

# 离散数学 (1-prop-logic)

姓名: 魏恒峰 学号: hfwei@nju.edu.cn

评分: \_\_\_\_\_ 评阅: \_\_\_\_\_

2021 年 3 月 11 日

请独立完成作业, 不得抄袭。  
若得到他人帮助, 请致谢。  
若参考了其它资料, 请给出引用。  
鼓励讨论, 但需独立书写解题过程。

## 1 作业 (必做部分)

题目 1 (命题逻辑公式上的数学归纳法 [2 (★★) 分])

假设公式  $\alpha$  中不含 “ $\neg$ ” 符号。请证明,  $\alpha$  中超过四分之一的符号是命题符号。

解答:

我们证明如下引理:

引理 1

长度为  $4k + 1$  的不含  $\neg$  符号的公式中含有  $k + 1$  个命题符号。

证明:

对公式  $\alpha$  的结构作归纳<sup>①</sup>。

基础步骤:  $\alpha$  是一个命题符号。公式长度  $|\alpha| = 1 = 4 \times 0 + 1$ , 命题符号个数为  $1 = 0 + 1$ 。引理成立。

归纳假设: 长度为  $4k + 1$  的不含  $\neg$  符号的公式中含有  $k + 1$  个命题符号。

归纳步骤: 因为  $\alpha$  中不含  $\neg$  联词, 所以  $\alpha$  呈型  $\beta \oplus \gamma$ , 其中  $\oplus$  表示  $\wedge, \vee, \rightarrow$  或  $\leftrightarrow$  二元逻辑联词。根据归纳假设, 对于子公式  $\beta$  与  $\gamma$  ( $\beta_P$  表示  $\beta$  中命题符号的个数),

$$|\beta| = 4k_1 + 1, \quad |\beta_P| = k_1 + 1,$$

$$|\gamma| = 4k_2 + 1, \quad |\gamma_P| = k_2 + 1.$$

所以<sup>②</sup>,

$$\begin{aligned} |\alpha| &= |\beta| + |\gamma| + 3 \\ &= (4k_1 + 1) + (4k_2 + 1) + 3 \\ &= 4(k_1 + k_2 + 1) + 1 \end{aligned}$$

<sup>①</sup> 对公式使用数学归纳法时, 通常都是这样的做法, 请注意以下的书写规范。其中, “归纳假设” 有时可以省略。

<sup>②</sup>  $+3$ : 左括号、右括号、逻辑联词。本解答将括号也计算在内。

$$\begin{aligned}
|\alpha_P| &= |\beta_P| + |\gamma_P| \\
&= (k_1 + 1) + (k_2 + 1) \\
&= (k_1 + k_2 + 1) + 1
\end{aligned}$$

得证。 □

## 题目 2 (合取范式与析取范式 [3 (★) 分])

我们先引入一个定义。

### 定义 1 (合取范式 (Conjunctive Normal Form; CNF))

我们称公式  $\alpha$  是**合取范式**, 如果它形如

$$\alpha = \beta_1 \wedge \beta_2 \wedge \cdots \wedge \beta_k,$$

其中, 每个  $\beta_i$  都形如

$$\beta_i = \beta_{i1} \vee \beta_{i2} \vee \cdots \vee \beta_{in},$$

并且  $\beta_{ij}$  或是一个命题符号, 或是命题符号的否定。

例如, 下面的公式就是一个合取范式。

$$(P \vee \neg Q \vee R) \wedge (\neg P \vee Q) \wedge \neg Q$$

将定义 1 中的所有  $\wedge$  换成  $\vee$ , 所有  $\vee$  换成  $\wedge$ , 其余不变, 就变成了析取范式 (Disjunctive Normal Form; DNF) 的定义。本题以 CNF 为例。

将任意公式转化成 CNF 或 DNF 的方法如下:

- (1) 先将公式中的联词化归成  $\neg$ ,  $\wedge$  与  $\vee$ ;
- (2) 再使用 De Morgan 律将  $\neg$  移到各个命题变元之前 (“否定深入”);
- (3) 最后使用结合律、分配律将公式化归成合取范式或析取范式。

请将

$$(P \wedge (Q \rightarrow R)) \rightarrow S$$

化为合取范式。

**解答:**

注意: 使用重言式进行公式变换, 要使用 ‘ $\equiv$ ’, 不能使用 ‘ $=$ ’。

$$\begin{aligned}
(P \wedge (Q \rightarrow R)) \rightarrow S &\equiv (P \wedge (\neg Q \vee R)) \rightarrow S \\
&\equiv \neg(P \wedge (\neg Q \vee R)) \vee S \\
&\equiv (\neg P) \vee (\neg(\neg Q \vee R)) \vee S \\
&\equiv (\neg P) \vee (Q \wedge \neg R) \vee S \\
&\equiv (\neg P \vee S) \vee (Q \wedge \neg R) \\
&\equiv (\neg P \vee S \vee Q) \wedge (\neg P \vee S \vee \neg R)
\end{aligned}$$

See [CNF&wolframalpha](#)

## 题目 3 (重言蕴含与推理规则 [5 = 3 + 2 (★★★) 分])

(1) 请使用真值表方法证明

$$\{P \vee Q, P \rightarrow R, Q \rightarrow S\} \models S \vee R.$$

- (2) 请使用重言式所代表的推理规则 (可以任意使用规则, 也可以使用你认为显然成立但课堂上没有列出来的规则, 但需要指明每一步使用了哪条规则) 证明

$$\{P \vee Q, P \rightarrow R, Q \rightarrow S\} \vdash S \vee R.$$

提示: 你可能需要使用

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

$$((\alpha \rightarrow \beta) \wedge (\beta \rightarrow \gamma)) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma)$$

解答:

- (1) 见下表。从表中可以看出, 使得  $P \vee Q, P \rightarrow R, Q \rightarrow S$  同时成立的真值指派 (蓝色) 都满足  $S \vee R$  (红色), 符合重言蕴含的定义 <sup>③</sup>。

$P$	$Q$	$R$	$S$	$P \vee Q$	$P \rightarrow R$	$Q \rightarrow S$	$S \vee R$
T	T	T	T	T	T	T	T
T	T	T	F	T	T	F	T
T	T	F	T	T	F	T	T
T	T	F	F	T	F	F	F
T	F	T	T	T	T	T	T
T	F	T	F	T	T	F	T
T	F	F	T	T	F	T	T
T	F	F	F	T	F	F	F
F	T	T	T	T	T	T	T
F	T	T	F	T	T	F	T
F	T	F	T	T	T	T	T
F	T	F	F	T	T	F	F
F	F	T	T	F	T	T	T
F	F	T	F	F	T	T	T
F	F	F	T	F	T	T	T
F	F	F	F	F	T	T	F

<sup>③</sup> 需要给出完整的真值表, 并检查是否符合重言蕴含的定义

See also [Truth Table@wolframalpha](#)

- (2) 第一种解法中将使用如下重言式作为推理规则:

$$(\alpha \rightarrow \beta) \leftrightarrow (\neg\alpha \vee \beta) \quad (a)$$

$$((\alpha \rightarrow \beta) \wedge (\beta \rightarrow \gamma)) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma) \quad (b)$$

$$(\alpha \rightarrow \beta) \leftrightarrow (\neg\beta \rightarrow \neg\alpha) \quad (c)$$

$$P \vee Q \quad (\text{前提}) \quad (1)$$

$$P \rightarrow R \quad (\text{前提}) \quad (2)$$

$$Q \rightarrow S \quad (\text{前提}) \quad (3)$$

$$\neg P \rightarrow Q \quad (1, a) \quad (4)$$

$$\neg P \rightarrow S \quad (4, 3, b) \quad (5)$$

$$\neg S \rightarrow P \quad (5, c) \quad (6)$$

$$\neg S \rightarrow R \quad (6, 2, b) \quad (7)$$

$$S \vee R \quad (7, a) \quad (8)$$

• 问: 考试时是否需要使用这样的书写格式?

• 答: 不一定。但是要尽量给公式编号, 并且写明每一步推理的所依赖的之前的公式的编号。对于不那么显然的推理步骤, 最好还要附带理由, 比如使用了什么推理规则。

第二种解法使用 (后面介绍的)  $\vee$ -推理规则:

$$P \vee Q \quad (\text{前提}) \quad (1)$$

$$P \rightarrow R \quad (\text{前提}) \quad (2)$$

$$Q \rightarrow S \quad (\text{前提}) \quad (3)$$

$$P \rightarrow (S \vee R) \quad (2) \quad (4)$$

$$Q \rightarrow (S \vee R) \quad (3) \quad (5)$$

$$S \vee R \quad (1, 4, 5, \vee\text{-elim}; \text{case analysis}) \quad (6)$$

• 问: 考试时是否只能使用纯符号进行推理?

• 答: 不一定。可以夹杂文字描述。只要推理过程清晰即可。

其中, (4) 的详细推理过程如下 ((5) 的推理过程类似):

$P \rightarrow R$	(前提)	(4-1)
$[P]$	(引入假设)	(4-2)
$R$	(4-1, 4-2, $\rightarrow$ -elim)	(4-3)
$S \vee R$	(4-3, $\vee$ -intro)	(4-4)
$P \rightarrow (S \vee R)$	(4-2, 4-3, 4-4, $\rightarrow$ -intro)	(4-5)

- 问: 考试的时候是否需要写出这些详细的推理过程?
- 答: 不一定。只要每一步推理都是较为显然的, 就不需要写出它的细节。

---

## 2 订正

## 3 反馈

你可以写 (也可以发邮件或者使用“教学立方”)

- 对课程及教师的建议与意见
- 教材中不理解的内容
- 希望深入了解的内容
- ...