

22 一道古怪的遞迴數列

下列五個數字

38,27,41,53,13

一眼就看出 53 是最大的數。但是電腦沒有眼睛，很難一眼就看出最大數為何？電腦只能根據軟體人員提供的程式，按照程序比對大小，找出最大的數。事實上，如果給定的數不止 5 個，而是幾百或上千個，即使是眼睛也很難一眼看出最大數是哪一個。所以想出一個比對的好方法是必要的。既然是比對，那麼讓比對的次數越少肯定越好，越節省時間。

當給定的數是 $n=1$ 個時，不需要比對，那個唯一的數就是最大的數；當給定的數是 $n=2$ 個時，只需將這兩個數比對一下，就知道最大的數是誰，所以只需比對 1 次。當給定的數是 $n=3$ 個時，可以將第一數與第二數比對，再取這兩數的較大數與第三數比對，所以只需 2 次就可以找到最大數；當給定的數是 $n=4$ 個時，可以將 4 個數分成兩組，第一組是前兩個數所構成的，而第二組是後兩個數所構成，將第一組與第二組的最大數進行比對就可以找到最大數了，又 2 個數只需比對一次就可得到最大數，所以只需比對 3 次就可以找到四個數中的最大數。當 n 很大時，很難看出比對的次數要多少次，才有辦法找到最大數。這就是這裡所要討論的問題：

題目：定義數列 $\langle C_n \rangle$ 如下： $C_1 = 0, C_2 = 1$ ，當 n 是正整數時

$$\begin{aligned}C_{2n} &= 2C_n + 1; \\ C_{2n+1} &= C_n + C_{n+1} + 1.\end{aligned}$$

給定任意的 n 個相異實數，只需經過 C_n 次的比對，就可以找出其中的最大數。

以五個數字

38,27,41,53,13

為例，先將它們分成

$$38,27 \text{ 與 } 41,53,13$$

兩堆，其中第一堆只需比對 1 次就找到最大數 38；第二堆在比對 2 次之後，可以找到最大數 53，再將 38, 53 比對 1 次，得到最大數為 53。所以經過 $1+2+1=4$ 次比對，可以找到最大的數。像這樣，將給定的 n 個實數

$$a_1, a_2, \dots, a_n$$

分成個數約略相等的兩堆，再將每一堆的最大數比對出來，最後才比對這兩個數的大小，這樣就找出了此 n 個數的最大數了。現在就讓我們研究一下數列 $\langle C_n \rangle$ 有哪些遞迴關係：

因為 C_{2n} 是比對

$$a_1, a_2, \dots, a_n, a_{n+1}, \dots, a_{2n}$$

這 $2n$ 個數所需的比對次數，所以根據我們的方法，需先比對前 n 項找出最大數，再比對後 n 項同樣找出最大數，最後才比對這兩個最大數何者較大。因此總比對次數 C_{2n} 可以利用 C_n 來描述為

$$C_{2n} = C_n + C_n + 1 = 2C_n + 1.$$

同樣的方法， C_{2n+1} 可以利用 C_n, C_{n+1} 來描述為

$$C_{2n+1} = C_n + C_{n+1} + 1.$$

故題目的遞迴數列 $\langle C_n \rangle$ 就是比對 n 個數並找到最大數，所需要的比對次數。

我們有興趣的是寫下 C_n 的一般項公式，根據前面的計算或者推得的遞迴關係，可知前幾項為

$$C_1 = 0, C_2 = 1, C_3 = 2, C_4 = 3, C_5 = 4.$$

從這些規律容易推測 C_n 為 $n-1$ 。

要如何證明這個推測「 $C_n = n-1$ 」呢？如果將比對兩數當成兩隻球隊進行必須分出勝負的比賽，輸的隊伍被淘汰（俗稱的單敗淘汰制），那麼 n 隻球隊需要進行多少場比賽才能產生冠軍隊伍呢？答案當然就是 C_n 場，找出最大數就相當於冠軍隊伍出爐一樣。但是，比賽一場會有一隻隊伍出局，想要冠軍出爐，必須有 $n-1$ 隻隊伍被淘汰，即比賽 $n-1$ 場，故 $C_n = n-1$ 。

〈單敗淘汰〉

讓 n 隻球隊進行單敗淘汰比賽，無論如何安排賽程，都需要比賽 $n-1$ 場才能產生冠軍隊伍。這個比賽場次的數字 $n-1$ 也就是比對 n 個相異實數，得到最大數字所需的比對次數。

除了利用單敗淘汰制說明 $C_n = n-1$ 成立外，我們也可以利用數學歸納法及 C_n 的遞迴關係式推得 $C_n = n-1$ 成立。