

多少椰子？

胡菽菁

本文討論兩個相關運的不定方程式 (Diophantine equation)。問題原來的形式是個流傳很廣的謎題，內容大致如下：

一艘輪船在海上遇難，五位旅客及一隻猴子坐著救生艇被漂流到一座小島。島上寸草不生，更無人煙。還好，岸邊一處窪地堆積了不少漂來的椰子；這時天色已晚，大家也疲憊不堪，協議第二天再作處理，便紛紛趴在地上見周公去了！

到了半夜，有位旅客醒來，他深恐另外四人在夜裏偷竊椰子，因此偷偷地數了一下，發現必須拿去一個之後，方能被五整除。於是，他丟了一個給猴子，藏起了五分之一，便又倒頭呼呼大睡。一會兒，第二位旅客醒來，抱著相同的心理將椰子一數，也發現須要取去一個，才能等分成五份。他一樣地先拿了一個給猴子，再拿去五分之一，又去睡了。再一會兒，第三位旅客起來，同樣的丟了一個椰子給猴子，拿走了五分之一，然後繼續睡覺。人同此心，剩下兩位旅客也先後醒來，重複了前三人的行為。第二天一早，五位旅客起來，雖然覺得椰子少了許多，可是大家都不敢聲張。數一數剩下的椰子，巧得很，還是要拿掉一個，才能均分為五份。請問，最初他們發現的椰子最少有多少個？

這個題目，有另一種問法：假若第二天剩下的椰子恰可均分成五份，那麼，原來最少有多少

椰子呢？

我們暫時不解答上面的問題，直接來研究推廣的情形。假設情況是 n 個旅客和一隻猴子漂流到荒島，發現了一大堆椰子， n 個人先後於半夜醒來，丟了 r 個 ($0 \leq r < n$) 椰子給猴子，再藏了 n 分之一。

問題一：若翌日早晨，一數所剩下的椰子也是必需再取走 r 個，才能平均分配，那麼最少有若干個椰子呢？

問題二：若第二天所餘的椰子，必需再取走 r' 個 ($0 \leq r' < n$)，才能 n 等分，則椰子至少有幾個？

顯然問題二包含了問題一，可是問題一比較單純，所以我們先解問題一。設椰子個數為 N ， n 個人於半夜自行拿走的椰子數依次為 $A_1, A_2, \dots, A_n$ ，最後平分每人拿了 A_{n+1} 個。於是，由問題一的題意得

$$(Q_1) \begin{cases} N = nA_1 + r \\ (n-1)A_1 = nA_2 + r \\ \dots\dots\dots \\ (n-1)A_n = nA_{n+1} + r \end{cases} \quad (0 \leq r < n)$$

首先，設法消去 $A_1, A_2, \dots, A_n$

$$\begin{aligned} (n-1)^n N &= (n-1)^n r + n(n-1)^{n-1} A_1 \\ &= (n-1)^n r + n(n-1)^{n-1} \\ &\quad ((n-1)A_1) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= (n-1)^n r + (n-1)^{n-1} n r + n^2 (n-1)^{n-1} A_2 \\
&= (n-1)^n r + (n-1)^{n-1} n r + n^2 (n-1)^{n-2} ((n-1) A_2) \\
&= (n-1)^n r + (n-1)^{n-1} n r + (n-1)^{n-2} n^2 r + n^3 (n-1)^{n-2} A_3 \\
&= \dots\dots\dots \\
&= (n-1)^n r + (n-1)^{n-1} n r + (n-1)^{n-2} n^2 r + (n-1)^{n-3} n^3 r + \dots\dots + (n-1) n^{n-1} r + n^n r + n^{n+1} A_{n+1} \\
&= n^{n+1} A_{n+1} + r [(n-1)^n + (n-1)^{n-1} n + \dots + n^n] \\
&= n^{n+1} A_{n+1} + r [n^{n+1} - (n-1)^{n+1}]
\end{aligned}$$

所以 (N, A_{n+1}) 是 X, Y 的方程式

(1) $(n-1)^n X = n^{n+1} Y + r [n^{n+1} - (n-1)^{n+1}]$, X, Y 為整數。的一組正整數解。逆行上面的計算, 不難得知 N 是方程式(1)中 X 的最小正整數解。關於方程式(1), 若 (x_0, y_0) , (x_1, y_1) 是二組解, 則得 $(n-1)^n (x_1 - x_0) = n^{n+1} (y_1 - y_0)$, 因為 n 和 $n-1$ 互質, 故 $x_1 - x_0$ 可被 n^{n+1} 整除, 所以 $x_1 = x_0 + \ell n^{n+1}$, $y_1 = y_0 + \ell (n-1)^n$, ℓ 是某個整數。

反之, 設 (x_0, y_0) 是一組解, ℓ 是隨便某一整數, 則 $x_1 = x_0 + \ell n^{n+1}$, $y_1 = y_0 + \ell (n-1)^n$ 也是解。

所以, 要解(1)式, 只要能找到一解 (x_0, y_0) , 就可獲得全部的解, 從而可確定 N 。

為了找 (x_0, y_0) 我們回頭研究原來的 (Q_1) , 考慮 U, V 的方程式

(2) $U = nV + r$, U, V 為整數。

則 $(N, A_1), ((n-1)A_1, A_2), \dots, ((n-1)A_n, A_{n+1})$ 都是(2)的解, 所以, 我們可以認為 (Q_1) 是由 $n+1$ 個如(2)型態的式子組成。只是 A_1 和 A_{n+1} 還有某種連鎖關係。為了顧及這些關係, 我們定義一個從 $R \times R$ 到 $R \times$

R 的映射 T 如下:

對 $(x, y) \in R \times R$

$$\text{令 } T(x, y) = ((n-1)y, \frac{(n-1)y - r}{n})$$

由 (Q_1) 知 $T(N, A_1) = ((n-1)A_1, A_2)$, $T^2(N, A_1) = ((n-1)A_2, A_3), \dots, T^n(N, A_1) = ((n-1)A_n, A_{n+1})$ 。所以, $(N, A_1), T(N, A_1), \dots, T^n(N, A_1)$ 都是(2)的解。設 S 是(2)的解集合, 我們來看 S 中有那些元素經過 T 的多次作用, 結果都還在 S 內, 特別的, 如果有某一 $(x_0, y_0) \in S$, 滿足 $T(x_0, y_0) = (x_0, y_0)$, 則 (x_0, y_0) 即符合所求。

設 $(x_0, y_0) \in S$ 則 $x_0 = ny_0 + r$

$$T(x_0, y_0) = ((n-1)y_0, \frac{((n-1)y_0 - r)}{n})$$

所以 $T(x_0, y_0) = (x_0, y_0) \iff x_0 = (n-1)y_0, ny_0 = (n-1)y_0 - r$,

$$\text{亦即 } y_0 = -r \quad x_0 = -r(n-1)$$

如此我們找到方程式(1)的一解 $(-r(n-1), -r)$ 。(1)的一般解即為 $x = \ell n^{n+1} - r(n-1)$, $y = \ell (n-1)^n - r$ 當 $\ell = 1$ 時, 所得的 x 為最小的正整數解。故問題一的答案是 $N = n^{n+1} - r(n-1)$ 。

接著我們來解答問題二。仍然以 N 表椰子數, 以 $A_1, A_2, \dots, A_n$ 表 n 位旅客依次取去的椰子個數, B 表最後一次平分的數目。由題意知

$$(Q_2) \begin{cases} N = nA_1 + r \\ (n-1)A_1 = nA_2 + r \\ \dots\dots\dots (0 \leq r < n) \\ (n-1)A_{n-1} = nA_n + r \\ (n-1)A_n = nB + r' \quad (0 \leq r' < n) \end{cases}$$

把它分成二部分

$$(Q_3) \begin{cases} N = nA_1 + r \\ (n-1)A_1 = nA_2 + r \\ \dots\dots\dots \\ (n-1)A_{n-1} = nA_n + r \end{cases} \quad (0 \leq r < n)$$

$$(Q_4) \quad (n-1)A_n = nB + r' \quad (0 \leq r' < n)$$

類似上面的作法，設法消去 $A_1, \dots, A_{n-1}$ 可得

$$\begin{aligned} (n-1)^{n-1}N &= n^n A_n + r [(n-1)^{n-1} + \dots\dots\dots + n^{n-1}] \\ &= n^n A_n + r [n^n - (n-1)^n] \end{aligned}$$

考慮(3) $(n-1)^{n-1}X = n^n Y + r [n^n - (n-1)^n]$ ， X, Y 為未知整數。則 (N, A_n) 是(3)的解，而且，由 (Q_4) 知 $(n-1)A_n - r'$ 能被 n 整除。

由問題一的解答知(3)的通解是 $x = \ell n^n - r(n-1)$ ， $y = \ell(n-1)^{n-1} - r$ 若要再滿足 (Q_4) ，則 $(n-1)(\ell(n-1)^{n-1} - r) - r'$ 需能被 n 整除，即 $\ell(n-1)^n - r(n-1) - r'$ 要能被 n 整除。因為 ℓ 越大，則對應的 x 越大，而且 $\ell = 0$ 時， $x < 0$ ， $\ell = 1$ 時， $x > 0$ ，故要求 N ，只要一個最小的正整數 ℓ ，使得 $\ell(n-1)^n - r(n-1) - r'$ 可被 n 整除。

因為 $(n-1)^n = n^n - mn^{n-1} + \frac{m(m-1)}{2}n^{n-2} + \dots\dots\dots + (-1)^{m-1}mn + (-1)^m$ ，除了最末項都可被 n 整除，於是 $\ell(n-1)^n - r(n-1) - r'$ 可被 n 整除的充要條件為 $\ell(-1)^n + r - r'$ 可被 n 整除。

n 為偶數時，若 $r < r'$ ，取 $\ell = r' - r$ ，若 $r \geq r'$ ，取 $\ell = n + r' + r$ 即可。

n 為奇數時，若 $r > r'$ ，取 $\ell = r - r'$ ，若 $r \leq r'$ ，取 $\ell = n + r - r'$ 即合乎所求。

所以，問題二的解答是： n 為偶數時，若 $r < r'$ ，則 $N = (r' - r)n^n - r(n-1)$ ，若 $r \geq r'$ ，則 $N = (n + r' - r)n^n - r(n-1)$ 。

n 為奇數時，若 $r > r'$ ，則 $N = (r - r')n^n - r(n-1)$ ，若 $r \leq r'$ 則 $N = (n + r - r')n^n - r(n-1)$ 。

我們原來的謎題，即相當於 $n = 5$ ， $r = r' = 1$ 的情形，所以，五位旅客最初所發現的椰子至少有 15621 個。又 $n = 5$ ， $r = 1$ ， $r' = 0$ 時， $N = 3121$ ，此為謎題第二種問法的答案。

參考資料

- 1 李元慶編：每週猜謎彙編 第 76 頁至 77 頁
- 2 Martin Gardner 著：More Mathematical Puzzles and Diversions, 第 82 頁至 87 頁

(上接 50 頁)

但因 $\bar{V}_s$ 與照度 A 成正比，所以 $A \propto \frac{1}{d^{1.97}}$ ，理論值為 $A \propto \frac{1}{d^2}$ ，實驗誤差僅為 1.5%，我們可以

結論為：本實驗證實光的照度的確遵守平方反比率。

十一、問題探討

- 1 你能說明光電晶體的工作原理嗎？
- 2 你能解釋照度為何與距離平方成反比嗎？
- 3 照度的物理意義為何？
- 4 電晶體的原理與作用為何？就你所知盡可能回答。
- 5 數據處理的程序為何？如何決定兩變量的函數關係？
- 6 本實驗控制之變因為何？
- 7 你能設計一個類似的實驗以驗證光的照度與距離平方成反比嗎？

十二、參考資料

- 1 Millman: Integrated Electronics, 1972.
- 2 Bevington: Data Reduction and Error Anaysis for the physical Sciences, 1969.