

中華民國第 61 屆中小學科學展覽會 作品說明書

高級中等學校組 數學科

050401

點分布與鋸齒狀函數的研究

學校名稱：臺中市立文華高級中等學校

作者： 高二 吳建宇 高二 何震群	指導老師： 林煜家 張仲凱
-------------------------	---------------------

關鍵詞：點分布、不等量平移、鋸齒狀函數

摘要

$$\text{若 } \langle b_x \rangle \text{ 有 } n \text{ 項，且 } \langle a_x \rangle \text{ 的滿足 } a_x = \begin{cases} \frac{1}{2}(b_2 + b_n) & , x=1 \\ \frac{1}{2}(b_{x-1} + b_{x+1}) & , 1 < x < n \\ \frac{1}{2}(b_1 + b_{n-1}) & , x=n \end{cases} \text{，將 } \langle a_x \rangle \text{ 以項數與其值繪於}$$

坐標平面並根據分布情況將點連線，圖形似**鋸齒狀函數**。

將原本散布圖的點經適當「**不等量**」**平移**後，再利用分段拼接概念，結合「取整函數」來設計一函數，使其能讓兩條異號的領導係數線段交替出現，形成鋸齒狀函數的圖形，最後再將點「**不等量**」**平移**回原本位置，即得一函數涵括所有點。

本研究將 $\langle b_x \rangle$ 設定在不同條件下，分別可根據 n 值區分四類情況： $n=4k, 4k+1, 4k+2, 4k+3$ ， k 為正整數；在不同 n 值，其 $\langle a_x \rangle$ 的一般項有著巧妙的異同處。

最後再將 b_x 推廣到多項式函數，進而找到可行方法來求得對應的一般項 a_x 。

壹、研究動機

在翻閱 AMC12 的題目時，我們在 1990 年那份看到一個有趣的問題：10 個人圍成一圈，每人挑選一個數字並將此數字告訴自己左右兩邊的人，然後每個人說出自己兩旁的人所選數字的平均值，右圖為每個人所說出之平均值(非原來選的數字)，則說出平均值 6 的那個人所選數字為何？(如圖 1)

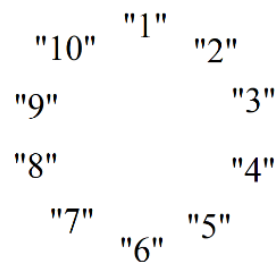


圖 1

我們好奇：是否能夠求出每個人原本挑選的數字，於是我們開始動手進行研究，除解出原題答案，希望能更進一步推廣延伸，找到一般公式解。

貳、研究目的

設有 n 個人圍成一圈，有 $\langle a_x \rangle$ 、 $\langle b_x \rangle$ 兩數列，其中： a_x 為第 x 個人所挑的數字， b_x 為第 x 個人兩旁的人所挑的數字之平均值。

- 一、若 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列，且 $b_x = x$ 時，則數列 $\langle a_x \rangle$ 的一般式為何。
- 二、若 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列，且 $b_x = px + q$ 時，則數列 $\langle a_x \rangle$ 的一般式為何。
- 三、若 $\langle b_x \rangle$ 為階差數列，且 $b_x = x^2$ 時，則數列 $\langle a_x \rangle$ 的一般式為何。
- 四、數列 $\langle b_x \rangle$ 滿足 b_x 為任意多項式時，是否有方法能求得 $\langle a_x \rangle$ 的一般式。

參、研究設備器材

繪圖軟體(Geogebra、Desmos)，電腦程式(C++語言)，紙，筆。

肆、研究方法及步驟

在1990年AMC12的題目，我們的解法為：假設 x_i 為「說出" i "(左右兩人所挑選數字的平均值)的人所選之數字」，其中 $i=1,2,3,\dots,10$ 。依據題意可以列出以下式子：

$$\frac{1}{2}(a_{10}+a_2)=1, \frac{1}{2}(a_2+a_4)=3, \frac{1}{2}(a_4+a_6)=5, \frac{1}{2}(a_6+a_8)=7, \frac{1}{2}(a_8+a_{10})=9,$$
$$\frac{1}{2}(a_1+a_3)=2, \frac{1}{2}(a_3+a_5)=4, \frac{1}{2}(a_5+a_7)=6, \frac{1}{2}(a_7+a_9)=8, \frac{1}{2}(a_9+a_1)=10。$$

將前五式相加可得 $a_2+a_4+a_6+a_8+a_{10}=25$ ，又 $a_2+a_4=6$ ， $a_8+a_{10}=18$

$$\therefore a_6=25-6-18=1, \text{ 且 } 7=\frac{1}{2}(a_6+a_8)=\frac{1}{2}(1+a_8) \Rightarrow a_8=13$$

我們發現：當 n 為奇數時，只要求出其中1人的數字，即可求出其他所有人的數字；而當 n 為偶數時，則必須要求得其中2人(此兩人必須在奇偶不同位置)的數字，方可求出其他所有人的數字。將以上的解代回上述各式可得： $a_2=-3$ ， $a_4=9$ ， $a_6=1$ ， $a_8=13$ ， $a_{10}=5$ 。

同理，將後五式相加得 $a_1+a_3+a_5+a_7+a_9=30$ ，又 $a_1+a_3=4$ ， $a_7+a_9=16$ ，

$$\therefore a_5=30-4-16=10, \text{ 再將解代回各式可得 } a_1=6, a_3=-2, a_5=10, a_7=2, a_9=14。$$

若令 a_i 為一數列 $\langle a_x \rangle$ 的第 i 項，其中：

$$a_1=6, a_2=-3, a_3=-2, a_4=9, a_5=10,$$

$$a_6=1, a_7=2, a_8=13, a_9=14, a_{10}=5。$$

接著，為了找出數列 $\langle a_x \rangle$ 的規律，我們想了很久，也嘗試過以代數的方式，想設法解出一般式，但都沒什麼進展。後來，在專題研究課程時，組員討論過程中，突然靈機一動，試著將各個數值以「第幾項(x)、拿到的數字(y)」作為坐標點 (x, y) 繪到坐標平面上，似乎發現他們有著某種規律，如圖2所示。

一、研究方法(一)：

步驟一：把所有點，不等量向下平移。

說明：原函數圖形傾斜，函數振幅、循環規律不易定義，難以求出一般式，在試過各種方法，偶然想到將所有 (x, y) 進行「不等量下移」^(註1)，發現調整後圖形為週期函數。

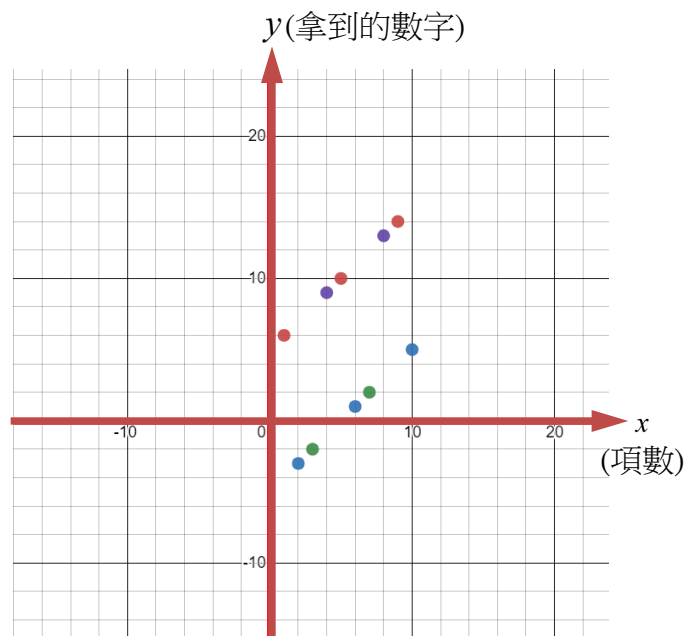


圖2

底下我們針對三種不同調整情況的 b_x 值做討論：

(一)若 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列且 $b_x = x$ ，則將點 (x, y) 調整為 $(x, y - x)$ 。

(二)若 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列且 $b_x = px + q$ ，則將點 (x, y) 調整為 $(x, y - (px + q))$ 。

(三)若 $\langle b_x \rangle$ 為階差數列且 $b_x = x^2$ ，則將點 (x, y) 調整為 $(x, y - x^2)$ 。

接著，我們針對第(一)種情況，及給定的 n 值 (n 為人數) 所得到的對應點坐標繪製在圖形上，如下所述。

若 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列， $b_x = x$ ， $n = 7$ 時，

將未平移與平移後的點，分別繪製如圖 3、圖 4。

而第(二)種、第(三)種情況中，在坐標平面上的繪製，亦可如法炮製。

步驟二：將各類型的圖形，依 n 值分類為 $n = 4k$ 、

$$n = 4k + 1、n = 4k + 2、n = 4k + 3$$

說明：我們可以觀察出，點的分布會受到不同 n

值 (n 為人數) 的影響。在觀察 $n = 3, 4, 5, \dots, 20$ 的圖形之後，發現圖形中，點的分布情況呈現有四個 n 值一循環的規律，因此將圖形以 n 值做區分歸類為以下四種：
 $n = 4k$ 、 $n = 4k + 1$ 、 $n = 4k + 2$ 、 $n = 4k + 3$ ，其中 $k \in \mathbb{N}$ 。

(註 1：此處「不等量下移」是指將點 (x_i, y_i) 調整為 $(x'_i, y'_i) = (x_i, y_i - g(x))$ ，其中 $g(x)$ 為一個不等量平移函數，其平移後的點分布應滿足以下條件：

1. $y'_{i+4} = y'_i$ ，其中 $x_{i+1} = x_i + 1$ 。
2. $y'_{i+2} = -y'_i$ 。

步驟三：利用兩段領導係數互為相反數的線段，在不同區間時交互出現，形成類似鋸齒狀的圖形。

在步驟三中，我們企圖想找出鋸齒狀圖形的函數，以便讓我們找到數列 $\langle a_x \rangle$ 的一般項。

我們發現可以利用「下取整函數」不連續與階梯狀的性質。將某一函數減去下取整函數，可使該函數的特定區段(以下稱為基準線^(註 2))水平無限平移，如圖 5、圖 6。

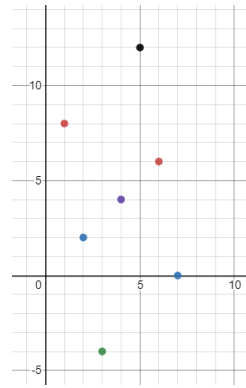


圖 3

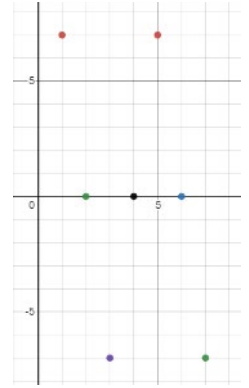


圖 4

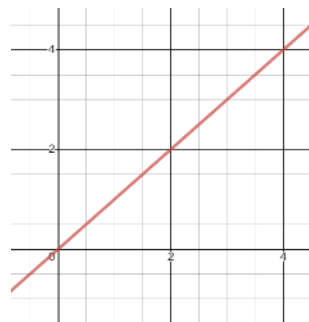


圖 5
函數 $y = x$ 圖形

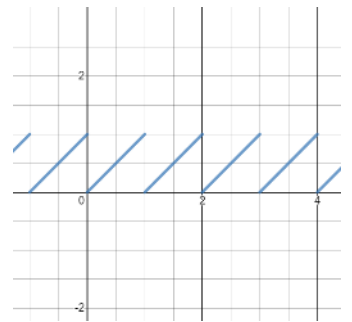


圖 6
函數 $y = x - [x]$

因此，若將基準線減去一特定的下取整函數，可讓基準線的特定區段呈現週期圖形，故建構一函數為：
 $y = c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x)$ 。

我們所建構的函數中， $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 、 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ 所代表的意義如下：

(一)存在 $c_1(x)$ 為一個值會在 1、0、1、0……，每兩單位長會交替出現的函數，如圖 7 之藍色線。

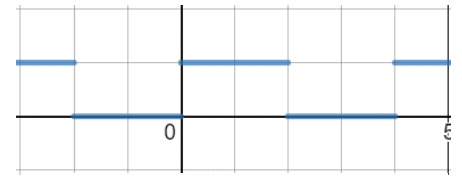


圖 7

(二)存在 $c_2(x)$ 為一個值會在 0、1、0、1……，每兩單位長會交替出現的函數，如圖 8 之紅色線。

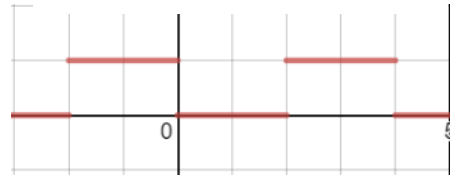


圖 8

其中，當 $c_1(x)$ 的值為 1 時， $c_2(x)$ 的值為 0；當 $c_1(x)$ 的值為 0 時， $c_2(x)$ 的值為 1。

(三) $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ 分別為負、正基準線線段呈現週期出現的函數，如圖 11 為正基準線線段呈現週期出現的函數圖形，即 $d_2(x)$ 。

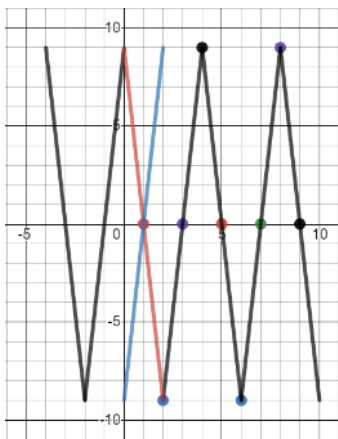


圖 9

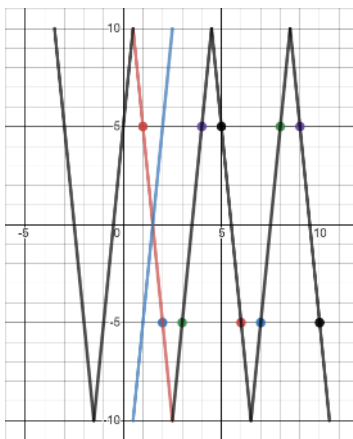


圖 10

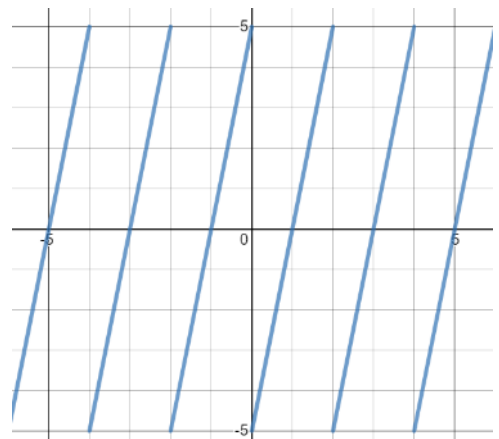


圖 11

藍色線為正基準線，紅色線為負基準線

(註 2：基準線定義：

在不等量平移後，兩個不同的 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ ，當 $x > 0$ 時，第一個函數值為 0 的區間裡，分別對應到的 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ 圖形稱為基準線，其中斜率為正者，稱為**正基準線**，斜率為負者，稱為**負基準線**，如上圖 9、上圖 10。)

因此，只要將 $d_1(x)$ 乘上 $c_1(x)$ ，就可以使 $d_1(x)$ 出現、消失、出現、消失、...，如圖 12。

同理，將 $d_2(x)$ 乘上 $c_2(x)$ ，同樣可以使 $d_2(x)$ 消失^(註 3)、出現、消失、出現、...，如圖 13。

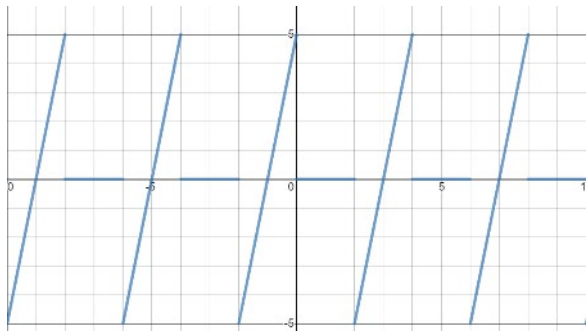


圖 12



圖 13

由以上方法，我們可由負基準線和正基準線交互出現以構成類似鋸齒狀的函數，故將 $c_1(x) \cdot d_1(x)$ 加上 $c_2(x) \cdot d_2(x)$ 時，就能使其交互出現，如圖 14。

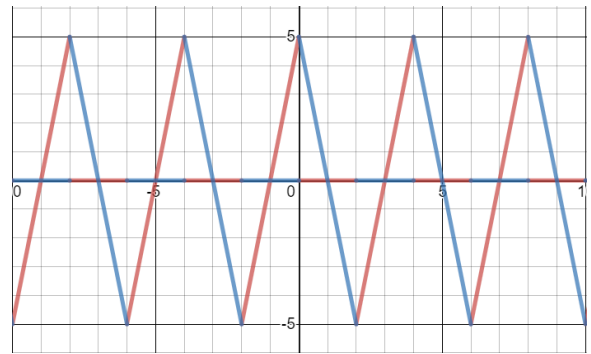


圖 14

步驟四：將 $y = f(x) = c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x)$

加上步驟一操作的「不等量平移」的值。

說明：步驟三所形成的鋸齒狀圖形是沿著 x 軸水平延伸的函數，因此，必須將步驟一操作的「不等量平移」的值加回來，才會是最終的函數，如圖 15。

藉由上述四個步驟，我們可找到函數，在 x 為整數時，其坐標平面上對應到的 y 坐標即為數列 $\langle a_x \rangle$ 的第 x 項之值，亦即一般項。

而在步驟二的過程中，我們發現當 $n = 4k$ ， k 為正整數時，且在 b_x 值不盡相同時，並無法找到 a_x 的唯一值，亦即此時的 a_x 值並不唯一，此情況違背我們探討的問題，我們將此情況稱為「無解」，並給出下列的定理。

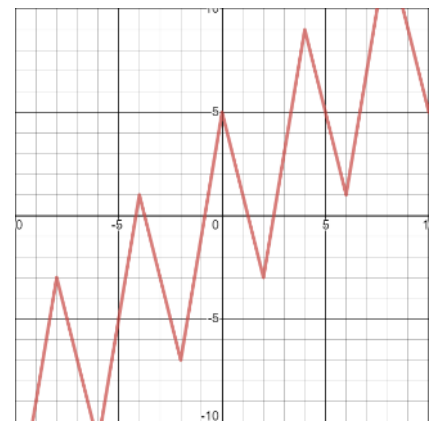


圖 15

定理：

設有 n 個人圍成一圈，有 $\langle a_x \rangle$ 、 $\langle b_x \rangle$ 兩數列，其中： a_x 為第 x 個人所挑的數字， b_x 為第 x 個人兩旁的人所挑的數字之平均值。當 b_x 為公差不為 0 的等差數列，且當 $n = 4k$ 時， a_x 無解。

(註 3：消失意思是：當 $c_1(x)$ 為 0 時， $d_1(x)$ 乘上 $c_1(x)$ 時為 0，該區段函數即會「消失」。)

【證明】：

(一)若 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列， $b_x = rx$ ， $r \in \mathbb{R} - \{0\}$ ，

當 $n=4$ 時， $b_1 = r$ 、 $b_2 = 2r$ 、 $b_3 = 3r$ 、 $b_4 = 4r$ ，

得 $2b_1 = a_4 + a_2$ 、 $2b_2 = a_1 + a_3$ 、 $2b_3 = a_2 + a_4$ 、 $2b_4 = a_3 + a_1 \Rightarrow b_1 = b_3$ ， $b_2 = b_4$

將 $b_1 = b_3$ 、 $b_2 = b_4$ 代入 $b_x = rx$ ，得出 $r = 3r$ 、 $2r = 4r \Rightarrow r = 0 (\rightarrow \leftarrow)$

\therefore 當 $n=4k$ 時無解。

(二)若 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列， $b_x = rx + s$ ， $r, s \in \mathbb{R} - \{0\}$ ，

當 $n=4$ 時， $b_1 = r + s$ 、 $b_2 = 2r + s$ 、 $b_3 = 3r + s$ 、 $b_4 = 4r + s$ ，

得 $2b_1 = a_4 + a_2$ 、 $2b_2 = a_1 + a_3$ 、 $2b_3 = a_2 + a_4$ 、 $2b_4 = a_3 + a_1 \Rightarrow b_1 = b_3$ ， $b_2 = b_4$

將 $b_1 = b_3$ 、 $b_2 = b_4$ 代入 $b_x = rx + s$ ，得出 $r + s = 3r + s$ 、 $2r + s = 4r + s \Rightarrow r = 0 (\rightarrow \leftarrow)$

\therefore 當 $n=4k$ 時無解

又，在步驟二的過程中，當 n 分別為 $4k+1$ 、 $4k+2$ 、 $4k+3$ 時，我們利用上述方法找到數列 a_x 的一般項公式，並給出公式一、公式二、公式三。

公式一：

設有 n 個人圍成一圈，有 $\langle a_x \rangle$ 、 $\langle b_x \rangle$ 兩數列，其中： a_x 為第 x 個人所挑的數字， b_x 為第 x 個人兩旁的人所挑的數字之平均值。當 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列且 $b_x = x$ 時， $\langle a_x \rangle$ 的一般項公式為 $f(x) = c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x) + x$ ，其中當 $n = 4k+1$ 、 $4k+2$ 、 $n = 4k+3$ ， $k \in \mathbb{N}$ 時，所對應的 $c_1(x)$ 、 $d_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 、 $d_2(x)$ ，整理如下方表格：

n	$4k+1$	$4k+2$	$4k+3$
$c_1(x)$	$-\left\lfloor \frac{\left\lfloor x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	$-\left\lfloor \frac{\left\lfloor x - 0.5 - 4 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	$-\left\lfloor \frac{\left\lfloor x - 1 - 2 \left\lfloor \frac{x - 1}{2} \right\rfloor \right\rfloor}{4} \right\rfloor$
$d_1(x)$	$-n(x - 2 - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor) - n$	$-n(x - \frac{5}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{2} \right\rfloor) - n$	$-n(x - 3 - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor) - n$
$c_2(x)$	$\left\lfloor \frac{\left\lfloor x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	$\left\lfloor \frac{\left\lfloor x - 0.5 - 4 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	$\left\lfloor \frac{\left\lfloor x - 1 - 2 \left\lfloor \frac{x - 1}{2} \right\rfloor \right\rfloor}{4} \right\rfloor$
$d_2(x)$	$n(x - 2 - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor) + n$	$n(x - \frac{5}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{2} \right\rfloor) + n$	$n(x - 3 - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor) + n$

【證明】：

將各個數值以「第幾項(x)、拿到的數字(y)」作為坐標點(x, y)繪到坐標平面上，圖 16 為以 $n=9$ 為例。

步驟一：將所有點不等量向下平移，如圖 17。

步驟二：利用 n 將圖形分類為 $n=4k+1$ 、 $n=4k+2$ 、 $n=4k+3$ ， $k \in \square$ 。

當 $n=4k+1$ 時，如圖 18。

$x=1$ 時， $y=0$ ； $x=2$ 時， $y<0$ ；

$x=3$ 時， $y=0$ ； $x=4$ 時， $y>0$ 。

此時 y 值為零、負、零、正...的循環，
函數最大值與最小值上恰有一點。

當 $n=4k+2$ 時，如圖 19。

$x=1$ 時， $y>0$ ； $x=2$ 時， $y<0$ ；

$x=3$ 時， $y<0$ ； $x=4$ 時， $y>0$ 。

此時 y 值為正、負、負、正...的循環，
沒有任何點位在函數最大值與最小值上。

當 $n=4k+3$ 時，如圖 20。

$x=1$ 時， $y>0$ ； $x=2$ 時， $y=0$ ； $x=3$ 時， $y<0$ ； $x=4$ 時， $y=0$ 。

此時 y 值為正、零、負、零...的循環，函數最大值與最小值上恰有一點。

步驟三：利用領導係數為相反數的兩直線，在不同區間時交互出現，形成類似鋸齒狀的圖形

由步驟二得知， $n=4k+1, 4k+2, 4k+3$ 時點都有不同的分布，這會使得 $c_1(x)$ 、

$d_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 、 $d_2(x)$ 分別有所差異，故分成 $n=4k+1$ 、 $n=4k+2$ 、

$n=4k+3$ 討論。

(一)當 $n=4k+1$ 時，欲求函數 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ ：由圖 21 觀察得知，

領導係數為負的直線出現在 $4m-2 \geq x \geq 4m-4$ ， $m \in \square$ ；

領導係數為正的直線出現在 $4m \geq x \geq 4m-2$ ， $m \in \square$ ；

分別如圖 21 的紅色線與藍色線。

由上述知，當 x 滿足 $4m-2 \geq x \geq 4m-4$ ， $m \in \square$ 時，

可得出之關係如表：

x	0	1	2	3	4	5	6	7	8
y	1	1	0	0	1	1	0	0	1

函數 $c_1(x)$ 的推導過程如下：

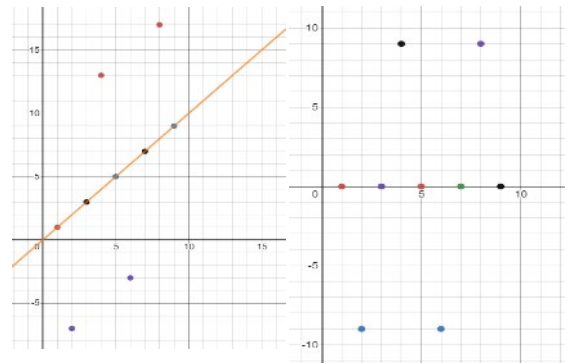


圖 16

圖 17

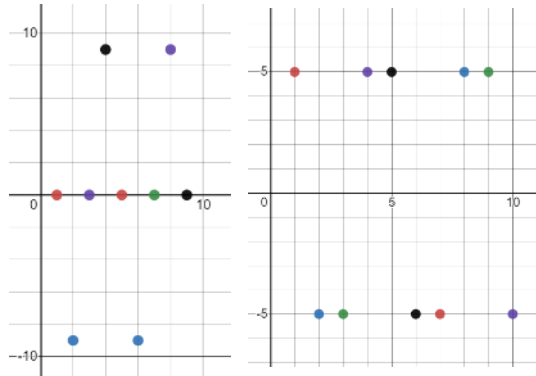


圖 18

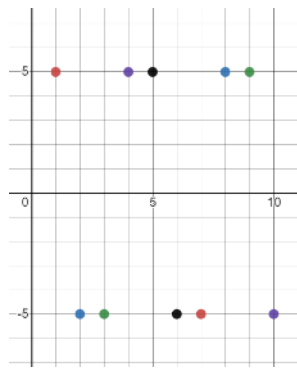


圖 19

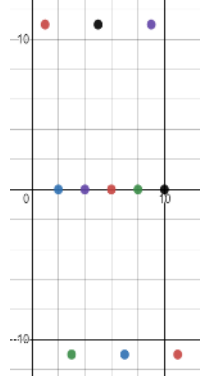


圖 20

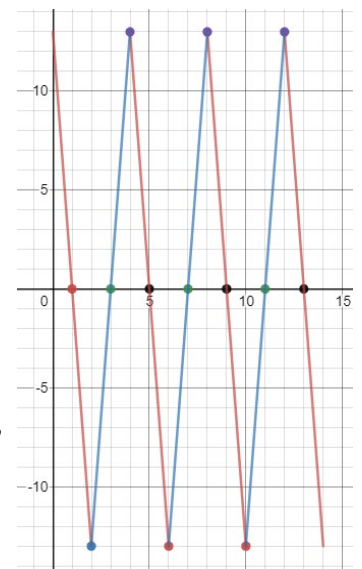


圖 21

$1 \leq x \leq n$ 、 $x \in \square$

y值	對應之函數
0 1 2 3 4 5 6 7 8	x
0 1 2 3 0 1 2 3 0	$\left\lfloor x-4\left\lfloor\frac{x}{4}\right\rfloor\right\rfloor$
-2 -1 0 1 -2 -1 0 1 -2	$\left\lfloor x-4\left\lfloor\frac{x}{4}\right\rfloor\right\rfloor-2$
$\frac{-2}{4} \frac{-1}{4} \frac{0}{4} \frac{1}{4} \frac{-2}{4} \frac{-1}{4} \frac{0}{4} \frac{1}{4} \frac{-2}{4}$	$\frac{\left\lfloor x-4\left\lfloor\frac{x}{4}\right\rfloor\right\rfloor-2}{4}$
-1 -1 0 0 -1 -1 0 0 -1	$\left\lfloor\frac{1}{4}\cdot\left(\left\lfloor x-4\left\lfloor\frac{x}{4}\right\rfloor\right\rfloor-2\right)\right\rfloor$
1 1 0 0 1 1 0 0 1	$-\left\lfloor\frac{1}{4}\cdot\left(\left\lfloor x-4\left\lfloor\frac{x}{4}\right\rfloor\right\rfloor-2\right)\right\rfloor \rightarrow$ 此為函數 $c_1(x)$

且當 x 滿足 $4m \geq x \geq 4m-2$ ， $m \in \mathbb{Z}$ 時，可得出之關係如下表：

x	0	1	2	3	4	5	6	7	8
y	0	0	1	1	0	0	1	1	0

，函數 $c_2(x)$ 的推導過程如下：

y值	對應之函數
0 1 2 3 4 5 6 7 8	x
0 1 2 3 0 1 2 3 0	$\left\lfloor x-4\left\lfloor\frac{x}{4}\right\rfloor\right\rfloor$
2 3 4 5 2 3 4 5 2	$\left\lfloor x-4\left\lfloor\frac{x}{4}\right\rfloor\right\rfloor+2$
$\frac{2}{4} \frac{3}{4} \frac{4}{4} \frac{5}{4} \frac{2}{4} \frac{3}{4} \frac{4}{4} \frac{5}{4} \frac{2}{4}$	$\frac{\left\lfloor x-4\left\lfloor\frac{x}{4}\right\rfloor\right\rfloor+2}{4}$
0 0 1 1 0 0 1 1 0	$\left\lfloor\frac{1}{4}\cdot\left(\left\lfloor x-4\left\lfloor\frac{x}{4}\right\rfloor\right\rfloor+2\right)\right\rfloor \rightarrow$ 此為函數 $c_2(x)$

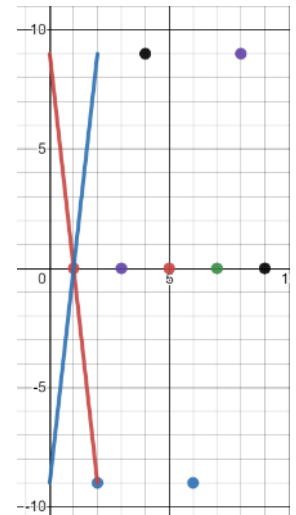


圖 22

紅色線為負基準線
藍色線為正基準線

欲求函數 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ ：由圖 22 觀察得知，

當 $x > 0$ 時，負基準線(令為 y_-)、正基準線(令為 y_+)分別為：

$y_- = -n(x-2) - n$ ， $y_+ = n(x-2) + n$ ，其中 n 為項數(人數)。

接著，為了將負基準線、正基準線分別變成週期性的線段，需向右平移一個「下取整函數」的量，而此量需要由圖形觀察出需要重複平移幾個單位來決定。

如圖 23，要將從左邊數過來第一條紅色線平移至第二條紅色線，需要向右移四個單位 ($x=1$ 到 $x=5$)，從第二條紅色線移至第三條紅線也需右移四個單位 ($x=5$ 到 $x=9$)，依此類推。將每條斜率為負、正的直線右移四個單位，可以推出下一條斜率分別為負、正的直線。

從圖 24 得知，每個線段都占兩個 x

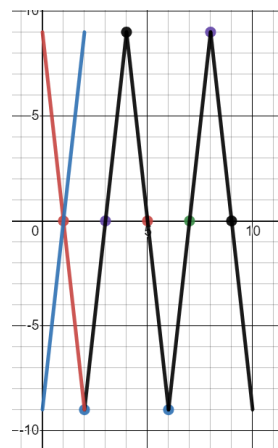


圖 23

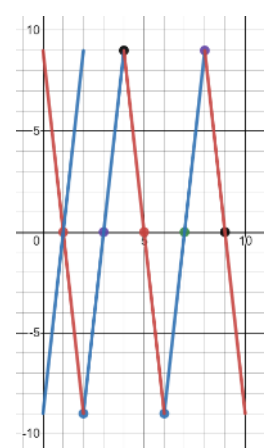


圖 24

y 每兩個 x 單位就要變一次值。我們以一次右移兩個單位為發想，列出下方的 x 、 y 關係

表：

x	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
y	0	0	2	2	4	4	6	6	8	8

利用此表，嘗試找出他的函數對應關係如下表：

y										對應的函數
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	x
$\frac{0}{2}$	$\frac{1}{2}$	$\frac{2}{2}$	$\frac{3}{2}$	$\frac{4}{2}$	$\frac{5}{2}$	$\frac{6}{2}$	$\frac{7}{2}$	$\frac{8}{2}$	$\frac{9}{2}$	$\frac{x}{2}$
0	0	1	1	2	2	3	3	4	4	$\lfloor \frac{x}{2} \rfloor$
0	0	2	2	4	4	6	6	8	8	$2 \lfloor \frac{x}{2} \rfloor$

將原本的 $y_- = -n(x-2)-n$ 、 $y_+ = n(x-2)+n$ 同時向右平移 $2 \lfloor \frac{x}{2} \rfloor$ ，可得交互循環的兩種

線段變成 $d_1(x) = -n(x-2-2 \lfloor \frac{x}{2} \rfloor) - n$ 、 $d_2(x) = n(x-2-2 \lfloor \frac{x}{2} \rfloor) + n$ ，分別如圖 25、圖 26。

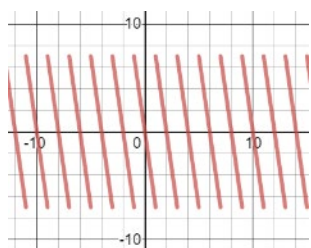


圖 25 函數 $d_1(x)$ 圖形

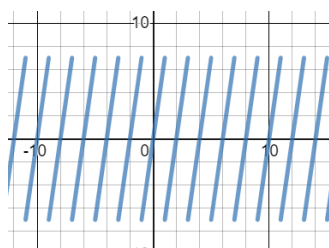


圖 26 函數 $d_2(x)$ 圖形

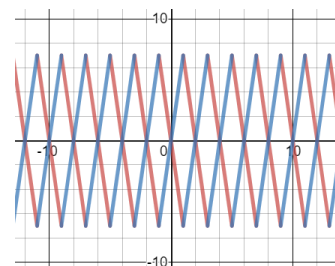


圖 27 將兩函數疊在一起

推導至此，可能會產生疑惑：明明原本的圖是要每次向右移四個單位，但剛才的做法卻是每次平移兩個單位，這樣不會多出一倍的線段(如圖 28、圖 29)嗎？沒錯，這一點我們也有考慮到，因此我們就利用了 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 的性質：「0、1 交替出現」。只需將不要的線所代表的函數乘以 0，就可以使該線段消失，如圖 30、圖 31。

接著，將推得的 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 、 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ 合併成 $c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x)$ ，得出：

$$y = f(x) = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(\left\lfloor x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2 \right) \right] \cdot \left(-n \left(x - 2 - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right) - n \right) + \left[\frac{1}{4} \cdot \left(\left\lfloor x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2 \right) \right] \cdot \left(n \left(x - 2 - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right) + n \right), \text{ 如圖 32}$$

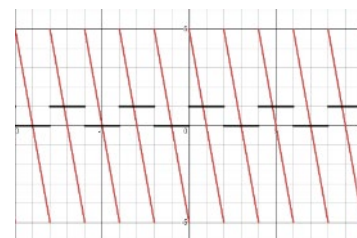


圖 28

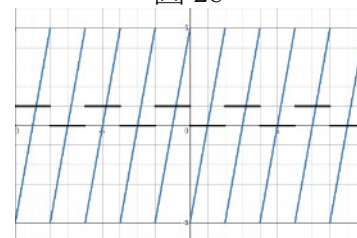


圖 29

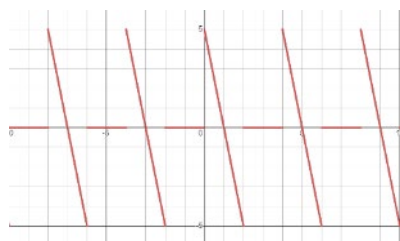


圖 30

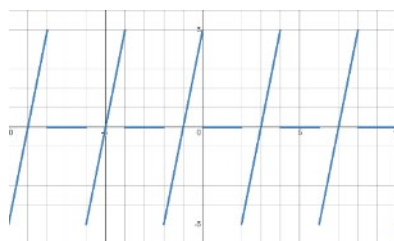


圖 31

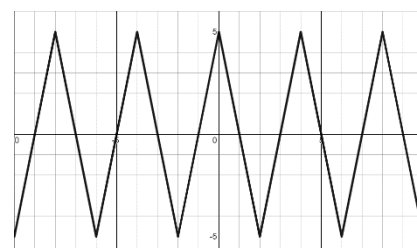


圖 32

最後，利用先前提到的作法，利用步驟四，加上步驟一所扣掉(下移)的值，亦即將上述的結果加上步驟一減去的平移量 x ，得出函數式如下：

$$y = f(x) = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor - 2\right)\right] \times (-n(x - 2 - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor) - n) + \left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor + 2\right)\right] \times (n(x - 2 - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor) + n) + x$$

此函數之圖形如圖 33。此時， $n = 4k + 1$ 的情形完成。

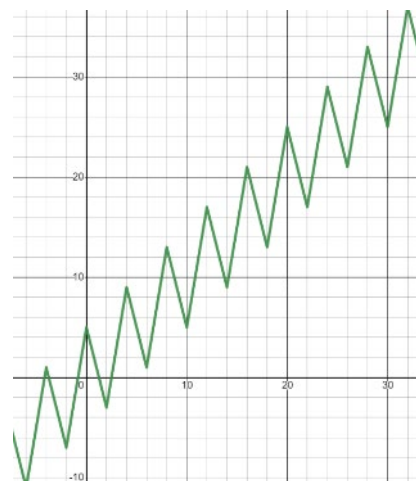


圖 33

(二)當 $n = 4k + 2$ 時，欲求函數 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ ：由圖 34 觀察得知，

領導係數為負的直線出現在 $4m - \frac{3}{2} \geq x \geq 4m - \frac{7}{2}$ ， $m \in \mathbb{Z}$ ；

領導係數為正的直線出現在 $4m + \frac{1}{2} \geq x \geq 4m - \frac{3}{2}$ ， $m \in \mathbb{Z}$ ；

分別如圖 34 的紅色線與藍色線。

由上述知，當 x 滿足 $4m - \frac{3}{2} \geq x \geq 4m - \frac{7}{2}$ ， $m \in \mathbb{Z}$ 時，可得出

之關係如表：

x	0.5	1.5	2.5	3.5	4.5	5.5	6.5	7.5	8.5	9.5
y	1	1	0	0	1	1	0	0	1	1

函數 $c_1(x)$ 的推導過程如下：

y 值										對應的函數
0.5	1.5	2.5	3.5	4.5	5.5	6.5	7.5	8.5	9.5	x
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	$x - 0.5$
0	1	2	3	0	1	2	3	0	1	$\left\lfloor x - 0.5 - 4 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor$
-2	-1	0	1	-2	-1	0	1	-2	-1	$\left\lfloor x - 0.5 - 4 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2$
$-\frac{2}{4}$	$-\frac{1}{4}$	$\frac{0}{4}$	$\frac{1}{4}$	$-\frac{2}{4}$	$-\frac{1}{4}$	$\frac{0}{4}$	$\frac{1}{4}$	$-\frac{2}{4}$	$-\frac{1}{4}$	$\frac{\left\lfloor x - 0.5 - 4 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4}$
-1	-1	0	0	-1	-1	0	0	-1	-1	$\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 0.5 - 4 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{4} \right\rfloor - 2\right)\right]$
1	1	0	0	1	1	0	0	1	1	$-\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 0.5 - 4 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{4} \right\rfloor - 2\right)\right]$ → 此為函數 $c_1(x)$

且當 x 滿足 $4m + \frac{1}{2} \geq x \geq 4m - \frac{3}{2}$ ， $m \in \mathbb{Z}$ 時，可得出之關係如表：

x	0.5	1.5	2.5	3.5	4.5	5.5	6.5	7.5	8.5	9.5
y	0	0	1	1	0	0	1	1	0	0

，函數 $c_2(x)$ 的推導過程如下：

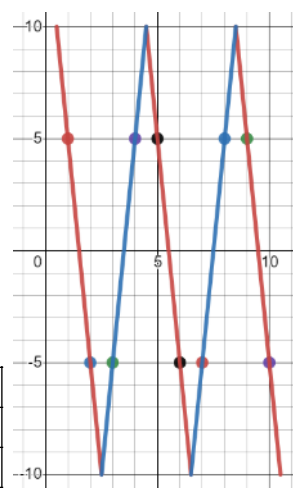


圖 34

y值										對應的函數
0.5	1.5	2.5	3.5	4.5	5.5	6.5	7.5	8.5	9.5	x
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	$x-0.5$
0	1	2	3	0	1	2	3	0	1	$\left\lfloor x-0.5-4\left[\frac{x-0.5}{4}\right] \right\rfloor$
2	3	4	5	2	3	4	5	2	3	$\left\lfloor x-0.5-4\left[\frac{x-0.5}{4}\right] \right\rfloor + 2$
$\frac{2}{4}$	$\frac{3}{4}$	$\frac{4}{4}$	$\frac{5}{4}$	$\frac{2}{4}$	$\frac{3}{4}$	$\frac{4}{4}$	$\frac{5}{4}$	$\frac{2}{4}$	$\frac{3}{4}$	$\frac{\left\lfloor x-0.5-4\left[\frac{x-0.5}{4}\right] \right\rfloor + 2}{4}$
0	0	1	1	0	0	1	1	0	0	$\left\lfloor \frac{1}{4} \cdot \left(\left\lfloor x-0.5-4\left[\frac{x-0.5}{4}\right] \right\rfloor + 2 \right) \right\rfloor$ → 此為函數 $c_2(x)$

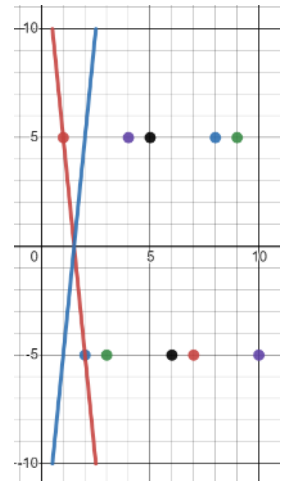


圖 35

紅色線為負基準線
藍色線為正基準線

欲求函數 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ ：由圖 35 觀察得知，

當 $x > 0$ 時，負基準線(令為 y_-)、正基準線(令為 y_+)分別為：

$$y_- = -n\left(x - \frac{5}{2}\right) - n, \quad y_+ = n\left(x - \frac{5}{2}\right) + n, \quad \text{其中 } n \text{ 為項數(人數)}。$$

同樣地，為了將負基準線、正基準線分別變成週期性的線段，需向右平移一個「下取整函數」的量，而此量需要由圖形觀察出需要重複平移幾個單位來決定。

如圖 36，要將從左邊數過來的第一條紅色線平移至第二條紅色線，需要向右移四個單位($x = 0.5$ 到 $x = 4.5$)，從第二條紅色線移至第三條紅線也需右移四個單位($x = 4.5$ 到 $x = 8.5$)，依此類推。將每條斜率為負、正的直線右移四個單位，可以推出下一條斜率分別為負、正的直線。

從圖 37 得知，每個線段都占兩個 x 單位，因此 y 每兩個 x 單位就要變一次值。我們以一次右移兩個單位為發想，列出下方的 x 、 y 關係表：

x	0.5	1.5	2.5	3.5	4.5	5.5	6.5	7.5	8.5	9.5
y	0	0	2	2	4	4	6	6	8	8

我們嘗試找出他的函數對應關係如下表：

y值										對應的函數
0.5	1.5	2.5	3.5	4.5	5.5	6.5	7.5	8.5	9.5	x
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	$x-0.5$
$\frac{0}{2}$	$\frac{1}{2}$	$\frac{2}{2}$	$\frac{3}{2}$	$\frac{4}{2}$	$\frac{5}{2}$	$\frac{6}{2}$	$\frac{7}{2}$	$\frac{8}{2}$	$\frac{9}{2}$	$\frac{x-0.5}{2}$
0	0	1	1	2	2	3	3	4	4	$\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor$
0	0	2	2	4	4	6	6	8	8	$2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor$

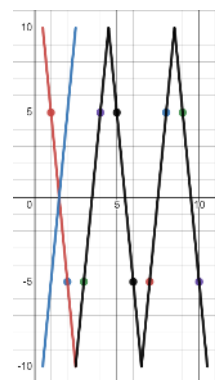


圖 36

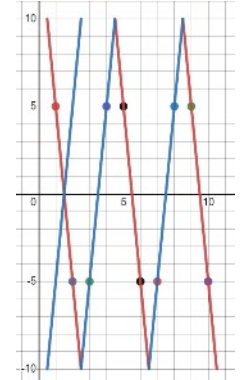


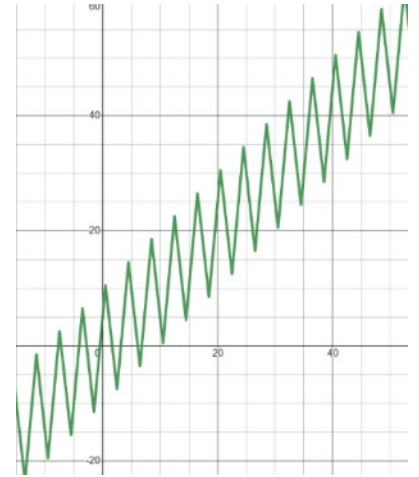
圖 37

將原本的 $y_- = -n\left(x - \frac{5}{2}\right) - n$ 、 $y_+ = n\left(x - \frac{5}{2}\right) + n$ 同時向右平移 $2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor$ ，可得交互循環的

兩種線段，變成 $d_1(x) = -n(x - \frac{5}{2} - 2\lfloor \frac{x-0.5}{2} \rfloor) - n$ 、 $d_2(x) = n(x - \frac{5}{2} - 2\lfloor \frac{x-0.5}{2} \rfloor) + n$ ，此兩函數和 $n = 4k + 1$ 的情況相同，存在有多餘的線條，因此我們繼續利用兩函數 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 的 0、1 交替的性質，仿照 $n = 4k + 1$ 的方式，讓多餘的線條消失，可將推得的四個函數式合併成 $c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x)$ ，最後，加上步驟一所扣掉的值(下移的平移量) x ，得出下方函數式：

$$f(x) = y = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 0.5 - 4\left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor - 2 \right) \left(-n(x - \frac{5}{2} - 2\lfloor \frac{x-0.5}{2} \rfloor) - n \right) \right. \\ \left. + \frac{1}{4} \cdot \left(x - 0.5 - 4\left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor + 2 \right) \left(n(x - \frac{5}{2} - 2\lfloor \frac{x-0.5}{2} \rfloor) + n \right) \right] + x$$

此函數之圖形如圖 38。此時， $n = 4k + 2$ 的情形完成。



(三)當 $n = 4k + 3$ 時，推導過程與 $n = 4k + 1$ 的情況相同，

$$\text{可得： } c_1(x) = -\left\lfloor \frac{1}{4} \cdot \left[x - 1 - 2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor \right] \right\rfloor, \quad c_2(x) = \left\lfloor \frac{1}{4} \cdot \left[x - 1 - 2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor \right] \right\rfloor$$

領導係數為負的直線出現在 $4m - 1 \geq x \geq 4m - 3$ ， $m \in \mathbb{Z}$ ；

領導係數為正的直線出現在 $4m + 1 \geq x \geq 4m - 1$ ， $m \in \mathbb{Z}$ ；

分別如圖 39 的紅色線與藍色線。

$$\text{且 } d_1(x) = -n(x - 3 - 2\lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor) - n, \quad d_2(x) = n(x - 3 - 2\lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor) + n$$

利用 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 、 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ 構成函數 $c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x)$ ，最後加上步驟一所扣掉的值(下移的平移量) x ，得出下方函數式：

$$y = f(x) = -\left[\frac{\left\lfloor \frac{x-1-2\lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor}{4} \right\rfloor - 2}{4} \left(-n(x - 3 - 2\lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor) - n \right) \right. \\ \left. + \frac{\left\lfloor \frac{x-1-2\lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor}{4} \right\rfloor + 2}{4} \left(n(x - 3 - 2\lfloor \frac{x-1}{2} \rfloor) + n \right) \right] + x$$

此函數之圖形如圖 40。此時， $n = 4k + 3$ 的情形完成。

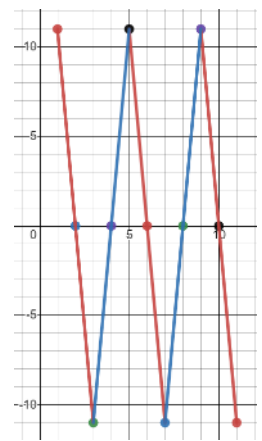


圖 39

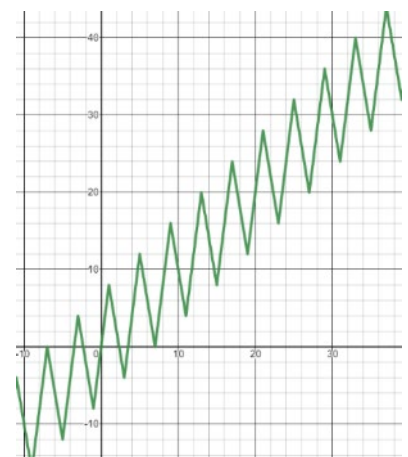


圖 40

至此，我們找到：當 $b_x = x$ 且 $n \neq 4k$ ($k \in \mathbb{Z}$) 時， a_x 的一般項公式。至於當 $b_x = px + q$ 且 $n \neq 4k$ ($k \in \mathbb{Z}$) 時的情況，是否能找到 a_x 的一般項公式呢？我們給出公式二來說明 a_x 的一般項公式。

公式二：

設有 n 個人圍成一圈，有 $\langle a_x \rangle$ 、 $\langle b_x \rangle$ 兩數列，其中： a_x 為第 x 個人所挑的數字， b_x 為第 x 個人兩旁的人所挑的數字之平均值。當 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列且 $b_x = px + q$ 時， $\langle a_x \rangle$ 的一般項公式為 $f(x) = c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x) + px + q$ ，其中當 $n = 4k + 1$ 、 $4k + 2$ 、 $n = 4k + 3$ 時，所對應的 $c_1(x)$ 、 $d_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 、 $d_2(x)$ ，整理如下方表格：

n	$4k + 1$	$4k + 2$	$4k + 3$
$c_1(x)$	$-\left\lfloor \frac{x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	$-\left\lfloor \frac{x - 0.5 - 4 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{4} \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	$-\left\lfloor \frac{x - 1 - 4 \left\lfloor \frac{x - 1}{4} \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$
$d_1(x)$	$-pn(x - 2 - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor) - pn$	$-pn(x - \frac{5}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{2} \right\rfloor) - pn$	$-pn(x - 3 - 2 \left\lfloor \frac{x - 1}{2} \right\rfloor) - pn$
$c_2(x)$	$\left\lfloor \frac{x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	$\left\lfloor \frac{x - 0.5 - 4 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{4} \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	$\left\lfloor \frac{x - 1 - 4 \left\lfloor \frac{x - 1}{4} \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$
$d_2(x)$	$pn(x - 2 - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor) + pn$	$pn(x - \frac{5}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{2} \right\rfloor) + pn$	$pn(x - 3 - 2 \left\lfloor \frac{x - 1}{2} \right\rfloor) + pn$

【證明】：

將各個數值以「第幾項(x)、拿到的數字(y)」作為坐標點

(x, y) 繪到坐標平面上，如圖 41 為 $b_x = 2x - 1$ ， $n = 9$ 為例

步驟一：將所有點不等量向下平移，如圖 42。

步驟二：利用 n 將圖形分類為 $4k + 1$ 、 $4k + 2$ 、 $4k + 3$ 。

當 $n = 4k + 1$ 時，如圖 43。

$x = 1$ 時， $y = 0$ ； $x = 2$ 時， $y < 0$ ；

$x = 3$ 時， $y = 0$ ； $x = 4$ 時， $y > 0$ 。

此時 y 值為零、負、零、正...的循環，函數最大值與最小值上恰有一點。

當 $n = 4k + 2$ 時，如圖 44。

$x = 1$ 時， $y > 0$ ； $x = 2$ 時， $y < 0$ ；

$x = 3$ 時， $y < 0$ ； $x = 4$ 時， $y > 0$ 。

此時 y 值為正、負、負、正...的循環，沒有任何點位在函數最大值或最小值上。

當 $n = 4k + 3$ 時，如圖 45。

$x = 1$ 時， $y > 0$ ； $x = 2$ 時， $y = 0$ ；

$x = 3$ 時， $y < 0$ ； $x = 4$ 時， $y = 0$ 。

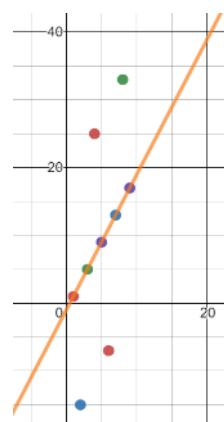


圖 41

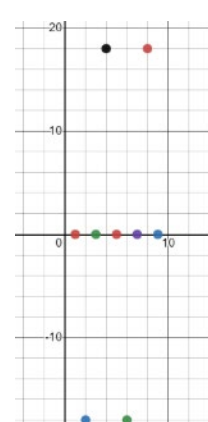


圖 42

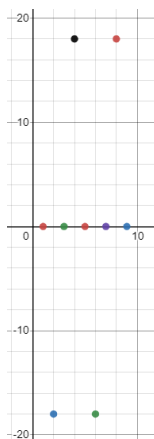


圖 43

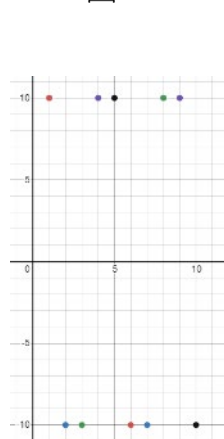


圖 44

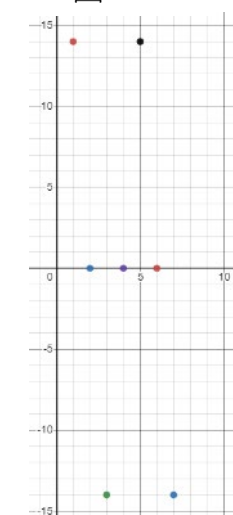


圖 45

此時形成 y 值為正、零、負、零……的循環，函數最大值與最小值上恰有一點。

步驟三：利用領導係數為相反數的兩直線，在不同區間時交互出現，形成類似鋸齒狀的圖形

由步驟二得知， $n = 4k + 1$ 、 $n = 4k + 2$ 、 $n = 4k + 3$ 時，都有不同的點分布，這會使 $c_1(x)$ 、 $d_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 、 $d_2(x)$ 有所差異。

以下將 n 值分成： $n = 4k + 1$ 、 $n = 4k + 2$ 、 $n = 4k + 3$ ，來進行討論。

而從步驟二亦可得知：三種圖形資料點分布的性質都與公式一相同，因此，使得 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ 出現週期循環的取整函數 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ ，全部都與公式一相同，這裡就不再贅述。

而與公式一的差異是：負基準線、正基準線，因此這裡僅就負、正基準線來討論。

(一)當 $n = 4k + 1$ 時，欲求函數 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ ：由圖 46 觀察得知，

當 $x > 0$ 時，負基準線(令為 y_-)、正基準線(令為 y_+)分別為：

$$y_- = -2n(x-2) - 2n, \quad y_+ = 2n(x-2) + 2n, \quad \text{其中 } n \text{ 為項數(人數)}。$$

如圖 58，要將從左邊數過來的第一條紅色線平移至第二條紅色線，需要向右移四個單位 ($x = 0$ 到 $x = 4$)，從第二條紅色線移至第三條紅線也需右移四個單位 ($x = 4$ 到 $x = 8$)，依此類推。將每條斜率為負、正的直線右移四個單位，可以推出下一條斜率分別為負、正的直線。因此，使負、正基準線呈現週期性的取整函數亦與公式一的 $n = 4k + 1$ 情況相同。

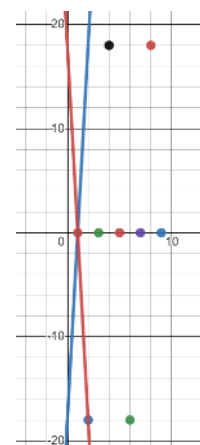


圖 46

因此， $d_1(x) = -2n(x - 2 - 2\lfloor \frac{x}{2} \rfloor) - 2n$ 、 $d_2(x) = 2n(x - 2 - 2\lfloor \frac{x}{2} \rfloor) + 2n$ 分別如圖 47、圖 48。

這裡仍可利用 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 的「0、1 交替出現」性質，把不需要的直線消除。接著，將推得的 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 、 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ 合併成 $c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x)$ 得出下方的函數式：

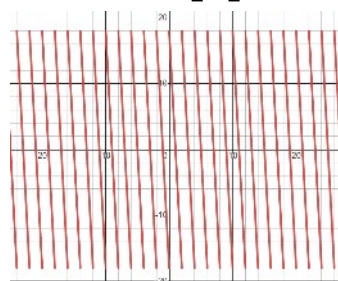


圖 47

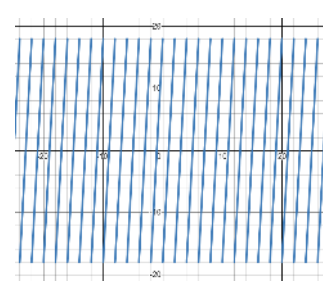


圖 48

$$y = f(x) = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor - 2 \right) \right] \cdot (-2n(x - 2 - 2\lfloor \frac{x}{2} \rfloor) - 2n) + \left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor + 2 \right) \right] \cdot (2n(x - 2 - 2\lfloor \frac{x}{2} \rfloor) + 2n)$$

最後，利用先前提到的作法，利用步驟四，加上步驟一所扣掉(下移)的值，亦即將上述的結果加上步驟一減去的平移量 $2x - 1$ ，得出下列函數式：

$$y = f(x) = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor - 2 \right) \right] \cdot (-2n(x - 2 - 2\lfloor \frac{x}{2} \rfloor) - 2n) + \left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor + 2 \right) \right] \cdot (2n(x - 2 - 2\lfloor \frac{x}{2} \rfloor) + 2n) + 2x - 1$$

此函數圖形如圖 49，而當平移量為 $px + q$ 時，則函數式為

$$y = f(x) = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor - 2 \right) \right] \cdot (-pn(x - 2 - 2\lfloor \frac{x}{2} \rfloor) - pn) + \left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor + 2 \right) \right] \cdot (pn(x - 2 - 2\lfloor \frac{x}{2} \rfloor) + pn) + px + q$$

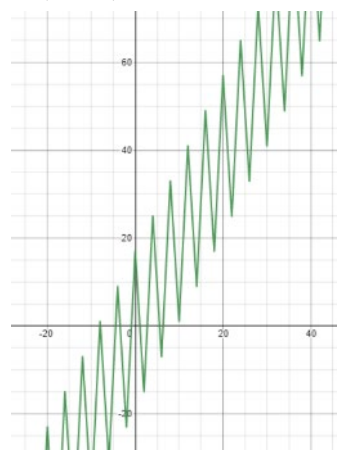


圖 49

(二)當 $n = 4k + 2$ 時，欲求函數 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ ：由圖 50 觀察得知，此時， $n = 4k + 1$ 的情形完成。

當 $x > 0$ 時，負基準線(令為 y_-)、正基準線(令為 y_+) 分別為：

$$y_- = -2n\left(x - \frac{5}{2}\right) - 2n, \quad y_+ = 2n\left(x - \frac{5}{2}\right) + 2n, \quad \text{其中 } n \text{ 為項數(人數)。$$

使負、正基準線呈現週期性的取整函數也與公式一中，當

$$n = 4k + 2 \text{ 時情況相同。因此 } d_1(x) = -2n\left(x - \frac{5}{2} - 2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor\right) - 2n,$$

$$d_2(x) = 2n\left(x - \frac{5}{2} - 2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor\right) + 2n。 \text{ 仿照 } n = 4k + 1 \text{ 的情況，將}$$

$c_1(x), c_2(x), d_1(x), d_2(x)$ 合併成 $c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x)$ ，再加上步驟一所扣掉的值(下移的平移量) $2x - 1$ ，得出下列函數式：

$$y = f(x) = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 0.5 - 4\left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor\right) - 2\right] \cdot \left(-2n\left(x - \frac{5}{2} - 2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor\right) - 2n\right) \\ + \left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 0.5 - 4\left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor\right) + 2\right] \cdot \left(2n\left(x - \frac{5}{2} - 2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor\right) + 2n\right) + 2x - 1$$

此函數圖形如圖 51，而當平移量為 $px + q$ 時，則函數式為

$$y = f(x) = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 0.5 - 4\left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor\right) - 2\right] \cdot \left(-pn\left(x - \frac{5}{2} - 2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor\right) - pn\right) \\ + \left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 0.5 - 4\left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor\right) + 2\right] \cdot \left(pn\left(x - \frac{5}{2} - 2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor\right) + pn\right) + px + q$$

此時， $n = 4k + 2$ 的情形完成。

(三)當 $n = 4k + 3$ 時，推導過程與 $n = 4k + 1$ 的情況相同，如圖 52，

$$\text{可得： } d_1(x) = -2n\left(x - 3 - 2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor\right) - 2n, \quad d_2(x) = 2n\left(x - 3 - 2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor\right) + 2n,$$

仿照 $n = 4k + 1$ 的情況，將推得的 $c_1(x), d_2(x), c_1(x), d_2(x)$ 合併成

$$c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x), \text{ 再加上步驟一所扣掉的值(下移的平移量) } 2x - 1,$$

得出下列函數式：

$$y = f(x) = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 1 - 4\left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor\right) - 2\right] \times \left(-2n\left(x - 3 - 2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor\right) - 2n\right) \\ + \left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 1 - 4\left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor\right) + 2\right] \times \left(2n\left(x - 3 - 2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor\right) + 2n\right) + 2x - 1$$

此函數圖形如圖 53，

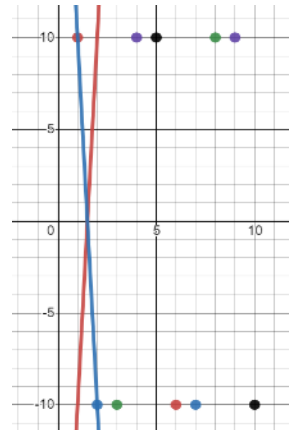


圖 50

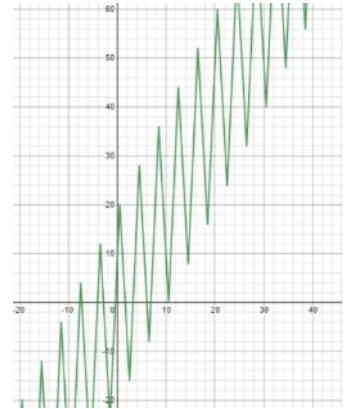


圖 51

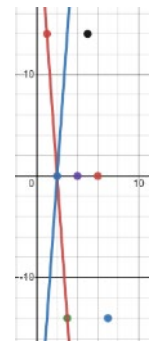


圖 52

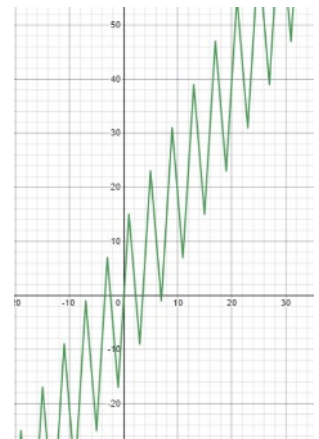


圖 53

而當平移量為 $px+q$ 時，則函數式為

$$y = f(x) = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x-1-4\left[\frac{x-1}{4}\right]\right) - 2\right] \times \left(-pn\left(x-3-2\left[\frac{x-1}{2}\right]\right) - pn\right) \\ + \left[\frac{1}{4} \cdot \left(x-1-4\left[\frac{x-1}{4}\right]\right) + 2\right] \times \left(pn\left(x-3-2\left[\frac{x-1}{2}\right]\right) + pn\right) + px + q$$

此時， $n = 4k + 3$ 的情形完成。

至此，利用定理及公式一、公式二，我們可以知道，當 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列且 $n \neq 4k$ ($k \in \mathbb{Z}$) 時， a_x 的一般項公式都已被找出，而高一下學期的課程中，亦有階差數列的出現，例如：數列 $\langle b_x \rangle$ 為 $1, 4, 9, 16, 25, \dots$ (差成等差)，接下來我們將給出公式三來說明：若分別當 $b_x = x^2$ 且 $n \neq 4k$ ($k \in \mathbb{Z}$) 時， a_x 的一般項公式。而公式三中，我們會需要使用到找二次函數的方法，因此，先來介紹我們如何找出二次曲線。以下為不同情況時的兩種找法。

二、研究方法(二)：

由於當 n 為奇數、偶數時點分布的情況不一樣，所以求二次函數所用的方法也不同。以下分成 n 為奇數與 n 為偶數的情況，個別介紹其尋找二次函數的方法。

(一)當 n 為奇數時，利用三點求二次函數

根據公式一、公式二，當 n 為奇數時，每3個點可形成一個一次函數。因此，由圖 54，我們猜測當 $b_x = x^2$ 時，三個點形成的函數為二次函數。此處直接將三個點代入預設函數

$y = px^2 + qx + r$ ，構成三元一次聯立方程式，解 p 、 q 、 r 的值。可得一個二次函數。

(二)當 n 為偶數時，利用兩點和一個關係求二次函數

我們根據公式一、公式二的結果，當 n 為偶數時，每2個點可形成一個一次函數，其出現函數極值時的 x 不是整數，而是某整數+0.5(如圖 55 所示，負、正領導係數直線各自延伸後之交點，其交點為某整數+0.5)。

因此我們推測當 $\langle b_x \rangle = x^2$ 、 n 為偶數時，2個點所形成的二次函數，出現極值時的 x 應該也是一個整數加上 0.5。

由圖 56，我們將相鄰且 y 值異號的兩點設為在同一條二次函數上。此處之二次函數以 2 個點代入 $y = px^2 + qx + r$ ，解聯立得到一個以 p 來表示的關係式。

利用相鄰兩條二次函數會在第一條曲線最後一個整數點和在第二條曲線第一個整數點的中間發生交會，即兩個函數在交會點的 x 值時應該相等的性質。將先前解出的兩條二次函數 p 的表達式代入，

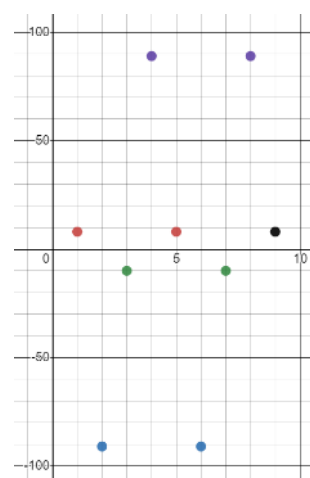


圖 54

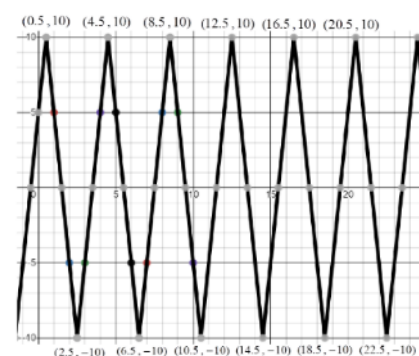


圖 55

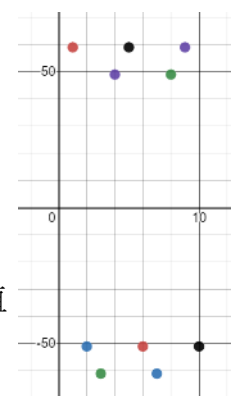


圖 56

解出各自的 p 值。將各自 p 代回原本的二次函數，可得出相鄰的兩條曲線。

我們原本以 $y = px^2 + qx + r$ 操作，欲求出 p 、 q 、 r 的一般式，但是每個不同 k 值得出的 p 、 q 、 r 難以看出關聯性，因此我們想到將式子配方成完全平方式 $y = p(x-h)^2 + k$ ，我們發現這個方法的 p 、 h 、 k 容易看出關聯性，易於求出一般式。以下我們說明公式三，並解釋其推導來由。

公式三：

設有 n 個人圍成一圈，有 $\langle a_x \rangle$ 、 $\langle b_x \rangle$ 兩數列，其中： a_x 為第 x 個人所挑的數字， b_x 為第 x 個人兩旁的人所挑的數字之平均值。當 $\langle b_x \rangle$ 為階差數列且 $b_x = x^2$ 時， $\langle a_x \rangle$ 的一般項公式為 $f(x) = c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x) + x^2$ ，其中當 $n = 4k + 1$ 、 $4k + 2$ 、 $n = 4k + 3$ ， $k \in \square$ 時，所對應的 $c_1(x)$ 、 $d_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 、 $d_2(x)$ ，整理如下方表格：

n	$4k + 1$	$4k + 2$	$4k + 3$
$c_1(x)$	$-\left\lfloor \frac{x-4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	$-\left\lfloor \frac{x-0.5-4 \left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	$-\left\lfloor \frac{x-1-4 \left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$
$d_1(x)$	$-\frac{n(x + \frac{n-1}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor)^2}{4} + \frac{(n^2 + 2n + 5) - 1}{4}$	$-\frac{2n}{3}(x + \frac{3n-3}{4} - 2 \left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor)^2 + \frac{9n^3 + 18n^2 + 25n - 1}{24}$	$-\frac{n(x + \frac{n-3}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor)^2}{4} + \frac{(n^2 + 2n + 5) - 1}{4}$
$c_2(x)$	$\left\lfloor \frac{x-4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	$\left\lfloor \frac{x-0.5-4 \left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	$\left\lfloor \frac{x-1-4 \left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$
$d_2(x)$	$\frac{n(x + \frac{n-1}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor)^2}{4} - \frac{(n^2 + 2n + 5) - 1}{4}$	$\frac{2n}{3}(x + \frac{3n-3}{4} - 2 \left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor)^2 - \frac{9n^3 + 18n^2 + 25n - 1}{24}$	$\frac{n(x + \frac{n-3}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor)^2}{4} - \frac{(n^2 + 2n + 5) - 1}{4}$

【證明】：

將各個數值以「第幾項(x)、拿到的數字(y)」作為坐標點(x, y)繪到坐標平面上，圖 57^(註 4) 為 $n = 9$ 為例。

步驟一：將所有點不等量下拉調整，如圖 58。

步驟二：利用 n 將圖形分類為 $4k + 1$ 、 $4k + 2$ 、 $4k + 3$ 。

當 $n = 4k + 1$ 時，如圖 59。

$x = 1$ 時， $y > 0$ ； $x = 2$ 時， $y < 0$ ；

$x = 3$ 時， $y < 0$ ； $x = 4$ 時， $y > 0$ 。

此時 y 值為正、負、負、正...的循環，函數最大值與最小值上恰有一點。

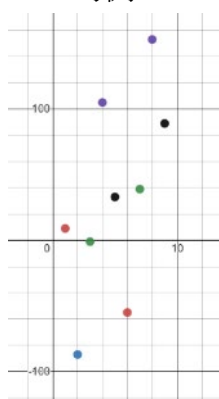


圖 57

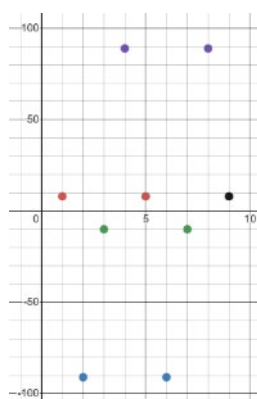


圖 58

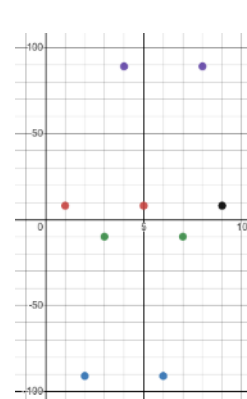


圖 59

(註 4：坐標軸有經過鉛直伸縮。事實上，圖 57 到圖 68 的坐標軸均有經過鉛直伸縮。)

當 $n = 4k + 2$ 時，如圖 60。

$x = 1$ 時， $y > 0$ ； $x = 2$ 時， $y < 0$ ；

$x = 3$ 時， $y < 0$ ； $x = 4$ 時， $y > 0$ 。

此時 y 值為正、負、負、正...的循環，沒有任何點位在函數最大值與最小值上。

當 $n = 4k + 3$ 時，如圖 61。

$x = 1$ 時， $y > 0$ ； $x = 2$ 時， $y > 0$ ；

$x = 3$ 時， $y < 0$ ； $x = 4$ 時， $y < 0$ 。

此時 y 值為正、正、負、負...的循環，函數最大值與最小值上恰有一點。

這裡與公式一、公式二的點分布情況不同之處為：沒有任何一點會落在 x 軸上，且相鄰兩點的 y 坐標都不相等。

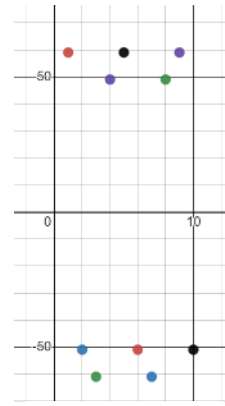


圖 60

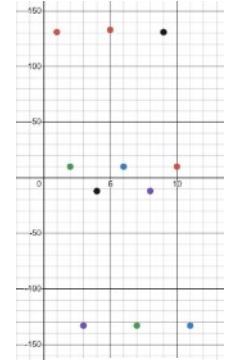


圖 61

步驟三：利用領導係數為相反數的兩個二次函數，在不同區間時交互出現，形成類似鋸齒狀的圖形

由步驟二得知， $n = 4k + 1, 4k + 2, 4k + 3$ 時，都有不同的點分布，這會使得 $c_1(x)$ 、 $d_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 、 $d_2(x)$ 分別有所差異，故分成 $n = 4k + 1, 4k + 2, 4k + 3$ 討論。

由步驟二觀察得知，雖然並無任何一點在 x 上，但點分布的相對位置都與公式一、公式二相同，因此 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 都與公式一、公式二相同。因此這裡就不再贅述。而與公式一的差異是：正基準線、負基準線，因此這裡只以正、負基準線來討論。

我們求二次函數基準線所使用的方法為：畫出當 $n = 3, 4, 5, \dots, 19$ 經不等量平移後的散布圖，設所求的二次函數為完全平方式 $y = a(x - k)^2 + h$ ，利用「不共線三點」或「兩點一關係」求得二次函數。接著將同類型的 n ($n = 4k + 1$ 、 $n = 4k + 2$ 、 $n = 4k + 3$) 的完全平方式分類在一起。我們假設 a 、 h 、 k 都跟 n 有關聯，把 a 、 h 、 k 分別作因式分解，以 n 表示 a 、 h 、 k 。結果如下：

(一)當 $n = 4k + 1$ 時，欲求函數 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ ：由圖 62 觀察得知，

當 $x > 0$ 時，負基準線(令為 y_-)、正基準線(令為 y_+)分別為：

$$y_- = -n\left(x + \frac{(n-1)}{2}\right)^2 + n\frac{(n^2 + 2n + 5)}{4} - 1,$$

$$y_+ = n\left(x + \frac{(n-1)}{2}\right)^2 - n\frac{(n^2 + 2n + 5)}{4} - 1, \text{ 其中 } n \text{ 為項數(人數)。}$$

如圖 62，要將從左邊數過來的第一條紅色線平移至第二條紅色線，需要向右移四個單位 ($x = 0$ 到 $x = 4$)，從第二條紅色線移至第三條紅線也需右移四個單位 ($x = 4$ 到 $x = 8$)，依此類推。將每條斜率為負、正的直線右移四個單位，可以推出下一條斜率分別為負、正的直線。

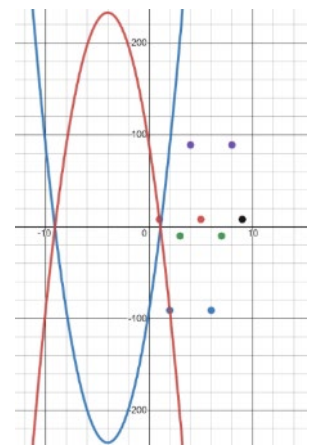


圖 62

紅色線為負基準線
藍色線為正基準線

因此，使負、正基準線呈現週期性的取整函數，亦與公式一、公式二的 $n = 4k + 1$ 情況相同。

$$\text{因此， } d_1(x) = -n \left(x + \frac{(n-1)}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right)^2 + n \frac{(n^2 + 2n + 5)}{4} - 1、$$

$$d_2(x) = n \left(x + \frac{(n-1)}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right)^2 - n \frac{(n^2 + 2n + 5)}{4} - 1、$$

分別如圖 63、圖 64。

這裡仍可利用 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 的「0、1 交替出現」性質，把不需要的直線消除。接著，將推得的 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 、 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ 合併成 $c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x)$ 得出下方的函數式：

$$y = f(x) = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor - 2 \right) \right] \cdot \left(-n \left(x + \frac{(n-1)}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right)^2 + n \frac{(n^2 + 2n + 5)}{4} - 1 \right) \\ + \left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor + 2 \right) \right] \cdot \left(n \left(x + \frac{(n-1)}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right)^2 - n \frac{(n^2 + 2n + 5)}{4} - 1 \right)$$

最後，利用先前提到的作法，利用步驟四，加上步驟一所扣掉(下移)的值，亦即將上述的結果加上步驟一減去的平移量 x^2 ，得出下列函數式：

$$y = f(x) = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor - 2 \right) \right] \cdot \left(-n \left(x + \frac{(n-1)}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right)^2 + n \frac{(n^2 + 2n + 5)}{4} - 1 \right) \\ + \left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor + 2 \right) \right] \cdot \left(n \left(x + \frac{(n-1)}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right)^2 - n \frac{(n^2 + 2n + 5)}{4} - 1 \right) + x^2$$

此時， $n = 4k + 1$ 的情形完成，函數圖形如圖 65。



圖 63

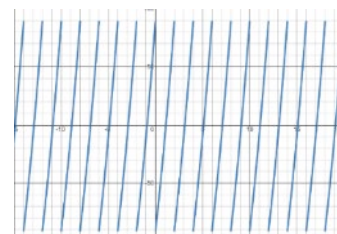


圖 64

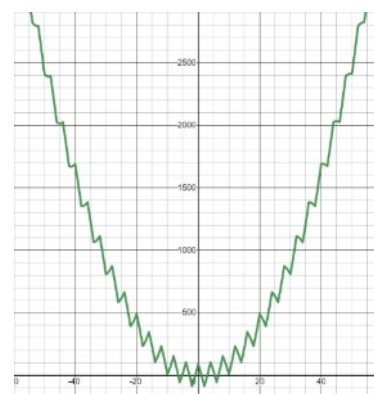


圖 65

(二)當 $n = 4k + 2$ 時，欲求函數 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ ：由圖 66 觀察得知，當 $x > 0$ 時，負基準線(令為 y_-)、正基準線(令為 y_+)分別為：

$$y_- = -\frac{2n}{3}\left(x + \frac{3n-3}{4}\right)^2 + \frac{9n^3 + 18n^2 + 25n}{24} - 1,$$

$$y_+ = \frac{2n}{3}\left(x + \frac{3n-3}{4}\right)^2 - \frac{9n^3 + 18n^2 + 25n}{24} - 1,$$

其中 n 為項數(人數)。使負、正基準線呈現週期性的取整函數也與公式一、公式二中，當 $n = 4k + 2$ 時情況相同。

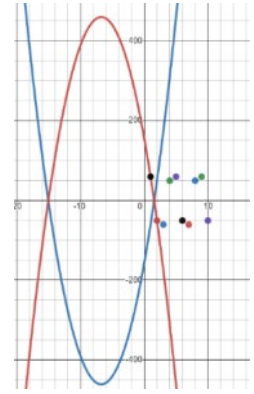


圖 66

紅色線為負基準線
藍色線為正基準線

因此 $d_1(x) = -\frac{2n}{3}\left(x + \frac{3n-3}{4} - 2\left\lfloor\frac{x-0.5}{2}\right\rfloor\right)^2 + \frac{9n^3 + 18n^2 + 25n}{24} - 1,$

$$d_2(x) = \frac{2n}{3}\left(x + \frac{3n-3}{4} - 2\left\lfloor\frac{x-0.5}{2}\right\rfloor\right)^2 - \frac{9n^3 + 18n^2 + 25n}{24} - 1.$$

仿照 $n = 4k + 1$ 的情況，將 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 、 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ 合併成 $c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x)$ ，再加上步驟一所扣掉的值(下移的平移量) x^2 ，得出下列函數式：

$$y = f(x) = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 0.5 - 4\left\lfloor\frac{x-0.5}{4}\right\rfloor - 2\right)\right] \cdot \left(-\frac{2n}{3}\left(x + \frac{3n-3}{4} - 2\left\lfloor\frac{x-0.5}{2}\right\rfloor\right)^2 + \frac{9n^3 + 18n^2 + 25n}{24} - 1\right) \\ + \left[\frac{1}{4} \cdot \left(x - 0.5 - 4\left\lfloor\frac{x-0.5}{4}\right\rfloor + 2\right)\right] \cdot \left(\frac{2n}{3}\left(x + \frac{3n-3}{4} - 2\left\lfloor\frac{x-0.5}{2}\right\rfloor\right)^2 - \frac{9n^3 + 18n^2 + 25n}{24} - 1\right) + x^2$$

此時， $n = 4k + 2$ 的情形完成，函數圖形如圖 67。

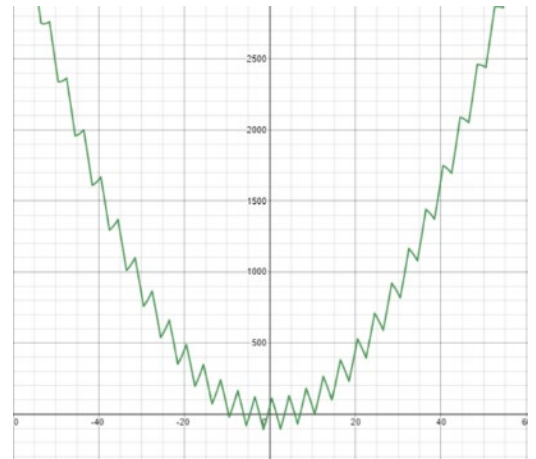


圖 67

(三)當 $n = 4k + 3$ 時，推導過程與 $n = 4k + 1$ 相同，

因此 $d_1(x) = -n\left(x + \frac{n-3}{2} - 2\left\lfloor\frac{x-1}{2}\right\rfloor\right)^2 + \frac{n(n^2 + 2n + 5)}{4} - 1,$

$$d_2(x) = n\left(x + \frac{n-3}{2} - 2\left\lfloor\frac{x-1}{2}\right\rfloor\right)^2 - \frac{n(n^2 + 2n + 5)}{4} - 1,$$

再將推得的

$c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 、 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ 合併成 $c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x)$ ，再加上步驟一所扣掉的值(下移的平移量) x^2 ，得出下列函數式：

$$y = f(x) = -\left[\frac{1}{4} \cdot \left(\left| x-1-4\left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor \right| - 2 \right) \right] \cdot \left(-n\left(x + \frac{n-3}{2} - 2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor\right)^2 + \frac{n(n^2+2n+5)}{4} - 1 \right) \\ + \left[\frac{1}{4} \cdot \left(\left| x-1-4\left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor \right| + 2 \right) \right] \cdot \left(n\left(x + \frac{n-3}{2} - 2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor\right)^2 - \frac{n(n^2+2n+5)}{4} - 1 \right) + x^2$$

此時， $n = 4k + 3$ 的情形完成。函數圖形如圖 68。

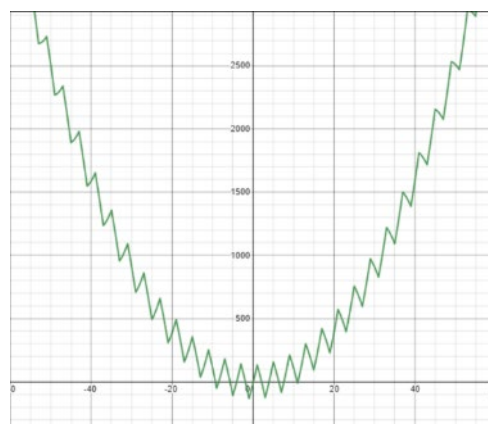


圖 68

三、 b_x 為多項式函數時，求得一般項 a_x 的方法：

接著，為了在數字更大的時候，也能快速得到某 $\langle b_x \rangle$ 數列的 a_x 解，因此，我們寫個程式來實現。因為我們要找的只有 a_x 數列中， $a_1, a_2, a_3, \dots, a_n$ 個別的點，而不是整段函數，所以，以下我們將介紹程式點解法。

因為先前發現 n 的圖形可分為 $4k+1$ 、 $4k+2$ 、 $4k+3$ 三種，因此點解法也分為此三種情況來討論。

(1) 當 $n = 4k+1$ 時，以 $k=1$ ， $n=5$ 為例：

$$b_1 = \frac{1}{2}(a_5 + a_2), \quad b_2 = \frac{1}{2}(a_1 + a_3), \quad b_3 = \frac{1}{2}(a_2 + a_4), \quad b_4 = \frac{1}{2}(a_3 + a_5), \quad b_5 = \frac{1}{2}(a_4 + a_1)$$

整理後，令 $\sum_{i=1}^5 b_i = S$ ，

$$\text{則 } a_1 = S - 2(b_3 + b_4), \quad a_2 = S - 2(b_4 + b_5), \quad a_3 = S - 2(b_5 + b_1), \quad a_4 = S - 2(b_1 + b_2), \\ a_5 = S - 2(b_2 + b_3)$$

(2) 當 $n = 4k+2$ 時，以 $k=1$ ， $n=6$ 為例：

$$b_1 = \frac{1}{2}(a_6 + a_2), \quad b_2 = \frac{1}{2}(a_1 + a_3), \quad b_3 = \frac{1}{2}(a_2 + a_4), \quad b_4 = \frac{1}{2}(a_3 + a_5), \quad b_5 = \frac{1}{2}(a_4 + a_6),$$

$$b_6 = \frac{1}{2}(a_5 + a_1)$$

整理後，令 $\sum_{i=1}^3 b_{2i-1} = S_{\text{奇}}$ ， $\sum_{i=1}^3 b_{2i} = S_{\text{偶}}$

$$\text{則 } a_1 = S_{\text{偶}} - 2(b_4), \quad a_2 = S_{\text{奇}} - 2(b_5)$$

$$a_3 = S_{\text{偶}} - 2(b_6), \quad a_4 = S_{\text{奇}} - 2(b_1)$$

$$a_5 = S_{\text{偶}} - 2(b_2), \quad a_6 = S_{\text{奇}} - 2(b_3)$$

(3) 當 $n = 4k+3$ 時，以 $k=1$ ， $n=7$ 為例：

$$b_1 = \frac{1}{2}(a_7 + a_2), \quad b_2 = \frac{1}{2}(a_1 + a_3), \quad b_3 = \frac{1}{2}(a_2 + a_4), \quad b_4 = \frac{1}{2}(a_3 + a_5), \quad b_5 = \frac{1}{2}(a_4 + a_6),$$

$$b_6 = \frac{1}{2}(a_5 + a_7), \quad b_7 = \frac{1}{2}(a_6 + a_1)$$

整理後，令 $\sum_{i=1}^7 b_i = S$

$$\text{則 } a_1 = S - 2(b_1 + b_4 + b_5), \quad a_2 = S - 2(b_2 + b_5 + b_6), \quad a_3 = S - 2(b_3 + b_6 + b_7),$$

$$a_4 = S - 2(b_4 + b_7 + b_1), \quad a_5 = S - 2(b_5 + b_1 + b_2), \quad a_6 = S - 2(b_6 + b_2 + b_3),$$

$$a_7 = S - 2(b_7 + b_3 + b_4)$$

歸納後，我們可得到以下性質：

$$1. \sum_{i=1}^n b_i = \sum_{i=1}^n a_i$$

2. 因為一個 b_i 相當於兩個「半個 a_i 」，因此 $a_i = S - 2() \Rightarrow b$ 的數量

在 $n = 4k + 1$ or $n = 4k + 3$ 時，有 $\frac{n-1}{2}$ 個；

在 $n = 4k + 2$ 時，因為已經分成奇、偶兩個部分，因此 b 只有 $\frac{1}{2}(\frac{n}{2} - 1)$ 個。

3. $a_i = S - 2() \Rightarrow b_i$ 的 i 會隨 a_i 的 $i + 1$

4. $a_i = S - 2() \Rightarrow b_i$ 的 $i > n$ 會直接回到 1

再列出更多不同 n 值的情況後，觀察規律並歸納得出：

(1) 當 $n = 4k + 1$ 時，

$$S = \sum_{i=1}^n b_i, a_i = S - 2 \left[\sum_{j=1}^k (b_{i+4j-2} + b_{i+4j-1}) \right], \text{ 其中 } i, j \text{ 是自變數。}$$

(2) 當 $n = 4k + 2$ 時，

$$S_{\text{奇}} = \sum_{i=1}^{\frac{n}{2}} b_{2i-1}, S_{\text{偶}} = \sum_{i=1}^{\frac{n}{2}} b_{2i}, a_{i,\text{奇}} = S_{\text{偶}} - 2 \left[\sum_{j=1}^k b_{i+4j-1} \right], a_{i,\text{偶}} = S_{\text{奇}} - 2 \left[\sum_{j=1}^k b_{i+4j-1} \right].$$

(3) 當 $n = 4k + 3$ 時，

$$S = \sum_{i=1}^n b_i, a_i = S - 2 \left[b_i + \sum_{j=1}^k (b_{i+4j-1} + b_{i+4j}) \right]$$

有了上述歸納的性質後，我們可以將數列 $<b_x>$ 得到以下的相加性質：

1. 我們在操作相同 n 值時，「 $<b_x>$ 數列不同」的情況時，偶然發現可以將「 n 值相同時」的 $<b_x>$ 數列 $px^2 + qx + r$ 拆成 $<b_x> = px^2$ ， $<b_x> = qx$ ， $<b_x> = r$ 這三個數列，個別求出 $<a_x>$ 各項後再將它們相加，即可得原 $<b_x> = px^2 + qx + r$ 的 $<a_x>$ 各項，即： $n = N (N \in \square)$ 時，

「 $<b_x> = px^2 + qx + r$ 的 a_1 」……①

= 「 $<b_x> = px^2$ 的 a_1 」……② + 「 $<b_x> = qx$ 的 a_1 」……③ + 「 $<b_x> = r$ 的 a_1 」……④

其餘 $a_2, a_3, a_4, \dots, a_N$ 都相同。

2. 我們往三次方做時發現上述內容也會成立，因此試圖以點解法證明：

由於同個 $<b_x>$ ， n 值相同時， $<a_x>$ 各項和 = $<b_x>$ 各項和；且 $<a_x>$ 可置換成 $<b_x>$ 的表達式。

又，(1) n 值相同時，1. 中的①~④的 $<a_x>$ 置換成 $<b_x>$ 的式子相同。

(2) 先將式①~④的 $<a_x>$ 轉換成 $<b_x>$ 後，因為①的 $<b_x> = px^2 + qx + r$ ，

且②、③、④的 $<b_x>$ 分別 $px^2 + qx + r$ 。

因此，可得：當 $<b_x>$ 任意高次多項式時，可先將 $<b_x>$ 分成單項函數，把 $<a_x>$ 解出後再分別相加，即可得到該任意多項式的 $<a_x>$ 各項。

至此，我們可利用程式解法，將高次多項式 b_x 拆解為單項函數後進行操作，再將其加總可回到 b_x 。

而當 b_x 為任意的多項式函數時，我們是否能求得 a_x ？接下來，我們分步驟來討論之。

步驟一：試圖推導出：當 b_x 為不同的單項函數時，所對應到的「不等量平移函數」（以下稱為「**平移量**」），其中不等量平移均滿足研究方法時的定義。

步驟二：根據之前研究方法的討論結果，我們可知—

當 b_x 為常數項，即 $b_x = 1$ 時，其**平移量**為 -1 ；

當 b_x 為一次項，即 $b_x = x$ 時，其**平移量**為 $-x$ ；

當 b_x 為二次項，即 $b_x = x^2$ 時，其**平移量**為 $-x^2 + 1$ 。

步驟三：由前述所得到的結果，我們可專心分析 $\langle b_x \rangle$ 為特定次方(單項式)時的**平移量**，最後再將所求的 $\langle b_x \rangle$ 拆成多個單項式後再將它們求得 a_x ，最後相加。

步驟四：我們試求了三次方的方程式，依據先前推測其**平移量**為 $-x^3$ ，而實際操作後發現圖形呈現一次函數遞減趨勢，因此我們假設其一次函數為 $ax + b$ ，最後，推出須作調整： $+3x$ 才能滿足不等量平移的條件，得出：當 b_x 為三次項，即 $b_x = x^3$ 時，其**平移量**為 $-x^3 + 3x$ 。

步驟五：接著，我們試圖找出四次方的**平移量**，依據先前推測其**平移量**為 $-x^4$ ，操作後發現圖形呈現二次函數遞減趨勢，因此我們假設其二次函數為 $px^2 + qx + r$ ，最後推出需作調整： $+6x^2 - 5$ 才能滿足不等量平移的條件，得出：當 $b_x = x^4$ 時，其**平移量**為 $-x^4 + 6x^2 - 5$ 。

步驟六：由步驟二、四、五，我們歸納出**平移量**有以下關係：

(1)都是以減開始，並且負正相間；

(2)領導係數都是 -1 ；

(3)每一項都差了二次方，且最低次方為一次項或常數項。

步驟七：由步驟四、五，以及步驟六的**平移量**關係，繼續求出 b_x 分別為五次項及六次項。

當 b_x 為五次項，即 $b_x = x^5$ 時，其**平移量**為 $-x^5 + 10x^3 - 25x$ ；

當 b_x 為六次項，即 $b_x = x^6$ 時，其**平移量**為 $-x^6 + 15x^4 - 75x^2 + 61$ 。

步驟八：由步驟七的結果，再與步驟六比較發現更進一步的**平移量**關係：

(4)當 b_x 為偶數次單項式時，其**平移量**的係數總和為 0 ，而**平移量**中的常數項為其他係數總和的相反數。

(5)將 $\langle b_x \rangle$ 次方稱為第 p 次方，而 k 值為：**平移量**經降冪排列後，由左數起的第 k 項係數，符號 $f(p, k)$ 的意義為：當 $\langle b_x \rangle$ 為 p 次方，其**平移量**的第 k 項係數。

(6)當 $k = 2$ 時， $f(p, 2)$ 似乎呈現二次方關係，由於 $f(p, 1)$ 均為 -1 ，呈現零次關係，而 $f(p, 1)$ 、 $f(p, 2)$ 的首項出現，其 $\langle b_x \rangle$ 差了二次方，據此我們推測 $f(p, 3)$ 為四次方關係， $f(k, 4)$ 為六次方關係，以此類推。

(7) $f(p, k)$ 均可被其首項整除。

步驟九：根據上述歸納結果，我們繼續往下推，並使用計算機及電腦軟體驗證完全符合以上步驟一到步驟八的條件：

當 b_x 為七次項，即 $b_x = x^7$ 時，其**平移量** $-x^7 + 21x^5 - 75x^3 + 427x$ ；

當 b_x 為八次項，即 $b_x = x^8$ 時，其**平移量** $-x^8 + 28x^6 - 350x^4 + 1708x^2 - 1385$ ；

當 b_x 為九次項，即 $b_x = x^9$ 時，其**平移量** $-x^9 + 36x^7 - 630x^5 + 5124x^3 - 12465x$ ；

當 b_x 為十次項，即 $b_x = x^{10}$ 時，其**平移量** $-x^{10} + 45x^8 - 1050x^6 + 12810x^4 - 62325x^2 + 50521$

步驟十：由上述步驟發現，當 b_x 分別為七次項至十次項，且 $k = 1, 2, 3$ 時，

即 $f(p, 1)$ 、 $f(p, 2)$ 、 $f(p, 3)$ ， $p = 7, 8, 9, 10$ 時，完全符合步驟八所提到的**平移量**第(6)點關係。

且根據目前之條件我們推得 $f(p, k)$ 的關係如下：

$$f(p, 1) = -1$$

$$f(p, 2) = \frac{1}{2}(p^2 - p)$$

$$f(p, 3) = -\frac{5}{24}(p^4 - 8p^3 + 19p^2 - 12p)$$

$$f(p, 4) = \frac{61}{720}(p^6 - 19p^5 + 137p^4 - 461p^3 + 702p^2 - 360p)$$

將以上因式分解得：

$$f(p, 1) = -1$$

$$f(p, 2) = \frac{1}{2}p(p-1)$$

$$f(p, 3) = -\frac{5}{24}p(p-1)(p-2)(p-3)$$

$$f(p, 4) = \frac{61}{720}p(p-1)(p-2)(p-3)(p-4)(p-5)$$

步驟十一：根據步驟十的結果，可以發現**平移量**的關係：

(8)整體符合第(7)點關係的結果，**平移量**可提出之數的分子為該 $f(p, k)$ 首項。

(9)承(8)，分母為 $(2k-2)!$

(10)不看(8)(9)之係數，剩餘的平移量為 $\frac{p!}{(p-2k+2)!}$

步驟十二：由以上結果我們推測 $f(p, k)$ 為以下結果：

$$\text{即 } f(p, k) = \frac{f(2k-2, k) \cdot p!}{(2k-2)! \cdot (p-2k+2)!}, \text{ 且 } f(2k-2, k) = -\sum_{i=1}^{k-1} \frac{f(2i-2, i) \cdot (2k-2)!}{(2i-2)! \cdot (2k-2i)!},$$

其中 $f(0, 1) = -1$ 。

至此，我們研究得到：當數列 $\langle b_x \rangle$ 滿足多項式函數時，其一般項 a_x 的求法。

伍、研究結果

設有 n 個人圍成一圈，有 $\langle a_x \rangle$ 、 $\langle b_x \rangle$ 兩數列，其中： a_x 為第 x 個人所挑的數字， b_x 為第 x 個人兩旁的人所挑的數字之平均值。當 $\langle b_x \rangle$ 為不同條件下， $\langle a_x \rangle$ 的一般項公式的研究結果如下。

(一) 數列 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列且 $b_x = x$ 時，

數列 $\langle a_x \rangle$ 的一般項為 $f(x) = c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x) + x$ ，其中 $c_1(x), d_1(x), c_2(x), d_2(x)$ 隨著 n 值的不同而改變，當 $n = 4k$ ， $k \in \square$ 時，一般項 $f(x)$ 無解，其餘情況整理如下：

n	$4k+1$	$4k+2$	$4k+3$
$c_1(x)$	$-\left\lfloor \frac{\left\lfloor x-4\left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	$-\left\lfloor \frac{\left\lfloor x-0.5-4\left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	$-\left\lfloor \frac{\left\lfloor x-1-2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor \right\rfloor}{4} \right\rfloor$
$d_1(x)$	$-n\left(x-2-2\left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor\right) - n$	$-n\left(x-\frac{5}{2}-2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor\right) - n$	$-n\left(x-3-2\left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor\right) - n$
$c_2(x)$	$\left\lfloor \frac{\left\lfloor x-4\left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	$\left\lfloor \frac{\left\lfloor x-0.5-4\left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	$\left\lfloor \frac{\left\lfloor x-1-2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor \right\rfloor}{4} \right\rfloor$
$d_2(x)$	$n\left(x-2-2\left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor\right) + n$	$n\left(x-\frac{5}{2}-2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor\right) + n$	$n\left(x-3-2\left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor\right) + n$

(二) 數列 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列且 $b_x = px + q$ 時，

數列 $\langle a_x \rangle$ 的一般項為 $f(x) = c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x) + px + q$ ，其中 $c_1(x), d_1(x), c_2(x), d_2(x)$ 隨著 n 值的不同而改變，當 $n = 4k$ ， $k \in \square$ 時，一般項 $f(x)$ 無解，其餘情況整理如下：

n	$4k+1$	$4k+2$	$4k+3$
$c_1(x)$	$-\left\lfloor \frac{\left\lfloor x-4\left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	$-\left\lfloor \frac{\left\lfloor x-0.5-4\left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	$-\left\lfloor \frac{\left\lfloor x-1-4\left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$
$d_1(x)$	$-pn\left(x-2-2\left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor\right) - pn$	$-pn\left(x-\frac{5}{2}-2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor\right) - pn$	$-pn\left(x-3-2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor\right) - pn$
$c_2(x)$	$\left\lfloor \frac{\left\lfloor x-4\left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	$\left\lfloor \frac{\left\lfloor x-0.5-4\left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	$\left\lfloor \frac{\left\lfloor x-1-4\left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$
$d_2(x)$	$pn\left(x-2-2\left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor\right) + pn$	$pn\left(x-\frac{5}{2}-2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor\right) + pn$	$pn\left(x-3-2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor\right) + pn$

(三)數列 $\langle b_x \rangle$ 為階差數列且 $b_x = x^2$ 時，

數列 $\langle a_x \rangle$ 的一般項為 $f(x) = c_1(x) \cdot d_1(x) + c_2(x) \cdot d_2(x) + x^2$ ，其中 $c_1(x), d_1(x), c_2(x), d_2(x)$ 隨著 n 值的不同而改變，當 $n = 4k, k \in \mathbb{Z}$ 時，一般項 $f(x)$ 無解，其餘情況整理如下：

n	$4k+1$	$4k+2$	$4k+3$
$c_1(x)$	$-\left\lfloor \frac{x-4\left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	$-\left\lfloor \frac{x-0.5-4\left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	$-\left\lfloor \frac{x-1-4\left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$
$d_1(x)$	$-\frac{n(x+\frac{n-1}{2}-2\left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor)^2}{4} + n\frac{(n^2+2n+5)}{4} - 1$	$-\frac{2n}{3}(x+\frac{3n-3}{4}-2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor)^2 + \frac{9n^3+18n^2+25n}{24} - 1$	$-\frac{n(x+\frac{n-3}{2}-2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor)^2}{4} + \frac{n(n^2+2n+5)}{4} - 1$
$c_2(x)$	$\left\lfloor \frac{x-4\left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	$\left\lfloor \frac{x-0.5-4\left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	$\left\lfloor \frac{x-1-4\left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$
$d_2(x)$	$\frac{n(x+\frac{n-1}{2}-2\left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor)^2}{4} - n\frac{(n^2+2n+5)}{4} - 1$	$\frac{2n}{3}(x+\frac{3n-3}{4}-2\left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor)^2 - \frac{9n^3+18n^2+25n}{24} - 1$	$\frac{n(x+\frac{n-3}{2}-2\left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor)^2}{4} - \frac{n(n^2+2n+5)}{4} - 1$

(四)當數列 $\langle b_x \rangle$ 滿足 b_x 為任意多項式時，

可將 b_x 拆為多個單項函數，個別分析求得其 a_x 之後，再將其加總，即可得原 b_x 所對應之一般項 a_x 之結果。而當 b_x 為單項函數時的不等量平移函數為如下之定義，其中符號 $f(p, k)$ 的意義為當 b_x 為 p 次方，平移量的第 k 項係數：

$$f(p, k) = \frac{f(2k-2, k) \cdot p!}{(2k-2)! \cdot (p-2k+2)!}, \text{ 且 } f(2k-2, k) = -\sum_{i=1}^{k-1} \frac{f(2i-2, i) \cdot (2k-2)!}{(2i-2)! \cdot (2k-2i)!},$$

其中定義 $f(0, 1) = f(1, 1) = -1$

陸、參考文獻資料與其他

一、參考文獻：

(一)許志農、黃森山、陳清風、廖森游、董涵冬(民 108 年 7 月)。普通型高級中學數學第二冊。新北市：龍騰文化事業股份有限公司。

(二)維基百科。取整函數。檢自：

<https://zh.wikipedia.org/wiki/%E5%8F%96%E6%95%B4%E5%87%BD%E6%95%B0>。

(三)薛昭雄、顏啟麟、何焱銘、陳榮輝、鄭仁峰編譯(民 100 年 7 月)。美國 AMC12 數學測驗歷屆試題暨詳解(I)。臺北市：博凱出版社有限公司。

二、其他(C++程式碼)：

下頁所節錄的**程式碼**，是我們因應本研究所特地撰寫的。在計算上，有時會有數字太大不易計算，此程式碼可輔助我們較快速解決找一般項的問題，並能在計算上能有效偵錯。下頁為我們撰寫的程式碼及簡易運算結果。

使用 C++ 程式輔助計算 a_x 一般項的操作過程

```

1  #include<iostream>
2  #include<cmath>
3  #include<string>
4  #include<stdio.h>
5  #include<sstream>
6  using namespace std;
7  int adj(long long int n,long long int i){
8      if(i%n==0){
9          return n;
10     }
11     else if(i>n){
12         return i%n;
13     }
14     else{
15         return i;
16     }
17 }
18 long long int x_length(long long int i){
19     int length=0;
20     if(i<0){
21         length+=1;
22         i=-i;
23     }
24     length+=(floor(log10(i))+1);
25     return length;
26 }
27 int main(){
28     R:
29     long long int n=0,max_pow=0,s=0,sigma=0,nmin=0,nMAX=0;
30     int lead[99]={0};
31     int s[99]={0};
32     int sigma2[2]={0};
33     int x[99]={0};
34     int i=0,j=0;
35     cout<<"輸入最高次方 :";
36     while(cin>>max_pow){
37         cout<<"輸入n最小-最大值:";
38         cin>>nmin>>nMAX;
39         for(int i=max_pow;i>=0;i--){
40             cout<<"輸入<<i<<"次方的係數 :";
41             cin>>lead[i];
42         }
43         n=nmin;
44         if(nmin<=2){
45             nmin=3;
46             goto F;
47         }
48         else{
49             goto F;
50         }
51         ///F///
52         F:
53         if(n%4!=0){
54             cout<<"\nn="<<n<<endl;
55         }
56         if(n<=nMAX){
57             if(n%4==0){
58                 n++;
59                 goto F;
60             }
61             if(n%4==3){
62                 goto ODD_1;
63             }
64             else if(n%4==1){
65                 goto ODD_2;
66             }
67             else{
68                 goto EVEN;
69             }
70         }
71         else{
72             goto R;
73         }
74     }
75     /** n=3,7,11...etc **/
76     ODD_1:
77     for(int i=1;i<=n;i++){
78         s[i]=0;
79         for(int j=0;j<=max_pow;j++){
80             s[i]+=lead[j]*pow(i,j);
81         }
82     }
83     sigma=0;
84     for(int i=1;i<=n;i++){
85         sigma+=s[i];
86     }
87     cout<<endl;
88     for(int i=1;i<=n;i++){
89         cout<<s[i]<<" ";
90     }
91     cout<<endl;
92     for(int i=1;i<=n;i++){
93         S=0;
94         int d=3;
95         S+=s[adj(n,i+d)];
96         if((n-3)/4>0){
97             for(int times=(n-3)/4;times>=1;times--){
98                 d++;
99                 S+=s[adj(n,i+d)];
100                d+=3;
101                S+=s[adj(n,i+d)];
102            }
103        }
104        cout<<"("<<i<<","<<sigma-2*S<<")"<<endl;
105        x[i]=sigma-2*S;
106    }
107    goto M;
108    /** n=5,9,13...etc **/
109    ODD_2:
110    for(int i=1;i<=n;i++){
111        s[i]=0;
112        for(int j=0;j<=max_pow;j++){
113            s[i]+=lead[j]*pow(i,j);
114        }
115    }
116    sigma=0;
117    for(int i=1;i<=n;i++){
118        sigma+=s[i];
119    }
120    cout<<endl;
121    for(int i=1;i<=n;i++){
122        cout<<s[i]<<" ";
123    }
124    cout<<endl;
125    for(int i=1;i<=n;i++){
126        S=0;
127        int d=2;
128        S+=s[adj(n,i+d)];
129        d++;
130        S+=s[adj(n,i+d)];
131        if((n-5)/4>0){
132            for(int times=(n-5)/4;times>=1;times--){
133                d+=3;
134                S+=s[adj(n,i+d)];
135                d++;
136                S+=s[adj(n,i+d)];
137            }
138        }
139        cout<<"("<<i<<","<<sigma-2*S<<")"<<endl;
140        x[i]=sigma-2*S;
141    }
142    goto M;
143    /** n=6,10,14...etc **/
144    EVEN:
145    for(int i=1;i<=n;i++){
146        s[i]=0;
147        for(int j=0;j<=max_pow;j++){
148            s[i]+=lead[j]*pow(i,j);
149        }
150    }
151    sigma2[1]=0;
152    for(int i=2;i<=n;i+=2){
153        sigma2[1]+=s[i];
154    }
155    sigma2[0]=0;
156    for(int i=1;i<=n-1;i+=2){
157        sigma2[0]+=s[i];
158    }
159    cout<<endl;
160    for(int i=1;i<=n;i++){
161        cout<<s[i]<<" ";
162    }
163    cout<<endl;
164    for(int i=1;i<=n;i++){
165        S=0;
166        int d=3;
167        S+=s[adj(n,i+d)];
168        if((n-6)/4>0){
169            for(int times=(n-6)/4;times>=1;times--){
170                d+=4;
171                S+=s[adj(n,i+d)];
172            }
173        }
174        cout<<"("<<i<<","<<sigma2[i%2]-2*S<<")"<<endl;
175        x[i]=sigma2[i%2]-2*S;
176    }
177    goto M;
178    /** minus x^n **/
179    M:
180    cout<<endl;
181    int MAX=0;
182    for(int i=1;i<=n;i++){
183        for(int j=max_pow;j>=0;j--){
184            x[i]-=lead[j]*pow(i,j);
185        }
186    }
187    for(int i=1;i<=n;i++){
188        cout<<"("<<i<<","<<x[i]<<")"<<endl;
189    }
190    n++;
191    goto F;
192    return 0;
193 }
194 }

```

上頁程式碼中，因為 $n = 4k (k \in \mathbb{Z})$ 的情況導致無解，所以在撰寫 C++ 程式碼的過程中，直接設定跳過 $n = 4k$ 的運算。下方為 C++ 程式運算結果。

C++ 程式運算結果：

```
輸入最高次方 :1
輸入n最小~最大值:3 5
輸入1次方的係數 :1
輸入0次方的係數 :0

n=3
1 2 3
(1,4)
(2,2)
(3,0)

(1,3)
(2,0)
(3,-3)

n=5
1 2 3 4 5
(1,1)
(2,-3)
(3,3)
(4,9)
(5,5)

(1,0)
(2,-5)
(3,0)
(4,5)
(5,0)
```

C++ 程式運算結果簡易說明：

```
輸入最高次方 :1
輸入n最小~最大值:3 5
輸入1次方的係數 :1
輸入0次方的係數 :0

n=3      n值
1 2 3    <bx>
(1,4)
(2,2)    未調整(-x)前
(3,0)

(1,3)
(2,0)    調整(-x)後
(3,-3)

n=5
1 2 3 4 5
(1,1)
(2,-3)
(3,3)
(4,9)
(5,5)

(1,0)
(2,-5)
(3,0)
(4,5)
(5,0)
```

【評語】 050401

本作品探討未知數列的一般項公式，是努力做的作品，給定的資訊是相鄰兩項的平均值。這是一個線性聯立方程組，有特殊矩陣結構 (tri-diagonal)，所以已經有很快很穩定的數值解法。因此，是否值得為特殊的狀況，例如等差的情形去做出一般式，是需要仔細思考評估的。這一套方法，太過繁雜，依賴圖形來歸納公式，有很高的機會會做得比代數機械運算來的慢。特別是多項式時，作者已經沒辦法給出數學公式證明，而是靠觀察前幾項來猜出一般式，嚴謹度不足。

作品簡報

點分布與鋸齒狀函數的研究

組別：高級中等學校組
科別：數學科

摘要

假定有兩數列 $\langle a_x \rangle$ 、 $\langle b_x \rangle$ ，兩數列各有 n 項，將數列 $\langle a_x \rangle$ 以項數 (x) 與其值 (y)，描繪到坐標平面上，並根據將所有的點分布情況加以連線，其圖形狀似**鋸齒狀函數**。經過本研究，可將原本散布圖的點經適當的「**不等量**」**平移**後，再利用分段拼接概念，結合「取整函數」來設計出一函數，使其能夠使兩條異號的領導係數線段交替出現，形成類似鋸齒狀函數的圖形，最後再將點「**不等量**」**平移**回原本的位置，得到一函數涵括所有的點。最後再將 b_x 推廣到多項式函數，進而找到可行方法來求得對應的一般項 a_x 。

研究動機

10 人圍成一圈，每人挑一個數字並將此數字告訴自己左右兩邊的人，然後每人說出自己兩旁的人所選數字的平均值，右圖為每個人所說出之平均值(非原來選的數字)，則說出平均值 6 的那個人所選數字為何？

"10"	"1"	"2"
"9"		"3"
"8"		"4"
"7"	"6"	"5"

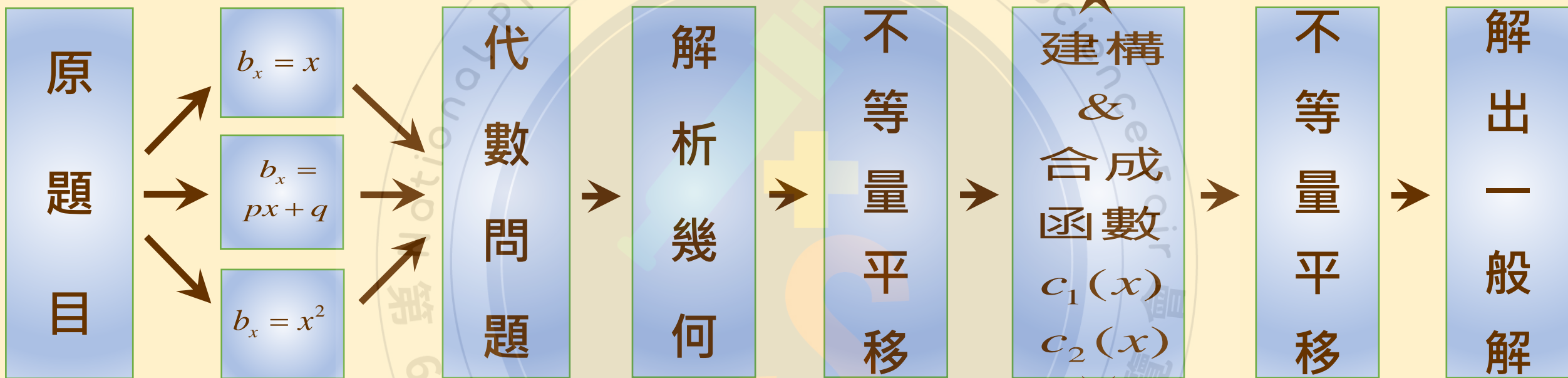
研究目的

設有 n 個人圍成一圈，有 $\langle a_x \rangle$ 、 $\langle b_x \rangle$ 兩數列，其中： a_x 為第 x 個人所挑的數字， b_x 為第 x 個人兩旁的人所挑的數字之平均值。

- 一、若 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列，且 $b_x = x$ 時，則數列 $\langle a_x \rangle$ 的一般式為何
- 二、若 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列，且 $b_x = px + q$ 時，則數列 $\langle a_x \rangle$ 的一般式為何
- 三、若 $\langle b_x \rangle$ 為階差數列，且 $b_x = x^2$ 時，則數列 $\langle a_x \rangle$ 的一般式為何
- 四、數列 $\langle b_x \rangle$ 滿足 b_x 為任意多項式時，是否有方法能求得 $\langle a_x \rangle$ 的一般式

研究方法與流程圖

研究方法1 : $c_1(x), c_2(x), d_1(x), d_2(x)$



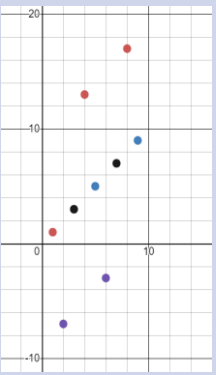
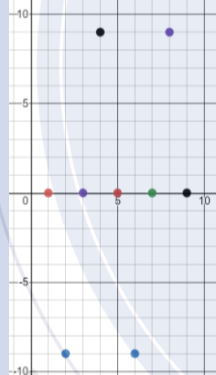
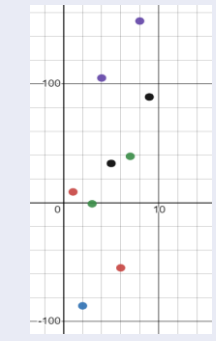
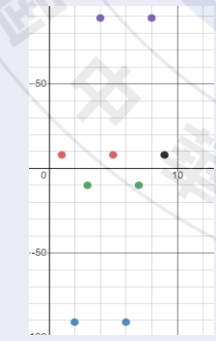
研究方法2 : 二次函數解法 (1) 三點 (2) 二點一關係

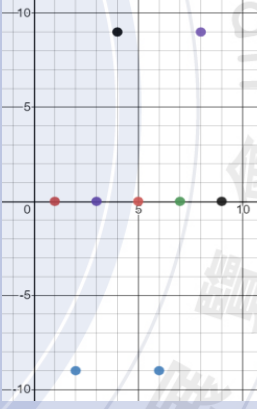
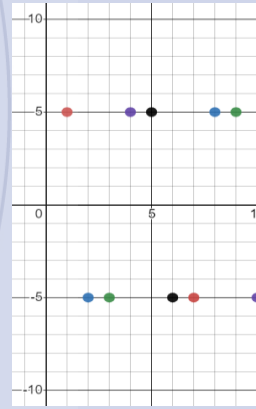
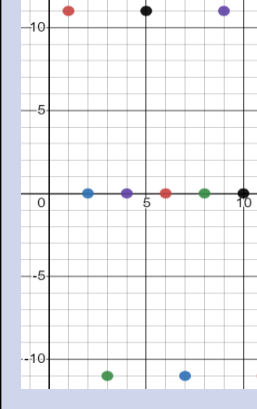
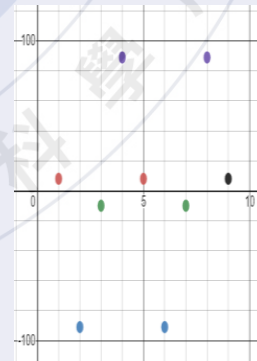
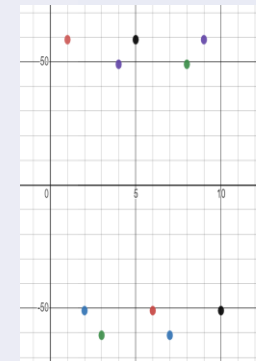
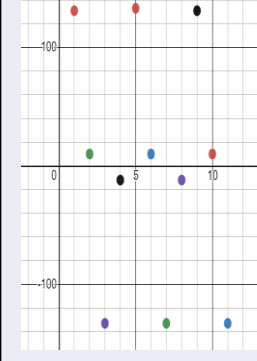
定理：設有 n 個人圍成一圈，有兩數列 $\langle a_x \rangle$ 、 $\langle b_x \rangle$ ，其中： a_x 為第 x 個人所挑的數字， b_x 為第 x 個人兩旁的人所挑的數字之平均值。當 b_x 為公差不為 0 的等差數列，且當 $n = 4k$ 時， a_x 無解。

研究過程 (以 $b_x = x$ 、 $b_x = x^2$ 為例)

步驟一：
先將所有的點進行「不等量平移」



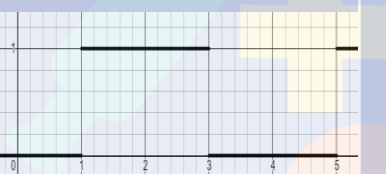
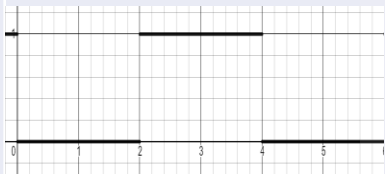
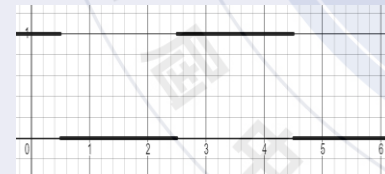
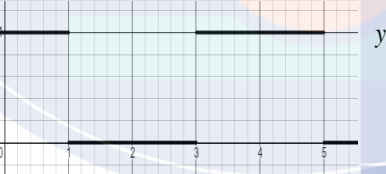
步驟二：
依 n 值分類為三種類

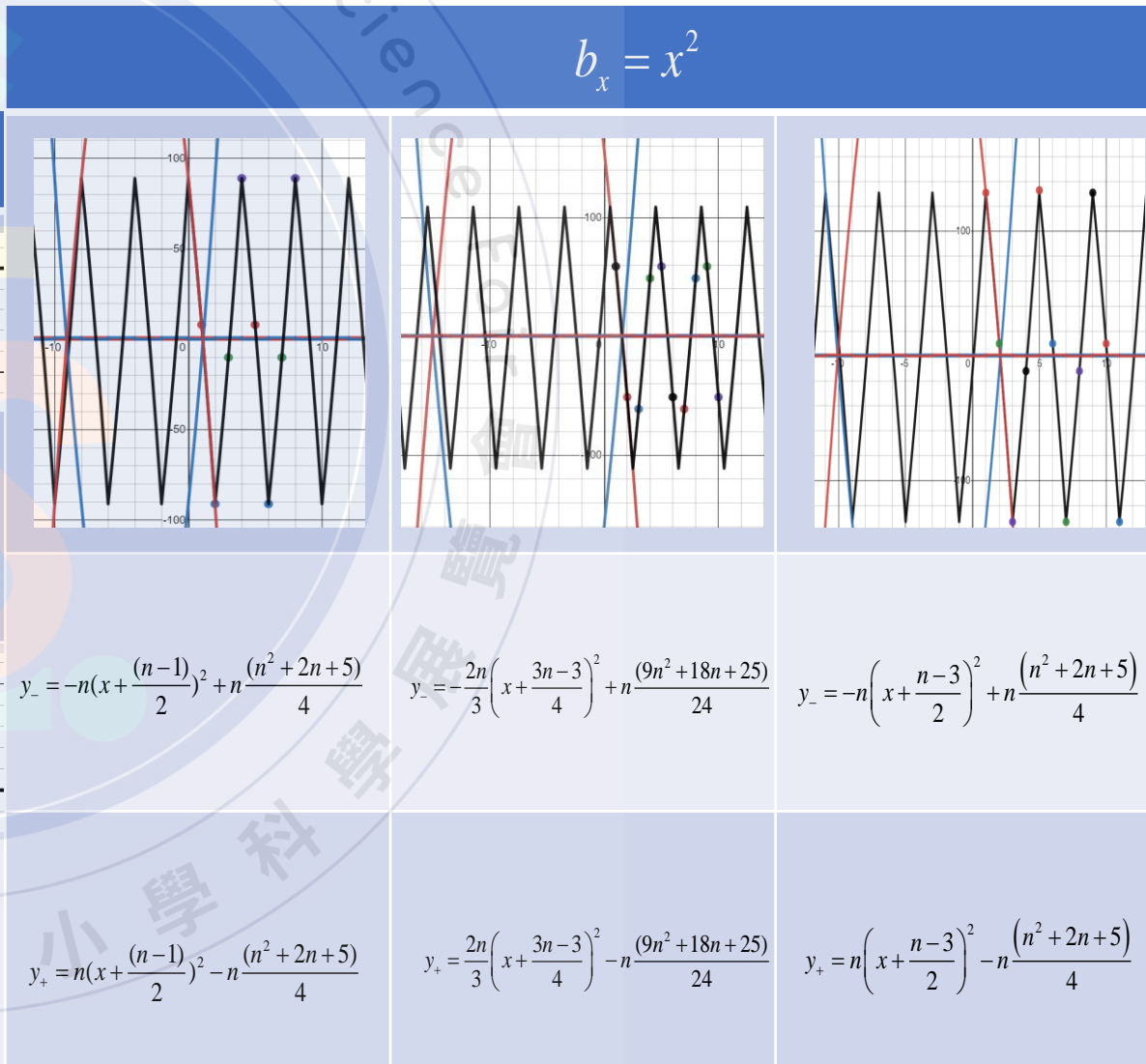
	原始圖	「不等量平移」後的圖
$b_x = x$		
$b_x = x^2$		

	$4k+1$	$4k+2$	$4k+3$
$b_x = x$			
$b_x = x^2$			

步驟三：
利用不同函數合成，形成鋸齒狀
函數，下表為 $c_1(x)$, $c_2(x)$

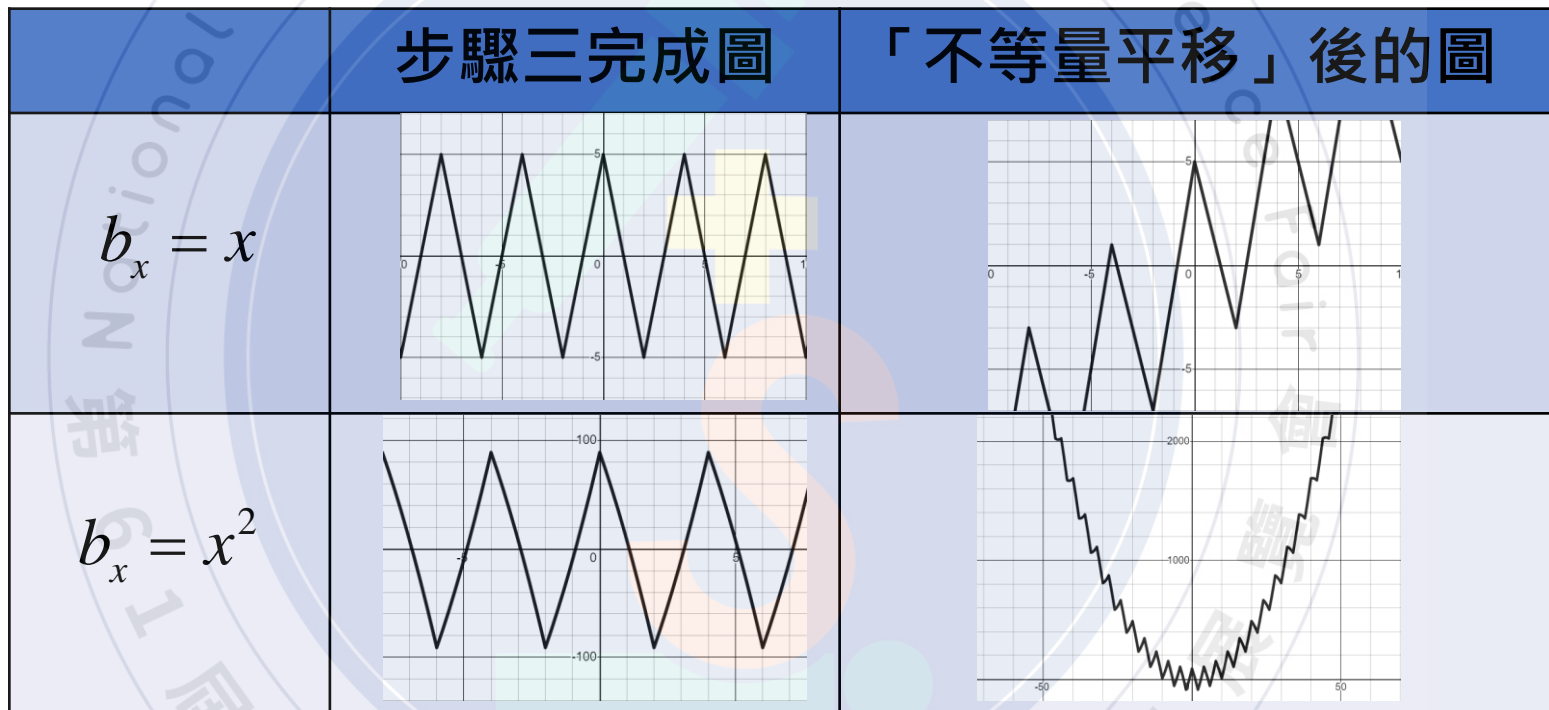
以 $b_x = x^2$ 為例，負、正基準線如下：

	$4k + 1$	$4k + 2$	$4k + 3$
$c_1(x)$	 $\left\lfloor \frac{x-4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	 $\left\lfloor \frac{x-0.5-4 \left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$	 $\left\lfloor \frac{x-1-4 \left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor - 2}{4} \right\rfloor$
$c_2(x)$	 $\left\lfloor \frac{x-4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	 $\left\lfloor \frac{x-0.5-4 \left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$	 $\left\lfloor \frac{x-1-4 \left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor + 2}{4} \right\rfloor$



由於負、正基準線只有單一條線，為了達到一個重複出現的函數，需要將該線不等量平移。而此函數為一個下取整函數，我們稱之為平移函數。平移函數亦會受到不同種類的 n 而改變。

步驟四：
加上步驟一
「不等量平
移」的值



將負、正基準線向右移一個平移函數，可以得到重複特定線段的一個函數。但此函數並不符合目的，須將先前求出的 $c_1(x)$ 、 $c_2(x)$ 分別乘以 $d_1(x)$ 、 $d_2(x)$ ，可利用 $c_1(x)$ 與 $c_2(x)$ 的 0、1 交替性質將多餘線段適時地消失，則該函數就為鋸齒狀函數。

研究結果

設有 n 個人圍成一圈，有 $\langle a_x \rangle$ 、 $\langle b_x \rangle$ 兩數列，其中：
 a_x 為第 x 個人所挑的數字， b_x 為第 x 個人兩旁的人所挑的數字之平均值。當 $\langle b_x \rangle$ 為不同條件下， $\langle a_x \rangle$ 的一般項公式的研究結果如下：

數列 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列，且 $b_x = x$ ，

$$4k+1 \quad f(x) = - \left[\frac{\left\lfloor x-4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right] \left(-n \left(x-2-2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right) - n \right) + \left[\frac{\left\lfloor x-4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right] \left(n \left(x-2-2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right) + n \right) + x$$

$$4k+2 \quad f(x) = - \left[\frac{\left\lfloor x-0.5-4 \left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right] \left(-n \left(x-\frac{5}{2}-2 \left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor \right) - n \right) + \left[\frac{\left\lfloor x-0.5-4 \left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right] \left(n \left(x-\frac{5}{2}-2 \left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor \right) + n \right) + x$$

$$4k+3 \quad f(x) = - \left[\frac{\left\lfloor x-1-4 \left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor \right\rfloor}{4} \right] \left(-n \left(x-3-2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right) - n \right) + \left[\frac{\left\lfloor x-1-4 \left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor \right\rfloor}{4} \right] \left(n \left(x-3-2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right) + n \right) + x$$

數列 $\langle b_x \rangle$ 為等差數列，且 $b_x = px + q$ ，

$4k + 1$

$$f(x) = - \left[\frac{\left\lfloor x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right] \left(-pn \left(x - 2 - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right) - pn \right) + \left[\frac{\left\lfloor x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right] \left(pn \left(x - 2 - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right) + pn \right) + px + q$$

$4k + 2$

$$f(x) = - \left[\frac{\left\lfloor x - 0.5 - 4 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right] \left(-pn \left(x - \frac{5}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{2} \right\rfloor \right) - pn \right) + \left[\frac{\left\lfloor x - 0.5 - 4 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right] \left(pn \left(x - \frac{5}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x - 0.5}{2} \right\rfloor \right) + pn \right) + px + q$$

$4k + 3$

$$f(x) = - \left[\frac{\left\lfloor x - 1 - 4 \left\lfloor \frac{x - 1}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right] \left(-pn \left(x - 3 - 2 \left\lfloor \frac{x - 1}{2} \right\rfloor \right) - pn \right) + \left[\frac{\left\lfloor x - 1 - 4 \left\lfloor \frac{x - 1}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right] \left(pn \left(x - 3 - 2 \left\lfloor \frac{x - 1}{2} \right\rfloor \right) + pn \right) + px + q$$

數列 $\langle b_x \rangle$ 為階差數列，且 $b_x = x^2$ ，

$4k + 1$

$$f(x) = - \left[\frac{\left\lfloor x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right] \left(-n \left(x + \frac{n-1}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right)^2 + n \frac{(n^2 + 2n + 5)}{4} \right) + \left[\frac{\left\lfloor x - 4 \left\lfloor \frac{x}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right] \left(n \left(x + \frac{n-1}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x}{2} \right\rfloor \right)^2 - n \frac{(n^2 + 2n + 5)}{4} \right) + x^2 - 1$$

$4k + 2$

$$f(x) = - \left[\frac{\left\lfloor x - 0.5 - 4 \left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right] \left(-\frac{2n}{3} \left(x + \frac{3n-3}{4} - 2 \left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor \right)^2 + \frac{9n^3 + 18n^2 + 25n}{24} \right) + \left[\frac{\left\lfloor x - 0.5 - 4 \left\lfloor \frac{x-0.5}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right] \left(\frac{2n}{3} \left(x + \frac{3n-3}{4} - 2 \left\lfloor \frac{x-0.5}{2} \right\rfloor \right)^2 - \frac{9n^3 + 18n^2 + 25n}{24} \right) + x^2 - 1$$

$4k + 3$

$$f(x) = - \left[\frac{\left\lfloor x - 1 - 4 \left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor \right\rfloor - 2}{4} \right] \left(-n \left(x + \frac{n-3}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor \right)^2 + \frac{n(n^2 + 2n + 5)}{4} \right) + \left[\frac{\left\lfloor x - 1 - 4 \left\lfloor \frac{x-1}{4} \right\rfloor \right\rfloor + 2}{4} \right] \left(n \left(x + \frac{n-3}{2} - 2 \left\lfloor \frac{x-1}{2} \right\rfloor \right)^2 + \frac{n(n^2 + 2n + 5)}{4} \right) + x^2 - 1$$

當數列 $\langle b_x \rangle$ 滿足 b_x 為任意多項式時，

可將 b_x 拆為多個單項函數，個別分析求得其 a_x 之後，再將其加總，即可得原 b_x 所對應之一般項 a_x 之結果。

而當 b_x 為單項函數時的不等量平移函數為如下之定義，其中符號 $f(p, k)$ 的意義為：當 b_x 為 p 次方，平移量的第 k 項係數：

$$f(p, k) = \frac{f(2k-2, k) \cdot p!}{(2k-2)! \cdot (p-2k+2)!}, \quad \text{且} \quad f(2k-2, k) = -\sum_{i=1}^{k-1} \frac{f(2i-2, i) \cdot (2k-2)!}{(2i-2)! \cdot (2k-2i)!}$$

其中定義： $f(0, 1) = f(1, 1) = -1$

參考資料

(一)許志農、黃森山、陳清風、廖森游、董涵冬(民108年7月)。普通型高級中學數學第二冊。新北市：龍騰文化事業股份有限公司。

(二)維基百科。取整函數。檢自：

<https://zh.wikipedia.org/wiki/%E5%8F%96%E6%95%B4%E5%87%BD%E6%95%B0>。

(三)薛昭雄、顏啟麟、何焱銘、陳榮輝、鄭仁峰編譯(民100年7月)。美國AMC12數學測驗歷屆試題暨詳解

(I)。臺北市：博凱出版社有限公司。

C++ 程式碼節錄

此程式碼，是我們因應本研究所特地撰寫的。在計算上，有時會有數字太大不易計算，此程式碼可輔助我們較快速解決找一般項的問題，並能在計算上能有效偵錯。

```
1 #include<iostream>
2 #include<cmath>
3 #include<string>
4 #include<stdio.h>
5 #include<string>
6 using namespace std;
7 int adj(long long int n,long long int i){
8     if(i==0)
9         return n;
10    else if(i>n)
11        return 1;
12    else if(i==n)
13        return 1;
14    else
15        return i;
16    }
17 }
18 long long int x_length(long long int i){
19     int length=0;
20     if(i>0){
21         length+=1;
22         i*=1;
23     }
24     length+=(floor(log10(i))+1);
25     return length;
26 }
27 int main(){
28     R;
29     long long int n=0,max_pow=0,S=0,sigma=0,rmin=0,MAX=0;
30     int lead[99]={0};
31     int s[99]={0};
32     int sigma2[2]={0};
33     int s[99]={0};
34     int i=0;
35     cout<<"輸入最高次方 :";
36     while(1){
37         cout<<"輸入n最小~最大值:";
38         cin>>nmin;
39         for(int i=0;i<=nmin;i++){
40             cout<<"輸入<次方的係數 :";
41             cin>>lead[i];
42         }
43         nmin;
44         if(nmin<=2){
45             rmin=3;
46             goto F;
47         }
48         else{
49             goto F;
50         }
51         //////
52         if(n%4==0){
53             cout<<"nnn"<<endl;
54         }
55         if(n%MAX){
56             if(n%4==0){
57                 n++;
58                 goto F;
59             }
60             if(n%4==3){
61                 goto OOD_1;
62             }
63             else if(n%4==1){
64                 goto OOD_2;
65             }
66             else{
67                 goto EVEN;
68             }
69         }
70         else{
71             goto R;
72         }
73     }
74 }
75 // n=3,7,11...etc **/
76 OOD_1:
77 for(int i=1;i<=n;i++){
78     s[i]=0;
79     for(int j=0;j<=max_pow;j++){
80         s[i]=lead[j]*pow(i,j);
81     }
82 }
83 sigma=0;
84 for(int i=1;i<=n;i++){
85     sigma+=s[i];
86 }
87 cout<<endl;
88 for(int i=1;i<=n;i++){
89     cout<<s[i]<<" ";
90 }
91 cout<<endl;
92 for(int i=1;i<=n;i++){
93     S+=0;
94     int d=3;
95     S+=s[adj(n,i+d)];
96     if((n-3)/4>0){
97         for(int times=(n-3)/4;times+=1;times--){
```

```
98         D++;
99         S+=s[adj(n,i+d)];
100        D+=3;
101        S+=s[adj(n,i+d)];
102    }
103    cout<<"<<endl;
104    x[i]=sigma-2*S;
105 }
106 }
107 goto R;
108 // n=7,11...etc **/
109 OOD_2:
110 for(int i=1;i<=n;i++){
111     s[i]=0;
112     for(int j=0;j<=max_pow;j++){
113         s[i]=lead[j]*pow(i,j);
114     }
115 }
116 sigma=0;
117 for(int i=1;i<=n;i++){
118     sigma+=s[i];
119 }
120 cout<<endl;
121 for(int i=1;i<=n;i++){
122     cout<<s[i]<<" ";
123 }
124 cout<<endl;
125 for(int i=1;i<=n;i++){
126     S+=0;
127     int d=2;
128     S+=s[adj(n,i+d)];
129     D++;
130     S+=s[adj(n,i+d)];
131     if((n-5)/4>0){
132         for(int times=(n-5)/4;times+=1;times--){
133             d++;
134             S+=s[adj(n,i+d)];
135             D++;
136             S+=s[adj(n,i+d)];
137         }
138     }
139     cout<<"<<endl;
140     x[i]=sigma-2*S;
141 }
142 }
143 goto F;
144 // n=6,10,14...etc **/
145 EVEN:
146 for(int i=1;i<=n;i++){
147     s[i]=0;
148     for(int j=0;j<=max_pow;j++){
149         s[i]=lead[j]*pow(i,j);
150     }
151 }
152 sigma2[1]=0;
153 for(int i=2;i<=n;i++){
154     sigma2[1]=s[i];
155 }
156 sigma2[0]=0;
157 for(int i=1;i<=n-1;i++){
158     sigma2[0]=s[i];
159 }
160 cout<<endl;
161 for(int i=1;i<=n;i++){
162     cout<<s[i]<<" ";
163 }
164 cout<<endl;
165 for(int i=1;i<=n;i++){
166     S+=0;
167     int d=3;
168     S+=s[adj(n,i+d)];
169     if((n-6)/4>0){
170         for(int times=(n-6)/4;times+=1;times--){
171             d++;
172             S+=s[adj(n,i+d)];
173         }
174     }
175     cout<<"<<endl;
176     x[i]=sigma2[1]*2-2*S;
177 }
178 }
179 goto R;
180 // minus x^n **/
181 F:
182 cout<<endl;
183 int MAX=0;
184 for(int i=1;i<=n;i++){
185     for(int j=max_pow;j>=0;j--){
186         x[i]=lead[j]*pow(i,j);
187     }
188     cout<<"<<endl;
189     cout<<"<<endl;
190 }
191 }
192 }
193 }
194 return 0;
```

```
輸入最高次方 :1
輸入n最小~最大值:3 5
輸入1次方的係數 :1
輸入0次方的係數 :0

n=3
1 2 3
(1,4)
(2,2)
(3,0)

n=5
1 2 3 4 5
(1,1)
(2,-3)
(3,3)
(4,9)
(5,5)

(1,0)
(2,-5)
(3,0)
(4,5)
(5,0)
```

```
輸入最高次方 :1
輸入n最小~最大值:3 5
輸入1次方的係數 :1
輸入0次方的係數 :0

n=3      n值
1 2 3    <bx>
(1,4)
(2,2)    未調整(-x)前
(3,0)

n=5      調整(-x)後
1 2 3 4 5
(1,3)
(2,0)
(3,-3)

n=5
1 2 3 4 5
(1,1)
(2,-3)
(3,3)
(4,9)
(5,5)

(1,0)
(2,-5)
(3,0)
(4,5)
(5,0)
```