

APL と 固有値問題

固有値問題シリーズ (その9)

中野嘉弘 (札幌市・85才)

FAX 専 011-588-3354 yoshihiro@river.ocn.ne.jp

固有値問題の解法をAPL言語で行う。直接法が主であり、今までのJ言語を主にしたシリーズの8篇等に続くものである。
著者はDyalog APL101とJ601版を使用している。

は し が き

我らの固有値問題シリーズの前回(8篇目)は「行列式の求値を、J言語の基本的関数 `det =: -/. *` を用いずに、やる方法」であった。そこで、懐かしいAPL言語も再登場した。(文献1 a-1 g)、(文献2)

その関係で、昔の資料の中に、1981年当時「APLで固有値問題をと張り切った頃の思い出」を再発見した。

1981年秋、APL学会がカリフォルニアのパロアルト Palo Alto であった。その時、知り合ったIBM藤沢研の森脇幸生氏から恵贈された、彼の訳書「APL微積分のアルゴリズム的方法」(文献3)と固有値問題解法の資料であった。資料例題は実対称行列で、次数は高々、2次、3次まで。(文献3-a)。計算時間の例では、IBM5100マシンで、次数 5, 7, 10, 15 で Time 75、135、270、770(sec)があった。また、なんと2次のデータ行列 -3 4 -2 1 でも、収束解は得られなかったともあった。報告者はスウェーデンの大学のAxel Ruhe先生でした。この頃は、こんな簡単なもので、一喜一憂だったのか!

今ではJ言語で、固有値問題を、直接法で容易に解ける御時勢になったのだから、APLで復習して見るのも意味があろう。

1. 直接法 を APL でも

直接法で解ける限り、他の近似的手法に頼る理由は無かろう!
それには、与行列の固有多項式(の係数)を求める。今まで、J言語の例で、繰り返し述べたように、ルヴェリエ・ファデーエフ法(文献1-d)またはFrame法(文献1-e)のアルゴリズムを利用する。J言語で関数Feigenとして、散々扱って来たから、APLでも簡単である。例示する。

```

▽ D ← FEIGEN A ; X ; E ; K ; N ; C ; D
[1] → (1 = N ← 1 ↑ A) / 0
[2] X ← E ← (N;N) 1, N 0 ◇ K ← 1 ◇ D ← 1
[3] AG : X ← A +.x X
[4] C ← (+/(1 1 X)) K x ~1
[5] D ← D, C
[6] X ← X + C x E

```

[7] $\rightarrow (N \geq K \leftarrow K+1) / AG$ ∇

APL Font でのワープロ作業は、難物なので、遺漏の場合は、稿末の スクリプト (スキャナー版) を参照下さい。 また、APL の負数の負号は、J 言語のアンダーバーと反対にトップバーであるから、今は tilde チルデ 波記号で代用表示している場合もあるので、御了承下さい。

例題 $A1 \leftarrow 33 \ 105 \ 080 \ 501$

FEIGEN A1

1 ~10 ~8 192 (固有多項式の係数、左端が最高の3次項)
8 6 ~4 (固有値は3ヶ、固有多項式の解より)

2. 固有多項式の解法

J 言語の基本関数 p. に対応するものが、APL には無いので、別途、その関数 PSUM を作成した。

$\nabla P \leftarrow C \text{ PSUM } M; K; N; I; E$
 [1] $E \leftarrow \sim 1 + (C)$
 [2] $K \leftarrow 1 \uparrow M$
 [3] $P \leftarrow + / C x (K * E)$
 [4] $N \leftarrow 1 \downarrow M$
 [5] $I \leftarrow K + 1$
 [6] $AG : P \leftarrow P, + / C x (I * E)$
 [7] $\rightarrow (N \geq I \leftarrow I + 1) / AG$
 [8] $\rightarrow 0$
 ∇

演算例：途中経過をも示せば

与行列 A1、 Feigen A1
固有多項式 $C \leftarrow 1 \sim 10 \sim 8 \ 192$

$\square \leftarrow P \leftarrow C \text{ PSUM } (\sim 5, 10)$ (最小、最大 予想値)
 $\sim 143 \ 0 \ 99 \ 160 \ 189 \ 192 \ 175 \ 144 \ 105 \ 64 \ 27 \ 0 \sim 11 \ 0 \ 39 \ 112$
 (零点は3ヶ処)

$\square \leftarrow Q \leftarrow (-iota \ 5, 0, iota \ 10)$
 $\sim 5 \sim 4 \sim 3 \sim 2 \sim 1 \ 0 \ 1 \ 2 \ 3 \ 4 \ 5 \ 6 \ 7 \ 8 \ 9 \ 10$ (対応する)

$\square \leftarrow X \leftarrow Q x (P = 0)$
 $0 \sim 4 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 0 \ 6 \ 0 \ 8 \ 0 \ 0$

0 を消去したい。

$(X \neq 0) / X$ より
 $\sim 4 \ 6 \ 8$

これが最終的な「根」即ち「固有値」である。
勿論、途中経過を示さないような、関数作成も出来る。

3. データ行列 ラテン LATIN から

J 言語での固有値問題の例題に盛んに登場した行列作成法 Latin n の例を探る (文献 6)。

```

▽ D ← LATIN N;A;I
[1] → (2>N)/0 ◇ I ← 1
[2] D ← A ← 0 phi iota N
[3] AG: D ← D, A ← 1 phi A
[4] → (N ≥ I ← I + 1)/AG
[5] D ← (N,N) rho D
[6] → 0
▽

```

演算例: C ← FEIGEN L3 ← LATIN 3

```

      C          L3
1 ~6 ~3 18      1 2 3

                2 3 1
                3 1 2

```

固有値の解は今は、整数ではないので、簡単でない (J 言語 p. 関数の解では 6、±1.73205)。

□ ← P ← C PSUMA M ← (~2, 10, 1) 即ち (最低、最高、増分)
と置いて、結果の P 値は

```
~8 14 18 10 ~4 ~18 ~26 ~22 0 46 122 234 388
```

従って、解 (値 0 の項) は、最大値 (解は最後の項) から 「4つ」手前の 6 である。

1) これは、解の最初である。6 を明示したいならば、

```

□ ← Q ← (( -iota 2), 0, iota 10)
~2 ~1 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
      Q x (P = 0)
0 0 0 0 0 0 0 0 6 0 0 0 0

```

或いは (X ≠ 0) / X ← Q x (P = 0) から 6 を得る。

2) 次の解 (小数)

解の近似値が判っていれば、楽である。

捜査範囲の指定は M ← (1.732, 1.7321, 0.00001) とするのが良い。

```

P ← C PSUMA M
B ← |P (絶対値を採る)
B > 0.0001
1 1 1 1 1 0 1 1 1 1 1
Q ← (1.732 + 0.00001 x (0, iota 10))
Q x (B ≤ 0.0001)
0 0 0 0 0 1.73205 0 0 0 0 0

```

さらに、上記の X 表記を利用すれば、肝心の 1.73205 のみを選び、表示出来る。

3) 第3の解 (負の小数)

捜査範囲の指定は M ← (~1.7321, ~1.7320, 0.00001) とする。

```
P ← C PSUMA M
```

```

      B ← |P      (絶対値を採る)
      B < 0.0001
0 0 0 0 0 1 0 0 0 0 0
      Q ← (~1.7321 + 0.00001 x (0, iota 10))
      Q x (B ≤ 0.0001)
0 0 0 0 0 ~1.73205 0 0 0 0 0

```

かくて、固有値の3根、即ち 6、±1.73205 が APL言語で確認された。

この演算から、多項式の根の発見 (ROOT FINDER) には、更に工夫が要する事が判る。

4. ROOT FINDER の工夫

1) 前節の求根問題は、原3次多項式を、最初の根による1次式 (X-6) で除せば、残りの因子 (今は2次式) は簡単に求められる筈である。この流儀をトライしよう。

```

      A ← 1 ~6 ~3 18 (原3次式)、      B ← 1 ~6 (除式、1次) として
2つの 多項式の商は、暗算でも可能な位だが、敢えて関数 POLDV でも作れば
      C ← A POLDV B から      C は2次式で、係数は 1 0 ~3 となる。
この2次方程式の根は、殆ど暗算か、簡単な筆算でも解けるが、敢えて関数 ROOT2 でも
つくれば
      ROOT2 C より、2根は、 1.732050808 と ~1.732050808。
それと以前の根 6 とで、固有値の全てが求められる。

```

用いる関数 POLDV や ROOT2 は簡単であるから、読者の御自作にまかせたい。しかし、負数の平方根など (虚数) は許されぬ (dominant error)。また、複素数相当は、2成分ベクトルとして扱う。要注意! つまり、APL言語では、虚数を「数」として認めておらぬらしいので、複素数根は、当初から、諦めねばならぬ。従って、固有値問題では、APLは最初から、重大な制限を覚悟せねばならぬ!

2) General Root Finder 関数 GRF (K.E. Iverson 作成、文献4) の利用

```

▽ Z ← B GRF X
[1] Z ← .5x+ / B
[2] B[1+ X < F Z] ← Z
[3] → .00001 < |X - F Z ▽

```

意味は、B は 根の探査範囲、X は 多項式値の設定

問題対象の多項式自身の設定は、今は係数 1 ~6 ~3 18 を 逆順に代入して

```

▽ Z ← F X
[1] Z ← 18 + (~3 x X) + (~6 x X*2) + (1 x X*3) ▽

```

演算: 変数 X の範囲 5 ~ 6 で、
5 6 GRF 0 から 根の値は 6
2 1 GRF 0 1.732050896
~2 0 GRF 0 ~1.732050896
(注意: 0 ~2 の範囲指定は不可であった。)

大変、うまく行った!

なお、森脇氏の著書（文献3、p. 274）の練習問題 7. 57(c)に「固有値問題、特性多項式の係数ベクトルを、ドミノ関数を使わずに求めよ」があり、フレーム法の名前（文献7）も、脚注に、書かれている。「知る人ぞ知る」事柄だったのだ。

5. む す び

全く、「温古知新」と云うか、大昔の先人のお知恵に、敬服する事が多々あるものです。当時のAPL学会の報告を、コンピュータ誌「bit」に寄稿した記憶がある。その旧聞が再発見されれば、面白い話題が得られるかも。懐かしいな！

文 献

- 1 - a) 中野嘉弘「J言語と高等数学（固有値問題直接法）」
JAPLA報告 2007.4.2 pp.9
- b) 中野嘉弘「J言語と固有値問題（その2）直接法の発展」
JAPLA報告 2007.5.26 pp.13
- c) 中野嘉弘「J言語と固有値問題（その3）VECTOR誌投稿原稿」
JAPLA報告 2007.6.23 pp.3
- d) 中野嘉弘「J言語と固有値問題（その4）チュートリアル等 LAPACKまで」
JAPLA報告 2007.6.23 pp.9
- e) 中野嘉弘「J言語と固有値問題（その5）ファデーエヴァ法へ」
JAPLA報告 2007.9.22 pp.8
- f) 中野嘉弘・山下紀幸「J言語と固有値問題（その6）frame法を主に」
JAPLA報告 2007.10.27 pp.8
- g) 中野嘉弘・山下紀幸「行列式の計算法異考：固有値問題（その7）脇き道」
JAPLA報告 2007.11.24 pp.8
- 2) Joseph De Kerf: "APL Defined Functions for the Calculation of Determinants" VECTOR 1994, Vol.10 No.3, pp.21-22
- 3) 森脇幸生 訳・日本APL協会 編：「APL 微積分のアルゴリズム的方法」
工学図書、1980、昭和55年11月20日
原著： D.L.ORTH "CALCULUS in a new key" 1976, APL Press
- a) APL Quote Quad 1980 より 抜き書き
Axel Ruhe "Eigenvalues and Eigenvectors by Rayleigh Quotient Iteration
March 1980 pp.29-30 and its Correction (June 1980 p.18)
- 4) Kenneth E. Iverson: "ALGEBRA An Algorithmic Treatment", pp. 137-138
APL PRESS Pleasantville New York, 1971, 1972, 1977
- 5) Kenneth E. Iverson: "Elementary Analysis", 1976, APL PRESS Swarthmore,
PA, USA
- 6) 山下 FAX (2007. 6. 3 11:00) : データ行列作成関数 latin と rot
- 7) 古屋 茂「行列と行列式」培風館、1957 初版、1959 増補版、1998 増補第65刷

付録： スクリプト スキャナー版

$\square \leftarrow \text{FEIGEN}$
 $\nabla D \leftarrow \text{FEIGEN } A; X; E; K; N; C; D$
 [1] $\rightarrow (1 = N + 1 + pA) / 0$
 [2] $X \leftarrow E \leftarrow (N, N) p 1, N p 0 \circ K + 1 \circ D \leftarrow 1$
 [3] $AG: X \leftarrow A + . \times X$
 [4] $\square \leftarrow C + (+ / (i \ 1 \ b X)) \div K \times^{-1}$
 [5] $D \leftarrow D, C$
 [6] $X \leftarrow X + C \times E$
 [7] $\rightarrow (N \geq K + K + 1) / AG$

∇

$\square \leftarrow \text{PSUM}$
 $\nabla P \leftarrow C \text{ PSUM7 } M; K; N; I; E$
 [1] $E \leftarrow \phi(-1 + i(pC))$
 [2] $K \leftarrow 1 + M$
 [3] $P \leftarrow + / C \times (K \times E)$
 [4] $N \leftarrow 1 + M$
 [5] $I \leftarrow K + 1$
 [6] $AG: P \leftarrow P, + / C \times (I \times E)$
 [7] $\rightarrow (N \geq I + I + 1) / AG$
 [8] $\rightarrow 0$

∇

$\square \leftarrow \text{LATIN}$
 $\nabla D \leftarrow \text{LATIN } N; A; I$
 [1] $\rightarrow (2 > N) / 0 \circ I + 1$
 [2] $D \leftarrow A + 0 \phi; N$
 [3] $AG: D \leftarrow D, A + 1 \phi A$
 [4] $\rightarrow (N \geq I + I + 1) / AG$
 [5] $D \leftarrow (N, N) p D$
 [6] $\rightarrow 0$

∇