

❖ 恰钉一次

将一些相同的正 n 边形餐巾纸放在桌子上,允许任两张餐巾纸有可能有部分重叠.设任两张餐巾纸可经过平移将一张移到和另一张重叠,是否总可以在桌上钉一些钉子,使得每张餐巾纸恰好被钉上一次.

(1) $n = 6$;

(2) $n = 5$.

解 (1) 回答是可以做到的.

由 $n = 6$,餐巾纸为正六边形,边按逆时针方向定向.由于任两张餐巾纸可

经过平移而重叠. 所以任两张餐巾纸的六条边按相同定向互相平行. 因此可以在平面上作出大小和餐巾纸一样的正六边形网格, 网格中每个正六边形和任一餐巾纸的六条边按相同定向互相平行. 所有餐巾纸的中心可构成两个集合, 一个集合由这样的中心构成, 这些中心都在网格线上, 另一个集合由不在网格线上的中心构成. 前者记作 N , 后者记作 M .

i 设 $N = \emptyset$, 即所有餐巾纸的中心都不落在网格线上. 我们在网格的每个正六边形的中心钉上钉子. 这些钉子要么不钉在任一餐巾纸上, 要么只钉上一次. 因为若有一张餐巾纸上被钉了两个钉子, 那么餐巾纸的中心落在网格的两个不同的正六边形内, 这是不可能的.

ii 设 $N \neq \emptyset$. 由于餐巾纸只有有限张, 所以 M 为有限集. 因此记 $d > 0$, d 为 M 的中心和网格线的最近距离. 我们将网格平移小于 d 的距离. 于是 M 中点仍在网格线上. 由于 N 也为有限集, 所以我们可以选取这种平移的方向, 使得 N 中点也都不在新的网格线上. 于是对新的网格线, 化为情形 i. 这证明了命题成立.

(2) 回答是做不到.

设餐巾纸由正五边形构成, 边长为 1, 边按逆时针方向定向. 取一个半径为 10 的圆 C . 下面给出餐巾纸的一种放置方法, 使得每个中心在 C 内, 且半径为 $\frac{1}{200}$ 的圆至少包含一个餐巾纸的中心. 由于餐巾纸的张数有限, 这总是可以办到的. 在 C 中取一点 P , 在点 P 钉上钉子, 它钉在了所有中心落在某一个五边形内的餐巾纸上. 这个五边形的边长为 1, 中心为点 P , 按顺时针方向定向. 我们称这个五边形为点 P 的危险区.

现在考虑一组钉子, 它们的危险区由一些五边形构成, 且其中任两危险区中五边形可以经平移将一个和另一个重叠. 我们来证明存在一个半径为 $\frac{1}{200}$, 圆心在 C 中的圆, 它或者不在任一危险区内, 或者同时在两个危险区内. 但是这个圆至少包含一个餐巾纸的中心, 因此这个餐巾纸或者不被钉, 或者至少被钉两次. 下面来证明这一断言.

首先向中心收缩每个危险区, 使其边长收缩为 $\frac{99}{100}$. 出现两种情形:

i 设在圆 C 中有一点 X , 这点至少包含在两个缩小后的危险区内. 当 X 是半径为 $\frac{1}{200}$ 的一个圆的圆心时, 这个圆包含在两个未收缩的危险区内. 事实上, 由于从危险区的中心到它的边界上最近点的线段的长度大于 $\frac{1}{2}$, 所以将缩小后的危险区复原为原来大小的危险区, 将使危险区的中心到它的边界上最近点的

线段长度大于 $\frac{1}{200}$.

ii 设任何两个收缩后的危险区都不相交,我们来证明在这两个危险区内,有足够的空隙放一个半径为 $\frac{1}{200}$ 的圆.

事实上,假设一个收缩后的危险区有一个顶点 F 恰好正对着另一个收缩后的危险区的边 AB . 由于两危险区无公共交点,而 F 离 AB 边非常近,我们不妨认为它在 AB 边上. 由对称性,不妨设 $AF \geq BF$. 延长第二个危险区的另一个以 A 为顶点的边,它交第一个危险区的边界于点 K . 如图 1. 那么 $\triangle AFK$ 在所有缩小的危险区之外. 由于 $FK = AF \geq \frac{99}{200}$, 并且 K 到 AF 的距离至少为

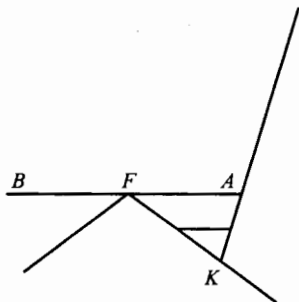


图 1

$$\frac{99}{200} \sin 36^\circ > \frac{99}{200} \sin 30^\circ > \frac{1}{5}$$

所以我们可以 FK 和 AK 的中点连线与 AF 间放置一个半径为 $\frac{1}{20}$ 的圆,它落在 $\triangle AFK$ 内. 设 Y 为这个圆的圆心,那么以 Y 为圆心,半径为 $\frac{1}{200}$ 的圆便落在所有危险区之外. 其原因在于从一个危险区的中心到其边界上的最远点的长度小于 1, 因此,收缩后的危险区在复原后将使它的边界向外移动的距离小于 $\frac{1}{100}$.