

実世界モデルに基づく
言語NAIVEの論理体系

日野克重

富士通(株)

言語NAIVEは、実体、関係、行為、主体、および場などの基本要素から構成される実世界モデルに基づいて対象を記述する実行可能な仕様記述言語である。

本稿では、その論理体系を提示する。当論理体系は、上に述べた実世界モデルを形式化した体系であり、オブジェクト論理、時区間論理、並行論理、および開放型論理などの側面をあわせもった総合的論理体系になっている。

The Logical System of The Language NAIVE
that is based on Real World Model

Katsushige HINO

FUJITSU Ltd.

NAIVE is an executable specification language that is based on a real world model. In this paper, the logical system of the language NAIVE is proposed.

The logical system is the one formalizing the real world model which is composed of concepts such as entity, relation, action, agent, field, and so on.

1. はじめに

言語NAIVEは、実体、関係、行為、主体、および場などの基本要素から構成される実世界モデルに基づいて対象を記述する実行可能な仕様記述言語である。文献4)ではその実世界モデル、言語仕様、記述例、ならびに、記述・実行実験の結果を中心にNAIVEの全体像を示した。本稿では言語NAIVEの論理体系に焦点を当てて議論する。

言語NAIVEの論理体系をあらためて提示することには次のような意義があると考えられる。

- ・ 言語NAIVEの言語仕様に対して形式的意味論を与える。これにより、当言語で記述された仕様の検証や当言語による技術者間のコミュニケーションのための論理的基礎とする。
- ・ 言語NAIVEの実世界モデルは、複数の行為主体による並行協調動作、オブジェクト概念、ならびにデータベースの永続性や更新に関する概念などの重要なソフトウェア概念を統一的に含んでいる。したがって、その形式化は、これら諸概念を一つの枠組の中に収めた総合的なソフトウェア論理の提案になる。当論理体系は、伝統的論理との連続性ならびに自然語の意味論との親近性を尊重して設計されている。その結果、当論理体系は、次のような特徴をあわせもった論理体系になっている。

- ① モンタギューの内包論理の枠組の中に固有の世界観を注入した論理系である。
- ② 実在性、種、および属性などの実体概念を形式化したオブジェクト論理系²⁾である。
- ③ 行為概念にもとづく時区間論理系である。
- ④ 自律的主体が場を介して相互干渉する並行論理系である。
- ⑤ 神および天使の世界外存在を導入した開放型論理系である。

以降、2章では言語NAIVEの概要を示す。3章では論理体系の骨子を述べ、4章では論理体系の詳細を形式的に提示する。5章では、それを用いた論理計算の例を示す。6章はむすびである。

2. 言語NAIVEの概要

言語NAIVEの概要の理解のため、その背後に設定した世界モデル(図-1および図-2参照)ならびにNAIVEによる仕様記述例(図-3)を示す。

ここで示した実世界モデルは、個体と関係の概念からなる述語論理的世界モデルの上に実体概念、行為概念、行為主体の概念、および世界外存在の概念などを融合的に付加したものといえる(それぞれの概念を導入する必要性や効果については文献4)で論じた)。これらの概念をすべて統一的に含む形式的体系を提示するのが、以降本論文の主題である。なお、言語NAIVEの言語仕様は、当論理体系の構文規則に糖衣を施したものと見える。

3. 論理体系の骨子

当論理体系の骨子を述べる。

(1) 基本的枠組み - 内包論理 -

当論理体系はモンタギューの内包論理^{2), 3)}をその基本的枠組みとしている。内包論理を枠組みとして採るのは、主に次の理由による: ①タイプの概念がある。こ

れは、自然言語の品詞概念の吸収に好都合であり、かつ実世界の構造を表すのに有用である; ②可能世界の概念をもつ。この概念は対象世界の動的側面を記述する論理系にとって必須である。③内包論理は、純論理的には、2ソートでタイプ付きのラムダ論理と同一視でき、世界観に関して無色である。このことはNAIVE固有の世界観を盛り込む上で好都合である。

(2) 実体の概念 - オブジェクト論理 -

本論理体系ではタイプの概念が実体に関する概念(実在性、種、および属性など)を形式的に表現するものとして働く。すなわち、実体とはタイプeの対象のことであり個々の実体は集合D_eの要素と同一視される。したがって本論理体系では、実体の自己同一性(オブジェクト同一性)とは、集合の要素の自己同一性のことになる。

実体の実在性を表すものとしては、論理定項be(およびnil)が導入されている。この実在性は、述語論理における存在概念とは異なるものであり、むしろ自然言語における「在る(無い)」の概念に近い。

種とは、タイプeのもとに定義されるタイプe₁, ..., e_nのことであり、タイプeの間に定義される半順序関係は、種間の階層(包含)関係を表し、オブジェクト指向で言うところの継承の現象はこれにより説明される。

属性とは、タイプ<ee>, <en>, あるいは<ek>の対象である。AがA ≤ e_nなるタイプであるとき、タイプ<Ae>, <An>, あるいは<Ak>の対象はそれぞれ、種Aの属性である。これに対して、<eⁿ t>は関係を表すタイプである。タイプ<ee>は、ある実体の属性が再び実体であることを示しており、これはいわゆるオブジェクト共有の概念に対応する。

(3) 行為の概念 - 時区間論理, フレーム問題 -

基本タイプとしてp(行為)を導入している。本論理体系においては、行為とは、ある命題(事実)を成立させることである。タイプpの整合式(行為式)の解釈はその行為の主体と、その行為が継続する時区間とを与えられてはじめて定まるものとされる。こうして当論理体系は、おのずと、行為主体概念をともなう時区間論理系になる。

当論理体系はまた、事態(言い換えればデータ)の永続性を扱う。これは、いわゆるフレーム問題を導くことになるが、それに対しては、極小変化モデルの概念によって対応する。フレーム問題の解決に極小変化モデルの概念を用いることは、佐藤等⁶⁾によってすでに提案されているが、当論理体系における極小変化モデルの概念はそれが述語論理に拡張され、かつ、多数のエージェントによる並行協調動作にも適用可能になっている点特徴的である。

(4) 行為主体の概念 - 並行論理 -

行為主体の概念は、並行動作の単位を表現するものとして、並行論理としての当論理体系において中心的な役割を果たす(4章全体がそれを説明する)。また当論理体系では、行為主体は世界(場)を介して相互干渉するというモデルを採っているため、行為主体間の直接通信の概念は導入されていない。当論理体系においては、世界の状態についての情報は定項が担うことになる。

(5) 世界外存在の概念 - 開放型論理 -

世界外存在の概念として、天使の概念が導入されている。この概念は、世界内の存在ではないが世界を変更する行為主体にはなりえるものの象徴である。これにより開放型システムにおけるシステム外からの外乱やシステムへの操作が多重並行的に行われる現象を形式的に表現

- ① 実体と関係 : 世界の中にはいくつかの実体が存在し、それらの中には種々の関係が成り立っている。実体とは、種が付与された個体のことである。実体は、実在性をもっている。実体はまた、いくつかの属性をもちえる。なお、成立している関係をことを事態とよぶ。世界の状態とは、事態の集まりのことである。
- ② 行為と変化 : 世界の状態は時間とともに変化する。そして、その変化は行為によってたらされる。行為とは、世界の状態を参照しながら新たに事態を成立(非成立)させることである。行為には麻絡がある。
- ③ 行為主体 : 行為にはかならずその行為の主体が唯一存在する。行為主体になり得るのは、実体と天使だけである。行為主体たちは、それが実在しているかぎりその行動本性にしたがって、世界をながめながら、おのおの独立に行動する。
- ④ 神と天使 : 世界を創成するのは神である。神の意思は天使を介して世界に伝えられる。神は、世界の不変的性質、すなわち、どんな実体および関係が世界に現れ得るか、ならびに、実体および天使がどう行動するものか(それらの行動本性)を知っている。天使は行動するが、実在しない。
- ⑤ 論理 : 世界はつねに論理にしたがっている。

図-1 言語NAIVEの実世界モデル
Fig.1 The real world model of the language NAIVE.

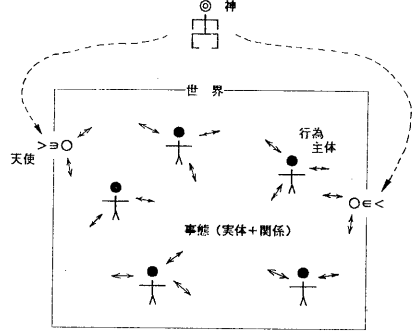


図-2 言語NAIVEの実世界モデル(図解)
Fig.2 The figure of the real world model of NAIVE

〔飲酒する哲学者〕¹⁾

問題: 哲学者達が飲酒する。哲学者の傍には何個かのテーブルが置ける。それらのテーブルは複数の哲学者によって共有され得る。テーブルの上には、いろいろな種類の酒ビンが何個でも置ける。哲学者達は、一度に何種類かの酒を飲みたくなり、そのときには、それらすべての種類の酒ビンが飲めるようになると飲酒をはじめる(他の哲学者が飲んでいる酒ビンは飲めない)。渴きか癒えたら、ビンは、元のテーブルに戻される。なお、哲学者達は、自分の傍にあるテーブルの上の酒しか飲めない。この繁雑のシミュレーションを行う。

(言語NAIVEでの記述)

☆ (the. 哲学者:p) ≡	* 哲学者とは次のように行動するものである *
WHILE the. 哲学者:p=be	* すなわち、それが実在するかぎり *
DO	* 以下をおこなう *
UNTIL the. 哲学者:p=thirsty	* のどが弱くまで *
the. 哲学者:p=tranquil	* 平静であり、のどが弱くと、 *
WHEN (for all. want (the. 哲学者:p,*) . 酒種:m	* かれが欲するすべての酒種について *
some. (of-the. 酒種:m). (not-drunk). ビン	* 少なくとも一本づつ、だれも飲んでいない *
= near-the. 哲学者:p)	* ビンが、かれの近くにあるという状態に *
DO	* なるのを待って *
FOR all. want (the. 哲学者:p,*). 酒種:m	* それらのビンを *
the. 哲学者:p=drinking-	* 飲み始める *
some. (of-the. 酒種:m). (not-drunk).	* *
(near-the. 哲学者:p). ビン	* *
WHEN the. 哲学者:p=not-thirsty	* そして渴きか癒えたと *
the. 哲学者:p=not-drinking-all. ビン	* それらを飲むのをやめる *
END	* *
END	* *
'飲みたい': p :x :y :z' ≡	* 飲みたいコマンドが投入されると *
DO	* *
the. 哲学者:p=want-the. 酒種:x and	* その哲学者 p は、(どの渴きを覚え) *
the. 哲学者:p=want-the. 酒種:y and	* このコマンドで指定された酒種x,y,zを *
the. 哲学者:p=want-the. 酒種:z	* 欲するようになる *
END	* *
'飲みたくない': p' ≡	* 飲みたくないコマンドが投入されると *
DO (the. 哲学者:p=not-thirsty)	* その哲学者は、のどの渴きか癒える *
'哲学者生成': p' ≡	* 哲学者生成コマンドが投入されると *
DO (the. 哲学者:p=be)	* 名前pをもつ哲学者を誕生させる *
'テーブル生成': t' ≡	* テーブル生成コマンドが投入されると *
DO (the. テーブル:t=be)	* 名前tを持つテーブルを生成する *
'配置': a :b' ≡	* 配置コマンドが投入されると *
DO (the. 物:a=by-the. 物:b)	* 指定された物aと物bを隣同士に配置する *
'酒種': m' ≡	* 酒種定義コマンドが投入されると *
DO (the. 酒種:m=be)	* 指定された酒種mを定義する *
'ビン生成': m :t' ≡	* ビン生成コマンドが投入されると *
DO	* *
some. ビン:b=be and	* 新たなビンを作る *
the. ビン:b=of-the. 酒種:m and	* そのとき、そのビンの酒種をmとし *
the. ビン:b=on-the. テーブル:t	* テーブルtの上に置く *
END	* *
(the. ビン:b=drunk) ≡	* ビンが飲まれているということは、だれか *
(some. 哲学者:drinking-the. ビン:b)	* がそのビンを飲んでいるということである *
(the. 哲学者:p=tranquil) ≡	* 哲学者が平静であるということ *
(the. 哲学者:p=not-thirsty)	* かれのどが弱くないということ *
(the. 哲学者:p=thirsty) ≡	* 哲学者のどが弱まっているということ *
(the. 哲学者:p=want-some. 酒種)	* なにかしかの酒種を飲しているということ *
(the. ビン:son-some. テーブル:t where	* ビンが哲学者の近くにあるということ *
(the. テーブル:t=by-the. 哲学者:p or	* そのビンが *
the. 哲学者:p=by-the. テーブル:t))	* その哲学者の傍にあるテーブルの上にある *
	* という事 *

図-3 飲酒する哲学者問題のNAIVEによる仕様記述
Fig.3 The specification of the drinking philosophers problem written in NAIVE.

することが可能になる。

4. 論理体系詳論

本章では論理体系を形式的に示す。

4.1 構文論

YA. タイプ

YA1. タイプの集合

タイプ集合Tyは、以下を満たす最小集合である。

- ① $e, g, t, p, n, k \in Ty$
- ② $e_i, \sim, en \in Ty$
- ③ $u \in Ty$ かつ $v \in Ty$ ならば $\langle uv \rangle \in Ty$
- ④ $u \in Ty$ ならば $\langle su \rangle \in Ty$

YA2. タイプの階層

タイプ集合上では半順序関係 \leq が定義されており、以下の条件を満たしている。

- ① $e_i, \sim, en \leq e$
- ② $x \leq u$ かつ $y \leq v$ ならば $\langle xy \rangle \leq \langle uv \rangle$

YB. 整合式

YB1. 定項と変項

- ① それぞれのタイプu (タイプgを除く) に対して、可算個の非論理定項 C_u^1, C_u^2, \sim と可算個の変項 x_u^1, x_u^2, \sim がある。
(論理定項は、YB2の構文規則により導入される)
- ② すべての非論理定項は、基礎定項と派生定項とに分類される。(なお、誤解のない場合、論理定項beおよびnilをそれぞれ基礎定項および派生定項の一つとして扱うことがある。)
- ③ 非論理定項のうち、そのタイプがpまたは $\langle vp \rangle$ の形のもので行爲的定項、それ以外のものを非行爲的定項とよぶ。(ここで、 $\langle a \sim \langle bc \rangle \sim \rangle$ のようなタイプも、 $\langle uc \rangle$ の形をしているものとみなす。以降同様。また、誤解のない限り、論理定項beおよびnilを非行爲的定項として扱うことがある。)

YB2. 構文規則

タイプu (タイプgを除く) の整合式の集合 W_u を、以下のように帰納的に定義する。なお、 $u \leq v$ ならば $W_u \subseteq W_v$ である。

- ① すべての定項 C_u について、 $C_u \in W_u$.
- ② すべての変項 x_u について、 $x_u \in W_u$.
- ③ $A \in W_{\langle uv \rangle}$ かつ $B \in W_u$ ならば、 $\langle AB \rangle \in W_v$.
- ④ $A \in W_v$ でかつ $x \in W_u$ (xは変項) ならば $\langle \lambda x \cdot A \rangle \in W_{\langle uv \rangle}$.
- ⑤ $A, B \in W_u$ ならば、 $\langle A \equiv B \rangle \in W_t$.
- ⑥ $A \in W_u$ ならば、 $\langle \uparrow A \rangle \in W_{\langle su \rangle}$.
- ⑦ $A \in W_{\langle su \rangle}$ ならば、 $\langle \downarrow A \rangle \in W_u$.
- ⑧ $A \in W_e$ ならば、 $\langle be A \rangle \in W_t$.
- ⑨ $A \in W_e$ ならば、 $\langle nil A \rangle \in W_t$.
- ⑩ $A \in W_t$ ならば、 $\langle \odot A \rangle \in W_p$.
- ⑪ $A \in W_p$ かつ $B \in W_p$ ならば $\langle A \Rightarrow B \rangle \in W_p$.
- ⑫ $A \in W_e$ ならば、 $\langle \star A \rangle \in W_p$.
- ⑬ $A \in W_t$ ならば、 $\langle \sim A \rangle \in W_t$.
- ⑭ $A \in W_t$ かつ $B \in W_t$ ならば $\langle A \wedge B \rangle \in W_t$.
- ⑮ $A \in W_p$ かつ $B \in W_p$ ならば、 $\langle A \text{ and } B \rangle \in W_p$.
- ⑯ $A \in W_t$ かつ $B \in W_t$ ならば $\langle A \vee B \rangle \in W_t$.
- ⑰ $A \in W_p$ かつ $B \in W_p$ ならば、 $\langle A \text{ or } B \rangle \in W_p$.
- ⑱ $A \in W_t$ かつ $B \in W_t$ ならば $\langle A \rightarrow B \rangle \in W_t$.

- ⑲ $A \in W_t$ かつ $B \in W_p$ かつ $C \in W_p$ ならば、 $\langle \text{IF } A \text{ B } C \rangle \in W_p$.
- ⑳ $x \in W_A$ (xは変項で $A \leq e$) かつ $B \in W_t$ かつ $C \in W_t$ ならば $\langle \Pi x_A B C \rangle \in W_t$.
- ㉑ $x \in W_A$ (xは変項で $A \leq e$) かつ $B \in W_t$ かつ $C \in W_p$ ならば $\langle \underline{\Pi} x_A B C \rangle \in W_p$.
- ㉒ $x \in W_A$ (xは変項で $A \leq e$) かつ $B \in W_t$ かつ $C \in W_t$ ならば $\langle \Sigma x_A B C \rangle \in W_t$.
- ㉓ $x \in W_A$ (xは変項で $A \leq e$) かつ $B \in W_t$ かつ $C \in W_p$ ならば $\langle \underline{\Sigma} x_A B C \rangle \in W_p$.
- ㉔ $N \in W_n$ かつ $x \in W_A$ (xは変項で $A \leq e$) かつ $B \in W_t$ かつ $C \in W_t$ ならば $\langle \ominus N x_A B C \rangle \in W_t$.
- ㉕ $N \in W_n$ かつ $x \in W_A$ (xは変項で $A \leq e$) かつ $B \in W_t$ かつ $C \in W_p$ ならば $\langle \ominus N x_A B C \rangle \in W_p$.
- ㉖ $N \in W_n$ かつ $A \in W_p$ ならば、 $\langle \text{REPEAT } N A \rangle \in W_p$.
- ㉗ $A \in W_t$ かつ $B \in W_p$ ならば、 $\langle \text{WHEN } A B \rangle \in W_p$.
- ㉘ $A \in W_t$ かつ $B \in W_p$ ならば、 $\langle \text{WHILE } A B \rangle \in W_p$.
- ㉙ $A \in W_{\langle ut \rangle}$ ならば、 $\langle \text{not } A \rangle \in W_{\langle ut \rangle}$.
- ㉚ $x \in W_A$ (xは変項で $A \leq e$) かつ $B \in W_t$ ならば、 $\langle \# x_A B_t \rangle \in W_n$.
- ㉛ $x \in W_A$ (xは変項で $A \leq e$) かつ $B \in W_t$ かつ $N \in W_n$ ならば、 $\langle \text{sum } x_A B_t N_n \rangle \in W_n$.
(その他+, ×, =, <などの通常の算術演算子, 数字, および真偽定項true, falseがあるが省略)

4.2 意味論

MA. モデル

MA1. フレーム

E, G, N , および K は次のような集合とする。

E : 空でない可算無限集合。

G : 空でない可算無限集合。なお、この中に特定の要素uがある。

N : 自然数の集合であり、その上では通常の数論が成り立つ。

K : 文字列の集合。

なお、 E, G, N , および K は互いに素である。

この上で、フレーム $\{ D_u \}_u$ ($u \in Ty$) を次のように定める。

- ① $D_e = E$ 実体領域
- ② $D_{e_i} \subseteq D_e$ 各種族領域
ただし、 D_{e_i} は可算無限集合である。
なお、 $u \leq v$ ならば $D_u \subseteq D_v$ である。
- ③ $D_g = G$ 天使領域
- ④ $D_t = \{ T, F \}$ 真偽値領域
- ⑤ $D_p = \{ T, F \}$ 行爲値領域
- ⑥ $D_n = N$ 自然数領域
- ⑦ $D_k = K$ 文字列領域
- ⑧ $D_{\langle uv \rangle} = \{ f / f : D_u \rightarrow D_v \}$ D_u から D_v への関数領域
- ⑨ $D_{\langle su \rangle} = \{ f / f : S \rightarrow D_u \}$ D_u の内包化

領域

ここで, $S = \{ \langle a, \langle i, j \rangle \rangle \mid a \in (D_e \cup D_o) ; i, j \in N, i \leq j \}$

MA2. 解釈

解釈とは、順序対 $\langle \{ D_u \}_u, h, m \rangle$ のことである。ここで、

- $\{ D_u \}_u$: MA1 で述べたフレーム。
- h : 行為主体関数。おのおのの $i \in N$ に対して、 $(D_e \cup D_o)$ の要素を割り当てる関数。
- m : 意味関数。論理定項 be および nil ならびに各非論理定項 C_u に対して $D_{\langle s_u \rangle}$ の要素を割り当てる関数。

正解釈 (モデル) は、以降のMBの意味規則を満たす。

MB. 意味規則

MB1. 定項についての意味規則

① 実体定項, 数定項, および文字列定項の意味は、行為主体や時刻にかかわらず、不変である：

- タイプ e , タイプ n , およびタイプ k のすべての非論理定項について
 - $m(C_e)(a, \langle i, j \rangle) = m(C_e)(b, \langle 0, 0 \rangle)$
 - $\quad \quad \quad = m_e(C_e)$
 - $m(C_n)(a, \langle i, j \rangle) = m(C_n)(b, \langle 0, 0 \rangle)$
 - $\quad \quad \quad = m_n(C_n)$
 - $m(C_k)(a, \langle i, j \rangle) = m(C_k)(b, \langle 0, 0 \rangle)$
 - $\quad \quad \quad = m_k(C_k)$

② 非行為的定項の意味は、行為主体に依存しない。また時区間にも依存せず、時点のみで決まる：

- あるいは $\langle vp \rangle$ の形でないすべてのタイプ u の定項について
 - $m(C_u)(a, \langle i, j \rangle) = m(C_u)(b, \langle i, k \rangle)$
 - $\quad \quad \quad = m_u(C_u)(i)$

③ 派生定項の意味はそれぞれ単独では定まらない。それは基礎定項たちの意味から定まる。

④ 世界の初期状態：

- すべての $X \in D_e$ について
 - $m(be)(0)(X) = F$
- すべての基礎定項 C_t について
 - $m_t(C_t)(0) = F$
- すべての基礎定項 C_p について
 - $m(C_p)(a, \langle 0, j \rangle) = F$
- すべての基礎定項 C_{un} について
 - $m_{un}(C_{un})(0)(X) = 0$
- すべての基礎定項 C_{uk} について
 - $m_{uk}(C_{uk})(0)(X) = \text{ブランク}$

⑤ 非実在物の属性と他との関係

- $m_t(be)(i)(X) = F$ ならば
- be 以外のすべての基礎定項 C について
 - $m(be)(i) \{ m_{ue}(C_{ue})(i)(*, X, *) \} = F$
 - $m_{ut}(C_{ut})(i)(*, X, *) = F$
 - $m_{up}(C_{up})(a, \langle i, j \rangle)(*, X, *) = F$
 - $m_{un}(C_{un})(i)(*, X, *) = 0$
 - $m_{uk}(C_{uk})(i)(*, X, *) = \text{ブランク}$

(ここで、 $(*, X, *)$ は、 $(X_1, \sim, X, \sim, X_m)$ の略記で、 m 個のパラメタの中の一つが X であることを表している。)

⑥ 無行為天使 u は世界を変化させない：

- $h(i) = u$ ならば
- すべての非行為的基礎定項 C について、
 - $m(C)(i) = m(C)(i-1)$

すべての行為的基礎定項 D について、

$$m(D)(a, \langle i, j \rangle) = F$$

MB2. 整合式についての意味規則

任意の整合式 W に対し、解釈 $M, \langle a, \langle i, j \rangle \rangle \in S$, および変項への値割り当て関数 α に関する意味値を与える関数を付値関数 V と呼ぶ。ここで、変項割り当て関数 α は、各変数 x_u に D_u の要素を対応させる関数である。付値関数 V は、以下を満足する。なお、以降、「 $V[M, \langle a, \langle i, j \rangle \rangle, \alpha, W]$ 」を「 $V_{a, i, j, \alpha}[W]$ 」と略記する。

① $V_{a, i, j, \alpha}[C_u] = m(C_u)(a, \langle i, j \rangle)$
(ただし、 $u \neq p, u \neq \langle vp \rangle$ のとき)

$V_{a, i, j, \alpha}[C_p] = T$ iff
 $h(i) = a$ かつ $h(j) = a$ かつ
 $m(C_p)(a, \langle i, j \rangle) = T$

なお、 C_p が基礎定項ならば、 $j = i + 1$ 。

$V_{a, i, j, \alpha}[C_{vp}](X) = T$ iff
 $h(i) = a$ かつ $h(j) = a$ かつ
 $m(C_{vp})(a, \langle i, j \rangle)(X) = T$

なお、 C_{vp} が基礎定項ならば、 $j = i + 1$ 。

② $V_{a, i, j, \alpha}[x_u] = \alpha(x_u)$

③ $V_{a, i, j, \alpha}[A_{uv} B_u] =$
 $V_{a, i, j, \alpha}[A_{uv}](V_{a, i, j, \alpha}[B_u])$

④ $V_{a, i, j, \alpha}[\lambda x_u \cdot A_v] =$
 $X \in D_u$ における値が $V_{a, i, j, \alpha}'[A_v]$ に
等しいような D_u から D_v の上への関数。
ここで、 $\alpha' = \alpha(x/X)$ 。

なお、 $\alpha' = \alpha(x/X)$ は x に対して X を割り当てる以外は α と同じ変数割り当て関数のことを表す。以降同じ。

⑤ $V_{a, i, j, \alpha}[A_u \equiv B_u] = T$ iff
 $V_{a, i, j, \alpha}[A_u] = V_{a, i, j, \alpha}[B_u]$

⑥ $V_{a, i, j, \alpha}[\uparrow A_u] =$
 $\langle a', \langle i', j' \rangle \rangle \in S$ に対する値が
 $V_{a', i', j', \alpha}[A_u]$ に等しいような、 S から
 D_u への関数。

⑦ $V_{a, i, j, \alpha}[\downarrow A_{\langle s_u \rangle}] =$
 $V_{a, i, j, \alpha}[A_{\langle s_u \rangle}](a, \langle i, j \rangle)$

⑧ $V_{a, i, j, \alpha}[\text{nil } A_e] = T$ iff
 $V_{a, i, j, \alpha}[be A_e] = F$

⑨ $V_{a, i, j, \alpha}[\odot A_t] = T$ iff
 $j = i + 1$ かつ
 $h(i) = a$ かつ $h(j) = a$ かつ
 $V_{a, j, k, \alpha}[A_t] = T$

⑩ $V_{a, i, j, \alpha}[A_p \Rightarrow B_p] = T$ iff
 $i < m < n < j$ なるただ一組の m, n があって
 $V_{a, i, m, \alpha}[A_p] = T$ かつ
 $V_{a, n, j, \alpha}[B_p] = T$ かつ
 $m < x < n$ なるすべての x について
 $h(x) \neq a$

⑪ $\exists ! i, j (i' < i < j < j')$;
 $V_{a, i, j, \alpha}[\star X_A] = T$ iff

$\alpha(x_A) = a$ かつ

$m(be)(i')(a) = F$ かつ

$m(be)(j')(a) = F$ かつ

$i' < k < j'$ なるすべての k について

$m(be)(k)(a) = T$

⑫ $V_{a, i, j, \alpha}[\sim A_t] = T$ iff

$V_{a, i, j, \alpha}[A_t] = F$

⑬ $V_{a, i, j, \alpha}[A_t \wedge B_t] = T$ iff

- $V_{a,i,j,\alpha} (A_t) = T$ かつ
 $V_{a,i,j,\alpha} (B_t) = T$
- ⑮ $V_{a,i,j,\alpha} (A_p \text{ and } B_p) = T$ iff
 $V_{a,i,j,\alpha} (A_p) = T$ かつ
 $V_{a,i,j,\alpha} (B_p) = T$
- ⑯ $V_{a,i,j,\alpha} (A_t \vee B_t) = T$ iff
 $V_{a,i,j,\alpha} (A_t) = T$ または
 $V_{a,i,j,\alpha} (B_t) = T$
- ⑰ $V_{a,i,j,\alpha} (A_p \text{ or } B_p) = T$ iff
 $V_{a,i,j,\alpha} (A_p) = T$ または
 $V_{a,i,j,\alpha} (B_p) = T$
- ⑱ $V_{a,i,j,\alpha} (A_t \rightarrow B_t) = T$ iff
 $V_{a,i,j,\alpha} (A_t) = F$ または
 $V_{a,i,j,\alpha} (B_t) = T$
- ⑲ $V_{a,i,j,\alpha} (IF A_t B_p C_p) = T$ iff
 $V_{a,i,j,\alpha} (A_t) = T$ ならば
 $V_{a,i,j,\alpha} (B_p) = T$
 $V_{a,i,j,\alpha} (A_t) = F$ ならば
 $V_{a,i,j,\alpha} (C_p) = T$
- ⑳ $V_{a,i,j,\alpha} (\Pi x_A B_t C_t) = T$ iff
 x_A に対する割り当てを除いて α と同じすべ
 での変項割り当て関数 α' について,
 $V_{a,i,j,\alpha'} (be(x_A) \wedge B_t) = T$ ならば
 $V_{a,i,j,\alpha'} (C_t) = T$
- ㉑ $V_{a,i,j,\alpha} (\text{II } x_A B_t C_p) = T$ iff
 x_A に対する割り当てを除いて α と同じすべ
 での変項割り当て関数 α' について,
 $V_{a,i,j,\alpha'} (be(x_A) \wedge B_t) = T$ ならば
 $V_{a,i,j,\alpha'} (C_p) = T$
- ㉒ $V_{a,i,j,\alpha} (\Sigma x_A B_t C_t) = T$ iff
 x_A に対する割り当てを除いて α と同じある
 変項割り当て関数 α' について,
 $V_{a,i,j,\alpha'} (be(x_A) \wedge B_t) = T$ かつ
 $V_{a,i,j,\alpha'} (C_t) = T$
- ㉓ $V_{a,i,j,\alpha} (\Sigma x_A B_t C_t) = T$ iff
 x_A に対する割り当てを除いて α と同じある
 変項割り当て関数 α' について,
 $V_{a,i,j,\alpha'} (be(x_A) \wedge B_t) = T$ かつ
 $V_{a,i,j,\alpha'} (C_p) = T$
- ㉔ $V_{a,i,j,\alpha} (\Sigma x_A \text{ true } \odot be(x_A)) = T$ iff
 x_A に対する割り当てを除いて α と同じある
 変項割り当て関数 α' について,
 $V_{a,i,j,\alpha'} (nil(x_A)) = T$ かつ
 $V_{a,i,j,\alpha'} (\odot be(x_A)) = T$
- ㉕ $V_{a,i,j,\alpha} (\Theta N_n x_A B_t C_t) = T$ iff
 x_A の割り当て値が異なる他は α と全く同じ
 で、かつ相互に異なる N 個の割り当て関数
 $\alpha_1 \sim \alpha_N$ があって、 $1 \leq k \leq N$ なるすべての
 k について
 $V_{a,i,j,\alpha_k} (be(x_A) \wedge B_t) = T$ かつ
 $V_{a,i,j,\alpha} (C_t) = T$
- ㉖ $V_{a,i,j,\alpha} (\text{O } N_n x_A B_t C_t) = T$ iff
 x_A の割り当て値が異なる他は α と全く同じ
 で、かつ相互に異なる N 個の割り当て関数
 $\alpha_1 \sim \alpha_N$ があって、 $1 \leq k \leq N$ なるすべての
 k について
 $V_{a,i,j,\alpha_k} (be(x_A) \wedge B_t) = T$ かつ
 $V_{a,i,j,\alpha} (C_p) = T$
- ㉗ $V_{a,i,j,\alpha} (\text{REPEAT } N_n B_p) = T$ iff
 $V_{a,i,j,\alpha} (IF (N_n \equiv 0) \odot \text{true})$

- $(B_p \Rightarrow (\text{REPEAT } (N_n - 1) B_p)) = T$
- ㉘ $V_{a,i,j,\alpha} (\text{WHEN } A_t B_p) = T$ iff
 $V_{a,i,j,\alpha} (IF A_t B_p$
 $(\odot \text{true} \Rightarrow (\text{WHEN } A_t B_p))) = T$
- ㉙ $V_{a,i,j,\alpha} (\text{WHILE } A_t B_p) = T$ iff
 $V_{a,i,j,\alpha} (IF A_t (B_p \Rightarrow$
 $(\text{WHILE } A_t B_p)) \odot \text{true}) = T$
- ㉚ $V_{a,i,j,\alpha} ((\text{not } A_{cut}) B_u) = T$ iff
 $V_{a,i,j,\alpha} (A_{cut} B_u) = F$
- ㉛ $V_{a,i,j,\alpha} (\# x_A B_t) =$
 $V_{a,i,j,\alpha'} (be(x_A) \wedge B_t) = T$ となる
 ような α' の個数。ここで、 α' は、 x_A に
 対する割り当てを除いて α と同じある変項へ
 の値割り当て関数。
- ㉜ $V_{a,i,j,\alpha} (\text{sum } x_A B_t C_n) =$
 $V_{a,i,j,\alpha'} (be(x_A) \wedge B_t) = T$ とな
 るようなすべての α' についての
 $V_{a,i,j,\alpha'} (C_n)$ の総和。
 ここで、 x_A は、 x_A に対する割り当てを除
 いて α と同じある変項への値割り当て関数。
 (その他 +, \times , =, < などの通常の算術演算子, 数
 字および真偽定項 true, false は通常の意味をもつ)

4.3 語用論 (仕様, 操作, 実行, 極小変化モデル)

P. 語用規則

- ① 仕様 : システムの仕様とは、次の形のタイプ
 t の整合式のことである。
 $(\uparrow A_u^i \equiv \uparrow B_v^j) \wedge \dots$
 $\wedge (\uparrow A_v^n \equiv \uparrow B_w^m)$
 ここで、整合式 A_u^i , \sim , A_v^n は、たかだか
 一つの非論理派生定項といくつかの変項のみから構
 成されているものでなければならない。
- ② システムの起動 : 仕様 S_t のシステムを起動
 するということは、
 $\forall \beta; \forall u, 0, 0, \beta (S_t) = T$
 なるモデル制約 (モデルに対して課せられる制約条
 件) を与えることである。
- ③ システムの操作 : 時点 k に操作コマンド A_p を
 投入するとは、
 $\exists i, j (k \leq i < j);$
 $V_{a,i,j,\alpha} (A_p) = T$ かつ
 $\forall x (x < i \vee j < x \rightarrow h(x) \neq a)$
 なるモデル制約を与えることである。
 ここで、 a は、 u ではない D_s の要素であり、他
 の操作では使われていないものであること。
 また、 α は、操作コマンドのパラメタを指定する
 ことに相当する。
- ④ システムの実行 : システムの実行とは、1つの
 仕様と複数の操作によって課せられる (上述②およ
 び③の意味での) モデル制約を満足するモデルのう
 ちの「極小変化モデル」を構成することである。
- ⑤ 極小変化モデル : 極小変化モデル M とは次の条
 件を満たすモデルのことである。
 M は極小変化モデルである \equiv
 M はモデルである \wedge
 $\forall X [(X \text{ はモデルである } \wedge$
 $M_h = X_h) \rightarrow$
 $\forall k (M \text{ は } X \text{ と時点 } (k-1) \text{ まで同一}$
 $\text{履歴である } \rightarrow$
 $\text{時点 } k \text{ での } M \text{ の変化は } X \text{ の})$

変化と対等か小さい]】

ここで、

A はB と時点k まで同一履歴である \equiv
 $(\forall i (i \leq k \rightarrow A_{mt}(i) = B_{mt}(i)) \wedge$
 $\forall i (i \leq k \rightarrow A_{mp}(i) = B_{mp}(i)))$
 時点k でのA の変化はB の変化と対等か小さい \equiv
 $\sim \{ (\text{diff}(A_{mt}(k), A_{mt}(k-1)) \cup A_{mp}(k))$
 $\supset (\text{diff}(B_{mt}(k), B_{mt}(k-1)) \cup B_{mp}(k)) \}$
 A_h : モデルA の行為主体関数
 $A_{mt}(i) = \langle C, X; Y \rangle / C$: 非行為的基礎定項,
 $m_t(C)(i)(X) = Y$,
 ただし、 m はモデルA の意味関数
 $A_{mp}(i) = \langle C, \langle a, j \rangle, X \rangle / C$ は行為的基礎定項,
 $m(C)(a, \langle i-1, j \rangle)(X) = T$,
 ただし、 m はモデルA の意味関数
 $\text{diff}(A, B) = \{ \langle C, X \rangle / (\langle C, X; Y \rangle \in A \text{ かつ}$
 $\sim (\langle C, X; Y \rangle \in B)) \text{ または}$
 $(\langle C, X; Y \rangle \in B \text{ かつ } \sim (\langle C, X; Y \rangle \in A)) \}$

5. いくつかの論理計算の例

4章で示した論理体系を適用する論理計算の例をいくつか示す。

【例1】単純な連接

仕様 : $\uparrow C_p \equiv \uparrow (\odot P_t \Rightarrow (\odot Q_t \Rightarrow \odot R_t))$
 操作 : 時点2 で操作コマンド C_p を投入する
 ここで、 C, P, Q, R および R はすべて定項とする。このうち、基礎定項は P, Q, R および R である。
 このモデルについて考える。

$$(1) \forall \beta; \forall u, 0, 0, \beta [\uparrow C \equiv \uparrow (\odot P \Rightarrow (\odot Q \Rightarrow \odot R))] = T \quad (\because P2)$$

$$(2) \exists i, j (2 \leq i < j); \forall a, i, j, \alpha [C] = T \text{ かつ } \forall x (x < i \vee j < x \rightarrow h(x) \neq a) \quad (\because P3)$$

$$(3) \forall \beta; \forall u, 0, 0, \beta [\uparrow C] = \forall u, 0, 0, \beta [\uparrow (\odot P \Rightarrow (\odot Q \Rightarrow \odot R))] \quad (\because (1), MB2 5)$$

$$(4) \forall a, i, j, \alpha [C] = (\forall u, 0, 0, \alpha [\uparrow C]) (a, \langle i, j \rangle) \quad (\because MB2 6)$$

$$= (\forall u, 0, 0, \alpha [\uparrow (\odot P \Rightarrow (\odot Q \Rightarrow \odot R))]) (a, \langle i, j \rangle) \quad (\because (3))$$

$$= \forall a, i, j, \alpha [\odot P \Rightarrow (\odot Q \Rightarrow \odot R)] \quad (\because MB2 6)$$

$$(5) \exists i, j (2 \leq i < j); \forall a, i, j, \alpha [\odot P \Rightarrow (\odot Q \Rightarrow \odot R)] = T \text{ かつ } \forall x (x < i \vee j < x \rightarrow h(x) \neq a) \quad (\because (2), (4))$$

$$(6) \exists i, j (2 \leq i < j); \exists i_1, i_2 (i < i_1 < i_2 < j); \forall a, i, i_1, \alpha [\odot P] = T \text{ かつ } \forall a, i_2, j, \alpha [\odot Q \Rightarrow \odot R] = T \text{ かつ } \forall x (i_1 < x < i_2 \rightarrow h(x) \neq a) \text{ かつ } \forall x (x < i \vee j < x \rightarrow h(x) \neq a) \quad (\because (5), MB2 11)$$

$$(7) \exists i, i_1, i_2, i_3, i_4, j (2 \leq i < i_1 < i_2 < i_3 < i_4 < j); \forall a, i, i_1, \alpha [\odot P] = T \text{ かつ } \forall a, i_2, i_3, \alpha [\odot Q] = T \text{ かつ } \forall a, i_4, j, \alpha [\odot R] = T \text{ かつ } \forall x (i_1 < x < i_2 \rightarrow h(x) \neq a) \text{ かつ}$$

$$\forall x (i_3 < x < i_4 \rightarrow h(x) \neq a) \text{ かつ } \forall x (x < i \vee j < x \rightarrow h(x) \neq a) \quad (\because (6), MB2 11)$$

$$(8) \exists i, i_1, i_2, i_3, i_4, j (2 \leq i < i_1 < i_2 < i_3 < i_4 < j); h(i) = a, h(i_1) = a, h(i_2) = a, h(i_3) = a, h(i_4) = a, h(j) = a, \text{ かつ } i_1 = i+1, i_3 = i_2+1, j = i_4+1 \text{ かつ } \forall a, i_1, k_1, \alpha [P] = T \text{ かつ } \forall a, i_3, k_3, \alpha [Q] = T \text{ かつ } \forall a, j, k, \alpha [R] = T \text{ かつ } \forall x (i_1 < x < i_2 \rightarrow h(x) \neq a) \text{ かつ } \forall x (i_3 < x < i_4 \rightarrow h(x) \neq a) \text{ かつ } \forall x (x < i \vee j < x \rightarrow h(x) \neq a) \quad (\because (7), MB2 11)$$

$$(9) \exists i, i_1, i_2, i_3, i_4, j (2 \leq i < i_1 < i_2 < i_3 < i_4 < j); h(i) = a, h(i_1) = a, h(i_2) = a, h(i_3) = a, h(i_4) = a, h(j) = a \text{ で、かつ } i_1 = i+1, i_3 = i_2+1, j = i_4+1 \text{ かつ } m_t(P)(i_1) = T \text{ かつ } m_t(Q)(i_3) = T \text{ かつ } m_t(R)(j) = T \text{ かつ } \forall x (i_1 < x < i_2 \rightarrow h(x) \neq a) \text{ かつ } \forall x (i_3 < x < i_4 \rightarrow h(x) \neq a) \text{ かつ } \forall x (x < i \vee j < x \rightarrow h(x) \neq a) \quad (\because (8), MB2 11, MB1 2)$$

これより、たとえば、次の解釈は、本例のモデルの一つであることがわかる。

s	0	1	2	3	4	5	6	7	8
h	u	u	a	a	a	a	a	a	u
P	F	F	F	T	T	T	T	T	T
Q	F	F	F	F	T	T	T	T	T
R	F	F	F	F	F	F	F	T	T

(ここでsの行は時点、hの行は行為主体を表す。また、派生定項についての解釈は省略する。以降同様) このモデルは極小変化モデルでもある。極小変化性についての考察例は例4で示す。

【例2】並行動作

仕様 : $\uparrow C_p \equiv \uparrow (\odot P_t \Rightarrow \odot (\sim P_t)) \wedge \uparrow D_p \equiv \uparrow (\odot (Q_t) \Rightarrow (IF \sim P_t \odot (\sim Q_t) \odot true))$

操作 : 時点2 で操作コマンド C_p を投入し、時点3 で操作コマンド D_p を投入する。

ここで、 C, D, P, Q および Q は、すべて定項とする。このうち、基礎定項は P と Q である。
 このモデルについて考える。

$$(1) \forall r; \forall u, 0, 0, r [\uparrow C \equiv \uparrow (\odot P \Rightarrow \odot (\sim P))] = T \quad (\because P2)$$

$$(2) \forall r; \forall u, 0, 0, r [\uparrow D \equiv \uparrow (\odot Q \Rightarrow (IF \sim P \odot (\sim Q) \odot true))] = T \quad (\because P2)$$

$$(3) \exists i, j (2 \leq i < j); \forall a, i, j, \alpha [C] = T \text{ かつ } \forall x (x < i \vee j < x \rightarrow h(x) \neq a) \quad (\because P3)$$

$$(4) \exists v, w (3 \leq v < w); \forall b, v, w, \beta [D] = T \text{ かつ } \forall x (x < v \vee w < x \rightarrow h(x) \neq b) \quad (\because P3)$$

途中を省略するが、例1と同様にして(ただし新たに

MB2 ④も使う),

(5) $\exists i, i1, i2, j (2 \leq i < i1 < i2 < j);$
 $h(i)=a, h(i1)=a, h(i2)=a, h(j)=a$ かつ
 $i1=i+1, j=i2+1$ かつ
 $m_t(P)(i1) = T$ かつ
 $m_t(P)(j) = F$ かつ
 $\forall x (i1 < x < i2 \rightarrow h(x) \neq a)$ かつ
 $\forall x (x < i \vee j < x \rightarrow h(x) \neq a)$
 ((3), (1)より)

(6) $\exists v, v1, v2, w (3 \leq v < v1 < v2 < w);$
 $h(v)=b, h(v1)=b, h(v2)=b, h(w)=b$ かつ
 $v1=v+1, w=v2+1$ かつ
 $m_t(Q)(v1) = T$ かつ
 $m_t(P)(v2) = F$ ならば $m_t(Q)(w) = F$
 $m_t(P)(v2) = T$ ならば $m_t(true)(w) = T$
 かつ
 $\forall x (v1 < x < v2 \rightarrow h(x) \neq b)$ かつ
 $\forall x (x < v \vee w < x \rightarrow h(x) \neq b)$
 ((4), (2)より)

(5), (6)およびMB1 より, たとえば次の解釈はモデルの一つであることがわかる(極小変化モデルでもある).

s	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
h	u	u	a	a	b	b	a	a	b	b	u
P	F	F	F	T	T	T	T	F	F	F	F
Q	F	F	F	F	F	T	T	T	T	F	F

〔例3〕属性の継承

ANT, INSECT $\in Ty$ で, $ANT \leq INSECT \leq e$ のとき,
 $\forall a, i, j, \alpha \{ (\Pi X_{INSECT} true$
 $LEG_{\alpha n}(X_{INSECT}) \equiv 6)$
 $\rightarrow (\Pi y_{ANT} true LEG_{\alpha n}(y_{ANT}) \equiv 6) = T$
 であることを示す.

ANT $\leq INSECT \leq e$ なので, MA1 ②から,

$D_{ANT} \subseteq D_{INSECT}$.

これと MB2 ④およびMB2 ④から, 本例の命題が成り立つのは明らかである.

本例は直観的には, 蟻の属性(足の数)が昆虫のそれを継承することを本論理体系の中で記述したものである.

〔例4〕イェール射撃問題⁷⁾

仕様 : $(\uparrow C_p \equiv \uparrow(\odot LOADED_t \Rightarrow SHOOT_p) \wedge$
 $\uparrow SHOOT_p \equiv \uparrow((IF LOADED_t KILL_p \odot true)$
 $\text{and } \odot(\sim LOADED_t)))$

操作 : 時点2 で操作コマンド C_p を投入する.

ここで, C, LOADED, SHOOT, および KILL はすべて定項とする. このうち, 基礎定項は, LOADED と KILL である. このモデルについて考える.

(1) $\forall \beta; \forall u, 0, 0, \beta (\uparrow C \equiv$

$\uparrow(\odot LOADED \Rightarrow SHOOT) = T$ ($\because P2$)

(2) $\forall \beta; \forall u, 0, 0, \beta (\uparrow SHOOT \equiv \uparrow((IF LOADED$
 $KILL \odot true) \text{ and } \odot(\sim LOADED))) = T$
 ($\because P2$)

(3) $\exists i, j (2 \leq i < j);$

$\forall a, i, j, \alpha [C] = T$ かつ

$\forall x (x < i \vee j < x \rightarrow h(x) \neq a)$ ($\because P3$)

途中を省略するが, これまでの例と同様にして,

(4) $\exists i, i1, i2, j (2 \leq i < i1 < i2 < j);$

$h(i)=a, h(i1)=a, h(i2)=a, h(j)=a$ かつ

$i1=i+1$ かつ

$m_t(LOADED)(i1) = T$ かつ

$m_t(LOADED)(i2) = T$ ならば

$j = i2 + 1$ かつ

$m(KILL)(a, \langle i2+1, j \rangle) = T$ かつ

$m_t(LOADED)(i2) = F$ ならば

$j = i2 + 1$ かつ

$m_t(true)(j) = T$ かつ

$m_t(LOADED)(j) = F$ かつ

$\forall x (i1 < x < i2 \rightarrow h(x) \neq a)$ かつ

$\forall x (x < i \vee j < x \rightarrow h(x) \neq a)$

(4)およびMB1 より, たとえば, 以下の解釈 A はモデルの一つであることが分かる.

<解釈A>

s	0	1	2	3	4	5	6	7	8
h	u	u	a	a	u	u	a	a	u
LOADED	F	F	F	T	T	T	F	F	F
KILL	-	-	-	-	-	-	a	-	-

ここで, 行為主体関数は解釈 A と同じで, 時点6 での LOADED を F と解釈するもう一つのモデル B を考える.

<解釈B>

s	0	1	2	3	4	5	6	7	8
h	u	u	a	a	u	u	a	a	u
LOADED	F	F	F	T	T	T	F	F	F
KILL	-	-	-	-	-	-	-	-	-

モデル A と B を比べたとき, 両者は時点5 まで同一履歴であるが, 時点6 において B は A より大きな変化をしている(すなわち, B は P⑤の条件を満たしていない). したがって B は極小変化モデルではない. 一方, 詳細な議論は省略するが, A は明らかに極小変化モデルである.

6. おわりに

言語 NAIVE の論理体系について述べた. これにより, オブジェクト論理, 時区論理, おび並行論理などのソフトウェア記述に必要な諸要素を統一的に収めた論理体系の骨格は示し得たと考えている.

今後は, さらに推敲を加えるとともに, 当論理体系の特性および射程範囲を明らかにするため, 他の論理系との比較作業を行うつもりである.

参考文献

- 1) Chandy, R.M. and Misra, J : The Drinking Philosophers Problem, ACM Transactions on Programming Languages and Systems, Vol.6, No.4, pp.632-646, 1984
- 2) Dowty, D.R., Peter, S. and Wall, R.E. : Introduction to Montague Semantics, D.Reidel, Dordrecht, Germany, 1981
- 3) Gallin, D : Intensional and Higher-Order Modal Logic, North-Holland, 1975
- 4) 日野 : 日常の世界観にもとづく言語 NAIVE による実行可能な仕様記述, 情報処理学会研究報告, Vol.92, No.10, 1992
- 5) Kifer, M. and Lausen, G. : F-Logic: A Higher-Order Language for Reasoning about Objects, Inheritance, and Scheme, 1989
- 6) 佐藤ほか : 最小変化-フレーム問題への1アプローチ, 人工知能学会全国大会(第1回)論文集, 1987
- 7) Hanks, S., McDermott, D. : Default Reasoning, Nonmonotonic Logics, and the Frame Problem, Proc. of AAAI-86, 1986