

Ансамбли последовательностей GMW для систем с кодовым разделением каналов

77-30569/293828

01, январь 2012

Юдачев С. С., Калмыков В. В.

УДК 621.396.4

МГТУ им. Н.Э. Баумана

judachev@gmail.com

В настоящее время технология многостанционного доступа с кодовым разделением каналов (CDMA), признана наиболее перспективной для использования в будущих поколениях сетей мобильной связи. Эта технология основана на расширении спектра за счет использования псевдослучайных последовательностей (ПСП). Расширение спектра производится путем модуляции несущего колебания по закону псевдослучайной последовательности. При этом используют либо прямой метод модуляции (системы DS-CDMA), либо модуляцию скачкообразным переключением частоты (FH-CDMA).

Известно достаточно много ансамблей бинарных ПСП, используемых при построении систем связи – последовательности максимальной длины регистра сдвига (M-последовательности), последовательности Голда, Касами, Камалетдинова, Баркера, Лежандра, Гордона-Милза-Уэлча (GMW) и др.[1].

Разделение каналов в системе с CDMA осуществляется за счет присвоения каждому абонентскому каналу кодовой ПСП, корреляция которой с последовательностями других каналов минимальна. Центральный пик автокорреляционной функции (АКФ) кодовых последовательностей, используемых в асинхронных системах связи должен существенно превышать боковые лепестки АКФ, а максимальные выбросы взаимно-корреляционных функций (ВКФ) этих последовательностей при всех сдвигах должны быть по возможности минимальны. Для синхронных систем требования к ВКФ не такие жесткие – достаточно обеспечить малую взаимную корреляцию последовательностей в одной точке. Очевидно, что чем более представительный ансамбль последовательностей с минимальной взаимной корреляцией тем больше может быть абонентов в системе. Важным требованием, предъявляемым к современным системам с CDMA, является обеспечение конфиденциальности передачи. С этой целью необходимо применять ПСП с

большим периодом и высоким показателем неопределенности, т.е. с большой линейной сложностью [2].

Широко используемые в настоящее время М-последовательности, коды Голда и Касами поддаются легкой расшифровке. Этому недостатка лишены последовательности, функция формирования которых нелинейна, в частности, последовательности, предложенные Гордоном, Милзом и Уэлчем (GMW).[1] Несомненными их достоинствами являются представительный ансамбль, при больших длинах значительно превосходящий ансамбль М-последовательностей, и достаточно хорошие корреляционные свойства. Однако свойства ансамблей последовательностей GMW, ввиду сложности их формирования, изучены еще недостаточно, методы практической генерации исследованы также мало.

Известные способы генерации GMW последовательностей основаны на том, что любую М-последовательность длины $2^N - 1$, где $N = m k$, $m \geq 2, k \geq 3$, можно представить в виде двумерной матрицы из $z = 2^k - 1$ столбцов и $v = (2^m - 1)/z$ строк. При этом каждая строка является либо некоторым сдвигом более короткой М-последовательности длины 2^{k-1} , либо строкой из одних нулей. Это свойство получило название декомпозиционного свойства М-последовательности, а матрица – декомпозиционной матрицы [3]. Для построения последовательностей GMW длины $2^N - 1$ ($N = m k$, $m \geq 2, k \geq 3$) в декомпозиционной матрице М-последовательности с параметрами z и v необходимо все ненулевые строки, являющиеся сдвигами некоторой более короткой М-последовательности длины z , заменить на строки с теми же сдвигами, но уже другой М-последовательности длины z , не являющейся сдвигом заменяемой М-последовательности. Общее число получаемых GMW-последовательностей при разложении $N = m k$ будет равно числу различных базисных последовательностей [4].

Все описанные в литературе способы формирования GMW последовательностей основаны на принципе декомпозиции и отличаются только сложностью реализации. Для получения конкретных образцов последовательностей, которые могут быть полезны при исследовании возможностей практического применения в системах с CDMA, а также их изучения были составлены алгоритм и программа. Структурная схема алгоритма представлена на рисунке 1

Последовательность GMW периода $L = 2^N - 1$ где $N = m k$, $m \geq 2, k \geq 3$ формируется путем декомпозиции P символов различных сдвигов базисной М-последовательности периода $L_1 = 2^{k-1}$, где P выбирается из условия $P = (L+1)/(L_1+1)$, $S = L/L_1$, $P < S$, и $(S-P)$ символов нуль-последовательностей, состоящих из L_1 нулей. При этом

каждый сдвиг М-последовательности является целым числом $(0, L_1)$, которое берется из декомпозиционного правила I_p .

Для реализации алгоритма была выбрана среда *C++Builder 2009*, заданы переменные начальные условия и две функции – сдвига строки и собственно реализации алгоритма. Программное воплощение полностью соответствует структурной схеме, приведенной на рис. 1.

Для получения последовательностей GMW достаточно задать базисную М-последовательность и правило декомпозиции – строку чисел длины L_1+1 со значениями от 0 до L_1-1 .

Полученные результаты приведены в таблице 1. Из-за сложности получения декомпозиционных правил и для наглядности был выбран ансамбль GMW последовательностей длиной $L=63$ символа.

Существуют две базисных М-последовательностей длины 7, каждая из них порождает полуансамбль ПСП GMW периода 63.

Для исследования корреляционных свойств полученного ансамбля GMW последовательностей (Таблица 1) была составлена программа и вычислены периодические автокорреляционные функции (ПАКФ) и аperiodические автокорреляционные функции (ААКФ) каждой ПСП из ансамбля, периодические взаимокорреляционные функции (ПВКФ) и аperiodические взаимокорреляционные функции (АВКФ) для всех возможных пар ПСП для каждого из двух полуансамблей, а также ПВКФ и АВКФ для пар ПСП, принадлежащих разным полуансамблям, т.е. полученным на основе различных базисных ПСП.

Результаты подтвердили правильность составленной программы и алгоритма:

- 1) В каждом полуансамбле выделены 3 базовые последовательности. Все остальные ПСП из полуансамбля являются последовательными сдвигами базовых на период кратный 9-ти символам (Таблицы 2 и 3). Например, последовательность 14 является циклическим сдвигом последовательности 4 на 36 символов. Таким образом, существует только 6 образцов полностью уникальных последовательностей GMW периода 63 (Таблица 4).

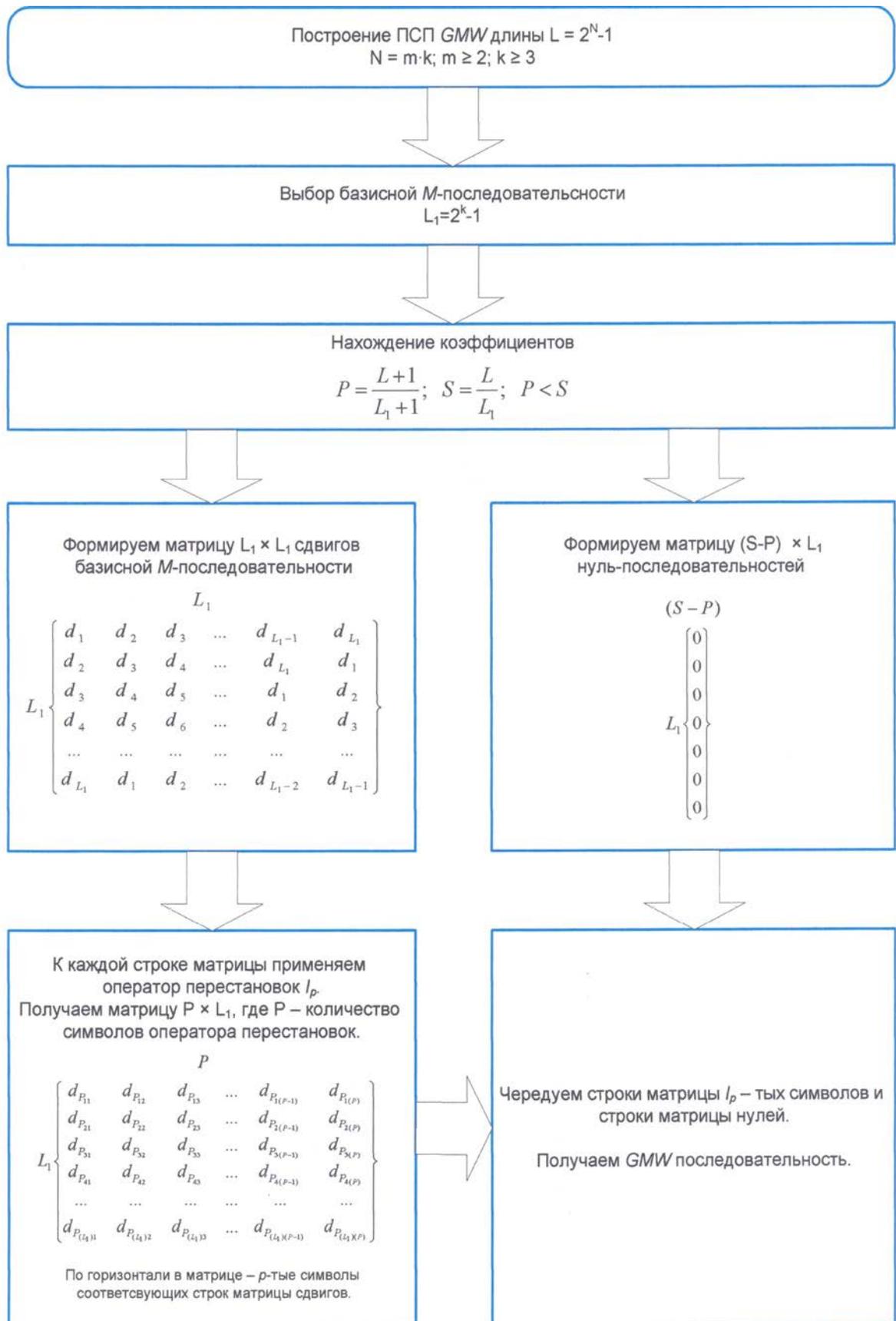


Рис. 1. Структурная схема алгоритма формирования *GMW* последовательностей

Образцы GMW последовательностей

№	Последовательности GMW	Правило декомпозиции	Базисная M-последовательность
1	2	3	4
1	111011110110110110100011110011000001011101100 01101000010101000	01430200	1110100
2	1011001101011000101110110100101111001110111100 00000100010111000	05015540	1110100
3	1001110101110100101110001100111111001001011100 11101000000010100	06641450	1110100
4	1110100101110001100111111001001011100111010000 00010100100111010	10052561	1110100
5	1101101101000111100110000001011101100011010000 10101000111011110	12541311	1110100
6	1011000101110110100101111001110111100000001000 10111000101100110	16126651	1110100
7	1110110100101111001110111100000001000101110001 01100110101100010	20230062	1110100
8	1110001100111111001001011100111010000000101001 00111010111010010	21163602	1110100
9	1000111100110000001011101100011010000101010001 11011110110110110	23652422	1110100
10	0101111001110111100000001000101110001011001101 01100010111011010	31341103	1110100
11	0111111001001011100111010000000101001001110101 11010010111000110	32204013	1110100
12	0110000001011101100011010000101010001110111101 10110110100011110	34063533	1110100
13	1110111100000001000101110001011001101011000101 11011010010111100	42452214	1110100
14	1001011100111010000000101001001110101110100101 11000110011111100	43315124	1110100
15	1011101100011010000101010001110111101101101101 00011110011000000	45104644	1110100
16	0000001000101110001011001101011000101110110100 10111100111011110	53563325	1110100
17	0111010000000101001001110101110100101110001100 11111100100101110	54426235	1110100
18	0011010000101010001110111101101101101000111100 11000000101110110	56215055	1110100
19	0101010001110111101101101101000111100110000001 01110110001101000	60326166	1110100
20	0101110001011001101011000101110110100101111001 11011110000000100	64604436	1110100
21	0000101001001110101110100101110001100111111001 00101110011101000	65530346	1110100

1	2	3	
1'	11110111000101010000101100011011101000000110011 1100010110110110	00504360	1001011
2'	10111001001010000000101110011101001001111110011 0001110100101110	02363110	1001011
3'	11001101000111010001000000011110111001111010010 1101110100011010	03226020	1001011
4'	00101010000101100011011101000000110011110001011 0110110111101110	11615401	1001011
5'	01010000000101110011101001001111110011000111010 0101110101110010	13404221	1001011
6'	00111010001000000011110111001111010010110111010 0011010110011010	14330131	1001011
7'	00101100011011101000000110011110001011011011011 1101110001010100	22026512	1001011
8'	00101110011101001001111110011000111010010111010 1110010010100000	24515332	1001011
9'	01000000011110111001111010010110111010001101011 0011010001110100	25441242	1001011
10'	11011101000000110011110001011011011011110111000 1010100001011000	33130623	1001011
11'	11101001001111110011000111010010111010111001001 0100000001011100	35626443	1001011
12'	1111011100111010010110111010001101011001101000 1110100010000000	36552353	1001011
13'	01111010010110111010001101011001101000111010001 0000000111101110	40663464	1001011
14'	00000110011110001011011011011110111000101010000 1011000110111010	44241034	1001011
15'	01111110011000111010010111010111001001010000000 1011100111010010	46030554	1001011
16'	11000111010010111010111001001010000000101110011 1010010011111100	50141665	1001011
17'	101101110100011010110011101000111010001000000011 1101110011110100	51004505	1001011
18'	11110001011011011011110111000101010000101100011 0111010000001100	55352145	1001011
19'	10010111010111001001010000000101110011101001001 1111100110001110	61252006	1001011
20'	10001101011001101000111010001000000011110111001 1110100101101110	62115616	1001011
21'	11011011011110111000101010000101100011011101000 0001100111100010	66463256	1001011

Последовательности GMW на основе базисной M последовательности 1110100

№	Последовательности GMW	Правило декомпозиции
1	111011110110110110100011110011000000101110110001101000010101000	01430200
2	101100110101100010111011010010111100111011110000000100010111000	05015540
3	10011101011101001011100011001111110010010111001110100000010100	06641450
4	111010010111000110011111100100101110011101000000010100101011010	10052561
5	110110110100011110011000000101110110001101000010101000111011110	12541311
6	1011000101110110100101111001110111100000001000101110001011100110	16126651
7	1110110100101111001110111100000001000101110001011001101011010	20230062
8	111000110011111100100101110011101000000010100100111010111010010	21163602
9	1000111100110000001011101100011010000101010001110111101110110110	23652422
10	010111100111011110000000100010111000101100110101100010111011010	31341103
11	011111100100101110011101000000010100100111010111010010111000110	32204013
12	01100000010111011000110100001010100011101111011011011010101010	34063533
13	1110111100000001000101110001011001101011000101110110100101110110	42452214
14	1001011100111010000000101001001110101110100101110001100111001100	43315124
15	101110110001101000010101000111011110110110110100011110011000000	45104644
16	000000100010111000101100110101100010111011010010111100111011110	53563325
17	0111010000000101001001110101110100101110001100111111001010101110	54426235
18	001101000010101000111011110110110110100011110011000000101110110	56215055
19	0101010001110111101101101101000111100110000001011101100011101000	60326166
20	010111000101100110101100010111011010010111100111011110000000100	64604436
21	000010100100111010111010010111000110011111100100101110011101000	65530346

Последовательности GMW на основе базисной M последовательности 1001011

№	Последовательности GMW	Правило декомпозиции
1	1111011100010101000010110001101110100000011001111000101 10110110	00504360
2	1011100100101000000010111001110100100111111001100011101 00101110	02363110
3	1100110100011101000100000001111011100111101001011011101 00011010	03226020
4	0010101000010110001101110100000011001111000101101101101 11101110	11615401
5	0101000000010111001110100100111111001100011101001011101 01110010	13404221
6	0011101000100000001111011100111101001011011101000110101 10011010	14330131
7	0010110001101110100000011001111000101101101101111011100 01010100	22026512
8	0010111001110100100111111001100011101001011101011100100 10100000	24515332
9	0100000001111011100111101001011011101000110101100110100 01110100	25441242
10	1101110100000011001111000101101101101111011100010101000 01011000	33130623
11	1110100100111111001100011101001011101011100100101000000 01011100	35626443
12	1111011100111101001011011101000110101100110100011101000 10000000	36552353
13	0111101001011011101000110101100110100011101000100000001 11101110	40663464
14	0000011001111000101101101101111011100010101000010110001 10111010	44241034
15	0111111001100011101001011101011100100101000000010111001 11010010	46030554
16	1100011101001011101011100100101000000010111001110100100 11111100	50141665
17	1011011101000110101100110100011101000100000001111011100 11110100	51004505
18	1111000101101101101111011100010101000010110001101110100 00001100	55352145
19	1001011101011100100101000000010111001110100100111111001 10001110	61252006
20	1000110101100110100011101000100000001111011100111101001 01101110	62115616
21	1101101101111011100010101000010110001101110100000011001 11100010	66463256

Последовательности *GMW* и максимальный уровень боковых лепестков их ААКФ

№	Последовательности <i>GMW</i>	Правило декомпозиции	Максимальный уровень боковых лепестков ААКФ
Базисная последовательность - М-последовательность 1110100			
1	11101111011011011010001111001100000010 1110110001101000010101000	01430200	7
2	10110011010110001011101101001011110011 1011110000000100010111000	05015540	7
3	10011101011101001011100011001111110010 0101110011101000000010100	06641450	7
Базисная последовательность - М-последовательность 1001011			
4	11110111000101010000101100011011101000 0001100111100010110110110	00504360	9
5	10111001001010000000101110011101001001 1111100110001110100101110	02363110	8
6	11001101000111010001000000011110111001 1110100101101110100011010	03226020	9

- 2) ПАКФ базовых последовательностей из таблицы 4 являются такими же, как у М-последовательностей [5].
- 3) Максимальный уровень боковых лепестков ААКФ последовательностей *GMW* соизмерим с максимальным уровнем для М-последовательностей.
- 4) Максимальные выбросы ПВКФ возможных комбинаций пар последовательностей *GMW* также не превышают уровня максимальных выбросов ПВКФ М-последовательностей.
- 5) Максимальные выбросы ПВКФ между любыми парами *GMW* и М-последовательностей не превышают уровней ПВКФ для М-последовательностей

Заключение

Предложенные в статье алгоритм и программа формирования последовательностей могут быть полезны при исследовании свойств класса нелинейных последовательностей *GMW* для перспективных систем с кодовым разделением каналов.

Список литературы

1. Golomb S.W., Gong. G. Signal Design for Good Correlation for Wireless Communication, Cryptography and Radar . Cambridge University Press , 2005.- 438 P.
2. Системы сотовой и спутниковой связи / В.В.Калмыков, И.Б.Федоров, С.С.Юдачев. Изд.-во «Рудомино», 2010. 280 с.
3. Стельмашенко Б.Г., Тараненко П.Г. Нелинейные псевдослучайные последовательности в широкополосных системах передачи информации. - Зарубежная радиоэлектроника 1988. №9. С. 76-82.
4. Мешковский К.А., Кренгель Е.И. Генерация псевдослучайных последовательностей Гордона, Милза, Велча.. Радиотехника.1998.№5. С. 25-28.
5. Шумоподобные сигналы в системах передачи информации / В.Б.Пестряков, В.П.Афанасьев, В.Л.Гурвиц и др. ; Под. ред. В.Б.Пестрякова. Сов. Радио, 1973. 424 с.

Ensembles of GMW sequences for systems with code channel separation

77-30569/293828

01, January 2012

Yudachev S.S., Kalmykov V.V.

Bauman Moscow State Technical University

judachev@gmail.com

The article considers software implementation and evaluation of properties of one of the class of nonlinear sequences - GMW sequences for use in CDMA communication systems with code division multiplexing.

Publications with keywords: [pseudorandom binary sequences](#), [correlation properties](#), [multiple access](#)

Publications with words: [pseudorandom binary sequences](#), [correlation properties](#), [multiple access](#)

Reference

1. Golomb S.W., Gong. G., Signal Design for Good Correlation for Wireless Communication, Cryptography and Radar, Cambridge University Press, 2005, 438 p.
2. V.V.Kalmykov, I.B.Fedorov, S.S.Iudachev, Systems of Cellular and satellite communications, Izd.-vo «Rudomino», 2010, 280 p.
3. Stel'mashenko B.G., Taranenko P.G., Nonlinear pseudorandom sequences in a broadband information transmission systems, Zarubezhnaia radioelektronika 9 (1988) 76-82.
4. Meshkovskii K.A., Krengel' E.I., Generation of pseudorandom sequences Gordon, Милза, Welch, Radiotekhnika 5 (1998) 25-28.
5. V.B.Pestriakov, V.P. Afanas'ev, V.L.Gurvits, et al., in: V.B. Pestriakov (Ed.), Noise-like signals in the systems of information transmission, Sov. Radio, 1973, 424 p.