



第二章

命题逻辑的等值和推理演算

计算机系 黄民烈

Tel: 18901155050

Office: FIT 4-504

<http://coai.cs.tsinghua.edu.cn/hml/>
aihuang@tsinghua.edu.cn

本章提纲



- ◎ 2.1 等值定理
- ◎ 2.2 等值公式
- ◎ 2.3 命题公式与真值表的关系
- ◎ 2.4 联接词的完备集
- ◎ 2.5 对偶式
- ◎ 2.6 范式
- ◎ 2.7 推理形式
- ◎ 2.8 基本的推理公式
- ◎ 2.9 推理演算
- ◎ 2.10 归结推理法
- ◎ 补充：应用举例



本章主要内容

- ◎ 本章讨论命题逻辑的**等值和推理演算**，是命题逻辑的核心内容。
- ◎ 首先介绍命题公式等值的概念，并通过等值定理给出命题公式等值的充要条件。





2.1 等值定理

◎ 等值

给定两个命题公式 A 和 B ，设 P_1, P_2, \dots, P_n 为出现于 A 和 B 中的所有命题变项，则公式 A 和 B 共有 2^n 个解释。

若在其中的任一解释下，公式 A 和 B 的真值都相同，则称 A 和 B 是等值的，记作

$$A=B \text{ 或 } A \Leftrightarrow B$$





2.1 等值定理

◎ 定理2-1-1

设 \mathbf{A}, \mathbf{B} 为两个命题公式， $\mathbf{A} = \mathbf{B}$ 的充分必要条件是 $\mathbf{A} \leftrightarrow \mathbf{B}$ 为一个重言式。

◎ 等值定理的证明



等值定理的证明

◎ 必要性：←

若 $A \leftrightarrow B$ 是重言式，则在任一解释下， $A \leftrightarrow B$ 的真值均为真。

由 $A \leftrightarrow B$ 的定义，仅当A、B真值相同时，才有 $A \leftrightarrow B = T$ 。

所以在任一解释下，A、B都有相同的真值，从而有 $A = B$ 。



等值定理的证明

◎充分性： \rightarrow

若有 $A = B$ ，则在任一解释下， A 、 B 都有相同的真值，依 $A \leftrightarrow B$ 的定义， $A \leftrightarrow B$ 的取值只能为真，故推出 $A \leftrightarrow B$ 是重言式。





2.1 等值定理

- 由等值定理，若证明两个公式等值，只要证明由这两个公式构成的双条件式是重言式。
- 等值关系是一种**等价关系**，满足**自反性**、**传递性**、**对称性**。





逆命题、否命题与逆否命题

◎ 逆命题

若将 $P \rightarrow Q$ 视为原命题，则称 $Q \rightarrow P$ 为它的逆命题。

◎ 否命题

若将 $P \rightarrow Q$ 视为原命题，则称 $\neg P \rightarrow \neg Q$ 为它的否命题。

◎ 逆否命题

若将 $P \rightarrow Q$ 视为原命题，则称 $\neg Q \rightarrow \neg P$ 为它的逆否命题。





逆命题、否命题与逆否命题

- 一个命题与它的逆否命题等值

$$\neg Q \rightarrow \neg P = P \rightarrow Q$$

- 一个命题 $P \rightarrow Q$ 的逆命题与它的否命题等值

$$Q \rightarrow P = \neg P \rightarrow \neg Q$$

数学证明中的反证法



本章主要内容（续1）

- 介绍常用的基本等值公式（命题定律），并对一些重要的公式给出解释性的说明。
- 给出由给定的真值表列写相应的命题公式的方法，从而进一步揭示命题公式与真值表的关系。





2.2 等值公式

◎ 2-2-4 子公式

若 X 是合式公式 A 的一部分，且 X 本身也是一个合式公式，则称 X 为公式 A 的子公式。



2.2 等值公式

◎ 2-2-5 置换规则

设 X 为公式 A 的子公式，用与 X 等值的公式 Y 将 A 中的 X 代替，称为置换，该规则称为置换规则。

◎ 置换后公式 A 化为公式 B ，置换规则的性质保证公式 A 与公式 B 等值，即 $A=B$ 。

◎ 当且当 A 是重言式时，置换后的公式 B 也是重言式。





置换与代入的差别

◎ 置换

◆ 不要求替换所有的命题变项，代入要求“所有”

◎ 代入是相对**重言式**而言



2.2 等值公式

◎ 定理：

设 $\Phi(A)$ 是含命题公式 A 的命题公式， $\Phi(B)$ 是用命题公式 B 替换了 $\Phi(A)$ 中的 A 之后得到的命题公式

如果 $A = B$ ，则 $\Phi(A) = \Phi(B)$ 。





2.2.6 基本的等值公式

◎ 双重否定律

$$\neg \neg P = P$$

◎ 结合律

$$(P \vee Q) \vee R = P \vee (Q \vee R)$$

$$(P \wedge Q) \wedge R = P \wedge (Q \wedge R)$$

$$(P \leftrightarrow Q) \leftrightarrow R = P \leftrightarrow (Q \leftrightarrow R)$$

$$(P \rightarrow Q) \rightarrow R \neq P \rightarrow (Q \rightarrow R) \quad (P=F?)$$

◎ 交换律

$$P \vee Q = Q \vee P$$

$$P \wedge Q = Q \wedge P$$

$$P \leftrightarrow Q = Q \leftrightarrow P$$

$$P \rightarrow Q \neq Q \rightarrow P$$





2.2.6 基本的等值公式

◎ 分配律

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

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

$$P \rightarrow (Q \rightarrow R) = (P \rightarrow Q) \rightarrow (P \rightarrow R)$$

$$P \leftrightarrow (Q \leftrightarrow R) \neq (P \leftrightarrow Q) \leftrightarrow (P \leftrightarrow R)$$

◎ 等幂律（恒等律）

$$P \vee P = P$$

$$P \wedge P = P$$

$$P \rightarrow P = T$$

$$P \leftrightarrow P = T$$

◎ 吸收律

$$P \vee (P \wedge Q) = P$$

$$P \wedge (P \vee Q) = P$$





2.2.6 基本的等值公式

◎ 摩根 (De Morgan) 律:

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

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

对蕴含词、双条件词作否定有

$$\neg (P \rightarrow Q) = P \wedge \neg Q$$

$$\begin{aligned}\neg (P \leftrightarrow Q) &= \neg P \leftrightarrow Q = P \leftrightarrow \neg Q \\ &= (\neg P \wedge Q) \vee (P \wedge \neg Q)\end{aligned}$$





2.2.6 基本的等值公式

◎ 同一律：

$$\mathbf{P \vee F = P} \quad \mathbf{P \wedge T = P}$$

$$\mathbf{T \rightarrow P = P} \quad \mathbf{T \leftrightarrow P = P}$$

还有

$$\mathbf{P \rightarrow F = \neg P} \quad \mathbf{F \leftrightarrow P = \neg P}$$





2.2.6 基本的等值公式

◎ 零律:

$$P \vee T = T$$

$$P \wedge F = F$$

还有

$$P \rightarrow T = T$$

$$F \rightarrow P = T$$

◎ 补余律:

$$P \vee \neg P = T$$

$$P \wedge \neg P = F$$

还有

$$P \rightarrow \neg P = \neg P$$

$$\neg P \rightarrow P = P$$

$$P \leftrightarrow \neg P = F$$





常用的等值式

- ◎ 蕴涵等值: $P \rightarrow Q = \neg P \vee Q$
- ◎ 假言易位: $P \rightarrow Q = \neg Q \rightarrow \neg P$
- ◎ 前提合并: $P \rightarrow (Q \rightarrow R) = (P \wedge Q) \rightarrow R$
- ◎ 前提互换: $P \rightarrow (Q \rightarrow R) = Q \rightarrow (P \rightarrow R)$





常用的等值式

◎ 等价等值:

$$P \leftrightarrow Q = (P \rightarrow Q) \wedge (Q \rightarrow P)$$

$$P \leftrightarrow Q = (P \wedge Q) \vee (\neg P \wedge \neg Q)$$

$$P \leftrightarrow Q = (\neg P \vee Q) \wedge (P \vee \neg Q)$$

◎ 等价否定等值:

$$P \leftrightarrow Q = \neg P \leftrightarrow \neg Q$$

◎ 归谬论:

$$(P \rightarrow Q) \wedge (P \rightarrow \neg Q) = \neg P$$



思考题



- 给定由 P_1, P_2, \dots, P_n 到命题公式 A 的真值表，如何从取F的行来列写命题公式 A 对 P_1, P_2, \dots, P_n 的逻辑表达式.

P	Q	g_0	g_1
F	F	F	F
F	T	T	F
T	F	F	F
T	T	F	T



思考题



- 给定由 P_1, P_2, \dots, P_n 到命题公式 A 的真值表，如何从取T的行来列写命题公式 A 对 P_1, P_2, \dots, P_n 的逻辑表达式.

P	Q	g_0	g_1
F	F	F	F
F	T	T	F
T	F	F	F
T	T	F	T

