

Heyting valued set theory

イリノイ大 竹内外史

ワシントン大 平谷慧子

1. Complete Heyting algebra

定義 complete lattice Ω において, distributive law

$$(\bigvee_{i \in I} a_i) \wedge b = \bigvee_{i \in I} (a_i \wedge b)$$

が成立している時 Ω を complete Heyting algebra (略して cHa) という。

例1. X が topological space の時 X の open set 全体の集合 $\mathcal{O}(X)$ は \subseteq, \cap, \cup に関して cHa になっている。

例2. complete Boolean algebra は cHa である。

cHa Ω の上の演算 \rightarrow, \neg は Ω の元 $0, 1 \in$

$$(a \rightarrow b) = \bigvee \{ c \in \Omega \mid a \wedge c \leq b \},$$

$$(\neg a) = (a \rightarrow 0), \quad 0 = \bigwedge \Omega, \quad 1 = \bigvee \Omega$$

と定義する。例1では $(a \rightarrow b) = ((X - a) \cup b)^{\circ}$,

$(\neg a) = (X - a)^{\circ}$ であり, 例2では Boolean algebra

と見ると \rightarrow, \neg が Ω における \rightarrow, \neg と同じになっている。

2. Heyting valued universe $\mathcal{V}^{(\Omega)}$

complete Boolean algebra B から超限帰納法によつて B -valued universe $\mathcal{V}^{(B)}$ を作ったと同様に cHa Ω から Ω -valued universe $\mathcal{U}^{(\Omega)}$ を構成する。

$$\mathcal{U}_0^{(\Omega)} = \emptyset,$$

$$\mathcal{U}_{\alpha+1}^{(\Omega)} = \{u \mid u: \mathcal{D}(u) \rightarrow \Omega, \mathcal{D}(u) \subseteq \mathcal{U}_\alpha^{(\Omega)}\},$$

$$\alpha \text{ が極限数の時は } \mathcal{U}_\alpha^{(\Omega)} = \bigcup_{\beta < \alpha} \mathcal{U}_\beta^{(\Omega)},$$

$$\mathcal{U}^{(\Omega)} = \bigcup_{\alpha \in \text{On}} \mathcal{U}_\alpha^{(\Omega)},$$

つまり $u: \mathcal{D}(u) \rightarrow \Omega$ は u が $\mathcal{D}(u)$ から Ω への function であることと意味する。

$u, v \in \mathcal{U}^{(\Omega)}$ に対して

$$\llbracket u = v \rrbracket = \bigwedge_{x \in \mathcal{D}(u)} (u(x) \rightarrow \llbracket x \in v \rrbracket) \wedge \bigwedge_{y \in \mathcal{D}(v)} (v(y) \rightarrow \llbracket y \in u \rrbracket),$$

$$\llbracket u \in v \rrbracket = \bigvee_{y \in \mathcal{D}(v)} \llbracket u = y \rrbracket \wedge v(y).$$

set theoretical formula $A, B, A(x)$ に対して

$$\llbracket A \wedge B \rrbracket = \llbracket A \rrbracket \wedge \llbracket B \rrbracket,$$

$$\llbracket A \vee B \rrbracket = \llbracket A \rrbracket \vee \llbracket B \rrbracket,$$

$$\llbracket A \rightarrow B \rrbracket = \llbracket A \rrbracket \rightarrow \llbracket B \rrbracket,$$

$$\llbracket \neg A \rrbracket = \neg \llbracket A \rrbracket,$$

$$\llbracket \forall x A(x) \rrbracket = \bigwedge_{x \in \mathcal{U}^{(\Omega)}} \llbracket A(x) \rrbracket,$$

$$\llbracket \exists x A(x) \rrbracket = \bigvee_{x \in \mathcal{U}^{(\Omega)}} \llbracket A(x) \rrbracket$$

とすると 任意の set theoretical formula φ に対して φ

の truth value $\llbracket \varphi \rrbracket \in \Omega$ が与えられ, $\llbracket \varphi \rrbracket = 1$ は, φ が真であること, $\llbracket \varphi \rrbracket = 0$ は, φ が偽であることを表わす。

次に, predicate E を含む set theory の Ω -valued universe $V^{(\Omega)}$ を定義する。これは本質的には $V^{(\Omega)}$ と同じものであるが言語が豊富であり, 層の理論との関係を見るのに都合のよい universe である。 $V^{(\Omega)}$ の定義及び $\llbracket \cdot \rrbracket$ 記号上の解釈は次の様に成される。

$V^{(\Omega)}$ の元は $\langle |u|, Eu \rangle$ という形で $|u|$ は $V_{\beta}^{(\Omega)}$ ($\beta < \alpha$) の部分集合 $\mathcal{D}(u)$ から Ω への関数であり, Eu は Ω の元である。

$$V_0^{(\Omega)} = \phi,$$

$$V_{\alpha+1}^{(\Omega)} = \{ \langle |u|, Eu \rangle \mid |u| : \mathcal{D}(u) \rightarrow \Omega, \mathcal{D}(u) \subseteq V_{\alpha}^{(\Omega)}, \\ Eu \in \Omega, (\forall t \in \mathcal{D}(u)) [|u|(t) \in Eu \wedge Et] \},$$

$$\alpha \text{ が limit ordinal の時 } V_{\alpha}^{(\Omega)} = \bigcup_{\beta < \alpha} V_{\beta}^{(\Omega)},$$

$$V^{(\Omega)} = \bigcup_{\alpha \in \text{On}} V_{\alpha}^{(\Omega)},$$

$$\llbracket u = v \rrbracket = \bigwedge_{x \in \mathcal{D}(u)} (u(x) \rightarrow \llbracket x \in v \rrbracket) \wedge \bigwedge_{y \in \mathcal{D}(v)} (v(y) \rightarrow \llbracket y \in u \rrbracket) \\ \wedge (Eu \leftrightarrow Ev),$$

$$\llbracket u \in v \rrbracket = \bigvee_{y \in \mathcal{D}(v)} (\llbracket u = y \rrbracket \wedge v(y)),$$

$$\llbracket \forall x A(x) \rrbracket = \bigwedge_{x \in V^{(\Omega)}} (Ex \rightarrow \llbracket A(x) \rrbracket),$$

$$\llbracket \exists x A(x) \rrbracket = \bigvee_{x \in V^{(\Omega)}} (Ex \wedge \llbracket A(x) \rrbracket),$$

$$\llbracket Ex \rrbracket = Ex,$$

論理記号 $\vee, \wedge, \neg, \rightarrow$ の解釈は, $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ の時と同様になる。

ここで, $u(x)$ は, $|u|(x)$ の略, $E u \leftrightarrow E v$ は,
 $(E u \rightarrow E v) \wedge (E v \rightarrow E u)$ の略とする。

以上で $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ 及び $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ 上での解釈が定義されたが, そのどちらの解釈でも次のことが成立つ。

1) A が直観主義的論理で証明可能な formula ならば

$$\llbracket A \rrbracket = \mathbb{1}.$$

2) A が equality axiom ならば $\llbracket A \rrbracket = \mathbb{1}$.

3) A が直観主義的集合論の axiom ならば $\llbracket A \rrbracket = \mathbb{1}$.

この意味で $\mathcal{V}^{(\Omega)} \in \mathcal{V}^{(\Omega)}$ が直観主義的集合論の model になっている。

$\mathcal{V}^{(\Omega)}$ に於ける実数

普通の集合論 (真偽値が真又は偽である様な集合論) の universe は Ω と 0 と $\mathbb{1}$ から成る Boolean algebra とした時の $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ であるが, これ $E\mathcal{V}$ と書くことにして, \mathcal{V} から $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ の自然な埋め込み ν を次の様に定義する。 $u \in \mathcal{V}$ に対して,

$$\nu(u) = \{t \mid t \in u\}, \quad t \in u \Rightarrow \nu(t) = \mathbb{1}, \quad E\nu = \mathbb{1}.$$

この時, $u, v \in \mathcal{V}$ に対して,

$$u \in v \quad \text{iff} \quad \llbracket \nu(u) \in \nu(v) \rrbracket = \mathbb{1},$$

$$u \notin v \quad \text{iff} \quad \llbracket \nu(u) \in \nu(v) \rrbracket = 0$$

$$u = v \quad \text{iff} \quad \llbracket \nu(u) = \nu(v) \rrbracket = \mathbb{1}$$

$$L \neq \emptyset \quad \forall \quad \llbracket \check{u} \in \check{v} \rrbracket = \emptyset$$

が成立つ。このことから、自然数全体の集合 ω に対して $\check{\omega}$ を作ると $\check{\omega}$ は $\mathcal{V}^{(\omega)}$ の中で自然数全体の集合であり、又有理数全体の集合 \mathbb{Q} に対する $\check{\mathbb{Q}}$ は $\mathcal{V}^{(\omega)}$ の中で有理数全体の集合であることが示される。更に \mathbb{Q} からDedekindの切断によって定義される実数の集合 \mathbb{R} に対して $\check{\mathbb{R}}$ を作ると、これは $\mathcal{V}^{(\omega)}$ に於ける実数全体の集合にはならない。ここで、' a は実数である'

という命題は、

$$\begin{aligned} & (\exists L \subseteq \check{\mathbb{Q}}) (\exists U \subseteq \check{\mathbb{Q}}) [a = \langle L, U \rangle \wedge \\ & (\exists r, s \in \check{\mathbb{Q}}) (s \in L \wedge r \in U) \wedge \\ & (\forall r \in \check{\mathbb{Q}}) \neg (r \in U \wedge r \in L) \wedge \\ & (\forall r \in \check{\mathbb{Q}}) (r \in U \leftrightarrow (\exists s \in \check{\mathbb{Q}}) (s < r \wedge s \in U)) \wedge \\ & (\forall r \in \check{\mathbb{Q}}) (r \in L \leftrightarrow (\exists s \in \check{\mathbb{Q}}) (r < s \wedge s \in L)) \wedge \\ & (\forall r, s \in \check{\mathbb{Q}}) (s < r \leftrightarrow s \in L \wedge r \in U)] \end{aligned}$$

と書かれる。

今 Ω はTopological space X のopen set全体から成る $\text{cha } \mathcal{O}(X)$ で、 $a \in \mathcal{V}^{(\omega)}$ に対して' a は実数である' $= E_a$ とする。この時 $x \in E_a$ に対して

$$x \in \llbracket a = \langle L, U \rangle \wedge \langle L, U \rangle \text{ は実数} \rrbracket$$

となる L, U が $\mathcal{V}^{(\omega)}$ の中に存在し、

$$L_x = \{ r \in \mathbb{Q} \mid x \in \llbracket r \in L \rrbracket \}$$

$$U_x = \{ r \in \mathbb{Q} \mid x \in \mathbb{R} \text{ かつ } r \in U \}$$

とすると $\langle L_x, U_x \rangle$ は \mathbb{Q} の Dedekind の切断で、一つの実数を定める。この実数を $f(x)$ とおくと f は $E\mathbb{Q}$ から \mathbb{R} への連続関数になっている。逆に、 $\varphi \in \mathcal{O}(X)$ のとき、任意の連続関数 $f: \varphi \rightarrow \mathbb{R}$ に対してこれに対応する様な $V(\Omega)$ の実数 a (\mathbb{R} の実数である) $= E a = \varphi$ となる $a \in V(\Omega)$ を決めることが出来る。従って、 $V(\Omega)$ の実数 a は連続関数 $f: E a \rightarrow \mathbb{R}$ と同一視出来る。

層表現、遺伝的層表現

$V(\Omega)$ の元 u に対して、 $\mathbb{R} \ni u = \mathbb{R} \ni \mathbb{1}$ となる様な $V(\Omega)$ の元 $\mathbb{1}$ は無数にある。この中から都合の良いものを代表としてとることを考える。

定義 $V(\Omega)$ の元 u が definite であるということ

$$x \in \mathcal{O}(u) \Rightarrow u(x) = E x \neq 0$$

で定義し、 $V(\Omega)$ の部分集合 A の元が互に両立しているということ

$$a, b \in A \Rightarrow E a \wedge E b \leq \mathbb{R} \ni a = b$$

が成立することを定義する。

例えば Ω が topological space X の open set 全体を作る $e \in \mathcal{O}(X)$ で、 A が $V(\Omega)$ の実数の集合ならば、 A の元が互に両立しているというのは、各 $a, b \in A$ に対して、

関数 $a: E_a \rightarrow \mathbb{R}$ と $b: E_b \rightarrow \mathbb{R}$ が $E_a \cap E_b$ の上で一致しているということになる。

$A \subset \mathcal{V}(\Omega)$ の元が互に両立しているとき、 $\bigvee A$ を

$$\mathcal{D}(\bigvee A) = \bigcup_{a \in A} \mathcal{D}(a)$$

$$E(\bigvee A) = \bigvee \{E_a \mid a \in A\}$$

$$x \in \mathcal{D}(\bigvee A) \Rightarrow (\bigvee A)(x) = \bigvee_{a \in A} \llbracket x \in a \rrbracket$$

で定義すると次のことが成立つ。

$$1) a \in A \Rightarrow E_a \leq \llbracket a = \bigvee A \rrbracket$$

$$2) E_b = \bigvee \{E_a \mid a \in A\}, (a \in A \Rightarrow E_a \leq \llbracket a = b \rrbracket) \\ \Rightarrow \llbracket b = \bigvee A \rrbracket = \mathbb{1}.$$

定義 $\mathcal{V}(\Omega)$ の元 u が次の条件を満たすとき、 u は 層表現 (SR) であるという。

(SR1) u は definite である。

(SR2) $x \in \mathcal{D}(u)$, $p \in \Omega$, $E_x \wedge p \neq 0$ ならば

$\llbracket b = x \upharpoonright p \rrbracket = \mathbb{1}$ とする $\mathcal{D}(u)$ の元 b が存在する。

(SR3) $A \subseteq \mathcal{D}(u)$, $A \neq \emptyset$ で A の元が互に両立している

とき、 $\llbracket b = \bigvee A \rrbracket = \mathbb{1}$ とする $\mathcal{D}(u)$ の元 b が存在する。

ここで $x \upharpoonright p$ は

$$\mathcal{D}(x \upharpoonright p) = \{t \upharpoonright p \mid t \in \mathcal{D}(x)\}$$

$$(x \upharpoonright p)(t \upharpoonright p) = \bigvee_{t' \in \mathcal{D}(x), t' \upharpoonright p = t \upharpoonright p} x(t') \wedge p$$

$$E(x \upharpoonright p) = E_x \wedge p.$$

によつて定義される $\mathcal{V}(\Omega)$ の元とする。

層表現について次の定理が成立つ。

定理 (I) $\nu \in \mathcal{V}(\Omega)$ の時 $\mathcal{V}(\Omega)$ の元 u で、

$$u \text{ は SR } \wedge \llbracket u = \nu \rrbracket = \mathbb{1}$$

となるものが存在する。この u を ν の層表現という。

(II) $u \in \mathcal{V}(\Omega)$ が SR で、 $\llbracket \nu \in u \rrbracket = E\nu \neq 0$ のとき

$$x \in \mathcal{D}(u) \wedge \llbracket x = \nu \rrbracket = \mathbb{1}$$

となる x が存在する。

証明 (I) 先づ ν' と

$$\mathcal{D}(\nu') = \{ x \mid \llbracket x \in \nu \rrbracket \mid x \in \mathcal{D}(\nu), \llbracket x \in \nu \rrbracket \neq 0 \}$$

$$x \in \mathcal{D}(\nu') \Rightarrow \nu'(x) = \llbracket x \in \nu \rrbracket$$

$$E\nu' = E\nu$$

で定義すると、 ν' は definite で $\llbracket \nu = \nu' \rrbracket = \mathbb{1}$ になっている。この ν' の domain $\mathcal{D}(\nu')$ に SR2, SR3 を充ち様に元を付け加えて層表現 u を作り、 u が求める層表現になっている。

$$(II) A = \{ x \mid \llbracket \nu = x \rrbracket \mid x \in \mathcal{D}(u) \}$$

とすると、 A の元は互に両立していて、而も $\llbracket \forall A = \nu \rrbracket = \mathbb{1}$ となっている。 u は層表現で

$$b \in \mathcal{D}(u) \wedge \llbracket \forall A = b \rrbracket = \mathbb{1}$$

となる b が存在するから

$$b \in \mathcal{Q}(U) \wedge \llbracket b = v \rrbracket = \mathbb{1}$$

とできる b が存在する。

次に遺伝的層表現と rank に関する induction を定義する。

定義 $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ の元 u が 次の条件を満たす時 u は 遺伝的層表現 (HSR) であるという。

- 1) u は層表現である。
- 2) $\mathcal{Q}(u)$ の各元が HSR である。

遺伝的層表現について次の定理が成立する。(証明は略す。)

定理 $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ の各元 u に対して $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ の元 v が存在して

$$v \text{ は HSR } \wedge \llbracket u = v \rrbracket = \mathbb{1}.$$

更に u が HSR $\wedge p \in \Omega \Rightarrow u \upharpoonright p \in \text{HSR}$.

3. $\mathcal{V}^{(H)}$ の中の Ω

H は eHa で $\mathcal{V}^{(H)}$ の中で $\llbracket \langle \Omega, \wedge, \vee, \mathbb{1} \rangle \text{ は } eHa \rrbracket = \mathbb{1}$ が成立しているとする。ここで $\langle \Omega, \wedge, \vee, \mathbb{1} \rangle$ は eHa' という命題は 次の 1) - 5) の conjunction である。

- 1) $(\wedge: \Omega \rightarrow \Omega) \wedge (\vee: \mathcal{P}(\Omega) \rightarrow \Omega) \wedge (\mathbb{1} \in \Omega)$
- 2) $(\forall a \in \Omega) [a \wedge a = a]$
- 3) $(\forall a, b \in \Omega) [a \wedge b = b \wedge a]$
- 4) $(\forall a, b, c \in \Omega) [a \wedge (b \wedge c) = (a \wedge b) \wedge c]$
- 5) $(\forall A \subseteq \Omega) (\forall a \in A) [\vee A \geq a]$

- 6) $(\forall A \subseteq \Omega)(\forall b \in \Omega)[(\forall a \in A)(a \leq b) \rightarrow \bigvee A \leq b]$
 7) $(\forall A \subseteq \Omega)(\forall b \in \Omega)[(\bigvee A) \wedge b = \bigvee_{a \in A}(a \wedge b)]$
 8) $(\forall a \in \Omega)[a \leq 1]$

Lemma 1 $V^{(H)}$ の元 u, v に対し $\llbracket f: u \rightarrow v \rrbracket = 1$
 2" かつ u が definite ならば

$\tilde{f}: \mathcal{D}(u) \rightarrow \tilde{v}$ (\tilde{v} は v の HSR の domain)
 なる関数 \tilde{f} 2" $y, z \in \mathcal{D}(u)$ に対し

1) $\llbracket y \in u \rrbracket \leq \llbracket \langle y, \tilde{f}(y) \rangle \in f \rrbracket,$

2) $\llbracket y = z \rrbracket \leq \llbracket \tilde{f}(y) = \tilde{f}(z) \rrbracket,$

3) $Ey = E\tilde{f}(y),$

4) $\llbracket y \in u \rrbracket \leq \llbracket \tilde{f}(y) \in v \rrbracket$

と成るものが存在する。

逆に $u, v \in V^{(H)}$, u が definite 2" $\tilde{f}: \mathcal{D}(u) \rightarrow \tilde{v}$
 が 2) - 4) を充している時 $f \in V^{(H)}$ が存在して

$$\llbracket f: u \rightarrow v \rrbracket = 1$$

$$y \in \mathcal{D}(u) \Rightarrow \llbracket y \in u \rrbracket \leq \llbracket \langle y, \tilde{f}(y) \rangle \in f \rrbracket.$$

証明 前半: $x \in \mathcal{D}(u)$ に対し

$$u(x) \leq \llbracket \exists y \in v (\langle x, y \rangle \in f) \rrbracket$$

$$\llbracket \langle x, y \rangle \in f \wedge \langle x, z \rangle \in f \rrbracket \leq \llbracket y = z \rrbracket$$

が成り立つから

$$A = \{ y \mid \llbracket \langle x, y \rangle \in f \rrbracket \mid y \in \tilde{v} \}$$

の元は互に両立している。従って

$$y \in \tilde{U} \wedge \llbracket y = \forall A \top = \perp \rrbracket$$

となる様な y が存在し、これを $\tilde{f}(x)$ とおけば \tilde{f} は求める関数である。

後半の証明は $\mathcal{Q}(f) = \{ \langle x, \tilde{f}(x) \rangle \mid x \in \mathcal{E}(u) \}$,
 $x \in \mathcal{E}(u) \Rightarrow f(\langle x, \tilde{f}(x) \rangle) = Ex$, $Ef = Eu$ によって
 f を定義すればよい。

Lemma 1 の \tilde{f} を $f \in \mathcal{E}$ 外から見た関数と呼ぶ。

今 $\llbracket \langle \Omega, \wedge, \vee, \perp \rangle \text{ は cHa} \rrbracket = \perp$ を仮定しているが更に
 Ω は HSR, $\tilde{\Omega} = \mathcal{Q}(\Omega)$, $\tilde{\wedge}: \Omega \times \Omega \rightarrow \tilde{\Omega}$ は $\wedge \in \mathcal{E}$ 外から
 見た関数, $\tilde{\vee}: \mathcal{P}(\tilde{\Omega}) \rightarrow \tilde{\Omega}$ は $\vee \in \mathcal{E}$ 外から見た関数と
 すると $t_1, t_2 \in \tilde{\Omega}$ に対して

$$\llbracket \langle t_1, t_2 \rangle \in \Omega \times \Omega \rrbracket \geq \llbracket t_1 \in \Omega, t_2 \in \Omega \rrbracket = Et_1 \wedge Et_2$$

従って

$$z \in \widetilde{\Omega \times \Omega} \wedge \llbracket z = \langle t_1, t_2 \rangle \rrbracket = \perp$$

となる z が存在し、 $\tilde{\wedge} z$ とおくと $t_1 \wedge t_2$ とおく。

又 $A \subset \Omega$ の時 $A^* \in$

$$\mathcal{Q}(A^*) = A, \quad A^*(a) = Ea, \quad EA^* = \bigvee_{a \in A} Ea$$

で定義すると

$$\llbracket A^* \subseteq \Omega \rrbracket = \perp$$

$$\therefore \llbracket A^* \in \mathcal{P}(\Omega) \rrbracket = EA^*$$

従つて $z \in \tilde{P}\tilde{\Omega}$ が存在して $\llbracket z = A^* \rrbracket = \perp$ と示す。 $\tilde{V}z$ を与ふために $\tilde{V}A$ とおくと

$$\tilde{\lambda} : \tilde{\Omega} \times \tilde{\Omega} \rightarrow \tilde{\Omega}, \quad \tilde{V} : P(\tilde{\Omega}) \rightarrow \tilde{\Omega}$$

が定義されて 次のことが成立つ。(Lemma 1 による)

$$1) \text{ i) } \llbracket a \wedge b = a \tilde{\lambda} b \rrbracket = E a \wedge E b$$

$$\text{ii) } \llbracket a = a' \wedge b = b' \rrbracket \leq \llbracket a \tilde{\lambda} b = a' \tilde{\lambda} b' \rrbracket$$

$$\text{iii) } E(a \tilde{\lambda} b) = E a \wedge E b$$

$$2) \text{ i) } \llbracket VA^* = \tilde{V}A \rrbracket = EA^* = \bigvee_{a \in A} E a$$

$$\text{ii) } E(\tilde{V}A) = \bigvee_{a \in A} E a$$

ここで $a \wedge b = a \tilde{\lambda} b$ は $\langle \langle a, b \rangle, a \tilde{\lambda} b \rangle \in \Lambda$ の略である。 $VA^* = \tilde{V}A$ は $\langle A^*, \tilde{V}A \rangle \in V$ の略である。

このことから 次の定理が容易に証明される。

定理 $\mathcal{V}^{(H)}$ で $\llbracket \langle \Omega, \wedge, V, \perp \rangle \text{ が } eHa \rrbracket = \perp$ ならば $\langle \Omega, \wedge, V, \perp \rangle$ を外から見れば $\langle \tilde{\Omega}, \tilde{\lambda}, \tilde{V}, \perp \rangle \in eHa$ である。

この定理の逆も成立つ。

定理 H, C は eHa で $i: H \rightarrow C$ は 1対1 の eHa -morphism で 更に $\tilde{O} \in C$ で 次の条件を満たす \tilde{O} が存在するとする。

$$a) (\forall p, q \in H) [\tilde{O} \wedge i(p) \leq i(q) \Rightarrow p \leq q]$$

$$b) (\forall u \in C) [(\tilde{O} \rightarrow u) \in i(H)]$$

このとき $\Omega, \perp, \vee, \perp \in \mathcal{V}^{(H)}$ 二次条件を満たすものが存在する。

$\llbracket \langle \Omega, \perp, \vee, \perp \rangle \text{ は cHa } \rrbracket = \perp$ なら $C \cong \tilde{\Omega}$ 。

(証明略)

$\tilde{\Omega}$ の例 1. H は topological space X の open set 全体で作る cHa $\mathcal{O}(X)$ である。

$\llbracket \Omega \text{ は } \mathbb{R}^{(H)}$ の open set 全体で作る cHa である $\rrbracket = \perp$ とする。ここで $\mathbb{R}^{(H)}$ は $\mathcal{V}^{(H)}$ に属する実数全体の集合とする。この時 $u \in \tilde{\Omega}$ に対し $Z = \{ \langle x, f(x) \rangle \in X \times \mathbb{R} \mid x \in u, f \in u \}$ と対応させる対応により

$$\tilde{\Omega} \cong \mathcal{O}(X \times \mathbb{R})$$

$\tilde{\Omega}$ の例 2 H, D は cHa, $\Omega \in \mathcal{V}^{(H)}$ である。

$\llbracket \Omega \text{ は } D \text{ によって generate される cHa } \rrbracket = \perp$ とすると $\tilde{\Omega}$ は D と H から次の様に定義される cHa $H \times D$ に isomorphic な cHa である。

$H \times D = \{ \langle p, a \rangle \mid p \in H, a \in D \}$ の上 Z, \leq, \wedge 及び \cup 被覆という概念を次の様に定義する。

$\langle p, a \rangle, \langle q, b \rangle \in H \times D$ の時

$$\langle p, a \rangle \leq \langle q, b \rangle \stackrel{\text{def}}{\iff} p = 0 \vee (p \leq q \wedge a \leq b)$$

$$\langle 0, a \rangle \wedge \langle q, b \rangle = \langle p, a \rangle \wedge \langle 0, b \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \langle 0, c \rangle$$

$$p, q \neq 0 \implies \langle p, a \rangle \wedge \langle q, b \rangle \stackrel{\text{def}}{=} \langle p \wedge q, a \wedge b \rangle$$

$\{ \langle p_j, a_j \rangle \}_{j \in J} \subset H \times D$ かつ $\langle p, a \rangle \in H \times D$ の被覆である
 至 (略して $\{ \langle p_j, a_j \rangle \}_{j \in J}$ cov. $\langle p, a \rangle$ とかく) \iff

$$(C1) \quad \bigvee_j p_j = p$$

$$(C2) \quad \forall q \in H (0 < q \leq p \Rightarrow \bigvee_{\{j \in J \mid q \wedge p_j \neq 0\}} a_j = a)$$

この定義により $\langle H \times D, \leq, \wedge, \vee, \text{cov.} \rangle$ は Grothendieck topology になっている。

次に I が $H \times D$ の ideal であるということ

$$(I1) \quad \tau_1, \tau_2 \in H \times D, \tau_1 \leq \tau_2 \in I \Rightarrow \tau_1 \in I$$

$$(I2) \quad \{ \tau_j \}_{j \in J} \text{ cov. } \tau \text{ の時}$$

$$\tau \in I \iff \forall j \in J (\tau_j \in I)$$

が成立することとする。 $H \times D$ の ideal 全体の集合 $H \otimes D$ の上
 で演算 \wedge_k, \vee_k を

$$\wedge_k I_k = \bigcap_k I_k$$

$$\vee_k I_k = \{ \tau \in H \times D \mid \exists \{ \tau_j \}_{j \in J} \text{ cov. } \tau [\forall j \in J \exists k \in K (\tau_j \in I_k)] \}$$

で定義すると $\langle H \otimes D, \wedge, \vee, H \times D \rangle$ は cHa になり。

$$u \in \hat{\Omega} \text{ には}$$

$$\varphi(u) = \bigvee \{ I_{\langle p, a \rangle} \mid p \leq [\check{a} \leq u] \},$$

$$(\text{すなわち } I_{\langle p, a \rangle} = \{ \langle q, b \rangle \mid \langle q, b \rangle \leq \langle p, a \rangle \}.)$$

を対応させる対応により $H \otimes D$ は $\hat{\Omega}$ に isomorphic である。

4. $\mathcal{V}^{(H)}$ 中の cHa-morphism

$\mathcal{V}^{(H)}$ 中の二つの cHa Ω, Ω' の間の cHa-morphism (cHa-isomorphism) は外から見ると $\tilde{\Omega}$ と $\tilde{\Omega}'$ の間の cHa-morphism (cHa-isomorphism) に \cong していることを証明する。

定理 $\Omega, \wedge, V, \perp, \Omega', \wedge', V', \perp' \in \mathcal{V}^{(H)}$, Ω, Ω' は 量論的層表現, $\tilde{\Omega} = \mathcal{Q}(\Omega)$, $\tilde{\Omega}' = \mathcal{Q}(\Omega')$,
 $\llbracket \langle \Omega, \wedge, V, \perp \rangle \text{ is cHa } \wedge \langle \Omega', \wedge', V', \perp' \rangle \text{ cHa} \rrbracket = \perp$
 とする時

$\llbracket \exists h: \Omega \rightarrow \Omega' \text{ cHa-morphism (cHa-isom.)} \rrbracket = \perp$
 ならば $\tilde{h}: \tilde{\Omega} \rightarrow \tilde{\Omega}'$ cHa-morphism (cHa-isom.)
 で次の条件を満たすものが存在する。

$$(1) \tilde{h} \circ i = i', \quad i = z \cdot i(p) = \perp \uparrow p, \quad i' = z' \cdot i'(p) = \perp' \uparrow p$$

$$(2) E a = E \tilde{h}(a)$$

逆に $\tilde{h}: \tilde{\Omega} \rightarrow \tilde{\Omega}'$ が cHa-morphism (cHa-isom.)
 で (1), (2) を満たすならば $\mathcal{V}^{(H)}$ の元 h で

$$\llbracket h: \Omega \rightarrow \Omega' \text{ cHa-morphism (cHa-isom.)} \rrbracket = \perp$$

$$a \in \tilde{\Omega} \Rightarrow E a = \llbracket \langle a, \tilde{h}(a) \rangle \in h \rrbracket$$

となる h が存在する。

証明 $\llbracket h: \Omega \rightarrow \Omega' \rrbracket = \perp$ より Lemma 1 を使って
 関数 $\tilde{h}: \tilde{\Omega} \rightarrow \tilde{\Omega}'$ で次の条件を満たすものが存在する。

$y, z \in \mathcal{D}(u)$ に対し

$$1) \llbracket y \in u \rrbracket \leq \llbracket \langle y, \tilde{h}(y) \rangle \in \tilde{h} \rrbracket$$

$$2) \llbracket y = z \rrbracket \leq \llbracket \tilde{h}(y) = \tilde{h}(z) \rrbracket$$

$$3) E y = E \tilde{h}(y)$$

$$4) \llbracket y \in \Omega \rrbracket \leq \llbracket \tilde{h}(y) \in \Omega' \rrbracket$$

この \tilde{h} が $e\text{Ha-morphism}$ ($e\text{Ha-isom.}$) になること

は、仮定から容易に証明出来る。更に $\tilde{h} \circ i = i'$ となることは

$$(\tilde{h} \circ i)(a) = \tilde{h}(1 \uparrow a)$$

$$E(1 \uparrow a) = a \leq \llbracket \langle 1 \uparrow a, \tilde{h}(1 \uparrow a) \rangle \in \tilde{h} \rrbracket$$

$$\llbracket \langle 1, 1' \rangle \in \tilde{h} \rrbracket = \mathbf{1}$$

$$\therefore a \leq \llbracket \langle 1 \uparrow a, 1' \uparrow a \rangle \in \tilde{h} \rrbracket = \mathbf{1}$$

$$\therefore a \leq \llbracket 1' \uparrow a = \tilde{h}(1 \uparrow a) \rrbracket$$

$$\therefore \llbracket \tilde{h}(1 \uparrow a) = 1' \uparrow a \rrbracket = \mathbf{1}$$

$$\therefore \tilde{h} \circ i = i' \quad \text{を証明した。}$$

逆に $\tilde{h}: \tilde{\Omega} \rightarrow \tilde{\Omega}'$ が $e\text{Ha-morphism}$ として (1), (2) が
充たすならば

$$a, b \in \tilde{\Omega} \Rightarrow \llbracket a = b \rrbracket \leq \llbracket \tilde{h}(a) = \tilde{h}(b) \rrbracket.$$

証明. $\llbracket a = b \rrbracket = p$ とおけば

$$\llbracket i(p) \wedge a = i(p) \wedge b \rrbracket = \llbracket a \uparrow p = b \uparrow p \rrbracket = \mathbf{1}$$

$$\therefore i(p) \wedge a = i(p) \wedge b$$

$$\therefore \tilde{h}(i(p)) \wedge \tilde{h}(a) = \tilde{h}(i(p) \wedge a) = \tilde{h}(i(p) \wedge b)$$

$$= \tilde{h}(i(p)) \tilde{\wedge} \tilde{h}(a)$$

$$\therefore i'(p) \tilde{\wedge} \tilde{h}(a) = i'(p) \tilde{\wedge} \tilde{h}(b)$$

$$\therefore p \leq \llbracket \tilde{h}(a) = \tilde{h}(b) \rrbracket.$$

これと Lemma 1 を使って $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ の元 h で

$$\llbracket h: \Omega \rightarrow \Omega' \rrbracket = \mathbf{1}$$

$$x \in \tilde{\Omega} \Rightarrow \exists x \leq \llbracket \langle x, \tilde{h}(x) \rangle \in h \rrbracket$$

を充たす h が存在し、この h に対して

$$\llbracket h: \Omega \rightarrow \Omega' \text{ cHa-morphism (cHa-isom)} \rrbracket = \mathbf{1}$$

となることは容易に証明出来る。

5. $\mathcal{V}^{(H)}$ の中の $\mathcal{V}^{(\Omega)}$

普通の集合論の universe \mathcal{V} の中で、cHa $H \in \mathcal{V}$ に対して H -valued universe $\mathcal{V}^{(H)}$ を構成したと同じ様に今度は $\mathcal{V}^{(H)}$ の中で

$$\llbracket \langle \Omega, \wedge, \vee, \mathbf{1} \rangle \text{ cHa} \rrbracket = \mathbf{1}$$

なる $\Omega \in \mathcal{V}^{(H)}$ に対して $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ を構成することを考える。

$\mathcal{V}^{(H)}$ の中では直観主義的論理(か成立しないか)順序数は \mathcal{V} における順序数と同様に定義され超限帰納法が使われる。従って \mathcal{V} における $\mathcal{V}^{(H)}$ と同様順序数に関する超限帰納法で $\mathcal{V}^{(H)}$ の中の $\mathcal{V}^{(\Omega)}$ を構成する。

$\mathcal{V}^{(\Omega)}$ の定義から次のことが成立つ。

$$\begin{aligned} \|\bar{u} \in \mathcal{V}^{(\Omega)}\| &= \|\exists |\bar{u}|, E_{\Omega} \bar{u}, Z, \beta [\bar{u} = \langle |\bar{u}|, E_{\Omega} \bar{u} \rangle \wedge \\ &|\bar{u}|: Z \rightarrow \Omega \wedge Z \subseteq \mathcal{V}_{\beta}^{(\Omega)} \wedge \beta \in O_n \wedge E \bar{u} \in \Omega \\ &\wedge (\forall t \in Z)(|\bar{u}|(t) \leq E_{\Omega} \bar{u} \wedge E_{\Omega} t)]\|, \end{aligned}$$

$$\|\mathcal{V}^{(\Omega)} = \bigcup_{x \in O_n} \mathcal{V}_x^{(\Omega)}\| = \mathbf{1}.$$

$\{\bar{u} \in \mathcal{V}^{(H)} \mid \|\bar{u} \in \mathcal{V}^{(\Omega)}\| \geq E \bar{u}\}$ は $(\mathcal{V}^{(H)})^{(\Omega)}$ とかくと上の事実から $(\mathcal{V}^{(H)})^{(\Omega)}$ の各元 \bar{u} に対して $|\bar{u}|$, $E_{\Omega} \bar{u}$, Z が存在して次の式が成立する。

$$\begin{aligned} \|\bar{u} = \langle |\bar{u}|, E_{\Omega} \bar{u} \rangle \wedge E_{\Omega} \bar{u} \in \Omega \wedge |\bar{u}|: Z \rightarrow \Omega \wedge Z \subseteq \mathcal{V}_{\beta}^{(\Omega)} \wedge \\ (\forall t \in Z)[|\bar{u}|(t) \leq E_{\Omega} \bar{u} \wedge E_{\Omega} t]\| = E \bar{u} \end{aligned}$$

一方 $\|\langle \Omega, \wedge, V, \mathbf{1} \rangle$ は cHa $\|\langle \tilde{\Omega}, \wedge, \tilde{V}, \mathbf{1} \rangle$ は cHa でこの $\tilde{\Omega}$ に対して $\mathcal{V}^{(\tilde{\Omega})}$ を作ると丁度 $(\mathcal{V}^{(H)})^{(\Omega)}$ に isomorphic になっていることを証明する。

$\Phi: \mathcal{V}^{(\tilde{\Omega})} \rightarrow (\mathcal{V}^{(H)})^{(\Omega)}$ の定義

$u \in \mathcal{V}^{(\tilde{\Omega})}$ を遺伝的層表現として $\mathcal{D}(u)$ の各元 x に対して $\bar{x} \in (\mathcal{V}^{(H)})^{(\Omega)}$ が既に定義され

$$E_{\Omega} \bar{x} = E_{\tilde{\Omega}} x,$$

$$E(E_{\tilde{\Omega}} x) = E \bar{x}, \quad \text{ここで } E \text{ は } E_H \text{ の略,}$$

$$\|\bar{x} = \bar{x}'\| \leq \|x = x'\|_{\tilde{\Omega}} = \|\bar{x} = \bar{x}'\|_{\Omega}, \quad \text{ここで}$$

i は $i(p) = \mathbf{1} \uparrow p$ で定義される関数 $H \rightarrow \tilde{\Omega}$, が充たれているとする。今 u に対応する \bar{u} を定義するために先づ \bar{u} の domain Z を定義する。

$$\mathcal{D}(z) = \{\bar{x} \mid x \in \mathcal{D}(u)\}$$

$$x \in \mathcal{D}(z) \Rightarrow z(\bar{x}) = E\bar{x}$$

$$Ez = EE_{\Omega}u$$

とすると Z は $V^{(H)}$ の元で definite である。次に

$u^*: \mathcal{D}(z) \rightarrow \tilde{\Omega}$ を $u^*(\bar{x}) = E_{\Omega}x$ で定義すると

$$\bar{x}, \bar{x}' \in \mathcal{D}(z) \Rightarrow \|\bar{x} - \bar{x}'\| \leq \|u^*(\bar{x}) - u^*(\bar{x}')\|$$

が成立することは次の様に証明される。一般に $p \in H, a, b \in \tilde{\Omega}$ の時

$$p \leq \|a = b\| \Leftrightarrow \|a \uparrow p = b \uparrow p\| = 1 \Leftrightarrow a \wedge i(p) = b \wedge i(p)$$

が成立つかう。

$$u^*(\bar{x}) \wedge i(\|\bar{x} - \bar{x}'\|) \leq E_{\Omega}x \wedge i(\|x - x'\|_{\Omega}) \leq E_{\Omega}x' = u^*(\bar{x}')$$

$$\therefore u^*(\bar{x}) \wedge i(\|\bar{x} - \bar{x}'\|) \leq u^*(\bar{x}') \wedge i(\|\bar{x} - \bar{x}'\|)$$

$$\therefore u^*(\bar{x}) \wedge i(\|\bar{x} - \bar{x}'\|) = u^*(\bar{x}') \wedge i(\|\bar{x} - \bar{x}'\|)$$

$$\therefore \|\bar{x} - \bar{x}'\| \leq \|u^*(\bar{x}) - u^*(\bar{x}')\|$$

上の事実と Z, u^* の定義から Lemma 1 を使って次の条件を満たす $V^{(H)}$ の元 $|\bar{u}|$ が存在する。

$$\| |\bar{u}| : Z \rightarrow \Omega \| = 1 \wedge \|x \in Z\| \leq \| \langle x, u^*(x) \rangle \in |\bar{u}| \| \wedge$$

更なる $E_{\Omega} \bar{u} = E_{\Omega} u$ と定義すれば $E|\bar{u}| = Ez$

$$\bar{x} \in \mathcal{D}(z) \Rightarrow u^*(\bar{x}) = E_{\Omega}x \leq E_{\Omega}u = E_{\Omega}\bar{u}$$

$$\therefore \|\bar{x} \in Z\| \leq \| |\bar{u}| : Z \rightarrow \Omega \wedge \langle \bar{x}, u^*(\bar{x}) \rangle \in |\bar{u}| \wedge$$

$$u^*(\bar{x}) \leq E_{\Omega}\bar{u} \wedge E_{\Omega}\bar{x} \|\bar{x}\|$$

$$\therefore \mathbb{I}[(\forall t \in \mathbb{Z})[|\bar{u}|(t) \leq E_{\Omega} \bar{u} \wedge E_{\Omega} t]] \mathbb{I} = \perp$$

$$\therefore \mathbb{I}[\langle |\bar{u}|, E_{\Omega} \bar{u} \rangle \in \mathcal{V}^{(\Omega)}] \mathbb{I} = E E_{\Omega} \bar{u}$$

$$\therefore \bar{u} = \langle |\bar{u}|, E_{\Omega} \bar{u} \rangle \in (\mathcal{V}^{(H)})^{(\Omega)}$$

この時

$$1) E E_{\Omega} u = E \bar{u}$$

$$2) E_{\Omega} \bar{u} = E_{\Omega} u$$

$$3) i \mathbb{I}[\bar{u} = \bar{u}'] \mathbb{I} \leq \mathbb{I}[u = u']_{\Omega} = \mathbb{I}[\bar{u} = \bar{u}']_{\Omega}$$

が成立つ。1), 2) は定義から明らかであり。3) は次の様に証明される。 $x \in \mathcal{D}(u)$ の時

$$\mathbb{I}[x \in u]_{\Omega} = \bigvee_{y \in \mathcal{D}(u)} \mathbb{I}[x = y]_{\Omega} \wedge u(y)$$

$$= \bigvee_{y \in \mathcal{D}(u)} \mathbb{I}[\bar{x} = \bar{y}]_{\Omega} \wedge E_{\Omega} \bar{y}$$

(帰納法の仮定により)

$$\therefore \mathbb{I}[\mathbb{I}[x \in u]_{\Omega} = \bigvee_{\bar{y} \in \mathbb{Z}} \mathbb{I}[\bar{x} = \bar{y}]_{\Omega} \wedge |\bar{u}|(\bar{y})] \mathbb{I} = \perp$$

$$\therefore \mathbb{I}[\mathbb{I}[x \in u]_{\Omega} = \mathbb{I}[\bar{x} \in \bar{u}]_{\Omega}] \mathbb{I} = \perp$$

Equality axiom を使って

$$\mathbb{I}[\bar{u} = \bar{u}'] \mathbb{I} \leq \mathbb{I}[\mathbb{I}[\bar{x} \in \bar{u}]_{\Omega} = \mathbb{I}[\bar{x} \in \bar{u}']_{\Omega}] \mathbb{I}$$

$$\therefore i \mathbb{I}[\bar{u} = \bar{u}'] \mathbb{I} \wedge \mathbb{I}[\bar{x} \in \bar{u}]_{\Omega} = i \mathbb{I}[\bar{u} = \bar{u}'] \mathbb{I} \wedge \mathbb{I}[\bar{x} \in \bar{u}']_{\Omega}$$

$$\therefore i \mathbb{I}[\bar{u} = \bar{u}'] \mathbb{I} \leq (\mathbb{I}[\bar{x} \in \bar{u}]_{\Omega} \leftrightarrow \mathbb{I}[\bar{x} \in \bar{u}']_{\Omega})$$

$$\therefore i \mathbb{I}[\bar{u} = \bar{u}'] \mathbb{I} \leq (\mathbb{I}[x \in u]_{\Omega} \leftrightarrow \mathbb{I}[x \in u']_{\Omega})$$

$$\therefore i \mathbb{I}[\bar{u} = \bar{u}'] \mathbb{I} \leq \bigwedge_{x \in \mathcal{D}(u)} (u(x) \rightarrow \mathbb{I}[x \in u']_{\Omega})$$

$$\text{同様にして } i \mathbb{I}[\bar{u} = \bar{u}'] \mathbb{I} \leq \bigwedge_{x \in \mathcal{D}(u')} (u'(x) \rightarrow \mathbb{I}[x \in u]_{\Omega}).$$

又 $\bar{u} = \langle |\bar{u}|, E_{\Omega} \bar{u} \rangle$, $E_{\Omega} \bar{u} = E_{\hat{\Omega}} u$ あり

$$\llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq \llbracket E_{\Omega} \bar{u} = E_{\Omega} \bar{u}' \rrbracket$$

$$\therefore i \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq (E_{\Omega} \bar{u} \leftrightarrow E_{\Omega} \bar{u}')$$

$$\therefore i \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq (E_{\hat{\Omega}} u \leftrightarrow E_{\hat{\Omega}} u')$$

$$\therefore i \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket \leq \llbracket u = u' \rrbracket_{\hat{\Omega}}$$

次に $\llbracket u = u' \rrbracket_{\hat{\Omega}} = \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket_{\Omega}$ を証明する。

$$\begin{aligned} \llbracket \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket_{\Omega} &= \bigwedge_{x \in Z} (|\bar{u}|(x) \rightarrow \llbracket x \in \bar{u}' \rrbracket_{\Omega}) \wedge \\ &\quad \bigwedge_{x \in Z'} (|\bar{u}'|(x) \rightarrow \llbracket x \in \bar{u} \rrbracket_{\Omega}) \wedge \\ &\quad (E_{\Omega} \bar{u} \leftrightarrow E_{\Omega} \bar{u}') \rrbracket = 1, \end{aligned}$$

二二に $|\bar{u}|: Z \rightarrow \Omega$, $|\bar{u}'|: Z' \rightarrow \Omega$.

$$\begin{aligned} \therefore \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket_{\Omega} &= \bigwedge_{x \in \mathcal{D}(u)} (E_{\Omega} \bar{x} \rightarrow \llbracket x \in u' \rrbracket_{\hat{\Omega}}) \wedge \\ &\quad \bigwedge_{x \in \mathcal{D}(u')} (E_{\Omega} \bar{x} \rightarrow \llbracket x \in u \rrbracket_{\hat{\Omega}}) \wedge \\ &\quad (E_{\hat{\Omega}} u \leftrightarrow E_{\hat{\Omega}} u') \\ &= \llbracket u = u' \rrbracket_{\hat{\Omega}} \quad (E_{\Omega} \bar{x} = E_{\hat{\Omega}} x \text{ あり}) \end{aligned}$$

$$\therefore \llbracket \bar{u} = \bar{u}' \rrbracket_{\Omega} = \llbracket u = u' \rrbracket_{\hat{\Omega}}$$

従って 1), 2), 3) が成り立ち $\Phi(u) = \bar{u}$ により

$$\Phi: V(\hat{\Omega}) \longrightarrow (V^{(H)})^{(\Omega)}$$

が定義される。

$V(\hat{\Omega})$ 及び $(V^{(H)})^{(\Omega)}$ の上の同値関係 $\approx_{\hat{\Omega}}$ 及び \approx_{Ω} は

$$u, v \in V(\hat{\Omega}) \Rightarrow u \approx_{\hat{\Omega}} v \text{ iff } \llbracket u = v \rrbracket_{\hat{\Omega}} = 1$$

$$u, v \in (V^{(H)})^{(\Omega)} \Rightarrow u \approx_{\Omega} v \text{ iff } \llbracket \llbracket u = v \rrbracket_{\hat{\Omega}} = 1 \rrbracket = 1$$

で定義する時次の定理が成立する。

定理 (1) 上に定義された Φ は $V(\tilde{\Omega})/\tilde{\Omega}$ から $(V^{(H)})^{(\Omega)}/\Omega$ への mapping である。

$$(2) \quad \|\bar{u} = \bar{v}\|_{\tilde{\Omega}} = \|\bar{u} = \bar{v}\|_{\Omega} = 1$$

$$(3) \quad \|\bar{u} = \bar{v}\|_{\tilde{\Omega}} = \|\bar{u} = \bar{v}\|_{\Omega} = 1$$

証明

(1) $(V^{(H)})^{(\Omega)}$ の各元 v に対して $\|\bar{u} = \bar{v}\| = 1$ となる様な $V(\tilde{\Omega})$ の元 u が存在することを証明すればよい。

$v \in (V^{(H)})^{(\Omega)}$ とすると

$$\|v = \langle |v|, E_{\Omega} v \rangle \wedge E_{\Omega} v \in \Omega \wedge |v|: Z \rightarrow \Omega \wedge Z \subseteq V_{\beta}^{(\Omega)} \\ \wedge (\forall t \in Z) [|v|(t) \leq E_{\Omega} v \wedge E_{\Omega} t]\| = E v$$

となる $|v|, E_{\Omega} v, z \in V^{(H)}$ 及び $u, \beta \in \mathbb{Q}_u$ が存在する。こ

こで Z は適任的層表現をとることにする。

今 $u = \langle |u|, E_{\tilde{\Omega}} u \rangle$ を

$$E_{\tilde{\Omega}} u = E_{\Omega} v$$

$|u|$ は $|v|: Z \rightarrow \Omega$ を外から見た関数 $Q(z) \rightarrow \tilde{\Omega}$

となる様にとっておけば

$$E_{\Omega} \bar{u} = E_{\tilde{\Omega}} u = E_{\Omega} v$$

で $|\bar{u}|$ は $|u|$ が丁度 $|\bar{u}|$ を外から見た関数になる様に定義

したのでから

$$\|\bar{u} = \bar{v}\|_{\Omega} = 1 = 1$$

(2) u, v は HSR と仮定してよい。

$$\begin{aligned} \llbracket u \in v \rrbracket_{\tilde{\Omega}} &= \bigvee_{y \in \mathcal{D}(v)} \llbracket u = y \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \wedge v(u) \\ &= \bigvee_{\bar{y} \in \mathcal{D}(v)} \llbracket \bar{u} = \bar{y} \rrbracket_{\Omega} \wedge E_{\Omega} \bar{y} \end{aligned}$$

$$\therefore \llbracket \llbracket u \in v \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket = \bigvee_{\bar{y} \in \mathcal{Z}} \llbracket \bar{u} = \bar{y} \rrbracket_{\Omega} \wedge \bar{v}(\bar{y}) \rrbracket = \mathbf{1}$$

$$\therefore \llbracket \llbracket u \in v \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket = \llbracket \bar{u} \in \bar{v} \rrbracket_{\Omega} \rrbracket = \mathbf{1}$$

(3) は既に証明された。

更に次の定理が成立つ。

定理 $\varphi(x_1, \dots, x_n)$ が set theoretical formula τ
 $u_1, \dots, u_n \in \mathcal{V}^{\tilde{\Omega}}$ の時

$$\llbracket \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket = \llbracket \varphi(\bar{u}_1, \dots, \bar{u}_n) \rrbracket_{\Omega} \rrbracket = \mathbf{1}.$$

証明 φ の論理記号の数に関する帰納法により証明する。

$\varphi(x_1, \dots, x_n)$ が atomic formula の時は前の定理で証明された。

$\varphi(x_1, \dots, x_n) = \varphi_1(x_1, \dots, x_n) \wedge \varphi_2(x_1, \dots, x_n)$ の時

$$\llbracket \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket = \llbracket \llbracket \varphi_1(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket \wedge \llbracket \llbracket \varphi_2(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket$$

帰納法の仮定により

$$\llbracket \llbracket \varphi_i(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket = \llbracket \varphi_i(\bar{u}_1, \dots, \bar{u}_n) \rrbracket_{\Omega} \rrbracket = \mathbf{1}, \quad i=1, 2$$

$$\therefore \llbracket \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket = \llbracket \varphi(\bar{u}_1, \dots, \bar{u}_n) \rrbracket_{\Omega} \rrbracket = \mathbf{1}.$$

$\varphi(x_1, \dots, x_n) = \exists x \varphi_1(x, x_1, \dots, x_n)$ の時

$$\begin{aligned} \llbracket \llbracket \varphi(u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket &= \bigvee_{x \in \mathcal{V}^{\tilde{\Omega}}} (E_{\tilde{\Omega}} x \wedge \llbracket \varphi_1(x, u_1, \dots, u_n) \rrbracket_{\tilde{\Omega}} \rrbracket) \\ &= \bigvee_{\bar{x} \in (\mathcal{V}^{(\Omega)})} (E_{\Omega} \bar{x} \wedge \llbracket \varphi_1(\bar{x}, \bar{u}_1, \dots, \bar{u}_n) \rrbracket_{\Omega} \rrbracket) \end{aligned}$$

∴ $\| \varphi(u_1, \dots, u_n) \|_{\tilde{\Omega}} = \| \exists x \varphi(x, \bar{u}_1, \dots, \bar{u}_n) \|_{\Omega} = 1$
 他の場合も同様に証明される。

以上の定理により、対応

$$\Phi: \mathcal{V}^{(\tilde{\Omega})} / \tilde{\Omega} \rightarrow (\mathcal{V}^{(H)})^{(\Omega)} / \Omega$$

は isomorphism になっている。