



第4.6节 推理规则

Section 4.6: Rules of Inference

我们将学到的知识

- 命题逻辑的有效论证
- 命题逻辑的推理规则
- 使用推理规则建立论证
- 量化命题的推理规则

4.6.1 引言

- 再回顾苏格拉底的例子:
- 我们有两个前提:
 - “所有人都是凡人”
 - “苏格拉底是人”
- 我们得到结论:
 - “苏格拉底是凡人”
- 我们如何通过前提来得到结论呢



4.6.1 引言

- 我们可以将谓词逻辑中的前提(在行之上)和结论(在行之下)表示为一个参数:

$$\frac{\forall x(Man(x) \rightarrow Mortal(x)) \quad Man(Socrates)}{\therefore Mortal(Socrates)}$$

- 我们很快就会看到这是一个有效的**论证**.

4.6.1 有效论证

□我们将展示如何在两个阶段构建有效的参数; 首先是命题逻辑, 然后是谓词逻辑. 推理规则是构造有效论证的基本构件.

- 命题逻辑

- 推理规则

- 谓词逻辑

- 命题逻辑的推理规则以及处理变量和量词的附加推理规则

4.6.2 命题逻辑中的论证

- 命题逻辑中的论证是一系列命题. 除最终命题之外的所有命题都称为**前提**, 最后的陈述是**结论**.
- 一个论证是有效的, 如果所有的前提为真蕴含, 则结论为真.
- 论证形式是一连串涉及命题变元的复合命题. 无论什么命题被代入其命题变元, 如果前提为真, 结论为真, 则该论证形式是有效的.
- 当 $(p_1 \wedge p_2 \wedge \cdots \wedge p_n) \rightarrow q$ 是永真式. 带有前提 p_1, p_2, \dots, p_n , 结论为 q 的论证形式就是有效的.

4.6.3 命题逻辑的推理规则1:假言推理

□永真式 $(p \wedge (p \rightarrow q)) \rightarrow q$ 称为**假言推理**

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

□例: p 表示“正在下雪” q 表示“我要学离散数学” 假设条件语句“如果正在下雪, 我要学离散数学” 和“正在下雪”为真, 那么“我要学离散数学”为真.

4.6.3 命题逻辑的推理规则2:取拒式

□ $(\neg q \wedge (p \rightarrow q)) \rightarrow \neg p$ 称为**取拒式**(或称拒取式)

$$\begin{array}{c} p \rightarrow q \\ \neg q \\ \hline \therefore \neg p \end{array}$$

□ 例: p 表示“正在下雪” q 表示“我要学离散数学” 假设条件语句“如果正在下雪, 我要学离散数学”和“我没有学习离散数学”为真, 那么“没有下雪”为真.

4.6.3 命题逻辑的推理规则3:假言三段论

□ $((p \rightarrow q) \wedge (q \rightarrow r)) \rightarrow (p \rightarrow r)$ 称为**假言三段论**

$$\begin{array}{l} p \rightarrow q \\ q \rightarrow r \\ \hline \therefore p \rightarrow r \end{array}$$

□ 例: p 表示“正在下雪” q 表示“我要学离散数学” r 表示“我会得到成绩A”
假设条件语句“如果正在下雪, 我要学离散数学” 和“如果我学习离散数学, 我会得到成绩A”为真, 那么“如果下雪, 我会得到成绩A”为真.

4.6.3 命题逻辑的推理规则4:析取三段论

□ $(\neg p \wedge (p \vee q)) \rightarrow q$ 称为**析取三段论**

$$\begin{array}{c} p \vee q \\ \neg p \\ \hline \therefore q \end{array}$$

□ 例: p 表示“我要学离散数学” q 表示“我要学习英语” 假设条件语句“我要学习离散数学, 或者我要学习英语”和“我不会学离散数学”为真, 那么“我要学习英语”为真.

4.6.3 命题逻辑的推理规则5:附加律

□ $p \rightarrow (p \vee q)$ 称为**附加律**

$$\frac{p}{\therefore p \vee q}$$

□ 例: p 表示“我要学离散数学” q 表示“我要学习英语” 假设条件语句“我要学习离散数学”为真, 那么“我要学习离散数学, 或者我要学习英语”为真.

4.6.3 命题逻辑的推理规则6:化简律

□ $(p \wedge q) \rightarrow q$ 称为**化简律**

$$\frac{p \wedge q}{\therefore q}$$

□ 也可以是 $(p \wedge q) \rightarrow p$

□ 例: p 表示“我要学离散数学” q 表示“我要学习英语” 假设条件语句“我要学习离散数学和英语”为真, 那么“我要学习离散数学”为真.

4.6.3 命题逻辑的推理规则7:合取律

□ $((p) \wedge (q)) \rightarrow (p \wedge q)$ 称为**合取律**(或称合取引入规则)

$$\frac{p \quad q}{\therefore p \wedge q}$$

□ 例: p 表示“我要学离散数学” q 表示“我要学习英语” 假设条件语句“我要学习离散数学”和“我要学英语”为真, 那么“我要学习离散数学和英语”为真.

4.6.3 命题逻辑的推理规则8:消解律

□ $((\neg p \vee r) \wedge (p \vee q)) \rightarrow (q \vee r)$ 称为**消解律**.

□ 在AI中有重要的作用, 被广泛使用在Prolog语言中. $q \vee r$ 称为消解式

$$\frac{\neg p \vee r \quad p \vee q}{\therefore q \vee r}$$

□ 例: p 表示“我要学离散数学” q 表示“我要学习英语” r 表示“我要学习数据库” 假设语句“我不会学习离散数学, 或者我要学习英语”和“我要学离散数学, 或者我要学习数据库”为真, 那么“我要学习英语, 或者我要学习数据库”为真.

4.6.3 命题逻辑的推理规则9:构造性二难推理

□ $((p \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow s) \wedge (p \vee r)) \rightarrow (q \vee s)$ 称为**构造性二难推理**

$$\begin{array}{c} p \rightarrow q \\ r \rightarrow s \\ p \vee r \\ \hline \therefore q \vee s \end{array}$$

□ 例: p 表示“正在下雪” q 表示“我要学离散数学” r 表示“我会得到成绩A”
 s 表示“我会看一场电影”。假设条件语句“如果正在下雪, 我要学离散数学”, “如果我得到成绩A, 我会看一场电影”, 和“天正在下雪, 或者我得到成绩A”都为真, 那么“我学习离散数学, 或者我看一场电影”为真。

4.6.3 命题逻辑的推理规则10:破坏性二难推理

□ $((p \rightarrow q) \wedge (r \rightarrow s) \wedge (\neg q \vee \neg s)) \rightarrow (\neg p \vee \neg r)$ 称为**破坏性二难推理**

$$\begin{array}{c} p \rightarrow q \\ r \rightarrow s \\ \neg q \vee \neg s \\ \hline \therefore \neg p \vee \neg r \end{array}$$

□ 例: p 表示“正在下雪” q 表示“我要学离散数学” r 表示“我会得到成绩A”
 s 表示“我会看一场电影”。假设条件语句“如果正在下雪, 我要学离散数学”, “如果我得到成绩A, 我会看一场电影”, 和“我没有学习离散数学, 或者没有看电影”都为真, 那么“天没有下雪, 或者我没有得到成绩A”为真.

4.6.4 使用推理规则建立论证

- 多个前提时, 通常需要用多个前面提及的推理规则来证明一个论证是有效的.
- 使用推理规则建立论证, 其中前提为 A_1, A_2, \dots, A_k , 结论为 B . 常用的构造证明的方法包括:
 - 1) **直接证明法**: 由前提 A_1, A_2, \dots, A_k 出发, 应用推理规则, 推出 B
 - 2) **附加前提证明法**
 - 3) **归谬证明法(或简称归谬法)**

4.6.4 使用推理规则建立论证

□例:从命题 $p \wedge (p \rightarrow q)$, 证明 q 是一个结论.

4.6.4 使用推理规则建立论证

□例:从命题 $p \wedge (p \rightarrow q)$, 证明 q 是一个结论.

□解:

步骤	理由
➤ 1. $p \wedge (p \rightarrow q)$	前提引入
➤ 2. p	化简律, 用1
➤ 3. $p \rightarrow q$	化简律, 用1
➤ 4. q	假言推理, 用2和3

4.6.4 使用推理规则建立论证

□例:根据以下前提(前四行), 用推理规则建立论证, 证明结论(第五行):

- “今天下午不是晴天, 比昨天还要冷.”
- “只有天气晴朗, 我们才会去游泳.”
- “如果我们不去游泳, 那么我们将乘独木舟旅行.”
- “如果我们乘独木舟旅行, 那么我们将在日落之前到家.”
- “我们将在日落之前回家.”

【基础知识：只有才, 后推前】

4.6.4 使用推理规则建立论证

□例:根据以下前提(前四行), 用推理规则建立论证, 证明结论(第五行):

- “今天下午不是晴天, 比昨天还要冷.”
- “只有天气晴朗, 我们才会去游泳.”
- “如果我们不去游泳, 那么我们将乘独木舟旅行.”
- “如果我们乘独木舟旅行, 那么我们将在日落之前到家.”
- “我们将在日落之前回家.”

□解:

- 定义命题变元. p : “今天下午天气晴朗” r : “我们会去游泳” t : “我们将在日落之前回家” q : “今天比昨天更冷” s : “我们将乘独木舟旅行”
- 翻译以上语句前提为: $\neg p \wedge q$, $r \rightarrow p$, $\neg r \rightarrow s$, $s \rightarrow t$, 结论为 t .
- 构造一个论证来证明以上前提能够推出结论, 如下所示:

4.6.4 使用推理规则建立论证

已知 $\neg p \wedge q, r \rightarrow p, \neg r \rightarrow s, s \rightarrow t$, 结论为 t

□解(续):

步骤

- 1. $\neg p \wedge q$
- 2. $\neg p$
- 3. $r \rightarrow p$
- 4. $\neg r$
- 5. $\neg r \rightarrow s$
- 6. s
- 7. $s \rightarrow t$
- 8. t

理由

- 前提引入
- 化简律, 用1
- 前提引入
- 拒取, 用2和3
- 前提引入
- 假言推理, 用4和5
- 前提引入
- 假言推理, 用6和7