

**МНОЖЕСТВА ПЯТЕРИЧНЫХ КАСАМИ-ПОДОБНЫХ ПОСЛЕДОВАТЕЛЬНОСТЕЙ
ДЛЯ СИСТЕМ ПЕРЕДАЧИ ЦИФРОВОЙ ИНФОРМАЦИИ****В. Г. Стародубцев, Я. Г. Морозов***Военно-космическая академия имени А. Ф. Можайского, 197198, Санкт-Петербург, Россия
vka@mil.ru*

Аннотация. Для пятеричных базисных M -последовательностей с периодом $N = 5^S - 1$ ($S = 4, 6$) представлены наборы векторов индексов децимации $\mathbf{I}_{S,МК} = (d_1, d_2, \dots, d_n)$, на основании которых в конечных полях $GF(5^S)$ формируются малые множества касами-подобных последовательностей (КПП) с периодом $N < 20\,000$. Показано, что для значений $S = 4, 6$ периодическая взаимно корреляционная функция (ПВКФ) малого множества КПП является четырехуровневой с максимальным значением модуля ПВКФ $|R_{\max}|_{S,МК} = (5^{S/2} + 1)$. Приведены значения объемов малых множеств пятеричных КПП.

Ключевые слова: конечное поле, корреляционная функция, M -последовательность, последовательность Касами, индекс децимации

Ссылка для цитирования: Стародубцев В. Г., Морозов Я. Г. Множества пятеричных КАСАМИ-подобных последовательностей для систем передачи цифровой информации // Изв. вузов. Приборостроение. 2024. Т. 67, № 8. С. 637–646. DOI: 10.17586/0021-3454-2024-67-8-637-646.

SETS OF QUINARY KASAMI-LIKE SEQUENCES FOR DIGITAL INFORMATION TRANSMISSION SYSTEMS**V. G. Starodubtsev, Y. G. Morozov***A. F. Mozhaisky Military Space Academy, St. Petersburg, Russia
vka@mil.ru*

Abstract. For quinary basic M -sequences (MS) with the period $N = 5^S - 1$ ($S = 4, 6$), sets of vectors of decimation indices $\mathbf{I}_{S,МК} = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ are presented, on the basis of which small sets of Kasami-like sequences (KLS) with the period $N < 20\,000$ are formed in the finite fields $GF(5^S)$. It is shown that for values of $S = 4, 6$ the periodic cross-correlation function (PCCF) of a small set of KLS is four-level with a maximum value of the PCCF $|R_{\max}|_{S,МК} = (5^{S/2} + 1)$. The values of the volumes of small sets of quinary KLS are given.

Keywords: finite fields, correlation function, M -sequences, Kasami sequences, decimation indices

For citation: Starodubtsev V. G., Morozov Y. G. Sets of quinary Kasami-like sequences for digital information transmission systems. *Journal of Instrument Engineering*. 2024. Vol. 67, N 8. P. 637–646 (in Russian). DOI: 10.17586/0021-3454-2024-67-8-637-646.

Одной из тенденций развития систем передачи цифровой информации (СПЦИ), включающих, в частности, системы связи по спутниковым и космическим радиоканалам, является применение систем сигналов с расширенным спектром (СРС). В некоторых источниках для данных сигналов используется термин „сигналы сложной формы“ (ССФ). Это можно объяснить тем, что расширение спектра сигналов обеспечивается дополнительной модуляцией информационной последовательности с помощью псевдослучайных последовательностей (ПСП), обладающих

хорошими авто- и взаимно корреляционными свойствами. При этом на длине информационного символа может укладываться от одного до нескольких периодов ПСП [1–4].

Расширение спектра сигналов позволяет повысить помехозащищенность СПЦИ по отношению как к мощным узкополосным, так и широкополосным преднамеренным помехам. Кроме того, применение СРС, формируемых на основе таких множеств ПСП, как множества последовательностей Голда, малые и большие множества Касами, множества предпочтительных пар М-последовательностей (МП), обеспечивает возможность организации кодового много-станционного доступа к ретранслятору в системах спутниковой связи. В современных СПЦИ в основном применяются двоичные сигналы, что определяет использование фазовой модуляции на 180° (ФМ-2), относительной фазовой модуляции (ОФМ), частотной модуляции, а также комбинированных видов модуляции [5–7].

Переход к многопозиционным и многофазным сигналам, формируемым на основе недвоичных последовательностей, позволяет повысить эффективность использования частотного спектра, на который накладываются ограничения в системах связи с применением радиоканалов, например, в системах мобильной и спутниковой связи [2, 4, 5]. Также многопозиционные сигналы обеспечивают более высокую структурную скрытность при передаче информации [8–10].

К недвоичным последовательностям, а также к множествам ПСП, с помощью которых формируются многофазные СРС, предъявляются жесткие требования как по корреляционным, так и по структурным свойствам. Основная задача при синтезе множеств ПСП заключается в разработке таких алгоритмов и методов формирования множеств, которые бы обеспечивали низкий уровень периодической взаимно корреляционной функции (ПВКФ) последовательностей при фиксированном объеме формируемых множеств.

Эти вопросы нашли отражение в большом количестве научных работ как в нашей стране, так и за рубежом [11–17]. Сравнительный анализ алгоритмов формирования недвоичных последовательностей с заданными корреляционными и структурными свойствами проведен в [11–13]. Вопросам повышения структурной скрытности недвоичных последовательностей и методам формирования множеств таких последовательностей уделено большое внимание в статьях [14, 15]. В работах [16, 17] рассмотрены алгоритмы формирования новых семейств недвоичных ПСП, проведен анализ корреляционных свойств, определены индексы децимации, обеспечивающие возможность синтеза троичных последовательностей с идеальной автокорреляционной функцией. В [18] получены индексы децимации для формирования множеств троичных касами-подобных последовательностей, обосновано применение данного термина при проведении исследований, касающихся вопросов формирования множеств недвоичных последовательностей.

Цель настоящей статьи заключается в нахождении в конечных полях $GF(5^S)$ со степенью расширения $S = 4, 6$ векторов индексов децимации $I_S = (d_1, d_2, \dots, d_n)$ для формирования малых множеств пятеричных КПП с низким уровнем взаимной корреляции.

Корреляционные свойства СРС полностью определяются корреляционными свойствами пятеричных ПСП, на основании которых проводилось расширение спектра сигнала [1, 3, 5]:

$$A = \{a_i\} = \{a_0, a_1, \dots, a_{N-1}\}, \quad (1)$$

где $N = 5^S - 1$ — период последовательности, $a_i = \exp(j2\pi i/5)$; ($i = 0, 1, \dots, 4$) — элементы комплекснозначного алфавита (корни 5-й степени из единицы).

На рис. 1 представлены элементы комплекснозначного алфавита для значений $p = 2$ (а) и $p = 3$ (б). При формировании и анализе ПСП элементы a_i представляются как элементы, принадлежащие простому полю Галуа $GF(p)$, т. е. $a_i = 0, 1, \dots, p - 1$.

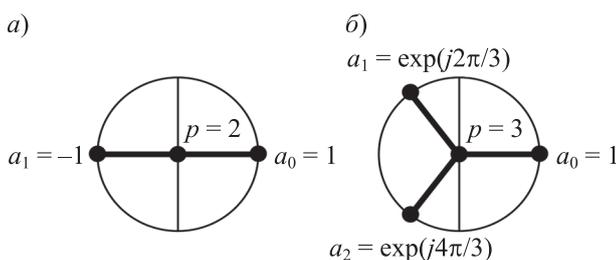


Рис. 1

Если элемент a_i принадлежит комплекснозначному алфавиту, то используется метрика в евклидовом пространстве. При этом для ПВКФ последовательностей A_j и A_k с периодом N справедливо выражение [5, 7, 10]:

$$R_{jk}(\tau) = \sum_{i=0}^{N-1} a_{ji} a_{k,i+\tau}^* \quad (2)$$

где „*“ — знак комплексного сопряжения; τ — циклический сдвиг.

Если элемент a_i рассматривается как элемент простого поля $GF(p)$, то вычисления проводятся в метрике Хемминга при $p = 2$ или в метрике Ли при $p > 2$ [3, 10]. Для определения корреляционной функции сначала находится расстояние между последовательностями A_j и A_k :

$$D_{jk}(\tau) = \sum_{i=0}^{N-1} d(a_{ji}, a_{k,i+\tau}), \quad (3)$$

где $d(a_{ji}, a_{k,i+\tau})$ — расстояние между символами последовательностей в метриках Хемминга или Ли.

Тогда ПВКФ последовательностей определяется выражением [10]:

$$R_{jk}(\tau) = N - \frac{4}{p} D_{jk}(\tau). \quad (4)$$

По аналогии с двоичным случаем формирование последовательностей малых множеств пятеричных КПП осуществляется следующим образом. Определяются символы c_i ($i = 0, \dots, N-1$) базисной МП в соответствии с выражением [3, 5, 6]:

$$c_i = \text{tr}_{S1} \alpha^i, \quad i = 0, 1, \dots, 5^S - 2, \quad (5)$$

где $\text{tr}_{S1}(\alpha^i)$ — функция следа, т. е. отображение элемента α^i , принадлежащего расширенному полю $GF(5^S)$, в простое поле $GF(5)$.

Производится децимация символов базисной МП по индексам d_j , которые определяются с учетом выполнения условия НОД $(5^S - 1; 5^{S/2} - 1) = 5^{S/2} - 1$, где НОД (a, b) — наибольший общий делитель чисел a и b . Полученная МП с периодом $N_1 = 5^{S/2} - 1$ складывается с базисной МП, в результате чего образуются символы b_i последовательности малого множества КПП.

Процедура формирования последовательностей малого множества КПП с периодом $N = 5^S - 1$ может быть реализована как программным, так и аппаратным способом.

При программном способе формирования для получения символов b_i необходимо сложить по $\text{mod } 5$ символы c_i вида (5) и символы $c_{i \times d_j \text{ mod } (5^S - 1)}$, полученные в результате децимации МП по индексу d_j

$$b_i = c_i \times c_{i \times d_j \text{ mod } (5^S - 1)} \text{ mod } 5; \quad i = 0, 1, 2, \dots, 5^S - 2. \quad (6)$$

Таким образом, для формирования малого множества КПП требуется только знание символов базисной МП и индекса децимации d_j .

Аппаратная реализация процедуры формирования основана на использовании двух регистров сдвига, охваченных цепью обратной связи. Первый регистр строится на основе проверочного полинома $h_1(x)$ степени S , а второй регистр — на основе проверочного полинома $h_{d_j}(x)$ степени $S/2$. Умножители и сумматоры по $\text{mod } 5$ в цепи обратной связи регистров сдвига определяются коэффициентами проверочных полиномов. В этом случае для формирования малого множества КПП требуется знание структуры двух проверочных полиномов $h_1(x)$ и $h_{d_j}(x)$, произведение которых соответствует проверочному полиному малого множества КПП $h_{МК}(x) = h_1(x) h_{d_j}(x)$. Индексы в обозначениях проверочных полиномов $h_i(x)$, используемые в статье, соответствуют показателям степени корней этих полиномов.

Граничные оценки для модуля максимального значения ПВКФ $|R_{\max}|_{S,МК}$ и коэффициента корреляции $|r_{\max}|_{S,МК} = |R_{\max}|_{S,МК}/N$, а также объема малого множества КПП определяются выражениями [5, 6]:

$$|R_{\max}|_{S,МК} = 5^{S/2} + 1, |r_{\max}|_{S,МК} = (5^{S/2} - 1)^{-1}, \tag{7}$$

$$V_{S,МК} = 5^{S/2}. \tag{8}$$

Рассмотрим процедуру формирования малого множества КПП в конечном поле $GF(5^S) = GF(5^4)$ с примитивным полиномом $f(x) = h_1(x) = x^4 + x^2 + 2x + 2$.

В поле $GF(5^4)$ минимальный полином для примитивного элемента $\alpha = a$ в общем виде определяется выражением

$$h_1(x) = x^4 - x^3 \sum_{i=0}^3 \alpha^{5^i} + x^2 \sum_{i=0}^3 \sum_{\substack{j=0 \\ i < j}}^3 \alpha^{5^i} \alpha^{5^j} + x \sum_{i=0}^3 \sum_{\substack{j=0 \\ i < j < k}}^3 \alpha^{5^i} \alpha^{5^j} \alpha^{5^k} + \alpha^{5^0} \alpha^{5^1} \alpha^{5^2} \alpha^{5^3}. \tag{9}$$

После выполнения операций суммирования и группирования слагаемых в соответствии с функцией следа $\text{tr}_{S1}(\alpha^i)$ получим

$$h_1(x) = x^4 - \text{tr}_{41}(\alpha)x^3 + [\text{tr}_{41}(\alpha^6) + \text{tr}_{21}(\alpha^{26})]x^2 - \text{tr}_{41}(\alpha^{31})x + \alpha^{156}. \tag{10}$$

Коэффициенты полинома $h_1(x)$, представленного в общем виде

$$h_1(x) = x^S + h_{S-1}x^{S-1} + \dots + h_1x + h_0 = x^4 + h_3x^3 + h_2x^2 + h_1x + h_0, \tag{11}$$

в соответствии с (10) определяются выражениями

$$h_3 = -\text{tr}_{41}(\alpha); h_2 = \text{tr}_{41}(\alpha^6) + \text{tr}_{21}(\alpha^{26}); h_1 = -\text{tr}_{41}(\alpha^{31}); h_0 = \alpha^{156}. \tag{12}$$

В поле $GF(5^4)$ существует 48 примитивных полиномов с индексами децимации $d_j = 1, 7, 11, \dots, 373, 469, 499$. Значения коэффициентов для восемнадцати полиномов приведены в табл. 1 [19].

В подполе $GF(5^2)$ минимальные полиномы определяются выражением

$$h_i(x) = (x - \alpha^{26i})(x - \alpha^{130i}) = x^2 - \text{tr}(\alpha^{26i})x + \alpha^{130i}, \tag{13}$$

где $i = 1, 2, \dots, 23$; операции умножения в показателях степени выполняются по mod 624.

Существует десять минимальных полиномов степени 2 с периодами $N = 24, 12, 8, 6, 3$, которые приведены в табл. 2.

Для формирования малого множества КПП могут быть использованы четыре полинома с периодом корней $N = 24$: $h_{26}(x) = x^2 + x + 2$; $h_{182}(x) = x^2 + 2x + 3$; $h_{338}(x) = x^2 + 4x + 2$ и $h_{494}(x) = x^2 + 3x + 3$.

Таблица 1. Примитивные полиномы в поле $GF(5^4)$, $f(x) = h_1(x) = x^4 + x^2 + 2x + 2$

| d_j | $h_j(x)$ |
|-------|----------|-------|----------|-------|----------|-------|----------|-------|----------|-------|----------|
| 1 | 10122 | 17 | 11212 | 29 | 13302 | 239 | 11113 | 323 | 10133 | 373 | 120022 |
| 7 | 11013 | 19 | 13023 | 31 | 12203 | 313 | 10132 | 343 | 13203 | 469 | 10442 |
| 11 | 10123 | 23 | 13043 | 37 | 11202 | 319 | 14043 | 349 | 14202 | 499 | 11303 |

Таблица 2. Минимальные полиномы в подполе $GF(5^2)$, $f(x) = h_{26}(x) = x^2 + 2x + 2$

| d_j | $h_j(x)$ | N |
|-------|----------|-----|-------|----------|-----|-------|----------|-----|-------|----------|-----|-------|----------|-----|
| 26 | 112 | 24 | 78 | 103 | 8 | 182 | 123 | 24 | 234 | 102 | 8 | 364 | 124 | 12 |
| 52 | 134 | 12 | 104 | 141 | 6 | 208 | 111 | 3 | 338 | 142 | 24 | 494 | 133 | 24 |

Анализ корреляционных свойств последовательностей, образованных с помощью проверочных полиномов $h_{МК}(x) = h_1(x) \cdot h_{dj}(x)$ для $d_j = 26, 338$, в соответствии с (2)–(4) показал, что ПВКФ данных последовательностей удовлетворяет граничной оценке (7) и принимает следующие четыре значения:

$$R_{S,МК}(\tau) = R_{4,МК}(\tau) = [-26; -8,725; -1; 19,225]. \quad (14)$$

Проверочные полиномы малых множеств КПП с периодом $N = 5^4 - 1 = 624$ определяются выражениями

$$\begin{aligned} h_{МК1}(x) &= h_1(x) \cdot h_{26}(x) = (x^4 + x^2 + 2x + 2)(x^2 + x + 2), \\ h_{МК2}(x) &= h_1(x) \cdot h_{338}(x) = (x^4 + x^2 + 2x + 2)(x^2 + 4x + 2). \end{aligned} \quad (15)$$

Объем малых множеств КПП соответствует (8) и равен

$$V_{4,МК} = 5^{S/2} = 5^2 = 25. \quad (16)$$

Вектор индексов децимации при формировании малых множеств пятеричных КПП с периодом $N = 624$ имеет вид

$$\mathbf{I}_{S,МК} = \mathbf{I}_{4,МК} = (26, 338). \quad (17)$$

Общее число малых множеств пятеричных КПП с периодом $N = 624$ определяется числом примитивных полиномов в поле $GF(5^4)$: $M_{S,МК} = M_{4,МК} = 96$. Корреляционные и структурные свойства характеризуются максимальными значениями $|R_{\max}|_{4,МК} = 26$, $|r_{\max}|_{4,МК} = 0,042$ и объемом $V_{4,МК} = 5^{4/2} = 25$.

Для каждого из 48 примитивных полиномов поля $GF(5^4)$ можно сформировать малое множество КПП. С этой целью необходимо индексы множителей в выражении для $h_{МК}(x)$ умножить на индекс данного полинома. Например, для полинома $h_{31}(x)$ проверочные полиномы малого множества КПП равны $h_{МК3}(x) = h_{31}(x)h_{182}(x) = (x^4 + 2x^3 + 2x^2 + 3)(x^2 + 2x + 3)$, $h_{МК4}(x) = h_{31}(x)h_{494}(x)$. На рис. 2 приведен график сегмента длиной 126 символов ПВКФ малого множества КПП с полиномом $h_{МК3}(x) = h_{31}(x)h_{182}(x)$.

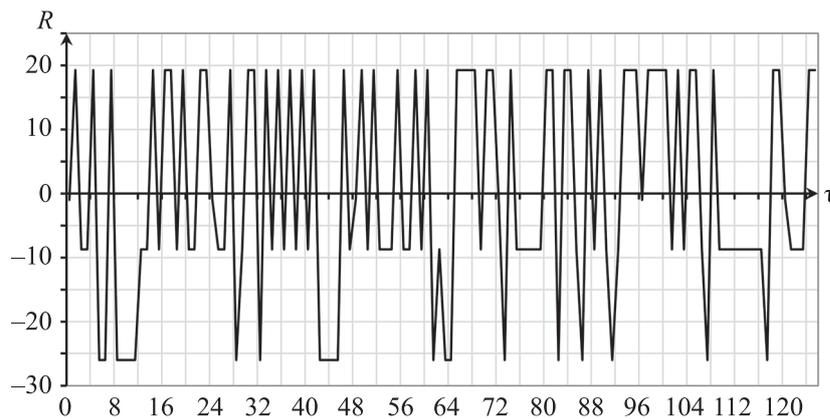


Рис. 2

Проверочный полином для синтеза пятеричных последовательностей большого множества КПП с периодом $N = 5^S - 1$ (S — четное) является произведением трех полиномов, два из которых степени S , а третий — степени $S/2$.

Проведенный анализ корреляционных свойств данных последовательностей как при $S = 4$, так и при $S = 6$ показал, что ПВКФ последовательностей полученных множеств не обладает ограниченным числом уровней и не удовлетворяет граничным оценкам для $|R_{\max}|_{S,БК}$ [7, 18].

Таким образом, формирование больших множеств пятеричных КПП с периодами $N = 624, 15\ 624$ не представляется возможным.

Рассмотрим процедуру формирования малого множества КПП в конечном поле $GF(5^5) = GF(5^6)$ с примитивным полиномом $f(x) = h_1(x) = x^6 + x^2 + 2x + 2$.

В поле $GF(5^6)$ минимальный полином для примитивного элемента α в общем виде определяется выражением

$$\begin{aligned}
 h_1(x) = & x^6 - x^5 \sum_{i=0}^5 \alpha^{5^i} + x^4 \sum_{i=0}^5 \sum_{\substack{j=0 \\ i < j}}^5 \alpha^{5^i} \alpha^{5^j} - x^3 \sum_{i=0}^5 \sum_{\substack{j=0 \\ i < j < k}}^5 \sum_{k=0}^5 \alpha^{5^i} \alpha^{5^j} \alpha^{5^k} + x^2 \sum_{i=0}^5 \sum_{\substack{j=0 \\ i < j < \dots < l < m}}^5 \sum_{l=0}^5 \sum_{m=0}^5 \alpha^{5^i} \alpha^{5^j} \alpha^{5^l} \alpha^{5^m} - \\
 & - x \sum_{i=0}^5 \sum_{\substack{j=0 \\ i < j < \dots < l < m < n}}^5 \sum_{l=0}^5 \sum_{m=0}^5 \sum_{n=0}^5 \alpha^{5^i} \alpha^{5^j} \alpha^{5^l} \alpha^{5^m} \alpha^{5^n} + \alpha^{5^0} \alpha^{5^1} \alpha^{5^2} \alpha^{5^3} \alpha^{5^4} \alpha^{5^5}.
 \end{aligned}
 \tag{18}$$

После выполнения операций суммирования с учетом выражений для функций следа минимальный полином (18) преобразуется к виду

$$\begin{aligned}
 h_1(x) = & x^6 - x^5 \text{tr}_{61}(\alpha) + x^4 [\text{tr}_{61}(\alpha^6) + \text{tr}_{61}(\alpha^{26}) + \text{tr}_{31}(\alpha^{126})] - \\
 & - x^3 [\text{tr}_{61}(\alpha^{31}) + \text{tr}_{61}(\alpha^{131}) + \text{tr}_{61}(\alpha^{151}) + \text{tr}_{21}(\alpha^{651})] + \\
 & + x^2 [\text{tr}_{61}(\alpha^{156}) + \text{tr}_{61}(\alpha^{656}) + \text{tr}_{31}(\alpha^{756})] - x \text{tr}_{61}(\alpha^{781}) + \alpha^{3906}.
 \end{aligned}
 \tag{19}$$

Коэффициенты h_i минимального полинома (19) представляют собой сумму функций следа как из основного поля $GF(5^6)$, так и из его подполей $GF(5^3)$ и $GF(5^2)$ в простом поле $GF(5)$.

Отметим, что значения данных коэффициентов можно вычислить путем сложения по mod 5 символов ПСП, получаемых в результате децимации символов базисной МП, представленной в каноническом виде, по индексам децимации, равным показателям степени элемента α в выражениях для функций следа $\text{tr}(\alpha^i)$.

В поле $GF(5^6)$ имеется 720 примитивных полиномов, двенадцать из которых приведены в табл. 3 [19].

В подполе $GF(5^3)$ минимальные полиномы степени 3 определяются выражением

$$h_i(x) = (x - \alpha^{126i})(x - \alpha^{630i})(x - \alpha^{3150i}) = x^3 - \text{tr}(\alpha^{126i})x^2 + \text{tr}(\alpha^{756i})x - \alpha^{3906i},
 \tag{20}$$

где $i = 1, 2, \dots, 123$; операции умножения в показателях степени выполняются по mod 15624.

Существует 20 минимальных полиномов степени 3 с периодом $N = 124$, которые приведены в табл. 4.

Таблица 3. Примитивные полиномы в поле $GF(5^6)$, $f(x) = h_1(x) = x^6 + x^2 + 2x + 2$

| d_j | $h_j(x)$ |
|-------|----------|-------|----------|-------|----------|-------|----------|-------|----------|-------|----------|
| 1 | 1000122 | 13 | 1143012 | 19 | 1010343 | 9343 | 1440203 | 11719 | 1000113 | 11869 | 1223202 |
| 11 | 1113023 | 17 | 1241342 | 23 | 1314323 | 9349 | 1012422 | 11849 | 1043132 | 12499 | 1130003 |

Таблица 4. Минимальные полиномы в подполе $GF(5^3)$, $f(x) = h_{126}(x) = x^3 + x^2 + 4x + 3$

| d_j | $h_j(x)$ |
|-------|----------|-------|----------|-------|----------|-------|----------|-------|----------|
| 126 | 1143 | 1386 | 1312 | 2646 | 1033 | 4914 | 1222 | 7938 | 1442 |
| 378 | 1302 | 1638 | 1203 | 2898 | 1412 | 5418 | 1032 | 8694 | 1343 |
| 882 | 1242 | 2142 | 1113 | 4158 | 1403 | 5922 | 1042 | 9198 | 1213 |
| 1134 | 1323 | 2394 | 1102 | 4662 | 1223 | 6174 | 1043 | 12474 | 1322 |

Проведенный в соответствии с (2)–(4) анализ корреляционных свойств последовательностей, образованных с помощью проверочных полиномов $h_{МК}(x) = h_1(x) \cdot h_{d_j}(x)$, для значений d_j из табл. 4 показал, что только для двух полиномов возможно формирование малых множеств КПП.

Малые множества КПП с периодом $N = 15\ 624$ формируются на основе проверочных полиномов вида

$$\begin{aligned} h_{МК5}(x) &= h_1(x) \cdot h_{126}(x) = (x^6 + x^2 + 2x + 2)(x^3 + x^2 + 4x + 3); \\ h_{МК6}(x) &= h_1(x) \cdot h_{7938}(x) = (x^6 + x^2 + 2x + 2)(x^3 + 4x^2 + 4x + 2). \end{aligned} \quad (21)$$

Взаимно корреляционная функция последовательностей данного множества является четырехуровневой, удовлетворяет граничной оценке (7) и принимает следующие значения:

$$R_{S,МК}(\tau) = R_{6,МК}(\tau) = [-126; -39,627; -1; 100,127]. \quad (22)$$

Объем малого множества КПП соответствует (8) и равен

$$V_{6,МК} = 5^{S/2} = 5^3 = 125. \quad (23)$$

Вектор индексов децимации при формировании малых множеств пятеричных КПП с периодом $N = 15\ 624$ имеет вид

$$\mathbf{I}_{S,МК} = \mathbf{I}_{6,МК} = (126, 7938). \quad (24)$$

Общее число малых множеств пятеричных КПП с периодом $N = 15\ 624$ равно $M_{S,МК} = M_{6,МК} = 1440$, максимальное значение модуля ПВКФ $|R_{\max}|_{6,МК} = 126$, объем множеств равен $V_{6,МК} = 5^{6/2} = 125$.

Проверочные полиномы малых множеств КПП с периодом $N = 15\ 624$ для произвольного примитивного полинома вычисляются путем умножения индексов множителей полиномов $h_{МК5}(x)$ или $h_{МК6}(x)$ из (21) на индекс произвольного примитивного полинома по $\text{mod } N$. Например, для примитивного полинома $h_{9343}(x)$ проверочные полиномы малого множества КПП равны $h_{МК7}(x) = h_{9343}(x)h_{5418}(x) = (x^6 + 4x^5 + 4x^4 + 2x^2 + 3)(x^3 + 3x + 2)$, $h_{МК8}(x) = h_{9343}(x)h_{13230}(x)$. На рис. 3 приведен график сегмента длиной 126 символов ПВКФ малого множества КПП с полиномом $h_{МК7}(x) = h_{9343}(x)h_{5418}(x)$.

Программный способ формирования пятеричных последовательностей малого множества КПП с периодом $N = 15\ 624$ реализуется в соответствии с (6).

Реализация аппаратного способа формирования аналогична случаю $N = 624$. На рис. 4 показана схема устройства формирования малого множества КПП с проверочным полиномом $h_{МК6}(x) = h_1(x) \cdot h_{7938}(x)$.

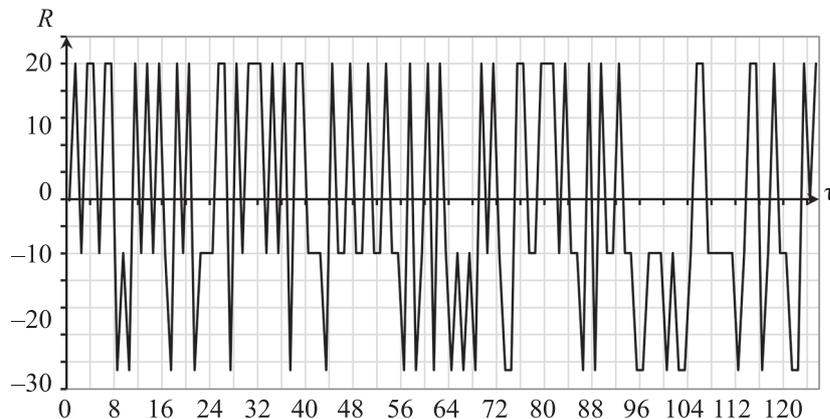


Рис. 3

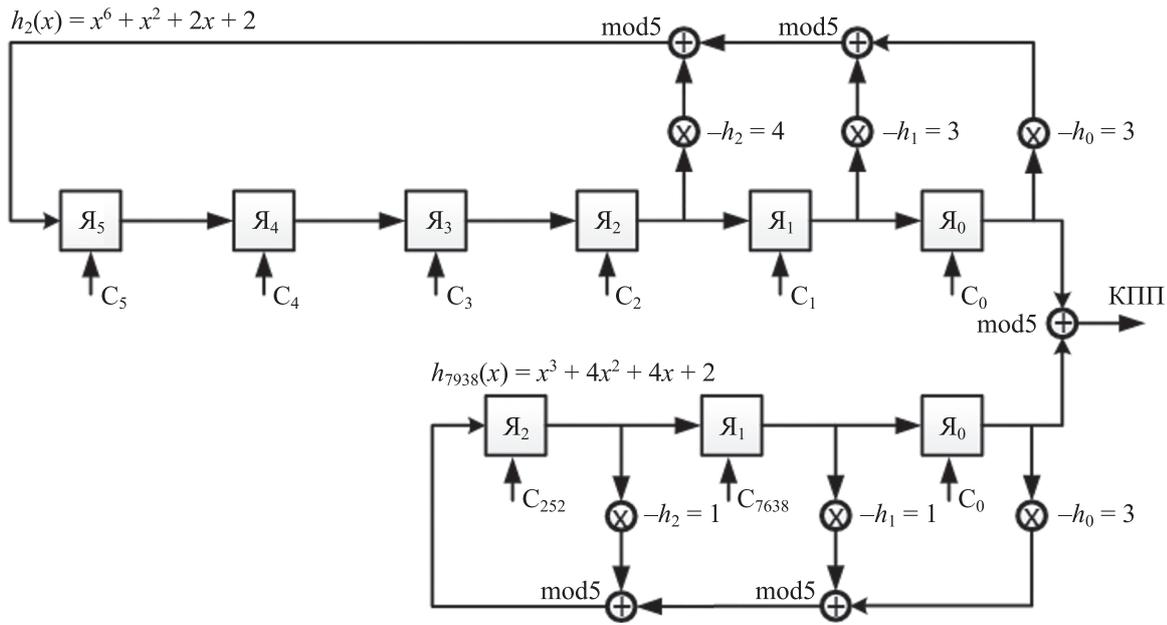


Рис. 4

Умножители и сумматоры в цепи обратной связи регистров сдвига определяются полиномами $h_1(x) = x^6 + x^2 + 2x + 2$ и $h_{7938}(x) = x^3 + 4x^2 + 4x + 2$. Ячейки регистра сдвига представляют собой устройства, которые могут находиться в пяти состояниях и строиться с помощью трех триггеров. На схеме в качестве начальных состояний первого регистра используются первые шесть символов записи МП в каноническом виде с полиномом $h_1(x)$. Начальное состояние второго регистра определено децимацией по индексу $d_j = 7938$ базисной МП с полиномом $h_1(x)$. Коэффициенты умножения в умножителях по mod 5 равны обратным по сложению коэффициентам h_i неприводимых полиномов. Выходы регистров подключены к общему сумматору по mod 5, который является выходом устройства.

Основные характеристики малых множеств КПП, формируемых в конечных полях $GF(5^S)$ для четных значений параметра $S = 4, 6$, приведены в табл. 5.

Таблица 5. Характеристики малых множеств пятеричных КПП

| S | N | $I_{S,МК} = (d_1, d_2)$ | Значения ПВКФ | $ R_{max} $ | $ r_{max} $ | Число уровней ПВКФ | $V_{S,МК}$ | $M_{S,МК}$ |
|-----|-------|-------------------------|--------------------------|-------------|-------------|--------------------|------------|------------|
| 4 | 624 | 26, 338 | -26; -8,73; -1; 19,23 | 26 | 0,042 | 4 | 25 | 96 |
| 6 | 15624 | 126, 7938 | -126; -39,63; -1, 100,13 | 126 | 0,008 | 4 | 125 | 1440 |

Таким образом, на основе корреляционного анализа в статье получены полные наборы векторов индексов децимации $I_{S,МК} = (d_1, \dots, d_n)$ для формирования малых множеств пятеричных КПП с низким уровнем взаимной корреляции в полях $GF(5^S)$ при $S = 4, 6$. Показано, что максимальные значения модуля взаимной корреляционной функции $|R_{max}|_{S,МК}$, а также объем $V_{S,МК}$ малых множеств КПП удовлетворяют граничным оценкам, полученным в [5, 6] для двоичных последовательностей.

Полученные результаты могут применяться при формировании многофазных сигналов с расширенным спектром в СПЦИ для повышения помехозащищенности в случае передачи информации по радиоканалам.

СПИСОК ЛИТЕРАТУРЫ

1. *Ипатов В. П.* Широкополосные системы и кодовое разделение сигналов. Принципы и приложения. М.: Техносфера, 2007. 488 с.
2. *Вишневецкий В. М., Ляхов А. И., Портной С. Л., Шахнович И. В.* Широкополосные беспроводные сети передачи информации. М.: Техносфера, 2005. 592 с.
3. *Скляр Б.* Цифровая связь. Теоретические основы и практическое применение. М.: Вильямс. 2003. 1104 с.
4. CDMA: прошлое, настоящее, будущее / Под ред. *Л. Е. Варакина и Ю. С. Шинакова.* М.: МАС, 2003. 608 с.
5. *Golomb S. W., Gong G.* Signal Design for Good Correlation for Wireless Communication, Cryptography and Radar. Cambridge: Cambridge Univ. Press, 2005.
6. *Ипатов В. П.* Периодические дискретные сигналы с оптимальными корреляционными свойствами. М.: Радио и связь, 1992. 152 с.
7. *Gold R.* Maximal recursive sequences with 3-valued recursive cross-correlation functions // IEEE Trans. Inf. Theory. 1968. Vol. 14, N 1. P. 154.
8. *Boztaş S., Özbudak F., Tekin E.* Generalized nonbinary sequences with perfect autocorrelation flexible alphabets and new periods // Cryptogr. Commun. 2018. Vol. 10, N 3. P. 509.
9. *Cho Ch.-M., Kim J.-Y., No J. S.* New p-ary sequence families of period $(p^n - 1)/2$ with good correlation property using two decimated m-sequences // IEICE Transactions on Communications. 2015. Vol. E98, N 7. P. 1268.
10. *Стародубцев В. Г.* Формирование пятеричных последовательностей Гордона–Миллса–Велча для систем передачи дискретной информации // Тр. СПИИРАН. 2019. Т. 18, № 4. С. 912.
11. *Choi S. T., Lim T., No J. S., Chung H.* On the Cross-Correlation of a p-ary m-Sequence of Period $p^{2m} - 1$ and Its Decimated Sequences by $(p^m + 1)^2/2(p + 1)$ // IEEE Trans. Inf. Theory. 2012. Vol. 58, N 3. P. 1873.
12. *Xia Y., Chen S.* A new family of p-ary sequences with low correlation constructed from decimated sequences // IEEE Trans. Inf. Theory. 2012. Vol. 58, N 9. P. 6037.
13. *Lee W., Kim J.-Y., No J. S.* New families of p-ary sequence of period $(p^n - 1)/2$ with low maximum correlation magnitude // IEICE Transactions on Communications. 2014. Vol. E97-B, N 1. P. 2311.
14. *Song M. K., Song H. Y.* A construction of odd length generators for optimal families of perfect sequences // IEEE Trans. Inf. Theory. 2018. Vol. 64, N 4. P. 2901.
15. *Стародубцев В. Г.* Множества недвоичных последовательностей с низким уровнем взаимной корреляции для систем передачи цифровой информации // Радиотехника и электроника. 2023. Т. 68, № 2. С. 146.
16. *Helleseth T., Kumar P. V., Martinsen H.* A new family of ternary sequences with ideal two-level autocorrelation function // Designs, Codes and Cryptography. 2001. Vol. 23, N 2. P. 157.
17. *Jang J. W., Kim Y. S., No J. S., Helleseth T.* New family of p-ary sequences with optimal correlation property and large linear span // IEEE Trans. Inf. Theory. 2004. Vol. 50, N 8. P. 1839.
18. *Стародубцев В. Г., Четвериков Е. А.* Формирование множеств троичных касами-подобных последовательностей для систем передачи цифровой информации // Изв. вузов. Приборостроение. 2023. Т. 66, № 10. С. 807.
19. *Стародубцев В. Г., Ткаченко В. В.* Формирование множеств пятеричных голд-подобных последовательностей для систем передачи цифровой информации // Изв. вузов. Приборостроение. 2024. Т. 67, № 2. С. 107.

СВЕДЕНИЯ ОБ АВТОРАХ

Виктор Геннадьевич Стародубцев — канд. техн. наук, доцент; Военно-космическая академия им. А. Ф. Можайского, кафедра технологий и средств автоматизации обработки и анализа информации космических средств; преподаватель; E-mail: vgstarod@mail.ru

Ян Геннадьевич Морозов — Военно-космическая академия им. А. Ф. Можайского, кафедра технологий и средств автоматизации обработки и анализа информации космических средств; слушатель; E-mail: vka@mil.ru

Поступила в редакцию 22.04.2024; одобрена после рецензирования 26.04.2024; принята к публикации 19.06.2024.

REFERENCES

1. Ipatov V.P. *Spread Spectrum and CDMA. Principles and Applications*, NY, John Wiley and Sons Ltd., 2005, 488 p.
2. Vishnevskij V.M., Lyahov A.I., Portnoj S.L., Shahnovich I.V. *Shirokopolosnye besprovodnye seti peredachi informacii* (Broadband Wireless Data Transmission Network), Moscow, 2005, 592 p. (in Russ.)
3. Sklar B. *Digital Communications: Fundamentals and Applications*, Prentice Hall, 2001, 1079 p.

4. Varakin L.E. and Shinakov Yu.S., ed., *CDMA: proshloe, nastoyashchee, budushchee* (CDMA: Past, Present, Future), Moscow, 2003, 608 p. (in Russ.)
5. Golomb S.W., Gong G. *Signal Design for Good Correlation for Wireless Communication, Cryptography and Radar*, Cambridge, Cambridge Univ. Press, 2005.
6. Ipatov V.P. *Periodicheskie diskretnye signaly s optimal'nymi korrelyacionnymi svojstvami* (Periodic Discrete Signals with Optimum Correlation Properties), Moscow, 1992, 152 p. (In Russ.)
7. Gold R. *IEEE Trans. Inf. Theory*, 1968, no. 1(14), pp. 154.
8. Boztaş S., Özbudak F., Tekin E. *Cryptogr. Commun.*, 2018, no. 3(10), pp. 509.
9. Cho Ch.-M., Kim J.-Y., No J.S. *IEICE Transactions on Communications*, 2015, no. 7(E98), pp. 1268.
10. Starodubtsev V.G. *Trudy SPIIRAN* (SPIIRAS Proceedings), 2019, no. 4(18), pp. 912. (in Russ.)
11. Choi S.T., Lim T., No J.S., Chung H. *IEEE Trans. Inf. Theory*, 2012, no. 3(58), pp. 1873.
12. Xia Y., Chen S. *IEEE Trans. Inf. Theory*, 2012, no. 9(58), pp. 6037.
13. Lee W., Kim J.-Y., No J.S. *IEICE Transactions on Communications*, 2014, no. 1(E97-B), pp. 2311.
14. Song M.K., Song H.Y. *IEEE Trans. Inf. Theory*, 2018, no. 4(64), pp. 2901.
15. Starodubtsev V.G. *Journal of Communications Technology and Electronics*, 2023, no. 2(68), pp. 128. (in Russ.)
16. Helleseeth T., Kumar P.V., Martinsen H. *Designs, Codes and Cryptography*, 2001, no. 2(23), pp. 157.
17. Jang J.W., Kim Y.S., No J.S., Helleseeth T. *IEEE Trans. Inf. Theory*, 2004, no. 8(50), pp. 1839.
18. Starodubtsev V.G., Chetverikov E.A. *Journal of Instrument Engineering*, 2023, no. 10(66), pp. 807. (in Russ.)
19. Starodubtsev V.G., Tkachenko V.V. *Journal of Instrument Engineering*, 2024, no. 2(67), pp. 107. (in Russ.)

DATA ON AUTHORS

- | | |
|-------------------------------|---|
| Victor G. Starodubtsev | — PhD, Associate Professor; A. F. Mozhaisky Military Space Academy, Department of Technologies and Automation Tools for Processing and Analysis of Spacecraft Information; Lecturer; E-mail: vgstarod@mail.ru |
| Yan G. Morozov | — A. F. Mozhaisky Military Space Academy, Department of Technologies and Automation Tools for Processing and Analysis of Spacecraft Information; Student; E-mail: vka@mil.ru |

Received 22.04.2024; approved after reviewing 26.04.2024; accepted for publication 19.06.2024.