

第五周作业-Solution

Lecturer: 杨启哲

Last modified: 2024 年 10 月 12 日

1. 用自然推理系统 P 构造下面推理的证明:

如果今天是星期六, 我们就要到颐和园或圆明园去玩。如果颐和园游人太多, 我们就不去颐和园玩。今天是星期六, 颐和园游人太多, 所以我们去圆明园玩。

解答. 令 p : 今天是星期六, q : 我们去颐和园玩, r : 我们去圆明园玩, s : 颐和园游人太多, 则上述推理形式化为:

$$\{p \rightarrow (q \vee r), s \rightarrow \neg q, p, s\} \vdash r$$

(1) p	前提引入
(2) $p \rightarrow (q \vee r)$	前提引入
(3) $q \vee r$	1,2 分离
(4) s	前提引入
(5) $s \rightarrow \neg q$	前提引入
(6) $\neg q$	4,5 分离
(7) r	3,6 析取三段论

□

2. 分别利用 CP 规则 (附加前提) 和不利用 CP 规则证明下列推理:

$$\{(p \vee q) \rightarrow (r \wedge s), (s \vee t) \rightarrow u\} \vdash p \rightarrow u$$

解答. 利用 CP 规则, 等价于需要证明:

$$\{(p \vee q) \rightarrow (r \wedge s), (s \vee t) \rightarrow u, p\} \vdash u$$

(1) p	前提引入
(2) $p \vee q$	1 附加
(3) $(p \vee q) \rightarrow (r \wedge s)$	前提引入
(4) $r \wedge s$	2,3 分离
(5) s	4 化简
(6) $s \vee t$	5 附加
(7) $(s \vee t) \rightarrow u$	前提引入
(8) u	6,7 分离

不利用 CP 规则，直接构造下列证明：

(1) 1	前提引入
(2) $p \vee \neg p$	1 置换
(3) $p \vee \neg p \vee q$	2 附加
(4) $p \rightarrow (p \vee q)$	3 置换
(5) $(r \wedge s) \rightarrow s$	1 置换
(6) $s \rightarrow (s \vee t)$	1 置换
(7) $(p \vee q) \rightarrow (r \wedge s)$	前提引入
(8) $(s \vee t) \rightarrow u$	前提引入
(9) $p \rightarrow u$	4,7,5,6,8 假言三段

□

Remark 0.1

在不利用 CP 规则的证明中，我们省略了 5,6,9 的具体流程；5,6 的证明跟 4 类似，9 是若干个连续的假言三段论。

3. 在一阶逻辑中，分别在 (a), (b) 时将下列命题符号化，并讨论个命题的真值。

- 凡是整数都能被 2 整除。
- 有的整数不能被 2 整除。

(a) 个体域为自然数集合 \mathbb{N} 。

(b) 个体域为实数集合 \mathbb{R} 。

解答. 令 $P(x)$ 表示 x 能被 2 整除， $Q(x)$ 表示为 x 是整数，则在 \mathbb{N} 中：

- 命题可以表示为 $\forall x P(x)$ ，为假命题。
- 命题可以表示为 $\exists x Q(x)$ ，为真命题。

在 \mathbb{R} 中：

- 命题可以表示为 $\forall x Q(x) \rightarrow P(x)$ ，为假命题。
- 命题可以表示为 $\exists x Q(x) \wedge P(x)$ ，为真命题。

□

4. 在一阶逻辑中将下列命题符号化，这里个体域是全总个体域。

- (1) 没有不能表示成分数的有理数。
- (2) 在上海卖菜的不全是外地人。
- (3) 不存在比所有火车都快汽车。

(4) 说凡是汽车就比火车慢是不对的。

解答.

(1) 令 $P(x)$ 表示 x 是有理数, $Q(x)$ 表示 x 是分数, 则该命题可以表示为 $\neg\exists x(P(x) \wedge \neg Q(x))$ 。

(2) 令 $P(x)$ 表示 x 在上海卖菜, $Q(x)$ 表示 x 是外地人, 则该命题可以表示为 $\neg\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$ 。

(3) 令 $P(x)$ 表示 x 是火车, $Q(x)$ 表示 x 是汽车, $R(x, y)$ 表示 x 比 y 快, 则该命题可以表示为 $\neg(\exists x\forall y(Q(x) \wedge (P(y) \rightarrow R(x, y))))$ 。

(4) 令 $P(x)$ 表示 x 是火车, $Q(x)$ 表示 x 是汽车, $R(x, y)$ 表示 x 比 y 慢, 则该命题可以表示为 $\neg(\forall x\forall y((P(x) \wedge Q(y)) \rightarrow R(y, x)))$ 。

□

5. 假设符号集包括常量 a , 函数 f , 谓词符号 F, G 。给定解释 $I = (\mathbb{R}, a)$ 和赋值 σ 如下:

(1) 个体域为实数集合 \mathbb{R} 。

(2) $a(a) = 0$ 。

(3) $a(f)(x, y) = x + y$ 。

(4) $a(F)(x, y) = x \equiv y$, $a(G)(x, y) = x > y$ 。

(5) $\sigma(x) = 1$, $\sigma(y) = -1$

给出下列公式在 I 和 σ 下的解释, 并指出它们的真值。

(1) $\forall x(G(x, y) \rightarrow \exists yF(x, y))$ 。

(2) $\forall y(F(f(x, y), a) \rightarrow \forall xG(x, y))$ 。

解答.

(1) $\forall x((x > -1) \rightarrow (\exists y x \equiv y))$, 真命题。

(2) $\forall y((1 + y \equiv 0) \rightarrow (\forall x x > y))$, 假命题。

□