

CP/M
FORTRAN
-80 程式語言

下冊

第八章

FORTRAN-80

在數值分析上的應用

FORTRAN 語言，為研究數值分析不可缺少的工具，在這一章中，我們將研究數值分析的各種技巧，如陣列之應用、微分方程式之解法等，並借助於 FORTRAN-80，而直接在 APPLE II 上執行。

§ 8.1 非線性方程式解法

在這裏，所要討論的是解方程式的根。

§ 8.1.1 半區間尋根法

我們所要研究的第一個方法為半區間尋根法。

今以下列方程式來加以討論：

$$f(x) = x^3 + x^2 - 3x - 3 = 0$$

∵ $f(1) = -4 < 0$ ， $f(2) = 3 > 0$ ，又 $f(x)$ 為連續函數，所以至少有一根在 $(1, 2)$ 區間內。

第八章

FORTRAN-80

在數值分析上的應用

FORTRAN 語言，為研究數值分析不可缺少的工具，在這一章中，我們將研究數值分析的各種技巧，如陣列之應用、微分方程式之解法等，並借助於 FORTRAN-80，而直接在 APPLE II 上執行。

§ 8.1 非線性方程式解法

在這裏，所要討論的是解方程式的根。

§ 8.1.1 半區間尋根法

我們所要研究的第一個方法為半區間尋根法。

今以下列方程式來加以討論：

$$f(x) = x^3 + x^2 - 3x - 3 = 0$$

∵ $f(1) = -4 < 0$ ， $f(2) = 3 > 0$ ，又 $f(x)$ 為連續函數，所以至少有一根在 $(1, 2)$ 區間內。

先求 $f(1.5) = -1.875$ ，再與 $f(1)$, $f(2)$ 比較，因 $f(1.5)$ 與 $f(2)$ 異號，所以根在 $(1.75, 2)$ 區間，如此繼續下去，可得一非常小的區間，而根必在此區間內，此例，正確的根為：

$$x = \sqrt[3]{3} = 1.73205 \dots$$

而由表 1 知所求近似值，若重複次數愈多，則愈接近正確值。

如果，我們要求所找之根 x_i ，其值 $|f(x_i)| < \epsilon$ ， ϵ 為任意選定的微小正數，那麼，我們必須繼續尋根，直到滿足 $|f(x_i)| < \epsilon$ 為止。

表 8-1 用半區間尋根法解 $f(x) = x^3 + x^2 - 3x - 3 = 0$

重複次數	x_1	x_2	x_3	$f(x_1)$	$f(x_2)$	$f(x_3)$	X_3 之最大 誤差
1	1	2	1.5	-4.0	3.0	-1.875	0.5
2	1.5	2	1.75	-1.875	3.0	0.17187	0.25
3	1.5	1.75	1.625	-1.875	0.17187 ...	-0.94335 ...	0.125
4	1.625	1.75	1.6875	-0.94335 ...	0.17187	0.40942	0.0625
5	1.6875	1.75	1.71875	-0.40942 ...	0.17187 ...	-0.12478	0.03125
6	1.71875	1.75	1.73437 ...	-0.12478 ...	0.17187 ...	-0.0219	0.01562
7	1.71875	1.73437 ...	1.72656 ...				0.00781
∞			1.73205 ...			-0.00000 ...	

* 在 5 次重複後 X_3 之實際誤差為 0.01330

§ 8.1.2 假位法

若要加快求根之速率，可使用假位法。

假設 $f(x)$ 在 (x_1, x_2) 區間為線性，且 $f(x_1)$ 與 $f(x_2)$ 異號，則由圖 8-1 中知：

$$\frac{x_2 - x_3}{x_2 - x_1} = \frac{f(x_2)}{f(x_2) - f(x_1)}$$

$$\therefore x_3 = x_2 - \frac{f(x_2)}{f(x_2) - f(x_1)} (x_2 - x_1) \quad (1)$$

然後算出 $f(x_3)$ ，並將 $f(x_3)$ 之符號與 $f(x_1)$ 、 $f(x_2)$ 之符號相比，若與 $f(x_1)$ 符號相異，則根在 (x_1, x_3) 區間，若與 $f(x_2)$ 相異，則在 (x_3, x_2) 區間，知道區間後，再重複此方法，直到滿足：

$$|f(x_i)| < \epsilon \quad , \text{ 其中 } \epsilon \text{ 為微小正數，如 } 10^{-5}$$

表 8-2 與 表 8-1 比較知，以假位法處理的結果，顯然假位法趨近得更快。

表 8-2 用假位法解 $f(x) = x^3 + x^2 - 3x - 3 = 0$

重複次數	x_1	x_2	x_3	$f(x_1)$	$f(x_2)$	$f(x_3)$
1	1.0	2.0	1.57142	-4.0	3.0	-1.36449
2	1.57142	2.0	1.70540	-1.36449	3.0	-0.24784
3	1.70540	2.0	1.72788	-0.24784	3.0	-0.03936
4	1.72788	2.0	1.73140	-0.03936	3.0	-0.00615
5	1.73140	2.0	1.73194*			

* 在 5 次重複後 x_3 的誤差為 0.00011

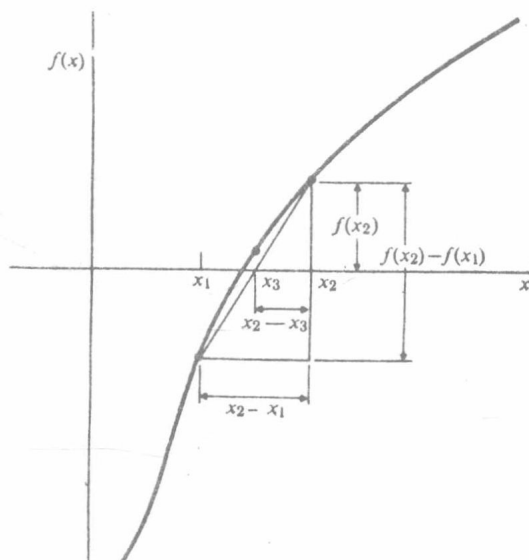


圖 8-1 假位法之圖示

§ 8.1.3 牛頓法

牛頓法為解方程式使用最廣泛的一種方法。

今以圖 8-2 加以說明。

x_1 為預估值，由 $(x_1, f(x_1))$ 點在 f 上繪一切線，交 x 軸於 x_2 ， x_2 即為下一近似值，顯然：

$$\tan \theta = f'(x_1) = \frac{f(x_1)}{x_1 - x_2}$$

$$\therefore x_2 = x_1 - \frac{f(x_1)}{f'(x_1)} \quad (2)$$

所以牛頓法之公式為：

$$x_{n+1} = x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}, \quad n = 1, 2, 3, \dots \quad (3)$$

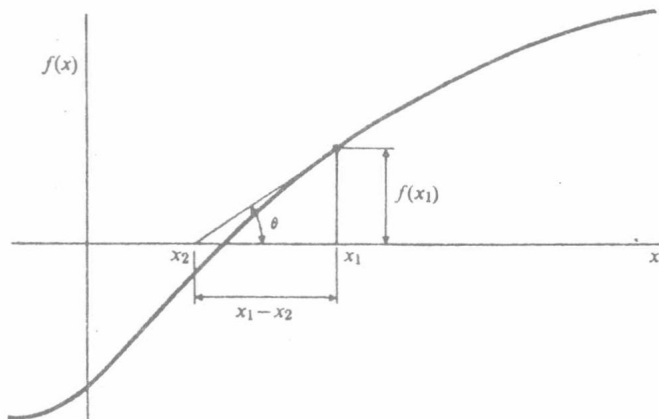


圖 8-2 牛頓法之圖示

例：試用牛頓法解 $x^2 - c = 0$ 之根，以求得 c 之平方根。

$$\text{設 } f(x) = x^2 - c$$

$$f'(x) = 2x$$

所以牛頓疊代式為：

$$x_{n+1} = x_n - \frac{x_n^2 - c}{2x_n}$$

或整理成：

$$x_{n+1} = \frac{1}{2} \left(x_n + \frac{c}{x_n} \right)$$

假如要算 $\sqrt{24}$ ，我們可設定其初值 = 1，則 $x_1 = 1$

$$x_2 = \frac{1}{2} \left(1 + \frac{24}{1} \right) = 12.5$$

$$x_3 = \frac{1}{2} \left(12.5 + \frac{24}{12.5} \right) = 7.21$$

$$x_4 = \frac{1}{2} \left(7.21 + \frac{24}{7.21} \right) = 5.2693$$

$$x_5 = \frac{1}{2} \left(5.2693 + \frac{24}{5.2693} \right) = 4.9119$$

$$x_6 = \frac{1}{2} \left(4.9119 + \frac{24}{4.9119} \right) = 4.8989$$

⋮

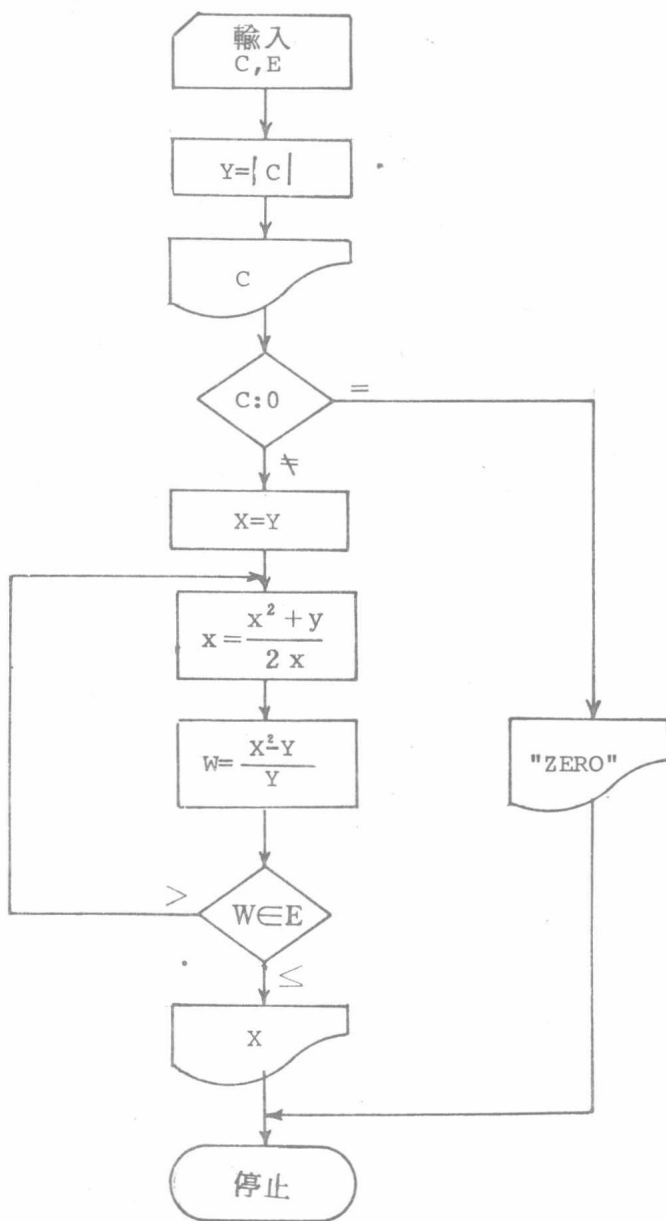


圖 8-3 以牛頓法求平方根之流程圖

圖 8-3 為利用此法解 $x^2 - c = 0$ 之流程圖，注意此疊代步驟一直進行，直到滿足下式：

$$\left| \frac{x^2 - c}{c} \right| \leq \epsilon$$

ϵ 為一微小正數。

利用此法所設計出之 FORTRAN 程式，及該程式在 APPLE II 上編譯，載入連結並進而執行之過程，均示於下：

第一次執行時，輸入 $c = 24$ ， $\epsilon = 0.00001$ ，而求出之 $x = 4.89900$ 。

第二次執行時，輸入 $c = 65$ ， $\epsilon = 0.00001$ ，而求出之 $x = 8.06226$ 。

```
A>
A>TYPE NEWTON.FOR
C      NEWTON-RAPHSON METHOD FOR FINDING SQUARE ROOT
      READ(1,2)C,E
2      FORMAT(2F8.0)
      Y=ABS(C)
10     WRITE(2,7)C
7      FORMAT(10X,4H C= ,F12.5:
      IF (C) 11,12,11
12     WRITE(2,17)
17     FORMAT(8H X= ZERO//)
      GOTO40
11     X=Y
14     X=(X*X+Y)/(2.*X)
      W=ABS((X*X-Y)/Y)
      IF(W-E)30,30,14
30     WRITE(2,50)X
50     FORMAT(10X,4H X= ,F12.5//)
40     STOP
      END
```

A>F80 N,=NEWTON

*MAIN

L80

Link-80 Vers. 3.41

Copyright (C) 1980 by Microsoft

Created: 28-Dec-80

*N,N/N

Data 0103 0257 < 340>

FORLIB RQUEST

-\$AB 01E8 -\$DB 0206

-\$I1 023D -\$INIT 0163

-\$L1 01DC -\$MB 01FA

-\$ND 0240 -\$R2 016C

-\$SB 021E -\$ST 0243

-\$T1 0224 -\$W2 0232

-\$ABS 0212

13 Undefined Global(s)

29314 Bytes Free

*FORLIB/S/E

Data 0103 1DFD < 7418>

FORLIB RQUEST

20856 Bytes Free

[015F 1DFD 29]

A>

A>N

240.00001

C= 24.00000

X= 4.89900

STOP

A>N

65. 0.00001

```

      C=      65.00000
      X=      8.06226

```

```

      STOP

```

```

A>

```

例：試用半區間尋根法，求下列方程式在 $(0, 1)$ 區間內的根：

$$f(x) = e^{-x} - \sin(\pi x / 2) = 0$$

圖 8-4 為使用半區間尋根法之流程圖，圖中 A、B 兩變數為區間之左右二極限值， ϵ 為誤差容許度，亦即，直到條件 $|f(x_i)| \leq \epsilon$ 被滿足為止，否則，繼續尋根之重複步驟。

流程圖中 $f(A) \cdot f(X) > 0$ 是用來比較 $f(A)$ 與 $f(X)$ 之符號，若 $f(A) \cdot f(X)$ 為正，則 $f(A)$ 與 $f(X)$ 同號，反之，若為負，則 $f(A)$ 與 $f(X)$ 異號，若 $f(A) \cdot f(X) = 0$ ，則 $f(A)$ 必等於 0，故 A 為一真正的根。

所要求印成之格式為：

(I)	X(I)	SIN	EXP	F(X)
=====	=====	=====	=====	=====
=====	=====	=====	=====	=====
(I5)	(F15.8)	(F15.8)	(F15.8)	(F20.8)

依圖 8-4 之流程圖，所設計之 FORTRAN 程式，及其在 APPLE II 上發展之結果如下：

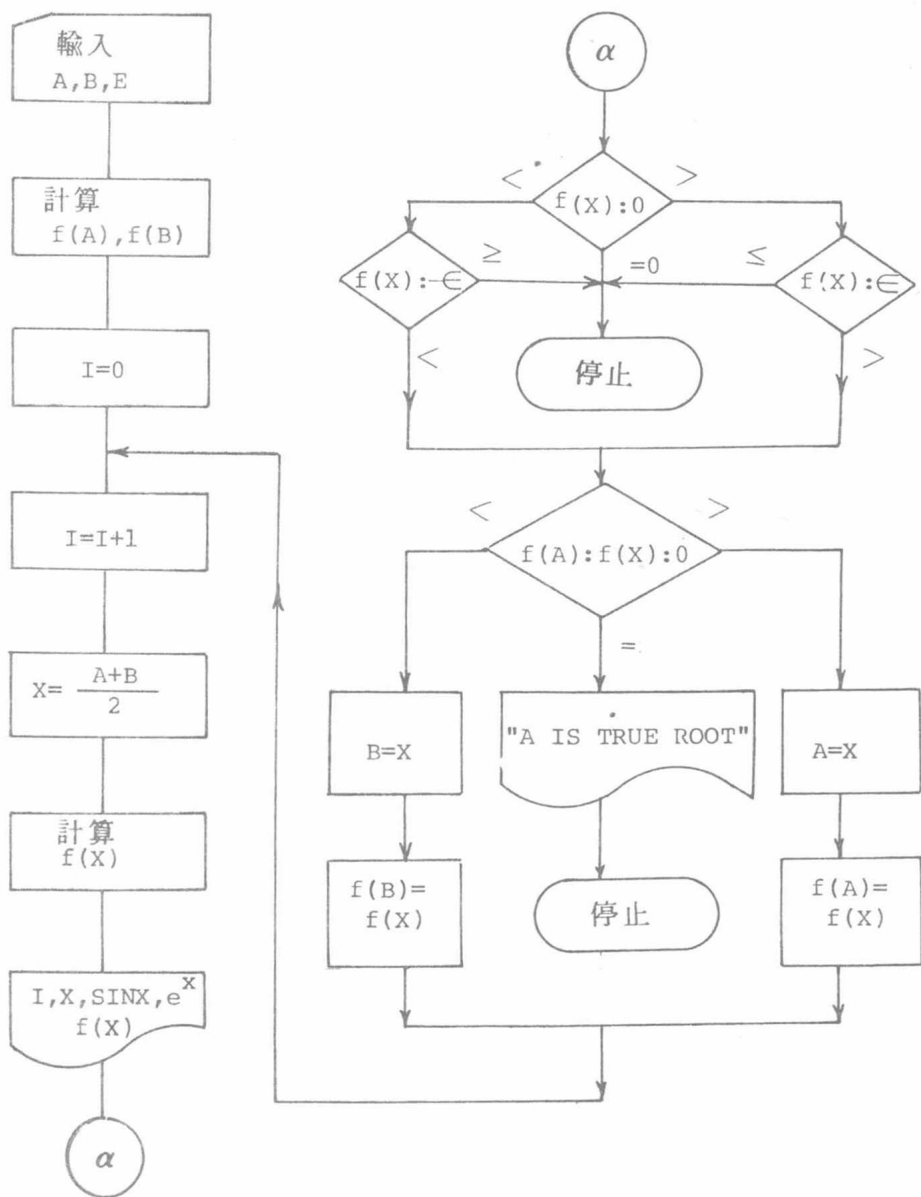


圖 8-4 半區間尋根法之流程圖

```

A>
A>TYPE HALF.FOR
C
C HALF INTERVAL RESEARCH
C
  READ(1,22)A,B,EPS
22 FORMAT(3F10.4)
  PI=3.14159265
  FA=EXP(-A)-SIN(PI*A/2.)
  FB=EXP(-B)-SIN(PI*B/2.)
  WRITE(2,81)
81 FORMAT(5X,1HI,9X,4HX(I),11X,3HSIN,12X,3HEXP,17X,4HF(X)/
  I=0
7  I=I+1
  X=(A+B)/2.
  EX=EXP(-X)
  SI=SIN(PI*X/2.)
  F=EX-SI
  WRITE(2,99)I,X,SI,EX,F
99 FORMAT(1X,I5,3F15.8,F20.8//)
  IF(F)12,10,11
12 IF(F+EPS)3,10,10
11 IF(F-EPS)10,10,3
3  IF(F*FA)5,8,6
5  B=X
  GOT07
6  A=X
  FA=F
  GOT07
8  WRITE(2,9)
9  FORMAT(14HA IS TRUE ROOT)
10 STOP
  END
A>F80 =HALF
$MAIN

L80

```

Link-80 Vers. 3.41
 Copyright (C) 1980 by Microsoft
 Created: 28-Dec-80

```
*HALF, HALF/N/
Data      0103      03AD      < 682>
```

```
FORLIB REQUEST
-$AB      0321      -$DB      02C0
-$IO      02F8      -$I1      0306
-$INIT    01B8      -$L1      037D
-$MB      0350      -$NB      029C
-$ND      0392      -$R2      01C1
-$SB      0339      -$ST      0395
-$T1      0383      -$W2      038F
-EXP      02A8      -SIN      02CC
```

16 Undefined Global(s)
 28756 Bytes Free

```
*FORLIB/S/E
```

```
Data      0103      2152      < 8271>
```

```
FORLIB REQUEST
19900 Bytes Free
[01B4      2152      331]
```

```
A>HALF
.0          1.0          0.0001
```

I	X(I)	SIN	EXP	F(X)
1	.50000000	.70710677	.60653067	.10057610
2	.25000000	.38268346	.77880079	.39611733
3	.37500000	.55557024	.68728930	.13171905

4	.43750000	.63439322	.64564854	.01125532
5	.46875000	.67155892	.62578404	-.04577488
6	.45312500	.65317279	.63563871	-.01753408
7	.44531250	.64383149	.64062405	-.00320745
8	.44140625	.63912439	.64313138	.00400698
9	.44335938	.64148098	.64187652	.00039554
10	.44433594	.64265698	.64125001	-.00140697
11	.44384766	.64206916	.64156318	-.00050593
12	.44360352	.64177513	.64171982	-.00005531

STOP

§ 8.2 矩陣代數與聯立方程式

§ 8.2.1 矩陣之基本運算

已知矩陣 A 與矩陣 B 均為 3×3 階之矩陣，即

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & a_{12} & a_{13} \\ a_{21} & a_{22} & a_{23} \\ a_{31} & a_{32} & a_{33} \end{pmatrix}, B = \begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} & b_{13} \\ b_{21} & b_{22} & b_{23} \\ b_{31} & b_{32} & b_{33} \end{pmatrix}$$

則將A與B相加，亦得一 3×3 階之矩陣C，C中之每一元素，為A與B中相對應元素相加而得。

矩陣減法亦以同樣方式處理。

若將A與B相乘，則得一 3×3 階之矩陣P：

$$P = \begin{pmatrix} p_{11} & p_{12} & p_{13} \\ p_{21} & p_{22} & p_{23} \\ p_{31} & p_{32} & p_{33} \end{pmatrix}$$

其中：

$$p_{11} = a_{11} \cdot b_{11} + a_{12} \cdot b_{21} + a_{13} \cdot b_{31}$$

$$p_{12} = a_{11} \cdot b_{12} + a_{12} \cdot b_{22} + a_{13} \cdot b_{32}$$

$$p_{13} = a_{11} \cdot b_{13} + a_{12} \cdot b_{23} + a_{13} \cdot b_{33}$$

$$p_{21} = a_{21} \cdot b_{11} + a_{22} \cdot b_{21} + a_{23} \cdot b_{31}$$

⋮

P中各元素 P_{ij} ，可寫成下列通式：

$$P_{ij} = a_{i1}b_{1j} + a_{i2}b_{2j} + a_{i3}b_{3j} = \sum_{k=1}^3 a_{ik}b_{kj} \quad (4)$$

例：

$$\begin{pmatrix} 1 & 4 & -1 \\ 3 & 2 & 2 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 2 & 1 \\ 3 & 6 \\ 4 & 5 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 10 & 20 \\ 20 & 25 \end{pmatrix}$$