

关于一类几何极值问题

杨波艇 徐寅峰

(西安交通大学 西安 710049)

提要 设平面上边长为1和2的闭矩形区域为 R , S 是 R 上一个有限点集, $f(S)$ 是 S 中任意两点之间的最小距离, $f_R(n) = \max_{|S|=n} f(S)$, 本文给出了当 $2 \leq n \leq 6$ 时, $f_R(n)$ 的精确值以及相应的图形.

关键词: 极值问题; 几何; 布局

AMS(1991)主题分类: 05C12.

1 引言

在一些特殊的有界闭凸区域(记为 T)上找出 n 个点, 使这 n 个点两两之间的最小距离尽可能地大, 称为布局问题^[1~6], 是一类很难的几何极值问题, 研究进展一直不大. 当 T 为圆时, 解决了 $2 \leq n \leq 10$ 的情形; 当 T 为正方形时, 解决了 $2 \leq n \leq 9$ 和 $n=16$ 时的情形; 当 T 为等腰直角三角形时, 解决了 $2 \leq n \leq 7$ 时的情形; 当 T 为球或立方体等其它特殊区域时, 也解决了一些 n 较小的情形. 本文考虑的 T 为一种新的闭区域, 研究的问题可叙述为: 设平面上边长为1和2的闭矩形区域为 R , S 是 R 上一个有限点集, $f(S)$ 是 S 中任意两点之间的最小距离, 求 $f_R(n) = \max_{|S|=n} f(S)$. 这个问题也可理解为在矩形区域 R 上放 n 个直径都是 d 的圆(要求不能互相重叠), 求 d 的最大值. 显然这类问题是具有许多应用背景的.

2 当 $2 \leq n \leq 4$ 时的情形

平面上顶点为 A_1, A_2, \dots, A_m 的闭多边形记为 $A_1 A_2 \dots A_m$, 特别地, $A_1 A_2$ 表示连接 A_1 和 A_2 的闭线段. 点 P_1 和 P_2 之间的距离记为 $d(P_1 P_2)$. 下面引理显然成立.

引理1 设 T 为闭凸多边形, 且对任意的 $x, y \in T$, 都有 $d(x, y) \leq m$. 如果存在 $P_1, P_2 \in T$, 使得 $d(P_1, P_2) = m$, 那么 P_1, P_2 是 T 的两个顶点.

由引理1显然可得, $f_R(2) = \sqrt{5}$, 相应图形如图1所示.

定理1 $f_R(3) = \sqrt{2}$, 相应图形如图2所示.

证 设 $S = \{P_1, P_2, P_3\} \subset R$, 满足

$$\min_{1 \leq i < j \leq 3} d(P_i, P_j) \geq \sqrt{2}. \quad (1)$$

收稿日期: 1993-10-29

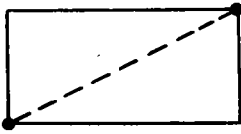


图1 $f_R(2) = \sqrt{5}$

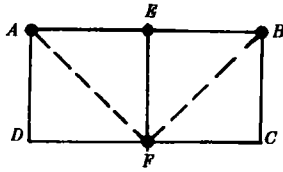


图2 $f_R(3) = \sqrt{2}$

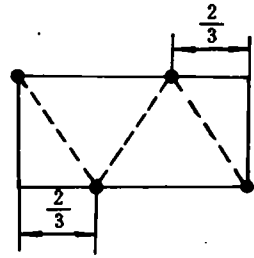


图3 $f_R(4) = \sqrt{13}/3$

设 R 的顶点为 A, B, C, D , 边 AB 和 CD 的中点分别为 E, F . 则 EF 将 R 分为两个正方形, 且至少有一个正方形包含 S 中有 2 个点, 不失一般性, 设 $A E F D$ 中包含 P_1 和 P_2 , 由引理 1 和 (1) 式知, $P_1 = A, P_2 = F$ 或 $P_1 = D, P_2 = E$, 同理可证 $P_3 = B$ 或 $P_3 = C$. 因此由矩形的对称性可知, S 只有图 2 所示的情形, 且此时 (1) 式中等号成立, 即 $f_R(3) = \sqrt{2}$. 证毕.

定理 2 $f_R(4) = \sqrt{13}/3$, 相应图形如图 3 所示.

3 当 $n=5$ 时的情形

对于单位正方形 I 和直角边为 1 的等腰直角三角形 J , 相应的 $f_R(n)$ 分别记为 $f_{\square}(n)$ 和 $f_{\Delta}(n)$, 即

$$f_{\square}(n) = \max_{S \subset I, |S|=n} \min_{P_i, P_j \in S} d(P_i, P_j), \quad f_{\Delta}(n) = \max_{S \subset J, |S|=n} \min_{P_i, P_j \in S} d(P_i, P_j),$$

容易证明下面 3 个引理成立.

引理 2 $f_{\square}(3) = \sqrt{6} - \sqrt{2}$, 相应图形如图 4 所示, 其中 $\alpha = \frac{\pi}{12}$.

引理 3 $f_{\square}(4) = 1$, 相应图形如图 5 所示.

引理 4 $f_{\Delta}(3) = 1$. 相应图形如图 6 所示.

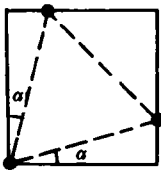


图4 $f_{\square}(3) = \sqrt{6} - \sqrt{2}$

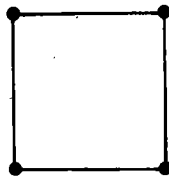


图5 $f_{\square}(4) = 1$

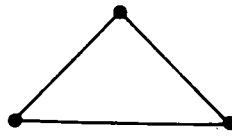


图6 $f_{\Delta}(3) = 1$

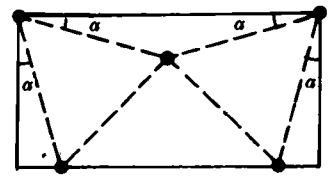


图7 $f_R(5) = \sqrt{6} - \sqrt{2}$

定理 3 $f_R(5) = \sqrt{6} - \sqrt{2}$, 相应图形如图 7 所示, 其中 $\alpha = \frac{\pi}{12}$.

证 如图 8 所示, 设 R 的顶点是 A_1, A_3, A_4, A_6 , 边 A_1A_3 和 A_4A_6 的中点分别是 A_2 和 A_5 , 点 $B_i, C_i (1 \leq i \leq 6)$ 是 R 的边上的点, 且满足

$$d(B_i, A_i) = d(C_i, A_i) = \text{tg} \frac{\pi}{12} = 2 - \sqrt{3}, 1 \leq i \leq 6, \tag{2}$$

$D_i, E_i (1 \leq i \leq 4)$ 是图中连线的交点.

设 $S = \{P_1, P_2, \dots, P_5\} \subset A_1A_3A_4A_6$, 且满足

$$\min_{1 \leq i < j \leq 5} d(P_i, P_j) \geq \sqrt{6} - \sqrt{2}. \tag{3}$$

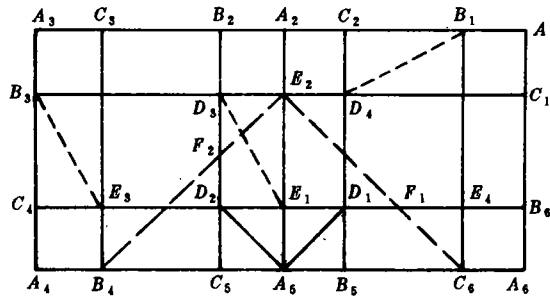


图8 $d(B_i, A_i)d(C_i, A_i) = 2 - \sqrt{3}$

我们将证明满足(3)式的 $P_i (1 \leq i \leq 5)$ 在 R 中的布局只有图7这一种情形, 此时(3)式中等号成立, 从而定理结论成立.

首先用反证法证明 $A_5 \in S$, 即 $P_i \neq A_i (1 \leq i \leq 5)$. 不妨假设 $P_5 = A_5$. 因为 $\sqrt{6} - \sqrt{2} > 1$, 所以由引理3知 S 中不能有4个点在一个闭单位正方形中, 从而在 $A_1A_2A_5A_6$ 和 $A_2A_3A_4A_5$ 中各有 S 中不同于 P_5 的两个点, 不妨设 $P_1, P_2 \in A_1A_2A_5A_6, P_3, P_4 \in A_2A_3A_4A_5$, 由引理3和(3)式可知, 此时 P_1, P_2 中有一点与 B_2 重合, P_3, P_4 中有一点与 C_2 重合, 但由(2)式知 $d(B_2, C_2) = 2(2 - \sqrt{3}) < 2\sqrt{2 - \sqrt{3}} = \sqrt{6} - \sqrt{2}$, 与(3)式矛盾. 因此, $A_5 \in S$. 同理可证 $A_2 \in S$.

用 $d(V)$ 表示闭多边形区域 V 的直径, 即 V 中两点之间的最大距离, 通过计算可知

$$\begin{aligned} d(A_5A_6B_6D_1) &= d(A_1C_2D_1B_6) = d(A_5D_1C_2B_2D_2) \\ &= d(A_3C_4D_2B_2) = d(A_5D_2C_4A_4) = \sqrt{6} - \sqrt{2}, \end{aligned}$$

记这5个闭多边形区域分别为 $\phi_1, \phi_2, \phi_3, \phi_4, \phi_5$. 由引理1和 $A_5 \in S$ 知, 每个 $\phi_i (1 \leq i \leq 5)$ 只能包含 S 中的1个点. 不妨设 $P_i \in \phi_i (1 \leq i \leq 5)$, 由(3)式易知

$$P_i \in D_1B_6 \cup D_1C_2 \cup D_2B_2 \cup D_2C_4 \cup A_5D_1 \cup A_5D_2, \quad 1 \leq i \leq 5. \tag{4}$$

因为 $d(E_2, B_4) = d(E_2, C_6) = \sqrt{6} - \sqrt{2}$, 由引理4和(3)式知, S 中至多有3个点属于等腰直角三角形 $C_6E_2B_4$, 并且如果 P_1, P_3, P_5 都属于 $C_6E_2B_4$, 则必有 $P_1 = C_6, P_3 = E_2, P_5 = B_4$. 进而由引理2知 $P_2 = A_1, P_4 = A_3$, 因此定理得证. 如果 P_1, P_3, P_5 不都属于 $C_6E_2B_4$, 下面分三种情形进行讨论.

(i) 当 $P_1 \in C_6E_2B_4$ 时, 设 F_1 是 C_6E_2 和 D_1B_6 的交点, 则 $P_1 \in A_6B_6F_1C_6 \setminus F_1C_6$ (即 P_1 在闭梯形区域 $A_6B_6F_1C_6$ 上, 但不在闭线段 F_1C_6 上, 下面出现这种记法时意义相同). 由(3)、(4)式和引理1知, 区域 $A_6A_1B_1D_1D_1F_1C_6 \setminus \{C_6, D_1, B_1, D_4\}$ 至多包含 S 中的1个点, 由于 P_1 已在此区域中, 所以 $P_2 \in B_1C_2D_4$; 区域 $B_1B_2D_3E_1D_1D_4 \setminus \{D_3, E_1\}$ 至多包含 S 中的1个点, 由于 P_2 已在此区域中, 所以 $P_3 \in A_5D_1E_1D_3D_2$; 区域 $A_6B_6E_1A_5 \setminus \{E_1, A_5\}$ 至多包含 S 中的1个点, 由于 P_1 已在此区域中, 所以 $P_3 \in A_5E_1D_3D_2$; 区域 $A_5E_1D_3D_2C_4A_4 \setminus \{A_4, A_5, D_3, C_4\}$ 至多包含 S 中的1个点, 由于 P_3 已在此区域中, 所以 $P_5 = A_4$. 从而 $P_3 = E_1, P_1 = A_6, P_2 = B_1$. 由引理2知 $P_4 = C_3$. 由对称性知, 此时 P_i 的布局仍为图7, 因此定理得证.

(ii) 当 $P_3 \in C_6E_2B_4$ 时, 同(i)类似地可证明定理成立.

(iii) 当 $P_5 \in C_6E_2B_4$ 时, 设 F_2 是 B_4E_2 和 D_2D_3 的交点. 由对称性, 不妨假设 $P_3 \in A_2B_2F_2E_2$, 同(i)类似地可证明 $P_4 \in B_3C_4E_3, P_5 \in A_5D_2C_5$. 由于 $A_5 \in S, A_2 \in S$, 所以 $P_3, P_5 \in A_2B_2C_5A_5 \setminus \{A_2, A_5\}$, 但由引理1和(3)式知这是不可能的, 矛盾. 因此 $P_3 \in C_6E_2B_4$.

综上所述, 由(iii)知 P_3 总是属于 $C_6E_2B_4$, 若 P_1 和 P_2 也属于 $C_6E_2B_4$, 则定理成立; 若 P_1 和

P_2 至少有一个不属于 $C_5E_2B_4$,则由(i)或(ii)知定理成立. 因此总有 $f_R(5) = \sqrt{6} - \sqrt{2}$,且相应图形如图7所示. 证毕.

4 当 $n=6$ 时的情形

定理4 $f_R(6)=1$,相应图形如图9所示.

证 设 $S = \{P_1, P_2, \dots, P_6\} \subset R$, 且满足

$$\min_{1 \leq i < j \leq 6} d(P_i, P_j) \geq 1, \tag{5}$$

我们将证明满足(5)式的 $P_i (1 \leq i \leq 6)$ 在 R 中的布局只有图9这一种情形, 此时(5)式中中等号成立.

R 可被6个边长为 $a_0 = \frac{1}{2}, b_0 = \frac{2}{3}$ 的矩形 $R_{0i} (1 \leq i \leq 6)$ 所覆盖

(图10), 其直径皆为 $d(R_{0i}) = \frac{5}{6} < 1 (1 \leq i \leq 6)$, 所以由(5)式知, 在每个 R_{0i} 中至多包含 S 中的1个点, 由于 R_{0i} 的个数和 S 中点的个数相等, 所以每个 R_{0i} 中正好包含 S 中的一个点, 不妨设 $P_i \in R_{0i} (1 \leq i \leq 6)$.

下面将 R_{0i} 缩减为 R_{1i} , 使得 $P_i \in R_{1i} \subset R_{0i}$, 每个 R_{0i} 可利用其邻近的矩形进行缩减, 例如, 考察用 R_{02} 对 R_{01} 进行缩减(图11). 作一个对角线长度为1的矩形, 使其包含 R_{02} 且与 R_{01} 相交部分的面积尽可能地大, 即在边 A_1A_7 上找一点 B_1 , 边 $A_{10}A_{11}$ 上找一点 B_2 , 使得 $d(B_1, A_{12}) = d(B_2, A_3) = 1$. 由(5)式知, 区域 $B_1B_2A_{12}A_3 \setminus B_1B_2$ 至多包含 S 中的1个点, 由于 $P_2 \in A_2A_3A_{12}A_{11}$, 所以 $P_1 \in A_1B_1B_2A_{10}$. 同理, 用 R_{06} 对 R_{01} 进行缩减, 可得 $P_1 \in A_1A_2C_2C_1$, 设 B_1B_2 与 C_1C_2 相交于 D , 因此 $P_1 \in A_1B_1DC_1$. 将 $A_1B_1DC_1$ 记为 R_{11} , 其边长 $a_1 < a_0, b_1 < b_0$. 显然 $R_{0i} (2 \leq i \leq 6)$ 都可用同样方法进行缩减, 但是为了使 $R_{1i} (2 \leq i \leq 6)$ 的边长也都是 a_1 和 b_1 , 在用 R_{01} 和 R_{03} 对 R_{02} 进行缩减时, 各缩减应该减小面积的一半, 如图12所示, $d(A_2, E_1) = d(A_3, E_2) = \frac{1}{2}d(A_2, B_1) = \frac{1}{2}d(A_3, B_3), d(A_{10}, C_1) = d(A_{10}, C_3)$. 对于 R_{05} 也有同样情况.

对于 $R_{1i} (1 \leq i \leq 6)$, 利用上面同样的方法可缩减为 $R_{2i} (1 \leq i \leq 6)$, 使得 $P_i \in R_{2i} \subset R_{1i}, a_2 < a_1, b_2 < b_1$. 反复进行这一缩减过程, 则可得 $P_i \in R_n \subset R_{n-1,i} \subset \dots \subset R_{0i}, a_n < a_{n-1} < \dots < a_0 = \frac{1}{2}, b_n < b_{n-1} < \dots < b_0 = \frac{2}{3}$. a_{n+1} 和 b_{n+1} 可由下式得到(图13)

$$a_n^2 + \left(1 + \frac{b_n}{2} - b_{n+1}\right)^2 = 1, \quad b_n^2 + (1 - a_{n+1})^2 = 1. \tag{6}$$

由于 $a_n \in [0, 1/2], b_n \in [0, 2/3]$, 所以 $\{a_n\}$ 和 $\{b_n\}$ 都是单调下降有下界数列, 从而都收敛. 设 $\lim_{n \rightarrow \infty} a_n = a, \lim_{n \rightarrow \infty} b_n = b$, 则(6)式可得

$$a^2 + (1 - b/2)^2 = 1, \quad b^2 + (1 - a)^2 = 1. \tag{7}$$

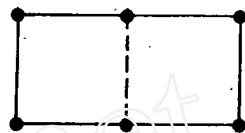


图9 $f_R(6)=1$

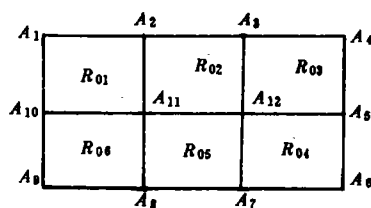


图10 覆盖

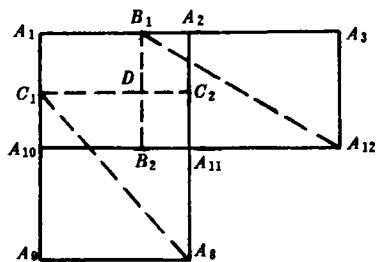


图11 缩减

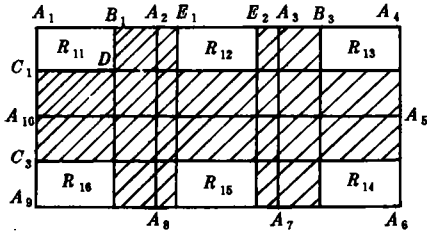


图12 递推

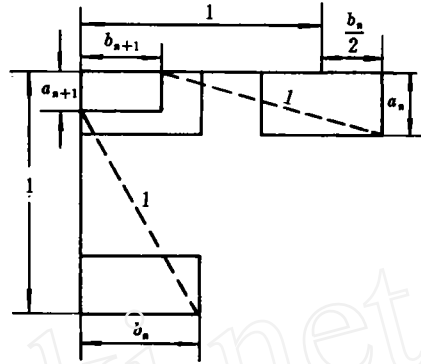


图13 递推

当 $a \in [0, 1/2]$, $b \in [0, 2/3]$ 时, 求解(7)式可得 $a=0, b=0$. 因此满足(5)式的 $P_i (1 \leq i \leq 6)$ 在 R 中的布局只有图9这一种情形, 且此时 $f_R(6)=1$. 证毕.

参 考 文 献

- 1 Conway J H, Sloane N J A. Sphere Packing, Lattices and Groups. Springer-Verlag, 1988.
- 2 Rogers C A. Packing and Covering. Cambridge University Press, 1964.
- 3 Fejes Tóth L. Regular Figures. Pergamon Oxford, 1964.
- 4 Fejes Tóth L. Lagerungen in der Ebene, auf der Kugel und im Raum. Springer-Verlag, 1972.
- 5 Erdős P, Path J. On a problem of L. Fejes Tóth. Discrete Mathematics, 1980, 30: 103~109
- 6 Fejes Tóth G. New results in the theory of packing and covering. in: Convexity and Its Application, Ed. by P. M. Gruber and J. M. Wills, Birkhauser Verlag, 1983. 318~359

On a Geometric Extremum Problem

Yang Boting Xu Yinfeng

(Xi'an Jiaotong University, Xi'an, 710049)

Abstract

Let R be a closed rectangle of sides 1 and 2 in the plane, S be a finite set of points in R , $f(S)$ denote the minimum distance between pairs of points of S , and $f_R(n) = \max_{|S|=n} f(S)$. In this paper, the exact values of $f_R(n)$ for $2 \leq n \leq 6$ and the corresponding configurations are given.

Keywords: Extremum problem; Geometric; Packing

AMS(1991) subject classification: 05C12.