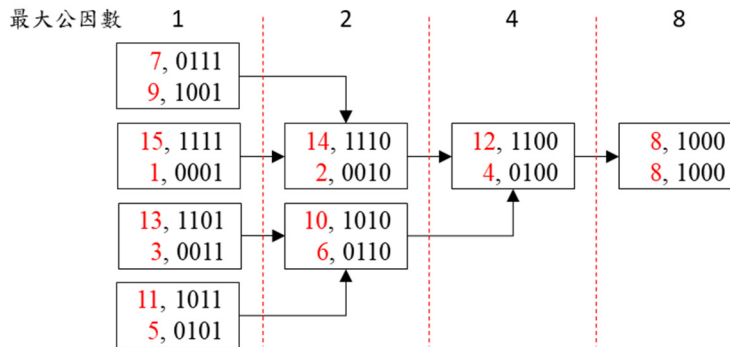


動態穩定新篇章：一堆 vs. 黑洞(上)

宋侑穎 陳星穎 蘇柏奇* 游淑媛

苗栗縣立興華高級中學

陳奕均[1]探討將兩堆石頭移成數量相等的充要條件及移動次數，其移動規則為：「若 $x > y$ ，則 $(x, y) \rightarrow (x - y, 2y)$ 」。林建銘等人[2]將之推廣到更多堆的情形，規定從中任取兩堆移動，即：「若 $x > y > z$ ，則 $(x, y, z) \rightarrow (x - y, 2y, z) \text{ or } (x - z, y, 2z) \text{ or } (x, y - z, 2z)$ 」。上述兩項研究皆規定數量相等的兩堆無法移動，許雅晴等人[3]則規定數量相等仍可互移，即：「若 $x \geq y$ ，則 $(x, y) \rightarrow (x - y, 2y)$ 。特例： $(x, x) \rightarrow (0, 2x)$ 」，因而產生堆數減少的結果。本研究改變移動規則，將移動數量改為兩堆的最大公因數且數量相等仍可移動，發現除了僅剩一堆的狀態外，還有進入後便無法脫離的黑洞狀態。另外， n 堆黑洞狀態相當於「給定 n 個數滿足任兩數之差等於兩數的最大公因數」，本文所得方法能推廣到求更多堆的狀況，並給出此問題的解法。



不難看出，當 $x+y = 2^k$ 且 $\gcd(x, y) = 2^m$ 時，形成穩定狀態的過程即為最大公因數由 2^m 變成 2^{k-1} 的過程，因每次移動最大公因數變成移動前的兩倍，故需經 $k - 1 - m$ 次形成穩定狀態。陳奕均所得結果如下：

文獻結論 1 (陳奕均, 2015)

若 $x+y=p \times 2k$ (p 為奇數)，且 x, y 的最大公因數為 $r \times 2m$ (r 為奇數)，則：

1. $p = r$ 時， (x, y) 形成穩定狀態的次數為 $k - 1 - m$ 次。
2. $p \neq r$ 時， (x, y) 無法形成穩定狀態。

$$\begin{array}{ccc}
 13 \begin{cases} 1101 \\ 7 \begin{cases} 0111 \\ 4 \begin{cases} 0100 \end{cases} \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第1,2堆}} & 6 \begin{cases} 0110 \\ 14 \begin{cases} 1110 \\ 4 \begin{cases} 0100 \end{cases} \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第1,2堆}} & 12 \begin{cases} 1100 \\ 8 \begin{cases} 1000 \\ 4 \begin{cases} 0100 \end{cases} \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第1,3堆}} & 8 \begin{cases} 1000 \\ 8 \begin{cases} 1000 \\ 8 \begin{cases} 1000 \end{cases} \end{cases}
 \end{array}$$

$$\begin{array}{ccc}
 14 \begin{cases} 1110 \\ 6 \begin{cases} 0110 \\ 4 \begin{cases} 0100 \end{cases} \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第1,2堆}} & 8 \begin{cases} 1000 \\ 12 \begin{cases} 1100 \\ 4 \begin{cases} 0100 \end{cases} \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第2,3堆}} & 8 \begin{cases} 1000 \\ 8 \begin{cases} 1000 \\ 8 \begin{cases} 1000 \end{cases} \end{cases}
 \end{array}$$

上兩例中，每次移動後最大公因數變成移動前的 2 倍。由最大公因數的變化似乎可以得到最少移動次數，但若應移動的兩堆數量相等而無法互移，便會產生例外的狀況，例如 (10,10,4) 移動後最大公因數不變，須經 3 次移動才成為穩定狀態：

$$\begin{array}{ccc}
 10 \begin{cases} 1010 \\ 10 \begin{cases} 1010 \\ 4 \begin{cases} 0100 \end{cases} \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第2,3堆}} & 10 \begin{cases} 1010 \\ 6 \begin{cases} 0110 \\ 8 \begin{cases} 1000 \end{cases} \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第1,2堆}} & 4 \begin{cases} 0100 \\ 12 \begin{cases} 1100 \\ 8 \begin{cases} 1000 \end{cases} \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第1,2堆}} & 8 \begin{cases} 1000 \\ 8 \begin{cases} 1000 \\ 8 \begin{cases} 1000 \end{cases} \end{cases}
 \end{array}$$

林建銘等人因上述例外而未能得到形成穩定狀態的移動次數，對此，許雅晴等人[3]進而規定兩堆數量相等時，仍可互移，移動後其中一堆數量變為 0，產生堆數減少的結果，進而移動成僅有一堆的狀態（稱為「一堆狀態」），如：

$$(4,2,2) \xrightarrow{\text{移動第2,3堆}} (4,4,0) \xrightarrow{\text{移動第1,2堆}} (8,0,0) .$$

他們解決林建銘等人的例外狀況，進而得三堆形成一堆狀態的條件與最少移動次數，如文獻結論 3-1。

文獻結論 3-1（許雅晴等人，2017）

當 $x_1 + x_2 + x_3 = p \times 2^k$ ， $\gcd(x_1, x_2, x_3) = r \times 2^m$ ， p 及 r 為奇數，

若 $p = r$ ，則 (x_1, x_2, x_3) 能形成一堆狀態且最少移動次數為 $k - m$ 。

此外，許雅晴等人[3]提供一種方法，可使任意 (x_1, x_2, x_3) 逐步減少「兩堆之差」直至 0，即堆數變成兩堆： $(x_1, x_2, x_3) \rightarrow \dots \rightarrow (x, x, y) \rightarrow (0, 2x, y)$ 。不失一般性，令 $x_1 < x_2 < x_3$ ，他們將由第二堆移動到第一堆的方式記為 f ，即 $(x_1, x_2, x_3) \xrightarrow{f} (2x_1, x_2 - x_1, x_3)$ ；由第三堆移動到第一堆的方式記為 g ，即 $(x_1, x_2, x_3) \xrightarrow{g} (2x_1, x_2, x_3 - x_1)$ 。先將 x_2 除以 x_1 算得商與餘數分別為 a 、 b ，即 $x_2 = ax_1 + b$ ， $0 \leq b < x_1$ ，再令 $a = 2^{r_1} + 2^{r_2} + 2^{r_3} + \dots + 2^{r_i}$ ， $r_1 > r_2 > r_3 > \dots > r_i \geq 0$ ，則得：「經過 r 次移動，可得第一、二堆的差為 b ，並且其中的第 $r_1 + 1$ 、 $r_2 + 1$ 、 \dots 、 $r_i + 1$ 次移動方式為 f ，其餘的移動方式為 g 」。

顯然，當 $b=0$ 時，經 $r+1$ 次移動即形成一堆狀態。例如 $(9, 108, 136)$ ，由 $108 = 12 \times 9 + 0$ 且 $12 = 2^3 + 2^2$ ，即得 $(r, r_1) = (3, 2)$ ，即先經過 3 次移動得到前兩堆之差為 0 的狀態，且第 $r_1 + 1 = 3$ 次的移動為 f ，其移動過程為：

$$(9, 108, 136) \xrightarrow{g} (18, 108, 127) \xrightarrow{g} (36, 108, 109) \xrightarrow{f} (72, 72, 109),$$

再經 1 次移動 $(72, 72, 109) \xrightarrow{f} (144, 0, 109)$ 形成兩堆狀態。

而當 $b \neq 0$ 時，反覆多次，即可逐步減少「兩堆之差」直至 0。例如： $(5, 66, 136)$ ，由 $66 = 13 \times 5 + 1$ 且 $13 = 2^3 + 2^2 + 2^0$ ，即得 $(r, r_1, r_2) = (3, 2, 0)$ ，即經過三次移動得到前兩堆之差為餘數 1 且第 $r_1 + 1 = 3$ 、 $r_2 + 1 = 1$ 次的移動為 f ，其移動過程為：

$$(5, 66, 136) \xrightarrow{f} (10, 61, 136) \xrightarrow{g} (20, 61, 126) \xrightarrow{f} (40, 41, 136)。$$

此時，前兩堆之差減少為 1，再經一次移動， $(40, 41, 136) \xrightarrow{f} (80, 1, 136)$ ，調整為 $(1, 80, 136)$ 。

再由 $80 = 80 \times 1 + 0$ 且 $80 = 2^6 + 2^4$ ，即得 $(r, r_1) = (6, 4)$ ，即經過六次移動得到前兩堆之差為餘數 0 且第 $r_1 + 1 = 5$ 次的移動為 f ，其移動過程為：

$$(1, 80, 136) \xrightarrow{g} (2, 80, 135) \xrightarrow{g} (4, 80, 133) \xrightarrow{g} (8, 80, 129) \xrightarrow{g} \\ (16, 80, 121) \xrightarrow{f} (32, 64, 121) \xrightarrow{g} (64, 64, 89),$$

再經 1 次移動， $(64, 64, 89) \xrightarrow{f} (128, 0, 89)$ 形成兩堆狀態。

更多堆時，從中任選三堆，必能使其中一堆為 0，反覆多次，則能形成兩堆狀態。是否能進一步形成一堆狀態？取決於 p 與 r 是否相等（不難得到文獻結論 3-1 所得三堆形成

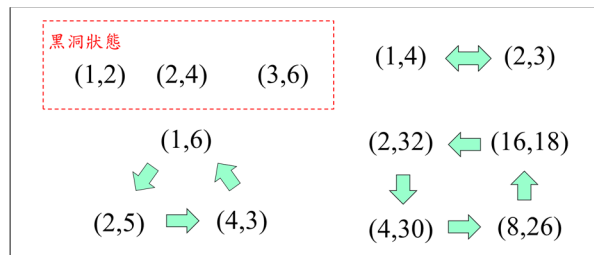
一堆狀態的條件與次數也適用於兩堆的情形)，如文獻結論 3-2。

文獻結論 3-2 (許雅晴等人, 2017)

若 $\sum_{i=1}^n x_i = p \times 2^k$, $\gcd(x_1, x_2, \dots, x_n) = r \times 2^m$, 則

1. 若 $p = r$, 則 (x_1, x_2, \dots, x_n) 能形成一堆狀態。
2. 若 $p \neq r$, 則 (x_1, x_2, \dots, x_n) 能形成兩堆狀態。

陳奕均[1]、林建銘等人[2]及許雅晴等人[3]皆僅關注形成穩定狀態或一堆狀態的條件與次數，我們發現未進入穩定、一堆狀態時，會進入循環，例如： $(1,33) \rightarrow (2,32) \rightarrow (4,30) \rightarrow (8,26) \rightarrow (16,18)$ ，數量差越來越小，接著數量大小互換 $(16,18) \rightarrow (32,2)$ ，因此前已出現過 $(32,2)$ ，故進入循環。有時大小互換多次才進入循環，如： $(1,12) \rightarrow (2,11) \rightarrow (4,9) \rightarrow (8,5) \rightarrow (3,10) \rightarrow (6,7) \rightarrow (12,1)$ ；或全部數對都在循環中： $(1,18) \rightarrow (2,17) \rightarrow (4,15) \rightarrow (8,11) \rightarrow (16,3) \rightarrow (13,6) \rightarrow (7,12) \rightarrow (14,5) \rightarrow (9,10) \rightarrow (18,1)$ 。圖示部分循環如下，其中， $(1,2)$ 、 $(2,4)$ 、 $(3,6)$ 為單個的循環，我們將之稱為「黑洞狀態」。



本文改變上述三項研究移動的規則，將移動數量由「較少一堆的個數」改為「兩堆的最大公因數」，發現：「所有的數對進入一堆狀態或黑洞狀態」。為何我們的移動法不會進入多個數對的循環呢？若 $\gcd(x, y) = d$ 且 $x > y$ ，設 $x = dm$, $y = dn$, $\gcd(m, n) = 1$ ，不難得知 (x, y) 的移動相當於 (m, n) 的移動。討論 (m, n) 的移動如下：

- (1) 當 $m - n > 2$ 時， $(m, n) \rightarrow (m - 1, n + 1)$ ，兩堆數量差減少 2；
- (2) 當 $m - n = 2$ 時， $(n + 2, n) \rightarrow (n + 1, n + 1) \rightarrow (0, 2n + 2)$ 進入一堆狀態；

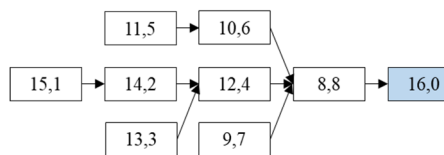
(3) 當 $m - n = 1$ 時， $(n + 1, n) \rightarrow (n, n + 1)$ 大小互換，進入黑洞狀態。

綜上所述，我們的移動方法大小互換時即進入黑洞狀態，不會有多個循環的現象。

若 $s = x + y = p \times 2^k$ ， p 為奇數，初步分三類討論：

1. 當 $p = 1$ 且 $k > 0$ 時：所有的數對都進入一堆狀態，如 $s = 16$ ，詳如第二節之探討。

$S=16$



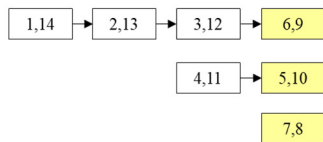
2. 當 $p > 1$ 且 $k = 0$ 時：

當和為奇數時，不可能形成穩定狀態（穩定狀態的兩堆和必為偶數），也就無法形成一堆狀態；另一方面，我們的移動法不會進入多個數對的循環，故得所有的數對都進入黑洞狀態，如 $s = 9, 15, 21$ ，詳如第三節之探討。

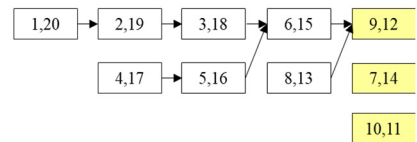
$S=9=3 \times 3$



$S=15=3 \times 5$



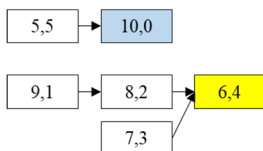
$S=21=3 \times 7$



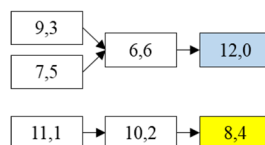
3. 當 $p \neq 1$ 且 $k > 0$ 時：

所有數對進入一堆狀態或黑洞狀態，如 $s = 10, 12, 14$ 。

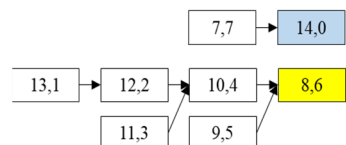
$s=10$



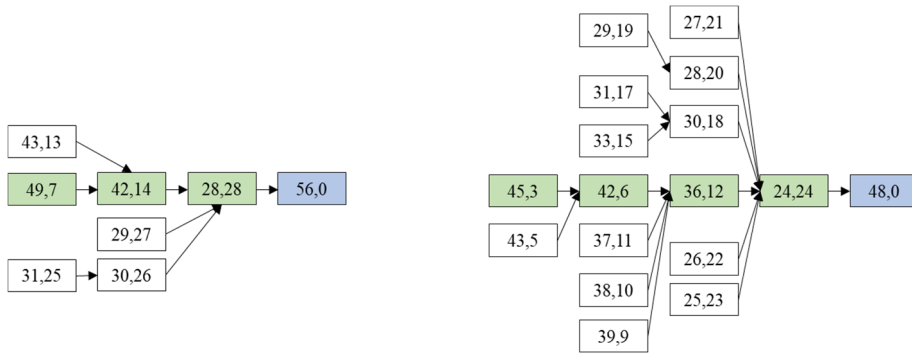
$s=12$



$s=14$

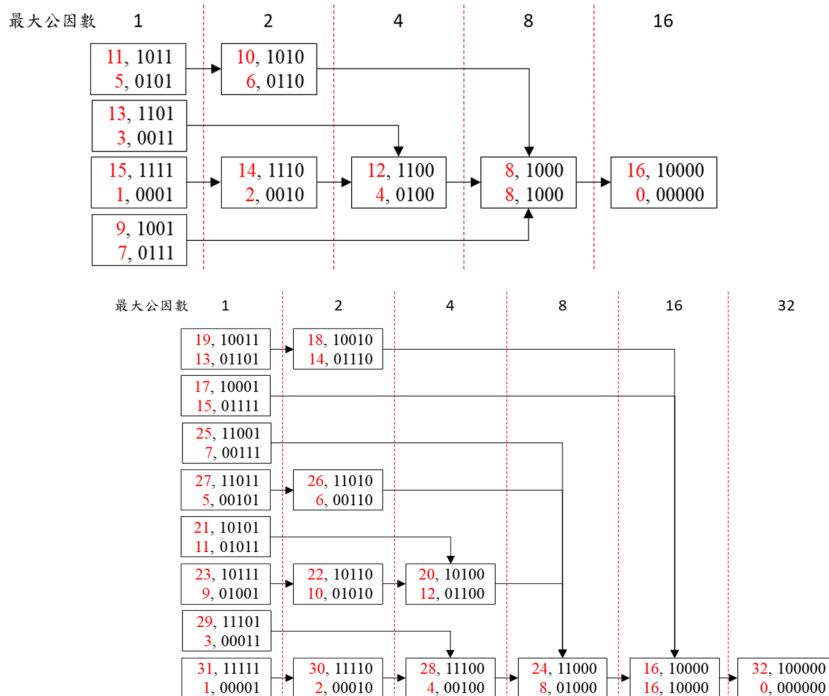


顯然，須先形成穩定狀態才能形成一堆狀態，而在形成穩定狀態的過程中，有些主要的狀態： $(s - p \times 2^i, p \times 2^i)$, $i = 0 \sim k - 1$ ，若能移動到這些主要狀態，則能形成一堆狀態，反之，若未能進入這些主要狀態，則進入黑洞狀態。例如：和為 $56 = 7 \times 2^3$ 時，有三個主要狀態(49,7)、(42,14)、(28,28)；和為 $48 = 3 \times 2^4$ 時，有四個主要狀態(45,3)、(42,6)、(36,12)、(24,24)。



貳、一堆狀態

本節探討一堆狀態，發現：若 $x + y = 2^k$ ，所有數對都進入一堆狀態，如 $x + y = 16, 32$ 的移動過程如下。



之前的移動方法，移動後的最大公因數必為移動前最大公因數的兩倍，進而依此得到移動次數；而我們的移動方法，則可能不止兩倍，例如： $(18,14) \rightarrow (16,16) \cdot (17,15) \rightarrow (16,16) \cdot (25,7) \rightarrow (24,8) \dots$ 等。我們發現：由較大數的二進位表法可得形成一堆狀態的移動次數！若

$$x + y = 2^k, \quad x > y, \quad \gcd(x, y) = 2^m \text{ 且令 } x = \sum_{i=0}^k a_i \times 2^i, \quad y = \sum_{i=0}^k b_i \times 2^i, \text{ 則有：}$$

	2^k	2^{k-1}	...	2^m	2^{m-1}	...	2^0
x	0	1	0 或 1	1	0	...	0
y	0	0	0 或 1	1	0	...	0
$x+y$	1	0	...	0	0	...	0
$a_i + b_i$		1		2	0		

移動時， $x \rightarrow x - 2^m$ ，移動後， x 之二進位表示法僅有 a_m 由 1 變為 0，其它的 $a_i, i \neq m$ 皆不變，且每次移動皆是如此，故較大數的二進位表法中有幾個 1，就需移動幾次而形成一堆狀態，歸納以下結果：

結論 1：形成一堆狀態的移動次數

若 $x + y = 2^k, \quad x > y$ 且 $x = \sum_{i=0}^k a_i \times 2^i$ ，

則形成一堆狀態的移動次數為 $\sum_{i=0}^k a_i$ 。

另外，較小數之二進位表示法影響移動後最大公因數的變化！若

$$b_i = \begin{cases} 0, & i = 0 \sim m-1 \\ 1, & i = m \sim m+n-1, \text{ 移動後的最大公因數為 } 2^{m+n} \text{。如下：} \\ 0, & i = m+n \end{cases}$$

		...	2^{m+n}	2^{m+n-1}	...	2^{m+1}	2^m	2^{m-1}	...	2^0
移動前	x	0 或 1	1	0	...	0	1	0	...	0
	y	0 或 1	0	1	...	1	1	0	...	0
移動後	$x - 2^m$	0 或 1	1	0	...	0	0	0	...	0
	$y + 2^m$	0 或 1	1	0	...	0	0	0	0	0

歸納如下：

結論 2：最大公因數的變化

當 $x + y = 2^k$ ， $x > y$ ， $\gcd(x, y) = 2^m$ 且 $y = \sum_{i=0}^k b_i \times 2^i$ ，

若 $b_i = \begin{cases} 0, i = 0 \sim m-1 \\ 1, i = m \sim m+n-1 \\ 0, i = m+n \end{cases}$ ，則移動後 $\gcd(x, y) = 2^{m+n}$ 。

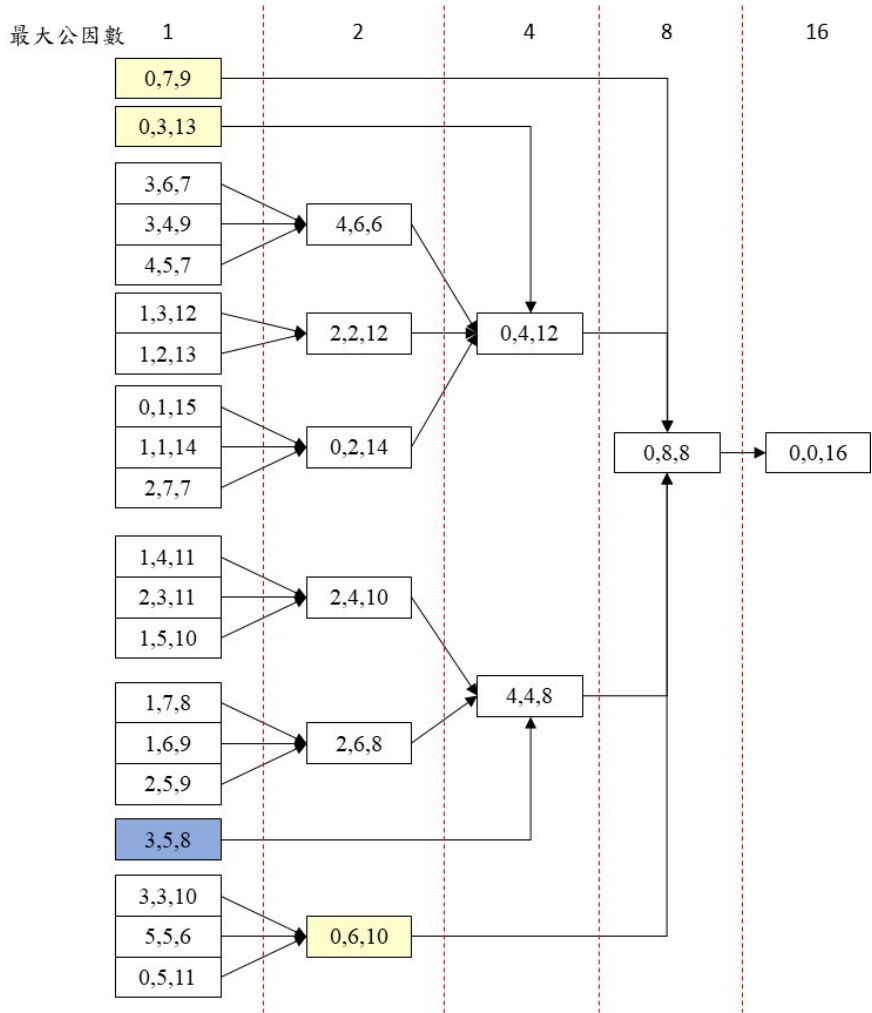
接著討論三堆的情形，三堆中任取兩堆移動的方式有三種，例如：

$$(12,3,2) \begin{cases} \xrightarrow{\text{移動第1,2堆}} (9,6,2) \\ \xrightarrow{\text{移動第1,3堆}} (10,3,4) \\ \xrightarrow{\text{移動第2,3堆}} (12,2,3) \end{cases} \text{。該如何移動？因形成穩定狀態後才能形成一堆狀態，且}$$

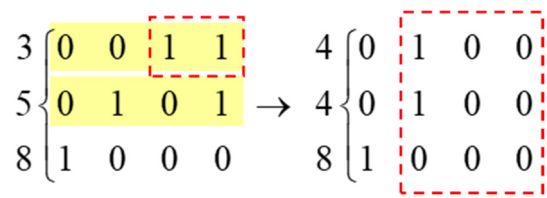
不論是陳奕均等人([1]、[2]、[3])或我們的移動法，在「逐步使二進位表法最低位值上的 1 變成 0」上有異曲同工之妙，因此，林建銘等人[2]所提供的移動方式（如文獻結論 2）也適用於本研究，且依此法移動，形成一堆狀態所需的移動次數最少，例如：

$$\begin{array}{ccccccccc} 3 \begin{cases} 0011 \\ 0110 \\ 0111 \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第1,3堆}} & 4 \begin{cases} 0100 \\ 0110 \\ 0110 \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第2,3堆}} & 12 \begin{cases} 0100 \\ 1100 \\ 0000 \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第1,2堆}} & 8 \begin{cases} 1000 \\ 1000 \\ 0000 \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第1,2堆}} & 16 \begin{cases} 10000 \\ 00000 \\ 00000 \end{cases} \\ 2 \begin{cases} 0010 \\ 0011 \\ 1011 \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第2,3堆}} & 2 \begin{cases} 0010 \\ 0100 \\ 1010 \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第1,3堆}} & 4 \begin{cases} 0100 \\ 0100 \\ 1000 \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第1,2堆}} & 8 \begin{cases} 0000 \\ 1000 \\ 1000 \end{cases} & \xrightarrow{\text{移動第2,3堆}} & 16 \begin{cases} 00000 \\ 10000 \\ 00000 \end{cases} \end{array}$$

當 $x + y + z = 2^k$ 時，所有數對會進入一堆狀態，以 $x + y + z = 16$ 為例，所有數對形成一堆狀態的過程如下：



通常移動後的最大公因數會變成移動前的 2 倍，但若移動的兩堆之較小數的二進位表法符合結論 2，則最大公因數可能變成不止 2 倍。例如：(3,5,8)僅經一次移動變成 (4,4,8)，最大公因數由 1 變成 4（如藍色標示），列出此移動前後的二進位表法如下：



許雅晴[3]等人所得三堆形成一堆狀態的過程中，每次移動後的最大公因數皆變成原來的兩倍，所以當三數的和為 2^k ，最大公因數為 2^m 時，經過 $k - m$ 次移動會形成一堆狀態；而本研究之移動，在符合結論 2 的情況下，最大公因數可能由 2^m 變為 2^{m+n} ，故可能不需 $k - m$ 次移動便能形成一堆狀態，得到以下結果：

結論 3：三堆形成一堆狀態的次數

當三數的和為 2^k ，最大公因數為 2^m ，則形成一堆狀態的次數上限為 $k - m$ 。

更多堆時，若和為 2^k ，根據林建銘等人所提供的移動規則，可經過若干次移動而使最大公因數變為 2^k ，即形成一堆狀態。例如：四堆 $x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 2^k$ 且 $\gcd(x_1, x_2, x_3, x_4) = 2^m$ 時，可分成兩類如下，分別經過 1、2 次移動（第一類移動 x_1, x_2 ；第二類從中任取兩堆移動，則變成第一類），可使最大公因數變為 2^n ， $n > m$ 。

	$2^{m+n} \dots 2^{m+1}$	2^m	$2^{m-1} \dots 2^0$		$2^{m+n} \dots 2^{m+1}$	2^m	$2^{m-1} \dots 2^0$
x_1	0 或 1	1	0	x_1	0 或 1	1	0
x_2	0 或 1	1	0	x_2	0 或 1	1	0
x_3	0 或 1	0	0	x_3	0 或 1	1	0
x_4	0 或 1	0	0	x_4	0 或 1	1	0

得到以下結果：

結論 4：多堆形成一堆狀態的條件

當 $\sum_{i=0}^n x_i = 2^k$ ，則 (x_1, x_2, \dots, x_n) 皆能形成一堆狀態。

【待續】