

西北工业大学



离散数学习题集

Problem Set of Discrete Mathematics

姓 名:	钱 锋
班 级:	14012203
学 号:	2022303324
邮 箱:	strik0r.qf@gmail.com
日 期:	2024 年 4 月 14 日

目录

1	命题逻辑	1	2.1 第一讲 (2024.3.14)	8
1.1	第一讲 (2024.2.27)	1	2.2 谓词重言式 (2024.03.19)	10
1.2	第二讲 (2024.2.29)	2		
1.3	第二周	4	3 集合	11
2	谓词逻辑	7	参考文献	13

专题 1 命题逻辑

1.1 第一讲 (2024.2.27)

习题 1.1. 设 p 为 2 是素数, q 为 3 是素数, r 为 $\sqrt{2}$ 为有理数. 下列符合命题中哪一个是假命题?

- $(p \vee q) \rightarrow r$. 我们先判断一下 p, q, r 的真值, 显然 $p = 1, q = 1, r = 0$, 于是 $(p \vee q) = 1$, 根据蕴含式的真值规则, 前件为真, 后件为假, 该命题为假命题.
- $r \rightarrow (p \vee q)$. 根据蕴含式的真值规则, 当前件为假时无论后件为真命题还是假命题, 蕴含式为真, 所以由 $r = 0$ 知这是一个真命题.
- $(p \wedge q) \rightarrow p$. 根据合取式的真值表, $(p \wedge q) = 1$, 前件为真, 后件为真, 这是一个真命题.
- $(r \vee p) \leftrightarrow q$. 根据 p, q, r 的真值可知, $(r \vee p) = 1, q = 1$, 于是根据等价式的真值规则, 这是一个真命题.

习题 1.2. 判断下列语句是否为命题, 如果是命题, 请指出其真值.

- **中国是一个人口众多的国家.** 这是一个陈述句, 并且在特定的语境下能够判断其陈述内容的真假, 例如在上下文中有关于“人口众多”的定义和明确的判定标准时, 这个陈述句就是可以明确判定真假的, 因此它是一个命题. 除此之外, 根据常识可知, 中国是目前人口最多的国家, 当然称得上是人口众多 (毕竟都已经是最多的那一个了, 再算不上众多的话说明众多的定义需要修正一下了), 所以这是一个真命题.
- **存在最大的素数.** 这是一个典型的数学命题, 根据素数的有关研究结果我们知道它是一个假命题.
- **这座楼可真高啊.** 这是一个感叹句, 因此它不是一个命题. 如果改成“这座楼有超过 50 层”的话就是一个命题了.
- **请你跟我走.** 这是一个祈使句, 它不是命题.
- **火星上也有人.** 这是一个陈述句, 并且是能够判断它的真假的——有人, 或者没有人, 必居其一且只居其一, 所以这是一个命题. 虽然目前我们的科学研究并不能严格的说明火星上是否有人存在, 但是按照目前的主流观点来看, 火星上是没有人的, 所以我们说这个命题在这意义下是一个假命题.

习题 1.3. 将下列命题符号化.

- “虽然交通堵塞, 但是老王还是准时到达火车站”. 设 p 为交通拥堵, 设 q 为老王准时到达火车站. 显然这里的转折关系是表示这两件事情同时发生的, 因此应该取它们二者的合取命题, 即 $p \wedge q$.
- “张小宝是三好生, 它是北京人或河北人”. 设 p 为张小宝是三好生, q 表示张小宝是北京人, r 表示他来自河北. 这里的逗号显然表示了并列关系, 因此应该取 $p \wedge (q \vee r)$.

- “除非天下雨, 否则我骑车上班”. 这句话的意思就是说, 如果天不下雨那么我就要骑车去上班, 设 p 表示雨天, q 表示我骑车去上班, 那么表示为 $(\neg p) \rightarrow q$.

习题 1.4. 设命题 p, q 的真值为 F, 命题 r, s 的真值为 T, 求公式 $(p \leftrightarrow r) \wedge ((\neg q) \vee s)$ 的真值.

解. 直接代入 p, q, r, s 的真值, 得到

$$(0 \leftrightarrow 1) \wedge ((\neg 0) \vee 1),$$

根据等价式和逻辑或的真值规则, 它实际上就是

$$0 \wedge 1,$$

根据逻辑与的运算规则, 原命题的真值应该为 F.

1.2 第二讲 (2024.2.29)

习题 1.5. 证明下列等价关系:

- $p \rightarrow (q \rightarrow p) \equiv \neg p \rightarrow (p \rightarrow \neg q)$.

表 1.1: $p \rightarrow (q \rightarrow p)$ 和 $\neg p \rightarrow (p \rightarrow \neg q)$ 的真值表

p	q	$q \rightarrow p$	$p \rightarrow (q \rightarrow p)$	$\neg p$	$\neg q$	$p \rightarrow \neg q$	$\neg p \rightarrow (p \rightarrow \neg q)$
0	0	1	1	1	1	1	1
0	1	0	1	1	0	1	1
1	0	1	1	0	1	1	1
1	1	1	1	0	0	0	1

证明. 容易验证它们所在的两列是完全相同的, 因此它们逻辑等价. 在下面几例中不再赘述, 仅列出真值表. □

- $(p \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow q) \equiv ((p \vee r) \rightarrow q)$.

p	q	r	$p \rightarrow q$	$r \rightarrow q$	$(p \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow q)$	$p \vee r$	$(p \vee r) \rightarrow q$
0	0	0	1	1	1	0	1
0	0	1	1	0	0	1	0
0	1	0	1	1	1	0	1
0	1	1	1	1	1	1	1
1	0	0	0	1	0	1	0
1	0	1	0	0	0	1	0
1	1	0	1	1	1	1	1
1	1	1	1	1	1	1	1

- $\neg(p \leftrightarrow q) \equiv (p \vee q) \wedge (\neg(p \wedge q)) \equiv (p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)$.

p	q	$\neg(p \leftrightarrow q)$	$(p \vee q) \wedge (\neg p \wedge q)$	$(p \wedge \neg q) \vee (\neg p) \wedge q$
0	0	0	0	0
0	0	1	1	1
1	0	1	1	1
1	1	0	0	0

- $\neg(p \rightarrow q) \equiv p \wedge \neg q$.

证明. 这是显然成立的, 因为 $p \rightarrow q \equiv \neg p \vee q$, 我们只需要两边取反即可. \square

习题 1.6. 求出下列公式的最简等价式:

- $((p \leftrightarrow q) \leftrightarrow (\neg q \rightarrow \neg p)) \wedge r$.

解. 我们采用布尔代数的记号来简化我们的书写和计算, 我们约定 $a + b$ 表示 $a \vee b$, $ab = a \cdot b$ 表示 $a \wedge b$, \bar{a} 表示 $\neg a$. 由于布尔代数和命题逻辑都是同一个更一般的代数结构的具体形式, 因此这种符号的替代和运算的相互转换, 以及布尔恒等式和逻辑等价式的相互对应是显然成立的. 这样做的好处是, 在求复合命题的否定的时候, 可以利用上划线来减少括号的嵌套层数, 在视觉上让公式更加紧凑, 提高公式的可读性. 此外, 关于 $+$ 和 \cdot 的有关运算律是我们所熟识的, 唯一不同的是在布尔代数中逻辑加对逻辑乘依然具有分配性, 即 $a + bc = (a + b)(a + c)$.

由于布尔代数中并没有定义与 \rightarrow 和 \leftrightarrow 相对应的基本运算, 所以我们利用 $p \rightarrow q \equiv \neg p \vee q$ 和 $p \leftrightarrow q \equiv (p \wedge q) \vee (\neg p \wedge \neg q)$ 得到两个能表达相同含义的布尔表达式:

$$\bar{p} + q, \quad pq + \bar{p}\bar{q}.$$

现在考虑对原命题公式进行化简, 按照先前的结论, $p \leftrightarrow q$ 对应 $pq + \bar{p}\bar{q}$, 同理, $\neg q \rightarrow \neg p$ 对应 $q + \bar{p}$. 所以 $(p \leftrightarrow q) \leftrightarrow (\neg q \rightarrow \neg p)$ 对应的布尔表达式为

$$(pq + \bar{p}\bar{q})(q + \bar{p}) + (\overline{pq + \bar{p}\bar{q}} \cdot \overline{q + \bar{p}}).$$

我们先考虑 $(pq + \bar{p}\bar{q})(q + \bar{p})$, 根据相关的布尔恒等式,

$$(pq + \bar{p}\bar{q})(q + \bar{p}) = pq(q + \bar{p}) + \bar{p}\bar{q}(q + \bar{p}) = pq + \bar{p}\bar{q}.$$

而

$$\overline{pq + \bar{p}\bar{q}} = \overline{pq} \cdot \overline{\bar{p}\bar{q}} = (\bar{p} + \bar{q})(p + q) = (\bar{p} + \bar{q})p + (\bar{p} + \bar{q})q = \bar{p}p + \bar{q}p + \bar{p}q + \bar{q}q = \bar{p}(p + q),$$

$$\overline{q + \bar{p}} = \bar{q}p,$$

因此

$$\overline{pq + \bar{p}\bar{q}} \cdot \overline{q + \bar{p}} = \bar{p}(p + q)\bar{q}p = 0.$$

这就是说,

$$(pq + \bar{p}\bar{q})(q + \bar{p}) + (\overline{pq + \bar{p}\bar{q}} \cdot \overline{q + \bar{p}}) = pq + \bar{p}\bar{q}.$$

于是原命题对应的布尔表达式为

$$pqr + \bar{p}\bar{q}r.$$

于是原命题的最简等价式为 $(p \leftrightarrow q) \wedge r$.

- $p \vee \neg p \vee (q \wedge \neg q)$.

解. 容易得到 $p + \bar{p} + (q\bar{q}) = 1 + 0 = 1$, 于是原命题的最简等价式为 T.

- $(p \wedge (q \wedge s)) \vee (\neg p \wedge (q \wedge s))$.

解. 容易得到 $pqs + \bar{p}qs = (p + \bar{p})qs = qs$. 于是原命题的最简等价式为 $q \wedge s$.

习题 1.7. 证明下列蕴含式.

- $p \wedge q \implies (p \rightarrow q)$.

证明. 只需证明 $p \wedge q \rightarrow (p \rightarrow q)$ 是永真式即可. 它所对应的布尔表达式为 $\overline{p \wedge q} + (p \rightarrow q)$.

$$\overline{p \wedge q} + (p \rightarrow q) = \bar{p} + \bar{q} + p + q = \bar{p} + \bar{q} + q + p = \bar{p} + 1 = 1.$$

于是上述蕴含式得证. □

- $p \implies (q \rightarrow p)$.

证明. $\neg p + (\bar{q} + p) = \bar{p} + \bar{q} + p = \bar{q} + 1 = 1$. □

- $(p \rightarrow (q \rightarrow r)) \implies (p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)$.

p	q	r	$p \rightarrow (q \rightarrow r)$	$(p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r)$	$(p \rightarrow (q \rightarrow r)) \rightarrow ((p \rightarrow q) \rightarrow (p \rightarrow r))$
0	0	0	1	1	1
0	0	1	1	1	1
0	1	0	1	1	1
0	1	1	1	1	1
1	0	0	1	1	1
1	0	1	1	1	1
1	1	0	0	0	1
1	1	1	1	1	1

1.3 第二周

例 1.3.1. 求下列各式的主析取范式和主合取范式.

- $(\neg p \vee \neg q) \rightarrow (p \leftrightarrow \neg q)$.

解. 原命题对应的布尔表达式为 $\overline{\neg p \vee \neg q} + (p\bar{q} + \bar{p}q)$. 根据 De Morgan 定律, 我们有

$$p + q + p\bar{q} + \bar{p}q$$

补充变元,

$$p(q + \bar{q}) + (p + \bar{p})q + p\bar{q} + \bar{p}q = p\bar{q} + \bar{p}q + pq$$

于是主析取范式为 $m_1 \vee m_2 \vee m_3$, 主合取范式为 M_0 .

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

解. 原命题对应的布尔表达式为 $p + p + (q + q + r)$. 所以

$$p(q + \bar{q})(r + \bar{r}) + (p + \bar{p})q(r + \bar{r}) + (p + \bar{p})(q + \bar{q})r = pqr + pq\bar{r} + p\bar{q}r + p\bar{q}\bar{r} + \bar{p}qr + \bar{p}q\bar{r} + \bar{p}\bar{q}r.$$

因此主析取范式为 $m_1 \vee m_2 \vee m_3 \vee m_4 \vee m_5 \vee m_6 \vee m_7$. 主合取范式为 M_0 .

例 1.3.2. 证明下列论证的有效性.

- $(A \rightarrow B) \wedge (A \rightarrow C), \neg(B \wedge C), D \vee A \vdash D$.

1° 后续几例都是按照同样的推理规则来推理论证的, 因此我们仅在本例中较为详细地叙述整个推理的过程. 由前提条件得, $\neg(B \wedge C)$

2° 同时, $(A \rightarrow B) \wedge (A \rightarrow C)$

3° $\neg A$, 这是因为 B 与 C 都为假, 但要保证 $(A \rightarrow B)$ 和 $(A \rightarrow C)$ 为真, 所以 A 为假. 事实上, 在 $p \rightarrow q$ 的真值表中, 能保证 $p \rightarrow q$ 为真且 q 为假的只有 $p = 0, q = 0, p \rightarrow q = 1$ 这一行.

4° 同时我们又有 $D \vee A$

5° D , 这是因为先前已经论证过 A 为假了, 这时要保证 $D \vee A$ 为真就必须要有 D 为真.

- $p \rightarrow q, (\neg q \vee r) \wedge \neg r, \neg(\neg p \wedge s) \vdash \neg s$.

1° $\neg(\neg p \wedge s)$

2° $p \vee \neg s$

3° $(\neg q \vee r) \wedge \neg r,$

4° $(q \rightarrow r) \wedge \neg r,$

5° $\neg q$

6° $p \rightarrow q$

7° $\neg p$

8° $\neg s$

- $p \wedge q \rightarrow r, \neg r \vee s, \neg s \vdash \neg p \vee \neg q$.

1° $\neg r \vee s$

2° $r \rightarrow s$

3° $\neg s$

4° $\neg r$

5° $\neg(p \wedge q)$

6° $(\neg p) \vee (\neg q)$

专题2 谓词逻辑

引言：有关“全总个体域”概念严格性与合理性的问题

1. 课程相关参考文献中有关“全总个体域”概念的表述

在徐洁磐老师编著的《离散数学导论(第5版)》[1]中提到的“全总个体域”概念是并没有严格定义的,其中的有关表述为:个体的变化是有一定范围的,个体的一定变化范围叫做个体域,个体域可由若干个个体常量组成,个体域中常量数可以有限,也可以无限,而所有个体常量聚集在一起所构成的个体域叫做全总个体域.这一表述并没有给出明确的、严格的“全总个体域”的定义,事实上,要严格地定义这一概念是不可能的,因为这会导致集合包含自身,即集合的无限递归问题.例如说,如果存在这样的一个全总个体域,那么这一个“全总个体域”作为一个个体(元素)本身也属于该个体域,即全总个体域中有一个元素是它自身,这就导致了无限的递归链.换言之,“全总个体域”的概念不仅是不严格的,也是不合理的.

在《离散数学及其应用》[3]中并没有有关“全总个体域”的表述.

2. 通用的数学教材中的有关表述 笔者的主张

笔者主张按照 V.A.Zorich 著《数学分析:第7版(第一卷)》[4]中有关谓词的相关表述来使用谓词逻辑,即不采用“全体论述域”的概念,而是对每一个谓词逻辑命题指定特定的论述域,例如,当指定论述域为实数域 \mathbb{R} 的时候,任意实数的平方都是非负的可以记作

$$\forall x (x^2 \geq 0),$$

简记作

$$\forall x \in \mathbb{R} (x^2 \geq 0).$$

对于确实不便指定论述域的命题,例如所有演员都佩服某些老师,可以按照既有的符号化的方法规定 $L(x)$ 表示 x 是演员、 $J(x)$ 表示 x 是老师、 $A(x, y)$ 表示 x 佩服 y , 然后将其表示为

$$\forall x (L(x) \rightarrow \exists y (J(y) \wedge A(x, y).)),$$

但不应在表述中采用“全总个体域”的概念.或者定义所有人组成的集合为 A^1 , 并确定论域为集合 A , 将其表示为

$$\forall x \in A (L(x) \rightarrow \exists y (J(y) \wedge A(x, y).)).$$

更进一步地,可以在所有人组成的集合 A 的基础上根据分离公理确定出全体演员的集合 $P := \{x \in A | J(x)\}$ 和全体老师组成的集合 $Q := \{x \in A | L(x)\}$, 其中符号 $:=$ 表示定义,冒号位于被定义的符号一侧.然后将

¹全球所有人类的总数是有限的,而且一个事物是否是人具有明确的标准,并且人与人之间并没有任何的序关系,而且没有两个完全相同的人.因此,全体人类组成的集合满足集合中元素的确定性、互异性、无序性,是合理的.

该命题表述为

$$\forall x \in P \exists y \in Q (A(x, y)),$$

即对于演员集合 P 中任意给定的演员 x , 存在教师集合 Q 中的教师 y 使得 x 崇拜 y .

2.1 第一讲 (2024.3.14)

习题 2.1. 谓词公式 $\forall x (P(x) \wedge \exists y (R(y))) \rightarrow Q(x)$ 中, 量词 $\forall x$ 的辖域是 _____.

- | | |
|---|-----------|
| A. $\forall (P(x) \vee \exists y (R(y)))$ | B. $P(x)$ |
| C. $P(x) \vee \exists y R(y)$ | D. $Q(x)$ |

解. 本题选 C.

习题 2.2. 若个体域为整数集, 下列公式中真值为 T 的有哪几个?

- $\forall x \exists y (x + y = 0)$. 这是真命题, 因为这是整数环的基本代数性质之一, 即任意元素都存在加法负元 (其中加法零元的负元是它自身).
- $\exists y \forall x (x + y = 0)$. 这是一个假命题, 这是因为, 它的否定是 $\forall y \exists x (x + y \neq 0)$, 而它的否定是显然为真的, 这是因为我们只需要取 $x = y + 1$, 就有 $x + y = y + 1 + y = 2y + 1$, 而代数方程 $2y + 1$ 在整数环内是无解的.
- $\forall x \forall y (x + y = 0)$. 这是一个假命题, 只需要取 $x = y = 1$, 此时 $x + y = 1 + 1 = 2 \neq 0$.
- $\exists x \exists y (x + y = 0)$. 这时一个真命题, 只需要取 $x = 1, y = -1$, 则 $x + y = 1 + (-1) = 0$.

习题 2.3. 设 $L(x)$ 表示 x 是演员, $J(x)$ 表示 x 是老师, $A(x, y)$ 表示 x 佩服 y . 那么命题所有演员都佩服某些老师 可以被符号化为

$$\forall x (L(x) \rightarrow \exists y (J(y) \wedge A(x, y).))$$

习题 2.4. 在命题公式 $\forall x (P(x) \rightarrow Q(x, y)) \vee \exists x (R(y, x) \rightarrow S(x))$ 中, 自由变元是 y , 约束变元是 x .

习题 2.5. 设个体域 $D = \{a, b\}$, 消去公式中的量词, 则 $\forall x P(x) \wedge \exists x Q(x) \iff P(x) \wedge (Q(x) \vee \neg Q(x))$.

习题 2.6. 将下列命题符号化

- 某些实数是有理数. 我们取论述域为实数域 \mathbb{R} , 那么该命题的符号化表示为 $\exists x \in \mathbb{R} (x \in \mathbb{Q})$.
- 所有的人都呼吸. 这个问题不便于指定论述域, 我们先采取徐洁磐版教材既定的全总个体域的概念将该命题符号化, 再按照通用的数学教材中的谓词逻辑规则给出严格的表述. 设 $P(x)$ 表示 x 是人, $Q(x)$ 表示 x 会呼吸, 因此所有人都呼吸可以被符号化为

$$\forall x (P(x) \rightarrow Q(x)).$$

但正如本章引言中所述, 这种叙述方式是不严谨的, 不应该采用“全总个体域”的概念, 因此我们将该命题重新表述为

$$\forall x \in A (Q(x)).$$

这里沿用了本章引言中集合 A 表示全体人类的定义.

- 每个母亲都爱自己的孩子. 设 $P(x, y)$ 表示 x 是 y 的母亲, $Q(x, y)$ 表示 x 爱 y . 那么采用“全总个体域”概念时, 该命题可以被符号化为

$$\forall x \forall y (P(x, y) \rightarrow Q(x, y)).$$

或者可以重新表述为

$$\forall x, y \in A (P(x, y) \rightarrow Q(x, y)).$$

此处的 $\forall x, y \in A$ 是 $\forall x \in A \forall y \in A$ 的缩写.

习题 2.7. 设个体域 $D = \{3, 5, 6\}$, 谓词 $F(x)$ 表示 x 是素数, 求 $\forall x (F(x))$ 的真值.

解. 显然 $\forall x (F(x)) = F$, 这是因为

$$\exists 6 \in D \exists 2, 3 \in \mathbb{Z} (6 = 2 \times 3),$$

即 D 中存在这样的数 (如 6) 使得它拥有除了 1 和它自身以外的整数因子 (如 2 和 3), 即 6 不是素数.

习题 2.8. 将下列断言译为逻辑符号, 选用的谓词应使逻辑符号中至少含有一个量词.

- 有且仅有一个偶数素数. $\exists! 2 \in \mathbb{Z} (\gcd(2, 1) = 1)$.
- 没有一个奇数是偶数. $\forall n \in \mathbb{Z} \setminus 2\mathbb{Z} (n \equiv 1 \pmod{2})$. 其中 $2\mathbb{Z} := \{n \in \mathbb{Z} | n \equiv 0 \pmod{2}\}$ 表示偶数集, 符号 \setminus 表示差集运算.
- 每一火车都比某些卡车快. 设 T 表示火车的集合, S 表示所有卡车组成的集合, 这两个集合的构造都是合理的. $P(x, y)$ 表示 x 的速度比 y 快. 则原命题可以符号化为 $\forall x \in T \exists y \in S (P(x, y))$.
- 某些卡车慢于所有火车, 但至少有一火车, 快于每一卡车. 我们沿用先前的有关定义:

$$(\exists b \in S \forall a \in T (P(a, b))) \wedge (\exists c \in T \forall d \in S (P(c, d))).$$

- 如果明天下雨, 那么某些人将淋湿. 设 R 为所有的日子组成的集合, 尽管时间是有序的, 但是我们依然可以把这无穷可列多天无序地罗列出来, 而且可以在整数集 \mathbb{Z} 与 R 之间建立一个双射 (最简单的构造方式是令今天对应于整数 0, 明天对应于 1, 此后每过一天, 就取这一天对应的整数的下一个整数, 同理, 昨天为 -1 , 每往前推一天, 这个整数就减 1), 因此这一定义是合理的. 设 $P(x)$ 表示 x 被淋湿, $Q(x)$ 表示 x 这一天下雨. 那么该命题可以符号化为

$$\forall d \in R (\forall d \in R (Q(d) \rightarrow \exists a \in A (P(a)))).$$

- 所有步行的、骑马的或乘车的人, 凡是口渴的, 都喝泉水. 设 $P(x), Q(x), R(x), U(x), V(x)$ 分别表示 x 步行、骑马、乘车、口渴、喝泉水. 则原命题可以符号化为

$$\forall x \in A (((P(x) \vee Q(x) \vee R(x)) \wedge U(x)) \rightarrow V(x))$$

习题 2.9. 试译出 a 是 b 的外祖父, 只允许用以下谓词: $P(x)$ 表示 x 是人, $F(x, y)$ 和 $M(x, y)$ 分别表示 x 是 y 的父亲/母亲.

解. $\exists a, b, c (P(a) \wedge P(b) \wedge P(c) \wedge F(a, c) \wedge M(c, b))$.

2.2 谓词重言式 (2024.03.19)

习题 2.10. 证明下列关系式:

$$(1) \forall x \forall y (p(x) \vee q(y)) \iff \forall x p(x) \vee \forall y q(y).$$

证明.

□

$$(2) \exists x \exists y (p(x) \wedge q(y)) \implies \exists x p(x).$$

$$(3) \forall x \forall y (p(x) \wedge q(y)) \iff \forall x p(x) \wedge \forall y q(y),$$

$$(4) \exists x \exists y (p(x) \rightarrow p(y)) \iff \forall x p(x) \rightarrow \exists y p(y).$$

$$(5) \forall x \forall y (p(x) \rightarrow q(y)) \iff (\exists x p(x) \rightarrow \forall y q(y)).$$

专题3 集合

由于集合的交集、并集分别可以表示为 AB , $A + B$, 而集合 A 在 Ω 中的补集可以记作 \bar{A} , 因此我们在解决下述的问题时会使用这些记号代替 \cap, \cup, \sim . 此外, 为了避免与集合的对称差产生记号冲突, 我们用 $A \oplus B$ 来表示集合的对称差, 即 $A \oplus B = A\bar{B} + \bar{A}B$.

此外, 方便起见, 我们给出关于差集运算的一条重要的性质:

$$A \setminus B = A - B = A - AB,$$

当 $A, B \subset \Omega$ 时,

$$A - B = A\bar{B}.$$

证明. 这是显然成立的, 因为

$$\forall x (x \in A\bar{B} \equiv x \in A \wedge x \notin B \equiv x \in A - B).$$

□

习题 3.1. 设 $S_1 = \emptyset$, $S_2 = \{\emptyset\}$, $S_3 = \mathcal{P}(\{\emptyset\})$, $S_4 = \mathcal{P}(\emptyset)$. 以下命题为假的是 _____.

A. $S_2 \in S_4$

B. $S_1 \subset S_3$

C. $S_4 \subset S_2$

D. $S_4 \in S_3$

评注. 根据幂集的定义, $S_3 = \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$, $S_4 = \{\emptyset\}$. 这是因为空集只有一个子集, 即它自身, 而单元素集合 $\{\emptyset\}$ 的子集有空集和它自身.

A 选项, $\{\emptyset\} \in \{\emptyset\}$, 这是不正确的, 通常而言我们讨论的集合不会包括其自身, 因此本题选 A.

B 选项, $\emptyset \subset \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$, 这是成立的, 因为空集是任何集合的 (平凡的) 子集.

C 选项, $\{\emptyset\} \subset \{\emptyset\}$, 这是成立的, 因为任何集合都是它自身的一个 (平凡的) 子集.

D 选项, $\{\emptyset\} \in \{\emptyset, \{\emptyset\}\}$, 这是显然成立的.

习题 3.2. 已知集合 A, B 的对称差 $A \oplus B := (A - B) \cup (B - A)$. 设 $A = \{1, 2, 3\}$, $B = \{1, 2, 3, 4, 5\}$, $C = \{2, 3\}$, 则 $(A \cup B) \oplus C =$ _____.

评注. 显然 $A \cup B = \{1, 2, 3, 4, 5\}$. 于是 $(A \cup B) - C = \{1, 4, 5\}$, $C - (A \cup B) = \emptyset$, 所以 $\{1, 4, 5\}$ 即为所求.

习题 3.3. 设集合 $A = \{a, b, c\}$, $B = \{a, b\}$, 那么 $\mathcal{P}(A) - \mathcal{P}(B) =$ _____, $\mathcal{P}(B) - \mathcal{P}(A) =$ _____.

评注. 我们把 A, B 的子集对应到一个比特串, 我们约定在一个比特串的每一位分别对应元素 a, b, c 是否出现, 例如, 010 对应 A 的一个子集 $\{b\}$, 这是因为在这个子集中 b 出现而 a, c 不出现. 类似的, 比特串 10 对应 B 的一个子集 $\{a\}$, 但是为了后续方便运算, 我们人为的在集合 B 的每一个子集的比特串后面都附加一个 0. 所以 A 的子集所对应的比特串为

$$000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111,$$

B 的子集所对应的比特串为

$$000, 010, 100, 110,$$

为了计算 $\mathcal{P}(A) - \mathcal{P}(B)$, 我们从上述的第一组比特串中剔除掉第二组比特串, 得到

$$001, 011, 101, 111,$$

所以

$$\mathcal{P}(A) - \mathcal{P}(B) = \{\{c\}, \{c, b\}, \{a, c\}, \{a, b, c\}\}.$$

同理, 从第二组比特串中剔除掉第一组比特串, 得到

$$\mathcal{P}(B) - \mathcal{P}(A) = \emptyset.$$

习题 3.4. 设 $A = \{a, b, c\}$, $B = \{b, d, e\}$, 则 $A - B =$ _____, $A \oplus B =$ _____.

评注. 令 $\Omega = \{a, b, c, d, e\}$, 则 $A, B \in \Omega$. 并且 A, B 可以用比特串表示为

$$11100, 01011,$$

于是 $A - B = A\bar{B}$, 而 \bar{B} 所对应的比特串就是 01011 的按位取反, 而 $A\bar{B}$ 就是它们所对应的比特串的按位与, 于是

$$A\bar{B} = 11100 \& 10100 = 10100 = \{a, c\}.$$

同理,

$$A \oplus B = A\bar{B} + B\bar{A} = 10100 \mid (01011 \& 00011) = 10100 \mid 00011 = 10111 = \{a, c, d, e\}.$$

习题 3.5. 化简 $(A + B\bar{C})A + (B - (B - A))$.

解. 由于 $B - A = B\bar{A}$, 于是

$$\begin{aligned} (A + B\bar{C})A + (B - (B - A)) &= (A + B\bar{C})A + (B - B\bar{A}) \\ &= (A + B\bar{C})A + (B\bar{B}\bar{A}) = (A + B\bar{C})A + B(\bar{B} + A) \\ &= AA + AB\bar{C} + B\bar{B} + AB = A + AB(\bar{C} + \Omega) = A + AB = A. \end{aligned}$$

习题 3.6. 证明 $A - (B - C) = (A - B) + AC$.

证明. $A - (B - C) = A\overline{B - C} = A\overline{B\bar{C}} = A(\bar{B} + C)$, 而 $(A - B) + AC = A\bar{B} + AC = A(\bar{B} + C)$. \square

参考文献

- [1] 徐洁磐. 离散数学导论: 第 5 版 [M]. 北京: 高等教育出版社, 2016.
- [2] 朱怀宏, 徐洁磐. 离散数学导论 (第 5 版) 学习指导与习题解析 [M]. 北京: 高等教育出版社, 2017.
- [3] [美] Kenneth H. Rosen. 离散数学及其应用: 原书第 8 版 (Discrete Mathematics and Its Applications, Eighth Edition)[M]. 徐六通, 杨娟, 吴斌译. 北京: 机械工业出版社, 2019.
- [4] [俄罗斯] B.A.Zorich. 数学分析: 第 7 版. 第一卷 [M]. 北京: 高等教育出版社, 2019.



公诚勇毅 永矢毋忘
中华灿烂 工大无疆

本文档由**钱锋**编写, 钱锋保留一切权利.
文档中出现的部分素材来源于网络, 笔者承诺这些素材仅供学习交流之用, 它们的原作者保留一切权利.
2023 年 西北工业大学 中国西安