \overline{1, n};$

$P_n^{(k)}, k = \overline{1, n-1}$ , – подвекторы, определяемые рекуррентными соотношениями:

$$P_i^{(k)} = \begin{cases} (2^i - 1), & i = k, \\ (P_{i-1}^{(k)}, 2^{i-1} + P_{i-1}^{(k-1)}), & i = \overline{k+1, n}, \\ i = \overline{k, n}. \end{cases} \quad (14)$$

Векторы  $P_n$  размерности  $N = 2^n, n = \overline{1, 5}$ , соответствующие перестановочным последовательностям, представлены в табл. 1.

Сверху подчеркнуты группы коэффициентов четных, а снизу – нечетных дифференциальных порядков.

**Таблица 1 - Векторы значений перестановочной последовательности**

n	Вектор $P_n$
1	$\{\underline{0}, \underline{1}\}$
2	$\{\underline{0}, \underline{1}, \underline{2}, \underline{3}\}$
3	$\{\underline{0}, \underline{1}, \underline{2}, \underline{3}, \underline{4}, \underline{5}, \underline{6}, \underline{7}\}$
4	$\{\underline{0}, \underline{1}, \underline{2}, \underline{4}, \underline{8}, \underline{3}, \underline{5}, \underline{6}, \underline{9}, \underline{10}, \underline{12}, \underline{7}, \underline{11}, \underline{13}, \underline{14}, \underline{15}\}$
5	$\{\underline{0}, \underline{1}, \underline{2}, \underline{4}, \underline{8}, \underline{16}, \underline{3}, \underline{5}, \underline{6}, \underline{9}, \underline{10}, \underline{12}, \underline{17}, \underline{18}, \underline{20}, \underline{24}, \underline{7}, \underline{11}, \underline{13}, \underline{14}, \underline{19}, \underline{21}, \underline{22}, \underline{25}, \underline{26}, \underline{28}, \underline{15}, \underline{23}, \underline{27}, \underline{29}, \underline{30}, \underline{31}\}$

С учетом введенного вектора значений перестановочной последовательности разностно-упорядоченную систему ДФУ  $\{pld_N(i)\}_{i=0}^{N-1}$  можно описать так:

$$pld_N(i) = pal_N(p_i), \quad i = \overline{0, N-1}, \quad (15)$$

где  $pal_N(i)$  –  $i$ -я функция Уолша-Пэли.

Матричная запись для введенной системы ДФУ имеет следующий вид:

$$PLD_N = S_N^D PAL_N, \quad (16)$$

где  $S_N^D = [s_{ij}]_{i,j=0, N-1}$  – матрица D-перестановок,

элементы которой формируются так:

$$s_{ij} = \begin{cases} 1, & \text{если } j = p_i, \\ 0, & \text{в остальных случаях.} \end{cases} \quad (17)$$

Следует отметить, что представленное выше упорядочение системы ДФУ получено на основе системы Уолша-Пэли. Выбор в качестве базисной системы Уолша-Пэли обусловлен легкостью получения аналитического описания для перестановочной последовательности и матричного соотношения, формирующего предложенное упорядочение системы ДФУ.

Различные варианты разностно-упорядоченных систем могут быть получены при выборе в качестве базисной других систем Уолша. Анализ дифференциальных порядков функций Уолша-Адамара и Уолша-Пэли показал, что вектор значений перестановочной последовательности  $P_n$  при выборе в качестве опорных матриц Уолша-Адамара также может быть представлен в виде объединения ряда подвекторов (13–14) – (табл. 2).

На основе полученного вектора значений перестановочной последовательности разностно-упорядоченные системы ДФУ  $\{hdd_N(i)\}_{i=0}^{N-1}$  можно описать так:

$$hdd_N(i) = had_N(p_i), \quad i = \overline{0, N-1}, \quad (18)$$

где  $had_N(i)$  – соответственно  $i$ -е функции Уолша-Адамара.

**Таблица 2 - Группы дифференциальных порядков систем Уолша-Пэли и Уолша-Адамара при N=8**

$i$	$HAD_N, j$	$PAL_N, j$	$d_i$	$p_i$	$PLD_N, j$	$d_i$
0	000	000	0	0	000	0
1	001	100	1	4	100	1
2	010	010	1	2	010	1
3	011	110	2	1	001	1
4	100	001	1	6	110	2
5	101	101	2	5	101	2
6	110	011	2	3	011	2
7	111	111	3	7	111	3

Матричная запись для введенной системы ДФУ имеет следующий вид:

$$HDD_N = S_N^D HAD_N, \quad (19)$$

Например, явный вид матрицы  $HDD_N$  для  $N=2^3$  имеет следующий вид:

$$HDD_N = \begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 1 & -1 & 1 & -1 & 1 & -1 & 1 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & -1 & -1 & 1 & 1 & -1 & -1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & -1 & -1 & -1 & -1 & 1 \\ 1 & -1 & -1 & 1 & 1 & -1 & -1 & 1 & 2 \\ 1 & -1 & 1 & -1 & -1 & 1 & -1 & 1 & 2 \\ 1 & -1 & -1 & 1 & 1 & -1 & -1 & 1 & 2 \\ 1 & -1 & -1 & 1 & -1 & 1 & 1 & -1 & 3 \end{pmatrix}$$

Справа от матрицы указан дифференциальный порядок базисной функции, расположенной в соответствующей строке матрицы.

Точная оценка  $M$  общего числа разностно-упорядоченных систем ДФУ при условии, что группы базисных функций будут располагаться в порядке повышения их дифференциальных порядков, может быть определена по следующей формуле:

$$M = \prod_{i=1}^{n-1} (C_n^i). \quad (18)$$

В работе [10] рассмотрена возможность получения матричной записи другого варианта разностно-упорядоченной системы ДФУ. При этом используется послойно-кронекеровское произведение матриц.

Остановимся на вопросе нумерации разностно-упорядоченных ДФУ в системе. Здесь в ряде случаев удобнее оперировать двухзначной индексацией базисных функций. Например, для рассмотренных в работе систем ДФУ она вводится следующим образом:

$$pld_{2n}(i) = pld_{2n}(l, j), \quad i = \overline{0, 2n-1}, \quad (19)$$

$$i = b_{n,l-1} + j, \quad l \in \{0, 1, \dots, n\}, \quad j \in \{0, 1, \dots, C_n^l - 1\}.$$

Очевидно, что индекс  $l$  равен дифференциальному порядку базисного вектора, а индекс  $j$  – его порядковому номеру в соответствующей группе. Соотношение, описывающее зависимость между двумя видами индексации, не зависит от варианта разностно-упорядоченной системы ДФУ.

Заметим, что матрицы  $PAL_N$ ,  $PLD_N$  и  $DOW_N$  совпадают для  $N=2, 4$ , а  $PLD_N = DOW_N$  для  $N=8$ .

### Свойства разностно-упорядоченных систем дискретных функций Уолша

Рассмотрим отдельные свойства преобразований по введенным упорядочениям систем ДФУ.

1. Для разностно-упорядоченных систем ДФУ справедливы свойства ДФУ 1–7.

2. Известное свойство 8 (разложение дискретных степенных полиномов по системе Уолша-Пэли и Уолша-Адамара) применительно к рассматриваемым разностно-упорядоченным системам ДФУ можно сформулировать следующим образом: спектр дискретного полинома  $k$ -ой ( $k = \overline{0, n}$ ) степени разлагается по базисным функциям не выше  $k$ -ой группы.

Рассматриваемое свойство в случае упорядочения функций Уолша-Пэли можно записать в виде следующего соотношения:

$$F(l, i) = 0, 1 > k, \quad (20)$$

$$\text{где } F(l, i) = \sum_{j=0}^{N-1} f(j) \text{old } N(l, i, j)$$

3. Немаловажным является свойство 9, которое также справедливо для разностно-упорядоченных систем ДФУ: спектральные коэффициенты сигналов, достаточно хорошо описываемых дискретными степенными полиномами невысоких порядков, в пределах групп, соответствующих базисным функциям одного дифференциального порядка, убывают по абсолютной величине с ростом их порядковых номеров.

Полученные при этих упорядочениях матрицы функций Уолша являются несимметрическими, исключением являются тривиальные случаи матриц для порядков  $N = 2, 4$ .

4. Отметим следующее свойство, спектры дискретных степенных полиномов низких порядков в базисах разностно-упорядоченных ДФУ характеризуются большей степенью локализации ненулевых компонент в их начальных участках

Проиллюстрируем характер распределения ненулевых компонент спектров дискретных степенных полиномов  $f(i)$   $k$ -ой ( $k = 1, 2$ ) степени для  $N=16$  в базисах различных систем ДФУ.

Предварительно введем индикаторный вектор спектра  $S = (s_0, s_1, \dots, s_{N-1})$  определяя его элементы так

$$S_i = \begin{cases} 1, & F(i) \neq 0, \\ 0, & F(i) = 0, \end{cases} \quad (21)$$

где  $F(i)$  –  $i$ -ый коэффициент преобразования.

Одномерные дискретные степенные полиномы  $f(j)$  определяются функциями вида

$$f(j) = \sum_{i=0}^{k-1} a_i j^i, \quad j = \overline{0, N-1}, \quad k \in Z_{N-1}, \quad (22)$$

где  $Z_{N-1} = \{0, 1, \dots, N-1\}$ .

При выборе моделей сигналов часто ограничиваются полиномиальной моделью малых степеней ( $k \in Z_5$ ). Это обусловлено тем, что ею может быть эффективно описан широкий класс реальных сигналов на конечных интервалах.

Формулы расчета коэффициентов преобразования  $F(i)$  одномерного полиномиального сигнала в матричном виде будут иметь следующий вид:

$$F = H_N f, \quad (23)$$

где  $H_N$  – матрица ДПУ в используемом упорядочении ДФУ;

$f = \{f(i), i = \overline{0, N-1}\}^T$  – вектор исходных данных;

$F = \{F(i), i = \overline{0, N-1}\}^T$  – вектор спектральных коэффициентов,  $T$  – знак транспонирования.

Индикаторные векторы спектров в базисе Уолша-Адамара, Уолша-Качмажа, Уолша-Пэли и разностно-упорядоченных ДФУ для полиномов степени  $k=1$  и  $k=2$

имеют вид:

1)  $k = 1$ :

$(1, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0)$  – для базиса Уолша-Адамара;

$(1, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 1)$  – для базиса Уолша-Качмажа;

$(1, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0)$  – для базиса Уолша-Пэли;

$(1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0, 0)$  – для базиса разностно-упорядоченных ДФУ.

2)  $k = 2$ :

$(1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0)$  – для базиса Уолша-Адамара;

$(1, 1, 1, 1, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 1, 0, 1, 1)$  – для базиса Уолша-Качмажа;

$(1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 1, 1, 1, 0, 1, 0, 0, 0)$  – для базиса Уолша-Пэли;

$(1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 1, 0, 0, 0, 0, 0, 0)$  – для базиса разностно-упорядоченных ДФУ.

Проиллюстрируем характер распределения ненулевых компонент спектров дискретных степенных двумерных полиномов  $f(i, j)$   $k$ -ой ( $k = 1, 2$ ) степени для  $N_1 \times N_2 = 8 \times 8$  в базисах ДФУ. Двумерные дискретные степенные полиномы, определяются функциями вида

$$f(i, j) = \sum_{p=0}^{k-1} \sum_{q=0}^{k-1} a_{pq} i^p j^q, \quad (24)$$

где  $i = \overline{0, N_1-1}, j = \overline{0, N_2-1}, k \in Z_{N-1}$ ,

$Z_{N-1} = \{0, 1, \dots, N-1\}$ .

При этом ограничимся двумерными полиномиальными моделями низких степеней ввиду того, что они являются основой ряда алгоритмов цифровой обработки сигналов.

Приведем формулы прямого преобразования двумерного полиномиального сигнала в векторно-матричной форме:

$$F = H_N^T f H_N, \quad (25)$$

где  $f = \{f(i, j), i = \overline{0, N_1-1}, j = \overline{0, N_2-1}\}$  – матрица исходных данных;

$F = \{F(i, j), i = \overline{0, N_1-1}, j = \overline{0, N_2-1}\}$  – матрица спектральных коэффициентов.

Индикаторные векторы спектров для рассматриваемых случаев при  $k=1$  показаны на рис. 1, 2.

1	1	1	0	1	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

1	1	0	1	0	0	0	1
1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0

Рис. 1 - Индикаторные векторы спектров при  $k=1$  в базисе: Уолша-Адамара, Уолша-Качмажа

1	1	1	0	1	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

1	1	1	1	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

Рис. 2 - Индикаторные векторы спектров при  $k=1$  в базисе: Уолша-Пэли, разностно-упорядоченных ДФУ

Индикаторные векторы спектров для рассматриваемых случаев при  $k=2$  показаны на рис. 3, 4.

1	1	1	1	1	1	1	0
1	1	1	0	1	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

1	1	1	1	1	0	1	1
1	1	0	1	0	0	0	1
1	0	0	0	0	0	0	0
1	1	0	1	0	0	0	1
1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	1	0	1	0	0	0	1

Рис. 3 - Индикаторные векторы спектров при  $k=2$  в базисе: Уолша-Адамара, Уолша-Качмажа

1	1	1	1	1	1	1	0
1	1	1	0	1	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	1	1	0	1	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

1	1	1	1	1	1	1	0
1	1	1	1	0	0	0	0
1	1	1	1	0	0	0	0
1	1	1	1	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
1	0	0	0	0	0	0	0
0	0	0	0	0	0	0	0

Рис. 4 - Индикаторные векторы спектров при  $k=2$  в базисе: Уолша-Пэли, разностно-упорядоченных ДФУ

Из этих примеров видно, что спектры дискретных степенных полиномов низких порядков в базисах разностно-упорядоченных ДФУ характеризуются большей степенью локализации ненулевых компонент в их начальных участках. Полученные свойства преобразований по разностно-упорядоченным системам ДФУ имеют важное значение для их приложений в системах управления и системах связи.

## Применение синтезированных упорядоченных дискретных функций Уолша в АСУ

Успешному использованию преобразований Уолша в области управления и связи способствовало изучение следующих вопросов: свойства функций Уолша; свойства спектров Уолша; общие вопросы применения функций Уолша при выполнении преобразований; алгоритмы быстрого преобразования Уолша; вычисление корреляционных функций и выполнение сверток на базе функций Уолша; применение функций Уолша для исследования случайных процессов; использование функций Уолша при построении цифровых фильтров.

Благодаря общим свойствам 1-7 с известными ДФУ (в упорядочениях Уолша-Качмажа, Уолша-Пэли, Уолша-Адамара) синтезированные разностно-упорядоченные системы ДФУ могут найти эффективное применение в области автоматического управления технологическими процессами. Например, является актуальным применение преобразований Уолша при анализе динамики линейных и нелинейных систем, разработке систем оптимального управления, моделировании процессов, идентификации объектов, разработке ряда специальных устройств автоматики [5].

Практически важным для АСУ является предложенное Х. Хармутом использование функций Уолша для формирования сигналов, передаваемых по линиям радиосвязи [5]. Функции Уолша применены при разработке многоканальных систем связи, в которых одновременно передаются различные сигналы по каждому каналу связи. Использование разностно-упорядоченных систем ДФУ (свойство 2) позволит обеспечить многопоточковую обработку данных, при этом каждый поток будет включать элементы группы трансформант соответствующего дифференциального порядка, что значительно ускорит обработку данных.

В настоящее время для решения многих задач в АСУ технологическими процессами и производством применяется вейвлет-преобразование. Например, в ОАО "Татнефть" вейвлет-преобразование используется для подавления шумов и сжатия массивов данных с глубинных манометров [1], или при передаче динамограмм полученных с датчиков динамометрирования на диспетчерский пункт [3]. Во многих случаях недостаточная степень сжатия данных при выполнении ДПУ сдерживает широкое применение данных преобразований. Свойство 2 полученное для разностно-упорядоченных систем ДФУ позволит значительно увеличить степень сжатия данных и способствует применению в перечисленных выше задачах.

Одной из важных задач в АСУ является задача передачи данных по каналам связи. При этом широкое распространение получили SCADA-

системы. Известны также решения, в которых функции SCADA-системы реализованы с помощью интернет-программирования, в ОАО «Газ-Сервис» (Республика Башкортостан) внедрены в эксплуатацию несколько автоматизированных систем дистанционного мониторинга оборудования газораспределительной сети [4]. Для передачи данных по сети эффективное применение могут найти разностно-упорядоченные системы ДФУ (свойство 4).

В работе [11] авторами были предложены алгоритмы с использованием преобразований Уолша и сравнительный анализ их эффективности. Использование в представленных алгоритмах для передачи данных разностно-упорядоченных систем ДФУ позволит обеспечить последовательную передачу потоков выходных данных при высокой скорости обработки и передачи данных по сети.

### Выводы

Полученные свойства новых упорядоченных дискретных функций Уолша имеют важное значение для их приложений в системах управления и системах связи. Синтезированные разностно-упорядоченные системы ДФУ могут найти применение для повышения эффективности использования коммуникационных и информационно-вычислительных ресурсов автоматизированных систем управления производством и технологическими процессами.

### Литература

1. Шипилова, К.Ф.. Применение вейвлет-преобразований в нефтепромысловой практике / К.Ф. Шипилова, А.В. Байгушев // Автоматизация, телемеханизация и связь в нефтяной промышленности. – Москва, 2011. – № 7. – С. 45-61.
2. Ахметшин, Д.А. Концепция использования промежуточных сетей передачи данных при организации

- публичного доступа в сеть Интернет / Д.А. Ахметшин, Д.Р. Курмангалиев, 2011 - №24. Вестник КГТУ. – С. 56-78.
3. Кузьмин, С. Упаковка динамограммы в 50 байт / С. Кузьмин // Современные технологии автоматизации. – 2004. – Режим доступа: [http://www.cta.ru/online/online\\_prog-digital.htm](http://www.cta.ru/online/online_prog-digital.htm).
4. Юнусов, А.Р. Автоматизация технологических процессов без использования классических scada-пакетов / А.Р. Юнусов // журнал «ИСУП». - № 6(30) - 2010. – С. 34-76.
5. Залманзон, Л.А. Преобразования Фурье, Уолша, Хаара и их применение в управлении, связи и других областях / Л.А. Залманзон. – М.: Наука, 1989. – 496 с.
6. Смирнов, Ю.М. Проектирование специализированных информационно-вычислительных систем: учеб. пособие по спец. ЭВМ и АСУ / Ю.М. Смирнов, Г.Н. Воробьев, Е.С. Потапов, В.В. Сюзев. – М.: Высшая школа, 1984. – 359 с.
7. Ахмед, Н. Ортогональные преобразования при обработке цифровых сигналов / Н. Ахмед, К.Р. Рао. – М.: Связь, 1980. – 248 с.
8. Дагман, Э.Е. Быстрые дискретные ортогональные преобразования / Э.Е. Дагман, Г.А. Кухарев. – Новосибирск: Наука, 1983. – 230 с.
9. Исмагилов, И.И. Дискретные преобразования в базисах Уолша-подобных функций: Основы теории и применения в цифровой обработке сигналов / И.И. Исмагилов. – Казань: Отечество, 2003. – 130 с.
10. Исмагилов, И.И. Об одном подходе к упорядочению систем дискретных функций Уолша / И.И. Исмагилов // Известия вузов. Радиотехника. – 2006. – Т. 49, № 1. – С. 65-72.
11. Исмагилов, И.И. Сжатие цифровых изображений с использованием преобразований Уолша: алгоритмы и сравнительный анализ их эффективности / И.И. Исмагилов, М.Ю. Васильева // Известия высших учебных заведений. Проблемы энергетики. – Казань, 2008. – № 9-10. – С. 91-99.