

一次因式檢驗法之簡化

蔡爵農 · 黃榮威

摘要：在高中數學課本當中，爲了尋找高次方之整係數多項式的一次有理因式，提出了一次有理因式檢驗法。此法在尋找一次有理因式之過程中，乃採用逐一測試之步驟，並無一有效率之規則可遵循。若須檢驗之因數有很多，或多項式本身係數（次方）過大。其檢驗之過程將流於繁瑣。本文將提出一方法，除考慮首項係數及常數項外，再利用第二高次項及一次項係數之輔助，以簡化一次因式檢驗法，進而達到有效率之檢驗。

一、前言

在尋找高次整係數多項式之一次有理因式時，高中課本提出了一次因式檢驗法，其敘述如下：

“整係數多項式 $f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_2 x^2 + a_1 x + a_0$ 若具一次有理因式 $px + q$ ，其中 p 和 q 互質，則 $p|a_n$ 且 $q|a_0$ ”。

由上述敘述得知：符合條件之 p, q ，只是“有可能”爲其因式，而非一定是因式。故當最高次項係數 a_n 及常數項 a_0 之因數有很多個，其“可能之因式”的個數將非常龐大，進而增加了檢驗過程之繁瑣。於下文中，將利用負面表列之方式，將“可能”的一次因式中之不可能因式，應用簡易之計算（甚至目測）一一排除，以簡化一次因式檢驗法。

二、一次因式檢驗法的簡化方法

2.1. 簡化方法

於一次因式檢驗法當中，只考慮首項係數及常數項，但當吾人利用第二高次項及一次項之係數輔助時，便可事先判斷得知：在所有“可能之因式”中有部分是絕不可能成立的，於是在未檢驗之前即予以刪除，以減少計算工作量。

整係數多項式如下：

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_2 x^2 + a_1 x + a_0 \quad (1)$$

令 $a_n = ph$ ， $a_0 = qk$ ，其中 p, q, h, k 皆爲整數。吾人可遵循下列步驟，取代一次因式檢驗法的逐一測試：

Step 1. 將 $x = 1$ 代入多項式中, 若 $f(1) = 0$, 則具一次因式 $(x - 1)$, 若 $f(1) \neq 0$, 則不具一次因式 $(x - 1)$ 。

將 $x = -1$ 代入多項式中, 若 $f(-1) = 0$, 則具一次因式 $(x + 1)$, 若 $f(-1) \neq 0$, 則不具一次因式 $(x + 1)$ 。

Step 2. 若 $q \neq \pm 1$ 且 q 不能整除 $a_1 + k$, 則必不具一次因式 $(x - q)$ 。

Step 3. 若 $p \neq \pm 1$ 且 p 不能整除 $a_{n-1} + hq$, 則必不具一次因式 $(px - q)$ 。

Step 4. 將其餘可能之因式逐一測試即可。

2.2. 證明

本文將以詳細的證明過程, 說明本法為何可以有效率的簡化一次因式檢驗法。由方程式1中, 本文將其可能之一次因式區分為三大類: (A) $x \pm 1$, (B) $x - q$ ($q \neq \pm 1$), (C) $px - q$ ($p \neq \pm 1$, 且 p, q 互質), 今論述如下:

$$f(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \cdots + a_2 x^2 + a_1 x + a_0 \quad (2)$$

爲一整係數多項式, 且 $a_0 \neq 0$ 。

Case 1: 若 $f(\pm 1) = 0$, 則具 $x \mp 1$ 之因式, 反之則否。

Case 2: 若 $(x - q)$ 爲多項式 $f(x)$ 之一次因式, 則 $f(q) = a_n q^n + a_{n-1} q^{n-1} + \cdots + a_2 q^2 + a_1 q + a_0 = 0$, 左右分別除以

q^2 , 得

$$a_n q^{n-2} + a_{n-1} q^{n-3} + \cdots + a_3 q + a_2 + \frac{a_1 q + a_0}{q^2} = 0$$

因爲 $a_0 = qk$, 故

$$a_n q^{n-2} + a_{n-1} q^{n-3} + \cdots + a_3 q + a_2 + \frac{a_1 + k}{q} = 0$$

又因爲 $a_n, a_{n-1}, \dots, a_1, q, k$ 皆爲整數, 故 q 必整除 $a_1 + k$ 。因此, 若 q 不能整除 $a_1 + k$, 則 $f(q) \neq 0$, 即不具一次因式 $x - q$ 。

Case 3: 若 $(px - q)$ 爲多項式 $f(x)$ 之一次因式, 且 p, q 互質, $p \neq \pm 1$, 則

$$f\left(\frac{q}{p}\right) = a_n \cdot \frac{q^n}{p^n} + a_{n-1} \cdot \frac{q^{n-1}}{p^{n-1}} + a_{n-2} \cdot \frac{q^{n-2}}{p^{n-2}} + a_{n-3} \cdot \frac{q^{n-3}}{p^{n-3}} + \cdots + a_2 \cdot \frac{q^2}{p^2} + a_1 \cdot \frac{q}{p} + a_0 = 0$$

將前兩項保留, 其餘移至等號另一邊, 兩邊再同乘以 $\frac{p^{n-1}}{q^{n-1}}$, 得

$$a_n \cdot \frac{q}{p^2} + a_{n-1} \cdot \frac{1}{p} = -a_{n-2} \cdot \frac{1}{q} - a_{n-3} \cdot \frac{p}{q^2} - \cdots - a_2 \cdot \frac{p^{n-4}}{q^{n-3}} - a_1 \cdot \frac{p^{n-3}}{q^{n-2}} - a_0 \cdot \frac{p^{n-2}}{q^{n-1}}$$

因爲 $a_n = ph$, 代入整理後得 $\frac{qh + a_{n-1}}{p} = -(a_{n-2} \times q^{n-2} + a_{n-3} \times p \times q^{n-3} + \cdots + a_2 \times p^{n-4} \times q^2 + a_1 \times p^{n-3} \times q + a_0 p^{n-2}) / q^{n-1}$ 。

又因爲 $(p, q) = 1$, 所以若等號成立, 必有 $p | qh + a_{n-1}$ 且 $q^{n-1} | (a_{n-2} \cdot q^{n-2} + a_{n-3} \cdot$

$p \cdot q^{n-3} + \cdots + a_1 \cdot p^{n-3} \cdot q + a_0 p^{n-2}$ 。因此，若 p 不能整除 $qh + a_{n-1}$ 則 $f(\frac{q}{p}) \neq 0$ ，即不具一次因式 $px - q$ 。

2.3. 範例

以下以一個一元四次整係數多項式為例，使用一次因式檢驗法及本文所提出之簡化法，分別求出多項式之一次因式。

2.3.1. 因式分解 $2x^4 + 5x^3 + 5x^2 + 4x - 4$ (利用一次因式檢驗法解之)

可能之因式有： $x + 1, x - 1, x + 2, x - 2, x + 4, x - 4, 2x + 1, 2x - 1$ 共 8 個。令

$$\begin{aligned} f(x) &= 2x^4 + 5x^3 + 5x^2 + 4x - 4 \\ f(-1) &= 2(-1)^4 + 5(-1)^3 + 5(-1)^2 + 4(-1) - 4 \neq 0 \\ f(1) &= 2 + 5 + 5 + 4 - 4 \neq 0 \\ f(-2) &= 2(-2)^4 + 5(-2)^3 + 5(-2)^2 + 4(-2) - 4 = 0 \\ f(2) &= 2(2)^4 + 5(2)^3 + 5(2)^2 + 4(2) - 4 \neq 0 \\ f(-4) &= 2(-4)^4 + 5(-4)^3 + 5(-4)^2 + 4(-4) - 4 \neq 0 \\ f(4) &= 2(4)^4 + 5(4)^3 + 5(4)^2 + 4(4) - 4 \neq 0 \\ f(-\frac{1}{2}) &= 2(-\frac{1}{2})^4 + 5(-\frac{1}{2})^3 + 5(-\frac{1}{2})^2 + 4(-\frac{1}{2}) - 4 \neq 0 \\ f(\frac{1}{2}) &= 2(\frac{1}{2})^4 + 5(\frac{1}{2})^3 + 5(\frac{1}{2})^2 + 4(\frac{1}{2}) - 4 = 0 \end{aligned}$$

由以上 8 次檢驗，可知 $f(x)$ 具 $x + 2$ 及 $2x - 1$ 之因式再利用多項式除法，即可得另一因式為 $x^2 + x + 2$ ，最後吾人可知：

$$\begin{aligned} &2x^4 + 5x^3 + 5x^2 + 4x - 4 \\ &= (x + 2)(2x - 1)(x^2 + x + 2) \end{aligned}$$

2.3.2. 因式分解 $2x^4 + 5x^3 + 5x^2 + 4x - 4$ (利用本文所提之簡化法解之)

Step 1. $f(1) = 2 + 5 + 5 + 4 - 4 \neq 0$

$$\begin{aligned} f(1) &= 2(-1)^4 + 5(-1)^3 + 5(-1)^2 + 4(-1) - 4 \neq 0, \text{ 故不具 } x + 1, \\ &x - 1 \text{ 之因式。} \end{aligned}$$

Step 2. 繼續排除不可能之因式。觀察本題知： $a_1 = 4, q = 2, -2, 4, -4$ ，利用 q 無法整除 $a_1 + k$ ，即可排除不可能之因式。由觀察得知：當 $q = 4$ (即 $k = -1$)，則 q 無法整除 $a_1 + k$ 。當 $q = -4$ (即 $k = 1$)，則 q 無法整除 $a_1 + k$ 。所以 $x - 4, x + 4$ 兩因式排除，只須檢驗 $x - 2, x + 2$ 。

Step 3. 再繼續排除不可能之因式。觀察本題知： $a_{n-1} = 5, p = 2, -2, q = 1, -1, 2, -2, 4, -4$ 。但因為 p, q 互質，所以 $q = 2, -2, 4, -4$ 不須計算，即可立即排除，只須檢驗剩餘的可能因式： $2x + 1, 2x - 1$ 。

Step 4. 由上述排除結果，吾人只剩下 $x + 2, x - 2, 2x + 1, 2x - 1$ ，4 個可能因式須要檢驗，經檢驗後，唯有 $x + 2, 2x - 1$ 為其真正因式，最後經由多

項式之除法得知:

$$\begin{aligned} & 2x^4 + 5x^3 + 5x^2 + 4x - 4 \\ &= (x + 2)(2x - 1)(x^2 + x + 2) \end{aligned}$$

三、結論

1. 由此例可發現, 一次因式檢驗法共須檢驗8個可能因式, 而本文所提出之簡化法只須檢驗4個可能因式。肇因於本法在檢驗之前, 先經過篩選、排除, 以達有效率之檢驗。

2. 由此例可知, 本法在排除不可能因式之過程中, 所使用的是非常簡易之計算 (甚至

目測即可) 從另一個角度來看, 雖然本法有4個步驟, 但實際上只有第4個步驟須花時間計算, 其餘3個步驟所花的計算工作量非常少。

3. 試想: 即使是最簡單的一元二次多項式之因式分解, 其所使用的十字交乘法本身即是一連串的逐一檢驗過程。所以本文所提出之簡化法, 雖無法立即且唯一地找出因式, 實屬可理解之必然。

—本文作者蔡爵農為自由業工作者, 黃榮威就讀於中壢高中—