

## 1.1 集合与子集

34 求证：如果 $A \subseteq B$ 且 $B \subseteq C$ ,那么 $A \subseteq C$

证明：

$A \subseteq B$  即  $\forall x \in A, x \in B$

$B \subseteq C$  即  $\forall x \in B, x \in C$

得：  $\forall x \in A, x \in C$  , 即 $A \subseteq C$

## 1.2 集合运算

48 何时有  $A-B=B-A$ ? 请给出解释。

充分条件:  $A=B$ 。此时有,  $A-B=\text{空集}$ ,  $B-A=\text{空集}$ , 即  $A-B=B-A$  成立。

(以下非题目所问, 为拓展)

$A=B$  其实也是必要条件, 以下是证明。

必要性: 须证  $A-B=B-A$ , 则  $A=B$

反证, 设  $A$  不等于  $B$ ,  $\sim(A=B) = \sim(A \subseteq B \wedge B \subseteq A) = A \not\subseteq B \vee B \not\subseteq A$

不妨假设  $A \not\subseteq B$

则存在  $a \in A, a \notin B$ , 故  $a \in A-B$ , 由  $A-B=B-A$  得  $a \in B-A$

因  $B-A \subseteq B$ , 故  $a \in B$ , 矛盾。

第 9 页定理 2 推第 10 页定理 3

$$|A \cup B \cup C| = |(A \cup B) \cup C|$$

$$= |A \cup B| + |C| - |(A \cup B) \cap C|$$

$$= |A| + |B| - |A \cap B| + |C| - |(A \cap C) \cup (B \cap C)|$$

$$= |A| + |B| - |A \cap B| + |C| - (|A \cap C| + |B \cap C| - |(A \cap C) \cap (B \cap C)|)$$

$$= |A| + |B| - |A \cap B| + |C| - (|A \cap C| + |B \cap C| - |A \cap B \cap C|)$$

$$= |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|$$

## 1.6 数学结构

### 5 求证：对于集合是可交换运算

证明：欲证  $A \oplus B = B \oplus A$

可参考 522 页答案，或者：

$$A \oplus B = (A \cup B) - (A \cap B) = (B \cup A) - (B \cap A) = B \oplus A$$

### 6 使用例 12 的定义，

(a) 求证： $\square$  是可结合的

(b) 求证： $\nabla$  是可结合的

(a) 即证  $(a \square b) \square c = a \square (b \square c)$

列举 abc 八种取值情况（类似真值表）

a	b	c	$(a \square b)$	$(a \square b) \square c$	$(b \square c)$	$a \square (b \square c)$
0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	1	0	0
0	1	0	1	1	1	1
0	1	1	1	0	0	1
1	0	0	1	1	0	1
1	0	1	1	0	1	0
1	1	0	0	0	1	0
1	1	1	0	1	0	1

由上表可知， $(a \square b) \square c = a \square (b \square c)$  成立

6(b) 即证 $(a \nabla b) \nabla c = a \nabla (b \nabla c)$

列举 abc 八种取值情况（类似真值表）

a	b	c	$(a \nabla b)$	$(a \nabla b) \nabla c$	$(b \nabla c)$	$a \nabla (b \nabla c)$
0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	0
0	1	1	0	0	1	0
1	0	0	0	0	0	0
1	0	1	0	0	0	0
1	1	0	1	0	0	0
1	1	1	1	1	1	1

由上表可知， $(a \nabla b) \nabla c = a \nabla (b \nabla c)$ 成立

## 2.2 条件命题

利用真值表证明定理 2(a) 即  $(p \Rightarrow q) \equiv (\sim q \Rightarrow \sim p)$

p	q	$p \Rightarrow q$	$\sim p$	$\sim p \vee q$	$(p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (\sim p \vee q)$
T	T	T	F	T	T
T	F	F	F	F	T
F	T	T	T	T	T
F	F	T	T	T	T

$\therefore (p \Rightarrow q) \Leftrightarrow (\sim p \vee q)$  为永真（重言）式

$\therefore (p \Rightarrow q) \equiv (\sim q \Rightarrow \sim p)$

利用真值表证明定理 2(c) 即  $(p \Leftrightarrow q) \equiv ((p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p))$

p	q	$p \Rightarrow q$	$q \Rightarrow p$	$p \Leftrightarrow q$	$(p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p)$	$(p \Leftrightarrow q) \Leftrightarrow ((p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p))$
T	T	T	T	T	T	T
T	F	F	T	F	F	T
F	T	T	F	F	F	T
F	F	T	T	T	T	T

$\therefore (p \Leftrightarrow q) \Leftrightarrow ((p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p))$  为永真（重言）式

$\therefore (p \Leftrightarrow q) \equiv ((p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow p))$

### 65 页 推导定理 2(b)

$$(\sim q \Rightarrow \sim p)$$

$$\equiv (\sim(\sim q) \vee (\sim p)) \quad \cdots \quad \text{定理 2(a)}$$

$$\equiv (q \vee (\sim p)) \quad \cdots \quad \text{定理 1(9)}$$

$$\equiv ((\sim p) \vee q) \quad \cdots \quad \text{定理 1(1)}$$

$$\equiv (p \Rightarrow q) \quad \cdots \quad \text{定理 2(a)}$$

### 66 页 推导定理 4(g)

$$(p \wedge (p \Rightarrow q)) \Rightarrow q$$

$$\equiv \sim(p \wedge (p \Rightarrow q)) \vee q \quad \cdots \quad \text{定理 2(a)}$$

$$\equiv (\sim p \vee \sim(p \Rightarrow q)) \vee q \quad \cdots \quad \text{定理 1(11)}$$

$$\equiv (\sim p \vee \sim(\sim p \vee q)) \vee q \quad \cdots \quad \text{定理 2(a)}$$

$$\equiv (\sim p \vee (\sim \sim p \wedge \sim q)) \vee q \quad \cdots \quad \text{定理 1(10)}$$

$$\equiv (\sim p \vee (p \wedge \sim q)) \vee q \quad \cdots \quad \text{定理 1(9)}$$

$$\equiv ((\sim p \vee p) \wedge (\sim p \vee \sim q)) \vee q \quad \cdots \quad \text{定理 1(5)}$$

$$\equiv (\sim p \vee \sim q) \vee q \quad \cdots \quad \text{析取合取定义}$$

$$\equiv \sim p \vee (\sim q \vee q) \quad \cdots \quad \text{定理 1(3)}$$

$$\equiv \sim p \vee \text{True}$$

$$\equiv \text{True}$$

66 页 推导定理 4(j)

$$((p \Rightarrow q) \wedge (q \Rightarrow r)) \Rightarrow (p \Rightarrow r)$$

$$\equiv \sim((\sim p \vee q) \wedge (\sim q \vee r)) \vee (\sim p \vee r) \quad \cdots \text{定理 2(a)}$$

$$\equiv (\sim(\sim p \vee q) \vee \sim(\sim q \vee r)) \vee (\sim p \vee r) \quad \cdots \text{定理 1(11)}$$

$$\equiv ((p \wedge \sim q) \vee (q \wedge \sim r)) \vee (\sim p \vee r) \quad \cdots \text{定理 1(10)}$$

$$\equiv ((p \wedge \sim q) \vee (\sim p)) \vee ((q \wedge \sim r) \vee r) \quad \cdots \text{定理 1 交换、结合}$$

$$\equiv (\sim q \vee (\sim p)) \vee (q \vee r) \quad \cdots \text{定理 1 分配}$$

$$\equiv \sim q \vee q \vee \sim p \vee r \quad \cdots \text{定理 1 交换结、合}$$

$$\equiv \text{True}$$

## 2.3 证明方法

18 求证： $n^2$  是偶数 iff  $n$  是偶数

证明：以下证明需基于  $n$  是整数为大前提。

不然我们可以举出反例  $n$  为根号 2。

设  $p: n^2$  为偶数,  $q: n$  为偶数

证  $p \Rightarrow q$  : 反证法, 若不然,  $n$  为奇数, 则存在整数  $k$ ,  $n=2k+1$ , 那么  $n^2=4k^2+4k+1=2(2k^2+2k)+1$ , 即  $\sim p$ , 矛盾。

证  $q \Rightarrow p$  :  $n$  为偶数, 则存在整数  $k$ ,  $n=2k$ , 那么  $n^2=2(2k^2)$ , 即  $p$  为真。



## 2.4 数学归纳法

26 . 设  $A$  和  $B$  是方阵, 如果  $AB=BA$ , 那么  $(AB)^n = A^n B^n$  对  $n \geq 1$  成立。

证明:

先证一个辅助的结论

记  $Q(n): AB^n = B^n A$

下面用归纳法证明  $Q(n)$  对任意正整数  $n$  成立。

首先已知  $Q(1)$  为真。

假设  $Q(k)$  为真,

$$\begin{aligned} AB^{k+1} &= AB^k B \\ &= B^k AB \quad \dots Q(k) \text{ 为真} \\ &= B^k BA \quad \dots Q(k) \text{ 为真} \\ &= B^{k+1} A, \quad \text{即 } Q(k+1) \text{ 为真。} \end{aligned}$$

记  $P(n): (AB)^n = A^n B^n$

已知  $P(1)$  为真。

假设  $P(k)$  为真,

$$\begin{aligned} (AB)^{k+1} &= (AB)^k (AB) \\ &= A^k B^k AB \quad \dots P(k) \text{ 为真} \\ &= A^k AB^k B \quad \dots Q(n) \text{ 对任意正整数 } n \text{ 为成立} \\ &= A^{k+1} B^{k+1}, \quad \text{即 } P(k+1) \text{ 为真。} \end{aligned}$$

## 4.1 笛卡尔积与划分

40 设  $p_1 = \{A_1, A_2, \dots, A_k\}$  是  $A$  的一个划分,  $p_2 = \{B_1, B_2, \dots, B_m\}$  是  $B$  的一个划分, 求证  $p = \{A_i \times B_j, 1 \leq i \leq k, 1 \leq j \leq m\}$  是  $A \times B$  的一个划分。

证明:

(不重)

假设  $A \times B$  中有一有序对  $(a, b)$  同时属于  $p$  里的两个块  $A_i \times B_j$  和  $A_x \times B_y$

$(a, b) \in A_i \times B_j$  得  $a \in A_i, b \in B_j$

$(a, b) \in A_x \times B_y$  得  $a \in A_x, b \in B_y$

由于  $A_i, A_x$  是划分里的块, 且都含有  $a$ , 故必须是同一块  $A_i = A_x$

同理,  $B_j = B_y$ , 得  $A_i \times B_j = A_x \times B_y$ , 矛盾

(不漏)

$A \times B$  中任一有序对  $(a, b)$

$p_1$  是  $A$  的划分, 故存在某个块  $A_i, a \in A_i$

$p_2$  是  $B$  的划分, 故存在某个块  $B_j, b \in B_j$

得  $(a, b) \in A_i \times B_j$

即  $p$  中有一个块包含  $(a, b)$

#### 4.4 关系的性质

33. 设  $R$  是集合  $A$  上的一个非空关系，假设  $R$  是对称的和传递的，求证： $R$  不是非自反的。

证明：

$R$  非空，则  $\exists (a, b) \in R$ ,

$R$  对称，故  $(b, a) \in R$ ,

$R$  传递，故  $(a, a) \in R$

得  $(a, a) \in R \cap \Delta \neq \emptyset$

即  $R$  不是非自反的。

## 4.5 等价关系

24. 求证：如果 $R_1$ 和 $R_2$ 是集合 $A$ 上的等价关系，那么 $R_1 \cap R_2$ 是 $A$ 上的一个等价关系。(即 176 页定理 5(c))

证明：

(1) 自反

$$\left. \begin{array}{l} R_1 \text{ 自反} \Leftrightarrow \Delta \subseteq R_1 \\ R_2 \text{ 自反} \Leftrightarrow \Delta \subseteq R_2 \end{array} \right\} \Leftrightarrow \Delta \subseteq R_1 \cap R_2 \Leftrightarrow R_1 \cap R_2 \text{ 自反}$$

(2) 对称

按定义：

$$\forall (a, b) \in R_1 \cap R_2 \Rightarrow (a, b) \in R_1 \wedge (a, b) \in R_2$$

$$\text{由 } R_1 \text{ 和 } R_2 \text{ 对称知 } (b, a) \in R_1 \wedge (b, a) \in R_2 \Rightarrow (b, a) \in R_1 \cap R_2$$

故 $R_1 \cap R_2$ 对称

(3) 传递

按定义：

$$\forall (a, b) \in R_1 \cap R_2 \wedge (b, c) \in R_1 \cap R_2 \Rightarrow (a, b) \in R_1 \wedge (b, c) \in R_1 \wedge (a, b)$$

$$\in R_2 \wedge (b, c) \in R_2$$

$$\text{由 } R_1 \text{ 和 } R_2 \text{ 传递知 } (a, c) \in R_1 \wedge (a, c) \in R_2 \Leftrightarrow (a, c) \in R_1 \cap R_2$$

故 $R_1 \cap R_2$ 传递

## 4.7 关系运算

37. 证明定理 3。

设  $R$  是集合  $A$  上的一个关系，那么

(a)  $R$  对称 iff  $R = R^{-1}$

(b)  $R$  反对称 iff  $R \cap R^{-1} \subseteq \Delta$

(c)  $R$  非对称 iff  $R \cap R^{-1} = \emptyset$

证明：

(a)

$$R \text{ 对称} \Leftrightarrow \forall (a, b) \in R, (b, a) \in R \Leftrightarrow \forall (a, b) \in R, (a, b) \in R^{-1} \Leftrightarrow R \subseteq R^{-1}$$

$$R \text{ 对称} \Leftrightarrow \forall (a, b) \in R, (b, a) \in R \Leftrightarrow \forall (b, a) \in R^{-1}, (b, a) \in R \Leftrightarrow R^{-1} \subseteq R$$

$$R \text{ 对称} \Leftrightarrow R^{-1} \subseteq R \Leftrightarrow R \subseteq R^{-1} \Leftrightarrow R = R^{-1}$$

(b)  $R$  反对称  $\Leftrightarrow \forall (a, b) \in R \wedge (b, a) \in R, a = b$

$$\Leftrightarrow \forall (a, b) \in R \wedge (a, b) \in R^{-1}, (a, b) \in \Delta \Leftrightarrow R \cap R^{-1} \subseteq \Delta$$

(c)  $R$  非对称  $\Leftrightarrow \forall (a, b) \in R, (b, a) \notin R \Leftrightarrow \forall (a, b) \in R, (a, b) \notin R^{-1} \Leftrightarrow$

$$R \cap R^{-1} = \emptyset$$

## 4.8 传递闭包与 WarShall 算法

25. 设  $A=R$ ,  $R$  是由  $aRb$  当且仅当  $|a| < |b|$  所定义的关系, 计算包含  $R$  的最小等价关系。

解: 用  $X$  记录包含  $R$  的最小等价关系, 初始化  $X=R$

先弄成自反, 即并上相等关系,  $X \leftarrow X \cup \Delta$ ,

此时  $aXb \text{ iff } |a| < |b| \vee a = b$

再弄成对称,  $X \leftarrow X \cup X^{-1}$ ,

此时  $aXb \text{ iff } |a| < |b| \vee a = b \vee |a| > |b|$

最后只要计算  $X$  的传递闭包  $X^\infty$

先算  $X^2$ , 由  $X$  的描述知  $\forall a \forall b$ , 有  $(a, 0) \in X$ ,  $(0, b) \in X$ , 故  $(a, b) \in X^2$ ,

既然任意有序对  $(a, b)$  都属于  $X^2$ , 那么  $X^2 = A \times A$ , 故  $X^\infty = A \times A$

结论: 包含  $R$  的最小等价关系为  $A \times A$

另需求证  $R$  的等价闭包  $X$  为  $(R \cup \Delta \cup R^{-1})^\infty$

证明:

(1) 易知  $R \subseteq X$

(2) 验证  $X$  是等价关系

a)  $\Delta \subseteq R \cup \Delta \cup R^{-1} \subseteq (R \cup \Delta \cup R^{-1})^\infty = X$ , 故自反

b) 易证若  $S$  对称, 则  $S^\infty$  也对称。故只需说明  $R \cup \Delta \cup R^{-1}$  对称,

如下:

$$\begin{aligned}(R \cup \Delta \cup R^{-1})^{-1} &= R^{-1} \cup \Delta^{-1} \cup (R^{-1})^{-1} = R^{-1} \cup \Delta \cup R \\ &= R \cup \Delta \cup R^{-1}\end{aligned}$$

c)  $X$  为  $R \cup \Delta \cup R^{-1}$  的传递闭包, 故  $X$  是传递的

(3) 说明  $X$  是最小的

可证 任意包含  $R$  的等价关系  $Y$ ,  $X \subseteq Y$

显然, 有  $R \subseteq Y$  (已知),  $\Delta \subseteq Y$  (等价关系-自反的需要),  $R^{-1} \subseteq Y$  (等价关系-对称的需要),

故  $R \cup \Delta \cup R^{-1} \subseteq Y$ , 那么  $(R \cup \Delta \cup R^{-1})^\infty \subseteq Y$  (等价关系-传递的需要),

即得  $X \subseteq Y$

## 声明

上述证明资料仅供本班（中山大学人工智能学院）学生参考，切勿传播。

这些证明尽量使用教材中出现的知识点和方法。不一定是唯一的证明过程。

这些证明中难以避免存在不足和纰漏，请同学们辩证地看待这些资料，欢迎指正错误和交流心得。

对本资料的不正当获取或错误使用所造成的任何后果，均与本课题组无关。

常晓斌，陈梓潼

2022/10/15