

第一章 命题逻辑的基本概念

主讲教师：纪楠

计算机科学与技术学院

课程内容 (线下+线上)

➤ 第一部分 数理逻辑

- 第1~5章

➤ 第二部分 集合论

- 第6、7、8章

➤ 第五部分 图论

- 第14、15、16章

第一部分 数理逻辑



- 数理逻辑：是研究**演绎推理**的一门学科
- 主要研究内容是**推理**，着重于**推理过程**是否正确
- 不注重于某个语句是否正确，而是注重于**语句之间的关系**
- 主要研究方法：用一套**符号化体系**的方法来研究数学推理和数学性质

第一部分 数理逻辑

主要内容

- 命题逻辑基本概念
- 命题逻辑等值演算
- 命题逻辑推理理论
- 一阶逻辑基本概念
- 一阶逻辑等值演算与推理

第一章 命题逻辑的基本概念

主要内容

- 命题与联结词
- 命题及其分类
- 联结词与复合命题
- 命题公式及其赋值

1.1 命题与联结词

命题与真值

命题：判断结果惟一的陈述句

命题的真值：判断的结果

真值的取值：真与假

命题按取值分类：真命题与假命题

注意：

感叹句、祈使句、疑问句都不是命题

陈述句中的悖论，判断结果不惟一的不是命题

可由真推出假，又能有假推出真

例1 下列句子中那些是命题？

- | | |
|---------------------------|-------------|
| (1) $\sqrt{2}$ 是有理数. | 假命题 |
| (2) $2 + 5 = 7$. | 真命题 |
| (3) $x + 5 > 3$. | 不是命题 |
| (4) 你知不知道李小龙同学是否知道这节课要点名？ | 不是命题 |
| (5) 海南的夏天热死人！ | 不是命题 |
| (6) 最后一排那个同学把手机收起来！ | 不是命题 |
| (7) 明年中秋节与国庆节连一起放假. | 命题，但现在不知道真值 |
| (8) 我正在说谎话 | 悖论，不是命题 |

命题分类：

简单命题（也称原子命题）与复合命题

简单命题(原子命题)：简单陈述句构成的命题（不能被分解）

简单命题符号化

用小写英文字母 $p, q, r, \dots, p_i, q_i, r_i (i \geq 1)$ 表示简单命题

用 “1” 表示真，用 “0” 表示假

例如，令

$p: \sqrt{2}$ 是有理数，则 p 的真值为0，

$q: 2 + 5 = 7$ ，则 q 的真值为1

命题分类

命题分类：简单命题（原子命题）与 复合命题

复合命题：由简单命题通过联结词联结而成的陈述句。

联结词：自然语言中如“并且”、“或”、“如果……，则……”、“当且仅当”、“一面……，一面”等

例如：

1) 如果明天天气好, 我们就出去郊游

2) 小明一面喝茶一面看报

符号化：

1) 设 p :明天天气好, q :我们出去郊游

2) 设 p :小明喝茶, q :小明看报

半符号化！

如果 p , 则 q

p 并且 q

否定、合取、析取联结词

定义1.1 设 p 为命题，复合命题“非 p ”（或“ p 的否定”）称为 p 的**否定式**，记作 $\neg p$ ，符号 \neg 称作**否定联结词**。规定 $\neg p$ 为真当且仅当 p 为假。

定义1.2 设 p, q 为两个命题，复合命题“ p 并且 q ”（或“ p 与 q ”）称为 p 与 q 的**合取式**，记作 $p \wedge q$ ， \wedge 称作**合取联结词**。规定 $p \wedge q$ 为真当且仅当 p 与 q 同时为真。

定义1.3 设 p, q 为两个命题，复合命题“ p 或 q ”称作 p 与 q 的**析取式**，记作 $p \vee q$ ， \vee 称作**析取联结词**。规定 $p \vee q$ 为假当且仅当 p 与 q 同时为假。

定义1.1 设 p 为命题，复合命题“非 p ” (或“ p 的否定”) 称为 p 的**否定式**，记作 $\neg p$ ，符号 \neg 称作**否定联结词**。
规定： $\neg p$ 为真当且仅当 p 为假。

例如 p : 2是奇数, $\neg p$: 2不是奇数. p 为假, $\neg p$ 为真

定义1.2 设 p, q 为两个命题，复合命题“ p 并且 q ”(或“ p 与 q ”) 称为 p 与 q 的**合取式**，记作 $p \wedge q$ ， \wedge 称作**合取联结词**。
规定： $p \wedge q$ 为真当且仅当 p 与 q 同时为真。

例如 p : 2是偶数, q : 2是素数. $p \wedge q$: 2是偶素数
 p 为真, q 为真, $p \wedge q$ 为真

合取联结词的实例

例2 将下列命题符号化.

- (1) 吴颖既用功又聪明.
- (2) 吴颖不仅用功而且聪明.
- (3) 吴颖虽然聪明, 但不用功.
- (4) 张辉与王丽都是三好生.
- (5) 张辉与王丽是同学.

合取联结词的实例

例2 将下列命题符号化.

解 令 p :吴颖用功, q :吴颖聪明

(1) 吴颖既用功又聪明.

$$p \wedge q$$

(2) 吴颖不仅用功而且聪明.

$$p \wedge q$$

(3) 吴颖虽然聪明, 但不用功.

$$\neg p \wedge q$$

$$q \wedge \neg p$$

(4) 张辉与王丽都是三好生.

(5) 张辉与王丽是同学.

合取联结词的实例

例2 将下列命题符号化.

解

设 p : 张辉是三好生,

q : 王丽是三好生

(1) 吴颖既用功又聪明.

(2) 吴颖不仅用功而且聪明.

(3) 吴颖虽然聪明, 但不用功.

(4) 张辉与王丽都是三好生.

$p \wedge q$

(5) 张辉与王丽是同学.

合取联结词的实例

例2 将下列命题符号化.

解

设 p : 张辉与王丽是同学

- (1) 吴颖既用功又聪明.
- (2) 吴颖不仅用功而且聪明.
- (3) 吴颖虽然聪明, 但不用功.
- (4) 张辉与王丽都是三好生.
- (5) 张辉与王丽是同学.

p

合取联结词的实例

例2 将下列命题符号化.

- (1) 吴颖既用功又聪明.
- (2) 吴颖不仅用功而且聪明.
- (3) 吴颖虽然聪明, 但不用功.
- (4) 张辉与王丽都是三好生.
- (5) 张辉与王丽是同学.

解 令 p :吴颖用功, q :吴颖聪明

(1) $p \wedge q$ (2) $p \wedge q$ (3) $\neg p \wedge q$ (4) 设 p :张辉是三好生, q :王丽是三好生 $p \wedge q$ (5) p :张辉与王丽是同学

(1)—(3) 说明描述合取式的灵活性与多样性

(4)—(5) 要求分清 “与” 所联结的成分

定义1.3 设 p, q 为两个命题，复合命题“ p 或 q ”称作 p 与 q 的**析取式**，记作 $p \vee q$ ， \vee 称作**析取联结词**。

规定： $p \vee q$ 为假当且仅当 p 与 q 同时为假。

例如 “张三和李四至少有一人会英语”

设 p :张三会英语, q :李四会英语. 符号化为: $p \vee q$

相容或 与 排斥或

例如 “这件事由张三和李四中的一人去做”

设 p :张三做这件事, q :李四做这件事

应符号化为: $(p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)$

析取联结词的实例

例3 将下列命题符号化

- (1) 2 或 4 是素数.
- (2) 2 或 3 是素数.
- (3) 文昌鸡和东山羊, 我们只能点一个.
- (4) 王小红生于 1996 年或 1997 年.

析取联结词的实例

解

(1) 令 p :2是素数, q :4是素数, $p \vee q$

(2) 令 p :2是素数, q :3是素数, $p \vee q$

(3) 令 p :我们点文昌鸡, q :我们点东山羊

$$(p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q)$$

(4) p :王小红生于 1996 年, q :王小红生于1997 年,

$$(p \wedge \neg q) \vee (\neg p \wedge q) \text{ 或 } p \vee q$$

推荐前者

(1)—(2) 为**相容或**

(3)—(4) 为**排斥或**, 符号化时(4)可有两种形式, 而(3)则不能

蕴涵联结词

定义1.4 设 p, q 为两个命题, 复合命题“如果 p , 则 q ”称作 p 与 q 的**蕴涵式**, 记作 $p \rightarrow q$, 并称 p 是蕴涵式的**前件**, q 为蕴涵式的**后件**, \rightarrow 称作**蕴涵联结词**. 规定: $p \rightarrow q$ 为假当且仅当 p 为真 q 为假.

例如 “如果明天天气好, 我们就出去郊游。”

设 p :明天天气好, q :我们出去郊游. 则符号化为 $p \rightarrow q$

规定: $p \rightarrow q$ 为假当且仅当 p 为真 q 为假.

当 p 为假时, $p \rightarrow q$ 恒为真, 称为**空证明**.

例如 “如果太阳从西边出来, 我就姓张。” 为永真

蕴涵联结词

定义1.4 设 p, q 为两个命题, 复合命题“如果 p , 则 q ”称作 p 与 q 的**蕴涵式**, 记作 $p \rightarrow q$, 并称 p 是蕴涵式的**前件**, q 为蕴涵式的**后件**, \rightarrow 称作**蕴涵联结词**. 规定: $p \rightarrow q$ 为假当且仅当 p 为真 q 为假.

注意:

常见混淆错误

(1) $p \rightarrow q$ 的逻辑关系: p 为 q 的充分条件, q 为 p 的必要条件

p 为 q 的充分条件 意思即: 当 p 为真时, q 必为真

q 为 p 的必要条件 意思即: 当 q 为假时, p 必为假

实例: “只要明天游泳池开门, 我们就去游泳。”

设 p :明天游泳池开门, q :我们去游泳. 符号化为 $p \rightarrow q$

或: $\neg q \rightarrow \neg p$

蕴涵联结词

定义1.4 设 p, q 为两个命题, 复合命题 “如果 p , 则 q ”称作 p 与 q 的**蕴涵式**, 记作 $p \rightarrow q$, 并称 p 是蕴涵式的**前件**, q 为蕴涵式的**后件**, \rightarrow 称作**蕴涵联结词**. 规定: $p \rightarrow q$ 为假当且仅当 p 为真 q 为假.

(1) $p \rightarrow q$ 的逻辑关系: **p 为 q 的充分条件**, **q 为 p 的必要条件**

(2) “如果 p , 则 q ” 有很多不同的表述方法:

若 p , 就 q

只要 p , 就 q

p 为 q 的充分条件 $p \rightarrow q$

p 仅当 (必然) q

只有 q 才说明 (可能) p

q 为 p 的必要条件 $p \rightarrow q$

除非 q , 才 p 或 除非 q , 否则非 p ,

等价于 “只有 q , 才 P ” $p \rightarrow q$

另: “除非 q , 否则 p ”

等价于 “如果 $\neg q$, 则 p ” $\neg q \rightarrow p$

蕴涵联结词的实例

例4 设 p : 下雪, q : 王丽穿羽绒服, 将下列命题符号化

(1) 只要下雪, 王丽就穿羽绒服.

$$p \rightarrow q$$

(2) 因为下雪, 所以王丽穿羽绒服.

$$p \rightarrow q$$

(3) 若王丽不穿羽绒服, 则天不下雪.

$$\neg q \rightarrow \neg p \text{ 与 } p \rightarrow q \text{ 等值}$$

(4) 除非王丽穿羽绒服, 否则天不下雪.

$$p \rightarrow q \quad (\neg q \rightarrow \neg p)$$

(5) 除非下雪, 王丽才穿羽绒服.

$$q \rightarrow p \quad (\neg p \rightarrow \neg q)$$

(6) 只有下雪, 王丽才穿羽绒服.

$$q \rightarrow p$$

(7) 如果天不下雪, 则王丽不穿羽绒服.

$$q \rightarrow p \quad (\neg p \rightarrow \neg q)$$

(8) 王丽穿羽绒服仅当下雪的时候.

$$q \rightarrow p$$

(仅当下雪的时候, 王丽才穿羽绒服.)

注意: $p \rightarrow q$ 与 $\neg q \rightarrow \neg p$ 等值 (真值相同)

等价联结词

定义1.5 设 p, q 为两个命题, 复合命题 “ p 当且仅当 q ” 称作 p 与 q 的**等价式**, 记作 $p \leftrightarrow q$, \leftrightarrow 称作**等价联结词**.

规定: $p \leftrightarrow q$ 为真当且仅当 p 与 q 同时为真或同时为假.

$p \leftrightarrow q$ 的逻辑关系: p 与 q 互为充分必要条件

等价联结词

例5 求下列复合命题的真值

令 前者为 **s** , 后者为 **t**

(1) $2 + 2 = 4$ 当且仅当 $3 + 3 = 6$.

$s \leftrightarrow t$ **1**

(2) $2 + 2 = 4$ 当且仅当 3 是偶数.

$s \leftrightarrow t$ **0**

(3) $2 + 2 = 4$ 当且仅当 太阳从东方升起.

$s \leftrightarrow t$ **1**

(4) $2 + 2 = 4$ 当且仅当 美国位于非洲.

$s \leftrightarrow t$ **0**

(5) 若两圆 O_1 和 O_2 面积相等, 则它们的半径相等;

$s \leftrightarrow t$ **1**

反之亦然. .

联结词的真值计算

联结词的真值计算 (P9)

| p | q | $\neg p$ | $p \wedge q$ | $p \vee q$ | $p \rightarrow q$ | $p \leftrightarrow q$ |
|-----|-----|----------|--------------|------------|-------------------|-----------------------|
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |

0: 假, 1: 真

否定式: p 为真则 $\neg p$ 为假, 反之 $\neg p$ 为真

合取式: $p \wedge q$ 为真当且仅当 p 与 q 同时为真, 其它均为假

析取式: $p \vee q$ 为假当且仅当 p 与 q 同时为假, 其它均为真

蕴含式: $p \rightarrow q$ 为假当且仅当 p 为真 q 为假, 其它均为真

等价式: $p \leftrightarrow q$ 为真当且仅当 p 与 q 真值相同, 反之为假

联结词的真值计算

联结词的真值计算 (P9)

| p | q | $\neg p$ | $p \wedge q$ | $p \vee q$ | $p \rightarrow q$ | $p \leftrightarrow q$ |
|-----|-----|----------|--------------|------------|-------------------|-----------------------|
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |

例

设 $p: \sqrt{2}$ 是无理数, $q: 3$ 是奇数,

$r: 苹果是方的$, $s: 太阳绕地球转$

求复合命题 $(p \rightarrow q) \leftrightarrow ((r \wedge \neg s) \vee \neg p)$ 的真值。

假

解: $p: 1$, $q: 1$, $r: 0$, $s: 0$

联结词的混合计算

联结词： \neg 、 \wedge 、 \vee 、 \rightarrow 、 \leftrightarrow 及 $()$ 的优先顺序：

- 1) $()$ 、 \neg 、 \wedge 、 \vee 、 \rightarrow 、 \leftrightarrow
- 2) 对同一优先级，从左到右顺序计算

例

复合命题 $(p \rightarrow q) \leftrightarrow ((r \wedge \neg s) \vee \neg p)$ 的简化形式

$$p \rightarrow q \leftrightarrow r \wedge \neg s \vee \neg p$$

为了便于直观理解，尽量加上括号！

小 结

本小节中 p, q, r, \dots 均表示命题.

- 联结词集为 $\{\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow\}$, $\neg p, p \wedge q, p \vee q, p \rightarrow q, p \leftrightarrow q$ 为基本复合命题. 其中要特别注意理解 $p \rightarrow q$ 的涵义. 反复使用 $\{\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow\}$ 中的联结词组成更为复杂的复合命题.

设 $p: \sqrt{2}$ 是无理数, $q: 3$ 是奇数,
 $r: \text{苹果是方的}, s: \text{太阳绕地球转}$
则复合命题 $(p \rightarrow q) \leftrightarrow ((r \wedge \neg s) \vee \neg p)$ 是假命题.

- 联结词的运算顺序: $\neg, \wedge, \vee, \rightarrow, \leftrightarrow$, 同级按先出现者先运算.

1.2 命题公式及其赋值

命题变项与合式公式

- 命题变项
- 合式公式
- 合式公式的层次

公式的赋值

- 公式赋值
- 公式类型
- 真值表

- 命题常项：简单命题，且真值是确定的。是命题逻辑中最基本的单位。
- 命题变项（变元）：取值0(真) 或 1(假)的变元。
- 命题常项与变项均用 $p, q, r, \dots, p_i, q_i, r_i, \dots$ 等表示。
- 命题变项表示真值可以变化的陈述句（在赋值之前不是命题）
- 命题变项可被指定为任意的某个命题常项。

例

1) 命题变项： p, q, r, x, y, z, \dots

2) 可以为命题变项赋值，如

令 p : 2是素数

令 p : $3+2=6$

命题常项：简单命题，且真值是确定的。是命题逻辑中最基本的单位。

命题变项（命题变元）：取值0(真) 或 1(假)的变元。

常项与变项均用 $p, q, r, \dots, p_i, q_i, r_i, \dots$ 等表示。

定义1.6 合式公式（简称公式）的递归定义：

- (1) 单个命题变项和命题常项是合式公式, 称作**原子命题公式**
- (2) 若 A 是合式公式, 则 $(\neg A)$ 也是
- (3) 若 A, B 是合式公式, 则 $(A \wedge B), (A \vee B), (A \rightarrow B), (A \leftrightarrow B)$ 也是
- (4) 只有有限次地应用(1)—(3) 形成的符号串才是合式公式

合式公式的层次

定义1.7

- (1) 若公式 A 是单个命题变项, 则称 A 为0层公式.
- (2) 称 A 是 $n+1$ ($n \geq 0$) 层公式是指下面情况之一:
 - (a) $A = \neg B$, B 是 n 层公式;
 - (b) $A = B \wedge C$, 其中 B, C 分别为 i 层和 j 层公式, 且 $n = \max(i, j)$;
 - (c) $A = B \vee C$, 其中 B, C 的层次及 n 同(b);
 - (d) $A = B \rightarrow C$, 其中 B, C 的层次及 n 同(b);
 - (e) $A = B \leftrightarrow C$, 其中 B, C 的层次及 n 同(b).
- (3) 若公式 A 的层次为 k , 则称 A 为 k 层公式.

例如 公式 $A = p$, $B = \neg p$, $C = \neg p \rightarrow q$, $D = \neg(p \rightarrow q) \leftrightarrow r$,
 $E = ((\neg p \wedge q) \rightarrow r) \leftrightarrow (\neg r \vee s)$
分别为0层, 1层, 2层, 3层, 4层公式.

公式赋值

定义1.8 设 p_1, p_2, \dots, p_n 是出现在公式 A 中的全部命题变项, 给 p_1, p_2, \dots, p_n 各指定一个真值, 称为对 A 的一个**赋值**或**解释**. 若使 A 为1, 则称这组值为 A 的**成真赋值**; 若使 A 为0, 则称这组值为 A 的**成假赋值**.

说明:

A 中仅出现 p_1, p_2, \dots, p_n (**按编号顺序**) , 给 A 赋值 $\alpha = \alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n$ 是指

$p_1 = \alpha_1, p_2 = \alpha_2, \dots, p_n = \alpha_n, \alpha_i = 0$ 或 $1, \alpha_i$ 之间**不加标点符号**

A 中仅出现 p, q, r, \dots (**按字母顺序**) , 给 A 赋值 $\alpha_1 \alpha_2 \alpha_3 \dots$ 是指

$p = \alpha_1, q = \alpha_2, r = \alpha_3 \dots$

如 000, 010, 101, 110是 $\neg(p \rightarrow q) \leftrightarrow r$ 成真赋值

001, 011, 100, 111是 $\neg(p \rightarrow q) \leftrightarrow r$ 成假赋值.

公式赋值

定义1.9 将命题公式 A 在所有赋值下取值的情况列成表, 称作 A 的**真值表**.

- 含 n 个命题变项的公式有 2^n 个赋值.

构造真值表的**步骤**:

- (1) 找出公式中所含的全部命题变项 p_1, p_2, \dots, p_n (若无下角标则按字母**顺序**排列), 列出 2^n 个全部赋值, 从 $00\dots 0$ 开始, 按二进制加法, 每次加 1, 直至 $11\dots 1$ 为止.
- (2) 按**从低到高**的顺序写出公式的各个构成层次.
- (3) 对每个赋值依次计算各层次的真值, 直到最后计算出公式的真值为止.

例 $(p \vee q) \rightarrow \neg r$

2层: $(p \vee q) \rightarrow \neg r$
 1层: $p \vee q$ $\neg r$
 0层: p q r

| p | q | r | $p \vee q$ | $\neg r$ | $(p \vee q) \rightarrow \neg r$ |
|-------|-----|-----|------------|----------|---------------------------------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| | ... | ... | ... | ... | |

例6 写出下列公式的真值表, 并求它们的成真赋值和成假赋值:

$$(1) (p \vee q) \rightarrow \neg r$$

$$(2) (q \rightarrow p) \wedge q \rightarrow p$$

$$(3) \neg (\neg p \vee q) \wedge q$$

真值表1



$$(1) A = (p \vee q) \rightarrow \neg r$$

| p | q | r | $p \vee q$ | $\neg r$ | $(p \vee q) \rightarrow \neg r$ |
|-----|-----|-----|------------|----------|---------------------------------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |

成真赋值:000,001,010,100,110; 成假赋值:011,101,111

真值表2

$$(2) B = (q \rightarrow p) \wedge q \rightarrow p$$

| p | q | $q \rightarrow p$ | $(q \rightarrow p) \wedge q$ | $(q \rightarrow p) \wedge q \rightarrow p$ |
|-----|-----|-------------------|------------------------------|--|
| 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |

成真赋值:00,01,10,11; 无成假赋值

真值表3

(3) $C = \neg(\neg p \vee q) \wedge q$ 的真值表

| p | q | $\neg p$ | $\neg p \vee q$ | $\neg(\neg p \vee q)$ | $\neg(\neg p \vee q) \wedge q$ |
|-----|-----|----------|-----------------|-----------------------|--------------------------------|
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |

成假赋值:00,01,10,11; 无成真赋值

公式的类型

定义1.10

- (1) 若 A 在它的任何赋值下均为真, 则称 A 为**重言式**或**永真式**;
 - (2) 若 A 在它的任何赋值下均为假, 则称 A 为**矛盾式**或**永假式**;
 - (3) 若 A 不是矛盾式, 则称 A 是**可满足式**.
- 注意: 重言式是可满足式, 但反之不真.
 - 真值表的用途: 求出公式的全部成真赋值与成假赋值, 判断公式的类型; 真值表可用来判断公式的类型:
 - (1) 若真值表最后一列全为 1, 则公式为重言式
 - (2) 若真值表最后一列全为 0, 则公式为矛盾式
 - (3) 若真值表最后一列中至少有一个为 1, 则公式为可满足式

公式的类型

例 用真值表判断下列公式的类型：

可满足式、非重言式

(1) $(p \vee q) \rightarrow \neg r$ (2) $(q \rightarrow p) \wedge q \rightarrow p$ (3) $\neg (\neg p \vee q) \wedge q$

| p | q | r | $p \vee q$ | $\neg r$ | $(p \vee q) \rightarrow \neg r$ |
|-----|-----|-----|------------|----------|---------------------------------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |

公式的类型

例 用真值表判断下列公式的类型：

(1) $(p \vee q) \rightarrow \neg r$ (2) $(q \rightarrow p) \wedge q \rightarrow p$ (3) $\neg (\neg p \vee q) \wedge q$

重言式、可满足式

| p | q | $q \rightarrow p$ | $(q \rightarrow p) \wedge q$ | $(q \rightarrow p) \wedge q \rightarrow p$ |
|-----|-----|-------------------|------------------------------|--|
| 0 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |

公式的类型

例 用真值表判断下列公式的类型：

(1) $(p \vee q) \rightarrow \neg r$ (2) $(q \rightarrow p) \wedge q \rightarrow p$ (3) $\neg (\neg p \vee q) \wedge q$

矛盾式

| p | q | $\neg p$ | $\neg p \vee q$ | $\neg (\neg p \vee q)$ | $\neg (\neg p \vee q) \wedge q$ |
|-----|-----|----------|-----------------|------------------------|---------------------------------|
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |

哑元

- 哑元对公式A的取值无关。
 - 例： 哑元 r 对公式 $p \vee q$ 的取值没有任何影响
- 在写出公式A的真值表时，哑元的真值也参与讨论。

| p | q | r | $p \vee q$ | |
|-----|-----|-----|------------|------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | } 相同 |
| 0 | 0 | 1 | 0 | |
| 0 | 1 | 0 | 1 | } 相同 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | |
| 1 | 0 | 0 | 1 | } 相同 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | |
| 1 | 1 | 0 | 1 | } 相同 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | |

主要内容

- 命题、真值、简单命题与复合命题、命题符号化
- 联结词 \neg , \wedge , \vee , \rightarrow , \leftrightarrow 及复合命题符号化
- 命题公式及层次
- 公式的类型
- 真值表及应用

基本要求

- 深刻理解各联结词的逻辑关系, 熟练地将命题符号化
- 会求复合命题的真值
- 深刻理解合式公式及重言式、矛盾式、可满足式等概念

主要内容

- 命题、真值、简单命题与复合命题、命题符号化
- 联结词 \neg , \wedge , \vee , \rightarrow , \leftrightarrow 及复合命题符号化
- 命题公式及层次
- 公式的类型
- 真值表及应用

基本要求

- 深刻理解各联结词的逻辑关系, 熟练地将命题符号化
- 会求复合命题的真值
- 深刻理解合式公式及重言式、矛盾式、可满足式等概念

练习1



1. 将下列命题符号化

- (1) 豆沙包是由面粉和红小豆做成的.
- (2) 苹果树和梨树都是落叶乔木.
- (3) 王小红或李大明是物理组成员.
- (4) 王小红或李大明中的一人是物理组成员.
- (5) 由于交通阻塞, 他迟到了.
- (6) 如果交通不阻塞, 他就不会迟到.
- (7) 他没迟到, 所以交通没阻塞.
- (8) 除非交通阻塞, 否则他不会迟到.
- (9) 他迟到当且仅当交通阻塞.

练习1解答

提示:

分清复合命题与简单命题

分清相容或与排斥或

分清必要与充分条件及充分必要条件

答案: (1) 是简单命题 (2) 是合取式
(3) 是析取式 (相容或) (4) 是析取式 (排斥或)

设 p : 交通阻塞, q : 他迟到

(5) $p \rightarrow q$, (6) $\neg p \rightarrow \neg q$ 或 $q \rightarrow p$

(7) $\neg q \rightarrow \neg p$ 或 $p \rightarrow q$, (8) $q \rightarrow p$ 或 $\neg p \rightarrow \neg q$

(9) $p \leftrightarrow q$ 或 $\neg p \leftrightarrow \neg q$

可见(5)与(7), (6)与(8) 相同 (等值)

练习2

| | |
|-----------------|---|
| 2. 设 p : 2是素数 | 1 |
| q : 北京比天津人口多 | 1 |
| r : 美国的首都是旧金山 | 0 |

求下面命题的真值

| | |
|---|---|
| (1) $(p \vee q) \rightarrow r$ | 0 |
| (2) $(q \vee r) \rightarrow (p \rightarrow \neg r)$ | 1 |
| (3) $(q \rightarrow r) \leftrightarrow (p \wedge \neg r)$ | 0 |
| (4) $(q \rightarrow p) \rightarrow ((p \rightarrow \neg r) \rightarrow (r \rightarrow \neg q))$ | 1 |

练习3

3. 用真值表判断下面公式的类型

(1) $p \wedge r \wedge \neg(q \rightarrow p)$

(2) $((p \rightarrow q) \rightarrow (\neg q \rightarrow \neg p)) \vee r$

(3) $(p \rightarrow q) \leftrightarrow (p \rightarrow r)$

练习3解答

(1) $p \wedge r \wedge \neg(q \rightarrow p)$

| p | q | r | $q \rightarrow p$ | $\neg(q \rightarrow p)$ | $p \wedge r \wedge \neg(q \rightarrow p)$ |
|-----|-----|-----|-------------------|-------------------------|---|
| 0 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 0 | 1 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| 0 | 1 | 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 1 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 0 | 0 |

矛盾式

练习3解答

$$(2) ((p \rightarrow q) \rightarrow (\neg q \rightarrow \neg p)) \vee r$$

| p | q | r | $p \rightarrow q$ | $\neg q \rightarrow \neg p$ | $((p \rightarrow q) \rightarrow (\neg q \rightarrow \neg p)) \vee r$ |
|-----|-----|-----|-------------------|-----------------------------|--|
| 0 | 0 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 0 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 0 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 0 | 0 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 0 | 1 | 0 | 0 | 1 |
| 1 | 1 | 0 | 1 | 1 | 1 |
| 1 | 1 | 1 | 1 | 1 | 1 |

永真式（重言式）

练习3解答

$$(3) (p \rightarrow q) \leftrightarrow (p \rightarrow r)$$

| p q r | $p \rightarrow q$ | $p \rightarrow r$ | $(p \rightarrow q) \leftrightarrow (p \rightarrow r)$ |
|-------------|-------------------|-------------------|---|
| 0 0 0 | 1 | 1 | 1 |
| 0 0 1 | 1 | 1 | 1 |
| 0 1 0 | 1 | 1 | 1 |
| 0 1 1 | 1 | 1 | 1 |
| 1 0 0 | 0 | 0 | 1 |
| 1 0 1 | 0 | 1 | 0 |
| 1 1 0 | 1 | 0 | 0 |
| 1 1 1 | 1 | 1 | 1 |

可满足式

第一章作业

习题1 (教材P14)

■ T1、T4、T6、T8、T13

■ T19 (① ② ③ ④ ⑤)、T20

谢谢!