# 演算法設計方法論 (Design Strategies for Computer Algorithms)

Homework 4

DUE DATE: January 8, 2018

學號: b03902129 系級: 資工四 姓名: 陳鵬宇

## 1 問題定義

問題: Determining whether a point belongs to the union of given n circles

輸入: • n 個圓  $C_i(Q_i, r_i)$ ,其中圓心座標  $Q_i(x_i, y_i)$  且半徑  $r_i$ 。

• 一點 P(x,y)

輸出: • TRUE,  $P \in C_i, \forall i$ 

• FALSE,  $P \notin C_i, \forall i$ 

# 2 解法敘述

#### 2.1 The Algorithm of Shamos and Hoey

給定一 n 個點的集合  $S = \{P_1, P_2, ..., P_n\}$ 

- 1. 根據 x 座標對這 n 個點排序
- 2. 給予新的座標
- 3. 將 S 分成兩個子集  $L = \{P_1, P_2, \dots, P_{\lceil n/2 \rceil}\}$  和  $R = \{P_{\lceil n/2 \rceil+1}, P_{\lceil n/2 \rceil+2}, \dots, P_n\}$
- 4. 分別對 L 和 R 中的點建構沃羅諾伊圖 V(L) 和 V(R)
  - 分治線 (Dividing line) 使得 L(R) 中的每一點都會更靠近他們原本的那一側 L(R)。
  - 時間複雜度: O(n)。

Lemma 2.1 分治線由延伸至無窮的兩條射線和一些有限的線段組成。每一個元素 (一射線或一線段) 包含於 V(L) 中  $V(P_i)$  和 V(R) 中  $V(P_j)$  相交的部分,其中  $P_i \in L, P_j \in R$  且會是  $P_i$  和  $P_j$  的垂直平分線。

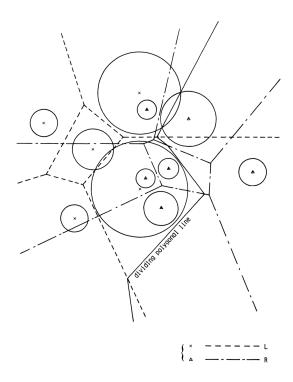
**Lemma 2.2** 每兩條射線必定是凸包 CH(S) 連續兩點的垂直平分線,其中一條位於 L,另一條位於 R。

Lemma 1 告訴我們可以在 O(n) 內找到分治線。

Lemma 2 告訴我們可以在 O(n) 內在  $\mathrm{CH}(S)$  找到所述射線, 同時可在 O(n) 內分別從  $\mathrm{CH}(L)$  和  $\mathrm{CH}(R)$  找到一條射線。

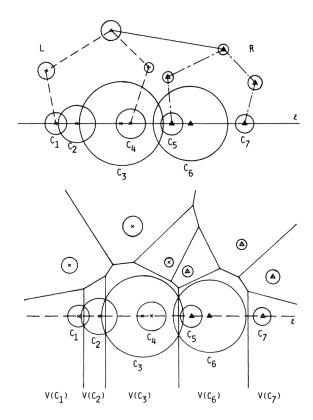
#### 2.2 建構沃羅諾伊圖

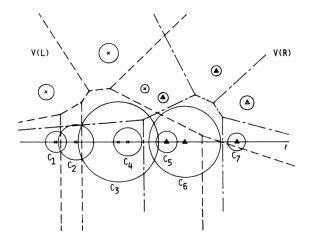
1. 將 n 個圓  $C_i(Q_i, r_i)$  分為兩子集 根據 2.1 Shamos 和 Hoey 所提出的演算法,我們可以以得到兩個沃羅諾伊圖 V(L) 和 V(R)。



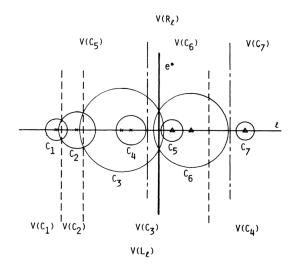
Lemma 2.3 分治線是單行的,由兩條射線和幾條有限線段組成。Laguerre 幾何中的巨觀下,多邊型左邊(右邊)的每一點與 L(R) 中的某個圓比 R(L) 中的任何圓更接近。

- 2. 在 O(n) 內找到分治線 利用沃羅諾伊邊皆為直線的性質,便可以順時針方向掃描在 O(n) 內找到分治線。
- 3. 在 O(n) 內找到射線 凸包邊緣可能退化至一直線,而有些情況會變得不成立。





由於在  $V(L_l)$  和  $V(R_l)$  中所有沃羅諾伊邊都與直線 l,所以我們可以在 O(n) 內合併  $V(L_l)$  和  $V(R_l)$  來得到  $V(L_l\cap R_l)$ 。由於在沃羅諾伊圖中區域數量的複雜度為 O(n),因此可以在 O(n) 內找到分治線。



### 2.3 延伸應用

有了上述的演算法,以下兩個問題也能夠在 $O(n \log n)$ 的時間內被以類似的方式求解出來:

- Finding the contour of the union of given n circles 可被運用在數據分析。
- Connected components of given n circles 可被運用在圖片處理及電腦視覺。

在這裡我們就不特別詳加敘述此兩問題,因為解法都是建立在沃羅諾伊圖的建構上。

## 3 閱讀心得

這次的報告, 圖例多了不少, 我自認為自己空間觀念薄弱, 所以在思考這種跟幾何有關的問題時, 總會 花上比別人更多的時間。但從此篇東大所著作的論文中, 仍然得到滿多收穫的。

沃羅諾伊圖在幾何、晶體學、建築學、地理學、氣象學、資訊資統等許多領域都有廣泛的應用。沃羅諾伊圖在繪製地理資料時,能夠將地圖切成許多分塊,每一塊都有專屬最方便的站點。走在路上,如果想要找間便利商店,我們會打開電子地圖搜尋商店,然後挑一間看起來最近的商店朝著他走去。看似簡單的動作由電腦來做卻不容易;最簡單的做法,是先將所有的便利商店列出來,逐一用當前位置算距離,再取出距離最短的一個。

舉例來說,最近台灣空氣汙染嚴重,比如當我們只關心 50 公里內的空氣汙染指數,那麼我們便以每個可能產生汙染的地點 (台中發電廠、通霄發電廠、大潭發電廠等)為圓心建立許多 50 公里的圓,取沃羅諾伊圖的交集。

維諾圖在各個領域的應用還有很多,高效率的演算法都能使得我們在尋找交集求解時,省下大量的時間!