

## 不確定セルオートマタによる不確定並列写像の 逆写像と单射性について

夜久竹夫 早大理工

あらすじ. 様相の集合の上で定義されていける二項関係(不確定写像)はそれを導入する不確定セルオートマトン(以下<sup>2</sup>、"不確定"を省略する)が存在するとき不確定並列写像という。本報告では不確定並列写像の逆写像が不確定並列写像であるための必要十分条件、さらに单射であるための必要十分条件を与える。これらは導入するセルオートマトンが与えられていく場合とそうでない場合に分けて考察され、後者の場合、Richardson [1] の手法が用いられる。なお、前者の場合、单射であるための等価条件は semi-recursive な述語で与えられる。

1. セルオートマトンを  $M = (V, \Sigma^d, X, f)$  とあらわす[6]。ここで  $V$  は 状態集合、 $\Sigma$  は 整数の集合、 $d$  は 次元、 $X$  は 近傍指數、 $f$  は 局所関係である。 $f$  は写像として不確定ではあるが、又、一般には totally defined とは限らないとする。

$d > 0$  と有限集合  $V$  に対して写像  $c: \Sigma^d \rightarrow V$  を 様相といい、このような様相の集合を  $C_{d,V}$  とあらわす ( $d, V$  は省略されることがある)。関係  $R \subseteq C \times C$  は通常の方法で  $R$  を導入するセルオートマトンが存在すると 不確定並列写像 (並列関係) という。様相の有限集合への制限を パートンといい、上と同様にして パートン上の不確定並列写像が定義される。これを  $F_p$  とあらわす。

2.

定義: セルオートマトン  $M = (V, \Sigma^d, X, f)$  に  $f \circ c$  が導入されるパートン上の不確定並列写像  $F_p$  が有限集合  $A \subseteq \Sigma^d$  ( $\emptyset \in A$ ) に対して A-独立であるとは、任意のパートン  $P: A \rightarrow V$  と  $P': A \rightarrow V$  に対して

$$F_p(P) \ni q, F_p(P') \ni q$$

ならば、 $r(\emptyset) = p'(\emptyset)$ ,  $r(i) = p(i)$  ( $i \neq \emptyset$ ) なる  $r: A \rightarrow V$  に対して  $F_p(r) \ni q$  となることをいう。  $\square$

定義: セルオートマトン  $M = (V, \Sigma^d, X, f)$  の近傍指標  $X$  に対して集合  $A \subseteq \Sigma^d$  が 十分大きいとは、任意の  $i \in \Sigma^d$  に対して

$$\bar{X}(\emptyset) \cap \bar{X}(i) = \emptyset \text{ 且つ } (\Sigma^d - \bar{X}(A)) \cap \bar{X}(i) = \emptyset$$

である。左方の  $\bar{X}(i)$  は  $i$  の近傍、 $\bar{X}(A)$  は  $A$  の元の近傍の  
和集合。  $\square$

補題1.  $F$  を  $M = (V, \mathbb{Z}^d, X, f)$  に  $f$  が導入された totally defined 不確定並列写像とする。もし  $F$  の逆写像  $F^{-1}$  が  $M' = (V, \mathbb{Z}^d, Y, g)$  に  $f$  が導入された不確定並列写像ならば、 $X$  に  $\rightarrow$  する十分大さな  $A \subseteq \mathbb{Z}^d$  が存在して  $F_p$  は  $A$ -独立である。  $\square$

セルオートマトン  $M = (V, \mathbb{Z}^d, X, f)$  と有限集合  $A = \{a_1, \dots, a_m\}$  ( $a_1 = \emptyset$ ) に対して、 $M(A) = (V, \mathbb{Z}^d, Y, g)$  をつきのようなセルオートマトンとする。(i).  $Y = (y_1, \dots, y_{n'})$  は  $A = \bigcap_{i=1}^n \bar{Y}(x_i)$ ,  $\exists x \in X = (x_1, \dots, x_n)$ ,  
とみなすような近傍であり。(ii) もし  $\forall A - \{P\}$  が存在して  $F_p(P) \ni q$ ,  $p(\emptyset) = v$ ,  $q(y_i) = v_i$  ( $\forall i, 1 \leq i \leq n'$ )  
ならば、

$$q(v_1, \dots, v_{n'}) \ni v \quad (1),$$

左方の  $F_p$  は  $M$  に  $f$  が導入された  $\forall A - \{P\}$  の不確定並列写像で  $\text{dom } p = \bar{X}(Y(\emptyset))$  且  $\text{dom } q = \bar{Y}(\emptyset)$  である。  
つきの定理は、不確定並列写像の逆写像が不確定並列写像であるための十分条件をあらわす。同時に、この条件がみたす

れEと $\mathbb{Z}^d$ に逆写像を導入するセルオートマトンが構成される  
ことを示す。

定理1.  $F$ をセルオートマトン $M = (V, \mathbb{Z}^d, X, f) \vdash F \Rightarrow$   
 $\mathbb{Z}$ 導入EのE不確定並列写像とする。 $X = \mathbb{Z}^d$ 十分大で有  
限集合 $A \subseteq \mathbb{Z}^d$ に対し $F_p$ が $A$ -独立ならば逆写像 $F^{-1}$   
は(1)で定義のEセルオートマトン $M(A)$ にさへ導入さ  
れ了不確定並列写像である。

証明.  $A = \{a_1, \dots, a_m\}$  ( $a_1 = \emptyset$ ) ,  $X = (x_1, \dots, x_n)$ ,  $Y = (y_1, \dots, y_{n'})$ ,  $M(A) = (V, \mathbb{Z}^d, Y, g)$ と  
する。 $G$ を $M(A)$ にさへ導入された不確定並列写像とする。  
はじめに、 $F^{-1}(d) \ni c$ ならば $G(d) \ni c$ を示す。  
任意の $i \in \mathbb{Z}^d$ に対して $p, q$ をそれぞれ構成 $c, d$ と  
 $\bar{A}(i)$ と $\bar{A}(i)$ への制限とする。このとき、 $p(i) \in$   
 $g(q(i+y_1), \dots, q(i+y_{n'}))$ である。 $\vdash \vdash (\bar{A}(i) = \{i+a_1, \dots, i+a_m\})$

逆に、 $G(d) \ni c$ と仮定する。任意の $i \in \mathbb{Z}^d$ に対して  
 $d(i) \in f(c(i+x_1), \dots, c(i+x_n))$ とすこことを示す。

(1)より 各  $j$  ( $1 \leq j \leq n$ ) (iは固定) に対し、 $\vdash \vdash$   
 $\neg \neg p_j$  が存在する。

$$\begin{cases} \text{dom } p_j = X(\{i+a_1, i+a_2, \dots, i+a_m\}) \\ p_j(i+x_j) = c(i+x_j) \\ F_p(p_j) \ni q_f \end{cases}$$

すなはち  $q_f(i+a_k) = d(i+a_k)$  ( $1 \leq k \leq m$ )。

$r_1, r_2, \dots, r_n$  を  $\mathbb{Z}$  のようならば  $A$ -ンとる。

$$\begin{cases} r_1 = p_1 \\ r_{j+1}(x) = r_j(x) & (x \neq i+x_{j+1}) \\ & = p_{j+1}(x) & (x = i+x_{j+1}) \end{cases}$$

すなはち、 $1 \leq j \leq n$ 、  $\text{dom } r_j = X(\{i+a_1, i+a_2, \dots, i+a_m\})$ 。

すると  $F_p(r_i) \ni q_f$  から、  $F_p(r_n) \ni q_f$  がえらへる。すなはち  $d(i) \in f(c(i+x_1), \dots, c(i+x_n))$  である。

Q.E.D.

定理2. セルオートマトン  $M = (V, 2^d, X, f)$  により導入された不確定並列写像  $F$  の逆写像が不確定並列写像ならば  $q_f$  と  $q_i$  は  $A$ -ン。  $F_p$  は十分大きさのある有限集合  $A$  に対する  $A$ -独立である。  $\square$

定理 1, 2 と Richardson [1] を結びつけ、確定的並列写像の単射性についても得た。

定理3.  $F$  を静止状態  $c_q$  をもつ確定的セルオートマトン  $M = (V, \mathbb{Z}^d, X, f)$  に  $F$  を導入された totally defined な確定的並列写像とする。 $F$  が単射ならば、このときの  $X$  は  $\mathbb{Z}^d$  に十分大さな有限集合  $A \subseteq \mathbb{Z}^d$  が存在して、 $F_A$  が  $A$ -独立であり、(1)  $F$  が定義された  $M(A)$  の局所関係  $g$  が、確定的、totally defined 又  $c_q$  は  $M(A)$  の静止状態である。□

3. 不確定並列写像を導入するセルオートマトンの存在性についてが仮定されていける場合の結果をつぎに述べる。この日は、近傍が有限集合であるとえられていいことをニコル Richardson によって云々がえられていいとの結果を用いる。

定理A (Richardson [1])。様相の集合上の二項関係  $F$  が (静止状態をもつ) 不確定並列写像ならばきのときのみ、( $F$  に静止状態が存在せず) 次の(i) ~ (iii) が成り立つ；

$$(i) \quad F(c) \ni d \Rightarrow F(c^\alpha) \ni d^\alpha \text{ または } c(i+d) = c^\alpha(i), d(i+d) = d^\alpha(i) \quad \forall i \in \mathbb{Z}^d$$

(ii)  $(c_i)$  が unique to accumulation point [1]  $c^*$  をもつ。dom  $F$  の様相の無限列ならば  
 $[F(c^*) \ni d^* \Leftrightarrow d^* \text{ は } F(c_i) \ni d_i \text{ ある}]$

るよりは 任意の列  $(d_i)$  の accumulation point である】。

(iii)  $F(c) \ni d_1, F(c) \ni d_2, A \subseteq \mathbb{Z}^d$  が有限  
 $\Rightarrow d(i) \in \{d_1(i), d_2(i)\} \forall i \in A$  であるよ  
 うな  $d$  に對して  $F(c) \ni d$ .

定義. 不確定並列写像  $F$  が有限集合  $A \subseteq \mathbb{Z}^d$  ( $A \neq \emptyset$ ) に就いて  
 $\exists A$ -独立とは、 $F(c) \ni d, F(c) \ni d'$  なら  $e(\emptyset) = c',$   
 $e(i) = c(i)$  ( $i \neq \emptyset$ ) なる任意の  $e$  に對して  $F(e) \ni d''$  とある =  
 ことをいう。すなはち  $d(i) = d'(i) = d''(i)$  ( $i \in A$ ).  $\square$

定理4 [5]. 不確定並列写像  $F$  の逆写像が不確定並列写像  
 ならばそのときにはのみ有限集合  $A \subseteq \mathbb{Z}^d$  が存在して  $F$  が  $A$ -独立.  $\square$

定理5 [5]. 静止状態  $c_g$  をもつ確定的並列写像  $F: C \rightarrow C$  が  
 単射ならばそのときにのみ (i) 有限集合  $A$  が存在して  $F$  が  $A$ -  
 独立, (ii)  $c_g$  が  $F^{-1}$  で静止状態,かつ (iii)  $F$  が全射.  $\square$

- 1. D.Richardson, Tessellations with local transformations, JCSS 6 (1972), 373 - 388.
- 2. 斎久竹天, 不確定セルオートマタに対する並列写像の全射性について, 教研講究録 179 (1973), 127 - 140.
- 3. T.Yaku, The constructibility of a configuration in a cellular automaton, JCSS 7 (1973), 481 - 496.
- 4. —, Inverse and injectivity of parallel relations.
- 5. —, Forward continuity and injectivity of parallel relations.
- 6. H.Yamada and S. Amoroso, Tessellation automata, Information and Control 14 (1969), 299 - 317.