

第一章 命题逻辑

基本概念

p	q	$\neg p$	$p \wedge q$	$p \vee q$	$p \rightarrow q$	$p \leftrightarrow q$
0	0	1	0	0	1	1
0	1	1	0	1	1	0
1	0	0	0	1	0	0
1	1	0	1	1	1	1
运算优先级： $\neg > \wedge > \vee > \rightarrow > \leftrightarrow$						
含 n 个命题变元的公式共有 2^n 个不同的赋值，真值表有 2^n 行						

- 若 A 在它的各种赋值下取值均为真，则称 A 为**重言式（永真式）**
- 若 A 在它的各种赋值下取值均为假，则称 A 为**矛盾式（永假式）**，
- 若 A 不是矛盾式，则称 A 为**可满足式**

等值演算

若 $A \leftrightarrow B$ 为重言式，则称 A 与 B 等值，记作 $A \leftrightarrow B$

基本等值式：

1. 双重否定律 $A \leftrightarrow \neg \neg A$
2. 幂等律 $A \leftrightarrow A \wedge A, A \leftrightarrow A \vee A$
3. 交换律 $A \wedge B \leftrightarrow B \wedge A, A \vee B \leftrightarrow B \vee A$
4. 结合律 $A \wedge (B \wedge C) \leftrightarrow (A \wedge B) \wedge C, A \vee (B \vee C) \leftrightarrow (A \vee B) \vee C$
5. 分配律 $A \wedge (B \vee C) \leftrightarrow (A \wedge B) \vee (A \wedge C), A \vee (B \wedge C) \leftrightarrow (A \vee B) \wedge (A \vee C)$
6. 德摩根律 $\neg(A \wedge B) \leftrightarrow \neg A \vee \neg B, \neg(A \vee B) \leftrightarrow \neg A \wedge \neg B$
7. 吸收律 $A \wedge (A \vee B) \leftrightarrow A, A \vee (A \wedge B) \leftrightarrow A$
8. 零律 $A \wedge 0 \leftrightarrow 0, A \vee 1 \leftrightarrow A$
9. 同一律 $A \wedge 1 \leftrightarrow A, A \vee 0 \leftrightarrow A$
10. 排中律 $A \vee \neg A \leftrightarrow 1$
11. 矛盾律 $A \wedge \neg A \leftrightarrow 0$
12. 蕴含等值式 $A \rightarrow B \leftrightarrow \neg A \vee B$
13. 等价等值式 $A \leftrightarrow B \leftrightarrow (A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow A)$
14. 假言易位 $A \rightarrow B \leftrightarrow \neg B \rightarrow \neg A$
15. 等价否定式 $A \leftrightarrow B \leftrightarrow \neg A \leftrightarrow \neg B$
16. 归谬论证 $(A \rightarrow B) \wedge (A \rightarrow \neg B) \rightarrow \neg A$

对偶等值式： 将一个逻辑等值式的 \wedge 与 \vee 互换，0与1互换，即可得到对偶等值式

置换规则：若 $A \Leftrightarrow B$ ，则 $\Phi(A) \Leftrightarrow \Phi(B)$

主析取范式的所有简单合取式都是极小项，按成真赋值的二进制编号为 $m_0, m_1 \cdots m_{2^n-1}$ ，记作 $m_i \vee m_j \vee \cdots \vee m_k$

主合取范式的所有简单析取式都是极大项，按成假赋值的二进制编号为 $M_0, M_1 \cdots M_{2^n-1}$ ，记作 $M_i \wedge M_j \wedge \cdots \wedge M_k$

n 个命题变项一共可以产生 2^n 个极大（小）项，可以产生 $C_{2^n}^0 + C_{2^n}^1 + \cdots + C_{2^n}^{2^n} = 2^{2^n}$ 个主合取（析取）范式

命题逻辑的推理

设 S 是一个联结词集合，如果任何 $n(n \geq 1)$ 元真值函数都可以由仅含 S 中的联结词构成的公式表示，则称 S 是**联结词全功能集**

- $\{\neg, \wedge, \vee\}, \{\neg, \wedge\}, \{\neg, \vee\}, \{\neg, \rightarrow\}$ ，与非 $\{\uparrow\}$ ，或非 $\{\downarrow\}$ 都是联结词全功能集

若 $A \rightarrow B \Leftrightarrow 1$ ，则称 $A \Rightarrow B$

基本蕴含关系

1. 化简律 $A \wedge B \Rightarrow A, A \wedge B \Rightarrow B$
2. 附加律 $A \Rightarrow A \vee B$
3. 假前键恒真 $\neg A \Rightarrow A \rightarrow B$
4. 真后键恒真 $B \Rightarrow A \rightarrow B$
5. 蕴涵等值式 $\neg(A \rightarrow B) \Rightarrow A, \neg(A \rightarrow B) \Rightarrow \neg B$
6. 前真推后真（假言推理） $A \wedge (A \rightarrow B) \Rightarrow B$
7. 后假推前假（拒取式） $\neg B \wedge (A \rightarrow B) \Rightarrow \neg A$
8. 排除法（析取三段论） $\neg A \wedge (A \vee B) \Rightarrow B$
9. 传递性（假言三段论） $(A \rightarrow B) \wedge (B \rightarrow C) \Rightarrow (A \rightarrow C)$
10. 充分性 $(A \vee B) \wedge (A \rightarrow C) \wedge (B \rightarrow C) \Rightarrow C$
11. 蕴含分配率（构造性二难） $(A \rightarrow B) \wedge (D \rightarrow C) \Rightarrow (A \wedge D) \rightarrow (B \wedge C)$
12. 等值传递性（等价三段论） $(A \leftrightarrow B) \wedge (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \leftrightarrow C)$
13. 构造性二难 $(A \rightarrow B) \wedge (\neg A \rightarrow B) \Rightarrow B$
14. 破坏性二难 $(A \rightarrow B) \wedge (C \rightarrow D) \wedge (\neg B \vee \neg D) \Rightarrow (\neg A \vee \neg C)$

推理规则

- P（前提引入）
- T（结论）
- CP（附加前提引入）
- 归谬法P（结论否定作为前提引入）

第二章 谓词逻辑

谓词逻辑的基本概念

全称量词： $\forall x P(x)$ ，常与 \rightarrow 联结，如 $\forall x(P(x) \rightarrow Q(x))$

存在量词： $\exists x P(x)$ ，常与 \wedge 联结，如 $\exists x(P(x) \wedge Q(x))$

等值演算

1. 量词转换律

$$\neg(\forall x)P(x) \Leftrightarrow (\exists x)\neg P(x)$$

$$\neg(\exists x)P(x) \Leftrightarrow (\forall x)\neg P(x)$$

2. 量词辖域扩张及收缩律

$$(\forall x)A(x) \vee B \Leftrightarrow (\forall x)(A(x) \vee B)$$

$$(\forall x)A(x) \wedge B \Leftrightarrow (\forall x)(A(x) \wedge B)$$

$$(\exists x)A(x) \wedge B \Leftrightarrow (\exists x)(A(x) \wedge B)$$

$$(\exists x)A(x) \vee B \Leftrightarrow (\exists x)(A(x) \vee B)$$

$$(\forall x)A(x) \rightarrow B \Leftrightarrow (\exists x)(A(x) \rightarrow B) \text{ 后合并变号}$$

$$(\exists x)A(x) \rightarrow B \Leftrightarrow (\forall x)(A(x) \rightarrow B)$$

$$A \rightarrow (\forall x)B(x) \Leftrightarrow (\forall x)(A \rightarrow B(x)) \text{ 前合并不变}$$

$$A \rightarrow (\exists x)B(x) \Leftrightarrow (\exists x)(A \rightarrow B(x))$$

3. 等值分配律

$$(\forall x)(A(x) \wedge B(x)) \Leftrightarrow ((\forall x)A(x)) \wedge ((\forall x)B(x))$$

$$(\exists x)(A(x) \vee B(x)) \Leftrightarrow ((\exists x)A(x)) \vee ((\exists x)B(x))$$

4. 蕴含分配律

$$(\forall x)(A(x) \vee B(x)) \Rightarrow ((\forall x)A(x)) \vee ((\forall x)B(x))$$

$$(\exists x)(A(x) \wedge B(x)) \Rightarrow ((\exists x)A(x)) \wedge ((\exists x)B(x))$$

5. 量词换序

$$(\forall x)(\forall y)P(x, y) \Leftrightarrow (\forall y)(\forall x)P(x, y) \Rightarrow (\exists y)(\forall x)P(x, y) \Rightarrow (\forall x)(\exists y)P(x, y) \Rightarrow$$

$$(\exists x)(\exists y)P(x, y) \Leftrightarrow (\exists y)(\exists x)P(x, y)$$

推理原则

1. 全称指定原则 (US) $\forall xP(x) \Rightarrow P(u)$

2. 全称推广原则 (UG) $P(u) \Rightarrow \forall xP(x)$

3. 存在指定原则 (ES) $\exists xP(x) \Rightarrow P(c)$

4. 存在推广原则 (EG) $P(c) \Rightarrow \exists xP(x)$

- 连续使用US可用相同变元，先用ES后用US可取相同变元。
- 先用US后用ES取不同变元，连续使用ES取不同变元。

第三章 集合论

集合论的基本概念

省略简单概念

幂集 $P(A) = \{x \mid x \subseteq A\}$, 如果 $|A| = n$, 则 $|P(A)| = 2^n$

对称差 $A \oplus B = (A \cup B) - (A \cap B) = (A - B) \cup (B - A)$, 符合交换律和结合律

对称差与交可分配, $A \cap (B \oplus C) = (A \cap B) \oplus (A \cap C)$

差集的德摩根律, $(A - B) \cap (A - C) = A - (B \cup C)$, $(A - B) \cup (A - C) = A - (B \cap C)$

容斥原理

$$|\bar{A}_1 \cap \bar{A}_2 \cap \cdots \cap \bar{A}_n| = |S| - \sum_{i=1}^n |A_i| + \sum_{1 \leq i < j \leq m} |A_i \cap A_j| - \sum_{1 \leq i < j < k \leq m} |A_i \cap A_j \cap A_k| + \cdots + (-1)^n |A_1 \cap A_2 \cap \cdots \cap A_n|$$

$$|A_1 \cup A_2 \cup \cdots \cup A_n| = \sum_{i=1}^n |A_i| - \sum_{1 \leq i < j \leq m} |A_i \cap A_j| + \sum_{1 \leq i < j < k \leq m} |A_i \cap A_j \cap A_k| - \cdots + (-1)^{n-1} |A_1 \cap A_2 \cap \cdots \cap A_n|$$

笛卡尔积与二元关系

笛卡尔积

设 A, B 为集合, $A \times B = \{\langle a, b \rangle \mid a \in A, b \in B\}$, 称为 A 和 B 的**笛卡尔积**, 记作 $A \times B$

性质:

1. $A \times \emptyset = \emptyset \times A = \emptyset$
2. 不满足交换律, $A \times B \neq B \times A$
3. 不满足结合律, $A \times (B \times C) \neq (A \times B) \times C$
4. 对并和交分别满足分配律, $A \times (B \cup C) = A \times B \cup A \times C, A \times (B \cap C) = A \times B \cap A \times C$
5. 若 $|A| = n, |B| = m$, 则 $|A \times B| = nm$

二元运算

如果一个非空集合, 且它的元素都是有序对, 则称它为**二元关系**, 空集合也是二元关系, 记作 R , 如 $\langle x, y \rangle \in R$, 可记作 xRy

设 A, B 为集合, R 为 $A \times B$ 的子集, 称 R 为**从 A 到 B 的(二元)关系**, 当 $A = B$ 时称为 **A 上的(二元)关系**

空关系 \emptyset , 全域关系 $E_A = A \times A$, 恒等关系 $I_A = \{\langle x, x \rangle \mid x \in A\}$

$|A| = n, |A \times A| = n^2, |E_A| = n^2, |I_A| = n, A$ 上的关系数为 2^{n^2}

- **定义域** $dom(R) = \{x \mid \exists y(xRy)\}$
- **值域** $ran(R) = \{y \mid \exists x(xRy)\}$
- **域** $fld(R) = dom(R) \cup ran(R)$
- **逆关系** $R^{-1} = \{\langle y, x \rangle \mid \langle x, y \rangle \in R\}$
- **合成关系** $R \circ S = \{\langle x, z \rangle \mid \exists y(\langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, z \rangle \in S)\}$
- **R 在 A 上的限制** $R|_A = \{\langle x, y \rangle \mid \langle x, y \rangle \in R \wedge x \in A\}$
- **A 在 R 上的像** $R[A] = ran(R|_A)$
- **R 的 n 次幂** $R^0 = I_A, R^n = R \circ R^{n-1}$

定理:

1. $R = (R^{-1})^{-1}$
2. $dom(R) = ran(R^{-1}), ran(R) = dom(R^{-1})$
3. $dom(R \cup S) = dom(R) \cup dom(S), ran(R \cup S) = ran(R) \cup ran(S)$
4. $dom(R \cap S) \subseteq dom(R) \cap dom(S), ran(R \cap S) \subseteq ran(R) \cap ran(S)$
5. $(R \cup S)^{-1} = R^{-1} \cup S^{-1}, (R \cap S)^{-1} = R^{-1} \cap S^{-1}$
6. $(R - S)^{-1} = R^{-1} - S^{-1}, (R \subseteq S)^{-1} \Rightarrow R^{-1} \subseteq S^{-1}$

7. $R \circ S = (S \circ R)^{-1}$
8. $(F \circ G) \circ H = F \circ (G \circ H)$
9. $F \circ (G \cup H) = (F \circ G) \cup (F \circ H), F \circ (G \cap H) \subseteq (F \circ G) \cap (F \circ H)$
10. 必存在 s, t , 使得 $R^s = R^t$
11. $R^m \circ R^n = R^{m+n}$
12. $(R^m)^n = R^{mn}$

二元关系的性质

- 自反性, $\forall x(x \in A \rightarrow \langle x, x \rangle \in R)$
- 反自反性, $\forall x(x \in A \rightarrow \langle x, x \rangle \notin R)$
- 对称性, $\forall x \forall y(x, y \in A \wedge \langle x, y \rangle \in R \Rightarrow \langle y, x \rangle \in R)$
- 反对称性, $\forall x \forall y(x, y \in A \wedge \langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, x \rangle \in R \Rightarrow x = y)$
- 传递性, $\forall x \forall y \forall z(x, y \in A \wedge y, z \in A \wedge \langle x, y \rangle \in R \wedge \langle y, z \rangle \in R \Rightarrow \langle x, z \rangle \in R)$
- R 是自反的 $I_A \subseteq R$
- R 是反自反的 $R \cap I_A = \emptyset$
- R 是对称的 $R = R^{-1}$
- R 是反对称的 $R \cap R^{-1} \subseteq I_A$
- R 是传递的 $R \circ R \subseteq R$

闭包: 设 R 是 A 上的关系, R 的自反 (对称或传递) 闭包记作是 A 上的关系 R' , 使得 R' 满足:

- $R \subseteq R'$
- R' 是自反 (对称或传递) 的
- 对 A 上任何包含 R 的自反 (对称或传递) 关系 S , 有 $R' \subseteq S$

自反闭包记作 $r(R)$, 对称闭包记作 $s(R)$, 传递闭包记作 $t(R)$

- $r(R) = R \cup I_A$
- $s(R) = R \cup R^{-1}$
- $t(R) = R \cup R^2 \cup R^3 \cup \dots$

性质:

- 不动点定理: 若 $R \subseteq A \times A$, 则
 - R 是自反的 $\iff r(R) = R$
 - R 是对称的 $\iff s(R) = R$
 - R 是传递的 $\iff t(R) = R$
- 单调性: 若 $R, S \subseteq A \times A$, 且 $R \subseteq S$, 则
 - $r(R) \subseteq r(S)$
 - $s(R) \subseteq s(S)$
 - $t(R) \subseteq t(S)$
- 交换性: 若 $R \subseteq A \times A$, 则
 - $rs(R) = sr(R)$
 - $rt(R) = tr(R)$
 - $st(R) \subseteq ts(R)$

4.		自反性	对称性	传递性
	$r(R)$	✓	✓	✓

	自反性	对称性	传递性
s(R)	✓	✓	✗
t(R)	✓	✓	✓

Warshell算法：给定一个关系矩阵 R ,

```
for k = 1 to n
  for i = 1 to n
    for j = 1 to n
      R[i][j] = R[i][j] | (R[i][k] & R[k][j])
```

等价关系

等价关系：若 R 是 A 上的关系，且 R 是自反的、对称的和传递的，则称 R 是 A 上的等价关系。

等价类：若 R 是 A 上的等价关系， $\forall x \in A$, $[x]_R = \{y \mid \langle x, y \rangle \in R\}$ ，则称 $[x]_R$ 是 R 的等价类，简记为 $[x]$ 。

商集：若 R 是 A 上的等价关系，以 R 的所有等价类为元素的集合称为 A 上的 R 的商集，记作 A/R , $A/R = \{[x]_R \mid x \in A\}$

集合的划分：若 A 是一个集合， P 的每个元素都是 A 的一个子集且不为空，且 P 中的任意两个子集都不相交，且 P 中所有元素的并等于 A ，则称 P 是 A 的一个划分。

等价关系与划分一一对应

若 $|A| = n$ ，则 A 上的等价关系共有 $\sum_{k=1}^n \left\{ \begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \right\}$ 个，其中 $\left\{ \begin{matrix} n \\ k \end{matrix} \right\}$ 表示 n 个不同元素恰好分为 k 个集合的方案数。

偏序关系

偏序关系：若 R 是 A 上的关系，且 R 是自反的、反对称的和传递的，则称 R 是 A 上的偏序关系，记作 \preceq ，若 $\langle x, y \rangle \in R$ ，则称 $x \preceq y$ ，如小于等于关系。

x 与 y 可比：若 $x \preceq y$ 或 $y \preceq x$ ，则称 x 与 y 可比。

全序关系：若 R 是 A 上的偏序关系，且 $\forall x, y \in A$, $x \preceq y$ 或 $y \preceq x$ ，则称 R 是 A 上的全序（或线序）关系。

覆盖：若 R 是 A 上的偏序关系， $x, y \in A$ ，且 $x \prec y$ ，且不存在 $z \in A$ ，使得 $x \prec z \prec y$ ，则称 x 覆盖 y 。

偏序集：若 A 是一个集合， A 和 A 上的偏序关系 \preceq 一起称为偏序集，记作 $\langle A, \preceq \rangle$ 。

哈斯图：

设 $\langle A, \preceq \rangle$, $B \subseteq A$, $y \in B$,

- 若 $\forall x \in B, x \preceq y$ ，则称 y 是 B 的最大元
- 若 $\forall x \in B, y \preceq x$ ，则称 y 是 B 的最小元
- 若 $\neg \exists x \in B, x \preceq y$ ，则称 y 是 B 的极小元
- 若 $\neg \exists x \in B, y \preceq x$ ，则称 y 是 B 的极大元
- 最元存在必唯一且是极元

设 $\langle A, \preceq \rangle$, $B \subseteq A$, $y \in A$,

- 若 $\forall x \in B, x \preceq y$ ，则称 y 是 B 的上界
- 若 $\forall x \in B, y \preceq x$ ，则称 y 是 B 的下界
- 上界中的最小元称为 B 的最小上界或上确界
- 下界中的最大元称为 B 的最大下界或下确界
- 集合的最小元就是下确界，最大元就是上确界，反之不然

链： 若 $\langle A, \preceq \rangle$ 是一个偏序集， $B \subseteq A$ ，且 B 中的任意两个元素 x, y 都可比，则称 B 是 A 的一条链， $|B|$ 称为链的长度。

反链： 若 $\langle A, \preceq \rangle$ 是一个偏序集， $B \subseteq A$ ，如果 $\forall x, y \in B, x \neq y$ ， x 与 y 都是不可比的，则称 B 是 A 的一条反链， $|B|$ 称为反链的长度。

拟序关系

拟序关系： 若 R 是 A 上的关系，且 R 是反自反的、传递的（蕴含反对称），则称 R 是 A 上的拟序关系，记作 \prec 。

$\preceq -I_A \rightarrow \prec$ ， $\prec \cup I_A \rightarrow \preceq$ 。

代数系统

运算

运算性质：

略

幺元：

- 左幺元： $\exists e_l \in A, \forall x \in A, e_l \cdot x = x$
- 右幺元： $\exists e_r \in A, \forall x \in A, x \cdot e_r = x$
- 幺元： $\exists e \in A, \forall x \in A, e \cdot x = x = x \cdot e$
- 存在必唯一 $e_l = e_r = e$

零元：

- 左零元： $\exists \theta_l \in A, \forall x \in A, \theta_l \cdot x = \theta_l$
- 右零元： $\exists \theta_r \in A, \forall x \in A, x \cdot \theta_r = \theta_r$
- 零元： $\exists \theta \in A, \forall x \in A, \theta \cdot x = \theta = x \cdot \theta$
- 存在必唯一 $\theta_l = \theta_r = \theta$

逆元：

- 左逆元： $\exists x^{-1} \in A, \forall x \in A, x^{-1} \cdot x = e$
- 右逆元： $\exists x^{-1} \in A, \forall x \in A, x \cdot x^{-1} = e$
- 逆元： $\exists x^{-1} \in A, \forall x \in A, x^{-1} \cdot x = x \cdot x^{-1} = e$
- 左右逆元不一定相等且不一定唯一

若 $\langle A, * \rangle$ 是一个代数系统， $|A| > 1$ ，且存在幺元和零元，则 $\theta \neq e$

若 $\langle A, * \rangle$ 是一个代数系统， $*$ 可结合， a 关于 $*$ 的左右逆元存在，则两者相等，且逆元唯一

若 $\langle A, * \rangle$ 是一个代数系统，存在幺元 e ，且每个元素都有左逆元，则左右逆元相等，且逆元唯一

代数结构

$\langle G, * \rangle$

- 封闭，则为**广群**
- 加上 $*$ 满足结合律，则为**半群**

- 加上含有幺元，则为**独异点（幺半群）**
- 加上可逆，则为**群**
- 可交换的群，则为**阿贝尔群**
- G 是群， $\exists a \in G, \forall x \in G, x = a^n$ ，则为**循环群**， a 为生成元

定理：

1. 半群的封闭子群也是半群，称为子半群
2. $\langle S, * \rangle$ 是半群， S 为有限集，则必有 $a \in S, a * a = a$ （幂等元）
3. 幺半群的运算表中任何两行、列都不同
4. 独异点中含逆元的 a, b 有 $(a^{-1})^{-1} = a, (a * b)^{-1} = b^{-1} * a^{-1}$
5. G 是群， $|G|$ 称为群的阶
6. 阶数大于1的群中不存在零元
7. 存在唯一的元素 $x \in G$ ，使 $a * x = b$
8. 消去律成立： $a * b = a * c \Rightarrow b = c$
9. 有限群的运算表中的每一行或每一列都是 G 的元素的置换
10. 群中，除幺元 e 外，不可能有任何别的等幂元
11. G 中的幺元 e 必定也是子群 S 中的幺元. 且元素在子群 S 中的逆元即为在群 G 中的逆元
12. $B \subseteq G$ ， B 封闭，有限，非空，则 B 必是子群
13. $B(\neq \emptyset) \subseteq G, \forall a, b \in B, a * b^{-1} \in B \Leftrightarrow B$ 是 G 的子群
14. G 是群， $\forall a, b \in G, (a * b) * (a * b) = (a * a) * (b * b) \Leftrightarrow G$ 是阿贝尔群
15. 循环群必是阿贝尔群
16. G 是群， $a \in G, a^n = e, n$ 尽量小，则称 a 的阶为 n
17. 有限循环群的阶为 n ，则 $G = \{a, a^2, \dots, a^{n-1}, a^n (= e)\}$ ，生成元的阶等于群的阶
18. 设 $G = \langle a \rangle$ 是循环群：
 - i. 若 G 是无限循环群，则 G 只有 a 和 a^{-1} 两个生成元
 - ii. 若 G 是 n 阶循环群，则 a^r 是生成元 $\Leftrightarrow r$ 是 n 的约数
 - iii. G 的子群仍是循环群
 - iv. 若 G 是无限循环群，则 G 的子群除 $\{e\}$ 都是无限循环群
 - v. 若 G 是 n 阶循环群，则对 n 的每个正因子 d ， G 的子群 $\langle a^{n/d} \rangle$ 是 d 阶循环群