

連接正方形內部或邊界任意點的最短路徑之探討

王政越

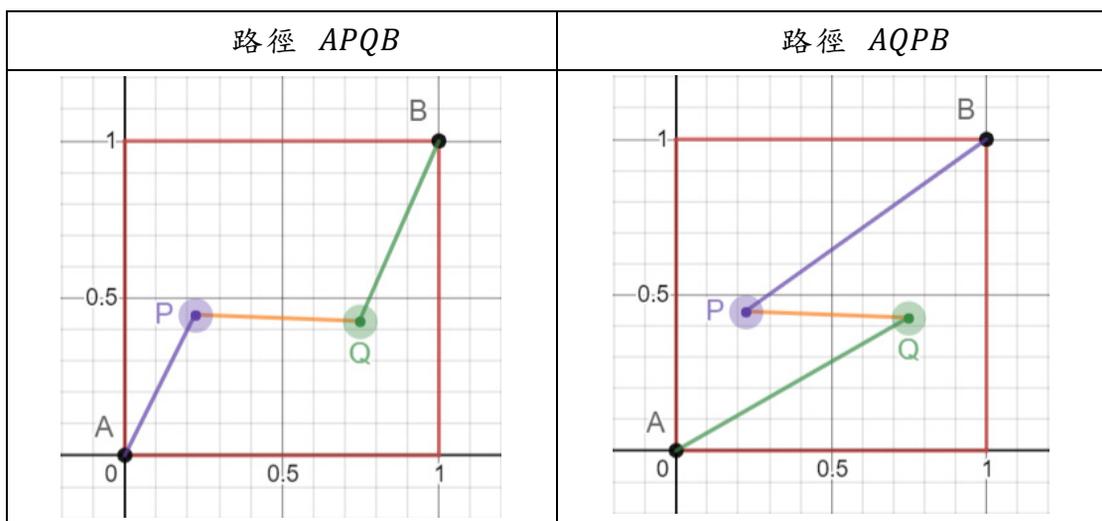
國立彰化高級中學

研究動機

先前在網路上看到一款稱為「Surviv.io」的網頁遊戲，玩家需要在固定大小的場地中蒐集物資，並與其他敵人對戰。在遊玩過程中，有時需要到兩個不同的地點（ P 、 Q 兩點）蒐集物資，而玩家又需要從現在的位置（點 A ）移動到目的地（點 B ）。因此，我就開始思考，從點 A 移動到點 B 的途中，若必須經過 P 與 Q 兩點，那是先走 P 再走 Q ，或是先走 Q 再走 P ，哪一種走法會比較快呢？

摘要

給定一正方形，其四個頂點設為 $(0,0)$ 、 $(1,0)$ 、 $(1,1)$ 、 $(0,1)$ ，令 $A = (0,0)$ 、 $B = (1,1)$ ，今在此正方形內部或邊界任取相異兩點 P 、 Q 。某人想從點 A 走到點 B ，同時需要經過 P 與 Q ，若途中沒有障礙，可以直線行走，此時可以有兩種走法：先經過 P 再經過 Q ，此時路徑長為 $\overline{AP} + \overline{PQ} + \overline{QB}$ ，或是先經過 Q 再經過 P ，此時路徑長為 $\overline{AQ} + \overline{QP} + \overline{PB}$ 。我們找尋一套判別方法，能快速判斷哪一種路徑為最短路徑。



壹、預備工作：雙曲線的性質

圖 1 為滿足 $|\overline{PF_1} - \overline{PF_2}| = 2a < \overline{F_1F_2}$ 的所有點 P 所構成的圖形，根據定義，這是一條雙曲線。設此雙曲線為 Γ ，左半支為 Γ_1 、右半支為 Γ_2 ，圖形 Γ_1 、 Γ_2 分別符合下列方程式：

$$\begin{cases} \Gamma_1 : \overline{PF_2} - \overline{PF_1} = 2a \\ \Gamma_2 : \overline{PF_1} - \overline{PF_2} = 2a \end{cases}$$

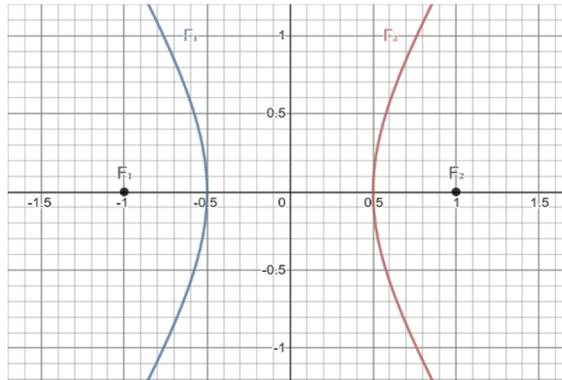
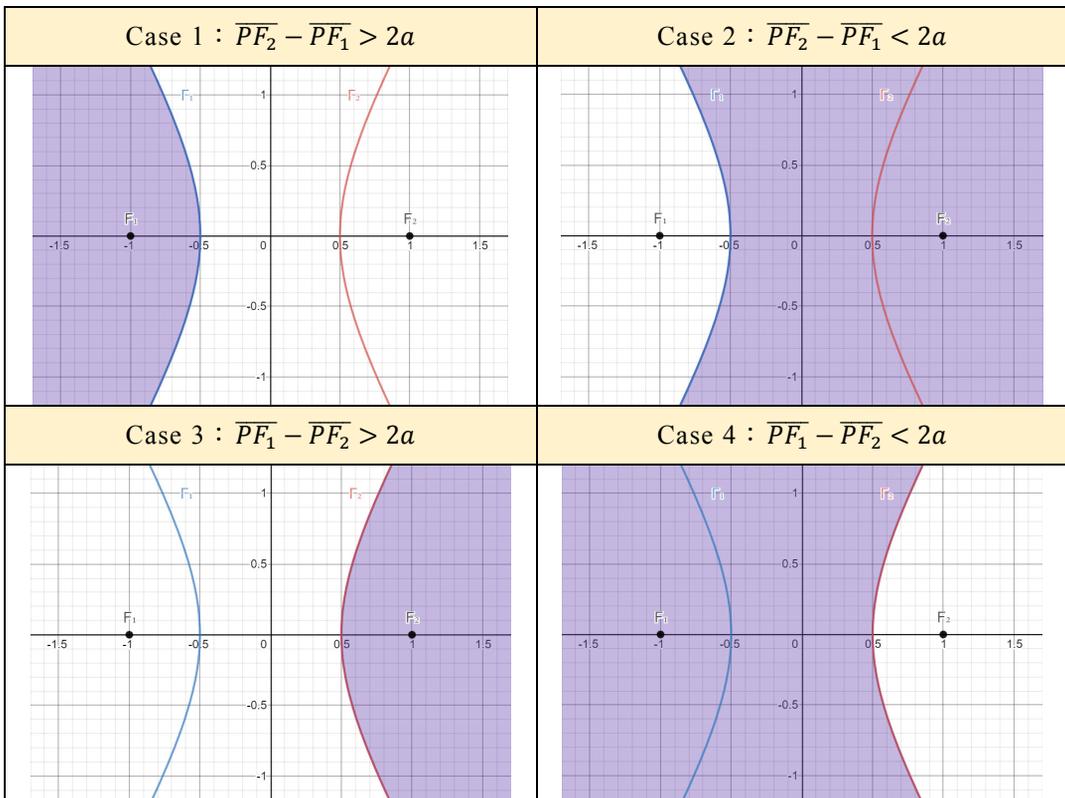
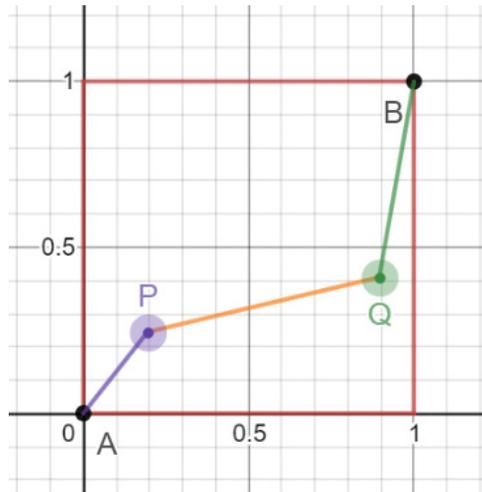


圖 1

若將方程式中的等號改為大於是或小於，則所有滿足該不等式的點將會呈下表分布（陰影區域）：



貳、討論



設 $P(x_1, y_1)$ 、 $Q(x, y)$ ，今固定點 P ，我們想知道點 Q 在什麼範圍內，先走點 P 會是最短路徑，即 $\overline{AQ} + \overline{QP} + \overline{PB} > \overline{AP} + \overline{PQ} + \overline{QB}$ ，我們經由距離公式列出滿足上述條件的不等式：

$$\sqrt{x^2 + y^2} + \sqrt{(x_1 - 1)^2 + (y_1 - 1)^2} > \sqrt{x_1^2 + y_1^2} + \sqrt{(x - 1)^2 + (y - 1)^2},$$

再移項得：

$$\sqrt{x^2 + y^2} - \sqrt{(x - 1)^2 + (y - 1)^2} > \sqrt{x_1^2 + y_1^2} - \sqrt{(x_1 - 1)^2 + (y_1 - 1)^2} \quad (*)$$

設 $K_1 = \sqrt{x_1^2 + y_1^2} - \sqrt{(x_1 - 1)^2 + (y_1 - 1)^2}$ ，由三角不等式：

$$|K_1| \leq \sqrt{(0 - 1)^2 + (0 - 1)^2} = \sqrt{2}.$$

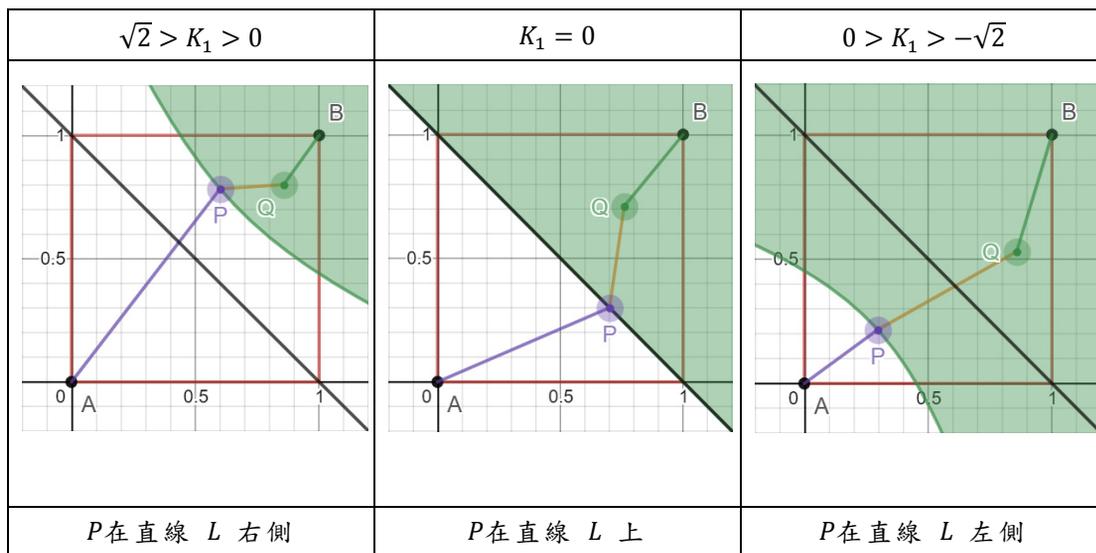
依題意，點 $P \neq A$ 、 $P \neq B$ ，所以等號不會成立，即 $|K_1| < \sqrt{2}$ 。另一方面，若 $K_1 = 0$ ，可知 P 在 $A(0,0)$ 、 $B(1,1)$ 兩點連線 \overline{AB} 之中垂線 $L: x + y = 1$ 上；若 $K_1 > 0$ ，點 P 在直線 L 的右側；若 $K_1 < 0$ ，點 P 在直線 L 的左側。

又(*)式可以改寫成為：

$$\sqrt{x^2 + y^2} - \sqrt{(x - 1)^2 + (y - 1)^2} > K_1.$$

此不等式的邊界即為雙曲線 $|\overline{QF_1} - \overline{QF_2}| = 2a = |K_1|$ 的其中一側，由此式可以得知，這條雙曲線的焦點會在 $F_1 = A(0,0)$ 與 $F_2 = B(1,1)$ 上，設其左(下)半支為 Γ_1 、右(上)半支為 Γ_2 。

當 $\sqrt{2} > K_1 > 0$ 時，符合前一小節中 $\overline{QF_1} - \overline{QF_2} > 2a = K_1$ 的形式，此時，點 Q 的範圍會在 Case 3；而當 $0 > K_1 > -\sqrt{2}$ 時，符合 $\overline{QF_2} - \overline{QF_1} < 2a = -K_1$ 的形式，此時點 Q 的範圍會在 Case 2；若 $K_1 = 0$ ，則 $\sqrt{x^2 + y^2} - \sqrt{(x - 1)^2 + (y - 1)^2} > 0$ ，移項化簡得 $x + y - 1 > 0$ ，點 Q 的範圍會在直線 $L: x + y = 1$ 的右側。以上討論可以整理成下面的表格：



而當 P 、 Q 兩點同時在 Γ_1 上（或同時在 Γ_2 上或同時在直線 $L: x+y=1$ 上）時， $\overline{PA} - \overline{PB} = \overline{QA} - \overline{QB}$ ，即 $\overline{AQ} + \overline{QP} + \overline{PB} = \overline{AP} + \overline{PQ} + \overline{QB}$ ，無論先走 P 點或 Q 點，其距離會等長。

綜合以上討論，我們將其整理成以下的判別定理。

定理

給定一正方形，其四個頂點設為 $(0,0)$ 、 $(1,0)$ 、 $(1,1)$ 、 $(0,1)$ ，令 $A(0,0)$ 、 $B(1,1)$ 。今在此正方形內部或邊界任取相異兩點 P 、 Q ，但 P 、 Q 異於 A 、 B 兩點；令

$$L_{APQB} = \overline{AP} + \overline{PQ} + \overline{QB}, \quad L_{AQPB} = \overline{AQ} + \overline{QP} + \overline{PB}.$$

設直線 $L: x+y=1$ ，並設以 A 、 B 兩點為焦點，且過點 P 的雙曲線為 Γ ，其左半支為 Γ_1 、右半支為 Γ_2 。則：

- (1) 若點 P 在直線 L 的右側，則僅當 Q 在 Γ_2 的右側時， $L_{APQB} < L_{AQPB}$ 。
- (2) 若點 P 在直線 L 上，則僅當 Q 在直線 L 的右側時， $L_{APQB} < L_{AQPB}$ 。
- (3) 若點 P 在直線 L 的左側，則僅當 Q 在 Γ_1 的右側時， $L_{APQB} < L_{AQPB}$ 。
- (4) 若 P 、 Q 同時在 Γ_1 （或 Γ_2 或直線 L ）上，則 $L_{APQB} = L_{AQPB}$ 。

參、結語

以 \overline{AB} 為對角線的正方形的內部或邊界任取 k 點 P_1, P_2, \dots, P_k ，顯然，當 $k=1$ 時，由點 A 經 P_1 到點 B 的最短路徑是唯一的，其路徑長為 $\overline{AP_1} + \overline{P_1B}$ 。當 $k=2$ 時，由點 A 經 P_1 與 P_2 再到點 B 的最短路徑就有兩種可能的方式，在本作品中我們提出一個判別法則，其最短路徑長為 $\min\{\overline{AP_1} + \overline{P_1P_2} + \overline{P_2B}, \overline{AP_2} + \overline{P_2P_1} + \overline{P_1B}\}$ 。當 $k \geq 3$ 時，由點 A 經

P_1, P_2, \dots 與 P_k 再到點 B 的最短路徑就有 $k!$ 種可能的方式，有興趣的讀者可進一步去研究找尋其最短路徑。最後要感謝指導老師：龔詩尹老師。

肆、參考文獻

- E.W. Dijkstra (1959). A note on two problems in connexion with graphs. *Numerische Mathematik 1*, 269-271.
- J. Kim and N. Clark (2017). Surviv.io - 2D Battle Royale, 網址：<https://surviv.io/>
- K.H. Rosen (2002). *Discrete Mathematics and Its Applications*. McGraw-Hill College. ISBN 0-07-293033-0.
- F.B. Zhan and C.E. Noon (1998). Shortest Path Algorithms: An Evaluation Using Real Road Networks. *Transportation Science*. 32 (1): 65-73.
- 樂陽、龔健雅 (2020). Dijkstra 最短路徑算法的一種高效率實現. 《科學技術創新》(17), 75-77.