

## 多値論理について

東大・理・数

細井 勉

“多値論理” といふとき、一般には、Łukasiewicz の多値論理を指すものと受取られがちである。しかし、Łukasiewicz の多値論理は、Rosser と Turquette の仕事によって、基礎論的には、一段落しており、興味もうすれていっているようである。また、記号論理を研究する手段としては、Łukasiewicz の多値論理は、たゞしで有用なモデルを与えてはいるが、という欠点も考えられる。記号“論理” の研究対象とはいささか異種のものであることが、その理由でもあろうか。

そこで、基礎論（特に数理論理学）においてよく利用されている多値論理と、そこのいくつかの結果について、簡単に紹介したい。この種の多値論理は、Łukasiewicz の多値論理が二値論理の一種の拡張であるように、やはり、二値論理の一種の拡張であるが、Łukasiewicz のものとは別

の方向へ拡張がなされたものである。

多値論理は、あくまでも、論理であるので、まず、“論理”の定義からはいじめねばならぬ。

## 1. 論理

論理を定義する方法はいろいろとあろう。

また、論理とは何か、と見る、見方もいろいろあろう。Łukasiewicz 系統(?)では、基本的な論理とは二値論理であり、その中の論理演算を本質と見て、論理を考えているようである。工学的応用などでは、このことは有効なのであろう。これとは別に、論理とは、*valid (provable) formula* の集合としてみて、代数的な意味の論理演算には重きをおかない見方もある。ここでは、後者の立場で、議論を展開したい。

範囲を、命題論理に限定しておくことにする。論理記号としては、 $\rightarrow$  (if……, then……),  $\&$  (and),  $\vee$  (or),  $\neg$  (not) の四つを考える。命題変数としては、アルファベットの小文字を用いる。普通のようにして、wff (well-formed formula) を定義する。wff を表わすのに、アルファベットの太文字を用いる。wff 全体の集合

を  $\mathcal{W}$  とする。

基礎論では、たいていの場合、“論理”を次のように定義する。

定義 1.1 wff の集合で、modus ponens と代入法則に関して用いたものを、“論理”とする。“論理”が公理系（or モデル）で定義されている場合、その“論理”に属す wff は、provable (or valid) であると言われた。“論理”全体を  $\mathcal{L}$  で表わす。

例 1.2 次の  $\mathcal{L}_0, \mathcal{L}_1, \mathcal{L}_{IK}, \mathcal{L}_J$  は論理である。

$\mathcal{L}_0 \stackrel{\text{def.}}{=} \mathcal{W}$

$\mathcal{L}_1 \stackrel{\text{def.}}{=} \{A \rightarrow A \mid A \in \mathcal{W}\}$

$\mathcal{L}_{IK} \stackrel{\text{def.}}{=} \{\text{二値論理で valid な wff}\}$

$\mathcal{L}_J \stackrel{\text{def.}}{=} \{\text{直観主義論理で provable な wff}\}$

定義により、論理とは、wff の集合なので、論理と論理の間に、集合の意味での包含関係  $\supset, \supseteq$ , 等が定義される。二つの論理が集合として一致することを、記号  $\supseteq$  で表わすことにする。

これにおいて、集合演算  $\cup$  と  $\cap$  を考えたい。

“modus ponens に関して閉じている” という条件から、 $\cup$  の定義に工夫が必要となる。

定義 1.3.  $\Lambda \neq \emptyset, \lambda \in \Lambda, \mathbb{L}_\lambda \in \mathcal{L}$  に対し、

$$\bigcap_{\lambda \in \Lambda} \mathbb{L}_\lambda \stackrel{\text{def.}}{=} \{A \mid A \in \mathbb{L}_\lambda \text{ for all } \lambda \in \Lambda\}$$

$$\bigcup_{\lambda \in \Lambda} \mathbb{L}_\lambda \stackrel{\text{def.}}{=} \bigcap \{ \mathbb{L} \in \mathcal{L} \mid \mathbb{L} \supset \mathbb{L}_\lambda \text{ for all } \lambda \in \Lambda \}$$

により、 $\cup$  と  $\cap$  を定義する。

系 1.4.  $\mathcal{L}$  は  $\supset$  を順序関係とし、 $\cup$  と  $\cap$  に関して、complete lattice である。

基礎論では、 $\mathbb{L} \mathbb{K} \supset \mathbb{L} \supset \mathbb{L} \mathbb{J}$  であるような論理  $\mathbb{L}$  (中間論理という) を取扱うことが多いため、

定義 1.5.  $\mathcal{J} = \{ \mathbb{L} \mid \mathbb{L} \mathbb{K} \supset \mathbb{L} \supset \mathbb{L} \mathbb{J} \}$

定理 1.6.  $\mathcal{J}$  は complete lattice であり、関係

$$\left( \bigcup_{\lambda \in \Lambda} \mathbb{L}_\lambda \right) \cap \mathbb{L} \supset \subset \bigcup_{\lambda \in \Lambda} (\mathbb{L}_\lambda \cap \mathbb{L})$$

は、ここで特長的である。

問題 1.7.  $\mathcal{L}$ ,  $\mathcal{I}$  の濃度は?

## 2. モデル

モデルにより論理を定義する手法も、いくつかあるがここでは、Łukasiewicz と類似の手法を用いることにする。(他にも、Kripke の手法等は有名である.)

モデル  $M$  の定義法はよく知られている通りである。しかし、念のため、はっきりさせておこう。

まず、truth value の集合  $V_M$ , designated value の集合  $D_M$  として  $V_M$  の一つの部分集合,  $V_M \times V_M$  から  $V_M \wedge$  の三つの関数  $\rightarrow_M, \&_M, \vee_M, V_M$  から  $V_M \wedge$  の関数  $\neg_M$  を用意する。  $f$  を,  $\{\text{命題変数}\}$  から  $V_M \wedge$  の関数 (assignment function) とする。 wff  $A$  に対し,  $f(A)$  の値とは,  $A$  の中の命題変数に対し  $f$  で定まる  $V_M$  の元を代入し,  $\rightarrow, \&, \vee, \neg$  をそれぞれ  $\rightarrow_M, \&_M, \vee_M, \neg_M$  で置きかえたとき, その結果として定まる  $V_M$  の元  $\alpha =$  ととする。

定義 2.1.  $M = (V_M, D_M, \rightarrow_M, \&_M, \vee_M, \neg_M)$  が論理  $\mathcal{L}$  のモデルであるというのを,

$$\mathcal{L} \subset \{A \mid A \in \mathcal{WV}, f(A) \in D_M, \text{ for all } f\}$$

により定義する。特に、論理  $\mathbb{L}$  というかわりに、略して、(多値) 論理  $M$  とも言う。  $M$  は  $(V_M, D_M)$  とか  $(V, D)$  とか、略記されることもある。

ある論理  $\mathbb{L}$  を定義するモデル (その存在は、すぐ後で述べる) は *unique* ではない。

定理 2.2.  $\forall \mathbb{L} \in \mathcal{L}$  に対し、  $M \supset \subset \mathbb{L}$  となるモデル  $M$  で、 $\#V$  が可付番であるものが存在する。

(証明)  $V_M = W$ ,  $D_M = \mathbb{L}$  ととれば明きらか。この場合、 $\#D_M$  も可付番である ( $\#\mathbb{L}$  は必ず可付番)。

この定理により、論理を問題とするかぎり、とにかく、可付番モデルを考えれば十分、であることがわかる。

定理 2.3.  $\mathbb{L} \in \mathcal{L}$  のモデル  $M$  において、  $u, v \in V_M$  に対し、  $u \geq v \iff u \xrightarrow{M} v \in D_M$

と定義すると、  $\geq$  は  $V_M$  に対する pseudo-order となる。

特に、  $\#D_M = 1$  のときは、order となる。

(証明略)

定義 2.4. モデル  $M$  が次の 4 条件を満足するとき,  
 $k$ -regular であるといふ。

$$(1) \# D_M = k \quad (1 \leq k \leq \infty)$$

$$(2) D_M \ni u, u \xrightarrow{M} v \Rightarrow D_M \ni v$$

$$(3) D_M \ni v \Rightarrow D_M \ni u \xrightarrow{M} v \text{ for all } u \in V_M$$

$$(4) M \in \mathcal{L}$$

(条件 (3) は次の (3') から得られるものである)

$$(3') D_M \ni v \Rightarrow \exists \text{ assignment function } f, \exists A \in M, \text{ s.t. } \\ f(A) = v$$

定理 2.5.  $k$ -regular モデル  $M$  ( $k > 1$ ) に対し,

$M \subset N$  であるような 1-regular モデル  $N$  が存在する。

(証明)  $V_M$  中の equivalence relation  $\sim$  を

$$u \sim v \Leftrightarrow D_M \ni u \xrightarrow{M} v, v \xrightarrow{M} u$$

により定義し,  $N = (V_M / \sim, D_M / \sim)$  とすればよい。

$\xrightarrow{N}$  等は, 代表元に対する  $\xrightarrow{M}$  等により定めればよい。

$\mathcal{L}$  の元である論理を考えると, 1-regular モデル  
 が本質的であることがわかる。

一般にはある元  $M$  においては,  $\# D_M = 1$  に reduce  
 できるとはかぎらない。たとえば,  $\mathcal{L}_1$  はその反例となる。

定義 2.4 は,  $\#D_M = 1$  に reduce できるための十分条件を述べたものであって, ぎりぎりのところを述べたものではない. しかし, その中の条件 (4) は少ししかゆるめられないであろう.

定理 2.6.  $\#V_M < \infty$  であるような 1-regular モデルで定義される論理は, 有限的に公理化できる (手続きがある) (証明略)

問題 2.7.  $\#V_M = \infty$  の場合, ある  $\omega$  は  $\omega$  の元での場合ではどうか?

1-regular モデル  $M$  では, 2.3 の  $\geq$  を  $V_M$  の順序とすると,  $V_M$  は  $\&_{M, \omega}$ ,  $V_M$  を  $\cup, \cap$  とした lattice であることがわかる. こまかい説明や定義は略すが, 次の定理は有名.

定理 2.8. 1-regular モデル  $\iff$  最大元をもつ relatively pseudo-complemented lattice.

問題 2.9. 一般の論理のモデル  $M$  では,  $V_M$  の lattice 構造は



次に, Łukasiewicz の多値論理に準じた論理を定義する。

定義 2.10.  $\mathcal{S}_n = (\{1, 2, \dots, n, \omega\}, \{1\})$  ( $1 \leq n \leq \omega$ )

$$u \xrightarrow{\mathcal{S}_n} v = \begin{cases} 1 & \text{if } u \geq v \\ v & \text{otherwise} \end{cases}$$

$$u \& v = \max\{u, v\}$$

$$u \vee v = \min\{u, v\}$$

$$\overline{\mathcal{S}_n} u = \begin{cases} \omega & \text{if } u \neq \omega \\ 1 & \text{if } u = \omega \end{cases}$$

$\Rightarrow \omega > i$  ( $1 \leq i \leq n$ ) とする。

定理 2.11. (1)  $\mathcal{S}_n \in \mathcal{I}$

$$(2) \mathcal{L} \mathcal{K} \supset \subset \mathcal{S}_1 \supsetneq \mathcal{S}_2 \supsetneq \dots \supsetneq \mathcal{S}_n \supsetneq \dots \supsetneq \mathcal{S}_\omega \supsetneq \mathcal{L} \mathcal{J}$$

(3)  $\mathcal{S}_i$  と  $\mathcal{S}_{i+1}$  の間の論理は存在しない ( $i = 1, 2, \dots$ )

(証明略)

定理 2.12.  $\mathcal{I}$  において

(1)  $\neg$  はどんな論理においても定義不能。

(2)  $\rightarrow$  と  $\&$  は  $\mathcal{S}_1$  においてのみ定義可能。

(3)  $\vee$  は  $\mathcal{S}_n$  ( $1 \leq n \leq \omega$ ) においてのみ定義可能。

(証明略)

## 3. operation

定義 3.1. モデル  $M_\lambda$  ( $\lambda \in \Lambda$ ) に対し, その直積を,

$$\prod_{\lambda \in \Lambda} M_\lambda = \left( \prod_{\lambda \in \Lambda} V_{M_\lambda}, \prod_{\lambda \in \Lambda} D_{M_\lambda} \right)$$

(  $\prod$  は直積を表わす ) とし, 論理演算を,

$$\prod u_{M_\lambda} \longrightarrow \prod v_{M_\lambda} \stackrel{\text{def}}{=} \prod (u_{M_\lambda} \rightarrow v_{M_\lambda})$$

のようにして定義する。これはモデルである。

定理 3.2.  $\prod_{\lambda \in \Lambda} M_\lambda = \bigcap_{\lambda \in \Lambda} M_\lambda$

問題 3.3. モデル  $M_\lambda$  ( $\lambda \in \Lambda$ ) に対し,  $\bigcup_{\lambda \in \Lambda} M_\lambda$  のモデルを得るためには, どのような, モデル上の演算を定義すればよいか?

定義 3.4.  $\mathcal{L} + A_1 + A_2 + \dots + A_n$  とは, 論理 (モデルをかまわない)  $\mathcal{L}$  に,  $A_1, A_2, \dots, A_n$  を公理として追加して得られる論理。

定理 3.5.  $\mathcal{L} \in \mathcal{J}$  とし,  $A, B$  は共通な命題変数をもたないとする.

$$(1) (\mathcal{L} + A) \cup (\mathcal{L} + B) \supseteq \mathcal{L} + A + B \supseteq \mathcal{L} + A \& B$$

$$(2) (\mathcal{L} + A) \cap (\mathcal{L} + B) \supseteq \mathcal{L} + A \vee B$$

$\mathcal{J}$  の元の 1-regular モデル  $M_1, M_2$  に対し,  $N = M_1 \uparrow M_2$  として次のようなモデルを考えることがある. すなわち, lattice  $V_{M_1}$  の上に  $V_{M_2}$  をのせて (ie,  $V_{M_2}$  の元は  $V_{M_1}$  の元より大きいとする)  $V_{M_1}$  の最大元と  $V_{M_2}$  の最小元を同一視して得られる lattice を, 定理 2.8 によるモデルと見て, それを  $N$  とする.

問題 3.6.  $\mathcal{S}_1$  に operation を施して  $\mathcal{J}$  の元をすべて得るためには, どのような operation を用意すればよいか. (直積と  $\uparrow$  だけでは足りない).

#### 4. 分類

$\mathcal{J}$  の元の分類を考える.

定義 4.1  $\mathcal{S}_n = \{ \mathcal{L} \in \mathcal{J} \mid \mathcal{L} \cup \mathcal{S}_\omega \supseteq \mathcal{S}_n \} \quad (1 \leq n \leq \omega)$

定理 4.2.  $\mathcal{J} = \sum_{n=1}^{\omega} \mathcal{S}_n$  (直和)

定義 4.3.  $Z = ((a \rightarrow b) \rightarrow c) \rightarrow (((b \rightarrow a) \rightarrow c) \rightarrow c)$

$$K = ((a_1 \rightarrow a_0) \rightarrow a_1) \rightarrow a_1$$

$$X_n = \bigvee_{1 \leq i < j \leq n+1} ((a_i \rightarrow a_j) \& (a_j \rightarrow a_i))$$

$$R_n = a_1 \bigvee (a_1 \rightarrow a_2) \bigvee (a_2 \rightarrow a_3) \bigvee \dots \bigvee (a_{n-1} \rightarrow a_n) \bigvee a_n$$

$$\begin{cases} P_1 = K \\ P_{i+1} = ((a_{i+1} \rightarrow P_i) \rightarrow a_{i+1}) \rightarrow a_{i+1} \quad (i \geq 1) \end{cases}$$

$$\mathbb{L} P_n = \mathbb{L} \mathcal{J} + P_n$$

定理 4.4. (1)  $\mathcal{S}_n \supset \subset \mathbb{L} \mathcal{J} + R_n \supset \subset \mathbb{L} \mathcal{J} + P_n + Z \quad (n < \omega)$

(2)  $\mathcal{S}_\omega \supset \subset \mathbb{L} \mathcal{J} + Z$

定理 4.5.  $\mathcal{S}_n$  と  $\mathbb{L} P_n$  は  $\mathcal{S}_n$  の最大元と最小元.

定義 4.6.  $r(\mathbb{L}) = \min \{i \mid X_i \in \mathbb{L}\}$

定理 4.7. (1)  $\mathbb{L} \in \mathcal{S}_n \Rightarrow r(\mathbb{L}) \geq n+1$

(2)  $r(\mathbb{L}) = \omega \Rightarrow \mathbb{L}$  は有限モデルを持たない.

(3)  $\mathcal{S}_\omega$  の元は有限モデルを持たない.

(4)  $\mathcal{L} \mathcal{J} + A \in \mathcal{S}_n (n < \omega) \Rightarrow A$  は少なくとも  $n$  個の命題変数をもつ。

問題 4.8. (1)  $\mathcal{L} \mathcal{I} P_n$  のモデルは?

(2)  $\mathcal{S}_n \ni \mathcal{L}$  のとき,  $\mathcal{L} \supset \subset \mathcal{L} \mathcal{J} + A$  となるような  $n$  変数の wff  $A$  を定め得るか。

(3)  $\kappa(\mathcal{L}) = n$  のとき,  $\mathcal{L}$  に対し,  $\#V = n$  のモデルを与え得るか。Yes という説もあるが, 多分 no?

(4) 1-regular モデルでは, かならず, 最小元のすぐ上の元が一つしかないような, 同値なモデルを見つけ得るか。Yes という説もあるが, 多分 no?

(5)  $\mathcal{S} \ni \mathcal{L}$  に対し,  $\mathcal{L}$  が finite model を持たないことの有限的な判定法は?

(6) モデルが separable axiomatization (定義略) をもつための条件は?

(7)  $M \uparrow N$  の公理化は?