

# 离散数学（2023）作业 I6 - 布尔代数

离散数学教学组

## Problem 1

设  $B$  是布尔代数,  $B$  中的表达式  $f$  是  $(a \wedge b) \vee (a \wedge b \wedge c) \vee (b \wedge c)$ 。

1. 化简  $f$
2. 求  $f$  的对偶式  $f^*$

答案:

1.

$$\begin{aligned}(a \wedge b) \vee (a \wedge b \wedge c) \vee (b \wedge c) &= ((a \wedge b) \vee ((a \wedge b) \wedge c)) \vee (b \wedge c) \\&= (a \wedge b) \vee (b \wedge c) \\&= b \wedge (a \vee c)\end{aligned}$$

2.  $b \vee (a \wedge c)$

## Problem 2

设  $B$  为布尔代数, 对于  $\forall a, b \in B$ , 证明:  $a \preceq b \Leftrightarrow \bar{b} \preceq \bar{a}$ 。

答案: 由 Problem 3 可以得到  $a \preceq b \Leftrightarrow a \wedge \bar{b} = 0$ , 则  $b \preceq \bar{a} \Leftrightarrow \bar{b} \wedge \bar{\bar{a}} = 0 \Leftrightarrow \bar{b} \wedge a = 0$ , 故得证。

## Problem 3

设  $B$  为布尔代数, 对于  $\forall a, b \in B$ , 证明:  $a \preceq b \Leftrightarrow a \wedge \bar{b} = 0 \Leftrightarrow \bar{a} \vee b = 1$ 。

答案: 先证  $a \preceq b \Rightarrow a \wedge \bar{b} = 0$ :

$$a \preceq b \Leftrightarrow a \wedge b = a \Rightarrow a \wedge \bar{b} = (a \wedge b) \wedge \bar{b} = a \wedge (b \wedge \bar{b}) = a \wedge 0 = 0$$

再证  $a \wedge \bar{b} = 0 \Rightarrow \bar{a} \vee b = 1$ :

$$a \wedge \bar{b} = 0 \Leftrightarrow \overline{a \wedge \bar{b}} = 1 \Leftrightarrow \bar{a} \vee b = 1$$

最后证  $\bar{a} \vee b = 1 \Rightarrow a \preceq b$ :

$$a = a \wedge 1 = a \wedge (\bar{a} \vee b) = (a \wedge \bar{a}) \vee (a \wedge b) = 0 \vee (a \wedge b) = a \wedge b \Leftrightarrow a \preceq b$$

## Problem 4

设  $B$  为布尔代数,  $\forall a, b, c \in B$ , 若  $a \preceq c$ , 则  $a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge c$ , 这个等式称为模律。证明模律在布尔代数上成立。

答案:

由  $a \preceq c$ , 可以推出  $a \vee c = c$ , 故  $\therefore a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c) = (a \vee b) \wedge c$ 。

## Problem 5

设  $B$  是布尔代数,  $a_1, a_2, \dots, a_n \in B$ , 证明:

1.  $\overline{(a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_n)} = \overline{a_1} \wedge \overline{a_2} \wedge \dots \wedge \overline{a_n}$
2.  $\overline{(a_1 \wedge a_2 \wedge \dots \wedge a_n)} = \overline{a_1} \vee \overline{a_2} \vee \dots \vee \overline{a_n}$

答案:

1. 对  $n$  进行归纳。当  $n = 2$  时是德摩根律, 假设对于  $n = k$  命题为真, 则

$$\begin{aligned}\overline{(a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_n)} &= \overline{((a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_k) \vee a_{k+1})} \\ &= \overline{(a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_k)} \wedge \overline{a_{k+1}} \\ &= (\overline{a_1} \wedge \overline{a_2} \wedge \dots \wedge \overline{a_k}) \wedge \overline{a_{k+1}} \\ &= \overline{a_1} \wedge \overline{a_2} \wedge \dots \wedge \overline{a_k} \wedge \overline{a_{k+1}}\end{aligned}$$

2. 与 (I) 类似

## Problem 6

设  $B$  是 30 的正因数集合, 定义  $B$  上的偏序关系  $\preceq$  为  $a \mid b$ , 证明  $B$  是一个布尔代数。

答案: 易知,  $B = \{1, 2, 3, 5, 6, 10, 15, 30\}$ , 其中的最大元素  $I = 30$ , 最小元素  $O = 1$ , 定义  $\vee$  运算为  $Z$  上的乘法运算,  $\wedge$  运算为  $a \wedge b = \gcd(a, b)$ 。则  $\forall a \in B$ , 有  $a \vee \bar{a} = I, a \wedge \bar{a} = O$ 。由最大公约数的性质可知,  $a \cdot \gcd(b, c) = \gcd(ab, ac)$ , 即  $a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge (a \vee c)$ , 因此  $B$  有补且满足分配律, 是一个布尔代数。

## Problem 7

判断由偏序关系  $a \mid b$  定义的  $Z_+$  是否构成格, 以及是否构成布尔代数。

答案:

- $Z_+$  构成格, 其上确界为  $\text{lcm}(a, b)$ , 下确界为  $\gcd(a, b)$ 。
- $Z_+$  不是布尔代数, 因为找不到最大值  $I$ , 使得  $\forall a \in Z_+$ , 有  $a \preceq I$ 。

## Problem 8

今有  $x, y, z$  三个布尔变元, 用  $xyz$  表示  $0 - 7$  之间的一个二进制数。定义布尔函数  $F$ : 当  $xyz$  是一个斐波那契数时  $F(x, y, z) = 1$ , 否则  $F(x, y, z) = 0$ 。

1. 给出  $F$  的真值表
2. 以“布尔积之布尔和”的形式给出  $F$  的表达式 (无需化简)
3. 化简该表达式

答案:

1. 真值表为:

$F(0, 0, 0)$	0
$F(0, 0, 1)$	1
$F(0, 1, 0)$	1
$F(0, 1, 1)$	1
$F(1, 0, 0)$	0
$F(1, 0, 1)$	1
$F(1, 1, 0)$	0
$F(1, 1, 1)$	0

2.  $F = \bar{x}\bar{y}z + \bar{x}y\bar{z} + \bar{x}yz + x\bar{y}z$
3.  $F = \bar{y}z + \bar{x}y$

## Problem 9

在布尔代数中，对一个包含若干运算（不一定为二元运算）的集合  $S$ ，若任意布尔函数都可以使用仅包含  $S$  中运算的公式表出，称  $S$  是“完备集”。请证明：

1.  $S = \{\wedge, \vee, '\}$  是完备集，其中  $'$  为补运算
2.  $S = \{\wedge, \vee\}$  不是完备集
3. 存在基数为 1 的完备集

答案：

1. 任意  $n$  元布尔函数都可以作出真值表。对于真值表中每个使得函数值为 1 的行，用  $'$  修饰这一行中取值为 0 的变量，再用  $\wedge$  将所有变量连接，可以得到一条表达式；将所有这样的表达式用  $\vee$  连接，即可得到和原布尔函数等价的表达式（析取范式），因此  $S = \{\wedge, \vee, '\}$  是完备集。
2. 一元布尔函数  $f(x) = 0$  无法表示，因此  $S = \{\wedge, \vee\}$  不是完备集。
3. 可以定义二元运算  $\downarrow$  (NOR):  $0 \downarrow 0 = 1$ ，其余时候为 0，可以证明  $x' = x \downarrow x$ ,  $x \wedge y = (x \downarrow x) \downarrow (y \downarrow y)$ ,  $x \vee y = (x \downarrow y) \downarrow (x \downarrow y)$ ，并利用第一问结论。类似地也可以定义二元运算 NAND 并验证。

## Problem 10

在布尔代数中，

- 对一条布尔表达式  $A$ ，可以通过对每一步运算增加括号，使其具有唯一明确的运算顺序，例如

$$x \vee y \wedge z \vee w = (x \vee (y \wedge z)) \vee w$$

在这样的表达式中，若将  $\wedge$  和  $\vee$  互换，将 0 和 1 互换，得到的表达式称为  $A$  的“对偶式”，记为  $A^*$ ；

- 对一条布尔表达式  $A$ ，记  $v$  为一种赋值方案，对出现在  $A$  中的所有变量确定一个真值，并记  $v(A)$  为对表达式  $A$  使用方案  $v$  进行赋值后表达式的值。对一种赋值方案  $v$ ，记  $v'$  为其相反（互补）赋值，即： $v'$  将  $v$  中赋值为 0 的变量赋值为 1，反之亦然。

请证明：

1. 若  $A$  和  $A^*$  互为对偶式，同时  $v$  和  $v'$  互为相反赋值，则  $v(A^*) = (v'(A))'$ ；（提示：用数学归纳法）
2. 若  $A \Leftrightarrow B$ ，则  $A^* \Leftrightarrow B^*$ 。（提示：用上一题的结论）

答案：

1. 对表达式的运算符号个数  $n$  用数学归纳法：
  - 当  $n = 1$  时结论显然成立；
  - 假设当  $n \leq k$  时结论成立，即对任意含不超过  $k$  个运算符号的布尔表达式  $A$  和任意赋值  $v$  都有  $v(A^*) = (v'(A))'$ 。当  $n = k + 1$  时，对任意含  $k + 1$  个运算符号的布尔表达式  $A$ ，不妨假设参与第一步运算的变量为  $x$  和  $y$ 。先假设  $A$  的第一步运算为  $x \wedge y$ ，构造一个新的布尔表达式  $B$ ，将  $A$  中第一步运算的  $x \wedge y$  替换为  $z$ ，其余部分和  $A$  相同；再构造一个新的赋值方案  $w$ ，将  $z$  赋值为  $v(x \wedge y)$ ，其余赋值和  $v$  相同。由归纳假设可知：对于含 1 个运算符号的布尔表达式  $x \wedge y$  和赋值方案  $v$  有  $(v(x \vee y))' = v'(x \wedge y)$ ，即：方案  $w'$  对  $z$  的赋值恰为  $v'(x \wedge y)$ ，因此  $w'(B^*) = v'(A^*)$ 。同时，注意到  $w(B) = v(A)$  以及（由归纳假设） $w(B) = (w'(B^*))'$ ，因此  $v(A) = (v'(A^*))'$ ，故  $n = k + 1$  时结论成立。

由归纳公理知命题对一切  $n \in \mathbb{N}$  成立。

2. 对任意赋值  $v$ ，因为  $A \Leftrightarrow B$ ，因此  $v'(A) = v'(B)$ ，故

$$v(A^*) = (v'(A))' = (v'(B))' = v(B^*)$$

因此  $A^* \Leftrightarrow B^*$ 。