

中華民國第四十四屆中小學科學展覽會

作者說明書

高中組數學科

040409

臺北縣立海山高級中學

指導老師姓名

董維新

作者姓名

戴于珽



## 壹、摘要

N 個人圍成圓圈並編號，由第一個人開始，先留一人再淘汰一人，以此類推，此乃約瑟夫問題。而由第一個人開始，先淘汰  $\alpha$  人再留  $\beta$  人以此類推，以求倒數第 K 個人的是汰留問題。解決  $\alpha=1$ 、 $\beta=1$  與任意的  $\gamma$ 、N 即是我們的第一步。找到任意的  $\alpha$ 、 $\gamma$ 、N 及  $\beta=1$  是我們的第二步，轉成進位法以找出演算法是我們比較大的突破，也推出了演算法的通式。雖一般任意  $\alpha$ 、 $\beta$ 、 $\gamma$ 、N 尚未完全的解決，但在一些特殊的情況下，如  $\alpha=\beta$  我們也得到了結果。我們在約瑟夫問題與汰留問題之間找到了關係式，並加以討論與研究。

## 貳、研究動機

在第四十三屆全國中小學科學展覽會中，學長所做的「九死一生」，已對汰  $\alpha$  留  $\beta$  倒數第 K 人總數 N 人存活的編號  $L(\alpha, \beta, K, N)$  的汰留問題作初步的詳盡討論。會中教授指出該專題的思考過程中尚有些瑕疵需待改進，而未完成的部分還可以做更深入的探索，且我們在教授的指導下知道汰留問題和約瑟夫問題(Josephus Problem)有密切關係，引起我對後續發展產生莫大的興趣，也促使我廢寢忘食的去探討，期使這份作品更加完整。

## 參、研究目的

由研究先汰  $\alpha$  留  $\beta$  的汰留問題與先留  $\beta$  汰  $\alpha$  的約瑟夫問題的現有處理方法出發，藉以啓發處理此兩種問題的方法並研究其關聯性，進而找出解決之道以處理「九死一生」專題中未來展望所未解決的問題。

## 肆、研究設備及器材

一、紙筆若干

二、計算機

硬體

桌上型電腦

筆記型電腦

軟體

Microsoft Excel XP

Microsoft Word XP

## 伍、研究過程或方法

一、文獻回顧

「九死一生」專題中討論到汰留問題如下:有一支 N 個人的軍隊在戰敗後決定自殺，方式為整個隊伍排成圓圈，在某人自殺後，跳過一人下一人再自殺，若有人想獨活，應位於隊伍中的何處？專題將此問題定義如下： $L(\alpha, \beta, K, N)$  表示人數為 N 人時由 1 號開始先淘汰  $\alpha$  人留  $\beta$  人而倒數第 K 人存活的編號。在汰留時，若人數少於汰  $\alpha$  人  $\rightarrow$  則規定淘汰前  $N-1$  人，留最後一人當存活者，若汰  $\alpha$  人後，人數少於留  $\beta$  人  $\rightarrow$  則規定按圓形排列再從  $\alpha+1$  留起。

專題中由汰一留一、汰二留一開始討論，導出其遞迴式與跳項條件，並由其倒數項找出規律性並推出汰  $\alpha$  留一倒數項的跳項條件與汰  $\alpha$  留  $\beta$  遞迴通式如下：

$$\boxed{\text{跳項條件}}: \text{當 } N = \begin{cases} 1 \times (\alpha + 1)^{n-1} \\ 2 \times (\alpha + 1)^{n-1} \\ \vdots \\ \alpha \times (\alpha + 1)^{n-1} \end{cases}, N = \begin{cases} (\alpha + 2) \times (\alpha + 1)^{n-1} \\ \vdots \\ 2\alpha \times (\alpha + 1)^{n-1} \\ (2\alpha + 1) \times (\alpha + 1)^{n-1} \end{cases}, N = \begin{cases} (2\alpha + 3) \times (\alpha + 1)^{n-1} \\ \vdots \\ (3\alpha + 1) \times (\alpha + 1)^{n-1} \\ (3\alpha + 2) \times (\alpha + 1)^{n-1} \end{cases} \dots ;$$

$L(\alpha, 1, 1, N) \cdot L(\alpha, 1, 2, N) \cdot L(\alpha, 1, 3, N) \cdots$  依序發生跳項

**遞迴通式**：啓始條件： $L(\alpha, \beta, K, K) = 1, L(\alpha, \beta, K, K+1) = 2, \dots, L(\alpha, \beta, K, K+\alpha-1) = \alpha,$

$L(\alpha, \beta, K, N+\alpha+\beta) = L(\alpha, \beta, K, N+\beta) + \alpha + \beta,$  當  $L(\alpha, \beta, K, N+\beta) \leq N$

$L(\alpha, \beta, K, N+\alpha+\beta) = L(\alpha, \beta, K, N+\beta) - N + \alpha,$  當  $L(\alpha, \beta, K, N+\beta) > N$

其於汰一留一中推導出最後一位的演算法如下：

若  $N$  為總人數，表成二進位法，則  $L(1, 1, 1, N)$  為將其二進位法的最高位數字刪除，而位於末位補零，再化成十進位。即  $N_A = A_1A_2A_3 \cdots A_n, \rightarrow L(1, 1, 1, N) = A_2A_3 \cdots A_nA_0$  ( $A_0$  為零)

專題中再轉向汰一留二與汰一留三的討論，導出其遞迴式，在求跳項時發現無法找到很良好的跳項條件，於是專題利用迴歸分析，找到跳項近似表示式：

汰一留二，當  $N = 1.8250543158 \times (\frac{3}{2})^n, L(1, 2, 1, N)$  發生跳項

汰一留三，當  $N = 3.77162 \times (\frac{4}{3})^n, L(1, 3, 1, N)$  發生跳項

既然汰一留  $\beta$  在處理時遇到困難無法解決，專題就先處理汰一留一的推廣：汰  $\alpha$  留  $\alpha,$

發現汰二留二，當人數  $N$  為奇數， $N = \frac{4 \times 2^n + (-1)^{n+1}}{3}$  時，呈循環跳項。當人數  $N$  為偶數，

$N = 2 \times 2^{n-1} = L(2, 2, 1, N)$  時跳項。相同地，再討論汰三留三至汰十留十，發現有類似性質。於是猜測：人數  $N$  分成模  $\alpha$  的餘數  $0, 1, \dots, \alpha-1$  個系統，各有不同的循環跳項，但皆形同

$\frac{(\alpha \times A) \times 2^n + B}{2^\alpha - 1}$ ，但  $A, B$  為定值，當人數  $N = \alpha \times 2^n$  時，則  $N = L(\alpha, \alpha, 1, N)$  跳項。但這猜測

於專題中無法解決，尚待本文於後解決。

若我們於文後使用到參考資料內的內容，我們將用**粗體**表示

## 二、汰留問題與約瑟夫問題的緣起和定義

### (一)、汰留問題的緣起

在高中數學歸納法裡有一個題目是這樣子的:在戰亂快結束時,有一支  $n$  個人的軍隊因彈盡援絕而打算全體自殺,其決定全體圍成一個圓圈,按順時針方向依次編號  $1,2,3,\dots,n$ ,由 1 號開始自殺,然後,順時針方向,每次跳過一個人,然後下一個人在自殺若小王在此  $n$  個人中想獨活,試問其要位於幾號位置?若其好友小陳亦想和小王殘活,試問其要位於幾號位置?

在這個問題中,是將  $n$  個人圍成圓圈,以淘汰 1 人再留 1 人,反覆下去,直到僅剩 1 人的編號,或是問倒數第 2 人的編號,這即是汰留問題。

### (二)、約瑟夫問題的緣起

在猶太-羅馬戰爭時,Flavius Josephus 是被羅馬人包圍在一個山洞的 41 人之一,由於這些猶太人不願被羅馬人所俘虜,因此他們決定自殺,這 41 人圍成一圓圈,按圓圈方向進行,每隔一人就自殺一個,直到這 41 人都死光為止,而他和他朋友認為這種死法毫無意義,所以他很快的算出他和朋友應站在這圓圈的哪個位置才不會被殺。

在這個問題中,是將  $n$  個人圍成圓圈,以留 1 人再淘汰 1 人,反覆下去,直到僅剩 1 人的編號,或是問倒數第 2 人的編號,這即是約瑟夫問題。

### (三)、汰留問題的定義及修正

- 1、 $L(\alpha, \beta, K, N)$  表示為總人數為  $N$  人時,由 1 號開始先淘汰  $\alpha$  個人,留  $\beta$  個人,反覆進行,而倒數第  $K$  個人存活的編號。
- 2、在汰留時,若人數少於汰  $\alpha$  人  $\rightarrow$  則規定淘汰前  $N-1$  人,留最後一人當存活性,若汰  $\alpha$  個人後,人數少於留  $\beta$  人  $\rightarrow$  則規定按圓形排列再從  $\alpha+1$  留起。

由於「九死一生」專題中所定義的  $L(\alpha, \beta, K, N)$  符號過長且  $K$  這個數字容易在數學歸納法過程中造成混淆,為了符號的簡便性,將符號改成  $L_{\alpha, \beta}(N, \gamma)$  表示成汰  $\alpha$  留  $\beta$ , 有  $N$  人時,倒數第  $\gamma$  號的編號取代  $L(\alpha, \beta, K, N)$ 。

其中若  $\gamma=1$  時,我們將其簡化成  $L_{\alpha, \beta}(N)$ , 若對任意  $\gamma$  皆正確時,我們將其簡化成  $L_{\alpha, \beta}(N,)$ , 而當  $\alpha, \beta$  在處理上沒有疑義或固定時,再簡化成  $L(N)$  來取代。

### (四)、約瑟夫問題的定義及修正

- 1、 $J_{\alpha, \beta}(N, \gamma)$  表示為總人數為  $N$  人時,由 1 號先開始留  $\beta$  個人,淘汰  $\alpha$  個人,反覆進行,而倒數第  $K$  個人存活的編號。
- 2、在汰留時,若人數少於汰  $\alpha$  人  $\rightarrow$  則規定淘汰前  $N-1$  人,留最後一人當存活性,若汰  $\alpha$  個人後,人數少於留  $\beta$  人  $\rightarrow$  則規定按圓形排列再從  $\alpha+1$  留起。

其中若  $\gamma=1$  時,我們將其簡化成  $J_{\alpha, \beta}(N)$ , 若對任意  $\gamma$  皆正確時,我們將其簡化成  $J_{\alpha, \beta}(N,)$ , 而當  $\alpha, \beta$  在處理上沒有疑義或固定時,再簡化成  $J(N)$  來取代。

三、我們先仿照 Graham、Knuth、Patashnrk 所著的具體數學（Concrete Mathematics）中對約瑟夫問題遞迴式的定義(詳見參考資料)，我們將汰留問題的遞迴式表達如下

汰一留一：1.  $L(1) = 1$     2.  $L(2n) = 2L(n)$ ,  $L(2n-1) = 2L(n) - 2$ , 對於所有的  $n \geq 1$

汰二留一：1.  $L(1) = 1$ ,  $L(2) = 2$

2.  $L(3n) = 3L(n)$ ,  $L(3n-2) = 3L(n) - 3$ ,  $L(3n-1) = 3L(n+1) - 6$ , 對於所有的  $n \geq 1$

汰三留一：1.  $L(1) = 1$ ,  $L(2) = 2$ ,  $L(3) = 3$     2.  $L(4n) = 4L(n)$ ,  $L(4n-3) = 4L(n) - 4$

$L(4n-2) = 4L(n+1) - 8$ ,  $L(4n-1) = 4L(n+2) - 12$ , 對於所有的  $n \geq 1$

汰  $\alpha$  留一：1.  $L(1) = 1$ ,  $L(2) = 2$ ,  $L(3) = 3 \dots L(\alpha) = \alpha$

$$2. \begin{cases} L((\alpha+1)n) = (\alpha+1) \times L(n) \\ L((\alpha+1)n - \alpha) = (\alpha+1) \times L(n) - (\alpha+1) \\ L((\alpha+1)n - \alpha + 1) = (\alpha+1) \times L(n+1) - 2(\alpha+1) \\ \vdots \\ L((\alpha+1)n - \alpha + \alpha - 1) = (\alpha+1) \times L(n + (\alpha-1)) - \alpha(\alpha+1) \end{cases}, \text{對於所有的 } n \geq 1$$

分析上述遞迴式計算  $L(N)$  的值時，需利用到遞迴次數為  $\log_{(\alpha+1)} N$ ，共需計算約  $2 \log_{(\alpha+1)} N$  次

汰  $\alpha$  留  $\beta$ ：1.  $L(1) = 1$ ,  $L(2) = 2$ ,  $L(3) = 3 \dots L(\alpha) = \alpha$

$$2. \begin{cases} L((\alpha+\beta)n) = (\alpha+\beta) \times L(n) \\ L((\alpha+\beta)n - \alpha) = (\alpha+\beta) \times L(n) - (\alpha+1) \\ L((\alpha+\beta)n - \alpha + 1) = (\alpha+\beta) \times L(n+1) - 2(\alpha+1) \\ \vdots \\ L((\alpha+\beta)n - \alpha + \alpha - 1) = (\alpha+\beta) \times L(n + (\alpha-1)) - \alpha(\alpha+1) \end{cases}, \text{對於所有的 } n \geq 1$$

四、汰一留一時，我們仿照  $\gamma=1$  的演算法，建立起  $\gamma=2,3,4,5,\dots$  的演算法如下：

**演算法** 若  $N$  為總人數，先將其表示成二進位法  $N_2$ ，再將  $\gamma$  也化為二進位法  $\gamma_2$ ，在末尾補 0

後再減去 1（即將  $2\gamma-1$  化為二進位）得到的數字末尾盡量補 0，但不超過  $N_2$ ，得

數  $M_2$ ，將  $(N_2 - M_2)$  後於末尾補 0，即為  $L(N, \gamma)$  的二進位答案。今舉例子如下：

例子：當總人數  $N = 150 = (10010110)_2$

$\gamma = 1$ ,  $M_2 = (10000000)_2$ ,  $N_2 - M_2 = (10110)_2$ ,  $L(N, 1) = (101100)_2 = 44$

$$\gamma = 2, M_2 = (1100000)_2, N_2 - M_2 = (110110)_2, L(N, 2) = (1101100)_2 = 108$$

而「九死一生」專題中原始解法為

$$2^{n-1} \leq 150 \leq 2^n \Rightarrow n = 8, 2^{8-1} = 128, L(N, 1) = L(128 + 22, 1) = L(128, 1) + 44 = 44$$

$$3 \times 2^{n-1} \leq 150 \leq 3 \times 2^n \Rightarrow n = 6, 3 \times 2^{6-1} = 96, L(N, 2) = L(96 + 54, 2) = L(98, 2) + 108 = 108$$

比較兩種方法，新採用的方法較適用於計算機上。

五、仿照汰一留一的演算法，建立起汰二留一的演算法如下：

**演算法** 若  $N$  為總人數，先將其表示成三進位法  $N_3$ ，再將  $(\gamma - 1)$  也化為三進位法  $(\gamma - 1)_3$ ，

$N \equiv k \pmod{2}, k = 0, 1$ ，在末尾補平衡位後得到數  $M_3'$ ，(即  $M_3' = (\gamma - 1)_3 \oplus$  平衡位)

，使得  $M_3' \equiv k \pmod{2}$ ，其中平衡位為 0 或 1，在末尾盡量補 0，但不超過  $N_3$ ，得數

$M_3$ ，將  $(N_3 - M_3)$  後除以 2 再於末尾補 0，即為  $L(N, \gamma)$  的三進位答案。

六、建立汰  $\alpha$  留一的演算法如下：

**演算法** 若  $N$  為總人數，先將其表示成  $(\alpha + 1)$  進位法  $N_{\alpha+1}$ ，再將  $(\gamma - 1)$  也化為  $(\alpha + 1)$  進位法

$(\gamma - 1)_{\alpha+1}$ ， $N \equiv k \pmod{\alpha}, k = 0, 1, 2, \dots, \alpha - 1$  在末尾補平衡位後得到數  $M_{\alpha+1}'$ ，

(即  $M_{\alpha+1}' = (\gamma - 1)_{\alpha+1} \oplus$  平衡位)，使得  $M_{\alpha+1}' \equiv k \pmod{\alpha}$ ，其中平衡位為 0 或 1

或 2, ..., 或  $\alpha - 1$ ，在末尾盡量補 0，但不超過  $N_{\alpha+1}$ ，得數  $M_{\alpha+1}$ ，將  $(N_{\alpha+1} - M_{\alpha+1})$  後

除以  $\alpha$  再於末尾補 0，即為  $L(N, \gamma)$  的  $\alpha + 1$  進位答案。

七、汰留問題與約瑟夫問題之間的關聯性

我們根據汰留問題與約瑟夫問題之間的結果討論其關係，整理如下：

(一)、汰一留一時，我們可發現  $J(N, \gamma) = L(N, \gamma) + 1$ ，證明從略。

(二)、仿照汰一留一，我們可以得到汰  $\alpha$  留 1 的關聯： $J_{\alpha,1}(N, \gamma) \equiv L_{\alpha,1}(N, \gamma) + 1 \pmod{N}$

證明： $J_{\alpha,1}(N, \gamma)$  當留 1 後，剩 2, 3, 4, ..., N, 1 共  $N$  個，使用重編碼  $1^* = (2), 2^* = (3), 3^* = (4), \dots$

$(N-1)^* = (N), N^* = (1)$ ，開始汰 1 就變成我們所討論的汰留問題，有  $1^*, 2^*, 3^* \dots N^*$

共  $N$  個，殘留號碼為  $L_{\alpha,1}(N, \gamma)^* = L_{\alpha,1}(N, \gamma) + 1 = J_{\alpha,1}(N, \gamma) \pmod{N}$

但當  $J_{\alpha,1}(N, \gamma) - 1 = 0$ ，即  $L_{\alpha,1}(N, \gamma) = 0 = N$ ，產生跳項

(三)、仿照汰 $\alpha$ 留一，我們可以得到汰 $\alpha$ 留 $\beta$ 的關聯： $J_{\alpha,\beta}(N,\gamma) \equiv L_{\alpha,\beta}(N,\gamma) + \beta \pmod{N}$

<pf>  $J_{\alpha,\beta}(N,\gamma)$  當留 $\beta$ 後，剩 $\beta+1, \beta+2, \dots, N, 1, 2, \dots, \beta$ ，共 $N$ 個，使用重編碼

$$1^* = (\beta+1), 2^* = (\beta+2), \dots, (N-\beta)^* = N, (N-\beta+1)^* = (1), \dots, N^* = (\beta)$$

開始汰 $\beta+1$ 就變成我們所討論的汰留問題，有 $1^*, 2^*, 3^* \dots N^*$ 共 $N$ 個，

$$\text{殘留號碼爲 } L_{\alpha,\beta}(N,\gamma)^* = L(N,\gamma) + \beta = J(N,\gamma) \pmod{n}$$

但當 $J_{\alpha,\beta}(N,\gamma) - 1 = 0$ ，即 $L_{\alpha,\beta}(N,\gamma) = 0 = N$ ，產生跳項

#### 陸、研究結果與討論

我們重新定義汰留問題與約瑟夫問題的符號，並仿照具體數學中對約瑟夫問題遞迴式的定義，我們將汰留問題的遞迴式導出，由此推出汰 $\alpha$ 留一的演算法，而專題中汰二留一，根據遞迴通式也導出倍率式 $L(3N)=3L(N)$ ，但是我們發現其僅包含了 $3N$ 項的答案，所以我們再增加了 $L(3n-1) = 3L(n+1) - 6$ ， $L(3n-2) = 3L(n) - 3$ ，這樣子就能使在汰二留一中所包含的倍率式的結構更加完整。當我們知道起始條件和汰留的規則時，我們即可用倍率式算出。

而在汰三留三中，專題將其遞迴式表達如下：1.  $L(4) = 4, L(5) = 5, L(6) = 6$

$$2. L(N+3) = \begin{cases} L(N)+6 & , \text{當 } L(N) \leq N-3 \\ L(N)+6-N & , \text{當 } L(N) = N-2, N-1, N \end{cases}$$

由遞迴通式可知已知 $N$ 時可求 $N+3$ 由數學歸納法原理知需分成 $N = 3t, 3t+1, 3t+2$ 討論，

由遞迴通式可知跳項條件為 $L(N) = N-2, N-1, N$

一、若 $N = N_0 = 3t$ 跳項， $L(N_0) = N_0 \Rightarrow L(N_0+3) = 6 \Rightarrow L(N_0+3k) = 6k = N_0+3k \Rightarrow 3k = N_0$

$\Rightarrow$ 下次跳項為 $2N_0$ ，且 $L(N) = N$ ，由等比公式得知 $N = 3t$ 時，跳項 $a_n = 3 \times 2^n$

註： $L(N_0) = N_0 - 1, N_0 - 2$ 不可能成立

二、若 $N = N_0 = 3t+1$ 跳項， $L(N_0) = N_0 \Rightarrow L(N_0+3) = 6 \Rightarrow L(N_0+3k) = 6k = N_0+3k-1$

$\Rightarrow 3k = N_0 - 1 \Rightarrow$ 下次跳項為 $2N_0 - 1 = 3t'+1$ 且 $L(N) = N-1$

三、若 $N = N_0 = 3t+2$ 跳項， $L(N_0) = N_0 - 1 \Rightarrow L(N_0+3) = 5 \Rightarrow L(N_0+3k) = 6k - 1 = N_0 + 3k - 2$

$\Rightarrow 3k = N_0 - 1 \Rightarrow$ 下次跳項為 $2N_0 - 1 = 3t'+1$ 且 $L(N) = N-2$



四、若  $N = N_0 = 3t + 1$  跳項,  $L(N_0) = N_0 - 2 \Rightarrow L(N_0 + 3) = 4 \Rightarrow L(N_0 + 3k) = 6k - 2 = N_0 + 3k$

$\Rightarrow 3k = N_0 + 2 \Rightarrow$  下次跳項為  $2N_0 + 2 = 3t' + 1$  且  $L(N) = N$

取  $3t + 1$  的跳項:  $a_1 = 4, a_2 = 7, a_3 = 13, a_4 = 28$  可知  $a_2 = 2a_1 - 1, a_3 = 2a_2 - 1, a_4 = 2a_3 + 2$

$$a_{3m+3} = 2a_{3m+2} - 1 = 2(2a_{3m+1} - 1) - 1 = 4a_{3m+1} - 3 = 4(2a_{3m} + 2) - 3 = 8a_{3m} + 5$$

取  $b_m = a_{3m}, b_{m+1} = a_{3m+3}, b_1 = a_3 = 13, b_{m+1} = 8b_m + 5$ , 解特徵方程式  $\alpha = 8\alpha + 5, \alpha = -\frac{5}{7}$

$$\text{即 } b_m = A \times 8^m - \frac{5}{7}, b_1 = 8A - \frac{5}{7} = 13, A = \frac{12}{7}, a_{3m} = b_m = \frac{12 \times 8^m - 5}{7} = \frac{12 \times 2^{3m} - 5}{7}$$

$$a_{3m-2} = 2a_{3m-3} + 2 = 2 \times \frac{12 \times 2^{3m-3} - 5}{7} + 2 = \frac{12 \times 2^{3m-2} + 4}{7}$$

$$a_{3m-1} = 2a_{3m-2} - 1 = 2 \times \frac{12 \times 2^{3m-2} + 4}{7} - 1 = \frac{12 \times 2^{3m-1} + 1}{7}, \text{ 整合所有結果得出}$$

$$a_n = \frac{12 \times 2^n + \begin{cases} -5 & n = 3m \\ 4 & n = 3m - 2 \\ 1 & n = 3m - 1 \end{cases}}{7}, \text{ 同理, 取 } 3t + 2 \text{ 的跳項可得 } a_n' = \frac{18 \times 2^n + \begin{cases} 5 & n = 3m + 2 \\ -4 & n = 3m \\ -1 & n = 3m + 1 \end{cases}}{7}$$

觀察分母皆為  $2^3 - 1 = 7$ , 故知其分母必為  $2^3 - 1 = 7$

仿照汰三留三的證明, 專題將汰  $\alpha$  留  $\alpha$  遞迴式表達如下

$$L(\alpha + 1) = \alpha + 1, L(\alpha + 2) = \alpha + 2, \dots, L(2\alpha) = 2\alpha,$$

$$L(N + \alpha) = \begin{cases} L(N) + 2\alpha & \text{當 } L(N) \leq N - \alpha \\ L(N) + 2\alpha - N & \text{當 } L(N) = N - (\alpha - 1), N - (\alpha - 2), \dots, N \end{cases}$$

由遞迴通式可知已知  $N$  時可求  $N + \alpha$  由數學歸納法原理知需分成  $N = \alpha t, \alpha t + 1, \alpha t + 2,$

$\dots, \alpha t + \alpha - 1$  討論, 由遞迴通式可知跳項條件為  $L(N) = N - (\alpha - 1), N - (\alpha - 2), \dots, N$

若  $N = N_0 = \alpha t$  跳項且  $L(N_0) = N_0 \Rightarrow L(N_0 + \alpha) = 2\alpha \Rightarrow L(N_0 + \alpha k) = 2\alpha k = N_0 + \alpha k$

$\Rightarrow \alpha k = N_0 \Rightarrow$  下次跳項為  $2N_0$ , 且  $L(N) = N$ , 由等比公式得知  $N = \alpha t$  時, 跳項  $a_n = \alpha \times 2^n$

註:  $L(N) = N - (\alpha - 1), N - (\alpha - 2), \dots, N - 1$  不可能成立

仿照汰二留二及汰三留三, 其結果呈現週期為  $\alpha$  的循環跳項, 取某個系統  $a_n, b_m^k = a_{\alpha(m-1)+k}$

最後會得到  $b_{m+1}^k = 2^\alpha b_m^k - \text{某定數}$ ，解特徵方程式  $p = 2^\alpha p - \text{某定數} \Rightarrow p = \frac{\text{某定數}}{2^\alpha - 1}$

$$b_m^k = A \times (2^\alpha)^m + p = \frac{\text{某數} \times 2^{\alpha m} + \text{某定數}}{2^\alpha - 1} = a_{\alpha(m-1)+k} \Rightarrow a_n = \frac{\text{某數} \times 2^n + \text{某定數}}{2^\alpha - 1}$$

觀察分母為  $2^\alpha - 1$ ，即可証出汰  $\alpha$  留  $\alpha$  的跳項條件中分母必為  $2^\alpha - 1$ 。

在汰一留二中，我們調整專題中 N 的跳項近似表示式由

$N = 1.8250543158 \times (\frac{3}{2})^n$  成  $N = 1.216702877 \times (\frac{3}{2})^n$ 。由汰一留二的數據，我們分析出：

$$a_1 = 2 = 1 \times \frac{3}{2} + \frac{1}{2}, a_2 = 2 \times \frac{3}{2} = (1 \times \frac{3}{2} + \frac{1}{2}) \times \frac{3}{2} = (\frac{3}{2})^2 \times (1 + \frac{1}{2} \times \frac{2}{3}),$$

$$a_3 = 4 = 3 \times \frac{3}{2} - \frac{1}{2} = (\frac{3}{2})^3 \times (1 + \frac{1}{2} \times \frac{2}{3} - \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^3), a_4 = 6 = 4 \times \frac{3}{2} = (\frac{3}{2})^4 \times (1 + \frac{1}{2} \times \frac{2}{3} - \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^3)$$

$$a_5 = 9 = 6 \times \frac{3}{2} = (\frac{3}{2})^5 \times (1 + \frac{1}{2} \times \frac{2}{3} - \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^3),$$

$$a_6 = 14 = 9 \times \frac{3}{2} + \frac{1}{2} = (\frac{3}{2})^6 \times (1 + \frac{1}{2} \times \frac{2}{3} - \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^3 + \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^6),$$

⋮

$$a_{30} = 233304 = (\frac{3}{2})^{30} \times (1 + \frac{1}{2} \times \frac{2}{3} - \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^3 + \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^6 - \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^8 + \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^9 - \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{10}$$

$$+ \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{12} - \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{14} + \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{15} - \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{16} + \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{17} - \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{18} + \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{20}$$

$$- \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{22} + \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{23} - \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{24} + \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{26} - \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{27} + \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{28} - \frac{1}{2} \times (\frac{2}{3})^{29})$$

$$= 1.216702877 \times (\frac{3}{2})^{30}$$

我們觀察到項與項之間是正負相間的，但在次方上(1、3、6、8、9、10、12、14、15、16、17、18、20、22、23、24、26、27、28、29)我們仍然找不出規律性，只能由數據得知。

## 柒、討論

我們由「九死一生」專題中的方法與數學歸納法與遞迴數列，建立起汰 1 留 1、汰 2 留 1、汰 3 留 1、汰  $\alpha$  留 1 到汰  $\alpha$  留  $\beta$  問題의各種遞迴式，及汰  $\alpha$  留 1 的各種演算法。

並分析汰留問題與約瑟夫問題的關聯性為  $J_{\alpha,\beta}(N, \gamma) \equiv L_{\alpha,\beta}(N, \gamma) + 1 \pmod{N}$

與  $J_{\alpha,\beta}(N, \gamma) \equiv L_{\alpha,\beta}(N, \gamma) + \beta \pmod{N}$ ，由遞迴數列的特徵方程式解法來證明跳項

的分母為  $2^\alpha - 1$ ，再由項與項的關係式說明 1.216702877 的原因理由。雖然還是沒有

辦法處理到一般的汰  $\alpha$  留  $\beta$  問題，但是已經將「九死一生」專題中未來展望所未解決的問題給一個適當的解決。

#### 捌、結論

我們建立起汰  $\alpha$  留  $\beta$  問題의各種遞迴式，及汰  $\alpha$  留一的各種演算法。

並分析汰留問題與約瑟夫問題的關聯性為  $J_{\alpha,\beta}(N,\gamma) \equiv L_{\alpha,\beta}(N,\gamma) + 1(\text{mod } N)$

與  $J_{\alpha,\beta}(N,\gamma) \equiv L_{\alpha,\beta}(N,\gamma) + \beta(\text{mod } N)$ ，證明跳項的分母為  $2^\alpha - 1$

與說明 1. 216702877 的原因理由。雖然還是沒有辦法處理到一般的汰  $\alpha$  留  $\beta$  問題，但是已經將「九死一生」專題中未來展望所未解決的問題給一個適當的解決。至於一般的汰  $\alpha$  留  $\beta$  問題，只能留給後人處理。

#### 玖、參考資料

- 一、夏興國，數學歸納法縱橫談 台北市 九章出版社 1999 年出版
- 二、陳家聲、徐惠芳，遞歸數列，凡異出版社
- 三、簡子爲、詹朱聰、林豐正、林育翔，2003，九死一生，第四十三屆全國中小學科學展覽會
- 四、Graham、Knuth、Patashnrk，賴飛羆譯具體數學 東華出版社，一版，台北市，1-30，1988 年出版

## 評語

040409 高中組數學科 佳作

我要活下去

Josephus 問題以被 Knuth 在具體數學一書中闡述無遺。人們必定會將任何與 Josephus 相關的問題與 Knuth 所寫的相比較。要想作得比該書還好，可是一巨大挑戰！