

离散数学

命题逻辑

1.5 联结词全功能集

1.5 联结词全功能集

- 联结词全功能集
- 与非联结词, 或非联结词

联结词的全功能集

- **定义** 设 S 是一个联结词集合，如果任何 $n(n \geq 1)$ 元真值函数都可以由仅含 S 中的联结词构成的公式表示，则称 S 是**联结词全功能集**.
- 说明：若 S 是联结词全功能集，则任何命题公式都可用 S 中的联结词表示.
- 设 S_1, S_2 是两个联结词集合，且 $S_1 \subseteq S_2$. 若 S_1 是全功能集，则 S_2 也是全功能集. 反之，若 S_2 不是全功能集，则 S_1 也不是全功能集.

联结词全功能集实例

- **定理** $\{\neg, \wedge, \vee\}$ 、 $\{\neg, \wedge\}$ 、 $\{\neg, \vee\}$ 、 $\{\neg, \rightarrow\}$ 都是联结词全功能集.
- **证明** 每一个真值函数都可以用一个主析取范式表示, 故 $\{\neg, \wedge, \vee\}$ 是联结词全功能集.

$p \vee q \Leftrightarrow \neg(\neg p \wedge \neg q)$, 故 $\{\neg, \wedge\}$ 是全功能集.

$p \wedge q \Leftrightarrow \neg(\neg p \vee \neg q)$, 故 $\{\neg, \vee\}$ 是全功能集.

$p \vee q \Leftrightarrow \neg p \rightarrow q$,

$p \wedge q \Leftrightarrow \neg(p \rightarrow \neg q)$ 故 $\{\neg, \rightarrow\}$ 也是全功能集.

复合联结词

- 与非式: $p \uparrow q \Leftrightarrow \neg(p \wedge q)$

- 或非式: $p \downarrow q \Leftrightarrow \neg(p \vee q)$

- \uparrow 和 \downarrow 与 \neg , \wedge , \vee 有下述关系:

$$\neg p \Leftrightarrow \neg(p \wedge p) \Leftrightarrow p \uparrow p$$

$$p \wedge q \Leftrightarrow \neg \neg(p \wedge q) \Leftrightarrow \neg(p \uparrow q) \Leftrightarrow (p \uparrow q) \uparrow (p \uparrow q)$$

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

复合联结词(续)

$$\neg p \Leftrightarrow p \downarrow p$$

$$p \wedge q \Leftrightarrow (p \downarrow p) \downarrow (q \downarrow q)$$

$$p \vee q \Leftrightarrow (p \downarrow q) \downarrow (p \downarrow q)$$

定理 $\{\uparrow\}, \{\downarrow\}$ 是联结词全功能集.

可以证明: $\{\wedge, \vee\}$ 不是全功能集, 从而 $\{\wedge\}, \{\vee\}$ 也不是全功能集.

例

- 例 将公式 $p \wedge \neg q$ 化成只含下列各联结词集中的联结词的等值的公式.

(1) $\{\neg, \vee\}$; (2) $\{\neg, \rightarrow\}$; (3) $\{\uparrow\}$; (4) $\{\downarrow\}$.

- 解 (1) $p \wedge \neg q \Leftrightarrow \neg(\neg p \vee q)$.

$$(2) p \wedge \neg q \Leftrightarrow \neg(\neg p \vee q) \Leftrightarrow \neg(p \rightarrow q).$$

$$(3) p \wedge \neg q \Leftrightarrow p \wedge (q \uparrow q) \Leftrightarrow \neg(\neg(p \wedge (q \uparrow q))) \\ \Leftrightarrow \neg(p \uparrow (q \uparrow q)) \Leftrightarrow (p \uparrow (q \uparrow q)) \uparrow (p \uparrow (q \uparrow q)).$$

$$(4) p \wedge \neg q \Leftrightarrow \neg(\neg p \vee q) \Leftrightarrow (\neg p) \downarrow q \Leftrightarrow (p \downarrow p) \downarrow q.$$

作业

- P34/1.14

问题？

