

中華民國第四十七屆中小學科學展覽會
作品說明書

高中組 數學科

040401

你倒沒？還是我倒楣

學校名稱：桃園縣私立新興高級中學

作者： 高二 林思萍 高二 簡偉任 高二 呂家勳 高二 陳元豪	指導老師： 賴申洲 彭富榮
---	---------------------

關鍵詞：重心 疊疊樂 不等式

壹、 摘要

以生活中的小遊戲—疊疊樂為出發點，來討論在不同的情況下，積木所能堆疊的最大數目。有就是說，當我們將這些積木做水平移動時，在移動間距與堆疊個數間是否存在某些關係？以及，當我們將這些積木以固定頂點為軸，來做旋轉時，這些旋轉的角度與堆疊的個數又存在些什麼關係？甚至推廣到，面對不同的對稱幾何圖形以及質心位置非固定時(如：質心位於 $\frac{1}{3}$ 處時)，其關係又為何？

貳、 研究動機

在孩時的記憶中，我們玩積木堆疊的遊戲，常常是在挑戰堆疊積木的最高點，然而每當達到另一個高峰時，這份雀躍心情，就是這個遊戲所得到的最大成就，這似乎永遠是這項遊戲不變的本質。進入高中之後，在教科書中得到有關質心的觀念，讓我們知道，小遊戲也有大學問。且對於質心的定義：「一個對稱且質量分布均勻的系統，它的質心就是它的幾何中心。」以及質心的觀念：「一個物體，若同時受到幾個力的作用，其受力效果是由這幾個力共同產生。」使我們對積木的堆疊是否會有極限，產生了疑問！如果有？那應該是多少？影響的因素又是什麼？而這些因素之間是否存在著某種關連性！因為一份好奇心，讓我們對這個議題進行探討。

參、 研究目的

一、水平移動：

- (一)以長方形積木進行水平堆疊，逐步探討每增加一塊積木時，該塊積木所能夠允許的最大間距。
- (二)以長方形積木進行水平移動時，在固定間距的情形下，積木堆疊的最大數目為何。
- (三)探討某些積木，即便該積木符合對稱幾何圖形，在重心位置可能有變的情況之下，我們所能夠允許的最大間距。(如：正三角形的重心在高的 $1/2$ 位置上)
- (四)探討某些積木，即便該積木符合對稱幾何圖形，在重心位置可能有變且固定間距的情況之下，我們所能夠允許的最大數目。

二、定點旋轉：

- (一)以正方形積木的一個頂點為支點(軸)進行旋轉，每增加一塊積木時，所能夠允許的最大角度。

(二)以正方形積木的一個頂點為支點(軸)進行旋轉，當我們固定旋轉角度時，所能夠允許的最大堆疊量。

(三)探討某些積木，即便該積木符合對稱幾何圖形，在重心位置可能有變的情況之下，旋轉角度與積木個數之間的關係。

(四)探討以正多邊形固定一頂點為支點進行旋轉時，當我們固定旋轉角度時，所能夠允許的最大堆疊量。

肆、 研究器材、設備

一、紙、筆

二、個人電腦

三、Microsoft Word 軟體

四、Photomath 2 軟體

五、C#程式軟體

伍、 研究過程與方法

名詞說明：

(一)【質心】

一物體的質量可視為集中在一點，我們稱此點為質心，且此點的運動可代表整個物體的運動。一物體的總質量 $m = m_1 + m_2 + \dots + m_n$ ，其中 m_i 為此物體組成的小系統質量；且 x_i 為各系統至某一支點距離，則質心的位置被定義成：

$$X = \frac{m_1 \times x_1 + m_2 \times x_2 + \dots + m_n \times x_n}{m_1 + m_2 + \dots + m_n}$$

。因質心可代表此整個物體，故以質心做為分析整體

運動狀況的代表。

(二)【不倒塌的原則】

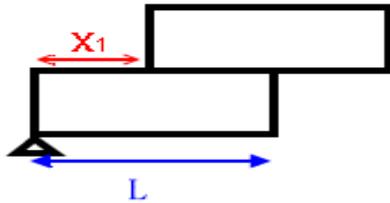
這裡所謂不倒塌的原則為每一次增加一個積木之後，整個物體依然呈現平衡的狀態而不倒塌。不論從那一層的積木來看，其上方所有積木的質心位置不能超過該層的邊界，否則在力矩不平衡的狀況下(順時針力矩大於逆時針力矩)，就會倒塌。關於力矩的計算式，我們從課本上得知為力矩=力臂 × 作用力，而力臂必需垂直於作用力。

一、水平移動的討論

有關水平移動這部分的討論，我們探討的主軸是放在質心的水平移動，因此是否會倒塌，也只要評估一個維度(dimension)的變化，不需要從每一個部分來分析。

(一)以長方形積木進行水平堆疊，逐步探討每增加一塊積木時，該塊積木所能夠允許的最大間距。我們首先以長方形積木進行堆疊，每一次的堆疊，皆朝同一方向水平移動，且每一塊堆疊上去的水平平移量，必須是可容許平移的最大值（恰不造成積木的倒塌），則堆疊的積木數目和間距有何關係？我們利用質心的概念及不倒塌的原則，分別逐一增加積木來觀察規則：

情況一：當堆疊第一塊積木時，其最大間距 X_1 為何？



(圖 1)



(圖 1-1)

依據質心公式，我們得到：

$$m \left(X_1 + \frac{L}{2} \right) \leq m L$$

$$\Rightarrow X_1 \leq \frac{L}{2} \quad \text{-----(式1)}$$

情況二：當堆疊第二塊積木時，第二塊積木所能夠允許的最大間距 X_2 為何？

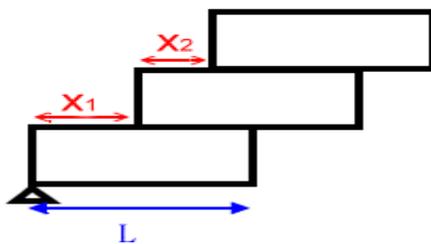
以情況一的結果為前提下，我們堆疊第二塊積木。在此分為兩種情況討論：

討論 1：向上堆疊一塊積木(圖 2)

$$m(X_1 + X_2 + \frac{L}{2}) + m(X_1 + \frac{L}{2}) \leq 2mL$$

$$\Rightarrow X_1 + X_2 + \frac{L}{2} + X_1 + \frac{L}{2} \leq 2L$$

$$\Rightarrow 2X_1 + X_2 \leq L \quad \text{-----(式1')}$$



(圖 2)

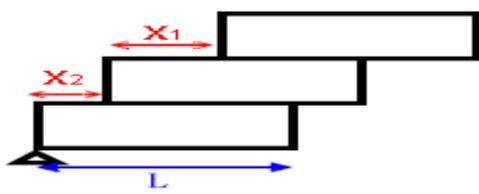


(圖 2-1)

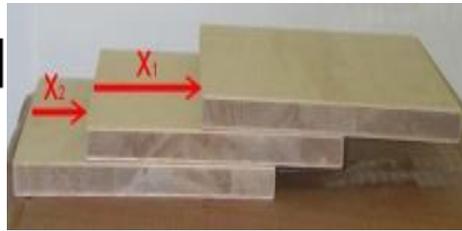
$$\begin{cases} 2X_1 + X_2 \leq L & \text{-----(式1')} \\ X_1 \leq \frac{L}{2} & \text{-----(式1)} \end{cases}$$

$$\begin{aligned} & (\text{式 } 1') - 2 \times (\text{式 } 1) \\ \Rightarrow X_2 & \leq 0 \text{-----} (\text{式 } 2'') \end{aligned}$$

討論 2：向下堆疊一塊積木(圖 3)。



(圖 3)



(圖 3-1)

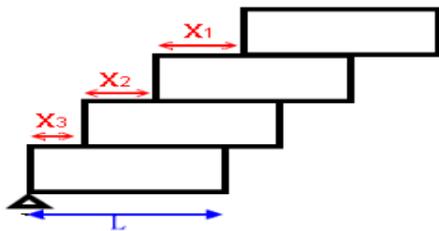
$$\begin{aligned} m \left(X_1 + X_2 + \frac{L}{2} \right) + m \left(X_2 + \frac{L}{2} \right) & \leq 2mL \\ \Rightarrow X_1 + 2X_2 & \leq L \text{-----} (\text{式 } 2') \end{aligned}$$

$$\begin{cases} X_1 + 2X_2 \leq L & \text{-----} (\text{式 } 2') \\ X_1 \leq \frac{L}{2} & \text{-----} (\text{式 } 1) \end{cases}$$

$$\begin{aligned} & (\text{式 } 2') - (\text{式 } 1) \\ \Rightarrow X_2 & \leq \frac{L}{4} \text{-----} (\text{式 } 2) \end{aligned}$$

由上述的式子中，當向上堆疊時，只能堆疊一個積木，如果加上第二個積木之後，水平位移就不行有任何移動，否則就會倒塌。如此一來，向上增加積木就沒有討論的空間。因此後面的討論將全部以向下堆疊的方式來探討間距的規則。

情況三：當堆疊第三塊積木時，第三塊積木所能夠允許的最大間距 X_3 為何？



(圖 4)



(圖 4-1)

$$\begin{aligned} m \left(X_1 + X_2 + X_3 + \frac{L}{2} \right) + m \left(X_2 + X_3 + \frac{L}{2} \right) + m \left(X_3 + \frac{L}{2} \right) & \leq 3mL \\ \Rightarrow X_1 + 2X_2 + 3X_3 & \leq \frac{L}{2} \text{-----} (\text{式 } 3') \end{aligned}$$

$$\begin{cases} X_1 + 2X_2 + 3X_3 \leq \frac{3L}{2} & \text{----- (式3')} \\ X_2 \leq \frac{L}{4} & \text{----- (式2)} \\ X_1 \leq \frac{L}{2} & \text{----- (式1)} \end{cases}$$

(式3') - 2 × (式2) - (式1)

$$\Rightarrow 3X_3 \leq \frac{L}{2}$$

$$\Rightarrow X_3 \leq \frac{L}{6} \quad \text{----- (式3)}$$

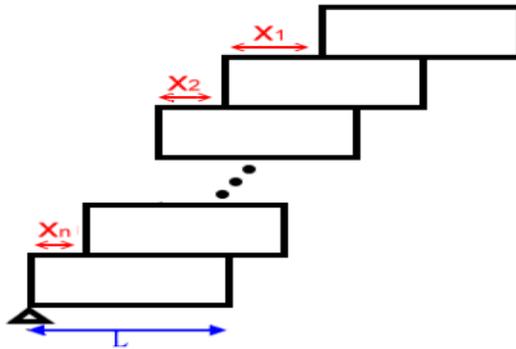
由以上三個的情況證明，我們大膽的假設，當積木的堆疊數為 n 個時，此時的最大間距為 $\frac{L}{2n}$ ，如下表(1)所示：

堆疊數	1	2	3	n
長度	$\frac{L}{2}$	$\frac{L}{4}$	$\frac{L}{6}$	$\frac{L}{2n}$

(表 1)

【推論】當積木的堆疊數為 n 個時，此時的最大間距為 $X_n = \frac{L}{2n}$ 。

證明：



(圖 5)

$$m(X_1 + X_2 + \dots + X_n + \frac{L}{2}) + m(X_2 + X_3 + \dots + X_n + \frac{L}{2}) + \dots + m(X_n + \frac{L}{2}) \leq nmL$$

$$\Rightarrow nX_n + (n-1)X_{n-1} + \dots + 3X_3 + 2X_2 + X_1 + \frac{nL}{2} \leq nL$$

$$\Rightarrow nX_n + (n-1)X_{n-1} + \dots + 3X_3 + 2X_2 + X_1 \leq \frac{nL}{2} \quad \text{----- (式n')}$$

$$\begin{cases} nX_n + (n-1)X_{n-1} + \dots + 3X_3 + 2X_2 + X_1 \leq \frac{nL}{2} & \text{----- (式 n')} \\ X_n - 1 \leq \frac{L}{2(n-1)} & \text{----- (式 n-1)} \\ \vdots \\ X_2 \leq \frac{L}{4} & \text{----- (式 2)} \\ X_1 \leq \frac{L}{2} \end{cases}$$

$$(\text{式 n}') - (n-1) \times (\text{式 n-1}) - \dots - 2 \times (\text{式 2}) - (\text{式 1})$$

$$\Rightarrow nX_n \leq \frac{nL}{2} - \frac{(n-1)L}{2}$$

$$\Rightarrow X_n \leq \frac{L}{2n} \quad \text{----- (式 n)}$$

故得証

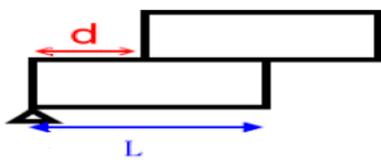
由這項證明，我們可以得到以下定理：

[定理 1]：當我們以長方形積木從下方進行水平堆疊時，若積木的長度為 L ，且每一塊積木的平移量為 $X_1, X_2, X_3, \dots, X_n$ ，則第 n 塊積木所能夠允許的最大間距為 $X_n \leq \frac{L}{2n}$ 。

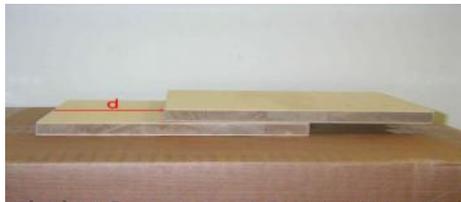
(二)、以長方形積木進行水平移動時，在固定間距的情形下，積木堆疊的最大數目為何？

利用每一塊積木的平移量都是固定的的情況下（即 $X_1 = X_2 = \dots = X_n = d$ ），來觀察討論堆疊塊數的最大值：

情況一：間距 $d = \frac{L}{2}$ 時，其最大堆疊數為何？



(圖 6)



(圖 6-1)

$$(1) \text{順力矩} = m\left(\frac{L}{2} + \frac{L}{2}\right) = mL$$

$$\text{逆力矩} = mL$$

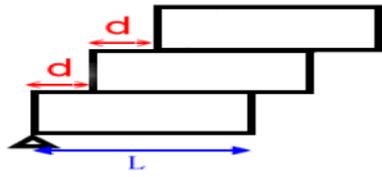
$$\Rightarrow \text{順力矩} = \text{逆力矩} \text{---堆疊 1 塊}$$

$$(2) \text{順力矩} = m\left(\frac{L}{2} + \frac{L}{2} + \frac{L}{2}\right) + m\left(\frac{L}{2} + \frac{L}{2}\right) = \frac{5}{2}mL$$

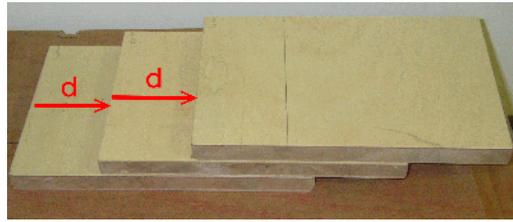
$$\text{逆力矩} = 2mL$$

$$\Rightarrow \text{順力矩} > \text{逆力矩} \text{---(倒塌)}$$

情況二：間距 $d = \frac{L}{3}$ 時，其最大堆疊數為何？



(圖 7)



(圖 7-1)

(1) 順力矩 = $m(\frac{L}{3} + \frac{L}{2}) = \frac{5}{6}mL$

逆力矩 = mL

⇒ 順力矩 < 逆力矩 --- 堆疊 1 塊

(2) 順力矩 = $m(\frac{L}{3} + \frac{L}{3} + \frac{L}{2}) + m(\frac{L}{3} + \frac{L}{2}) = 2mL$

逆力矩 = $2mL$

⇒ 順力矩 = 逆力矩 --- 堆疊 2 塊

(3) 順力矩 = $m(\frac{L}{3} + \frac{L}{3} + \frac{L}{3} + \frac{L}{2}) + m(\frac{L}{3} + \frac{L}{3} + \frac{L}{2}) + m(\frac{L}{3} + \frac{L}{2}) = \frac{7}{2}mL$

⇒ 逆力矩 = $3mL$

⇒ 順力矩 > 逆力矩 --- (倒榻)

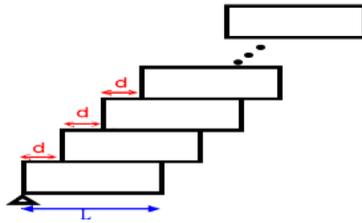
我們將上述二個情況，整理如下(表 2)，並大膽的假設當間距為 $\frac{L}{n}$ ，則堆疊的個數為 $n-1$ 。

堆疊塊數 \ 間距	1			2			3			4			最大堆疊個數	
	順時針力矩	逆時針力矩	是否倒塌	順時針力矩	逆時針力矩	是否倒塌	順時針力矩	逆時針力矩	是否倒塌	順時針力矩	逆時針力矩	是否倒塌		
$\frac{1}{2}L$	mL	mL	否	$\frac{5}{2}mL$	$2mL$	是	$\frac{9}{2}mL$	$3mL$	是	$\frac{14}{2}mL$	$4mL$	是	...	1
$\frac{1}{3}L$	$\frac{5}{6}mL$	mL	否	$2mL$	$2mL$	否	$\frac{7}{2}mL$	$3mL$	是	$\frac{16}{3}mL$	$4mL$	是		2
$\frac{1}{4}L$	$\frac{3}{4}mL$	mL	否	$\frac{7}{4}mL$	$2mL$	否	$3mL$	$3mL$	否	$\frac{9}{2}mL$	$4mL$	是		3
...														
$\frac{1}{n}L$	$(\frac{1}{n} + \frac{1}{2})mL$	mL	否	$(\frac{3}{n} + 1)mL$	$2mL$	否	$(\frac{6}{n} + \frac{3}{2})mL$	$3mL$	否	$(\frac{10}{n} + 2)mL$	$4mL$	否	(n-1)	

(表 2)

【推論】當積木的堆疊間距固定為 $\frac{L}{n}$ 時，則堆疊的最大個數為 $n-1$ 。

證明：



(圖 8)

假設我們固定的間距為 d ，且最多可以堆疊 p 塊積木，則：

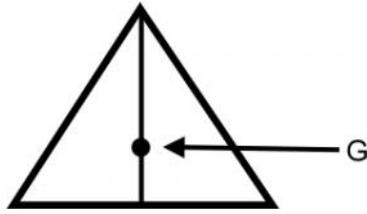
$$\begin{aligned} & (d + \frac{L}{2})m + (2d + \frac{L}{2})m + (3d + \frac{L}{2})m + \dots + (pd + \frac{L}{2})m \leq mpL \\ \Rightarrow & (d + \frac{L}{2}) + (2d + \frac{L}{2}) + (3d + \frac{L}{2}) + \dots + (pd + \frac{L}{2}) \leq pL \\ \Rightarrow & (d + 2d + 3d + 4d + \dots + pd) + \underbrace{(\frac{L}{2} + \frac{L}{2} + \frac{L}{2} + \dots + \frac{L}{2})}_p \leq pL \\ \Rightarrow & \frac{p(p+1)d}{2} + \frac{pL}{2} \leq pL \\ \Rightarrow & (p+1)d \leq L \\ \Rightarrow & p \leq \frac{L}{d} - 1 \end{aligned}$$

當 $d = \frac{L}{n}$ 時，代入上述的不等式時得到 $p \leq n-1$ ，故得證

由這項證明，我們可以得到以下定理：

[定理 2]：當長方形積木從下方進行水平堆疊時，若積木的長度為 L ，且每一塊積木的平移間距固定為 d ，當最大堆疊數目為 p 時，則關係式為 $p \leq \frac{L}{d} - 1$ 。又當平移間距固定為 $\frac{L}{n}$ 時，則最大堆疊數目為 $n-1$ 。

(三)、探討某些積木，即便該積木符合對稱幾何圖形，在重心位置可能有變的情況之下，我們所能夠允許的最大間距。(如：正三角形的重心在高的 1：2 位置上)

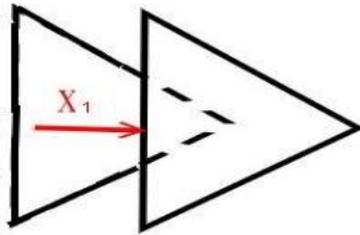


(圖 9)

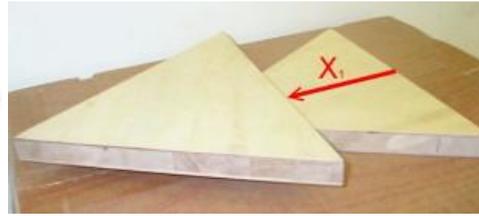
已知正三角形的高為 R ，邊長為 L ，其重心 G 位正三角形的高上且距離底邊 $\frac{R}{3}$ 的地方。由於正三角形的重心並不位於高的中點，因此堆疊的方式分別以支點在底邊和支點在頂點的兩種型態討論之。

討論 1：當支點在三角形的底邊時

情況一：當堆疊第一塊積木時，其最大間距 X_1 為何？



(圖 10)



(圖 10-1)

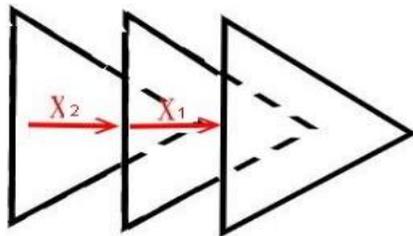
則 X_1 最大的長度為：

$$\Rightarrow m\left(X_1 + \frac{R}{3}\right) \leq mR$$

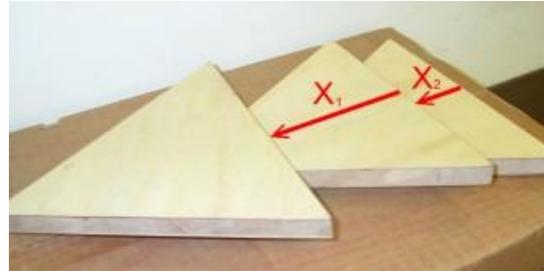
$$\Rightarrow X_1 + \frac{R}{3} \leq R$$

$$\Rightarrow X_1 \leq \frac{2R}{3} \quad \text{----- (式1)}$$

情況二：當堆疊第二塊積木時，第二塊積木所能夠允許的最大間距 X_2 為何？



(圖 11)



(圖 11-1)

則 X_2 最大的長度為：

$$\begin{aligned} &\Rightarrow m(X_2 + X_1 + \frac{R}{3}) + m(X_2 + \frac{R}{3}) \leq 2mR \\ &\Rightarrow X_2 + X_1 + \frac{R}{3} + X_2 + \frac{R}{3} \leq 2R \\ &\Rightarrow X_1 + 2X_2 \leq \frac{4}{3}R \quad \text{-----(式2')} \end{aligned}$$

$$\begin{cases} X_1 + 2X_2 \leq \frac{4R}{3} & \text{-----(式2')} \\ X_1 \leq \frac{2R}{3} & \text{-----(式1)} \end{cases}$$

(式2') - (式1)

$$\Rightarrow X_2 \leq \frac{R}{3} \quad \text{-----(式2)}$$

將上述二個情況，整理如下(表 3)，並大膽的假設當當支點在正三角形的底邊時，若每一次堆疊上去的積木其間距必須是最大值時，則 $X_n = \frac{2R}{3n}$ 。

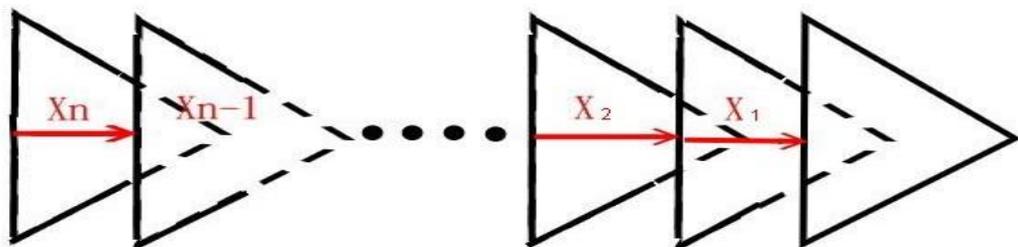
堆疊個數	1	2	3	4	n
最大長度 (以高為單位)	$\frac{2}{3}R$	$\frac{R}{3}$	$\frac{2R}{9}$	$\frac{R}{6}$	$\frac{2R}{3n}$
最大長度 (以邊長為單位)	$\frac{\sqrt{3}}{3}L$	$\frac{\sqrt{3}}{6}L$	$\frac{\sqrt{3}}{9}L$	$\frac{\sqrt{3}}{12}L$	$\frac{\sqrt{3}}{3n}L$

(表 3)

【推論】當支點在正三角形的底邊時，若每一次堆疊上去的積木其間距必須是最大值時，

$$\text{則 } X_n = \frac{2R}{3n} \text{。}$$

證明：



(圖 12)

推導當 n 塊堆疊時的證明：

$$m(X_n + X_{n-1} + \dots + X_2 + X_1 + \frac{R}{3}) + m(X_n + X_{n-1} + \dots + X_2 + \frac{R}{3}) + \dots + m(X_n + \frac{R}{3}) \leq nmR$$

$$\Rightarrow nX_n + (n-1)X_{n-1} + \dots + 2X_2 + X_1 \leq \frac{2n}{3}R \quad \text{----- (式n')}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} nX_n + (n-1)X_{n-1} + \dots + 2X_2 + X_1 \leq \frac{2n}{3}R \quad \text{----- (式n')} \\ X_{n-1} \leq \frac{2}{3n-3}R \quad \text{----- (式n-1)} \\ \vdots \\ X_2 \leq \frac{1}{3}R \quad \text{----- (式2)} \\ X_1 \leq \frac{2}{3}R \quad \text{----- (式1)} \end{array} \right.$$

$$\left\{ \begin{array}{l} X_{n-1} \leq \frac{2}{3n-3}R \quad \text{----- (式n-1)} \\ \vdots \\ X_2 \leq \frac{1}{3}R \quad \text{----- (式2)} \\ X_1 \leq \frac{2}{3}R \quad \text{----- (式1)} \end{array} \right.$$

$$X_2 \leq \frac{1}{3}R \quad \text{----- (式2)}$$

$$X_1 \leq \frac{2}{3}R \quad \text{----- (式1)}$$

$$(\text{式n}') - (n-1) \times (\text{式n-1}) - \dots - 2 \times (\text{式2}) - (\text{式1})$$

$$\Rightarrow nX_n = \frac{2}{3}R \Rightarrow X_n = \frac{2R}{3n} \quad \text{----- (式n)}$$

故得證

由這項證明，我們可以得到以下定理：

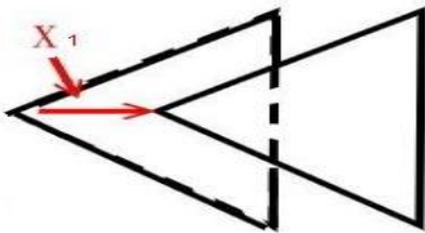
[定理 3]：當我們以正三角形積木從下方進行水平堆疊時，且當支點在正三角形的底

邊時，若每一次堆疊上去的積木其間距必須是最大值時，則 $X_n = \frac{2R}{3n}$ ，其中 X_n

表堆疊第 n 個的間距。

討論 2：當支點在三角形的頂點時

情況一：當堆疊第一塊積木時，其最大間距 X_1 為何？



(圖 13)



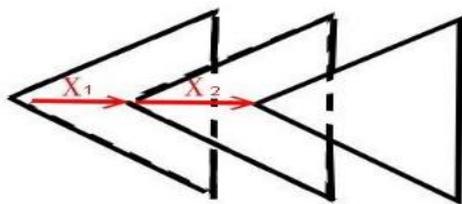
(圖 13-1)

$$m(X_1 + \frac{2}{3}R) \leq mR$$

$$\Rightarrow X_1 + \frac{2}{3}R \leq R$$

$$\Rightarrow X_1 \leq \frac{1}{3}R \quad \text{----- (式1)}$$

情況二：當堆疊第二塊積木時，第二塊積木所能夠允許的最大間距 X_2 為何？



(圖 14)



(圖 14-1)

$$m(X_1 + X_2 + \frac{2}{3}R) + m(X_2 + \frac{2}{3}R) \leq 2mR$$

$$\Rightarrow X_1 + 2X_2 \leq \frac{2}{3}R \quad \text{----- (式 2')}$$

$$\begin{cases} X_1 + 2X_2 \leq \frac{2}{3}R & \text{----- (式 2')} \\ X_1 \leq \frac{1}{3}R & \text{----- (式 1)} \end{cases}$$

$$\text{(式 2')} - \text{(式 1)}$$

$$\Rightarrow 2X_2 \leq \frac{1}{3}R$$

$$\Rightarrow X_2 \leq \frac{1}{6}R \quad \text{----- (式 2)}$$

我們將上述二個情況，整理如下(表 4)，並大膽的假設當我們以正三角形積木從下方進行水平堆疊時，且當支點在正三角形的頂點時，若第 n 塊間距為 X_n ，則 $X_n = \frac{R}{3n}$ 。

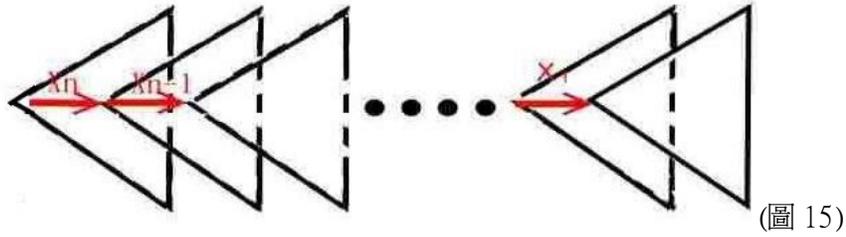
堆疊個數	1	2	3	4	N
最大長度 (以高為單位)	$\frac{1}{3}R$	$\frac{R}{6}$	$\frac{R}{9}$	$\frac{R}{12}$	$\frac{R}{3n}$
最大長度 (以邊長為單位)	$\frac{\sqrt{3}}{6}L$	$\frac{\sqrt{3}}{12}L$	$\frac{\sqrt{3}}{18}L$	$\frac{\sqrt{3}}{24}L$	$\frac{\sqrt{3}}{6n}L$

(表 4)

【推論】當我們以正三角形積木從下方進行水平堆疊時，且當支點在正三角形的頂點時，

$$\text{若第 } n \text{ 塊間距為 } X_n \text{，則 } X_n = \frac{R}{3n} \text{。}$$

證明：



$$m(X_1 + X_2 + X_3 + \dots + X_n + \frac{2}{3}R) + m(X_2 + X_3 + \dots + X_n + \frac{2}{3}R) + m(X_n + \frac{2}{3}R) \leq nmR$$

$$\Rightarrow nX_n + (n-1)X_{n-1} + \dots + 3X_3 + 2X_2 + X_1 \leq \frac{nR}{3} \quad \text{-----(式 n')}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} nX_n + (n-1)X_{n-1} + \dots + 3X_3 + 2X_2 + X_1 \leq \frac{nR}{3} \quad \text{-----(式 n')} \\ \vdots \\ X_2 \leq \frac{1}{6}R \quad \text{-----(式 2)} \\ X_1 \leq \frac{1}{3}R \quad \text{-----(式 1)} \end{array} \right.$$

$$\text{(式 n')} - (n-1) \times \text{(式 n-1)} - \dots - 2 \times \text{(式 2)} - \text{(式 1)}$$

$$\Rightarrow nX_n \leq \frac{R}{3}$$

$$\Rightarrow X_n \leq \frac{R}{3n}$$

故得證

由這項證明，我們可以得到以下定理：

定理 4：當我們以正三角形積木從下方進行水平堆疊時，且當支點在正三角形的頂點時，若每一次堆疊上去的積木其間距必須是最大值時，則 $X_n = \frac{R}{3n}$ ，其中 X_n 表堆疊第 n 個的間距。

討論 3：當質心的位置將高分為 3：2

設某一對稱的積木，其對稱軸長度為 R ，當質心位置位於軸的位置為 3：2 時，也就是說支點到質心的距離：質心到端點的距離比為 3：2 時，此時質心的位置將在軸長的 $\frac{3}{5}R$ 。

情況一：當堆疊第一塊積木時，其最大間距 X_1 為何？

$$m\left(X_1 + \frac{3}{5}R\right) \leq mR$$

$$\Rightarrow X_1 \leq \frac{2}{5}R \quad \text{-----(式1)}$$

情況二：當堆疊第二塊積木時，第二塊積木所能夠允許的最大間距 X_2 為何？

$$m\left(X_1 + X_2 + \frac{3}{5}R\right) + m\left(X_2 + \frac{3}{5}R\right) \leq 2mR$$

$$\Rightarrow X_1 + X_2 + \frac{3}{5}R + X_2 + \frac{3}{5}R \leq 2R$$

$$\Rightarrow X_1 + 2X_2 \leq \frac{4}{5}R \quad \text{-----(式2')}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} X_1 + 2X_2 \leq \frac{4}{5}R \quad \text{-----(式2')} \\ X_1 \leq \frac{2}{5}R \quad \text{-----(式1)} \end{array} \right.$$

$$\left\{ \begin{array}{l} X_1 + 2X_2 \leq \frac{4}{5}R \quad \text{-----(式2')} \\ X_1 \leq \frac{2}{5}R \quad \text{-----(式1)} \end{array} \right.$$

(式2') - (式1)

$$\Rightarrow 2X_2 \leq \frac{2}{5}R$$

$$\Rightarrow X_2 \leq \frac{1}{5}R \quad \text{-----(式2)}$$

我們將上述二個情況，整理如下(表 5)，並大膽的假設當支點到質心的距離：

質心到端點的距離比為 3 : 2 時，若第 n 塊間距為 X_n ，則 $X_n = \frac{2R}{5n}$ 。

疊堆個數	1	2	3	4	n
距離	$\frac{2}{5}R$	$\frac{1}{5}R$	$\frac{2}{15}R$	$\frac{1}{10}R$	$\frac{2}{5n}R$

(表 5)

【推論】當支點到質心的距離：質心到端點的距離比為 3 : 2 時，若第 n 塊間距為 X_n ，

$$\text{則 } X_n = \frac{2R}{5n} \text{。}$$

證明：

$$m(X_n + X_{n-1} + \dots + X_2 + X_1 + \frac{3}{5}R) + m(X_n + X_{n-1} + \dots + X_2 + \frac{3}{5}R) + \dots + m(X_n + \frac{3}{5}R) \leq nmR$$

$$\Rightarrow nX_n + (n-1)X_{n-1} + \dots + 2X_2 + X_1 \leq \frac{2n}{5}R \quad \text{---(式n)}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} nX_n + (n-1)X_{n-1} + \dots + 2X_2 + X_1 \leq \frac{2n}{5}R \quad \text{---(式n)} \\ X_{n-1} \leq \frac{2}{5n-5}R \quad \text{---(式n-1)} \\ \vdots \\ X_2 \leq \frac{1}{5}R \quad \text{---(式2)} \\ X_1 \leq \frac{2}{5}R \quad \text{---(式1)} \end{array} \right.$$

$$\left\{ \begin{array}{l} X_{n-1} \leq \frac{2}{5n-5}R \quad \text{---(式n-1)} \\ \vdots \\ X_2 \leq \frac{1}{5}R \quad \text{---(式2)} \\ X_1 \leq \frac{2}{5}R \quad \text{---(式1)} \end{array} \right.$$

$$X_2 \leq \frac{1}{5}R \quad \text{---(式2)}$$

$$X_1 \leq \frac{2}{5}R \quad \text{---(式1)}$$

$$\text{(式 n')} - (n-1) \times \text{(式 n-1)} - \dots - 2 \times \text{(式 2)} - \text{(式 1)}$$

$$\Rightarrow nX_n = \frac{2R}{5}$$

$$\Rightarrow X_n = \frac{2R}{5n}$$

故得証

由這項證明，我們可以得到以下定理：

[定理 5]：當我們以對稱的積木從下方進行水平堆疊時，且當支點到質心的距離：質心到端點的距離比為 3：2 時，若第 n 塊間距為 X_n ，則 $X_n = \frac{2R}{5n}$ 。

討論 4：當質心的位置將對稱軸長分為 2：3

此時將堆疊的方向相反，即支點到質心的距離：質心到端點的距離比為 2：3。

情況一：當堆疊第一塊積木時，其最大間距 X_1 為何？

$$m(X_1 + \frac{2}{5}R) \leq mR$$

$$\Rightarrow X_1 \leq \frac{3}{5}R \quad \text{-----(式1)}$$

情況二：當堆疊第二塊積木時，第二塊積木所能夠允許的最大間距 X_2 為何？

$$\begin{aligned}
& m(X_1 + X_2 + \frac{2}{5}R) + m(X_2 + \frac{2}{5}R) \leq 2mR \\
\Rightarrow & X_1 + X_2 + \frac{2}{5}R + X_2 + \frac{2}{5}R \leq 2R \\
\Rightarrow & X_1 + 2X_2 \leq \frac{6}{5}R \quad \text{------(式2')} \\
& \begin{cases} X_1 + 2X_2 \leq \frac{6}{5}R & \text{------(式2')} \\ X_1 \leq \frac{3}{5}R & \text{------(式1)} \end{cases} \\
& \text{(式2')-(式1)} \\
\Rightarrow & 2X_2 \leq \frac{3}{5}R \\
\Rightarrow & X_2 \leq \frac{3}{10}R \quad \text{------(式2)}
\end{aligned}$$

我們將上述二個情況，整理如下(表 6)，並大膽的假設當我們以對稱的積木從下方進行水平堆疊時，且當支點到質心的距離：質心到端點的距離比為 2：3 時，若第 n 塊間距為 X_n ，則 $X_n = \frac{3R}{5n}$ 。

疊堆個數	1	2	3	4	N
距離	$\frac{3R}{5}$	$\frac{3R}{10}$	$\frac{1}{5}R$	$\frac{3}{20}R$	$\frac{3R}{5n}$

(表 6)

【推論】 當我們以對稱的積木從下方進行水平堆疊時，且當支點到質心的距離：質心到端點的距離比為 2：3 時，若第 n 塊間距為 X_n ，則 $X_n = \frac{3R}{5n}$ 。

證明：

$$\begin{aligned}
& m(X_n + X_{n-1} + \dots + X_2 + X_1 + \frac{2}{5}R) + m(X_n + X_{n-1} + \dots + X_2 + \frac{2}{5}R) + \dots + m(X_n + \frac{2}{5}R) \leq nmR \\
\Rightarrow & (X_n + X_{n-1} + \dots + X_2 + X_1 + \frac{2}{5}R) + (X_n + X_{n-1} + \dots + X_2 + \frac{2}{5}R) + \dots + (X_n + \frac{2}{5}R) \leq nR \\
\Rightarrow & nX_n + (n-1)X_{n-1} + \dots + 2X_2 + X_1 \leq \frac{3n}{5}R \quad \text{--(式n')}
\end{aligned}$$

$$\begin{cases} nX_n + (n-1)X_{n-1} + \dots + 2X_2 + X_1 \leq \frac{3n}{5}R & \text{--(式n')} \\ X_{n-1} \leq \frac{3}{5n-5}R & \text{--(式n-1)} \\ \vdots \\ X_2 \leq \frac{3}{10}R & \text{--(式2)} \\ X_1 \leq \frac{3}{5}R & \text{--(式1)} \end{cases}$$

$$(\text{式}n') - (n-1) \times (\text{式}n-1) - \dots - 3 \times (\text{式}3) - 2 \times (\text{式}2) - (\text{式}1)$$

$$\Rightarrow nX_n = \frac{3}{5}R$$

$$\Rightarrow X_n = \frac{3R}{5n} \text{-----} (\text{式}n)$$

故得證

由這項證明，我們可以得到以下定理：

[定理 6]：當我們以對稱的積木從下方進行水平堆疊時，且當支點到質心的距離：質心到

$$\text{端點的距離比為 } 2:3 \text{ 時，若第 } n \text{ 塊間距為 } X_n \text{，則 } X_n = \frac{3R}{5n} \text{。}$$

討論 5：當質心的位置將對稱軸分為 a:b

我們將上面的例子整理成如下的表格，並且大膽的猜測，若質心所在的位置將對稱軸的長度分為 a:b，此時的 a:b 為支點到質心的距離：質心到邊界的距離，所得到的堆

疊的規則應為 $\frac{bR}{n(a+b)}$ 。

質心比	1:2	2:1	3:2	2:3	a:b
個數	距離	距離	距離	距離	距離
1	$\frac{2}{3}R$	$\frac{1}{3}R$	$\frac{2}{5}R$	$\frac{3R}{5}$	$\frac{bR}{(a+b)}$
2	$\frac{R}{3}$	$\frac{R}{6}$	$\frac{2}{10}R$	$\frac{3R}{10}$	$\frac{bR}{2(a+b)}$
3	$\frac{2R}{9}$	$\frac{R}{9}$	$\frac{2}{15}R$	$\frac{3}{15}R$	$\frac{bR}{3(a+b)}$
:	:	:	:		:
N	$\frac{2R}{3n}$	$\frac{R}{3n}$	$\frac{2}{5n}R$	$\frac{3R}{5n}$	$\frac{bR}{n(a+b)}$

(表 7)

【推論】若質心所在的位置將高的長度分為 a:b，此時的 a:b 為支點到質心的距離：質

心到邊界的距離，所得到的堆疊的規則應為 $\frac{bR}{n(a+b)}$ 。

證明：

$$m(X_1 + X_2 + \dots + X_n + \frac{aR}{a+b}) + m(X_2 + X_3 + \dots + X_n + \frac{aR}{a+b}) + \dots + m(X_n + \frac{aR}{a+b}) \leq mn$$

$$\Rightarrow (X_1 + X_2 + \dots + X_n + \frac{aR}{a+b}) + (X_2 + X_3 + \dots + X_n + \frac{aR}{a+b}) + \dots + (X_n + \frac{aR}{a+b}) \leq n$$

$$\Rightarrow nX_n + (n-1)X_{n-1} + (n-2)X_{n-2} + \dots + 3X_3 + 2X_2 + X_1 \leq \frac{bRn}{a+b} \quad \text{----- (式 n')}$$

$$\left\{ \begin{array}{l} nX_n + (n-1)X_{n-1} + (n-2)X_{n-2} + \dots + 3X_3 + 2X_2 + X_1 \leq \frac{bRn}{a+b} \quad \text{----- (式 n')} \\ \vdots \\ X_2 \leq \frac{bR}{2(a+b)} \quad \text{----- (式 2)} \\ X_1 \leq \frac{bR}{a+b} \quad \text{----- (式 1)} \end{array} \right.$$

$$X_n \leq \frac{bR}{(a+b)n} \quad \text{故得證}$$

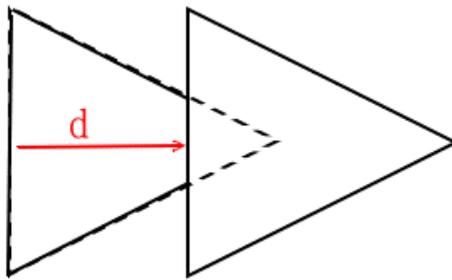
由這項證明，我們可以得到以下定理：

[定理 7]：當我們以正三角形積木從下方進行水平堆疊時，且當原點到質心的距離：質心到端點的距離比為 a : b 時，若第 n 塊間距為 X_n ，則 $X_n = \frac{bR}{(a+b)n}$ 。

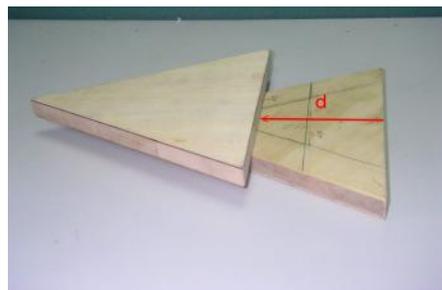
(四)、探討某些積木，即便該積木符合對稱幾何圖形，在重心位置可能有變且固定間距的情況之下，我們所能夠允許的最大數目。

討論 1：當支點在三角形的底邊時

情況一：當堆疊距離固定為 $d = \frac{2R}{3}$ 時，則最大堆疊數 X_1 為多少？



(圖 16)



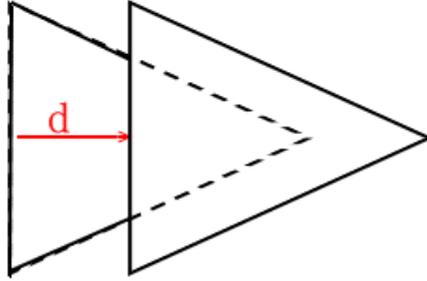
(圖 16-1)

$$m\left(\frac{2R}{3} + \frac{R}{3}\right)$$

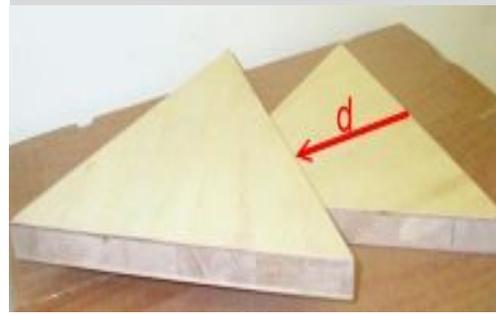
$$= mR$$

$$\Rightarrow X_1 \leq 1$$

情況二：當堆疊距離固定為 $d = \frac{R}{2}$ 時，則最大堆疊數 X_2 為多少？



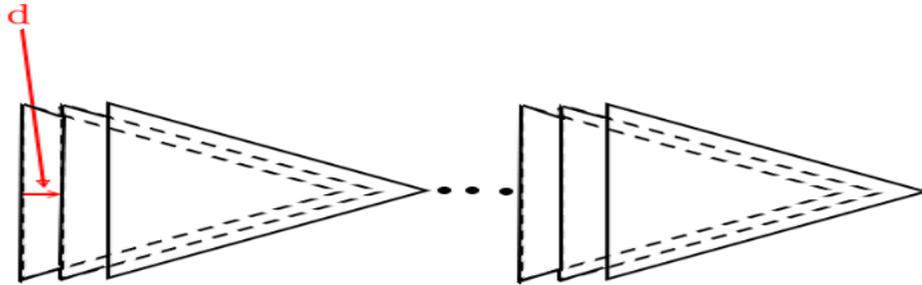
(圖 17)



(圖 17-1)

$$\begin{aligned}
 & (1) m\left(\frac{R}{2} + \frac{R}{3}\right) \\
 & = \frac{5mR}{6} \leq mR \\
 & (2) m\left(\frac{R}{2} + \frac{R}{2} + \frac{R}{3}\right) + m\left(\frac{R}{2} + \frac{R}{3}\right) \\
 & = \frac{8mR}{6} + \frac{5mR}{6} \\
 & = \frac{13mR}{6} \geq 2mR \text{ (倒塌)} \\
 & \Rightarrow X_2 \leq 1
 \end{aligned}$$

假設固定間距為 d 時，最多可以堆疊 p 塊積木，則二者的關係如下：



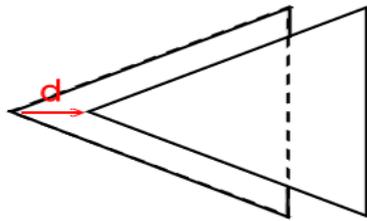
(圖 18)

$$\begin{aligned}
 & m\left(pd + \frac{R}{3}\right) + m\left[(p-1)d + \frac{R}{3}\right] + m\left[(p-2)d + \frac{R}{3}\right] + \dots + m\left(d + \frac{R}{3}\right) \leq mpR \\
 & \Rightarrow [pd + (p-1)d + (p-2)d + \dots + d] + \frac{pR}{3} \leq pR \\
 & \Rightarrow [pd + (p-1)d + (p-2)d + \dots + d] \leq \frac{2pR}{3}
 \end{aligned}$$

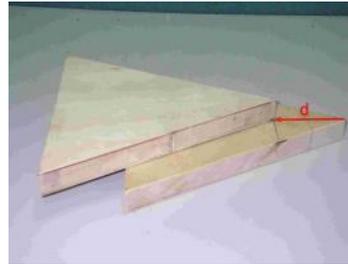
$$\begin{aligned} \Rightarrow \frac{p(p+1)}{2}d &\leq \frac{2pR}{3} \\ \Rightarrow \frac{(p+1)d}{2} &\leq \frac{2R}{3} \\ \Rightarrow (p+1)d &\leq \frac{4R}{3} \\ \Rightarrow p+1 &\leq \frac{4R}{3d} \\ \Rightarrow p &\leq \frac{4R}{3d} - 1 \end{aligned}$$

討論 2：當支點在三角形的頂點時

情況一：當堆疊距離固定為 $d = \frac{R}{3}$ 時，則最大堆疊數 Y_1 為多少？



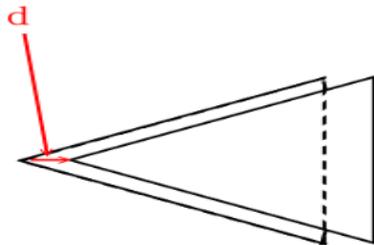
(圖 19)



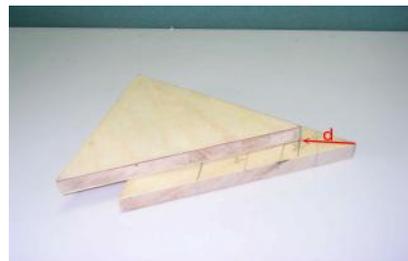
(圖 19-1)

$$\begin{aligned} m\left(\frac{R}{3} + \frac{2R}{3}\right) &= mR \leq mR \\ \Rightarrow Y_1 &\leq 1 \end{aligned}$$

情況二：當堆疊距離固定為 $d = \frac{R}{4}$ 時，則最大堆疊數 Y_2 為多少？



(圖 20)

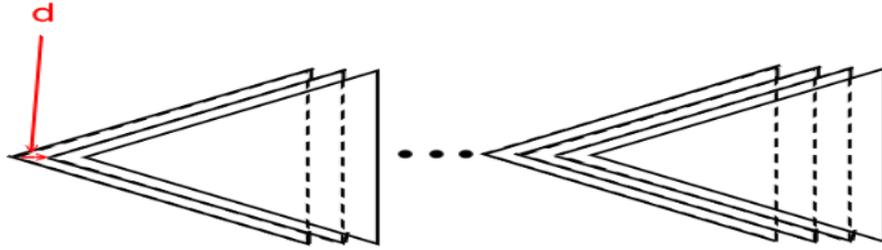


(圖 20-1)

$$(1) m\left(\frac{R}{4} + \frac{2R}{3}\right) = \frac{11mR}{12} \leq mR$$

$$\begin{aligned}
& (2)m\left(\frac{R}{4} + \frac{R}{4} + \frac{2R}{3}\right) + m\left(\frac{R}{4} + \frac{2R}{3}\right) \\
&= \frac{25mR}{12} \text{ (倒塌)} \\
&\Rightarrow Y_2 \leq 1
\end{aligned}$$

假設固定間距為 d 時，最多可以堆疊 p 塊積木，則二者的關係如下：



(圖 21)

$$\begin{aligned}
& m\left(pd + \frac{2R}{3}\right) + m\left[(p-1)d + \frac{2R}{3}\right] + m\left[(p-2)d + \frac{2R}{3}\right] + \dots + m\left(d + \frac{2R}{3}\right) \leq mpR \\
&\Rightarrow [pd + (p-1)d + (p-2)d + \dots + d] + \frac{2pR}{3} \leq mpR \\
&\Rightarrow [pd + (p-1)d + (p-2)d + \dots + d] \leq \frac{pR}{3} \\
&\Rightarrow \frac{p(p+1)}{2}d \leq \frac{pR}{3} \\
&\Rightarrow \frac{(p+1)}{2}d \leq \frac{R}{3} \\
&\Rightarrow (p+1)d \leq \frac{2R}{3} \\
&\Rightarrow p+1 \leq \frac{2R}{3d} \\
&\Rightarrow p \leq \frac{2R}{3d} - 1
\end{aligned}$$

【推論】 藉由以上的討論，我們猜測若 (原點至質心的距離) : (質心至邊界的距離) = $a : b$ ，

$$\text{則積木所能夠堆疊的最大數目 } p \leq \frac{2b}{a+b} \times \frac{R}{d} - 1$$

證明：

$$\begin{aligned}
& m\left[pd + \frac{a}{a+b}R\right] + m[(p-1)d + \frac{a}{a+b}R] + m[(p-2)d + \frac{a}{a+b}R] + \dots + m\left[d + \frac{a}{a+b}R\right] \leq m pR \\
\Rightarrow & [p + (p-1) + (p-2) + \dots + 1]d + \frac{a}{a+b} pR \leq pR \\
\Rightarrow & \left[\frac{(p+1)p}{2}\right]d \leq \frac{b}{a+b} pR \\
\Rightarrow & (p+1)d \leq \frac{2b}{a+b} R \\
\Rightarrow & p+1 \leq \frac{2b}{a+b} \times \frac{R}{d} \\
\Rightarrow & p \leq \frac{2b}{a+b} \times \frac{R}{d} - 1
\end{aligned}$$

由這項證明，我們可以得到以下定理：

[定理 8]：設積木符合對稱幾何圖形，在重心位置可能有變(如正三角形的質心位於高的 $\frac{2}{3}$ 處)且固定間距的情況之下，若 (原點至質心的距離)：(質心至邊界的距離) = a : b，則積木所能夠堆疊的最大數目 $p \leq \frac{2b}{a+b} \times \frac{R}{d} - 1$ 為我們所能夠允許的最大數目。

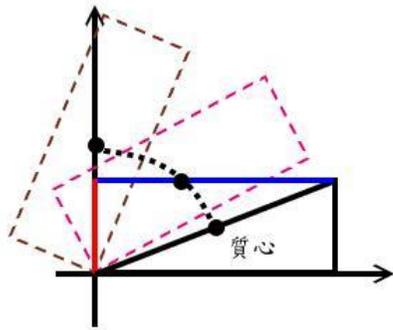
二、定點旋轉：

(一) 以正方形積木的一個頂點為旋轉點進行旋轉，每增加一塊積木時，能允許的最大角度。

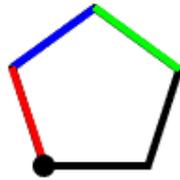
於上述的討論皆以水平移動為主軸，故只需要討論一個邊的力矩平衡即可。若固定某一個頂點為旋轉點進行旋轉，而堆疊積木進行逆時針方向旋轉。然而在這個議題的討論下，不同的圖形所要考慮的邊所造成的力矩平衡也將會不同。

由下圖說明，堆疊積木進行逆時針方向旋轉，以原點為旋轉點所在。以長方形為例(圖 22)，令我們所堆疊的積木其整體的質心位置我們稱他為共質心，其共質心只要不超過紅色及藍色的邊即可；對於五邊形(圖 22-1)，其共質心只要不超過紅、藍、綠色的邊；而六邊形(圖 22-2)上堆疊的積木所造的共質心不要超過紅、藍、綠三邊就可以了。換言之，n 多邊形所要考慮不行超過的邊為 $\left\lceil \frac{n}{2} \right\rceil$ 個。

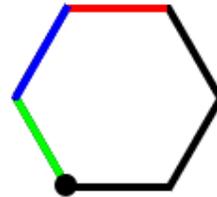
對於物體的旋轉而言，其質心的移動不單單只有水平部分，同時還包含了垂直的部分。為了讓旋轉的堆疊討論更有結構性，我們將正方形積木的旋轉討論放置於直角坐標系中，支點(軸)定於原點(0,0)，水平的部分利用 X 軸的坐標進行觀察，而垂直的部分則利用 Y 軸來表示，並且利用三角函數所定義的標準象限角來討論。



(圖 22)

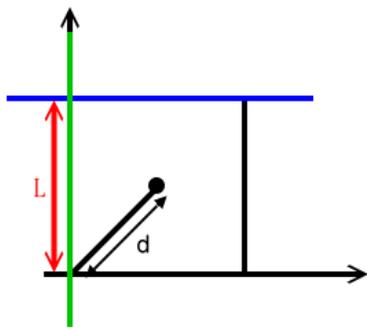


(圖 22-1)

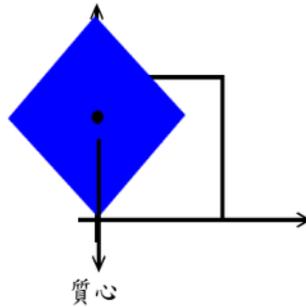


(圖 22-2)

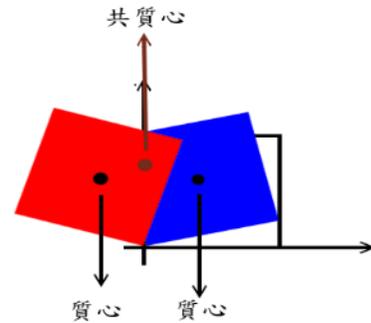
當我們進行正方形旋轉時，在旋轉過程中，堆疊積木的共同質心不能夠超越最上面的那條線(藍色線)，並且也不能超越左邊那條線(綠色線)，如圖(23)所示。也就是說質心到原點的長度(d)不能大於 L，否則將會倒塌。然而，在旋轉時會產生的水平力矩以及垂直力矩，因正方形質心到原點距離長度必小於邊長 L，故在旋轉的過程中，垂直方向不會超過藍色的邊界。因此以下的正方形旋轉皆不考慮垂直力矩，僅就水平力矩加以判斷。



(圖 23)



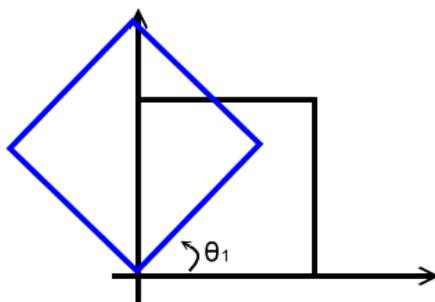
(圖 24)



(圖 24-1)

在正方形積木中，其質心位於中心，也就是位於 45 度角位置上。當我們進行旋轉時，只要堆疊的積木，其共質心在 45 度~90 度以內(包含 90 度)(圖 24)皆可達成平衡而不倒塌(圖 24-1)。

情況一：當堆疊第一塊積木時，其所能夠旋轉的最大角度 θ_1 為多少？



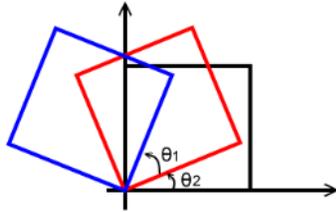
(圖 25)



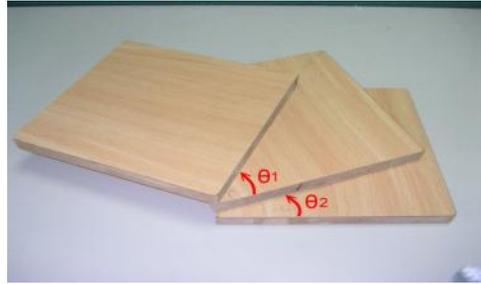
(圖 25-1)

$$\begin{aligned}
m \times \cos(45^\circ + \theta_1) &\geq 0 \\
\Rightarrow \cos(45^\circ + \theta_1) &\geq 0 = \cos(90^\circ) \\
\Rightarrow (45^\circ + \theta_1) &\leq 90^\circ \\
\Rightarrow \theta_1 &\leq 45^\circ \quad \text{-----(式1)}
\end{aligned}$$

情況二：當堆疊第二塊積木時，該積木所能夠旋轉的最大角度 θ_2 為多少？



(圖 26)



(圖 26-1)

$$\begin{aligned}
m \times [\cos(45^\circ + \theta_1 + \theta_2) + \cos(45^\circ + \theta_2)] &\geq 0 \\
\Rightarrow \cos(45^\circ + \theta_1 + \theta_2) + \cos(45^\circ + \theta_2) &\geq 0
\end{aligned}$$

$$\text{今 } \theta_1 = 45^\circ$$

$$\begin{aligned}
\cos(90^\circ + \theta_2) + \cos(45^\circ + \theta_2) &\geq 0 \\
\Rightarrow -\sin(\theta_2) + \cos(45^\circ + \theta_2) &\geq 0 \\
\Rightarrow \cos(45^\circ + \theta_2) &\geq \sin(\theta_2) \\
\Rightarrow \sin(45^\circ - \theta_2) &\geq \sin(\theta_2) \\
\Rightarrow 45^\circ - \theta_2 &\geq \theta_2 \\
\therefore \theta_2 &\leq 22.5^\circ
\end{aligned}$$

當堆疊第三塊積木之後，所得到的角度就無特定的規則呈現，利用程式將角度的呈現。(圖 27)



(圖 27)

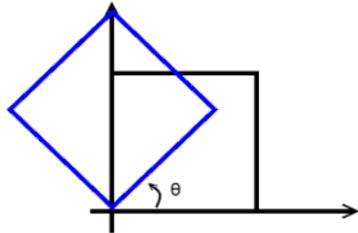
(二)以正方形積木的一個頂點為支點(軸)進行旋轉，當我們固定旋轉角度時，所能夠允許的最大堆疊量。

情況一：當旋轉角度 θ 定為 45° ($\frac{\pi}{4}$) 時，其所能夠堆疊的最大數量為多少？

(1) $\cos(45^\circ + 45^\circ) \geq 0 \rightarrow$ 堆疊一塊

(2) $\cos(45^\circ + 45^\circ + 45^\circ) + \cos(45^\circ + 45^\circ) \geq 0$

$\Rightarrow -\sin 45^\circ \geq 0$ (不合) \rightarrow 倒塌

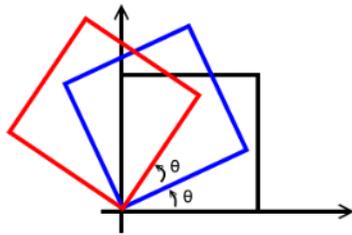


(圖 28)



(圖 28-1)

情況二：當旋轉角度 θ 定為 30° ($\frac{\pi}{6}$) 時，其所能夠堆疊的最大數量為多少？



(圖 29)



(圖 29-1)

(1) $\cos(30^\circ + 45^\circ) \geq 0 \rightarrow$ 堆疊一塊
 $\Rightarrow \sin 15^\circ \geq 0$

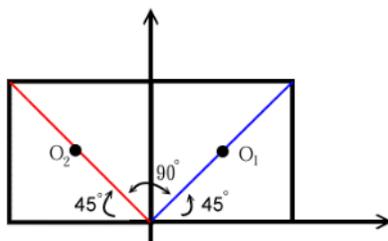
(2) $\cos(30^\circ + 30^\circ + 45^\circ) + \cos(30^\circ + 45^\circ) \geq 0 \rightarrow$ 堆疊二塊
 $\Rightarrow -\sin 15^\circ + \sin 15^\circ \geq 0$

(3) $\cos(30^\circ + 30^\circ + 30^\circ + 45^\circ) + \cos(30^\circ + 30^\circ + 45^\circ) + \cos(30^\circ + 45^\circ) \geq 0$
 $\Rightarrow -\sin 45^\circ - \sin 15^\circ + \sin 15^\circ \geq 0$

$\Rightarrow -\sin 45^\circ \geq 0$ (不合) \rightarrow 倒塌

【推論】若旋轉角度固定為 θ ，且所能夠旋轉堆疊的積木為 n 個，則 $(n+1)\theta \leq 90^\circ$ 。

證明：



(圖 30)

在旋轉堆疊正方形積木時，正方形積木一開始質心位於 45° ，且當旋轉堆疊到質心位於 O_2 (135°) 的地方則它們的共同質心會在 Y 軸上而達成平衡，所以我們可以得知質心旋轉所能移動的範圍是在中間 90° 內 (亦即 $180^\circ - 2 \times 45^\circ$ 的範圍)，所以我們假設，在 90° 範圍內旋轉角度 θ ，能夠旋轉堆疊的積木為 n 個，而角度為 $n+1$ 個間距，可以得知 $(n+1)\theta \leq 90^\circ$ 。

故我們得到以下定理：

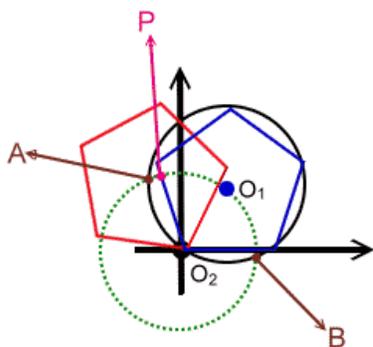
[定理 9]：以正方形積木討論固定一頂點為支點(軸)進行旋轉時，若旋轉的角度大小為 θ ，最大堆疊個數為 n ，則 θ 與 n 的關係式為 $(n+1)\theta \leq 90^\circ$ 。

(三) 探討某些積木，即便該積木符合對稱幾何圖形，在重心位置可能有變的情況之下，旋轉角度與積木個數之間的關係。

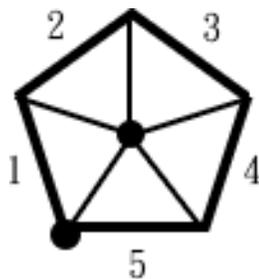
若是堆疊的形狀為長方形，在質心距離原點的距離不會大於 Y 軸上的邊長的情況下，其旋轉的角度 θ ，最大的堆疊數為 n ，其關係式改為 $(n+1)\theta \leq 180^\circ - 2\alpha$ ，其中 α 為長方形質心與原點之連線與 X 軸正向之夾角。

(四) 探討以正多邊形固定一頂點為支點進行旋轉時，當我們固定旋轉角度時，所能夠允許的最大堆疊量。

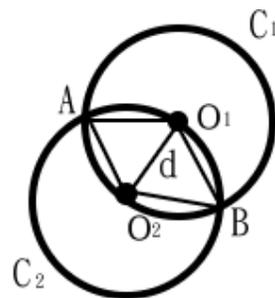
為了方便說明概念，我們以正五邊形為例，如 (圖 31) 所示，當固定頂點 O_2 為旋轉點時，所堆疊在上面的積木重心所形成的即為綠色的圓弧形，而 p 點即為臨界點，依據前面所利用的概念 (長方形固定旋轉角的討論)，而 $\angle PO_1O_2$ 就是決定堆疊量的重要因素，因此，以下兩個情況即為對臨界點 P 的討論，(1) 對於不同的正多邊形， P 點出現在位置為何？(2) $\angle PO_1O_2$ 該如何取得？



(圖 31)



(圖 31-2)



(圖 31-3)

討論 1: 任一正 m 多邊形以某頂點為旋轉點進行逆時針方向旋轉時, 以此旋轉點為開頭, 以順時針方向對邊進行編號, 如(圖 31-2), 分別為 $1, 2, \dots, m$, 則臨界點 p 所在的邊為第 $\left\lceil \frac{m}{6} \right\rceil$ 個。

證明:

任一正多邊形當中, 都存在一個外接圓(C_1), 而其正多邊形的重心位置恰位於外接圓的圓心(O_1)上, 設外接圓的半徑為 r , 如(圖 31-3)。將正多邊形放置於直角坐標系中, 使頂點位於原點上, 而其中一邊重疊於 x 軸上。因此, 這些堆疊在上面的正多邊形其質心所成的軌跡, 即形成圓 C_2 的部分弧長, 此圓以原點為圓心, r 為半徑所成的圓。設兩圓 C_1 及 C_2 的交點為 A 、 B , 連接 $\overline{AO_1}$ 、 $\overline{BO_1}$ 、 $\overline{AO_2}$ 、 $\overline{BO_2}$ 及 $\overline{O_1O_2}$

$$\because \overline{O_1A} = \overline{O_1B} = \overline{O_1O_2} = r \text{ 為圓 } O_1 \text{ 的半徑}$$

$$\text{且 } \overline{O_2A} = \overline{O_2B} = \overline{O_2O_1} = r \text{ 為圓 } O_2 \text{ 的半徑}$$

$$\therefore \overline{O_1A} = \overline{O_1B} = \overline{O_1O_2} = \overline{O_2A} = \overline{O_2B} = r$$

$\Rightarrow \triangle O_1AB$ 及 $\triangle O_2AB$ 為正三角形

$$\text{因此 } \angle PO_1O_2 \geq \angle AO_1O_2 = 60^\circ$$

利用以上結果我們將問題簡化為 P 應位於那個邊使得 $\angle PO_1O_2 \leq 60^\circ$

設 x 為臨界點所在邊的編號

$$\frac{360^\circ}{m} \times x \geq 60^\circ \Rightarrow x \geq \frac{m}{6}$$

故得證

在我們得到通過邊的關係之後, 就是第二個問題, $\angle PO_1O_2$ 該如何取得?, 以下分為兩種情況討論, 一為當 $m = 6k$ 及 $m \neq 6k, k \in \mathbb{N}$

討論 2-1：對於任一正多邊形其邊數為 m ，若 $m = 6k, k \in \mathbb{N}$ ，其固定旋轉的角度 θ ，最大的堆疊數為 n ，關係式為 $(n+1)\theta \leq 2\beta$ ，其中 $\beta = \frac{180^\circ(m-2x)}{2m}$ ， x 為臨界點所在邊的編號

證明：

當 $m = 6k$ 時，重心形成的軌跡會通過多邊形的頂點，因此所得到 β 角的取得為

$$\begin{aligned} & \frac{(m-2)180^\circ}{2m} - \frac{1}{2} \left[(x-1)180^\circ - \frac{(x-1)(m-2)180^\circ}{m} \right] \\ &= \frac{(m-2)180^\circ}{2m} - \left[\frac{m(x-1)180^\circ - (x-1)(m-2)180^\circ}{2m} \right] \\ &= \left(\frac{(m-2)180^\circ - 180^\circ(x-1)[m-m+2]}{2m} \right) = \left(\frac{(m-2)180^\circ - 180^\circ(x-1)2}{2m} \right) \\ &= \left(\frac{180^\circ[(m-2) - 2(x-1)]}{2m} \right) = \left(\frac{180^\circ(m-2x)}{2m} \right) \end{aligned}$$

將前面所提及長方形的旋轉的概念用於此，即可得上述的關係式

討論 2-2：對於任一正多邊形的邊數為 m ，若 $6k < m < 6(k+1), k \in \mathbb{N}$ ，其固定旋轉的角度為 θ ，最大的堆疊數為 n ，關係式為 $(n+1)\theta \leq 2\beta$ ，其中

$$\frac{180^\circ(6k-x-1)}{6k} < \beta < \frac{180^\circ(6k-x+5)}{6(k+1)}$$

， x 為臨界點所在邊的編號

證明：

由討論二-1 中知，當 $m \neq 6k, k \in \mathbb{N}$ 時，所求得的 β 為近似值而

$$\frac{180^\circ(6k-x-1)}{6k} < \beta < \frac{180^\circ(6k-x+5)}{6(k+1)}$$

，因此在我們採用內插法求得逼近值。

《利用內插法求近似值》令 $h = m - 6k, h \in \mathbb{N}$

$$\begin{aligned} & \left(\frac{180^\circ(m-x-1)}{2m} \right) + \left[\frac{180^\circ(m-x+5)}{2m} - \frac{180^\circ(m-x-1)}{2m} \right] \frac{h}{6} \\ &= \left(\frac{180^\circ(m-x-1)}{2m} \right) + \left[\frac{180^\circ(m-x+5-m+x+1)}{2m} \right] \frac{h}{6} \\ &= \left(\frac{180^\circ(m-x-1+h)}{2m} \right) \end{aligned}$$

討論至此我們得到兩項結論：

一、任正多邊形以某定點進行旋轉時，其所通過邊的編號為 $\left\lceil \frac{m}{6} \right\rceil$

二、其所得堆疊個數關係為 $(n+1)\theta \leq 2\beta$ ，若 $m = 6k, k \in \mathbb{N}$ ，則

$$\beta = \frac{180^\circ(m-2x)}{2m}，若 m \neq 6k, k \in \mathbb{N} 時， \frac{180^\circ(6k-x-1)}{6k} < \beta < \frac{180^\circ(6k-x+5)}{6(k+1)}$$

陸、 討論與結論

在我們的研究過程中，我們得到了下列結果：

一、當我們以對稱的積木進行水平方向的堆疊，在不固定間距的情況下，我們得到三個關係式：

(一)當我們設定(支點到質心的距離)：(質心到端點的距離)的比為 $a : b$ 時，則

$$X_n = \frac{aR}{(a+b)n}，其中 X_n 代表第 n 個堆疊積木間距的最大值，R 為對稱軸的長度。$$

(二) X_1 與 X_n 的關係(首項與末項的關係)：當我們設定質心比為 $a : b$ 時，即第 1 個堆

疊積木的間距值為 $X_1 = \frac{a}{a+b}R$ ，則第 n 個堆疊積木的間距值必為

$$X_n = \frac{a}{a+b}R \times \frac{1}{n}。$$

(三) X_m 與 X_{m+1} 的關係(前後項差異的關係)：當我們設定質心比為 $a : b$ 時，即第 m 個

堆疊積木的間距值為 $X_m = \frac{a}{a+b}R \times \frac{1}{m}$ ，則第 $m+1$ 個堆疊積木的間距值必為

$$X_{m+1} = X_m \times \frac{m}{m+1}。$$

二、當我們以對稱的積木進行水平方向的堆疊，在固定間距的情況下，若設定(支點到質心的距離)：(質心到端點的距離)的比為 $a : b$ 時，堆疊上去的積木最大值為 p ，則

$$p \leq \frac{2b}{a+b} \times \frac{R}{d} - 1，其中 R 為對稱軸的長度，d 為間距長度$$

三、當我們以對稱的積木進行固定點以逆時針方向旋轉時，在不固定角度的情況下，我們利用程式的結果，得到了它不具有規則性的結果。

四、但是，當我們以矩形的積木進行固定點以逆時針方向旋轉時，在固定角度且 $d \leq L$ 的情況下，其中 d 為質心到支點的距離， L 為矩形的寬，得到下面的關係式：

$$n \leq \frac{180^\circ - 2\alpha}{\theta} - 1，其中 n 為最大堆疊積木塊數，\alpha 為積木質心所在的夾角，\theta 為一$$

積木固定旋轉角度。

五、延伸討論正 m 多邊形以某定點進行旋轉時，其所通過邊的編號為 $\left\lceil \frac{m}{6} \right\rceil$ ，其所得堆

疊個數關係為 $(n+1)\theta \leq 2\beta$ ，若 $m=6k, k \in \mathbb{N}$ ，則 $\beta = \frac{180^\circ(m-2x)}{2m}$ ，若

$m \neq 6k, k \in \mathbb{N}$ 時， $\frac{180^\circ(6k-x-1)}{6k} < \beta < \frac{180^\circ(6k-x+5)}{6(k+1)}$ 。

柒、參考資料

- 一、物質科學物理篇(上) 主編：褚德三教授 龍騰出版社
- 二、高中數學(甲) 編著：林福來等 南一書局企業股份有限公司
- 三、高中數學第二冊 編著：李虎雄等 康熙圖書網路股份有限公司
- 四、高中數學第一冊 編著：李虎雄等 康熙圖書網路股份有限公司

【評語】 040401 你倒沒？還是我倒楣

- 1) 本團隊作品有四名作者，未能凸顯其團隊合作策略。
- 2) 本作品可以引導學習調和級數的發散性，應該強調其概念上所能引發的想像而非木工製作。
- 3) 部份解說可以採用電腦展示，然而卻要留意小數浮動點架構下的先天限制。