

# 中華民國第 65 屆中小學科學展覽會

## 作品說明書

---

國中組 數學科

030411

四方連塊拼圖問題之研究

學校名稱： 宜蘭縣立復興國民中學

作者：  國二 徐翊恩  國二 廖致樂	指導老師：  呂若慈
---------------------------------	------------------

關鍵詞： 四方連塊、拼圖

## 摘要

此研究探討「在  $n \times n$  的正方形中 L 型、T 型和 O 型任兩種四方連塊」及「在  $m \times n$  的長方形中 LO、TO 兩種四方連塊」的拼圖可行性規律。我們發現拼片組合的可能性與正方形邊長有明顯關聯，透過黑白格排列法找出可行的解與排法，並分析不同邊長下的規律與極值，做出分類。此外，研究問題延伸至不同邊長分類下的  $m \times n$  長方形，我們找到「最小圖形」，如由 2 個 O 或 2 個 L 組成的  $LO_{2 \times 4}$ 。接著，定義「中圖形」以分析 LO 與 TO 拼片組合的數量規律，如由 4 個 L 和一個  $LO_{2 \times 4}$  組成的  $LO_{3 \times 8}$ 。透過將長方形切割成以上圖形、分析性質、找出一般化的公式，進而推導出矩形中 LO 與 TO 數量的極值規律。

## 壹、前言

### 一、研究動機

在過去的學習經驗中，數學通常以列出公式、進行運算的方式解題。當我們在網路上接觸到〈[森棚教官數學題——一塊拼，兩塊拼](#)〉時，發現這類題目以其特殊的形式和解題思維所吸引。與一般數學題不同，它強調幾何拼圖與邏輯推理的結合，而非單純的數值計算，讓我們感受到數學的另一種趣味性和挑戰性。

我們經過了嘗試與討論後解開〈[森棚教官數學題——一塊拼，兩塊拼](#)〉

1. 16 個 T 拼片可以拼成  $8 \times 8$  的大正方形嗎？
2. 15 個 L 拼片加 1 個 O 拼片可以拼成  $8 \times 8$  的大正方形嗎？
3. 15 個 T 拼片加 1 個 O 拼片可以拼成  $8 \times 8$  的大正方形嗎？
4.  $a$  個 T 拼片加  $b$  個 O 拼片拼成  $8 \times 8$  的大正方形  $a$  和  $b$  可以是多少？

解開以上幾題之後，我們對此深感興趣，認為我們能從「圖形的尺寸」及「不同形狀拼片數量的組合」做為研究的方向並進行深入的研究。

### 二、文獻回顧

相關的歷屆全國科展作品如下表格：

屆數	作品名稱	研究方法	研究結果
61 屆 國小組	從巧拼問題探究 L 型與 I 型、田型的 覆蓋填滿之解析	1.數學歸納法 2.化為二元一次方程式 3.程式語言輔助	發現 L，I，田(在本作品中稱為 O) 型拼塊在不同範圍的拼圖內都有特 定的一般式以求出各拼塊的數量。
57 屆 國中組	虧格與方陣的最後 一塊拼圖	1.數學歸納法 2.反證法	除了 $(3s+1) \times 5, s \geq 4$ 的情形都可以 說明長方形是否能被虧格填滿。
50 屆 國中組	智慧方塊挑戰之旅	1.頭尾接邊 2.方格坐標化	以一套系統式的步驟來求得拼圖的 多種解(共 390 種解)，並且在此方 法中盡量避免找到重複解的情形。

歷屆科展作品中，已經討論過「單一種 I、L 與 O 型的拼片」，以及其他各個不同形狀的拼塊在固定面積中的覆蓋情形，而 T 型拼塊與正方形中的覆蓋情形是目前較少人研究過的問題。閱讀了相關文獻，與歷屆科展作品後，我們決定針對「L、T、O 拼片的『組合』是否可以完整覆蓋正方形或長方形」此方向作為主要研究問題。

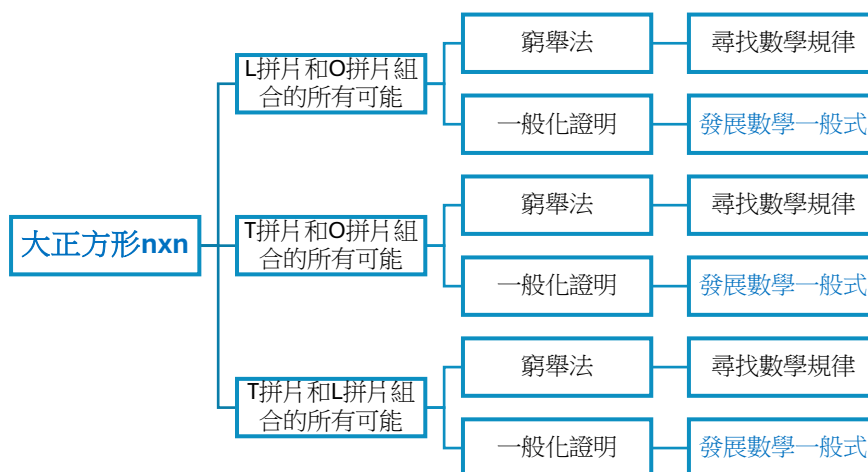
### 三、研究問題

1. 若使用  $a$  個 L 拼片加上  $b$  個 O 拼片拼成  $n \times n$  的大正方形，則  $(a, b)$  可以是多少？
2. 若使用  $a$  個 T 拼片加上  $b$  個 O 拼片拼成  $n \times n$  的大正方形，則  $(a, b)$  可以是多少？
3. 若使用  $a$  個 T 拼片加上  $b$  個 L 拼片拼成  $n \times n$  的大正方形，則  $(a, b)$  可以是多少？
4. 若使用  $a$  個 T 拼片加上  $b$  個 O 拼片拼成  $m \times n$  的大長方形，則  $(a, b)$  可以是多少？
5. 若使用  $a$  個 L 拼片加上  $b$  個 O 拼片拼成  $m \times n$  的大長方形，則  $(a, b)$  可以是多少？

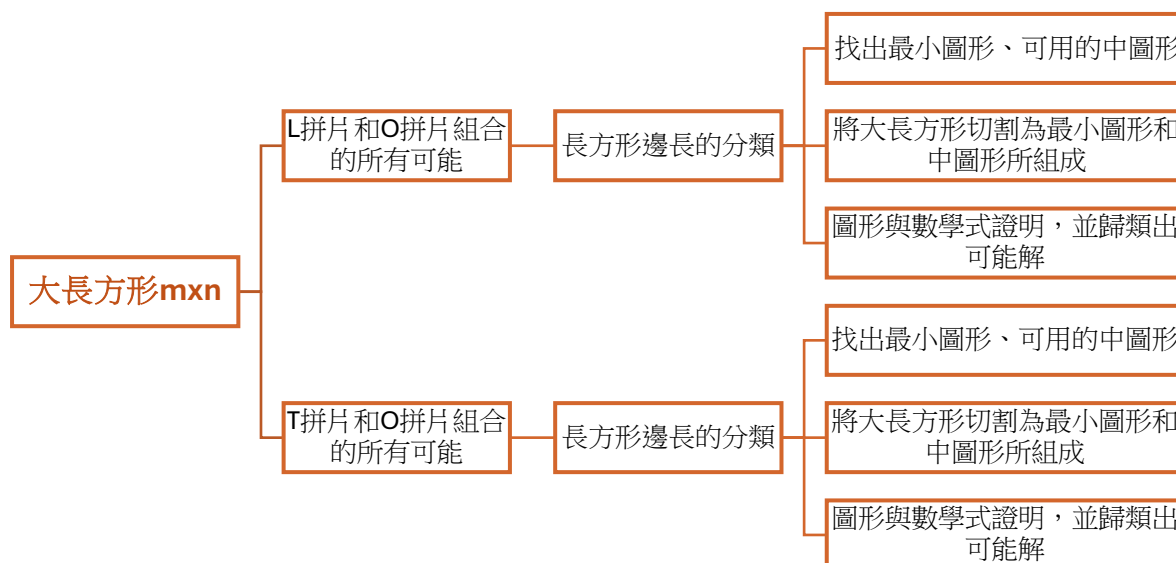
## 貳、研究方法或過程

研究架構圖：

研究一



研究二



## 一、 正方形

在討論拼片組合前，我們先針對大正方形邊長  $n$  進行分析：

### 1. 大正方形邊長 $n$ 的條件：

一個  $n \times n$  的大正方形總共有  $n^2$  個方塊。每個 L 拼片（或 T 拼片）和 O 拼片都是由四方連塊（4 個方塊）組成，因此如果要剛好填滿這個  $n \times n$  的大正方形，則  $n^2$  必須是 4 的倍數。即必須滿足條件： $n^2 \equiv 0 \pmod{4}$ 。接著，分析  $n$  的奇偶性，可分為兩類討論：

I. 若  $n$  為偶數，假設  $n = 2k$ ，則  $n^2 = (2k)^2 = 4k^2$ ， $n^2$  是 4 的倍數，符合條件。

II. 若  $n$  為奇數，假設  $n = 2k + 1$ ，則

$$n^2 = (2k + 1)^2 = 4k^2 + 4k + 1 = 4(k^2 + k) + 1, n^2 \equiv 1 \pmod{4}, \text{ 不符合條件。}$$

因此， $n$  必須為偶數。

所以，我們先依序討論  $4 \times 4$ 、 $6 \times 6$ 、 $8 \times 8$ 、 $10 \times 10$ 、 $12 \times 12$  這五種大正方形的  $(a, b)$  組合、畫出可能的排列方法，最後觀察其規律並進行分類。

### 2. $n \times n$ 的正方形由 $a$ 個 L 拼片（或 T 拼片）和 $b$ 個 O 拼片所組成，每個拼片皆由四個方塊所組成，因此總面積為 $4(a + b)$ 。

因此，拼片總數與邊長的關係式為  $a + b = \frac{n^2}{4}$ 。

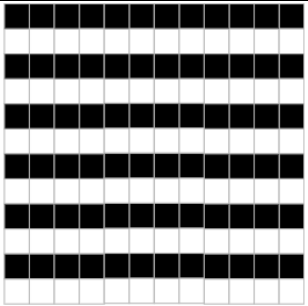
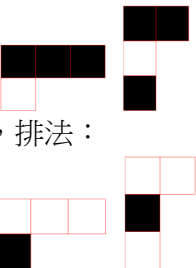
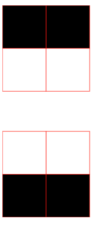
### （一） $n \times n$ 的正方形中，討論 L、O 兩種拼片的組合

#### 1. 一般化證明與討論：

##### 證明與討論 1

#### 1. 黑白格塗色法：

- (1) 將  $n \times n$  的大正方形以每列黑白相間塗色，可以得到  $\frac{n}{2}$  排黑色格子和  $\frac{n}{2}$  排白色格子，各有  $\frac{n^2}{2}$  格黑色格子 (B, Black) 和  $\frac{n^2}{2}$  格白色格子 (W, White)。（本表格由作者自行繪製、製作）

$n \times n$ 的大正方形	L 拼片佔用的黑白格數量	O 拼片佔用的黑白格數量
	3B1W，排法： 	2B2W，排法： 

- (2) 令  $x = \text{L 拼片}(3B1W)$  排列方式的總數、令  $y = \text{L 拼片}(1B3W)$  排列方式的總數、令  $z = \text{O 拼片}$  的排列方式的總數

$$\frac{n^2}{2}(B + W) = x(3B1W) + y(1B3W) + z(2B2W), x, y, z \text{ 為正整數}$$

$$B \text{ 的數量關係式: } 3x + y + 2z = \frac{n^2}{2} - \text{①} \quad W \text{ 的數量關係式: } x + 3y + 2z = \frac{n^2}{2} - \text{②}$$

$$\text{①} - \text{②}: 2x - 2y = 0$$

$$\therefore x = y$$

$$\text{得, L 拼片數量 } a = x + y = 2x$$

因為  $x$  為正整數，所以  $a$  必為偶數或 0；若  $a$  為奇數時，不符合黑白塗色法，無法拼出可能的  $(a, b)$  組合。

#### 2. 由黑白格塗色法可得出，在 $n \times n$ 中， $a$ 值（L 拼片數量）恆為偶數或 0。

當  $n = 2k$  時， $b$  值（O 型拼片數量）為偶數；當  $n = 2k + 1$  時， $b$  值為奇數。（ $k$  為正整數）

## 2. 討論正方形 $4 \times 4$ 、 $6 \times 6$ 、 $8 \times 8$ 、 $10 \times 10$ 、 $12 \times 12$ 的可能組合

以下為該討論結果可能的拼法，每一組  $(a, b)$  以「其中一種」拼圖方式呈現。「計算、找出有幾種排列方法」不在本研究討論範圍。

### (1) $4 \times 4$

符合  $4 \times 4$  正方形可能的 L、O 組合： $(a, b) = (4, 0)$ 、 $(3, 1)$ 、 $(2, 2)$ 、 $(1, 3)$ 、 $(0, 4)$ 。

由證明與討論 1 可知， $(3, 1)$ 、 $(1, 3)$  兩組無解。

故  $(a, b) = (4, 0)$ 、 $(2, 2)$ 、 $(0, 4)$ 。

(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 $a$ 個 L 拼片加上 $b$ 個 O 拼片拼成 $4 \times 4$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？				
(4,0)	(2,2)	(0,4)		

### (2) $6 \times 6$

符合  $6 \times 6$  正方形可能的 L、O 組合： $(a, b) = (9, 0)$ 、 $(8, 1)$ 、.....、 $(1, 8)$ 、 $(0, 9)$

由證明與討論 1 可知， $(9, 0)$ 、 $(7, 2)$ 、 $(5, 4)$ 、 $(3, 6)$ 、 $(1, 8)$  五組無解。

故  $(a, b) = (8, 1)$ 、 $(6, 3)$ 、 $(4, 5)$ 、 $(2, 7)$ 、 $(0, 9)$ 。

(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 $a$ 個 L 拼片加上 $b$ 個 O 拼片拼成 $6 \times 6$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？				
(8,1)	(6,3)	(4,5)	(2,7)	(0,9)

### (3) $8 \times 8$

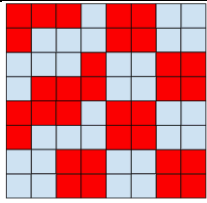
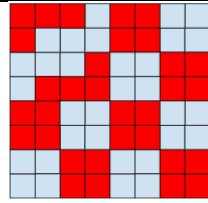
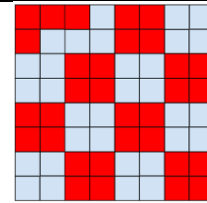
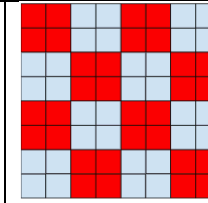
符合  $8 \times 8$  正方形可能的 L、O 組合： $(a, b) = (16, 0)$ 、 $(15, 1)$ 、.....、 $(1, 15)$ 、 $(0, 16)$ 。

由證明與討論 1 可知， $(15, 1)$ 、 $(13, 3)$ 、 $(11, 5)$ 、 $(9, 7)$ 、 $(7, 9)$ 、 $(5, 11)$ 、 $(3, 13)$ 、 $(1, 15)$  八組無解。

故  $(a, b) = (16, 0)$ 、 $(14, 2)$ 、 $(12, 4)$ 、 $(10, 6)$ 、 $(8, 8)$ 、 $(6, 10)$ 、 $(4, 12)$ 、 $(2, 14)$ 、 $(0, 16)$ 。

(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 $a$ 個 L 拼片加上 $b$ 個 O 拼片拼成 $8 \times 8$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？				
(16,0)	(14,2)	(12,4)	(10,6)	(8,8)

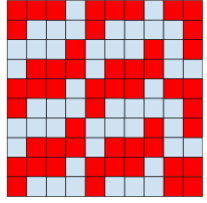
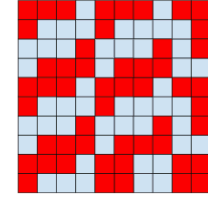
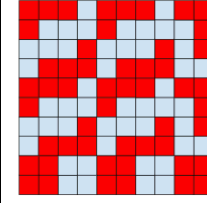
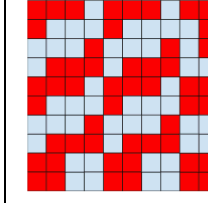
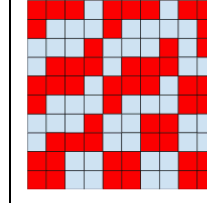
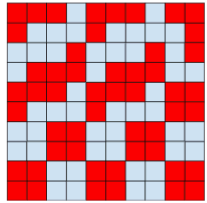
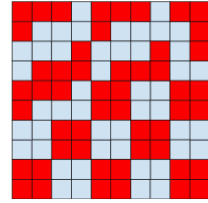
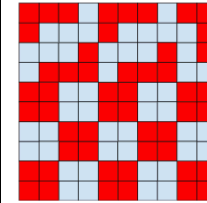
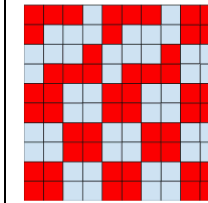
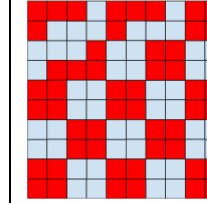
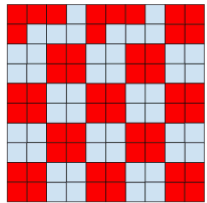
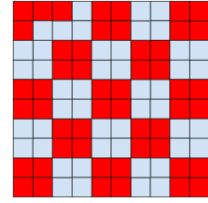
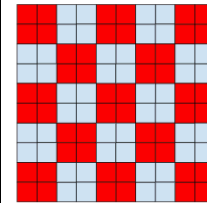
(6,10)	(4,12)	(2,14)	(0,16)	
				

#### (4) $10 \times 10$

符合 $10 \times 10$ 正方形可能的 L、O 組合： $(a, b) = (25, 0) \cdot (24, 1) \cdot \dots \cdot (1, 24) \cdot (0, 25)$   
 由證明與討論 1 可知， $(25, 0) \cdot (23, 2) \cdot (21, 4) \cdot (19, 6) \cdot (17, 8) \cdot (15, 10) \cdot (13, 12) \cdot$   
 $(11, 14) \cdot (9, 16) \cdot (7, 18) \cdot (5, 20) \cdot (3, 22) \cdot (1, 24)$ 十三組無解。

故 $(a, b) = (24, 1) \cdot (22, 3) \cdot (20, 5) \cdot (18, 7) \cdot (16, 9) \cdot (14, 11) \cdot (12, 13) \cdot (10, 15) \cdot$   
 $(8, 17) \cdot (6, 19) \cdot (4, 21) \cdot (2, 23) \cdot (0, 25)$ 。

(本表格由作者自行繪製、製作)

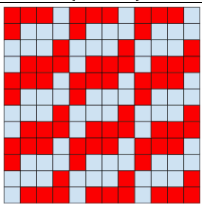
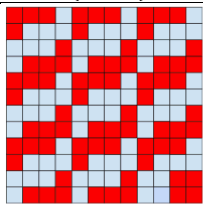
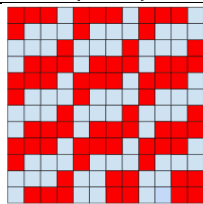
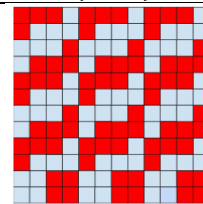
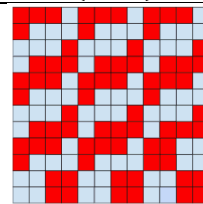
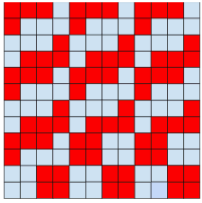
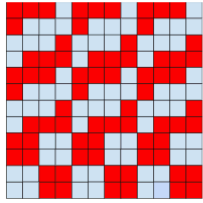
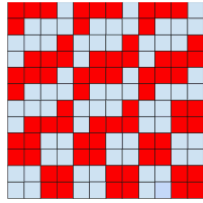
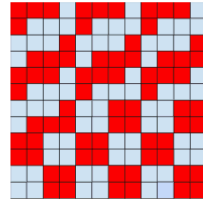
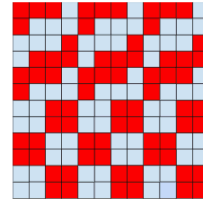
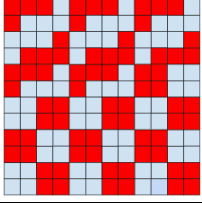
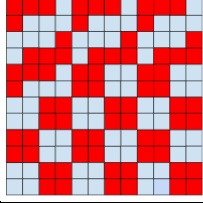
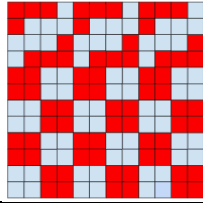
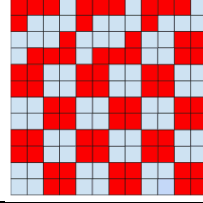
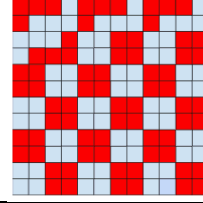
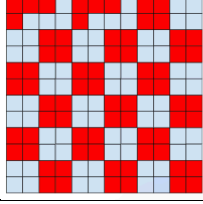
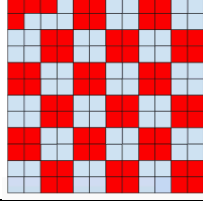
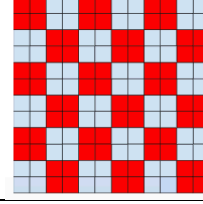
使用 $a$ 個 L 拼片加上 $b$ 個 O 拼片拼成 $10 \times 10$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？				
(24,1)	(22,3)	(20,5)	(18,7)	(16,9)
				
(14,11)	(12,13)	(10,15)	(8,17)	(6,19)
				
(4,21)	(2,23)	(0,25)		
				

#### (5) $12 \times 12$

符合 $12 \times 12$ 正方形可能的 L、O 組合： $(a, b) = (36, 0) \cdot (35, 1) \cdot \dots \cdot (1, 35) \cdot (0, 36)$   
 由證明與討論 1 可知， $(35, 1) \cdot (33, 3) \cdot (31, 5) \cdot \dots \cdot (5, 31) \cdot (3, 33) \cdot (1, 35)$ 十八組無解  
 故 $(a, b) = (36, 0) \cdot (34, 2) \cdot (32, 4) \cdot (30, 6) \cdot (28, 8) \cdot (26, 10) \cdot (24, 12) \cdot (22, 14) \cdot$

$(20, 16) \cdot (18, 18) \cdot (16, 20) \cdot (14, 22) \cdot (12, 24) \cdot (10, 26) \cdot (8, 28) \cdot (6, 30) \cdot$   
 $(4, 32) \cdot (2, 34) \cdot (0, 36)$ 。

(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 $a$ 個 L 拼片加上 $b$ 個 O 拼片拼成 $12 \times 12$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？				
(36,0)	(34,2)	(32,4)	(30,6)	(28,8)
				
(26,10)	(24,12)	(22,14)	(20,16)	(18,18)
				
(16,20)	(14,22)	(12,24)	(10,26)	(8,28)
				
(6,30)	(4,32)	(2,34)	(0,36)	
				

### 3. $n \times n$

(2) 根據 1.(1)~(5)的討論，觀察其拼片組合之可能解的規律，結果分成兩大類：

I. 當  $n$  是 4 的倍數，即  $n \equiv 0(mod 4)$ ：

$a$  的最大值（即最多能使用 L 拼片數）： $a_{max} = \frac{n^2}{4}$ 。

$a$  必為偶數，所以  $a \in \{0, 2, 4, \dots, a_{max}\}$ ，又  $a + b = \frac{n^2}{4}$ ，則  $b = \frac{n^2}{4} - a$ 。

可能的 $(a, b)$ 組合數： $\frac{a_{max}}{2} + 1 = \frac{n^2}{8} + 1$ 。

II. 當  $n$  是 2 的倍數但不是 4 的倍數，即  $n \equiv 2(mod 4)$ ：

$a$  的最大值（即最多能使用 L 拼片數）： $a_{max} = \frac{n^2}{4} - 1$ 。

$a$  必為偶數，所以  $a \in \{0, 2, 4, \dots, a_{max}\}$ ，又  $a + b = \frac{n^2}{4}$ ，則  $b = \frac{n^2}{4} - a$ 。

可能的 $(a, b)$ 組合數： $\frac{a_{max}}{2} + 1 = \frac{n^2 + 4}{8}$ 。

(3) 結論：

$a$  是從 0 到  $a_{max}$  之間的偶數，因此可令  $a = 2k$ ， $k \in \{0, 1, 2, \dots, \frac{a_{max}}{2}\}$ ，則  $b = \frac{n^2}{4} - 2k$ 。

因此，使用 $a$ 個 L 拼片加上 $b$ 個 O 拼片拼成 $n \times n$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能的組合為

$$(a, b) = \{(2k, \frac{n^2}{4} - 2k) \mid k = 0, 1, 2, \dots, \frac{a_{max}}{4}\}$$

$$\text{其中 } a_{max} = \begin{cases} \frac{n^2}{4} & , \quad n \equiv 0(mod 4) \\ \frac{n^2}{4} - 1 & , \quad n \equiv 2(mod 4) \end{cases}$$

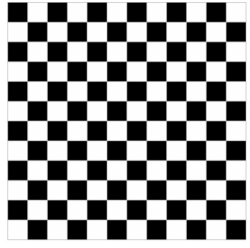
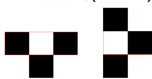



## (二) $n \times n$ 的正方形中，討論 T、O 兩種拼片的組合

### 1. 一般化證明與討論：

#### 證明與討論 2.1

##### 1. 黑白格塗色法：

- (1) 將  $n \times n$  的大正方形以每「格」黑白相間塗色，可以得到  $\frac{n^2}{2}$  格黑色格子 (B, Black) 和  $\frac{n^2}{2}$  格白色格子 (W, White)。  
(本表格由作者自行繪製、製作)

$n \times n$ 的大正方形	T 拼片佔用的黑白格數量	O 拼片佔用的黑白格數量
	3B1W，排法： 	2B2W，排法： 
	1B3W，排法： 	

- (2) 令  $x$  = T 拼片(3B1W)排列方式的總數、令  $y$  = T 拼片(1B3W)排列方式的總數、令  $z$  = O 拼片的排列方式的總數

$$\frac{n^2}{2}(B + W) = x(3B1W) + y(1B3W) + z(2B2W) \quad , \quad x, y, z \text{ 為正整數}$$

$$B \text{ 的數量關係式：} 3x + y + 2z = \frac{n^2}{2} \quad - \text{①} \quad W \text{ 的數量關係式：} x + 3y + 2z = \frac{n^2}{2} \quad - \text{②}$$

$$\text{①} - \text{②} : 2x - 2y = 0$$

$$\therefore x = y$$

$$\text{得，T 拼片數量 } a = x + y = 2x$$

因為  $x$  為正整數，所以  $a$  必為偶數或 0；若  $a$  為奇數時，不符合黑白塗色法，無法拼出可能的  $(a, b)$  組合。

2. 由黑白格塗色法可得出，在  $n \times n$  中， $a$  值 (T 拼片數量) 恆為偶數或 0。

當  $n = 2k$  時， $b$  值 (O 拼片數量) 為偶數；當  $n = 2k + 1$  時， $b$  值為奇數。(  $k$  為正整數)

#### 證明與討論 2.2

##### 探討 T 拼片的排列可能：

1. 已知  $b$  個  $2 \times 2$  的 O 拼片填入  $n \times n$  正方形中，可以知道剩下的空格欲填入的 T 型拼片必須是邊長為 2 以上的 T 拼片或 T 拼片組合圖形，以下以 T 拼片能形成的組合圖形討論其可能性：

- (1) 若在  $2 \times 2$  空格，1 個 T 形拼片無法填入。
- (2) 若在  $2 \times 4$  空格中，2 個 T 形拼片無法填入。
- (3) 若在  $2 \times 6$  或  $3 \times 4$  空格中，3 個 T 形拼片無法填入。
- (4) 若在  $2 \times 8$  或  $4 \times 4$  空格中， $2 \times 8$  空格中 4 個 T 形拼片無法填，但「 $4 \times 4$  空格中 4 個 T 形拼片可以完全填入」。



下列表格為討論 T 的填入方法：

(本表格由作者自行繪製、製作)

1 個 T	3 個 T	4 個 T
2 個 T		

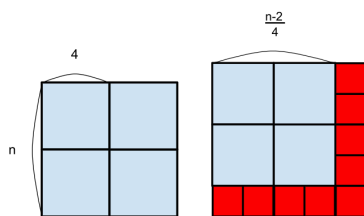
2. 由(1)、(2)、(3)、(4)討論可得知， $4 \times 4$ 的正方形是最小能填入 T 型拼片的圖形，能夠填入 4 個 T 型拼片，其餘狀況會沒辦法與其他 b 個 O 型拼片完整覆蓋  $n \times n$  正方形。因此，在 a 個 T 拼片及 b 個 O 拼片的組合中，a 必為 4 的倍數或 0。

因此， $n \times n$  的正方形所能填入的  $4 \times 4$  的正方形數量，會是影響是 T 型拼片的數量之關鍵。

以下分成邊長 n 為「 $4k$ 」和「 $4k + 2$ 」兩類大正方形討論 (k 是正整數)：

當  $n = 4k$ ，所能填入的  $4 \times 4$  正方形數量為  $\frac{n^2}{16}$ ，則  $a_{max} = \frac{n^2}{16} \times 4$

當  $n = 4k + 2$ ，所能填入的  $4 \times 4$  正方形數量為  $\left\lfloor \frac{n}{4} \right\rfloor^2$ ，則  $a_{max} = \left\lfloor \frac{n}{4} \right\rfloor^2 \times 4$



(本圖片由作者自行繪製、製作)

綜合證明與討論 2.1 與證明與討論 2.2，2.1 的結果包含於 2.2 的結果中，因此以證明與討論 2.2 作為接下來所引用的討論依據。

## 2. 討論正方形 $4 \times 4$ 、 $6 \times 6$ 、 $8 \times 8$ 、 $10 \times 10$ 、 $12 \times 12$ 的可能組合

### (1) $4 \times 4$

符合  $4 \times 4$  正方形可能的 T、O 組合： $(a, b) = (4, 0)$ 、 $(3, 1)$ 、 $(2, 2)$ 、 $(1, 3)$ 、 $(0, 4)$

$4 \times 4$  的大正方形中，所能填入的  $4 \times 4$  正方形最大數量為  $\frac{n^2}{16} = 1$ ，a 的最大值為 4。

由證明與討論 2.2 可知， $(3, 1)$ 、 $(2, 2)$ 、 $(1, 3)$  三組無解。

故  $(a, b) = (4, 0)$ 、 $(0, 4)$ 。

(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 a 個 T 拼片加上 b 個 O 拼片拼成 $4 \times 4$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？			
(4,0)	(0,4)		

### (2) $6 \times 6$

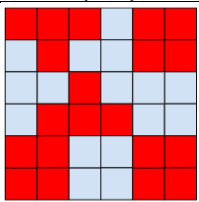
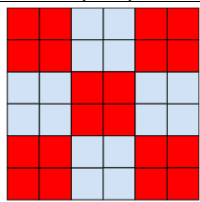
符合  $6 \times 6$  正方形可能的 T、O 組合： $(a, b) = (9, 0)$ 、 $(8, 1)$ 、.....、 $(1, 8)$ 、 $(0, 9)$ 。

$6 \times 6$  的大正方形中，所能填入的  $4 \times 4$  正方形最大數量為  $\left\lfloor \frac{n}{4} \right\rfloor^2 = 1$ ，a 的最大值為 4。

由證明與討論 2.2 可知， $(9, 0)$ 、 $(8, 1)$ 、 $(7, 2)$ 、.....、 $(3, 6)$ 、 $(2, 7)$ 、 $(1, 8)$  八組無解。

故  $(a, b) = (4, 5)$ 、 $(0, 9)$ 。

(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 $a$ 個T拼片加上 $b$ 個O拼片拼成 $6 \times 6$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？		
(4,5)	(0,9)	
		

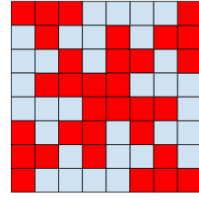
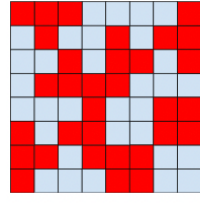
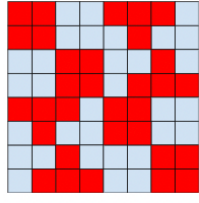
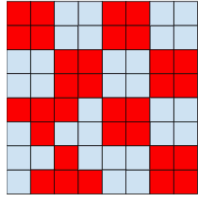
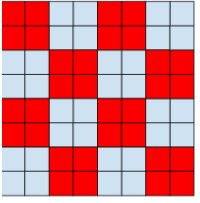
### (3) $8 \times 8$

符合 $8 \times 8$ 正方形可能的 T、O 組合： $(a, b) = (16, 0) \cdot (15, 1) \cdot \dots \cdot (1, 15) \cdot (0, 16)$ 。

$8 \times 8$ 的大正方形中，所能填入的 $4 \times 4$ 正方形最大數量為 $\frac{n^2}{16} = 4$ ， $a$ 的最大值為 16。

由證明與討論 2.2 可知， $(15, 1) \cdot (14, 2) \cdot (13, 3) \cdot \dots \cdot (2, 14) \cdot (1, 15)$ 十二組無解。

故 $(a, b) = (16, 0) \cdot (12, 4) \cdot (8, 8) \cdot (4, 12) \cdot (0, 16)$ 。(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 $a$ 個T拼片加上 $b$ 個O拼片拼成 $8 \times 8$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？				
(16,0)	(12,4)	(8,8)	(4,12)	(0,16)
				

### (4) $10 \times 10$

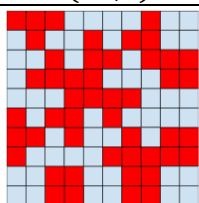
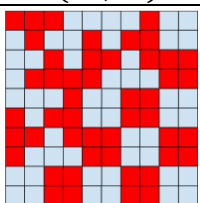
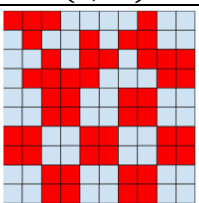
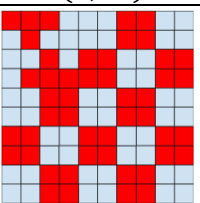
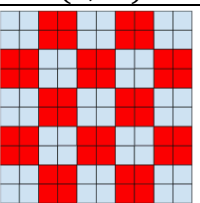
符合 $10 \times 10$ 正方形可能的 T、O 組合： $(a, b) = (25, 0) \cdot (24, 1) \cdot \dots \cdot (0, 25)$ 。

$10 \times 10$ 的大正方形中，所能填入的 $4 \times 4$ 正方形最大數量為 $\left\lfloor \frac{n}{4} \right\rfloor^2 = 4$ ， $a$ 的最大值為 16

由證明與討論 2.2 可知， $(25, 0) \cdot (24, 1) \cdot (23, 2) \cdot (22, 3) \cdot \dots \cdot (5, 20) \cdot (3, 22) \cdot (2, 23) \cdot (1, 24)$ 二十一組無解。

故 $(a, b) = (16, 9) \cdot (12, 13) \cdot (8, 17) \cdot (4, 21) \cdot (0, 25)$ 。

(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 $a$ 個T拼片加上 $b$ 個O拼片拼成 $10 \times 10$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？				
(16,9)	(12,13)	(8,17)	(4,21)	(0,25)
				

### (5) $12 \times 12$

符合 $12 \times 12$ 正方形可能的 T、O 組合： $(a, b) = (36, 0) \cdot (35, 1) \cdot \dots \cdot (0, 36)$ 。

$12 \times 12$ 的大正方形中，所能填入的 $4 \times 4$ 正方形最大數量為 $\frac{n^2}{16} = 9$ ， $a$ 的最大值為 36。

由證明與討論 2.2 可知， $(35, 1) \cdot (34, 2) \cdot (33, 3) \cdot (31, 5) \cdot \dots \cdot (5, 31) \cdot (3, 33) \cdot (2, 34) \cdot (1, 35)$ 二十七組無解。

故  $(a, b) = (36, 0) \cdot (32, 4) \cdot (28, 8) \cdot (24, 12) \cdot (20, 16) \cdot (16, 20) \cdot (12, 24) \cdot (8, 28) \cdot (4, 32) \cdot (0, 36)$ 。

(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 $a$ 個 T 拼片加上 $b$ 個 O 拼片拼成 $12 \times 12$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？				
(36,0)	(32,4)	(28,8)	(24,12)	(20,16)
(16,20)	(12,24)	(8,28)	(4,32)	(0,36)

### 3. $n \times n$

(1) 根據 2.(1)~(5) 的討論，將結果分成兩大類，分別是

I. 當  $n$  是 4 的倍數，即  $n \equiv 0(\text{mod}4)$ ：

$a$  的最大值（即最多能使用 T 拼片數）： $a_{\max} = \frac{n^2}{4}$

$a$  必為 4 的倍數，所以  $a \in \{0, 4, 8, \dots, a_{\max}\}$ ，又  $a + b = \frac{n^2}{4}$ ，則  $b = \frac{n^2}{4} - a$ 。

可能的  $(a, b)$  組合數： $\frac{a_{\max}}{4} + 1 = \frac{n^2}{16} + 1$

II. 當  $n$  是 2 的倍數但不是 4 的倍數，即  $n \equiv 2(\text{mod}4)$ ：

$a$  的最大值（即最多能使用 T 拼片數）： $a_{\max} = \left\lfloor \frac{n}{4} \right\rfloor^2 \times 4$

$a$  必為 4 的倍數，所以  $a \in \{0, 4, 8, \dots, a_{\max}\}$ ，又  $a + b = \frac{n^2}{4}$ ，則  $b = \frac{n^2}{4} - a$ 。

可能的  $(a, b)$  組合數： $\frac{a_{\max}}{4} + 1$

(2) 結論：

因為  $a$  是從 0 到  $a_{\max}$  之間的四的倍數，因此可令  $a = 4k$ ， $k \in \{0, 1, 2, \dots, \frac{a_{\max}}{4}\}$ ，則  $b = \frac{n^2}{4} - 4k$ 。

因此，使用  $a$  個 T 拼片加上  $b$  個 O 拼片拼成  $n \times n$  的大正方形，則  $(a, b)$  可能的組合為

$$(a, b) = \left\{ \left( 4k, \frac{n^2}{4} - 4k \right) \mid k = 0, 1, 2, \dots, \frac{a_{\max}}{4} \right\}$$

$$\text{其中 } a_{\max} = \begin{cases} \frac{n^2}{4} & , \quad n \equiv 0(\text{mod}4) \\ \left\lfloor \frac{n}{4} \right\rfloor^2 \times 4 & , \quad n \equiv 2(\text{mod}4) \end{cases}$$

### (三) $n \times n$ 的正方形中，討論 T、L 兩種拼片的組合

#### 1. 一般化證明與討論：

##### 證明與討論 3.1

##### 1. 黑白格塗色法：

將  $n \times n$  的大正方形以每「格」黑白相間塗色，可以得到  $\frac{n^2}{2}$  格黑色格子 (B, Black) 和  $\frac{n^2}{2}$  格白色格子 (W, White)。  
(本表格由作者自行繪製、製作)

$n \times n$ 的大正方形	T 拼片佔用的黑白格數量	L 拼片佔用的黑白格數量
	3B1W，排法： 	2B2W，排法： 
	1B3W，排法： 	

- (1) 令  $x$  = T 拼片(3B1W)排列方式的總數、令  $y$  = T 拼片(1B3W)排列方式的總數、令  $z$  = L 拼片的排列方式的總數

$$\frac{n^2}{2}(B + W) = x(3B1W) + y(1B3W) + z(2B2W) \quad , x, y, z \text{ 為正整數}$$

$$B \text{ 的數量關係式: } 3x + y + 2z = \frac{n^2}{2} \quad - \textcircled{1} \quad \quad W \text{ 的數量關係式: } x + 3y + 2z = \frac{n^2}{2} \quad - \textcircled{2}$$

$$\textcircled{1} - \textcircled{2} : 2x - 2y = 0$$

$$\therefore x = y$$

$$\text{得, T 拼片數量 } a = x + y = 2x$$

因為  $x$  為正整數，所以  $a$  必為偶數或 0；若  $a$  為奇數時，不符合黑白塗色法，無法拼出可能的  $(a, b)$  組合。

2. 由黑白格塗色法可得出，在  $n \times n$  中， $a$  值 (T 拼片數量) 恆為偶數或 0。

當  $n = 2k$  時， $b$  值 (T 拼片數量) 為偶數；當  $n = 2k + 1$  時， $b$  值為奇數。(  $k$  為正整數)

##### 證明與討論 3.2

我們發現 T 拼片、L 拼片組合的可能性，比起 (一) LO、(二) TO 的規律更加複雜，並且以上的方法都沒有辦法採用。整理已找出的排列方式後，我們發現「在「邊長為四的倍數」此類的正方形中，可以遵循某種排法找出 T 拼片的最大值」，以下為討論：

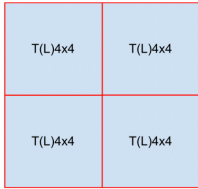

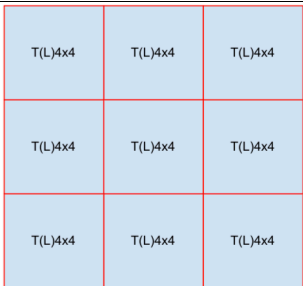

1. 填入  $n \times n$  正方形中，可用的圖形素材，主要分為兩大類矩形  $4 \times 4$ 、矩形  $4 \times 8$ ：

(本表格由作者自行繪製、製作)

$T_{4 \times 4}$		$L_{4 \times 4}$	
$4T4L$	$2T6L$	$8L$	

2. 矩形 $4 \times 8$ 有三種拼片組合，而不論是以下哪一種組合，最少都會使用到 4 個 L 拼片，且 L 數可能為 2 的倍數，因此 $(a, b)$ 中  $b$  的值為 $0, 4, 6, \dots, b_{\max}(b \neq 2)$ 。
3. 在 $n \times n (n \equiv 0 \pmod{4})$ 的正方形中，可能組合有 $\frac{n^2}{8}$ 個。
- (1)  $a \equiv 0 \pmod{4}$  的組合有 $\frac{n^2}{16} + 1$ 個，拼法的可能為 $x(T_{4 \times 4}) + y(L_{4 \times 4})$ ， $x + y = \frac{n^2}{16}$ 。
- (2)  $a \equiv 2 \pmod{4}$  的組合有 $\frac{n^2}{16} - 1$ 個，拼法的可能為
- 當 $a = 2$ 時， $x(L_{4 \times 4}) + 1(2T6L)$ ， $x = \frac{n^2}{16} - 1$ 。
- 當 $a > 2$ 時， $x(T_{4 \times 4}) + y(L_{4 \times 4}) + 1(2T6L)$ ， $x + y = \frac{n^2}{16} - 2$ 。

(本表格由作者自行繪製、製作)

8 × 8			
a≡0 mod4 的解		a≡2 mod4 的解	
12 × 12			
a≡0 mod4 的解		a≡2 mod4 的解	

## 2. 討論正方形 $4 \times 4$ 、 $6 \times 6$ 、 $8 \times 8$ 、 $10 \times 10$ 、 $12 \times 12$ 的可能組合

### (1) $4 \times 4$

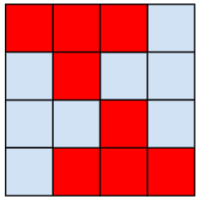
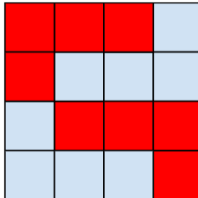
符合 $4 \times 4$ 正方形可能的 T、L 組合： $(a, b) = (4, 0), (3, 1), \dots, (1, 3), (0, 4)$

由證明與討論 3.1 可知， $(3, 1), (1, 3)$ 二組無解。

由證明與討論 3.2 可知， $(2, 2)$  一組無解。

故  $(a, b) = (4, 0), (0, 4)$ 。

(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 $a$ 個 T 拼片加上 $b$ 個 L 拼片拼成 $4 \times 4$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？			
(4,0)	(0,4)		
			

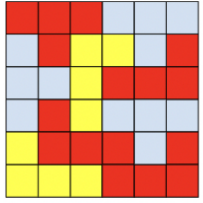
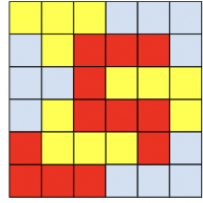
### (2) $6 \times 6$

符合 $6 \times 6$ 正方形可能的 T、L 組合： $(a, b) = (9, 0), (8, 1), \dots, (1, 8), (0, 9)$ 。

由證明與討論 3.1 可知， $(9, 0), (7, 2), (5, 4), (3, 6), (1, 8)$  五組無解。

僅由 9 個 L 拼片無解，原因與 L、O 組合的 $(9, 0)$ 同理，因此 $(0, 9)$ 無解。

(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 $a$ 個T拼片加上 $b$ 個L拼片拼成 $6 \times 6$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？				
(8,1)	(6,3)	(4,5)	(2,7)	
嘗試後，此組合無法得出任何一組解（拼法） 詳見討論三	嘗試後，此組合無法得出任何一組解（拼法） 詳見討論三			

由以上證明與實驗，我們得到以下可能  $(a, b) = (4, 5) \cdot (2, 7)$ 。

### (3) $8 \times 8$

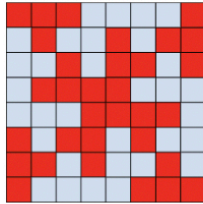
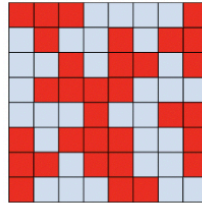
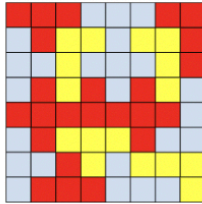
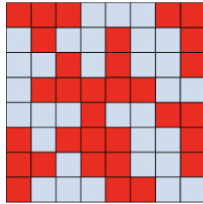
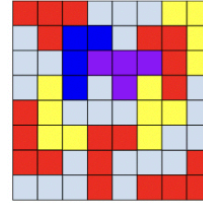
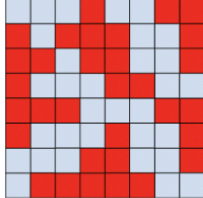
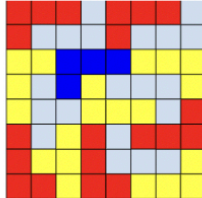
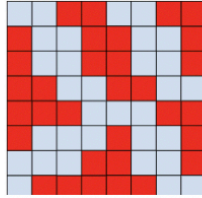
符合 $8 \times 8$ 正方形可能的T、L組合： $(a, b) = (16, 0) \cdot (15, 1) \cdot \dots \cdot (1, 15) \cdot (0, 16)$ 。

由證明與討論 3.1 可知， $(15, 1) \cdot (13, 3) \cdot (11, 5) \cdot \dots \cdot (3, 13) \cdot (1, 15)$ 八組無解。

由證明與討論 3.2 可知， $(14, 2)$  一組無解。

故 $(a, b) = (16, 0) \cdot (12, 4) \cdot (10, 6) \cdot (8, 8) \cdot (6, 10) \cdot (4, 12) \cdot (2, 14) \cdot (0, 16)$ 。

(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 $a$ 個T拼片加上 $b$ 個L拼片拼成 $4 \times 4$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？				
(16,0)	(12,4)	(10,6)	(8,8)	(6,10)
				
(4,12)	(2,14)	(0,16)		
				

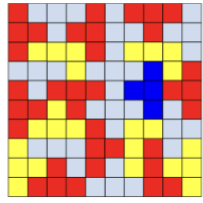
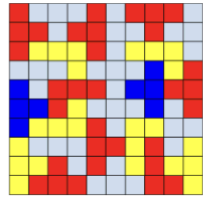
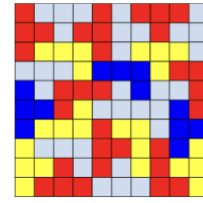
### (4) $10 \times 10$

符合 $10 \times 10$ 正方形可能的T、L組合： $(a, b) = (25, 0) \cdot (24, 1) \cdot \dots \cdot (0, 25)$ 。

由證明與討論 3.1 可知， $(25, 0) \cdot (23, 2) \cdot (21, 4) \cdot \dots \cdot (3, 22) \cdot (1, 24)$ 十三組無解。

僅由 25 個 L 拼片無解，原因與 L、O 組合的 $(25, 0)$ 同理，因此 $(0, 25)$ 無解。

(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 $a$ 個T拼片加上 $b$ 個L拼片拼成 $10 \times 10$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？				
(24,1)	(22,3)	(20,5)	(18,7)	(16,9)
嘗試後，此組合無法得出任何一組解（拼法） 詳見討論三	嘗試後，此組合無法得出任何一組解（拼法） 詳見討論三			



(14,11)	(12,13)	(10,15)	(8,17)	(6,19)
(4,21)	(2,23)			

由以上證明與實驗，我們得到以下可能

$(a, b) = (20, 5) \cdot (18, 7) \cdot (16, 9) \cdot (14, 11) \cdot (12, 13) \cdot (10, 15) \cdot (8, 17) \cdot (6, 19) \cdot (4, 21) \cdot (2, 23)$ 。

## (5) $12 \times 12$

符合 $10 \times 10$ 正方形可能的 T、L 組合： $(a, b) = (36, 0) \cdot (35, 1) \cdot \dots \cdot (0, 36)$ 。

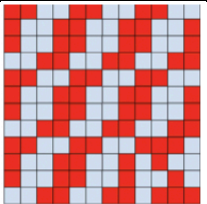
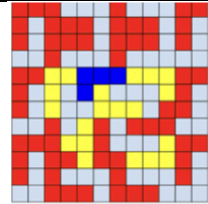
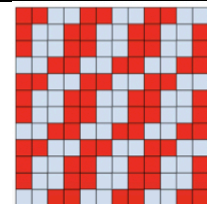
由證明與討論 3.1 可知， $(35, 1) \cdot (34, 2) \cdot (33, 3) \cdot \dots \cdot (3, 33) \cdot (1, 35)$ 十九組無解。

由證明與討論 3.2 可知， $(34, 2)$  一組無解。

故 $(a, b) = (36, 0) \cdot (32, 4) \cdot (30, 6) \cdot (28, 8) \cdot (26, 10) \cdot (24, 12) \cdot (22, 14) \cdot (20, 16) \cdot (18, 18) \cdot (16, 20) \cdot (14, 22) \cdot (12, 24) \cdot (10, 26) \cdot (8, 28) \cdot (6, 30) \cdot (4, 32) \cdot (2, 34) \cdot (0, 36)$ 。

(本表格由作者自行繪製、製作)

使用 $a$ 個 T 拼片加上 $b$ 個 L 拼片拼成 $12 \times 12$ 的大正方形，則 $(a, b)$ 可能是多少？				
(36,0)	(32,4)	(30,6)	(28,8)	(26,10)
(24,12)	(22,14)	(20,16)	(18,18)	(16,20)
(14,22)	(12,24)	(10,26)	(8,28)	(6,30)

(4,32)	(2,34)	(0,36)	
			

## 2. $n \times n$

(1) 根據 2.(1)~(5)的討論，將結果分成兩大類：

I. 當  $n$  是 4 的倍數，即  $n \equiv 0(mod 4)$ ：

$a$  的最大值（即最多能使用 T 拼片數）： $a_{max} = \frac{n^2}{4}$ ； $b$  的最小值： $b_{min} = 0$

$a$  必為 2 的倍數（ $a_{max} - 2$  除外），所以  $a \in \{0, 2, 4, \dots, a_{max}\}$ ，又  $a + b = \frac{n^2}{4}$ ，

則  $b = \frac{n^2}{4} - a$  ( $b \neq 2$ )。

可能的(a,b)組合數： $\frac{a_{max}}{2}$

II. 當  $n$  是 2 的倍數但不是 4 的倍數，即  $n \equiv 2(mod 4)$ ：

$a$  的最大值（即最多能使用 T 拼片數）： $a_{max} = \frac{n^2}{4} - 5$ ； $b$  的最小值： $b_{min} = 5$

$a$  必為 2 的倍數（ $a \neq 0$ ），所以  $a \in \{2, 4, 6, \dots, a_{max}\}$ ，又  $a + b = \frac{n^2}{4}$ ，

則  $b = \frac{n^2}{4} - a$  ( $b \neq \frac{n^2}{4}$ )。

可能的(a,b)組合數： $\frac{a_{max}}{2}$

(2) 結論：

因為  $a$  是從 0 到  $a_{max}$  之間的四的倍數，因此可令  $a = 2k$ ,  $k \in \{k_{min}, k_{min} + 1, k_{min} + 2, \dots, \frac{a_{max}}{2}\}$ ，則  $b = \frac{n^2}{4} - 2k$

因此，使用  $a$  個 T 拼片加上  $b$  個 L 拼片拼成  $n \times n$  的大正方形，則  $(a, b)$  可能的組合為

$$(a, b) = \{(2k, \frac{n^2}{4} - 2k) \mid k = k_{min}, k_{min} + 1, \dots, \frac{a_{max}}{2}\}$$

$$\text{其中 } a_{max} = \begin{cases} \frac{n^2}{4} & , \quad n \equiv 0(mod 4) \\ \frac{n^2}{4} - 5 & , \quad n \equiv 2(mod 4) \end{cases}, \quad k_{min} = \begin{cases} 0 & , \quad n \equiv 0(mod 4) \\ 1 & , \quad n \equiv 2(mod 4) \end{cases}$$



## 二、長方形



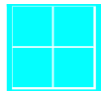
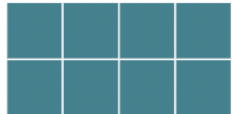
我們想透過找出「擁有多組解的最小圖形」，以及一些「僅有單組解的最小圖形」，來拼成有助於我們拼出目標大長方形的「中圖形」。找出可運用的中圖形後，我們可以針對其特性（例如：任一邊長為奇數）拼出目標大長方形，一一討論各邊長分類下的長方形，是否都能由  $L + O$  或  $T + O$  這兩種拼片組合而成？若可以，能找出哪些解？這是我們期望延伸至長方形能首要達成的目標。

### （一） $m \times n$ 的長方形中，討論 $L$ 、 $O$ 兩種拼片的組合

#### 1. 定義 $L$ 、 $O$ 的最小圖形與中圖形

(1) **最小圖形**：能同時完全由  $n$  個  $L$  拼片所組成，也能同時由  $n$  個  $O$  拼片所組成。



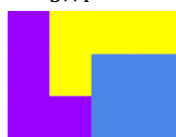
（本表格由作者自行繪製、製作）

$LO_{2 \times 4}$ ：可以完全由 $L$ 或完全由 $O$ 所組成，且由最少數量 $L$ 與 $O$ 組成的圖形，其面積為 $2 \times 4$ ，所以命名為 $LO_{2 \times 4}$ 。（在等拼片的拼法中，該解使用最大數量的 $L$ 拼片或最小數量的 $L$ 拼片（或其他可行數量）與 $O$ 組成目標大長方形，每組最小圖形皆有以上兩種可能，此判斷方式可以得出由數個最小圖形或中圖形所拼成的長方形， $a$ 和 $b$ 每個解的規律。）		
情況一：全部由 $L$ 拼片組成的解（ $L$ 最大值的拼法）。  $2L_{2 \times 4} = 2L$ 	情況二：全部由 $O$ 拼片組成的解（ $O$ 最大值的拼法）。  $2O_{2 \times 4} = 2O$ 	衍生圖形：由 $O_{2 \times 4}$ 切割的衍生圖形（此圖形的數量影響 $O$ 的最小值及 $L$ 的最大值）  $O_{2 \times 2} = 1O$ 
最小圖形 $LO_{2 \times 4}$ 中 $L$ 和 $O$ 的數量關係： $n(LO_{2 \times 4}) = x(O_{2 \times 4}) + y(L_{2 \times 4})$ ，其中 $x + y = 2n$ 因此， $n(LO_{2 \times 4}) \in \{2(n - k)O + (2k)L \mid k = 0, 1, 2 \dots n\}$		
		

(2) **中圖形**：由  $L$  拼片和  $O$  拼片組成，為滿足拼成目標大長方形的需求，所拼出的矩形。

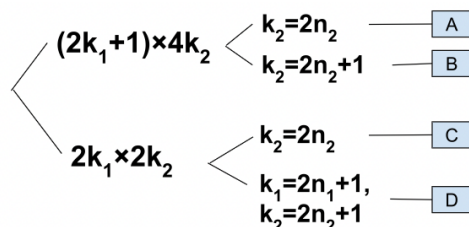
例： $LO_{3 \times 8}$  能滿足拼成「奇數邊長的大長方形」的需求，且為最小寬度（短邊為 3），能拼出其他邊長為奇數的矩形，下表為  $LO_{3 \times 8}$  的圖形討論與延伸。

（本表格由作者自行繪製、製作）

$LO_{3 \times 8}$ ：由 4 個 $L$ 和 1 組 $L_{2 \times 4}$ 所組成。滿足「奇數邊長」組成的 $3 \times 8$ 矩形， $LO_{3 \times 8}$ 所需使用的 1 組 $L_{2 \times 4}$ 會有兩種拼片組合， $L_{2 \times 4}$ 和 $O_{2 \times 4}$ 。		
情況一：含有 $L_{2 \times 4}$ 的解。  $6L_{3 \times 8} = 6L$ 	情況二：含有 $O_{2 \times 4}$ 的解。  $4L2O_{3 \times 8} = 4L2O$ 	衍生圖形 $LO_{3 \times 4}$ ：由 $4L2O_{3 \times 8}$ 切割的衍生圖形。 $2L1O_{3 \times 4} = 2L1O$ 

## 2. 長方形邊長性質進行分類：

已知所有拼片的面積都是 4，所以大長方形面積必符合 4 的倍數。透過邊長得奇偶特性可以分為兩大類：(奇數) × (4 的倍數)、(2 的倍數) × (2 的倍數)。此外，還可以針對其中一個變數的奇偶性進行分類。總共分為四類討論，如下圖架構表：



## 3. 長方形 $m \times n$ 切割結果討論

### (1) $(2k_1 + 1) \times 4k_2$ , $k_2 = 2n_2$ 分類 A

$$\begin{aligned}
 & (2k_1 + 1) \times 4k_2 \\
 &= [(2k_1 - 2) + 3] \times 4(2n_2) \\
 &= (2k_1 - 2)(8n_2) + 3(8n_2) \\
 &= 8n_2(2k_1 - 2) + (8n_2 \times 3) \\
 &= (4 \times 2)(2n_2 \times k_1 - 2n_2) + (8 \times 3)n_2 \\
 &= (LO_{2 \times 4})[2n_2 \times (k_1 - 1)] + (LO_{3 \times 8})n_2
 \end{aligned}$$

此類長方形，可以切割為  $(LO_{2 \times 4})[2n_2 \times (k_1 - 1)] + (LO_{3 \times 8})n_2$ ，

即「 $2n_2 \times (k_1 - 1)$  個  $LO_{2 \times 4}$ 」和「 $n_2$  個  $LO_{3 \times 8}$ 」。(本表格由作者自行繪製、製作)

第一步	第二步	第三步
$(2k_1 + 1) \times 4k_2$	$(2k_1 + 1) \times 4k_2$ $= [(2k_1 - 2) + 3] \times 4(2n_2)$ $= 8n_2(2k_1 - 2) + (8n_2 \times 3)$	$8n_2(2k_1 - 2) + (8n_2 \times 3)$ $= (4 \times 2)[2n_2 \times (k_1 - 1)] + (8n_2 \times 3)$ $= (LO_{2 \times 4})[2n_2 \times (k_1 - 1)] + (LO_{3 \times 8})n_2$

接著，我們根據以上最小圖形、中圖形，討論該類長方形可能的 L、O 拼片組成可能：

$$\begin{aligned}
 & (LO_{2 \times 4})[2n_2 \times (k_1 - 1)] + (LO_{3 \times 8})n_2 \\
 &= (LO_{2 \times 4})[n_2 \times (2k_1 - 2)] + [(LO_{2 \times 4}) + 4L]n_2 \\
 &= (LO_{2 \times 4})[n_2 \times (2k_1 - 1)] + (4n_2)L
 \end{aligned}$$

因此  $(2k_1 + 1) \times 4k_2 \in \{2[(n_2 \times (2k_1 - 1)) - k]O + (2k + 4n_2)L \mid k = 0, 1, 2, \dots, [n_2 \times (2k_1 - 1)]\} + L(4n_2)$

整理後可得

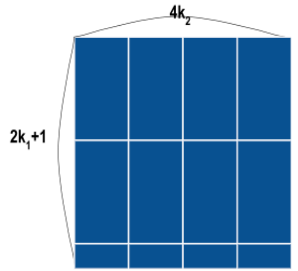
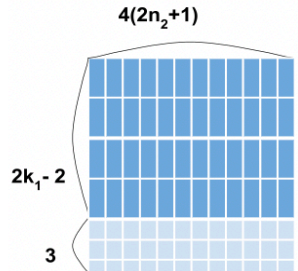
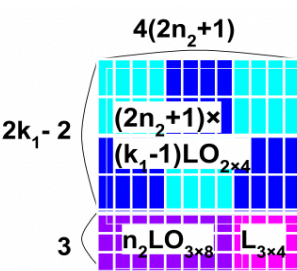
$$(2k_1 + 1) \times 4k_2 \in \{2[(n_2 \times (2k_1 - 1)) - k]O + (2k + 4n_2)L \mid k = 0, 1, 2, \dots, [n_2 \times (2k_1 - 1)]\}$$

(2)  $(2k_1 + 1) \times 4k_2$ ,  $k_2 = 2n_2 + 1$  分類 B

$$\begin{aligned}
 & (2k_1 + 1) \times 4k_2 \\
 &= [(2k_1 - 2) + 3] \times 4k_2 \\
 &= 4(2n_2 + 1)(2k_1 - 2) + [4(2n_2 + 1) \times 3] \\
 &= (4 \times 2)[(2n_2 + 1) \times (k_1 - 1)] + [(8n_2 + 4) \times 3] \\
 &= (4 \times 2)[(2n_2 + 1) \times (k_1 - 1)] + (8n_2 \times 3) + (4 \times 3) \\
 &= (LO_{2 \times 4})[(2n_2 + 1) \times (k_1 - 1)] + (LO_{3 \times 8})n_2 + (LO_{3 \times 4})
 \end{aligned}$$

此類長方形，可以切割為 $(LO_{2 \times 4})[(2n_2 + 1) \times (k_1 - 1)] + (LO_{3 \times 8})n_2 + (LO_{3 \times 4})$ ，  
即「 $(2n_2 + 1) \times (k_1 - 1)$ 個 $LO_{2 \times 4}$ 」、「 $n_2$ 個 $LO_{3 \times 8}$ 」和「1個 $LO_{3 \times 4}$ 」。

(本表格由作者自行繪製、製作)

第一步	第二步	第三步
		
$(2k_1 + 1) \times 4k_2$	$(2k_1 + 1) \times 4k_2$ $= [(2k_1 - 2) + 3] \times 4k_2$ $= 4(2n_2 + 1)(2k_1 - 2)$ $+ [4(2n_2 + 1) \times 3]$	$4(2n_2 + 1)(2k_1 - 2) + [4(2n_2 + 1) \times 3]$ $= (4 \times 2)[(2n_2 + 1) \times (k_1 - 1)]$ $+ [(8n_2 + 4) \times 3]$ $= (4 \times 2)[(2n_2 + 1) \times (k_1 - 1)]$ $+ (8n_2 \times 3) + (4 \times 3)$ $= (LO_{2 \times 4})[(2n_2 + 1) \times (k_1 - 1)]$ $+ (LO_{3 \times 8})n_2 + (LO_{3 \times 4})$

接著，我們根據以上最小圖形、中圖形，討論該類長方形可能的 L、O 拼片組成可能：

$$\begin{aligned}
 & (LO_{2 \times 4})[(2n_2 + 1) \times (k_1 - 1)] + (LO_{3 \times 8})n_2 + (LO_{3 \times 4}) \\
 &= (LO_{2 \times 4})[n_2 \times (2k_1 - 2)] + [(LO_{2 \times 4}) + 4L]n_2 + 2L + O \\
 &= (LO_{2 \times 4})[n_2 \times (2k_1 - 1)] + (4n_2 + 2)L + O
 \end{aligned}$$

因此 $(2k_1 + 1) \times 4k_2 \in \{2[(n_2(2k_1 - 1)) - k]O + (2k)L \mid k = 0, 1, 2, \dots, [n_2(2k_1 - 1)]\} + O + L(4n_2 + 2)$

整理後可得

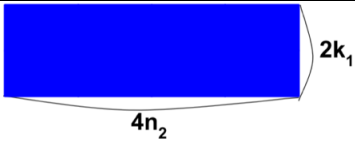
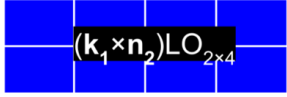
$$(2k_1 + 1) \times 4k_2 \in \{[(2n_2(2k_1 - 1)) - 2k + 1]O + [2k + (4n_2 + 2)]L \mid k = 0, 1, \dots, [n_2(2k_1 - 1)]\}$$

(3)  $2k_1 \times 2k_2$ ,  $k_2 = 2n_2$  分類 C

$$2k_1 \times 2k_2 = (2 \times 4) \times (k_1 \times n_2) = (LO_{2 \times 4}) \times (k_1 \times n_2)$$

此類長方形，可以切割為 $(LO_{2 \times 4}) \times (k_1 \times n_2)$ ，即「 $(k_1 \times n_2)$ 個 $LO_{2 \times 4}$ 」。

(本表格由作者自行繪製、製作)

第一步	第二步
	
$2k_1 \times 2k_2 = 2k_1 \times 4n_2$	$2k_1 \times 4n_2 = (2 \times 4) \times (k_1 \times n_2) = (LO_{2 \times 4}) \times (k_1 \times n_2)$

接著，我們根據以上最小圖形、中圖形，討論該類長方形可能的 L、O 拼片組成可能：  
整理後可得  $2k_1 \times 2k_2 \in \{2[(k_1 \times n_2) - k]O + (2k)L \mid k = 0, 1, 2, \dots, (k_1 \times n_2)\}$

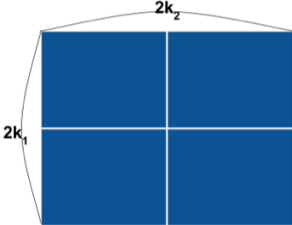
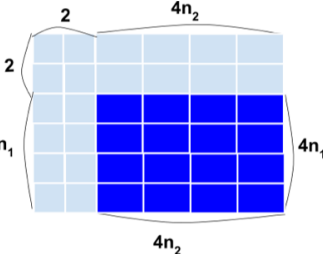

(4)  $2k_1 \times 2k_2$ ,  $k_1 = 2n_1 + 1$ ,  $k_2 = 2n_2 + 1$  分類 D

$$\begin{aligned}
 & 2k_1 \times 2k_2 \\
 &= 2(2n_1 + 1) \times 2(2n_2 + 1) \\
 &= (4n_1 + 2) \times (4n_2 + 2) \\
 &= (2 \times 4)(2n_1 \times n_2) + (4 \times 2)n_1 + (2 \times 4)n_2 + (2 \times 2) \\
 &= (2 \times 4) \times (2n_1 \times n_2 + n_1 + n_2) + (2 \times 2) \\
 &= (LO_{2 \times 4})(n_1 \times 2n_2 + n_1 + n_2) + 1(O_{2 \times 2})
 \end{aligned}$$

此類長方形，可以切割為  $(LO_{2 \times 4})(n_1 \times 2n_2 + n_1 + n_2) + 1(O_{2 \times 2})$ ，

即「 $(n_1 \times 2n_2 + n_1 + n_2)$ 個  $LO_{2 \times 4}$ 」和「1個  $(O_{2 \times 2})$ 」。

(本表格由作者自行繪製、製作)

第一步	第二步	第三步
		
$2k_1 \times 2k_2$	$2k_1 \times 2k_2$ $= 2(2n_1 + 1) \times 2(2n_2 + 1)$ $= (4n_1 + 2) \times (4n_2 + 2)$	$(4n_1 + 2) \times (4n_2 + 2)$ $= (2 \times 4)(2n_1 \times n_2) + (4 \times 2)n_1$ $+ (2 \times 4)n_2 + (2 \times 2)$ $= (LO_{2 \times 4})(n_1 \times 2n_2 + n_1 + n_2)$ $+ 1(O_{2 \times 2})$

接著，我們根據以上最小圖形、中圖形，討論該類長方形可能的 L、O 拼片組成可能：

$$(LO_{2 \times 4})(n_1 \times 2n_2 + n_1 + n_2) + 1(O_{2 \times 2}) = (LO_{2 \times 4})(n_1 \times 2n_2 + n_1 + n_2) + 1O$$

因此  $2k_1 \times 2k_2 \in \{[2(n_1 \times 2n_2 + n_1 + n_2) - 2k]O + (2k)L \mid k = 0, 1, \dots, (n_1 \times 2n_2 + n_1 + n_2)\} + O$

整理後可得

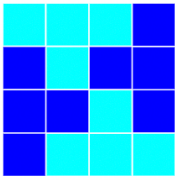
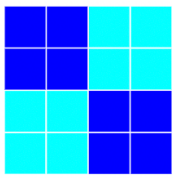
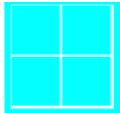
$$2k_1 \times 2k_2 \in \{[2(n_1 \times 2n_2 + n_1 + n_2) - 2k + 1]O + (2k)L \mid k = 0, 1, 2, \dots, (n_1 \times 2n_2 + n_1 + n_2)\}$$

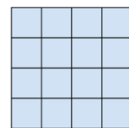
## （二） $m \times n$ 的長方形中，討論 T、O 兩種拼片的組合

### 1. 定義 T、O 的最小圖形與中圖形

(1) **最小圖形**：能同時完全由  $n$  個 T 拼片所組成，也能同時由  $n$  個 O 拼片所組成。

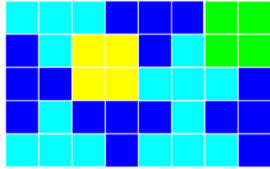
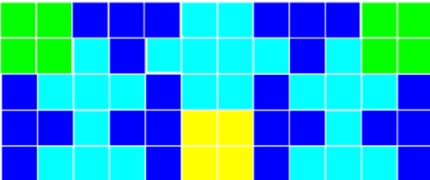
（本表格由作者自行繪製、製作）

$TO_{4 \times 4}$ ：可以完全由 T 或完全由 O 所組成，且由最少數量 T 與 O 組成的圖形，其面積為 $4 \times 4$ ，所以命名為 $LO_{2 \times 4}$ 。		
情況一：全部由 T 拼片組成的解（T 最大值的拼法）。 $4T_{4 \times 4} = 4T$ 	情況二：全部由 O 拼片組成的解（O 最大值的拼法）。 $4O_{4 \times 4} = 4O$ 	衍生圖形：由 $O_{4 \times 4}$ 切割的衍生圖形（此圖形的數量影響 O 的最小值及 T 的最大值） $O_{2 \times 2} = 1O$ 
最小圖形 $TO_{2 \times 4}$ 中 T 和 O 的數量關係： $n(TO_{4 \times 4}) = x(T_{4 \times 4}) + y(O_{4 \times 4})$ ，其中 $x + y = 2n$ 因此， $n(TO_{4 \times 4}) \in \{4(n - k)O + (4k)T \mid k = 0, 1, 2 \dots n\}$		



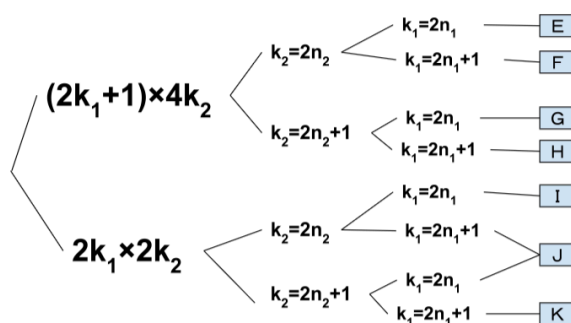
(2) **中圖形**：由 T 拼片和 O 拼片組成，為滿足拼成目標大長方形的需求，所拼出的矩形，例： $TO_{5 \times 8}$  能滿足拼成「奇數邊長的大長方形」（如右圖）的需求，且為最小面積（沒有面積更小且由 T 和 O 組成的奇數邊長矩形），邊長為 5，能拼出其他邊長為奇數的矩形，進而完成目標大長方形，下表為  $TO_{5 \times 8}$  的圖形討論與延伸。

（本表格由作者自行繪製、製作）

$TO_{5 \times 8}$ ：由 8 個 T 和 2 個 L 所組成。滿足「奇數邊長」且「以最少數量 T 與 O」組成的 $5 \times 8$ 矩形。 $8T2O_{5 \times 8} = 8T2O$ 
衍生圖形 $TO_{5 \times 12}$ ：由 $8T2O_{5 \times 8}$ 擴增的衍生圖形。此圖形可以填補 $8T2O_{5 \times 8}$ 所組成的圖形寬度都為 8 的倍數的問題，此圖形邊長為 12，可以使圖形變成 4 的倍數，而我們透過邊長 $m$ 可能性的判斷，可以排除 $m \equiv 2(mod 4)$ 與 $m \equiv 1(mod 2)$ 這些個組合，因此我們沒有遺漏任何可行的組合。 $12T3O_{5 \times 12} = 12T3O$ 

## 2. 長方形邊長性質進行分類：

已知所有拼片的面積都是 4，所以大長方形面積必符合 4 的倍數。透過邊長的奇偶特性分類，架構表如下：



## 3. 長方形 $m \times n$ 切割結果討論

### (1) $(2k_1 + 1) \times (4k_2)$ , $k_1 = 2n_1$ , $k_2 = 2n_2$ 分類 E

$$\begin{aligned}
 & (2k_1 + 1) \times (4k_2) \\
 &= \{[2(2n_1) - 4] + 5\} \times [4(2n_2)] \\
 &= (4n_1 - 4) \times (8n_2) + 5 \times (8n_2) \\
 &= 4(n_1 - 1)(8n_2) + (5 \times 8)(n_2) \\
 &= (4 \times 4)(n_1 - 1)(2n_2) + (5 \times 8)(n_2) \\
 &= (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2) + (TO_{5 \times 8})(n_2)
 \end{aligned}$$

此類長方形，可以切割為  $(TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2) + (TO_{5 \times 8})(n_2)$ ，

即「 $[(n_1 - 1)(2n_2)]$ 個  $TO_{4 \times 4}$ 」和「 $n_2$ 個  $TO_{5 \times 8}$ 」。(本表格由作者自行繪製、製作)

第一步	第二步	第三步
$(2k_1 + 1) \times (4k_2)$	$(2k_1 + 1) \times (4k_2)$ $= \{[2(2n_1) - 4 + 5]\}$ $\times [4(2n_2)]$	$\{[2(2n_1) - 4] + 5\} \times [4(2n_2)]$ $= (4n_1 - 4) \times (8n_2) + 5 \times (8n_2)$ $= 4(n_1 - 1)(8n_2) + (5 \times 8)(n_2)$ $= (4 \times 4)(n_1 - 1)(2n_2) + (5 \times 8)(n_2)$ $= (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2) + (TO_{5 \times 8})(n_2)$

接著，我們根據以上最小圖形、中圖形，討論該類長方形可能的 T、O 拼片組成可能：

$$(TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2) + (TO_{5 \times 8})(n_2) = (TO_{4 \times 4})[2n_2(n_1 - 1)] + (4T + 1O)(n_2)$$

$$\begin{aligned}
 & \text{因此 } (2k_1 + 1) \times (4k_2) \in \{4([2n_2(n_1 - 1)] - k)O + (4k)T \mid k = 0, 1, 2, \dots, [2n_2(n_1 - 1)]\} \\
 & + T(4n_2) + O(n_2)
 \end{aligned}$$

整理後可得

$$(2k_1 + 1) \times (4k_2) \in \{[8n_2(n_1 - 1) - 4k + n_2]O + (4k + 8n_2)T \mid k = 0, 1, 2, \dots, [2n_2(n_1 - 1)]\}$$

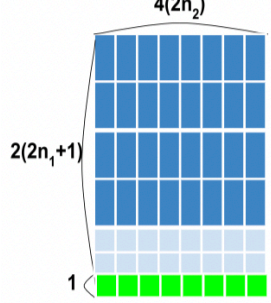
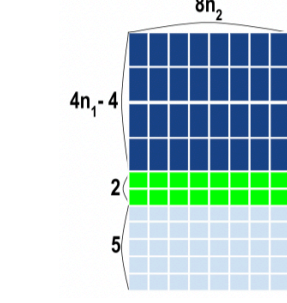
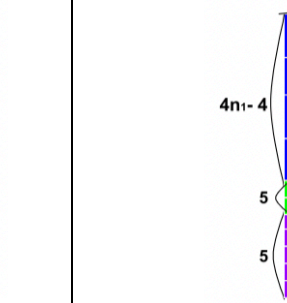
(2)  $(2k_1 + 1) \times (4k_2)$ ,  $k_1 = 2n_1 + 1$ ,  $k_2 = 2n_2$  分類 F

$$\begin{aligned}
 & (2k_1 + 1) \times (4k_2) \\
 &= [2(2n_1 + 1) + 1] \times 4(2n_2) \\
 &= \{[2(2n_1 + 1) - 4] + 5\} \times [4(2n_2)] \\
 &= [(4n_1 - 4) + 2] \times (8n_2) + 5 \times (8n_2) \\
 &= [4(n_1 - 1)](8n_2) + 2(8n_2) + (5 \times 8)(n_2) \\
 &= (4 \times 4)(n_1 - 1)(2n_2) + (2 \times 2)(4n_2) + (5 \times 8)(n_2) \\
 &= (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2) + (O_{2 \times 2})(4n_2) + (TO_{5 \times 8})(n_2)
 \end{aligned}$$

此類長方形，可以切割為  $(TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2) + (O_{2 \times 2})(4n_2) + (TO_{5 \times 8})(n_2)$ ，

即「 $[(n_1 - 1)(2n_2)]$  個  $TO_{4 \times 4}$ 」、「 $(4n_2)$  個  $O_{2 \times 2}$ 」和「 $(n_2)$  個  $TO_{5 \times 8}$ 」。

(本表格由作者自行繪製、製作)

第一步	第二步	第三步
		
$(2k_1 + 1) \times (4k_2)$ $= [2(2n_1 + 1) + 1]$ $\times 4(2n_2)$	$[2(2n_1 + 1) + 1] \times 4(2n_2)$ $= \{[2(2n_1 + 1) - 4] + 5\}$ $\times [4(2n_2)]$ $= [(4n_1 - 4) + 2] \times (8n_2)$ $+ 5 \times (8n_2)$ $= [4(n_1 - 1)](8n_2)$ $+ 2(8n_2) + (5 \times 8)(n_2)$	$[4(n_1 - 1)](8n_2) + 2(8n_2) + (5 \times 8)(n_2)$ $= (4 \times 4)(n_1 - 1)(2n_2) + (2 \times 2)(4n_2)$ $+ (5 \times 8)(n_2)$ $= (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2)$ $+ (O_{2 \times 2})(4n_2) + (TO_{5 \times 8})(n_2)$

接著，我們根據以上最小圖形、中圖形，討論該類長方形可能的 T、O 拼片組成可能：

$$\begin{aligned}
 & (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2) + (O_{2 \times 2})(4n_2) + (TO_{5 \times 8})(n_2) \\
 &= (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2) + (O_{2 \times 2})(4n_2) + (8T + 2O)(n_2) \\
 &= (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2) + O(6n_2) + T(8n_2)
 \end{aligned}$$

因此  $(2k_1 + 1) \times (4k_2) \in \{4[(n_1 - 1)(2n_2) - k]O + (4k)T \mid k = 0, 1, 2, \dots, (n_1 - 1)(2n_2)\} + O(6n_2) + T(8n_2)$

整理後可得

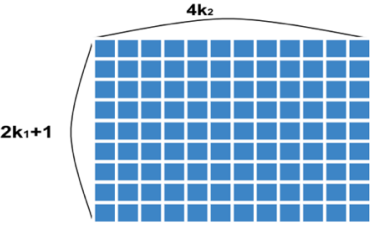
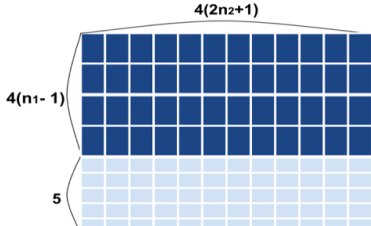
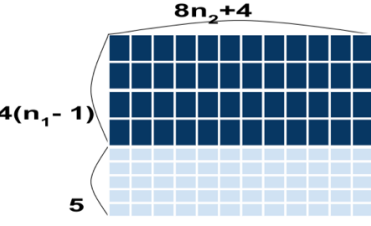
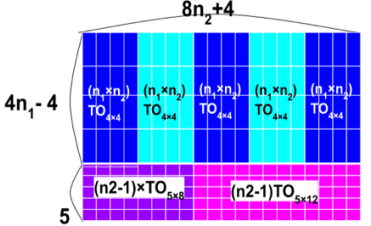
$$(2k_1 + 1) \times (4k_2) \in \{[4(n_1 - 1)(2n_2) - 4k + 6n_2]O + (4k + 8n_2)T \mid k = 0, 1, 2, \dots, (n_1 - 1)(2n_2)\}$$

(3)  $(2k_1 + 1) \times (4k_2)$ ,  $k_1 = 2n_1$ ,  $k_2 = 2n_2 + 1$  分類 G

$$\begin{aligned}
 & (2k_1 + 1) \times (4k_2) \\
 &= \{[2(2n_1) - 4] + 5\} \times [4(2n_2 + 1)] \\
 &= [(4n_1) - 4] \times [4(2n_2 + 1)] + 5 \times (8n_2 + 4) \\
 &= [4(n_1 - 1)][4(2n_2 + 1)] + (5 \times 8)(n_2 - 1) + 5(8 + 4) \\
 &= (4 \times 4)(n_1 - 1)(2n_2 + 1) + (5 \times 8)(n_2 - 1) + (5 \times 12) \\
 &= (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2 + 1) + (TO_{5 \times 8})(n_2 - 1) + (TO_{5 \times 12})
 \end{aligned}$$

此類長方形，可以切割為  $(TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2 + 1) + (TO_{5 \times 8})(n_2 - 1) + 1(TO_{5 \times 12})$   
 即「 $[(n_1 - 1)(2n_2 + 1)]$  個  $TO_{4 \times 4}$ 」、「 $(n_2 - 1)$  個  $TO_{5 \times 8}$ 」和「1 個  $TO_{5 \times 12}$ 」。

(本表格由作者自行繪製、製作)

第一步	第二步
	
$(2k_1 + 1) \times (4k_2)$	$(2k_1 + 1) \times (4k_2)$ $= \{[2(2n_1) - 4] + 5\} \times [4(2n_2 + 1)]$
第三步	第四步
	
$\{[2(2n_1) - 4] + 5\} \times [4(2n_2 + 1)]$ $= [(4n_1) - 4] \times [4(2n_2 + 1)]$ $+ 5 \times (8n_2 + 4)$	$[(4n_1) - 4] \times [4(2n_2 + 1)] + 5 \times (8n_2 + 4)$ $= [4(n_1 - 1)][4(2n_2 + 1)] + (5 \times 8)(n_2 - 1) + 5(8 + 4)$ $= (4 \times 4)(n_1 - 1)(2n_2 + 1) + (5 \times 8)(n_2 - 1) + (5 \times 12)$ $= (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2 + 1) + (TO_{5 \times 8})(n_2 - 1) + (TO_{5 \times 12})$

接著，我們根據以上最小圖形、中圖形，討論該類長方形可能的 T、O 拼片組成可能：

$$(TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2 + 1) + (TO_{5 \times 8})(n_2 - 1) + 1(TO_{5 \times 12})$$

$$= (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2 + 1) + (8T + 2O)(n_2 - 1) + (12T + 3O)$$

$$\begin{aligned}
 \text{因此 } (2k_1 + 1) \times (4k_2) &\in \{4[(n_1 - 1)(2n_2 + 1) - k]O + (4k)T \mid k = 0, 1, 2, \dots, (n_1 - 1)(2n_2 + 1)\} \\
 &+ O[2(n_2 - 1) + 3] + T[(n_2 - 1) + 12]
 \end{aligned}$$

整理後可得

$$\begin{aligned}
 (2k_1 + 1) \times (4k_2) &\in \{[4(n_1 - 1)(2n_2 + 1) - 4k + 2(n_2 - 1) + 3]O + [4k + (n_2 - 1) + 12]T \\
 &\mid k = 0, 1, 2, \dots, (n_1 - 1)(2n_2 + 1)\}
 \end{aligned}$$



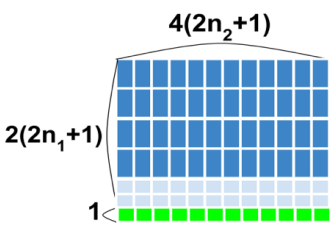
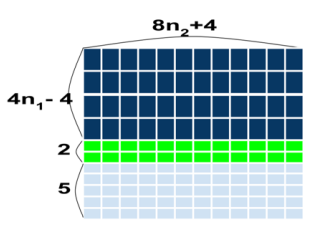
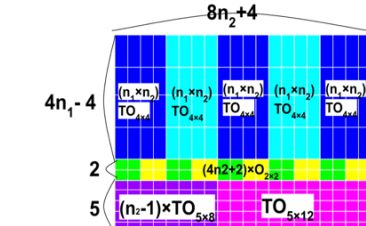
(4)  $(2k_1 + 1) \times (4k_2)$ ,  $k_1 = 2n_1 + 1$ ,  $k_2 = 2n_2 + 1$  分類H

$$\begin{aligned}
 & (2k_1 + 1) \times (4k_2) \\
 &= [2(2n_1 + 1) + 1] \times [4(2n_2 + 1)] \\
 &= \{[2(2n_1 + 1) - 4] + 5\} \times [4(2n_2 + 1)] \\
 &= [(4n_1 - 4) + 2] \times (8n_2 + 4) + 5 \times (8n_2 + 4) \\
 &= [4(n_1 - 1)](8n_2 + 4) + 2(8n_2 + 4) + (8 \times 5)(n_2 - 1) + 5(8 + 4) \\
 &= (4 \times 4)(n_1 - 1)(2n_2 + 1) + (2 \times 2)(4n_2 + 2) + (8 \times 5)(n_2 - 1) + (5 \times 12) \\
 &= (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2 + 1) + (O_{2 \times 2})(4n_2 + 2) + (TO_{5 \times 8})(n_2 - 1) + (TO_{5 \times 12})
 \end{aligned}$$

此類長方形，可以切割為

$(TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2 + 1) + (O_{2 \times 2})(4n_2 + 2) + (TO_{5 \times 8})(n_2 - 1) + (TO_{5 \times 12})$ ，  
即「 $[(n_1 - 1)(2n_2 + 1)]$ 個 $TO_{4 \times 4}$ 」、「 $(4n_2 + 2)$ 個 $O_{2 \times 2}$ 」、「 $(n_2 - 1)$ 個 $(TO_{5 \times 8})$ 」  
和「 $(1)$ 個 $(TO_{5 \times 12})$ 」。

(本表格由作者自行繪製、製作)

第一步	第二步	第三步
		
$(2k_1 + 1) \times (4k_2)$ $= [2(2n_1 + 1) + 1]$ $\times [4(2n_2 + 1)]$	$[2(2n_1 + 1) + 1] \times [4(2n_2 + 1)]$ $= \{[2(2n_1 + 1) - 4] + 5\}$ $\times [4(2n_2 + 1)]$ $= [(4n_1 - 4) + 2] \times (8n_2 + 4)$ $+ 5 \times (8n_2 + 4)$	$[(4n_1 - 4) + 2] \times (8n_2 + 4)$ $+ 5 \times (8n_2 + 4)$ $= (4 \times 4)(n_1 - 1)(2n_2 + 1)$ $+ (2 \times 2)(4n_2 + 2)$ $+ (8 \times 5)(n_2 - 1) + (5 \times 12)$ $= (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2 + 1)$ $+ (O_{2 \times 2})(4n_2 + 2)$ $+ (TO_{5 \times 8})(n_2 - 1) + (TO_{5 \times 12})$

接著，我們根據以上最小圖形、中圖形，討論該類長方形可能的 T、O 拼片組成可能：

$$\begin{aligned}
 & (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2 + 1) + (O_{2 \times 2})(4n_2 + 2) + (TO_{5 \times 8})(n_2 - 1) + (TO_{5 \times 12}) \\
 &= (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2 + 1) + O(4n_2 + 2) + (8T + 2O)(n_2 - 1) + 12T + 3O \\
 &= (TO_{4 \times 4})(n_1 - 1)(2n_2 + 1) + O(6n_2 + 3) + T(8n_2 + 4)
 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
 \text{因此 } (2k_1 + 1) \times (4k_2) \in \{ & 4[(n_1 - 1)(2n_2 + 1) - k]O + (4k)T \mid k = 0, 1, 2, \dots, (n_1 - 1)(2n_2 + 1) \} \\
 & + O(6n_2 + 3) + T(8n_2 + 4)
 \end{aligned}$$

整理後可得  $(2k_1 + 1) \times (4k_2)$

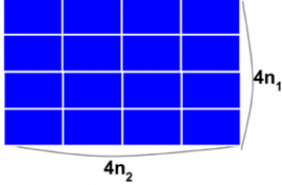
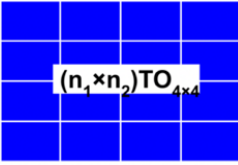
$$\in \{ [4(n_1 - 1)(2n_2 + 1) - 4k + (6n_2 + 3)]O + [4k + (8n_2 + 4)]T \mid k = 0, 1, 2, \dots, (n_1 - 1)(2n_2 + 1) \}$$

(5)  $2k_1 \times 2k_2$ ,  $k_1 = 2n_1$ ,  $k_2 = 2n_2$  分類 I

$$2k_1 \times 2k_2 = 2(2n_1) \times 2(2n_2) = 4n_1 \times 4n_2 = (4 \times 4)(n_1 \times n_2) = TO_{4 \times 4}(n_1 \times n_2)$$

此類長方形，可以切割為  $TO_{4 \times 4}(n_1 \times n_2)$ ，即「 $(n_1 \times n_2)$ 個  $TO_{4 \times 4}$ 」。

(本表格由作者自行繪製、製作)

第一步	第二步
	
$2k_1 \times 2k_2 = 2(2n_1) \times 2(2n_2) = 4n_1 \times 4n_2$	$4n_1 \times 4n_2 = (4 \times 4)(n_1 \times n_2) = TO_{4 \times 4}(n_1 \times n_2)$

接著，我們根據以上最小圖形、中圖形，討論該類長方形可能的 T、O 拼片組成可能：

$$\text{可得 } 2k_1 \times 2k_2 \in \{4(n_1 \times n_2 - k)O + (4k)T \mid k = 0, 1, 2, \dots, (n_1 \times n_2)\}$$

(6)  $2k_1 \times 2k_2$ ,  $k_1 = 2n_1 + 1$ ,  $k_2 = 2n_2$  ( $k_1 = 2n_1$ ,  $k_2 = 2n_2 + 1$  同理) 分類 J

$$2k_1 \times 2k_2$$

$$= 2(2n_1 + 1) \times 2(2n_2)$$

$$= (4n_1 + 2) \times 4n_2$$

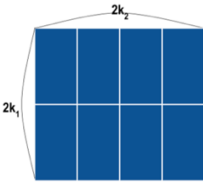
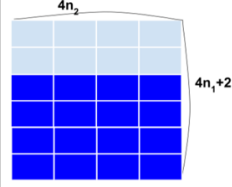
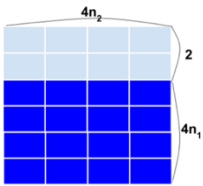
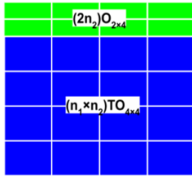
$$= (4 \times 4)(n_1 \times n_2) + (2 \times 4)n_2$$

$$= (4 \times 4) \times (n_1 \times n_2) + (2 \times 2) \times (2n_2)$$

$$= TO_{4 \times 4}(n_1 \times n_2) + O_{2 \times 2}(2n_2)$$

此類長方形，可以切割為  $TO_{4 \times 4}(n_1 \times n_2) + O_{2 \times 2}(2n_2)$ ，即「 $(n_1 \times n_2)$ 個  $TO_{4 \times 4}$ 」和「 $(2n_2)$ 個  $O_{2 \times 2}$ 」。

(本表格由作者自行繪製、製作)

第一步	第二步
	
$2k_1 \times 2k_2$	$2k_1 \times 2k_2 = 2(2n_1 + 1) \times 2(2n_2) = (4n_1 + 2) \times 4n_2$
第三步	第四步
	
$(4n_1 + 2) \times 4n_2$ $= (4 \times 4)(n_1 \times n_2) + (2 \times 4)n_2$	$(4 \times 4)(n_1 \times n_2) + (2 \times 4)n_2$ $= (4 \times 4) \times (n_1 \times n_2) + (2 \times 2) \times (2n_2)$ $= TO_{4 \times 4}(n_1 \times n_2) + O_{2 \times 2}(2n_2)$

接著，我們根據以上最小圖形、中圖形，討論該類長方形可能的 T、O 拼片組成可能：

$$TO_{4 \times 4}(n_1 \times n_2) + O_{2 \times 2}(2n_2) = TO_{4 \times 4}(n_1 \times n_2) + O(2n_2)$$

$$\text{因此 } 2k_1 \times 2k_2 \in \{4(n_1 \times n_2 - k)O + (4k)T \mid k = 0, 1, 2, \dots, (n_1 \times n_2)\} + O(2n_2)$$

$$\text{整理後可得 } 2k_1 \times 2k_2 \in \{[4(n_1 \times n_2 - k) + 2n_2]O + (4k)T \mid k = 0, 1, 2, \dots, (n_1 \times n_2)\}$$

(7)  $2k_1 \times 2k_2$ ,  $k_1 = 2n_1 + 1$ ,  $k_2 = 2n_2 + 1$  分類 K

$$2k_1 \times 2k_2$$

$$= 2(2n_1 + 1) \times 2(2n_2 + 1)$$

$$= (4n_1 + 2) \times (4n_2 + 2)$$

$$= (4 \times 4)(n_1 \times n_2) + (4 \times 2)n_1 + (2 \times 4)n_2 + (2 \times 2)$$

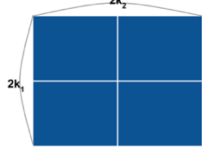
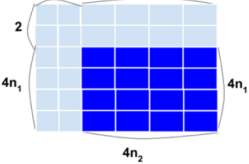
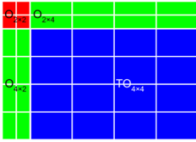
$$= (4 \times 4)(n_1 \times n_2) + (2 \times 2)(2n_1 + 2n_2 + 1)$$

$$= (TO_{4 \times 4})(n_1 \times n_2) + (O_{2 \times 2})(2n_1 + 2n_2 + 1)$$

此類長方形，可以切割為  $TO_{4 \times 4}(n_1 \times n_2) + O_{2 \times 2}(2n_1 + 2n_2 + 1)$ ，

即「 $(n_1 \times n_2)$ 個  $TO_{4 \times 4}$ 」和「 $(2n_1 + 2n_2 + 1)$ 個  $O_{2 \times 2}$ 」。

(本表格由作者自行繪製、製作)

第一步	第二步	第三步
		
$2k_1 \times 2k_2$	$2k_1 \times 2k_2$ $= 2(2n_1 + 1) \times 2(2n_2 + 1)$ $= (4n_1 + 2) \times (4n_2 + 2)$ $= (4 \times 4)(n_1 \times n_2)$ $+ (4 \times 2)n_1 + (2 \times 4)n_2 + (2 \times 2)$	$(4 \times 4)(n_1 \times n_2) + (2 \times 2)(2n_1 + 2n_2 + 1)$ $= (TO_{4 \times 4})(n_1 \times n_2)$ $+ (O_{2 \times 2})(2n_1 + 2n_2 + 1)$ $= TO_{4 \times 4}(n_1 \times n_2)$ $+ O_{2 \times 2}(2n_1 + 2n_2 + 1)$

接著，我們根據以上最小圖形、中圖形，討論該類長方形可能的 T、O 拼片組成可能：

$$TO_{4 \times 4}(n_1 \times n_2) + O_{2 \times 2}(2n_1 + 2n_2 + 1) = (TO_{4 \times 4})(n_1 \times n_2) + O(2n_1 + 2n_2 + 1)$$

$$\text{因此 } 2k_1 \times 2k_2 \in \{4[(n_1 \times n_2) - k]O + (4k)T \mid k = 0, 1, 2, \dots, (n_1 \times n_2)\} + O(2n_1 + 2n_2 + 1)$$

整理後可得

$$2k_1 \times 2k_2 \in \{[4(n_1 \times n_2 - k) + 2n_1 + 2n_2 + 1]O + (4k)T \mid k = 0, 1, 2, \dots, (n_1 \times n_2)\}$$

## 參、討論

### 一、 有限格點到無限格點 $n$

最初遇見游森棚教官的數學題並確定科展研究主題時，我們將題目延伸至不同面積的正方形( $4 \times 4, 6 \times 6, \dots, 12 \times 12$ )，一度僅依靠繪圖求解，卻發現部分圖形理論上有解但無法表示，導致研究陷入瓶頸。後來，我們修正錯誤的圖片與理論，最終成功繪製正確圖形，並推導出一般解。

### 二、 正方形 $n \times n$ 到長方形 $m \times n$

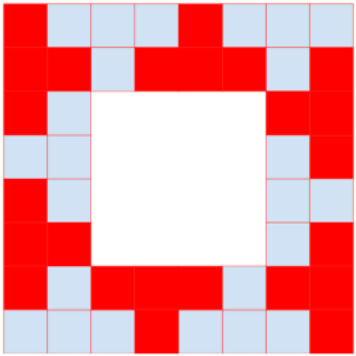
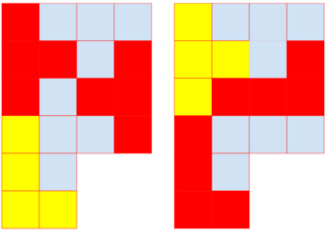
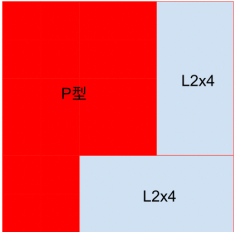
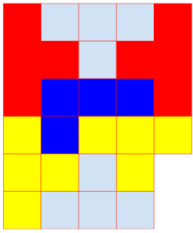
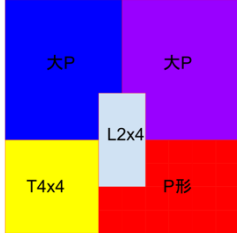
從正方形的黑白格方法到以最小圖形拼合長方形的方法，我們嘗試分析中圖形的特性來推導長方形的特性。起初，我們嘗試先以  $2 \times 2$  正方形填滿區域，然後將其變形成其他圖形，並分析變形規律以推導長方形的規律。然而，由於單數邊長的長方形無法完全由  $2 \times 2$  正方形填滿，加上計算難度過大，列式極為複雜，因此最終未採用此方法。我們也嘗試透過繪製圖形座標後進行旋轉與位移分析，雖然在有限格點與少量拼片的情況下可行，但由於數據量龐大且效果有限，最終也未使用這個方法。

### 三、 再戰正方形 T 拼片與 L 拼片組合

在正方形 LO 與 TO 組合的研究完成後，我們想要嘗試森棚教官題沒有提到的「TL 組合」的可行性。我們嘗試了多種方法，包括黑白格、環狀結構與以多種 TL 組合的拼片填充正方形。其中，黑白格的方式雖能找到可能的組合，卻無法說明特定組合無解的情況；環形結構則由於過於複雜而放棄。在完成長方形的研究後，熟悉了最小圖形和中圖形的做法後，我們嘗試「以多種 TL 組合的拼片填充正方形」的方法來研究 TL 拼片組合。

首先將正方形以邊長進行分類，第一類： $n \equiv 0 \pmod{4}$ 、第二類： $n \equiv 2 \pmod{4}$ 。第一類的正方形由  $T_{4 \times 4}$ 、 $L_{4 \times 4}$  與  $TL_{4 \times 8}$  組成（證明與討論 3.2）。但是，第二類則較難看出規律、難以找出一般化方法。例如： $6 \times 6$  由一個 P 形與兩個  $L_{4 \times 4}$  拼成，而  $10 \times 10$  則由兩個大 P、一個 P 形、一個  $T_{4 \times 4}$  與  $L_{2 \times 4}$  組成，沒有準確的規律，我們也因此花費許多時間探究。因此，我們想在未來更徹底研究這部分。

(本表格由作者自行繪製、製作)

環狀結構 (以 $8 \times 8$ 為例)	P 型(4T1L, 2T3L)	$6 \times 6$
		
	大 P 型(6T1L)	$10 \times 10$
		

#### 四、 未來展望

首先，我們希望進一步發展正方形中 T、L 拼片組合的解法。目前的做法仍不夠嚴謹與完整，我們認為可找到更有效率且有系統的證明方法。

其次，我們想研究 S、I 等四連方塊的拼塊組數，並嘗試任意兩種組合找出規律，或將問題延伸至五連方塊，探討其在 $5 \times 5$ 、 $10 \times 10$ 等圖形中的拼塊組合數。

最後，我們在研究過程中，花費大量時間嘗試圖形排列，不斷繪製、擦除與重試，直到找到可行解。我們曾考慮撰寫程式來輔助計算，但因程式能力不足而作罷。未來，希望能結合資訊技術，透過演算法讓電腦自動化計算，以提高效率與準確性。

## 肆、結論

本研究討論了在  $n \times n$  的正方形中，使用 L 型拼片、T 型拼片與 O 型拼片任兩種組合，完整覆蓋正方形的所有可能組合，並分析這些組合所遵循的規律。

- ✓ 若使用  $a$  個 L (T) 拼片加上  $b$  個 O 拼片拼成  $n \times n$  的大正方形，則  $(a, b)$  可以是多少？

我們已找出在  $n \times n$  的大正方形中， $(a, b)$  的解、最大值與可能組數的規律。

- ✓ 若使用  $a$  個 T 拼片加上  $b$  個 L 拼片拼成  $n \times n$  的大正方形，則  $(a, b)$  可以是多少？

目前我們以現有的規律來推導出兩類邊長的正方形中， $(a, b)$  的解、最大值與可能組數的規律，但我們希望之後能計算、歸納出更為精準、正確的規律。

接著，我們將討論的範圍延伸至長方形，首先利用長方形邊長的奇偶性進行分類，在不同條件限制下，推導出 LO 及 TO 兩種拼片組合的圖形與代數式證明。

- ✓ 若使用  $a$  個 L (T) 拼片加上  $b$  個 O 拼片拼成  $m \times n$  的大長方形，則  $(a, b)$  可以是多少？

我們先找到最小圖形與中圖形，進行任意邊長長方形的切割，再透過分析中圖型的特性，有效率地推導出拼片數量可能的解。

本研究成功探討了以上 5 個研究問題，並在研究過程中嘗試了不同的解法，遇到了很多困難也學習到了很多知識。此外，我們也希望未來能根據此作品進行更深、更廣的探究。

## 伍、參考文獻資料與圖片來源

### 一、參考文獻

[1]游森棚(2023)特約專欄〈森棚教官數學題——一塊拼，兩塊拼〉科學研習雙月刊，62-5。

[2]魏伯沅、葉晨熹(2021)，從巧拼問題探究 L 型與 I 型、田型的覆蓋填滿之解析。第六十一屆國小組數學科。

[3]吳沛昀、柯睿穎(2017)，虧格與方陣的最後一塊拼圖。第五十七屆國中組數學科。

[4]蔡建洲、李育安、王慧瑄、張乃欣(2010)，國中組智慧方塊挑戰之旅。第五十屆國中組數學科。

### 二、圖片來源

本作品說明書中所有圖形及表格，皆由作者親自繪製、製作。

## 【評語】 030411

這份科展作品取材自游森棚教授於《科學研習雙月刊》的專欄文章，展現了同學們對數學領域的熱情與探索精神。雖然過去已有相關科展作品，但本研究選擇探討「混合種類」的四方連塊拼法，這是一個更具挑戰性且新穎的研究方向，值得高度肯定。

四方連塊（Tetromino）的相關問題在組合數學中一直以來都是相當具有難度的經典議題。本作品能夠勇敢挑戰此一領域，並且運用了有效的數學技巧，例如透過棋盤格著色法與奇偶性分析，清晰地證明了某些拼片組合的不可能性。這些證明過程不僅展現了嚴謹的邏輯推理能力，也為複雜的組合問題提供了清晰的解決思路。此外，研究中提出的系統性構造解法，顯示出團隊不僅能排除不可能，更能主動建構出可行的拼法，這是非常寶貴的研究能力。

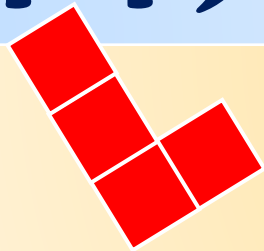
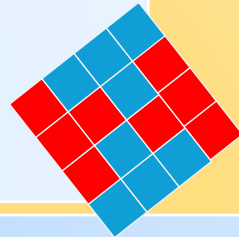
對於未來的研究，這裡提供的建議是：組合問題的探索過程往往涉及大量的嘗試與可能性驗證，這正是電腦程式設計能夠發揮巨大作用的地方。若能學習並輔助電腦程式來進行窮舉搜尋或驗證猜想，不僅可以大幅提升研究效率，避免耗時的手動嘗試，更有可能發現隱藏在龐大數據背後的規律與模式。

總體而言，這是一件出色的科展作品，展現了扎實的數學思維與解決問題的潛力。期待作者們未來能持續深化這個有趣的研究，或將這份研究熱情投入到更廣闊的科學領域中。



作品海報

# 四方連塊



## 拼圖問題之研究

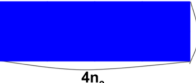
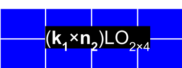




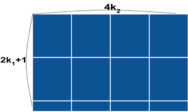
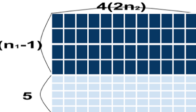
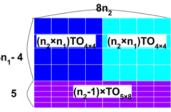
3. 填充排列方法：

先用**最小圖形**填充再用**中圖形**與衍生圖形將剩下區域填滿，根據填入的圖形可計算各拼片組合可能。

範例 1：僅用**最小圖形** $LO_{2\times 4}$ 即可填滿。

第一步	第二步
	
$2k_1 \times 2k_2 = 2k_1 \times 4n_2$	$2k_1 \times 4n_2 = (2 \times 4) \times (k_1 \times n_2) = (LO_{2\times 4}) \times (k_1 \times n_2)$

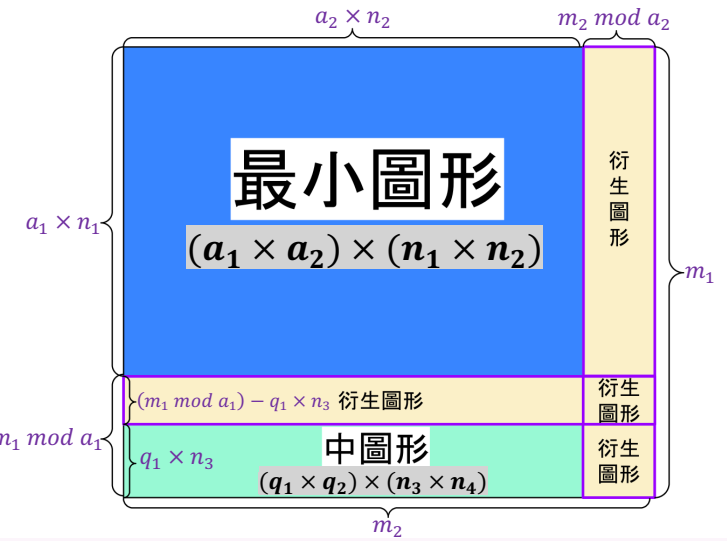
範例 2：先用**最小圖形**填充後，再用**中圖形**填滿。

第一步	第二步	第三步
		
$(2k_1 + 1) \times (4k_2)$	$(2k_1 + 1) \times (4k_2)$ $= \{[2(2n_1) - 4 + 5] \times [4(2n_2)]\}$	$\{[2(2n_1) - 4] + 5\} \times [4(2n_2)]$ $= (4n_1 - 4) \times (8n_2) + 5 \times (8n_2)$ $= 4(n_1 - 1)(8n_2) + (5 \times 8)(n_2)$ $= (4 \times 4)(n_1 - 1)(2n_2) + (5 \times 8)(n_2)$ $= (TO_{4\times 4})(n_1 - 1)(2n_2) + (TO_{5\times 8})(n_2)$

以下為  $m_1 \times m_2$  的長方形，

**最小圖形**長寬為  $a_1 \times a_2$  ；**最小圖形**縱向有  $n_1$  個，橫向有  $n_2$  個。

**中圖形**長寬為  $q_1 \times q_2$  ；**中圖形**縱向有  $n_3$  個，橫向有  $n_4$  個。



L 拼片+O 拼片的兩種拼片數量的組合		
長方形的長寬	k 值的限制	L 與 O 拼片的數量的組合之解
$(2k_1 + 1) \times 4k_2$	$(k_2 = 2n_2)$	$(2k_1 + 1) \times 4k_2 \in \{2[(n_2 \times (2k_1 - 1)) - k]O + (2k + 4n_2)L \mid k = 0,1,2 \dots, [n_2 \times (2k_1 - 1)]\}$
$(2k_1 + 1) \times 4k_2$	$(k_2 = 2n_2 + 1)$	$(2k_1 + 1) \times 4k_2 \in \{[(2n_2(2k_1 - 1)) - 2k + 1]O + [2k + (4n_2 + 2)]L \mid k = 0,1, \dots, [n_2(2k_1 - 1)]\}$
$2k_1 \times 2k_2$	$(k_2 = 2n_2)$	$2k_1 \times 2k_2 \in \{2[(k_1 \times n_2) - k]O + (2k)L \mid k = 0,1,2 \dots, (k_1 \times n_2)\}$
$2k_1 \times 2k_2$	$(k_1 = 2n_1 + 1)$ $(k_2 = 2n_2 + 1)$	$2k_1 \times 2k_2 \in \{[2(n_1 \times 2n_2 + n_1 + n_2) - 2k + 1]O + (2k)L \mid k = 0,1,2 \dots, (n_1 \times 2n_2 + n_1 + n_2)\}$
T 拼片+O 拼片的兩種拼片數量的組合		
長方形的長寬	k 值的限制	T 與 O 拼片的數量的組合之解
$(2k_1 + 1) \times (4k_2)$	$(k_1 = 2n_1)$ $(k_2 = 2n_2)$	$(2k_1 + 1) \times (4k_2) \in \{[8n_2(n_1 - 1) - 4k + n_2]O + (4k + 8n_2)T \mid k = 0,1,2 \dots, [2n_2(n_1 - 1)]\}$
$(2k_1 + 1) \times (4k_2)$	$(k_1 = 2n_1 + 1)$ $(k_2 = 2n_2)$	$(2k_1 + 1) \times (4k_2) \in \{[4(n_1 - 1)(2n_2) - 4k + 6n_2]O + (4k + 8n_2)T \mid k = 0,1,2 \dots (n_1 - 1)(2n_2)\}$
$(2k_1 + 1) \times (4k_2)$	$(k_1 = 2n_1)$ $(k_2 = 2n_2 + 1)$	$(2k_1 + 1) \times (4k_2) \in \{[4(n_1 - 1)(2n_2 + 1) - 4k + 2(n_2 - 1) + 3]O + [4k + (n_2 - 1) + 12]T \mid k = 0,1,2 \dots, (n_1 - 1)(2n_2 + 1)\}$
$(2k_1 + 1) \times (4k_2)$	$(k_1 = 2n_1 + 1)$ $(k_2 = 2n_2 + 1)$	$(2k_1 + 1) \times (4k_2) \in \{[4(n_1 - 1)(2n_2 + 1) - 4k + (6n_2 + 3)]O + [4k + (8n_2 + 4)]T \mid k = 0,1,2 \dots, (n_1 - 1)(2n_2 + 1)\}$
$2k_1 \times 2k_2$	$(k_1 = 2n_1)$ $(k_2 = 2n_2)$	$2k_1 \times 2k_2 \in \{4(n_1 \times n_2 - k)O + (4k)T \mid k = 0,1,2 \dots, (n_1 \times n_2)\}$
$2k_1 \times 2k_2$	$(k_1 = 2n_1 + 1)$ $(k_2 = 2n_2)$ or $(k_1 = 2n_2)$ $(k_2 = 2n_1 + 1)$	$2k_1 \times 2k_2 \in \{[4(n_1 \times n_2 - k) + 2n_2]O + (4k)T \mid k = 0,1,2 \dots, (n_1 \times n_2)\}$
$2k_1 \times 2k_2$	$(k_1 = 2n_1 + 1)$ $(k_2 = 2n_2 + 1)$	$2k_1 \times 2k_2 \in \{[4(n_1 \times n_2 - k) + 2n_1 + 2n_2 + 1]O + (4k)T \mid k = 0,1,2 \dots, (n_1 \times n_2)\}$

## 參、未來展望

- 我們希望進一步**發展正方形中 T、L 拼片組合的解法**。我們目前研究方法雖然有解決部份問題，但仍不夠嚴謹與完整，我們認為可找到更有效率且有系統的證明方法。
- 我們想研究 **S、I** 等四連方塊的拼塊組數，並嘗試任意兩種組合找出規律，或將問題延伸至**五連方塊**，探討其在  $5 \times 5$ 、 $10 \times 10$  等圖形中的拼塊組合數。
- 在研究過程中，我們花費大量時間嘗試圖形排列，不斷繪製、擦除與重試，直到找到可行解。我們曾考慮撰寫程式來輔助計算，但因程式能力不足而作罷。未來，希望能**結合資訊技術，透過演算法讓電腦自動化計算**，以提高效率。

## 肆、結論

本研究討論了在  $n \times n$  的正方形中，使用 L 型拼片、T 型拼片與 O 型拼片任兩種組合，完整覆蓋正方形的所有可能組合，並分析其規律。

**問題一、問題二**：已得出在  $n \times n$  的大正方形中， $(a, b)$  的解、最大值與可能組數的規律。

**問題三**：目前我們以現有的研究方法來得出 T、L 拼片在正方形中的解，但仍不夠嚴謹，日後會努力完善之。

接著，我們將討論的範圍延伸至長方形，首先利用長方形邊長的奇偶性進行分類，在不同條件限制下，推導出 LO 及 TO 兩種拼片組合的圖形與代數式證明。

**問題四、問題五**：我們先找到最小圖形與中圖形，進行任意邊長長方形的切割，再透過分析中圖型的特性，有效率地推導出拼片數量可能的解。

本研究成功探討了以上 5 個研究問題，並在研究過程中嘗試了不同的解法，遇到了很多困難也學習到了很多知識。此外，我們也希望未來能根據此作品進行更深、更廣的探究。

## 伍、參考文獻與圖片來源

本作品之參考文獻，請詳見作品說明書。

本作品（含說明板海報）所有圖形及表格，皆由作者親自繪製、製作。