

## 文脈による言語の位相

NHK総合技術研究所

相沢輝昭

### §1 問題

$\Sigma$ を有限アルファベット、 $\Sigma^*$ を $\Sigma$ 上の語の全体とし、 $\lambda \in \Sigma^*$ を空語とする。 $\Sigma^*$ の任意の部分集合 $L$ を $\Sigma$ 上の言語とする。  
 $L \subset \Sigma^*$ とし、 $x \in \Sigma^*$ とする。 $(u, v) \in \Sigma^* \times \Sigma^*$ に対して  $uxv \in L$ となるとき、 $(u, v)$ は $L$ ににおける $x$ の許容文脈であるといふ。これに対して、 $uxv \notin L$ となるとき、 $(u, v)$ は $L$ ににおける $x$ の禁止文脈であるといふ。

言語 $L \subset \Sigma^*$ が与えられたとき、次のようにして、 $\Sigma^*$ から  
 $\mathcal{D} \equiv 2^{\Sigma^* \times \Sigma^*}$  ( $\Sigma^* \times \Sigma^*$  のべき集合) への写像  $d_L$  が定義できる:  
 $x \in \Sigma^*$  に対して

$$d_L(x) = \{(u, v) \mid (u, v) \in \Sigma^* \times \Sigma^*, uxv \in L\}$$

すなはち  $d_L(x)$  は $L$ ににおける $x$ の許容文脈の全体である。

また、 $\Sigma^*$ 上の同値関係  $\sim$  を次のように定義する:

$x, y \in \Sigma^*$  に対して

$$x \sim y \Leftrightarrow \delta_L(x) = \delta_L(y)$$

この関係  $\sim$  は実は合同関係であり、周知の Myhill の定理は次のように言いかえられる。

[定理 1] (Myhill)  $L \subset \Sigma^*$  が regular であるためには、 $\delta_L(\Sigma^*)$  が  $\Sigma$  の有限部分集合であることが必要十分である。

(たゞ、 $L$  が regular でないときには、 $\delta_L(\Sigma^*)$  は  $\Sigma$  の無限部分集合になるが、 $\delta_L(\Sigma^*)$  のそれら無限個の元同士 — それらはそれぞれ  $\Sigma^*$  の語に対する、 $L$  における許容文脈の全体である — を何らかの有限の手段で互々に識別し得るのはどういう場合か、という問題を考える。これを、より具体的に次のように定式化する。

$x \in \Sigma^*$  に対して、関係  $\sim$  による  $x$  の同値類  $[x]_L$  を  $L$  による  $x$  の統語論的価値とよぼう。 $[x]_L$  はもうひとつの  $\delta_L(z)$  によつて完全に特徴づけられる。ある  $z$  は、 $x$  の統語論的価値  $[x]_L$  は、 $x$  の許容文脈の全体  $\delta_L(x)$  と、 $x$  の禁止文脈の全体  $\Sigma^* \times \Sigma^* - \delta_L(x)$  によつて ‘絶対的に’ 特徴づけられるといつてもよい。しかし、 $[x]_L$  を許容文脈の一部  $d, c \in \delta_L(x)$

と、禁止文脈の一部  $\lambda_2 \subset \Sigma^* \times \Sigma^* - \delta_L(x)$  によって、他の  $[y]_L$  ( $\neq [x]_L$ ) に対して‘相対的に’特徴づけられる場合が考えられる。すなはち次の定義ておく。

[定義1]  $x \in \Sigma^*$  の、  $L \subset \Sigma^*$  による統語論的価値  $[x]_L$  が有限的に特徴づけられるとは、  $\Sigma^* \times \Sigma^*$  の有限部分集合  $d_1, d_2$  が存在して、

$$\{S \mid S \in \delta_L(\Sigma^*), d_1 \subset S, d_2 \subset \Sigma^* \times \Sigma^* - S\} = \{\delta_L(x)\}$$

となることをいう。言いかえれば、 $d_1$  の元をすべて許容文脈とし、 $d_2$  の元をすべて禁止文脈とするような語の集合が、ちょうど  $[x]_L$  となることである。

$L$  が regular ならば  $\delta_L(\Sigma^*)$  は有限集合、したがって同値類  $[x]_L$  の個数も有限だから、任意の  $[x]_L$  は当然有限的に特徴づけられることになる。 $L$  が regular でなければ同値類  $[x]_L$  の個数は無限であり、 $[x]_L$  が有限的に特徴づけられるか否かはもはや自明ではなくなる。すべての  $[x]_L$  が有限的に特徴づけられるような、自明でない言語のクラスは、言語の機械的学習の考察にとって有用であると思われる。

以下では、与えられた  $L \subset \Sigma^*$  に対して、どのような  $[x]_L$

が有限的に特徴づけられるかを考察することにする。そのためにはまず  $\Sigma^*$  の値域である  $\mathcal{L}$  に位相を導入する。

## §2 文脈族のなす空間 $\mathcal{L}$ の位相

$\mathcal{L} = 2^{\Sigma^* \times \Sigma^*}$  とおいたのである。

$N$  を自然数の集合とする。写像  $v: \Sigma^* \times \Sigma^* \rightarrow N$  で、

$$\sum_{x \in \Sigma^* \times \Sigma^*} 1/2^{v(x)} < \infty$$

となるものを  $\Sigma^* \times \Sigma^*$  上の valuation とよぶ。

文脈  $x \in \Sigma^* \times \Sigma^*$  の (valuation  $v$  による) 重み  $w(x)$  を

$$w(x) = 1/2^{v(x)}$$

と定義する。また、文脈の集合  $S \in \mathcal{L}$  の (valuation  $v$  による) 重み  $w(S)$  を

$$w(S) = \sum_{x \in S} w(x) = \sum_{x \in S} 1/2^{v(x)}$$

と定義する。このとき (\*) により

$$w(S) \leq w(\Sigma^* \times \Sigma^*) < \infty$$

である。また空集合  $\emptyset$  に対しては  $w(\emptyset) = 0$  と規約する。

このとき、 $S, T \in \mathcal{L}$  に対して、 $S$  と  $T$  のあいだの距離  $d(S, T)$  を

$$d(S, T) = w(S - T) + w(T - S) \quad (1)$$

と定義する。すなはち  $\iota(S, T)$  は、集合  $S$  と  $T$  の対称差（「  
「違」） $(S-T) \cup (T-S)$  に対する重みである。

[補題 1] 式(1)により与えられる距離  $d$  は、距離関数の性質を満す。

このことから、 $\iota$  は  $\Sigma^*, \Sigma^*$  上の一つの valuation  $\iota$  を与えれば、これにより (1) のように定義される距離関数  $d$  をもつ距離空間  $(\mathcal{T}, d)$  となる。

この空間の位相は一見すると valuation  $\iota$  に依存している  
ようみえるが、条件 (\*) がかなり強くて、以下に示すよ  
うに、 $\iota$  の違には無関係に定まる。すなはち

$\Sigma^* \times \Sigma^*$  の有限部分集合の全体、およびそれを合せたものを  $D$  と書く。また  $d_1, d_2 \in D$  に対して  $\iota$  の部分集合を次のように定める。

$$\pi(d_1, d_2) = \{S \mid S \in \mathcal{T}, d_1 \subset S, d_2 \subset \Sigma^* \times \Sigma^* - S\}$$

また  $d_1, d_2$  を  $D$  全体に渡って動かして得らるる  $\pi(d_1, d_2)$   
の族を  $\mathcal{D}^*$  とおく。すなはち

$$\mathcal{D}^* = \{\pi(d_1, d_2) \mid d_1, d_2 \in D\}$$

[補題 2]  $\mathcal{O}^*$  は  $\mathfrak{T}$  上の開集合の基の公理を満す。

これにより、 $\mathcal{O}^*$  の元の任意個の和集合として表わされる、 $\mathfrak{T}$  の部分集合の全体のを開集合族として、 $\mathfrak{T}$  は位相空間  $(\mathfrak{T}, \mathcal{O})$  となる。このとき次の定理が成り立つ。

[定理 2]  $(\mathfrak{T}, d)$  と  $(\mathfrak{T}, \mathcal{O})$  は同相である。

実は  $(\mathfrak{T}, \mathcal{O})$  は文献 [1] で述べられていく学習空間の部分空間である特性空間である。言語空間とも同相になる。

[1]によれば、この空間の位相的性質は次の程度に明らかにされていく。

[定理 3] 位相空間  $(\mathfrak{T}, \mathcal{O})$  は  $\mathcal{O}_1, \mathcal{O}_2$  可算公理を満し、コンパクト、可分かつ完全不連結である。また Hausdorff 空間、正則空間および正規空間である。具体的に距離関数を与えて、 $(\mathfrak{T}, \mathcal{O})$  と同相な完備かつ全有界な距離空間を構成できる。

この空間の特異性は  $\mathcal{O}^*$  の任意の元  $\pi(d_1, d_2)$  が開集合かつ閉集合というところにある。

上の定理にいう  $(\mathcal{X}, \delta)$  と同様な距離空間とは、たとえば  
先に構成した  $(\mathcal{X}, d)$  である。

空間  $\mathcal{X}$  はコンパクト距離空間であるから、 $\mathcal{X}$  の任意の無限部分集合は少なくとも一つ集積点をもつ。したがって、 $L$  が regular でないときには  $\mathcal{F}_L(\Sigma^*)$  は少なくとも一つ集積点をもつことになる。

このとき、§1 の末尾で設定した問題に次のようなる解答が  
与えられる。

[定理 4]  $x \in \Sigma^*$  とし、 $L \subset \Sigma^*$  とする。このとき次の  
条件は互いに同値である。

(a)  $[x]_L$  は有限的に特徴づけられる。

(b)  $\exists d_1, d_2 \in D$  が存在して

$$\pi(d_1, d_2) \cap \mathcal{F}_L(\Sigma^*) = \{\mathcal{F}_L(x)\}$$

(c)  $\mathcal{F}_L(x)$  が、 $\mathcal{F}_L(\Sigma^*)$  の孤立点

(d) 構成  $\mathcal{F}_L(\Sigma^*)$  のもとで  $\mathcal{F}_L(x)$  が学習可能。<sup>†)</sup>

---

†) この学習可能性の概念は文献 [2] による。

### § 3 文脈のカタストロフ

言語  $L \subset \Sigma^*$  が与えられたとき、 § 1 のようにして  $\Sigma^*$  上に同値関係  $\sim_L$  が与えられる。さらに、  $\Sigma^*$  に対する位相を、先に定義した写像

$$\delta_L : \Sigma^* \rightarrow \mathcal{P}$$

が連続になるような最弱のそれとして与える。

このように同値関係と位相の与えられた集合  $\Sigma^*$  の元は、カタストロフ理論的一般論 [3] に従って、2種類に分類できる。

[定義 2]  $x \in \Sigma^*$  が  $L$ -stable ( $L$  は  $\Sigma$  上の言語) とは、  $x$  の適当な近傍  $V$  が存在して、  $\forall y \in V$  に対して、  $x \sim_L y$  となることである。 $L$ -stable でないとき、  $L$ -catastrophic とする。

このとき次の定理が得られる。

[定理 5]  $x \in \Sigma^*$  とし、  $L \subset \Sigma^*$  とする。このとき次の条件は互いに同値である。

- (a)  $[x]_L$  は有限的に特徴づけられる。
- (b)  $x$  は  $L$ -stable。
- (c)  $[x]_L$  は  $\Sigma^*$  の開集合

(d)  $[x]_L$  は  $\Sigma^*$  の開かつ閉なる集合。

したがって,  $[x]_L$  が有限的に特徴づけられないと,  
 $x$  が  $L$ -catastrophic であることとは等価になる。

#### §4 おわりに

以上のようなどと, たとえば  $[x]_L$  が有限的に特徴づけられるための条件など, も最終的に言語  $L$  に対する条件にまで還元できなければ面白くない。

一般に, 言語  $L \subset \Sigma^*$  が与えられると, 上述のように  $\Sigma^*$  に合同関係  $\sim$  と, 位相が導かれるが, それらの性質を通して逆に  $L$  の性質を見る, という方法を考える。さしあたって,  
 $\forall x \in \Sigma^*$  が  $L$ -stable になるための,  $L$  に関する条件を考えたい。この問題に対する二, 三のコメントと示唆的な例を述べて, 本稿を終ることにする。

いうまでもなく,  $L$  が regular ならば,  $\forall x \in \Sigma^*$  は  $L$ -stable である。

$L$  が regular でなければ  $\mathcal{O}_L(\Sigma^*)$  は  $\omega$  の無限部分集合であり, したがって(定理3により)  $\omega$  がコンパクトである(とかう)  $\mathcal{O}_L(\Sigma^*)$  は  $\omega$  における少くとも一つの集積点をもつ。それがすべて  $\mathcal{O}_L(\Sigma^*)$  の外にあれば, 定理4によって,

$\forall x \in \Sigma^*$  は  $L$ -stable になる。しかし、写像  $\delta_L$  の特殊性によると、 $\delta_L(\Sigma^*)$  が集積点をもてば、そのうちの少なくとも一つは  $\delta_L(\Sigma^*)$  に入る — したがって  $L$  が regular でなければ  $\exists x \in \Sigma^*$  が存在して  $x$  は  $L$ -catastrophic になる — というのが予想である。次に、そのようになつてある例を与える。

[例]  $\Sigma = \{a, t\}$ ,  $L = \{a^m t^m \mid m \geq 0\}$

$\Sigma^*$  を次のように分割する。

$$\left\{ \begin{array}{l} L^P = \{a^m t^{m+p} \mid m \geq 1\}, \quad p \in N \\ L^{-P} = \{a^{m+p} t^m \mid m \geq 1\}, \quad p \in N \\ L^0 = L - \{\lambda\} \\ \{a^p\}, \quad p \in N \\ \{t^p\}, \quad p \in N \\ \text{その他} \end{array} \right.$$

このとき

$$\forall x \in L^P \quad \text{に対し} \quad \delta_L(x) = \{(a^{n+p}, t^n) \mid n \geq 0\}$$

$$\forall x \in L^{-P} \quad " \quad \delta_L(x) = \{(a^n, t^{n+p}) \mid n \geq 0\}$$

$$\forall x \in L^0 \quad " \quad \delta_L(x) = \{(a^n, t^n) \mid n \geq 0\}$$

$$\delta_L(a^p) = \{(a^n, t^{n+p}) \mid n \geq 0\}$$

$$\cup \{(a^n, a^g t^{n+p+g}) \mid n, g \geq 0\}$$

$$\delta_L(t^p) = \{(a^{n+p}, t^n) \mid n \geq 0\}$$

$$\cup \{(a^{n+p+g} t^g, t^n) \mid n, g \geq 0\}$$

$$\begin{aligned}\mathcal{F}_L(\lambda) &= \{(a^m, f^m) \mid m \geq 0\} \\ &\cup \{(a^m b^n, f^{m-n}) \mid m, n, m-n \geq 0\} \\ &\cup \{(a^{m-n}, a^n f^m) \mid m, n, m-n \geq 0\} \\ \mathcal{F}_L(\text{その他元}) &= \emptyset\end{aligned}$$

以上の二つから

$$\mathcal{F}_L(L^P) \cap \mathcal{F}_L(a^P), \mathcal{F}_L(L^{-P}) \cap \mathcal{F}_L(f^P), \quad P \in V$$

$$\mathcal{F}_L(L^\phi) \cap \mathcal{F}_L(\lambda)$$

以外は交わりをもたない二つがわかる。この二つから  $\phi \in \mathcal{F}_L(\Sigma^*)$  の唯一つの集積点であることがわかり、しかも  $\phi \in \mathcal{F}_L(\Sigma^*)$ 。したがって

$$\text{その他の } \Sigma^* \text{ は } \Sigma^*$$

の任意の元は  $L$ -catastrophic である。

### 参考文献

- [1] 相次, 上坂, 江原, 尾関: 学習空間の位相的性質, 電子通信学会誌, 56-D, 10 (1973), 561-568 または  
Sur l'espace topologique lié à une nouvelle théorie de l'apprentissage, Kybernetik (1974, 掲載予定).
- [2] 上坂, 相次, 江原, 尾関: 学習可能性の理論, ibid 56-D, 7 (1973), 416-423. または Theory of learnability, ibid, 13, 3 (1973), 123-132.

[3] R. Thom : *Stabilité structuelle et morphogénèse*,  
Benjamin (1972). または、佐藤 創：カタストロフ  
理論の基礎、ICS研究会夏期シンポジウム予稿(1973)。