

“幫蜜蜂一個忙”——一個數學趣味問題探討

～狷夫～

臺北縣立土城國中

一、前言：

偶然翻閱舊期刊，在科教月刊第二十二期〔1〕中“數學應用與實際問題”一文裡，對陳教授舉出的十一個數學應用問題，發生了極大的興趣。筆者於敬佩該文的精彩論析之餘，特對“問題10”的別具教育性與“高度的數學興趣”多所鍾情。以下謹就個人粗略探討所得，提出一點“心得報告”，或聊可做為諸君補充教材的參考。本文所著意的是問題解法的探索。雖然問題本身與真實世界的真正關係已然脫離，筆者相信，在教學上仍有它的益處的。

二、問題轉錄：〔1：P32，問題10〕

有一隻蜜蜂與一小塊糖分別在一三角形的內部兩個不同的位置。這隻蜜蜂想要到這塊糖上。設這隻蜂到這塊糖之前，必要接觸到這三角形的三個邊。試問在這個條件下，那條路線最短？

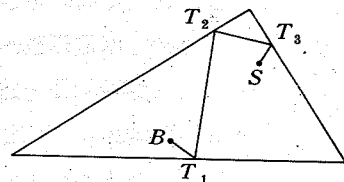
三、本文：

首先我們將問題改述為“一三角形內部任意兩點，自一點與三邊上的點先作連線，再到達另一點的最短路徑為何？”

如右圖：

路徑 $B-T_1-T_2-T_3-S$ 即隨意選擇之一例。

如何能求得最短路徑呢？我們發覺，如果將問題適當簡化，從：



- (a) 一直線外兩點與線上某點作連線，所得的最短路徑為何？
- (b) 一角（兩射線）內部兩點，自一點與兩邊作連線再到達另一點的最短路徑為何？

先就以上(a)，(b)兩種情形加以探討如下：

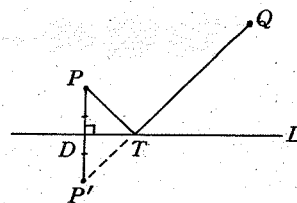
- (a) 直線的情形：直線 L ，線外兩點 P 、 Q 。

- (1) 取定法：1. 作 $\overrightarrow{PD} \perp L$ ，取 $\overline{PD} = \overline{DP'}$ 。
 2. 連接 $\overline{P'Q}$ ，與 L 交於 T 點。
 3. 路徑 $P-T-Q$ 即為所求。

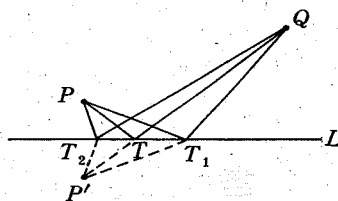
(2) 說明：如圖(a)-(2)， T_1 、 T_2 表不同於連接點 T 之二例。

因 $\overline{PT} = \overline{P'T}$ ， $\overline{PT_1} = \overline{P'T_1}$ ， $\overline{PT_2} = \overline{P'T_2}$
 $\overline{P'T_1} + \overline{T_1Q} > \overline{P'Q}$ 且 $\overline{P'T_2} + \overline{T_2Q} > \overline{P'Q}$
 (三角形兩邊長的和大於第三邊長。)

而 $\overline{P'T_1} + \overline{T_1Q}$ 與 $P-T_1-Q$ 之路線等長，
 $\overline{P'T_2} + \overline{T_2Q}$ 與 $P-T_2-Q$ 之路線等長，
 $\overline{P'Q}$ 與 $P-T-Q$ 之路線等長。



圖(a)-(1)



圖(a)-(2)

(b) 角的情形：一角的兩邊 L 、 M ，角內兩點 P 、 Q 。

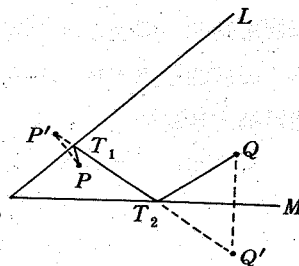
- (1) 取定法：1. 將兩邊 L 、 M 視為二鏡面，兩點 P 、 Q 就較近邊分別作映像點 P' 、 Q' 。
 2. 連接 $\overline{P'Q'}$ ，與 L 交於 T_1 ，與 M 交於 T_2 。
 3. 路徑 $P-T_1-T_2-Q$ 即為所求。

(2) 說明：如圖(b)-(2)， $P-T_3-T_4-Q$ 及 $P-T_5-T_6-Q$ 表其他路徑之一般例。以 $P'-T_3-T_4-Q'$ 及 $P'-T_5-T_6-Q'$ 代替，與 $P'-T_1-T_2-Q'$ ($=P-T_1-T_2-Q$) 比較，即可知 $P-T_1-T_2-Q$ 是為最短者 (折線長大於直線長)。

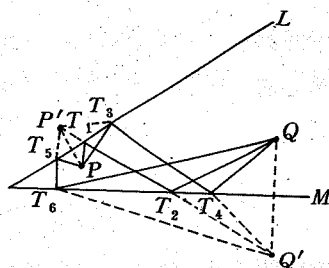
(3) 討論：1. 利用(a)之原理推廣，對兩邊同時作像點，即可定出兩邊上之連接點 T_1 ， T_2 位置。

2. P 、 Q 同時可能對 L 、 M 兩邊作映像，應取距離最小者優先作像點，另點再對另一邊作像點。

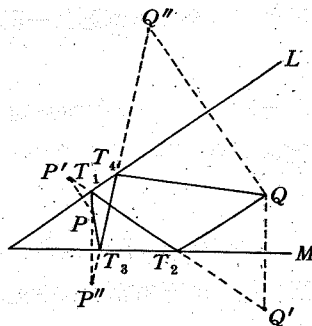
3. 如圖(b)-(3)，比較 P 、 Q 分別與 L 、 M 之距離，知 P 最接近 L ，故選取 L 做 P' ，而 Q 則對 M 做 Q' 。若選取 P'' 及 Q'' 則得 $P-T_3-T_4-Q$ ，但 $\overline{P''Q''} > \overline{P'Q'}$ 。



圖(b)-(1)



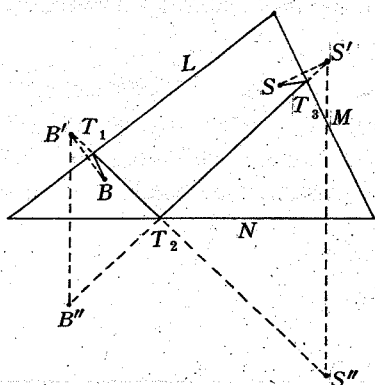
圖(b)-(2)



圖(b)-(3)

(c) 三角形的情形：三邊 L 、 M 、 N ，三角形內部兩點 B 、 S 。

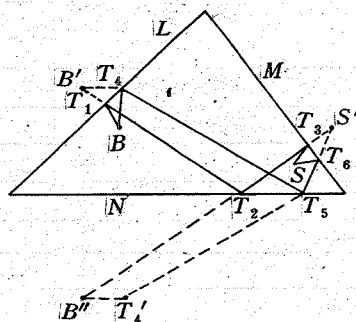
- (1) 取定法：1. B 、 S 兩點分別對最近邊作映像點 B' 、 S' 。
 2. 以另一邊 (N) 為鏡面，作 B' (或 S') 之像 B'' (或 S'')。
 3. 連接 $\overline{B''S'}$ (或 $\overline{S''B'}$)，與邊 N 相交於 T_2 ，與邊 M 交於 T_3 。
 4. 連接 $\overline{T_2B'}$ 與 L 邊交於 T_1 ，則 $B-T_1-T_2-T_3-S$ 即為所求。



B : 蜜蜂
 S : 糖
 B' : B 之像點
 B'' : B' 之像點
 S' : S 之像點
 S'' : S' 之像點
 $\overline{B'S''} = \overline{B''S'} = B-T_1-T_2-T_3-S$

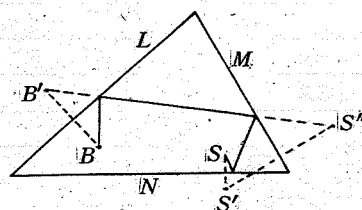
圖(c)-(1)

- (2) 說明：如圖(c)-(2)，路徑 $B-T_1-T_2-T_3-S$ 等於 $B''S'$ 成一直線。路徑 $B-T_4-T_5-T_6-S$ 表其他任意路徑，它可代換成 $B''-T_4'-T_5-T_6-S'$ ，為一折線，顯然比 $B''S'$ 為長。



圖(c)-(2)

- (3) 討論：1. 由(b)之情形再次利用(a)之原理推廣，視 B' 與 S' 為線 (N 邊) 外兩點，作映像點 B'' 或 S'' (結果所得相同)，即可得最短路徑長 $B''S'$ 或 $B'S''$ 。
 2. 蜜蜂應選擇距它最近的一邊作為首先接觸對象。但如糖亦以此邊為最近邊，而且較蜜蜂更靠近此邊時，則應選擇第二接近的邊為最先接觸邊。



B 與 S 同時以 N 邊為最近邊，但 S 較 B 為接近 N ，故 B 須選取 L 邊作映像點 B' ，把 N 邊“讓給” S ！

圖(c)-(3)

四、結 語：

由瞭解問題、分析問題，把問題數學化、簡單化，尋求一個基本而有用的法則，再漸次推廣，做某種程度的猜測，設法求證它的正確性。這種觀察歸納的過程是深具教育性的。儘管問題本身可能毫無真實性，然而在教學上的價值卻不容抹殺！對於一個問題，未曾經過探討以前，往往很難估計它的難易程度。筆者對此問題作了粗淺的討論，寄望能因此引起大家對一般問題加以探索的興趣，算是內心最大的願望了！

□