

I211 数理論理学

横山啓太

その4 (2020年11月12日)

Q 14. 1. 順序関係 $<$ 、等号 $=$ と定数 0 を用いて、以下の言明を表現する（述語論理の）論理式を書け。

(例) $<$ は (狭義) 全順序である。

(a) 0 が最小元である。

(b) 極小元が存在しない。

2. 1項関係記号 $S(\cdot)$ 、等号 $=$ を用いて、以下の言明を表現する（述語論理の）論理式を書け。

(例) S を満たす元は高々2個しか存在しない。

(a) S を満たす元は高々4個の元しか存在しない。

(b) S を満たす元はちょうど4個存在する。

Q 15. $\mathcal{L} = (c; f(x); R(x))$ とする。論理式 ψ を次で与える。

$$\psi \equiv \forall x(f(c) = x \rightarrow ((x = y \rightarrow f(c) = y) \wedge (\forall z(y = c \vee y = f(x))))).$$

1. ψ の部分論理式を列挙し、それぞれの自由変数および束縛変数を指摘せよ。

2. 論理式 $\psi[f(f(c))/y]$ を具体的に書き下せ。

3. 論理式 $\psi[f(z)/y]$ を考えたい。そのまま代入を実行して良いか？

Q 16. $\mathcal{L} = (\times; \leq)$ とする。 $(\mathbb{N}; \times; \leq)$ 、 $(\mathbb{Z}; \times; \leq)$ 若しくは $(\mathbb{Q}; \times; \leq)$ での、以下の論理式の真理（真か偽）を答えよ。（ここでは \times は二項関数の記号、 \leq は二項関係の記号であり、通常の積および「 \sim より大きくない」を表す順序として解釈される。）

1. $\forall x \forall y (x \leq y \vee y \leq x)$.
2. $\exists z \forall x (z \leq x)$.
3. $\forall x \forall y ((x \leq y \wedge \neg x = y) \rightarrow \exists z (x \leq z \wedge z \leq y \wedge \neg x = z \wedge \neg y = z))$.
4. $\forall x \forall y \forall z (x \leq y \rightarrow x \times z \leq y \times z)$.

Q 17. $\mathcal{L} = (c; f(\cdot); S(\cdot))$ とする。以下の \mathcal{L} -論理式が充足可能であるかを答え、その理由を説明せよ。

(例) $\forall x (S(x) \leftrightarrow \neg S(f(x))) \wedge S(c)$.

(例) $\exists x S(x) \wedge \exists x \forall z (S(z) \rightarrow z = x) \wedge \forall x (S(x) \rightarrow S(f(x))) \wedge \forall x (\neg(x = f(x)))$.

1. $\forall x (f(x) = x) \wedge S(c) \wedge \neg S(f(c))$.
2. $\exists y \forall x f(x) = y \wedge \forall x (S(x) \rightarrow x = c) \wedge \neg S(f(c))$.
3. $\forall x \forall y (f(x) = f(y) \rightarrow x = y) \wedge \forall x ((x = c) \leftrightarrow \neg S(x)) \wedge \forall x (S(x) \rightarrow \exists y (x = f(y)))$.

Q 18. \mathcal{L} を言語、 φ, ψ を $FV(\varphi) = FV(\psi) = \{x\}$ であるような \mathcal{L} -論理式とする。（真理の定義により）以下の \mathcal{L} -文が恒真であることを示せ。

(例) $\exists x (\varphi \vee \psi) \leftrightarrow \exists x \varphi \vee \exists x \psi$.

1. $\forall x (\varphi \wedge \psi) \leftrightarrow \forall x \varphi \wedge \exists x \psi$.
2. $\forall x (\neg \varphi) \leftrightarrow \neg(\exists x \varphi)$.

Q 19. $\mathcal{L} = \{e; \cdot\}$ とし、 G を群の理論とする。すなわち、 G は以下の論理式の全称閉包から成る。

(i) $(x \cdot y) \cdot z = x \cdot (y \cdot z)$

(ii) $x \cdot e = x \wedge e \cdot x = x$

(iii) $\exists y(y \cdot x = e \wedge x \cdot y = e)$

以下を示せ。

1. \mathbb{Q} を有理数の集合、 $\times_{\mathbb{Q}}$ を \mathbb{Q} 上の乗法とする。このとき $(\mathbb{Q} \setminus \{0\}; 1; \times_{\mathbb{Q}}) \models G$.

2. $G \models \exists y \forall x(x \cdot y = x)$.

3. $G \not\models \forall x \forall y(x \cdot y = y \cdot x)$.

Q 20. $\mathcal{L} = \{<\}$ とし、 T を順序の理論とする。すなわち、 T は以下の論理式（の全称閉包）から成る。

(i) $\neg(x < x)$ (非反射律)

(ii) $x < y \wedge y < z \rightarrow x < z$ (推移律)

以下を示せ。

1. $T \models \forall x \forall y(x < y \rightarrow \neg(y = x \vee y < x))$.

2. $T \not\models \forall x \forall y(x < y \vee x = y \vee y < x)$.

3. $T \cup \{\forall x \forall y(x < y \vee x = y \vee y < x)\}$
 $\models \forall x_1 \dots \forall x_{100} \bigvee_{1 \leq i < j \leq 100} (x_i = x_j) \rightarrow \exists y \forall x(x < y \vee x = y)$.