

# (一) 命题逻辑

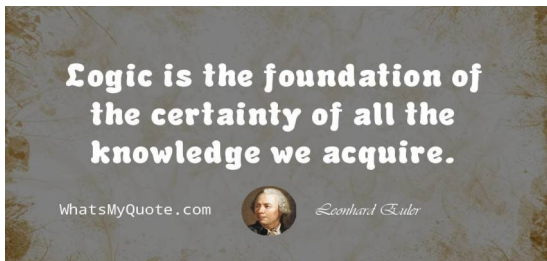
魏恒峰

hfwei@nju.edu.cn

2021 年 03 月 11 日



逻辑是研究**推理/证明** (Inference/Proof) 的一门学科。



**基本问题：什么样的推理是正确/合法 (Valid) 的？**

$$\{\alpha, \beta, \gamma, \dots\} \models \tau$$

**正确性:** 如果**前提**  $\alpha, \beta, \gamma, \dots$  都为真, 那么**结论**  $\tau$  也为真。

证明就是一系列根据**推理规则**将公式不断变形的步骤。

$$\{\alpha, \beta, \gamma, \dots\} \vdash \tau$$

$$\frac{\alpha \quad \beta \quad \gamma}{\tau}$$

证明就是一系列根据**推理规则**将公式不断变形的步骤。

$$\{\alpha, \beta, \gamma, \dots\} \vdash \tau$$

$$\frac{\alpha \quad \beta \quad \gamma}{\tau}$$

每一步推理都必须是正确的

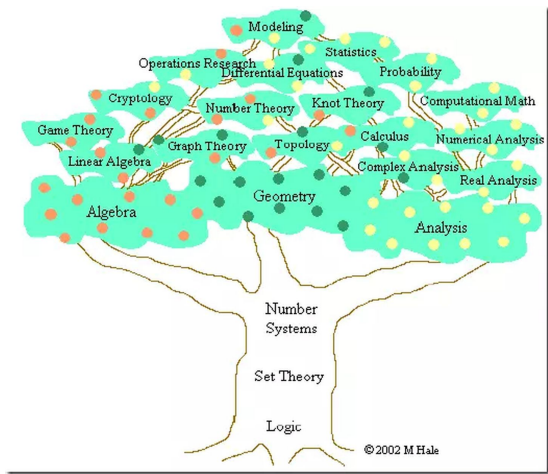
证明就是一系列根据**推理规则**将公式不断变形的步骤。

$$\{\alpha, \beta, \gamma, \dots\} \vdash \tau$$

$$\frac{\alpha \quad \beta \quad \gamma}{\tau}$$

每一步推理都必须是正确的

**什么样的推理是正确/合法 (Valid) 的?**



逻辑要研究的是**不依赖于具体领域知识**的推理

$$\frac{P \text{ 是真的} \quad Q \text{ 是真的}}{P \text{ 与 } Q \text{ 都是真的}}$$

$$\frac{P \quad Q}{P \wedge Q}$$



$$\frac{P \text{ 是真的} \quad Q \text{ 是真的}}{P \text{ 与 } Q \text{ 都是真的}}$$

$$\frac{P \quad Q}{P \wedge Q}$$

$$\frac{\text{如果 } P \text{ 是真的, 则 } Q \text{ 是真的} \quad P \text{ 是真的}}{Q \text{ 是真的}}$$

$$\frac{P \rightarrow Q \quad P}{Q}$$

$$\frac{P \text{ 是真的} \quad Q \text{ 是真的}}{P \text{ 与 } Q \text{ 都是真的}}$$

$$\frac{P \quad Q}{P \wedge Q}$$

$$\frac{\text{如果 } P \text{ 是真的, 则 } Q \text{ 是真的} \quad P \text{ 是真的}}{Q \text{ 是真的}}$$

$$\frac{P \rightarrow Q \quad P}{Q}$$

$$\frac{\text{如果 } P \text{ 是真的, 则 } Q \text{ 是真的} \quad Q \text{ 是假的}}{P \text{ 是假的}}$$

$$\frac{P \rightarrow Q \quad \neg Q}{\neg P}$$

$$\frac{P \text{ 是真的} \quad Q \text{ 是真的}}{P \text{ 与 } Q \text{ 都是真的}}$$

$$\frac{P \quad Q}{P \wedge Q}$$

$$\frac{\text{如果 } P \text{ 是真的, 则 } Q \text{ 是真的} \quad P \text{ 是真的}}{Q \text{ 是真的}}$$

$$\frac{P \rightarrow Q \quad P}{Q}$$

$$\frac{\text{如果 } P \text{ 是真的, 则 } Q \text{ 是真的} \quad Q \text{ 是假的}}{P \text{ 是假的}}$$

$$\frac{P \rightarrow Q \quad \neg Q}{\neg P}$$

这些都是人类最基本的思维规律



逻辑就是**用数学的方法**研究**人类基本思维规律**的一门学科

**Syntax**

**Semantics**

语法与语义是“对立统一”的

## Definition (命题 (Proposition))

**命题**是可以判定真假的陈述句 (不可既真又假)。

## Definition (命题 (Proposition))

**命题**是可以判定真假的陈述句 (不可既真又假)。

以下哪些是命题?

1.  $1 + 1 = 2$

2.  $X + 6 = 0$

## Definition (命题 (Proposition))

**命题**是可以判定真假的陈述句 (不可既真又假)。

以下哪些是命题?

1.  $1 + 1 = 2$
2.  $X + 6 = 0$
3. 中国是一个伟大的国家
4. 你饿了吗?
5. 你要好好休息



## Definition (命题 (Proposition))

**命题**是可以判定真假的陈述句 (不可既真又假)。

以下哪些是命题?

1.  $1 + 1 = 2$
2.  $X + 6 = 0$
3. 中国是一个伟大的国家
4. 你饿了吗?
5. 你要好好休息
6. 哥德巴赫猜想

## Definition (命题 (Proposition))

**命题**是可以判定真假的陈述句 (不可既真又假)。

以下哪些是命题?

1.  $1 + 1 = 2$
2.  $X + 6 = 0$
3. 中国是一个伟大的国家
4. 你饿了吗?
5. 你要好好休息
6. 哥德巴赫猜想
7. 今天是雨天
8. 明天是周五

## Definition (命题 (Proposition))

**命题**是可以判定真假的陈述句 (不可既真又假)。

以下哪些是命题?

1.  $1 + 1 = 2$
2.  $X + 6 = 0$
3. 中国是一个伟大的国家
4. 你饿了吗?
5. 你要好好休息
6. 哥德巴赫猜想
7. 今天是雨天
8. 明天是周五
9. 这句话是假话

**忘掉“命题”!!!**

逻辑不关心单个命题的真假, 而关心命题之间的关系

## Definition (命题逻辑的语言)

命题逻辑的语言包括以下 3 部分:

- (1) 任意多个**命题符号**:  $A_0, A_1, P, Q, \dots$ ;
- (2) 5 个**逻辑联词 (Connective)**:

符号	名称	英文读法	中文读法	L <sup>A</sup> T <sub>E</sub> X
$\neg$	negation (否定)	not	非	<code>\lnot</code>
$\wedge$	conjunction (合取)	and	与	<code>\land</code>
$\vee$	disjunction (析取)	or	或	<code>\lor</code>
$\rightarrow$	conditional	implies (if then)	蕴含 (如果, 那么)	<code>\to</code>
$\leftrightarrow$	biconditional	if and only if	当且仅当	<code>\leftrightarrow</code>

- (3) 左括号、右括号

## Definition (公式 (Formula))

- (1) 每个命题符号都是公式;
- (2) 如果  $\alpha$  和  $\beta$  都是公式, 则  $(\neg\alpha)$ ,  $(\alpha \wedge \beta)$ ,  $(\alpha \vee \beta)$ ,  $(\alpha \rightarrow \beta)$  和  $(\alpha \leftrightarrow \beta)$  也是公式;
- (3) 除此之外, 别无其它。

## Lemma (公式的括号匹配性质)

每个公式中左右括号的数目相同。

## Lemma (公式的括号匹配性质)

每个公式中左右括号的数目相同。

## 数学归纳法



Lemma (公式的括号匹配性质)

每个公式中左右括号的数目相同。

## 数学归纳法

对公式的**结构**作归纳

## Theorem (归纳原理)

令  $P(\alpha)$  为一个关于公式的性质。假设

- (1) 对所有的命题符号  $A_i$ , 性质  $P(A_i)$  成立; 并且
- (2) 对所有的公式  $\alpha$  和  $\beta$ , 如果  $P(\alpha)$  和  $P(\beta)$  成立, 则  $P((\neg\alpha))$ ,  $P((\alpha * \beta))$  也成立,

那么  $P(\alpha)$  对所有的公式  $\alpha$  都成立。

## Definition (公式的长度)

公式  $\alpha$  的长度  $|\alpha|$  定义如下:

- (1) 如果  $\alpha$  是命题符号, 则  $|\alpha| = 1$ ;
- (2) 如果  $\alpha = (\neg\beta)$ , 则  $|\alpha| = 1 + |\beta|$ ;
- (3) 如果  $\alpha = (\beta * \gamma)$ , 则  $|\alpha| = 1 + |\beta| + |\gamma|$ .

## Definition (公式的长度)

公式  $\alpha$  的长度  $|\alpha|$  定义如下:

- (1) 如果  $\alpha$  是命题符号, 则  $|\alpha| = 1$ ;
- (2) 如果  $\alpha = (\neg\beta)$ , 则  $|\alpha| = 1 + |\beta|$ ;
- (3) 如果  $\alpha = (\beta * \gamma)$ , 则  $|\alpha| = 1 + |\beta| + |\gamma|$ .

## 作业题

假设公式  $\alpha$  中不含 “ $\neg$ ” 符号。

请证明,  $\alpha$  中超过四分之一的符号是命题符号。

## 关于“公式”的约定

- ▶ 最外层的括号可以省略
- ▶ 优先级:  $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$
- ▶ 结合性: 右结合 ( $\alpha \wedge \beta \wedge \gamma, \alpha \rightarrow \beta \rightarrow \gamma$ )

## 关于“公式”的约定

- ▶ 最外层的括号可以省略
- ▶ 优先级:  $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$
- ▶ 结合性: 右结合 ( $\alpha \wedge \beta \wedge \gamma, \alpha \rightarrow \beta \rightarrow \gamma$ )

不要过分依赖这些约定; 尽情地使用括号吧

$$\cancel{P} \wedge \cancel{Q} \wedge \cancel{R}$$

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

用命题逻辑公式表示下列命题

(1) 或者你没有给我写信, 或者它在途中丢失了

用命题逻辑公式表示下列命题

- (1) 或者你没有给我写信, 或者它在途中丢失了
- (2) 我们不能既写作业又打游戏



用命题逻辑公式表示下列命题

- (1) 或者你没有给我写信, 或者它在途中丢失了
- (2) 我们不能既写作业又打游戏
- (3) 如果中国足球队夺冠, 我就好好学习

用命题逻辑公式表示下列命题

- (1) 或者你没有给我写信, 或者它在途中丢失了
- (2) 我们不能既写作业又打游戏
- (3) 如果中国足球队夺冠, 我就好好学习
- (4) 如果张三和李四都不去, 王五就去

用命题逻辑公式表示下列命题

- (1) 或者你没有给我写信, 或者它在途中丢失了
- (2) 我们不能既写作业又打游戏
- (3) 如果中国足球队夺冠, 我就好好学习
- (4) 如果张三和李四都不去, 王五就去
- (5) 如果周六不下雨, 我就去看电影, 否则就去图书馆

用命题逻辑公式表示下列命题

- (1) 或者你没有给我写信, 或者它在途中丢失了
- (2) 我们不能既写作业又打游戏
- (3) 如果中国足球队夺冠, 我就好好学习
- (4) 如果张三和李四都不去, 王五就去
- (5) 如果周六不下雨, 我就去看电影, 否则就去图书馆
- (6) 我今天进城, 除非下雨

用命题逻辑公式表示下列命题

- (1) 或者你没有给我写信, 或者它在途中丢失了
- (2) 我们不能既写作业又打游戏
- (3) 如果中国足球队夺冠, 我就好好学习
- (4) 如果张三和李四都不去, 王五就去
- (5) 如果周六不下雨, 我就去看电影, 否则就去图书馆
- (6) 我今天进城, 除非下雨
- (7) 如果你来了, 那么他是否唱歌将取决于你是否伴奏

**Syntax**

**Semantics**

命题逻辑的语义

命题逻辑公式的**语义**就是该公式的“真 ( $T/1/\top$ )”、“假 ( $F/0/\perp$ )”值。

$$\alpha = (((B \rightarrow (A \rightarrow C)) \leftrightarrow ((B \wedge A) \rightarrow C)))$$

命题逻辑公式的**语义**就是该公式的“真 ( $T/1/\top$ )”、“假 ( $F/0/\perp$ )”值。

$$\alpha = (((B \rightarrow (A \rightarrow C)) \leftrightarrow ((B \wedge A) \rightarrow C)))$$

某个公式  $\alpha$  的真假值取决于

- (1)  $\alpha$  中所含命题符号的真假值; 与
- (2) 逻辑联词的语义



### Definition (真值指派 ( $v$ ))

令  $S$  为一个命题符号的集合。 $S$  上的一个**真值指派**  $v$  是一个从  $S$  到真假值的映射

$$v : S \rightarrow \{T, F\}.$$

### Definition (真值指派 ( $v$ ))

令  $S$  为一个命题符号的集合。 $S$  上的一个**真值指派**  $v$  是一个从  $S$  到真假值的映射

$$v : S \rightarrow \{T, F\}.$$

$$\alpha = (((B \rightarrow (A \rightarrow C)) \leftrightarrow ((B \wedge A) \rightarrow C)))$$

$$v(A) = v(B) = T, \quad v(C) = F$$

## 使用真值表定义逻辑联词的语义

Definition (真值表 (Truth Table))

$\alpha$	$\beta$	$\neg\alpha$	$\alpha \wedge \beta$	$\alpha \vee \beta$	$\alpha \rightarrow \beta$	$\alpha \leftrightarrow \beta$
$T$	$T$	$F$	$T$	$T$	$T$	$T$
$T$	$F$	$F$	$F$	$T$	$F$	$F$
$F$	$T$	$T$	$F$	$T$	$T$	$F$
$F$	$F$	$T$	$F$	$F$	$T$	$T$

“如果中国足球队夺冠, 我就好好学习”

$$\alpha = (((B \rightarrow (A \rightarrow C)) \leftrightarrow ((B \wedge A) \rightarrow C)))$$

$$v(A) = v(B) = T, \quad v(C) = F$$

$$\alpha = (((B \rightarrow (A \rightarrow C)) \leftrightarrow ((B \wedge A) \rightarrow C)))$$

$$v(A) = v(B) = T, \quad v(C) = F$$

$\alpha$  的真值为  $T$

## Definition (真值指派的扩张 ( $\bar{v}$ ))

令  $S$  为一个命题符号的集合。令  $\bar{S}$  为只含有  $S$  中命题符号的公式集。 $S$  上的**真值指派  $v$  的扩张**是一个从  $\bar{S}$  到真假值的映射

$$\bar{v} : \bar{S} \rightarrow \{T, F\}.$$

## Definition (真值指派的扩张 ( $\bar{v}$ ))

令  $S$  为一个命题符号的集合。令  $\bar{S}$  为只含有  $S$  中命题符号的公式集。 $S$  上的**真值指派  $v$  的扩张**是一个从  $\bar{S}$  到真假值的映射

$$\bar{v} : \bar{S} \rightarrow \{T, F\}.$$

$$\alpha : (((B \rightarrow (A \rightarrow C)) \leftrightarrow ((B \wedge A) \rightarrow C)))$$

$$v(A) = v(B) = T, \quad v(C) = F$$

## Definition (真值指派的扩张 ( $\bar{v}$ ))

令  $S$  为一个命题符号的集合。令  $\bar{S}$  为只含有  $S$  中命题符号的公式集。 $S$  上的**真值指派  $v$  的扩张**是一个从  $\bar{S}$  到真假值的映射

$$\bar{v} : \bar{S} \rightarrow \{T, F\}.$$

$$\alpha : (((B \rightarrow (A \rightarrow C)) \leftrightarrow ((B \wedge A) \rightarrow C)))$$

$$v(A) = v(B) = T, \quad v(C) = F$$

$$\boxed{\bar{v}(\alpha) = T}$$



课堂练习: 构造下列公式的真值表

$$\neg P \vee Q$$

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

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

$$(((B \rightarrow (A \rightarrow C)) \leftrightarrow ((B \wedge A) \rightarrow C)))$$

## Definition (满足 (Satisfy))

如果  $\bar{v}(\alpha) = T$ , 则称真值指派  $v$  **满足** 公式  $\alpha$ 。

## Definition (满足 (Satisfy))

如果  $\bar{v}(\alpha) = T$ , 则称真值指派  $v$  **满足** 公式  $\alpha$ 。

$$\alpha = (((B \rightarrow (A \rightarrow C)) \leftrightarrow ((B \wedge A) \rightarrow C)))$$

$$v(A) = v(B) = T, \quad v(C) = F$$

$$\boxed{\bar{v}(\alpha) = T}$$

真值指派  $v$  满足  $\alpha$

## Definition (可满足的 (Satisfiable))

如果存在某个真值指派满足公式  $\alpha$ , 则  $\alpha$  是可满足的。

$\neg P \vee Q$  是可满足的

$\alpha = (((B \rightarrow (A \rightarrow C)) \leftrightarrow ((B \wedge A) \rightarrow C)))$  是可满足的

$(P \wedge Q) \wedge \neg P$  是不可满足的 (unsatisfiable)

Definition (命题逻辑公式的可满足性问题 (Satisfiability; **SAT**))

任给一个命题逻辑公式  $\alpha$ ,  $\alpha$  是可满足的吗?

Definition (命题逻辑公式的可满足性问题 (Satisfiability; **SAT**))

任给一个命题逻辑公式  $\alpha$ ,  $\alpha$  是可满足的吗?



## Definition (重言蕴含 (Tautologically Implies))

设  $\Sigma$  为一个公式集。

$\Sigma$  **重言蕴含** 公式  $\alpha$ , 记为  $\Sigma \models \alpha$ ,

如果**每个**满足  $\Sigma$  中**所有**公式的真值指派都满足  $\alpha$ 。

## Definition (重言蕴含 (Tautologically Implies))

设  $\Sigma$  为一个公式集。

$\Sigma$  **重言蕴含** 公式  $\alpha$ , 记为  $\Sigma \models \alpha$ ,

如果**每个**满足  $\Sigma$  中**所有**公式的真值指派都满足  $\alpha$ 。

$$\{\alpha\} \models \beta \rightarrow \alpha$$



## Definition (重言蕴含 (Tautologically Implies))

设  $\Sigma$  为一个公式集。

$\Sigma$  **重言蕴含** 公式  $\alpha$ , 记为  $\Sigma \models \alpha$ ,

如果**每个**满足  $\Sigma$  中**所有**公式的真值指派都满足  $\alpha$ 。

$$\{\alpha\} \models \beta \rightarrow \alpha$$

$$\{\alpha \wedge \beta\} \models \alpha$$

## Definition (重言蕴含 (Tautologically Implies))

设  $\Sigma$  为一个公式集。

$\Sigma$  **重言蕴含** 公式  $\alpha$ , 记为  $\Sigma \models \alpha$ ,

如果**每个**满足  $\Sigma$  中**所有**公式的真值指派都满足  $\alpha$ 。

$$\{\alpha\} \models \beta \rightarrow \alpha$$

$$\{\alpha \wedge \beta\} \models \alpha$$

$$\{\alpha \rightarrow \beta, \alpha\} \models \beta$$

## Definition (重言蕴含 (Tautologically Implies))

设  $\Sigma$  为一个公式集。

$\Sigma$  **重言蕴含** 公式  $\alpha$ , 记为  $\Sigma \models \alpha$ ,

如果**每个**满足  $\Sigma$  中**所有**公式的真值指派都满足  $\alpha$ 。

$$\{\alpha\} \models \beta \rightarrow \alpha$$

$$\{\alpha \wedge \beta\} \models \alpha$$

$$\{\alpha \rightarrow \beta, \alpha\} \models \beta$$

$$\{\alpha, \neg\alpha\} \models \beta$$

$$\Sigma = \emptyset$$

$\emptyset \models \alpha$  简记为  $\models \alpha$

$$\Sigma = \emptyset$$

$\emptyset \models \alpha$  简记为  $\models \alpha$

$\Sigma = \{\alpha\}$  只含有一个公式

$\{\alpha\} \models \beta$  简记为  $\alpha \models \beta$

## Definition (重言式/永真式 (Tautology))

如果  $\emptyset \models \alpha$ , 则称  $\alpha$  为**重言式**, 记为  $\models \alpha$ 。

重言式在所有真值指派下均为真。

$$\alpha = (((B \rightarrow (A \rightarrow C)) \leftrightarrow ((B \wedge A) \rightarrow C)))$$

### Definition (重言式/永真式 (Tautology))

如果  $\emptyset \models \alpha$ , 则称  $\alpha$  为**重言式**, 记为  $\models \alpha$ 。

重言式在所有真值指派下均为真。

$$\alpha = (((B \rightarrow (A \rightarrow C)) \leftrightarrow ((B \wedge A) \rightarrow C)))$$

### Definition (矛盾式/永假式 (Contradiction))

若公式  $\alpha$  在所有真值指派下均为假, 则称  $\alpha$  为**矛盾式**。

$(P \wedge Q) \wedge \neg P$  是**不可满足的**

## Definition (重言等价 (Tautologically Equivalent))

如果  $\alpha \models \beta$  且  $\beta \models \alpha$ , 则称  $\alpha$  与  $\beta$  **重言等价**, 记为  $\alpha \equiv \beta$ 。

$$(B \rightarrow (A \rightarrow C)) \equiv (B \wedge A) \rightarrow C$$

$$(((B \rightarrow (A \rightarrow C)) \leftrightarrow ((B \wedge A) \rightarrow C)))$$



交换律:

$$(A \wedge B) \leftrightarrow (B \wedge A)$$

$$(A \vee B) \leftrightarrow (B \vee A)$$

交换律:

$$(A \wedge B) \leftrightarrow (B \wedge A)$$

$$(A \vee B) \leftrightarrow (B \vee A)$$

结合律:

$$((A \wedge B) \wedge C) \leftrightarrow (A \wedge (B \wedge C))$$

$$((A \vee B) \vee C) \leftrightarrow (A \vee (B \vee C))$$

交换律:

$$(A \wedge B) \leftrightarrow (B \wedge A)$$

$$(A \vee B) \leftrightarrow (B \vee A)$$

结合律:

$$((A \wedge B) \wedge C) \leftrightarrow (A \wedge (B \wedge C))$$

$$((A \vee B) \vee C) \leftrightarrow (A \vee (B \vee C))$$

分配律:

$$(A \wedge (B \vee C)) \leftrightarrow ((A \wedge B) \vee (A \wedge C))$$

$$(A \vee (B \wedge C)) \leftrightarrow ((A \vee B) \wedge (A \vee C))$$

交换律:

$$(A \wedge B) \leftrightarrow (B \wedge A)$$

$$(A \vee B) \leftrightarrow (B \vee A)$$

结合律:

$$((A \wedge B) \wedge C) \leftrightarrow (A \wedge (B \wedge C))$$

$$((A \vee B) \vee C) \leftrightarrow (A \vee (B \vee C))$$

分配律:

$$(A \wedge (B \vee C)) \leftrightarrow ((A \wedge B) \vee (A \wedge C))$$

$$(A \vee (B \wedge C)) \leftrightarrow ((A \vee B) \wedge (A \vee C))$$

德摩根 (De Morgan) 律:

$$\neg(A \wedge B) \leftrightarrow (\neg A \vee \neg B)$$

$$\neg(A \vee B) \leftrightarrow (\neg A \wedge \neg B)$$

双重否定律:

$$\neg\neg A \leftrightarrow A$$

双重否定律:

$$\neg\neg A \leftrightarrow A$$

排中律:

$$A \vee (\neg A)$$

双重否定律:

$$\neg\neg A \leftrightarrow A$$

排中律:

$$A \vee (\neg A)$$

矛盾律:

$$\neg(A \wedge \neg A)$$

双重否定律:

$$\neg\neg A \leftrightarrow A$$

排中律:

$$A \vee (\neg A)$$

矛盾律:

$$\neg(A \wedge \neg A)$$

逆否命题:

$$(A \rightarrow B) \leftrightarrow (\neg B \rightarrow \neg A)$$



(1)

$$\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \alpha)$$

(2)

$$(\alpha \rightarrow \beta) \leftrightarrow (\neg \alpha \vee \beta)$$

(3)

$$(\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma)) \leftrightarrow ((\alpha \wedge \beta) \rightarrow \gamma)$$

(4)

$$(\alpha \rightarrow (\beta \rightarrow \gamma)) \rightarrow ((\alpha \rightarrow \beta) \rightarrow (\alpha \rightarrow \gamma))$$

请证明以下公式是重言式

$$((A \rightarrow B) \wedge A) \rightarrow B$$

请证明以下公式是重言式

$$((A \rightarrow B) \wedge A) \rightarrow B$$

$$((A \rightarrow B) \wedge \neg B) \rightarrow \neg A$$

请证明以下公式是重言式

$$((A \rightarrow B) \wedge A) \rightarrow B$$

$$((A \rightarrow B) \wedge \neg B) \rightarrow \neg A$$

$$((A \vee B) \wedge \neg A) \rightarrow B$$

# 命题逻辑的自然推理 (演绎; 推演) 系统

从上往下看: 展示证明过程

$$\frac{\alpha \quad \beta \quad \dots \text{ (前提)}}{\gamma \text{ (结论)}} \quad \text{(规则名称)}$$

$$\{\alpha, \beta, \dots\} \vdash \gamma$$

从下往上看: 提供证明思路

$$\frac{}{[x : P]} \quad (\text{assum})$$

所有引入的假设最终必须被“**释放**”(discharged)

$\wedge$

$$\frac{P \quad Q}{P \wedge Q} \quad (\wedge\text{-intro})$$

$$\frac{P \wedge Q}{P} \quad (\wedge\text{-elim-left})$$

$$\frac{P \wedge Q}{Q} \quad (\wedge\text{-elim-right})$$



## “ $\wedge$ ”推理规则的应用

$$\{p \wedge q, r\} \vdash q \wedge r$$

## “ $\wedge$ ”推理规则的应用

$$\{p \wedge q, r\} \vdash q \wedge r$$

Proof.

$p \wedge q$	前提	(1)
$r$	前提	(2)
$q$	$\wedge$ -elim-right (1)	(3)
$q \wedge r$	$\wedge$ -intro (3), (2)	(4)





$$\frac{\alpha}{\neg\neg\alpha} \quad (\neg\neg\text{-intro})$$

$$\frac{\neg\neg\alpha}{\alpha} \quad (\neg\neg\text{-elem})$$

## “ $\neg\neg$ ” 推理规则的应用

$$\{p, \neg\neg(q \wedge r)\} \vdash \neg\neg p \wedge r$$



$$\frac{\alpha \rightarrow \beta \quad \alpha}{\beta} \quad (\rightarrow\text{-elim (modus ponens)})$$

$$\frac{\alpha \rightarrow \beta \quad \neg\beta}{\neg\alpha} \quad (\text{modus tollens})$$

## “ $\rightarrow$ ”推理规则的应用

$$\{p \rightarrow (q \rightarrow r), p, \neg r\} \vdash \neg q$$



$$\frac{\begin{array}{c} [x : \alpha] \\ \vdots \\ \beta \end{array}}{\alpha \rightarrow \beta} \quad (\rightarrow\text{-intro}/x)$$

Assumption  $x$  is discharged

## “ $\rightarrow$ ”推理规则的应用

$$\vdash p \rightarrow p$$



## “ $\rightarrow$ ”推理规则的应用

$$\vdash p \rightarrow p$$

## “ $\rightarrow$ ”推理规则的应用

$$\{\neg q \rightarrow \neg p\} \vdash p \rightarrow \neg\neg q$$

## “ $\rightarrow$ ”推理规则的应用

$$\{p \wedge q \rightarrow r\} \vdash p \rightarrow (q \rightarrow r)$$

$$\frac{\alpha}{\alpha \vee \beta} \quad (\vee\text{-intro-left})$$

$$\frac{\beta}{\alpha \vee \beta} \quad (\vee\text{-intro-right})$$

$$\frac{\alpha}{\alpha \vee \beta} \quad (\vee\text{-intro-left})$$

$$\frac{\beta}{\alpha \vee \beta} \quad (\vee\text{-intro-right})$$

$$\frac{\alpha \vee \beta \quad \alpha \rightarrow \gamma \quad \beta \rightarrow \gamma}{\gamma} \quad (\vee\text{-elim; (分情况分析)})$$

## “ $\vee$ ” 推理规则的应用

$$p \vee q \vdash q \vee p$$

## “ $\vee$ ” 推理规则的应用

$$p \vee q \vdash q \vee p$$

$$\frac{p \vee q \quad p \rightarrow q \vee p \quad q \rightarrow q \vee p}{q \vee p}$$

## “ $\vee$ ”-推理规则的应用

$$q \rightarrow r \vdash (p \vee q) \rightarrow (p \vee r)$$

## $\vee$ -推理规则的应用

$$p \wedge (q \vee r) \vdash (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$$

## $\vee$ -推理规则的应用 (请自行练习)

$$(p \wedge q) \vee (p \wedge r) \vdash p \wedge (q \vee r)$$



$\perp$

$$\frac{\alpha \quad \neg\alpha}{\perp} \quad (\perp\text{-intro})$$

$$\frac{\perp}{\alpha} \quad (\perp\text{-elim; EFQ, ex falso quodlibet (Principle of Explosion)})$$

## “ $\perp$ ”-推理规则的应用

$$\neg p \vee q \vdash p \rightarrow q$$

$$\frac{\alpha \rightarrow \perp}{\neg \alpha} \quad (\neg\text{-intro})$$

$$\frac{\neg \alpha}{\alpha \rightarrow \perp} \quad (\neg\text{-elim})$$

## “ $\neg$ ”-推理规则的应用

$$\{p \rightarrow q, p \rightarrow \neg q\} \vdash \neg p$$

## “ $\neg$ ”-推理规则的应用

$$\frac{\neg p \rightarrow \perp}{p} \quad (\text{RAA}/x, \text{reductio ad absurdum (反证法)})$$

(提示:  $\neg\neg q \vdash q$ )

连这些推理规则也一并忘却吧!!!



## 使用命题逻辑进行推理

某公司要从赵、钱、孙、李、吴 5 名员工中选派某些人出国考察。由于某些不可描述的原因, 选派要求如下:

- |                   |  |
|-------------------|--|
| (1) 若赵去, 钱也去;     | (1) $Z \rightarrow Q$ ;                          |
| (2) 李、吴两人中必有一人去;  | (2) $L \vee W$ ;                                 |
| (3) 钱、孙两人中去且仅去一人; | (3) $(Q \wedge \neg S) \vee (S \wedge \neg Q)$ ; |
| (4) 孙、李两人同去或同不去;  | (4) $(S \wedge L) \vee (\neg S \wedge \neg L)$ ; |
| (5) 若吴去, 则赵、钱也去;  | (5) $W \rightarrow Z \wedge Q$ ;                 |
| (6) 只有孙去, 赵才会去。   | (6) $Z \rightarrow S$ 。                          |

请使用形式化推理的方法帮该公司判断应选哪些人出国考察。

## Theorem (命题逻辑的可靠性 (Soundness))

如果  $\Sigma \vdash \alpha$ , 则  $\Sigma \models \alpha$ 。

**Syntax**

**Semantics**

## Theorem (命题逻辑的完备性 (Completeness))

如果  $\Sigma \models \alpha$ , 则  $\Sigma \vdash \alpha$ 。



Thank  
You!



Office 926

hfwei@nju.edu.cn