

Círculo Mínimo

INF2604 – Geometria Computacional

Waldemar Celes
celes@inf.puc-rio.br

Departamento de Informática, PUC-Rio



Determinação de círculo mínimo

Problema

- ▶ Dado um conjunto de pontos no plano $P = \{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_n\}$, achar o **círculo mínimo** envolvente
 - ▶ Determinar centro \mathbf{c} e raio r do círculo



Determinação de círculo mínimo

Problema

- ▶ Dado um conjunto de pontos no plano $P = \{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_n\}$, achar o **círculo mínimo** envolvente
 - ▶ Determinar centro \mathbf{c} e raio r do círculo

Casos especiais:

- ▶ $n = 1$: $\mathbf{c} = \mathbf{p}_1$ e $r = 0$



Determinação de círculo mínimo

Problema

- ▶ Dado um conjunto de pontos no plano $P = \{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_n\}$, achar o **círculo mínimo** envolvente
 - ▶ Determinar centro \mathbf{c} e raio r do círculo

Casos especiais:

- ▶ $n = 1$: $\mathbf{c} = \mathbf{p}_1$ e $r = 0$
- ▶ $n = 2$: $\mathbf{c} = \frac{\mathbf{p}_1 + \mathbf{p}_2}{2}$ e $r = \frac{\|\mathbf{p}_1 - \mathbf{p}_2\|}{2}$



Determinação de círculo mínimo

Caso $n = 3$:



L.H. de Figueiredo, P.C.P. Carvalho, "Notas de Geometria Computacional", IMPA
Wikipedia, "Pontos, linhas e círculos associados a um triângulo"



Determinação de círculo mínimo

Caso $n = 3$:

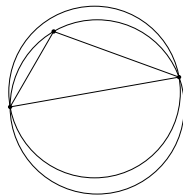
- ▶ Pontos colineares
 - ▶ Recai no caso $n = 2$



Determinação de círculo mínimo

Caso $n = 3$:

- ▶ Pontos colineares
 - ▶ Recai no caso $n = 2$
- ▶ Pontos não colineares
 - ▶ Com ângulo obtuso: recai no caso $n = 2$



Determinação de círculo mínimo

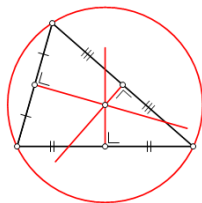
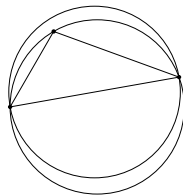
Caso $n = 3$:

- ▶ Pontos colineares
 - ▶ Recai no caso $n = 2$
- ▶ Pontos não colineares
 - ▶ Com ângulo obtuso: recai no caso $n = 2$
 - ▶ Sem ângulo obtuso: circuncírculo de triângulo
 - ▶ Determinação de \mathbf{c} : encontro das mediatrizes

$$\|\mathbf{p}_1 - \mathbf{c}\|^2 = \|\mathbf{p}_2 - \mathbf{c}\|^2 = \|\mathbf{p}_3 - \mathbf{c}\|^2$$

- ▶ Determinação de r

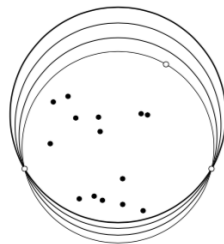
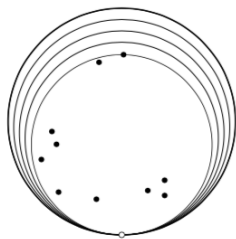
$$r = \|\mathbf{c} - \mathbf{p}_i\|, \quad \text{com } i = 1, 2, \text{ ou } 3$$



Determinação de círculo mínimo

Problema geral

- ▶ O círculo mínimo que envolve $P = \{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_n\}$, com $n > 1$, tem, obrigatoriamente, 2 ou 3 pontos de contato com P
 - ▶ Dois pontos de P diametralmente opostos, ou
 - ▶ Três pontos de P formando um triângulo agudo



Determinação de círculo mínimo

Algoritmo força bruta

- ▶ Considere todas os pares de pontos
 - ▶ Verifique se círculo diametral envolve todos os demais pontos
 - ▶ Guarde o menor círculo
- ▶ Considere todas as triplas de pontos
 - ▶ Verifique se circuncírculo do triângulo envolve todos os demais pontos
 - ▶ Guarde o menor círculo



Determinação de círculo mínimo

Algoritmo força bruta

- ▶ Considere todas os pares de pontos
 - ▶ Verifique se círculo diametral envolve todos os demais pontos
 - ▶ Guarde o menor círculo
- ▶ Considere todas as triplas de pontos
 - ▶ Verifique se circuncírculo do triângulo envolve todos os demais pontos
 - ▶ Guarde o menor círculo

Tempo esperado



Determinação de círculo mínimo

Algoritmo força bruta

- ▶ Considere todas os pares de pontos
 - ▶ Verifique se círculo diametral envolve todos os demais pontos
 - ▶ Guarde o menor círculo
- ▶ Considere todas as triplas de pontos
 - ▶ Verifique se circuncírculo do triângulo envolve todos os demais pontos
 - ▶ Guarde o menor círculo

Tempo esperado

$$n \left(\binom{n}{2} + \binom{n}{3} \right) = O(n^4)$$

Lembrando que:

$$\binom{n}{k} = \frac{n!}{(n-k)!k!}$$



Determinação de círculo envolvente

Algoritmo baseado em heurística

- ▶ Não resulta no círculo mínimo
- ▶ Usado como forma simples de determinar círculo envolvente



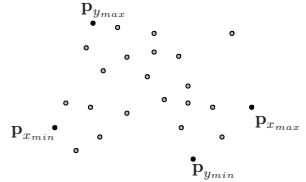
Determinação de círculo envolvente

Algoritmo baseado em heurística

- ▶ Não resulta no círculo mínimo
- ▶ Usado como forma simples de determinar círculo envolvente

Algoritmo

- ▶ Ache os dois pares de pontos: $\{\mathbf{p}_{x_{min}}, \mathbf{p}_{x_{max}}\}$, $\{\mathbf{p}_{y_{min}}, \mathbf{p}_{y_{max}}\}$



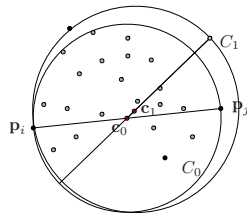
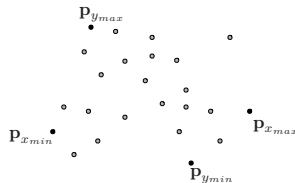
Determinação de círculo envolvente

Algoritmo baseado em heurística

- ▶ Não resulta no círculo mínimo
- ▶ Usado como forma simples de determinar círculo envolvente

Algoritmo

- ▶ Ache os dois pares de pontos: $\{\mathbf{p}_{x_{min}}, \mathbf{p}_{x_{max}}\}, \{\mathbf{p}_{y_{min}}, \mathbf{p}_{y_{max}}\}$
- ▶ Escolha par mais distante: $\mathbf{p}_i, \mathbf{p}_j$
- ▶ Considere o círculo diametral: $\mathbf{c} = \frac{\mathbf{p}_i + \mathbf{p}_j}{2}$ e $r = \frac{\|\mathbf{p}_i - \mathbf{p}_j\|}{2}$
- ▶ Para cada ponto \mathbf{p}_k , faz $\vec{d} = \mathbf{p}_k - \mathbf{c}$; se $\|d\| > r$:
 - ▶ $\mathbf{c} = \mathbf{c} + \frac{\|d\| - r}{2} \hat{d}$ e $r = \frac{\|d\| + r}{2}$



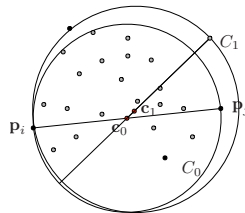
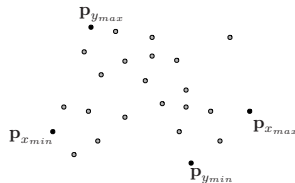
Determinação de círculo envolvente

Algoritmo baseado em heurística

- ▶ Não resulta no círculo mínimo
- ▶ Usado como forma simples de determinar círculo envolvente

Algoritmo

- ▶ Ache os dois pares de pontos: $\{\mathbf{p}_{x_{min}}, \mathbf{p}_{x_{max}}\}, \{\mathbf{p}_{y_{min}}, \mathbf{p}_{y_{max}}\}$
- ▶ Escolha par mais distante: $\mathbf{p}_i, \mathbf{p}_j$
- ▶ Considere o círculo diametral: $\mathbf{c} = \frac{\mathbf{p}_i + \mathbf{p}_j}{2}$ e $r = \frac{\|\mathbf{p}_i - \mathbf{p}_j\|}{2}$
- ▶ Para cada ponto \mathbf{p}_k , faz $\vec{d} = \mathbf{p}_k - \mathbf{c}$; se $\|d\| > r$:
 - ▶ $\mathbf{c} = \mathbf{c} + \frac{\|d\| - r}{2} \hat{d}$ e $r = \frac{\|d\| + r}{2}$



Tempo Esperado:



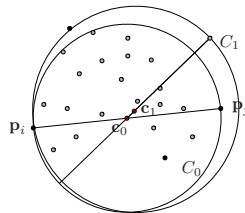
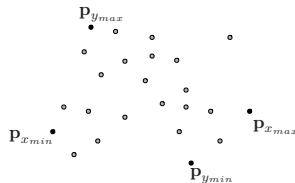
Determinação de círculo envolvente

Algoritmo baseado em heurística

- ▶ Não resulta no círculo mínimo
- ▶ Usado como forma simples de determinar círculo envolvente

Algoritmo

- ▶ Ache os dois pares de pontos: $\{\mathbf{p}_{x_{min}}, \mathbf{p}_{x_{max}}\}, \{\mathbf{p}_{y_{min}}, \mathbf{p}_{y_{max}}\}$
- ▶ Escolha par mais distante: $\mathbf{p}_i, \mathbf{p}_j$
- ▶ Considere o círculo diametral: $\mathbf{c} = \frac{\mathbf{p}_i + \mathbf{p}_j}{2}$ e $r = \frac{\|\mathbf{p}_i - \mathbf{p}_j\|}{2}$
- ▶ Para cada ponto \mathbf{p}_k , faz $\vec{d} = \mathbf{p}_k - \mathbf{c}$; se $\|\vec{d}\| > r$:
 - ▶ $\mathbf{c} = \mathbf{c} + \frac{\|\vec{d}\| - r}{2} \hat{d}$ e $r = \frac{\|\vec{d}\| + r}{2}$



Tempo Esperado: $O(n)$

Determinação de círculo mínimo

Algoritmo incremental randômico

- ▶ Permutação randômica de $\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_n$
- ▶ Considere $P_i = \{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_i\}$
- ▶ Considere C_i como o círculo mínimo de P_i



Determinação de círculo mínimo

Algoritmo incremental randômico

- ▶ Permutação randômica de $\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_n$
- ▶ Considere $P_i = \{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_i\}$
- ▶ Considere C_i como o círculo mínimo de P_i

Lema: para $2 < i < n$, temos:

- ▶ Se $\mathbf{p}_i \in C_{i-1}$, então $C_i = C_{i-1}$
- ▶ Se $\mathbf{p}_i \notin C_{i-1}$, então \mathbf{p}_i está em contato com C_i



Determinação de círculo mínimo

Algoritmo: `MinCircle` ($\{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_n\}$)

1. Faça uma permutação em $\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_n$ de P
2. Inicialize C_2 considerando $\{\mathbf{p}_1, \mathbf{p}_2\}$
3. Para $i = 3, \dots, n$ faça:
 - ▶ Se $p_i \in C_{i-1}$ então: $C_i = C_{i-1}$
 - ▶ Senão: $C_i = \text{MinCircleWithPoint}(\{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_{i-1}\}, \mathbf{p}_i)$
4. Retorna C_n



Determinação de círculo mínimo

Algoritmo: `MinCircleWithPoint` ($\{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_n\}, \mathbf{q}$)

1. Inicialize C_1 considerando $\{\mathbf{p}_1, \mathbf{q}\}$
2. Para $j = 2, \dots, n$ faça:
 - ▶ Se $p_j \in C_{j-1}$ então: $C_j = C_{j-1}$
 - ▶ Senão: $C_j = \text{MinCircleWith2Points} (\{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_{j-1}\}, \mathbf{p}_j, \mathbf{q})$
3. Retorna C_n



Determinação de círculo mínimo

Algoritmo: `MinCircleWithPoint` ($\{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_n\}, \mathbf{q}$)

1. Inicialize C_1 considerando $\{\mathbf{p}_1, \mathbf{q}\}$
2. Para $j = 2, \dots, n$ faça:
 - ▶ Se $p_j \in C_{j-1}$ então: $C_j = C_{j-1}$
 - ▶ Senão: $C_j = \text{MinCircleWith2Points}(\{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_{j-1}\}, \mathbf{p}_j, \mathbf{q})$
3. Retorna C_n

Algoritmo: `MinCircleWith2Points` ($\{\mathbf{p}_1, \dots, \mathbf{p}_n\}, \mathbf{q}_1, \mathbf{q}_2$)

1. Inicialize C_0 considerando $\{\mathbf{q}_1, \mathbf{q}_2\}$
2. Para $k = 1, \dots, n$ faça:
 - ▶ Se $p_k \in C_{k-1}$ então: $C_k = C_{k-1}$
 - ▶ Senão: $C_k = \text{circuncírculo de } \mathbf{p}_k, \mathbf{q}_1, \mathbf{q}_2$
3. Retorna C_n



Determinação de círculo mínimo

Tempo esperado



Determinação de círculo mínimo

Tempo esperado

► `MinCircleWith2Points` $\rightarrow O(n)$



Determinação de círculo mínimo

Tempo esperado

- ▶ `MinCircleWith2Points` $\rightarrow O(n)$
- ▶ `MinCircleWithPoint` $\rightarrow O(n) + \sum_{i=2}^n O(i)p$
 - ▶ Onde p é a probabilidade da cláusula *senão* ser executada



Determinação de círculo mínimo

Tempo esperado

- ▶ `MinCircleWith2Points` $\rightarrow O(n)$
- ▶ `MinCircleWithPoint` $\rightarrow O(n) + \sum_{i=2}^n O(i)p$
 - ▶ Onde p é a probabilidade da cláusula *senão* ser executada

Determinação de p

- ▶ Considere o problema inverso:
 - ▶ Ao remover um ponto de P_i , qual a probabilidade de remover do contorno?



Determinação de círculo mínimo

Tempo esperado

- ▶ `MinCircleWith2Points` $\rightarrow O(n)$
- ▶ `MinCircleWithPoint` $\rightarrow O(n) + \sum_{i=2}^n O(i)p$
 - ▶ Onde p é a probabilidade da cláusula *senão* ser executada

Determinação de p

- ▶ Considere o problema inverso:
 - ▶ Ao remover um ponto de P_i , qual a probabilidade de remover do contorno?
 - ▶ Logo: $p = \frac{2}{i}$



Determinação de círculo mínimo

Tempo esperado

- ▶ `MinCircleWith2Points` $\rightarrow O(n)$
- ▶ `MinCircleWithPoint` $\rightarrow O(n) + \sum_{i=2}^n O(i)p$
 - ▶ Onde p é a probabilidade da cláusula *senão* ser executada

Determinação de p

- ▶ Considere o problema inverso:
 - ▶ Ao remover um ponto de P_i , qual a probabilidade de remover do contorno?
 - ▶ Logo: $p = \frac{2}{i}$

Então:

- ▶ `MinCircleWithPoint` $\rightarrow O(n) + \sum_2^n O(i)\frac{2}{i} = O(n)$



Determinação de círculo mínimo

Tempo esperado

- ▶ `MinCircleWith2Points` $\rightarrow O(n)$
- ▶ `MinCircleWithPoint` $\rightarrow O(n) + \sum_{i=2}^n O(i)p$
 - ▶ Onde p é a probabilidade da cláusula *senão* ser executada

Determinação de p

- ▶ Considere o problema inverso:
 - ▶ Ao remover um ponto de P_i , qual a probabilidade de remover do contorno?
 - ▶ Logo: $p = \frac{2}{i}$

Então:

- ▶ `MinCircleWithPoint` $\rightarrow O(n) + \sum_2^n O(i)\frac{2}{i} = O(n)$

De forma similar, chegamos a:

- ▶ `MinCircle` $\rightarrow O(n)$



Permutação de um conjunto

Como fazer a permutação dos pontos?



Permutação de um conjunto

Como fazer a permutação dos pontos?

Algoritmo: `RandomPermutation` ($A[1...n]$)

1. Para $k = n, \dots, 2$ faça:

- ▶ $r = \text{random}(1, k)$
- ▶ $A[k] \leftrightarrow A[r]$



Permutação de um conjunto

Como fazer a permutação dos pontos?

Algoritmo: `RandomPermutation` ($A[1...n]$)

1. Para $k = n, \dots, 2$ faça:

- ▶ $r = \text{random}(1, k)$
- ▶ $A[k] \leftrightarrow A[r]$

Tempo esperado: $O(n)$

