

中華民國第 57 屆中小學科學展覽會 作品說明書

國中組 數學科

佳作

030424

八隻青蛙與停車場的邂逅

學校名稱：新北市立江翠國民中學

作者： 國一 陳姿妤	指導老師： 呂宛誠 顏榮皇
---------------	---------------------

關鍵詞：空白數列、巴斯卡三角形、對射

摘要

本作品從解決科學研習月刊中的一道題目著手：《八隻青蛙》，給出了「有幾片荷葉有青蛙」與落點的一般式。而且我更延伸原題，定義出新的「停車場問題」，不但找到 *Cycle* 的一般式和落點的快速演算法，還發現了原題與新題分別欲求的解答，兩者之間存在數種對射。最重要是發現了停車場問題 *Cycle* 和巴斯卡三角形的關係！

壹、前言

一、題目敘述

◎青蛙問題 *Frog problem*

請觀察 2016 年 12 月份科學研習月刊一道題目[1]。

題目 1.1.1 正 8 邊形池塘上的頂點上各有一片荷葉，每片荷葉上有一隻青蛙，將青蛙逆時針編號為 0、1、2、3、4、5、6、7，每隻青蛙要在此八片荷葉上逆時針移動 20 次。每隻青蛙第一次的移動是原地跳，此後每一次移動跳的距離就是牠的編號。因此，0 號青蛙事實上會原地跳 20 次，3 號青蛙的前三步會落在編號 3、6、1 的荷葉上，而 1 號青蛙最後會移動到一開始 4 號青蛙的荷葉上。

請問所有青蛙移動完後，有幾片荷葉上有青蛙？

所有青蛙移動一次為例：

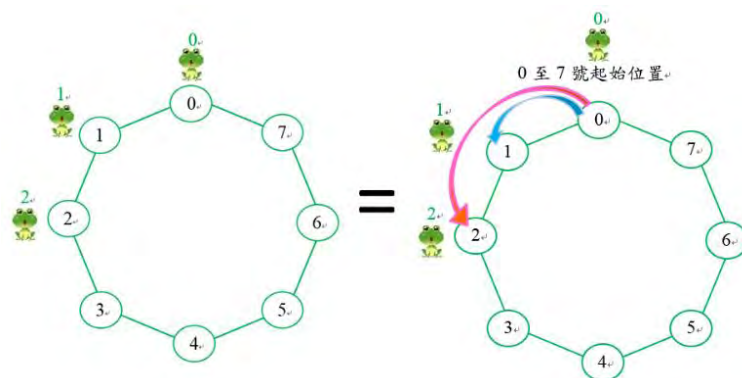


圖 1.1.2

發現，「所有青蛙從自己編號的荷葉出發，第一次原地跳」，和「所有青蛙從原點出發，第一次正常跳自己編號的格數」是一樣的。

發現

事實 1.1.3 題目 1.1.1，所有青蛙移動 20 次後，有 1、2、4、8 片荷葉有青蛙，4 種答案。

其中，答案是，1 片荷葉有青蛙，屬於 $k = 8r$ ， $r \in N$ 。

2 片荷葉有青蛙，屬於 $k = 8r + 4$ ， $r \in N$ 。

4 片荷葉有青蛙，屬於 $k = 4r + 2$ ， $r \in N$ 。

8 片荷葉有青蛙，屬於 $k = 2r + 1$ ， $r \in N$ 。

如此，題目 1.1.1 的題目要求，已在事實 1.1.3 解決。

根據我們的觀察，會有多隻青蛙對一荷葉之情況，稱「重疊問題」。

◎停車場問題 *Parking problem*

Parking problem 從我們的 *Frog problem* 延伸，進階為「非重疊問題」，一車僅能對一車位，不可重疊。題目如下：

題目 1.1.4 正 8 邊形停車場，各頂點有一車位，逆時針標 0 至 7 號，有 0 至 7 號車從 0 號車位出發，每次移動自己編號的格數，過程中須繞過已被停的車位，直到所有車停完為止。

Parking problem 比 *Frog problem* 多一條規則，車子移動中需繞過已被停走的車位。

舉例，正 8 邊形，移動 1 次，如圖 1.1.5。

0 號車移動 0 格：仍在 0 號車位。1 號車移動 1 格：在 1 號車位。2 號車須移動 2 格：第一格跨越 1 號車，移動到 2 號車位；第 2 格直接移動到 3 號車位。依序類推。

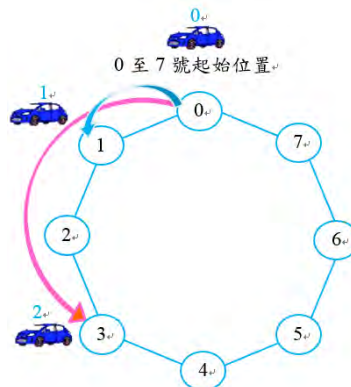


圖 1.1.5

如此，得到正 8 邊形，0 至 7 號車的起、終點，如表 1.1.6。

表 1.1.6

車編號	0	1	2	3	4	5	6	7
起點	0							
移動 1 次落點	0	1	3	5	7	4	6	2

二、定義

◎基本條件

定義 1.2.1 池塘或停車場都是正 n 邊形，編號 i 的青蛙或車，移動 k 次。

$$n \geq 3, n \in N ; 0 \leq i < n, i \in N ; k \in N 。$$

◎Frog problem

定義 1.2.2 $F_N(n, i, k)$ 為正 n 邊形，0 至 $n-1$ 號青蛙「每次移動格數」依序呈自然數數列時， i 號青蛙移動 k 次後的落點。 $n \geq 3, n \in N ; 0 \leq i < n, i \in N ; k \in N 。$

定義 1.2.3 $f_N(n, k)$ 為正 n 邊形，0 至 $n-1$ 號青蛙「每次移動格數」依序呈自然數數列時，移動 k 次時，有青蛙的荷葉數。 $n \geq 3, n \in N ; k \in N 。$

◎Parking problem

定義 1.2.4 $J(n, i, k)$ 為正 n 邊形，0 至 $n-1$ 號車「每次移動格數」依序呈自然數數列時， i 號車準備移動 k 次時，還剩餘的空車位數列。又稱，空白數列。 $n \geq 3, n \in N ; 0 \leq i < n, i \in N ; k \in N 。$

空白數列將在第參章，本作品第 6 頁，做詳細討論。

定義 1.2.5 $R_N(n, i, k)$ 為正 n 邊形，0 至 $n-1$ 號車「每次移動格數」依序呈自然數數列時， i 號車移動 k 次，在空白數列中的位置。 $n \geq 3, n \in N ; 0 \leq i < n, i \in N ; k \in N 。$
 $1 \leq R_N(n, i, k) \leq n - i 。$

定義 1.2.6 $Park_N(n, i, k)$ 為正 n 邊形，0 至 $n-1$ 號車「每次移動格數」依序呈自然數數列時， i 號車移動 k 次後的落點。 $n \geq 3, n \in N ; 0 \leq i < n, i \in N ; k \in N 。$

定義 1.2.7 $Cycle_N(n, i)$ 為正 n 邊形，0 至 $n-1$ 號車「每次移動格數」依序呈自然數數列時， i 號車再回到空白數列中原位，需經的最少次數。 $n \geq 3, n \in N ; 0 \leq i < n, i \in N 。$

定義 1.2.8 $Cycle_F(n,i)$ 為正 n 邊形，0 至 $n-1$ 號車「每次移動格數」依序呈費氏數列時， i 號車再回到空白數列中原位，需經的最少次數。 $n \geq 3, n \in N$ ； $0 \leq i < n, i \in N$ 。

定義 1.2.9 $Cycle_P(n,i)$ 為正 n 邊形，0 至 $n-1$ 號車「每次移動格數」依序呈巴斯卡三角形第 $n-2$ 列數字時， i 號車再回到空白數列中原位，需經的最少次數。 $n \geq 3, n \in N$ ； $0 \leq i < n, i \in N$ 。

定義 1.2.10 $Cycle_N(n)$ 為正 n 邊形，0 至 $n-1$ 號車「每次移動格數」依序呈自然數數列時，所有車同時回到原位，需經的最少次數。 $n \geq 3, n \in N$ 。

定義 1.2.11 $Cycle_F(n)$ 為正 n 邊形，0 至 $n-1$ 號車「每次移動格數」依序呈費氏數列時，所有車同時回到原位，需經的最少次數。 $n \geq 3, n \in N$ 。

定義 1.2.12 $Cycle_P(n)$ 為正 n 邊形，0 至 $n-1$ 號車「每次移動格數」依序呈巴斯卡三角形第 $n-2$ 列數字時，所有車同時回到原位，需經的最少次數。 $n \geq 3, n \in N$ 。

我們稱

費氏數列為， $F_0 = 0$ ， $F_1 = 1$ ， $F_2 = 1$ ， $F_3 = 2$ ， $F_i = F_{i-1} + F_{i-2}$ ， $\forall i \geq 2$ 。

巴斯卡三角形第 $n-2$ 列的數字為， C_0^{n-2} 、 C_1^{n-2} 、...、 C_{n-2}^{n-2} ， $\forall n \geq 3$ 。

其中， $C_i^{n-2} = \frac{(n-2)!}{i!(n-i-2)!}$ ， $0 \leq i \leq n-2$ ， $\forall n \geq 3$ 。

三、研究目的

- (一) *Frog problem* 「落點」與「有青蛙的荷葉數」的一般式。
- (二) *Parking problem* 「落點」演算法與「循環數」的一般式。
- (三) *Parking problem* 「循環數」與巴斯卡三角形的關係。
- (四) *Frog problem* 「有青蛙的荷葉數」和 *Parking problem* 「循環數」的數種對射。

四、文獻探討

本研究 *Parking problem*，與「停車就是彈硬幣」*Parking functions* 有異。

「停車就是彈硬幣」的 *Parking functions* 如此描述。

「在一條單行道上有 n 個車位，編號從 1 到 n 。現在有 n 個司機排成一排要進入停車。但是每個司機都有怪癖，各自有最想要停的位子。他們依序將車子開進單行道，如果想要停的位子空的，當然停在這個位子。但是如果不巧那個位子已經被停了，不得已只好找下一個空位，姑且停之。但是如果往下找都沒有空位，由於是單行道，司機就只好開走不停了。」

與「停車就是彈硬幣」比較，如表 1.4.1。

表 1.4.1

	八隻青蛙與停車場的邂逅	停車就是彈硬幣
車子停入規則	給定移動格數	給定初始位置(司機想停的位置)
停車場模式	一直繞圈直到找到車位	都無空位就不停了
	環狀	單行道，直線
解題技巧	空白數列	標號樹

五、本研究特色

本研究針對 *Frog problem* 與 *Parking problem* 邂逅—做自然數對射、費氏數列對射、巴斯卡三角形對射。

貳、青蛙

一、落點

性質 2.1.1 $F_N(n, i, k) \equiv ik \pmod{n}$ ， $n \geq 3, n \in N$ ； $0 \leq i < n, i \in N$ ； $k \in N$ 。

[證明]

發現， i 號青蛙的初始落點為 i ，第一次原地跳，往後 $k-1$ 次，每次移動 i 格，最終落點： $i+i(k-1)$ 。

$$F_N(8, i, k) \equiv i + i(k-1) \equiv ik \pmod{8}。$$

將 i 號青蛙在一直線跳躍， n 格為一段，則題目 1.1.1 的青蛙落點可推廣到正 n 邊形，

$$F_N(n, i, k) \equiv ik \pmod{n}$$

□

二、有青蛙的荷葉數

性質 2.2.1 $f_N(n, k) = \frac{lcm(n, k)}{k}$ ，當 $n \geq 3, n \in N, k \in N$ 。

[證明]

給定 n 及 k 。經 $f_N(n, k)$ 後， i 號、 $i + f_N(n, k)$ 號青蛙的落點會相同。

$$ik \equiv k(i + f_N(n, k)) \pmod{n}$$

$$k(i + f_N(n, k)) - ik = f_N(n, k) \times k = lcm(n, k)$$

$$f_N(n, k) = \frac{lcm(n, k)}{k}$$

□

參、停車場

本章我們將只先討論，「0 至 $n-1$ 號車『每次移動格數』依序呈自然數數列」的情況。

一、空白數列

事實 3.1.1 例如，正 8 邊形，0 至 7 號車各移動 1 次的空白數列。

$$J_N(8, 0, 1) = \{0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}。$$

$$J_N(8, 1, 1) = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7\}。$$

$$J_N(8, 2, 1) = \{2, 3, 4, 5, 6, 7\}。$$

$$J_N(8, 3, 1) = \{2, 4, 5, 6, 7\}。$$

$$J_N(8, 4, 1) = \{2, 4, 6, 7\}。$$

$$J_N(8, 5, 1) = \{2, 4, 6\}。$$

$$J_N(8, 6, 1) = \{2, 6\}。$$

$$J_N(8, 7, 1) = \{2\}。$$

正 3 邊形為例，各車依序停入的位置。其中，藍色框線為 $J_N(3,i,k)$ ， $0 \leq i \leq 2$ ， $1 \leq k \leq 2$ 。如圖 3.1.2。

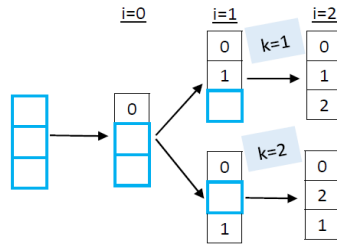


圖 3.1.2

讓我們討論車子在空白數列中的位置。

事實 3.1.3 例如，正 8 邊形，0 至 7 號車各移動 1 次，在空白數列中的位置。

$$\begin{aligned}
 J_N(8,0,1) &= \{0,1,2,3,4,5,6,7\} \circ R_N(8,0,1) = 0 \circ \\
 J_N(8,1,1) &= \{1,2,3,4,5,6,7\} \circ R_N(8,1,1) = 1 \circ \\
 J_N(8,2,1) &= \{2,3,4,5,6,7\} \circ R_N(8,2,1) = 2 \circ \\
 J_N(8,3,1) &= \{2,4,5,6,7\} \circ R_N(8,3,1) = 3 \circ \\
 J_N(8,4,1) &= \{2,4,6,7\} \circ R_N(8,4,1) = 4 \circ \\
 J_N(8,5,1) &= \{2,4,6\} \circ R_N(8,5,1) = 2 \circ \\
 J_N(8,6,1) &= \{2,6\} \circ R_N(8,6,1) = 2 \circ \\
 J_N(8,7,1) &= \{2\} \circ R_N(8,7,1) = 1 \circ
 \end{aligned}$$

性質 3.1.4 若 $(n-i) \nmid ik$ 不成立，則 $R_N(n,i,k) \equiv ik \pmod{n-i}$ ；
 若 $(n-i) \mid ik$ 成立，則 $R_N(n,i,k) = n-i$ 。
 $n \geq 3, n \in N$ ； $0 \leq i < n, i \in N$ ； $k \in N$ 。

[證明]

1. 若 $(n-i) \nmid ik$ 不成立：

正 n 邊形， i 號車移動 ik 格。因在 $n-i$ 個空車位循環移動，故 $R_N(n,i,k) \equiv ik \pmod{n-i}$ 。

2. 若 $(n-i) \mid ik$ 成立：

$(n-i) \mid ik$ ，即 $0 \equiv ik \pmod{n-i}$ ， i 號車的落點在 $n-i$ 個空車位的末項， $R_N(n,i,k) = n-i$ 。

□

二、 $Park_N(n,i,k)$ 的順序法

順序法的原理。

先預設完全不繞過車位時的 $R_N(n,i,k)$ ；往後逐一檢查目前的位置之前有沒有要繞過的車位，並下移；直到目前位置之前都沒有要繞過的車位為止。

定義 3.2.1 $H_N(n,i,k) = \{H_1, H_2, \dots, H_v\}$ 為正 n 邊形，對 i 號車而言，已被停的車位的數列。
 $1 \leq v \leq i, v \in N$ 。

舉例，正 8 邊形，0 至 7 號車各移動 1 次。

$$\begin{aligned} H_N(8,0,1) &= \{ \} \circ \\ H_N(8,1,1) &= \{0\} \circ \\ H_N(8,2,1) &= \{0,1\} \circ \\ H_N(8,3,1) &= \{0,1,3\} \circ \\ H_N(8,4,1) &= \{0,1,3,5\} \circ \\ H_N(8,5,1) &= \{0,1,3,5,7\} \circ \\ H_N(8,6,1) &= \{0,1,3,4,5,7\} \circ \\ H_N(8,7,1) &= \{0,1,3,4,5,6,7\} \circ \end{aligned}$$

例如， $H_N(8,6,1) = \{0,1,3,4,5,7\}$ ，如圖 3.2.2，解釋對應方法。

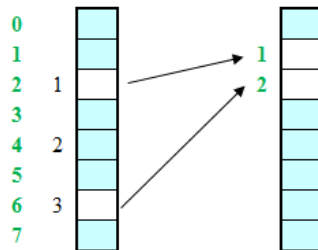


圖 3.2.2

定義 3.2.3 $\alpha_N(n,i,k,j)$ 為正 n 邊形，移動 k 次，第 j 次下移時， i 號車的目前位置。

定義 3.2.4 $\beta_N(n,i,k,j)$ 為正 n 邊形，移動 k 次，第 j 次下移時，在該區間中， i 號車要繞過的車位數。

分為三種：

$\beta_N(n, i, k, j)$ 代表 $H_N(n, i, k)$ 中，

$j=1$ ，符合 $1 \leq H_v \leq R_N(n, i, k)$ 的個數。
 $j=2$ ，符合 $R_N(n, i, k) \leq H_v \leq \alpha_N(n, i, k, 1)$ 的個數。
 $j > 2$ ，符合 $\alpha_N(n, i, k, j-2) \leq H_v \leq \alpha_N(n, i, k, j-1)$ 的個數。

(3.2.5)

演算方法 3.2.6

$j=1$ ， $\alpha_N(n, i, k, 1) = R_N(n, i, k) + \beta_N(n, i, k, 1)$ 。

$j \geq 2$ ， $\alpha_N(n, i, k, j) = \alpha_N(n, i, k, j-1) + \beta_N(n, i, k, j-1)$ 。

若 $H_N(n, i, k)$ 中無符合式子 3.2.6 的 H_v ，就停止；反之，若有，則繼續下一次的下移。

$$\alpha_N(n, i, k, j) = R_N(n, i, k) + \sum_{s=1}^j \beta_N(n, i, k, s)$$

$$\because \alpha_N(n, i, k, j) = Park_N(n, i, k)$$

$$\therefore Park_N(n, i, k) = R_N(n, i, k) + \sum_{s=1}^j \beta_N(n, i, k, s)$$

演算方法 3.2.6 結束。

三、 $Park_N(n, i, k)$ 的逆序法

逆序法的原理，更加快速。

先預設完全不繞過車位時的 $R_N(n, i, k)$ ；往後逐一逆序插入 i 號前面的車於其空白數列中的位置，此時， i 號車目前位置可能不動或下移 1 格；直到 i 號前面的車都插入為止。

定義 3.3.1 I 號車插入後，此時， i 號車位置，稱為「目前位置」。

定義 3.3.2 I 號車插入後，讓 i 號車目前位置下移 $\varphi_N(n, i, k, I)$ 格，至 $\tau_N(n, i, k, I)$ 。
 $1 \leq I \leq i$ 。

此時， i 號車目前位置的變化：

1. 不動：若 $\tau_N(n, i, k, I+1) < R_N(n, I, k)$ ，則 $\tau_N(n, i, k, I) = \tau_N(n, i, k, I+1)$ 。
2. 下移 1 格：若 $\tau_N(n, i, k, I+1) \geq R_N(n, I, k)$ ， $\tau_N(n, i, k, I) = \tau_N(n, i, k, I+1) + 1$ 。

也就是， $\varphi_N(n, i, k, I) = 0$ 或 1 。

演算方法 3.3.3

$$I = i, \tau_N(n, i, k, i) = R_N(n, i, k)。$$

$$1 \leq I \leq i-1, \tau_N(n, i, k, I) = \tau_N(n, i, k, I+1) + \varphi_N(n, i, k, I)。$$

直到 i 號前面的車都插入完後，

$$\tau_N(n, i, k, 1) = R_N(n, i, k) + \sum_{I=1}^i \varphi_N(n, i, k, I)$$

$$\because \tau_N(n, i, k, 1) = Park_N(n, i, k)$$

$$\therefore Park_N(n, i, k) = R_N(n, i, k) + \sum_{I=1}^i \varphi_N(n, i, k, I)$$

演算方法 3.3.3 結束。

事實 3.3.4 $n = 8, i = 7, k = 1$ 。如圖 3.3.5。

$$\varphi_N(n, i, k, 7) = \varphi_N(n, i, k, 6) = \varphi_N(n, i, k, 5) = \varphi_N(n, i, k, 4) = \varphi_N(n, i, k, 3) = \varphi_N(n, i, k, 2) = 0, \\ \varphi_N(n, i, k, 1) = 1;$$

$$Park_N(8, 7, 1) = R_N(8, 7, 1) + 1 = \text{mod}(7 \times 1, 8 - 7) + 1 = 2。$$

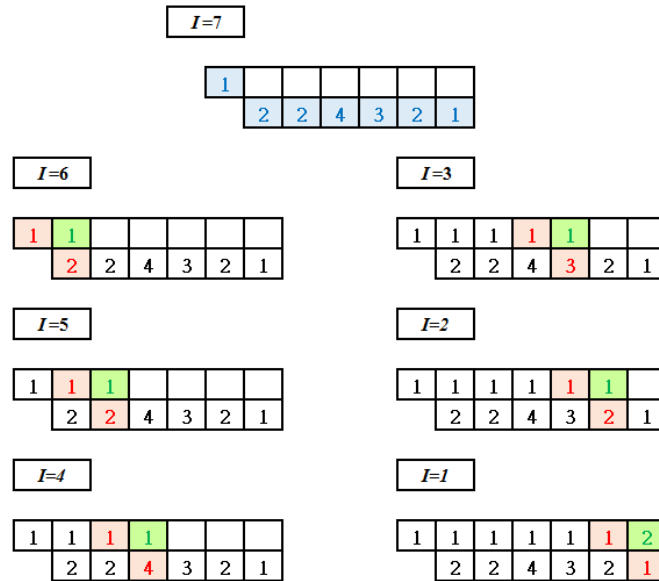


圖 3.3.5

如此一來，我們就能更快速的求出 $Park_N(n, i, k)$ 。

四、青蛙與車子落點

青蛙落點，由性質 2.1.1， $F_N(n,i,k) \equiv ik \pmod{n}$ 。

車子落點，由演算方法 3.3.3， $Park_N(n,i,k) = R_N(n,i,k) + \sum_{I=1}^i \varphi_N(n,i,k,I)$ 。

將 $Park_N(n,i,k)$ 分解。舉例， $n=8$ ， $i=5$ ， $k=1$ ，如圖 3.4.1。

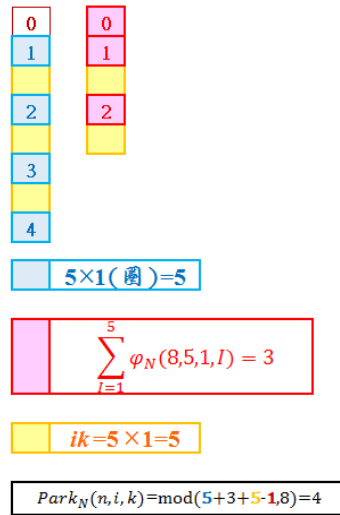


圖 3.4.1

推論

事實 3.4.2 $Park_N(n,i,k) = \text{mod}\left(i \times \left\lfloor \frac{ik}{n-i} \right\rfloor + \sum_{I=1}^i \varphi_N(n,i,k,I) + ik - 1, n\right)$ 。 $n \geq 3, n \in N$;
 $0 \leq i < n, i \in N$; $k \in N$ 。

性質 3.4.3 $Park_N(n,i,k) = \text{mod}\left[F_N(n,i,k) + \text{mod}\left(i \times \left\lfloor \frac{ik}{n-i} \right\rfloor + \sum_{I=1}^i \varphi_N(n,i,k,I) - 1, n\right), n\right]$

[證明]

$$F_N(n,i,k) \equiv ik \pmod{n}$$

$$Park_N(n,i,k) = \text{mod}\left(i \times \left\lfloor \frac{ik}{n-i} \right\rfloor + \sum_{I=1}^i \varphi_N(n,i,k,I) + ik - 1, n\right)$$

$$Park_N(n,i,k) = \text{mod}\left[F_N(n,i,k) + \text{mod}\left(i \times \left\lfloor \frac{ik}{n-i} \right\rfloor + \sum_{I=1}^i \varphi_N(n,i,k,I) - 1, n\right), n\right]$$

□

肆、Cycle

在本章，依據命題 1.1.4，將討論車要回到原來的車位，須經的循環次數。

一、 $Cycle_N(n,i)$

如圖 4.1.1，為 $3 \leq n \leq 14$ ， $0 \leq i \leq 13$ ， $Cycle_N(n,i)$ 變化。

	i ↓	n →	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
0			1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1
1			2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13
2			1	1	3	2	5	3	7	4	9	5	11	6
3				1	2	1	4	5	2	7	8	3	10	11
4					1	1	3	1	5	3	7	2	9	5
5						1	2	3	4	1	6	7	8	9
6							1	1	1	2	5	1	7	4
7								1	1	3	4	5	6	1
8									1	1	3	1	5	3
9										1	2	1	4	5
10											1	1	3	2
11												1	2	3
12													1	1
13														1

圖 4.1.1

性質 4.1.2 若 $i=0$ ，則 $Cycle_N(n,0)=1$ 。 $n \geq 3, n \in N$ 。

若 $0 \leq i < n, i \in N$ ，則 $Cycle_N(n,i) = \frac{lcm(n-i,i)}{i}$ 。 $n \geq 3, n \in N$ 。

[證明]

當 $i=0$ ， $n \geq 3, n \in N$ ：

0 號車原地跳， $Cycle_N(n,0)=1$ 。

當 $0 \leq i < n, i \in N$ ， $n \geq 3, n \in N$ ：

i 號車每次移動 i 格，且在 $n-i$ 項的 $J_N(n,i,k)$ 中移動。所以， i 號車移動 $lcm(n-i,i)$ 格，會歸回空白數列中的原位。

$lcm(n-i,i)$ 格等於 $\frac{lcm(n-i,i)}{i}$ 次，也就是，

$$Cycle_N(n,i) = \frac{lcm(n-i,i)}{i}$$

□

二、 $Cycle_N(n)$

定義 4.2.1 依定義 1.2.10，正 n 邊形，所有車落點，每經 $Cycle_N(n)$ 次循環，會歸回原位。

舉例： $n=8$ ，如圖 4.2.2。

	$Cycle_N(8) = 105$							
i	0	1	2	3	4	5	6	7
$Cycle_N(8,i)$	1	7	3	5	1	3	1	1

圖 4.2.2

性質 4.2.3 $Cycle_N(n) = lcm(Cycle_N(n,0), Cycle_N(n,1), Cycle_N(n,2), \dots, Cycle_N(n, n-1))$

[證明]

i 號車，經 $Cycle_N(n,i)$ 次後，會歸回空白數列中的原位。其中， $0 \leq i \leq n-1$ 。

所以，取最小公倍數，所有車皆會歸回原位。

$$Cycle_N(n) = lcm(Cycle_N(n,0), Cycle_N(n,1), Cycle_N(n,2), \dots, Cycle_N(n, n-1))$$

□

在此，我們發現了另一個 $Cycle_N(n)$ 的簡化公式。

性質 4.2.4 若 $n = a^b, a \in P, b \in N$ ， $Cycle_N(n) = \frac{lcm(1,2,\dots,n-1)}{a^{b-1}}$ 。

若 $n \neq a^b, a \in P, b \in N$ ， $Cycle_N(n) = \frac{lcm(1,2,\dots,n-1)}{n}$ 。

[證明]

若理想情況， $n-i$ 和 $Cycle_N(n,i)$ 彼此互質，則，

i 號車的循環數， $n-i$ ；所有車的循環數， $lcm(1,2,\dots,n-1)$ 。

若 $n = a^b, a \in P, b \in N$ ， P 為質數。

只要考慮，當 $i = a^s$ ， $\gcd(n,i) \neq 1$ ， n, i 能提出共同項， $0 \leq s \leq b-1$ 。

$$\begin{aligned}
& \text{Cycle}_N(a^b, a^s) \\
&= \frac{\text{lcm}(a^b - a^s, a^s)}{a^s} \\
&= \frac{\text{lcm}(a^s(a^{b-s} - 1), a^s)}{a^s} \\
&= \frac{a^s(a^{b-s} - 1)}{a^s} \\
&= \frac{n-i}{i}
\end{aligned}$$

a^s 中，取最小公倍數時，只包含 a 的最高次方 a^{b-1} ，故只須除以一次 $i = a^{b-1}$ ，

$$\text{Cycle}_N(n) = \frac{\text{lcm}(1, 2, \dots, n-1)}{a^{b-1}}$$

若 $n \neq a^b, a \in P, b \in N$ ， P 為質數。

設 $n = 2^{g_1} \times 3^{g_2} \times \dots \times p_d^{g_d}$ 。 $p_d^{g_d} \leq n-1$ ， $p_d \in P$ ， $g_d \geq 0$ ， $d \in N$ ， P 為質數。

只要考慮 $i = p_d^{s_d}$ ， $\text{gcd}(n, i) \neq 1$ ， n, i 能提共同項， s_d 是符合 $p_d^{s_d} \leq n-1$ 的最大值。

$$\begin{aligned}
& \text{Cycle}_N(n, i) \\
&= \frac{\text{lcm}(n-i, i)}{i} \\
&= \frac{\text{lcm}(p_d^{g_d} \times (2^{g_1} \times 3^{g_2} \times \dots \times p_{d-1}^{g_{j-1}} - p_d^{s_d - g_d}), p_d^{s_d})}{p_d^{s_d}} \\
&= \frac{\text{lcm}(p_d^{g_d} \times (2^{g_1} \times 3^{g_2} \times \dots \times p_{d-1}^{g_{j-1}} - p_d^{s_d - g_d}), p_d^{g_d} \times p_d^{s_d - g_d})}{p_d^{g_d} \times p_d^{s_d - g_d}} \\
&= \frac{p_d^{g_d} \times p_d^{s_d - g_d} (2^{g_1} \times 3^{g_2} \times \dots \times p_{d-1}^{g_{d-1}} - p_d^{s_d - g_d})}{p_d^{g_d} \times p_d^{s_d - g_d}} \\
&= 2^{g_1} \times 3^{g_2} \times \dots \times p_{d-1}^{g_{d-1}} - p_d^{s_d - g_d} \\
&= \frac{n-i}{p_d^{g_d}}
\end{aligned}$$

除以 $2^{g_1} \times 3^{g_2} \times \dots \times p_d^{g_d}$ ，得到，

$$\begin{aligned}
& \text{Cycle}_N(n) \\
&= \frac{\text{lcm}(1, 2, \dots, n-1)}{2^{g_1} \times 3^{g_2} \times \dots \times p_d^{g_d}} \\
&= \frac{\text{lcm}(1, 2, \dots, n-1)}{n}
\end{aligned}$$

性質 4.2.4 得證。

□

還可以再更加簡化 $Cycle_N(n)$ 的一般式。

性質 4.2.5 $Cycle_N(n) = \frac{lcm(1,2,\dots,n)}{n}$ 。 $n \geq 3, n \in N$ 。

[證明.法 1]

當 $n=3$ 時，

$$Cycle_N(3) = \frac{lcm(1,2)}{a^0} = \frac{lcm(1,2,3)}{3} \text{ 成立。}$$

假設 $n=s$ 時成立，可得，

$$Cycle_N(s) = \frac{lcm(1,2,\dots,s)}{s}。 \quad (4.2.6)$$

當 $n=s+1$ 時，

若 $s+1 = a^b, a \in P, b \in N$ 時，

$$Cycle_N(s+1) = \frac{lcm(1,2,\dots,s)}{a^{b-1}}$$

$$Cycle_N(s+1) = \frac{a \times lcm(1,2,\dots,s)}{a^b}$$

1 至 s 中必包含 a^{b-1} ，所以，

$$a \times lcm(1,2,\dots,a^{b-1},\dots,s) = lcm(1,2,\dots,a^{b-1},\dots,s,a^b) = lcm(1,2,\dots,s+1)。$$

考慮式子 4.2.6，

$$Cycle_N(s) \times \frac{as}{s+1} = \frac{lcm(1,2,\dots,s)}{s} \times \frac{as}{s+1}$$

$$Cycle_N(s+1) = \frac{lcm(1,2,\dots,s+1)}{s+1}$$

若 $s+1 \neq a^b, a \in P, b \in N$ 時，

$$Cycle_N(s) = \frac{lcm(1,2,\dots,s)}{s+1}$$

$s+1 = x_1^{y_1} \times x_2^{y_2} \times \dots \times x_z^{y_z}$ 。 $x_1, x_2, \dots, x_z \in P$ ， $y_1, y_2, \dots, y_z \geq 1$ ， $z > 1$ 。 P 為質數。

1 至 k 中必包含 $x_1^{y_1}$ 至 $x_z^{y_z}$ 等 $k+1$ 的所有因數，所以，

$$lcm(1,2,\dots,s) = lcm(1,2,\dots,s+1)$$

考慮式子 4.2.6，

$$Cycle_N(s) \times \frac{s}{s+1} = \frac{lcm(1,2,\dots,s)}{s} \times \frac{s}{s+1}$$

$$Cycle_N(s+1) = \frac{lcm(1,2,\dots,s+1)}{s+1}$$

性質 4.2.5 得證。

□

[證明.法 2]

以下將利用 2 個引理及 1 個命題證明。

引理 4.2.5.1 $\text{lcm}(na_1, na_2, na_3, \dots, na_m) = n \times \text{lcm}(a_1, a_2, a_3, \dots, a_m)$

[證明]

以下使用數學歸納法來證明。

$m = 2$ 時，

$$\text{lcm}(na_1, na_2) = \frac{na_1 \times na_2}{\text{gcd}(na_1, na_2)} = \frac{na_1 \times na_2}{n \times \text{gcd}(a_1, a_2)} = n \times \text{lcm}(a_1, a_2) \text{ 成立。}$$

設 $m = s$ 時成立，

$$\text{lcm}(na_1, na_2, na_3, \dots, na_s) = n \times \text{lcm}(a_1, a_2, a_3, \dots, a_s)$$

欲證 $m = s + 1$ 亦成立，

$$\begin{aligned} & \text{lcm}(na_1, na_2, na_3, \dots, na_{s+1}) \\ &= \text{lcm}(\text{lcm}(na_1, na_2, na_3, \dots, na_s), na_{s+1}) \\ &= \text{lcm}(n \times \text{lcm}(a_1, a_2, a_3, \dots, a_s), na_{s+1}) \\ &= n \times \text{lcm}(\text{lcm}(a_1, a_2, a_3, \dots, a_s), a_{s+1}) \\ &= n \times \text{lcm}(a_1, a_2, a_3, \dots, a_s, a_{s+1}) \end{aligned}$$

□

引理 4.5.2.2 $\text{lcm}(\text{lcm}(a_1, a_m), \text{lcm}(a_2, a_m), \text{lcm}(a_3, a_m), \dots, \text{lcm}(a_{m-1}, a_m)) = \text{lcm}(a_1, a_2, a_3, \dots, a_m)$

[證明]

將證明等號的某一側即為另一側的倍數。

Claim A. 等號的左式為右式的倍數，

由 $a_i | \text{lcm}(a_i, a_m)$ ， $1 \leq i \leq m-1$ ，可知 Claim A. 成立。

Claim B. 等號的右式為左式的倍數，

由於 $\text{lcm}(a_1, a_2, a_3, \dots, a_m)$ 必是 $\text{lcm}(a_i, a_m)$ ($1 \leq i \leq m-1$) 的倍數，故 Claim B. 成立。

□

命題 4.2.5.3 $\text{Cycle}_N(n, i) = \frac{\text{lcm}(n-i, n)}{n}$ 。

[證明]

$$\text{Cycle}_N(n, i) = \frac{\text{lcm}(n-i, i)}{i} = \frac{n-i}{\text{gcd}(n-i, i)} = \frac{n-i}{\text{gcd}(n-i, n)} = \frac{\text{lcm}(n-i, n)}{n}$$

□

下列等式為完成性質 4.2.5 證明的最後一步。

$$\begin{aligned}
 & n \times \text{lcm}(\text{Cycle}_N(n,0), \text{Cycle}_N(n,1), \text{Cycle}_N(n,2), \dots, \text{Cycle}_N(n, n-1)) \\
 &= \text{lcm}(n \times \text{Cycle}_N(n,0), n \times \text{Cycle}_N(n,1), n \times \text{Cycle}_N(n,2), \dots, n \times \text{Cycle}_N(n, n-1)) \\
 &= \text{lcm}(\text{lcm}(n, n), \text{lcm}(n, n-1), \text{lcm}(n, n-2), \dots, \text{lcm}(n, 1)) \\
 &= \text{lcm}(1, 2, 3, \dots, n) \\
 \text{lcm}(\text{Cycle}_N(n,0), \text{Cycle}_N(n,1), \text{Cycle}_N(n,2), \dots, \text{Cycle}_N(n, n-1)) &= \frac{\text{lcm}(1, 2, 3, \dots, n)}{n} \\
 \text{Cycle}_N(n) &= \frac{\text{lcm}(1, 2, 3, \dots, n)}{n}
 \end{aligned}$$

性質 4.2.5 得證。

□

伍、停車場 Cycle 與巴斯卡三角形

一、鄰數定理

此定理為第 $n-1$ 列巴斯卡三角形相鄰兩數與 $\text{Cycle}_N(n, i)$ 的關係。

舉例 $n=8, i=3$ ，如圖 5.1.1。

i	0	1	2	3	4	5	6	7
巴斯卡三角形第7列	1	7	21	35	35	21	7	1
$\text{Cycle}_N(8, i)$	1	7	3	5	1	3	1	1
$C(7, i)/\text{Cycle}_N(8, i)$	1	1	7	7	35	7	7	1

Diagram description: A table showing the relationship between Pascal's triangle, Cycle numbers, and their ratio. The table has 4 rows and 9 columns. The first row is the index i from 0 to 7. The second row is the 7th row of Pascal's triangle. The third row is $\text{Cycle}_N(8, i)$. The fourth row is $C(7, i)/\text{Cycle}_N(8, i)$. A yellow box highlights the values 21 and 35 in the second row, and 3 and 5 in the third row. A yellow arrow labeled 'gcd' points from the 21 and 35 cells to the 3 and 5 cells. A pink box highlights the value 5 in the third row. A pink arrow labeled '÷' points from the 35 cell in the second row to the 5 cell in the third row. A blue box highlights the value 7 in the fourth row. A blue arrow points from the 5 cell in the third row to the 7 cell in the fourth row.

圖 5.1.1 鄰數定理

定理 5.1.2 $\text{gcd}(C_{i-1}^{n-1}, C_i^{n-1}) = \frac{C_i^{n-1}}{\text{Cycle}_N(n, i)}$ 。其中， $n \geq 3, n \in \mathbb{N}$ ， $1 \leq i \leq n, i \in \mathbb{N}$ 。

[證明]

$$\begin{aligned}
 & \gcd(C_{i-1}^{n-1}, C_i^{n-1}) \\
 &= \gcd\left(\frac{(n-1)!}{(i-1)!(n-i)!}, \frac{(n-1)!}{i!(n-i-1)!}\right) \\
 &= \gcd\left(\frac{i \times (n-1)(n-2) \times \dots \times (n-i+1)}{i!}, \frac{(n-1)(n-2) \times \dots \times (n-i)}{i!}\right) \\
 &= \frac{\gcd(i \times (n-1)(n-2) \times \dots \times (n-i+1), (n-1)(n-2) \times \dots \times (n-i))}{i!} \\
 &= \frac{(n-1)(n-2) \times \dots \times (n-i+1) \times \gcd(n-i, i)}{i!} \\
 &= \frac{(n-1)(n-2) \dots (n-i)}{i!} \times \frac{\gcd(n-i, i)}{n-i} \\
 &= \frac{(n-1)!}{i!(n-i-1)!} \times \frac{\gcd(n-i, i)}{n-i} \\
 &= \frac{C_i^{n-1}}{\text{Cycle}_N(n, i)}
 \end{aligned}$$

鄰數定理得證。

□

猜想 5.1.3 $\text{Cycle}_N(n) = \text{lcm}(C_0^{n-1}, C_1^{n-1}, \dots, C_{n-1}^{n-1})$ 。

本研究尚未找出猜想 5.1.3 的證明，但根據文獻[2]顯示，已有人提出猜想 5.1.3 的證明。

單列猜想，第 $n-1$ 列巴斯卡三角形與 $\text{Cycle}_N(n)$ 的關係。舉例 $n=8$ ，如圖 5.1.4。

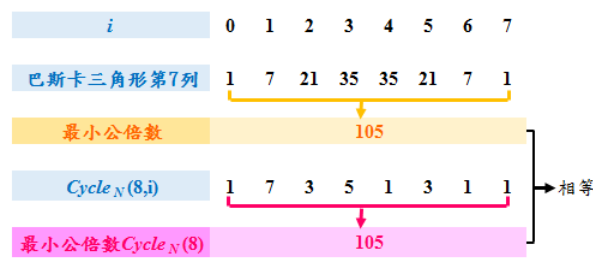


圖 5.1.4 單列猜想

猜想 5.1.5 $\text{Cycle}_N(n+1) = \text{lcm}\left(\frac{C_0^{n-1}}{\text{Cycle}_N(n,0)}, \frac{C_1^{n-1}}{\text{Cycle}_N(n,1)}, \dots, \frac{C_{n-1}^{n-1}}{\text{Cycle}_N(n, n-1)}\right) \times n$ 。

雙列猜想，第 $n-1$ 列巴斯卡三角形、 $\text{Cycle}_N(n, i)$ 與 $\text{Cycle}_N(n+1)$ 的關係。

舉例 $n=8$ ，如圖 5.1.6。

i	0	1	2	3	4	5	6	7
巴斯卡三角形第7列	1	7	21	35	35	21	7	1
$Cycle_N(8,i)$	1	7	3	5	1	3	1	1
$C(7,i)/Cycle_N(8,i)$	1	1	7	7	35	7	7	1
最小公倍數				35				
				↓ ×8				
$Cycle_N(9)$				280				

圖 5.1.6 雙列猜想

陸、對射

一、 $f_N(n,k)$ 與 $Cycle_N(n,i)$ 對射

性質 6.1.1 $f_N(t-s,s) = Cycle_N(t,s)$, $t \geq 3, t \in N$, $1 \leq s < t, s \in N$ 。

[證明]

使用數學歸納法來證明。

$t=3$, $1 \leq s < 3, s \in N$:

$s=1$ 時 ,

$$f_N(2,1) = \frac{lcm(2,1)}{1} = \frac{lcm(3-1,1)}{1} = Cycle_N(3,1) \text{ 成立。}$$

$s=2$ 時 ,

$$f_N(1,2) = \frac{lcm(1,2)}{2} = \frac{lcm(3-2,2)}{2} = Cycle_N(3,2) \text{ 亦成立。}$$

$t=3$, $1 \leq s < 3, s \in N$ 。 $f_N(3-s,s) = Cycle_N(3,s)$ 成立。

$t=4$, $1 \leq s < 4, s \in N$:

$s=1$ 時 ,

$$f_N(3,1) = \frac{lcm(3,1)}{1} = \frac{lcm(4-1,1)}{1} = Cycle_N(4,1) \text{ 成立。}$$

設 $s=2$ 時成立 ,

$$f_N(2,2) = Cycle_N(4,2) \tag{6.1.2}$$

$s = 3$ 時，考慮式子 6.1.2，

$$\begin{aligned}
& f_N(2,2) + \frac{2 \times lcm(1,3) - 3 \times lcm(2,2)}{6} \\
&= Cycle_N(4,2) + \frac{2 \times lcm(1,3) - 3 \times lcm(2,2)}{6} \\
&= \frac{lcm(2,2)}{2} + \frac{2 \times lcm(1,3) - 3 \times lcm(2,2)}{6} \\
&= \frac{lcm(4-2,2)}{2} + \frac{2 \times lcm(1,3) - 3 \times lcm(2,2)}{6} \\
&\quad \frac{1 \times lcm(1,3)}{3} = \frac{1 \times lcm(1,3)}{3} \\
&\quad \frac{1 \times lcm(1,3)}{3} = \frac{1 \times lcm(4-3,3)}{3} \\
& f_N(1,3) = Cycle_N(4,3) \text{ 成立。}
\end{aligned}$$

$t = 4$ ， $1 \leq s < 4, s \in N$ 。 $f_N(4-s, s) = Cycle_N(4, s)$ 成立。

設 $t = a$ ， $1 \leq s < a, s \in N$ 時成立：

$s = 1$ 時，

$$f_N(a-1,1) = \frac{lcm(a-1,1)}{1} = Cycle_N(a,1) \text{ 成立。} \quad (6.1.3)$$

$s = 2$ 時，

$$f_N(a-2,2) = \frac{lcm(a-2,2)}{2} = Cycle_N(a,2) \text{ 也成立。} \quad (6.1.4)$$

設 $s = a-2$ 時成立，

$$f_N(2, a-2) = Cycle_N(a, a-2) \quad (6.1.5)$$

當 $s = a-1$ 時，考慮式子 6.1.5，

$$\begin{aligned}
& f_N(2, a-2) + \frac{(a-2) \times lcm(1, a-1) + (a-1) \times lcm(2, a-2)}{(a-1)(a-2)} \\
&= Cycle_N(a, a-2) + \frac{(a-2) \times lcm(1, a-1) + (a-1) \times lcm(2, a-2)}{(a-1)(a-2)} \\
&= \frac{lcm(2, a-2)}{a-2} + \frac{(a-2) \times lcm(1, a-1) + (a-1) \times lcm(2, a-2)}{(a-1)(a-2)} \\
&= \frac{lcm(a-(a-2), a-2)}{a-2} + \frac{(a-2) \times lcm(1, a-1) + (a-1) \times lcm(a-(a-2), a-2)}{(a-1)(a-2)} \\
&\quad \frac{lcm(1, a-1)}{a-1} = \frac{lcm(a-(a-1), a-1)}{a-1}
\end{aligned}$$

$$f_N(1, a-1) = \text{Cycle}_N(a, a-1) \text{ 成立。} \quad (6.1.6)$$

$t = a$, $1 \leq s < a, s \in N$ 。 $f_N(a-s, s) = \text{Cycle}_N(a, s)$ 成立。

$t = a+1$, $1 \leq s < a+1, s \in N$:

$s=1$ 時，考慮式子 6.1.3 ，

$$\begin{aligned} & f_N(a-1, 1) + (\text{lcm}(a, 1) - \text{lcm}(a-1, 1)) \\ &= \text{Cycle}_N(a, 1) + (\text{lcm}(a, 1) - \text{lcm}(a-1, 1)) \\ & \quad \text{lcm}(a-1, 1) + \text{lcm}(a, 1) - \text{lcm}(a-1, 1) \\ &= \text{lcm}(a-1, 1) + \text{lcm}(a, 1) - \text{lcm}(a-1, 1) \\ & \quad \text{lcm}(a, 1) = \text{lcm}(a, 1) \\ & \quad \text{lcm}(a, 1) = \text{lcm}((a+1)-1, 1) \\ & f_N(a, 1) = \text{Cycle}_N(a+1, 1) \text{ 成立。} \end{aligned}$$

$s=2$ 時，考慮式子 6.1.4 ，

$$\begin{aligned} & f_N(a-2, 2) + \frac{\text{lcm}(a-1, 2) - \text{lcm}(a-2, 2)}{2} \\ &= \text{Cycle}_N(a, 2) + \frac{\text{lcm}(a-1, 2) - \text{lcm}(a-2, 2)}{2} \\ & \quad \frac{\text{lcm}(a-2, 2)}{2} + \frac{\text{lcm}(a-1, 2) - \text{lcm}(a-2, 2)}{2} \\ &= \frac{\text{lcm}(a-2, 2)}{2} + \frac{\text{lcm}(a-1, 2) - \text{lcm}(a-2, 2)}{2} \\ & \quad \frac{\text{lcm}(a-1, 2)}{2} = \frac{\text{lcm}(a-1, 2)}{2} \\ & \quad \frac{\text{lcm}(a-1, 2)}{2} = \frac{\text{lcm}((a+1)-2, 2)}{2} \\ & f_N(a-1, 2) = \text{Cycle}_N(a+1, 2) \text{ 成立。} \end{aligned}$$

$s = a-1$ 時，考慮式子 6.1.6 ，

$$\begin{aligned} & f_N(1, a-1) + \frac{\text{lcm}(2, a-1) - \text{lcm}(1, a-1)}{a-1} \\ &= \text{Cycle}_N(a, a-1) + \frac{\text{lcm}(2, a-1) - \text{lcm}(1, a-1)}{a-1} \\ & \quad \frac{\text{lcm}(1, a-1)}{a-1} + \frac{\text{lcm}(2, a-1) - \text{lcm}(1, a-1)}{a-1} \\ &= \frac{\text{lcm}(a-(a-1), a-1)}{a-1} + \frac{\text{lcm}(2, a-1) - \text{lcm}(1, a-1)}{a-1} \end{aligned}$$

$$\frac{lcm(2, a-1)}{a-1} = \frac{lcm(2, a-1)}{a-1}$$

$$\frac{lcm(2, a-1)}{a-1} = \frac{lcm((a+1)-(a-1), a-1)}{a-1}$$

$f_N(2, a-1) = Cycle_N(a+1, a-1)$ 成立。

$s = a$ 時，

$$f_N(a+1-a, a) = \frac{lcm(a+1-a, a)}{a} = Cycle_N(a+1, a) \text{ 成立。}$$

$t = a+1$ ， $1 \leq s < a+1, s \in N$ 。 $f_N(a-s+1, s) = Cycle_N(a+1, s)$ 成立。

可得， $f_N(t-s, s) = Cycle_N(t, s)$ ， $t \geq 3, t \in N$ ， $1 \leq s < t, s \in N$ 。

性質 6.1.1 證明完畢。

□

二、 $f_N(n, k)$ 與 $Cycle_F(n, i)$ 對射

在本章節，費氏數列為， $F_0 = 0$ ， $F_1 = 1$ ， $F_2 = 1$ ， $F_3 = 2$ ， $F_i = F_{i-1} + F_{i-2}$ ， $\forall i \geq 2$ 。

性質 5.2.1 若 $i = 0$ ，則 $Cycle_F(n, 0) = 1$ 。 $n \geq 3, n \in N$ 。

若 $0 \leq i < n, i \in N$ ，則 $Cycle_F(n, i) = \frac{lcm(n-i, F_i)}{F_i}$ 。 $n \geq 3, n \in N$ 。

由性質 4.1.2，同理可證。

性質 6.2.2 $f_N(t-s, F_s) = Cycle_F(t, s)$ ， $t \geq 3, t \in N$ ； $1 \leq s < t, s \in N$ 。

[證明]

使用數學歸納法證明。

$t = 3$ ， $1 \leq s < 3, s \in N$ ：

$s = 1$ 時，

$$f_N(2, F_1) = \frac{lcm(2, F_1)}{F_1} = \frac{lcm(3-1, F_1)}{F_1} = Cycle_F(3, 1) \text{ 成立。}$$

$s = 2$ 時，

$$f_N(1, F_2) = \frac{lcm(1, F_2)}{F_2} = \frac{lcm(3-2, F_2)}{F_2} = Cycle_F(3, 2) \text{ 亦成立。}$$

$t = 3$, $1 \leq s < 3, s \in N$ 。 $f_N(3-s, F_s) = \text{Cycle}_F(3, s)$ 成立。

$t = 4$, $1 \leq s < 4, s \in N$:

$s = 1$ 時 ,

$$f_N(3, F_1) = \frac{\text{lcm}(3, F_1)}{F_1} = \frac{\text{lcm}(4-1, F_1)}{F_1} = \text{Cycle}_F(4, 1) \text{ 成立。}$$

設 $s = 2$ 時成立 ,

$$f_N(2, F_2) = \text{Cycle}_F(4, 2) \tag{6.2.3}$$

當 $s = 3$ 時 , 考慮式子 6.2.3 ,

$$\begin{aligned} & f_N(2, F_2) + \frac{F_2 \times \text{lcm}(1, F_3) - F_3 \times \text{lcm}(2, F_2)}{F_2 \times F_3} \\ &= \text{Cycle}_F(4, 2) + \frac{F_2 \times \text{lcm}(1, F_3) - F_3 \times \text{lcm}(2, F_2)}{F_2 \times F_3} \end{aligned}$$

通分 ,

$$\begin{aligned} & \frac{\text{lcm}(2, F_2)}{F_2} + \frac{F_2 \times \text{lcm}(1, F_3) - F_3 \times \text{lcm}(2, F_2)}{F_2 \times F_3} \\ &= \frac{\text{lcm}(4-2, F_2)}{F_2} + \frac{F_2 \times \text{lcm}(1, F_3) - F_3 \times \text{lcm}(2, F_2)}{F_2 \times F_3} \\ & \quad \frac{1 \times \text{lcm}(1, F_3)}{F_3} = \frac{1 \times \text{lcm}(1, F_3)}{F_3} \\ & \quad \frac{1 \times \text{lcm}(1, F_3)}{F_3} = \frac{1 \times \text{lcm}(4-3, F_3)}{F_3} \end{aligned}$$

$$f_N(1, F_3) = \text{Cycle}_F(4, 3) \text{ 成立。}$$

$t = 4$, $1 \leq s < 4, s \in N$ 。 $f_N(4-s, F_s) = \text{Cycle}_F(4, s)$ 成立。

設 $t = a$, $1 \leq s < a, s \in N$ 時成立 :

$$s = 1 \text{ 時 , } f_N(a-1, F_1) = \frac{\text{lcm}(a-1, F_1)}{F_1} = \text{Cycle}_F(a, 1) \text{ 成立。} \tag{6.2.4}$$

$$s = 2 \text{ 時 , } f_N(a-2, F_2) = \frac{\text{lcm}(a-2, F_2)}{F_2} = \text{Cycle}_F(a, 2) \text{ 也成立。} \tag{6.2.5}$$

$$\text{設 } s = a-2 \text{ 時成立 , } f_N(2, F_{a-2}) = \text{Cycle}_F(a, a-2) \tag{6.2.6}$$

$$\text{當 } s = a-1 \text{ 時 , } f_N(2, F_{a-2}) = \text{Cycle}_F(a, a-2)$$

$$\begin{aligned}
& f_N(2, F_{a-2}) + \frac{F_{a-2} \times \text{lcm}(1, F_{a-1}) + F_{a-1} \times \text{lcm}(2, F_{a-2})}{F_{a-1} \times F_{a-2}} \\
&= \text{Cycle}_F(a, a-2) + \frac{F_{a-2} \times \text{lcm}(1, F_{a-1}) + F_{a-1} \times \text{lcm}(2, F_{a-2})}{F_{a-1} \times F_{a-2}} \\
& \frac{\text{lcm}(2, F_{a-2})}{F_{a-2}} + \frac{F_{a-2} \times \text{lcm}(1, F_{a-1}) + F_{a-1} \times \text{lcm}(2, F_{a-2})}{F_{a-1} \times F_{a-2}} \\
&= \frac{\text{lcm}(a - (a-2), F_{a-2})}{F_{a-2}} + \frac{F_{a-2} \times \text{lcm}(1, F_{a-1}) + F_{a-1} \times \text{lcm}(2, F_{a-2})}{F_{a-1} \times F_{a-2}} \\
& \qquad \frac{\text{lcm}(1, F_{a-1})}{F_{a-1}} = \frac{\text{lcm}(a - (a-1), F_{a-1})}{F_{a-1}}
\end{aligned}$$

$$f_N(1, F_{a-1}) = \text{Cycle}_F(a, a-1) \text{ 成立。} \quad (6.2.7)$$

$t = a$, $1 \leq s < a, s \in N$ 。 $f_N(a-s, F_s) = \text{Cycle}_F(a, s)$ 成立。

$t = a+1$, $1 \leq s < a+1, s \in N$ 時 ,

$s=1$ 時 , 考慮式子 6.2.4 ,

$$\begin{aligned}
& f_N(a-1, F_1) + \frac{\text{lcm}(a, F_1) - \text{lcm}(a-1, F_1)}{F_1} \\
&= \text{Cycle}_F(a, F_1) + \frac{\text{lcm}(a, F_1) - \text{lcm}(a-1, F_1)}{F_1} \\
& \frac{\text{lcm}(a-1, F_1)}{F_1} + \frac{\text{lcm}(a, F_1) - \text{lcm}(a-1, F_1)}{F_1} \\
&= \frac{\text{lcm}(a-1, F_1)}{F_1} + \frac{\text{lcm}(a, F_1) - \text{lcm}(a-1, F_1)}{F_1} \\
& \qquad \frac{\text{lcm}(a, F_1)}{F_1} = \frac{\text{lcm}(a, F_1)}{F_1}
\end{aligned}$$

$$f_N(a, F_1) = \text{Cycle}_F(a+1, 1) \text{ 成立。}$$

$s=2$ 時 , 考慮式子 6.2.5 ,

$$\begin{aligned}
& f_N(a-2, F_2) + \frac{\text{lcm}(a-1, F_2) - \text{lcm}(a-2, F_2)}{F_2} \\
&= \text{Cycle}_F(a, 2) + \frac{\text{lcm}(a-1, F_2) - \text{lcm}(a-2, F_2)}{F_2} \\
& \frac{\text{lcm}(a-2, F_2)}{F_2} + \frac{\text{lcm}(a-1, F_2) - \text{lcm}(a-2, F_2)}{F_2} \\
&= \frac{\text{lcm}(a-2, F_2)}{F_2} + \frac{\text{lcm}(a-1, F_2) - \text{lcm}(a-2, F_2)}{F_2} \\
& \qquad \frac{\text{lcm}(a-1, F_2)}{2} = \frac{\text{lcm}(a-1, F_2)}{2}
\end{aligned}$$

$$\frac{lcm(a-1, F_2)}{2} = \frac{lcm((a+1)-2, F_2)}{2}$$

$$f_N(a-1, 2) = \text{Cycle}_F(a+1, 2) \text{ 成立。}$$

$s = a-1$ 時，考慮式子 6.2.6，

$$\begin{aligned} & f_N(1, F_{a-1}) + \frac{lcm(2, F_{a-1}) - lcm(1, F_{a-1})}{F_{a-1}} \\ &= \text{Cycle}_F(a, a-1) + \frac{lcm(2, F_{a-1}) - lcm(1, F_{a-1})}{F_{a-1}} \\ & \quad \frac{lcm(1, F_{a-1})}{F_{a-1}} + \frac{lcm(2, F_{a-1}) - lcm(1, F_{a-1})}{F_{a-1}} \\ &= \frac{lcm(1, F_{a-1})}{F_{a-1}} + \frac{lcm(2, F_{a-1}) - lcm(1, F_{a-1})}{F_{a-1}} \\ & \quad \frac{lcm(2, F_{a-1})}{F_{a-1}} = \frac{lcm(2, F_{a-1})}{F_{a-1}} \\ & \quad \frac{lcm(2, F_{a-1})}{F_{a-1}} = \frac{lcm((a+1) - (a-1), F_{a-1})}{F_{a-1}} \\ & f_N(2, F_{a-1}) = \text{Cycle}_F(a+1, a-1) \end{aligned}$$

$s = a$ 時，

$$f_N(a+1-a, F_a) = \frac{lcm(a+1-a, F_a)}{F_a} = \text{Cycle}_F(a+1, a) \text{ 成立。}$$

$t = a+1$ ， $1 \leq s < a+1, s \in N$ 。 $f_N(a-s+1, F_s) = \text{Cycle}_F(a+1, s)$ 成立。

可得， $f_N(t-s, F_s) = \text{Cycle}_F(t, s)$ ， $t \geq 3, t \in N$ ； $1 \leq s < t, s \in N$ 。

性質 6.2.2 得證。

□

三、 $f_N(n, k)$ 與 $\text{Cycle}_p(n, i)$ 對射

本章節，巴斯卡三角形第 $n-2$ 列的數字為， C_0^{n-2} 、 C_1^{n-2} 、 \dots 、 C_{n-2}^{n-2} ， $\forall n \geq 3$ ，其中，

$$C_i^n = \frac{n!}{(n-i)! i!}。$$

性質 6.3.1 若 $i=0$ ，則 $\text{Cycle}_p(n, 0) = 1$ 。 $n \geq 3, n \in N$ 。

若 $0 \leq i < n, i \in N$ ，則 $\text{Cycle}_p(n, i) = \frac{lcm(n-i, C_{i-1}^{n-2})}{C_{i-1}^{n-2}}$ 。 $n \geq 3, n \in N$ 。

由性質 4.1.2，同理可證。

性質 6.3.2 $f_N(t-s, C_{s-1}^{t-2}) = \text{Cycle}_p(t, s)$ 。 $t \geq 3, t \in N$ ； $1 \leq s < t, s \in N$ 。

[證明]

使用數學歸納法證明。

$t = 3$ ， $1 \leq s < 3, s \in N$ ：

$s = 1$ 時，

$$f_N(2, C_0^1) = \frac{\text{lcm}(2, C_0^1)}{C_0^1} = \frac{\text{lcm}(3-1, C_0^1)}{C_0^1} = \text{Cycle}_p(3, 1) \text{ 成立。}$$

$s = 2$ 時，

$$f_N(1, C_1^1) = \frac{\text{lcm}(1, C_1^1)}{C_1^1} = \frac{\text{lcm}(3-2, C_1^1)}{C_1^1} = \text{Cycle}_p(3, 2) \text{ 亦成立。}$$

$t = 3$ ， $1 \leq s < 3, s \in N$ 。 $f_N(3-s, C_{s-1}^1) = \text{Cycle}_p(3, s)$ 成立。

$t = 4$ ， $1 \leq s < 4, s \in N$ ：

$s = 1$ 時，

$$f_N(3, C_0^2) = \frac{\text{lcm}(3, C_0^2)}{C_0^2} = \frac{\text{lcm}(4-1, C_0^2)}{C_0^2} = \text{Cycle}_p(4, 1) \text{ 成立。}$$

設 $s = 2$ 時成立，

$$f_N(2, C_1^2) = \text{Cycle}_p(4, 2) \tag{6.3.3}$$

當 $s = 3$ 時，考慮式子 6.3.3，

$$\begin{aligned} f_N(2, C_1^2) &+ \frac{C_1^2 \times \text{lcm}(1, C_2^2) - C_2^2 \times \text{lcm}(2, C_1^2)}{C_1^2 \times C_2^2} \\ &= \text{Cycle}_p(4, 2) + \frac{C_1^2 \times \text{lcm}(1, C_2^2) - C_2^2 \times \text{lcm}(2, C_1^2)}{C_1^2 \times C_2^2} \end{aligned}$$

通分，

$$\begin{aligned} &\frac{\text{lcm}(2, C_1^2)}{C_1^2} + \frac{C_1^2 \times \text{lcm}(1, C_2^2) - C_2^2 \times \text{lcm}(2, C_1^2)}{C_1^2 \times C_2^2} \\ &= \frac{\text{lcm}(4-2, C_1^2)}{C_1^2} + \frac{C_1^2 \times \text{lcm}(1, C_2^2) - C_2^2 \times \text{lcm}(2, C_1^2)}{C_1^2 \times C_2^2} \\ &\quad \frac{1 \times \text{lcm}(1, C_2^2)}{C_2^2} = \frac{1 \times \text{lcm}(1, C_2^2)}{C_2^2} \\ &\quad \frac{1 \times \text{lcm}(1, C_2^2)}{C_2^2} = \frac{1 \times \text{lcm}(4-3, C_2^2)}{C_2^2} \end{aligned}$$

$$f_N(1, F_3) = \text{Cycle}_p(4, 3) \text{ 成立。}$$

$t = 4$, $1 \leq s < 4, s \in N$ 。 $f_N(4-s, C_{s-1}^2) = \text{Cycle}_p(4, s)$ 成立。

設 $t = a$, $1 \leq s < a, s \in N$ 時成立:

$s = 1$ 時 ,

$$f_N(a-1, C_0^{a-2}) = \frac{\text{lcm}(a-1, C_0^{a-2})}{C_0^{a-2}} = \text{Cycle}_p(a, 1) \text{ 成立。} \quad (6.3.4)$$

$s = 2$ 時 ,

$$f_N(a-2, C_1^{a-2}) = \frac{\text{lcm}(a-2, C_1^{a-2})}{C_1^{a-2}} = \text{Cycle}_p(a, 2) \text{ 也成立。} \quad (6.3.5)$$

設 $s = a-2$ 時成立 ,

$$f_N(2, C_{a-3}^{a-2}) = \text{Cycle}_p(a, a-2) \quad (6.3.6)$$

當 $s = a-1$ 時 , 考慮式子 6.3.6 ,

$$\begin{aligned} & f_N(2, C_{a-3}^{a-2}) + \frac{C_{a-3}^{a-2} \times \text{lcm}(1, C_{a-2}^{a-2}) + C_{a-2}^{a-2} \times \text{lcm}(2, C_{a-3}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-2} \times C_{a-3}^{a-2}} \\ &= \text{Cycle}_p(a, a-2) + \frac{C_{a-3}^{a-2} \times \text{lcm}(1, C_{a-2}^{a-2}) + C_{a-2}^{a-2} \times \text{lcm}(2, C_{a-3}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-2} \times C_{a-3}^{a-2}} \\ & \frac{\text{lcm}(2, C_{a-3}^{a-2})}{C_{a-3}^{a-2}} + \frac{C_{a-3}^{a-2} \times \text{lcm}(1, C_{a-2}^{a-2}) + C_{a-2}^{a-2} \times \text{lcm}(2, C_{a-3}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-2} \times C_{a-3}^{a-2}} \\ &= \frac{\text{lcm}(a-(a-2), C_{a-3}^{a-2})}{C_{a-3}^{a-2}} + \frac{C_{a-3}^{a-2} \times \text{lcm}(1, C_{a-2}^{a-2}) + C_{a-2}^{a-2} \times \text{lcm}(2, C_{a-3}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-2} \times C_{a-3}^{a-2}} \\ & \quad \frac{\text{lcm}(1, C_{a-2}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-2}} = \frac{\text{lcm}(1, C_{a-2}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-2}} \\ & \quad \frac{\text{lcm}(1, C_{a-2}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-2}} = \frac{\text{lcm}(a-(a-1), C_{a-2}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-2}} \\ & f_N(1, C_{a-2}^{a-2}) = \text{Cycle}_p(a, a-1) \text{ 成立。} \quad (6.3.7) \end{aligned}$$

$t = a$, $1 \leq s < a, s \in N$ 。 $f_N(a-s, C_{s-1}^{a-2}) = \text{Cycle}_p(a, s)$ 成立。

$t = a+1$, $1 \leq s < a+1, s \in N$ 時 ,

$s = 1$ 時 , 考慮式子 6.3.4 ,

$$\begin{aligned} & f_N(a-1, C_0^{a-2}) + \frac{C_0^{a-2} \times \text{lcm}(a, C_0^{a-1}) - C_0^{a-1} \times \text{lcm}(a-1, C_0^{a-2})}{C_0^{a-1} \times C_0^{a-2}} \\ &= \text{Cycle}_p(a, 1) + \frac{C_0^{a-2} \times \text{lcm}(a, C_0^{a-1}) - C_0^{a-1} \times \text{lcm}(a-1, C_0^{a-2})}{C_0^{a-1} \times C_0^{a-2}} \\ & \frac{\text{lcm}(a-1, C_0^{a-2})}{C_0^{a-2}} + \frac{C_0^{a-2} \times \text{lcm}(a, C_0^{a-1}) - C_0^{a-1} \times \text{lcm}(a-1, C_0^{a-2})}{C_0^{a-1} \times C_0^{a-2}} \\ &= \frac{\text{lcm}(a-1, C_0^{a-2})}{C_0^{a-2}} + \frac{C_0^{a-2} \times \text{lcm}(a, C_0^{a-1}) - C_0^{a-1} \times \text{lcm}(a-1, C_0^{a-2})}{C_0^{a-1} \times C_0^{a-2}} \end{aligned}$$

$$\frac{lcm(a, C_0^{a-1})}{C_0^{a-1}} = \frac{lcm(a, C_0^{a-1})}{C_0^{a-1}}$$

$$\frac{lcm(a, C_0^{a-1})}{C_0^{a-1}} = \frac{lcm((a+1)-1, C_0^{a-1})}{C_0^{a-1}}$$

$$f_N(a, C_0^{a-1}) = \text{Cycle}_p(a+1, 1) \text{ 成立。}$$

$s=2$ 時，考慮式子 6.3.5，

$$f_N(a-2, C_1^{a-2}) + \frac{C_1^{a-2} \times lcm(a-1, C_1^{a-1}) - C_1^{a-1} \times lcm(a-2, C_1^{a-2})}{C_1^{a-1} \times C_1^{a-2}}$$

$$= \text{Cycle}_p(a, 2) + \frac{C_1^{a-2} \times lcm(a-1, C_1^{a-1}) - C_1^{a-1} \times lcm(a-2, C_1^{a-2})}{C_1^{a-1} \times C_1^{a-2}}$$

$$\frac{lcm(a-2, C_1^{a-2})}{C_1^{a-2}} + \frac{C_1^{a-2} \times lcm(a-1, C_1^{a-1}) - C_1^{a-1} \times lcm(a-2, C_1^{a-2})}{C_1^{a-1} \times C_1^{a-2}}$$

$$= \frac{lcm(a-2, C_1^{a-2})}{C_1^{a-2}} + \frac{C_1^{a-2} \times lcm(a-1, C_1^{a-1}) - C_1^{a-1} \times lcm(a-2, C_1^{a-2})}{C_1^{a-1} \times C_1^{a-2}}$$

$$\frac{lcm(a-1, C_1^{a-1})}{C_1^{a-1}} = \frac{lcm(a-1, C_1^{a-1})}{C_1^{a-1}}$$

$$\frac{lcm(a-1, C_1^{a-1})}{C_1^{a-1}} = \frac{lcm((a+1)-2, C_1^{a-1})}{C_1^{a-1}}$$

$$f_N(a-1, C_1^{a-1}) = \text{Cycle}_p(a+1, 2) \text{ 成立。}$$

$s=a-1$ 時，考慮式子 6.3.7，

$$f_N(1, C_{a-2}^{a-2}) + \frac{C_{a-2}^{a-2} \times lcm(2, C_{a-2}^{a-1}) - C_{a-2}^{a-1} \times lcm(1, C_{a-2}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-1} \times C_{a-2}^{a-2}}$$

$$= \text{Cycle}_p(a, a-1) + \frac{C_{a-2}^{a-2} \times lcm(2, C_{a-2}^{a-1}) - C_{a-2}^{a-1} \times lcm(1, C_{a-2}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-1} \times C_{a-2}^{a-2}}$$

$$\frac{lcm(1, C_{a-2}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-2}} + \frac{C_{a-2}^{a-2} \times lcm(2, C_{a-2}^{a-1}) - C_{a-2}^{a-1} \times lcm(1, C_{a-2}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-1} \times C_{a-2}^{a-2}}$$

$$= \frac{lcm(1, C_{a-2}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-2}} + \frac{C_{a-2}^{a-2} \times lcm(2, C_{a-2}^{a-1}) - C_{a-2}^{a-1} \times lcm(1, C_{a-2}^{a-2})}{C_{a-2}^{a-1} \times C_{a-2}^{a-2}}$$

$$\frac{lcm(2, C_{a-2}^{a-1})}{C_{a-2}^{a-1}} = \frac{lcm(2, C_{a-2}^{a-1})}{C_{a-2}^{a-1}}$$

$$\frac{lcm(2, C_{a-2}^{a-1})}{C_{a-2}^{a-1}} = \frac{lcm((a+1)-(a-1), C_{a-2}^{a-1})}{C_{a-2}^{a-1}}$$

$$f_N(2, C_{a-2}^{a-1}) = \text{Cycle}_p(a+1, a-1) \text{ 成立。}$$

$s=a$ 時，

$$f_N(a+1-a, C_{a-1}^{a-1}) = \frac{lcm(a+1-a, C_{a-1}^{a-1})}{C_{a-1}^{a-1}} = \text{Cycle}_p(a+1, a) \text{ 成立。}$$

$t = a + 1, 1 \leq s < a + 1, s \in N$ 。 $f_N(a - s + 1, C_{s-1}^{a-1}) = \text{Cycle}_p(a + 1, s)$ 成立。

$f_N(t - s, C_{s-1}^{t-2}) = \text{Cycle}_p(t, s)$ 。 $t \geq 3, t \in N; 1 \leq s < t, s \in N$ 。

性質 6.3.2 得證。

□

柒、應用

一、通訊碼

有一串 n 項皆無重複的英文字母序列，依照先後順序予以對應編號 $i, 0 \leq i < n$ ，可利用 *parking problem* 落點重新定義，得一串新的數字序列，此時再對應回英文字母，即完成。每改變一種 *parking problem* 車子移動的次數 k ，就構成一種通訊碼系統。

透過逆序法演算落點建構。共有 $\text{Cycle}_N(n) = \frac{\text{lcm}(1, 2, 3, \dots, n)}{n}$ 種通訊碼系統。

二、倉儲應用

設有一汽車製造商，今有 n 種款式的汽車，第 0 種至第 $n - 1$ 種，分別放置於 n 種倉儲。規定每種汽車都各自有如 *parking problem* 給定的移動模式儲存。

可藉本研究的模式，知道汽車倉儲的存放結果。如此，本研究的結果，符合人性化的現象。

捌、研究結果

本研究探討八隻青蛙與停車場問題，並將二者間對射做證明，亦提出本研究的應用。重要發現，有下列數項。

1. 鄰數定理 $\text{gcd}(C_{i-1}^{n-1}, C_i^{n-1}) = \frac{C_i^{n-1}}{\text{Cycle}_N(n, i)}$ 。 $n \geq 3, n \in N, 1 \leq i \leq n, i \in N$ 。

2. 單列猜想 $\text{Cycle}_N(n) = \text{lcm}(C_0^{n-1}, C_1^{n-1}, \dots, C_{n-1}^{n-1})$ ， $n \geq 3, n \in N$ 。

3. 雙列猜想 $\text{Cycle}_N(n + 1) = \text{lcm}\left(\frac{C_0^{n-1}}{\text{Cycle}_N(n, 0)}, \frac{C_1^{n-1}}{\text{Cycle}_N(n, 1)}, \dots, \frac{C_{n-1}^{n-1}}{\text{Cycle}_N(n, n-1)}\right) \times n$ ，
 $n \geq 3, n \in N$ 。

玖、未來展望

定義 9.1.1 $f_F(n, k)$ 為正 n 邊形， 0 至 $n-1$ 號青蛙「每次移動格數」依序呈費氏數列時，移動 k 次時，有青蛙的荷葉數。 $n \geq 3, n \in N; k \in N$ 。

定義 9.1.2 $f_P(n, k)$ 為正 n 邊形， 0 至 $n-1$ 號青蛙「每次移動格數」依序呈巴斯卡三角形第 $n-2$ 列數字時，移動 k 次時，有青蛙的荷葉數。 $n \geq 3, n \in N; k \in N$ 。

正 n 邊形，青蛙問題移 k 次「有青蛙荷葉數」，停車場問題「 i 號車循環數」對射。

目前已完成， $f_N(n, k)$ 和 $Cycle_N(n, k)$ 之間的對射。

$f_N(n, k)$ 和 $Cycle_F(n, k)$ 之間的對射。

$f_N(n, k)$ 和 $Cycle_P(n, k)$ 之間的對射。

未來研究方向， $f_F(n, k)$ 和 $Cycle_N(n, k)$ 之間的對射。

$f_F(n, k)$ 和 $Cycle_F(n, k)$ 之間的對射。

$f_F(n, k)$ 和 $Cycle_P(n, k)$ 之間的對射。

$f_P(n, k)$ 和 $Cycle_N(n, k)$ 之間的對射。

$f_P(n, k)$ 和 $Cycle_F(n, k)$ 之間的對射。

$f_P(n, k)$ 和 $Cycle_P(n, k)$ 之間的對射。

拾、參考文獻

[1] 賴俊儒，停車場就是彈硬幣，2005 年台灣國際科學展覽，科學教育館網站。

[2] Bakir FARHI，An identity involving the least common multiple of binomial coefficients and its application，(20170605 引用)，引用自 arxiv.org/pdf/0906.2295v2.pdf。

[3] Richard P. Stanley，PARKING FUNCTIONS，Department of Mathematics, M.I.T. 2-375, Cambridge, MA 02139，Massachusetts Institute of Technology。

【評語】 030424

從科學研習月刊中青蛙問題延伸成停車場問題。探討車子依特定的移動規則，在移動若干步後，每輛車所在的位置。針對移動多少步回歸原位，以及改變移方式對結果的影響作了討論，並試圖討論與青蛙問題的關連。有必要把兩問題差異性與關連說明更清晰，結論敘述可更清楚，且一些關鍵步驟的說明過於簡略，如果能針對這些部分做適當的修正應該會更好。文中所得的對射是一個等式，而非組合數學意義下的對射，使用名詞宜精確。本文的想法有創意的，也得到了一些結果。但是作品報告引進大量的符號，陳述方式有刻意複雜化與數學化傾向，使得報告非常難以閱讀。藉由符號的輔助來簡化問題是不錯的想法，但符號過多就變成累贅了。

研究主題

題目 1. 青蛙問題[1]:取自科學月刊 2016 年 12 月 P61, 在正 n 邊形池塘, 0 至 $n-1$ 號青蛙都從原點出發, 每次移動自己的編號。
重疊問題, 可能會多隻青蛙對應一片荷葉。如圖 3。

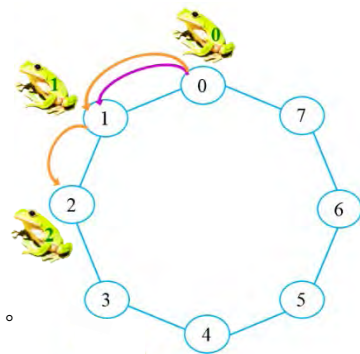


圖 3.

題目 2. 停車場問題:在正 n 邊形停車場, 0 至 $n-1$ 號車都從原點出發, 每次移動自己的編號。非重疊問題, 只會一輛車對應一個車位。如圖 4。

文獻探討

本研究停車場問題相當停車就是彈硬幣[2]的變種型。兩者比較, 如表 5。

表 5.

作品名稱	八隻青蛙與停車場的邂逅	停車就是彈硬幣
車子停入規則	給定移動格數	給定司機想停的(初始)位置
停車場模式	一直繞圈直到找到車位	都無空位就不停了
	環狀	單行道, 直線
解題技巧	空白數列	標號樹

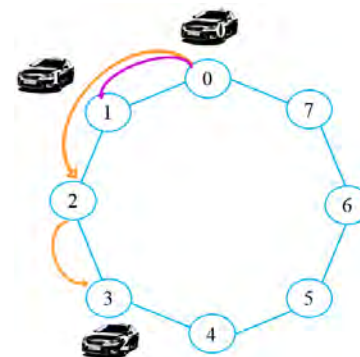


圖 4.

定義

定義 6. 池塘、停車場皆正 n 邊形, 青蛙、車編號 i , 移動 k 次。 $n \geq 3, n \in \mathbb{N}, 0 \leq i \leq n-1, i \in \mathbb{N}, k \in \mathbb{N}$ 。

定義 7. $F_N(n, i, k)$, 正 n 邊形, i 號青蛙移動 k 次的落點。

定義 8. $f_N(n, i, k)$, 正 n 邊形, 移動 k 次後, 有青蛙的荷葉數。

定義 9. $J(n, i, k)$, 正 n 邊形, 移動 k 次, i 號車而言的空車位數列。空白數列。

例: $J(2, 8, 1) = \{2, 3, 4, 5, 6, 7\}$, 如圖 10。

定義 11. $R_N(n, i, k)$, 正 n 邊形, i 號車移動 k 次, 在空白數列中的位置。

$$1 \leq R_N(n, i, k) \leq n - i。$$

定義 12. $Park_N(n, i, k)$, 正 n 邊形, i 號車移動 k 次的落點。

定義 13. $Cycle_N(n), Cycle_F(n, i), Cycle_P(n, i)$, 正 n 邊形, i 號車再回到空白數列中原位, 需經的最少次數。

定義 14. $Cycle_N(n), Cycle_F(n), Cycle_P(n)$, 正 n 邊形, 所有車同時回到原位, 需經的最少次數。

下標 N, F, P 分別代表, 各車「每次移動格數」依序為 0 至 $n-1$ 、費氏數列、巴斯卡三角形第 $n-2$ 列。

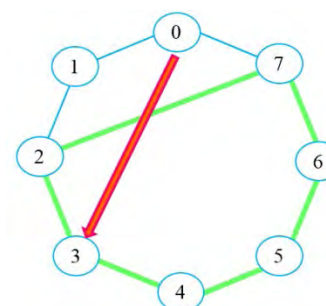


圖 10.

研究目的

- (一) 青蛙問題「落點」與「有青蛙的荷葉數」的一般式。
- (二) 停車場問題「落點」演算法與「循環數」的一般式。
- (三) 停車場問題「循環數」與巴斯卡三角形的關係。
- (四) 青蛙問題「有青蛙的荷葉數」和停車場問題「循環數」的數種對射。

青蛙問題

性質 15. $F_N(n, i, k) \equiv ik \pmod{n}$ 。

性質 16. $f_N(n, i, k) = \frac{lcm(n, k)}{k}$ 。

車子落點

空白數列中位置

性質 17. 若 $(n-i)$ 是 ik 的因數, 則 $R_N(n, i, k) = n - i$;
若 $(n-i)$ 不是 ik 的因數, 則 $R_N(n, i, k) \equiv ik \pmod{n-i}$ 。

逆序法

定義 18. I 號車插入後, i 號車目前位置下移 $\varphi_N(n, i, k, I)$ 格,
至 $\tau_N(n, i, k, I)$ 。 $1 \leq I \leq i$ 。

演算法 19. (逆序演算法, 如圖 20.)

步驟 1. 先預設 $R_N(n, i, k)$,

$$I = i, \tau_N(n, i, k, i) = R_N(n, i, k)。$$

步驟 2. 逆序插入 $i-1, i-2, \dots, 1$ 號車於 $R_N(n, I, k)$ 。

$$1 \leq I \leq i-1 \tau_N(n, i, k, I) = \tau_N(n, i, k, I+1) + \varphi_N(n, i, k, I)。$$

步驟 3. i 號車目前位置不動或下移 1 格。

$$\varphi_N(n, i, k, I) = 0 \text{ 或 } 1。$$

步驟 4. $Park_N(n, i, k) = R_N(n, i, k) + \sum_{I=1}^i \varphi_N(n, i, k, I)。$

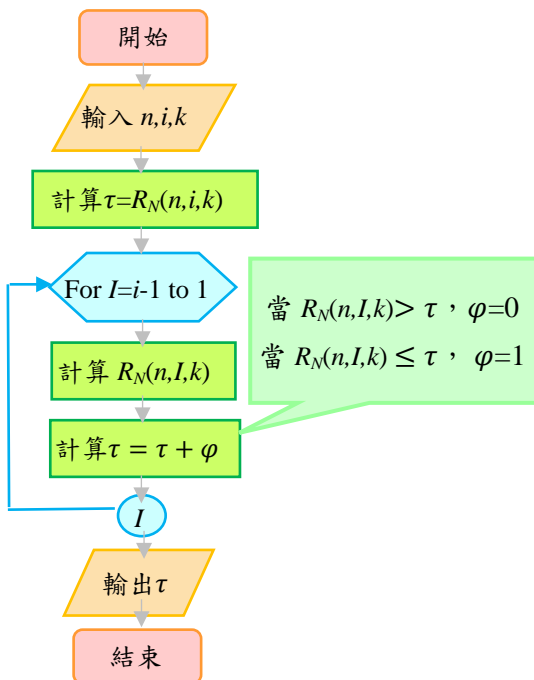


圖 20.

車子循環數 Cycle

i 號車循環數

性質 21. 若 $i=0$ ，則 $Cycle_N(n,0)=1$ ；若 $0 \leq i < n$ ，則 $Cycle_N(n,i) = \frac{lcm(n-i,i)}{i}$ 。

例: $Cycle_N(8,2)=3$ ，綠正六邊形為空白數列，如圖 22。

性質 23. 若 $i=0$ ，則 $Cycle_F(n,0)=1$ ；若 $0 \leq i < n$ ，則 $Cycle_F(n,i) = \frac{lcm(n-i,F_i)}{F_i}$ 。

性質 24. 若 $i=0$ ，則 $Cycle_p(n,0)=1$ ；若 $0 \leq i < n$ ，則 $Cycle_p(n,i) = \frac{lcm(n-i,C_{i-1}^{n-2})}{C_{i-1}^{n-2}}$ 。

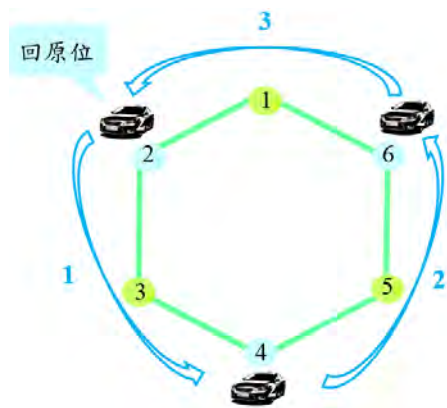


圖 22.

所有車循環數

性質 25. $Cycle_N(n) = lcm(Cycle_N(n,0), Cycle_N(n,1), Cycle_N(n,2), \dots, Cycle_N(n, n-1))$ 。

性質 26. 若 $n = a^b$ ， $Cycle_N(n) = \frac{lcm(1,2,\dots,n-1)}{a^{b-1}}$ 。若 $n \neq a^b$ ， $Cycle_N(n) = \frac{lcm(1,2,\dots,n-1)}{n}$ 。其中， $a \in P, b \in N$ 。

[證明] $Cycle_N(n) = lcm(1,2,\dots,n-1)$ 除以「符合 $gcd(n,i) \neq 1$ 、 $gcd(n,i)$ 為最高次方的，所有 $\frac{n-i}{Cycle_N(n,i)}$ 之積」。

性質 27. $Cycle_N(n) = \frac{lcm(1,2,\dots,n)}{n}$ 。

性質 28. $Cycle_p(n) = n-1$ 。

Cycle 與巴斯卡三角形

鄰數定理

定理 29. $gcd(C_{i-1}^{n-1}, C_i^{n-1}) = \frac{C_i^{n-1}}{Cycle_N(n,i)}$ 。如圖 30。

單列定理

定理 31. $Cycle_N(n) = lcm(C_0^{n-1}, C_1^{n-1}, \dots, C_{n-1}^{n-1})$ 。如圖 32。有人提出證明。[3]

雙列定理

引理 33. $\frac{C_i^{n-1}}{Cycle_N(n,i)} \times n = C_i^n \times gcd(n,i)$ 。

定義 34. p 為質數，能整除 n 的 p 的幕次的最高次記作 $v_p(n)$ 。

定義 35. 當 n 以 p 進位制表示時，其各位值的數碼和記作 $S_p(n)$ 。

引理 36.(庫默爾定理的應用) $v_p(C_i^n) = \frac{1}{p-1}(S_p(i) + S_p(n-i) - S_p(n))$ 。

i	0	1	2	3	4	5	6	7
$C(7,i)$	1	7	21	35	35	21	7	1
$Cycle_N(8,i)$	1	7	3	5	1	3	1	1
$C(7,i)+Cycle_N(8,i)$	1	1	7	7	35	7	7	1

圖 30. 鄰數定理

i	0	1	2	3	4	5	6	7
$C(7,i)$	1	7	21	35	35	21	7	1
lcm	105							
$Cycle_N(8,i)$	1	7	3	5	1	3	1	1
$Cycle_N(8)$	105							

圖 32. 單列定理

引理 37. $v_p(C_i^n) \leq M-d$ 。

[證明]

設 $M = v_p(lcm(1,2,\dots,n+1))$, $d = v_p(gcd(n,i))$ 。

令 $n = \sum_{t=0}^M n_t p^t, 0 \leq n_t \leq p-1$ 。

$i = \sum_{t=0}^M i_t p^t, 0 \leq i_t \leq p-1$ 。

$n-i = \sum_{t=0}^M j_t p^t, 0 \leq j_t \leq p-1$ 。

$i_t + j_t - n_t = 0, 0 \leq t \leq d-1$ 。

$i_d + j_d - n_d \leq p$ 。

$i_t + j_t - n_t \leq p-1, d \leq t \leq M-1$ 。

$i_M + j_M - n_M = -1$ 。

$v_p(C_i^n) \leq \frac{1}{p-1}(p + (M-d-1)(p-1) - 1) = M-d$

得證。

□ 雙列定理得證。

定理 38. $Cycle_N(n+1) = lcm(\frac{C_0^{n-1}}{Cycle_N(n,0)}, \frac{C_1^{n-1}}{Cycle_N(n,1)}, \dots, \frac{C_{n-1}^{n-1}}{Cycle_N(n,n-1)}) \times n$ 。

[證明]

由引理 33. $lcm(\frac{C_0^{n-1}}{Cycle_N(n,0)}, \frac{C_1^{n-1}}{Cycle_N(n,1)}, \dots, \frac{C_{n-1}^{n-1}}{Cycle_N(n,n-1)}) \times n$
 $= lcm(C_1^n \times gcd(n,1), C_2^n \times gcd(n,2), \dots, C_{n-1}^n \times gcd(n,n-1))$

$Cycle_N(n+1) = lcm(C_1^n, C_2^n, \dots, C_{n-1}^n)$ ，

由引理 37.，

$C_i^n \times gcd(n,i) | Cycle_N(n+1)$ 。

i	0	1	2	3	4	5	6	7
$C(7,i)$	1	7	21	35	35	21	7	1
$Cycle_N(8,i)$	1	7	3	5	1	3	1	1
$C(7,i)/Cycle_N(8,i)$	1	1	7	7	35	7	7	1
lcm	35							
$Cycle_N(9)$	280							

圖 39. 雙列定理

$Cycle_N(n+1) = lcm(C_1^n \times gcd(n,1), C_2^n \times gcd(n,2), \dots, C_{n-1}^n \times gcd(n,n-1))$ 成立。

□

三個定理是以 Cycle 對於巴斯卡三角形的影響範圍命之。橘色部分，如圖 30、圖 32、圖 39。

定理 29、定理 31、及定理 38，對於 Cycle 與巴斯卡三角形之間的關係，如圖 40。

如此，自然數與巴斯卡三角形之間的交互推導，如圖 41。

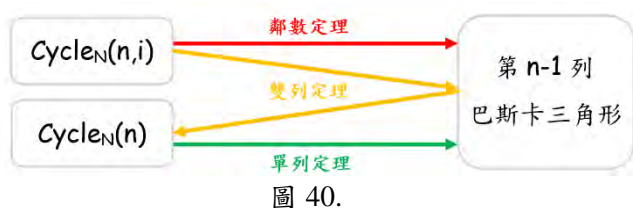


圖 40.



圖 41.

青蛙與車子落點

將車子落點拆成四部分表之， $Park_N(8,5,1)$ ，如圖 42。

繞過的數目：

藍色部分， i 號車在整數圈繞過的車位數， $i \times$ 圈數。

粉色部分， i 號車在末圈繞過的車位數， $\sum_{l=1}^i \varphi_N(n, i, k, l)$ 。

移動的數目：

黃色部分， i 號車總移動格數， ik 。

棕色部分，起點不列入計算須扣除。

事實 43. $Park_N(n, i, k) = \text{mod}(i \times \left\lfloor \frac{ik}{n-i} \right\rfloor + \sum_{l=1}^i \varphi_N(n, i, k, l) + ik - 1, n)$ 。

性質 44. $Park_N(n, i, k) = \text{mod}\left[F_N(n, i, k) + \text{mod}\left(i \times \left\lfloor \frac{ik}{n-i} \right\rfloor + \sum_{l=1}^i \varphi_N(n, i, k, l) - 1, n\right), n\right]$ 。

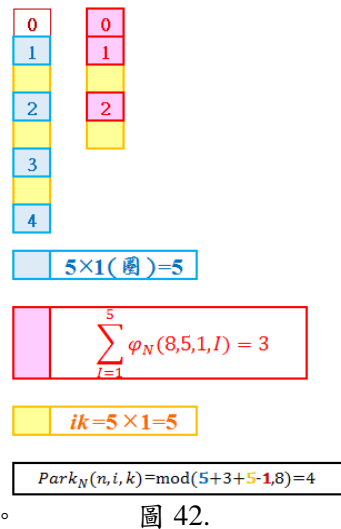


圖 42.

對射

青蛙與停車場存在著對射，發現青蛙對到停車場的三種關係。如圖 48。

性質 45. $f_N(t-s, s) = Cycle_N(t, s)$ ， $t \geq 3, t \in N$ ， $1 \leq s < t, s \in N$ 。

性質 46. $f_N(t-s, F_s) = Cycle_F(t, s)$ ， $t \geq 3, t \in N$ ； $1 \leq s < t, s \in N$ 。

性質 47. $f_N(t-s, C_{s-1}^{t-2}) = Cycle_P(t, s)$ 。 $t \geq 3, t \in N$ ； $1 \leq s < t, s \in N$ 。

[證明] 性質 45、性質 46、性質 47 均以數學歸納法證明。

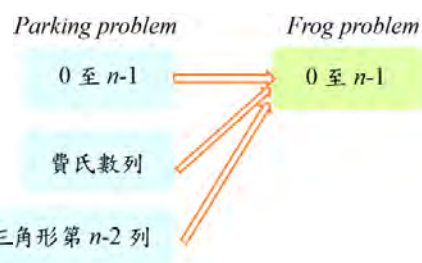


圖 48.

應用

通訊碼

有一串 n 項皆無重複的英文字母序列，依照先後順序予以對應編號 i ， $0 \leq i < n$ ，可利用 parking problem 落點重新定義，得一串新的數字序列，此時再對應回英文字母，即完成。每改變一種 parking problem 車子移動的次數

k ，就構成一種通訊碼系統。透過逆序法演算落點建構。共有 $Cycle_N(n) = \frac{lcm(1,2,3,\dots,n)}{n}$ 種通訊碼系統。

倉儲應用

設有一汽車製造商，今有 n 種款式的汽車，第 0 種至第 $n-1$ 種，分別放置於 n 種倉儲。

規定每種汽車都各自有如 parking problem 給定的移動模式儲存。

可藉本研究的模式，知道汽車倉儲的存放結果。如此，符合人性化的現象。

結論

本研究探討青蛙問題與停車場問題，並將二者間做對射，亦提出本研究的應用。

Cycle 與巴斯卡三角形的重要定理，有下列三項。

鄰數定理 $\gcd(C_{i-1}^{n-1}, C_i^{n-1}) = \frac{C_i^{n-1}}{Cycle_N(n, i)}$ 。 $n \geq 3, n \in N$ ， $0 \leq i \leq n-1, i \in N$ 。

單列定理 $Cycle_N(n) = lcm(C_0^{n-1}, C_1^{n-1}, \dots, C_{n-1}^{n-1})$ ， $n \geq 3, n \in N$ 。

雙列定理 $Cycle_N(n+1) = lcm\left(\frac{C_0^{n-1}}{Cycle_N(n, 0)}, \frac{C_1^{n-1}}{Cycle_N(n, 1)}, \dots, \frac{C_{n-1}^{n-1}}{Cycle_N(n, n-1)}\right) \times n$ ， $n \geq 3, n \in N$ 。

其中，雙列定理，我們突破了只能用高等逼近法的限制，借用單列定理某部分，成功用目前所學的技巧證出。

參考資料

[1]游森棚，八隻青蛙，科學研習月刊 2016 年 12 月期，國立臺灣科學教育館。

[2]賴俊儒，停車場就是彈硬幣，2005 年台灣國際科學展覽，科學教育館網站。

[3]Bakir FARHI，An identity involving the least common multiple of binomial coefficients and its application，(20170605 引用)，引用自 arxiv.org/pdf/0906.2295v2.pdf。

[4]Richard P. Stanley，PARKING FUNCTIONS，Department of Mathematics，M.I.T. 2-375，Cambridge，MA 02139，Massachusetts Institute of Technology。