

# 命题逻辑

# **Propositional Logic**

虞慧群

yhq@ecust.edu.cn

主讲老师:杨海

yanghai@ecust.edu.cn



# 5、推理理论

#### 概念:

重言蕴含式,有效结论,P规则,T规则,CP规则,推理

重言蕴含式 当且仅当P→Q是一个重言式时,称P重言蕴含Q,记为P⇒Q。

注意:  $(1) \Rightarrow 和 \rightarrow 含义的本质区别。$ 

(2) 重言蕴含式也称为逻辑蕴含式。

证明P⇒Q的方法: 任给赋值v

- (1) 假设v(P)=1, 推出v(Q)=1, 或者
- (2) 假设v(Q)=0, 推出v(P)=0。

例: 求证: ¬Q∧(P→Q)⇒¬P

常见的重言蕴含式(P.46)

## 推理定律——重言蕴涵式

1. 
$$A \Rightarrow (A \lor B)$$

2. 
$$(A \wedge B) \Rightarrow A$$

3. 
$$(A \rightarrow B) \land A \Rightarrow B$$

4. 
$$(A \rightarrow B) \land \neg B \Rightarrow \neg A$$

5. 
$$(A \lor B) \land \neg B \Rightarrow A$$

6. 
$$(A \rightarrow B) \land (B \rightarrow C) \Rightarrow (A \rightarrow C)$$

7. 
$$(A \leftrightarrow B) \land (B \leftrightarrow C) \Rightarrow (A \leftrightarrow C)$$

8. 
$$(A \rightarrow B) \land (C \rightarrow D) \land (A \lor C) \Rightarrow (B \lor D)$$
  
 $(A \rightarrow B) \land (\neg A \rightarrow B) \Rightarrow B$ 

附加律

化简律

假言推理

拒取式

析取三段论

假言三段论

等价三段论

构造性二难

构造性二难(特殊形式)

9.  $(A \rightarrow B) \land (C \rightarrow D) \land (\neg B \lor \neg D) \Rightarrow (\neg A \lor \neg C)$  破坏性二难

每个等值式可产生两个推理定律 如,由 $A \Leftrightarrow \neg \neg A$ 可产生  $A \Rightarrow \neg \neg A$  和  $\neg \neg A \Rightarrow A$ 

#### 有效结论

设A、C是两个命题公式,若A  $\Rightarrow$  C,称C是A的有效结论。 推广:若H<sub>1</sub>  $\land$  ... $\land$  H<sub>n</sub>  $\Rightarrow$  C, 称C是一组前题H<sub>1</sub>,...,H<sub>n</sub>的有效结论。

- 注: (1) 从理论上说,可利用真值表来判断某公式是否为一组公式的有效结论,但有"组合爆炸"问题。
  - (2) 利用少量公理、若干推理规则推理出有效结论。

#### 形式系统:一个形式系统 I 由下面四个部分组成:

- (1) 非空的字母表,记作 A(I).
- (2) A(I) 中符号构造的合式公式集,记作 E(I).
- (3) E(I) 中一些特殊的公式组成的公理集,记作  $A_X(I)$ .
- (4) 推理规则集,记作 R(I).

记  $I=\langle A(I),E(I),A_X(I),R(I)\rangle$ , 其中 $\langle A(I),E(I)\rangle$ 是 I 的 形式语言系统,  $\langle A_X(I),R(I)\rangle$  是 I 的形式演算系统.

自然推理系统: 无公理,  $\mathbb{P}(I)=\emptyset$ 

公理推理系统 (Hilbert): 推出的结论是系统中的重言式, 称作 定理 P规则 在推导过程中,可以随时添加前提。

T规则 在推导过程中,可以引入公式**S**,它是由其前题的一个或 多个公式借助重言、蕴含而得到的。

#### 推理(证明)

从前提 $A_1, A_2, ..., A_k$ 到结论B的推理是一个公式序列 $C_1, C_2, ..., C_l$ ,其中 $C_i(1 \le i \le l)$ 是某个 $A_j$ ,或者可由序列中前面的公式应用推理规则得到,并且 $C_l = B$ 。

例: (1)  $\{P \lor Q, P \to R, Q \to S\}|-S \lor R$ (2)  $\{(W \lor R) \to V, V \to (C \lor S), S \to U, \neg C \land \neg U\}|-\neg W$ 

#### 归谬法(反证法)

例: (3)  $\{A\rightarrow B, \neg (B\lor C)\}|-\neg A$ (4)  $\{P\lor Q, P\rightarrow R, Q\rightarrow S\}|-S\lor R$ 

#### CP规则(演绎定理)

若 $\Gamma$  ∪{R}|- S,则  $\Gamma$  |- R→S, 其中 $\Gamma$ 为命题公式的集合。例: (5) { A→(B→C), ¬D∨A, B}|- D→C

### 命题逻辑总结

- 命题公式: 命题, 联结词(¬, ∧, ∨, →, ↔),
  合式公式, 子公式
- 2. 公式的真值: 赋值, 求值函数, 真值表, 等值式, 重言式, 矛盾式
- 3. 范式: 析取范式, 极小项, 主析取范式, 合取范式, 极大项, 主合取范式
- 4. 联结词的完备集: 真值函数, 异或, 条件否定, 与非, 或非, 联结词完备集
- 5. 推理理论: 重言蕴含式,有效结论,P规则,T规则,CP规则,推理