
1 指出下列谓词公式中的量词及其辖域, 指出各自由变元和约束变元, 并回答它们是否是合式公式:

- (1) $(\forall x)(P(x) \vee Q(x)) \wedge R$ (R 为命题常项)
- (2) $(\forall x)(P(x) \wedge Q(x)) \wedge (\exists x)S(x) \rightarrow T(x)$
- (3) $P(x) \rightarrow ((\forall y)(\exists x)(P(x) \wedge B(x, y)) \rightarrow P(x))$

答:

- (1) 全称量词 \forall , 辖域 $P(x) \vee Q(x)$, 其中 x 为约束变元, $(\forall x)(P(x) \vee Q(x)) \wedge R$ 是合式公式。
- (2) 全称量词 \forall , 辖域 $P(x) \wedge Q(x)$, 其中 x 为约束变元。
存在量词 \exists , 辖域 $S(x)$, 其中 x 为约束变元。
 $T(x)$ 中 x 为自由变元。 $(\forall x)(P(x) \wedge Q(x)) \wedge (\exists x)S(x) \rightarrow T(x)$ 不是合式公式。
- (3) 全称量词 \forall , 辖域 $(\exists x)(P(x) \wedge B(x, y))$, 其中 y 为约束变元。
存在量词 \exists , 辖域 $P(x) \wedge B(x, y)$, 其中 x 为约束变元。
不在量词辖域中的 $P(x)$ 中的 x 为自由变元。 $P(x) \rightarrow ((\forall y)(\exists x)(P(x) \wedge B(x, y)) \rightarrow P(x))$ 不是合式公式。

2 用谓词公式将下列语句形式化:

- (1) 高斯是数学家, 但不是文学家。
- (2) 没有一个奇数是偶数。
- (3) 一个数既是偶数又是质数, 当且仅当该数为2。
- (4) 发亮的东西不都是金子。
- (5) 如果一个人不相信其他所有人, 那么他也就不可能得到其他人的信任。
- (6) 谁要是游戏人生, 他就一事无成; 谁不能主宰自己, 他就是一个奴隶。(歌德)

答:

- (1) $M(x)$ 表示“ x 是数学家”, $A(x)$ 表示“ x 是天文学家”, g 表示“高斯”, 原句可表示为

$$M(g) \wedge \neg A(g)$$

(2) $O(x)$ 表示“ x 是奇数”， $E(x)$ 表示“ x 是偶数”，原句可表示为

$$\neg(\exists x)(O(x) \wedge E(x))$$

(3) $O(x)$ 表示“ x 是奇数”， $E(x)$ 表示“ x 是偶数”，原句可表示为

$$(\forall x)(O(x) \wedge E(x) \leftrightarrow x = 2)$$

(4) $G(x)$ 表示“ x 是金子”， $L(x)$ 表示“ x 是发亮的”，原句可表示为

$$\neg(\forall x)(L(x) \rightarrow G(x))$$

(5) $M(x)$ 表示“ x 是人”， $B(x, y)$ 表示“ x 相信 y ”，原句可表示为

$$(\forall x)(M(x) \wedge \neg(\exists y)(M(y) \wedge x \neq y \wedge B(x, y)) \rightarrow \neg(\exists y)(M(y) \wedge x \neq y \wedge B(y, x)))$$

(6) $M(x)$ 表示“ x 是人”， $K(x)$ 表示“ x 游戏人生”， $L(x)$ 表示“ x 一事无成”， $H(x, y)$ 表示“ x 主宰 y ”， $N(x)$ 表示“ x 是奴隶”，原句可表示为

$$(\forall x)(M(x) \wedge K(x) \rightarrow L(x)) \wedge (\forall x)(\neg H(x, x) \rightarrow N(x))$$

3 证明

$$(1) (\exists x)P(x) \rightarrow (\forall x)Q(x) \Rightarrow (\forall x)(P(x) \rightarrow Q(x))$$

$$(2) (\exists x)(\exists y)(P(x) \rightarrow Q(y)) = (\forall x)P(x) \rightarrow (\exists y)Q(y)$$

$$(3) (\forall x)(\forall y)(P(x) \rightarrow Q(y)) = (\exists x)P(x) \rightarrow (\forall y)Q(y)$$

答:

(1)

$$\begin{aligned} (\exists x)P(x) \rightarrow (\forall x)Q(x) &\Rightarrow \neg(\exists x)P(x) \vee (\forall x)Q(x) \\ &\Rightarrow (\forall x)\neg P(x) \vee (\forall x)Q(x) \\ &\Rightarrow (\forall x)(\neg P(x) \vee Q(x)) \\ &\Rightarrow (\forall x)(P(x) \rightarrow Q(x)) \end{aligned}$$

(2)

$$\begin{aligned}(\exists x)(\exists y)(P(x) \rightarrow Q(y)) &= (\exists x)(\exists y)(\neg P(x) \vee Q(y)) \\&= (\exists x)(\neg P(x) \vee (\exists y)Q(y)) \\&= (\exists x)\neg P(x) \vee (\exists y)Q(y) \\&= \neg(\forall x)P(x) \vee (\exists y)Q(y) \\&= (\forall x)P(x) \rightarrow (\exists y)Q(y)\end{aligned}$$

(3)

$$\begin{aligned}(\forall x)(\forall y)(P(x) \rightarrow Q(y)) &= (\forall x)(\forall y)(\neg P(x) \vee Q(y)) \\&= (\forall x)\neg P(x) \vee (\forall y)Q(y) \\&= (\forall x)\neg P(x) \vee (\forall y)Q(y) \\&= \neg(\exists x)P(x) \vee (\forall y)Q(y) \\&= (\exists x)P(x) \rightarrow (\forall y)Q(y)\end{aligned}$$

4 求下列各式的前束范式及Skolem标准形(只含 \forall):

(1) $\neg(\forall x)(P(x) \rightarrow (\exists y)Q(y))$

(2) $\neg(\forall x)(P(x) \rightarrow (\exists y)Q(y))$

(3) $(\forall x)(\forall y)((\exists z)P(x, y, z) \leftrightarrow (\exists z)Q(x, y, z))$

(4) $(\exists x)(\neg(\exists y)P(x, y) \rightarrow ((\exists z)Q(z) \rightarrow R(x)))$

答:

(1)

$$\begin{aligned}\neg(\forall x)(P(x) \rightarrow (\exists y)Q(y)) &= (\exists x)(P(x) \wedge (\forall y)\neg Q(y)) \\&= (\exists x)(\forall y)(P(x) \wedge \neg Q(y))\end{aligned}$$

Skolem标准形:

$$(\forall y)(P(a) \wedge \neg Q(y))$$

(2)

$$\begin{aligned}\neg(\forall x)(P(x) \rightarrow (\exists y)Q(y)) &= (\forall x)(\neg P(x) \vee (\exists y)Q(x, y)) \\ &= (\forall x)(\exists y)(\neg P(x) \vee Q(x, y))\end{aligned}$$

Skolem标准形:

$$(\forall x)(\neg P(x) \vee Q(x, f(x)))$$

(3)

$$\begin{aligned}&(\forall x)(\forall y)((\exists z)P(x, y, z) \leftrightarrow (\exists z)Q(x, y, z)) \\ &= (\forall x)(\forall y)((\exists z)P(x, y, z) \rightarrow (\exists z)Q(x, y, z) \wedge ((\exists z)(Q(x, y, z) \rightarrow (\exists z)(P(x, y, z)))) \\ &= (\forall x)(\forall y)((\neg(\exists z)P(x, y, z) \vee (\exists z)Q(x, y, z)) \wedge (\neg(\exists z)Q(x, y, z) \vee (\exists z)P(x, y, z))) \\ &= (\forall x)(\forall y)((\forall z)\neg P(x, y, z) \vee (\exists u)Q(x, y, u)) \wedge ((\forall v)\neg Q(x, y, v) \vee (\exists w)P(x, y, w)) \\ &= (\forall x)(\forall y)(\forall z)(\exists u)(\forall v)(\exists w)((\neg P(x, y, z) \vee Q(x, y, u)) \wedge (\neg Q(x, y, v) \vee P(x, y, w)))\end{aligned}$$

Skolem标准形:

$$(\forall x)(\forall y)(\forall z)(\forall v)((\neg P(x, y, z) \vee Q(x, y, f(x, y, z))) \wedge (\neg Q(x, y, v) \vee P(x, y, g(x, y, z, v))))$$

(4)

$$\begin{aligned}(\exists x)(\neg(\exists y)P(x, y) \rightarrow ((\exists z)Q(z) \rightarrow R(x))) &= (\exists x)((\exists y)P(x, y) \vee (\neg(\exists z)Q(z) \vee R(x))) \\ &= (\exists x)((\exists y)P(x, y) \vee ((\forall z)\neg Q(z) \vee R(x))) \\ &= (\exists x)((\exists y)P(x, y) \vee (\forall z)(\neg Q(z) \vee R(x))) \\ &= (\exists x)(\exists y)(\forall z)(P(x, y) \vee \neg Q(z) \vee R(x))\end{aligned}$$

Skolem标准形:

$$(\forall z)(P(a, b) \vee \neg Q(z) \vee R(a))$$

5 证明下列命题推得的结论有效:

- (1) 只要今天天气不好, 就一定有考生不能提前进入考场; 当且仅当所有凯盛提前进入考场, 考试才能准时进行。故若考试准时进行, 那么天气就好。
- (2) 凡15的倍数都是3的倍数, 凡15的倍数都是5的倍数, 所以有些5的倍数是3的倍数。

答:

- (1) 设个体域 D : 所有考生, P : 今天天气好, Q : 考试准时进行, $A(x)$: x 提前进入考场, 该推理就是要证明: $\neg P \rightarrow \neg(\exists x)\neg A(x), (\forall x)A(x) \leftrightarrow Q \Rightarrow Q \rightarrow P$

(1) $\neg P \rightarrow (\exists x)\neg A(x)$	前提引入
(2) $\neg P \rightarrow \neg(\forall x)A(x)$	(1)置换
(3) $(\forall x)A(x) \rightarrow P$	(2)置换
(4) $(\forall x)A(x) \leftrightarrow Q$	前提引入
(5) $((\forall x)A(x) \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow (\forall x)A(x))$	(4)置换
(6) $Q \rightarrow (\forall x)A(x)$	(5)
(7) $Q \rightarrow P$	(6)(3)三段论

- (2) 设个体域为整数集, $D(x, y) : x/y \text{ 整除}$. 该推理就是要证明: $(\forall x)D(x, 15) \rightarrow D(x, 3), (\forall x)D(x, 15) \rightarrow D(x, 5), (\exists x)D(x, 15) \Rightarrow (\exists x)(D(x, 5) \wedge D(x, 3))$

(1) $(\exists x)D(x, 15)$	前提引入
(2) $D(a, 15)$	(1)存在量词消去
(3) $(\forall x)D(x, 15) \rightarrow D(x, 3)$	前提引入
(4) $D(a, 15) \rightarrow D(a, 3)$	(3) 存在量词消去
(5) $D(a, 3)$	(4)(2)分离
(6) $(\forall x)D(x, 15) \rightarrow D(x, 5)$	前提引入
(7) $D(a, 15) \rightarrow D(a, 5)$	(6) 存在量词消去
(8) $D(a, 5)$	(2)(7) 分离
(9) $D(a, 5) \wedge D(a, 3)$	(5)(8)
(10) $(\exists x)(D(x, 5) \wedge D(x, 3))$	(9) 存在量词引入