

Reflection Principles via Filter Quantifier

神戸大学教養部 角田 謙 (Yuzuru Kakuda)

Reflection Principle は the universe V を集合 u , approximation u するという原理である。formal には、次の scheme で表現できる:

$$(1) \quad (\exists u) (u \text{ is transitive} \wedge (\forall \vec{x} \in u) (\bigwedge_{k=1}^l (\varphi_k \leftrightarrow \varphi_k^{(u)})))$$

, 但し u で各 φ_k に現れる free variable は \vec{x} の中にあるとする。

\therefore Reflection Principle は, [1] (or [2]) で明らかに、 \aleph_1 のように, "almost all quantifier" aa (i.e., a filter quantifier with the axiom of diagonal intersections) で表現できる。一方, AC (実際には, DC で充分) を仮定すれば, ZFC において次の形の Reflection Principle が証明できる:

$$(2) \quad (\forall \mathcal{A})(\exists \mathcal{C})(\mathcal{A} \subseteq \mathcal{C} \wedge (\forall \vec{x} \in \mathcal{C}) (\bigwedge_{k=1}^l (\varphi_k \leftrightarrow \varphi_k^{(\mathcal{C})})))$$

, 但し \mathcal{A} で各 φ_k に現れる free variable は \vec{x} に現れるとして, variables \mathcal{A}, \mathcal{C} は countable sets を動くものとする。

(2) と (1) の形に書く時、次、定義が必要である：

Def. 1. $\Delta \in \text{countable set}$ とする。 Δ が, countably transitive であるとは,

$$(\forall t)(t \in \Delta \wedge \bar{t} \leq x_0 \rightarrow t \in \Delta).$$

を意味する。

(2) は、次の形の Reflection Principle と ZF において、同値である：

$$(3) \quad (\forall \Delta)(\Delta \text{ is countably transitive} \\ \wedge (\forall x \in \Delta) \bigwedge_{k=1}^{\infty} (\varphi_k \leftrightarrow \varphi_k^{(x)}))$$

(free variable の条件は、(1), (2) に同じである)

(1) が、"for almost all sets" quantifier に、関連しているという事実から、我々は、(3) が "for almost all countable sets" なる quantifier と関連がある事を予測できる。その方向で、quantifier "aa" の集合論での意味を探ることが、目的である。

§1.

この節においては、後の応用、為される限り一般的に、aa を持つ language の理論を展開しておく。この節において、 L_U は predicate symbols U, \in (U は 1-ary, \in は 2-ary) を持つ first-order language とする。(但し、 L_U は他の symbols を含んでも可)。)

$\mathcal{U}(x)$ の時, $x \in \mathcal{U}$ -set という事にして, s, t, s', t', \dots
等は, \mathcal{U} -sets を走る variables とする.

1.1. Definition (a) $UB_{\mathcal{U}}$ は $\mathcal{L}_{\mathcal{U}}(\mathcal{A})$ で formulate
された theory 2, 次, axioms を持つ τ , とする:

(Ax. 0) 通常, first-order logic axiom schemes,
(equality axioms を含む).

(Ax. 1) $(\mathcal{A}ax) \varphi(x) \leftrightarrow (\mathcal{A}ay) \varphi(y)$, $\varphi(x)$ は $\mathcal{L}_{\mathcal{U}}(\mathcal{A})$
の formula 2- y は $\varphi(x)$ に現れた x とする,

(Ax. 2) $(\forall x)(\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow (\mathcal{A}ax) \varphi \rightarrow (\mathcal{A}ax) \psi$,

(Ax. 3) $(\mathcal{A}ax) \varphi \wedge (\mathcal{A}ax) \psi \rightarrow (\mathcal{A}ax) (\varphi \wedge \psi)$,

(Ax. 4) $(\mathcal{A}ax)(x \text{ is a } \mathcal{U}\text{-set})$,

(Ax. 5) $\neg (\mathcal{A}ax)(x \neq x)$,

(Ax. 6) $(\forall x)(\mathcal{A}ay)(x \in y)$,

(Ax. 7) $(\forall x \in s)(\mathcal{A}ay) \varphi \rightarrow (\mathcal{A}ay)(\forall x \in s) \varphi$.

(b) $ST_{\mathcal{U}}$ は $\mathcal{L}_{\mathcal{U}}(\mathcal{A})$ で formulate された theory 2
axioms は (Ax. 0) から (Ax. 6) に 次, axioms を付け加えた
 τ の τ である:

(Ax. 8) $(\forall s)(\mathcal{A}ax)(s \subseteq x)$,

(Ax. 9) $(\forall x)(\mathcal{A}ay) \varphi \rightarrow (\mathcal{A}ay)(\forall x \in y) \varphi$.

Remark. $UB_{\mathcal{U}}$, $ST_{\mathcal{U}}$ の inference rules は、 \forall に、
Modus Ponens と Generalization. τ がある。

1.2. Definition (a) \mathcal{U} -pair, \mathcal{U} -Union, \mathcal{U} -Collection
でそれぞれ次の状況を表わすものとする：

$$\mathcal{U}\text{-Pair} : (\forall x)(\forall y)(\exists \Delta)(x \in \Delta \wedge y \in \Delta),$$

$$\mathcal{U}\text{-Union} : (\forall \Delta)(\exists \tau)(\forall \Delta' \in \Delta)(\Delta' \subseteq \tau),$$

\mathcal{U} -Collection : $(\forall x \in \Delta)(\exists y) \varphi \rightarrow (\exists \tau)(\forall x \in \Delta)(\exists y \in \tau) \varphi$,
 $\therefore \tau$ は φ の free variable を持つ formula
 τ である。

(b) 集合 x の \mathcal{U} -transitive であるとは、 x の \mathcal{U} -set
 τ が $(\forall \Delta \in x)(\Delta \subseteq \tau)$ を成り立つ事である。

(c) $RF_{\mathcal{U}}$ τ は、reflection scheme を意味するものとする：
 $(\exists \Delta)(\Delta \text{ is } \mathcal{U}\text{-transitive}$

$$\wedge (\forall \vec{x} \in \Delta) \bigwedge_{k=1}^{\ell} (\varphi_k \leftrightarrow \varphi_k^{(\Delta)})$$

$\therefore \tau$ は、各 φ_k は $L_{\mathcal{U}}$ の formula τ に含まれる free variables
 \vec{x} に現れるものとする。

Remark. $(\forall x)(U(x) \leftrightarrow x=x)$ は axiom に付け加
 えた場合 (あるいは $U(x)$ の predicate $x=x$ を意味す
 る場合), $UB_{\mathcal{U}}$, $ST_{\mathcal{U}}$ は $[]$ の UB , ST と一致する。

1.3. Lemma (a) \mathcal{U} -pair, \mathcal{U} -Union, \mathcal{U} -Collection
(ranging over all formulas in $L_{\mathcal{U}}(CA)$) は, $UB_{\mathcal{U}}$
においゝ証明可能である。

(b) $UB_{\mathcal{U}}$ の first-order part は, \mathcal{U} -Pair, \mathcal{U} -Union,
 \mathcal{U} -Collection Σ axioms とし持つ first-order theory
と一致する。

(c) $ST_{\mathcal{U}}$ は $UB_{\mathcal{U}}$ の extension である。

(d) $ST_{\mathcal{U}}$ の first-order part は, $RF_{\mathcal{U}}$ Σ axioms とし
持つ $L_{\mathcal{U}}$ の \perp の first-order theory と一致する。

§2.

この節においゝは, $L_{\mathcal{U}}$ は ZF の language に unary
predicate symbol \mathcal{U} Σ 付け加えてある language である。
全 Σ の theorems は, ZF relative to $L_{\mathcal{U}}$ (BP Σ ,
Separation & Collection Scheme は $L_{\mathcal{U}}$ の formula
全 Σ である) である。さらに, \mathcal{U} は, \subseteq に関して hereditary である,
即ち,

$$(\forall x)(\forall y)(x \text{ is a } \mathcal{U}\text{-set and } y \subseteq x$$

$$\rightarrow y \text{ is a } \mathcal{U}\text{-set})$$

2.1. Definition. $A \in \text{set}$ とする。 $\mathcal{P}_{\mathcal{U}}(A)$ は, 次の集

合を意味する: $\{p: p \subseteq A \text{ and } p \text{ is a } \mathcal{U}\text{-set}\}$.

$\mathcal{P}_{\mathcal{U}}(A)$ の subset X が unbounded であることをいふ,

$$(\forall p \in \mathcal{P}_{\mathcal{U}}(A)) (\exists g \in X) (p \subseteq g)$$

が成立する事を意味する. X が closed であることをいふ.

X の \subseteq の non-empty subset D が \subseteq -directed であるならば $\bigcup D \in \mathcal{P}_{\mathcal{U}}(A)$ となる時, $\bigcup D \in X$ が成立する事をいふ。

2.2. Definition. (a) \mathcal{U} -Closure Principle といふ. 次を意味するものとする:

S は non-empty set, $R \in \mathcal{S}$ binary relation である. 条件を満足してゐるものとする: 任意の有限列

$\langle x_i | i < n \rangle$ (from S) に対してある $x \in S$ が存在して,

$\langle x_i | i < n \rangle R x$ となる. 此の時, $t \subseteq S$ なる任意の \mathcal{U} -set t に対して $t \subseteq \Delta \subseteq S$ なる \mathcal{U} -set Δ が存在して, Δ の有限列 $\langle x_i | i < n \rangle$ (任意) に対して $x \in \Delta$ である.

$\langle x_i | i < n \rangle R x$ なる t が存在する.

(b) The weak form of \mathcal{U} -closure Principle といふ. 次を意味する:

S は non-empty set, $R \in \mathcal{T}$ ternary relation on S

である. $(\forall x \in S) (\exists y \in S) (\exists z \in S) R(x, y, z)$ を満足してゐるものとする.

此の時, non-empty \mathcal{U} -set Δ , $\Delta \subseteq S$ である.

次, 条件 Σ 満足する \forall の \exists 存在する:

$$(\forall x \in A)(\exists y \in A)(\exists z \in A) R(xyz).$$

2.3. Definition. \mathcal{U} -set に対する Reflection Principle とは次, scheme Σ 意味する:

$$(\forall t)(\exists s)(\tau \subseteq s \wedge (\forall \vec{x} \in s) \bigwedge_{k=1}^p (\varphi_k \leftrightarrow \varphi_k^{\tau}))$$

すなわち, 各 φ_k は free variables を \vec{x} の中に抱いた formula とする。

2.4. Lemma. \mathcal{U} -Pair, \mathcal{U} -Univ を仮定する。

この時, 次, 条件 Σ と Σ' の同値を示す:

(i) \mathcal{U} -Collection, the weak form of \mathcal{U} -Closure Principle;

(ii) 各集合 A に対して, closed unbounded subsets of $P_{\mathcal{U}}(A)$ の collection の diagonal intersection に対して閉になる;

(iii) \mathcal{U} -Closure Principle;

(iv) \mathcal{O} は non-logical symbols, 集合全体 \mathcal{U} , \mathcal{U} -set になる language, structure とする。この時, \mathcal{O} , universe A , subset C に対して \mathcal{U} -set $B \cap C$. $C \in \mathcal{O}$ かつ \mathcal{O} , elementary substructure \mathcal{B} of B の \mathcal{U} -set

ある \mathcal{U} が存在する;

(V) \mathcal{U} -set に閉じた Reflection Principle.

2.5. Lemma 次の \mathcal{U} は equivalent である.

(i) \mathcal{U} -Pair, \mathcal{U} -Union, \mathcal{U} -Closure Principle;

(ii) $RF_{\mathcal{U}}$.

§3.

$L_{\mathcal{U}}$ に閉じた \mathcal{U} は, §2 と同じ仮定を置く \mathcal{U} とする.

3.1. Definition. (a) $UB_{\mathcal{U}}$ は, ZF (relative to $L_{\mathcal{U}}(aa)$) の axioms を付加して \mathcal{U} である $L_{\mathcal{U}}(aa)$ 上の theory を $ZF_{\mathcal{U}}^{UB}$ と示す.

(b) $ZF_{\mathcal{U}}(aa)$ は, ZF (relative to $L_{\mathcal{U}}(aa)$) + $ST_{\mathcal{U}}$ である $L_{\mathcal{U}}(aa)$ の theory を意味する \mathcal{U} とする.

(c) $ZF_{\mathcal{U}}^{W+}(aa)$ は Collection Scheme を \mathcal{L} に制限して $ZF_{\mathcal{U}}(aa)$ から得られる $L_{\mathcal{U}}(aa)$ 上の theory とする.

(d) $ZF_{\mathcal{U}}^{W}(aa)$ は Separation Scheme を \mathcal{L} に制限して $ZF_{\mathcal{U}}^{W+}(aa)$ から得られる $L_{\mathcal{U}}(aa)$ 上の theory とする.

Case II. $\kappa \in$ infinite cardinal ϵ 寸 2 時,

$$"U(x) \leftrightarrow \bar{x} < \kappa"$$

が成立 寸 2 時 //

この場合, AC \exists 経 寸 2 寸 ϵ , $ZF_{\kappa} (aa) + Dual$ の理論
 は Large cardinal ϵ の $\omega \rightarrow \omega$ 2 變 寸 2 変 寸 2 変. $\epsilon = \omega$.
 \rightarrow の結果, $\epsilon = \omega$ " $ZFC_{\omega} + \omega$ "

Theorem. $ZD_{\kappa}^I + Col_{\kappa}^I + Sep_{\kappa}^I + ACT_{\kappa}$
 \iff

$ZFC_{\kappa} + "$ κ is Mahlo " $\vdash \varphi$

for every formula φ of L_{κ} .

参考文献.

[1]. Y. Kakuda, Set theory based on the language with the additional quantifier "for almost all". To appear.

[2]. M. Kaufmann, Set theory with a filter quantifier, To appear in JSL.