

中華民國第四十三屆中小學科學展覽會參展作品專輯

國中組

數學科

科別：數學科

組別：國中組

作品名稱：數的黑洞

關鍵詞：黑洞、等位數、類等位數

編號：030413

學校名稱：

花蓮縣立花崗國民中學

作者姓名：

鄒宗辰、陳磐琳、游惠鈞、潘彥甫

指導老師：

陳貞泰、戴麗卿



壹、研究的動機

上課中曾聽過老師舉了一個有趣的題目：「將二位數 28 的二個位數中，由大到小排列與由小到大排列的差，得一新數。新數的二個位數中，由大到小排列與由小到大排列的差，會再得一新數，……以此類推，可得到一個數列，且最後一定落在一組循環數或“終結”於某一數中。」好奇妙哦！此點論述，引起我們幾位莫大的好奇，因此我們就利用閒暇之餘，著手探討二位數最後會落在於何處呢？而三位數、四位數、……、至 p 位數又如何呢？

貳、研究的目的

1. 任二位數的二個位數的組合中，大數減小數所得的新數，逐次做運算，最後會落在何處？它有什麼規律？
2. 任三位數的三個位數的組合中，大數減小數所得的新數，逐次做運算，最後會落在何處？它有什麼規律？
3. 任四位數的四個位數的組合中，大數減小數所得的新數，逐次做運算，最後會落在何處？它有什麼規律？
4. 任五位數的五個位數的組合、六位數的六個位數的組合、七位數的七個位數的組合及 n 位數的組合中，大數減小數所得的新數，逐次做運算，最後會落在何處？它有什麼規律？

參、研究設備及器材：計算器、紙、筆

肆、研究過程及方法

【定義】：

(一) 何謂「數的黑洞」？

「數的黑洞」可分成兩類：

單一黑洞：任一個數字不完全相同的 $p(2 \leq p)$ 位數(包括前面若干位為 0，如 0001)，施行重排求差運算 T (即把數字重新排列，用所得的最大數減去最小數後，對結果再同樣作重排 求差運算，……，這樣一直進行下去，若結果的 p 位數字，與前一回運算的 p 位數字相同，則此不完全相同的 p 位數字，就是「單一黑洞」。

循環黑洞：但若最後結果一直在某些不完全相同的 p 位數字中循環，我們就稱這些 p 位數字為「循環黑洞」。

(二) 設 M 是一個 p 位數($2 \leq p$) 且 p 個數字不全相同。把 M 的數字依照遞減的次序排列(即最大數 M_l)，然後再依照遞增的次序排列(即最小數 M_s)，再計算其差 $D (= M_l - M_s)$ 。用這種方法，我們對每一個被允許的 p 位數 M ，可以指定另一個 p 位數 D (或其他英文字)與之對應。而這種對應或變換，可記作函數：

$$D_1 = T(M), \quad D_2 = T_2(D_1) = T_2(M), \quad \Lambda \quad D_k = T_k(D_{k-1}) = T_k(M)$$

(三) 設大數 M_l 以 $\langle a_1, a_2, a_3, \Lambda, a_{k-2}, a_{k-1}, a_k \rangle$ 示之；

小數 M_s 以 $\langle a_k, a_{k-1}, a_{k-2}, \Lambda, a_3, a_2, a_1 \rangle$ 示之 且 $a_1 \geq a_2 \geq a_3 \geq \Lambda \geq a_{k-1} \geq a_k$ (但 $a_1 \neq a_k$)

令 $a_1 - a_k = r, a_2 - a_{k-1} = s, a_3 - a_{k-2} = t, a_4 - a_{k-3} = u, a_5 - a_{k-4} = v$

(四)"有序數對": 一個依 $x_1, x_2, x_3, \Lambda, x_{n-1}, x_n$ 的順序排列而不可任意調換位置的數對, 我們就稱其為"有序數對" $(x_1, x_2, x_3, \Lambda, x_{n-1}, x_n)$

(五)"等位數": 若兩個數 $M(M_l = \langle a_1, a_2, a_3, \Lambda, a_{k-2}, a_{k-1}, a_k \rangle; M_s = \langle a_k, a_{k-1}, a_{k-2}, \Lambda, a_3, a_2, a_1 \rangle)$

與 $M'(M'_l = \langle b_1, b_2, b_3, \Lambda, b_{k-2}, b_{k-1}, b_k \rangle; M'_s = \langle b_k, b_{k-1}, b_{k-2}, \Lambda, b_3, b_2, b_1 \rangle)$

, 它們在一次 T 變換後的 $T(M)$ 與 $T(M')$, 所產生的值, 具完全相同的數字(排列次序可能不同)時, 我們就暫稱這兩個數 M 與 M' 為"等位數"。當然此時 $T(M)$ 與 $T(M')$ 所產生值的 $a_1 - a_k = b_1 - b_k; a_2 - a_{k-1} = b_2 - b_{k-1}; a_3 - a_{k-2} = b_3 - b_{k-2}; a_4 - a_{k-3} = b_4 - b_{k-3}; a_5 - a_{k-4} = b_5 - b_{k-4}; \Lambda \Lambda$ 。且在下一一次 T 變換後, 必產生相同的值。

例如: $M = 9875 \xrightarrow{T} 9875 - 5789 = 4086 \xrightarrow{T} 8640 - 0468 = 8172$

與 $M' = 9873 \xrightarrow{T} 9873 - 3789 = 6084 \xrightarrow{T} 8640 - 0468 = 8172$

"類等位數": 若兩個數 M 與 M' , 它們在一次 T 變換後, 所產生的值, 雖不具完全相同的數字,

但其 $T(M)$ 與 $T(M')$ 中的 $a_1 - a_k = b_1 - b_k; a_2 - a_{k-1} = b_2 - b_{k-1}; a_3 - a_{k-2} = b_3 - b_{k-2};$

$a_4 - a_{k-3} = b_4 - b_{k-3}; a_5 - a_{k-4} = b_5 - b_{k-4}; \Lambda \Lambda$ 時, 且在下一一次 T 變換後, 必產生相同的值。我們就暫稱這兩數 M 與 M' 為"類等位數"。

例如: $M = 9764 \xrightarrow{T} 9764 - 4679 = 5085 (a_1 - a_4 = 8 - 0 = 8; a_2 - a_3 = 5 - 5 = 0)$

$\xrightarrow{T} 8550 - 0558 = 7192$

與 $M' = 9830 \xrightarrow{T} 9830 - 0389 = 9441 (b_1 - b_4 = 9 - 1 = 8; b_2 - b_3 = 4 - 4 = 0)$

$\xrightarrow{T} 9441 - 1449 = 7192$

【研究過程】:

(一)、二位數:

(1). 首先我們把二位數 M 的數字依照遞減的次序排列(即最大數 M_l), 然後再依照遞增的次序排列(即最小數 M_s), 分別計算其差 D (如附件一)。結果發現在二位數 M 的 T 運算中, 扣除兩個數字都相同的二位數(因經 T 變換後會變成00, 而不合我們的規定)。我們仍須運算 $10^2 - 10 = 90$ 個二位數, 且在這90個二位數的運算中, 有許多重覆之處, 例如28與82相同; 而82與71運算一次後, 也會產生相同的值(即 $82 - 28 = 54, 71 - 17 = 54$), $\Lambda \Lambda$ 等; 因此, 我們認為只要將這90個二位數加以適當的處理, 必能簡化其運算的過程, 進而找出二位數 M , 最後會"終結"於某一數或"落入"某一組循環數或 $\Lambda \Lambda$ 。

依據 T 運算的規定及[附件一]的觀察, 我們發現82與28兩數, 不論在其運算過程或結果都相同, 因此, 我們如果以數對 $(8, 2)$ 代表82, 那麼28只可以用數對 $(8, 2)$ 表示, 而不能用 $(2, 8)$ 表示, 如此不就與"二位數的有序數對 (a_1, a_2) , 其中 $a_1 > a_2$ "符合嗎! 即在 T 運算中的90個二位數都可以"有序數對 (a_1, a_2) ", 來充分替代, 而計有 $(9, 8), (9, 7), \Lambda, (9, 0); (8, 7), (8, 6), \Lambda, (8, 0); (7, 6), (7, 5), \Lambda, (7, 0); (6, 5), (6, 4), \Lambda, (6, 0); (5, 4), (5, 3), \Lambda, (5, 0); (4, 3), (4, 2), \Lambda, (4, 0); (3, 2), (3, 1), (3, 0); (2, 1), (2, 0); (1, 0)$ 等45組

(2). 設 $r = a_1 - a_2, 1 \leq r \leq 9$, 計算 $T(M)$:

$$\begin{aligned}\Theta M_l &= \langle a_1, a_2 \rangle = 10a_1 + a_2, \quad M_s = \langle a_2, a_1 \rangle = 10a_2 + a_1 \\ \therefore (a_1, a_2)\text{之} D_1 &= T(M) = M_l - M_s \\ &= \langle a_1, a_2 \rangle - \langle a_2, a_1 \rangle = 9(a_1 - a_2) \\ &= 9r = 10(r-1) + (10-r)\end{aligned}$$

故二位數 (a_1, a_2) 經過一次 T 變換後, 所得的兩個數字必為 $(r-1), (10-r)$

$$\begin{aligned}(3). \Theta (a_1, a_2)\text{的} D_1 \text{值} &= T(M) = \langle a_1, a_2 \rangle - \langle a_2, a_1 \rangle \\ &= 9r = 10r - r \\ &= (10r + 0) - (10 \cdot 0 + r) \\ &= \langle r, 0 \rangle - \langle 0, r \rangle = (r, 0)\text{的} D_1 \text{值}\end{aligned}$$

因此我們可用"有序數對" $(r, 0)$ 來充分替代二位數的"有序數對" (a_1, a_2)

例如: $(6, 0)$ 可以替代 $(9, 3)$ 而計有 $(9, 0), (8, 0), (7, 0), (6, 0), (5, 0), (4, 0), (3, 0), (2, 0), (1, 0)$ 等9組

(4). 令"有序數對" $(r, 0)$ 經一次的 T 變換, 以"有序數對" $(r', 0)$ 對應 $\circ$ 而以 $(r, 0) \rightarrow (r', 0)$ 示之, 又以後每經一次的 T 變換, 也都用此方式表示 $\circ$

且此時依照遞減次序排列的二位數為 $\langle a'_1, a'_2 \rangle$, 並令 $r' = a'_1 - a'_2 \circ$

(5). 在 $a_1 - a_2 = r$ 與 $a_1 - a_2 = 11 - r$ 時, 都會使二位數經一次 T 運算後產生同值(即"等位數")

[證明]: 任一個"有序數對" $(r, 0)$ 中

設 M 中的 $a_1 - a_2 = r, M'$ 中的 $a_1 - a_2 = 11 - r$

則 $D_1 = T(M) = 9(a_1 - a_2) = 9r = (10-1)r = 10r - r = 10(r-1) + (10-r)$

而 $D'_1 = T(M') = 9(a_1 - a_2) = 9(11-r) = 99 - 9r = 10(10-r) + (r-1)$

ΘD_1 與 D'_1 的二位數字都為 $(10-r), (r-1)$,

$\therefore$ 故 D_1 與 D'_1 為"等位數".

例如: $(2, 0)$ 與 $(9, 0)$; $(3, 0)$ 與 $(8, 0)$; $(4, 0)$ 與 $(7, 0)$; $(5, 0)$ 與 $(6, 0)$ 都為"等位數".

因此從(3)中的9組"有序數對" $(r, 0)$, 再扣除4組"等位數"後, 我們就只須討論 $(1, 0), (3, 0), (5, 0), (7, 0), (9, 0)$ 等五組"有序數對"即可知曉二位數的 T 運算"終歸"何處。

(6). 若 $(r, 0)$ 經最後一次 T 變換後, 會進入"單一黑洞"的話, 那麼 $(r, 0) = (r', 0) \circ$

(7). $\Theta D_1 = T(M) = 10(r-1) + (10-r)$

$\therefore$ (i) 若 $0 < r \leq 5$ 時, 則 $10-r > r-1$, 且 $(r, 0) \rightarrow (10-r-r+1, 0) = (11-2r, 0) = (r', 0)$

即 $r = 11-2r, r = \frac{11}{3}$ (不合)

(ii) 若 $5 < r \leq 9$ 時, 則 $10-r < r-1$, 且 $(r, 0) \rightarrow (r-1-10+r, 0) = (2r-11, 0) = (r', 0)$

即 $r = 2r-11, r = 11$ (不合)

故二位數的 T 運算, 必不可能進入"單一黑洞" $\circ$

(8). Θ 不論 $11-2r$ 或 $2r-11$ 都為奇數

$\therefore$ 得知(7). 証明中的 r' 必為奇數, 且 $1 \leq r' \leq 9 \circ$ 因此在

(i) 若 $0 < 11-2r = r' \leq 5$ 時, 則會再一次對應於 $(11-2r, 0)$, 此時得 $3 \leq r \leq 5$

而 $r = 3$ 或 4 或 5 時, 都會有兩次或兩次以上對應於 $(11-2r, 0)$ 後, 才進入 $(2r-11, 0)$

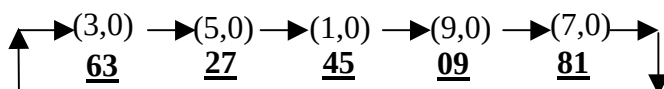
的對應 $\circ$ 又因 $(4,0)$ 與 $(7,0)$ 為"等位數",故 $r = 4$,可不予討論 $\circ$ 即 $(3,0) \rightarrow (5,0) \rightarrow (1,0) \rightarrow (9,0)$ [進入 $(2r-11,0)$ 的對應]

(ii)若 $5 < 2r-11 = r' \leq 9$ 時,則會再一次對應於 $(2r-11,0)$,此時得 $8 < r \leq 10$

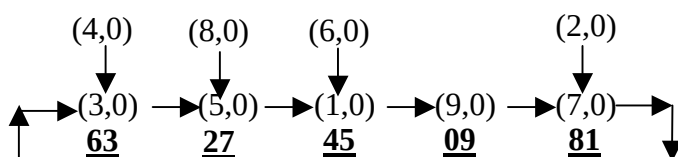
而在 $r = 9$ 時,也會有兩次或兩次以上對應於 $(2r-11,0)$ 後,才進入 $(11-2r,0)$ 的

對應 $\circ$ 即 $(9,0) \rightarrow (7,0) \rightarrow (3,0)$ [進入 $(11-2r,0)$ 的對應]

綜合(i)(ii)所述,得知 $(3,0), (5,0), (1,0), (9,0), (7,0)$ 會形成一個"循環黑洞" $\circ$ 其圖如下:



(9).最後,我們依上述討論,將所得的 9 組 $(r,0)$,繪圖如下:



得知二位數的 T 運算至多在操作 2 次後, 就會進入一個長度為 5 的“循環黑洞”

(二)、三位數：

(1).設 a_1, a_2, a_3 為三位數 M 的數字,並指定 $a_1 \geq a_2 \geq a_3$ $\circ (a_1 \neq a_3)$

則三位數的"有序數對"可以 (a_1, a_2, a_3) 表之;而計有 $54 + 44 + 35 + 27 + 20 + 14 + 9 + 5 + 2 = 210$ 組。

(2).設 $r = a_1 - a_3, 1 \leq r \leq 9$,

$$\ominus M_l = \langle a_1, a_2, a_3 \rangle = 100a_1 + 10a_2 + a_3; \quad M_s = \langle a_3, a_2, a_1 \rangle = 100a_3 + 10a_2 + a_1$$

$$\therefore (a_1, a_2, a_3) \text{ 的 } D_1 = T(M) = \langle a_1, a_2, a_3 \rangle - \langle a_3, a_2, a_1 \rangle$$

$$= 99(a_1 - a_3) = 99r$$

$$= (r-1) \cdot 100 + 9 \cdot 10 + (10-r)$$

故三位數 (a_1, a_2, a_3) 經過一次 T 變換後,所得的百位數字必為 $(r-1)$,十位數字為9,個位數字

$$(3) \ominus (a_1, a_2, a_3) \text{ 的 } D_1 = T(M) = \langle a_1, a_2, a_3 \rangle - \langle a_3, a_2, a_1 \rangle$$

$$= 99r = 100r - r$$

$$= (100 \cdot r + 10 \cdot 0 + 1 \cdot 0) - (100 \cdot 0 + 10 \cdot 0 + r)$$

$$= \langle r, 0, 0 \rangle - \langle 0, 0, r \rangle$$

$$= (r, 0, 0) \text{ 的 } D_1$$

又 $(r, 0, 0)$ 中的"0,0",若以一個"0"代之,仍能顯示 $(r, 0, 0)$ 特性。

因此,我們還是可用"有序數對" $(r, 0)$ 來充分替代"三位數所形成的有序數對 (a_1, a_2, a_3) ",

例如: $(8, 0)$ 可用替代 $(9, 3, 1)$ 而計有 $(9, 0), (8, 0), (7, 0), (6, 0), (5, 0), (4, 0), (3, 0), (2, 0), (1, 0)$ 等9組

(4).令"有序數對" $(r,0)$ 經一次的 T 變換,仍以 $(r',0)$ 對應 $\circ$ 而仍以 $(r,0) \rightarrow (r',0)$ 示之,
又以後每經一次的 T 變換,也都可以用此方式表示 $\circ$

且此時依照遞減次序排列的三位數為 $\langle 9, a'_1, a'_2 \rangle$,並令 $r' = 9 - a'_2 \circ$

(5).在 $a_1 - a_3 = r$ 與 $a_1 - a_3 = 11 - r$ 時,都會使三位數在一次 T 運算後產生同值(即"等位數") $\circ$

[證明]:任一個"有序數對" $(r,0)$ 中

設 M 中的 $a_1 - a_3 = r$, M' 中的 $= 11 - r$

則 $D_1 = T(M) = 99r = (100 - 1)r = 100r - r = 100(r - 1) + 90 + (10 - r)$

而 $D'_1 = T(M') = 99(11 - r) = 1000 + 90 - 1 - 100r + r = 100(10 - r) + 90 + (r - 1)$

$\ominus D_1$ 與 D'_1 的三位數字都為 $9, (10 - r), (r - 1) \therefore D_1$ 與 D'_1 為"等位數".

例如: $(2,0)$ 與 $(9,0)$; $(3,0)$ 與 $(8,0)$; $(4,0)$ 與 $(7,0)$; $(5,0)$ 與 $(6,0)$ 等

因此在扣除4組"等位數"後,我們也只須討論 $(1,0), (3,0), (5,0), (7,0), (9,0)$ 等五組"有序數對"
即可知曉三位數的 T 運算"終歸"何處。

(6).若 $(r,0)$ 經最後一次 T 變換後,會進入"單一黑洞"的話,那麼 $(r,0) = (r',0) \circ$

(7). $\ominus D_1 = 100(r - 1) + 9 \cdot 10 + (10 - r)$

$\therefore$ (i)若 $r - 1 \geq 5$,則 $9 \geq r - 1 \geq 10 - r$,

此時依照遞減次序排列的三位數為 $\langle 9, r - 1, 10 - r \rangle \circ$ 令 $r' = 9 - (10 - r) = r - 1$,

則 $(r,0) \rightarrow (r',0) = (9 - 10 + r,0) = (r - 1,0) \circ$

故當 $(r - 1) \geq (10 - r)$ 時, $(r,0) = (r',0) = (9 - 10 + r,0) = (r - 1,0)$,則 $r = r - 1$ (不合)

(ii)若 $0 \leq r - 1 < 5$,則 $9 \geq 10 - r \geq r - 1$,

此時依照遞減次序排列的三位數為 $\langle 9, 10 - r, r - 1 \rangle \circ$ 令 $r' = 9 - (r - 1) = 10 - r$,

則 $(r,0) \rightarrow (r',0) = (9 - r + 1,0) = (10 - r,0) \circ$

故當 $(r - 1) < (10 - r)$ 時, $(r,0) = (r',0) = (9 - r + 1,0) = (10 - r,0)$,此時 $r = 10 - r, r = 5 \circ$

而當 $r = 5$, $(5,0) = \langle 5, 0, 0 \rangle \rightarrow \langle 0, 0, 5 \rangle = 495$

即三位數的 T 運算,在 $(5,0)$ 後必進入"單一黑洞(495)" $\circ$

(8).從上述(7).的討論中,我們得知

(i)在 $r - 1 \geq 10 - r$ (即 $r \geq 6$)時,

由 $(r,0)$ 所得 $(r',0)$,可以以 $(r,0) \rightarrow (r',0) = (r - 1,0)$ 表示 $\circ$

(ii)在 $r - 1 < 10 - r$ (即 $r \leq 5$)時,

由 $(r,0)$ 所得 $(r',0)$,可以以 $(r,0) \rightarrow (r',0) = (10 - r,0)$ 表示 $\circ$

又當 $r \geq 6$,若 $(r',0) = (1,0) = (r - 1,0)$ 時, $r = 0$ (不合)

而當 $r \leq 5$,若 $(r',0) = (1,0) = (10 - r,0)$ 時, $r = 9$ (不合)

故 $(1,0)$ 為最原始的 $(r,0)$ (即其之前無任何 $(r,0)$ 存在者)

同理 $(2,0), (3,0), (4,0)$ 均為最原始的 $(r,0)$

因此可得右圖:

$$\begin{array}{ccccccccccc} \boxed{495} & \leftarrow & (5,0) & \leftarrow & (6,0) & \leftarrow & (7,0) & \leftarrow & (8,0) & \leftarrow & (9,0) & \leftarrow & (1,0) \\ & & \uparrow & & \uparrow & & \uparrow & & \uparrow & & & & \\ & & (5,0) & & (4,0) & & (3,0) & & (2,0) & & & & \end{array}$$

所以三位數的 T 運算,最多在操作6次之後必進入"單一黑洞(495)"

(三)、四位數

(1).設 a_1, a_2, a_3, a_4 是 M 的數字,並指定 $a_1 \geq a_2 \geq a_3 \geq a_4$ o($a_1 \neq a_4$)

則四位數的"有序數對"可以 (a_1, a_2, a_3, a_4) 表之;計有 $219 + 164 + 119 + 83 + 55 + 34 + 19 + 9 + 3 = 705$ 組

$$\text{且 } M_l = \langle a_1, a_2, a_3, a_4 \rangle = 1000a_1 + 100a_2 + 10a_3 + a_4$$

$$\text{而 } M_s = \langle a_4, a_3, a_2, a_1 \rangle = 1000a_4 + 100a_3 + 10a_2 + a_1$$

(2). $\Theta(a_1, a_2, a_3, a_4)$ 的 $D_1 = T(M) = \langle a_1, a_2, a_3, a_4 \rangle - \langle a_4, a_3, a_2, a_1 \rangle$

$$= (1000a_1 + 100a_2 + 10a_3 + a_4) - (1000a_4 + 100a_3 + 10a_2 + a_1)$$

$$= 999r + 90s = 1000r - r + 100s - 10s$$

$$= (1000r + 100s + 10 \cdot 0 + 0) - (1000 \cdot 0 + 100 \cdot 0 + 10s + r)$$

$$= \langle r, s, 0, 0 \rangle - \langle 0, 0, s, r \rangle$$

$$= (r, s, 0, 0) \text{ 的 } D_1$$

(3).設 $r = a_1 - a_4, s = a_2 - a_3$,計算 $T(M)$:

$$\Theta D_1 = T(M) = 1000a_1 + 100a_2 + 10a_3 + a_4 - (1000a_4 + 100a_3 + 10a_2 + a_1)$$

$$= 999(a_1 - a_4) + 90(a_2 - a_3) = 999r + 90s$$

$$= 1000r + 100(s - 1) + 10(9 - s) + (10 - r)$$

$\therefore$ 四位數 M 經過一次 T 變換後,所得的四個數字為 $r, (s - 1), (9 - s), (10 - r)$;

又 $(r, s, 0, 0)$ 中,若以 (r, s) 取代,仍可以充分顯示其 $(r, s, 0, 0)$ 特性。

所以,我們一樣可用"有序數對" (r, s) 來充分替代所有四位數所形成的"有序數對"

(a_1, a_2, a_3, a_4)

例如: $(9, 8, 3, 1)$ 可以 $(8, 5)$ 替代。即 $(9, 8, 3, 1)$ 之 $D_1 = \langle 9, 8, 3, 1 \rangle - \langle 1, 3, 8, 9 \rangle = 8442$;又

$(8, 5)$ 之 $D_1 = (8, 5, 0, 0)$ 之 $D_1 = \langle 8, 5, 0, 0 \rangle - \langle 0, 0, 5, 8 \rangle = 8442$ 計有: $(9, 9), (9, 8), \Lambda$,

$(9, 0); (8, 8), (8, 7), \Lambda, (8, 0); (7, 7), (7, 6), \Lambda, (7, 0); (6, 6), (6, 5), \Lambda, (6, 0); (5, 5), (5, 4), \Lambda$,

$(5, 0); (4, 4), (4, 3), \Lambda, (4, 0); (3, 3), (3, 2), \Lambda, (3, 0); (2, 2), (2, 1), (2, 0); (1, 1), (1, 0)$ 等54組

(4).設 (r, s) 再經一次的 T 變換,以 (r', s') 對應 o 即 $(r, s) \rightarrow (r', s')$ 示之,而以後每經一次的 T 變換,也都可以用此方式表示 o

又此時依照遞減次序排列的四位數為 $\langle a'_1, a'_2, a'_3, a'_4 \rangle$,令 $r' = a'_1 - a'_4$,令 $s' = a'_2 - a'_3$ o

(5).在(A).(i) $a_1 - a_4 = r, a_2 - a_3 = s$ ($5 \geq r > s > 0$)

$$(ii) a_1 - a_4 = 10 - r, a_2 - a_3 = s \quad (5 \geq r > s > 0)$$

$$(iii) a_1 - a_4 = 10 - s, a_2 - a_3 = r \quad (5 \geq r > s > 0)$$

$$(iv) a_1 - a_4 = 10 - s, a_2 - a_3 = 10 - r \quad (5 \geq r > s > 0)$$

(B).(i) $a_1 - a_4 = r, a_2 - a_3 = s = 0$ ($1 < r \leq 5, s = 0$)

$$(ii) a_1 - a_4 = 11 - r, a_2 - a_3 = s = 0 \quad (1 < r \leq 5, s = 0)$$

(C).(i) $a_1 - a_4 = r, a_2 - a_3 = s$ ($5 > r = s > 0$)

$$(ii) a_1 - a_4 = 10 - r, a_2 - a_3 = 10 - s \quad (5 > r = s > 0)$$

$$(iii) a_1 - a_4 = 10 - r, a_2 - a_3 = s \quad (5 > r = s > 0)$$

都會使四位數的 T 運算都會產生相同的值(即"等位數"或"類等位數") o

[證明]: (A)(i) 令 M 中的 $a_1 - a_4 = r, a_2 - a_3 = s$ ($5 \geq r > s > 0$)

$$\begin{aligned} \text{設 } D_1 &= T(M) = 999r + 90s = (1000 - 1)r + (100 - 10)s \\ &= 1000r + (100s - 100) + (100 - 10 - 10s) + (10 - r) \\ &= 1000r + 100(s - 1) + 10(9 - s) + (10 - r) \end{aligned}$$

$$\text{則 } 9 - s \geq 10 - r \geq r > s - 1 \text{ 故 } (r, s) \rightarrow (10 - 2s, 10 - 2r) = (r', s')$$

(ii) 令 M 中的 $a_1 - a_4 = 10 - r, a_2 - a_3 = s$ ($5 \geq r > s > 0$)

$$\begin{aligned} \text{設 } D'_1 &= T(M') = 999(10 - r) + 90s = 9990 - 999r + 90s \\ &= 10000 - 1000r + r + 100s - 10s + 90 - 100 \\ &= 1000(10 - r) + 100(s - 1) + 10(9 - s) + r \end{aligned}$$

$$\text{則 } 9 - s \geq 10 - r \geq r > s - 1 \text{ 故 } (10 - r, s) \rightarrow (10 - 2s, 10 - 2r) = (r', s')$$

(iii) 令 M'' 中的 $a_1 - a_4 = 10 - s, a_2 - a_3 = r$ ($5 \geq r > s > 0$)

$$\begin{aligned} \text{設 } D''_1 &= T(M'') = 999(10 - s) + 90r \\ &= 10000 - 10 - 1000s + s + 100r - 100 + 100 - 10r \\ &= 1000(10 - s) + 100(r - 1) + 10(9 - r) + s \end{aligned}$$

(iv) 令 M''' 中的 $a_1 - a_4 = 10 - s, a_2 - a_3 = 10 - r$ ($5 \geq r > s > 0$)

$$\begin{aligned} \text{設 } D'''_1 &= T(M''') = 999(10 - s) + 90(10 - r) \\ &= 10000 - 10 - 1000s + 900 - 100r + 10r + s \\ &= 1000(10 - s) + 100(9 - r) + 10(r - 1) + s \end{aligned}$$

$$\text{則 } 10 - s > 9 - r > r - 1 \geq s \text{ 故 } (10 - s, 10 - r) \rightarrow (10 - 2s, 10 - 2r) = (r', s')$$

⊙ D_1, D'_1, D''_1 與 D'''_1 的 (r', s') 同為 $(10 - 2s, 10 - 2r)$

故 D_1, D'_1, D''_1 與 D'''_1 為"等位數"或"類等位數"。計有: (a).(4,1), (6,1), (9,4)與(9,6);

(b).(4,2), (6,2), (8,4)與(8,6); (c).(4,3), (6,3), (7,4)與(7,6); (d).(3,1), (7,1), (9,3)與(9,7);

(e).(3,2), (7,2), (8,3)與(8,7); (f).(2,1), (8,1), (9,2)與(9,8); (g).(5,1)與(9,5);

(h).(5,2)與(8,5); (i).(5,3)與(7,5); (j).(5,4)與(6,5)等10組

(B)(i) 令 M 的 $a_1 - a_4 = r, a_2 - a_3 = s$ ($1 < r \leq 5, s = 0$)

$$\text{設 } E_1 = T(M) = 1000(r - 1) + 900 + 90 + (10 - r) \quad [\text{証明同(A)(i)}]$$

$$\text{則 } 9 = 9 > 10 - r > r - 1 \text{ 故 } (r, s) \rightarrow (10 - r, r - 1)$$

(ii) 令 M 的 $a_1 - a_4 = 11 - r, a_2 - a_3 = s = 0$ ($1 < r \leq 5, s = 0$)

$$\begin{aligned} \text{設 } E'_1 &= T(M') = 999(11 - r) + 90 \cdot 0 = 999(10 + 1 - r) \\ &= 9990 + 999 - 1000r + r \\ &= 10000 - 1000r + 900 + 90 - 10 + 9 + r \\ &= 1000(10 - r) + 900 + 90 + (r - 1) \end{aligned}$$

$$\text{則 } 9 = 9 > 10 - r > r - 1 \text{ 故 } (11 - r, s) \rightarrow (10 - r, r - 1)$$

⊙ E_1 與 E'_1 的四位數字相同, 故 E_1 與 E'_1 為"等位數"。計有: (a).(2,0)與(9,0);

(b).(3,0)與(8,0); (c).(4,0)與(7,0); (d).(5,0)與(6,0)等四組

(C)(i) 令 M 的 $a_1 - a_4 = r, a_2 - a_3 = s$ ($5 > r = s > 0$)

設 $F_1 = T(M) = 1000r + 100(s-1) + 10(9-s) + (10-r)$ [証明同(A)(i)]

則 $10-r > 9-s > r > s-1$, 故 $(r, s) \rightarrow (11-r-s, 9-r-s)$

(ii) 令 M 的 $a_1 - a_4 = 10-r, a_2 - a_3 = 10-s$ ($5 > r = s > 0$)

$$\begin{aligned} \text{設 } F_1' = T(M') &= 999(10-r) + 90(10-s) = 9990 - 999r + 900 - 90s \\ &= 10000 - 10 - 1000r + r + 900 - 100s + 10s \\ &= (10000 - 1000r) + (900 - 100s) + (10s - 10) + r \\ &= 1000(10-r) + 100(9-s) + 10(s-1) + r \end{aligned}$$

則 $10-r > 9-s > r > s-1$, 故 $(10-r, 10-s) \rightarrow (11-r-s, 9-r-s)$

(iii) 令 M 的 $a_1 - a_4 = 10-r, a_2 - a_3 = s$ ($5 > r = s > 0$)

$$\begin{aligned} \text{設 } F_1'' = T(M'') &= 999(10-r) + 90s = 9990 - 999r + 90s \\ &= 10000 - 100 + 90 - 1000r + r + 100s - 10s \\ &= (10000 - 1000r) + (100s - 100) + (90 - 10s) + r \\ &= 1000(10-r) + 100(s-1) + 10(9-s) + r \end{aligned}$$

則 $10-r > 9-s > r > s-1$, 故 $(10-r, s) \rightarrow (11-r-s, 9-r-s)$

⊙ F_1, F_1' 與 F_1'' 的 (r', s') 同為 $(11-r-s, 9-r-s)$;

故 G_1, G_1' 與 G_1'' 為"等位數"或"類等位數"。計有:(a).(1,1),(9,1)與(9,9);

(b).(2,2),(8,2)與(8,8); (c).(3,3),(7,3)與(7,7); (d).(4,4),(6,4)與(6,6)等4組。

綜合以上所述,將"等位"與"類等位"關係,作成如下表格(一):

條件	"等位數"或"類等位數"	(r', s')
$0 < s < r \leq 5$	$\begin{cases} (r, s) \\ (10-r, s) \\ (10-s, r) \\ (10-s, 10-r) \end{cases}$	$(10-2s, 10-2r)$
$1 < r \leq 5, s = 0$	$\begin{cases} (r, 0) \\ (11-r, 0) \end{cases}$	$(10-r, r-1)$
$0 < s = r < 5$	$\begin{cases} (r, s) \\ (10-s, r) \end{cases}$	$(11-r-s, 9-r-s)$

由此,我們得知除了 $r = 5, s = 5$ 及 $r = 1, s = 0$ 無"等位"或"類等位"外,其餘的52組 (r, s) 都具有其"等位"或"類等位"的關係。因此,在扣除具有"等位數"或"類等位數"關係的"有序數對"後,我們所須探討就只有(1,0);(1,1);(2,0);(2,1);(2,2);(3,0);(3,1);(3,2);(3,3);(4,0);(4,1);(4,2);(4,3);(4,4);(5,0);(5,1);(5,2);(5,3);(5,4);(5,5)等20組 (r, s) 的"有序數對";所以我們只要找出這20組 (r, s) 的先後順序,尤其是「最原始的"有序數對"」(即其之前無任何 (r, s) 存在者)是哪些組,再搭配表格(一)中的 (r', s') 逐次推導,如此就可完成整個四位數 T 運算的圖表。

$$(6). \ominus \langle a_1, a_2, a_3, a_4 \rangle - \langle a_4, a_3, a_2, a_1 \rangle = \langle r, s, 0, 0 \rangle - \langle 0, 0, s, r \rangle \\ = 1000r + 100(s-1) + 10(9-s) + (10-r);$$

$$\text{且 } r = a_1 - a_4 \geq a_2 - a_3 = s, a_1 \geq a_2 \geq a_3 \geq a_4 (a_1 \neq a_4)$$

$\therefore (i) s = 0$ 時,

$$\begin{aligned} & \langle a_1, a_2, a_3, a_4 \rangle - \langle a_4, a_3, a_2, a_1 \rangle = \langle r, s, 0, 0 \rangle - \langle 0, 0, s, r \rangle \\ & = 1000r + 100(s-1) + 10(9-s) + (10-r) = 1000r - 100 + 90 + (10-r) \\ & = 1000(r-1) + 900 + 90 + (10-r); \text{故所得的四個數字為 } (r-1), 9, 9, (10-r) \end{aligned}$$

$(ii) s \geq 1$ 時, 由於 $r \geq s, \therefore r > s-1$

$$\begin{aligned} & \langle a_1, a_2, a_3, a_4 \rangle - \langle a_4, a_3, a_2, a_1 \rangle = \langle r, s, 0, 0 \rangle - \langle 0, 0, s, r \rangle \\ & = 1000r + 100(s-1) + 10(9-s) + (10-r) \\ & \text{故所得的四個數字為 } r, (s-1), (9-s), (10-r); \end{aligned}$$

再將 $r = 1, s = 0$ 代入 (i) 後, 得遞減的四位數為 $\langle 9, 9, 10-r, r-1 \rangle = \langle 9, 9, 9, 0 \rangle$;

即 $(1, 0) \rightarrow (9, 0)$ 將 $r = 5, s = 5$ 代入 (ii) 後, 得遞減的四位數為 $\langle r, 10-r, 9-s, s-1 \rangle = \langle 5, 5, 4, 4 \rangle$; 即 $(5, 5) \rightarrow (1, 1)$ 。

(7).「最原始的"有序數對"」如何尋找呢?

由於 (r, s) 再經一次的 T 變換後, 所得的四個數字必為 $r, s-1, 9-s, 10-r$

或 $r-1, 9, 9, 10-r$ 設遞減的四位數為 $\langle a'_1, a'_2, a'_3, a'_4 \rangle$ 令 $r' = a'_1 - a'_4, s' = a'_2 - a'_3$ 。

(i) 在 $s \geq 1$ 時, 由於 $r \geq s, \therefore r > s-1$, 故排成四位數的可能情況如下:

$$\begin{aligned} (a) & \langle r, 9-s, 10-r, s-1 \rangle & (b) & \langle r, 9-s, s-1, 10-r \rangle & (c) & \langle r, 10-r, 9-s, s-1 \rangle \\ (d) & \langle r, 10-r, s-1, 9-s \rangle & (e) & \langle r, s-1, 9-s, 10-r \rangle & (f) & \langle r, s-1, 10-r, 9-s \rangle \\ (g) & \langle 9-s, r, 10-r, s-1 \rangle & (h) & \langle 10-r, 9-s, r, s-1 \rangle & (i) & \langle 9-s, 10-r, r, s-1 \rangle \\ (j) & \langle 10-r, r, 9-s, s-1 \rangle & (k) & \langle 10-r, r, s-1, 9-s \rangle & (l) & \langle 9-s, r, s-1, 10-r \rangle \end{aligned}$$

等十二種 但 $(l) \langle 9-s, r, s-1, 10-r \rangle$ 這一種中因 $9-s-(10-r) < r-(s-1)$ 而不成立, 故在 $s \geq 1$ 時, 排成四位數的可能情況只有 11 種

(ii) 在 $s = 0$ 時, 排成四位數的可能情況只有 $\langle 9, 9, r-1, 10-r \rangle$ 及 $\langle 9, 9, 10-r, r-1 \rangle$ 等 2 種

(8). 將上述 13 種由 $(r, s) \rightarrow (r', s')$ 可以成立的狀況, 加以安排並列出 $(r', s'), [r' + s', r' - s']$ 及相關事項 可得下表: (為了更快速、更有系統的完成圖表)

$\langle a'_1, a'_2, a'_3, a'_4 \rangle$	(r', s')	$[r' + s', r' - s']$	限制
$(a) \langle r, 9 - s, 10 - r, s - 1 \rangle$	$(r + 1 - s, r - s - 1)$	$[2r - 2s, 2]$	$\begin{cases} r \geq 5, 1 \leq s \leq 5 \\ r - s \geq 1 \\ 9 \leq r + s \leq 11 \end{cases}$
$(b) \langle r, s - 1, 10 - r, 9 - s \rangle$	$(r + s - 9, r + s - 11)$	$[2(r + s - 10), 2]$	$\begin{cases} r \geq 5, s \geq 5 \\ 0 \leq r - s \leq 1 \\ r + s \geq 11 \end{cases}$
$(c) \langle 10 - r, 9 - s, r, s - 1 \rangle$	$(11 - r - s, 9 - r - s)$	$[2(10 - r - s), 2]$	$\begin{cases} 1 \leq r \leq 5, 1 \leq s \leq 5 \\ 0 \leq r - s \leq 1 \\ 0 \leq r + s \leq 9 \end{cases}$
$(d) \langle r, 10 - r, 9 - s, s - 1 \rangle$	$(r + 1 - s, 1 + s - r)$	$[2, 2(r - s)]$	$\begin{cases} r \geq 5, 1 \leq s \leq 5 \\ 0 \leq r - s \leq 1 \\ 9 \leq r + s \leq 11 \end{cases}$
$(e) \langle r, 10 - r, s - 1, 9 - s \rangle$	$(r + s - 9, 11 - r - s)$	$[2, 2(r + s - 10)]$	$\begin{cases} r \geq 5, s \geq 5 \\ 0 \leq r - s \leq 1 \\ 9 \leq r + s \leq 11 \end{cases}$
$(f) \langle 10 - r, r, 9 - s, s - 1 \rangle$	$(11 - r - s, r + s - 9)$	$[2, 2(10 - r - s)]$	$\begin{cases} 1 \leq r \leq 5, 1 \leq s \leq 5 \\ 0 \leq r - s \leq 1 \\ 9 \leq r + s \leq 11 \end{cases}$
$(g) \langle r, 9 - s, s - 1, 10 - r \rangle$	$(2r - 10, 10 - 2s)$	$[2(r - s), 2(r + s - 10)]$	$\begin{cases} r \geq 5, 1 \leq s \leq 5 \\ r - s \geq 1 \\ r + s \geq 11 \end{cases}$
$(h) \langle 9 - s, r, 10 - r, s - 1 \rangle$	$(10 - 2s, 2r - 10)$	$[2(r - s), 2(10 - r - s)]$	$\begin{cases} r \geq 5, 1 \leq s \leq 5 \\ r - s \geq 1 \\ 0 \leq r + s \leq 9 \end{cases}$
$(i) \langle r, s - 1, 9 - s, 10 - r \rangle$	$(2r - 10, 2s - 10)$	$[2(r + s - 10), 2(r - s)]$	$\begin{cases} r \geq 5, s \geq 5 \\ r - s \geq 1 \\ r + s \geq 11 \end{cases}$
$(j) \langle 9 - s, 10 - r, r, s - 1 \rangle$	$(10 - 2s, 10 - 2r)$	$[2(10 - r - s), 2(r - s)]$	$\begin{cases} 1 \leq r \leq 5, 1 \leq s \leq 5 \\ r - s \geq 1 \\ r + s \geq 11 \end{cases}$
$(k) \langle 10 - r, r, s - 1, 9 - s \rangle$	$(1 + s - r, r - s + 1)$	$[2, 2(s - r)]$	$\begin{cases} 1 \leq r \leq 5, s \geq 5 \\ 0 \leq r - s \leq 1 \\ 9 \leq r + s \leq 11 \end{cases}$
$(l) \langle 9, 9, r - 1, 10 - r \rangle$	$(r - 1, 10 - r)$	$[9, 2r - 11]$	$r \geq 6, s = 0$
$(m) \langle 9, 9, 10 - r, r - 1 \rangle$	$(10 - r, r - 1)$	$[9, 11 - 2r]$	$1 \leq r \leq 5, s = 0$

由上表,可得下列結果:

(i).凡 $r' + s'$ 為奇數且 $r' + s' \neq 9$ 者,都是最原始的 (r, s) o

理由是上表中(a) ~ (k)的 $r' + s'$ 均為偶數。而即使相加為奇數也必為9,如(l)與(m) o
因此,凡 $r' + s'$ 為奇數且 $r' + s' \neq 9$ 者,都是最原始的 (r, s) o而符合此種的 (r, s) 計有

(9,2), (9,4), (9,6), (9,8), (8,3), (8,5), (8,7), (7,0), (7,4), (7,6), (6,1), (6,5), (5,0), (5,2), (4,1)
(4,3), (3,0), (3,2), (2,1), (1,0) 共20組 o

(ii).凡 (r', s') 中的 r', s' 為相等奇數且大於1者,亦為最原始的 (r, s) o

理由是如果 r', s' 為相等奇數且大於1者,則 $r' + s'$ 必為大於2的偶數,且 $r' - s' = 0$,
因此與表中(a) ~ (f)及(k)(l)(m)都不合;而(g) ~ (j)中的 r' 與 s' 均為偶數,故亦不合 o
所以合此條件者有(3,3), (5,5), (7,7), (9,9)等4組 o

(iii).凡 (r', s') 中的 r', s' 均為奇數且 $r' - s' > 2$ 者,則為最原始的 (r, s) o

其理由同(ii). o而合此條件者有(5,1), (7,1), (7,3), (9,1), (9,3), (9,5)等6組 o

(vi).凡 (r', s') 中的 r', s' 為相等偶數者,亦為最原始的 (r, s) o

理由是由上表中易知(a) ~ (f)及(k)(l)(m)都不合;而(g)(h)中,若令 $r' = s'$, 則 $r + s = 10$,
又分別與 $r + s \geq 11$ 及 $r + s \leq 9$ 矛盾 o而(i)(j)中,若令 $r' = s'$, 則 $r = s$, 又與 $r \geq s + 1$
矛盾 o故合此條件者共有(2,2), (4,4), (6,6), (8,8)等4組 o

(v)綜合(i)(ii)(iii)(iv)所述,知最原始的 (r, s) 計有 $4 + 20 + 6 + 4 = 34$ 組 o然符合我們所
要的最原始的 (r, s) [即扣除具"等位"與"類等位"關係外,又是最原始的 (r, s) 者];計
有(1,0); (2,1); (2,2); (3,0); (3,2); (3,3); (4,1); (4,3); (4,4); (5,0); (5,1); (5,2); (5,5)等13組

(9).若 $(r, 0)$ 經最後一次 T 變換後,會進入"單一黑洞"的話,那麼 $(r, s) = (r', s')$ o

(10).除(6,2)外,均不可能有 $(r, s) \rightarrow (r', s') = (r, s)$ o

理由:除上表(h) $(r, s) \rightarrow (r, s)$ 不致矛盾外,餘者均得不合理的結果 o

例如: 於(a)中使 $r' = r, s' = s$ 則 $r = 3, s = 1$ 會與 $r \geq 5$ 矛盾 o

又於(b)中,使 $r' = r, s' = s$ 則 $r = 2, s = 9$ 會與 $r \geq s$ 矛盾 o

於(c)中使 $r' = r, s' = s$ 則 $r = \frac{13}{3}, s = \frac{7}{3}$ (不成立) o

又於(d)中使 $r' = r, s' = s$ 則 $r = 1, s = 1$ 會與 $r \geq 5$ 矛盾 o

於(e)中使 $r' = r, s' = s$ 則 $r = -7, s = 9$ (不成立) o

於(f)中使 $r' = r, s' = s$ 則 $r = 9, s = -7$ (不成立) o

於(g)中使 $r' = r, s' = s$ 則 $r = 10, s = \frac{10}{3}$ (不成立) o

於(i)中使 $r' = r, s' = s$ 則 $r = 10, s = 10$ (不成立) o

於(j)中使 $r' = r, s' = s$ 則 $r = \frac{10}{3}, s = \frac{10}{3}$ (不成立) o

於(k)中使 $r' = r, s' = s$ 則 $s = r + 1$ (不成立) o

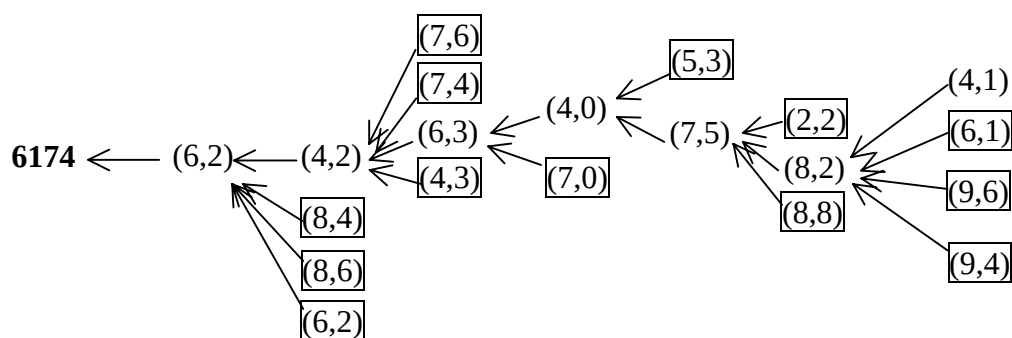
於(l)中使 $r' = r, s' = s$ 則 $r =$ (無解) o

於(m)中使 $r' = r, s' = s$ 則 $r = 5 \neq 6, s = 4 \neq 2$ o

但於(h)中,若使 $r' = r, s' = s$ 則 $10 - 2s = r, 2r - 10 = s$, 而解得 $r = 6, s = 2$

(11).利用13組我們所要的最原始的 (r, s) ,再配合"等位數"與"類等位數"及在 $0 \leq s \leq r \leq 5$
的所有 $(r, s) \rightarrow (r', s')$ 的關係,就可快速推算至 $(r', s') = (6, 2)$ [即"單一黑洞"—"6174"]

例如以 $(r,s) = (4,1)$ 為例 ($\square$ 表示"等位數"或"類等位數")

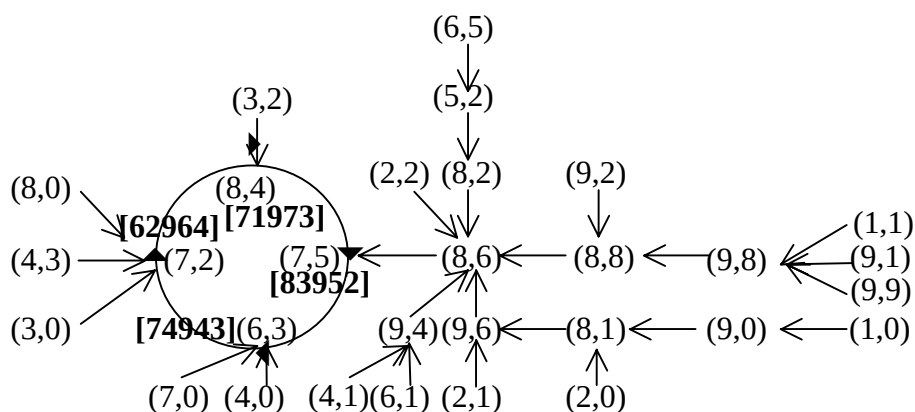


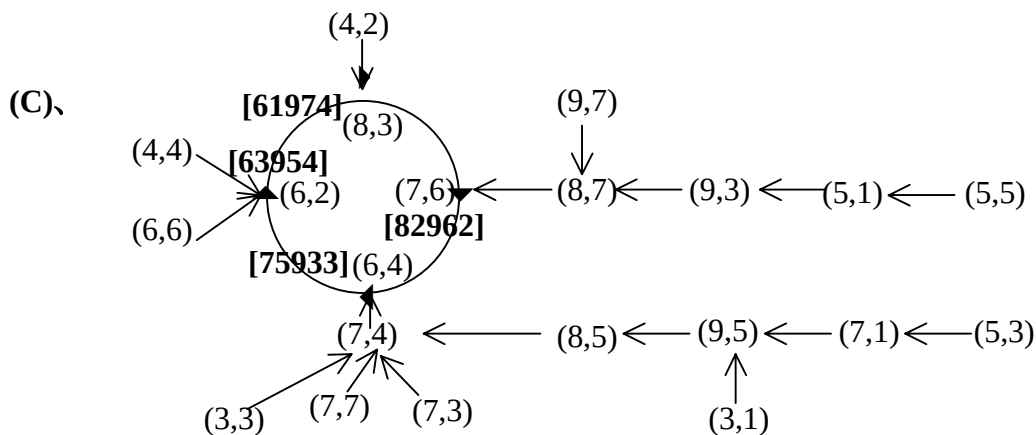
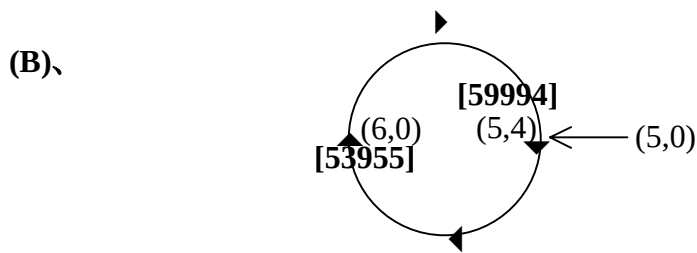
(四)、五位數：

二)

($r = a_1 - a_5, s = a_2 - a_4$, 而以 (r, s) 表五位數的"有序數對")

(A)5



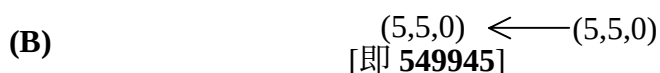
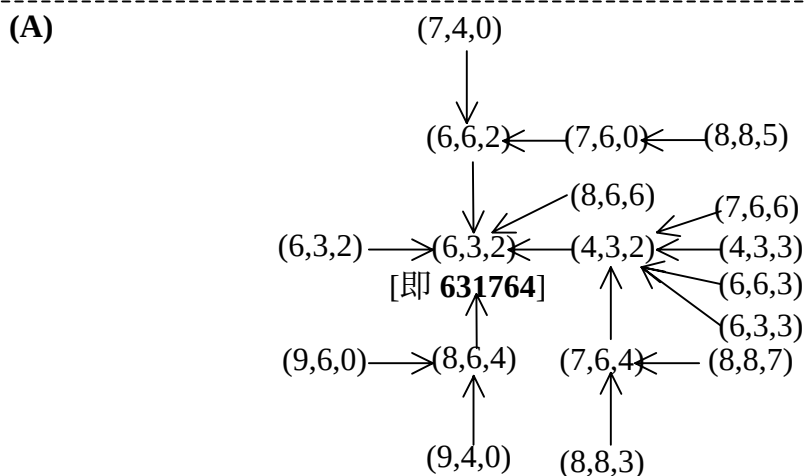
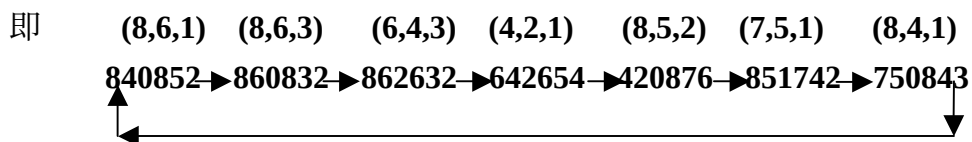


得知五位數的 T 運算最多 6 次必進入「循環黑洞」。

(五)、六位數：而六位數也分成三組,(如下圖所示) (內容見附件三)

($r = a_1 - a_6, s = a_2 - a_5, t = a_3 - a_4$, 而以 (r, s, t) 表六位數的"有序數對")

- (A)、「單一黑洞(631764)(即(6,3,2))」(有 17 個六位數的"有序數對"會進入此「單一黑洞」。)
- (B)、「單一黑洞(549945)(即(5,5,0))」:(只有 1 個六位數的"有序數對"進入此「單一黑洞」。)
- (C)、「循環黑洞」:(有 201 個六位數的"有序數對",至多在運算 12 次後,會進入一個長度為 7 的「循環黑洞」。)(如下頁圖)



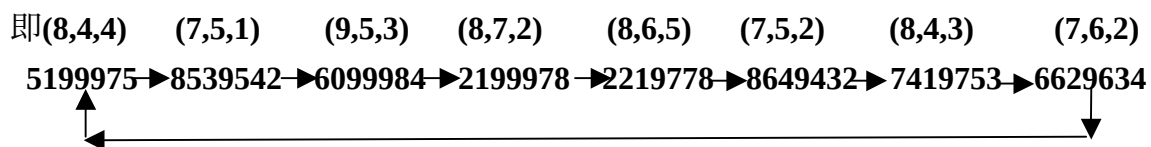
(3,0,0) (3,2,0) $\leftarrow$ (6,6,5)



(六)、七位數：

($r = a_1 - a_7, s = a_2 - a_6, t = a_3 - a_5$, 而以(r, s, t)表七位數的"有序數對")

至於七位數的探討,亦可比照三元組的"有序數對(r, s, t)"而得知其至多在操作 13 次後就會進入一個長度為 8 的「循環黑洞」。(見下頁圖)



(七)、p 位數：

由於四位數的 T 運算,最終進入一個單一黑洞"6174"(若數字由大至小排列為 7641);而六位數的 T 運算中,也有一個單一黑洞"631764"(若數字由大至小排列為 766431);八位數中,有一個單一黑洞"63317664"(若數字由大至小排列為 76664331);而十位數、十二位數中,經由『試算法』,也分別找到一個單一黑洞"6333176664"(數字由大至小排列為 7666643331)、"633331766664"(數字由大至小排列為 766666433331);因而我們猜想:在 $P(=2n+2)(n \geq 1)$ 位數中,也會有單一黑洞:

$$\begin{array}{ccccccc} 6 & 4 & 4 & 4 & 4^{p(=2n+2)} & 4 & 4 & 4 & 8 \\ 6_1 & 3_4 & \Lambda_2 & \Lambda_4 & 3_3 & 3_1 & 7_6 & 6_6 & \Lambda_2 & \Lambda_4 & 6_6 & 6_4 \\ p\text{位} & & & & & & n\text{位} & & & & \end{array}$$

最後經我們使用歸納法證明,果然証得：

$$\begin{array}{ccccccc} 6 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 \\ 7 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 \\ 6 & 6 & 6 & 4 & 3 & 3 & 3 \\ 1 & 4 & 2 & 4 & 3 & 3 & 1 \end{array} \begin{array}{c} (2^{n-2})^{\text{位}} \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \end{array} \begin{array}{ccccccc} 6 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 \\ 7 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 \\ 6 & 6 & 6 & 4 & 3 & 3 & 3 \\ 1 & 4 & 2 & 4 & 3 & 3 & 1 \end{array} \begin{array}{c} (2^{n-2})^{\text{位}} \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \end{array} \begin{array}{ccccccc} 6 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 \\ 7 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 \\ 6 & 6 & 6 & 4 & 3 & 3 & 3 \\ 1 & 4 & 2 & 4 & 3 & 3 & 1 \end{array} \begin{array}{c} (2^{n-2})^{\text{位}} \\ \\ \\ \\ \\ \\ \\ \end{array}$$

[証明]:

- (1)當 $n = 1$ 時, 左端 $= 7641 - 1467 = 6174$; 右端 $= 6174$; 故原式成立
 (2)當 $n = 2$ 時, 左端 $= 766431 - 134667 = 631764$; 右端 $= 631764$; 故原式成立
 (3)設 $n = k$ 時, 原式成立, 即

$$\begin{array}{ccccccc} 7666A & 6664333A & 3331-1333A & 3334666A & 6667 = & 6333A & 33317666A & 6664 \\ \underbrace{\quad\quad\quad}_{k\text{位}} & \underbrace{\quad\quad\quad}_{(k-1)\text{位}} & \underbrace{\quad\quad\quad}_{(k-1)\text{位}} & \underbrace{\quad\quad\quad}_{k\text{位}} & & \underbrace{\quad\quad\quad}_{(k-1)\text{位}} & \underbrace{\quad\quad\quad}_{(k-1)\text{位}} & \end{array}$$

則 $n = k + 1$ 時,

$$\begin{aligned}
& \begin{array}{cccc} 7666\Delta & 666433\Delta & 3331-1333\Delta & 3334666\Delta \\ \hline 142 & 43 & 142 & 43 \end{array} \begin{array}{c} n\text{位} \\ (n-1)\text{位} \\ (n-1)\text{位} \\ n\text{位} \end{array} \begin{array}{c} 6667 \\ 6667 \\ 6667 \\ 6667 \end{array} \\
&= \begin{array}{cccc} 7666\Delta & 666433\Delta & 3331-1333\Delta & 3334666\Delta \\ \hline 142 & 43 & 142 & 43 \end{array} \begin{array}{c} (k+1)\text{位} \\ k\text{位} \\ k\text{位} \\ (k+1)\text{位} \end{array} \begin{array}{c} 6667 \\ 6667 \\ 6667 \\ 6667 \end{array} \\
&= 7 \cdot 10^{2k+3} + \begin{array}{c} 666\Delta \\ 142 \\ 43 \end{array} \begin{array}{c} 666 \\ 666 \end{array} \cdot 10^{k+3} + 6 \cdot 10^{k+2} + 4 \cdot 10^{k+1} + \begin{array}{c} 333\Delta \\ 142 \\ 43 \end{array} \begin{array}{c} 333 \\ 333 \end{array} \cdot 10 + 1 \\
&\quad - (1 \cdot 10^{2k+3} + \begin{array}{c} 333\Delta \\ 142 \\ 43 \end{array} \begin{array}{c} 333 \\ 333 \end{array} \cdot 10^{k+3} + 4 \cdot 10^{k+2} + 6 \cdot 10^{k+1} + \begin{array}{c} 666\Delta \\ 142 \\ 43 \end{array} \begin{array}{c} 666 \\ 666 \end{array} \cdot 10 + 7) \\
&= 7 \cdot 10^{2k+3} + \begin{array}{c} 666\Delta \\ 142 \\ 43 \end{array} \begin{array}{c} 666 \\ 666 \end{array} \cdot 10^{k+3} + 5 \cdot 10^{k+2} + 13 \cdot 10^{k+1} + \begin{array}{c} 1333\Delta \\ 142 \\ 43 \end{array} \begin{array}{c} 332 \\ 332 \end{array} \cdot 10 + 11 \\
&\quad - (1 \cdot 10^{2k+3} + \begin{array}{c} 333\Delta \\ 142 \\ 43 \end{array} \begin{array}{c} 333 \\ 333 \end{array} \cdot 10^{k+3} + 4 \cdot 10^{k+2} + 6 \cdot 10^{k+1} + \begin{array}{c} 666\Delta \\ 142 \\ 43 \end{array} \begin{array}{c} 666 \\ 666 \end{array} \cdot 10 + 7) \\
&= (7-1) \cdot 10^{2k+3} + \begin{array}{c} (666\Delta \\ 142 \\ 43 \end{array} \begin{array}{c} 666 \\ 666 \end{array} - \begin{array}{c} 333\Delta \\ 142 \\ 43 \end{array} \begin{array}{c} 333 \\ 333 \end{array}) \cdot 10^{k+3} + (5-4) \cdot 10^{k+2} \\
&\quad + (13-6) \cdot 10^{k+1} + \begin{array}{c} (1333\Delta \\ 142 \\ 43 \end{array} \begin{array}{c} 332 \\ 332 \end{array} - \begin{array}{c} 666\Delta \\ 142 \\ 43 \end{array} \begin{array}{c} 666 \\ 666 \end{array}) \cdot 10 + (11-7)
\end{aligned}$$

$$6\ 4\ 4\ 4\ 4 \overset{(2k+4)\text{位}}{\overbrace{7\ 4}^{(2k+4)\text{位}}} 4\ 4\ 4\ 8$$
$$= \underset{k\text{位}}{\underbrace{6\ 3\ 3\ 3\ 4}_{1\ 4\ 2\ 4\ 9}} \underset{k\text{位}}{\underbrace{3\ 3\ 3\ 1\ 7\ 6\ 6\ 6}_{1\ 4\ 2\ 4\ 9}} \underset{k\text{位}}{\underbrace{6\ 6\ 6\ 4}_{1\ 4\ 2\ 4\ 9}}$$

[illegible]

由數學歸納法知，原式對所有正整數 n 都成立

即在 $p \geq 4(n \geq 1)$ 的偶數位必有單一黑洞

$$\begin{array}{ccccccc}
6 & 4 & 4 & 4^{p(7)} & 4^{n-1} & 4 & 4 & 4 & 8 \\
55 \wedge 55 & 499 \wedge 99 & 44 \wedge 44 & & & & & & \\
1_2 & 3_2 & 1_2 & 3_2 & 1_2 & 4_2 & 4_2 & 4_2 & 5 \\
(n-1)\text{位} & n\text{位} & (n-1)\text{位} & & & & & &
\end{array}$$

[証明]:

$$M_l - M_s = \underset{n\text{位}}{\overset{6}{9}}\underset{n\text{位}}{\overset{4}{9}}\underset{n\text{位}}{\overset{4}{5}}\underset{n\text{位}}{\overset{4}{5}}\underset{n\text{位}}{\overset{4}{4}}\underset{n\text{位}}{\overset{7}{4}}\underset{n\text{位}}{\overset{4}{4}}\underset{n\text{位}}{\overset{4}{8}} - \underset{n\text{位}}{\overset{6}{4}}\underset{n\text{位}}{\overset{4}{4}}\underset{n\text{位}}{\overset{4}{5}}\underset{n\text{位}}{\overset{4}{5}}\underset{n\text{位}}{\overset{4}{9}}\underset{n\text{位}}{\overset{7}{4}}\underset{n\text{位}}{\overset{4}{4}}\underset{n\text{位}}{\overset{4}{8}}} = \underset{(n-1)\text{位}}{\overset{6}{5}}\underset{(n-1)\text{位}}{\overset{4}{5}}\underset{(n-1)\text{位}}{\overset{4}{9}}\underset{(n-1)\text{位}}{\overset{4}{9}}\underset{(n-1)\text{位}}{\overset{4}{4}}\underset{(n-1)\text{位}}{\overset{7}{4}}\underset{(n-1)\text{位}}{\overset{4}{4}}\underset{(n-1)\text{位}}{\overset{4}{8}}$$

(3) 設 $n = k$ 時，原式成立，即

$$\begin{array}{ccccccc} 99\text{A} & 9955\text{A} & 5544\text{A} & 44\text{A} & 4455\text{A} & 5599\text{A} & 99 = 55\text{A} & 55499\text{A} & 9944\text{A} & 445 \\ \text{k位} & \text{k位} & \text{k位} & \text{k位} & \text{k位} & \text{k位} & \text{(k-1)位} & \text{k位} & \text{(k-1)位} & \end{array}$$

$$\begin{array}{ccccccc} 99\Delta & 9955\Delta & 5544\Delta & 44-44\Delta & 4455\Delta & 5599\Delta & 99 \\ \hline n\text{位} & n\text{位} & n\text{位} & n\text{位} & n\text{位} & n\text{位} & n\text{位} \end{array}$$

$$= \underset{(k+1)\text{位}}{\overset{99}{1}2} \underset{(k+1)\text{位}}{\overset{9955}{1}2} \underset{(k+1)\text{位}}{\overset{5544}{1}2} \underset{(k+1)\text{位}}{\overset{44}{1}2} - \underset{(k+1)\text{位}}{\overset{44}{1}2} \underset{(k+1)\text{位}}{\overset{4455}{1}2} \underset{(k+1)\text{位}}{\overset{5599}{1}2} \underset{(k+1)\text{位}}{\overset{99}{1}2}$$

$$= \underset{(k+1)\text{位}}{99\Delta 99} \cdot 10^{2k+2} + \underset{(k+1)\text{位}}{55\Delta 55} \cdot 10^{k+1} + \underset{(k+1)\text{位}}{44\Delta 44} - (\underset{(k+1)\text{位}}{44\Delta 44} \cdot 10^{2k+2} + \underset{(k+1)\text{位}}{55\Delta 55} \cdot 10^{k+1} + \underset{(k+1)\text{位}}{99\Delta 99})$$

$$\begin{aligned}
&= \underbrace{99\cancel{2}99}_{k\text{位}} \cdot 10^{2k+3} + 9 \cdot 10^{2k+2} + \underbrace{55\cancel{2}55}_{(k+1)\text{位}} \cdot 10^{k+1} + \underbrace{44\cancel{2}44}_{(k+1)\text{位}} \\
&\quad - (\underbrace{44\cancel{2}44}_{k\text{位}} \cdot 10^{2k+3} + 4 \cdot 10^{2k+2} + \underbrace{55\cancel{2}55}_{(k+1)\text{位}} \cdot 10^{k+1} + \underbrace{99\cancel{2}99}_{(k+1)\text{位}}) \\
&= \underbrace{99\cancel{2}99}_{k\text{位}} \cdot 10^{2k+3} + 8 \cdot 10^{2k+2} + \underbrace{155\cancel{2}54}_{(k+1)\text{位}} \cdot 10^{k+1} + \underbrace{144\cancel{2}43}_{k\text{位}} \cdot 10 + 14 \\
&\quad - (\underbrace{44\cancel{2}44}_{k\text{位}} \cdot 10^{2k+3} + 4 \cdot 10^{2k+2} + \underbrace{55\cancel{2}55}_{(k+1)\text{位}} \cdot 10^{k+1} + \underbrace{99\cancel{2}99}_{k\text{位}} \cdot 10 + 9) \\
&= (\underbrace{99\cancel{2}99}_{k\text{位}} - \underbrace{44\cancel{2}44}_{k\text{位}}) \cdot 10^{2k+3} + (8-4) \cdot 10^{2k+2} + (\underbrace{155\cancel{2}54}_{(k+1)\text{位}} - \underbrace{55\cancel{2}55}_{(k+1)\text{位}}) \cdot 10^{k+1} \\
&\quad + (\underbrace{144\cancel{2}43}_{k\text{位}} - \underbrace{99\cancel{2}99}_{k\text{位}}) \cdot 10 + (14-9) \\
&= \underbrace{55\cancel{2}55}_{k\text{位}} \cdot 10^{2k+3} + 4 \cdot 10^{2k+2} + \underbrace{99\cancel{2}99}_{(k+1)\text{位}} \cdot 10^{k+1} + \underbrace{44\cancel{2}44}_{k\text{位}} \cdot 10 + 5 \\
&\quad \begin{array}{ccccccc} & 6 & 4 & 4 & 4 & 4 & 8 \\ & & & & & & \text{3}^{k-3}\text{位} \end{array} \\
&= \underbrace{55\cancel{2}55}_{k\text{位}} \underbrace{499\cancel{2}99}_{(k+1)\text{位}} \underbrace{44\cancel{2}44}_{k\text{位}} 5 \\
&\quad \begin{array}{ccccccc} & 6 & 4 & 4 & 4 & 4 & 8 \\ & & & & & & \text{3}^{k-1}\text{位} \end{array} \\
&= \underbrace{55\cancel{2}55}_{(k+1-1)\text{位}} \underbrace{499\cancel{2}99}_{(k+1)\text{位}} \underbrace{44\cancel{2}44}_{(k+1-1)\text{位}} 5 \\
&\quad \begin{array}{ccccccc} & 6 & 4 & 4 & 4 & 4 & 8 \\ & & & & & & \text{3}^7\text{位} \end{array} \\
&= \underbrace{55\cancel{2}55}_{(n-1)\text{位}} \underbrace{499\cancel{2}99}_{n\text{位}} \underbrace{44\cancel{2}44}_{(n-1)\text{位}} 5
\end{aligned}$$

所以，由 $n = k$ 成立可推得 $n = k + 1$ 也成立；

由數學歸納法知，原式對所有正整數 n 都成立

即在 $p \geq 3n(n \geq 1)$ 時，3的倍數位必有單一黑洞

$$\begin{array}{ccccccc}
& 6 & 4 & 4 & 4 & 4 & 8 \\
& & & & & & \text{3}^7\text{位} \\
& \underbrace{55\cancel{2}55}_{(n-1)\text{位}} & \underbrace{499\cancel{2}99}_{n\text{位}} & \underbrace{44\cancel{2}44}_{(n-1)\text{位}} & 5
\end{array}$$

又老師提示“987654321-123456789=864197532”及

“9876543210-0123456789=9753086421”後，不禁讓我們聯想到配合上述兩例的規則-----

(i) 如果將“987654321”改成“998765544321”時，結果得到

“998765544321-123445567899=87531997642”，其差與“998765544321”的數字不完全相同，因此不成立。

(ii) 如果將“9876543210”改成“9987655443210”時，結果得到

“9987655443210-0123445567899=9864209875311”，其差與“9987655443210”的數字不完全相同，因此不成立。

(iii) 但如果將“987654321”改成“98766543321”時，結果得到

“98766543321-12334566789=86431976532”，其差與“98766543321”的數字完全相同。結果也證得成立。

(証明見附件四) 即

$$\begin{array}{ccccccc}
 6 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 8 \\
 86433\Delta & 3319766\Delta & 66532 \\
 (n-1)\text{位} & & (n-1)\text{位}
 \end{array}$$

亦在 $(2n+7)$ 位 $(n \geq 1)$ 時,一定有一個單一黑洞 “ $64444^{(2n+7)\text{位}}4448$ ”
 $86433\Delta 3319766\Delta 66532$ ”
 $(n-1)\text{位} \quad (n-1)\text{位}$

(iv) 如果將 “ 9876543210 ” 改成 “ 98754210 ” 與 “ 987665433210 ” 時,結果得到
 “ 98754210-01245789=97508421 ”,其差與 “ 98754210 ” 的數字完全相同;而
 “ 987665433210-012334566789=975330866421 ”,其差也與 “ 987665433210 ” 的數字完全相同。結果也證得其成立。(証明見附件五) 即

$$\begin{array}{ccccccc}
 6 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 8 \\
 97533\Delta & 330866\Delta & 66421 \\
 (n-1)\text{位} & & (n-1)\text{位}
 \end{array}$$

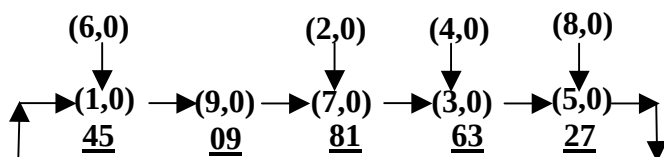
亦在 $(2n+6)$ 位 $(n \geq 1)$ 時,一定有一個單一黑洞 “ $64444^{(2n+6)\text{位}}4448$ ”
 $97533\Delta 330866\Delta 66421$ ”
 $(n-1)\text{位} \quad (n-1)\text{位}$

做到這裡真使我們又驚又喜,喜的是它證明了「 p 位數的 T 運算,最終必然進入 “ 單一黑洞 ” 或 “ 循環黑洞 ” (或同時並存)」;驚的是「 p 位數的 T 運算,終究會 “ 歸結 ” 於何處? 又是否有更多的 “ 單一黑洞 ” 呢? 又其 “ 循環黑洞 ” 是否有其一定的規則呢?」

伍、最後心得與結論：

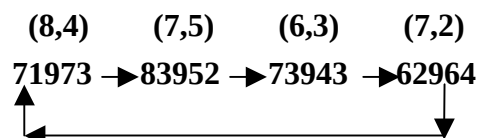
- (一)利用"有序數對"及"等位""類等位"的關係,可以簡化『數的黑洞』的探討及計算過程
- (二)兩位數的 T 運算,至多在運算 2 次後,會進入一個長度為 5 的「循環黑洞」。

即

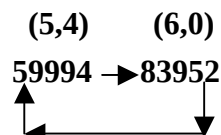


- (三)三位數的 T 運算,至多在運算 6 次後,會進入一個「單一黑洞(495)」。
- (四)四位數的 T 運算,至多在運算 7 次後,會進入一個「單一黑洞(6174)」。
- (五)五位數的 T 運算,至多在運算 6 次後,會進入一個「循環黑洞」。但「循環黑洞」分成三類(如上圖所示)

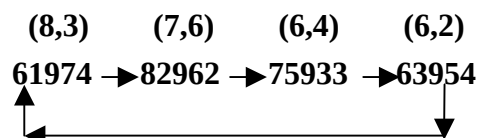
(A)、有 **26** 個"有序數對(r,s)",至多在運算 5 次後,會進入一個長度為 4 的「循環黑洞」。



(B)、只有 1 個"有序數對(5,0)",在運算 1 次後,會進入一個長度為 2 的「循環黑洞」。



(C)、有 17 個"有序數對 (r,s) "，至多在運算 5 次後，會進入一個長度為 4 的「循環黑洞」。

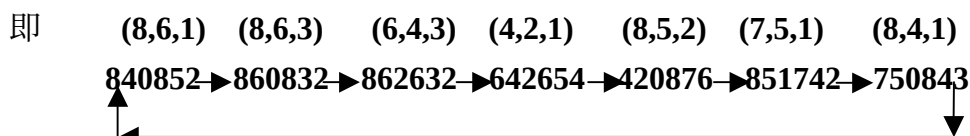


(六) 六位數的 T 運算:

(A)、有 17 個"有序數對(r,s,t)",至多在運算 3 次後,會進入一個「單一黑洞(631674)」。

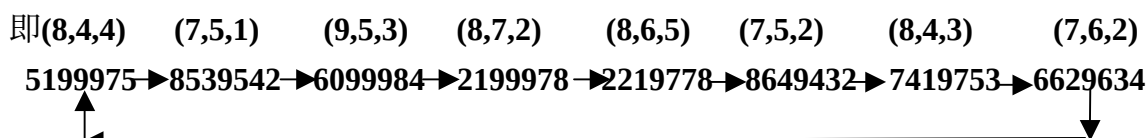
(B)、只有 1 個"有序數對(5.5,0)",在運算 1 次後,會進入一個「單一黑洞(549945)」。

(C) 有 **201** 個"有序數對(r,s,t)",至多在運算 12 次後,會進入一個長度為 7 的「循環黑洞」。



(七) 七位數的 T 運算(如下頁圖所示):

至多存在運算 13 次後,會進入一個長度為 8 的「循環黑洞」。



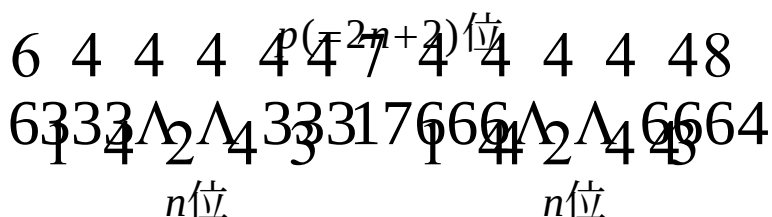
(八)八位數的 T 運算(如圖表所示):

會得到兩個「循環黑洞」及兩個「單一黑洞」。

(九)不論「九位數」、「十位數」……至 p 位數也都可比照"有序數對(r,s,t,u,v……)"再配合"等位數"與"類等位數"關係來探討，最後它們也都勢必進入「單一黑洞」或「循環黑洞」(或同時並存)。

(十)p 位數中($p \geq 3$)必然會有 $p(p \geq 3)$ 位數進入某一「單一黑洞」。

(i)在四位、六位、八位、……、 $(2n+2)$ 位($n \geq 1$)時,會進入



(ii) 在三、六、九、……、 $3n$ 位($n \geq 1$)時,會進入

$$\begin{array}{ccccccc}
 6 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 \\
 5 & 5 & 4 & 9 & 9 & 4 & 4 \\
 1 & 2 & 3 & 1 & 2 & 3 & 1
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 p(=2n)(n \geq 1) \text{ 位} \\
 \Lambda \\
 (n-1) \text{ 位}
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 \\
 9 & 9 & 4 & 4 & 4 & 4 & 5 \\
 1 & 4 & 2 & 4 & 3 & 4 & 5
 \end{array}$$

(iii)在九位、十一位、十三位、……、 $(2n+7)$ 位($n \geq 1$)時,會進入

$$\begin{array}{ccccccc}
 6 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 \\
 8 & 6 & 4 & 3 & 3 & 1 & 9 \\
 1 & 2 & 3 & 1 & 4 & 2 & 4
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 p(=2n+7)(n \geq 1) \text{ 位} \\
 \Lambda \\
 (n-1) \text{ 位}
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 \\
 6 & 6 & 4 & 4 & 6 & 6 & 5 \\
 1 & 4 & 2 & 4 & 3 & 4 & 5
 \end{array}$$

(iv)在八位、十位、十二位、……、 $(2n+6)$ 位($n \geq 1$)時,會進入

$$\begin{array}{ccccccc}
 6 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 \\
 9 & 7 & 5 & 3 & 3 & 0 & 8 \\
 1 & 2 & 3 & 1 & 4 & 2 & 4
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 p(=2n+6)(n \geq 1) \text{ 位} \\
 \Lambda \\
 (n-1) \text{ 位}
 \end{array}
 \begin{array}{c}
 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 & 4 \\
 6 & 6 & 4 & 4 & 6 & 6 & 4 \\
 1 & 4 & 2 & 4 & 3 & 4 & 5
 \end{array}$$

陸、參考資料：

- 1.九章出版社(2000 年,1 月九版),孫文先編譯---「神祕有趣的數學」 p107
- 2.凡異出版社(民 89,11 月初版),過伯祥編著---「猜想與合情推理」 p24
- 3.第 18 屆中小學科展優勝作品專輯(高中教師組)p312~319

評語

有趣的數字問題，具體分析了二到七立數會落入黑洞的情況，也討論了一些更大位數的特殊情形。提出了一種簡便分類的技巧，是很不錯的結果。