

CDMA를 위한 최적부호 발생에 관한 연구

윤기룡 이경재

동의대학교 전자통신공학과 동의대학교 전자통신공학과

The Construction of the families of the sequences with optimal Hamming correlation properties

Kee Lyong YOON Jeong Jae LEE
Dept. of Electronic Communication Donggwi University

ABSTRACT In this paper, we consider the construction of the families of sequences with optimal Hamming correlation properties, consisting of $\sigma_2(v)$ -transform and $\sigma_3(v)$ -transform of the ternary M -sequence X respectively.

1. 서론

MA(Multiple Access)통신은 여러 이용자들이 동일매체를 분담하여 사용하는 모든 통신시스템을 말한다. 가장 일반적인 방법은 FDMA(Frequency Division Multiple Access)와 TDMA(Time Division Multiple Access)이며 세 번째의 방법이 부호를 이용한 분리방법으로서 CDMA(Code Division Multiple Access)이다. 이 시스템의 신호들은 여러 이용자들이 각각 고유한 부호에 의하여 확산된 신호를 모든 대역폭에 송신하게 되어 대역확산 다중통신(SSMA: Spread Spectrum Multiple Access)이라고도 한다. CDMA 시스템은 크게 대별하여 DS-CDMA(Direct Sequence-CDMA)와 FH-CDMA(Frequency Hopped-CDMA)의 두 종류로 분류할 수 있으며 DS-CDMA에 사용되는 분할을 위한 부호는 서로 다른 이용자의 고유부호 상호간에 상호상관 특성이 적은 부호가 사용되어야 하며 이를 위해 m -sequence를 조합 또는 변형하여 만든 Gold부호, Kasami부호 등이 있다. 반면 FH-CDMA를 위한 부호는 DS-CDMA와는 달리 각 이용자들이 사용하는 각각의 부호상호간에 해밍(Hamming)거리가 큰 특성을 갖어야만 수신측에서 복조가 용이하게 된다. 1) 이를 위한 대표적인 부호는 Reed-Solomon 부호를 이용한 유한번지부호(Finite Address Codes)²⁾, 소수부호(Primitive Codes)³⁾와 m -sequence를 이용한 최적부호가 있다. 본 연구는 최적부호의 발생에 따른 ABRAHAM Lempel과 Hain Greenberger⁴⁾에 의해 제안된 최적부호의 발생에 따른 알고리즘 및 구성에 대하여 연구하였다.

2. 본론

2.1 최적 부호

일반적인 상관함수와는 달리 두부호계열 $X = \{x(j)\}$, $Y = \{y(j)\}$ 사이의 해밍메트릭을 이용한 해밍상관함수

$$H_{xy}(\tau) = \sum_{j=0}^{q-1} h[x(j), y(j+\tau)], \quad 0 \leq \tau < q \quad (1)$$

여기서 q : 부호의 길이

$$h[x, y] = \begin{cases} 0, & \text{if } x \neq y \\ 1, & \text{if } x = y \end{cases} \quad (2)$$

S 를 길이 q 의 모든 부호계열의 집합이라 하면 $X, Y \in S$ 에 대하여

$$H(X) = \max_{0 \leq \tau < q} \{H_{xx}(\tau)\} \quad (3)$$

$$H(X, Y) = \max_{0 \leq \tau < q} \{H_{xy}(\tau)\} \quad (4)$$

그리고

$$M(X, Y) = \max \{H(X), H(Y), H(X, Y)\} \quad (5)$$

라 하면, 다음 판별에 의하여 최적이 결정된다.

- i) $X \in S$ 는 만약 $H(X) \leq H(X')$, $X' \in S$ 최적
- ii) $X, Y \in S$ 는 만약 $M(X, Y) \leq M(X', Y')$, $X', Y' \in S$ 최적
- iii) $F \subset S$ 는 만약 F 에 속하는 별개의 짝이 최적 짝이면 최적집단

2.2 최적부호 설계

최적부호는 GF(P)에 대한 m -sequence를 이용하여 발생시킨다. 주기 $q = p^n - 1$ 이고 GF(P)에 대하여 차수 n 의 m -sequence

$$B = \{b(j)\} \quad (6)$$

- i) 각 소수 p 와 각 정수 n 에 대하여 $q = p^n - 1$ 의 m -sequence가 GF(p)에서 존재
- ii) W 를 GF(p)에서 영(zero) n -tuple을 제외한 모든 집합이라 하면 각 $w \in W$ 에 대하여 범위 $0 \leq j < q$ 에서 유일한 j 가 존재하여 $W = \{b(j), b(j+1), \dots, b(j+n-1)\}$ 의 관계를 갖는다.

$$\sum_{i=0}^n f_i b(j-i) = 0 \quad (7)$$

여기서 순환계수 f_i 는 원시다항식

$$f(z) = \sum_{i=0}^n f_i Z^i \text{로부터 이루어지며 } f_i \in GF(p)$$

이다.

$$P = \{0, 1, \dots, p-1\} \quad (8)$$

$$P_k = \{0, 1, \dots, p^k - 1\} \quad (9)$$

P^k : P 에서 길이 k (k -tuples)인 모든 부호어들의 집합

$$P^k \xrightarrow{\sigma} P^k$$

σ : P^k 에서 P^k 로 mapping 하는 변환

$$W = (w_0, w_1, \dots, w_{k-1}) \in P^k \quad (10)$$

일 때

$$w \sigma = \sum_{i=0}^{k-1} w_i P^i \in P^k \quad (11)$$

P 에서 길이 q 의 계열

$$X = \{x(j)\}$$

$X(j, k)$: X 에서 j 번째 k -tuple

$$\{x(j), x(j+1), \dots, x(j+k-1)\} \quad (12)$$

$\mu_x(W)$: X 안에서 $0 \leq j < q$ 인 별개의 위치 j 의 수 즉 W 의 배수

$$w = X(j, k) \in P^k \quad (13)$$

X 에서 $x(0)$ 는 $x(q-1)$ 다음에 온다.

$$Y = \{y(j)\}$$

P^k 에서 길이 q 의 계열

X 의 연속적인 k -tuples에서 mapping σ 를 적용하면

$$Y(j) = X(j, k) \sigma = \sum_{i=0}^{k-1} x(j+i) P^i, \quad 0 \leq j < q \quad (14)$$

$$Y = X \sigma_k$$

$$X \xrightarrow{\sigma_k} Y$$

이라 할 때 X 를 $GF(p)$ 에 대한 길이 $q = p^n - 1$ 의 m -sequence라고 하면 각 k 에 대하여 X 의 σ_k 변환은 P^k 에서 길이 q 의 최적계열이 되며, 각 $j \in P_v, v \in P_k, 1 \leq k < n$ 에 대하여

$X_v(j, k)$: X 의 j 번째 k -tuple과 σ 에 대하여 v 에 mapping되는 k -tuple $v \sigma^{-1} \in P^k$ 와의 mod- p

$$X_v(j, k) = X(j, k) + v \sigma^{-1}$$

$Y_v = \{y_v(j)\}$: P^k 에서 길이 $p^n - 1$ 의 계열

j 번째 항

$$y_v(j) = X_v(j, k) \sigma$$

$$X \xrightarrow{\sigma_k(v)} Y_v$$

$$Y_v = X \sigma_k(v)$$

이라 하면 $Y_v = X \sigma_k(v)$ 는 최적이다. 4)

2.3. 최적부호 발생

최적부호는 P 가 소수일 때 발생시 길 수 있으며 $P=3$ 인 경우 주기는 $P^n - 1 = 3^3 - 1 = 26$, 원시다항식은 $Z^3 + Z^2 + 2$ 이므로

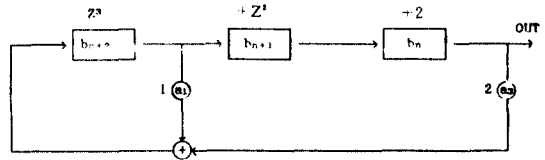


Fig.1. Nonbinary M-sequence Generator GF(3)

Table 1. The States of M-sequence over GF(3)

n	b_{n+2}	b_{n+1}	b_n	X
0	1	0	0	0
1	1	1	0	0
2	1	1	1	1
3	0	1	1	1
4	2	0	1	1
5	1	2	0	0
6	1	1	2	2
7	2	1	1	1
8	1	2	1	1
9	0	1	2	2
10	1	0	1	1
11	0	1	0	0
12	0	0	1	1
13	2	0	0	0
14	2	2	0	0
15	2	2	2	2
16	0	2	2	2
17	1	0	2	2
18	2	1	0	0
19	2	2	1	1
20	1	2	2	2
21	2	1	2	2
22	0	2	1	1
23	2	0	2	2
24	0	2	0	0
25	0	0	2	2
26	1	0	0	0

예 의해 발생편

$$x = (0, 0, 1, 1, 1, 1, 0, 2, 1, 1, 2, 1, 0, 1, 0, 0, 2, 2, 2, 0, 1, 2, 2, 1, 2, 0, 2)$$

$\sigma_k(v)$ 변환에서 k -tuple 을 2로 하면 $\sigma_2(v)$ 변환은

$$X \xrightarrow{\sigma_2(v)} Y_v$$

$$\begin{aligned} Y_v &= X \sigma_2(v) \\ &= X_v(j, 2) \sigma \\ &= [X(j, 2) \oplus v \sigma^{-1}] \sigma \end{aligned} \quad (15)$$

$$v \in P_k = 3^2 - 1 = 8$$

Table 2. The 9-number family F consting of the $\sigma_2(v)$ - transforms of the ternary M-sequence X.

x(j)	X(j+1)	Y ₀	Y ₁	Y ₂	Y ₃	Y ₄	Y ₅	Y ₆	Y ₇	Y ₈
0	0	0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	3	4	5	6	7	8	0	1	2
1	1	4	5	3	7	8	6	1	2	0
1	1	4	5	3	7	8	6	1	2	0
1	0	1	2	0	4	5	3	7	8	6
0	2	6	7	8	0	1	2	3	4	5
2	1	5	3	4	8	6	7	2	0	1
1	1	4	5	3	7	8	6	1	2	0
1	2	7	8	6	1	2	0	4	5	3
2	1	5	3	4	8	6	7	2	0	1
1	0	1	2	0	4	5	3	7	8	6
0	1	3	4	5	6	7	8	0	1	2
1	0	1	2	0	4	5	3	7	8	6
0	0	0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	2	6	7	8	0	1	2	3	4	5
2	2	8	6	7	2	0	1	5	3	4
2	2	8	6	7	2	0	1	5	3	4
2	0	2	0	1	5	3	4	8	6	7
0	1	3	4	5	6	7	8	0	1	2
1	2	7	8	6	1	2	0	4	5	3
2	2	8	6	7	2	0	1	5	3	4
2	1	5	3	4	8	6	7	2	0	1
1	2	7	8	6	1	2	0	4	5	3
2	0	2	0	1	5	3	4	8	6	7
0	2	6	7	8	0	1	2	3	4	5
2	0	2	0	1	5	3	4	8	6	7

$$X \xrightarrow{\sigma_3(v)} Y_v$$

$$Y_v = X\sigma_3(v) = X_v(j,3) \oplus \{X(j,3) \oplus v\sigma^{-1}\} \sigma \quad (16)$$

$$v \in P_k = 3^k - 1 = 26$$

식(15)와 (16)에 의해 발생된 최적부호는 Table 2., Table 3.와 같다.

3. 결론

본문에서는 LEMPEL과 GREENBERGER에 의해 제안된 최적 부호의 발생 알고리즘 및 $\sigma_k(v)$ -변환에서 k=2와 k=3일 때 부호를 발생시키고 특성을 확인하였다. 본 발생부호는 Hamming 상관함수 특성이 좋기 때문에 FH/CDMA 용의 부호로 적절하게 이용할 수 있을 것이다.

참고 문헌

- (1) Marvin K.Simon, Jim K.Omura, Spread-Spectrum Communications, Vol. I, Computer Science press, Inc. 1985
- (2) G.Einarsson, "Address Assignment for a time frequency coded, Spread-Spectrum System", B,S,T,J, Vol. 59, NO. 7, pp.1241-1255, Sep. 1980
- (3) Timothy J.Healy, "Coding and Decoding for code Division Multiplier User Communication System", IEEE Trans.COMM. Vol.COM-33, pp.310-315, April 1985
- (4) Abraham Lempel and Haim Greenberger, "Families of Sequences with Optimal Hamming Correlation Properties", Vol. 10, No. 1, pp.90-94, January, 1974.

Table 3. The 27-number Family F consting of the $\sigma_3(v)$ - transforms of the ternary M-sequence X.

x(j)	x(j+1)	X(j+2)	Y ₀	Y ₁	Y ₂	Y ₃	Y ₄	Y ₅	Y ₆	Y ₇	Y ₈	Y ₉	Y ₁₀	Y ₁₁	Y ₁₂	Y ₁₃	Y ₁₄	Y ₁₅	Y ₁₆	Y ₁₇	Y ₁₈	Y ₁₉	Y ₂₀	Y ₂₁	Y ₂₂	Y ₂₃	Y ₂₄	Y ₂₅	Y ₂₆
0	0	1	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20	21	22	23	24	25	26	0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	1	12	13	14	15	16	17	9	10	11	21	22	23	24	25	26	18	19	20	3	4	5	6	7	8	0	1	2
1	1	1	13	14	12	16	17	15	10	11	9	22	23	21	25	26	24	19	20	18	4	5	3	7	8	6	1	2	0
1	1	0	4	5	3	7	8	6	1	2	0	13	14	12	16	17	15	10	11	9	22	23	21	25	26	24	19	20	18
1	0	2	19	20	18	22	23	21	25	26	24	1	2	0	4	5	3	7	8	6	10	11	9	13	14	12	16	17	15
0	2	1	15	16	17	9	10	11	12	13	14	24	25	26	18	19	20	21	22	23	6	7	8	0	1	2	3	4	5
2	1	1	14	12	13	17	15	16	11	9	10	23	21	22	26	24	25	20	18	19	5	3	4	8	6	7	2	0	1
1	1	2	22	23	21	25	26	24	19	20	18	4	5	3	7	8	6	1	2	0	13	14	12	16	17	15	10	11	9
1	2	1	16	17	15	10	11	9	13	14	12	25	26	24	19	20	18	22	23	21	7	8	6	1	2	0	4	5	3
2	1	0	5	3	4	8	6	7	2	0	1	14	12	13	17	15	16	11	9	10	23	21	22	26	24	25	20	18	19
1	0	1	10	11	9	13	14	12	16	17	15	19	20	18	22	23	21	25	26	24	1	2	0	4	5	3	7	8	6
0	1	0	3	4	5	6	7	8	0	1	2	12	13	14	15	16	17	9	10	11	21	22	23	24	25	26	18	19	20
1	0	0	1	2	0	4	5	3	7	8	6	10	11	9	13	14	12	16	17	15	19	20	18	22	23	21	25	26	24
0	0	2	18	19	20	21	22	23	24	25	26	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17
0	2	2	24	25	26	18	19	20	21	22	23	6	7	8	0	1	2	3	4	5	15	16	17	9	10	11	12	13	14
2	2	2	26	24	25	20	18	19	23	21	22	8	6	7	2	0	1	5	3	4	17	15	16	11	9	10	14	12	13
2	2	0	8	6	7	2	0	1	5	3	4	17	15	16	11	9	10	14	12	13	26	24	25	20	18	19	23	21	22
2	0	1	11	9	10	14	12	13	17	15	16	20	18	19	23	21	22	26	24	25	2	0	1	5	3	4	8	6	7
0	1	2	21	22	23	24	25	26	18	19	20	3	4	5	6	7	8	0	1	2	12	13	14	15	16	17	9	10	11
1	2	2	25	26	24	19	20	18	22	23	21	7	8	6	1	2	0	4	5	3	16	17	15	10	11	9	13	14	12
2	2	1	17	15	16	11	9	10	14	12	13	26	24	25	20	18	19	23	21	22	8	6	7	2	0	1	5	3	4
2	1	2	23	21	22	26	24	25	20	18	19	5	3	4	8	6	7	2	0	1	14	12	13	17	15	16	11	9	10
1	2	0	7	8	6	1	2	0	4	5	3	16	17	15	10	11	9	13	14	12	25	26	24	19	20	18	22	23	21
2	0	2	20	18	19	23	21	22	26	24	25	2	0	1	5	3	4	8	6	7	11	9	10	14	12	13	17	15	16
0	2	0	6	7	8	0	1	2	3	4	5	15	16	17	9	10	11	12	13	14	24	25	26	18	19	20	21	22	23
2	0	0	2	0	1	5	3	4	8	6	7	11	9	10	14	12	13	17	15	16	20	18	19	23	21	22	26	24	25