

1

- (1) $\forall x \exists y \forall z \exists u. P(x, y, z, u)$
(2) $\forall x \exists z \exists u. P(x, f(x), z, u)$, 这里 f 为一元新函数.
(3) $\forall x \forall z P(x, f(x), z, g(x, z))$, 这里 g 为二元新函数。
这是原式子的Skolem范式.

2

- (1) $(\forall x P(x) \wedge \forall y Q(y)) \rightarrow \exists z P(z)$
(2) $\neg(\forall x P(x) \wedge \forall y Q(y) \vee \exists z P(z))$
(3) $\neg \forall x P(x) \wedge \neg \forall y Q(y) \vee \exists z P(z)$
(4) $\exists x \neg P(x) \wedge \exists y \neg Q(y) \vee \exists z P(z)$
(5) $\exists x \exists y \exists z (\neg P(x) \vee \neg Q(y)) \wedge P(z)$
(6) $\exists x \exists y \exists z (\neg P(x) \wedge \neg Q(y)) \rightarrow P(z)$
(6)中的原式的前束型范式.

3

由定义即得.

4

证: 设 m 为任何model
设 $m \models \exists x \forall y P(x, y)$, 以下证明
 $m \models \forall y \exists x P(x, y)$
 $m \models \exists x \forall y P(x, y) \Rightarrow$
存在 $a \in M$ 对任何 $b \in M$, 有 $\langle a, b \rangle \in P_M \Rightarrow$
对任何 $b \in M$, 有 $a \in M$ $\langle a, b \rangle \in P_M \Rightarrow m \models \forall y \exists x P(x, y)$

5

证: 欲证, $\not\models \forall x \exists x P(x, y) \rightarrow \forall y \exists x P(x, y)$
只需构造 m 使 $m \models \forall x \exists y P(x, y) \dots (*)$
但 $m \not\models \exists y \forall x P(x, y) \dots (**)$
令 $m = (N, <)$, 这里 $P_M = \{(a, b) | a < b\}$
易见 $(*), (**)$ 成立。

6

证: 设 m 为任何model
因为 $m \models \forall x P(x, f(f)) \Rightarrow$
对任何 $a \in M$. $\langle a, f_M(a) \rangle \in P \Rightarrow$

对任何 $a \in M$ 有 $b \in M$ 使 $\langle a, b \rangle \in P$
 $\Rightarrow m \models \forall x \exists y P(x, y)$
 所以 $m \models \forall x P(x, f(x)) \rightarrow \forall x \exists y P(x, y)$

7

证: $\forall x \exists y P(x, y)$ 可满足 $\langle a, b \rangle \in P_M \Rightarrow$
 $\{ \text{由AC知,存在 } \tau : \mathcal{P}(M) - \{\phi\} \rightarrow M \text{ 使对 } Z \subseteq M, \text{且 } Z \neq \phi, \tau(Z) \in Z. \}$
 对任何 $a \in M, M_a = \{b \mid \langle a, b \rangle \in P_M\} \neq \phi \Rightarrow$
 对任何 $a \in M, \tau(M_a) \in M_a \Rightarrow$
 对任何 $a \in M, \langle a, \tau(M_a) \rangle \in P_M \Rightarrow$
 $\{ \text{令 } f_M = \{ \langle a, \tau(M_a) \rangle \mid a \in M \} \}$
 $m' \models \forall x P(x, f(x)), \text{这里 } m' = m + f_M$

8

解: 8.1 A 为 $P(f(c))$
 $H_0 = \{c\}$
 $H_1 = H_0 \cup \{f(t) \mid t \in H_0\} = \{c\} \cup \{f(c)\} = \{c, f(c)\}$
 $H_2 = \{c, f(c), f^2(c)\}$
 \dots
 $H_n = \{c, f(c), \dots, f^n(c)\}$
 $H = \{f^n(c) \mid n \in N\}$

9

证: 对 n 归纳证明 H_n 有穷
 Basis. $n = 0, H_0 = \{c_0\}$ 或 $\{c \mid c \text{ 为 } \alpha \text{ 中常元}\}$
 易见 H_n 有穷
 I.H. H_n 有穷
 I. step $H_{n+1} = H_n \cup \{f(t_1, \dots, t_k) \mid t_i \in H_n$
 且 f 为 α 中 k 元素}
 $|H_{n+1}| \leq |H_n| + |\{f \mid f \text{ 为 } \alpha \text{ 中函数}\}| \times |H_n|$
 $< \aleph_0 + \aleph_0 \cdot \aleph_0 = \aleph_0$
 又因为 $\aleph_0 \leq |H| \leq \aleph_0 \cdot \aleph_0 = \aleph_0$
 所以 $\aleph_0 = |H|$