

❖ 万能砝码

是否存在 k 个质量为整数克数的砝码(不同砝码可能有相同质量),用天平可以称出从 1 g 到 55 g 的任何物体,甚至少了几个砝码也能做到这点.下面两种特殊情形存在吗?

- (1) $k = 10$, 少了任何一个砝码;
- (2) $k = 12$, 少了任何两个砝码.

解 (1) 考虑 Fibonacci 序列

$$f(n) = f(n-1) + f(n-2), n = 3, 4, \dots$$

初值为

$$f(1) = f(2) = 1$$

我们取 n 个砝码,第 i 个砝码的质量为 $f(i)$, $1 \leq i \leq n$. 考虑质量为 w 的物体,这里 $1 \leq w \leq f(n+2) - 1$. 用 n 个砝码可以称出该物体.

为了证明这点,我们用归纳法. 当 $n = 1$, $f(3) = f(2) + f(1) = 2$, 于是, $f(3) - 1 = 1$, 即 $w = 1$. 这自然可以用天平及质量为 1 的砝码称出物体. 设对 $n \geq 1$ 时成立. 考虑 $n + 1$ 个砝码. 由归纳法假设, n 个砝码 $f(1), \dots, f(n)$ 可称出质量为 w 的物体, 这里 $1 \leq w \leq f(n+2) - 1$. 现在考虑的物体, 质量范围为

$$1 \leq w \leq f(n+3) - 1 = f(n+2) - 1 + f(n+1)$$

所以多了质量为

$$f(n+2) \leq w \leq f(n+2) - 1 + f(n+1)$$

的物体. 但是砝码增加了一个, 其质量为 $f(n+1)$. 注意到 Fibonacci 序列是严格单调递增的正整数序列, 所以

$$f(n+2) \geq f(n+1) + 1$$

因此, 我们先放入砝码 $f(n+1)$, 问题化为用 $f(1), \dots, f(n)$ 来称质量为

$$1 \leq f(n+2) - f(n+1) \leq w \leq f(n+2) - 1$$

的物体. 由归纳法假设, 这是可以做到的. 所以用归纳法证明了断言.

现在丢去一个砝码, 记作 $f(i)$. 我们来证明用质量为

$$f(1), \dots, f(i-1), f(i+1), \dots, f(n)$$

的砝码可以称质量为 w 的物体, 其中, $1 \leq w \leq f(n+1) - 1$.

为此仍用归纳法. 当 $n = 2$ 时

$$f(n+1) - 1 = f(3) - 1 = f(1) + f(2) - 1 = 1$$

所以物体的质量为 1, 而砝码为 $f(1) = f(2) = 1$. 显然丢了一个, 仍可称出物体质量. 设 $n \geq 2$, 砝码

$$f(1), \dots, f(i-1), f(i+1), \dots, f(n)$$

可称出质量 w 在 $1 \leq w \leq f(n+1) - 1$ 的物体. 现在考虑砝码 $f(1), \dots, f(n+1)$. 若丢去 $f(n+1)$, 则砝码为 $f(1), \dots, f(n)$, 前面已证它们可称出质量为 w 的物体, 其中 $1 \geq w \geq f(n+2) - 1$. 若丢去 $f(i)$, $i \in \{1, 2, \dots, n\}$, 由归纳法假设 $f(1), \dots, f(i-1), f(i+1), \dots, f(n)$ 可称出质量为 w 的物体, $1 \leq w \leq f(n+1) - 1$.

现在考虑的物体的质量 w 有 $1 \leq w \leq f(n+2) - 1$, 其中, $1 \leq w \leq f(n+1) - 1$ 部分已可用

$$f(1), \dots, f(i-1), f(i+1), \dots, f(n)$$

称出, 于是另一部分物体, 质量 w 有

$$f(n+1) \leq w \leq f(n+2) - 1$$

先将砝码 $f(n+1)$ 放上, 于是问题化为砝码 $f(1), \dots, f(i-1), f(i+1), \dots, f(n)$ 可否称出质量 w 为

$$1 \leq w \leq f(n+2) - 1 - f(n+1) = f(n) - 1 < f(n+1) - 1$$

的物体. 由归纳法假设便证明了断言.

现在取 $n = 10$, 于是

$$f(1) = f(2) = 1, f(3) = 2, f(4) = 3, f(5) = 5, f(6) = 8$$

$$f(7) = 13, f(8) = 21, f(9) = 34, f(10) = 55$$

其中任意丢去一个砝码, 仍可称出质量为 w 的物体, $1 \leq w \leq f(11) - 1$. 今

$$f(11) = f(10) + f(9) = 89$$

而题目限制为 $1 \leq w \leq 55$. 所以证明了(1) 成立.

(2) 考虑广义 Fibonacci 序列

$$g(n) = g(n-1) + g(n-3), n \geq 4$$

初值为

$$g(1) = g(2) = g(3) = 1$$

这个广义 Fibonacci 序列仍然由严格单调递增的正整数序列构成, 且 $g(n) \geq g(n-1) + 1$. 和(1) 一样可证: n 个砝码 $g(1), \dots, g(n)$ 可称出质量为 w 的物体, 其中 $1 \leq w \leq g(n+3) - 1$. 若丢去一个砝码, 则可称出质量为 w 的物体, 其中 $1 \leq w \leq g(n+2) - 1$.

下面来证明若丢去两个砝码, 则可称出质量为 w 的物体, 其中 $1 \leq w \leq g(n+1) - 1$.

当 $n = 3$, 砝码为

$$g(1) = g(2) = g(3) = 1, g(4) - 1 = g(3) + g(1) - 1 = 1$$

即 $w = 1$. 当然任意丢了两个砝码, 仍可称出质量为 $1g$ 的物体. 设 $n \geq 3$, 且砝码为

$$g(1), \dots, g(i-1), g(i+1), \dots, g(j-1), g(j+1), \dots, g(n)$$

这里 $i < j$, 又质量为 w 的物体能被这 $n-2$ 个砝码称出, 其中 $1 \leq w \leq g(n+1) - 1$. 现在考虑 $n+1$ 个砝码 $g(1), \dots, g(n+1)$, 丢去两个砝码, 要称质量为 w 的物体, 这里 $1 \leq w \leq g(n+2) - 1$. 若丢了一个砝码 $g(n+1)$, 再丢一个砝码 $g(i)$, 这里 $i \in \{1, 2, \dots, n\}$. 问题化为由砝码 $g(1), \dots, g(i-1), g(i+1), \dots, g(n)$ 来称质量为 w 的物体. 上面已说明在 $1 \leq w \leq g(n+2) - 1$ 时就可以了. 所以断言成立. 若丢了两个砝码

$$g(i), g(j), i < j, i, j \in \{1, 2, \dots, n\}$$

由归纳法假设可知

$$g(1), \dots, g(i-1), g(i+1), \dots, g(j-1), g(j+1), \dots, g(n)$$

可称出质量在 $1 \leq w \leq g(n+1) - 1$ 范围的物体. 余下物体质量 w 的范围为

$$g(n+1) \leq w \leq g(n+2) - 1$$

在天平上先放上质量为 $g(n+1)$ 的砝码, 问题化为用

$$g(1), \dots, g(i-1), g(i+1), \dots, g(j-1), g(j+1), \dots, g(n)$$

来称质量为 w 的有限制

$$1 \leq w \leq g(n+2) - 1 - g(n+1)$$

的物体. 今

$$g(n+2) - g(n+1) - 1 = g(n-1) - 1 < g(n+1) - 1$$

由归纳法假设,便证明可以称出物体.

现在取 $n = 12$,有

$$g(1) = g(2) = g(3) = 1, g(4) = 2, g(5) = 3$$

$$g(6) = 4, g(7) = 6, g(8) = 9, g(9) = 13$$

$$g(10) = 19, g(11) = 28, g(12) = 41$$

而质量 w 的限制为 $1 \leq w \leq g(13) - 1$, 其中 $g(13) = 60$. 所以 $g(1), \dots, g(12)$ 中任意丢两个, 可以称出质量范围为 $1 \leq w \leq 59$ 的物体, 特别在 $1 \leq w \leq 55$ 的限制下.