

## 多変数関数の極値を求める 2~3 の方法の比較

### 一制約条件のない場合一

戸田英雄(ETL), 高山文雄(ETL)

高沢嘉光(東大工)

#### 1. まえよき

多変数関数の極値を求める問題（あるいは連立の非線型方程式を解く問題）のアプローチは、よく知られているが、二つの段階に分けられる：

方1 段階は、方1近似を概測すること

方2 段階は、方1近似の後の精度を更によくすること  
で方1段の一般的な解法はない。方2段は一般的な方法が種々あること、すなは S.S.P. などびて使用できる。

ここでは、非常に簡単なテスト用の問題と、筆者が最近開発したある連立型の非線型方程式 (Belaga, Pan [4] および  
多変数の新しい計算機を作るために作成された) を解くことについて、2~3 の極値を求める 3 方法の比較を述べる。

## 2. 极値を求める種々な方法(制約条件のない場合)

次の数の解法で求めた方法を述べる。テスト用の簡単な問題として次のものを用いた。

$F(x_1, x_2) = (6x_1 + 6x_2 - 5)^4 + (6x_1 - 6x_2 - 1)^2 + (2x_1 - 1)^2 \cdot (3x_2 - 1)^2$

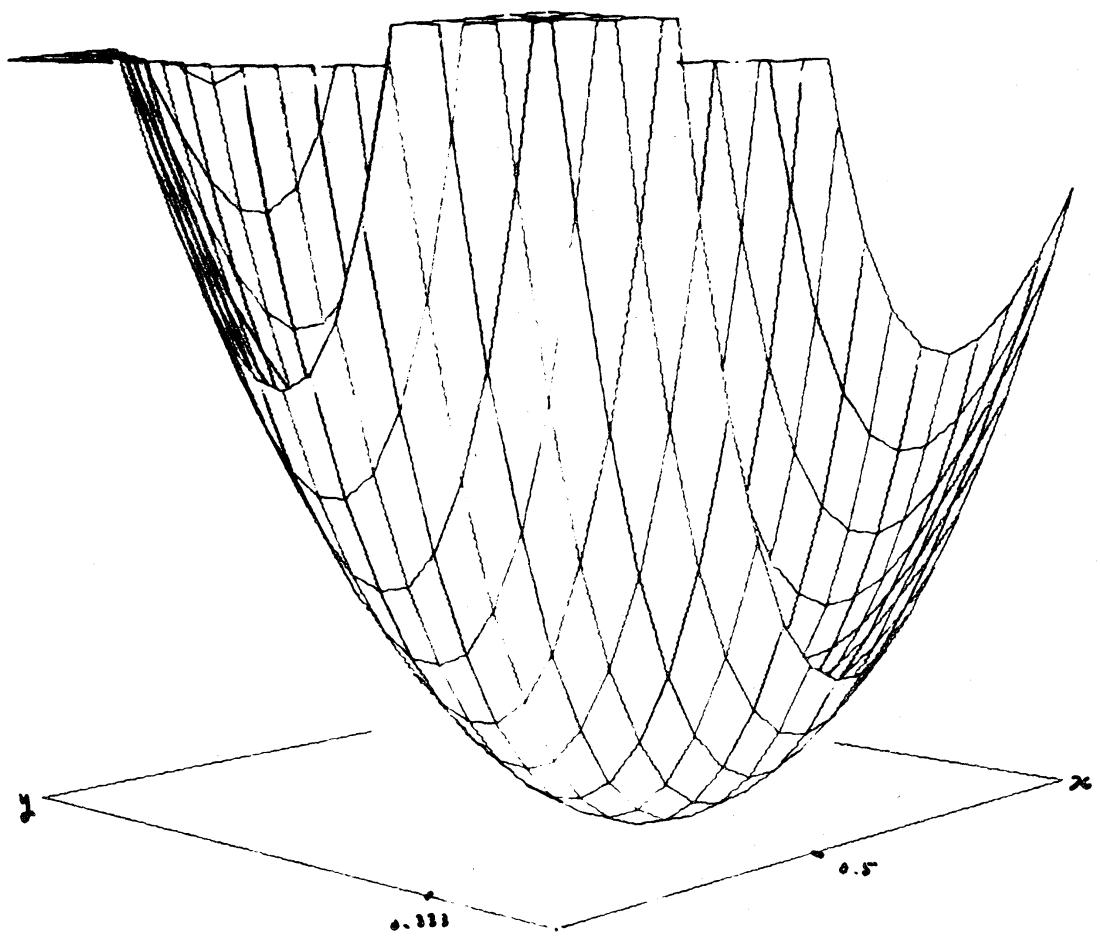
の極値を求める  $(x_1, x_2)$  を求めよ。ただし  $-1 < x_1, x_2 < 1$  の範囲である。

$F(x_1, x_2)$  の曲面を表す図は高沢がカーブプロッタで描いたものである。

(角半法-1) 座標軸  $x_1$  に平行にある規則で降下していく方法

- [手順] i) 收束判定用の EPS と制限値を決める。初期  $(x_1^{(0)}, x_2^{(0)})$  をもって  $F(x_1^{(0)}, x_2^{(0)}) = F_{min}$  とする。
- ii)  $x_1$  軸上を制限値まで  $x_1 := x_1 + h$  を繰返して  $F_{min}$  の値を求める。
- iii)  $x_2$  軸上で同様に  $x_2 := x_2 + h$  を繰返して  $F_{min}$  の値を求める。
- iv) ii) と iii) を繰返して  $F_{min}$  の値が動かなくなったら  $h := h/2$  とする。
- v)  $|h| \leq EPS$  ならやめる。 $|h| > EPS$  のときは ii) に戻る。

120



(解法-2) 3<sup>n</sup>型実験計画法

山登り法とは通ずる(收率の山に登る話), Box-Wilson が  
応答曲面の検査に利用したものである。これはいわゆる最適  
条件を求めるための逐次実験計画法で、品質管理(1956) PP.431  
~435 に森口氏がこの角説と批判を行ひ、最後に一つの案を  
与えてある。それはよると、最初から 3<sup>n</sup>型で 2 次曲面をあこ  
なめきの中心に向って進む方法である。

$n=2$  の場合には、ある真のまわりに、  $3^2-1$  1 口の観測点  
とおいて、2 次曲面を

$$y = \beta_0 + \beta_1 x_1 + \beta_2 x_2 + \beta_{11} (3x_1^2 - 2) + \beta_{22} (3x_2^2 - 2) + \beta_{12} x_1 x_2$$

とおいて、 $\beta_0, \beta_1, \dots, \beta_{12}$  を最小二乗法のやり方で推定す  
る。データの構造が直交性のある計画と重なるので、  
正規方程式は簡単に立て、推定された 2 次曲面の中には、

$$\begin{bmatrix} 6 & \beta_{11} & \beta_{12} \\ & \beta_{12} & 6\beta_{22} \end{bmatrix} \begin{bmatrix} x_1 \\ x_2 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} -\beta_1 \\ -\beta_2 \end{bmatrix}$$

をといて  $\{x_1, x_2\}$  から求められる。はじめ、ある真を  
 $\{c_1, c_2\}$  を任意の中に入とすれば、次の中心は  
 $c_1 + x_1 \rightarrow c_1, c_2 + x_2 \rightarrow c_2$   
となる。  $x \rightarrow \frac{1}{2}x$  として接近する。

## (解法-3) Newton-Raphson 法

関数  $F(x)$  が連続微分可能で、極値  $x_{\min}$  の方  $n$  近似を  $x^{(n)}$  とする。

$$x_{\min} = x^{(n)} + \delta \quad (3-1)$$

$$\frac{\partial}{\partial x_i} F(x) \Big|_{x=x^{(n)}} = 0 \quad (3-2)$$

(3-2) より  $x^{(n)}$  のまわりにテーラー展開  $\delta^2$  のオーダーを省略すれど、

$$\left. \frac{\partial}{\partial x_i} F(x) \right|_{x=x^{(n)}} + \sum_{j=1}^2 \left. \frac{\partial^2}{\partial x_i \partial x_j} F(x) \right|_{x=x^{(n)}} \delta_j \neq 0 \quad (3-3)$$

$$\therefore \delta = g_i \equiv \left. \frac{\partial}{\partial x_i} F(x) \right|_{x=x^{(n)}} , G_{ij} \equiv \left. \frac{\partial^2}{\partial x_i \partial x_j} F(x) \right|_{x=x^{(n)}}$$

$$g = [g_i] , G = [G_{ij}]$$

となる。  $G$  は正の定符号とする。

$$(3-2) \text{ は } g(x_{\min}) = 0$$

$$(3-3) \text{ は } g(x^{(n)}) \equiv g^{(n)} = G(x^{(n)} - x_{\min})$$

となる。  $x^{(n)}$  は Newton-Raphson の反復法によく、

$$x^{(n+1)} = x^{(n)} - G^{-1} \cdot g^{(n)} \quad (3-4)$$

となる。  $\therefore |G| \neq 0$  のとき  $G^{-1}$  などとすれば  $x^{(n+1)} = x^{(n)} - G^{-1} \cdot g^{(n)}$  となる。このようないくつかの解法がある。

(解法 3-1)  $G$  から  $G^{-1}$  を直接求める法

(解法 3-2) Fletcher, Powell (1963) の方法 (FMFP 法) [1]

(解法 3-3) CG 法 (Fletcher-Gill 法) [2]

## 簡単なテスト用の問題との比較表

	内 容	肉数値	1階 の等肉数	2階の 等肉数	計算結果
解法 1	座標軸 $x_1$ に平行に降下	④	不要	不要	-499.2 -332.5
解法 2	3" 型実験計画法	④	不要	不要	-500.001 -333.342
解法 3-1	Newton 法 ( 直接法 )	④	④	④	-499.996 -333.329
3-2	" ( FMFP 法 )	④	④	不要	-500.001 -333.335
3-3	" ( FMCG 法 )	④	④	不要	-500.260 -333.593

上記のようなく簡単な場合 ( $n=2$  で係数は 1 つしかない)、係数のある範囲が知りたいときにはどうぞ 2 も値は得られるが各解法の特徴を次にあげる。

解法 1	肉数値だけが必要、プログラムは一番單純。
解法 2	肉数値だけが必要。1 に比べて精度はいいが プログラムは少しめんどくさ。
解法 3-1	正攻法。2 階の等肉数を計算。FORTRAN 等の数式処理言語を併用すると便利と感じられる。
3-2	SSP ( IBM 360 用) ピレ用に作成された。
3-3	(3-2) より精度で少し劣る場合がある。

## 3. ある非線型の連立方程式を解く場合、比較表

著者は最近次のような方程式を解く必要がありて、(1) 近似の精度をよくするために、解法 3-1, 3-2, 3-3 と比較して結果を示す。

問題： Belaga, Pam [4] 1=5 3 を改めて計算の新しいアルゴリズムを求める問題である；

$$\text{多項式 } p(x) = a_n x^n + a_{n-1} x^{n-1} + \dots + a_1 x + a_0$$

$x$ ,  $a_n, a_{n-1}, \dots, a_1, a_0$ ;  $x$  から  $p(x)$  を計算するには  $2n-1$  回のかけ算と  $n$  回のたし算が必要となる。

$$p(x) = ((\dots((a_n x + a_{n-1}) x + a_{n-2}) \dots) + a_1) x + a_0$$

では  $n$  回のかけ算と  $n$  回のたし算で出来る。しかしかけ算の回数は、ビの位置で減らすことができるのか？多くの人により研究工場 II 3. が其中で Belaga, Pam のアルゴリズムについてのことを述べる。

$$P_0 = x^2, \quad P'_0 = P_0 + x, \quad P_1 = x + \lambda_1,$$

$$P_4^{(4)} = (P'_0 + \lambda_{4,0-2}) \cdot (P_0 + \lambda_{4,0-1}) + \lambda_{4,0} \quad \left. \right\} (n=1, 2, \dots, k) \\ P_{4k+1} = P_{4k-3} \cdot P_4^{(4)} + \lambda_{4k+1}$$
(3-1)

$$P_{4k+3} = P_{4k+1} \cdot (P_0 + \lambda_{4k+2}) + \lambda_{4k+3},$$

$$p(x) = \begin{cases} a_n P_n & (n=4k+1, 4k+3) \\ a_n x P_{n-1} + a_0 & (n=4k+2, 4k+4) \end{cases}$$

かけ算の回数は  $\left[ \frac{n+4}{2} \right]$  にへるか、たし算の回数は  $n+1$  となる。たゞ  $n=9$  の場合

$$p(x) = a_9 x^9 + a_8 x^8 + \dots + a_1 x + a_0 = a_9 \{ x^9 + b_8 x^8 + \dots + b_1 x + b_0 \} \\ = a_9 p_9$$

で、Belaga-Pan のアレゴリーヤーでは、 $b_8, b_7, \dots, b_0$  が 3 がくの  $\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_9$  をもつておけば、かけ算は 6 回、たし算は 10 回となる。

$\lambda_1, \lambda_2, \dots, \lambda_9$  をもつて 1=17, 2 次の連立方程式を解く必要がある。未知数は  $\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4, \alpha_5, \beta_2, \beta_3, \beta_4, \lambda_9$  で

$$b_8 = 1 + \alpha_1$$

$$b_7 = \alpha_2 + \alpha_1 + \beta_2$$

$$b_6 = \alpha_3 + \alpha_2 + \beta_2 \cdot \alpha_1 + \beta_3$$

$$b_5 = \alpha_4 + \alpha_3 + \beta_2 \cdot \alpha_2 + \beta_3 \cdot \alpha_1 + \beta_4$$

$$b_4 = \alpha_5 + \alpha_4 + \beta_2 \cdot \alpha_3 + \beta_3 \cdot \alpha_2 + \beta_4 \cdot \alpha_1$$

$$b_3 = \alpha_5 + \beta_2 \cdot \alpha_4 + \beta_3 \cdot \alpha_3 + \beta_4 \cdot \alpha_2$$

$$b_2 = \beta_2 \cdot \alpha_5 + \beta_3 \cdot \alpha_4 + \beta_4 \cdot \alpha_3$$

$$b_1 = \beta_3 \cdot \alpha_5 + \beta_4 \cdot \alpha_4$$

$$b_0 = \beta_4 \cdot \alpha_5 + \lambda_9$$

(3-2)

を解けば、 $\beta_2, \beta_3, \beta_4$  が  $\lambda_6, \lambda_7, \lambda_8$  で表され、

$\alpha_1, \alpha_2, \alpha_3, \alpha_4, \alpha_5$  が  $\lambda_1, \lambda_5, (\lambda_2+\lambda_3), \lambda_3, (\lambda_2\lambda_3+\lambda_9)$

が求められる。

数値例として、 $b_8 = 9$ ,  $b_7 = 9 \cdot 8 = 9^{(2)}$ ,  $b_6 = 9 \cdot 8 \cdot 7 = 9^{(3)}$ , ...,  $b_1 = 9^{(8)}$ ,  $b_0 = 9!$  はとり ( $p(x) = e^x = \frac{1}{9!} (x^9 + b_8 x^8 + \dots + b_0)$  の場合)  $\lambda_9$  の近似値として高止めて  $16770$  と求めた。

(3-2) 式と  $\{b_8 - (1+\alpha_1)\}^2 + \{b_7 - (\alpha_2 + \alpha_1 + \beta_2)\}^2 + \dots + \{b_0 - (\beta_4 \cdot \alpha_1 + \lambda_0)\}^2$  の極値を与える真を求める問題として、解法の (3-1), (3-2), (3-3) を比較して。

(3-2) 式と解く	判定
解法 3-1 Newton-Raphson 法	収束した
3-2 FMFP 法	IER=1 (LIMIT=30で収束しない)
3-3 FMCG 法	IER=2 (ITER=4で収束しない)

よほどの近似から出発しないと、どの方法でもうまくいかない。 (3-2) 式のような問題では偏微分係数が簡単に求まるので、解法 (3-1) が一番よいのは當然である。

数値例の OUTPUT (解法 3-1) を次に示す：

B8,B7,::B0= .90000000D+01 :72000000D+02 :50400000D+03 :30240000D+04 :15120000D+05 .60480000D+03  
 B144000D+06 :36288000D+06 :36288000D+06 :36288000D+06 :36288000D+06

K= 1  

$$\left\{ \begin{array}{l} A1,A2,::A5 = .80000000D+01 \\ \quad .52273201D+02 \\ \quad .20479229D+03 \\ \quad .56742876D+03 \\ \quad .83836970D+03 \end{array} \right\} \xrightarrow{(3-2) \text{ A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  

$$\left\{ \begin{array}{l} BETA2,BETA3,BETA4 = .11726799D+02 \\ \quad .15312016D+03 \\ \quad .43382039D+03 \\ \quad C = .16769000D+05 (= \lambda) \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$

F1,F2,::F9 = .00000000D+00 -.27755570D-16 -.22204480D-15 :00000000D+00 :30788110D-01  
 F1,F2,::F9 = .00000000D+00 -.13462089D+01 -.41645394D+01 -.41645394D+01 -.41645394D+01  
 DA1,::,DC = .90000000D+00 :1487533D+05 :76240911D-03 :91438105D-02 :20002879D-04  
 DA1,::,DC = .90000000D+00 :20092879D-04 :76240911D-03 :91438105D-02 :20002879D-04

K= 2  

$$\left\{ \begin{array}{l} A1,A2,::A5 = .80000000D+01 \\ \quad .52273181D+02 \\ \quad .20479229D+03 \\ \quad .56742992D+03 \\ \quad .83837884D+03 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  

$$\left\{ \begin{array}{l} BETA2,BETA3,BETA4 = .11726819D+02 \\ \quad .15312002D+03 \\ \quad .43381995D+03 \\ \quad C = .16769750D+05 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  

$$\left\{ \begin{array}{l} F1,F2,::F9 = .00000000D+00 \\ \quad .27755576D-16 \\ \quad .13877788D-15 \\ \quad .40372461D-09 \\ \quad .28858351D-08 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  

$$\left\{ \begin{array}{l} DA1,::,DC = .00000000D+00 \\ \quad .18346762D-09 \\ \quad .35748221D-09 \\ \quad .35620253D-08 \\ \quad .94455296D-08 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  
 DA1,::,DC = .92679121D-09 :429886159D-08 :34671271D-05 :18346765D-09

K= 3  

$$\left\{ \begin{array}{l} A1,A2,::A5 = .80000000D+01 \\ \quad .52273181D+02 \\ \quad .20479229D+03 \\ \quad .56742992D+03 \\ \quad .83837884D+03 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  

$$\left\{ \begin{array}{l} BETA2,BETA3,BETA4 = .11726819D+02 \\ \quad .15312002D+03 \\ \quad .43381995D+03 \\ \quad C = .16769750D+05 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  

$$\left\{ \begin{array}{l} F1,F2,::F9 = .00000000D+00 \\ \quad .13877788D-16 \\ \quad .19429050D-15 \\ \quad .15676349D-12 \\ \quad .17763588D-14 \\ \quad .11102230D-13 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  

$$\left\{ \begin{array}{l} DA1,::,DC = .00000000D+00 \\ \quad .10148086D-16 \\ \quad .12375971D-16 \\ \quad .80537641D-15 \\ \quad .50206969D-15 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  
 DA1,::,DC = .24606096D-16 :80537641D-15 :7246025D-12 :24025874D-16

K= 4  

$$\left\{ \begin{array}{l} A1,A2,::A5 = .80000000D+01 \\ \quad .52273181D+02 \\ \quad .20479229D+03 \\ \quad .56742992D+03 \\ \quad .83837884D+03 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  

$$\left\{ \begin{array}{l} BETA2,BETA3,BETA4 = .11726819D+02 \\ \quad .15312002D+03 \\ \quad .43381995D+03 \\ \quad C = .16769750D+05 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  

$$\left\{ \begin{array}{l} F1,F2,::F9 = .00000000D+00 \\ \quad .2016682D-16 \\ \quad .11413093D-12 \\ \quad .1403319D-12 \\ \quad .7771562D-15 \\ \quad .75495166D-14 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  

$$\left\{ \begin{array}{l} DA1,::,DC = .00000000D+00 \\ \quad .64469083D-16 \\ \quad .2384952D+05 \\ \quad .14075174D-14 \\ \quad .3471236D-15 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  
 DA1,::,DC = .21278776D-15 :10453266D-14 :11582633D-11 :43632402D-16

K= 5  

$$\left\{ \begin{array}{l} A1,A2,::A5 = .80000000D+01 \\ \quad .52273181D+02 \\ \quad .20479229D+03 \\ \quad .56742992D+03 \\ \quad .83837884D+03 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  

$$\left\{ \begin{array}{l} BETA2,BETA3,BETA4 = .11726819D+02 \\ \quad .15312002D+03 \\ \quad .43381995D+03 \\ \quad C = .16769750D+05 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  

$$\left\{ \begin{array}{l} F1,F2,::F9 = .00000000D+00 \\ \quad .13877788D-16 \\ \quad .16653345D-15 \\ \quad .10168643D-12 \\ \quad .84376950D-14 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  

$$\left\{ \begin{array}{l} DA1,::,DC = .00000000D+00 \\ \quad .15444973D-16 \\ \quad .83838588D-16 \\ \quad .38960676D-15 \\ \quad .4493020D-12 \end{array} \right\} \xrightarrow{\text{A1, A2, A3, A4, A5 } \in \lambda_0}$$
  
 DA1,::,DC = .35752776D-16 :50539576D-15 :4493020D-12 :2932760D-16

## BELAGE PAN METHOD

10-2

```

DOUBLE L1,L2,...*L9
    .7000000000000000D+01   .1573931987683246D+03   .1121200178613870D+03
    .189291979038705D+05   .862950870067752D+04   .1413931987683246D+03
    .1531200178813870D+03   .22063990693997D+05   .1676974988882834D+05
LAM1,LAM2,...,LAM9 = .70000000E+01   .15739320E+03   .11212002E+03   .18999198E+05   -.86292088E+04
                    .14139320E+03   .15312001E+03   .2206394E+05   .16769750E+05   .8771=734E-λ1, λ2, ..., λ9

----TEST----

X= .0000000E+00 BELAGA,PAN= .10000006E+01 ER= .82584877E-06 NESTING= .10000000E+01 EXP(X)= .10000000E+01
X= .10000000E+00 BELAGA,PAN= .11051699E+01 ER= .91685797E-06 NESTING= .11051709E+01 EXP(X)= .11051709E+01
X= .20000000E+00 BELAGA,PAN= .12214033E+01 ER= .43917680E-06 NESTING= .12214027E+01 EXP(X)= .12214028E+01
X= .30000000E+00 BELAGA,PAN= .13498585E+01 ER= -.22078166E-06 NESTING= .13498588E+01 EXP(X)= .13498588E+01
X= .40000000E+00 BELAGA,PAN= .14918254E+01 ER= .47939830E-06 NESTING= .14918247E+01 EXP(X)= .14918247E+01
X= .50000000E+00 BELAGA,PAN= .16487222E+01 ER= .59645390E-06 NESTING= .16487212E+01 EXP(X)= .16487212E+01
X= .59999999E+00 BELAGA,PAN= .18221189E+01 ER= .85367203E-07 NESTING= .18221188E+01 EXP(X)= .18221188E+01
X= .69999999E+00 BELAGA,PAN= .20137542E+01 ER= .79913298E-06 NESTING= .20137526E+01 EXP(X)= .20137527E+01
X= .80000000E+00 BELAGA,PAN= .22255411E+01 ER= .13387762E-06 NESTING= .22255408E+01 EXP(X)= .22255409E+01
X= .89999999E+00 BELAGA,PAN= .24596044E+01 ER= .58155274E-06 NESTING= .24596030E+01 EXP(X)= .24596030E+01
X= .10000000E+01 BELAGA,PAN= .27182826E+01 ER= .39464794E-06 NESTING= .27182815E+01 EXP(X)= .27182817E+01

```

#### 4. むすび

多変数関数の極値をもつる處を求める問題(制約条件がない場合)を連立型の非線型の方程式を解く問題として考えた。

解の方針を探すのが一番大変な仕事であった。

計算機で問題を解くときの心構えとしてよく教にされることは、いかが実行が難しいこと、

1) その問題に付する理論のうちから、利用できるものは出来るだけ利用して、問題や解の性質を把握する。(各分野での理論の活用)

2) 問題や解の性質を出来ただけ活用した解法を選択することが大切である。

計算セミナーによるライブラリ (SSP 等) を機械的に利用してもうまく行かないことが多いのは当然で、特に多変数関数の極値探しでは 1), 2) の適用性は大きいと思われる。

最後に、Balaga, Pan による多演式の新しい計算法等に附して紹介を願いた伊理正夫氏に謝礼申し上げる。

## 文献

- [1] R.Fletcher and M.J.D.Powell, "A Rapidly convergent Descent Method for Minimization", Computer Journal, Vol. 6, (1963), pp. 163-168.
- [2] R.Fletcher and C.M.Reeves, "Function minimization by conjugate gradients", Computer Journal, Vol. 7, (1964), pp. 149-154.
- [3] IBM data center user's guide SSP pp. 1-9.
- [4] D.Ya.Pan, "Methods of computing values of polynomials. Russian Math. Surveys, Vol. 21, pp. 105-126 (1966).
- [5] L.A.Lyusternik, O.A.chervonenkis and A.R.Yanpal'shii, Handbook for Computing Elementary Functions. Pergamon Press, 1965.
- [6] 伊理正夫, 講義ノート (1970)