

## 作业 07

题 1. 课本 p47 习题 14

(2)

证：反证法。

假设原公式不是永真式，即存在模型  $(M, \sigma)$ ，使得  $(\forall x \forall y (x \doteq y \rightarrow y \doteq x))_{M[\sigma]} = F$ 。

也即存在  $a, b \in M$ ，使得  $(x \doteq y \rightarrow y \doteq x)_{M[\sigma: x=a, y=b]} = F$ 。

由于  $(x \doteq y \rightarrow y \doteq x)_{M[\sigma: x=a, y=b]} = \mathbf{B}_{\rightarrow}((x \doteq y)_{M[\sigma: x=a, y=b]}, (y \doteq x)_{M[\sigma: x=a, y=b]})$   
 $= \mathbf{B}_{\rightarrow}(a = b, b = a) = T$ ，可得矛盾。  $\square$

(3)

证：反证法。

假设原公式不是永真式，即存在模型  $(M, \sigma)$ ，使得  $(\forall x \forall y \forall z ((x \doteq y \wedge y \doteq z) \rightarrow x \doteq z))_{M[\sigma]} = F$ 。

也即存在  $a, b, c \in M$ ，使得  $((x \doteq y \wedge y \doteq z) \rightarrow x \doteq z)_{M[\sigma: x=a, y=b, z=c]} = F$ 。

$((x \doteq y \wedge y \doteq z) \rightarrow x \doteq z)_{M[\sigma: x=a, y=b, z=c]}$   
 $= \mathbf{B}_{\rightarrow}((x \doteq y \wedge y \doteq z)_{M[\sigma: x=a, y=b, z=c]}, (x \doteq z)_{M[\sigma: x=a, y=b, z=c]})$   
 $= \mathbf{B}_{\rightarrow}(\mathbf{B}_{\wedge}(a = b, b = c), a = c)$ 。

有如下两种情况：

1. 若  $a = b$  和  $b = c$  为真，则有  $a = c$  为真，因此  $\mathbf{B}_{\rightarrow}(\mathbf{B}_{\wedge}(a = b, b = c), a = c) = T$ 。

2. 若  $a = b$  和  $b = c$  至少一个为假，则  $\mathbf{B}_{\wedge}(a = b, b = c) = F$ ，从而  $\mathbf{B}_{\rightarrow}(\mathbf{B}_{\wedge}(a = b, b = c), a = c) = T$ 。

因此，无论  $a, b, c$  取何值， $\mathbf{B}_{\rightarrow}(\mathbf{B}_{\wedge}(a = b, b = c), a = c) = T$ ，矛盾。  $\square$

题 2. 课本 p48 习题 15

证：对于任意模型  $(M, \sigma)$ ，有如下几种情况：

$A_{M[\sigma]}$	$B_{M[\sigma]}$	$(\neg(A \wedge B))_{M[\sigma]}$	$(\neg A \vee \neg B)_{M[\sigma]}$	$(\neg(A \wedge B)) \leftrightarrow (\neg A \vee \neg B)_{M[\sigma]}$
T	T	F	F	T
T	F	T	T	T
F	T	T	T	T
F	F	T	T	T

所以  $(\neg(A \wedge B)) \leftrightarrow (\neg A \vee \neg B)$  是永真的。

其他式子是永真的证明是类似的，此处省略。

题 3. 课本 p48 习题 16

证：对于任意模型  $(M, \sigma)$ ，

$$(\neg \forall x A)_{M[\sigma]} = \begin{cases} B_{\neg}(T), & \text{若 } \forall a \in M, A_{M[\sigma: x=a]} = T \\ B_{\neg}(F), & \text{若 } \exists a \in M, A_{M[\sigma: x=a]} = F \end{cases} = \begin{cases} F, & \text{若 } \forall a \in M, A_{M[\sigma: x=a]} = T \\ T, & \text{若 } \exists a \in M, A_{M[\sigma: x=a]} = F \end{cases}$$

$$(\exists x \neg A)_{M[\sigma]} = \begin{cases} T, & \text{若 } \exists a \in M, \neg A_{M[\sigma: x=a]} = T \\ F, & \text{若 } \forall a \in M, \neg A_{M[\sigma: x=a]} = F \end{cases} = \begin{cases} T, & \text{若 } \exists a \in M, A_{M[\sigma: x=a]} = F \\ F, & \text{若 } \forall a \in M, A_{M[\sigma: x=a]} = T \end{cases}$$

所以  $(\neg \forall x A) \leftrightarrow (\exists x \neg A)$  是永真的。

$\models (\neg \exists x A) \leftrightarrow (\forall x \neg A)$  的证明也是类似的。

题 4. 课本 p48 习题 17

(1)  $\Gamma_n$  可满足。

证：考虑初等算数的标准模型  $(\mathbf{N}, I)$ 。构造赋值  $\sigma$ ，使得  $\sigma(x) = n + 1$ ，对任何  $\Gamma_n$  中的公式，显然对于模型  $(N, \sigma)$  可满足，因此  $N \models_{\sigma} \Gamma_n$ 。□

(2) 在标准模型  $N$  中， $\Gamma$  不可满足。

证：反证法。

假设  $\Gamma$  可满足，即存在一个模型  $(N, \sigma)$ ，使得对于  $\Gamma$  中任意的公式可满足。

对于此处赋值  $\sigma$ ，不妨设  $\sigma(x) = a \in N$ ，

那么对于  $\Gamma$  中的公式  $x > S^a 0$ ，它的解释为假，矛盾。□

## 作业 08

题 1. 证明  $\sim$  为等价关系（课本 p43 命题 3.28）。

证：下证  $\sim$  有自反性、对称性和传递性。

自反性： $\forall t \in T$ ，由 Hintikka 集定义第 13 条，知  $t \doteq t \in \Psi$ ，即  $t \sim t$ 。

对称性： $\forall t, s \in T$ ，若  $t \sim s$ ，则  $t \doteq s \in \Psi$ 。由 Hintikka 集定义第 14 条，知  $t \doteq s \rightarrow s \doteq t \in \Psi$ 。

又由 Hintikka 集定义第 3 条，知  $s \doteq t \in \Psi$ ，即  $s \sim t$ 。

传递性： $\forall t, s, u \in T$ ，由 Hintikka 集定义第 15 条，知  $t \doteq s \rightarrow (s \doteq u \rightarrow t \doteq u) \in \Psi$ 。若  $t \sim s$  且  $s \sim u$ ，则  $t \doteq s \in \Psi$  且  $s \doteq u \in \Psi$ 。又由 Hintikka 集定义第 3 条，知  $s \doteq u \rightarrow t \doteq u \in \Psi$ ，从而  $t \doteq u \in \Psi$ ，即  $t \sim u$ 。

题 2. 课本 p48 习题 18

证：对于任意模型  $(M, \sigma)$ ，

$$(\forall x A)_{M[\sigma]} = \begin{cases} T, & \text{若 } \forall a \in M, A_{M[\sigma[x:=a]]} = T \\ F, & \text{若 } \exists a \in M, A_{M[\sigma[x:=a]]} = F \end{cases},$$

$$(\forall y A[y/x])_{M[\sigma]} = \begin{cases} T, & \text{若 } \forall a \in M, A[y/x]_{M[\sigma[y:=a]]} = T \\ F, & \text{若 } \exists a \in M, A[y/x]_{M[\sigma[y:=a]]} = F \end{cases}$$

$$= \begin{cases} T, & \text{若 } \forall a \in M, A_{M[\sigma[y:=a][x:=y_{M[\sigma[y:=a]]}]]} = T \\ F, & \text{若 } \exists a \in M, A_{M[\sigma[y:=a][x:=y_{M[\sigma[y:=a]]}]]} = F \end{cases}$$

$$= \begin{cases} T, & \text{若 } \forall a \in M, A_{M[\sigma[y:=a][x:=a]]} = T \\ F, & \text{若 } \exists a \in M, A_{M[\sigma[y:=a][x:=a]]} = F \end{cases} = \begin{cases} T, & \text{若 } \forall a \in M, A_{M[\sigma[x:=a]]} = T \\ F, & \text{若 } \exists a \in M, A_{M[\sigma[x:=a]]} = F \end{cases}.$$

所以  $(\forall x A) \leftrightarrow (\forall y A[y/x])$  是永真的。

$\models (\exists x A) \leftrightarrow (\exists y A[y/x])$  的证明也是类似的。

题 3. 课本 p48 习题 19

(1)

证：反证法，假设存在模型  $(M, \sigma)$ ，使得  $(\forall x A \leftrightarrow A[t/x])_{M[\sigma]} = F$ 。则有两种情况：

情况 1:  $(\forall x A)_{M[\sigma]} = T$ ,  $(A[t/x])_{M[\sigma]} = F$ 。由语义的定义和替换引理，

可知  $\forall a \in M$ ,  $A_{M[\sigma[x:=a]]} = T$ ,  $A_{M[\sigma[x:=t_{M[\sigma]}]]} = F$ 。

当  $a = t_{M[\sigma]}$ ，可得  $A_{M[\sigma[x:=t_{M[\sigma]}]]} = T$ ，矛盾。

情况 2:  $(\forall x A)_{M[\sigma]} = F$ ,  $(A[t/x])_{M[\sigma]} = T$ 。

? ? ?

(2)

证：反证法，假设存在模型  $(M, \sigma)$ ，使得  $(A[t/x] \rightarrow \exists x A)_{M[\sigma]} = F$ 。

则  $(A[t/x])_{M[\sigma]} = T$ ,  $(\exists x A)_{M[\sigma]} = F$ 。由语义的定义和替换引理，

可知  $A_{M[\sigma[x:=t_{M[\sigma]}]]} = T$ ,  $\forall a \in M$ ,  $A_{M[\sigma[x:=a]]} = F$ 。

当  $a = t_{M[\sigma]}$ ，可得  $A_{M[\sigma[x:=t_{M[\sigma]}]]} = F$ ，矛盾。