

2023 年臺灣國際科學展覽會 優勝作品專輯

作品編號 010031

參展科別 數學

作品名稱 繞形相遇

得獎獎項

就讀學校 臺北市立永春高級中學

指導教師 陳保伶

作者姓名 曾聖豪

關鍵詞 行程問題、正多邊形、兩人

作者簡介



我是曾聖豪，現今我就讀台北市立永春高中，在一般生活中，我就十分喜愛思考一些問題，若我思考的問題與一般常識衝突，我會懷疑自己所學是否嚴謹，也因此我喜愛做數學研究，且在校內外的數學賽事，我也熱衷參與，期望這次到國際科展，可以增廣見識，充實自己，以及介紹自己的專題，讓更多人所熟知，並結交喜愛研究的人。

Abstract

I found an interesting math question in a school-level math contest. It takes A x minute to walk along the sides of a regular polygon for one round and it takes B y minutes to do so. When and where will A and B encounter each other? As I worked out the particular solution to this question, I found that there were many interesting and extendable possibilities, so I started to study them. In this study, by finding each place where A and B meet and connecting these places, a circle can be drawn. Then by using the positions of the apexes of the regular polygon, another circle can be drawn. With these two circles, I can find the relative position as well as when and where A and B meet for the first time on the apex of the polygon. I want to seek a general solution with the hope that it can be extended. The extension is expected to be done without a limit on the number of people in the future.

摘要

在一期校內的階城盃中，我發現一個有趣的問題，在一個正多邊形，甲走一圈花 x 分鐘，乙走一圈花 y 分鐘，請問第一次甲乙在何時、何點相遇？當我寫下這題目特定解時，突然發現還有許多有趣且可延伸的可能，因此開始研究；本篇研究透過求出甲乙相遇的每一個地點連接形成一個圓形，再藉由此圓形與題目中的正多邊形的點所畫的圓形的頂點相對位置，找出甲乙何時何地第一次相遇在正多邊形的頂點上，並導出通解並期望在未來可以找到不限定人數等等的延伸。

壹、研究動機

在二期校內的數學賽事中，我發現一個有趣的問題；在一個正 n 邊形，甲走一圈花 x 分鐘，乙走圈一花 y 分鐘，請問第一次甲乙在何時、何點相遇？當我寫下這題目的解時，突然發現還有許多有趣且可延伸的可能，想探討起點、方向改變時的通解。

貳、研究目的及研究問題

一、甲乙第一次相遇在正 n 邊形頂點上的時間與圈數

(一) 甲乙起點相同且方向相同

(二) 甲乙起點相同且方向不同

(三) 甲乙起點不同且方向相同

(四) 甲乙起點不同且方向不同

參、研究設計

一、名詞定義

n ：甲乙行走的正多邊形邊數

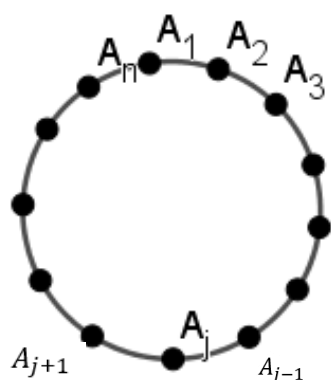
x ：甲走一圈的所需花費的時間（單位：分鐘）， x 屬於正有理數

y ：乙走一圈的所需花費的時間（單位：分鐘）， y 屬於正有理數

第 i 次相遇：甲乙相遇次數以 i 表示

圖形 A ：為一個圓，切 n 等分， n 個等分點分別為 $A_1, A_2, A_3, \dots, A_m, \dots, A_n$ ，依甲依照行走方向編序，其中 m 為整數， $1 \leq m \leq n$ ， A_1 為甲的起點且 A_j 為乙的起點

定義弧 A_1A_j 為甲從甲起點出發至乙起點所需之距離，其弧長為 $\frac{j-1}{n}$ ，定義弧 A_jA_1 為甲從乙起點出發至甲起點所需之距離，其弧長為 $\frac{n-j+1}{n}$ （以下為 $n=13$ 的圖），且（以下為甲行走方向為順時針的編序）

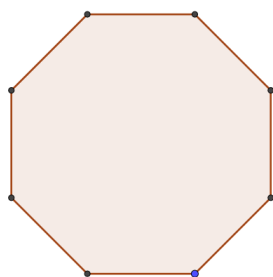


$f(i)$ ：甲乙再相遇 i 次時，甲乙所在位置。

二、研究內容

（一） 甲乙行走起點相同且方向相同

在一個正 n 邊形，甲走一圈花 x 分鐘，乙走圈一花 y 分鐘，請問第一次甲乙在何時、何點相遇？



首先，劃出圖A，甲乙由相同起點出發，若在乙速度比甲快，則乙就需要超越甲一整圈，才會與甲再次相遇。甲速度為每分鐘走 $\frac{1}{x}$ 圈、乙速度為每分鐘走 $\frac{1}{y}$ 圈，所以 $\frac{1}{x} < \frac{1}{y}$ ，甲乙速度差為每分鐘走 $\frac{1}{y} - \frac{1}{x} = \frac{x-y}{xy}$ 圈，而乙超越甲一整圈再次相遇需花費 $1 \div \frac{x-y}{xy} = \frac{xy}{x-y}$ 分鐘。反之，若甲速度比乙快，甲乙再次相遇則需要 $1 \div \frac{y-x}{xy} = \frac{xy}{y-x}$ 分鐘。

由於甲乙相遇後再次出發，與從起點出發所間隔的時間距離皆相同，因此若甲乙持續行走，任意接連兩次相遇皆間隔 $|\frac{xy}{x-y}|$ 分鐘。

依據甲乙接連兩次相遇間隔 $|\frac{xy}{x-y}|$ 分鐘，期間甲會走 $|\frac{xy}{x-y}| \times \frac{1}{x}$ 圈，扣除整數圈 $[\frac{y}{x-y}]$ 的部分，所以甲乙接連兩次相遇的位置，相距 $|\frac{y}{x-y}| - [\frac{y}{x-y}]$ 圈，為了方便探討圖形的性質。

已知甲從起點出發後，令 $x = \frac{b}{a}$ 、 $y = \frac{d}{c}$ ，甲乙接連兩次相遇間隔 $|\frac{y}{x-y}| - [\frac{y}{x-y}]$ 圈，因此在第 i 次相遇時，甲所行走的距離為 $i \times (\frac{y}{x-y})$ ，假設甲乙再相遇 i 次後，便在正 n 邊形頂點上相遇，則 $f(i)$ 為整數，故 $n \times i \times (|\frac{y}{x-y}| - [\frac{y}{x-y}]) = f(i)$ 為整數時， i 有最小正整數解，因此若甲乙會在正 n 邊形相遇，則會在相遇 i 次時，於正 n 邊形頂點上相遇，而當 $f(i) = i \times (|\frac{y}{x-y}| - [\frac{y}{x-y}])$ 且 $n \times f(i)$ 為整數時， $f(i)$ 的最小整數解為 $\frac{bc-ad}{k}$ ， $\gcd(nbc, bc - ad) = k$

(二) 甲乙在起點相同且甲乙不相同方向

首先，劃出圖A，為了方便描述及驗證其性質，將甲乙速度比換成互質的整數比，並記作 $x':y'$ ，並將整圈切出 $x'+y'$ 形成圖B，若在圖B甲走 x' 格，則乙走 y' 格，因此可知甲乙第一次相遇點在距離起點甲的行走方向 $\frac{y'}{x'+y'}$ 位置上，並將此化為最簡寫作。且已知甲乙的速度為 $\frac{1}{x}, \frac{1}{y}$ ，將甲乙相遇點與起點的距離乘以速度即為相遇時間 $\frac{y'}{x'+y'} \times \frac{1}{x} = \frac{y' \times x}{x'+y'}$ 。

已知甲從起點出發後，令 $x = \frac{b}{a}, y = \frac{d}{c}$ ，甲乙接連兩次相遇間隔 $\frac{y'}{x'+y'} - \left[\left\lfloor \frac{y'}{x'+y'} \right\rfloor \right]$ 圈，因此在第 i 次相遇時，甲所行走的距離為 $i \times \left(\left\lfloor \frac{y'}{x'+y'} \right\rfloor \right)$ ，假設甲乙再相遇 i 次後，便在正 n 邊形頂點上相遇，則 $f(i)$ 為整數，故 $i \times \left(\frac{y'}{x'+y'} - \left[\frac{y'}{x'+y'} \right] \right) = f(i)$ 為整數時， i 有最小正整數解，因此若甲乙會在正 n 邊形相遇，則會在相遇 i 次時，於正 n 邊形頂點上相遇，而當 $f(i) = i \times \left(\frac{y'}{x'+y'} - \left[\frac{y'}{x'+y'} \right] \right)$ 且 $f(i)$ 為整數時， $f(i)$ 的最小整數解為 $\frac{bc-ad}{k}$ ， $\gcd(ny', x'+y') = k$

(三) 甲乙在不同起點且相同方向

首先，若當甲的速度比乙慢 $x > y$ ，則乙要追上甲，則必須要比甲多走 $\frac{n-j+1}{n}$ 距離，因此 $\frac{n-j+1}{n} \div \frac{|x-y|}{x \times y}$ ，所以乙追上需要花 $\frac{x \times y}{|x-y|} \times \frac{n-j+1}{n}$ 分鐘；若 $y > x$ ，則 $\frac{j-1}{n} \div \frac{|x-y|}{x \times y}$ ，因此若速度慢者在後方時需花費 $\frac{x \times y}{|x-y|} \times \frac{j-1}{n}$ 分鐘。甲乙第一次相遇是在從起點出發後 $\frac{x \times y \times (n-j+1)}{n \times (x-y)}$ 分鐘或 $\frac{x \times y \times (j-1)}{n \times (x-y)}$ 分鐘。

依據甲乙再次相遇需花費 $\frac{x \times y \times (j-1)}{n \times (x-y)}$ 分鐘或 $\frac{x \times y \times (n-j+1)}{n \times (x-y)}$ 分鐘，因此甲會走

$\frac{x \times y \times (j-1)}{n \times (x-y)} \times \frac{1}{y} = \frac{x \times (j-1)}{n \times (x-y)}$ 的距離或 $\frac{x \times y \times (n-j+1)}{n \times (x-y)} \times \frac{1}{y} = \frac{x \times (n-j+1)}{n \times (x-y)}$ ，所以甲乙相遇點在

距離起點甲乙行走方向 $\frac{x \times (j-1)}{n \times (x-y)} - \left\lfloor \frac{x \times (j-1)}{n \times (x-y)} \right\rfloor$ 或 $\frac{x \times (n-j+1)}{n \times (x-y)} - \left\lfloor \frac{x \times (n-j+1)}{n \times (x-y)} \right\rfloor$ 的距離。

已知甲從起點出發後，第一次相遇與起點的距離為 $\frac{x}{|x-y|} - \left\lfloor \frac{x}{|x-y|} \right\rfloor$ 或 $\frac{x \times (1-)}{|x-y|} - \left\lfloor \frac{x \times (1-)}{|x-y|} \right\rfloor$ ，第一次相遇後，任兩次相遇間隔時間與距離皆會如同相同起點出發後的一樣，甲乙接連兩次相遇間隔圈，因此在第 i 次相遇時，甲所行走的距離為，

已知甲從起點出發後，令 $x = \frac{b}{a}$ 、 $y = \frac{d}{c}$ ，甲乙接連兩次相遇間隔 $\left| \frac{y}{x-y} \right| - \left\lfloor \left| \frac{y}{x-y} \right| \right\rfloor$

圈，因此在第 i 次相遇時，甲所行走的距離為 $(i-1) \times \left(\left| \frac{y}{x-y} \right| \right) + \frac{y(n-j+1)}{n \times (x-y)}$ ，假設甲

乙再相遇 $i+1$ 次後，便在正 n 邊形頂點上相遇，則 $n \times f(i+1)$ 為整數，故當 $y > x$

時， $n \times i \times \left(\left| \frac{y}{x-y} \right| + \frac{y(j-1)}{n \times (x-y)} - \left\lfloor \left| \frac{y}{x-y} \right| + \frac{y(j-1)}{n \times (x-y)} \right\rfloor \right) = f(i)$ 為整數或當 $x > y$ ， $n \times i \times$

$\left(\left| \frac{y}{x-y} \right| + \frac{y(n-j+1)}{n \times (x-y)} - \left\lfloor \left| \frac{y}{x-y} \right| + \frac{y(n-j+1)}{n \times (x-y)} \right\rfloor \right) = f(i)$ 為整數時， i 有最小正整數解，因此若

甲乙會在正 n 邊形相遇，則會在相遇 i 次時，於正 n 邊形頂點上相遇，而當 $f(i+1) =$

$n \times i \times \left(\left| \frac{y}{x-y} \right| + \frac{y(j-1)}{n \times (x-y)} - \left\lfloor \left| \frac{y}{x-y} \right| + \frac{y(j-1)}{n \times (x-y)} \right\rfloor \right)$ ，當 $f(i)$ 為整數時，則 $i \times n \equiv 1 -$

$j \pmod{\frac{bc-ad}{k}}$ ， $\gcd(nbc, bc-ad) = k$

(四) 甲乙在不同起點且甲乙不相同方向

首先，劃出圖 A ，且知甲乙的起點距離為 $\frac{j-1}{n}$ 圈（若為劣弧則 $\frac{j-1}{n}$ 圈；若為優弧

則為 $\frac{n-j+1}{n}$ ），為了方便描述及驗證其性質，將甲乙速度比換成互質的整數比，並

記作 $x':y'$ ，並將整圈切出 $x' + y'$ 形成圖 B ，若在相同時間內，甲會走 x' 格，乙會

走 y' 格，因此可知甲乙第一次相遇點在距離起點甲的行走方向 $\frac{y'}{x'+y'} \times \frac{j-1}{n}$ 位置上；

且已知甲乙的速度為 $\frac{1}{x}, \frac{1}{y}$ ，將甲乙相遇點與起點的距離除以速度即為相遇時間

$$\frac{y'}{x'+y'} \times \frac{j-1}{n} \div \frac{1}{x} = \frac{x \times y' \times (j-1)}{n \times (x'+y')}$$

已知甲從起點出發後，令 $x = \frac{b}{a}$ 、 $y = \frac{d}{c}$ ，甲乙接連兩次相遇間隔 $\frac{y'}{x'+y'} - \left[\left\lfloor \frac{y'}{x'+y'} \right\rfloor \right]$

圈，因此在第 i 次相遇時，甲所行走的距離為 $(i-1) \times \left(\left\lfloor \frac{y'}{x'+y'} \right\rfloor + \frac{y' \times (j-1)}{n \times (x'+y')} \right)$ ，假設

甲乙再相遇 $i+1$ 次後，便在正 n 邊形頂點上相遇，則 $f(i+1)$ 為整數，故 $n \times i \times$

$$\left(\frac{y'}{x'+y'} + \frac{y' \times (j-1)}{n \times (x'+y')} - \left[\frac{y'}{x'+y'} + \frac{y' \times (j-1)}{n \times (x'+y')} \right] \right) = f(i+1)$$

為整數時， i 有最小正整數解，

因此若甲乙會在正 n 邊形相遇，則會在相遇 i 次時，於正 n 邊形頂點上相遇，而當

$$f(i+1) = n \times i \times \left(\frac{y'}{x'+y'} + \frac{y' \times (j-1)}{n \times (x'+y')} - \left[\frac{y'}{x'+y'} + \frac{y' \times (j-1)}{n \times (x'+y')} \right] \right)$$

且 $f(i+1)$ 為整數時， $i \times$

$$n \equiv 1 - j \pmod{\frac{x'+y'}{k}}, \gcd(ny', x'+y') = k$$

三、初步研究結果

(一) 甲乙在起點相同且甲乙相同方向

令 $x = \frac{b}{a}$ 、 $y = \frac{d}{c}$ ，當 $i = \frac{bc-ad}{k}$ 時，甲乙會在第 i 次相遇時，首次在正 n 邊形頂點上相

遇，甲乙第一次相遇在正多邊形頂點上所需時間為 $\frac{i \times x \times y}{|x-y|}$ ，位置為 $A_{f(i_{min})}$

(二) 甲乙在起點相同且甲乙不相同方向

將 $x:y$ 化簡為最簡整數比 $x':y'$ ，當 $i = \frac{x'+y'}{k}$ 時，甲乙會在第 i 次相遇時，首次在正 n 邊形頂點上相遇。甲乙第一次相遇在正多邊形頂點上所需時間為 $\frac{i \min\{x, y'\}}{x'+y'}$ ，位置在 $A_{f(i \min)}$

(三) 甲乙在不同起點且甲乙同方向

(1) $x > y$

當 i 為滿足 $in \equiv (1-j) \pmod{\left\lfloor \frac{bc-ad}{k} \right\rfloor}$ ， $k = \gcd(bc-ad, nbc)$ 的最小值時

則 $A_{n \times f(i+1)}$ 為甲乙第一次在正 n 邊形頂點上的相遇點， $i \times \frac{x \times y}{x-y} + \frac{x \times y \times (n-j+1)}{n \times (x-y)}$ 為甲乙第一次在正 n 邊形頂點上的時間。

(2) $x < y$

當 i 為滿足 $in \equiv (j-n-1) \pmod{\left\lfloor \frac{bc-ad}{k} \right\rfloor}$ ， $k = \gcd(bc-ad, nbc)$ 的最小值時

則 $A_{n \times f(i+1)}$ 為甲乙第一次在正 n 邊形頂點上的相遇點， $i \times \frac{xy}{y-x} + \frac{x \times y \times (n-j+1)}{n \times (y-x)}$ 為甲乙第一次在正 n 邊形頂點上的時間。

(四) 甲乙在不同起點且甲順時鐘方向乙逆時鐘方向

(1) $x > y$

當 i 為滿足 $i \times n \equiv 1 - j \pmod{\frac{x'+y'}{k}}$ ， $\gcd(ny', x' + y') = k$ 的最小值時

則 $A_{n \times f(i+1)}$ 為甲乙第一次在正 n 邊形頂點上的相遇點， $i \times \frac{xy'}{x'+y'} + \frac{x \times y' \times (j-1)}{n \times (x'+y')}$ 為甲乙第一次在正 n 邊形頂點上的時間

(2) $x < y$

當 i 為滿足 $i \times n \equiv j - 1 - n \pmod{\frac{x'+y'}{k}}$ ， $k = \gcd(bc - ad, nbc)$ 的最小值時

則 $A_{n \times f(i+1)}$ 為甲乙第一次在正 n 邊形頂點上的相遇點， $i \times \frac{xy'}{x'+y'} + \frac{x \times y' \times (n-j+1)}{n \times (x'+y')}$ 為甲乙第一次在正 n 邊形頂點上的時間。

肆、討論

在過去討論相關的範疇只有在圓上兩人的相遇，且都是特定數值的解，本研究以在甲乙不限定在點上相遇的方式，討論了在正 n 邊形的相遇，在未來三月之內，我希望可以完成多邊形以及不限人數的討論，且我希望在未來可以找到此研究的應用方式。

伍、參考資料及其他

永春高中數學科 (2022)。階城盃第 45 期。台北市:永春高中數學科教學研究會出版。

- 清涼油. (2020, December 15). 行程問題之一相遇問題. 行程問題之一相遇問題 - 人人焦點. <https://ppfocus.com/0/ed8615556.html>

【評語】 010031

本作品研究兩人沿著多邊形等速前進之相遇時間及地點，兩人起點可以相同也可以不同，方向可以相同或相反。這幾種討論情況都過於簡單，所得到的結果也僅僅只是將相對速度、相對距離將相遇地點的圓上座標以公式表達，再問看看是否可以表示成為邊長的整數倍。在將題目轉譯成數學式子之後，作者並未再將公式化簡或分析。建議未來可以研究有多人在繞行，同時相遇或兩兩相遇的時間地點，讓問題變得有趣。