

Reflection Principles via Filter Quantifier

神戸大学教養部 角田 謙 (Yuzuru Kakuda)

Reflection Principle は the universe V を集合として、
approximation 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、 φ_k に現れる free variable は \vec{x} 中にあるとする。

この Reflection Principle は, [1] (or [2]) で明らかに
されたように, "almost all quantifier" aa (z.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:

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

, 但し、 φ_k に現れる free variable は \vec{x} に現れる
として, variables Δ, τ は countable set を動くものとする。

(2) Σ (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, 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 $\mathcal{L}_{\mathcal{U}}(aa)$ 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) $(\forall ax) \varphi(x) \leftrightarrow (\forall ay) \varphi(y)$, $\varphi(x)$ は $\mathcal{L}_{\mathcal{U}}(aa)$
の formula 2- y は $\varphi(x)$ に現れた x とする,

(Ax. 2) $(\forall x)(\varphi \rightarrow \psi) \rightarrow ((\forall ax) \varphi \rightarrow (\forall ax) \psi)$,

(Ax. 3) $(\forall ax) \varphi \wedge (\forall ax) \psi \rightarrow (\forall ax) (\varphi \wedge \psi)$,

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

(Ax. 5) $\neg (\forall ax)(x \neq x)$,

(Ax. 6) $(\forall x)(\forall ay)(x \in y)$,

(Ax. 7) $(\forall x \in s)(\forall ay) \varphi \rightarrow (\forall ay)(\forall x \in s) \varphi$.

(b) $ST_{\mathcal{U}}$ は $\mathcal{L}_{\mathcal{U}}(aa)$ 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) $(\forall s)(\forall ax)(s \subseteq x)$,

(Ax. 9) $(\forall x)(\forall ay) \varphi \rightarrow (\forall ay)(\forall x \in y) \varphi$.

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

1.2. Definition (2) \mathcal{U} -pair, \mathcal{U} -Union, \mathcal{U} -Collection
をそれぞれ次のように表わすものとす：

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

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

\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
 である。

(b) 集合 x が \mathcal{U} -transitive であるとは、 x が \mathcal{U} -set
 τ が $(\forall \Delta \in x)(\Delta \subseteq \tau)$ を成すことである。

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

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

$\therefore \tau$ は、各 φ_k は $L_{\mathcal{U}}$ の formula であり、 \vec{x} は free variables
 は、 \vec{x} に現れるものとす。

Remark. $(\forall x)(\mathcal{U}(x) \leftrightarrow x=x)$ は axiom に付け加
 えた場合 (あるいは $\mathcal{U}(x)$ が 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, $UB_{\mathcal{U}}$ による証明可能である。

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

§2.

この節における $L_{\mathcal{U}}$ は ZF の language に unary predicate symbol \mathcal{U} を付け加えてある language である。全 Σ の theorems は, ZF relative to $L_{\mathcal{U}}$ (即ち, 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。

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

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

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

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

$\mathcal{P}_{\mathcal{U}}(A)$ の subset X が unbounded であるとは,

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

が成立する事を意味する. X が closed であるとは,

X の \subseteq による 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, $\bigcup D \in X$ が成立する事を言う。

2.2. Definition. (a) \mathcal{U} -Closure Principle とは, 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。この時, $t \subseteq S$ 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。

$\langle x_i | i < n \rangle R x$ なるものが存在する。

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

S は non-empty set, $R \in \mathcal{T}$ ternary relation on S である条件を満足してゐるものとする。この時, non-empty \mathcal{U} -set Δ , $\Delta \subseteq S$ である。

次, 条件を満足するものが存在する:

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

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

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

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

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

この時, 次, 条件を満足する値が存在する:

(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
対して閉じている;

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

(iv) \mathcal{O} は non-logical symbols, 集合全体 \mathcal{U} ,
 \mathcal{U} -set になっている language の structure である。この時,
 \mathcal{O} , universe A の subset C に対して universe $B \supseteq \mathcal{U}$. $C \in$
 \mathcal{O} かつ \mathcal{O} , elementary substructure $\mathcal{L} \subseteq B$ の \mathcal{U} -set

なる \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 $ZF_{\mathcal{U}}^{UB}$ とする。

(b) $ZF_{\mathcal{U}}(aa)$ は, ZF (relative to $L_{\mathcal{U}}(aa)$) + $ST_{\mathcal{U}}$ は $L_{\mathcal{U}}(aa)$ 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 I. " $\mathcal{U}(x) \leftrightarrow x$ is countable" $\mathcal{U}(x)$ over,
define \mathcal{U} predicate \mathcal{U} and \mathcal{U} set:

$ZF_{\mathcal{U}}^{\mathcal{U}B}$, $ZF_{\mathcal{U}}(aa)$, ... \mathcal{U} set \mathcal{U} and \mathcal{U} set, $ZF_{x_1}^{\mathcal{U}B}$,
 $ZF_{x_1}(aa)$, ... \mathcal{U} set.

§2 の結果より、次のことが成り立つ。

3.2. Proposition. (a) $ZF_{x_1}^{\mathcal{U}B}$ は、 $ZF + AC_{\omega}$ の conservative extension である、但し、 AC_{ω} は、the axiom of choice for countable sets である。

(b) $ZF_{x_1}^{\mathcal{W}}$ (aa) は、 $ZF + DC$ の conservative extension である。

(c) $ZF_{x_1}^{\mathcal{W}^+}$ (aa) は $ZF + FL_{x_1}$ の conservative extension である。但し、 FL_{x_1} は、non-empty set x に $\mathcal{U} \neq \emptyset$,

$\mathcal{P}_{\omega}(x)$ は fine normal filter である。

Remark. $ZF_{x_1}(aa)$ は、 $ZF(aa)$ over, 強い theory である。また、 $ZF + DC$ に対して本質的に強い \mathcal{U} である。

Problem. $DC \rightarrow FL_{x_1}$ を証明せよ。($DC \rightarrow FL_{x_1}$ は不可能である)

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

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

が成立寸 2 時 //

\therefore 塔令, AC \exists 経 寸 2 寸 ϵ , $ZF_{\kappa}(\text{aa}) + \text{Dual}$ の理論
 は Large cardinal ϵ の $\omega \rightarrow \omega$ 雙射 σ 取 寸 2 寸. \therefore ZFC.
 \rightarrow の結果, $\text{ZFC} \vdash "2_{\kappa} \text{ is } \aleph_1 \text{ or } 2 \text{ is } \aleph_1"$.

Theorem. $ZD_{\kappa}^I + \text{Col}_{\kappa}^I + \text{Sep}_{\kappa}^I + \text{ACT} \varphi$

iff

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

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.