



INNOVATION

# 阻擋病毒大賽

指導老師：尤貴弘老師

227 25 劉得徵

數學組 MATHEMATICS





## 摘要

- 本主題主要探討當人類面臨病毒攻擊時，運用方法將病毒造成的傷害降至最輕。而本篇討論半平面及全平面正方形鑲嵌，一開始其中一格有病毒，一次病毒可擴散至和原病毒佔據格有公用邊，且該邊未被阻擋。
- 而人類選擇兩相鄰正方形公用邊阻擋。人類先阻擋，輪流進行。人類是否有機會讓病毒自某刻起完全無法擴散？如果是，要怎麼讓病毒佔據格數萬無一失的降到最少？本篇將介紹已知的結論。



# 研究過程或方法

- 坐標系建立：

1. 全平面可設 $x, y$ 座標均為整數，病毒初始位置 $(0,0)$ 。
2. 半平面可設 $x$ 座標為整數， $y$ 座標為正整數，病毒初始位置 $(0,1)$ 。

- 定義兩方格公用邊： $(a^+, b)$ 表示 $(a,b)(a+1,b)$ 公用邊。
- $(a^-, b)$ 表示 $(a,b)(a-1,b)$ 公用邊。
- $(a, b^+)$ 表示 $(a,b)(a,b+1)$ 公用邊。
- $(a, b^-)$ 表示 $(a,b)(a,b-1)$ 公用邊。



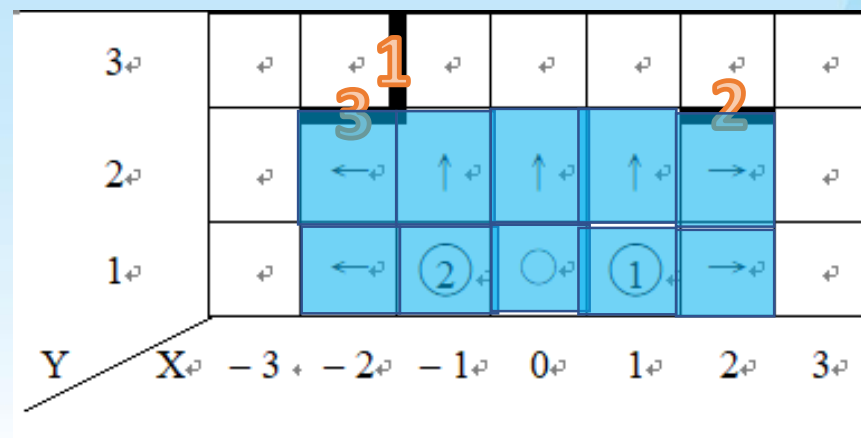
半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 人類將病毒控制在11格的構造：第一次擋 $(-1^-, 3)$ ，
- **Case1.** 病毒第一次移到 $(1,1)$ 則第二次擋 $(2,2^+)$
- **Case1-1.** 病毒第二次移到 $(-1,1)$ 則第三次擋 $(-2,2^+)$ ，如圖一，
- 可控制在 $y \leq 2$ ，
- $-2 \leq x \leq 2$ ，
- 共10格內





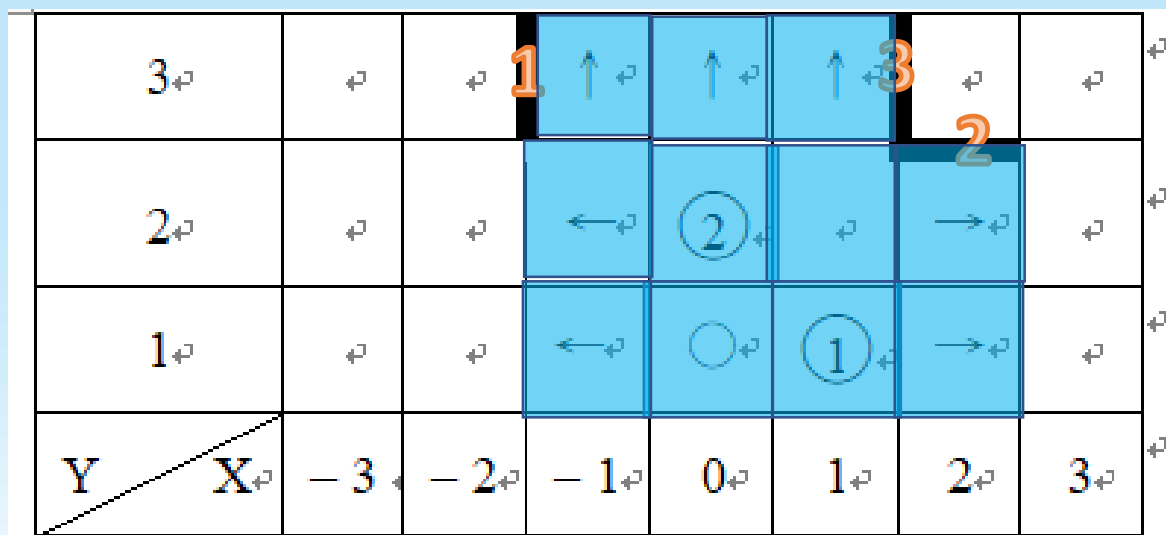
半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- **Case1-2.**病毒第二次移到(0,2)第三次擋(1<sup>+</sup>,3)公用邊，如圖二，可控制在 $y \leq 3$ ， $-1 \leq x \leq 2$ ，扣除(2,3)，共11格內



圖二



半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- Case1-3.
- 病毒第二次移到(2,1)，第三次擋(2<sup>+</sup>,1)
- 對應後，病毒必逃到
- (i,2)(i=0 or 1),(-1,1)
- 其中一格
- (已擋好(2,2<sup>+</sup>))
- 同Case1-1、1-2。

3		1					
2						2	
1			←	○	①	②3	
Y \ X	-3	-2	-1	0	1	2	3

圖二





半平面人類保證控制在11格

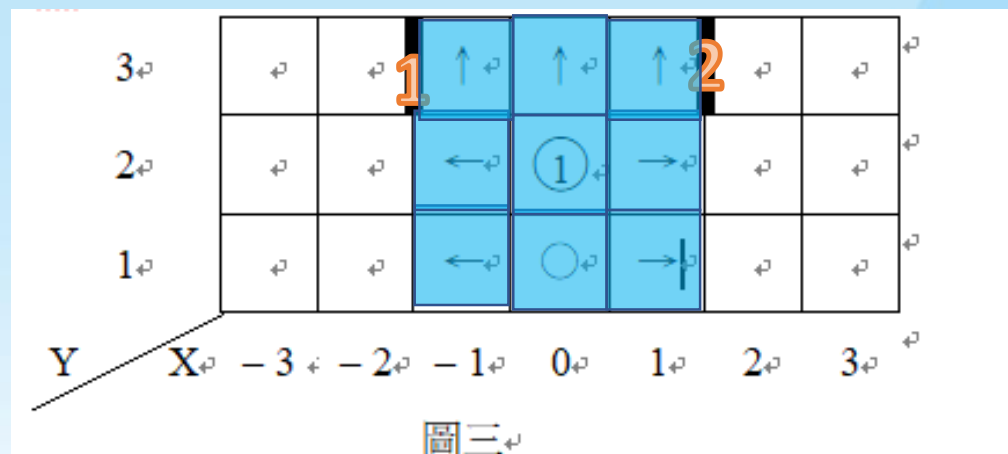
半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

## • Case2.

- 病毒第一次移到 $(0, 2)$ ，
- 第二次擋 $(1^+, 3)$ ，
- 如圖三，
- 可控制在9格內





半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- Case3.

- 病毒第一次移到 $(-1, 1)$ ，左右對稱性知將Case1. 的所有x座標變號，y座標不變即可。





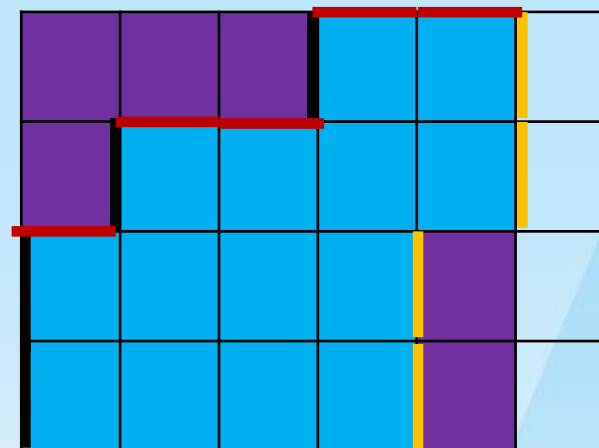
半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 先假定病毒結束時佔據 $a$ 個不同的 $x$ 座標， $b$ 個不同的 $y$ 座標（藍色底）
- （右圖為 $a=5, b=4$ 特例）
- 人類至少用 $a + 2b$ 個隔板，（ $a$ 個紅色，黑、橙各 $b$ 個）
- 病毒至多佔據 $ab$ 格
- （藍色底和紫色底）



知結束時隔板數和病毒擴佔據格數相等，



半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- $a + 2b \leq \text{結束時隔板數} = \text{病毒佔據格數} \leq ab$ ，再由算幾不等式知：  
$$a + 2b \geq 2\sqrt{2ab} \quad , \quad ab \geq 8 ,$$
- 病毒佔據格數  $\geq a + 2b$   
$$\geq 2\sqrt{2ab} \geq 2\sqrt{16} \geq 8 ,$$
- 由算幾不等式等號成立條件知  
達成8格時， $a = 4$ ， $b = 2$ ，  
即可不讓病毒移到  $y = 3$ ，  
且由不可浪費隔板知  
不可阻擋  $y = 1$  和  $y = 2$  之間



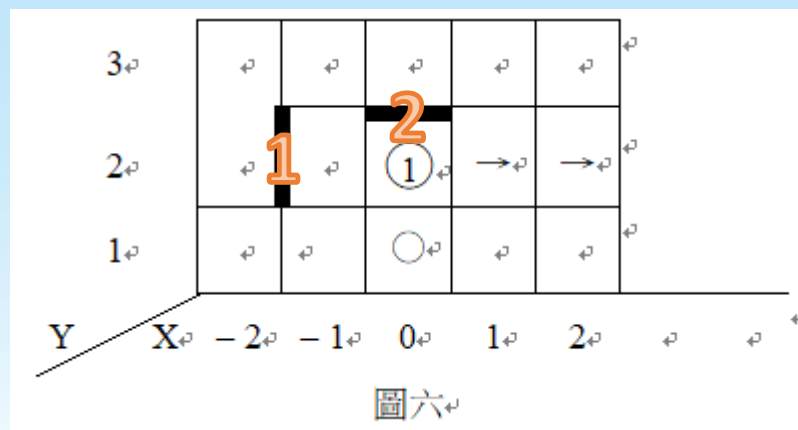
半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 而8個隔板必為 $2 \times 4$ 方格的邊界(不含已給定邊界)，故其內部無隔板，而4種可能圍成的 $2 \times 4$ 方格邊界必不含 $(0, 1^+)$ ，第一步可移到 $(0, 2)$ ，病毒進行的前兩次阻擋必包含 $(0, 2^+)$ (否則病毒逃到 $(0, 3)$ )，如圖六，



圖六



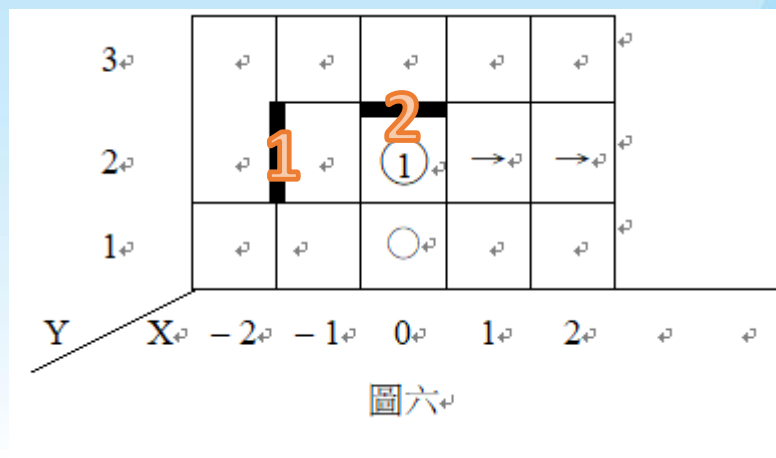
半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 兩條路徑 $((0, 2)(-1, 2)(-2, 2)\sim\sim)$   $((0, 2)(1, 2)(2, 2)\sim\sim)$ 必有一條路徑中及兩側不被原先兩隔板中除 $(0, 2^+)$ 外另一者阻擋(鴿籠原理)，而在路徑上移到 $(i, 2)$ 時， $(i, 2^+)$ 必定原先無隔板，且在避免讓病毒移到 $y = 3$ 下必擋 $(i, 2^+)$ ，如此下去病毒
- 可無限擴散。病毒至少
- 佔據8格且達不到
- 病毒至少佔據9格。





半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

進一步說明9格無法達成：

當病毒佔據恰好9格且無法移動時，

$$ab \geq 9, a + 2b \geq \sqrt{72} > 8,$$

至少用9個擋板，意即圍完後所用的擋板剛好是病毒圍的區域的邊界(不能浪費任何擋板)，

而 $a + 2b = 9$ 的正整數解 $(a, b) = (1, 4), (3, 3), (5, 2), (7, 1)$ ，只有 $(5, 2)$ 、 $(3, 3)$ 滿足 $ab \geq 9$ 。

$a = 3, b = 3$ ：僅 $3 \times 3$ 區域邊界周長為9，

$a = 5, b = 2$ ：僅挖去 $y = 2$ ， $x$ 為區域中所有 $x$ 座標的極值可使區域邊界周長為9。



半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

## • Case1 .

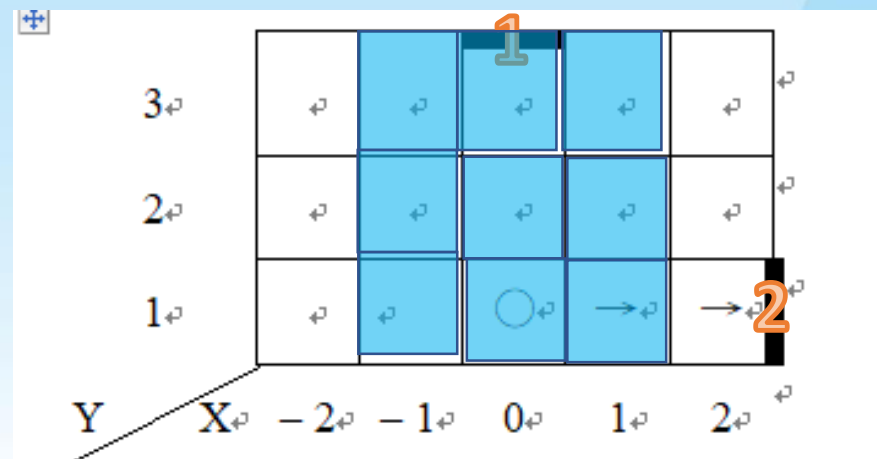
- 若人類最終欲將病毒控制在 $3 \times 3$ 內，

(1)至少一次擋 $(x, 3^+)$ ，人類第一次擋 $(x, 3^+)$ ，如下圖。

(2)不能讓它佔據4個不同的y座標。

病毒的策略是 $(0, 1) \rightarrow (1, 1) \rightarrow (2, 1)$ ，則病毒必須在某一次擋板方向平行y軸，設擋板為 $(a^+, b)$ ，

- $a \geq 0$ ，則人類圍的的 $3 \times 3$ 為
- $a - 2 \leq x \leq a$ ， $1 \leq y \leq 3$ ；
- $a < 0$ ，則人類圍的 $3 \times 3$ 為
- $a \leq x \leq a + 2$ ， $1 \leq y \leq 3$ 。







半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 又其中心方格y座標為2，病毒尚未佔去中心方格，病毒可運用前7次佔據中心方格外的其他8格(區域確定後，由於擋板不能被浪費，其內部不可放置格板，病毒可在內部任意移動)病毒接下來擋的8次，不可能圍住3\*3，而開口和中心方格外的其他8格的其中一格相鄰，病毒可逃脫。



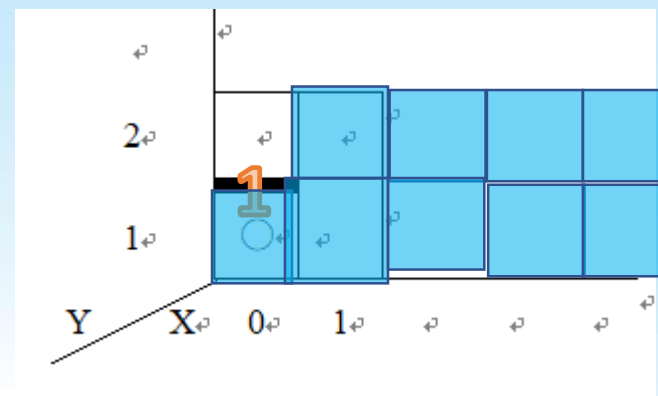
半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- Case2. 人類欲將病毒控制在 $2 \times 5 - 1$ 方格中，
- Case2-1. 人類第一次擋 $(0, 1^+)$ ，如圖。
- 圍成的區域為 $(0, 1), 1 \leq x \leq 4, 1 \leq y \leq 2$  或  $(0, 1), -4 \leq x \leq -1, 1 \leq y \leq 2$  病毒逃到 $(1, 1)$ 後區域即確定為 $(0, 1), 1 \leq x \leq 4, 1 \leq y \leq 2$ ，第二次必須阻擋 $(0^-, 1)$ 否則病毒可脫逃。病毒再移到 $(1, 2)$ 即有兩條邊界用到 $(1, 2)$
- 而第三次只能阻擋
- 其中一條，必可逃脫。





半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- Case2. 人類第一次不擋 $(0, 1^+)$ ，病毒第一次移到 $(0, 2)$ ，如圖。
- 人類能將病毒控制在9格，只能是 $2 \times 5$ 挖去1格，前二次必有一次必擋 $(0, 2^+)$ ，不能浪費擋板之另一次必不能擋 $(0, b^+)$  ( $b \geq 3$ )，將形如 $(a, b^+)$  ( $a > 0$ )、 $(a^+, b)$  ( $a \geq 0$ )的擋板視為右擋板， $(a, b^+)$  ( $a < 0$ )、 $(a^+, b)$  ( $a < 0$ )的擋板視為左擋板，

2↖	↖	1↖	↖	↖	↖	↖	↖	↖
1↖	↖	○	↖	↖	↖	↖	↖	↖
Y↖ X↖	-1↖	0↖	1↖	2↖	3↖	4↖	5↖	↖



半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 其中一次為 $(0, 2)$ 且已經過 $(0, 1^+)$ ，故另一次必為左擋板或右擋板，不失一般性假設為左擋板，右半邊原無擋板，病毒策略： $(0, 1) \Rightarrow (0, 2) \Rightarrow (1, 2) \Rightarrow (2, 2) \cdots \Rightarrow (5, 2)$ 而過程中人類為了讓病毒逃不出 在病毒逃到 $(b, 2)$ 時只能擋 $(b, 2^+)$ ，病毒逃到 $(5, 2)$ 後即佔據6個不同的x座標，矛盾。
- 病毒存在策略使其不被控制在9格。



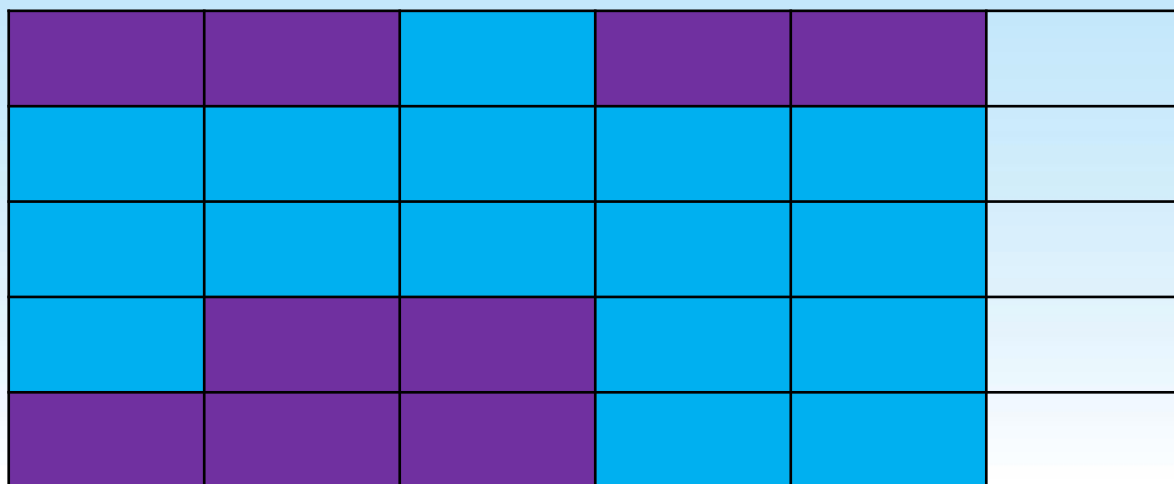
半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 至少佔據18格：先假定病毒結束時佔據 $a$ 個不同的 $x$ 座標， $b$ 個不同的 $y$ 座標（下圖為 $a=b=5$ 特例，病毒佔據藍色區域）對於每個 $x$ 座標，至少對應兩隔板，每個 $y$ 座標至少對應兩隔板。至少用 $2a + 2b$  個隔板（綠、紅色各 $a$ 個，黑、橙各 $b$ 個）
- ，而病毒至多佔據 $ab$ 格（藍、紫色區域）





半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 結束時隔板數和病毒佔據格數相等， $2a + 2b \leq$  結束時隔板數 = 病毒佔據格數  $\leq ab$ ，再由算幾不等式知  $2a + 2b \geq 2\sqrt{4ab}$ ， $ab \geq 2\sqrt{4ab}$ ， $ab \geq 16$ ，病毒佔據格數  $\geq 2a + 2b \geq 2\sqrt{4ab} \geq 2\sqrt{64} = 16$ 。





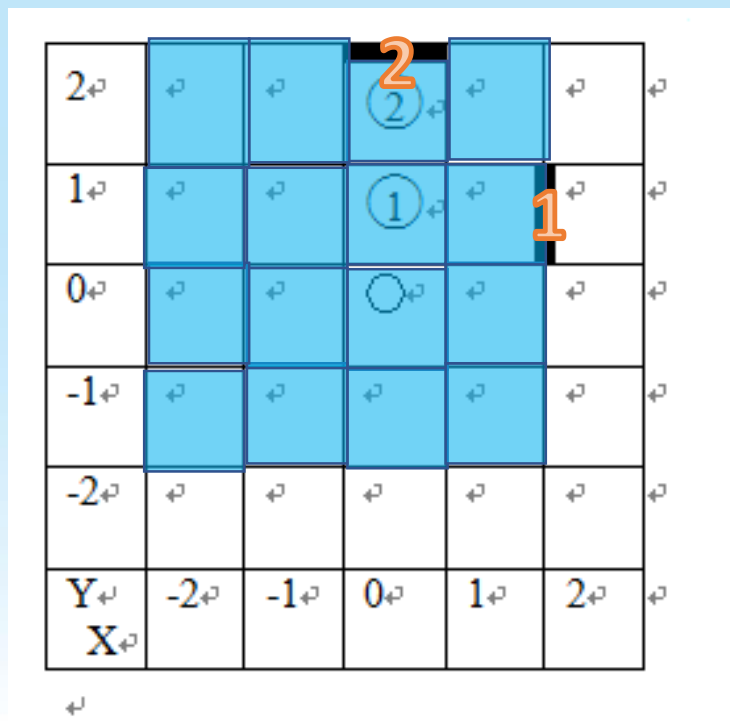
半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 由算幾不等式等號成立條件知達成16格時， $a = b = 4$ （即 $4 \times 4$ ），又初始位置為 $(0, 0)$ ，最終範圍必為 $c \leq x \leq c + 3$ ， $d \leq y \leq d + 3$ ，無隔板時將平面旋轉90度
- 仍為原平面，不妨設第一次
- 隔板放置方向平行 $y$ 軸
- ，即 $(m^+, n)$ 。如圖七
- $(m = n = 1)$  特例）
- 下表知 $m$ 可確定 $c$ 。





半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

$m$	$c$
0, -4	-3
1, -3	-2
2, -2	-1
3, -1	0



半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 病毒的策略是  $(0, 0) \rightarrow (1, 0) \rightarrow (2, 0) \rightarrow (3, 0) \dots$
- 若病毒移到  $(4, 0)$  則佔據了5個  $y$  座標，矛盾。
- 為了讓病毒不要移到  $(4, 0)$ ，必須至少一次讓隔板平行  $x$  軸，同理可得該擋板確定  $d$  值，即確定整個  $4 \times 4$  區域，確定後由於恰有16條邊在區域的邊界，而剛好區域內有16格，必不能在區域內部放置擋板。故病毒可在  $4 \times 4$  區域內設計一條動線。



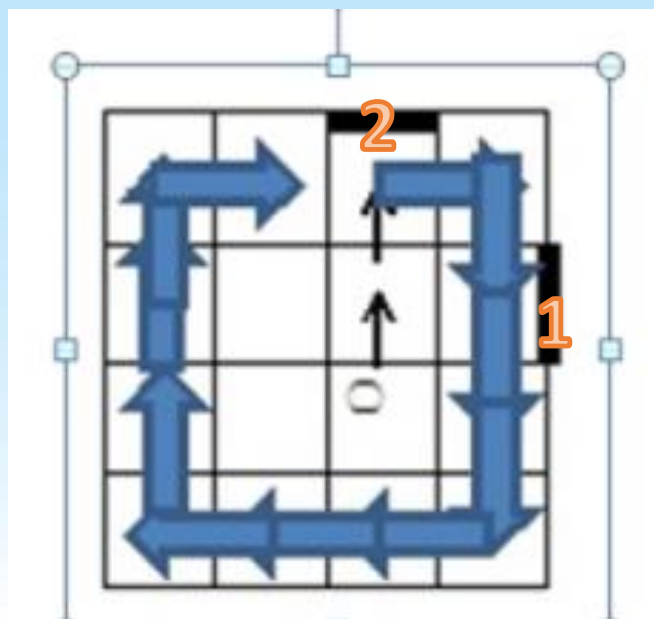
半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 對 $4 \times 4$ 區域中每個方格，若存在區域外的一方格和該方格有共用邊，則定義為「邊格」，顯然有12個邊格，區域內有4個非邊格。非邊格和 至多交於2格，確定區域內後不難知可將12個邊格佔滿
- (如右圖八粗箭頭所示)，





半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 加上非邊格共至多  $12 + 2 = 14$  格，人類至多進行第15次放置隔板，16條邊必有一條未放置隔板，又12個邊格均被佔據，存在一邊格可由沒有隔板的邊逃脫(邊格定義)，故16不可達。  $a + b \leq 8$  時必有 病毒佔據格數  $ab \leq \frac{8^2}{4}$  (算幾不等式)=16矛盾，故  $9 \leq a + b$ ， $18 \leq 2a + 2b \leq$  病毒佔據格數。



半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 全平面控制在41格的方法情況較多，大概的想法是先大略控制病毒在 $4*5$ 、 $5*5$ 或 $5*6$ 去域內，留下一個開口，病毒只能從開口逃離，而開口處和區域的兩側距離至少為2，又半平面控制在11格的結果所用的區域的x座標都在 $[-2, 2]$ 之間，故可知接套用在全平面有單一開口的情形，最多再讓病毒多占11格，病毒可占最多格數是 $5*6+11=41$





半平面人類保證  
控制在11格

半平面病毒保證  
佔據10格

全平面病毒保證  
佔據18格

全平面人類保證  
控制在41格

- 第一次擋 $(2, 2^+)$ ，分第一次病毒移動方向討論。
- Case1.
- 病毒第一次移到 $(0, -1)$ ，第二次擋 $(-2, -3^-)$ ，可控制在 $30+11=41$ 格內。
- Case2.
- 病毒第一次移到 $(-1, 0)$ ，第二次擋 $(-3, -2^-)$ ，可控制在 $30+11=41$ 格內。



半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- 第一次擋 $(2, 2^+)$ ，分第一次病毒移動方向討論。
- **Case3.** 病毒第一次移到 $(0, 1)$ ，第二次擋 $(-2, 2^+)$
- 病毒第二次必定移到 $(0, 2)(1, 0)(1, 1)(0, -1)(-1, 0)(-1, 1)$ 中的其中一格
- **Case3-1.** 病毒第二次移到 $(1, 0)(0, -1)(-1, 0)$ 中的其中一格，可控制在 $25+11=36$ 格內。
- **Case3-2.** 病毒第二次移到 $(1, 1)(-1, 1)$ 中的其中一格，可控制在 $25+11=36$ 格內。



半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- Case3-3. 病毒第二次移到 $(0, 2)$ ，第三次擋 $(2, -1^-)$ ，
- 病毒第三次可能逃到 $(0, -1)$ ,  $(1, 0)$ ,  $(-1, 0)$ ,  $(1, 1)$ ,  $(-1, 1)$ ,  $(1, 2)$ ,  $(-1, 2)$ ,  $(0, 3)$ 。
- Case3-3-1. 控制在 $20+11=31$ 格內。
- Case3-3-2. 病毒第三次逃到 $(0, -1)$
- Case3-3-2-1. 病毒從 $(0, 3)$ 到 $(1, 3)$ 或 $(-1, 3)$ ，共 $30+11=41$ 格。
- Case3-3-2-2. 病毒從 $(3, 0)$ 移到 $(4, 0)$ ，在 $20+5+11=36$ 格內



半平面人類保證  
控制在11格

半平面病毒保證  
佔據10格

全平面病毒保證  
佔據18格

全平面人類保證  
控制在41格

- Case3-3-3可控制在41格內。
- Case3-3-4. 病毒第三次逃到 $(1, 2)$ ,  $(-1, 2)$
- 第四次擋 $(-2, -1^-)$ 後，分逃到 $(0, 3)$ ,  $(1, 3)$ 討論。
- 病毒逃到 $(0, 3)$ 時，可控制在 $20+11=31$ 格內。
- 病毒逃到 $(1, 3)$ 時，可控制在 $30+11=41$ 格內。



半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- Case4. 病毒第一次移到 $(1, 0)$ ，第二次擋 $(2, -2^-)$
- Case4-1. 病毒第二次移到 $(0, 1)(0, -1)(-1, 0)$ 中的其中一格，可控制在36格內。
- Case4-2. 病毒第二次移到 $(1, 1)(1, -1)$ 中的其中一格，可控制在 $25+11=36$ 格內。
- Case4-3. 病毒第二次移到 $(2, 0)$ ，第三次擋 $(-1, 2^+)$
- 病毒第三次可能逃到 $(-1, 0), (0, 1), (0, -1), (1, 1), (1, -1), (2, 1), (2, -1), (3, 0)$ 。
- Case4-3-1. 病毒第三次逃到 $(0, 1), (0, -1), (1, 1), (1, -1)$ 其中一格，可控制在 $20+11=31$ 格內。



半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- Case4-3-2. 病毒第三次逃到 $(-1, 0)$ 則第四次擋 $(-1, -2^-)$
- 可不妨設病毒從 $(2, 0)$ 逃到 $(3, 0)$ ，分擋完後病毒的動向討論。
- Case4-3-2-1. 病毒從 $(3, 0)$ 到 $(3, 1)$  or  $(3, -1)$ ，可控制在 $30+11=41$ 格。
- Case4-3-2-2. 病毒從 $(3, 0)$ 移到 $(4, 0)$ ，可控制在 $20+5+11=36$ 格內





半平面人類保證控制在11格

半平面病毒保證佔據10格

全平面病毒保證佔據18格

全平面人類保證控制在41格

- Case4-3-3. 可控制在41格內。
- Case4-3-4. 病毒第三次逃到 $(2, 1)$ ,  $(2, -1)$
- 第四次擋 $(-1, -2^-)$ 後，分逃到 $(3, 0)$ ,  $(3, -1)$ 討論。
- 病毒逃到 $(3, 0)$ 時，可控制在 $20+11=31$ 格內。
- 病毒逃到 $(3, -1)$ 時，可控制在 $30+11=41$ 格內。



# 研究結果

---

- 一邊有邊界(半平面)的情況病毒至少保證佔據10格，人類保證控制病毒在11格內。  
無邊界的情況病毒至少保證佔據18格，人類保證控制病毒在41格內。



# 未來展望

---

- 1. 將正方形鑲嵌推廣到正三角形及正六邊形鑲嵌，將平面鑲嵌推廣到立體鑲嵌。
- 2. 將人類與病毒輪流操作的規則改變。
- 3. 將擋板的功能改變
- 4. 改變病毒初位置



# 謝謝大家