

90/150 SACA로부터 유도된 90/150 MACA의 분석

조성진^{*} · 최언숙^{**} · 김한두^{***} · 황윤희^{*} · 김진경^{*} · 김봉수^{*}

^{*}부경대학교 · ^{**}동명대학교 · ^{***}인제대학교

Analysis of 90/150 MACA derived from 90/150 SACA

S.J. Cho^{*} · U.S. Choi^{**} · H.D. Kim^{***} · Y.H. Hwang^{*} · J.G. Kim^{*} · B.S. Kim^{****}

^{*}Pukyong National University · ^{**}Tongmyong University · ^{***}Inje University

E-mail : sjcho@pknu.ac.kr

요 약

90/150 그룹 셀룰라 오토마타 (이하, CA)에 대한 합성 방법은 많은 연구자들에 의해 연구되어왔다. 그러나 90/150 비그룹 CA의 합성방법에 대한 연구는 매우 미비하다. 본 논문에서는 90/150 비그룹 CA중 순환상태의 사이클의 길이가 항상 1인 multiple-attractor CA의 특성을 분석한다. 90/150 multiple-attractor CA중 attractor의 수가 하나인 single-attractor CA를 구성하는 방법을 제안하고 이 결과를 이용하여 90/150 multiple-attractor CA를 합성하는 방법을 제안한다.

ABSTRACT

Many researchers have studied synthesis method of 90/150 group CA. However, there is a lack of researches for synthesis method of 90/150 nongroup CA. In this paper we report some interesting properties of 90/150 multiple-attractor CA in which all of the cycles are of unit length. 90/150 multiple-attractor CA is a class of nongroup CA. And we propose a construction of 90/150 single-attractor CA. Also we construct 90/150 multiple-attractor CA derived from 90/150 single-attractor CA.

키워드

90/150 MACA, 영공간, attractor, 전이규칙, CA 합성

1. 서 론

셀룰라 오토마타(이하 CA)는 간단하고, 규칙적이며, 작은 단위로 확장 연결할 수 있는 구조이기 때문에 하드웨어 구현에 알맞다. CA는 이미지 압축, 해싱, 테스트 패턴 생성, 의사난수생성, 암호화, 오류정정부호 및 압축치 분석 등 여러 응용 분야에서 적용되고 있다. 이러한 응용분야에 적합한 CA를 합성하는 방법은 많은 연구자들의 주요한 관심분야중 하나이다[1,2]. 2007년 Cho 등은 90/150 선형 하이브리드 그룹 CA의 새로운 합성 알고리즘을 제안했다[3]. 그러나 90/150 비그룹 CA의 합성법에 대한 연구는 매우 미비하다.

Chattopadhyay[4]가 해쉬함수에 응용에 효과적인 multiple-attractor CA(이하 MACA)를 찾는 알고리즘을 처음으로 제안하였다. 그가 제안한 MACA는 선형 전이규칙인 규칙 60, 90, 102, 150, 170, 204, 240를 모두 사용하여 구성하는 방법이다. 그러나 90/150 CA는 그것의 전이행렬의 특성다항식과 최소다항식이 항상 같기 때문에 CA의 특성을 분석하기가 쉽고, 하드웨어 구현에도 효과적이다. 따라서 본 논문에서는 90/150 선형 하이브리드 비그룹 CA중 순환상태의 길이가 1인 90/150 MACA를 분석하고 이러한 CA의 합성방법을 제안한다. 먼저 90/150 SACA의 합성에 대한 방법을 제안하고 90/150 SACA로부터 유도된 90/150 MACA를 찾는 방법을 제안한다. 또한 이미지 압축과 해싱의 연구에 유용한 SACA와 MACA의 상태전이그래프에서 주어진 상태가 도달가능상태인지 도달불가능상태인지를 영공간 개념을 이용하여 결정하는 방법을 제시한다.

본 연구는 한국과학재단 특정기초연구지원사업 (R01-2006-000-10260-0)에 의해 수행하였습니다.

이 방법은 [5]에서 제안한 직전자를 두 개 가지는 MACA의 트리구성방법을 90/150 MACA에 대하여 효과적으로 개선할 수 있다.

II. CA의 배경지식

CA는 규칙적인 방법에 의해 공간적으로 배열된, 각 셀의 상태전이가 그 셀의 이웃에 의존하는 상호 연결된 셀들로 이루어진다. Wolfram에 의해 조사된 CA의 구조는 셀들의 이산격자로 간주될 수 있다. 단, 각 셀의 값은 0 또는 1로 가정하고, 한 셀의 다음상태는 자신과 그의 두 이웃에 의존한다고 하자. 본 논문에서 다루는 CA는 전이규칙으로 90과 150만을 사용한다. 전이규칙 90과 150의 결합논리는 다음 식으로 표현할 수 있고 \oplus 는 XOR 논리를 나타낸다.

$$\text{전이규칙 90: } q_i(t+1) = q_{i-1}(t) \oplus q_{i+1}(t)$$

$$\text{전이규칙150: } q_i(t+1) = q_{i-1}(t) \oplus q_i(t) \oplus q_{i+1}(t)$$

다음은 본 논문의 전개에 필요한 몇 가지 기본적인 용어이다[4].

- **선형 비그룹 CA** : 비그룹 CA에서 다음 상태를 결정짓는 상태전이함수는 XOR 논리로만 이루어져 있어서 이 함수를 행렬로 표현할 수 있다. 이러한 CA를 선형 비그룹 CA라 한다.
- **도달가능상태** : 비그룹 CA의 상태전이그래프에서 진입차수가 1이상인 상태를 도달가능상태라 하고 진입차수가 0인 상태를 도달불가능상태라고 한다.
- **Attractor** : 비그룹 CA의 상태전이그래프에서 순환상태들 중 사이클(cycle)의 길이가 1인 상태를 attractor라 한다.
- **Depth** : 비그룹 CA의 상태전이그래프에서 임의의 한 도달불가능상태에서 가장 가까운 순환상태로 가는데 걸리는 최소 단계수를 depth라 한다.
- **Level** : 어떤 상태 x 가 α -트리의 level k ($k \leq \text{depth}$)에 있다는 것은 상태 x 가 정확히 k 단계후 상태 α 가 되는 위치에 있다는 것이다. 즉, $T^k x = \alpha$ 가 되는 p 값 중 최소값이 k 이다.
- **Multiple-Attractor CA(MACA)** : 상태전이 그래프가 각 attractor를 root로 하는 서로 분리된 트리들로 구성되는 CA를 MACA라 한다.

n -셀 90/150 CA의 상태전이행렬 T_n 은 다음과 같은 삼중대각행렬이 된다.

$$T_n = \begin{pmatrix} d_1 & 1 & 0 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ 1 & d_2 & 1 & \cdots & 0 & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 1 & d_{n-1} & 1 \\ 0 & 0 & 0 & \cdots & 0 & 1 & d_n \end{pmatrix}$$

여기서 d_i 는 i 번째 셀에 적용된 전이규칙이 90이면 '0'이고, 150이면 '1'이 된다. 본 논문에서는 간단히 $T_n = \langle d_1, d_2, \dots, d_n \rangle$ 으로 나타내기로 한다.

본 논문에서 다루는 90/150 CA는 특성다항식과 최소

다항식이 항상 같기 때문에 최소다항식을 구할 필요 없이 특성다항식으로부터 CA의 구조를 분석할 수 있다[6].

Δ_n 을 n -셀 90/150 CA의 상태전이행렬 $T_n = \langle d_1, d_2, \dots, d_n \rangle$ 의 특성다항식이라고 하자. 그러면 다음 식이 성립한다[1]:

$$\begin{aligned} \Delta_n &= (x + d_n)\Delta_{n-1} + \Delta_{n-2} \\ \Delta_{-1} &= 0, \Delta_0 = 1 \end{aligned} \quad (1)$$

여기서 Δ_{n-1} 은 행렬 T_n 에서 1행부터 $n-1$ 행까지, 1열부터 $n-1$ 열까지의 부분행렬에 대한 행렬식이다.

III. 90/150 MACA의 합성 및 분석

이 절에서는 식 (1)의 점화관계로부터 n -셀 90/150 SACA를 합성하고 이로부터 90/150 MACA를 유도한다. 이러한 90/150 SACA와 90/150 MACA의 상태전이 행동을 분석한다. 이러한 n -셀 90/150 SACA의 특성다항식은 x^n 이다. 따라서 이러한 CA의 상태전이 그래프는 0을 root로 하는 depth가 n 인 트리인 full 이진 트리가 되어야 하므로 임의의 도달가능한 상태에 대한 직전자는 2개이다. 90/150 MACA의 도달가능한 상태의 직전자도 같은 이유로 2개이다.

<정리 1> $\langle d_1, d_2, \dots, d_m \rangle$ 을 m -셀 90/150 SACA라 하자. 각 $n = 2m$ ($m \in \mathbb{N}$)에 대하여 다음은 $2m$ -셀 90/150 SACA이다.

$\langle d_1, \dots, d_{m-1}, \overline{d_m}, \overline{d_m}, d_{m-1}, \dots, d_1 \rangle$
여기서 $\overline{d_m}$ 은 m 번째 셀의 전이규칙이 90이면 150으로, 150이면 90으로 바꾸는 것을 의미한다. \square

예를 들어 $n=1$ 이라 하면 $\langle 0 \rangle$ 은 1-셀 90/150 SACA이다. 정리 1에 의하여 $\langle 1, 1 \rangle$ 은 2-셀 90/150 SACA이고, 2-셀 SACA로부터 4-셀 SACA를 합성하면 $\langle 1, 0, 0, 1 \rangle$ 이다.

다음 정리는 주어진 홀수개의 셀을 갖는 90/150 SACA의 합성방법이다.

<정리 2> $\langle d_1, d_2, \dots, d_m \rangle$ 을 m -셀 90/150 SACA라 하자. 각 $n = 2m+1$ 에 대하여 다음은 $(2m+1)$ -셀 90/150 SACA이다.

$\langle d_1, \dots, d_{m-1}, d_m, 0, d_m, d_{m-1}, \dots, d_1 \rangle \square$

예를 들어, 3-셀 90/150 SACA $\langle 0, 0, 0 \rangle$ 는 1-셀 SACA $\langle 0 \rangle$ 으로부터 정리 2를 이용하여 합성하며 5-셀 90/150 SACA $\langle 1, 1, 0, 1, 1 \rangle$ 는 2-셀 90/150 SACA $\langle 1, 1 \rangle$ 로부터 합성한다.

정리 1과 정리 2를 통하여 모든 크기의 90/150 SACA를 합성할 수 있다.

90/150 SACA의 상태전이 행동을 분석하기 위해서 상태 0의 직전자에 대해 분석할 필요가 있다. 상태 0의 직전자는 주어진 상태전이행렬의 영공간으로부터 찾을 수 있으며 이런 영공간을 찾기 위해 $n \times n$ 선형연립방정식을 풀어야 한다. 그러나 정리 1과 정리 2에 의해 합성된 90/150 SACA는 전이규칙이 대칭적이므로 상태 0의 직전자인 상태전이행렬의 영공간도 다음과 같은 특성을 갖는다.

<정리 3> $N(T_m) = \{(a_1, \dots, a_m)^t\}$ 을 m -셀 90/150 SACA의 상태전이행렬 T_m 의 영공간이라 하면 다음이 성립한다.

- (i) $n = 2m (m \in \mathbb{N})$ 이고 $N(T_m) = \{(a_1, \dots, a_m)^t\}$ 이면 $N(T_n) = \{(a_1, a_2, \dots, a_m, a_m, \dots, a_2, a_1)^t\}$ 이다.
- (ii) $n = 2m + 1 (m \in \mathbb{N})$ 이고 $N(T_m) = \{(a_1, \dots, a_m)^t\}$ 이면 $N(T_n) = \{(a_1, a_2, \dots, a_m, 0, a_m, \dots, a_2, a_1)^t\}$ 이다. □

예를 들어 $\langle 1, 1 \rangle$ 은 영공간이 $N(T_2) = \{(1, 1)^t\} = \{0, 3\}$ 인 2-셀 90/150 SACA이므로 $\langle 1, 0, 0, 1 \rangle$ 은 4-셀 90/150 SACA이고 T_4 의 영공간은 $N(T_4) = \{(1, 1, 1, 1)^t\} = \{0, 15\}$ 이다. 그림 1은 4-셀 90/150 SACA $\langle 1, 0, 0, 1 \rangle$ 의 상태전이그래프이다.

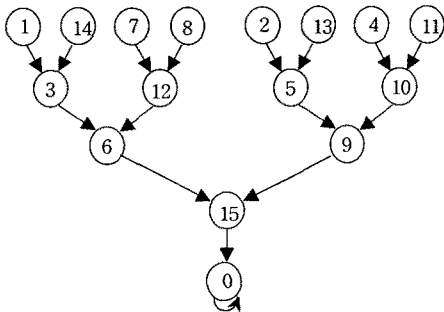


그림1. 4-셀 90/150 SACA $\langle 1, 0, 0, 1 \rangle$ 의 상태전이그래프

다음은 90/150 SACA로부터 90/150 MACA를 합성하는 방법을 제안한다. 주어진 n -셀 90/150 MACA의 최소다항식은 $x^{n-1}(x+1)$ 이다. 단 n 은 홀수이다.

<정리 4> $\langle d_1, d_2, \dots, d_n \rangle$ ($:= T_n$)이 n -셀 90/150 SACA의 상태전이행렬이면 $\langle d_1, \dots, d_n, 1, d_n, \dots, d_1 \rangle$ ($:= T_{2n+1}$)은 최소다항식이 $x^{2n}(x+1)$ 인 $(2n+1)$ -셀 90/150 MACA의 상태전이행렬이다. □

정리 4에서와 같이 SACA C로부터 얻는 MACA를 C로부터 유도된 MACA라 부른다. 표1에서 $N(T_S)$ 는 n -셀 90/150 SACA의 영공간, 표2에서 $N(T_M)$ 은 n -셀

90/150 MACA의 영공간, $N(T_M \oplus I)$ 는 n -셀 90/150 MACA의 모든 attractor들의 집합을 의미한다. 여기서 101은 $[(1, 0, 1)^t]$ 로 $(1, 0, 1)^t$ 의 생성공간을 의미한다.

다음 정리는 상태 0의 직전자를 찾는 정리로 주어진 상태전이행렬의 영공간으로부터 상태0의 직전자를 찾는다. 90/150 SACA의 상태전이그래프인 트리를 구성하기 위하여 0-트리의 도달불가능한 상태를 찾는 것이 중요하다. 이를 위하여 $T^{n-1}x \neq 0$ 이고 $T^n x = 0$ 인 상태 x 를 찾기 위해 T^{n-1} 를 분석한다.

<정리 5> $N(T_m) = \{(a_1, \dots, a_m)^t\}$ 이 m -셀 90/150 SACA C_1 의 상태전이행렬 T_n 의 영공간이라 하면 C_1 으로부터 유도된 $(2m+1)$ -셀 90/150 MACA C_2 의 영공간은 다음과 같다.

$$N(T_{2m+1}) = \{(a_1, \dots, a_{m-1}, a_m, 0, a_m, a_{m-1}, \dots, a_1)^t\}$$

[표1] 90/150 SACA와 90/150 MACA

n	SACA	$N(T_S)$	MACA
1	0	1	1
2	11	11	
3	000	101	010
4	1001	1111	
5	11011	11011	11111
6	001100	101101	
7	0000000	1010101	0001000
8	10000001	11111111	
9	100101001	111101111	100111001
10	1101001011	1101111011	
11	11011011011	11011011011	11011111011
12	001101101100	101101101101	
13	001100001100	1011010101101	0011001001100

[표2] 90/150 MACA의 attractor

n	MACA	$N(T_M)$	$N(T_M \oplus I)$
1	1	0	0
3	010	101	111
5	11111	11011	10101
7	0001000	1010101	1101011
9	100111001	111101111	101111101
11	11011111011	11011011011	10111111101
13	0011001001100	1011010101101	1101011101011

<정리 6> C를 상태전이행렬이 T_n 인 n -셀 90/150 SACA라 하고 $N(T_n) = \{(a_1, \dots, a_n)^t\}$ 를 T_n 의 영공간이라 하자. 그러면 T_n^{-1} 의 i 열은 $a_i = 0$ 이면 T_n^{-1} 의 i 열은 $(0, \dots, 0)^t$ 이고 $a_i \neq 0$ 이면 T_n^{-1} 의 i 열은 $(a_1, \dots, a_n)^t$ 이다. □

\mathbb{C} 를 상태전이행렬이 T_n 인 n -셀 90/150 SACA라 하자. 정리 6에 의하여 \mathbb{C} 의 상태전이그래프에서 도달 불가능상태를 쉽게 구할 수 있다. $a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n \neq 0$ 이면 $x = (x_1, x_2, \dots, x_n)^t$ 는 도달불가능상태이다. \mathbb{C} 를 상태전이행렬이 T_n 인 n -셀 90/150 SACA라 하자. $N(T_n) = [(b_1, b_2, \dots, b_{n-1}, 1)^t]$ 이므로 $(0, \dots, 0, 1)^t$ 는 도달불가능상태이다.

예제 1. $T = \langle 1, 1, 0, 1, 1 \rangle$ 을 상태전이행렬이 T 인 5-셀 90/150 SACA라 하자. 그러면 $N(T) = [(1, 1, 0, 1, 1)^t]$ 이

다. 그러므로 $T^4 = \begin{pmatrix} 11011 \\ 11011 \\ 00000 \\ 11011 \\ 11011 \end{pmatrix}$ 이다. $T^4(0, 0, 0, 0, 1)^t \neq 0$ 이

므로 $(0, 0, 0, 0, 1)^t$ 는 도달불가능상태이다.

\mathbb{C} 를 상태전이행렬이 T 인 n -셀 90/150 MACA라 하자. 그리고 $N(T \oplus I)$ 를 $T \oplus I$ 의 영공간이라 하자. 그러면 T^{n-1} 의 영공간은 $N(T \oplus I)$ 이다.

<정리 7> \mathbb{C} 를 상태전이행렬이 T 인 n -셀 90/150 MACA라 하고 $N(T) = [(a_1, \dots, a_n)^t]$ 를 T 의 영공간이라 하자. 그러면 T^{n-1} 의 i 열은 $a_i = 0$ 이면 T^{n-1} 의 i 열은 $(0, \dots, 0)^t$ 이고 $a_i \neq 0$ 이면 T^{n-1} 의 i 열은 $(a_1, \dots, a_n)^t$ 이다. \square

\mathbb{C} 를 상태전이행렬이 T 인 n -셀 90/150 MACA라 하고 α 를 \mathbb{C} 의 영이 아닌 attractor라 하자. 그러면 T^{n-1} 의 마지막 열은 T^{n-2} 의 마지막 열과 다르다. \mathbb{C} 를 상태전이행렬이 T 인 n -셀 90/150 MACA라 하고 α 를 \mathbb{C} 의 영이 아닌 attractor라 하자. 그러면 $(0, \dots, 0, 1)^t$ 은 \mathbb{C} 의 α -트리의 도달불가능상태이다. \mathbb{C} 의 0-트리와 α -트리가 동형이므로 [7] \mathbb{C} 를 상태전이행렬이 T 인 n -셀 90/150 MACA라 하고 α 를 \mathbb{C} 의 영이 아닌 attractor라 하자. 그러면 $(0, \dots, 0, 1)^t + \alpha$ 는 \mathbb{C} 의 0-트리의 도달불가능상태이다.

예제 2. $\mathbb{C}_M^7 = \langle 0, 0, 0, 1, 0, 0, 0 \rangle$ 를 상태전이행렬이 T 인 7-셀 90/150 MACA라 하자. 그러면

$$T = \begin{pmatrix} 0100000 \\ 1010000 \\ 0101000 \\ 0011100 \\ 0001010 \\ 0000101 \\ 0000010 \end{pmatrix}, T^6 = \begin{pmatrix} 0111110 \\ 1101011 \\ 1010101 \\ 1101011 \\ 1010101 \\ 1101011 \\ 0111110 \end{pmatrix}, T^6 = \begin{pmatrix} 1101011 \\ 1101011 \\ 0000000 \\ 1101011 \\ 0000000 \\ 1101011 \\ 1101011 \end{pmatrix}$$

$N(T \oplus I) = \{0, 107\}$ 이고 $(0, 0, 0, 0, 0, 0, 1)^t$ 이 107-트리의 도달불가능상태이므로 $(1, 1, 0, 1, 0, 1, 0)^t = (0, 0, 0, 0, 0, 0, 1)^t + (1, 1, 0, 1, 0, 1, 1)^t$ 도 0-트리의 도달불가능상태이다. \square

IV. 결론

본 논문에서는 90/150 비그룹 CA인 90/150 SACA의 합성에 대한 방법을 제안하고 90/150 SACA로부터 유도된 90/150 MACA를 찾는 방법을 제안했다. 또한 이미지 압축과 해싱의 연구에 유용한 SACA와 MACA의 상태전이그래프에서 주어진 상태가 도달가능상태인지 도달불가능상태인지를 영공간 개념을 이용하여 결정하는 방법을 제시하였다. 이 방법은 [1]에서 제안한 90/150 MACA의 트리구성방법을 개선한 것이다.

참고문헌

- [1] K. Cattell and Jon C. Muzio, Synthesis of one-dimensional linear hybrid cellular automata, IEEE Trans. Comput-Aided Des. Integr. Circuits Syst., Vol. 15(3), pp. 325-335, 1996.
- [2] S. Chakraborty, D.R. Chowdhury, P.P. Chaudhuri, Theory and application of nongroup cellular automata for synthesis of easily testable finite state machines, IEEE Trans. Computers, Vol. 45(7), pp. 769-781, 1996.
- [3] S.J. Cho, U.S. Choi, H.D. Kim and Y. H. Hwang, New synthesis of one-dimensional 90/150 linear hybrid group cellular automata, IEEE Trans. Comput-Aided Des. Integr. Circuits Syst., Vol. 26(9), pp. 1720-1724, 2007
- [4] S. Chattopadhyay, Some studies on theory and application of additive cellular automata, PhD thesis, I.I.T., Kharagpur, India, 1995.
- [5] S.J. Cho, U.S. Choi and H.D. Kim, Analysis of complemented CA derived from a linear TPMACA, Computers Math. Appli., 45, pp. 689-698, 2003.
- [6] R.A. Horn and C.R. Johnson, Matrix Analysis, Cambridge University Press, 1985.
- [7] S.J. Cho, U.S. Choi and H.D. Kim, Behavior of complemented CA whose complement vector is acyclic in a linear TPMACA, Math. Comput. Modelling, Vol. 36, pp. 979-986, 2002.