

Problem Set 22: 布尔代数引论

提交截止时间：5月27日 10:00

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 ;

a	b	c	$(a \wedge b)$	$(a \wedge b \wedge c)$	$(b \wedge c)$	$(a \wedge b) \vee (a \wedge b \wedge c) \vee (b \wedge c)$
0	0	0	0	0	0	0
0	0	1	0	0	0	0
0	1	0	0	0	0	0
0	1	1	0	0	1	1
1	0	0	0	0	0	0
1	0	1	0	0	0	0
1	1	0	1	0	0	1
1	1	1	1	1	1	1

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

2. 求 f 的对偶式 f^* .

$$f^* = (a \vee b) \wedge (a \vee b \vee c) \wedge (b \vee c)$$

Problem 2

设 $\langle b, \wedge, \vee, ', 0, 1 \rangle$ 是布尔代数, 证明 $\forall a, b \in b$ 有以下命题成立

1. $a \vee (a' \wedge b) = a \vee b$

$$\begin{aligned} &a \vee (a' \wedge b) \\ &= (a \vee a') \wedge (a \vee b) \\ &= 1 \wedge (a \vee b) \\ &= (a \vee b) \end{aligned}$$

2. $a \wedge b' = 0 \Leftrightarrow a' \vee b = 1 \Leftrightarrow a \leq b$

根据德摩根律

$$(a \wedge b')' = 0' \Leftrightarrow a' \vee b = 1$$

逆向同理可证 $a \wedge b' = 0$

$a \backslash b \text{ expr}$	$a \wedge b$	$a \vee b$
00	a	b
01	a	b
11	a	b
10	b	a

根据真值表, 当 ab 符合前三组时 $a \leq b$, 同时当 $a \leq b$ 时, 符合前三组数据。

Problem 3

设 B 是布尔代数, $\forall a, b, c \in B$, 若 $a \leq c$, 则 $a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge c$, 称这个等式为模律。证明布尔代数适合模律。

$a \backslash c \text{ expr}$	$a \vee (b \wedge c)$	$(a \vee b) \wedge c$
00	0	0
01	b	b
11	1	1
10	1	0
根据真值表, 当 $a \leq c$, 则 $a \vee (b \wedge c) = (a \vee b) \wedge c$		

Problem 4

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

1. $(a_1 \vee a_2 \vee \dots \vee a_n)' = a_1' \wedge a_2' \wedge \dots \wedge a_n'$

```

1 | 当n = 2时, 显然成立
2 | 假设当n = k时, 原式成立。
3 | 根据结合律,
4 | 原式= ((a1 ∨ a2) ∨ (a3 ... ak + 2))'
5 | = (a1 ∨ a2)' ∧ (a3 ... ak + 2)'
6 | = a'1 ∧ a'2 ∧ (a3 ... ak + 2)'
7 | 根据假设, (a3 .. ak + 2)' = a'3 ∧ a'4 .. a'k+2
8 | 所以, 原式最终可化为a'1 ∧ a'2 ∧ ... ∧ a'k+2
9 | 故原命题得证

```

2. $(a_1 \wedge a_2 \wedge \cdots \wedge a_n)' = a'_1 \vee a'_2 \vee \cdots \vee a'_n$

```

1 | 当n = 2时, 显然成立
2 | 假设当n = k时, 原式成立。
3 | 根据结合律,
4 | 原式= ((a1 ∧ a2) ∧ (a3 ... ak + 2))'
5 | = (a1 ∧ a2)' ∨ (a3 ... ak + 2)'
6 | = a'1 ∨ a'2 ∨ (a3 ... ak + 2)'
7 | 根据假设, (a3 ... ak + 2)' = a'3 ∨ a'4 .. a'k+2
8 | 所以, 原式最终可化为a'1 ∨ a'2 ∨ ... ∨ a'k+2
9 | 故原命题得证

```

Problem5

设 $(B, \vee, \wedge, \neg, 0, 1)$ 和 $(S, +, *, \neg, 0, 1)$ 是两个布尔代数, f 是 B 到 S 的映射。

证明: 如果对于任意的 $a, b \in B$, 有

1. $f(a \wedge b) = f(a) * f(b)$

2. $f(\bar{a}) = \neg f(a)$

则 f 是一个同态映射。

```

1 | f(a' ∨ b') = f((a ∧ b)') = ¬f(a ∧ b) = ¬(f(a) * f(b)) = ¬f(a) + ¬f(b) = f(a') + f(b')
2 | f(0) = f(1') = ¬f(1) = ¬f(a ∨ a') = ¬(f(a) * f(a')) = ¬f(a) + f(a) = 0^
3 | f(1) = f(a ∨ a') = f(a) * ¬f(a) = 1^
4 | 所以f是一个同态映射。

```

Problem 6

设 $\langle B, \wedge, \vee, ', 0, 1 \rangle$ 是布尔代数, 在 B 上定义二元运算 \oplus , $\forall x, y \in B$ 有

$$x \oplus y = (x \wedge y') \vee (x' \wedge y)$$

证明 $\langle B, \oplus \rangle$ 是交换群, 并且 $\forall x, y, z \in B$ 有

$$x \oplus y \wedge z = (x \wedge z) \oplus (y \wedge z)$$

$$x \wedge (y \oplus z) = (x \wedge y) \oplus (x \wedge z)$$

注记: 这个练习给出了布尔代数上的环结构。

Problem 7

设 S 是命题逻辑中的全体公式, 在其上定义等价关系 \sim 如下: 称 $\phi \sim \psi$, 如果 $\phi \leftrightarrow \psi$ 是重言式。

记 S 在 \sim 下的全体等价类为 S/\sim , 试在 S/\sim 上定义 $\wedge, \vee, ', 0, 1$ 使其成为一个布尔代数。

```

1 | ∀ a, b ∈ S, [a] ∧ [b] = [a ∧ b]
2 | ∀ a, b ∈ S, [a] ∨ [b] = [a ∨ b]
3 | ∀ a ∈ S, ¬[a] = [¬a]
4 | 0 = [⊥]
5 | 1 = [⊤]

```

Problem 8

设 $(B, \vee, \wedge, \neg, 0, 1)$ 是一个布尔代数, n 元集合 $A \subseteq B$ 。记 $A^{\wedge\{*\}} = \cap \{X | A \subseteq X \subseteq B, X \text{ 是 } B \text{ 的子布尔代数}\}$ 证明 $A^{\wedge\{*\}}$ 的基数不超过 $2^{\wedge\{n\}}$ 。

。

$A^{\wedge\{*\}}$ 是所有包含 A 的子布尔代数的交集。这意味着 $A^{\wedge\{*\}}$ 包含了所有子布尔代数共有的元素。由于每个子布尔代数至少包含 A 中元素的补元素, $A^{\wedge\{*\}}$ 也必须包含 A 中元素的补元素。

所以, 除了 A 本身的 n 个元素外, $A^{\wedge\{*\}}$ 还可能包含最多 n 个补元素。这意味着 $A^{\wedge\{*\}}$ 的基数最多是 2^{2n} 。

又因为 2^{2n} 总是小于 2^{2^n} , 因为 2^{2^n} 是多项式级别的增长, 而 2^{2^n} 是指数级别的增长。所以 $A^{\wedge\{*\}}$ 的基数不超过 2^{2^n} 。