

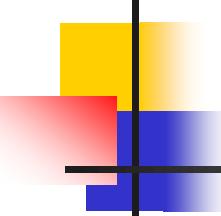
计算机科学导论

张家琳

中国科学院计算技术研究所

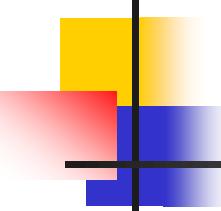
zhangjialin@ict.ac.cn

2025-3-21



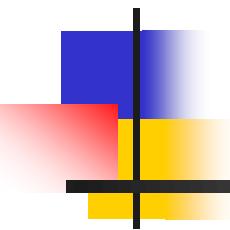
逻辑思维

- 逻辑——①思维的规律、规则：这个想法似乎不合逻辑。②研究思维规律的科学，即逻辑学。③客观事物的规律：历史的逻辑。④观点，主张。多用于贬义：霸权主义的逻辑。（新华字典）
- 广义：泛指规律、道理
- 狹义：逻辑学
 - 逻辑学属于文科专业：哲学的一个分支
- 生活中的逻辑
 - 说一个人逻辑思维强意味着什么？
 - 什么情况你会觉得别人没逻辑/逻辑混乱？

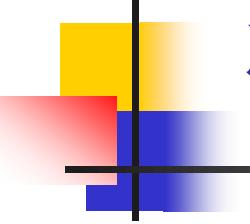


逻辑思维主要内容

- 逻辑学基础
 - 布尔逻辑、真值表
 - 合取范式、析取范式
 - 谓词逻辑
 - 公理系统
- 图灵机模型
- 后续课程
 - 离散数学、数理逻辑、理论计算机基础.....

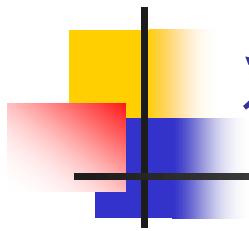


逻辑学基础



引入

- 用“若 p 则 q ”的形式，写出“全等三角形一定相似”的四种命题，并判断它们的真假。
 - 原命题：若是全等三角形，则它们一定是相似三角形
 - 逆命题：若是相似三角形，则它们一定是全等三角形
 - 否命题：若不是全等三角形，则它们一定不是相似三角形
 - 逆否命题：若不是相似三角形，则它们一定不是全等三角形
- 原命题和逆否命题为等价命题
- 否命题和逆命题为等价命题
- 为什么？



布尔逻辑

- 真 T (true), 假 F (false)
 - 今天是星期五。
 - $a^2 \geq 0$ 。
- 非 \neg (negation, not)
 - $\neg x = 1$ (T) iff $x = 0$ (F)
 - 有时，也用 \bar{x} 表示 $\neg x$
- 合取，与 \wedge (conjunction, and)
 - $x \wedge y = 1$ (T) iff $x = y = 1$ (T)

- 析取，或 \vee (disjunction, or)
 - $x \vee y = 0$ (F) iff $x = y = 0$ (F)
- 异或 \oplus (exclusive or)
 - $x \oplus y = 1$ (T) iff $x \neq y$
 - $x + y \bmod 2$
- 生活中的“或”
 - 肯德基鸡腿堡套餐：
 - 饮料可选可乐或者橙汁或者奶茶

$$x \oplus y \oplus z : 1 \oplus 1 \oplus 1 = 1$$

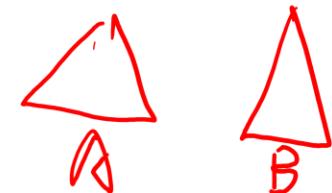


$x \rightarrow y$:	$\begin{cases} x=1 & y=1 \\ x=1 & y=0 \\ x=0 & y=0/1 \end{cases}$	$\begin{cases} x \rightarrow y = 1 \\ x \rightarrow y = 0 \\ x \rightarrow y = 1 \end{cases}$
---------------------	---	---

■ 蕴含 \rightarrow (material implication)

- $(x \rightarrow y) = 1$ (T) iff $x = 0$ (F) or $y = 1$ (T)
- 若两个三角形A和B是全等三角形，则它们一定是相似三角形¹
 - $x =$ “A和B是全等三角形”
 - $y =$ “A和B是相似三角形”
 - $x \rightarrow y$

真
假



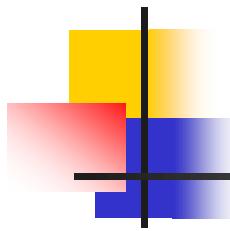
$x \rightarrow y = 0$ iff. $x = 0, y = 0$

- 山无陵(A), 江水为竭(B), 冬雷震震(C)
, 夏雨雪(D), 天地合(E), 乃敢与君绝(S)。

- $D \rightarrow S$ vs $S \rightarrow D?$
- $S \rightarrow (A \wedge B \wedge C \wedge D \wedge E) \cancel{?}$
vs $S \rightarrow (A \vee B \vee C \vee D \vee E) ?$



- 山无陵(A), 江水为竭(B), 冬雷震震(C), 夏雨雪(D), 天地合(E), 乃敢与君绝(S)。
 - $D \rightarrow S$ vs $S \rightarrow D?$
 - $\boxed{S \rightarrow (A \wedge B \wedge C \wedge D \wedge E)}$
vs $S \rightarrow (A \vee B \vee C \vee D \vee E) ?$
- 自然语言: 不明确、有意境、能联想
- 逻辑语言: 明确、含义唯一、清晰



请课后思考

- 原命题: $x \rightarrow y$
- 逆命题: $y \rightarrow x$
- 否命题: ?
- 逆否命题: ?

真值表

7X

1

1

0

0

x	y	$x \wedge y$	$x \vee y$	$x \rightarrow y$	$x \oplus y$
0	0	0	0	1	0
0	1	0	1	1	1
1	0	0	1	0	1
1	1	1	1	1	0

$x \rightarrow y$ 和 $y \rightarrow x$ 两件事

布尔逻辑

■ 性质：

- $x \vee 0 = \underline{x}, x \vee \underline{1} = 1, x \wedge 0 = 0, x \wedge 1 = x$
- $x \vee \neg x = 1, x \wedge \neg x = 0$
- $x \wedge y = y \wedge x, x \vee y = y \vee x, x \oplus y = y \oplus x$ (交换律)
- $(x \wedge y) \wedge z = x \wedge (y \wedge z)$ (结合律)
- $(x \vee y) \vee z = x \vee (y \vee z)$
- $(x \wedge y) \vee z = (x \vee z) \wedge (y \vee z)$ (分配律)
- $(x \vee y) \wedge z = (x \wedge z) \vee (y \wedge z)$

$$x \wedge y = \overline{\underline{(\overline{x} \vee \overline{y})}}$$

■ 性质：

- $\neg(x \vee y) = \neg x \wedge \neg y$
- $\neg(x \wedge y) = \neg x \vee \neg y$
- $x \rightarrow y = \underline{\neg x \vee y}$
- $x \rightarrow y = \neg y \rightarrow \neg x$
- ■ $x \oplus y = (\underline{\neg x \wedge y}) \vee (\underline{x \wedge \neg y})$
- ■ $x \oplus y = (x \vee y) \wedge (\neg x \vee \neg y)$

$$x \vee y = \neg(\neg x \wedge \neg y)$$

(De Morgan律)

$$\begin{aligned} \neg y \rightarrow \neg x &= (\neg y) \vee \neg x \\ \neg y \vee \neg x &= \neg x \vee \neg y \\ &\quad \text{(逆否命题)} \end{aligned}$$

$\neg x \rightarrow y$

$$x \rightarrow y = \overbrace{\neg x}^{\neg\neg x=x} \vee y.$$

$$\neg\neg x = x$$

范式

x	y	$f(x,y)$	$g(x,y)$	$2^4 = 16$
0	0	0	0	
0	1	1	1	
1	0	0	0	
1	1	1	1	

■ 合取范式(conjunctive normal form, CNF)

- $f(x_1, \dots, x_n) = \underline{Q_1} \wedge \underline{Q_2} \wedge Q_3 \dots \wedge \underline{Q_m}$

- 其中: $Q_i = \underline{l_1} \vee \underline{l_2} \vee \dots \vee \underline{l_n}$, $l_j = x_j$ 或 $\neg x_j$

$$f(x,y) = (x \vee y) \wedge (\neg x \vee \neg y) \quad g(x,y) = (x \vee y)$$

■ 析取范式(disjunctive normal form, DNF)

- $f(x_1, \dots, x_n) = Q_1 \vee Q_2 \vee Q_3 \dots \vee Q_m$

- 其中: $Q_i = \underline{l_1} \wedge \underline{l_2} \wedge \dots \wedge \underline{l_n}$, $l_j = x_j$ 或 $\neg x_j$

$$f(x,y,z) = (\underline{x \wedge \neg y \wedge \neg z}) \vee (\neg x \wedge \underline{\neg y \wedge \neg z}) \vee (x \wedge y \wedge \underline{\neg z})$$

$$\Rightarrow h(x,y,z) = (x \wedge \neg y) \vee (\neg y \wedge \neg z)$$

$$x \rightarrow (\neg y \vee z)$$

$$= \neg x \vee \neg y \vee z$$

- 例: $x \rightarrow (y \rightarrow z) = ?$

$$(\neg x \vee \neg y \vee z) \wedge (x \vee y \vee z)$$

- 合取范式: $(\neg x \vee \neg y \vee z)$

- 析取范式: $(\neg x \wedge \neg y \wedge \neg z) \vee (\neg x \wedge \neg y \wedge z) \vee (\neg x \wedge y \wedge \neg z) \vee (\neg x \wedge y \wedge z) \vee (x \wedge \neg y \wedge \neg z) \vee (x \wedge \neg y \wedge z) \vee (x \wedge y \wedge \neg z) \vee (x \wedge y \wedge z)$

x	y	z	f
0	0	0	1
0	0	1	1
0	1	0	1
0	1	1	1
1	0	0	1
1	0	1	1
1	1	0	0
1	1	1	1

$$f(x,y,z) \equiv 0$$

范式

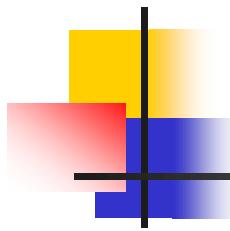
■ 析取范式(disjunctive normal form, DNF)

- $f(x_1, \dots, x_n) = Q_1 \vee Q_2 \vee Q_3 \dots \vee Q_m$
- 其中: $Q_i = l_1 \wedge l_2 \wedge \dots \wedge l_n$, $l_j = x_j$ 或 $\neg x_j$

定理: 任何一个有n个变元的命题 $F(x_1, x_2, \dots, x_n)$, 一定可以表示成如下的析取范式:

$$F(x_1, x_2, \dots, x_n) = Q_1 \vee Q_2 \vee \dots \vee Q_m,$$

其中每一个 Q_i 都是这n个变元或其“非”的合取(“与”)连接式, 即 $Q_i = l_1 \wedge l_2 \wedge \dots \wedge l_n$, $l_j = x_j$ 或者 \bar{x}_j 。



布尔函数

- 布尔函数 $f: \{0,1\}^n \rightarrow \{0,1\}$
- 举例
 - $g(x_1, x_2, \dots, x_n) = (\vee_{i=1}^{n-1} x_i) \oplus x_n$
- 两个布尔函数相同：有相同的真值表
 - 类似： $f(x, y) = x^2 - y^2$ 和 $g(x, y) = (x + y)(x - y)$ 是相同的多项式

布尔函数

x	y	f(x,y)
0	0	0/1
0	1	0/1
1	0	0/1
1	1	0/1

- n 个变量的布尔函数有多少个?

- $n=0$, 2个 (0和1)
- $n=1$, 4个 (1, 0, x 和 $\neg x$)
- $n=2$, ? $2^4 = 16$ 个

n元真值表: 2^n 行

- $\boxed{2^{2^n}}$

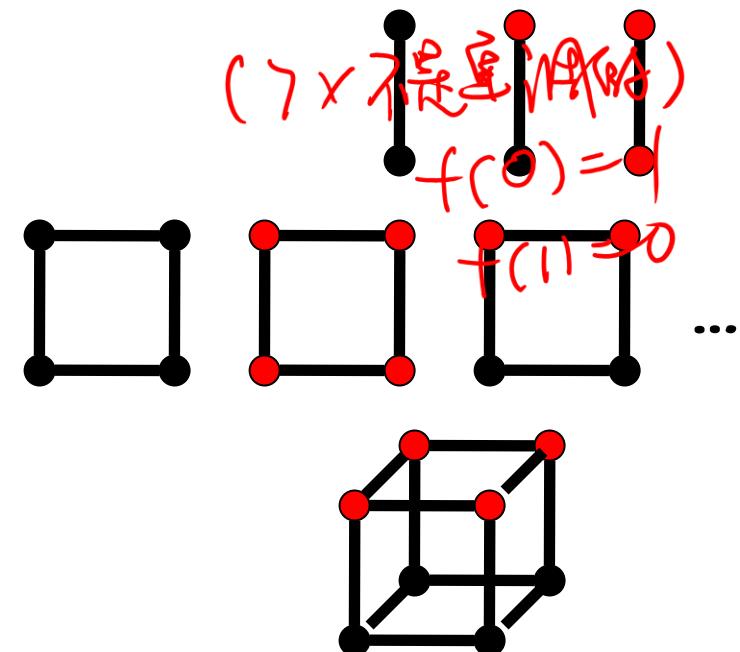
$$n=3 \quad 2^8 \quad 2^{n+1}$$

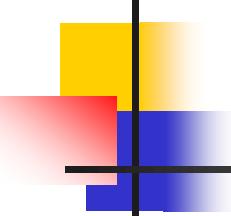
$$n=4: 2^8$$

$$\text{"}\leq\text{"} : \begin{array}{l} 0 \leq 0 \\ 0 \leq 1 \\ 1 \leq 1 \end{array}$$

思考题 (单调布尔函数个数)

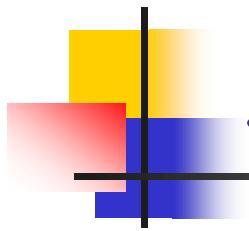
- n 个变量的单调布尔函数有多少个?
 - 对 (x_1, \dots, x_n) 和 (y_1, \dots, y_n) , 如果 $x_i \leq y_i$ 对所有*i*成立, 则 $f(x_1, \dots, x_n) \leq f(y_1, \dots, y_n)$
 - $n=0$: 2个
 - $n=1$: 3个 $0, 1, \times$
 - $n=2$: 6个
 - $n=3$: ?





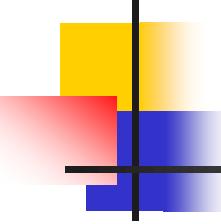
布尔函数

- 根据De Morgan律和合取范式（或析取范式），使用 \neg 和 \wedge （或 \vee ）可以表示出所有的布尔函数（允许使用0,1）。
- 问题：能否只用 \wedge , \vee 表示出所有的布尔函数？（允许使用0,1）
 - 不能！ \wedge , \vee 只能表达单调布尔函数
 - 证明：数学归纳



思考题

- 问题：能否只用 \oplus ? (允许使用0,1)
- 问题：如果只用 \rightarrow 呢? (允许使用0,1)



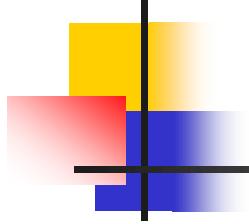
总结

■ 逻辑学基础

- 布尔逻辑、真值表
- 合取范式、析取范式
- 布尔函数

■ 思考题

- 单调布尔函数的计数
- 只用 \oplus 或只用 \rightarrow 表达所有布尔函数



谢谢！