

平成 13 年 5 月 24 日

教科書 定理 2.6 の証明

新潟工科大学 情報電子工学科 竹野茂治

教科書 p.62 の定理 2.6 の証明はやや不親切で、省略されているものもあるのでここでそれを証明したものを紹介しておく。

公理 1 (ブール代数の公理)

$\oplus, *$ という 2 項演算と $'$ という単項演算が定義されていて、 $0, 1$ という名前の元を含む集合 B が次を満たすとき、それを **ブール代数** であるという。

$$(B_1) \quad a \oplus b = b \oplus a, \quad a * b = b * a \quad (\text{交換則})$$

$$(B_2) \quad a \oplus (b * c) = (a \oplus b) * (a \oplus c), \quad a * (b \oplus c) = (a * b) \oplus (a * c) \quad (\text{分配則})$$

$$(B_3) \quad a \oplus 0 = a, \quad a * 1 = a \quad (\text{単位元})$$

$$(B_4) \quad a \oplus a' = 1, \quad a * a' = 0$$

例えば、集合演算は $\oplus = \cup, * = \cap, A' = \bar{A}, 0 = \emptyset, 1 = U$ に関してブール代数となる。任意のブール代数に対して次が成り立つ。

定理 2 (教科書 定理 2.6)

$$(T_1) \quad a \oplus a = a, \quad a * a = a$$

$$(T_2) \quad a \oplus 1 = 1, \quad a * 0 = 0$$

$$(T_3) \quad a \oplus (a * b) = a, \quad a * (a \oplus b) = a \quad (\text{吸収則})$$

$$(T_4) \quad (a \oplus b) \oplus c = a \oplus (b \oplus c), \quad (a * b) * c = a * (b * c) \quad (\text{結合則})$$

$$(T_5) \quad 0' = 1, \quad 1' = 0$$

$$(T_6) \quad (a \oplus b)' = a' * b', \quad (a * b)' = a' \oplus b' \quad (\text{ド・モルガンの法則})$$

証明

$$(T_1) \quad a \stackrel{(B_3)}{=} a \oplus 0 \stackrel{(B_4)}{=} a \oplus (a * a') \stackrel{(B_2)}{=} (a \oplus a) * (a \oplus a') \stackrel{(B_4)}{=} (a \oplus a) * 1 \stackrel{(B_3)}{=} a \oplus a$$

$*$ の方は双対、つまり \oplus と $*$, 0 と 1 を入れ換えて上と同様に行えばよい。以下の命題についても同様。

$$(T_2) \quad 1 \stackrel{(B_4)}{=} a \oplus a' \stackrel{(B_3)}{=} a \oplus (a' * 1) \stackrel{(B_2)}{=} (a \oplus a') * (a \oplus 1) \stackrel{(B_4)}{=} 1 * (a \oplus 1) \stackrel{(B_3)}{=} a \oplus 1$$

$$(T_3) \quad a \oplus (a * b) \stackrel{(B_3)}{=} (a * 1) \oplus (a * b) \stackrel{(B_2)}{=} a * (1 \oplus b) \stackrel{(T_2)}{=} a * 1 \stackrel{(B_3)}{=} a$$

(T4) 左辺 = L とする。

$$L \stackrel{(B_3)}{=} L * 1 \stackrel{(B_4)}{=} L * (a \oplus a') \stackrel{(B_2)}{=} (L * a) \oplus (L * a')$$

ここで、

$$\begin{aligned} L * a &= \{(a \oplus b) \oplus c\} * a \stackrel{(B_2)}{=} \{(a \oplus b) * a\} \oplus (c * a) \stackrel{(T_3)}{=} a \oplus (c * a) \stackrel{(T_3)}{=} a, \\ L * a' &= \{(a \oplus b) \oplus c\} * a' \stackrel{(B_2)}{=} \{(a \oplus b) * a'\} \oplus (c * a'), \\ (a \oplus b) * a' &\stackrel{(B_2)}{=} (a * a') \oplus (b * a') \stackrel{(B_4)}{=} 0 \oplus (b * a') \stackrel{(B_3)}{=} b * a' \end{aligned}$$

より、

$$L * a' = (b * a') \oplus (c * a') = (b \oplus c) * a'$$

ゆえに

$$\begin{aligned} L &= (L * a) \oplus (L * a') \\ &= a \oplus \{(b \oplus c) * a'\} \stackrel{(B_2)}{=} \{a \oplus (b \oplus c)\} * (a \oplus a') \stackrel{(B_4)}{=} \{a \oplus (b \oplus c)\} * 1 \\ &\stackrel{(B_3)}{=} a \oplus (b \oplus c) \end{aligned}$$

(T_5) (B_4) で $a = 0$ とすると $0 \oplus 0' = 1$ で、(B_3) より $0 \oplus 0' = 0'$

(T_6) これを示す前に、まず次を示す。

(T_7) $x \oplus a = 1$ かつ $x * a = 0$ ならば $x = a'$

$$\begin{aligned} x &\stackrel{(B_3)}{=} 1 * x \stackrel{(B_4)}{=} (a \oplus a') * x \stackrel{(B_2)}{=} (a * x) \oplus (a' * x) = 0 \oplus (a' * x) \\ &\stackrel{(B_3)}{=} a' * x \stackrel{(B_3)}{=} a' * (0 \oplus x) \stackrel{(B_4)}{=} a' * \{(a * a') \oplus x\} \\ &\stackrel{(B_2)}{=} a' * \{(a \oplus x) * (a' \oplus x)\} = a' * \{1 * (a' \oplus x)\} \stackrel{(B_3)}{=} a' * (a' \oplus x) \\ &\stackrel{(T_3)}{=} a' \end{aligned}$$

これを用いると、 $R = a' * b'$ に対して

$$R \oplus (a \oplus b) = 1 \text{ かつ } R * (a \oplus b) = 0$$

を示せばよいことになる。

$$\begin{aligned} R \oplus (a \oplus b) &= (a' * b') \oplus (a \oplus b) \stackrel{(T_4)}{=} \{(a' * b') \oplus a\} \oplus b \stackrel{(B_2)}{=} \{(a' \oplus a) * (b' \oplus a)\} \oplus b \\ &\stackrel{(B_4)}{=} \{1 * (b' \oplus a)\} \oplus b \stackrel{(B_3)}{=} (a \oplus b') \oplus b \stackrel{(T_4)}{=} a \oplus (b' \oplus b) \stackrel{(B_4)}{=} a \oplus 1 \stackrel{(T_2)}{=} 1, \\ R * (a \oplus b) &= (a' * b') * (a \oplus b) \stackrel{(T_4)}{=} \{a' * (a \oplus b)\} * b' \stackrel{(B_2)}{=} \{(a' * a) \oplus (a' * b)\} * b' \\ &\stackrel{(B_4)}{=} \{0 \oplus (a' * b)\} * b' \stackrel{(B_3)}{=} (a' * b) * b' \stackrel{(T_4)}{=} a' * (b * b') \stackrel{(B_4)}{=} a * 0 \stackrel{(T_2)}{=} 0 \end{aligned}$$

■

この証明中でも使ったものも含むが、次が成り立つこともいえる。

定理 3

(T_7) $x \oplus a = 1$ かつ $x * a = 0$ ならば $x = a'$

(T_8) $a \oplus b = 0$ ならば $a = b = 0$, $a * b = 1$ ならば $a = b = 1$

証明

(T_7) は前証明中に示したので、(T_8) の前半のみ示す (後半は双対)。

$$a \stackrel{(T_3)}{=} a * (a \oplus b) = a * 0 \stackrel{(T_2)}{=} 0$$

b も同様。 ■