

筆筒問題探討

陳清瑛

一、前言：

在競賽理論 (Game Theory) 中，有一個有趣的問題如下，吾人不妨稱之為筆筒問題。設有兩個筆筒各放置 a , b 枝筆，現有甲、乙二人輪流自二筒中之任一筒，每次至少取一枝筆，但至多取 ℓ 枝筆 ($\ell \leq a$, $\ell \leq b$)，規定最後將筆全部取出者勝利。問當 a , b 有什麼關係時，可得結論為：先取者必有獲勝之策略。

對於不太大的定值 a , b 吾人一般可利用圖形學的理論來討論處理，可是其一般化問題却令人困擾，因此，本文的目的乃在於冀望能提供一個明確的、理論的解決方式。

二、競賽圖形：

欲討論筆筒問題，我們必須將競賽的全部過程畫成一個有向圖形，此圖形稱為競賽圖形 [2]。若第一個筆筒與第二個筆筒中分別放有 a , b 枝筆，則記之為 (a, b) ，稱之為競賽圖形的“起點”，比賽終了之點，稱為競賽圖形的“終點”。

定義：在競賽圖形中，若一個頂點為

- ① 比賽終了之點 或
- ② 自該點出發之有向線段之端點均為敗點
則此點稱為勝點。而與勝點相鄰之點稱為敗點。

定義：設頂點集合 K 是有向圖形 G 之頂點集合 $V(G)$ 的一個部分集合。若 K 滿足下列二條件：

- (1) K 中任意二頂點均不相鄰；
- (2) 每一個 $V(G)$ 中之頂點 v ，若 $v \in K$ ，則必有一個有向邊由 v 到 K 中之某一頂點
則稱 K 為 G 的核 (kernel)。

定理：全部勝點所成的集合為競賽圖形之核，記為

K 。

證明：見 [2]。

定理：若起點在核中，則後取點必有勝利之策略。

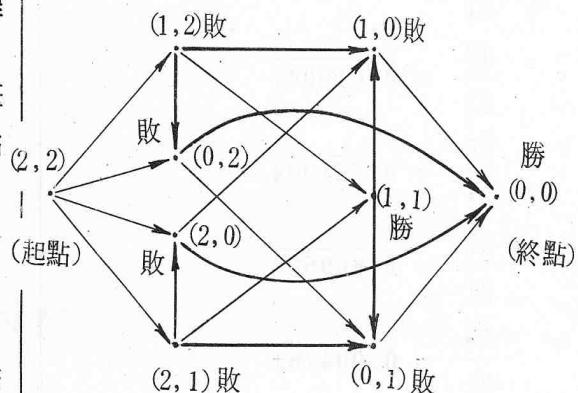
證明：見 [2]。

定理：若起點不在核中，則先取者必有勝利之策略。

證明：見 [2]。

例：設有兩個筆筒，各放兩枝筆，現有甲、乙兩人輪流自二筒中之任一筒，每次至少取一枝筆，但至多取二枝筆，規定最後將筆全部取出者勝利，試求其結論。

解：利用競賽圖形表之如下：



依定義知終點 $(0, 0)$ 為勝點，而 $(1, 0)$, $(0, 1)$, $(2, 0)$, $(0, 2)$ 均與勝點 $(0, 0)$ 相鄰，(各有一有向線段進入 $(0, 0)$)，故皆為敗點，又自 $(1, 1)$ 出發之有向線之端點 $(1, 0)$, $(0, 1)$ 均為敗點，故 $(1, 1)$ 為勝點。

同法討論，得知 $(1, 2)$, $(2, 1)$ 均為敗點而 $(2, 2)$ 為勝點。故

$$K = \{(2, 2), (1, 1), (0, 0)\}$$

又起點 $(2, 2) \in K$ ，所以，後取者有勝利之策略。

三、理論演繹：

在以下的討論中，吾人均假設每人每次僅可自一筒中，至少取出一枝筆，至多取出 ℓ 枝筆，且規定最後將筆全部取出者得勝。

引理 1：若 $(k, k) \in K$ ，則 $(k+1, k+1) \in K$ ， $\forall k \in \mathbb{N} \cup \{0\}$ ，其中
 $k+1 \leq \min\{a, b\}$

證：以歸納法原理證之。

當 $(k, k) = (0, 0) \in K$ 時，僅有 $(1, 0), (2, 0), \dots, (\ell, 0)$ 及 $(0, 1), (0, 2), \dots, (0, \ell)$ 。這 2ℓ 個頂點出發的有向線段可到達 $(0, 0)$ 。依定義知此 2ℓ 個頂點均為敗點。而由 $(1, 1)$ 出發僅可到達 $(1, 0), (0, 1)$ 二頂點，此二頂點均為敗點，故 $(1, 1) \in K$ ，即原式為真。

現假設當 $1 \leq k \leq n-1$ 時，原式均成立。

吾人欲證：若 $(n, n) \in K$ ，

則 $(n+1, n+1) \in K$ ，其中
 $n+1 \leq \min\{a, b\}$

今僅有 $(n, n+i), (n+i, n)$ ， $i = 1, 2, \dots, \ell$

這 2ℓ 個頂點出發的有向線段可到達 (n, n) 而 $(n, n) \in K$

故 $(n, n+i), (n+i, n)$ ， $i = 1, 2, \dots, \ell$ 均為敗點

又由 $(n+1, n+1)$ 出發之點，至多可能到達下列 2ℓ 個頂點：

$(n+1, n), (n+1, n-1), \dots,$
 $(n+1, n-\ell+1)$
 $(n, n+1), (n-1, n+1), \dots,$
 $, (n-\ell+1, n+1)$

其中 $n-\ell+1 \geq 0$

而 $(n, n) \in K$ ，故 $(n+1, n) \notin K$ ；
 $(n-1, n-1) \in K$ ，故 $(n+1, n-1) \notin K$ ；
 \dots
 $(n-\ell+1, n-\ell+1) \in K$ ，
 故 $(n+1, n-\ell+1) \notin K$

同理 $(n, n+1), (n-1, n+1), \dots, (n-\ell+1, n+1)$ 均為敗點
 故 $(n+1, n+1) \in K$

引理 2：若 $(0, 0) \in K$ ，則

$(k, k-(\ell+1)) \in K$ ，

$(k-(\ell+1), k) \in K$ ，

$\forall k \geq \ell+1, k \leq \max\{a, b\}$

證：吾人僅需證明 $(k, k-(\ell+1)) \in K$

當 $k = \ell+1$ 時，

$(k, k-(\ell+1)) = (\ell+1, 0)$

因 $(0, 0) \in K$ ，依引理 1 知

$(1, 1) \in K, \dots, (\ell+1, \ell+1) \in K$

而 $(\ell+1, \ell+1) \in K$ 推演得

$(\ell+1, \ell), (\ell+1, \ell-1), \dots, (\ell+1, 1)$ 均為敗點

現 $(\ell+1, \ell+1)$ 不能到達 $(\ell+1, 0)$ ，且由 $(\ell+1, 0)$ 出發至多僅可到達 $(\ell, 0), (\ell-1, 0), \dots, (1, 0)$ 而

$(\ell, \ell) \rightarrow (\ell, 0)$
 $(\ell-1, \ell-1) \rightarrow (\ell-1, 0)$
 \dots

$(1, 1) \rightarrow (1, 0)$

其中 $(\ell, \ell) \in K, \dots, (1, 1) \in K$
 故 $(\ell, 0), (\ell-1, 0), \dots, (1, 0)$ 均為敗點

所以，依定義知 $(\ell+1, 0)$ 為勝點，亦即當 $k = \ell+1$ 時，原式為真。

其次，設 $k = \ell+1, \ell+2, \dots, \ell+n$ 時，原式均成立。

吾人欲證 $k = \ell+n+1$ 時，原式亦成立

因 $(0, 0) \in K$ ，依引理 1 知

$(1, 1) \in K, (2, 2) \in K, \dots, (\ell+n+1, \ell+n+1) \in K$

又因 $(\ell+n+1, \ell+n+1) \in K$ ，
 故 $(\ell+n+1, \ell+n), (\ell+n+1, \ell+n-1), \dots, (\ell+n+1, n+1)$ 均為敗點。

現 $(\ell+n+1, \ell+n+1)$ 不能到達 $(\ell+n+1, n)$ 且由 $(\ell+n+1, n)$

出發，至多僅可能到達 $(\ell + n, n)$,
 $(\ell + n - 1, n)$, ..., $(n + 1, n)$ 及
 $(\ell + n + 1, n - 1)$, $(\ell + n + 1,$
 $n - 2)$, ..., $(\ell + n + 1, n - \ell)$
 而 $(\ell + n, \ell + n) \rightarrow (\ell + n, n)$
 $(\ell + n - 1, \ell + n - 1) \rightarrow (\ell + n$
 $- 1, n)$

$(n + 1, n + 1) \rightarrow (n + 1, n)$
 因 $(\ell + n, \ell + n) \in K$, $(\ell + n - 1,$
 $\ell + n - 1) \in K$, ..., $(n + 1, n + 1)$
 $\in K$, 故(1) $(\ell + n, n)$, $(\ell + n - 1, n)$
 , ..., $(n + 1, n)$ 均為敗點
 又 $(\ell + n + 1, n - 1) \rightarrow (\ell + n, n -$
 $1)$

其中 $(\ell + n) - (\cancel{n} - 1) = \ell + 1$
 $(\ell + n + 1, n - 2) \leftarrow (\ell + n - 1,$
 $n - 2)$

其中 $(\ell + n - 1) - (n - 2) = \ell + 1$
 $(\ell + n + 1, n - \ell) \rightarrow (n + 1, n - \ell)$
 其中 $(n + 1) - (n - \ell) = \ell + 1$
 依歸納法假設知 $(\ell + n, n - 1)$, ...,
 $(n + 1, n - \ell)$ 均為勝點，故
 (2) $(\ell + n + 1, n - 1)$, $(\ell + n + 1,$
 $n - 2)$, ..., $(\ell + n + 1, n - \ell)$ 均
 為敗點。

由(1), (2)知 $(\ell + n + 1, n)$ 為勝點
 即：當 $k = \ell + n + 1$ 時，原命題亦成立
 故： $(0, 0) \in K \Rightarrow (k, k - (\ell + 1))$
 $\in K$
 $\forall k \geq \ell + 1, k \leq \max \{a, b\}$

引理 3：若 $(0, 0) \in K$ ，則 $(m(\ell + 1),$
 $0) \in K$, $(0, m(\ell + 1)) \in K$,
 $\forall m \in \mathbb{N} \cup \{0\}$, $m(\ell + 1) \leq \max \{a, b\}$

證：吾人僅需證明 $(m(\ell + 1), 0) \in K$
 當 $m = 0$ 時， $(m(\ell + 1), 0)$ 即
 $(0, 0)$ ，顯然成立。
 當 $m = 1$ 時，依引理 2 之證明的第一部分，可

得 $(\ell + 1, 0) \in K$
 現設 $m = n$ 時，原式為真，即
 $(n(\ell + 1), 0) \in K$ 故
 $(n(\ell + 1) + 1, 0)$, ...,
 $(n(\ell + 1) + \ell, 0)$ 均為敗點(1)
 又由 $((n + 1)(\ell + 1), 0)$ 出發，
 至多可能到達下列各頂點：

$((n + 1)(\ell + 1) - 1, 0)$
 $= (n(\ell + 1) + \ell, 0)$
 $((n + 1)(\ell + 1) - 2, 0)$
 $= (n(\ell + 1) + (\ell - 1), 0)$
 \dots
 $((n + 1)(\ell + 1) - \ell, 0)$
 $= (n(\ell + 1) + 1, 0)$

由(1)知，均為敗點。

故 $((n + 1)(\ell + 1), 0)$ 為勝點，
 即當 $m = n + 1$ 時，原命題亦成立。依歸納法
 原理得證。

引理 4：若 $(0, 0) \in K$ ，則 $(k,$

$k - m(\ell + 1)) \in K$, $(k -$
 $m(\ell + 1), k) \in K$
 $\forall k, m \in \mathbb{N} \cup \{0\}$ ，其中
 $k - m(\ell + 1) \geq 0$ ，
 $k \leq \max \{a, b\}$

證：(1) 首定固定 m ，證明 $(k, k - m(\ell + 1))$
 $\in K$, $\forall k \in \mathbb{N} \cup \{0\}$ ，其中
 $k - m(\ell + 1) \geq 0$ ，
 $k \leq \max \{a, b\}$
 當 $k = m(\ell + 1)$ 時
 $(k, k - m(\ell + 1))$

$= (m(\ell + 1), 0)$ ，
 依引理 3 知 $(m(\ell + 1), 0) \in K$
 現假設當 $k = m(\ell + 1)$, ...,
 $m(\ell + 1) + n$ 時，原命題均成立。
 即： $(m(\ell + 1) + i, i) \in K$,

$i = 0, 1, 2, \dots, n$

欲證： $(m(\ell + 1) + (n + 1),$
 $(n + 1)) \in K$
 因由 $(m(\ell + 1) + (n + 1),$
 $(n + 1))$ 出發，至多可到達

$(m(\ell+1)+n, n+1), \dots,$
 $(m(\ell+1)+n-\ell+1, n+1)$
 及 $(m(\ell+1)+(n+1), n), \dots,$
 $(m(\ell+1)+(n+1), n-\ell+1)$ 這 2ℓ 個頂點。

而 $(m(\ell+1)+n, n+1)$
 $\rightarrow (m(\ell+1)+n, n)$
 $(m(\ell+1)+n-1, n+1)$
 $\rightarrow (m(\ell+1)+(n-1),$
 $(n-1))$
 \dots
 $(m(\ell+1)+n-\ell+1, n+1)$
 $\rightarrow (m(\ell+1)+(n-\ell+1),$
 $(n-\ell+1))$
 $(m(\ell+1)+(n+1), n)$
 $\rightarrow (m(\ell+1)+n, n)$
 $(m(\ell+1)+(n+1), n-1)$
 $\rightarrow (m(\ell+1)+(n-1),$
 $(n-1))$
 \dots
 $(m(\ell+1)+(n+1),$
 $n-\ell+1)$
 $\rightarrow (m(\ell+1)+(n-\ell+1),$
 $(n-\ell+1))$

依歸納法假設知 $(m(\ell+1)+n, n), \dots, (m(\ell+1)+(n-\ell+1), (n-\ell+1))$ 均為勝點，故 $(m(\ell+1)+n, n+1), \dots, (m(\ell+1)+n-\ell+1, n+1)$ 及 $(m(\ell+1)+(n+1), n), \dots, (m(\ell+1)+(n+1), n-\ell+1)$ 均為敗點。故

$(m(\ell+1)+(n+1), (n+1)) \in K$

即：當 $k = m(\ell+1)+(n+1)$ 時，原命題亦成立，故得證(1)。

(2) 其次，固定 k ，證明 $(k, k-m(\ell+1)) \in K, \forall m \in N \cup \{0\}$

其中 $k-m(\ell+1) \geq 0$ ，
 $k \leq \max\{a, b\}$

當 $m=0$ 時，原式為 (k, k) ，件引理

1 知 $(k, k) \in K$

當 $m=1$ 時，依引理 2 亦成立（其中 $k-(\ell+1) \geq 0$ ）

現假設 $m=0, 1, 2, \dots, n$ 時，

原命題均為真（其中 $k-m(\ell+1) \geq 0$ ）

考慮 $m=n+1, k-m(\ell+1) \geq 0$

時之情況

因由 $(k, k-(n+1)(\ell+1))$ 出發，至多可到達下列 2ℓ 個頂點。

即： $(k-1, k-(n+1)(\ell+1)), \dots, (k-\ell, k-(n+1)(\ell+1))$ 及 $(k, k-(n+1)(\ell+1)-1), \dots, (k, k-(n+1)(\ell+1)-\ell)$

而 $(k-1, k-(n+1)(\ell+1))$

$\rightarrow (k-1, k-1-n(\ell+1))$

$(k-2, k-(n+1)(\ell+1))$

$\rightarrow (k-2, k-2-n(\ell+1))$
 \dots

$(k-\ell, k-(n+1)(\ell+1))$

$\rightarrow (k-\ell, k-\ell-n(\ell+1))$

$(k, k-(n+1)(\ell+1)-1)$

$\rightarrow (k-1, k-(n+1)(\ell+1)-1)$
 $+1)-1)$

$(k, k-(n+1)(\ell+1)-2)$

$\rightarrow ((k-2), k-(n+1)(\ell+1)-2)$
 $(\ell+1)-2)$
 \dots

$(k, k-(n+1)(\ell+1)-\ell)$

$\rightarrow (k-\ell, k-(n+1)(\ell+1)-\ell)$

由第(1)部分知

$(k-1, k-1-n(\ell+1)), \dots, (k-\ell, k-\ell-n(\ell+1))$

及 $(k-1, k-(n+1)(\ell+1)-1), \dots, (k-\ell, k-(n+1)(\ell+1)-\ell)$ 均為勝點，故

$(k-1, k-(n+1)(\ell+1)), \dots, (k-\ell, k-(n+1)(\ell+1))$

及 $(k, k-(n+1)(\ell+1))$ 均為敗點。

固然小於 2^7 ，但 $2 \times 3 \times 5$ 並不小於 $2^3 \times 3$ 。所以「含 8 個正因數的最小自然數」是 $2^3 \times 3$ 而不是 $2 \times 3 \times 5$ 。

$(\ell + 1) - 1), \dots, (k, k - (n + 1)(\ell + 1) - \ell)$ 均為敗點，
所以 $(k, k - (n + 1)(\ell + 1)) \in K$

即：當 $m = n + 1$ 時，原命題亦成立，故得證(2)。

依(1), (2)知 當 $(0, 0) \in K$ 時，
 $(k, k - m(\ell + 1)) \in K$,
 $\forall k, m \in \mathbb{N} \cup \{0\}$

其中 $k - m(\ell + 1) \geq 0$,
 $k \leq \max\{a, b\}$

四、結論：

在前述規定之下，經由上面討論得知：

定理：若存在 $m \in \{0, 1, 2, \dots\}$ ，使得
 $|a - b| = m(\ell + 1)$ 成立，則 (a, b) 必為勝點。即後取者有勝利的策略；否則，先取者有勝利的策略。

於實際競賽中，首先應檢查 $|a - b|$ 之值，以決定該先取或後取，而立於不敗之地，其次，在競賽過程中的每一策略均應來自核中之元素，如此，自能獲勝。

五、運用：

例 1：設 $a = b = 3, \ell = 2$

解：依題意知 $(0, 0) \in K$ ，由引理 1

$$(0, 0) \in K \Rightarrow (1, 1) \in K$$

$$\Rightarrow (2, 2) \in K \Rightarrow (3, 3) \in K$$

又因 $(3, 3) \in K, \ell = 2$

$$\text{故 } (3, 3 - (2 + 1)) = (3, 0) \in K,$$

$$(3 - (2 + 1), 3) = (0, 3) \in K$$

所以

$$K = \{(3, 3), (2, 2), (1, 1), (0, 0), (3, 0), (0, 3)\}$$

現因 $(3, 3) \in K$ ，故後取者有勝利之策略。

例 2：設 $a = 2, b = 3, \ell = 2$

解：依引理 1 知 $(0, 0), (1, 1), (2, 2)$ 均屬於 K 。

依引理 2 知 $(3 - (2 + 1), 3) = (0, 3) \in K$

故 $K = \{(2, 2), (1, 1), (0, 0), (0, 3)\}$

而 $(2, 3) \notin K$ ，故先取者有勝利之策略。

例 3：設 $a = b = 4, \ell = 2$

解： $K = \{(4, 4), (3, 3), (2, 2), (1, 1), (0, 0), (4, 1), (1, 4), (3, 0), (0, 3)\}$

而 $(4, 4) \in K$ ，故後取者有勝利之策略。

例 4：設 $a = b = 5, \ell = 2$

解： $K = \{(5, 5), (4, 4), (3, 3), (2, 2), (1, 1), (0, 0), (5, 2), (2, 5), (4, 1), (1, 4), (3, 0), (0, 3)\}$

因 $(5, 5) \in K$ ，故後取者有勝利之策略。

例 5：設 $a = 9, b = 4, \ell = 2$

解： $K = \{(4, 4), (3, 3), (2, 2), (1, 1), (0, 0), (9, 3), (9, 0), (8, 2), (7, 4), (7, 1), (6, 3), (6, 0), (5, 2), (4, 1), (1, 4), (3, 0), (0, 3)\}$

因 $(9, 4) \notin K$ ，故先取者有勝利之策略。

例 6：設 $a = 9, b = 4, \ell = 3$

解： $K = \{(4, 4), (3, 3), (2, 2), (1, 1), (0, 0), (9, 1), (8, 4), (8, 0), (7, 3), (6, 2), (5, 1), (4, 0), (0, 4)\}$

因 $(9, 4) \notin K$ ，故先取者有勝利之策略。

六、致謝：

本文承蒙國立臺灣師範大學數學系教授吳森原博士之指導，謹此致謝。

七、參考資料：

- (1) 吳森原；“優選理論”（講稿）

- | | |
|--|---|
| (2) N. Deo; "Graph Theory with applications to engineering and computer Science", Prentice-Hall, Inc., 1974, Chapter 14. | (4) C.A. Smith; "Graphs and composite games", Journal Combinatorial Theory, Vol I, 1966, 51 ~ 81. |
| (3) M. Gardner; "Mathematical games", Sci. Am. Vol. 226, No. 1, 1972, 104 ~ 107. | 本文作者現任教於省立馬公高中 |