

## ГЕНЕРАТОРЫ ПСЕВДОСЛУЧАЙНЫХ ПОСЛЕДОВАТЕЛЬНОСТЕЙ НЕМАКСИМАЛЬНОЙ ДЛИНЫ НА РЕГИСТРАХ СДВИГА С ЛИНЕЙНОЙ ОБРАТНОЙ СВЯЗЬЮ НА ОСНОВЕ ПРИМИТИВНОГО МНОГОЧЛЕНА В СТЕПЕНИ<sup>1</sup>

### Аннотация.

*Актуальность и цели.* Современные методы организации машинных экспериментов в виде имитационных моделей основаны на использовании числовых последовательностей вероятностно-статистической природы, адекватных реальным процессам и явлениям. Цель статьи – продемонстрировать новые возможности генераторов двоичных последовательностей как псевдослучайных, не ограничиваясь реализацией бернуллиевской схемы независимых испытаний.

*Материалы и методы.* Предлагаются малоизученные методы аппаратного формирования двоичных рекуррентных последовательностей генераторами регистрового типа с линейной обратной связью. Математической основой генераторов выбран составной характеристический многочлен, состоящий из примитивных многочленов, один из которых возведен в целочисленную степень.

*Результаты.* Показано, что в однородном и неоднородном режимах работы генератора наблюдается многообразие формируемых последовательностей. Представлены в статистической и функциональной формах корреляционные связи элементов последовательностей. Решена задача инициализации генератора на формирование циклов не максимальной длины данного порядка.

*Выводы.* Предложены аналитические условия и схемотехническая организация генераторов последовательностей не максимальной длины с разнообразными вероятностными и корреляционными свойствами, расширяющими функциональные возможности имитационного эксперимента.

**Ключевые слова:** генератор псевдослучайных последовательностей, регистр сдвига, многообразие последовательностей, однородные и неоднородные последовательности, индикаторные последовательности, корреляционные функции.

V. A. Pesoshin, V. M. Kuznetsov, A. S. Kuznetsova

## PSEUDO-RANDOM SEQUENCE GENERATORS OF NON-MAXIMUM LENGTH ON SHIFT REGISTERS WITH LINEAR FEEDBACK BASED ON A PRIMITIVE POLYNOMIAL OF SOME POWER

---

<sup>1</sup> Работа выполнена при финансовой поддержке РФФИ и Правительства Республики Татарстан в рамках научного проекта № 18-47-160001.

© Песошин В. А., Кузнецов В. М., Кузнецова А. С., 2019. Данная статья доступна по условиям всемирной лицензии Creative Commons Attribution 4.0 International License (<http://creativecommons.org/licenses/by/4.0/>), которая дает разрешение на неограниченное использование, копирование на любые носители при условии указания авторства, источника и ссылки на лицензию Creative Commons, а также изменений, если таковые имеют место.

**Abstract.**

*Background.* Modern methods of organizing machine experiments in the form of simulation models are based on the use of numerical sequences of probabilistic-statistical nature, adequate to real processes and phenomena. The purpose of the article is to demonstrate the new possibilities of binary sequence generators as pseudo-random, not limited to the implementation of the Bernoulli scheme of independent tests.

*Materials and methods.* Poorly studied methods of hardware formation of binary recurrence sequences by register-type generators with linear feedback are proposed. The mathematical basis of the generators is a composite characteristic polynomial consisting of primitive polynomials, one of which is raised to an integer power.

*Results.* It is shown that in homogeneous and inhomogeneous operating modes of the generator, a variety of formed sequences is observed. Correlation relationships of sequence elements are presented in statistical and functional forms. The problem of initializing the generator to form cycles of non-maximum length of a given order is solved.

*Conclusions.* The proposed analytical conditions and circuit design of sequence generators of non-maximum length with various probabilistic and correlation properties that expand the functionality of a simulation experiment.

**Keywords:** pseudo-random sequence generator, shift register, sequence variety, homogeneous and heterogeneous sequences, indicator sequences, correlation functions.

## Введение

Псевдослучайные числовые последовательности широко применяются в различных областях науки и техники. Общего или универсального определения таких последовательностей не существует. Однако их этимология указывает, что «псевдослучайные» – это «как бы случайные, но остающиеся детерминированными». Главное качество псевдослучайных последовательностей (ПСП) – это проявление случайности в рамках заданных ограничений по условиям решаемой задачи.

Наибольшее распространение получили последовательности, реализующие схему независимых испытаний Бернулли. Основные их ограничения оговорены в трех постулатах Голомба, исследованию которых посвящена большая часть работ по ПСП. Элементарным представителем такого типа процессов выступают равновероятностные двоичные некоррелированные последовательности. Типичными сферами их применения являются методы статистических испытаний и алгоритмы защиты информации. Аппаратные формователи или генераторы таких псевдослучайных последовательностей (ГПСП) эффективно реализуются на регистрах сдвига с линейной обратной связью, описываемой примитивными характеристическими многочленами [1–6].

Развитие методов имитационного моделирования, реализация тестовых, контрольно-измерительных, учебно-тренажерных, вибро-стендовых и других испытаний связано с необходимостью формирования последовательностей с неравновероятностным распределением и определенными корреляционными свойствами. Алгоритмы и аппаратура для их получения существенно сложнее, чем для широко распространенного бернуллиевского случая.

В данной статье предлагаются малоизученные методы построения ГПСП, способные формировать набор последовательностей с разными веро-

ятностными и корреляционными свойствами на периодах немаксимальной длины. При этом сохраняется возможность максимального использования хорошо отработанных в инженерной практике регистровых структур и линейной комбинационной логики. Оригинальным и новым является задание неоднородных режимов работы и использование приводимых характеристических многочленов.

### **1. Построение генераторов по схеме Фибоначчи и анализ последовательностей**

Основой построения устройства выбран  $n$ -разрядный регистр сдвига с внешними линейными обратными связями, что образует характерную конфигурацию генератора по схеме Фибоначчи [2–6]. Его работа организована на следующем рекуррентном правиле формирования последовательности  $a$  с дискретным временным аргументом  $t$ :

$$a(t) = C_1 a(t-1) \oplus C_2 a(t-2) \oplus \dots \oplus C_n a(t-n) \oplus \alpha, \quad (1)$$

где для двоичного случая  $a, C_i, \alpha \in \{0, 1\}$ ,  $i = \overline{1, n}$ .

Указанное рекуррентное правило устанавливается составным характеристическим многочленом, допускающим запись в следующей приводимой форме:

$$\varphi(x) = \varphi_0^m(x) \varphi_1(x), \quad (2)$$

где  $\varphi_0(x)$  и  $\varphi_1(x)$  – примитивные многочлены степени  $m_0$  и  $m_1$  соответственно, причем  $m_0 + m_1 = n$ . Свойство неоднородности задается коэффициентом  $\alpha = 1$ , выполняющим роль оператора инверсии в цепи обратной связи.

В работе [7] доказано, что при  $\alpha = 0$  нахождение периодической структуры (ПС) многочлена  $\varphi_0^m(x)$  сводится к последовательному нахождению ПС всех меньших степеней:

$$\varphi_0(x), \varphi_0^2(x), \dots, \varphi_0^{j-1}(x), \varphi_0^j(x), \dots, \varphi_0^{m-1}(x), \varphi_0^m(x).$$

Множество периодов многочлена  $\varphi_0^j(x)$  состоит из элементов периодической структуры многочлена  $\varphi_0^{j-1}(x)$ ,  $\mu_j$  и дополнительных периодов длины

$$L_0 2^{k_j}, \quad (3)$$

где  $L_0$  – длина минимального периода неприводимого многочлена  $\varphi_0(x)$ ;  $k_j$  – наименьшее целое число, для которого  $2^{k_j} \geq j$ . Тогда для любого неприводимого многочлена  $\varphi_0(x)$  количество дополнительных циклов определится формулой  $\mu_j = 2^{m_0(j-1)}(2^{m_0} - 1) / L_0 2^{k_j}$ . Так как по условиям выражения (2) многочлен  $\varphi_0(x)$  примитивный, то длина его минимального периода совпадает с максимальной длиной или длиной М-последовательности  $L_0 = (2^{m_0} - 1)$ , что упрощает формулу для количества циклов до выражения

$$\mu_j = 2^{(j-1)m_0 - k_j} \tag{4}$$

Принимая для  $j=0$  самый младший элемент ПС в виде моноцикла 1(1), справедливо утверждать, что рост степени многочлена  $\varphi_0(x)$  порождает дополнения циклами к элементам ПС всех младших степеней согласно (3) и (4).

К аналогичному формированию ПС многочлена  $\varphi_0^m(x)$  приходим и при  $\alpha = 1$  [8].

Основной многообразия являются ПСП, содержащие в сложноорганизованном виде прямые М- и инверсные  $\bar{M}$ -последовательности (МП и  $\bar{M}$ П), для которых запрещенными являются моноциклы 0 и 1 соответственно [6].

Рассмотрим простые примеры ГПСП и формируемые ими ПСП при различных значениях  $m_0, m_1$  и  $m$ .

**1.1. Случай  $m_0 = m = 2, m_1 = 0$**

В генераторах Фибоначчи на всех выходах формируются одинаковые последовательности с точностью до начальной фазы в пределах своего периода.

Генератор на основе многочлена

$$\varphi_0(x) = x^2 \oplus x \oplus 1 \tag{5}$$

формирует последовательности с ПС  $\{1(1), 1(3)\}$ , в которой второй элемент определен при значениях  $j=1, L_0 = 2^{m_0} - 1 = 3, 2^{k_1} \geq 1$  и  $k_1 = 0$ , параметрами  $\mu_1 = 1$  и  $2^{k_1} L_0 = 3$  согласно (3) и (4).

Для квадрата трехчлена (5) получаем

$$\varphi_0^2(x) = x^4 \oplus x^2 \oplus 1. \tag{6}$$

Степень трехчлена в форме функции  $\varphi_0(x)$  возрастает на 1, т.е.  $j=2$ , а ПС дополняется двумя циклами длиной 6, так как выражения (3) и (4) при  $L_0 = 2^{m_0} - 1 = 3$  и  $2^{k_2} \geq 2$  определяют  $k_2 = 1, \mu_2 = 2^{m_0 - 1} = 2$  и  $2^{k_2} L_0 = 6$ . Таким образом, ПС многочлена (6) равна  $\{1(1), 1(3), 2(6)\}$ .

Схема генератора на основе многочлена (6) представлена на рис. 1.

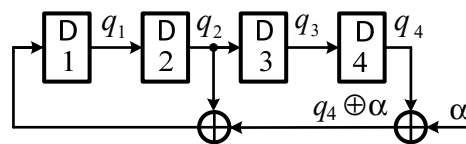


Рис. 1. Схема ГПСП на основе характеристического многочлена (6)

Моделирование при различных начальных состояниях (НС) регистра сдвига и  $\alpha = 0$  позволяет получить следующие два дополнительных цикла:

$$000101 \tag{7}$$

и

$$001111, \tag{8}$$

соответствующих элементу 2(6) полной ПС.

Выявим связь этих последовательностей с МП, порождаемой исходным многочленом (5). Для этого получим по две последовательности таким образом, чтобы первая состояла из символов, стоящих на 1, 3, 5 позициях, вторая – на 2, 4, 6 позициях:

$$000101 \tag{7a}$$

$$0-0-0-,$$

$$-0-1-1,$$

$$001111 \tag{8a}$$

$$0-1-1-,$$

$$-0-1-1.$$

Из разложения видно, что последовательность (7) состоит из МП и константы 0, а последовательность (8) – из двух МП.

При  $\alpha = 1$  формируются инверсные им последовательности (7a) и (8a), причем последовательность (7a) состоит из  $\overline{\text{МП}}$  и константы 1, а (8a) – только из  $\overline{\text{МП}}$ .

**Отметим, что ПСП содержат в сложно организованном виде не только МП и  $\overline{\text{МП}}$ , но и константы 0 и 1, которые, как увидим далее, вносят существенные особенности в формируемые последовательности.**

### 1.2. Случай $m_0 = 2, m = 3, m_1 = 0$

Многочлен  $\varphi_0^3(x) = (x^2 \oplus x \oplus 1)^3$  как куб квадратного трехчлена представим дополнительной степенью многочлена (6) из разд. 1.1:

$$(x^2 \oplus x \oplus 1)^3 = (x^2 \oplus x \oplus 1)^2(x^2 \oplus x \oplus 1) = x^6 \oplus x^5 \oplus x^3 \oplus x \oplus 1, \tag{9}$$

которому соответствуют элементы ПС квадрата квадратного трехчлена  $\{1(1), 1(3), 2(6)\}$ . Тогда возникает дополнительный элемент 4(12), так как при  $j = 3$  и  $2^{k_3} \geq 3$  по (3) и (4) нетрудно определить  $k_3 = 2, \mu_3 = 2^{2m_0-2} = 4$  и  $2^{k_3} L_0 = 12$ . Таким образом, полная ПС многочлена (9) выразится как  $\{1(1), 1(3), 2(6), 4(12)\}$ .

Схема соответствующего генератора приведена на рис. 2.

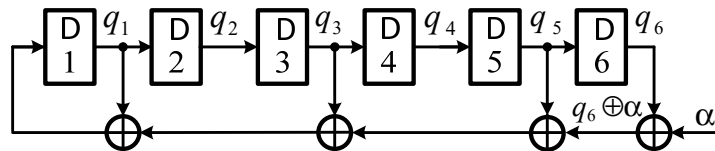


Рис. 2. Схема ГПСП на основе характеристического многочлена (9)

Рассмотрим связь четырех дополнительно сформированных при разных НС однородных ( $\alpha = 0$ ) последовательностей с МП:

$$\mathbf{000001110111} \quad (10)$$

$$\begin{aligned} &0---0---0---, \\ &-0---1---1--, \\ &--0---1---1-, \\ &---0---1---1, \end{aligned}$$

$$\mathbf{000010011001} \quad (11)$$

$$\begin{aligned} &0---1---1---, \\ &-0---0---0--, \\ &--0---0---0-, \\ &---0---1---1, \end{aligned}$$

$$\mathbf{001011111101} \quad (12)$$

$$\begin{aligned} &0---1---1---, \\ &-0---1---1--, \\ &--1---1---0-, \\ &---0---1---1, \end{aligned}$$

$$\mathbf{000110101011} \quad (13)$$

$$\begin{aligned} &0---1---1---, \\ &-0---0---0--, \\ &--0---1---1-, \\ &---1---0---1. \end{aligned}$$

Как видим, формируются **равновероятностные** последовательности (10) и (13), **особенностью которых является содержание трех МП и одной константы 0**. Неравновероятностные последовательности (11) и (12) содержат две МП и две константы 0, и только МП соответственно.

При  $\alpha = 1$  рассматриваемый генератор Фибоначчи формирует неоднородные последовательности, совпадающие в данном случае с инверсными (10)–(13), которые обозначим как (10а)–(13а). Отметим, что **равновероятностные** последовательности (10а) и (13а) **содержат три МП и одну константу 1**.

### 1.3. Случай $m_0 = 2, m = 4, m_1 = 0$

Заданный многочлен  $\varphi_0^4(x)$ , аналогично предыдущим случаям, запишем как дополнительную степень куба квадратного трехчлена вида

$$(x^2 \oplus x \oplus 1)^4 = (x^2 \oplus x \oplus 1)^3(x^2 \oplus x \oplus 1) = x^8 \oplus x^4 \oplus 1. \quad (14)$$

Тогда дополнением к циклам  $\varphi_0^3(x)$  с учетом  $j=4$  и определением  $2^{k_4} \geq 4$ ,  $k_4=2$  по (3) и (4) будет  $\mu_4 = 2^{3m_0-2} = 16$  и  $2^{k_4} L_0 = 12$ . С учетом этих дополнительных 16 последовательностей длиной 12 многочлен (14) приобретает полную ПС вида

$$\{1(1),1(3),2(6),4(12),16(12)\}=\{1(1),1(3),2(6),20(12)\}.$$

Соответствующая данному случаю схема ГПСП приведена на рис. 3.

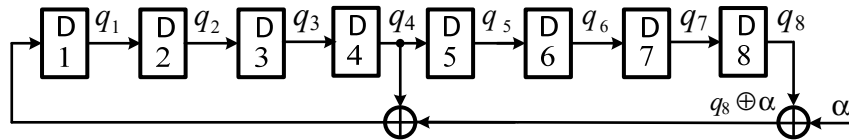


Рис. 3. Схема ГПСП на основе характеристического многочлена (14)

Формируемые неоднородным генератором последовательности для рассматриваемого случая вместе с предыдущими циклами представлены в табл. 1.

Таблица 1

Формируемые последовательности генератором при многочлене  $\varphi_0^m(x) = (x^2 \oplus x \oplus 1)^m$  для  $m = \overline{1, 4}$  и  $\alpha = 1$

Степень многочлена	ПС	Последовательности
1	$\{1(1),1(3)\}$	1, 1)001
2	$\{1(1),1(3),2(6)\}$	1, 001, 1)000011, 2)010111
3	$\{1(1),1(3),2(6),4(12)\}$	1, 001, 000011, 010111, 1)000000101101, 2) <b>000100011111</b> , 3) <b>001010100111</b> , 4)001101111011
4	$\{1(1),1(3),2(6),4(12),16(12)\}$	1, 001, 000011, 010111, 000000101101, <b>000100011111</b> , <b>001010100111</b> , 001101111011, 1)000000001111, 2)000001101001, 3)000001001011, 4)000010000111, 5)000010100101, 6) <b>000100111101</b> , 7) <b>000101011011</b> , 8) <b>000100111101</b> , 9) <b>000110010111</b> , 10) <b>000110110101</b> , 11) <b>000111010011</b> , 12) <b>001001101011</b> , 13)001100111111, 14)001110110111, 15)010101011111, 16) 011101111111.

В табл. 1 последовательности при рассматриваемой степени многочлена, которые появились в дополнение к степени на единицу меньшей, пронумерованы со скобками. Равновероятностные циклы выделены жирным шрифтом.

По аналогии могут быть получены ПС и исследованы последовательности полноразмерного формата для практического применения за счет увеличения показателей степени  $m_0$  и  $m_1$ .

**2. ГПСП не максимальной длины на основе приводимого характеристического многочлена, содержащего все ненулевые степени сомножителей**

Рассмотрим генераторы, формирующие необходимое разнообразие ПСП на основе приводимого характеристического многочлена вида (2) с ненулевыми степенями, например,  $m_0 = 2$  и  $m = m_1 = 3$ . Пусть многочлен  $\varphi_0^3(x) = x^6 \oplus x^5 \oplus x^3 \oplus x \oplus 1$  имеет ПС  $\{1(1), 1(3), 2(6), 4(12)\}$ , а  $\varphi_1(x)$  степени  $(n - 6) \geq 2 - \{1(1), 1(2^{n-6} - 1)\} = \{1(1), 1(7)\}$ . Взаимодействие обеих ПС обеспечивают многочлену  $\varphi(x)$  в целом следующую ПС:

$$\begin{aligned} & \{1(1), 1(3), 2(6), 4(12), 1(2^{n-6} - 1), 1(3 \cdot (2^{n-6} - 1)), 2(6 \cdot (2^{n-6} - 1)), 4(12 \cdot (2^{n-6} - 1))\} = \\ & = \{1(1), 1(3), 2(6), 4(12), 1(7), 1(21), 2(42), 4(84)\}. \end{aligned} \quad (15)$$

Последовательности с ПС  $\{1(1), 1(3), 2(6), 4(12)\}$  образуют нерабочие (запрещенные) циклы и инициируют формирование рабочих ПСП с ПС:

$$\{1(2^{n-6} - 1), 1(3(2^{n-6} - 1)), 2(6(2^{n-6} - 1)), 4(12(2^{n-6} - 1))\}.$$

Рассмотрим случай, когда  $\varphi_1(x) = x^3 \oplus x \oplus 1$ . Тогда для ГПСП в форме (2):  $\varphi(x) = (x^6 \oplus x^5 \oplus x^3 \oplus x \oplus 1)(x^3 \oplus x \oplus 1) = x^9 \oplus x^8 \oplus x^7 \oplus x^6 \oplus x^5 \oplus x^2 \oplus 1$ . (16)

ПС рабочих последовательностей (РП) определим из (15) как

$$\{1(7), 1(21), 2(42), 4(84)\} = \{1(7), 1(3 \cdot 7), 2(6 \cdot 7), 4(12 \cdot 7)\}.$$

Моделированием получены последовательности с периодами 21, 42 и 84 при  $\alpha = 1$ , которые приведены ниже (с периодами 42 и 84 по одной):

$$,010101100111011110000 \quad (17)$$

$$,011110001101100100010000101011011111001, \quad (18)$$

$$,0110011001100011101101011010010011111010000001010011010101110101001100000011, \quad (19)$$

Рассмотрим связь последовательности (17) с МП и  $\bar{М}П$ . Для этого определим три последовательности: первая из символов, стоящих на 1, 4, 7, ... , вторая – на 2, 5, 8, ..., третья – на 3, 6, 9, ... и т.д. позициях:

$$\begin{aligned} & ,010101110011110111110000, \\ & ,0--1--1--1--0--1--0--, \text{ МП} \\ & , -1--0--0--1--1--1--0-, \text{ МП} \\ & , --0--1--0--1--1--0--0-, \bar{М}П \end{aligned}$$



Последовательность (17) с периодом 21 организована и упорядочена из элементов двух МП и одной  $\bar{M}П$ , запрещенные последовательности в которых соответствуют циклу 1) 001 в табл. 1 при степени многочлена  $m = 1$ . Для идентификации выходных последовательностей, не производя их потактное моделирование, целесообразно использовать запрещенные циклы в качестве индикаторных последовательностей (ИП) [3].

Для последовательности (18) с периодом 42 ИП являются 000011. Поэтому они содержат четыре МП и две  $\bar{M}П$ . Упорядоченность элементов МП и  $\bar{M}П$  в формируемой равновероятностной последовательности с периодом 84 соответствует ИП 000100111101. Сложная упорядоченность МП и  $\bar{M}П$  порождается многочленом  $\varphi_1(x) = x^3 \oplus x \oplus 1$  в форме (2).

### 3. Вероятностные и корреляционные свойства ПСП

Вероятностные свойства ПСП на выходах генераторов зависят от количества входящих в их состав МП и  $\bar{M}П$ , определяемого ЗС, которые порождаются многочленом  $\varphi_1(x)$  степени  $m_1$ . Так, при ЗС 00...0 вероятность определяется МП, при 11...1 – вероятностью  $\bar{M}П$ . Если ЗС содержит равное количество 0 и 1, то выходные последовательности равновероятны.

Корреляционные свойства формируемых последовательностей также отличаются разнообразием. Периодические автокорреляционные функции (ПАКФ)  $r(\tau)$  последовательностей в общем случае вычисляются по следующей формуле [3]:

$$r(\tau) = \frac{n_{\Pi} n_{11}(\tau) - n_1^2}{n_1(n_{\Pi} - n_1)}, \quad (20)$$

где  $\tau$  – временной сдвиг как аргумент функции;  $n_1$  и  $n_{11}(\tau)$  – количество единиц и пар единиц на периоде  $n_{\Pi}$ .

Для равновероятностных последовательностей ПАКФ  $r(\tau)$  имеет вид [3]:

$$r(\tau) = \frac{n_c(\tau) - n_n(\tau)}{n_{\Pi}}, \quad (21)$$

где  $n_c(\tau)$  – количество совпадающих, а  $n_n(\tau)$  – несовпадающих символов на периоде  $n_{\Pi}$  при сдвиге  $\tau$ .

В табл. 2 приведены малоразмерные примеры ПСП с максимальным периодом 12 из табл. 1 со значениями ПАКФ  $r(\tau)$ , представленных на половине периода по оси аргумента  $\tau$ . Вторая половина функций повторяет первую половину симметрично середине периода при  $\tau = 6$ , соответствующему серому столбцу табл. 2. Строки таблицы обозначены комбинацией минимальной степени  $m$  многочлена  $\varphi_0(x)$  и номером последовательности в табл. 1.

В табл. 3 приведены ПАКФ неравновероятностных последовательностей (17), (18) и равновероятностной (19), которые вычислялись по формулам (20) и (21) соответственно.

Таблица 2

ПАКФ  $r(\tau)$

m.№	Последовательности	Аргументы автокорреляционных функций						Вероятности
		$\tau = 1$	$\tau = 2$	$\tau = 3$	$\tau = 4$	$\tau = 5$	$\tau = 6$	
1.1	001(001001001)	-0,5	-0,5	1	-0,5	-0,5	1	0,33
2.1	000011(000011)	0,25	-0,5	-0,5	-0,5	-0,5	1	0,33
2.2	010111(010111)	-0,5	0,25	-0,5	0,25	-0,5	1	0,67
3.1	000000101101	-0,125	0,25	0,25	-0,5	-0,125	-0,5	0,33
3.3	<b>001010100111</b>	-0,33	0	-0,33	0	0,33	-0,33	<b>0,5</b>
4.1	000000001111	0,625	0,25	-0,125	-0,5	-0,5	-0,5	0,33
4.5	000010100101	-0,5	0,25	-0,125	-0,5	0,625	-0,5	0,33
4.8	<b>000100111101</b>	0	0	0	0	-0,33	-0,33	<b>0,5</b>
4.9	<b>000110010111</b>	0	-0,33	-0,33	0	0	0,33	<b>0,5</b>
4.11	<b>000111010011</b>	-0,33	-0,33	0,33	0	-0,33	0,33	<b>0,5</b>
4.14	001110110111	-0,125	-0,5	-0,125	0,25	0,25	-0,5	0,67
4.16	011101111111	-0,2	-0,2	-0,2	0,4	-0,2	-0,2	0,83

Таблица 3

ПАКФ  $r(\tau)$  последовательностей (17) на полном периоде,  
(18) – на половине периода и (19) – на четверти периода

$\tau$	(17)	(16)	(17)
1	0,045	-0,050	0
2	0,045	0,045	0
3	-0,145	0,045	0
4	0,045	0,045	0
5	0,045	-0,050	0,048
6	-0,145	-0,145	0,048
7	-0,336	0,332	-0,333
8	0,045	0,045	0
9	-0,145	0,045	0
10	0,045	0,045	0
11	0,045	-0,050	0
12	-0,145	-0,145	-0,143
13	0,045	-0,050	0
14	-0,336	0,332	0
15	-0,145	0,045	0
16	0,045	0,045	0
17	0,045	-0,050	0,048
18	-0,145	-0,145	0,048
19	0,045	-0,050	0,048
20	0,045	0,045	0
21	1	0,332	0

**Заключение**

Исследованы однородные и неоднородные генераторы на регистре сдвига с внешними линейными обратными связями (генераторы Фибоначчи), формирующие псевдослучайные последовательности не максимальной длины

на основе характеристического многочлена вида  $\varphi(x) = \varphi_0^m(x) \varphi_1(x)$  степени  $n$ , где  $\varphi_0(x)$  и  $\varphi_1(x)$  – примитивные многочлены степени  $m_0$  и  $m_1$  соответственно, причем  $m_0 m_1 = n$ . Определены периодические структуры многочленов  $\varphi_0^m(x)$  и  $\varphi(x)$ .

Впервые показано, что ПСП на основе многочлена  $\varphi_0^m(x)$  содержат в сложноорганизованном виде не только МП и  $\overline{\text{МП}}$ , но и константы 0 и 1, которые позволяют порождать последовательности как равновероятностного типа, так и не равновероятностного. На примерах малоразрядных генераторов представлены вероятностные и автокорреляционные свойства формируемых ПСП.

Рассмотрены генераторы Фибоначчи на основе приводимого характеристического многочлена  $\varphi(x)$ , содержащего все ненулевые степени сомножителей. Определены нерабочие (запрещенные) циклы, которые иницируют формирование рабочих ПСП. Эти циклы можно использовать в качестве индикаторных последовательностей для идентификации рабочих последовательностей. Разнообразие корреляционных и вероятностных свойств способствуют использованию рассмотренных последовательностей в имитационном моделировании.

#### **Библиографический список**

1. **Иванов, М. А.** Теория, применение и оценка качества генераторов псевдослучайных последовательностей / М. А. Иванов, И. В. Чугунков. – Москва : КУДИЦ-ОБРАЗ, 2003. – 240 с.
2. **Кузнецов, В. М.** Генераторы равновероятностных псевдослучайных последовательностей на регистрах сдвига / В. М. Кузнецов, В. А. Песошин // Известия высших учебных заведений. Поволжский регион. Технические науки. – 2012. – № 1 (21). – С. 21–28.
3. **Кузнецов, В. М.** Генераторы случайных и псевдослучайных последовательностей на цифровых элементах задержки / В. М. Кузнецов, В. А. Песошин. – Казань : Изд-во Казан. гос. техн. ун-та, 2013. – 336 с.
4. **Песошин, В. А.** Генераторы равновероятностных псевдослучайных последовательностей не максимальной длины на основе регистра сдвига / В. А. Песошин, В. М. Кузнецов, А. С. Кузнецова, А. Р. Шамеева // Известия высших учебных заведений. Поволжский регион. Технические науки. – 2019. – № 1 (49). – С. 5–19.
5. **Pesoshin, V. A.** Generators of the equiprobable pseudorandom nonmaximal-length sequences based on linear-feedback shift registers / V. A. Pesoshin, V. M. Kuznetsov, D. V. Shirshova // Automation and Remote control. 2016. – Vol. 77, № 9. – P. 1622–1631.
6. **Pesoshin, V. A.** Pseudo-random sequences with nonmaximal length based on the shift register and reducible polynomial // V. A. Pesoshin, V. M. Kuznetsov, A. K. Rakhmatullin // MPMAM-2019. Journal of Physics: Conference Series. – Vol. 1352, № 1.
7. **Элспас, Б.** Теория автономных линейных последовательных сетей / Б. Элспас // Кибернетический сборник. – Вып. 7. – Москва : ИЛ, 1963. – С. 90–128.
8. **Кугураков, В. С.** Множество длин циклов взаимнооднозначных аффинных отображений пространства  $V^n$  ( $\text{GF}(p)$ ) на себя / В. С. Кугураков, О. Б. Соколов // Ученые записки Казанского государственного университета. – 1969. – Т. 129, № 4. – С. 74–79.

### References

1. Ivanov M. A., Chugunkov I. V. *Teoriya, primeneniye i otsenka kachestva generatorov psevdosluchaynykh posledovatel'nostey* [Theory, application and quality assessment of pseudo-random sequence generators]. Moscow: KUDITs-OBRAZ, 2003, 240 p. [In Russian]
2. Kuznetsov V. M., Pesoshin V. A. *Izvestiya vysshikh uchebnykh zavedeniy. Povolzhskiy region. Tekhnicheskie nauki* [University proceedings. Volga region. Engineering sciences]. 2012, no. 1 (21), pp. 21–28. [In Russian]
3. Kuznetsov V. M., Pesoshin V. A. *Generatory sluchaynykh i psevdosluchaynykh posledovatel'nostey na tsifrovyykh elementakh zaderzhki* [Random and pseudo-random sequence generators on digital delay elements]. Kazan: Izd-vo Kazan. gos. tekhn. un-ta, 2013, 336 p. [In Russian]
4. Pesoshin V. A., Kuznetsov V. M., Kuznetsova A. S., Shameeva A. R. *Izvestiya vysshikh uchebnykh zavedeniy. Povolzhskiy region. Tekhnicheskie nauki* [University proceedings. Volga region. Engineering sciences]. 2019, no. 1 (49), pp. 5–19. [In Russian]
5. Pesoshin V. A., Kuznetsov V. M., Shirshova D. V. *Automation and Remote control*. 2016, vol. 77, no. 9, pp. 1622–1631.
6. Pesoshin V. A., Kuznetsov V. M., Rakhmatullin A. K. *MMPAM-2019. Journal of Physics: Conference Series*. Vol. 1352, no. 1.
7. Elspas B. *Kiberneticheskiy sbornik* [Cybernetic collection]. Issue 7. Moscow: IL, 1963, pp. 90–128. [In Russian]
8. Kugurakov V. S., Sokolov O. B. *Uchenye zapiski Kazanskogo gosudarstvennogo universiteta* [Proceedings of Kazan State University]. 1969, vol. 129, no. 4, pp. 74–79. [In Russian]

---

#### ***Песошин Валерий Андреевич***

доктор технических наук, профессор,  
кафедра компьютерных систем,  
Казанский национальный  
исследовательский технический  
университет имени А. Н. Туполева–КАИ  
(Россия, г. Казань, ул. К. Маркса, 10)

E-mail: pesoshin-kai@mail.ru

#### ***Pesoshin Valeriy Andreevich***

Doctor of engineering sciences, professor,  
sub-department of computer systems,  
Kazan National Research Technical  
University named after A. N. Tupolev – KAI  
(10 K. Marksa street, Kazan, Russia)

#### ***Кузнецов Валерий Михайлович***

доктор технических наук, профессор,  
кафедра компьютерных систем,  
Казанский национальный  
исследовательский технический  
университет имени А. Н. Туполева–КАИ,  
(Россия, г. Казань, ул. К. Маркса, 10)

E-mail: kuznet\_evm@mail.ru

#### ***Kuznetsov Valeriy Mikhailovich***

Doctor of engineering sciences, professor,  
sub-department of computer systems,  
Kazan National Research Technical  
University named after A. N. Tupolev – KAI  
(10 K. Marksa street, Kazan, Russia)

#### ***Кузнецова Александра Сергеевна***

студент, Казанский национальный  
исследовательский технический  
университет имени А. Н. Туполева–КАИ,  
(Россия, г. Казань, ул. К. Маркса, 10)

E-mail: sasha\_kzncv@mail.ru

#### ***Kuznetsova Aleksandra Sergeevna***

Student, Kazan National Research  
Technical University named after  
A. N. Tupolev – KAI (10 K. Marksa  
street, Kazan, Russia)

**Образец цитирования:**

Песошин, В. А. Генераторы псевдослучайных последовательностей не максимальной длины на регистрах сдвига с линейной обратной связью на основе примитивного многочлена в степени / В. А. Песошин, В. М. Кузнецов, А. С. Кузнецова // Известия высших учебных заведений. Поволжский регион. Технические науки. – 2019. – № 4 (52). – С. 14–26. – DOI 10.21685/2072-3059-2019-4-2.