

数理論理学特論レポート

工学研究科 情報知能学専攻 倉橋 太志

定義 1. X : 集合, E : X 上の 2 項関係 とする .

1. E は X 上で *well-founded* $\stackrel{\text{def.}}{\iff} \forall Y \subseteq X [Y \neq \emptyset \rightarrow \exists y \in Y (\neg \exists z \in Y (zEy))]$.
2. $X_{E,x} := \{y \in X \mid yEx\}$.
3. E は X 上で *extensional* $\stackrel{\text{def.}}{\iff} \forall x, y \in X (x = y \iff X_{E,x} = X_{E,y})$.

問題

次の定理を証明せよ .

定理 2. モストフスキーの崩壊定理

X : 集合, E を X 上で *well-founded* かつ *extensional* な 2 項関係とする .
このとき, 推移的な集合 M と写像 f で

$$f : \langle X, E \rangle \xrightarrow{\cong} \langle M, \in \rangle$$

となるものが 1 意に存在する .

補題 3. X : 集合, E : X 上の *well-founded* な 2 項関係 とすれば, X の元に関する任意の命題 $\varphi(x)$ に対して

$$\forall x \in X [\forall y \in X (yEx \rightarrow \varphi(y)) \rightarrow \varphi(x)] \rightarrow \forall x \in X (\varphi(x)).$$

証明. $\forall x \in X [\forall y \in X (yEx \rightarrow \varphi(y)) \rightarrow \varphi(x)]$ と仮定する . $Y = \{x \in X : \neg \varphi(x)\} \neq \emptyset$ ならば Y の E に関する極小元 x_0 が存在する . このとき仮定より $yEx_0 \wedge \neg \varphi(y)$ となる $y \in Y$ が存在するため x_0 の極小性に矛盾する . \square

補題 4. X, Y を集合, E を X 上で *well-founded* かつ *extensional* な 2 項関係とし, G を $\text{dom}(G) = \{f : f \text{ は } X \text{ の } E \text{ に関する initial segment から } Y \text{ への関数}\}$ から Y への関数とする .

このとき関数 $F : X \rightarrow Y$ で $\forall x \in X [F(x) = G(F \upharpoonright X_{E,x})]$ となるものが 1 意に存在する .

証明. 1 意性 $F, F' : X \rightarrow Y$ ですべての $x \in X$ について $F(x) = G(F \upharpoonright X_{E,x})$ かつ $F'(x) = G(F' \upharpoonright X_{E,x})$ とする . $Z = \{x \in X : F(x) \neq F'(x)\} \neq \emptyset$ と仮定すると Z は E に関する極小元 x_0 をもつ . このとき

$$\begin{aligned} F(x_0) &= G(F \upharpoonright X_{E,x_0}) \\ &= G(F' \upharpoonright X_{E,x_0}) \\ &= F'(x_0) \end{aligned}$$

となり矛盾 . よって $F = F'$ である .

存在 $x \in X$ に対して関数 f が x -近似である $\stackrel{\text{def}}{\iff} f : X_{E,x} \cup \{x\} \longrightarrow Y$ で $\forall y E x [f(y) = G(f \upharpoonright X_{E,y})]$ かつ $f(x) = G(f \upharpoonright X_{E,x})$.

$\mathcal{F} := \{f \mid \exists x \in X \text{ s.t. } f \text{ は } x\text{-近似}\}$ とし, $F := \bigcup \mathcal{F}$ とする.

- F は関数である.

$f, g \in \mathcal{F}$ がそれぞれ x, x' -近似のとき, 一意性の証明と同様にして任意の $y \in (X_{E,x} \cup \{x\}) \cap (X_{E,x'} \cup \{x'\})$ に対して $f(y) = g(y)$ がいえるため F は関数である.

- $\text{dom}(F) = X$ である.

任意の $x \in X$ に対して x -近似 $f \in \mathcal{F}$ が存在することを補題 3 を用いて示す.

x を固定し, $y E x$ となるすべての $y \in X$ に対して y -近似 $f_y \in \mathcal{F}$ が存在すると仮定する. このとき $g := \bigcup \{f_y \mid y \in X_{E,x}\}$ とし $f := g \cup \{(x, G(g))\}$ とすれば, $\text{dom}(f) = X_{E,x} \cup \{x\}$ で仮定より $\forall y E x [f(y) = f_y(y) = G(f_y \upharpoonright X_{E,y}) = G(f \upharpoonright X_{E,y})]$ となり, $f(x) = G(g) = G(f \upharpoonright X_{E,x})$ となるため f は x -近似である. したがって補題 3 より任意の $x \in X$ に対して x -近似 $f \in \mathcal{F}$ が存在する.

- $\forall x [F(x) = G(F \upharpoonright X_{E,x})]$.

$\text{dom}(F) = X$ より, 任意の x に対して $x \in \text{dom}(f)$ となる $f \in \mathcal{F}$ が存在する. このとき

$$\begin{aligned} F(x) &= f(x) \\ &= G(f \upharpoonright X_{E,x}) \\ &= G(F \upharpoonright X_{E,x}) \end{aligned}$$

したがってこの F が求めるものである.

□

定理 2 の証明. X を集合, E を X 上の well-founded かつ extensional な 2 項関係とする.

補題 4 により, すべての $x \in X$ に対して

$$F(x) := \{F(y) \mid y \in X_{E,x}\}$$

となる関数 F がとれる. これは, $G(x) = \{y \mid y \in \text{ran}(x)\}$ に対して補題 4 を適用して

$$F(x) = G(F \upharpoonright X_{E,x})$$

となるものをとればよい. $M := \text{ran}(F)$ とする.

- F は 1-1.

そうでないと仮定すると, $\{x \in X \mid \exists y \in X (x \neq y \wedge F(x) = F(y))\} \neq \emptyset$ なので E に関する極小元 x_0 が存在し, $x_0 \neq y_0$ で $F(x_0) = F(y_0)$ となる $y_0 \in X$ がとれる. E は X 上で extensional なので $X_{E,x_0} \neq X_{E,y_0}$ であり, したがって $z E x_0 \wedge \neg z E y_0$ または $\neg z E x_0 \wedge z E y_0$ となる $z \in X$ が存在する. $z E x_0 \wedge \neg z E y_0$ ならば, F の定義により $F(z) \in F(x_0) = F(y_0)$ なので $F(w) = F(z)$ となる $w E y_0$ が存在する. しかしこのとき $z \neq w$ なので x_0 の極小性に矛盾する. $\neg z E x_0 \wedge z E y_0$ のときも同様に矛盾するため, F は 1-1 である.

- $\forall x, y \in X (x E y \leftrightarrow F(x) \in F(y))$.

(\rightarrow) は定義より, (\leftarrow) は F の 1-1 性と定義より.

- M は推移的である .

$u \in M$ ならば $F(x) = u$ となる $x \in X$ が存在する . $v \in u$ とすれば $v \in F(x)$ であり , F の定義から $v = F(y)$ となる $y \in X$ が存在する . よって $v \in M$ であり , M は推移的である .

したがって推移的な集合 M と写像 F で

$$F : \langle X, E \rangle \xrightarrow{\cong} \langle M, \in \rangle$$

となるものが存在することが示せた .

- このような M と F は 1 意に存在する .

M' と F' も上の条件を満たすとす . まず $x \in X$ を固定し , $\forall y \in X (yEx \rightarrow F(y) = F'(y))$ と仮定する . このとき

$$\begin{aligned} F(x) &= G(F \upharpoonright X_{E,x}) \\ &= G(F' \upharpoonright X_{E,x}) \\ &= F'(x) \end{aligned}$$

であるため補題 3 より $\forall x \in X (F(x) = F'(x))$ つまり $F = F'$ である . よって $M = M'$ である .

□