

数理逻辑

单元测验1

《第一次测验试题》解答

王捍贫

北京大学信息科学技术学院软件研究所

试题一

(12分) 设 p 、 q 和 r 是命题变元, 试求一个只含联结词 \neg 、 \rightarrow 的命题形式 α 使得 $\alpha \Leftrightarrow (p \leftrightarrow q) \vee r$

解: $(p \leftrightarrow q) \vee r$

$$\Leftrightarrow ((p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow p)) \vee r$$

$$\Leftrightarrow \neg(\neg(p \rightarrow q) \vee \neg(q \rightarrow p)) \vee r$$

$$\Leftrightarrow \neg((p \rightarrow q) \rightarrow \neg(q \rightarrow p)) \vee r$$

$$\Leftrightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow \neg(q \rightarrow p)) \rightarrow r$$

则取 α 为 $((p \rightarrow q) \rightarrow \neg(q \rightarrow p)) \rightarrow r$ 即可。

试题二

(16分) 设 p 、 q 和 r 是命题变元, 命题形式 α 为

$$p \rightarrow (\neg(q \vee r) \rightarrow r)$$

(1) 写出 α 的真值表;

(2) 求 α 的一个析取范式及一个合取范式;

解: (1) α 的真值表为:

p	q	r	$\neg(q \vee r)$	$\neg(q \vee r) \rightarrow r$	α
0	0	0	1	0	1
1	0	0	1	0	0
0	1	0	0	1	1
0	0	1	0	1	1
0	1	1	0	1	1
1	0	1	0	1	1
1	1	0	0	1	1
1	1	1	0	1	1

试题二(续1)

续解：(2) 如下求 α 的析取范式：

(2.1) α 成真指派有：

$\langle 0, 0, 0 \rangle, \langle 0, 1, 0 \rangle, \langle 0, 0, 1 \rangle,$
 $\langle 0, 1, 1 \rangle, \langle 1, 0, 1 \rangle, \langle 1, 1, 0 \rangle, \langle 1, 1, 1 \rangle.$

(2.2) 对应的简单合取式分别为：

$\neg p \wedge \neg q \wedge \neg r, \neg p \wedge q \wedge \neg r, \neg p \wedge \neg q \wedge r,$
 $\neg p \wedge q \wedge r, p \wedge \neg q \wedge r, p \wedge q \wedge \neg r, p \wedge q \wedge r.$

(2.3) 所求的析取范式为：

$(\neg p \wedge \neg q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge q \wedge \neg r) \vee (\neg p \wedge \neg q \wedge r) \vee$
 $(\neg p \wedge q \wedge r) \vee (p \wedge \neg q \wedge r) \vee (p \wedge q \wedge \neg r) \vee (p \wedge q \wedge r)$

试题二(续2)

续解: (3) 如下求 α 的合取范式

(3.1) α 成假指派只有 $\langle 1, 0, 0 \rangle$.

(3.2) 对应的简单析取式为 $\neg p \vee q \vee r$.

(3.3) 所求的析取范式为 $\neg p \vee q \vee r$.

试题二(续3)

另解:

(1) 为求 α 的真值表, 先“化简” α 。

$$\begin{aligned} & p \rightarrow (\neg(q \vee r) \rightarrow r) \\ \Leftrightarrow & p \rightarrow ((q \vee r) \vee r) \\ \Leftrightarrow & p \rightarrow (q \vee r) \\ \Leftrightarrow & \neg p \vee q \vee r \end{aligned}$$

由此可以很容易写出 α 的真值表和范式。

(2) 先求得合取范式 $\neg p \vee q \vee r$, 这也是析取范式。

试题三

(12分) 设 $\alpha(q, r)$ 和 $\beta(q, r)$ 是两个二元命题形式, 试证明: 存在三元命题形式 $\gamma(p, q, r)$, 使得

$$\gamma(0, q, r) \Leftrightarrow \alpha(q, r) \text{ 且 } \gamma(1, q, r) \Leftrightarrow \beta(q, r)$$

解: 令 $\gamma(p, q, r) = (\neg p \rightarrow \alpha) \wedge (p \rightarrow \beta)$, 则:

$$\begin{aligned}\gamma(0, q, r) &= (1 \rightarrow \alpha) \wedge (0 \rightarrow \beta) \\ &\Leftrightarrow (1 \rightarrow \alpha) \wedge 1 \\ &\Leftrightarrow 1 \rightarrow \alpha \\ &\Leftrightarrow \alpha\end{aligned}$$

同理: $\gamma(1, q, r) \Leftrightarrow \beta$.

另解1: 也可令 $\gamma(p, q, r) = (p \vee \alpha) \wedge (\neg p \vee \beta)$.

另解2: 也可令 $\gamma(p, q, r) = (\neg p \wedge \alpha) \vee (p \wedge \beta)$.

试题四

(30分) 写出下列公式在**P**中的一个证明序列:

$$(1) \neg\alpha \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta)$$

证:

$$(1) \neg\alpha \rightarrow (\neg\beta \rightarrow \neg\alpha) \quad (\text{A1})$$

$$(2) (\neg\beta \rightarrow \neg\alpha) \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta) \quad (\text{A3})$$

$$(3) ((\neg\beta \rightarrow \neg\alpha) \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta)) \rightarrow \\ (\neg\alpha \rightarrow ((\neg\beta \rightarrow \neg\alpha) \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta))) \quad (\text{A1})$$

$$(4) \neg\alpha \rightarrow ((\neg\beta \rightarrow \neg\alpha) \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta)) \quad (\text{M})(2,3)$$

$$(5) (\neg\alpha \rightarrow ((\neg\beta \rightarrow \neg\alpha) \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta))) \\ ((\neg\alpha \rightarrow (\neg\beta \rightarrow \neg\alpha)) \rightarrow (\neg\alpha \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta))) \quad (\text{A2})$$

$$(6) (\neg\alpha \rightarrow (\neg\beta \rightarrow \neg\alpha)) \rightarrow (\neg\alpha \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta)) \quad (\text{M})(4,5)$$

$$(7) \neg\alpha \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta) \quad (\text{M})(6,1)$$

试题四(续)

(30分) 写出下列公式在 \mathbf{P} 中的一个证明序列:

(2) $\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma) \vdash \beta \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma)$.

证:

- | | |
|---|----------|
| (1) $\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma)$ | (前提) |
| (2) $(\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma)) \rightarrow ((\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma))$ | (A2) |
| (3) $((\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma))$ | (M)(1,2) |
| (4) $((\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma)) \rightarrow$
$\quad (\beta \rightarrow ((\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma)))$ | (A1) |
| (5) $\left\{ \beta \rightarrow ((\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma)) \right\}$ | (M)(3,4) |
| (6) $\left(\beta \rightarrow ((\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma)) \right) \rightarrow$
$\quad ((\beta \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta)) \rightarrow (\beta \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma)))$ | (A2) |
| (7) $(\beta \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta)) \rightarrow (\beta \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma))$ | (M)(5,6) |
| (8) $(\beta \rightarrow (\alpha \rightarrow \beta))$ | (A1) |
| (9) $\beta \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma)$ | (M)(7,8) |

试题五

(15分) 在**N**证明 $(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow \gamma \vdash \alpha \vee \gamma$.

证:

- (1) $\neg\alpha, \alpha \vdash \beta$ (已证)
- (2) $\neg\alpha \vdash \alpha \rightarrow \beta$ ($\rightarrow +$)
- (3) $(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow \gamma, \neg\alpha \vdash \alpha \rightarrow \beta$ (+)
- (4) $(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow \gamma, \neg\alpha \vdash (\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow \gamma$ (\in)
- (5) $(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow \gamma, \neg\alpha \vdash \gamma$ ($\rightarrow -$)(3,4)
- (6) $(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow \gamma \vdash \neg\alpha \rightarrow \gamma$ ($\rightarrow +$)(5)
- (7) $\neg\alpha \rightarrow \gamma \vdash \alpha \vee \gamma$ (已证)
- (8) $(\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow \gamma \vdash \alpha \vee \gamma$ (Tr)(6,7)

试题六

(15分) 令 \mathbf{P}^+ 是在命题演算形式系统 \mathbf{P} 中增加如下命题公式作为公理得到的新形式系统:

$$(\neg \alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \neg \beta)$$

证明: \mathbf{P}^+ 中存在公式 γ 使得 $\vdash_{\mathbf{P}^+} \gamma$ 且 $\vdash_{\mathbf{P}^+} \neg \gamma$ 。

证: 令 $\gamma = \alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \alpha)$, 即取 γ 为 \mathbf{P} 的公理(A1), 则 γ 也为 \mathbf{P}^+ 的公理. 从而 $\vdash_{\mathbf{P}^+} \gamma$.

下面给出 $\neg \gamma$ 在 \mathbf{P}^+ 中的证明序列, 则 $\vdash_{\mathbf{P}^+} \neg \gamma$ 。

从而 $\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \alpha)$ 即为所求。

试题六(续1)

- (1) γ (A1)
- (2) $(\neg \gamma \rightarrow \gamma) \rightarrow (\gamma \rightarrow \neg \gamma)$ (新公理)
- (3) $((\neg \gamma \rightarrow \gamma) \rightarrow (\gamma \rightarrow \neg \gamma)) \rightarrow$
 $(\gamma \rightarrow ((\neg \gamma \rightarrow \gamma) \rightarrow (\gamma \rightarrow \neg \gamma)))$ (A1)
- (4) $\gamma \rightarrow ((\neg \gamma \rightarrow \gamma) \rightarrow (\gamma \rightarrow \neg \gamma))$ (M)(2,3)
- (5) $(\gamma \rightarrow ((\neg \gamma \rightarrow \gamma) \rightarrow (\gamma \rightarrow \neg \gamma))) \rightarrow$
 $((\gamma \rightarrow (\neg \gamma \rightarrow \gamma)) \rightarrow (\gamma \rightarrow (\gamma \rightarrow \neg \gamma)))$ (A2)
- (6) $(\gamma \rightarrow (\neg \gamma \rightarrow \gamma)) \rightarrow (\gamma \rightarrow (\gamma \rightarrow \neg \gamma))$ (M)(4,5)
- (7) $\gamma \rightarrow (\neg \gamma \rightarrow \gamma)$ (A1)
- (8) $\gamma \rightarrow (\gamma \rightarrow \neg \gamma)$ (M)(6,7)
- (9) $\gamma \rightarrow \neg \gamma$ (M)(1,8)
- (10) $\neg \gamma$ (M)(1,9)

试题六(续2)

另证:

- | | | |
|-----|---|----------|
| (1) | γ | (A1) |
| (2) | $\gamma \rightarrow (\neg \gamma \rightarrow \gamma)$ | (A1) |
| (3) | $\neg \gamma \rightarrow \gamma$ | (M)(1,2) |
| (4) | $(\neg \gamma \rightarrow \gamma) \rightarrow (\gamma \rightarrow \neg \gamma)$ | (新公理) |
| (5) | $\gamma \rightarrow \neg \gamma$ | (M)(3,4) |
| (6) | $\neg \gamma$ | (M)(1,5) |