

自己認識論理における拡張世界の一構成法

7J-5

森馬 純一 馬場口 登 手塚 慶一

大阪大学 工学部

1. まえがき

人間が行う推論方式の1つに不完全な知識や常識に基づいた推論がある。このような推論機構は非単調推論と呼ばれ、古典的論理で定式化することは不可能である。Moore によって提唱された自己認識論理(Autoepistemic Logic)[1][2]は非単調推論を定式化する論理の1つである。さて、自己認識論理における重要な概念として、拡張世界(extension)が挙げられる。これは古典的論理における定理集合に相当する。

本稿では、命題自己認識論理を対象とし、可能世界意味論に基づいた拡張世界の構成手続きを提案する。

2. 自己認識論理の概略

自己認識論理はMcDermottらのnonmonotonic logic[3]を拡張した論理である。その特徴として、論理を理想的なエージェントの信念に基づいた推論モデルとしてとらえている点がある。自己認識論理では、古典的論理の世界に様相記号 L を導入し世界を拡張する。すなわち、 Lp を論理式として許し、 L には「…を信じている」という意味を与えている。

また、式の集合全体はエージェントが持っている信念すべてを表すものと考えられ、これを自己認識論理と呼ぶ。ここで理想的なエージェントがもつ自己認識論理 T は次の安定性の諸条件を満たす。

- ・ T は論理的帰結のもとに閉じている。
- ・ $p \in T$ ならば $Lp \in T$ である。
- ・ $p \notin T$ ならば $\sim Lp \in T$ である。

ここで、前提が与えられたときにエージェントが持ちうる信念の集合はどのようになるか、すなわち前提のもとにエージェントはどんな推論結果を導きうるかということが重要な問題となる。前提となる式の集合 A が与えられたとき、理想的なエージェントが持ちうる信念の可能な集合 T は、次の不動点方程式として定義される。

$$T = \{ \psi \mid A \cup \{ Lp \mid p \in T \} \cup \{ \sim Lp \mid p \notin T \} \vdash \psi \} \quad (1)$$

このような T を A の安定な拡張世界という。拡張世界は A により複数個存在することもあり、また存在しないこともある。拡張世界は自己認識論理による推論結果に相当するものであり、それを求めることが自己認識推論そのものであるといえる。

ところが、拡張世界が不動点方程式として定義されて

いるため、ある適当な T を選択し、それが(1)式を満足するか否かを定める必要がある。このことは拡張世界を順次構成していく方法が存在しないということを意味し、自己認識論理の非構成性が問題点として残ってくる。

3. 可能世界意味論の導入

上の問題点を解決するために、自己認識論理に有限のモデルを与えるような新しい意味論を与えることにする。そのような意味論に、様相論理におけるKripkeの可能世界意味論[4]がある。ここでは、命題自己認識論理を可能世界意味論により考察していく。

可能世界意味論とは想定されるいろんな場面に相当する複数個の可能世界をモデルとして立てるという考えである。式の集合は可能世界の集合(構造)として表現されるが、このとき可能世界間の到達関係が問題となり、それをどう定義するかによって表現される論理体系が異なる。これまでの研究[2]により、安定な自己認識論理は、ある完全な $S5$ 構造のどの世界においても真となる式の集合により表現できることが判明している。ここで、完全な $S5$ 構造とは可能世界間の到達関係が同値関係であると定義されている構造である。完全な $S5$ 構造 K は次の2つの性質を持っている。

- ・ 各命題定数への真理値の割当は K の各世界 w で定められている。
- ・ Lp なる形の式の真理値は K によって定義され、 K のすべての世界で p が真となるとき、またそのときに限り Lp は真となる。

このことから、自己認識論理 T に対する解釈は完全な $S5$ 構造 K および命題定数への真理値の割当 V により定義されることがわかる。これを T の可能世界解釈と呼び(K, V)で表す。

さて可能世界意味論上で自己認識論理を考えると、拡張世界に関して次の定理が成り立つ。

[定理] K を安定な自己認識論理 T を表す完全な $S5$ 構造とすると、次の2つは同値である。

- ・ T が前提 A の拡張世界である。
- ・ A の各式が真となるどの T の可能世界解釈(K, V)についても、 V の真理値の割当に一致する可能世界 w が K に含まれ、かつ K のどの可能世界 w でも A の各式が真となる。

4. 拡張世界構成手続き

本手続きは、前に述べた定理に基づいている。すなわち、これは、与えられた前提Aに対して、定理を満たす完全なS5構造を求める手続きに相当する。

以下にその手続きを記述する。

(I) 前提の集合Aに現れる全てのLPなる形の式をすべて取り出し、その集合を $A_L = \{Lp_1, \dots, Lp_n\}$ とし、全ての命題定数の集合を $A_c = \{c_1, \dots, c_m\}$ とする。

(II) A_L に含まれる各式に対する真理値の割り当てを考える。それらは $n = 2^m$ 通り存在し、 U_1, \dots, U_n と表す。同様に A_c に含まれる各命題定数への真理値の割り当てを考える。それらは $m = 2^m$ 通り存在し、 V_1, \dots, V_m と表す。

(III) 下のような表を用意し、以下の①~③を実行する。

$U \setminus V$	V_1	V_2	...	V_m	K	ラベル
U_1						
U_2						
\vdots						
U_n						

① Aの各式に U_i ($i = 1, \dots, n$) 及び V_j ($j = 1, \dots, m$) を与える。このとき、Aの全ての式が真となるとき、表の U_i と V_j の交わる欄に“1”を書き入れ、そうでない場合は表に“0”を書き入れる。

この操作を、全ての U_i と V_j の組合せに対して行う。

② 各行について、 U_i と V_j の交わる欄を“1”とする V_j の集合を作り、これを各行のKの欄に書き入れる。

③ $1 \leq i \leq n$ に対して、 K_i が次の条件を満たすか否かを調べる。

(i) $K = \emptyset$ ではない。

(ii) $A_L = \{Lp_1, \dots, Lp_n\}$ に含まれる各 Lp_k なる式について、

- U_i によって Lp_k に真が割り当てられているとき、Kに含まれる全てのVで p_k が真である。
- U_i によって Lp_k に偽が割り当てられているとき、Kに含まれる少なくとも1つのVで p_k が偽となる。

ただし、pがさらにLqなる形の式を含むとき、Lqの真理値は U_i に従うものとする。

これらの条件を満たすとき、ラベルの欄に“C”(consistent) を、そうでないとき、“I”(inconsistent) を書き入れる。このようにして表の空欄を全て埋める。

(IV) K_i に“C”とラベル付けされているとき、それは安定な拡張世界を表す完全なS5構造となる。ただし、 K_i の要素であるそれぞれの真理値の割り当てVは、Vに一致する1つの可能世界であるとする。

次に本手続きの適用例を記す。

<例1> $A = \{\sim LP \rightarrow Q, \sim LQ \rightarrow P\}$

- (I) $A_L = \{LP, LQ\}$ $A_c = \{P, Q\}$
 (II) $U_1 = \{LP, LQ\}$ $V_1 = \{P, Q\}$
 $U_2 = \{LP, \sim LQ\}$ $V_2 = \{P, \sim Q\}$
 $U_3 = \{\sim LP, LQ\}$ $V_3 = \{\sim P, Q\}$
 $U_4 = \{\sim LP, \sim LQ\}$ $V_4 = \{\sim P, \sim Q\}$

(III)

$U \setminus V$	V_1	V_2	V_3	V_4	K	ラベル
U_1	1	1	1	1	$\{V_1, V_2, V_3, V_4\}$	I
U_2	1	1	0	0	$\{V_1, V_2\}$	C
U_3	1	0	1	0	$\{V_1, V_3\}$	C
U_4	1	0	0	0	$\{V_1\}$	I

(IV) 拡張世界は2つ存在し、それらは、

- $T_1 : K_2 = \{\{P, Q\}, \{P, \sim Q\}\}$
 $T_2 : K_3 = \{\{P, Q\}, \{\sim P, Q\}\}$ と表される。

<例2> $A = \{\sim LP \rightarrow P\}$

- (I) $A_L = \{LP\}$ $A_c = \{P\}$
 (II) $U_1 = \{LP\}$ $V_1 = \{P\}$
 $U_2 = \{\sim LP\}$ $V_2 = \{\sim P\}$

(III)

$U \setminus V$	V_1	V_2	K	ラベル
U_1	1	1	$\{V_1, V_2\}$	I
U_2	1	0	$\{V_1\}$	I

(IV) すべてのKは“I”とラベル付されたので、拡張世界は存在しない。

5. まとめ

本稿では、命題自己認識論理を対象に、拡張世界の具体的な構成手続きを示した。本手続きの基礎をなす概念は一階述語論理にも成り立つが、そのままの形では適用できない。なお、本手続きの停止性、および得られた結果の健全性・完全性を定理として証明したが、紙面の都合により割愛する。

《参考文献》

[1] R.C.Moore: Semantical Considerations on Non-monotonic Logic, Proc. 8th IJCAI, pp.272-279 (1983).
 [2] R.C.Moore: Possible-World Semantics for Auto-epistemic Logic, AAAI Non-Monotonic Reasoning Workshop, pp.344-354 (1984).
 [3] D.McDermott and J.Doyle: Non-monotonic Logic I, Artif.Intell., Vol.13, No.1/2, pp.41-72 (1980).
 [4] G.E.Hughes and M.J.Cresswell: An Introduction to Modal Logic, Methuen (1968).