

注意：

允許學生個人、非營利性的圖書館或公立學校合理使用本基金會網站所提供之各項試題及其解答。可直接下載而不須申請。

重版、系統地複製或大量重製這些資料的任何部分，必須獲得財團法人臺北市九章數學教育基金會的授權許可。

申請此項授權請電郵 ccmp@seed.net.tw

Notice:

Individual students, nonprofit libraries, or schools are permitted to make fair use of the papers and its solutions. Republication, systematic copying, or multiple reproduction of any part of this material is permitted only under license from the Chiuchang Mathematics Foundation.

Requests for such permission should be made by e-mailing Mr. Wen-Hsien SUN ccmp@seed.net.tw

International Mathematics Tournament of Towns

環球城市數學競賽

2011 秋季賽 國中組 高級卷

※每題必須詳細寫下證明及理由，只寫答案不一定有分數。

1. 在黑板上有一個大於 1 的整數 n 。小李依照以下方法進行操作：找出黑板上的數之任意一個大於 1 的因數 d ，然後擦去原來的數，並且在黑板寫上 $n+d$ 或 $n-d$ (必須是正整數)。對於任意的 n 值，請問小李是否可保證在有限次操作內使得黑板上出現正整數 2011？(三分)

【參考解法】

假設小李從任意一個正整數 n 開始操作起，每一次操作小李都是加上 n ，經過 2010 次操作後便可得到 $2011n$ ，接下來每一次操作小李都減去 2011，經過 $n-1$ 次操作後即可得到 2011。

【評分標準】

- 黑板上現在若是一個奇數，則可以造出一個偶數
- 黑板上現在若有一個偶數，則可以造出任何奇數
- 4022 可變成 2011

以上三者做出：一項， $\frac{1}{7}$

二項， $\frac{4}{7}$

三項， $\frac{7}{7}$

- 其餘可行作法， $\frac{7}{7}$

2. 在 $\triangle ABC$ 中，點 Q 為 AC 邊的中點，點 P 為 AB 邊上之點且 $AP=2PB$ 。已知 $CP=2PQ$ ，請證明 $\triangle ABC$ 為直角三角形。(四分)

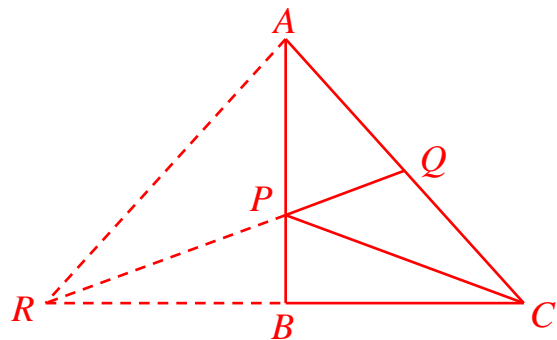
【參考解法】

如圖，在 QP 延長線上取 R 點使得 $RP=2PQ$ 。連接 AR 、 RC ，則可知 P 是 $\triangle ARC$ 的重心。

因 $AP=2PB$ ，故知 B 即為 RC 邊上的中點；再因 $RP=2PQ=CP$ ，故可由 SSS 全等公理知 $\triangle PRB \cong \triangle PCB$ ，因此 $\angle ABR = \angle ABC$ 。

現再由 B 在 RC 邊上可知

$\angle ABR + \angle ABC = 180^\circ$ ，故得 $\angle ABR = \angle ABC = 90^\circ$ ，即 $\triangle ABC$ 為直角三角形。



【評分標準】

- 如參考解法造出 $\triangle ARC$ 並且得到 P 是 $\triangle ARC$ 的重心， $\frac{2}{7}$
- 說明 B 即為 RC 邊上的中點， $\frac{1}{7}$
- 證明 $\triangle PRB \cong \triangle PCB$ ， $\frac{2}{7}$
- 說明 $\angle ABR = \angle ABC$ ， $\frac{1}{7}$
- 說明 $\angle ABR = \angle ABC = 90^\circ$ ， $\frac{1}{7}$

3. 有一座天平，它的一套砝碼之質量都兩兩互不相同。已知將任意兩枚砝碼放在天平的左秤盤上，一定可以從剩下的砝碼中選出一些砝碼放在右秤盤上，而使得天平平衡。請問這一套砝碼最少有多少枚？（五分）

【參考解法】

明顯可知只有 2、3、4 枚砝碼時不可能滿足條件，這是因為若把最重的二枚砝碼置於天平的左秤盤上時，便無法使天平平衡。現假設只有五枚砝碼且滿足條件，以及其重量由大到小依序為 a 、 b 、 c 、 d 、 e 。故可知 $a+b=c+d+e$ 。因 $a+c > b+d$ ，故可得知 $a+c=b+d+e$ ，此時便可由這兩個等式得知 $b=c$ ，不合，故至少要有六枚砝碼。當六枚砝碼的重量為 8、7、6、5、4、3 時，由 $8+7=6+5+4$ 、 $8+6=7+4+3$ 、 $8+5=7+6$ 、 $8+4=7+5$ 、 $8+3=7+4=6+5$ 、 $7+3=6+4$ 、 $6+3=5+4$ 、 $5+3=8$ 及 $4+3=7$ 知此六枚砝碼滿足條件。

【評分標準】

- 認為至少有 6 枚， $\frac{1}{7}$
- 給出 6 枚的構造(例如 3、4、5、6、7、8)， $\frac{4}{7}$
- 證明 5 枚不可， $\frac{2}{7}$

以上可累加。

4. 一個有 2012 列 k 行 ($k > 2$) 的棋盤，初始時在最左行上的某個小方格內已經放有一枚棋子，甲、乙兩位玩家輪流操作這枚棋子。每一次操作，玩家可以將這枚棋子向右、向上或向下移動一格到棋子不曾停留過的小方格上。當任何一位玩家將棋子移入最右行時則遊戲結束。本遊戲有兩種版本：版本 A，首先將棋子移入最右行者為贏家；版本 B，首先將棋子移入最右行者為輸家。兩位玩家事先都不知道輸贏規定是版本 A 或版本 B，直到有人將棋子移入從右邊算起第二行時才公布輸贏的版本。如果甲先操作，請問哪一位玩家有必勝的策略？（六分）

【參考解法】

先手的玩家有必勝策略。因為 2012 為偶數，當每一行的某個小方格內已經

放有一枚棋子時，此棋子將此行的格子分割為上、下方兩段，其中必定有一段格子數量為奇數個、另外一段格子數量為偶數個。初始時先手可以選擇往格子數量為奇數個的方向移動，因規定棋子只能向右、向上或向下移動一格到棋子不曾停留過的小方格上，故後手不能走回頭路，如此先手可迫使後手成為將棋子往右行移動的人，先手可以維持選擇往格子數量為奇數個的方向移動，直到棋子移動至從右邊算起第二行時為止。

若得知遊戲是採用版本 A 時，先手直接將棋子往右行移動而獲勝。

若得知遊戲是採用版本 B 時，先手可以選擇往格子數量為奇數個的方向移動。因此他可以保證迫使後手將棋子移入最右行而獲勝。

【評分標準】

- 若一方子走到倒數第二排，知道另一方應如何行動能必勝， $\frac{2}{7}$

5. 已知 $0 < a, b, c, d < 1$ 且 $abcd = (1-a)(1-b)(1-c)(1-d)$ 。請證明：

$$(a+b+c+d) - (a+c)(b+d) \geq 1 \quad (\text{六分})$$

【參考解法 1】

由 $abcd = (1-a)(1-b)(1-c)(1-d)$ 可得：

$$\begin{aligned} & a+b+c+d - (a+c)(b+d) \\ &= 1+ac(1-b-d) + bd(1-a-c) \\ &= 1+ac(1-b)(1-d) + bd(1-a)(1-c) - 2abcd \\ &\geq 1+2\sqrt{ac(1-b)(1-d)bd(1-a)(1-c)} - 2abcd \\ &= 1+2abcd - 2abcd \\ &= 1 \end{aligned}$$

【參考解法 2】

由 $abcd = (1-a)(1-b)(1-c)(1-d)$ 可得 $\frac{ac}{(1-a)(1-c)} = \frac{(1-b)(1-d)}{bd}$ ，故知

$$\frac{a+c-1}{(1-a)(1-c)} = \frac{ac}{(1-a)(1-c)} - 1 = \frac{(1-b)(1-d)}{bd} - 1 = \frac{1-b-d}{bd}。$$

再由 $\frac{a+c-1}{(1-a)(1-c)} = \frac{1-b-d}{bd}$ 可知 $\frac{(a+c-1)(1-b-d)}{(1-a)(1-c)bd} \geq 0$ 。

因 $(1-a)(1-c)bd > 0$ ，故可得 $(a+c-1)(1-b-d) \geq 0$ ，此即

$$\begin{aligned} & a-ab-ad+c-cb-cd-1+b+d \geq 0 \\ & (a+b+c+d) - (a+c)(b+d) \geq 1 \end{aligned}$$

【評分標準】

- 將欲證明之算式因式分解成 $(1-a-c)(1-b-d) \leq 0$ ， $\frac{2}{7}$
- 證明 $b+d$ 與 $a+c$ 一者大於 1、一者小於 1， $\frac{4}{7}$

- 比較 $b+d$ 與 $a+c$ 與 1 的大小關係， $\frac{1}{7}$

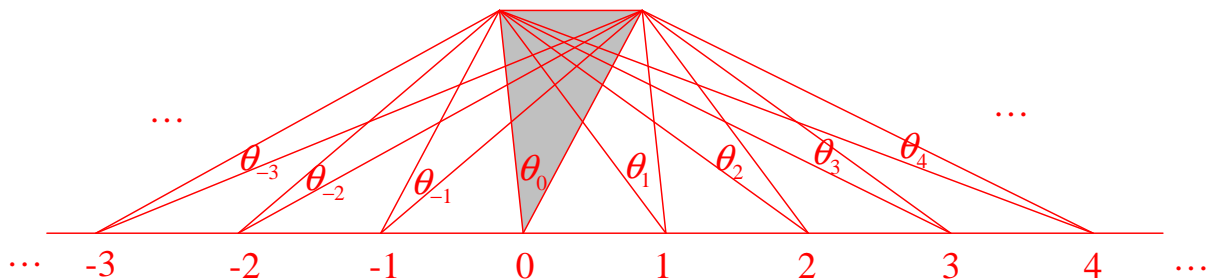
以上不可累加。

6. 有一輛汽車沿著一條筆直的公路以每小時 60 km 的勻速行駛。在公路一旁有一道長為 100 m 且與公路平行的圍籬，每一秒鐘駕駛都度量圍籬的視角一次。請證明這位駕駛所度量的角之總和小於 1100° 。(七分)

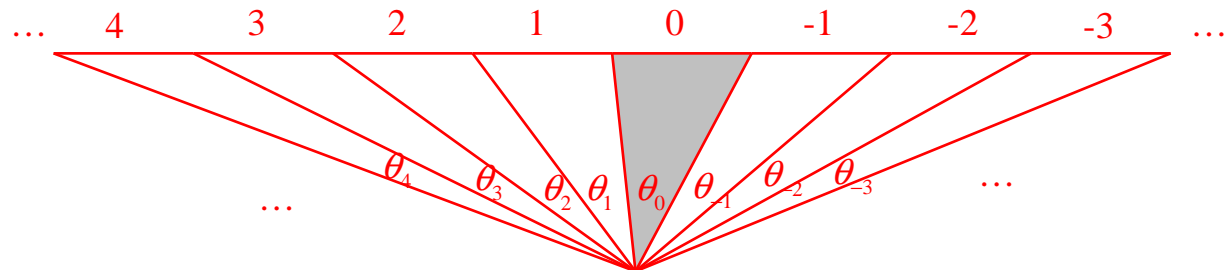
【參考解法】

汽車以每小時 60 km 的勻速行駛，即行駛 100 m 需要 6 秒，因此在圍籬間有六個或七個(如果圍籬的端點為度量視角點)度量視角點。

將駕駛所有度量視角點分成六組，使得每一組裡相鄰的點恰相距 100 m，因與圍籬長度相同，如果圍籬的端點為度量視角點，則圍籬的另一端點也在此同一組中。下圖即為其中一組的情況：



現平行移動所有的點至同一個點上，且每一個點所對應的視角與圍籬所形成的三角形也跟著移動；由平行四邊形的對邊相等可知，這些三角形移動後相鄰的邊會重合，並可得下圖：



由此可知同一組內所有的視角和至多為 180° 。因一共有六組，故這位駕駛所度量的角之總和小於 $6 \times 180^\circ = 1080^\circ$ 。

【評分標準】

- 知道可把所有度量角度分為六組，每一組小於或等於 180° ， $\frac{3}{7}$

7. 將一個正 45 邊形的頂點分別塗上紅色、黃色、綠色，每種顏色各塗 15 個頂點。請證明恆可以從每一種同顏色的頂點中，找出三個點構成一個三角形，使得這三種顏色所構成的三個三角形都互相全等。(九分)

【參考解法】

用一張透明的投影片剪出一個大小相同的正 45 邊形，並將剪出的正 45 邊形套在給定的正 45 邊形上，且將 15 個紅色頂點對應的位置稱之為紅位，接著每一次都以這個正 45 邊形的中心為中心，旋轉投影片上的正 45 邊形 8° 。旋

轉 45 次，即旋轉一圈後，對這 45 個位置裡的每一個位置，都計算黃色頂點與 15 個紅位的重合次數。因這 15 個黃色頂點裡，每一個都會與紅位重合 15 次，因此總次數為 $15 \times 15 = 225$ ，因此每一次旋轉後，平均會有 $225 \div 45 = 5$ 個位置是黃色頂點與紅位重合。但當旋轉至紅色頂點與紅位重合時，黃色頂點與紅位重合的位置數為 0，因此至少會有一次旋轉後黃色頂點與紅位重合的位置數至少為 6。將這一次黃色頂點與紅位重合的位置稱之為黃位，可知黃位必同時為紅位。

接著任選 6 個黃位，重複以上旋轉的操作，但改計算綠色頂點與這 6 個黃位重合的次數。因重合的總次數為 $6 \times 15 = 90$ ，因此每一個旋轉後，平均會有 $90 \div 45 = 2$ 個位置是綠色頂點與黃位重合。同樣因旋轉至黃色頂點與黃位重合時，綠色頂點與黃位重合的位置數為 0，可得知會有一次旋轉後綠色頂點與黃位重合的位置數至少為 3 次。將這一次綠色頂點與黃位重合的位置稱之為綠位，可知綠位必同時為黃位及紅位。最後再任選 3 個綠位。此時從這三個位置對應的點可找出三個全等的三角形：旋轉至與紅色頂點重合時可得一個三個頂點都是紅色的三角形、旋轉至與黃色頂點重合時可得一個三個頂點都是黃色的三角形、旋轉至與綠色頂點重合時可得一個三個頂點都是綠色的三角形。

【評分標準】

- 將一種顏色的頂點旋轉，計算與其他顏色頂點重合的個數， $\frac{2}{7}$

《成績是取最高得分三題的總和，考試時間五小時。》