小测习题讲解 第一章命题逻辑

1、试判断下列语句是否为命题,并指出哪些是简单命题,哪些是复合命题? (1-1 P 2)

- (4) 我是个男人并且是教师。 (是,复合)
- (5) x+y=z。 (不是)
- 2、将下列命题符号化
- (1) 我看见的既不是老王也不是老李。
- 解: ① P: 我看见的是老王。Q: 我看见的是老李。 $\neg P \land \neg Q$
 - ② P(x): 我看见的是x。a:老王。b:老李。 ¬P(a)∧¬P(b)
- $(2) \qquad (P \land \neg Q) \rightarrow (R \lor S)$

判断是否为命题的要点: *确定的对象* 作出判断 陈述句

A(x): x 是A 一元谓词 B(x,y): x 小于y 二元谓词 P(x 1, x 2,...,x n)表示n 元谓词

 定义 一个原子命题用一个谓词(如P)和n个 有次序的客体常元(如a₁, a₂, ..., a_n)表示 成P(a₁, a₂, ..., a_n),称它为该原子命题 的谓词填式或 金题的谓词形式。

一般来说,当谓词P给定, $x_1,x_2,...,x_n$ 是客体变元, $P(x_1,x_2,...,x_n)$ 不是一个命题,因为他的真值无法确定,要想使它成为命题,要用n个客体常项代替n个客体变元。 $P(x_1,x_2,...,x_n)$ 就是命题函数。

4.求下列命题公式的主析取范式和主合取范式 (1-7)

$$\neg (P \lor Q) \rightleftarrows (P \land Q)$$

$$\neg (P \lor Q) \rightleftarrows (P \land Q) \Leftrightarrow (\neg \neg (P \lor Q) \land \neg (P \land Q)) \lor (\neg (P \lor Q) \land (P \land Q))$$

$$\Leftrightarrow ((P \lor Q) \land (\neg P \lor \neg Q)) \lor ((\neg P \land \neg Q) \land (P \land Q))$$

$$\Leftrightarrow (P \land \neg Q) \lor (\neg P \land Q)$$

$$\Leftrightarrow (P \lor Q) \land (\neg P \lor \neg Q)$$

主析取范式求解方法:

- ①真值表法
 - 一个公式的真值为T的指派所对应的小项的析取
- ②利用等价公式推演主析取范式
 - ◆化归为析取范式
 - ◆除去析取范式中所有永假的析取项
 - ◆将析取式中重复出现的合取项和相同的变元

合并

◆对合取项补入没有出现的命题变元,即添加¬P ∨ P 式,然后应用分配律展开公式,再经过整

6、甲、乙、丙、丁4个人中仅有两个人代表班级参加学校离散数学比赛,关于谁参加比赛,以下4中说法都是正确的:

- (1) 甲和乙两人中只有一人参加;
- (2) 若丙参加,则丁必参加;
- (3) 乙和丁两人中至多参加一人;
- (4) 若丁不参加,则甲也不参加。 试用命题逻辑推断那两个人参加了比赛。

解: A: 甲参加了比赛。B: 乙参加了比赛。C: 丙参加了比赛。D: 丁参加了比赛。

- (1) $(\neg A \land B) \lor (A \land \neg B)$;
- (2) $C \rightarrow D$;
- (3) $\neg (B \land D)$;
- (4) $\neg D \rightarrow \neg A$.

符号化为: $((\neg A \land B) \lor (A \land \neg B)) \land (C \rightarrow D) \land (\neg (B \land D)) \land (\neg D \rightarrow \neg A)$

符号化为: $((\neg A \land B) \lor (A \land \neg B)) \land (C \to D) \land (\neg (B \land D)) \land (\neg D \to \neg A)$

化为主析取范式:

 $\Leftrightarrow (\mathbf{A} \land \neg B \land \neg C \land \mathbf{D}) \lor (\mathbf{A} \land \neg B \land \mathbf{C} \land \mathbf{D}) \lor (\neg A \land \mathbf{B} \land \neg C \land \neg \mathbf{D})$

只有两人参加,所以甲和丁参加了比赛。

主析取范式求解方法:

- ①真值表法
 - 一个公式的真值为T的指派所对应的小项的析取
- ②利用等价公式推演主析取范式
 - ◆化归为析取范式
 - ◆除去析取范式中所有永假的析取项
 - ◆将析取式中重复出现的合取项和相同的变元

合并

◆对合取项补入没有出现的命题变元,即添加¬P ∨ **P** 式,然后应用分配律展开公式,再经过整理。

第二章命题逻辑

1.对于任意的正实数,都存在大于该实数的实数(2-1, 2-2)(P(x): x是实数; G(x, y): x大于y)

解: $\forall x (P(x) \rightarrow \exists y (P(y) \land G(y, x)))$

$$\forall x((P(x) \land G(x, 0)) \rightarrow \exists y(P(y) \land G(y, x)))$$
 较严谨

2.设下面所有谓词的论域D={a, b, c}. 试将下面命题中的量词消除,写成与之等值的命题公式(2-4 P 65)

(1) $(\forall x)(R(x) \land (\exists y)S(x,y))$

解: $\forall x(R(x) \land (S(x,a) \lor S(x,b) \lor S(x,c)))$ $\Leftrightarrow (R(a) \land (S(a,a) \lor S(a,b) \lor S(a,c)))$ $\land (R(b) \land (S(b,a) \lor S(b,b) \lor S(b,c)))$ $\land (R(c) \land (S(c,a) \lor S(c,b) \lor S(c,c)))$

消去量词

设论域元素为a₁, a₂, ···, a_n, 则

 $(\forall x)A(x) \Leftrightarrow A(a_1) \land A(a_2) \land ... \land A(a_n)$

 $(\exists x)A(x) \Leftrightarrow A(a_1) \lor A(a_2) \lor ... \lor A(a_n)$

3.指出下列公式中的自由变元和约束变元,并指出各量词的作用域(指出哪里的x,y)

(1) $\forall x(F(x) \rightarrow \exists y H(x, y))$

解: 无自由变元,

约束变元: x, y; $\forall x$ 的作用域为 $(F(x) \rightarrow \exists y H(x, y))$, $\exists y$ 的作用域为H(x, y)。

- ∀、∃后面所跟的x叫做量词的指导变元或作用变元。
- ∀xA(x), ∃xP(x)中的A(x)和P(x)分别叫做量词∀和∃的作用域或辖域。
- 在作用域中x的一切出现称为约束出现,亦称为被指导变元所约束的<mark>约束变元</mark>。不受约束的变元称为自由变元。

约束变元换名规则

- (1) 对于约束变元可以换名,其更改的变元名称范围是**量词中的指导变元**,以及该**量词作用域中所出现的该变元**,在公式的其余部分不变。
- (2) 换名时一定要更改为作用域中没有出现过的变元名称。

4.将下列公式化成等价的前束范式(2-6 P 73)

(2) $\exists x F(x) \land \exists x G(x)$

解: $\exists x F(x) \land \exists x G(x) \Leftrightarrow \exists x F(x) \land \exists y G(y) \Leftrightarrow \exists x \exists y (F(x) \land G(y))$

6.每个学术会的成员都是知识分子并且是专家,有些成员是青年人。证明有的成员 是青年专家

P(x): x是学术会的成员 (2-7 P 76)

E(x): x是专家

G(x): x是知识分子

Y(x): x是青年人

解: 前提: $\forall x(P(x) \rightarrow (G(x) \land E(x))), \exists x(P(x) \land Y(x))$

结论: $\exists x (P(x) \land Y(x) \land E(x))$

前提: $\forall x(P(x) \rightarrow (G(x) \land E(x))), \exists x(P(x) \land Y(x))$

结论: $\exists \mathbf{x}(P(x) \land Y(x) \land E(x))$

$(1) \exists x (P(x) \land Y(x))$	Р
$(2) P(c) \land Y(c)$	ES(1)
(3) P(c)	T(2)I
$(4) \ \forall x (P(x) \to (G(x) \land E(x)))$	Р
$(5) P(c) \to (G(c) \land E(c))$	US(4)
(6) $G(c) \wedge E(c)$	T(3),(5)I
(7) E(c)	T(6)I
(8) $P(c) \wedge Y(c) \wedge E(c)$	T(4)(7)I
(9) $\exists x (P(x) \land Y(x) \land E(x))$	EG(8)