

屏東縣第 63 屆中小學科學展覽會
作品說明書

科 別：數學科

組 別：國中組

作品名稱：「奇怪天秤」之延伸與研究

關 鍵 詞：天秤、假幣、最少秤量步數

編 號：B1002

摘要

本研究參考自科學研習雙月刊第 60 卷第 5 期中森棚教官的數學專欄「奇怪天秤」，內容是研究如何使用一個左臂和右臂長度比例不同的天秤，在一個重量較輕的假幣與不同數量的真幣中，以最少秤量步數找出假幣的方法並證明。

壹、前言

一、研究動機

去年暑假，我們上網搜尋數學報告的資料時，發現在科學研習雙月刊上這篇森棚教官的數學專欄「奇怪天秤」。在初步地研究後，我們發現這篇專欄內容十分有趣，因此在老師的指導下，開始更深入地去做探索和研究。

一些小問題都有發展成國小或國中程度的問題，有發現與探索數學的經驗，一窺數學的美妙。

奇怪天秤

文/游森棚

化學實驗室中有一個奇怪天秤，左臂長度是右臂長度的兩倍，也就是說，左盤的重量剛好為右盤的一半時，天秤會平衡。

1. 如果有 5 個硬幣，已知 4 個是真幣，另 1 個是只輕了一點點的假幣，硬幣的外觀都一樣。利用這個天秤最少要幾次，就可以找到假幣？
2. 如果有 11 個硬幣，已知 10 個是真幣，1 個是只重了一點點的假幣，硬幣的外觀都一樣。利用這個天秤最少要幾次，就可以找到假幣？
3. 已知假幣只比真幣輕了一點點且只有一個，可以秤四次，請問你最多可以從多少個硬幣中找出這個假幣？

【定義】：設真幣為 T ，假幣為 F ，且重量 $T > F$ ， k 為硬幣數 ($k \in \mathbf{N}$ ， $k \neq 1$)。

二、目的

- (一) 若天秤左臂長：右臂長 = 1：2，求各種情況下找出假幣的最少秤量步數為何？
- (二) 若天秤左臂長：右臂長 = 1：3，求各種情況下找出假幣的最少秤量步數為何？

(三)若天秤左臂長：右臂長 $=1:b$ ($b \in \mathbb{N}$, $1 < b$, $k \geq 1+b$)，求各種情況下找出假幣的最少秤量步數為何？

(四)若天秤左臂長：右臂長 $=2:3$ ，求各種情況下找出假幣的最少秤量步數為何？

(五)若天秤左臂長：右臂長 $=2:5$ ，求各種情況下找出假幣的最少秤量步數為何？

(六)若天秤左臂長：右臂長 $=2:b$ ($b \in \mathbb{N}$, $2 < b$, $(2, b)=1$, $k \geq 2+b$)，求各種情況下找出假幣的最少秤量步數為何？

(七)若天秤左臂長：右臂長 $=a:b$ ($a, b \in \mathbb{N}$, $1 < a < b$, $(a, b)=1$, $k \geq a+b$)，求各種情況下找出假幣的最少秤量步數為何？

三、文獻回顧

(一) 第 47 屆全國中小學科展〈圖窮幣現〉。

此作品是從討論著名的 12 硬幣問題開始，使用等臂天秤從 T 個硬幣中找出 1 個假幣並判斷輕重，進而發想出使用三臂等臂天秤的方式從 T 個硬幣中找出 2 個假幣並判斷輕重，後來還嘗試從 T 個硬幣中找出 k 個假幣並判斷輕重，但是方法不是最理想，因此結果有誤差。我們使用的是一個左臂和右臂長度比例不同的天秤，在一個重量較輕的假幣與不同數量的真幣中，以最少秤量步數找出假幣，所以該作品的天秤和假幣條件與我們不同，研究結果也不相同。

(二) 數學傳播 31 卷 4 期〈假幣問題及其解法〉。

此作品是在討論著名的 12 硬幣問題，作者利用 3 進制 $-1, 0, 1$ 來編號硬幣放在等臂天秤上的位置，並從 12 個硬幣中找出 1 個假幣並判斷輕重。我們使用的是一個左臂和右臂長度比例不同的天秤，在一個重量較輕的假幣與不同數量的真幣中，以最少秤量步數找出假幣，所以該作品的天秤和假幣條件與我們不同，研究結果也不相同。

貳、研究設備及器材

紙、筆、電腦。

參、研究過程或方法

一、若天秤左臂長：右臂長=1：2，求各種情況下找出假幣的最少秤量步數為何？

(一) $k=2$ (此處三種情況為 $T>2F$ 、 $T<2F$ 、 $T=2F$)

1. $T>2F$

(1)情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	T	F	向左	$T>2F$ ，右邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

(2)情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	F	T	向右	$F<2T$ ，左邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

2. $T<2F$

(1)情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	T	F	向右	$T<2F$ ，右邊為假幣

(2)情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	F	T	向右	$F<2T$ ，左邊為假幣

由於二種情況皆向右傾斜，無法辨識假幣位置，此情況無解。

3. $T=2F$

(1)情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	T	F	水平	$T=2F$ ，右邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

(2)情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	F	T	向右	$F<2T$ ，左邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=2$ 時無解。

(二) $k=3$

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T	F	向左	$2T > 2F$ ，右邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	TF	T	向右	$TF < 2T$ ，從左邊任取一幣與右邊真幣交換
二(1)	TF	T	向右	$TF < 2T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
二(2)	2T	F	向左	$2T > 2F$ ，取的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=3$ 時最少秤量步數為 2 步。

(三) $k=4$ (先從中任取 3 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T	F	向左	$2T > 2F$ ，右邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	TF	T	向右	$TF < 2T$ ，從左邊任取一幣與右邊真幣交換
二(1)	TF	T	向右	$TF < 2T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
二(2)	2T	F	向左	$2T > 2F$ ，取的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

3.情況三

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T	T	水平	$2T = 2T$ ，先前未取的為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=4$ 時最少秤量步數為 2 步。

(四) $k=5$ (先從中任取 3 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T	F	向左	$2T > 2F$ ，右邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	TF	T	向右	$TF < 2T$ ，先前未取的 $2T$ 放在左邊，從左邊 TF 任取一幣取代右邊真幣
二(1)	$2T$	T	水平	$2T = 2T$ ，剩下的為假幣
二(2)	$2T$	F	向左	$2T > 2F$ ，右邊為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

3.情況三

步驟	左	右	傾斜	說明
一	$2T$	T	水平	$2T = 2T$ ，從先前未取的 TF 任取一幣取代右邊真幣
二(1)	$2T$	T	水平	$2T = 2T$ ，剩下的為假幣
二(2)	$2T$	F	向左	$2T > 2F$ ，右邊為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=5$ 時最少秤量步數為 2 步。

(五)結論：

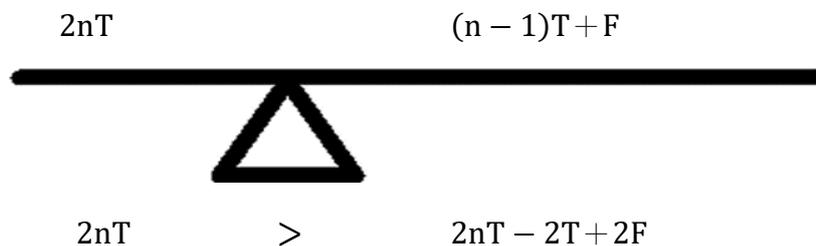
綜合(一)~(四)小結，我們得到以下結果：

【性質 1】：設 k 為硬幣數($k \in \mathbf{N}$ ， $k \geq 3$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 1:2 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為： $f(3) = f(4) = f(5) = 2$ ， $f(3n) = f(3n+1) = f(3n+2) = f(2n) + 1$ ($n \in \mathbf{N}$ ， $n > 1$)。

【證明 1】：

1. $k=3n$

(1)情況一：天秤倒向左邊，只需秤量 $f(n) + 1$ 步即可找出假幣。



(2)情況二：天秤倒向右邊，只需秤量 $f(2n) + 1$ 步即可找出假幣。

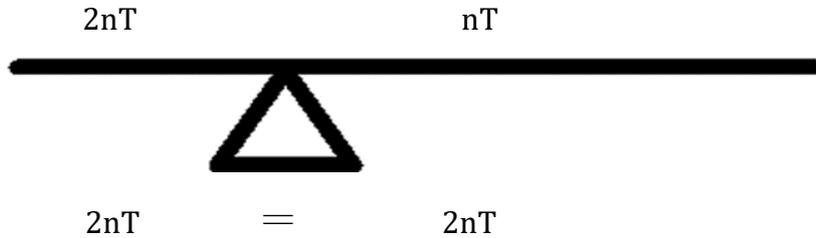


$$2nT - T + F < 2nT$$

小結：由上面的研究過程可知， $f(3n) = f(2n) + 1$ 。

2. $k = 3n + 1$ (先從中取 $3n$ 個硬幣放在天秤上)

(1)情況一：天秤維持水平，只需秤量 1 步即可找出假幣。



(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k = 3n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f(3n + 1) = f(2n) + 1$ 。

3. $k = 3n + 2$ (先從中取 $3n$ 個硬幣放在天秤上)

(1)情況一：天秤維持水平，最少秤量步數為 2 步。

(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k = 3n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f(3n + 2) = f(2n) + 1$ 。

綜合以上過程， $f(3n) = f(3n + 1) = f(3n + 2) = f(2n) + 1$ ($n \in \mathbb{N}, n > 1$)。

並整理出以下關係表格：(可解答位於科學研習雙月刊上的原始問題)

硬幣數	最少秤量步數	首數	首數÷3	說明
3~5	2	3×1	1	
6~8	3	3×2	2	$1 \times \frac{3}{2}$ 無條件進位得2
9~14	4	3×3	3	$2 \times \frac{3}{2}$ 無條件進位得3
15~23	5	3×5	5	$3 \times \frac{3}{2}$ 無條件進位得5
24~35	6	3×8	8	$5 \times \frac{3}{2}$ 無條件進位得8
36~53	7	3×12	12	$8 \times \frac{3}{2}$ 無條件進位得12
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮

二、若天秤左臂長：右臂長 = 1 : 3，求各種情況下找出假幣的最少秤量步數為何？

(一) $k=2$ (此處三種情況為 $T>3F$ 、 $T<3F$ 、 $T=3F$)

1. $T>3F$

(1) 情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	T	F	向左	$T>3F$ ，右邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

(2) 情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	F	T	向右	$F<3T$ ，左邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

2. $T<3F$

(1) 情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	T	F	向右	$T<3F$ ，右邊為假幣

(2) 情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	F	T	向右	$F<3T$ ，左邊為假幣

由於二種情況皆向右傾斜，無法辨識假幣位置，此情況無解。

3. $T=3F$

(1) 情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	T	F	水平	$T=3F$ ，右邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

(2) 情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	F	T	向右	$F<3T$ ，左邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=2$ 時無解。

(二) $k=3$ (此處三種情況為 $2T<3F$ 、 $2T>3F$ 、 $2T=3F$)

1. $2T>3F$

(1) 情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T	F	向左	$2T > 3F$ ，右邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

(2)情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	TF	T	向右	$TF < 3T$ ，從左邊任取一幣與右邊真幣交換
二(1)	TF	T	向右	$TF < 3T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
二(2)	2T	F	向左	$2T > 3F$ ，取的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

$2.2T < 3F$

(1)情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T	F	向右	$2T < 3F$ ，右邊為假幣

(2)情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	TF	T	向右	$TF < 3T$ ，從左邊任取一幣與右邊真幣交換
二(1)	TF	T	向右	$TF < 3T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
二(2)	2T	F	向右	$2T < 3F$ ，取的為假幣

由於二種情況皆向右傾斜，無法辨識假幣位置，此情況無解。

$3.2T = 3F$

(1)情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T	F	水平	$2T = 3F$ ，右邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

(2)情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	TF	T	向右	$TF < 3T$ ，從左邊任取一幣與右邊真幣交換
二(1)	TF	T	向右	$TF < 3T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
二(2)	2T	F	向左	$2T > 3F$ ，取的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=3$ 時無解。

(三) $k=4$

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	F	向左	$3T > 3F$ ，右邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，從左邊任取一幣與右邊真幣交換
二(1)	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，取的為真幣，再交換一次
二(2)	3T	F	向左	$3T > 3F$ ，取的為假幣
三	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣

只需秤量 3 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=4$ 時最少秤量步數為 3 步。

(四) $k=5$ (先從中任取 4 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	F	向左	$3T > 3F$ ，右邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，從左邊任取一幣與右邊真幣交換
二(1)	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，取的為真幣，再交換一次
二(2)	3T	F	向左	$3T > 3F$ ，取的為假幣
三	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣

只需秤量 3 步即可找出假幣。

3.情況三

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	T	水平	$3T = 3T$ ，先前未取的為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=5$ 時最少秤量步數為 3 步。

(五) $k=6$ (先從中任取 4 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	F	向左	$3T > 3F$ ，右邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，從左邊任取一幣與右邊真幣交換
二(1)	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，取的為真幣，再交換一次
二(2)	3T	F	向左	$3T > 3F$ ，取的為假幣
三	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣

只需秤量 3 步即可找出假幣。

3.情況三

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	T	水平	$3T = 3T$ ，先前未取的 TF 分別取代左右邊各一個真幣
二(1)	3T	F	向左	$3T > 3F$ ，右邊為假幣
二(2)	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，左邊新放的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=6$ 時最少秤量步數為 3 步。

(六) $k=7$ (先從中任取 4 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	F	向左	$3T > 3F$ ，右邊為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，從左邊任取一幣與右邊真幣交換
二(1)	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，取的為真幣，再交換一次
二(2)	3T	F	向左	$3T > 3F$ ，取的為假幣
三	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣

只需秤量 3 步即可找出假幣。

3.情況三

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	T	水平	$3T = 3T$ ，從先前未取的 2T F 任取兩幣取代左右邊各一個真幣
二(1)	3T	F	向左	$3T > 3F$ ，右邊為假幣
二(2)	2T F	T	向右	$2T F < 3T$ ，左邊新放的為假幣

二(3)	3T	T	水平	3T=3T，取的為真幣，剩下的為假幣
------	----	---	----	--------------------

只需秤量 2 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=7$ 時最少秤量步數為 3 步。

(七)結論：

綜合(一)~(六)小結，我們得到以下結果：

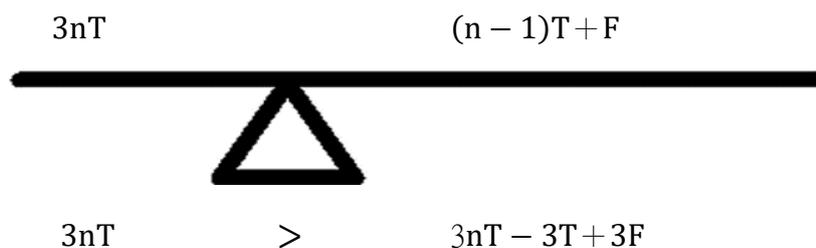
【性質 2】：設 k 為硬幣數($k \in \mathbb{N}$, $k \geq 4$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 1:3 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為：

$$f(4) = f(5) = f(6) = f(7) = 3, f(4n) = f(4n+1) = f(4n+2) = f(4n+3) = f(3n) + 1 \quad (n \in \mathbb{N}, n > 1)。$$

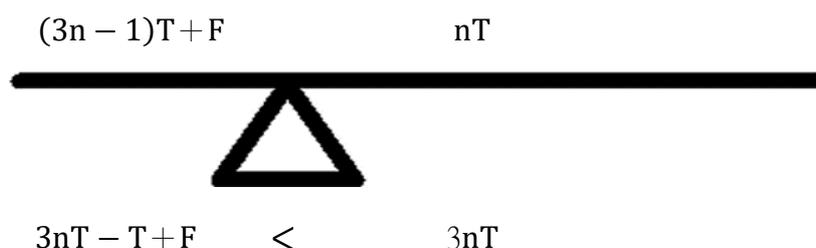
【證明 2】：

1. $k=4n$

(1)情況一：天秤倒向左邊，只需秤量 $f(n) + 1$ 步即可找出假幣。



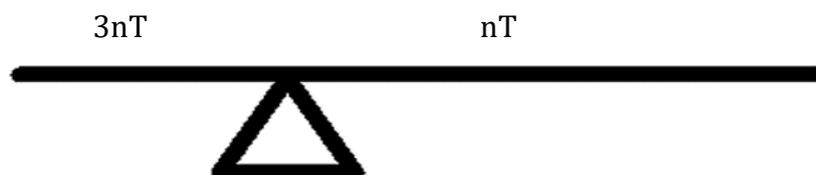
(2)情況二：天秤倒向右邊，只需秤量 $f(3n) + 1$ 步即可找出假幣。



小結：由上面的研究過程可知， $f(4n) = f(3n) + 1$ 。

2. $k=4n+1$ (先從中取 $4n$ 個硬幣放在天秤上)

(1)情況一：天秤維持水平，只需秤量 1 步即可找出假幣。



$3nT$	=	$3nT$
(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k=4n$ 的情況。		
小結：由上面的研究過程可知， $f(4n+1)=f(3n)+1$ 。		
3. $k=4n+2$ (先從中取 $4n$ 個硬幣放在天秤上)		
(1)情況一：天秤維持水平，最少秤量步數為 2 步。		
(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k=4n$ 的情況。		
小結：由上面的研究過程可知， $f(4n+2)=f(3n)+1$ 。		
4. $k=4n+3$ (先從中取 $4n$ 個硬幣放在天秤上)		
(1)情況一：天秤維持水平，最少秤量步數為 2 步。		
(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k=4n$ 的情況。		
小結：由上面的研究過程可知， $f(4n+3)=f(3n)+1$ 。		
綜合以上過程， $f(4n)=f(4n+1)=f(4n+2)=f(4n+3)=f(3n)+1$		
$(n \in \mathbb{N}, n > 1)$ 。		

並整理出以下關係表格：

硬幣數	最少秤量步數	首數	首數÷4	說明
4~7	3	4×1	1	
8~11	4	4×2	2	$1 \times \frac{4}{3}$ 無條件進位得2
12~15	5	4×3	3	$2 \times \frac{4}{3}$ 無條件進位得3
16~23	6	4×4	4	$3 \times \frac{4}{3}$ 無條件進位得4
24~31	7	4×6	6	$4 \times \frac{4}{3}$ 無條件進位得6
32~43	8	4×8	8	$6 \times \frac{4}{3}$ 無條件進位得8
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮

三、若天秤左臂長：右臂長=1：b ($b \in \mathbb{N}, 1 < b, k \geq 1+b$)，求各種情況下
找出假幣的最少秤量步數為何？

(一)首先，我們可以綜合目的一和二研究過程和結果，推導出下列性質：

【性質 3】：設 k 為硬幣數 ($k \in \mathbf{N}$, $k \geq 1+b$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 $1:b$ ($b \in \mathbf{N}$, $1 < b$) 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為：
 $f(b+1) = f(b+2) = \dots = f(2b+1) = b$ ， $f[(b+1)n] = f[(b+1)n+1]$
 $= \dots = f[(b+1)n+b] = f(bn) + 1$ ($n \in \mathbf{N}$, $n > 1$)。

【證明 3】：證明過程同證明 1 和 2。

(二) 接著，我們作一數列 $\langle r_n \rangle = r_1, r_2, \dots, r_n$ ，其中 $r_1 = 1$ ，且 $r_n = \lceil r_{n-1} \times \frac{b+1}{b} \rceil$ ，再將 $\langle r_n \rangle$ 中的每一項同乘以 $(b+1)$ ，得另一數列 $\langle v_n \rangle = v_1, v_2, \dots, v_n$ ，並整理出以下關係表格：

硬幣數	最少秤量步數	首數	首數 $\div (b+1)$	說明
$[v_1, v_2 - 1]$	b	v_1	r_1	
$[v_2, v_3 - 1]$	$b+1$	v_2	r_2	$\lceil r_1 \times \frac{b+1}{b} \rceil = r_2$
$[v_3, v_4 - 1]$	$b+2$	v_3	r_3	$\lceil r_2 \times \frac{b+1}{b} \rceil = r_3$
\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots
$[v_{n-1}, v_n - 1]$	$b+n-2$	v_{n-1}	r_{n-1}	$\lceil r_{n-2} \times \frac{b+1}{b} \rceil = r_{n-1}$
$[v_n, v_{n+1} - 1]$	$b+n-1$	v_n	r_n	$\lceil r_{n-1} \times \frac{b+1}{b} \rceil = r_n$

四、若天秤左臂長：右臂長 = 2:3，求各種情況下找出假幣的最少秤量步數為何？

(一) $k=2, 3, 4$

小結：由於會有情況傾斜皆相同，無法辨識假幣位置，此三種情況無解。

(二) $k=5$

1. 情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	TF	向左	$6T > 3T3F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換
二(1)	3T	TF	向左	$6T > 3T3F$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
二(2)	2TF	2T	向右	$4T2F < 6T$ ，取的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

2. 情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T F	2T	向右	$4T2F < 6T$ ，從左邊任取一幣與右邊真幣交換
二(1)	2T F	2T	向右	$4T2F < 6T$ ，取的為真幣，再交換一次
二(2)	3T	TF	向左	$6T > 3T3F$ ，取的為假幣
三	2T F	T	向右	$4T2F < 6T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣

只需秤量 3 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=5$ 時最少秤量步數為 3 步。

(三) $k=6$ (先從中任取 5 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	2T	水平	$6T = 6T$ ，先前未取的為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	TF	向左	$6T > 3T3F$ ，同 $k=5$ 情況一

只需秤量 2 步即可找出假幣。

3.情況三

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T F	2T	向右	$4T2F < 6T$ ，同 $k=5$ 情況二

只需秤量 3 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=6$ 時最少秤量步數為 3 步。

(四) $k=7$ (先從中任取 5 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	2T	水平	$6T = 6T$ ，從先前未取的 TF 任取一幣與左邊真幣交換
二(1)	3T	2T	水平	$6T = 6T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
二(2)	2T F	2T	向右	$4T2F < 6T$ ，取的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	TF	向左	$6T > 3T3F$ ，同 $k=5$ 情況一

只需秤量 2 步即可找出假幣。

3.情況三

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T F	2T	向右	$4T2F < 6T$ ，同 $k=5$ 情況二

只需秤量 3 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=7$ 時最少秤量步數為 3 步。

(五) $k=8$ (先從中任取 5 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	2T	水平	$6T = 6T$ ，從先前未取的 2T F 任取兩幣取代左右邊各一個真幣
二(1)	3T	TF	向左	$6T > 3T3F$ ，右邊新放的為假幣
二(2)	2T F	2T	向右	$4T2F < 6T$ ，左邊新放的為假幣
二(3)	3T	2T	水平	$6T = 6T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	TF	向左	$6T > 3T3F$ ，同 $k=5$ 情況一

只需秤量 2 步即可找出假幣。

3.情況三

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T F	2T	向右	$4T2F < 6T$ ，同 $k=5$ 情況二

只需秤量 3 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=8$ 時最少秤量步數為 3 步。

(六) $k=9$ (先從中任取 5 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	2T	水平	$6T = 6T$ ，從先前未取的 3T F 任取三幣取代左邊兩個和右邊一個真幣
二(1)	3T	TF	向左	$6T > 3T3F$ ，右邊新放的為假幣
二(2)	2T F	2T	向右	$4T2F < 6T$ ，從左邊新放的 TF 再任取一幣與右邊真幣交換
二(3)	3T	2T	水平	$6T = 6T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
三(1)	2T F	2T	向右	$4T2F < 6T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
三(2)	3T	TF	向左	$6T > 3T3F$ ，取的為假幣

只需秤量 3 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	3T	TF	向左	$6T > 3T3F$ ，同 $k=5$ 情況一

只需秤量 2 步即可找出假幣。

3.情況三

步驟	左	右	傾斜	說明
一	2T F	2T	向右	$4T2F < 6T$ ，同 $k=5$ 情況二

只需秤量 3 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=9$ 時最少秤量步數為 3 步。

(七)結論：

綜合(一)~(六)小結，我們得到以下結果：

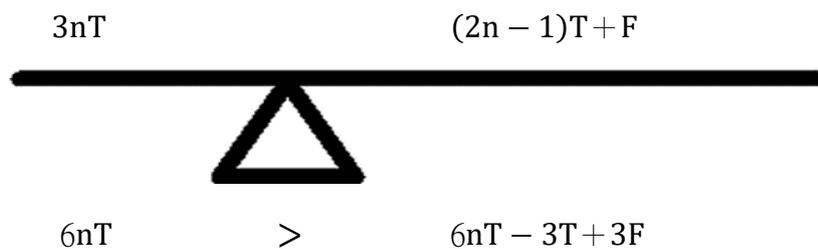
【性質 4】：設 k 為硬幣數($k \in \mathbb{N}$, $k \geq 5$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 2:3 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為：

$$f(5) = f(6) = f(7) = f(8) = f(9) = 3, f(5n) = f(5n+1) = f(5n+2) \\ = f(5n+3) = f(5n+4) = f(3n) + 1 \quad (n \in \mathbb{N}, n > 1)。$$

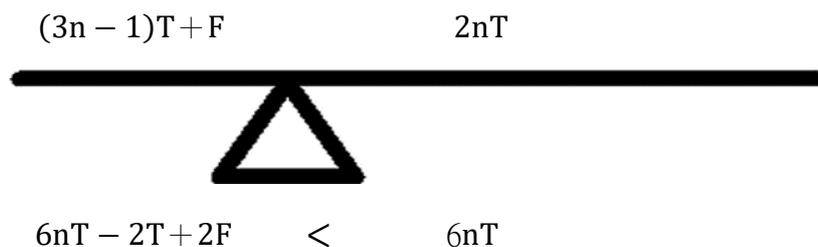
【證明 4】：

1. $k=5n$

(1)情況一：天秤倒向左邊，只需秤量 $f(2n) + 1$ 步即可找出假幣。



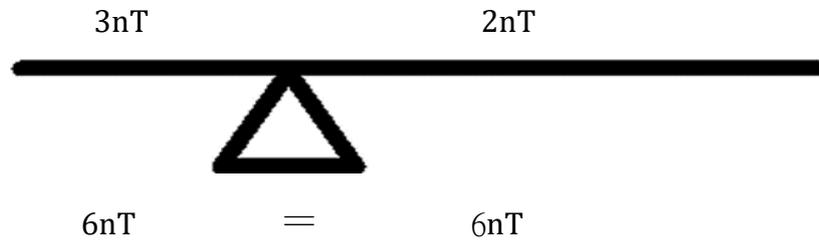
(2)情況二：天秤倒向右邊，只需秤量 $f(3n) + 1$ 步即可找出假幣。



小結：由上面的研究過程可知， $f(5n) = f(3n) + 1$ 。

2. $k = 5n + 1$ (先從中取 $5n$ 個硬幣放在天秤上)

(1)情況一：天秤維持水平，只需秤量 1 步即可找出假幣。



(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k = 5n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f(5n + 1) = f(3n) + 1$ 。

3. $k = 5n + 2$ (先從中取 $5n$ 個硬幣放在天秤上)

(1)情況一：天秤維持水平，只需秤量 2 步即可找出假幣。

(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k = 5n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f(5n + 2) = f(3n) + 1$ 。

4. $k = 5n + 3$ (先從中取 $5n$ 個硬幣放在天秤上)

(1)情況一：天秤維持水平，只需秤量 2 步即可找出假幣。

(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k = 5n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f(5n + 3) = f(3n) + 1$ 。

5. $k = 5n + 4$ (先從中取 $5n$ 個硬幣放在天秤上)

(1)情況一：天秤維持水平，只需秤量 3 步即可找出假幣。

(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k = 5n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f(5n + 4) = f(3n) + 1$ 。

綜合以上過程， $f(5n) = f(5n + 1) = f(5n + 2) = f(5n + 3) = f(5n + 4) = f(3n) + 1$ ($n \in \mathbb{N}, n > 1$)。

並整理出以下關係表格：

硬幣數	最少秤量步數	首數	首數 ÷ 5	說明
5~9	3	5×1	1	
10~19	4	5×2	2	$1 \times \frac{5}{3}$ 無條件進位得2

20~34	5	5×4	4	$2 \times \frac{5}{3}$ 無條件進位得4
35~59	6	5×7	7	$4 \times \frac{5}{3}$ 無條件進位得7
60~99	7	5×12	12	$7 \times \frac{5}{3}$ 無條件進位得12
100~169	8	5×20	20	$12 \times \frac{5}{3}$ 無條件進位得20
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮

五、若天秤左臂長：右臂長=2：5，求各種情況下找出假幣的最少秤量步數為何？

(一) $k=2, 3, 4, 5, 6$

小結：由於會有情況傾斜皆相同，無法辨識假幣位置，此五種情況無解。

(二) $k=7$

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換
二(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
二(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，從左邊任取兩幣與右邊真幣交換
二(1)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為真幣，從先前未取的 2T F 任取兩幣再交換一次
二(2)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換，下一步就可以找出假幣
三(1)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
三(2)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換
四(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
四(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為假幣

只需秤量 4 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=7$ 時最少秤量步數為 4 步。

(三) $k=8$ (先從中任取 7 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	5T	2T	水平	$10T = 10T$ ，先前未取的為假幣

只需秤量 1 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換
二(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
二(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

3.情況三

步驟	左	右	傾斜	說明
一	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，從左邊任取兩幣與右邊真幣交換
二(1)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為真幣，從先前未取的 2T F 任取兩幣再交換一次
二(2)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換，下一步就可以找出假幣
三(1)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
三(2)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換
四(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
四(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為假幣

只需秤量 4 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=8$ 時最少秤量步數為 4 步。

(四) $k=9$ (先從中任取 7 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	5T	2T	水平	$10T = 10T$ ，從先前未取的 TF 任取一幣與左邊真幣交換
二(1)	5T	2T	水平	$10T = 10T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
二(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換
二(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
二(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

3.情況三

步驟	左	右	傾斜	說明
一	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，從左邊任取兩幣與右邊真幣交換
二(1)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為真幣，從先前未取的 2T F 任取兩幣再交換一次
二(2)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換，下一步就可以找出假幣
三(1)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
三(2)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換
四(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
四(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為假幣

只需秤量 4 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=9$ 時最少秤量步數為 4 步。

(五) $k=10$ (先從中任取 7 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	5T	2T	水平	$10T = 10T$ ，從先前未取的 2T F 任取兩幣取代左右邊各一個真幣
二(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，右邊新放的為假幣
二(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，左邊新放的為假幣
二(3)	5T	2T	水平	$10T = 10T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換
二(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
二(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

3.情況三

步驟	左	右	傾斜	說明
一	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，從左邊任取兩幣與右邊真幣交換
二(1)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為真幣，從先前未取的 2T F 任取兩幣再交換一次

二(2)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換，下一步就可以找出假幣
三(1)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
三(2)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換
四(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
四(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為假幣

只需秤量 4 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=10$ 時最少秤量步數為 4 步。

(六) $k=11$ (先從中任取 7 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	5T	2T	水平	$10T = 10T$ ，從先前未取的 3T F 任取三幣取代左邊兩個和右邊一個真幣
二(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，右邊新放的為假幣
二(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，從左邊新放的 TF 再任取一幣與右邊真幣交換
二(3)	5T	2T	水平	$10T = 10T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
三(1)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
三(2)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，取的為假幣

只需秤量 3 步即可找出假幣。

2.情況二

步驟	左	右	傾斜	說明
一	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換
二(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
二(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為假幣

只需秤量 2 步即可找出假幣。

3.情況三

步驟	左	右	傾斜	說明
一	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，從左邊任取兩幣與右邊真幣交換
二(1)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為真幣，從先前未取的 2T F 任取兩幣再交換一次
二(2)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換，下一步就可以找出假幣
三(1)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
三(2)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換
四(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，取的為真幣，剩下的為假幣

四(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為假幣
------	------	----	----	---------------------

只需秤量 4 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=11$ 時最少秤量步數為 4 步。

(七) $k=12$ (先從中任取 7 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	5T	2T	水平	$10T = 10T$ ，從先前未取的 4T F 任取四幣取代左右邊各兩個真幣
二(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換，下一步就可以找出假幣
二(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，從左邊新放的 TF 再任取一幣與右邊真幣交換
二(3)	5T	2T	水平	$10T = 10T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
三(1)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
三(2)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，取的為假幣

只需秤量 3 步即可找出假幣。

2.情況二，同 $k=7$ 情況一，只需秤量 2 步即可找出假幣。

3.情況三，同 $k=7$ 情況二，只需秤量 4 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=12$ 時最少秤量步數為 4 步。

(八) $k=13$ (先從中任取 7 個硬幣)

1.情況一

步驟	左	右	傾斜	說明
一	5T	2T	水平	$10T = 10T$ ，從先前未取的 5T F 任取五幣取代左邊三個和右邊兩個真幣
二(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換，下一步就可以找出假幣
二(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，從左邊新放的 2T F 再任取兩幣與右邊真幣交換
二(3)	5T	2T	水平	$10T = 10T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
三(1)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
三(2)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，從右邊任取一幣與左邊真幣交換
四(1)	5T	TF	向左	$10T > 5T5F$ ，取的為真幣，剩下的為假幣
四(2)	4T F	2T	向右	$8T2F < 10T$ ，取的為假幣

只需秤量 4 步即可找出假幣。

2.情況二，同 $k=7$ 情況一，只需秤量 2 步即可找出假幣。

3.情況三，同 $k=7$ 情況二，只需秤量 4 步即可找出假幣。

小結：由上面的研究過程可知， $k=13$ 時最少秤量步數為 4 步。

(九)結論：

綜合(一)~(八)小結，我們得到以下結果：

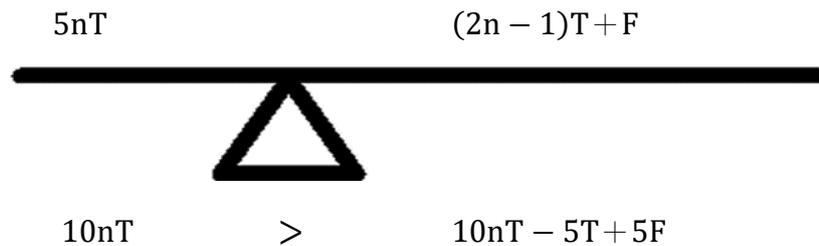
【性質 5】：設 k 為硬幣數($k \in \mathbf{N}, k \geq 7$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 2:5 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為：

$$f(7) = f(8) = f(9) = f(10) = f(11) = f(12) = f(13) = 4, f(7n) = f(7n+1) \\ = f(7n+2) = f(7n+3) = f(7n+4) = f(7n+5) = f(7n+6) = f(5n) + 1 \\ (n \in \mathbf{N}, n > 1)。$$

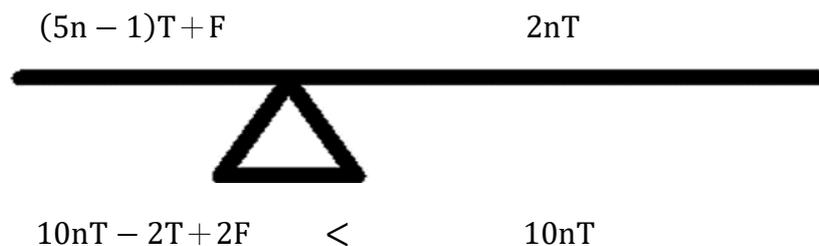
【證明 5】：

1. $k=7n$

(1)情況一：天秤倒向左邊，只需秤量 $f(2n) + 1$ 步即可找出假幣。



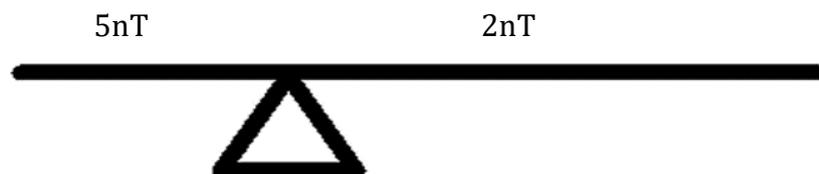
(2)情況二：天秤倒向右邊，只需秤量 $f(5n) + 1$ 步即可找出假幣。



小結：由上面的研究過程可知， $f(7n) = f(5n) + 1$ 。

2. $k=7n+1$ (先從中取 $7n$ 個硬幣放在天秤上)

(1)情況一：天秤維持水平，只需秤量 1 步即可找出假幣。



$$10nT = 10nT$$

(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k=7n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f(7n+1)=f(5n)+1$ 。

3. $k=7n+2$ (先從中取 $7n$ 個硬幣放在天秤上)

(1)情況一：天秤維持水平，只需秤量 2 步即可找出假幣。

(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k=7n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f(7n+2)=f(5n)+1$ 。

4. $k=7n+3$ (先從中取 $7n$ 個硬幣放在天秤上)

(1)情況一：天秤維持水平，只需秤量 2 步即可找出假幣。

(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k=7n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f(7n+3)=f(5n)+1$ 。

5. $k=7n+4$ (先從中取 $7n$ 個硬幣放在天秤上)

(1)情況一：天秤維持水平，只需秤量 3 步即可找出假幣。

(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k=7n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f(7n+4)=f(5n)+1$ 。

6. $k=7n+5$ (先從中取 $7n$ 個硬幣放在天秤上)

(1)情況一：天秤維持水平，只需秤量 3 步即可找出假幣。

(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k=7n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f(7n+5)=f(5n)+1$ 。

7. $k=7n+6$ (先從中取 $7n$ 個硬幣放在天秤上)

(1)情況一：天秤維持水平，只需秤量 4 步即可找出假幣。

(2)情況二：假幣在天秤上，同 $k=7n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f(7n+6)=f(5n)+1$ 。

綜合以上過程， $f(7n) = f(7n+1) = f(7n+2) = f(7n+3) = f(7n+4) = f(7n+5) = f(7n+6) = f(5n) + 1$ ($n \in \mathbb{N}, n > 1$)。

並整理出以下關係表格：

硬幣數	最少秤量步數	首數	首數÷7	說明
-----	--------	----	------	----

7~13	4	7×1	1	
14~20	5	7×2	2	$1 \times \frac{7}{5}$ 無條件進位得2
21~34	6	7×3	3	$2 \times \frac{7}{5}$ 無條件進位得3
35~48	7	7×5	5	$3 \times \frac{7}{5}$ 無條件進位得5
49~69	8	7×7	7	$5 \times \frac{7}{5}$ 無條件進位得7
70~97	9	7×10	10	$7 \times \frac{7}{5}$ 無條件進位得10
⋮	⋮	⋮	⋮	⋮

六、若天秤左臂長：右臂長 = $2 : b$ ($b \in \mathbb{N}$, $2 < b$, $(2, b) = 1$, $k \geq 2 + b$)，求各種情況下找出假幣的最少秤量步數為何？

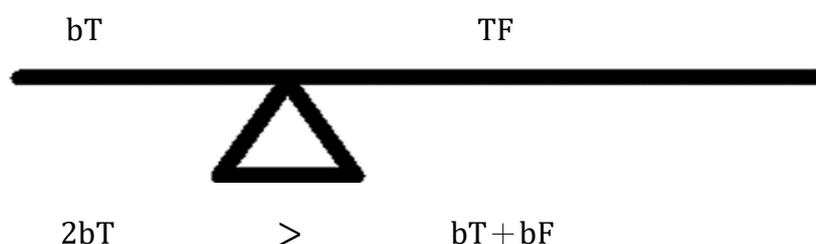
(一)首先，我們可以綜合目的四和五的研究過程和結果，推導出下列性質：

【性質 6】：設 k 為硬幣數 ($k \in \mathbb{N}$, $k \geq 2 + b$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 $2 : b$ ($b \in \mathbb{N}$, $2 < b$, $(2, b) = 1$) 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為： $f(b+2) = f(b+3) = \dots = f(2b+3) = \frac{b+3}{2}$ ， $f[(b+2)n] = f[(b+2)n+1] = \dots = f[(b+2)n+b+1] = f(bn) + 1$ ($n \in \mathbb{N}$, $n > 1$)。

【證明 6】：

1. $k = b + 2$

(1)情況一：天秤倒向左邊，只需秤量 2 步即可找出假幣。



(2)情況二：天秤倒向右邊，將左臂上的硬幣兩兩分組，依序和右臂上的 $2T$ 交換，由於 $(2, b) = 1$ ， b 為奇數，只需秤量 $1 + \frac{b-1}{2} + 1 = \frac{b+3}{2}$ 步即可找出假幣。

$$(b-1)T + F \qquad 2T$$



$$2bT - 2T + 2F < 2bT$$

小結：由上面的研究過程可知， $f(b + 2) = \frac{b+3}{2}$ 。

2.後面證明過程同證明 4 和 5。

(二) 接著，我們作一數列 $\langle r_n \rangle = r_1, r_2, \dots, r_n$ ，其中 $r_1 = 1$ ，且 $r_n =$

$$\lceil r_{n-1} \times \frac{b+2}{b} \rceil$$

，再將 $\langle r_n \rangle$ 中的每一項同乘以 $(b+2)$ ，得另一數列 $\langle v_n \rangle =$

v_1, v_2, \dots, v_n ，並整理出以下關係表格：

硬幣數	最少秤量步數	首數	首數 $\div (b+2)$	說明
$[v_1, v_2 - 1]$	$\frac{b+3}{2}$	v_1	r_1	
$[v_2, v_3 - 1]$	$\frac{b+3}{2} + 1$	v_2	r_2	$\lceil r_1 \times \frac{b+2}{b} \rceil = r_2$
$[v_3, v_4 - 1]$	$\frac{b+3}{2} + 2$	v_3	r_3	$\lceil r_2 \times \frac{b+2}{b} \rceil = r_3$
\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots
$[v_{n-1}, v_n - 1]$	$\frac{b+3}{2} + n - 2$	v_{n-1}	r_{n-1}	$\lceil r_{n-2} \times \frac{b+2}{b} \rceil = r_{n-1}$
$[v_n, v_{n+1} - 1]$	$\frac{b+3}{2} + n - 1$	v_n	r_n	$\lceil r_{n-1} \times \frac{b+2}{b} \rceil = r_n$

七、若天秤左臂長：右臂長 = $a : b$ ($a, b \in \mathbb{N}, 1 < a < b, (a, b) = 1, k \geq a + b$)，求各種情況下找出假幣的最少秤量步數為何？

(一) 首先，我們可以綜合目的一到六的研究過程和結果，推導出下列性質：

【性質 7】：設 k 為硬幣數 ($k \in \mathbb{N}, k \geq a + b$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 $a : b$ ($a, b \in \mathbb{N}, 1 < a < b, (a, b) = 1$) 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為：(1) 若 b 為奇數， $f(a + b) = f(a + b + 1) = \dots = f(2a + 2b - 1) = \frac{b+3}{2}$ ；(2) 若 b 為偶數， $f(a + b) = f(a + b + 1) = \dots = f(2a + 2b -$

$$1) = \frac{b+4}{2}, f[(a+b)n] = f[(a+b)n+1] = \dots = f[(a+b)n+a+b-1] \\ = f(bn) + 1 \quad (n \in \mathbf{N}, n > 1)。$$

【證明 7】：

1. $k = a + b$

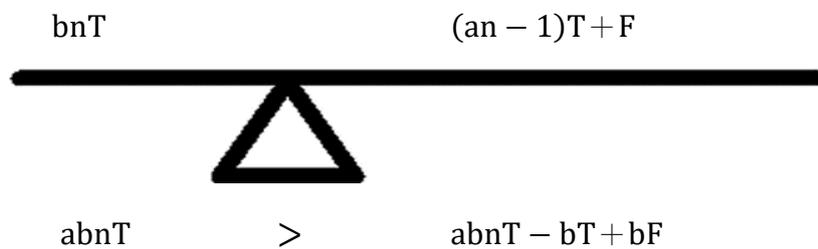
(1) 若 b 為奇數，證明過程同證明 6。

(2) 若 b 為偶數，由於兩兩分組，依序和右臂上的 $2T$ 交換，只需秤量

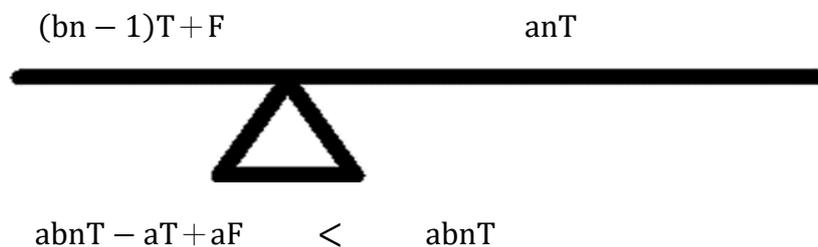
$$1 + \frac{b}{2} + 1 = \frac{b+4}{2} \text{ 步即可找出假幣。}$$

2. $k = (a+b)n$

(1) 情況一：天秤倒向左邊，只需秤量 $f(an) + 1$ 步即可找出假幣。



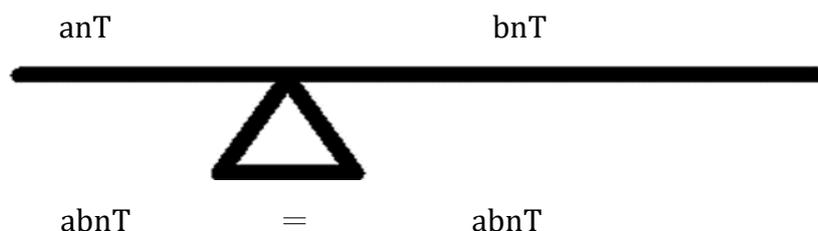
(2) 情況二：天秤倒向右邊，只需秤量 $f(bn) + 1$ 步即可找出假幣。



小結：由上面的研究過程可知， $f[(a+b)n] = f(bn) + 1$ 。

3. $k = (a+b)n + 1$ (先從中取 $an + bn$ 個硬幣放在天秤上)

(1) 情況一：天秤維持水平，只需秤量 1 步即可找出假幣。



(2) 情況二：假幣在天秤上，同 $k = (a+b)n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f[(a+b)n+1] = f(bn) + 1$ 。

4. $k = (a + b)n + 2$ (先從中取 $an + bn$ 個硬幣放在天秤上)

(1) 情況一：天秤維持水平，只需秤量 2 步即可找出假幣。

(2) 情況二：假幣在天秤上，同 $k = (a + b)n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f[(a + b)n + 2] = f(bn) + 1$ 。

5. $k = (a + b)n + (a + b - 1)$ (先從中取 $an + bn$ 個硬幣放在天秤上)

(1) 情況一：天秤維持水平

i. 若 $a + b - 1 \equiv 0 \pmod{4}$ ，將剩下的硬幣每次抽取 4 個兩兩分組與左臂上的

硬幣交換，所需的步數為 $\frac{a+b-1}{4} + 1 = \frac{a+b+3}{4}$ ，但是 $f(a + b) =$

$$\frac{2b+8}{4} > \frac{a+b+3}{4} \text{ 或 } f(a + b) = \frac{2b+6}{4} > \frac{a+b+3}{4}。$$

ii. 若 $a + b - 1 \equiv 1 \pmod{4}$ ，所需的步數為 $\frac{a+b-2}{4} + 1 = \frac{a+b+2}{4}$ ，但是

$$f(a + b) = \frac{2b+8}{4} > \frac{a+b+2}{4} \text{ 或 } f(a + b) = \frac{2b+6}{4} > \frac{a+b+2}{4}。$$

iii. 若 $a + b - 1 \equiv 2 \pmod{4}$ ，所需的步數為 $\frac{a+b-3}{4} + 1 = \frac{a+b+1}{4}$ ，但是

$$f(a + b) = \frac{2b+8}{4} > \frac{a+b+1}{4} \text{ 或 } f(a + b) = \frac{2b+6}{4} > \frac{a+b+1}{4}。$$

iv. 若 $a + b - 1 \equiv 3 \pmod{4}$ ，所需的步數為 $\frac{a+b-4}{4} + 1 = \frac{a+b}{4}$ ，但是

$$f(a + b) = \frac{2b+8}{4} > \frac{a+b}{4} \text{ 或 } f(a + b) = \frac{2b+6}{4} > \frac{a+b}{4}。$$

由上可知，無論任何情況，所需的步數不會大於 $f(bn) + 1$ 。

(2) 情況二：假幣在天秤上，同 $k = (a + b)n$ 的情況。

小結：由上面的研究過程可知， $f[(a + b)n + (a + b - 1)] = f(bn) + 1$ 。

綜合以上過程， $f[(a + b)n] = f[(a + b)n + 1] = \dots = f[(a + b)n + a + b - 1] = f(bn) + 1$ ($n \in \mathbb{N}$, $n > 1$)。

(二) 接著，我們作一數列 $\langle r_n \rangle = r_1, r_2, \dots, r_n$ ，其中 $r_1 = 1$ ，且 $r_n =$

$[r_{n-1} \times \frac{a+b}{b}]$ ，再將 $\langle r_n \rangle$ 中的每一項同乘以 $(a + b)$ ，得另一數列 $\langle v_n \rangle =$

v_1, v_2, \dots, v_n ，並整理出以下關係表格：

硬幣數	最少秤量步數		首數	首數 $\div (a + b)$	說明
	b 為奇數	b 為偶數			

$[v_1, v_2 - 1]$	$\frac{b+3}{2}$	$\frac{b+4}{2}$	v_1	r_1	
$[v_2, v_3 - 1]$	$\frac{b+3}{2} + 1$	$\frac{b+4}{2} + 1$	v_2	r_2	$[r_1 \times \frac{a+b}{b}] = r_2$
$[v_3, v_4 - 1]$	$\frac{b+3}{2} + 2$	$\frac{b+4}{2} + 2$	v_3	r_3	$[r_2 \times \frac{a+b}{b}] = r_3$
\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots	\vdots
$[v_{n-1}, v_n - 1]$	$\frac{b+3}{2} + n - 2$	$\frac{b+4}{2} + n - 2$	v_{n-1}	r_{n-1}	$[r_{n-2} \times \frac{a+b}{b}] = r_{n-1}$
$[v_n, v_{n+1} - 1]$	$\frac{b+3}{2} + n - 1$	$\frac{b+4}{2} + n - 1$	v_n	r_n	$[r_{n-1} \times \frac{a+b}{b}] = r_n$

肆、研究結果

【性質 1】：設 k 為硬幣數 ($k \in \mathbb{N}, k \geq 3$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 $1:2$ 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為： $f(3) = f(4) = f(5) = 2$ ， $f(3n) = f(3n+1) = f(3n+2) = f(2n) + 1$ ($n \in \mathbb{N}, n > 1$)。

【性質 2】：設 k 為硬幣數 ($k \in \mathbb{N}, k \geq 4$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 $1:3$ 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為： $f(4) = f(5) = f(6) = f(7) = 3$ ， $f(4n) = f(4n+1) = f(4n+2) = f(4n+3) = f(3n) + 1$ ($n \in \mathbb{N}, n > 1$)。

【性質 3】：設 k 為硬幣數 ($k \in \mathbb{N}, k \geq 1+b$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 $1:b$ ($b \in \mathbb{N}, 1 < b$) 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為： $f(b+1) = f(b+2) = \dots = f(2b+1) = b$ ， $f[(b+1)n] = f[(b+1)n+1] = \dots = f[(b+1)n+b] = f(bn) + 1$ ($n \in \mathbb{N}, n > 1$)。

【性質 4】：設 k 為硬幣數 ($k \in \mathbb{N}, k \geq 5$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 $2:3$ 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為： $f(5) = f(6) = f(7) = f(8) = f(9) = 3$ ， $f(5n) = f(5n+1) = f(5n+2) = f(5n+3) = f(5n+4) = f(3n) + 1$ ($n \in \mathbb{N}, n > 1$)。

【性質 5】：設 k 為硬幣數 ($k \in \mathbb{N}, k \geq 7$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 $2:5$ 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為： $f(7) = f(8) = f(9) = f(10) = f(11) = f(12) = f(13) = 4$ ， $f(7n) = f(7n+1) = f(7n+2) = f(7n+3) = f(7n+4) = f(7n+5) = f(7n+6) = f(5n) + 1$ ($n \in \mathbb{N}, n > 1$)。

【性質 6】：設 k 為硬幣數($k \in \mathbb{N}$, $k \geq 2 + b$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 $2 : b$ ($b \in \mathbb{N}$, $2 < b$, $(2, b) = 1$) 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為： $f(b+2) = f(b+3) = \dots = f(2b+3) = \frac{b+3}{2}$ ， $f[(b+2)n] = f[(b+2)n+1] = \dots = f[(b+2)n+b+1] = f(bn) + 1$ ($n \in \mathbb{N}$, $n > 1$)。

【性質 7】：設 k 為硬幣數($k \in \mathbb{N}$, $k \geq a + bb$)， $f(k)$ 為 k 個硬幣在二臂長為 $a : b$ ($a, b \in \mathbb{N}$, $1 < a < b$, $(a, b) = 1$) 的天秤中找出假幣之最少秤量步數，其公式為：(1)若 b 為奇數， $f(a+b) = f(a+b+1) = \dots = f(2a+2b-1) = b+3$ ；(2)若 b 為偶數， $f(a+b) = f(a+b+1) = \dots = f(2a+2b-1) = b+4$ ， $f(a+bn) = f(a+bn+1) = \dots = f(a+bn+a+b-1) = f(bn) + 1$ ($n \in \mathbb{N}$, $n > 1$)。

伍、討論

我們已經成功推導出使用一個左臂和右臂長度比例不同的天秤，在一個重量較輕的假幣與不同數量的真幣中，以最少秤量步數找出假幣的方法並證明。將來還可以繼續增加假幣個數，進行更深入地研究與探討。

陸、結論

我們剛開始研究「奇怪天秤」的原始題目時，左右臂長比例為 $1 : 2$ 。接著，我們就延伸並改變左右臂長比例為 $1 : 3$ ，並推導出 $1 : b$ 的公式解。再來，我們又延伸並改變左右臂長比例為 $2 : 3$ 和 $2 : 5$ ，並推導出 $2 : b$ 的公式解。研究過程中，不僅僅是靠單純數學計算，還要利用我們發現的「神奇交換法」進行左右真假幣的交換，用以找出最少秤量步數。最後，我們終於推導出 $a : b$ 的公式解，並順利地完成這份科展報告。

柒、參考資料及其他

- 一、游森棚(2022)·森棚教官的數學題-奇怪天秤·科學研習雙月刊，60(5)。
- 二、文耀光(2007)·假幣問題及其解法·數學傳播，31(4)。
- 三、國立彰化高級中學(2022)·圖窮幣現·第 47 屆全國中小學科展。