

## Построяване на най-малкия кръг, съдържащ множество от точки

Нека точките са  $P_1, P_2, \dots, P_n$ , като  $n > 1$ . Окръжността на най-малкия кръг, който ги съдържа, трябва да минава през поне две от мята – иначе кръгът не би бил най-малкият. Затова можем да образуваме всички окръжности през две от дадените точки като диаметър и тези през три точки и измежду мята да изберем най-малката, която съдържа всички точки. Това изисква време  $\sim n^4$  и е твърде бавно дори за не много големи  $n$ .

Вместо това използваме (без доказателство) следния факт. Ако най-малката за точково множество  $S$  окръжност не съдържа точката  $P \notin S$ , най-малката за  $S \cup \{P\}$  окръжност минава през  $P$ . Даденият по-долу алгоритъм се основава именно на това, използвайки го на три места. Той изразходва усреднено линейно време благодарение на това, че в самото начало точките се подреждат по случаен начин, така че да се избегне възможна неблагоприятна подредба – например последователно върху или почти върху прива.

По-висока от линейна скорост е невъзможна по принцип, защото трябва да разгледаме всяка точка. Затова алгоритъмът е оптимален.

Разбъркваме по случаен начин точките  $P_1, P_2, \dots, P_n$ .

Построяваме окръжност  $C$  по диаметър  $P_1 P_2$ .

За  $i = 3, \dots, n$ :

---

Нека  $C$  е най-малката окръжност за точките  $P_1, P_2, \dots, P_{i-1}$ .

Ако  $P_i$  не принадлежи на кръга  $C$ : // търсим нова окръжност  $C \ni P_i$

Построяваме окръжност  $D$  по диаметър  $P_1 P_i$ .

За  $j = 2, \dots, i-1$ :

---

Нека  $D$  е най-малката окръжност за точките  $P_1, P_2, \dots, P_{j-1}$  и  $P_i$  ( $j < i$ ).

Ако  $P_j$  не принадлежи на кръга  $D$ : // търсим нова окръжност  $D \ni P_i, P_j$

Построяваме окръжност  $E$  по диаметър  $P_i P_j$ .

За  $k = 1, \dots, j-1$ :

---

Нека  $E$  е най-малката окръжност за точките  $P_1, P_2, \dots, P_{k-1}, P_i$  и  $P_j$  ( $k < j$ ).

Ако  $P_k$  не принадлежи на кръга  $E$ :

Построяваме окръжност  $E$  през  $P_i, P_j$  и  $P_k$ .

$D \leftarrow E$ . //  $D$  е най-малката за  $P_1, P_2, \dots, P_j$

$C \leftarrow D$ . //  $C$  е най-малката за  $P_1, P_2, \dots, P_i$