

11. (1) $\exists xP(x) \vee \exists xQ(x) \rightarrow \exists x(P(x) \vee Q(x))$ 是永真式。若解释 I 使得 $I(\exists xP(x) \vee \exists xQ(x)) = 1$, 则 $I(\exists xP(x)) = 1$ 或 $I(\exists xQ(x)) = 1$ 。

① 若 $I(\exists xP(x)) = 1$, 则存在 $d \in D_I$ 使得 $P^I(d) = 1$, $P^I(d) \vee Q^I(d) = 1$ 。

② 若 $I(\exists xQ(x)) = 1$, 则存在 $d \in D_I$ 使得 $Q^I(d) = 1$, $P^I(d) \vee Q^I(d) = 1$ 。

因此, $I(\exists x(P(x) \vee Q(x))) = 1$ 。

(2) $\exists xP(x) \wedge \exists xQ(x) \rightarrow \exists x(P(x) \wedge Q(x))$ 是非永真的可满足式。给定解释 I 如下。

$$D_I = \{d\}, \quad P^I(d) = 1, \quad Q^I(d) = 1$$

则 $I(\exists xP(x) \wedge \exists xQ(x) \rightarrow \exists x(P(x) \wedge Q(x))) = 1$ 。

给定解释 I' 如下。

$$D_{I'} = \{a, b\}, \quad P^{I'}(a) = 1, \quad P^{I'}(b) = 0, \quad Q^{I'}(a) = 0, \quad Q^{I'}(b) = 1$$

则 $I'(\exists xP(x) \wedge \exists xQ(x) \rightarrow \exists x(P(x) \wedge Q(x))) = 0$ 。

(3) $\forall x(P(x) \vee Q(x)) \rightarrow \forall xP(x) \vee \forall xQ(x)$ 是非永真的可满足式。给定解释 I 如下。

$$D_I = \{d\}, \quad P^I(d) = 1, \quad Q^I(d) = 1$$

则 $I(\forall x(P(x) \vee Q(x)) \rightarrow \forall xP(x) \vee \forall xQ(x)) = 1$ 。

给定解释 I' 如下。

$$D_{I'} = \{a, b\}, \quad P^{I'}(a) = 1, \quad P^{I'}(b) = 0, \quad Q^{I'}(a) = 0, \quad Q^{I'}(b) = 1$$

则 $I'(\forall x(P(x) \vee Q(x)) \rightarrow \forall xP(x) \vee \forall xQ(x)) = 0$ 。

(4) $\forall xP(x, x) \rightarrow \forall x\forall yP(x, y)$ 是非永真的可满足式。给定解释 I 如下。

$$D_I = \{d\}, \quad P^I(d, d) = 1$$

则 $I(\forall xP(x, x) \rightarrow \forall x\forall yP(x, y)) = 1$ 。

给定解释 I' 如下。

$$D_{I'} = \{a, b\}, \quad P^{I'}(a, a) = P^{I'}(b, b) = 1, \quad P^{I'}(a, b) = P^{I'}(b, a) = 0$$

则 $I'(\forall xP(x, x) \rightarrow \forall x\forall yP(x, y)) = 0$ 。

(5) $(\forall xP(x) \rightarrow \forall xQ(x)) \rightarrow \forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$ 是非永真的可满足式。给定解释 I 如下。

$$D_I = \{d\}, \quad P^I(d) = 1, \quad Q^I(d) = 1$$

则 $I((\forall xP(x) \rightarrow \forall xQ(x)) \rightarrow \forall x(P(x) \rightarrow Q(x))) = 1$ 。

给定解释 I' 如下。

$$D_{I'} = \{a, b\}, \quad P^{I'}(a) = 1, \quad P^{I'}(b) = 0, \quad Q^{I'}(a) = 0, \quad Q^{I'}(b) = 1$$

则 $I'((\forall xP(x) \rightarrow \forall xQ(x)) \rightarrow \forall x(P(x) \rightarrow Q(x))) = 0$ 。

(6) $(\exists xP(x) \rightarrow \forall xQ(x)) \rightarrow \forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$ 是永真式。若解释 I 使得 $I(\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))) = 0$, 则存在 $d \in D_I$ 使得 $P^I(d) \rightarrow Q^I(d) = 0$, 因此 $P^I(d) = 1$ 且

$Q^I(d)=0$, $I(\exists xP(x))=1$ 且 $I(\forall xQ(x))=0$, $I((\exists xP(x) \rightarrow \forall xQ(x)))=0$ 。

(7) $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x)) \rightarrow (\exists xP(x) \rightarrow \exists xQ(x))$ 是永真式。若解释 I 使得 $I((\exists xP(x) \rightarrow \exists xQ(x)))=0$, 则 $I(\exists xP(x))=1$ 且 $I(\exists xQ(x))=0$ 。存在 $d \in D_I$ 使得 $P^I(d)=1$, 又因为 $I(\exists xQ(x))=0$, 所以 $Q^I(d)=0$, $P^I(d) \rightarrow Q^I(d)=0$ 。因此, $I(\forall x(P(x) \rightarrow Q(x)))=0$ 。

12. (1) 任取解释 I 和 I 中赋值 v , 若 $I(A_t^x)(v)=1$, 则 $I(A_t^x)(v)=I(A)(v[x/I(t)(v)])=1$, 所以 $I(\exists xA)(v)=1$ 。这表明 $A_t^x \rightarrow \exists xA$ 是永真式。

(2) 任取解释 I 和 I 中赋值 v ,

$$I(\neg \forall xA)(v)=1$$

当且仅当 $I(\forall xA)(v)=0$

当且仅当 存在 $d \in D_I$ 使得 $I(A)(v[x/d])=0$

当且仅当 存在 $d \in D_I$ 使得 $I(\neg A)(v[x/d])=1$

当且仅当 $I(\exists x\neg A)(v)=1$

这表明 $\neg \forall xA \leftrightarrow \exists x\neg A$ 是永真式。

(3) 任取解释 I 和 I 中赋值 v ,

$$I(\neg \exists xA)(v)=0$$

当且仅当 $I(\exists xA)(v)=1$

当且仅当 存在 $d \in D_I$ 使得 $I(A)(v[x/d])=1$

当且仅当 存在 $d \in D_I$ 使得 $I(\neg A)(v[x/d])=0$

当且仅当 $I(\forall x\neg A)(v)=0$

这表明 $\neg \exists xA \leftrightarrow \forall x\neg A$ 是永真式。

(4) 任取解释 I 和 I 中赋值 v , 若 $I(\exists x(A \wedge B))(v)=1$, 则存在 $d \in D_I$ 使得 $I(A \wedge B)(v[x/d])=1$, $I(A)(v[x/d])=I(B)(v[x/d])=1$, $I(\exists xA)(v)=1$ 且 $I(\exists xB)(v)=1$, $I(\exists xA \wedge \exists xB)(v)=1$ 。这表明 $\exists x(A \wedge B) \rightarrow \exists xA \wedge \exists xB$ 是永真式。

(5) 任取解释 I 和 I 中赋值 v , 若 $I(\forall x(A \vee B))(v)=0$, 则存在 $d \in D_I$ 使得 $I(A \vee B)(v[x/d])=0$, $I(A)(v[x/d])=I(B)(v[x/d])=0$, $I(\forall xA \vee \forall xB)(v)=0$ 。这表明 $\forall xA \vee \forall xB \rightarrow \forall x(A \vee B)$ 是永真式。

(6) 任取解释 I 和 I 中赋值 v , 若 $I(\forall x(A \rightarrow B))(v)=I(A)(v)=1$, 则对于每个 $d \in D_I$, $I(A \rightarrow B)(v[x/d])=1$, 因为 x 不是 A 的自由变元, 所以 $I(A)(v[x/d])=I(A)(v)=1$, 因此

$I(B)(v[x/d])=1$, $I(\forall xB)(v)=1$ 。这表明 $\forall x(A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow \forall xB)$ 是永真式。

13. (1) 首先证明: 若 A 是永真式, 则 $\forall xA$ 是永真式。设 A 是永真式。任取解释 I 和 I 中赋值 v , 任取 $d \in D_I$, 因为 $v[x/d]$ 也是 I 中赋值, 所以 $I(A)(v[x/d])=1$, $I(\forall xA)(v)=1$ 。
 $\forall xA$ 是永真式。若 A 是永真式, 则 $\forall x_n A$ 是永真式, \dots , $\forall x_1 \dots \forall x_n A$ 是永真式。

因为 $\forall x_1 \dots \forall x_n A \rightarrow A$ 是永真式, 所以若 $\forall x_1 \dots \forall x_n A$ 是永真式, 则 A 是永真式。

(2) 因为 $A \rightarrow \exists x_1 \dots \exists x_n A$ 是永真式, 所以若解释 I 和 I 中赋值 v 满足 A , 则 I 和 v 满足 $\exists x_1 \dots \exists x_n A$ 。

若解释 I 和 I 中赋值 v 满足 $\exists x_1 \dots \exists x_n A$, 则有 $d_1, \dots, d_n \in D_I$ 使得 $I(A)(v[x_1/d_1, \dots, x_n/d_n])=1$, I 和 I 中赋值 $v[x_1/d_1, \dots, x_n/d_n]$ 满足 A 。