

“离散数学” 课堂练习

(2014 年 11 月 14 日)

参考答案

1. 试定义谓词，符号化下面的命题并推证其结论：

“每个大学生不是文科生就是理科生，有的大学生是优等生，小张不是理科生，但他是优等生，因而如果小张是大学生，他就是文科生。”

参考解答：1、定义谓词： $G(x)$: x 是大学生， $S(x)$: x 是理科生， $L(x)$: x 是文科生，

$E(x)$: x 是优等生。则上述描述可符号化如下子句（ c 代表小张）：

$$(\forall x)(G(x) \rightarrow L(x) \vee S(x)), (\exists x)(G(x) \wedge E(x)), \neg S(c) \vdash E(c) \Rightarrow G(c) \rightarrow L(c)$$

2、推理过程如下：

- (1) $G(c)$ (Premise)
- (2) $(\forall x)(G(x) \rightarrow L(x) \vee S(x))$ (Premise)
- (3) $G(c) \rightarrow L(c) \vee S(c)$ (UI from 2)
- (4) $L(c) \vee S(c)$ (MP from 3)
- (5) $\neg S(c)$ (Premise)
- (6) $L(c)$ (DS from 4)
- (7) $G(c) \rightarrow L(c)$ (from 4,5)

2. 试证明下式永真： $(p \rightarrow \neg q) \wedge (r \rightarrow q) \rightarrow (r \rightarrow \neg p)$.

证明：

方法一：真值表：

$A = (p \rightarrow \neg q) \wedge (r \rightarrow q) \rightarrow (r \rightarrow \neg p)$ 的真值表

p	q	r	$p \rightarrow \neg q$	$r \rightarrow q$	$r \rightarrow \neg p$	A
0	0	0	1	1	1	1
0	0	1	1	0	1	1
0	1	0	1	1	1	1
0	1	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1	1
1	0	1	1	0	0	1
1	1	0	0	1	1	1
1	1	1	0	1	0	1

方法二：命题逻辑等值演算

$$\begin{aligned}
 & (p \rightarrow \neg q) \wedge (r \rightarrow q) \rightarrow (r \rightarrow \neg p) \\
 \Leftrightarrow & (\neg p \vee \neg q) \wedge (q \vee \neg r) \rightarrow (\neg p \vee \neg r) \\
 \Leftrightarrow & (p \wedge q) \vee (\neg q \wedge r) \vee \neg p \vee \neg r \\
 \Leftrightarrow & ((p \wedge q) \vee \neg p) \vee ((\neg q \wedge r) \vee \neg r) \\
 \Leftrightarrow & (\neg p \vee q) \vee (\neg q \vee \neg r) \\
 \Leftrightarrow & \neg p \vee (q \vee \neg q) \vee \neg r \\
 \Leftrightarrow & 1
 \end{aligned}$$

方法三：主析取范式法

$$\begin{aligned}
 & (p \rightarrow \neg q) \wedge (r \rightarrow q) \rightarrow (r \rightarrow \neg p) \\
 \Leftrightarrow & (\neg p \vee \neg q) \wedge (q \vee \neg r) \rightarrow (\neg p \vee \neg r) \\
 \Leftrightarrow & (p \wedge q) \vee (\neg q \wedge r) \vee \neg p \vee \neg r \\
 \Leftrightarrow & (m_6 \vee m_7) \vee (m_1 \vee m_5) \vee (m_0 \vee m_1 \vee m_2 \vee m_3) \vee (m_0 \vee m_2 \vee m_4 \vee m_6) \\
 \Leftrightarrow & m_0 \vee m_1 \vee m_2 \vee m_3 \vee m_4 \vee m_5 \vee m_6 \vee m_7
 \end{aligned}$$

由于原式的主析取范式含全部8个极小项,为重言式,故推理正确.

3. 设 R 是集合 A 上任意自反且传递的二元关系, 试证明: $R \circ R = R$.

证明: 因为 R 是 A 上的传递关系, 故 $R \circ R \subseteq R$, 只需证 $R \subseteq R \circ R$ 即可:

$$\forall (a, b) \in R \Rightarrow (a, a) \in R \wedge (a, b) \in R \Rightarrow (a, b) \in R \circ R$$

证毕. 注意该命题的逆命题并不成立.

4. 证明：对于所有集合 A, B, C ，有：

$$(A \cap B) \cup C = A \cap (B \cup C) \text{ 当且仅当 } C \subseteq A.$$

证明：

$$\text{必要性：} \forall x \in C \Rightarrow x \in (A \cap B) \cup C \Rightarrow x \in A \cap (B \cup C) \Rightarrow x \in A \Rightarrow C \subseteq A;$$

$$\text{充分性：} C \subseteq A \Rightarrow A \cup C = A \Rightarrow (A \cap B) \cup C = (A \cup C) \cap (B \cup C) = A \cap (B \cup C).$$

证毕.

5. 试求定义在一个 n 元集合上的不同二元关系的总数.

解：

方法一：将每个二元关系看做一个关系矩阵，因为无任何限制，因此，关系矩阵的个数即为二元关系的个数。关系矩阵为 $n \times n$ 个元素，每个元素只能取0或者1，因此关系矩阵的总数为 2^{n^2} 个，这表明定义在 n 元集上的二元关系总数为 2^{n^2} 。

方法二：设 n 元集为 A ，因为任何二元关系皆为 $A \times A$ 之子集，而 $|A \times A| = n^2$ 故所有定义在 n 元集 A 上的二元关系的总数等于 $A \times A$ 之子集的总数，即 $|P(A \times A)| = 2^{n^2}$ 。

6. 请给出集合 $\{a, b, c, d, e\}$ 上包含关系 $\{(a, b), (a, c), (d, e)\}$ 的最小等价关系 (i.e. 上述关系的“等价闭包”)。

解：这个最小等价关系为： $\{(a, b), (b, a), (a, c), (c, a), (b, c), (c, b), (d, e), (e, d), (a, a), (b, b), (c, c), (d, d), (e, e)\}$

7. 设 B 为布尔代数，试证明：

$$(1) (\forall a_1, a_2, \dots, a_n \in B)((a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_n)' = a_1' \wedge a_2' \wedge \dots \wedge a_n')$$

$$(2) (\forall x, y \in B)(x \leq y \Leftrightarrow y' \leq x')$$

其中 x' 表示 x 之补元.

(1) 证明:

对 n 实施数学归纳法. 当 $n = 2$ 时, 等式成立 (德摩根律),

I.H. $n = k$ 时命题成立, 则

I.S.

$$\begin{aligned}(a_1 \vee a_2 \vee \cdots \vee a_{k+1})' &= ((a_1 \vee a_2 \vee \cdots \vee a_k) \vee a_{k+1})' \\ &= (a_1 \vee a_2 \vee \cdots \vee a_k)' \wedge a_{k+1}' \\ &= (a_1' \wedge a_2' \wedge \cdots \wedge a_k') \wedge a_{k+1}' \\ &= a_1' \wedge a_2' \wedge \cdots \wedge a_k' \wedge a_{k+1}'\end{aligned}$$

(2) 证法一:

证:

$$x \leq y \Leftrightarrow x \wedge y = x \Leftrightarrow x' \vee y' = x' \text{ (de Morgan)} \Leftrightarrow y' \leq x'$$

证法二: $(\forall x, y \in B) x \leq y \Leftrightarrow x \wedge y = x \Leftrightarrow (x \wedge y)' = x' \Leftrightarrow x' \vee y' = x' \Leftrightarrow y' \leq x'$.

□

8. 一逻辑学家误入某部落, 被拘于牢狱, 部落酋长是一位逻辑爱好者, 他对逻辑学家说: “今有两门, 一为自由, 二为死亡, 你可以任意开启一门. 今加派两名卫兵负责解答你所提的任何问题. 遗憾的是, 此两卫兵中一名天性诚实, 一名总是说谎. 你的生死就看你的智慧了.” 逻辑学家沉思片刻, 即向一卫兵问了一个问题, 得到答案后从容开门而去. 该逻辑学家问了一个怎样的问题? 请简要分析.

解:

逻辑学家手指某一门问其中一名战士说: “这扇门是死亡之门, 另外一名战士

将回答 ‘是’, 对吗?” . 当被问战士回答 “对”, 则逻辑学家开启所指的门

离去. 当被问战士回答 “否”, 则逻辑学家开启另一门离去. 简要分析如下:

设命题变元 P : 被问战士是诚实人;

Q : 被问战士的回答是 “是”;

R :另一战士的回答是“是”;

S :这扇门是死亡门.

故有真值表:

P	Q	R	S
T	T	T	F
T	F	F	T
F	T	F	F
F	F	T	T

观察真值表可知: $S \Leftrightarrow \neg Q$ 。即被问人回答“是”时, 此门不是死亡之门; 否则是死亡之门.

9. (选人问题)

- n 个人排成一列, 从中选出 k 个人($n > 2k$), 使得选出的人在原队列中不相邻, 共有多少种选法?
- n 个人坐成一圈, 从中选出 k 个人($n > 2k$), 使得选出的人在原圈子中不相邻共有多少种选法?

解:

(a) 可反过来想: 把 k 个人插回到 $n-k$ 个人的队列中, 要使得插回的人不相邻, 则共有 $n-k+1$ 个合法位置, 于是共有 $\binom{n-k+1}{k}$ 种选法。

(b) 有多种方法, 结果可写成下列任何一种形式:

$$\begin{aligned}
 \frac{n}{k} \binom{n-k-1}{k-1} &= \binom{n-k+1}{k} - \binom{n-k-1}{k-2} \\
 &= \binom{n-k-1}{k-1} + \binom{n-k}{k} \\
 &= 2 \binom{n-k-1}{k-1} + \binom{n-k-1}{k}
 \end{aligned}$$