

4. (1)  $F(x)$ :  $x$  是有理数  
 $G(x)$ :  $x$  能表示为分数

$$\Rightarrow \forall x (F(x) \rightarrow G(x))$$

(2)  $F(x)$ :  $x$  是北京卖菜的人

$G(x)$ :  $x$  是外地人

$$\Rightarrow \exists x [F(x) \wedge \neg G(x)]$$

(3)  $F(x)$ :  $x$  是乌鸦

$G(x)$ :  $x$  是黑色

$$\Rightarrow \forall x [F(x) \rightarrow G(x)]$$

(4)  $F(x)$ :  $x$  是人

$G(x)$ :  $x$  天天锻炼身体

$$\Rightarrow \exists x [F(x) \wedge G(x)]$$

9. (1)  $\forall x (G(x, y) \rightarrow \exists y F(x, y))$

在  $I$  与  $\sigma$  下解释为

对于任意  $x$ , 若  $x < -1$ , 则有存在  $y$  使得  $x=y$

$\therefore$  真值为 1

(2)  $\forall y (F(f(x, y), a) \rightarrow \forall x G(x, y))$

解释为, 对于任意  $y$ , 如果  $1-y=0$ , 则对任意实数  $x$ ,  $x < y$

$\therefore$  真值为 0

5. (1)  $F(x)$ :  $x$  是火车

$G(y)$ :  $y$  是轮船

$L(x, y)$ :  $x$  比  $y$  快

$$\Rightarrow \forall x \forall y [F(x) \wedge G(y) \rightarrow L(x, y)]$$

(2)  $F(x)$ :  $x$  是火车

$G(y)$ :  $y$  是汽车

$L(x, y)$ :  $x$  比  $y$  快

$$\Rightarrow \exists x \exists y [F(x) \wedge G(y) \wedge L(x, y)]$$

(3)  $F(x)$ :  $x$  是火车

$G(y)$ :  $y$  是汽车

$L(x, y)$ :  $x$  比  $y$  快

$$\Rightarrow \exists x \exists y [F(x) \wedge G(y) \wedge L(x, y)]$$

$$\Rightarrow \forall x \neg \exists y [F(x) \wedge G(y) \rightarrow \neg L(x, y)]$$

(4)  $F(x)$ :  $x$  是火车

$G(y)$ :  $y$  是汽车

$L(x, y)$ :  $x$  比  $y$  快

$$\Rightarrow \neg \forall x \forall y [F(x) \wedge G(y) \rightarrow L(x, y)]$$

$$(3) \exists x (G(x, y) \rightarrow \forall y F(f(x, y), a))$$

存在实数  $x$ , 若  $x < \frac{1}{2}$ , 则对任意  $y$  有  $1-y=0$

真值为 0

$$(4) \forall y G(f(x, y), a) \rightarrow \exists x F(x, y)$$

对于任意实数  $y$ , 如果  $1-y=0$ , 则存在实数  $x$ , 有  $x = \frac{1}{2}$

真值为 1

$$11. (1) F(x, y) \rightarrow (G(x, y) \rightarrow F(x, y))$$

设(1)为公式  $A$ :

$$A = F(x, y) \rightarrow (G(x, y) \rightarrow F(x, y))$$

$$\Leftrightarrow F(x, y) \rightarrow (\neg G(x, y) \vee F(x, y))$$

$$\Leftrightarrow \neg F(x, y) \vee (\neg G(x, y) \vee F(x, y))$$

$$\Leftrightarrow \neg F(x, y) \vee F(x, y) \vee \neg G(x, y)$$

$$\Leftrightarrow 1 \quad (\text{永真式})$$

$$(2) \forall x (F(x) \rightarrow \neg F(x)) \rightarrow \exists y (G(y) \wedge \neg G(y))$$

设(2)为公式  $A$ ,

$$A = \forall x (F(x) \rightarrow \neg F(x)) \rightarrow \exists y (G(y) \wedge \neg G(y))$$

$$= \forall x (\neg F(x) \vee F(x)) \rightarrow \exists y (G(y) \wedge \neg G(y))$$

$$= 1 \rightarrow 0$$

$$= 0 \quad (\text{矛盾式})$$

设  
(3)  $A = \forall x \exists y F(x, y) \rightarrow \exists x \forall y F(x, y)$

取解释  $I_1$  为  $F(x, y) : x \leq y$

此时, 前件为真, 后件也为真, 所以  $A$  为真

取解释  $I_2$  为  $F(x, y) : x = y$

此时, 前件为真, 后件为假, 所以  $A$  为假

可以看出  $A$  有真有假, 为可满足式

(4) 设  $A = \forall x \exists x \forall y F(x, y) \rightarrow \forall y \exists x F(x, y)$

设  $I$  任意解释, 在  $I$  下, 若前件为假, 则  $A$  为真; 若前件为真, 则必存在  $I$  的个体域  $D$  中的个体常项  $x_0$  使  $\forall y F(x_0, y)$  为真, 即对任意  $y \in D$ ,  $F(x_0, y)$  为真。由于有  $x_0 \in D$  使得  $F(x_0, y)$  为真, 所以  $\exists x F(x, y)$  为真, 其中  $y$  为任意个体常项, 所以 后件为真, 故  $A$  为真, 那么公式  $A$  为永真式。

(5)  $A = \forall x \forall y (F(x, y) \rightarrow F(y, x))$

取解释  $I_1$  为  $F(x, y) : x < y$

此时若  $F(x, y)$  为真, 则  $F(y, x)$  为假,  $A = \forall x \forall y (1 \rightarrow 0) = 0$

取解释  $I_2$  为  $F(x, y) : x = y$

此时, 若  $F(x, y)$  为真, 则  $F(y, x)$  为真,  $A = \forall x \forall y (1 \rightarrow 1) = 1$

$\therefore A$  为可满足式

(6)  $A = \neg (\forall x F(x) \rightarrow \exists y G(y)) \wedge \exists y G(y)$

$A \Leftrightarrow \neg (\neg \forall x F(x) \vee \exists y G(y)) \wedge \exists y G(y)$

$\Leftrightarrow \forall x F(x) \wedge \neg \exists y G(y) \wedge \exists y G(y)$

$\Leftrightarrow 0$  (矛盾式)