

量化記号消去 (QE) の判定法

y. (@waidotto)

<http://iso.2022.jp/math/model-theory-seminar/QE/slide.pdf>

2017年7月1日

はじめに

QE とは次のようなものであった:

Definition

L 理論 T が量化記号消去 (quantifier elimination; QE) を持つとは、任意の L 論理式 $\varphi(\bar{x})$ に対して、ある量化記号のない L 論理式 $\rho(\bar{x})$ が存在して T のもとで同値、すなわち $T \models \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \rho(\bar{x}))$ となることである。

この発表の目的は、理論が QE を持つための判定条件を与えることである。

注: QE を持つための十分条件

任意の論理式は冠頭標準形 $Q_1y_1Q_2y_2\cdots Q_ny_n\rho(y_1,\dots,y_n,\bar{x})$ (Q_i は \forall または \exists で、 ρ は QF 論理式) に直すことができ、また $\forall y \equiv \neg\exists y\neg$ なので、任意の simple existential formula (QF 論理式に \exists がひとつだけついたもの) が T のもとで QF 論理式と同値であることさえ言えば、内側からひとつずつ量化記号を消去していくことができる。

この発表では、次の定理を示すことを目標とする。

Theorem

理論 T に対し、次は同値:

- a) T は QE を持つ。
- b) T の任意のモデル $\mathcal{M}^1, \mathcal{M}^2$ とそれらの共通の部分構造 A に対し、 $\mathcal{M}_A^1 \equiv \mathcal{M}_A^2$. (\mathcal{M}_A は \mathcal{M} を $L(A) := L \cup A$ 構造と見なしたもの)
- c) T の任意のモデル $\mathcal{M}^1, \mathcal{M}^2$ とそれらの共通の部分構造 A と任意の simple existential formula $\varphi(\bar{x})$ と $\bar{a} \in A$ に対し、 $\mathcal{M}^1 \models \varphi(\bar{a}) \implies \mathcal{M}^2 \models \varphi(\bar{a})$.

Fact (完全性定理)

L 理論 T と L 論理式 ψ に対し, 以下は同値:

- a) $T \vdash \psi$ (T から ψ が証明可能).
- b) $T \models \psi$.

a) \implies b) は健全性定理とも呼ばれ, 「1 階述語論理の論理的公理は全て正しく, 推論規則は正しさを保つ (仮定が正しければ結論も正しい)」ことを意味している.

b) \implies a) は「1 階述語論理の証明体系はどんな証明もシミュレートできるだけの十分な証明能力を持っている」ことを意味している.

準備 (コンパクト性定理)

Theorem (コンパクト性定理)

L 理論 T に対し, 以下は同値:

- T はモデルを持つ.
- 任意の有限部分集合 $T_0 \subseteq T$ はモデルを持つ.

Proof.

a) \implies b) 明らか.

b) \implies a) 対偶を示す. T がモデルを持たないとすると, $T \models \perp$ だから完全性定理より $T \vdash \perp$. この証明で使われる仮定は有限個だから, それらを集めて T_0 とおけば $T_0 \vdash \perp$ ゆえ $T_0 \models \perp$ なので T_0 はモデルを持たない. □

上の定理は「 $T \models \perp$ ならば, ある有限部分集合 $T_0 \subseteq T$ が存在して $T_0 \models \perp$ 」と言い換えられる.

Separation Lemma (1/3)

Lemma (Separation Lemma)

T_1, T_2 を L 理論とし, \mathcal{H} を, \wedge, \vee で閉じていて \top, \perp を含むような文の集合とする. このとき, 以下は同値:

- ある文 $\varphi \in \mathcal{H}$ が存在して T_1 を T_2 から分離 (separate) する i.e.
 $T_1 \models \varphi, T_2 \models \neg\varphi$.
- T_1 の任意のモデル \mathcal{A}_1 と T_2 の任意のモデル \mathcal{A}_2 はある文 $\varphi \in \mathcal{H}$ によって分離される i.e. $\mathcal{A}_1 \models \varphi, \mathcal{A}_2 \models \neg\varphi$.

特に, L に定数記号 \bar{c} を追加し, $T_1 = T \cup \{\varphi(\bar{c})\}, T_2 = T \cup \{\neg\varphi(\bar{c})\}, \mathcal{H} = \{n \text{ 変数 QF 論理式}\}$ のとき, b) は次のように言い換えられる.

b) の言い換え

任意の $\mathcal{A}_1, \mathcal{A}_2 \models T$ に対し, 「任意の QF 論理式 $\rho(\bar{x})$ に対して $\mathcal{A}_1 \models \rho(\bar{c}) \iff \mathcal{A}_2 \models \rho(\bar{c})$ 」ならば $\mathcal{A}_1 \models \varphi(\bar{c}) \implies \mathcal{A}_2 \models \varphi(\bar{c})$.

以下, 位相空間の命題に帰着することでこの補題を証明する.

Separation Lemma (2/3)

Proposition

X を位相空間, Y_1, Y_2 をその (準) コンパクト部分集合とし, \mathcal{H} を開かつ閉集合からなる集合とする. このとき以下は同値:

- \mathcal{H} のある positive Boolean combination B (\cap, \cup だけで作れるもの) が存在して $Y_1 \subseteq B$ かつ $Y_2 \cap B = \emptyset$.
- 任意の $y_1 \in Y_1, y_2 \in Y_2$ に対し, ある $H \in \mathcal{H}$ が存在して $y_1 \in H$ かつ $y_2 \notin H$.

Proof.

a) \implies b) easy.

b) \implies a) 各 $y_1 \in Y_1, y_2 \in Y_2$ に対して存在する H を $H(y_1, y_2)$ と書く. 各 y_2 に対し $\{H(y_1, y_2) \mid y_1 \in Y_1\}$ は Y_1 の開被覆だから有限部分被覆 \mathcal{U}_{y_2} が存在する. このとき $\{(\bigcup \mathcal{U}_{y_2})^c \mid y_2 \in Y_2\}$ は Y_2 の開被覆だから有限部分被覆 $(\bigcup \mathcal{U}_{y_2(1)})^c, \dots, (\bigcup \mathcal{U}_{y_2(n)})^c$ が存在する. よって $B := \bigcap_{i=1}^n \bigcup \mathcal{U}_{y_2(n)}$ とおけばよい. □

Separation Lemma (3/3)

Proof of Separation Lemma.

$X = \text{“}L \text{ 構造全体”} / \text{初等同値} = \{ \text{Th}(\mathcal{A}) \mid \mathcal{A} \text{ は } L \text{ 構造} \}$,
 $Y_i = \{ \text{Th}(\mathcal{A}) \mid \mathcal{A} \models T_i \}$ ($i = 1, 2$) とし, 各 $\varphi \in \mathcal{H}$ に対し
 $[\varphi] := \{ p \in X \mid \varphi \in p \}$ と定め, X の開基を $\{ [\varphi], [\neg\varphi] \mid \varphi \in \mathcal{H} \}$ とする.
このとき Y_i がコンパクトであることを示せば先の Proposition から Lemma
が示される.

Y の任意の開被覆 $\{ [\varphi] \mid \varphi \in I \}$ をとると, $Y \subseteq \bigcup_{\varphi \in I} [\varphi]$ だから
 $Y \cap \bigcap_{\varphi \in I} [\neg\varphi] = \emptyset$ である. これは「全ての $\neg\varphi$ を真にするような T のモ
デル (の初等ダイアグラム) は存在しない」, つまり $T \cup \{ \neg\varphi \mid \varphi \in I \} \models \perp$
を意味する. よってコンパクト性定理からある有限部分集合 $I_0 \subseteq I$ が存在
して $T \cup \{ \neg\varphi \mid \varphi \in I_0 \} \models \perp$. したがって $Y \cap \bigcap_{\varphi \in I_0} [\neg\varphi] = \emptyset$ となり
 $Y \subseteq \bigcup_{\varphi \in I_0} [\varphi]$. □

Theorem (再掲)

理論 T に対し, 次は同値:

- a) T は QE を持つ.
- b) T の任意のモデル $\mathcal{M}^1, \mathcal{M}^2$ とそれらの共通の部分構造 A に対し, $\mathcal{M}_A^1 \equiv \mathcal{M}_A^2$. (\mathcal{M}_A は \mathcal{M} を $L \cup \{c_a \mid a \in A\}$ 構造と見なしたもの)
- c) T の任意のモデル $\mathcal{M}^1, \mathcal{M}^2$ とそれらの共通の部分構造 A と任意の simple existential formula $\varphi(\bar{x})$ と $\bar{a} \in A$ に対し, $\mathcal{M}^1 \models \varphi(\bar{a}) \implies \mathcal{M}^2 \models \varphi(\bar{a})$.

Proof.

a) \implies b) $\varphi(\bar{a})$ を \mathcal{M}^1 で成り立つ $L(A)$ 文とする。仮定より $\varphi(\bar{x})$ と T のもとで同値な QF 論理式 $\rho(\bar{x})$ がとれる。このとき

$$\begin{aligned}\mathcal{M}^1 \models \varphi(\bar{a}) &\implies \mathcal{M}^1 \models \rho(\bar{a}) \\ &\implies \mathcal{A} \models \rho(\bar{a}) \\ &\implies \mathcal{M}^2 \models \rho(\bar{a}) \\ &\implies \mathcal{M}^2 \models \varphi(\bar{a}).\end{aligned}$$

b) \implies c) 明らか.

(続く)

Proof.

c) \implies a) $\varphi(\bar{x})$ を simple existential formula とする. $\varphi(\bar{x})$ がある QF 論理式 $\rho(\bar{x})$ と T のもとで同値になることを示したい.

L に新しい定数記号 \bar{c} を追加し, $\rho(\bar{c})$ によって $T \cup \{\varphi(\bar{c})\}$ が $T \cup \{\neg\varphi(\bar{c})\}$ から分離できることが言えれば, $T \cup \{\varphi(\bar{c})\} \models \rho(\bar{c})$ より $T \models \varphi(\bar{c}) \rightarrow \rho(\bar{c})$ であり, また $T \cup \{\neg\varphi(\bar{c})\} \models \neg\rho(\bar{c})$ より $T \models \neg\varphi(\bar{c}) \rightarrow \neg\rho(\bar{c})$ であるから $T \models \forall \bar{x}(\varphi(\bar{x}) \leftrightarrow \rho(\bar{x}))$.

Separation Lemma の b) の言い換えを示す. つまり, 任意の $\mathcal{M}^1, \mathcal{M}^2 \models T$ とその元 $\bar{a}^1 \in M^1, \bar{a}^2 \in M^2$ に対し, $(\mathcal{M}^1, \bar{a}^1), (\mathcal{M}^2, \bar{a}^2)$ においてはすべての QF $L(\bar{c})$ 文の真偽が一致するとして

$$\mathcal{M}^1 \models \varphi(\bar{a}^1) \implies \mathcal{M}^2 \models \varphi(\bar{a}^2) \quad (1)$$

を示せばよい. (続く)

Proof.

\bar{a}^i で生成される部分構造 (定数を含み, 関数で閉じている最小の部分構造) $\mathcal{A}^i = \langle \bar{a}^i \rangle^{\mathcal{M}^i}$ を考える. ここでもし, ある同型写像 $f: \mathcal{A}^1 \rightarrow \mathcal{A}^2$ で $f(\bar{a}^1) = \bar{a}^2$ なるものが存在すれば, $\mathcal{A}^1 = \mathcal{A}^2, \bar{a}^1 = \bar{a}^2$ としてよいので仮定 c) より (1) が成り立ち, 証明が終わる.

\mathcal{A}^1 の任意の元は L 項 $t(\bar{x})$ について $t^{\mathcal{M}^1}[\bar{a}^1]$ という形をしているので, f は

$$f(t^{\mathcal{M}^1}[\bar{a}^1]) = t^{\mathcal{M}^2}[\bar{a}^2]$$

を満たさなければならない. そこで f を上の等式で定義し, well-defined な全単射となることを示せばよい. (続く)

Proof.

$$s^{\mathcal{M}^1}[\bar{a}^1] = t^{\mathcal{M}^1}[\bar{a}^1]$$

と仮定すると, $(\mathcal{M}^1, \bar{a}^1) \models s(\bar{c}) = t(\bar{c})$ だから, QF $L(\bar{c})$ 文の真偽が一致するという仮定から $(\mathcal{M}^2, \bar{a}^2) \models s(\bar{c}) = t(\bar{c})$ であり, したがって

$$s^{\mathcal{M}^2}[\bar{a}^2] = t^{\mathcal{M}^2}[\bar{a}^2]$$

だから f は well-defined であり, この証明を逆にたどれば単射性がわかる. また, $t^{\mathcal{M}^2}[\bar{a}^2] \in A^2$ に対しては $t^{\mathcal{M}^1}[\bar{a}^1]$ をとればよいので f は全射.

あとは f が関係記号の解釈と可換なことを示せばよいが, 上と同様にして

$$\begin{aligned} \mathcal{M}^1 \models R[t_1^{\mathcal{M}^1}[\bar{a}^1], \dots, t_m^{\mathcal{M}^1}[\bar{a}^1]] &\iff (\mathcal{M}^1, \bar{a}^1) \models R(t_1(\bar{c}), \dots, t_m(\bar{c})) \\ &\iff (\mathcal{M}^2, \bar{a}^2) \models R(t_1(\bar{c}), \dots, t_m(\bar{c})) \\ &\iff \mathcal{M}^2 \models R[t_1^{\mathcal{M}^2}[\bar{a}^2], \dots, t_m^{\mathcal{M}^2}[\bar{a}^2]]. \quad \square \end{aligned}$$

簡単な例

$L = \{<\}$ とする.

Theorem

端点のない稠密線形順序集合の理論 $DLO = \text{Th}(\mathbb{Q})$ は QE を持つ.

Proof.

任意に $O_1, O_2 \models DLO$ とその共通の部分集合 A と simple existential formula $\exists y \rho(y, x_1, \dots, x_n)$ と $a_1, \dots, a_n \in A$ をとり,
 $O_1 \models \exists y \rho(y, a_1, \dots, a_n)$ であるとする. このとき, $O_1 \models \rho(b_1, a_1, \dots, a_n)$ となる $b_1 \in O_1$ が存在するから, $a_i \mapsto a_i$ を順序保存写像 $f: \{a_1, \dots, a_n, b_1\} \rightarrow O_2$ に拡張すれば $O_2 \models \rho(f(b_1), a_1, \dots, a_n)$ ゆえ $O_2 \models \exists y \rho(y, a_1, \dots, a_n)$. よって DLO は QE を持つ. \square

 K. Tent, M. Ziegler, *A Course in Model Theory*, Cambridge University Press, 2012.

この発表で紹介した判定法は THEOREM 3.2.5 にあたる.