# 数理逻辑

#### 户保田

e-mail:hubaotian@hit.edu.cn

哈尔滨工业大学 (深圳) 计算机学院

## 推理部分

#### 公理集合:

- (1)  $A_1: A \to (B \to A)$
- (2)  $A_2: (A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C))$
- (3)  $A_3: (\neg A \rightarrow \neg B) \rightarrow (B \rightarrow A)$

#### 推理规则或分离规则(Modus Ponens):

若有A和A → B成立,则必有结论B成立,可形式化表示为:

$$r_{mp}: \frac{A, A \to B}{B}$$

### 证明

证明: 称下列公式序列为公式A 在PC中的一个证明:

$$A_1, A_2, \dots, A_m (= A)$$

如果对任意的  $i \in \{1,2, \dots, m\}$ ,  $A_i$  是PC中的公理, 或是 $A_j$ (j < i), 或是 $A_j$ ,  $A_k$ (j, k < i)用分离规则导出的。其中 $A_m$ 就是公式A。

#### $A_i$ 只能是以下三种中的其一:

- (1) PC中的公理或已知定理
- (2) 序列 $A_1, A_2, ..., A_{i-1}$ 中的某一个
- (3) 序列 $A_1, A_2, \cdots, A_{i-1}$ 中某两个用分离规则导出的

### 基本定理

定理1: ⊢<sub>PC</sub>A → A

定理2: 如果  $\vdash_{PC} A \to (B \to C)$  , 那么 $\vdash_{PC} B \to (A \to C)$  (前件互换定理)

定理3:  $\vdash (A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow (B \rightarrow (A \rightarrow C))$  定理 (2) 的另一种形式

定理4:  $\vdash (B \to C) \to ((A \to B) \to (A \to C))$  (加前件定理)

定理5:  $\vdash (A \rightarrow B) \rightarrow ((B \rightarrow C) \rightarrow (A \rightarrow C))$  (加后件定理)

定理6:  $\vdash \neg A \rightarrow (A \rightarrow B)$ 

定理7:  $\vdash A \rightarrow (\neg A \rightarrow B)$ 

定理8: 如果  $\vdash (A \rightarrow B)$ ,  $\vdash (B \rightarrow C)$ , 那么 $\vdash (A \rightarrow C)$  (三段论定理)

定理9.  $\vdash (\neg A \rightarrow A) \rightarrow A$  (反证法)

定理10. ⊢ ¬¬*A* → *A* 

定理11.  $\vdash (A \rightarrow \neg A) \rightarrow \neg A$  (反证法)

定理12. ⊢ *A* → ¬¬*A* 

定理 1: ⊢<sub>PC</sub>A → A

证明思路:要证A  $\rightarrow$  A是PC中的一个定理,即证A  $\rightarrow$  A在PC中有一个证明,即

有一个序列 $A_1$ ,  $A_2$ , …,  $A_m$  (= A  $\rightarrow$  A)。因此只要找到这样的一个序列即可。

(1) 
$$A \to ((B \to A) \to A)$$
 公理1

(2) 
$$(A \to ((B \to A) \to A)) \to ((A \to (B \to A)) \to (A \to A))$$
  $\checkmark$ 

(3) 
$$(A \to (B \to A)) \to (A \to A)$$
 (1) 和 (2) 用rmp分离规则

(4) 
$$A \rightarrow (B \rightarrow A)$$
  $\triangle = 1$ 

(5) 
$$A \to A$$
 (4) 和 (3) 用rmp分离规则

定理2: 如果  $\vdash_{PC} A \to (B \to C)$  , 那么 $\vdash_{PC} B \to (A \to C)$  (前件互换定理)

证明思路:由于 $\vdash_{PC} A \to (B \to C)$ ,那么必有一个证明序列

 $(1) A_1$ 

 $(2) A_2$ 

:

$$(m) A_m = A \to (B \to C)$$

要证 $B \rightarrow (A \rightarrow C)$ 是PC中的一个定理,只需在此证明序列的基础上,继续推导

,找到一个证明序列 $A_1$ ,  $A_2$ , …,  $A_m A_{m+1}$ , …,  $A_n (= B \rightarrow (A \rightarrow C))$ 即可。

证明: 由 $\vdash_{PC} A \to (B \to C)$ , 那么有一个序列

 $(1) A_1$ 

 $(2) A_2$ 

:

$$(\mathsf{m}) \qquad A_m = A \to (B \to C)$$

(m) 
$$A_m = A \to (B \to C)$$
  
(m+1)  $(A \to (B \to C)) \to ((A \to B) \to (A \to C))$  公理2  
(m+2)  $(A \to B) \to (A \to C)$  (m) 和 (m+1) rmp分离规则  
(m+3)  $((A \to B) \to (A \to C)) \to (B \to ((A \to B) \to (A \to C)))$  公理1  
(m+4)  $B \to ((A \to B) \to (A \to C))$  (m+2) 和 (m+3) rmp分离规则  
(m+5)  $(B \to ((A \to B) \to (A \to C))) \to ((B \to (A \to B)) \to (B \to (A \to C)))$ 公理2  
(m+6)  $(B \to (A \to B)) \to (B \to (A \to C))$  (m+4) 和 (m+5) rmp分离规则  
(m+7)  $B \to (A \to B)$  公理1  
(m+8)  $B \to (A \to C)$  (m+7) 和 (m+6) rmp分离规则

这个定理叫前件互换定理,很重要!!!

## 证明序列中的Ai也可以是已知定理

证明: 称下列公式序列为公式A 在PC中的一个证明:

$$A_1, A_2, \dots, A_m (= A)$$

如果对任意的  $i \in \{1,2, \dots, m\}$ ,  $A_i$  是PC中的公理, 或是 $A_j$ (j < i), 或是 $A_j$ ,  $A_k$ (j, k < i)用分离规则导出的。其中 $A_m$ 就是公式A。

#### $A_i$ 只能是以下三种中的其一:

- (1) PC中的公理或已知定理
- (2) 序列 $A_1, A_2, ..., A_{i-1}$ 中的某一个
- (3) 序列 $A_1, A_2, \cdots, A_{i-1}$ 中某两个用分离规则导出的

## 证明序列中的Ai也可以是已知定理

因为 $P_{PC}A$ ,那么有一个公式序列

$$A_1, A_2, \cdots, A_i, \cdots, A_m (= A)$$

如果 $A_i$ 是PC中的定理,那么 $A_i$ 同样有一个公式序列:

$$B_1, B_2, \dots, B_i, \dots, B_n (= A_i)$$

那么

$$A_1, A_2, \dots, B_1, B_2, \dots B_i, \dots, B_n (= A_i), \dots, A_m (= A)$$

因此,**证明序列中的A\_i是PC中的已知定理也可以**。

### 定理2证明的简化形式

定理2: 如果  $\vdash_{PC} A \to (B \to C)$  , 那么 $\vdash_{PC} B \to (A \to C)$  (前件互换定理)

(1) 
$$A_m = A \to (B \to C)$$
 已知定理
(2)  $(A \to (B \to C)) \to ((A \to B) \to (A \to C))$  公理2
(3)  $(A \to B) \to (A \to C)$  (1) 和 (2) rmp分离规则

(4) 
$$((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C)) \rightarrow (B \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C)))$$
  $\textcircled{2}$ 

(5) 
$$B \to ((A \to B) \to (A \to C))$$
 (3) 和 (4) rmp分离规则

(7) 
$$(B \to (A \to B)) \to (B \to (A \to C))$$
 (5) 和 (6) rmp分离规则

(6)  $(B \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C))) \rightarrow ((B \rightarrow (A \rightarrow B)) \rightarrow (B \rightarrow (A \rightarrow C)))$ 

$$(8) B \rightarrow (A \rightarrow B)$$
 **公理1**

(9) 
$$B \to (A \to C)$$
 (8) 和 (7) rmp分离规则

定理3:  $\vdash (A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow (B \rightarrow (A \rightarrow C))$  (定理 (2) 的另一种形式)

$$(1) \quad (A \to (B \to C)) \to ((A \to B) \to (A \to C)) \quad \underline{\wedge}\underline{\square}\underline{2}$$

$$(2)$$
  $(A \rightarrow B) \rightarrow ((A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow (A \rightarrow C))$  对 (1) 式用前件互换定理2

$$(3) \quad ((A \to B) \to ((A \to (B \to C)) \to (A \to C)))$$

$$\rightarrow$$
 ( $B \rightarrow$  (( $A \rightarrow B$ )  $\rightarrow$  (( $A \rightarrow (B \rightarrow C)$ )  $\rightarrow$  ( $A \rightarrow C$ )))) 公理1

$$(4)$$
  $B \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow ((A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow (A \rightarrow C)))$  (2) 和 (3) 用rmp分离规则

$$(5) (B \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow ((A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow (A \rightarrow C))))$$

$$\rightarrow ((B \rightarrow (A \rightarrow B)) \rightarrow (B \rightarrow ((A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow (A \rightarrow C))))$$
 公理2

(6) 
$$(B \to (A \to B)) \to (B \to ((A \to (B \to C)) \to (A \to C)))$$
 (4) 和 (5) 用rmp分离规则

(7) 
$$B \rightarrow (A \rightarrow B)$$
 公理1

(8) 
$$B \rightarrow ((A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow (A \rightarrow C))$$
 (7) 和 (6) 用rmp分离规则

(9) 
$$(A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow (B \rightarrow (A \rightarrow C))$$
 对 (8) 用前件互换定理2

定理4:  $\vdash (B \rightarrow C) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C))$  (加前件定理)

(1) 
$$(A \to (B \to C)) \to ((A \to B) \to (A \to C))$$
  $\overset{\text{$\square$}}{\square}$ 

(2) 
$$((A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C)))$$
  $\triangle 21$   
  $\rightarrow ((B \rightarrow C) \rightarrow ((A \rightarrow (B \rightarrow C)) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C))))$ 

(3) 
$$(B \to C) \to ((A \to (B \to C)) \to ((A \to B) \to (A \to C)))$$
 (1) 和 (2) 用rmp分离规则

$$(4) \quad ((B \to C) \to ((A \to (B \to C)) \to ((A \to B) \to (A \to C)))) \quad \triangle 22$$

$$\to (((B \to C) \to (A \to (B \to C))) \to ((B \to C) \to ((A \to B) \to (A \to C))))$$

(5) 
$$((B \to C) \to (A \to (B \to C))) \to ((B \to C) \to ((A \to B) \to (A \to C)))$$
 用rmp分离规则

(6) 
$$(B \to C) \to (A \to (B \to C))$$
 公理1

(7) 
$$(B \to C) \to ((A \to B) \to (A \to C))$$
(6) 和 (5) 用rmp分离规则

定理 5:  $\vdash (A \rightarrow B) \rightarrow ((B \rightarrow C) \rightarrow (A \rightarrow C))$  (加后件定理)

证明:对定理4,利用前件互换定理2得出。

$$(1)$$
  $(B \rightarrow C) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C))$  加前件定理4

(2) 
$$(A \rightarrow B) \rightarrow ((B \rightarrow C) \rightarrow (A \rightarrow C))$$
 对 (1) 用前件互换定理2

定理6. 
$$\vdash_{PC} \neg A \rightarrow (A \rightarrow B)$$

#### 证明:

- $(1) (\neg B \rightarrow \neg A) \rightarrow (A \rightarrow B)$  公理3
- (2)  $((\neg B \rightarrow \neg A) \rightarrow (A \rightarrow B)) \rightarrow (\neg A \rightarrow ((\neg B \rightarrow \neg A) \rightarrow (A \rightarrow B)))$   $\triangle 21$
- (3)  $\neg A \rightarrow ((\neg B \rightarrow \neg A) \rightarrow (A \rightarrow B))$  (1) 和 (2) 用rmp分离规则
- (4)  $(\neg A \rightarrow ((\neg B \rightarrow \neg A) \rightarrow (A \rightarrow B)))$  22  $\rightarrow ((\neg A \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg A)) \rightarrow (\neg A \rightarrow (A \rightarrow B)))$
- (5)  $((\neg A \rightarrow (\neg B \rightarrow \neg A)) \rightarrow (\neg A \rightarrow (A \rightarrow B)))$  (3) 和 (4) 用rmp分离规则
- (7)  $\neg A \rightarrow (A \rightarrow B)$  (1) 和 (6) 用rmp分离规则

THE PART OF LAND

定理7. 
$$\vdash_{PC}A \rightarrow (\neg A \rightarrow B)$$

#### 证明:

- (1)  $\neg A \rightarrow (A \rightarrow B)$  定理6
- (2)  $A \rightarrow (\neg A \rightarrow B)$  对 (1) 使用前件互换定理2

#### 定理7的理解:

 $A \rightarrow B \iff \neg A \lor B$ , 有 $\neg A \rightarrow B \iff A \lor B$ , 那么定理7可以写成:

$$A \rightarrow (A \lor B)$$

因为A成立,则必有 $A \vee B$ 成立,进而有:

$$A \rightarrow (A \lor B)$$

那么有定理7成立。

定理8. 如果 $\vdash (A \rightarrow B)$ ,  $\vdash (B \rightarrow C)$ , 那么 $\vdash (A \rightarrow C)$  (三段论定理)

思路:  $\operatorname{d} A \to B \operatorname{Al} B \to C$ , 要证 $A \to C$ , 要想办法出现 $A \to C$ 。

- (1)  $A \rightarrow B$  已知定理
- (2)  $B \rightarrow C$  **己知定理**
- (3)  $(A \rightarrow B) \rightarrow ((B \rightarrow C) \rightarrow (A \rightarrow C))$  加后件定理5
- (4)  $(B \to C) \to (A \to C)$  (1) 和 (3) 用rmp分离规则
- (5)  $A \to C$  (2) 和 (4) 用rmp分离规则

定理8. 如果 $\vdash (A \rightarrow B)$ ,  $\vdash (B \rightarrow C)$ , 那么 $\vdash (A \rightarrow C)$  (三段论定理)

思路: 要出现 $A \rightarrow C$ , 不仅有刚才用加后件定理5, 还可以用加

前件定理4

- (1)  $A \rightarrow B$  已知定理
- (2)  $B \rightarrow C$  已知定理
- (3)  $(B \rightarrow C) \rightarrow ((A \rightarrow B) \rightarrow (A \rightarrow C))$  加前件定理4
- (4)  $(A \to B) \to (A \to C)$  (2) 和 (3) 用rmp分离规则
- (5)  $A \to C$  (1) 和 (4) 用rmp分离规则

#### 定理9. $\vdash_{PC}(\neg A \rightarrow A) \rightarrow A$

思路: 匹配相近的公理或已知定理,作为切入点进行证明。这里我们尝试从定

理6⊢ PC¬A →  $(A \to B)$ 出发证明。

- (1)  $\neg A \rightarrow (A \rightarrow \neg(\neg A \rightarrow A))$  定理6
- $(2) (\neg A \rightarrow (A \rightarrow \neg(\neg A \rightarrow A))) \rightarrow ((\neg A \rightarrow A) \rightarrow (\neg A \rightarrow \neg(\neg A \rightarrow A))) & 2 = 2$
- (3)  $(\neg A \rightarrow A) \rightarrow (\neg A \rightarrow \neg (\neg A \rightarrow A))$  (1) 和 (2) 用rmp分离规则
- $(4) (\neg A \rightarrow \neg (\neg A \rightarrow A)) \rightarrow ((\neg A \rightarrow A) \rightarrow A)) 公理3$
- (5)  $(\neg A \to A) \to ((\neg A \to A) \to A)$ ) (3) 和 (4) 用三段论定理8
- (6)  $((\neg A \to A) \to ((\neg A \to A) \to A))) \to$  $(((\neg A \to A) \to (\neg A \to A)) \to ((\neg A \to A) \to A)) & \text{$\cong$2}$
- (7)  $((\neg A \to A) \to (\neg A \to A)) \to ((\neg A \to A) \to A)$  (5) 和 (6) 用rmp分离规则
- (8)  $(\neg A \rightarrow A) \rightarrow (\neg A \rightarrow A)$  定理1
- (9)  $(\neg A \to A) \to A$  (8) 和 (7) 用rmp分离规则

定理10. ⊢ ¬¬*A* → *A* 

(1) 
$$\neg \neg A \rightarrow (\neg A \rightarrow A)$$
 定理6

(2) 
$$(\neg A \rightarrow A) \rightarrow A$$
 定理9

#### 定理11. $\vdash (A \rightarrow \neg A) \rightarrow \neg A$

- (1)  $\neg \neg A \rightarrow A$  定理10
- (2)  $(\neg \neg A \rightarrow A) \rightarrow ((A \rightarrow \neg A) \rightarrow (\neg \neg A \rightarrow \neg A))$ 加后件定理5
- (3)  $(A \rightarrow \neg A) \rightarrow (\neg \neg A \rightarrow \neg A)$  (1) 和 (2) 用rmp分离规则
- $(4) ((A \rightarrow \neg A) \rightarrow (\neg \neg A \rightarrow \neg A)) \rightarrow$

$$(((\neg \neg A \rightarrow \neg A) \rightarrow \neg A) \rightarrow ((A \rightarrow \neg A) \rightarrow \neg A))$$
 加后件定理5

- (5)  $((\neg \neg A \rightarrow \neg A) \rightarrow \neg A) \rightarrow ((A \rightarrow \neg A) \rightarrow \neg A)$  (3) 和 (4) 用rmp分离规则
- (6)  $(\neg \neg A \rightarrow \neg A) \rightarrow \neg A$  定理9
- (7)  $(A \rightarrow \neg A) \rightarrow \neg A$  (5) 和 (6) 用rmp分离规则

定理12. ⊢ *A* → ¬¬*A* 

思路:对比定理11  $\vdash$  ( $A \rightarrow \neg A$ )  $\rightarrow \neg A$ 和要证明的 $\vdash A \rightarrow \neg \neg A$ 

#### 证明:

 $(1) (\neg A \rightarrow \neg \neg A) \rightarrow \neg \neg A$ 

定理11

(2)  $A \rightarrow (\neg A \rightarrow \neg \neg A)$ 

定理7

(3)  $A \rightarrow \neg \neg A$ 

(2) 和 (1) 用三段论定理8

### 基本定理

定理1: ⊢<sub>PC</sub>A → A **√** 

定理2: 如果  $\vdash_{PC} A \to (B \to C)$  , 那么 $\vdash_{PC} B \to (A \to C)$  (前件互换定理) ✓

定理3:  $\vdash (A \to (B \to C)) \to (B \to (A \to C))$  定理 (2) 的另一种形式  $\checkmark$ 

定理4:  $\vdash (B \to C) \to ((A \to B) \to (A \to C))$  (加前件定理) √

定理5:  $\vdash (A \rightarrow B) \rightarrow ((B \rightarrow C) \rightarrow (A \rightarrow C))$  (加后件定理) √

定理6: ⊢¬A → (A → B) **√** 

定理7:  $\vdash A \rightarrow (\neg A \rightarrow B) \checkmark$ 

定理8: 如果  $\vdash$  ( $A \rightarrow B$ ),  $\vdash$  ( $B \rightarrow C$ ), 那么 $\vdash$  ( $A \rightarrow C$ ) (三段论定理) √

定理9.  $\vdash (\neg A \rightarrow A) \rightarrow A$  (反证法) ✓

定理10. ⊢ ¬¬*A* → *A* **√** 

定理11.  $\vdash$  ( $A \rightarrow \neg A$ )  $\rightarrow \neg A$  (反证法)  $\checkmark$ 

定理12. ⊢ *A* → ¬¬*A* **√**