7. (1) 
$$I(P(a, f(x)) \land P(x, f(b)) \land P(f(y), x))(v)$$
  

$$= P^{I}(a^{I}, f^{I}(v(x))) \land P^{I}(v(x), f^{I}(b^{I})) \land P^{I}(f^{I}(v(y)), v(x))$$

$$= P^{I}(1, f^{I}(1)) \land P^{I}(1, f^{I}(2)) \land P^{I}(f^{I}(1), 1)$$

$$= P^{I}(1, 2) \land P^{I}(1, 1) \land P^{I}(2, 1) = 1 \land 1 \land 0 = 0$$

- (2)  $I(\forall x \exists y P(y, x))(v)$   $= I(\exists y P(y, x))(v[x/1]) \land I(\exists y P(y, x))(v[x/2])$   $= (I(P(y, x))(v[x/1][y/1]) \lor I(P(y, x))(v[x/1][y/2]))$   $\land (I(P(y, x))(v[x/2][y/1]) \lor I(P(y, x))(v[x/2][y/2]))$ 
  - $= (P^{I}(1,1) \vee P^{I}(2,1)) \wedge (P^{I}(1,2) \vee P^{I}(2,2))$ = (1\vee 0) \wedge (1\vee 0) = 1
- (3)  $I(\forall x \forall y (P(x,y) \to P(f(x), f(y))))(v)$ = $(P^{I}(1,1) \to P^{I}(f^{I}(1), f^{I}(1))) \land (P^{I}(1,2) \to P^{I}(f^{I}(1), f^{I}(2)))$   $\land (P^{I}(2,1) \to P^{I}(f^{I}(2), f^{I}(1))) \land (P^{I}(2,2) \to P^{I}(f^{I}(2), f^{I}(2)))$ = $(P^{I}(1,1) \to P^{I}(2,2)) \land (P^{I}(1,2) \to P^{I}(2,1)) \land (P^{I}(2,1) \to P^{I}(1,2)) \land (P^{I}(2,2) \to P^{I}(1,1))$
- 8. (1)  $I(\forall x \exists y P(x, y))$ =  $(P^{I}(a, a) \lor P^{I}(a, b)) \land (P^{I}(b, a) \lor P^{I}(b, b)) = (1 \lor 0) \land (0 \lor 1) = 1$
- (2)  $I(\forall x \forall y P(x, y))$ =  $P^{I}(a, a) \wedge P^{I}(a, b) \wedge P^{I}(b, a) \wedge P^{I}(b, b) = 1 \wedge 0 \wedge 0 \wedge 1 = 0$

 $= (1 \rightarrow 0) \land (1 \rightarrow 0) \land (0 \rightarrow 1) \land (0 \rightarrow 1) = 0 \land 0 \land 1 \land 1 = 0$ 

- (3)  $I(\exists x \forall y P(x, y))$ =  $(P^{I}(a, a) \land P^{I}(a, b)) \lor (P^{I}(b, a) \land P^{I}(b, b)) = (1 \land 0) \lor (0 \land 1) = 0$
- (4)  $I(\exists x \exists y \neg P(x, y))$ =  $\neg P^I(a, a) \lor \neg P^I(a, b) \lor \neg P^I(b, a) \lor \neg P^I(b, b) = 0 \lor 1 \lor 1 \lor 0 = 1$
- (5)  $I(\forall x \forall y (P(x, y) \to P(y, x)))$ =  $(P^{I}(a, a) \to P^{I}(a, a)) \land (P^{I}(a, b) \to P^{I}(b, a))$  $\land (P^{I}(b, a) \to P^{I}(a, b)) \land (P^{I}(b, b) \to P^{I}(b, b))$ =  $(1 \to 1) \land (0 \to 0) \land (0 \to 0) \land (1 \to 1) = 1$
- (6)  $I(\forall x P(x, x)) = P^{I}(a, a) \wedge P^{I}(b, b) = 1 \wedge 1 = 1$
- 9. 语句 A 为  $\forall x \neg P(x,x) \wedge P(a,b) \wedge P(b,c) \wedge P(c,a)$ 。给定解释 I' 如下。

 $D_{I'}$ 为自然数集合,  $P^{I'}(x,y)=1$ 当且仅当 x < y,  $a^{I'}=1$ ,  $b^{I'}=2$ ,  $c^{I'}=3$  则 I' 是 A 的模型,A 有模型。

任取满足语句 A 的解释 I,则  $P^I(a^I,b^I)=P^I(b^I,c^I)=P^I(c^I,a^I)=1$ ,又因为  $I(\forall x\neg P(x,x))=1$ ,所以 $a^I$ , $b^I$ , $c^I$ 是论域 $D_I$ 中三个不同元素,论域 $D_I$ 中至少有三个元素。

10. 语句 A 为  $\forall x \neg P(x,x) \land \forall x \forall y (P(x,y) \land P(y,z) \rightarrow P(x,z)) \land \forall x \exists y P(x,y)$ 。 给定解释 I' 如下。  $D_{I'}$  为自然数集合,  $P^{I'}(x,y) = 1$  当且仅当 x < y

则I'是A的模型,A有模型。

任取满足语句 A 的解释 I,取  $d_1 \in D_I$ ,因为  $I(\forall x \exists y P(x,y)) = 1$ ,所以有  $d_2 \in D_I$  使得  $P^I(d_1,d_2) = 1$ ,又因为  $I(\forall x \neg P(x,x)) = 1$ ,故  $d_1 \neq d_2$ 。因为  $I(\forall x \exists y P(x,y)) = 1$ ,所以有  $d_3 \in D_I$  使 得  $P^I(d_2,d_3) = 1$  ,又因为  $I(\forall x \neg P(x,x)) = 1$  ,故  $d_3 \neq d_2$  。因为  $I(\forall x \forall y (P(x,y) \land P(y,z) \rightarrow P(x,z))) = 1$ ,所以  $P^I(d_1,d_3) = 1$ ,故  $d_3 \neq d_1$ 。因此, $d_1$ , $d_2$ , $d_3$ 是论域中的三个不同元素。这个过程可以永远进行下去,得到  $d_1,d_2,d_3,\cdots$ 因此,论 域中必然有无穷多个元素。