

# I211 数理論理学

横山啓太

その5 (2020年11月17日)

**Q 21.** LK で以下が証明可能であることを示せ。

(例)  $\forall x(\varphi \wedge \psi) \rightarrow \forall x\psi$

1.  $\exists x\psi \rightarrow \exists x(\varphi \vee \psi)$
2.  $(\exists x\varphi \rightarrow \forall x\psi) \rightarrow \forall x(\varphi \rightarrow \psi)$
3.  $\neg\exists x\neg\varphi \rightarrow \forall x\varphi$

**Q 22.**  $\mathcal{L} = (c; f(\cdot), g(\cdot); R(\cdot), S(\cdot))$  とする。LK で以下が証明可能であることを示せ。

(例)  $\neg(f(c) = c) \rightarrow \exists x\exists y\neg(x = y)$

1.  $\forall x(R(x) \rightarrow S(x)) \rightarrow (\exists yR(y) \rightarrow \exists yS(y))$
2.  $\forall x(g(f(x)) = x) \rightarrow \forall x\forall y(f(x) = f(y) \rightarrow x = y)$
3.  $\forall x(f(g(x)) = x) \rightarrow \forall x\exists y(x = f(y))$

(発展) 以上2と3の意味を確認し、なぜそれらが常に真かを説明せよ。

**Q 23.** 以下が恒真であることを示せ。

(例)  $\forall x((A \wedge \neg A) \rightarrow B)$

1.  $(\exists xA) \vee (\forall x\neg A)$
2.  $\neg(\exists x(A \vee B)) \rightarrow \neg(\exists xA \vee \exists xB)$
3.  $(\forall xA \rightarrow \exists yB) \rightarrow (\forall y\neg B \rightarrow \exists x\neg A)$

**Q 24.**  $\mathcal{L} = (c; f(\cdot), g(\cdot); R(\cdot), S(\cdot))$  とする。以下が恒真であることを示せ。

(例)  $\forall x(x = c \rightarrow R(f(x))) \rightarrow R(f(c))$

1.  $\forall x(R(x) \rightarrow S(f(x))) \rightarrow (\exists xR(x) \rightarrow \exists yS(y))$
2.  $\forall x\forall y(f(x) = g(y)) \rightarrow \forall x(f(x) = g(c))$
3.  $(\exists xS(x) \wedge \neg S(c)) \rightarrow \exists x\exists y(\neg x = y)$

**Q 25.**  $\mathcal{L} = \{e; \cdot\}$  とし、 $G$  を群の理論とする。以下を証明せよ。

1.  $G \vdash \forall x\forall y\forall z((y \cdot x = e \wedge z \cdot x = e) \rightarrow y = z)$
2.  $G \vdash \forall x\forall y(y \cdot x = e \rightarrow x \cdot y = e)$

**Q 26 (発展).**  $\mathcal{L} = (0, 1; +, \times)$  とする。ロビンソン算術  $Q$  は以下から成る。

1.  $\neg(x + 1 = 0)$
2.  $(x + 1 = y + 1) \rightarrow (x = y)$
3.  $(y = 0) \vee \exists x(x + 1 = y)$
4.  $x + 0 = x$
5.  $x + (y + 1) = (x + y) + 1$
6.  $x \times 0 = 0$
7.  $x \times (y + 1) = (x \times y) + x$

ペアノ算術 PA は次のように定義される。

$$PA = Q \cup \{(\varphi(0) \wedge \forall x(\varphi(x) \rightarrow \varphi(x + 1))) \rightarrow \forall x\varphi(x) : \varphi \text{ は } \mathcal{L}\text{-論理式}\}.$$

ただし  $n$  は項  $((\dots \overbrace{(1 + 1) + 1}^n \dots + 1))$  の省略とする。以下を証明せよ。

(例)  $Q \vdash 2 + 3 = 5$

1.  $Q \vdash x \times 2 = x + x$
2.  $PA \vdash \forall x\forall y(x + y = y + x)$