

Cell Lineage System と L-system

京大・理 西尾英之助

§Ⅰ. はしがき

ある種の藻に見られるように、細胞が一列に連なり、時に樹状の分枝を出した形狀の植物を系状体植物という。

Lindenmayer は 1968 年に、このよき系状体植物の発生過程を表現する一種の生成文法の体系を提案した。これは通常 L-system と呼ばれてる。

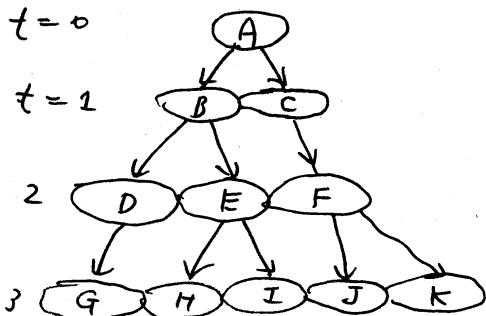
筆者も L-system とは全く違ひ、参考文献で系状体植物の発生を表現する体系 (Cell Lineage system, CL system) を提案し、L system との関係を論じた。

§Ⅱ. CL system の定義

簡単のために、分枝のない系状体を考こう。これは左右一列に細胞が並べられた系である。このよき系状体の最初は、1 個の細胞 (胞子) である。この左端に分裂して 2 個の細胞の系に成了り、その一方かまたは 2 個分裂した細胞の系が存在する。以下各細胞の分裂 (分裂してから分裂) で、系状体が発生していく。筆者は時々これを細胞 "分裂元"

向 "history" の考へ方だ。存在する、図2、E と "history"

$t=0$



—細胞系統樹—

胞体。最初左側分裂 (1) = 细胞 B
の姉妹細胞 \Rightarrow 右側 (1) = 位置 (1) = $t=1$,
 $t=2$ など。 $t=0$ 左は 0, 右は 1
 $t=1$ 表示 = $t=1$ が何時? E は
01 と "history" を持つと
云う = $t=2$ など。同样に细胞

H は 010, J は 10 と "history" を持つ。一般に系内の
细胞は 0, 1 の有限列で表す分裂の history を持つ。

$= t=2$, 時間の離散的性と位置 (1), 细胞の一次分裂不等
と 2nd 時間の。この细胞の history は $t=2$ 一意的一定是子
 $t=2$ である。

以上で議論を形式化すると以下の CL system の定義を得る。

CL system は \tilde{D} の性質の種類、分裂時間入力 \tilde{D}_i
 $i \geq 1$ 定められる

i) $\tilde{D} = (D_0, D_1, D_2, \dots, D_i, \dots)$

$= t=2$ D_i は $\{0, 1\}^*$ の部分集合で、互いに要素互不

ii) \tilde{D} の各成分 D_i は $t=2$ の意味で effective であるとする。
 N の自然数集合を \mathbb{N} 。 $N \times A^*$ 上の意義付いた \tilde{D} = effective
procedure $\phi_{\tilde{D}}$ 。 $\forall n \in \mathbb{N}, w \in D_i$ ($i \geq 1$) ならば

$\phi_{\tilde{D}}(i, w) = 1$ となり、それ以後の i は $\phi_{\tilde{D}}$ は定義されない。 $D_0 \cup \dots \cup D_k = \omega$ は必要でない。

iii) $w \in \{0, 1\}^*$, $D_i (i \geq 0)$ の要素 z は s, z, \dots の任意の prefix は $D_j (j \geq 1)$ に含まれる。

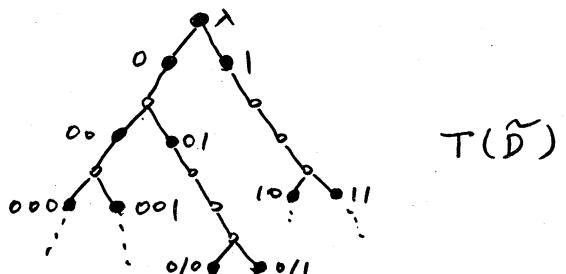
\tilde{D} の成分の有限性を除く空集合を除く、 \tilde{D} (CL-system) は有限文字列である。 \tilde{D} の有限文字列が正規集合を除く、 \tilde{D} は有限正規文字列である。

\tilde{D} の \rightarrow が \tilde{D} の文字列を表す、それは複数の 2 分岐の Tree diagram の定義である。これは $T(\tilde{D})$ と書く。

$T(\tilde{D})$ の求め方: まず、root は 1 の空語入力である。 \tilde{D} の $w \in D_i$ は、i 時刻後は 2 分岐 1, 0, 1 から 2 つの節点を生成する。一般に、 w が j 節点で $w \in D_j$ は、j 時刻後は 2 分岐 1, 0, 1, 0 から 3 つの節点が生成される。 $w \in D_0$ は S である。永久は 2 分岐 1 で止むものとする。

例 $\tilde{D} = (D_1, D_2, D_4)$ $D_1 = \{\lambda\}, D_2 = \{0, 1\}^0$

$$D_4 = \{0, 1\}^{*2}$$



逆に 2 分岐 a Tree diagram (細胞系統樹) $T \vdash \tilde{D} \vdash S + s$
 と, $T = T(\tilde{D})$ となる CL system \tilde{D} の $\text{effective} =$
 $\frac{1}{2}$ である。

§3 CL system と L system の系統樹の表現能力。

初期系列の長さ $n-1$ で, 書換規則の右辺の長さ $n-1$ ある
 は 2 分岐 PDIL system と B (Bifurcating) PDIL system
 である。 BPDIL system G の生成木 (derivation tree) $T(G)$
 は各節点の記号を是れども $=$ にはすれば \rightarrow の細胞系統樹と
 是なす = とする結果。

\Rightarrow すこい節点の記号 (ある \dots history を示す 0.1 級 31)
 を無視すれば, $T(G)$ と $T(\tilde{D})$ の等しくなると,
BPDIL system G と CL system \tilde{D} は強(生長)等価である
 といふ。 すなはち $G \cong \tilde{D}$ と言ふ。

次に 2 分岐 a Tree diagram T は $\vdash \tilde{D}$ と, 節点の記号を無
 視して $T = T(G)$ となる BPDIL system G の存在するこ
 と, T は G によって強く表現されるなど, $T \prec G$ と言ふ
 。 1) 例で $T \prec \tilde{D}$ を定義する。

様々 system は $\vdash \tilde{D}$ で強く表現される系統樹のクラスを
 $\mathcal{T}(\tilde{D})$ と書く。

$$\mathcal{T}(CL) = \{ T \mid T \prec \tilde{D} \text{ となる CL system } \tilde{D} \text{ の存在する} \}$$

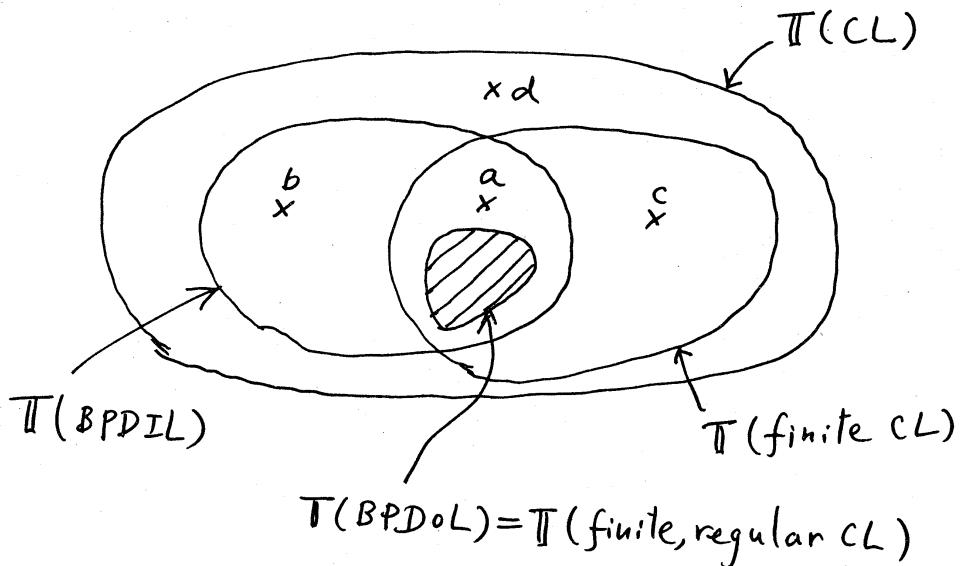
$$\mathcal{T}(\text{finite CL}) = \{ T \mid T \prec \tilde{D} \text{ となる finite CL system } \tilde{D} \text{ の存在する} \}$$

$$\mathbb{T}(\text{finite, regular CL}) = \{T \mid T \prec \tilde{D}, \tilde{D} \text{は有限正規系}\}$$

$$\mathbb{T}(\text{BPDIL}) = \{T \mid T \prec G \text{ と } \exists \text{ BPDIL system } G \text{ が存在}\}$$

$$\mathbb{T}(\text{BPDOL}) = \{T \mid T \not\prec G \text{ と } \exists \text{ BPDOL system } G \text{ が存在}\}$$

定理 上に定義した系統群の2つの上の包含関係が成立する。



図の a と b の一例を c で示すと存在する。

1) finite nonregular CL system $\tilde{D} = (D_0, D_1)$, $= 2^n$

$D_1 \ni 01^2 01^4 01^6 01^8 \dots 01^{2k}.$ など無限系の存在

prefix が成り立つ集合。従って

$D_0 \ni \lambda, 0, 01, 011, 0110, 01101, \dots$

$D_0 = \{w_0 \mid w_1 \in D_1, \{w_1 \mid w_0 \in D_1\}\},$ 従って

$D_0 \ni 1, 00, 010, 0111, \dots$

2) [3] CL 系統樹林, または BPD(1,1) CL system と強く表現土木子。

$$G = \{ \Sigma, P, g, w_0 \} \quad T = T \subseteq \Sigma = \{ s, b, t, c, d, e, A, B \}$$

$$g = \text{境界記号}, \quad w_0 = s'$$

$$\begin{array}{ll} P: & \begin{array}{ll} (g, s, g) \rightarrow ct & (c \text{ or } A, t, g) \rightarrow B \\ (g \text{ or } b, c, t) \rightarrow bd & (t \text{ or } d, t, B) \rightarrow B \\ (b, d, t \text{ or } A) \rightarrow bd & (A \text{ or } c, t, t) \rightarrow A \\ (b, d, B) \rightarrow be & (\text{any}, B, \text{any}) \rightarrow t \\ (b, e, t) \rightarrow ct & (\text{any}, A, \text{any}) \rightarrow t \end{array} \end{array}$$

b 基本 13' 例 12.

無PBの生長子は有限なCL system に定義されるが子の子系の系統樹林が表現されない。
すなはち 他の $\sqrt{\text{時間}} + t - s$ で無PBの生長子は BPD(1,1) CL system の存在が知りたい。

c 基本 13' 例 12

$$\tilde{D} = (D_1, D_2) \quad \text{finite nonregular CL system}$$

$$D_2 = \{ 0^{i^2} \mid i=1, 2, \dots \}, \quad D_1 = \{ 0, 1 \}^* - D_2.$$

d 基本 13' 例 12

$$\tilde{D} = (D_0, D_1, \dots) \quad \text{無PB 正規 CL system}$$

$$D_0 = 0^* 1, \quad D_1 = \{ \lambda \}, \quad D_{2k^2} = \{ 0^{k^2} \} \quad (k=1, 2, \dots)$$

$$D_i = \emptyset \quad (i \neq 2k^2 \text{ 且み} \neq 0).$$

\Rightarrow a D₂-表現式系は時間 t の函数と $\log t$ の速さより遅い速さで生長する。他方 L-system は一般に L-system の表現式系の生長速度は $\log t$ 以上である。

定理の主な内容である $\mathbb{T}(BPDOL) = \mathbb{T}(\text{finite, regular CL})$ および, a, b, c, d 著の存在の証明は Nishio (1977) に示されている。

$\mathbb{T}(BPDOL) = \mathbb{T}(\text{finite, regular CL})$ の意味すると, 12. 細胞内相互作用のある L-system と有限正規系 CL-system は系の樹 (発生過程の強・表現) を表す能力の度数 $i=2, \dots, n$ で表すことができる。

他方 著 a の存在は, 有限であることを非正規系 CL-system の中に, 相互作用のある L-system と強等価であるのか存在する = 表す速い。著 b と c の存在 (すなはち, $\mathbb{T}(\text{finite CL})$ と $\mathbb{T}(BPDIL)$ は互いに包含関係にならない) がわかる。

3.4. まとめ。

ニセコロナ Cell Lineage の考え方に基いて系状体植物の発生過程を表現するための新方法を述べた。生長率の立場で CL-system と L-system を比較すると, 前者は細胞固

有の時間的経過は依存しない事の動力学を示すことはない。後者では、 $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ 相互作用の形を場合。ある細胞の系は $\alpha = \beta = \gamma$ と空間的距離は δ は依存するが生長過程の表現は適切である。

$\alpha = \beta$ の細胞の結合關係。系統 α の特徴。場合 α, β, γ の CL system を主義。L system も比較的適切 $\alpha = \beta, \gamma$ 。一般に α 状態 α と β 細胞の系 $\alpha = \beta$ CL system の α, β の方法は正確 $\alpha = \beta$ が出来る。 $\alpha = \beta = \gamma = \delta$, $\alpha = \beta$ 操作 α は、

"方程方程" \rightarrow history で $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ の子孫 $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ の時間的経過と history で α, β 操作 α が必ずしも $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ 。

すなはち、 $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ history の実際、生物の細胞の中では實際 $\alpha = \beta$ の操作 α が $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ の子孫 $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ を $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ で表す。従って CL system は α, β の表現方法である。實際の現象 $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ の子孫 $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ は、今 $\alpha = \beta$ 主張 $\alpha, \beta, \gamma, \delta$ は α, β が出来る。

参考文献

L-system 1-2.1# Herman and Rozenberg [1995]

Developmental Systems and Languages, North-Holland.

本稿の図示 L=定理の証明 $\alpha, \beta, \gamma, \delta$. H. Nishi [1999]

Cell Lineage System for Describing Growths of Filamentous Organisms (to appear in Information and Control)