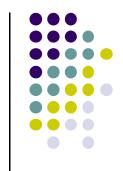
代数系统(六)

布尔代数

南京大学计算机科学与技术系

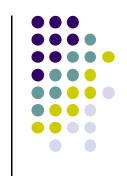


内容提要

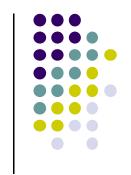
- 布尔函数
- 布尔代数
- 布尔代数的抽象定义
- 布尔代数的性质
- 有限布尔代数
- 布尔代数与数字逻辑电路设计







- 令B={0,1}, Bⁿ={ $(x_1, ..., x_n) | x_i \in B, i=1, ..., n$ }, 从Bⁿ到B 的函数称为n度布尔函数, $f: B^n \to B$ 。
- 取值范围为B的变元称为布尔变元, $x \in B$ 。
- n度布尔函数的个数: 2↑2ⁿ(2², 2⁴, 2⁸,...)
- 三种说法
 - 含n个命题变量的命题逻辑表达式
 - n度布尔函数 $f: B^n \rightarrow B$
 - 有n个输入和一个输出的逻辑电路



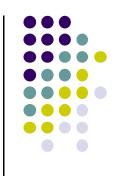
一个逻辑电路设计的例子

举重比赛中三个裁判中两个或者两个以上判定为成功则该次成绩有效,设计一个电子打分器,输出一个结果:"成功"或"失败"。

布尔函数: f(x,y,z)=1 iff. x,y,z至少有两个为1。

相应的布尔表达式: $(x' \land y \land z) \lor (x \land y' \land z) \lor (x \land y \land z') \lor (x \land y \land z)$

X	y	Z	f(x,y,z)
0	0	0	0
0	0	1	0
0	1	0	0
0	1	1	1
1	0	0	0
1	0	1	1
1	1	0	1
1	1	1	1

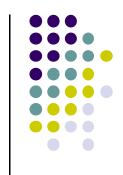


回顾: 命题表达式的主析取范式

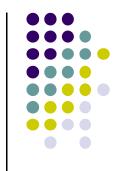
- 求 $(p \rightarrow q) \leftrightarrow r$ 的主析取范式
 - $(\neg p \land r) \lor (q \land r) \lor (p \land \neg q \land \neg r)$ (析取范式)

- $(\neg p \land \neg q \land r) \lor (\neg p \land q \land r) \lor (p \land q \land r) \lor (p \land \neg q \land \neg r)$
- $(\neg p \land \neg q \land r) \lor (\neg p \land q \land r) \lor (p \land \neg q \land \neg r) \lor (p \land q \land r)$
- 001 011 100 111

集合{0,1}上的运算



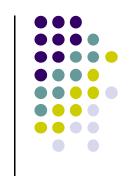
- 布尔和
 - 1+1=1, 1+0=1, 0+1=1, 0+0=0
- 布尔积
 - $1 \cdot 1 = 1$, $1 \cdot 0 = 0$, $0 \cdot 1 = 0$, $0 \cdot 0 = 0$
- 补
 - $\bar{0}=1, \bar{1}=0$



布尔函数上的运算

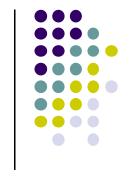
- 布尔和
 - $(f+g)(x_1, ..., x_n) = f(x_1, ..., x_n) + g(x_1, ..., x_n)$
- 布尔积
 - $(f g)(x_1, ..., x_n) = f(x_1, ..., x_n) \cdot g(x_1, ..., x_n)$
- 补函数
 - $\overline{f}(x_1, ..., x_n) = \overline{f(x_1, ..., x_n)}$



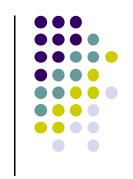


等式	名 称
$\overline{\overline{x}} = x$	双重补律
$x+x = x$ $x \cdot x = x$	幂等律
$x+0=x$ $x\cdot 1=x$	同一律
$x+1=1$ $x\cdot 0=0$	支配律
$x+y = y+x$ $x\cdot y = y\cdot x$	交换律





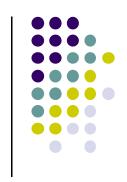
等式	名 称
$x+(y+z)=(x+y)+z$ $x\cdot (y\cdot z)=(x\cdot y)\cdot z$	结合律
$x+(y\cdot z)=(x+y)\cdot(x+z)$ $x\cdot (y+z)=x\cdot y+x\cdot z$	分配律
$(\overline{x \cdot y}) = \overline{x} + \overline{y}$ $(\overline{x + y}) = \overline{x} \cdot \overline{y}$	德摩根律
$x+(x\cdot y)=x$ $x\cdot (x+y)=x$	吸收律
$x + \overline{x} = 1$ $x \cdot \overline{x} = 0$	补律



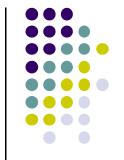
布尔代数的抽象定义

$x \lor (y \lor z) = (x \lor y) \lor z$ $x \land (y \land z) = (x \land y) \land z$	结合律
$x \lor (y \land z) = (x \lor y) \land (x \lor z)$ $x \land (y \lor z) = (x \land y) \lor (x \land z)$	分配律
$x \wedge y = y \wedge x$ $x \vee y = y \vee x$	交换律
$x \lor 0 = x$ $x \land 1 = x$	同一律
$x \vee \overline{x} = 1$ $x \wedge \overline{x} = 0$	补律



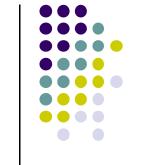


- ({0,1},+,·,-,0,1)为布尔代数
- n度布尔函数全体也构成一个布尔代数
 - 布尔和
 - 布尔积
 - 补函数
 - 全取0的函数、全取1的函数
- A的幂集也构成一个布尔代数($\rho(A)$, \cap , \cup , \sim , \varnothing , A)

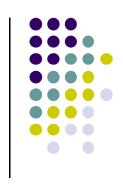


布尔代数举例

- $\mathbf{B}^{n} = \{(x_1, ..., x_n) | x_i \in \mathbf{B}, i = 1, ..., n\}$ 构成布尔代数
 - $x=(a_1,...,a_n), y=(b_1,...,b_n), a_i \in B, b_i \in B$
 - $x \wedge y = (c_1, ..., c_n)$, where $c_i = a_i \wedge b_i$
 - $x \lor y = (d_1, ..., d_n)$, where $d_i = a_i \lor b_i$
 - $x=(e_1,...,e_n)$, where $e_i=\overline{a}_i$



- 结合律、交换律、分配律、同一律、补律
 - 蕴含: 支配律、吸收律、幂等律、双重补律、德摩根律
- 证明支配律: $\forall x \in \mathbf{B}, x \vee 1 = 1, x \wedge 0 = 0$
 - $x \lor 1 = 1 \land (x \lor 1) = (x \lor \overline{x}) \land (x \lor 1) = x \lor (\overline{x} \land 1) = x \lor \overline{x} = 1$
 - $x \land 0 = 0 \lor (x \land 0) = (x \land \overline{x}) \lor (x \land 0) = x \land (\overline{x} \lor 0) = x \land \overline{x} = 0$



• 证明吸收律

- $x \lor (x \land y) = (x \land 1) \lor (x \land y) = x \land (1 \lor y) = x \land 1 = x$
- $x \land (x \lor y) = (x \lor 0) \land (x \lor y) = x \lor (0 \land y) = x \lor 0 = x$

• 证明幂等律

• $x \land x = x \land (x \lor 0) = x$ (应用同一律、吸收律)

吸收律

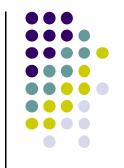


幂等律

 $x \wedge \underline{x} = x \wedge (\underline{x \vee (x \wedge x)}) = x$ (两次应用吸收律)



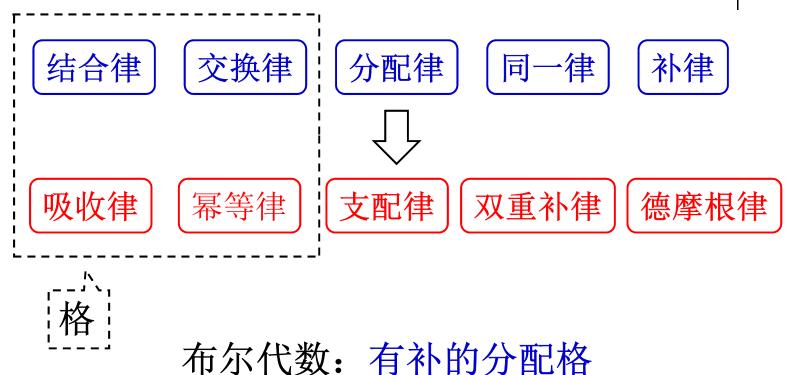
- 引理: $\forall x, y, z \in \mathbf{B}$, 若 $x \land z = y \land z$ 且 $x \lor z = y \lor z$,则 x = y
 - $x = x \lor (x \land z) = x \lor (y \land z) = (x \lor y) \land (x \lor z)$ //吸收律/分配律
 - $y = y \lor (y \land z) = y \lor (x \land z) = (y \lor x) \land (y \lor z)$
- 证明双重补律
 - $x \vee \overline{x} = 1 = \overline{x} \vee \overline{x}$
 - $x \wedge \overline{x} = 0 = \overline{x} \wedge \overline{x}$
 - $x = \overline{x}$



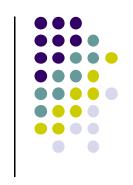
- 证明德摩根律: $\forall x, y \in B, (\overline{x \wedge y}) = \overline{x} \vee \overline{y};$
 - 根据补元的唯一性,只需证明 $\overline{x} \vee \overline{y} = x \wedge y$ 的补元。
 - $(x \land y) \lor (\overline{x} \lor \overline{y}) = (x \lor \overline{x} \lor \overline{y}) \land (y \lor \overline{x} \lor \overline{y}) = 1$
 - $(x \wedge y) \wedge (\overline{x} \vee \overline{y}) = (x \wedge y \wedge \overline{x}) \vee (x \wedge y \wedge \overline{y}) = 0$







格中的原子



• 定义:设L是格,L中有最小元(全下界)0,给定元素 $a\neq 0$,若 $\forall x\in L$,有:

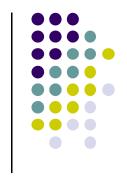
$$0 < x \le a \Rightarrow x = a$$

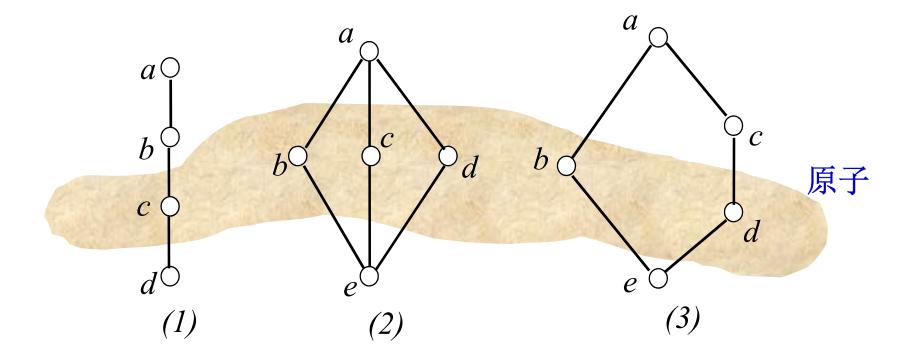
则称a是L中的原子

(原子是覆盖最小元的那些元素。)

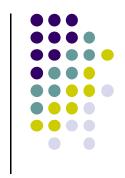
- 设a, b是格L中的原子,若 $a \neq b$, 则 $a \land b = 0$
 - 假设 $a \land b \neq 0$,注意: $a \land b \leq a \perp a \land b \leq b$,由原子的定义: $a \land b = a$, $a \land b = b$, $\therefore a = b$, 矛盾。

格中的原子









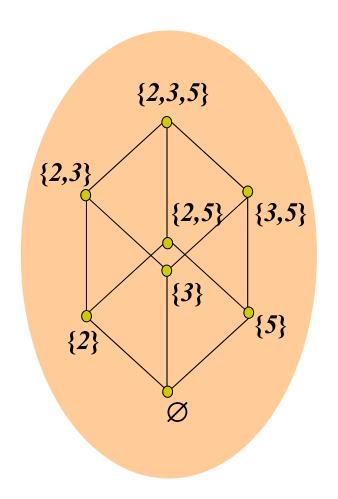
• 任一有限布尔代数 \mathbf{B} 同构于 \mathbf{B} 中所有的原子构成的集合 \mathbf{A} 的幂集代数系统 $\mathbf{P}(\mathbf{A})$ 。

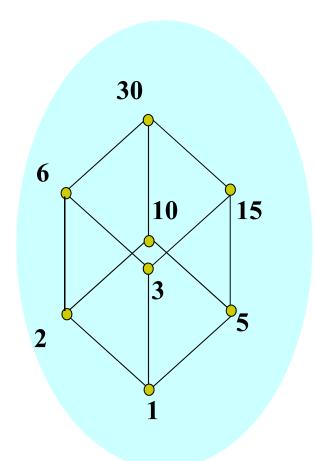
即(B,
$$\land$$
, \lor , $'$, 0, 1) \cong (P (A), \cap , \cup , \sim , \varnothing , A)

- 备注(关于无限布尔代数)
 - 2^{N} ,即无限的0/1序列 $x_0, x_1, x_2, ...$
 - 这一无限布尔代数有原子
 - 2^N的一个子代数:周期序列(Periodic sequence)
 - 这个布尔代数没有原子

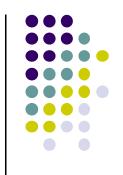






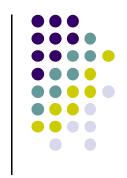




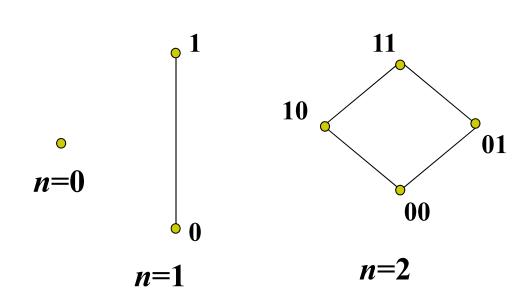


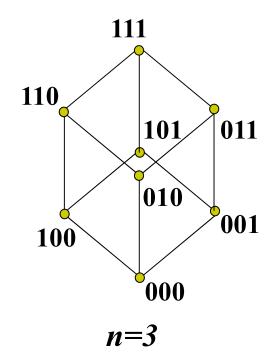
- 任何有限布尔代数的基数为2ⁿ, n是自然数。
 - 设B是有限代数系统,A是B中所有原子的集合。
 则:B≅P(A),∴|B|=|P(A)|=2|A|
 - 等势的有限布尔代数均同构

有限布尔代数(举例)



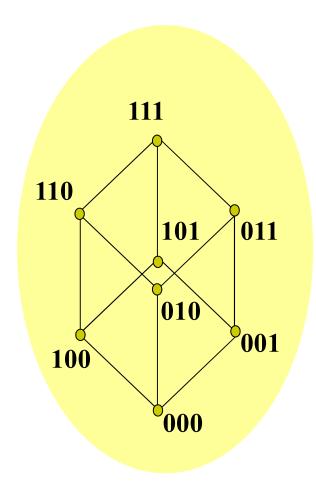
与含n个元素的集合的幂集代数系统同构的布尔代数记为 B_n

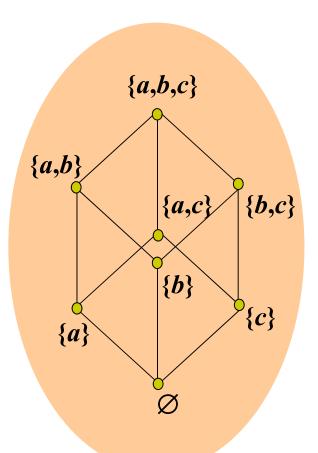


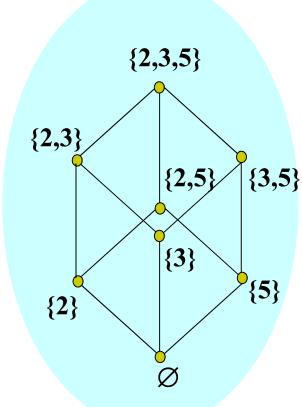




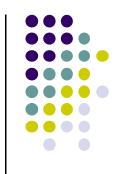


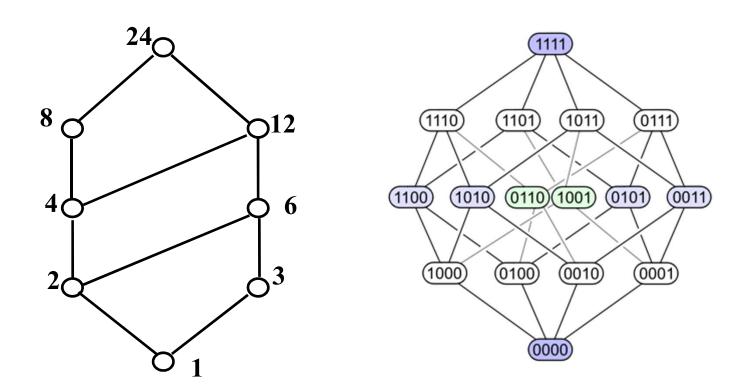




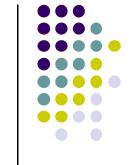


下列格是否构成布尔代数?





格、有界、有补、分配?



布尔代数与数字逻辑电路设计

- Bⁿ的每一个元素可以看做一个长度为n的二进字符串。
- 一个有n个输入、一个输出的逻辑电路对应于一个用 含n个布尔变量的布尔代数表达式定义的布尔函数 f: $B^n \rightarrow B$ 。
- 布尔函数的表达式: {和、积、补}是函数完全的。
- 用门电路元件(并、交、否)搭出所需的逻辑电路。
 - 电路极小化:卡诺图