

真值表在證明集論等式上之應用

黃毅英

在證明集論上的等式時，一般是利用一些已知的定律加以簡化，最後得到證明的。這些定理包括：

等幂律	$A \cap A = A, A \cup A = A$
交换律	$A \cap B = B \cap A,$ $A \cup B = B \cup A$
结合律	$A \cap (B \cap C) = (A \cap B) \cap C$ $A \cup (B \cup C) = (A \cup B) \cup C$
分配律	$A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$ $A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$
恒等律	$A \cap X = A, A \cap \phi = \phi,$ $A \cup X = X, A \cup \phi = A$
餘集律	$X' = \phi, \phi' = X, (A')' = A$ $(A \cap B)' = A' \cup B',$ $(A \cup B)' = A' \cap B'$
摩根律	$A \subset X \Leftrightarrow A \cup B = B \Leftrightarrow A \cap B = A$
吸收律	$\therefore A \cup (A \cap B) = A = A \cap (A \cup B)$

這裏， $A, B, C \subset X$ 而 M' 表 $X \setminus M$ 。

而這些定律則是透過符號邏輯由定義逐步推出的。不過，這種運用定律證等式的方法每每是同學們最感頭痛的。例如，證明

- (1) $((A \cup B) \cap (A \cap B)') \cap ((A \cap C) \cap B')'$
 $= ((A \cap B')' \cup (B \cap A')) \cap (A \cap C')$
- (2) 若 $A \subset B$ ，則
 $((A \setminus B) \cup (B \setminus A)) \setminus (A \cap C) = B \setminus A$
- (3) 若 $M \Delta N$ 表 $(M \setminus N) \cup (N \setminus M)$ ，則
 $A \Delta (B \Delta C) = (A \Delta B) \Delta C$

等，就以(3)而言，一般的證法如下。設 $A, B, C \subset X$ 而以 M' 表 $X \setminus M$ ，

$$\begin{aligned} & A \Delta (B \Delta C) \\ &= (A \setminus (B \Delta C)) \cup ((B \Delta C) \setminus A) \quad (\text{定義}) \\ &= (A \cap (B \Delta C)') \cup ((B \Delta C) \cap A') \\ &= (A \cap ((B \setminus C) \cup (C \setminus B))') \\ &\quad \cup (((B \setminus C) \cup (C \setminus B)) \cap A') \quad (\text{定義}) \\ &= (A \cap ((B \cap C') \cup (C \cap B')')) \\ &\quad \cup (((B \cap C') \cup (C \cap B')) \cap A') \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= (A \cap (B' \cup C) \cap (C' \cup B)) \\
&\quad \cup (((B \cap C') \cup (C \cap B')) A') \quad (\text{摩根律}) \\
&= (A \cap B \cap B') \cup (A \cap B \cap C) \\
&\quad \cup (A \cap B' \cap C') \cup (A \cap C \cap C') \\
&\quad \cup (A' \cap B \cap C') \cup (A' \cap B' \cap C) \quad (\text{分配律}) \\
&= (A \cap B \cap C) \cup (A \cap B' \cap C') \\
&\quad \cup (A' \cap B \cap C') \cup (A' \cap B' \cap C) \quad (\text{餘集律})
\end{aligned}$$

這便將左邊化成「CNF」(Canonical Normal Form — 正交形成)。同理，

$$\begin{aligned}
&(A \Delta B) \Delta C \\
&= ((A \Delta B) \setminus C) \cup (C \setminus (A \Delta B)) \quad (\text{定義}) \\
&= ((A \Delta B) \cap C') \cup (C \cap (A \Delta B)') \\
&= (((A \setminus B) \cup (B \setminus A)) \cap C') \\
&\quad \cup (C \cap ((A \setminus B) \cup (B \setminus A))') \quad (\text{定義}) \\
&= (((A \cap B') \cup (B \cap A')) \cap C') \\
&\quad \cup (C \cap ((A \cap B') \cup (B \cap A))') \\
&= (((A \cap B') \cup (B \cap A')) \cap C') \\
&\quad \cup (C \cap (A' \cup B) \cap (B' \cup A)) \quad (\text{摩根律}) \\
&= (A \cap B' \cap C') \cup (A' \cap B \cap C') \\
&\quad \cup (A \cap A' \cap C) \cup (A \cap B \cap C) \\
&\quad \cup (A' \cap B' \cap C) \cup (B \cap B' \cap C) \quad (\text{分配律}) \\
&= (A \cap B \cap C) \cup (A \cap B' \cap C') \\
&\quad \cup (A' \cap B \cap C') \cup (A' \cap B' \cap C) \quad (\text{餘集律})
\end{aligned}$$

故此，左右邊相等。

當然，另一種證明方法是利用維恩圖 (Venn diagram)。不過，一般認為，維恩圖證法不夠嚴緊，且當集合數量較多時，繪畫上會出現困難。可是，維恩圖的精神，是將各集分解成區域 (region) 去考慮。真值表與之便有異曲同工之妙了。

受到這個啟發，我們可利用真值表去證明任何集合上複雜的等式。以(1)為例，要證左右相等，即要證

$$x \in \text{左邊} \Leftrightarrow x \in \text{右邊}$$

若以 p , q , r 分別表「 $x \in A$ 」、「 $x \in B$ 」、「 $x \in C$ 」， $x \in \text{左邊}$ 等價於

$$((p \vee q) \wedge \sim(p \wedge q)) \wedge \sim((p \wedge r) \wedge \sim q)$$

而 $x \in \text{右邊}$ 等價於

$$((p \wedge \sim q) \vee (q \wedge \sim p)) \wedge \sim(p \wedge r)$$

由兩者之真值表，即可證得兩命題等價：

p	q	r	$((p \vee q) \wedge \sim(p \wedge q)) \wedge \sim((p \wedge r) \wedge \sim q)$	$((p \wedge \sim q) \vee (q \wedge \sim p)) \wedge \sim(p \wedge r)$
T	T	T	F	F
T	T	F	F	F
T	F	T	F	F
T	F	F	T	T
F	T	T	T	T
F	T	F	T	T
F	F	T	F	F
F	F	F	F	F

這種技巧，對如(2)之條件性等式依舊適用。先用 $M \setminus N = M \cap N'$ 將左右邊簡化如

$$\begin{aligned}
&((A \cap B') \cup (B \cap A')) \\
&\cap (A \cap C)' = B \cap A'
\end{aligned}$$

再以上述的 p , q , r 作出真值表。由於 $A \subset B$ ，故應將第三、四行刪去，即得兩邊等價而證畢。

p	q	r	$((p \wedge \sim q) \vee (q \wedge \sim p)) \wedge \sim(p \wedge r)$	$q \wedge \sim p$
T	T	T	F	F
T	T	F	F	F
T	F	T	—	—
T	F	F	—	—
F	T	T	T	T
F	T	F	T	T
F	F	T	F	F
F	F	F	F	F

此法不只可用作證明等式，亦可以之簡化式子。如，簡化

$$(C \setminus (A \cup (C \setminus B))) \cup (A \cap B \cap C)。$$

即

$$(C \cap (A \cup (C \cap B'))) \cup (A \cap B \cap C)。$$

又作出真值表。由於第一及第五行分別相對於 $p \wedge q \wedge r$ 及 $\sim p \wedge q \wedge r$ ，故原式等於

$$\begin{aligned}
 & (A \cap B \cap C) \cup (A' \cap B \cap C) \quad (\text{CNF}) \\
 & = (A \cup A') \cap B \cap C \quad (\text{分配律}) \\
 & = B \cap C \quad (\text{餘集律})
 \end{aligned}$$

p	q	r	$(r \wedge \sim(p \vee(r \wedge \sim q))) \vee(p \wedge q \wedge r)$
T	T	T	T
T	T	F	F
T	F	T	F
T	F	F	F
F	T	T	T
F	T	F	F
F	F	T	F
F	F	F	F

對於(3)，我們當然可以先利用 $M \Delta N = (M \cap N') \cup (M' \cap N)$ 加以簡化，然後作真值表。一個簡單快捷的方法是先以真值表定義命題運算 *，以配合集合的 Δ ，如下：

s	t	$s * t$
T	T	F
T	F	T
F	T	T
F	F	F

再作 $(p * q) * r$ 及 $p * (q * r)$ 之真值表作比較。

p	q	r	$(p * q) * r$	$p * (q * r)$
T	T	T	F	T
T	T	F	F	F
T	F	T	T	F
T	F	F	T	T
F	T	T	T	F
F	T	F	F	F
F	F	T	T	T
F	F	F	F	F
步驟		1	2	2 1

故有 $(A \Delta B) \Delta C = A \Delta (B \Delta C)$ 。今再舉一例。對於 $A \subset X$ ，以 χ_A 表其特徵函數：

$$\chi_A(x) = \begin{cases} 0, & x \notin A \\ 1, & x \in A \end{cases}$$

定義 $\chi_H * \chi_K$ 為 $\chi_H * \chi_K(x) = \chi_H(x) + \chi_K(x) - 2\chi_H(x)\chi_K(x)$ ，求證 $\chi_H * \chi_K = \chi_{H \Delta K}$ ，其中 A 為 X 中某子集。

將 H, K 分成四份考慮：

$x \in H$	$x \in K$	$\chi_H(x) * \chi_K(x)$
T	T	= 1 + 1 - 2 = 0
T	F	= 1 + 0 - 0 = 1
F	T	= 1 + 0 - 0 = 1
F	F	= 0 + 0 - 0 = 0

故 $\chi_H(x) * \chi_K(x) = \chi_{H \Delta K}$ 。

參考文獻

- 黃毅英《集合論之練習》(*Exercises in the Language of Sets*) 宏豐出版社，1981 香港。
- 黃毅英《作為語言之集合論》(*Set Theory as a Language*)，香港數理教育學會會刊，1980 香港。
- 黃毅英《真值表的更多一些應用》(*Some More Applications of the Truth Table*)，數學通報，1985 香港。

—本文作者任職於香港數理教育學會—