

## 一般逆行列の数値アルゴリズム

日本アイ・ビー・エム	渋谷 政昭
慶大工, 管理工学	篠崎 信雄
統計数理研究所	田辺 国士

### 1. 一般逆行列のアルゴリズム

$A$  を  $m \times n$ , 階数  $r \leq \min(m, n)$  の実数行列とする. 次の 4 条件を満たし,  $A$  により一意に定まる  $n \times m$  実数行列  $G$  を  $A$  の Moore - Penrose - 一般逆行列とよび,  $A^+$  と書く.

$$(1.1) \quad A G A = A, \quad (1.2) \quad G A G = G,$$

$$(1.3) \quad (A G)^T = A G, \quad (1.4) \quad (G A)^T = G A.$$

(1.1) を満たすような  $G$  をすべて, 単に一般逆行列とよぶ. 他の 3 条件を必ずしも満たさないような  $G$  を求める問題もあるが, ここでは Moore - Penrose - 一般逆行列の計算だけを問題とする. 他の型の一般逆行列について, Moore - Penrose 一般逆行列の性質について, 詳しくは Sibuya (1970) を見よ. 必要な性質についてはそのとまどきに触れる.

Moore - Penrose 一般逆行列を求めるアルゴリズムは次のように分類することができる.

## I 直接法

{ 分解 } 最大階数行列への分解  
           { 特異値分解  
 縁取り  
 ATA の一般逆行列を用いる方法  
 Pyle の勾配射影法  
 Greville の逐次拡大法

## II 反復法

先に結論を言えば、注目すべきものは比較的簡単な、最大階数行列への分解、縁取り、反復法である。

## 2. 最大階数行列への分解

いくつかの事実を準備のために述べておく。

$$1^\circ P, Q \text{ が直交行列ならば } (PAQ)^T = Q^T A^T P^T.$$

$$2^\circ (A^T)^T = (A^T)^T.$$

$$3^\circ A = BC, \quad B: m \times n, \quad C: n \times n \text{ ならば } A^T = C^T B^T.$$

$$4^\circ \text{上の } B, C \text{ について } B^T = (B^T B)^{-1} B^T, \quad C^T = C^T (C C^T)^{-1}.$$

$$5^\circ \begin{bmatrix} A \\ 0 \end{bmatrix}^T = [A^T, 0], \quad [A, 0]^T = \begin{bmatrix} A^T \\ 0 \end{bmatrix}$$

まず与えられた行列  $A$  を  $3^\circ$  の形に分解するのに  $3^\circ$  の方

法が考えられる。

・1 ガウス消去法 (LU分解). 適当に行および列の入れ換えを行なう (要、選択) ことにより消去法で

$$(2.1) \quad A = LU$$

という形に分解できる.  $L$  は「下台形」,  $U$  は「上台形」である.  $L$  の「対角」要素は 1, 他の要素は絶対値が 1 より小さい. もしも「要、完全選択」を行なう, ているならば  $U$  の対角要素をとり出した

$$(2.2) \quad A = LDU$$

という変形も意味がある.

・2 ハウスホルダー変換.  $A$  の左より直交行列  $Q$  を乗ずることにより

$$(2.3) \quad QA = V = \begin{bmatrix} U \\ 0 \end{bmatrix}, \quad U \text{ は } n \times n \text{ 上台形}$$

と変形できる.

$$(2.4) \quad A^T = V^T Q = U^T Q_n, \quad Q_n \text{ は } Q \text{ の最初の } n \text{ 行}$$

2次元平面内での回転を繰り返すギブンスの方法でも同じ変形ができるが計算量が増すからここでは考察の対象としない.

・3 グラム・シュミットの直交化.  $R(A)$  の正規直交基底を  $q_1, \dots, q_n$ ,  $Q = [q_1, \dots, q_n]$  とすると,

$$(2.5) \quad A = QU, \quad U \text{ は } n \times n \text{ 上台形, } Q^T Q = I.$$

これから

$$(2.6) \quad A^{\dagger} = U^{\dagger} Q^{\dagger} = U^{\dagger} Q^{\top}.$$

以上3の方法により問題は最大階数をもつ  $L$ ,  $U$  などの行列の Moore-Penrose 逆行列を求めることに帰着する。以下では  $n \times n$  ( $n \leq n$ ) 行列  $U$  について考える。

.01 正則行列の逆行列による方法, 前節の4°に従って

$$(2.7) \quad U^{\dagger} = U^{\top} (U U^{\top})^{-1}$$

を計算する。 $(U U^{\top})^{-1}$  の計算には次の方法が考えられる。

.01a  $U U^{\top}$  のコレスキー分解を  $F F^{\top}$  とすれば,

$$(U U^{\top})^{-1} = (F^{-1})^{\top} F^{-1}.$$

若干の技巧で平方根の計算を避けることもできる。

.01b  $n \times n$  行列  $U^{\top}$  を直交化して

$$(2.8) \quad U^{\top} = Q R, \quad R \text{ は上三角行列.}$$

と分解すれば

$$(2.9) \quad (U U^{\top})^{-1} = (R^{\top} R)^{-1} = R^{-1} (R^{-1})^{\top}$$

.02 ハウスホルダー変換.

$$(2.10) \quad P U^{\top} = \begin{bmatrix} R \\ 0 \end{bmatrix}, \quad R \text{ は上三角行列.}$$

と分解すれば

$$(2.11) \quad U^{\dagger} = P^{\top} \begin{bmatrix} (R^{-1})^{\top} \\ 0 \end{bmatrix} = (P_r)^{\top} (R^{-1})^{\top}$$

$P_r$  は  $P$  の最初の  $n$  行

.03 グラム = シュミットの直交化.  $Q(U^T)$  の正規直交基底を  $n_1, \dots, n_n$ ,  $N = [n_1, \dots, n_n]$  とし

$$(2.12) \quad U^T = NR, \quad R \text{ は上三角行列}$$

とすれば  $N^T = N^T$  から

$$(2.13) \quad U^T = N(R^{-1})^T$$

最大階数行列の一般逆行列を求める上の方法により, 与えられた課題は解けたか, その変形として

$$(2.14) \quad U = [S, T] = S[I, G]$$

$$G = S^{-1}T, \quad S \text{ は上三角行列,}$$

$$(2.15) \quad U^T = [I, G]^T S^{-1}$$

によるものが考えられる. この変形は比較的簡単でありから  $[I, G]^T$  の計算が  $U^T$  の計算に比べて, それに見合うだけ減少すれば意味をもつ.

.04 正則行列の逆行列による方法.

$$(2.16) \quad [I, G]^T = \begin{bmatrix} I \\ G^T \end{bmatrix} (I + GG^T)^{-1}$$

$(I + GG^T)^{-1}$  の計算は前と同様にコレスキー分解  $(I + GG^T) = FF^T$  によりできる.

.05 ハウスホルダー変換. .02 と同様に

$$(2.16) \quad P \begin{bmatrix} I \\ G^T \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} R \\ 0 \end{bmatrix} \quad R \text{ は上三角}$$

とすれば

$$[I, G]^T = (P_r)^T (R^{-1})^T$$

とあるが、今の場合  $(P_r)^T R = \begin{bmatrix} I \\ G^T \end{bmatrix}$  であるから、 $P_r$  の最初の  $r$  行を  $P_{rr}$  とすれば

$$(2.17) \quad [I, G]^T = (P_r)^T P_{rr}$$

とある。

.06 グラム = ミュニット変換, .03 と同様に

$$(2.18) \quad \begin{bmatrix} I \\ G^T \end{bmatrix} = N R \quad ; \quad N^T N = I, \quad R \text{ は三角}$$

と分解すれば

$$[I, G]^T = N (R^{-1})^T$$

とあるが今の場合、 $N$  の最初の  $r$  行を  $N_r$  とすれば  $N_r R = I$  であるから  $N_r = R^{-1}$ 、したがって

$$(2.19) \quad [I, G]^T = N (N_r)^T$$

何人かの著者が、.04 の方法とグラム = ミュニット変換を結びつけ

$$I + G G^T = R^T R$$

$$[I, G]^T = \begin{bmatrix} I \\ G^T \end{bmatrix} (I + G G^T)^{-1} = \begin{bmatrix} I \\ G^T \end{bmatrix} N_r N_r^T$$

なる方法を提唱しているが、もちろんこの式は (2.19) と同等であり、演算としてはむしろしている。

.01 ~ .03 と .04 ~ .06 を比較すると、たいてい分解してから消去するか、消去してから分解するかと... 違

いてあり、大差はない。  $A^T$  の分解によるアルゴリズムとして  
 2は .1 ~ .3 と .01 ~ .06 を組み合わせると、面白い  
 い18通りも考えられることにあるが、これらから、精度、  
 演算数、必要メモリ容量を考慮して選ぶことになる。諸経験  
 によれば、消去法と「修正」グラム = コミット法による、  
 4のものが多い。検討の対象として残るであろう。

### 3. 特異値分解

直交行列  $U, V$  を用いて

$$A = U^T \begin{bmatrix} \sigma_1 & & & 0 \\ & \sigma_2 & & \\ & & \ddots & \\ 0 & & & \sigma_n \\ & & & & 0 \end{bmatrix} V \quad ; \quad \sigma_1, \dots, \sigma_n > 0$$

と分解すれば

$$A^T = V^T \begin{bmatrix} \sqrt{\sigma_1} & & & 0 \\ & \sqrt{\sigma_2} & & \\ & & \ddots & \\ 0 & & & \sqrt{\sigma_n} \\ & & & & 0 \end{bmatrix} U$$

である。この分解のために Golub 等が提案したのは次の  
 方法である。

$A$  の左右からハウスホルダー変換と同様に鏡映行列を乗す  
 ることにより

$$PAQ = \tilde{J} = \begin{bmatrix} \alpha_1 & \beta_1 & & 0 \\ & \alpha_2 & \beta_2 & \\ & & \ddots & \beta_{n-1} \\ 0 & & & \alpha_n \end{bmatrix}$$

と2対角化できる。  $\tilde{J}$  から余分の 0 を除いた正対角行列を  $J$

とし、

$$K = \begin{bmatrix} 0 & J \\ J^T & 0 \end{bmatrix}$$





である。正方にしよくと

$$\begin{bmatrix} A \\ U^T \end{bmatrix}^{\dagger} = [A^{\dagger}, (U^T)^{\dagger}]$$

は最大階数行列の Moore-Penrose 一般逆行列であるから計算し易い。

たとえば  $V$  を計算する一つの方法は  $A$  の左から正則行列を乗じて

$$QA = \begin{bmatrix} Q_1 \\ Q_2 \end{bmatrix} A = \begin{bmatrix} A_1 \\ 0 \end{bmatrix} \quad A_1: r \times m \text{ 上三角}$$

と変形すれば  $m \times (m-r)$  行列  $Q_2^T$  を  $V$  とすることからできる。Germain-Bonne (1969), Hestenes (1958)。

4.2  $A^{\dagger} = (A^T A)_m^{-1} A^T$  による方法。(記号は Sibuya (1970) による。)

a.  $A^T A = LU$  を  $LU$  分解とすると,  $(A^T A)_m^{-1} = U^T L^{-1}$  と表わせる。  $L = \begin{bmatrix} R \\ S \end{bmatrix}$ ,  $R$  は下三角, とすると  $L^{-1}$  はたとえば  $[R^{-1} \ 0]$  とすることからできる。Ben-Israel + Wersan (1963)。

b.  $R(A^T)$  の直交基底を列ベクトルとする行列を  $B$  とすると  $(A^T A)^{\dagger} = B(B^T A^T A B)^{-1} B^T$  である。  $B$  を求めるから  $C^T = B^T A^T$  を求めれば  $A^{\dagger} = B(C^T C)^{-1} C^T$ 。 Glassey (1966)。

4.3 Pyle の勾配射影法  $A^{\dagger}$  のグラフ = ミニット直交化を  $A^{\dagger} = QU = Q[R, S]$   $R$ : 下三角

とすれば

$$A_m^- = Q(UT)^- = Q(U^-)^T = Q[(R^-)^T, 0]$$

これより  $A^\dagger = A_m^- \Pi_A$  により  $A^\dagger$  を求める.  $\mathcal{R}(A)$  の正射影  $\Pi_A$  はたとえは,  $A = PV$  を適宜とすれば,  $\Pi_A = PPT$ . Pyle (1964).

4.4 Greville の逐次法.

$$A_k = [A_{k-1}, a_k] \quad k=2, 3, \dots, n$$

に於いて

$$A_k^\dagger = \begin{bmatrix} A_{k-1}^\dagger & -d_k b_k^T \\ & b_k^T \end{bmatrix}$$

$$d_k = A_{k-1}^\dagger a_k$$

$$b_k^T = \begin{cases} (a_k - A_{k-1} d_k)^\dagger \\ (1 + d_k^T d_k)^{-1} d_k^T A_{k-1}^\dagger \end{cases}$$

$a_k - A_{k-1} d_k \neq 0$  のとき,

$a_k - A_{k-1} d_k = 0$  のとき.

## 5. 反復法

Ben-Israel 等は一連の論文で反復法を論じているが, 本質的なのは Ben-Israel + Cohen (1966) に集約されている. ここでは, 彼の方法を Altman (1960) により, 任意の次数の収束をもつ反復法に拡張できることを示し, 収束の早さについて「鋭い」上界を与え, 数値計算上注意すべき若干のことについて述べる.

定義1. 次数  $p$  の hyper-power 法とは次のように行列の系列

$\{X_{p,k}\}_{k \in \mathbb{N}}$  を構成する  $\alpha < 1$  がある ( $p \geq 2$ ):

$$(5.1) \quad \begin{cases} X_{p,0} = \alpha A^T \\ X_{p,k+1} = X_{p,k} + X_{p,k} R_{p,k} + X_{p,k} R_{p,k}^2 + \dots + X_{p,k} R_{p,k}^{p-1} \\ R_{p,k} = I - AX_{p,k} \end{cases}$$

定理 1 (5.1) で生成される  $\{X_{p,k}\}$  には、

$$A^T - X_{p,k+1} = A^T (A(A^T - X_{p,k}))^p, \quad p \geq 2, k=1, 2, \dots$$

証明 より一般的に  $n \times m$  行列  $Z$  から  $\mathcal{R}(Z) \subset \mathcal{R}(A^T)$  ならば

$$(5.2) \quad A^T (A(A^T - Z))^p = A^T - Z \sum_{i=0}^{p-1} R^i, \quad R = I - AZ$$

であることを証明する。  $A^T A = \Pi_{A^T}$ ,  $AA^T = \Pi_A$ ,  $\Pi_{A^T} Z = Z \Pi_A = Z$ ,  $\Pi_{A^T} A^T = A^T \Pi_A = A^T$  等の事実を用いる。

$p=2$  のとき (5.2) の右辺 =

$$\begin{aligned} A^T (A(A^T - Z))^2 &= (A^T - Z) A (A^T - Z) \\ &= A^T - Z - Z (\Pi_A - AZ) \\ &= A^T - Z - Z (I - AZ) = A^T - Z (I + R) \end{aligned}$$

$p-1$  のとき成り立つと仮定すると

$$\begin{aligned} A^T (A(A^T - Z))^p &= (A^T - Z \sum_{i=0}^{p-2} R^i) A (A^T - Z) \\ &= A^T - Z - \sum_{i=0}^{p-2} Z (I - AZ)^i (\Pi_A - AZ) \\ &= A^T - Z - \sum_{i=0}^{p-2} (I - ZA)^i Z (I - AZ) \\ &= A^T - \sum_{i=0}^{p-1} Z R^i \end{aligned}$$

系 1.

$$(5.2) \quad \begin{aligned} \|A^T - X_{p,k}\| &\leq \|A^T\| \|AA^T - \alpha AA^T\|^k \\ &= \frac{1}{\sigma_n} (1 - \alpha \sigma_n^2)^k \end{aligned}$$

ここで  $\sigma_1 \geq \dots \geq \sigma_n > 0$  は  $A$  の特異値である。

系 2 (5.2) の右辺を最小にする  $\alpha$  は

$$(5.3) \quad \alpha_{\text{opt}} = 2 / (\sigma_1^2 + \sigma_n^2)$$

このとき

$$(5.4) \quad \|A^\dagger - X_{p,k}\| \leq \frac{1}{\sigma_n} \left( \frac{\text{cond}^2(A) - 1}{\text{cond}^2(A) + 1} \right)^{p^k}$$

$$\text{ただし } \text{cond}(A) = \sigma_1 / \sigma_n.$$

定理 2.  $0 < \alpha < 2 / \|A\|^2$  ならば (5.1) で定義される

系列は

$$\lim_{k \rightarrow \infty} X_{p,k} = A^\dagger \quad \text{for any } p \geq 2$$

注意

同じ条件の下で  $\lim_{p \rightarrow \infty} X_{p,k} = A^\dagger$  for all  $k=1, 2, \dots$

定義 2. 線形反復法とは  $\{Y_k\}$  を次のように構成するこ

とである:

$$(5.5) \quad \begin{cases} Y_0 = \alpha A^T \\ Y_{k+1} = Y_k + \alpha (I - Y_k A) A^T \end{cases}$$

この系列も定理 2 の条件を満たす  $\alpha$  によりして  $A^\dagger$  に収束する。

定理 3.  $\{X_{p,k}\}$  は次の意味で  $\{Y_k\}$  の部分系列である。

$$(5.6) \quad X_{p,k} = Y_{p^k-1} \quad \begin{array}{l} k=0, 1, 2, \dots \\ p=2, 3, \dots \end{array}$$

定義 3. 正定行列の系列  $\{Z_{p,k}\}$  を

$$(5.7) \quad Z_{p,k} = A X_{p,k}$$

で定める。つまり

$$\begin{aligned} Z_0 &= \alpha A A^T \\ Z_{p,k+1} &= Z_{p,k} + Z_{p,k} (I - Z_{p,k}) + \dots + Z_{p,k} (I - Z_{p,k})^H \end{aligned}$$

定理4.  $0 < \alpha < 2 / \|A\|^2$  のとき  $\lim_{k \rightarrow \infty} Z_{p,k} = \Pi_A$  for any  $p \geq 2$ .

系1.  $0 < \alpha < 2 / \|A\|^2$  のとき  $\text{trace } Z_{p,k} \uparrow \text{rank } A$   $p$ : 偶数

系2.  $\sigma_2^{-2} < \alpha < 2 \sigma_1^{-2}$  のとき

$\text{trace } Z_{p,k} \downarrow \text{rank } A$   $p$ : 奇数.

さて以上の議論により, 任意の次数の収束をもつ反復法を構成できるが, 計算量から考えれば  $p$  をいくらに選ぶべきであるか, 行列の乗算を1回実行するのに必要な計算量を単位とすると,  $p$  次の ~~収束~~ 反復法では  $p$  単位の計算で  $\propto \rho^k$ ,  $\rho = (1 - \alpha \sigma_2^2)$  の精度を得る. したがって  $p^{1/4}$  を最大にする  $p=3$  が最も好ましく  $p=2, 4$  がそれに次ぐことになる.

Euler の等式を用いると,  $p=2^n$  にならしめれば

$$(5.8) \quad X_{2^n, k} = X_{2^n, k} (I+R)(I+R^2) \cdots (I+R^{2^{n-1}})$$

を用いる反復法が考えられる. 計算量は  $2n = 2 \log_2 p$  単位となるが, 計算量あたりの精度は  $n$  によらず一定である. 元の方法と比較すると  $p=4$  ( $n=2$ ),  $p=2$  ( $n=1$ ) のときの精度と (5.8) によるものとは同一である. したがって  $p=3$  は (5.8) の方式を考慮しても最良である.

定理4, 系1, 系2 から次のように方針が考えられる.

$p=2$  で  $AT$  の粗い値を求め  $\sigma_2$  を推定する. これを利用して  $\{X_{3,k}\}$  を計算すると同時に  $\{Z_{2,k}\}, \{Z_{3,k}\}$  をも計算す

る.  $\text{trace } Z_{3,k} - \text{trace } Z_{2,k}$  が減少する限り反復を継続する. この差が1より小さくならなければ計算はアッラマである.

著者の一人は Kaczmarz 遊樂か  $A_m^-$  ( $A^T$  における) の計算に有効であることを示したか (Tanabe, 1969), さらに有力な加速法を工夫することにより, 特に相与大型行列の一般逆行列計算に役立つ方法として完成しつた.

## 6. 試験行列

一般逆行列のアルゴリズムを試験するために, 特異値分解から逆に, 与えられた特異値をもつ行列を構成することにした. この方法だと (1) 少数のパラメータを入力できる. (2) 生成される行列の要素を整数とすることにより原行列における乱れを無くせる. (3) いろいろ条件の行列を容易に指定できる. (4) たいたい同じ位の大きさの要素を生成するの2平衡化の議論を避けられる:  $A$  の特異値は  $\sigma_1 \sqrt{\frac{m(n-1)}{mn}}, \sigma_2 \sqrt{\frac{m(n-1)(n-2)}{mn}}, \dots$

$$A = UDV^T \quad m \times n \quad m = 2^M$$

$$U = \begin{bmatrix} | & | & | & | \\ -1 & 1 & -1 & 1 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ -1 & 1 & -1 & 1 \\ | & | & | & | \end{bmatrix} \quad \begin{array}{l} \text{実験計画法でいわれる } 2^M \text{ 型直交} \\ \text{配列.} \end{array}$$

$$V^T = \begin{bmatrix} | & | & | & \dots & -(n-1) \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ | & | & -2 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ | & | & | & \dots & 1 \end{bmatrix} \quad D = \begin{bmatrix} \sigma_1 & & & 0 \\ & \sigma_2 & & \\ & & \ddots & \\ 0 & & & \sigma_n & \\ & & & & 0 \end{bmatrix}$$

## 直接法の文献:

Ben-Israel, A., and Wersan, S.J. (1963), An elimination method for computing the generalized inverse of an arbitrary complex matrix, JACM, Vol. 10, 532-537.

$A^\dagger = (A^T A)^{-1}_m A^T$  の公式に基づいている。  $A^T A$  の LU 分解からこの  $(A^T A)^{-1}_m$  を求めている。

Germain-Bonne, G. (1969), Calcul de pseudo-inverses, R.I.R.O., 3<sup>e</sup> année, NR-2/1969, 3-14.

$A$  に縁取りをして正則行列とし、その逆行列の一部として  $A^\dagger$  を求める。

Glassey, C.R. (1966), An orthogonalization method of computing the generalized inverse of a matrix, Op. Res. Center, Univ. California, Berkeley, ORC 66-10 (AD633061).

$Q(A^T)$  の直交基底を列ベクトルとする行列を  $B$  とすると  $(A^T A)^\dagger = B(B^T A^T A B)^{-1} B^T$  なることと  $A^\dagger = (A^T A)^\dagger A^T$  による。

Goldstein, M.J. (1968), Solving systems of linear equations by using the generalized inverse, USL Report No. 874, US Navy Underwater Sound Laboratory, (AD 667727).

Rust + Burrus + Schneebenger (1966) のアルゴリズムによる FORTRAN プログラムを載せている。

Golub, G.H., and Kahan, W. (1965), Calculating the singular values and pseudo-inverse of a matrix, SIAM J. Numer. Anal., Ser. B, Vol. 2 No. 2, 205-224.

特異値分解を求め Moore-Penrose を得る方法を提唱している。階数決定の問題も詳しく論じている。

Golub, G.H. (1967), Least squares, singular values and matrix approximations, Technical Report No. CS73,

Businger, P. (1967), An algol procedure for computing the singular value decomposition, Technical Report No. CS73.

特異値分解を求める詳しいアルゴリズムと、その ALGOL プログラム。

Golub, G.H., and Reinsch, C. (1970), Singular value decomposition and least squares solution, Numer. Math., Vol. 14, 403-420.

Golub, Businger (1967) とほぼ同じ内容を公刊した。

Greville, T.N.E. (1960), Some applications of the pseudo inverse of a matrix, SIAM Rev., Vol. 2, 15-22.

$m \times m$  行列の MOORE-PENROSE 逆行列を求めたのは,  $m \times 1$

行列より出発して,  $m \times 2, m \times 3, \dots$  と逐次に拡大する方法を述べる。

Hestenes, M.R. (1958), Inversion of matrices by biorthogonalization and related results, J. SIAM, Vol. 6, 51-90.

列ベクトルがすべて1次独立となるように  $A$  に 行ベクトルを等取りし, この最大階数行列の Moore-Penrose 一般逆行列の一部として  $A$  の Moore-Penrose 一般逆行列を求めた。

Kublanovskaya, V.N. (1966), Evaluation of a generalized inverse matrix and projector, USSR Comp. Math. and Math. Phys., 179-188. (英訳)

直交変換と正則行列の逆転 (.21) を最後に用いて直交性を  
用いる方法と, LU分解と正則行列の逆転 (.11) の  
2方法。

Noble, B. (1966), A method for computing the generalized inverse of a matrix, SIAM J. Numer. Anal., Vol. 3, 582-584.

本稿の LU分解と正則行列の逆行列計算に帰着  
させる方法 (.14) の説明であるが, 数値アルゴ  
リズムとして完全ではない。

Penrose, R. (1955), A generalized inverse for matrices, Proc. Camb. Phil. Soc., Vol. 51, 406-413.

$(A^*A)$  の固有値分解  $UDU^*$  により  $A^+ = (A^*A)^+ A^*$   
 $= UD^+U^*A^*$  となることを述べている。数値アルゴリズム,  
としては不完全



Penrose, R. (1956), On best approximate solutions of linear matrix equations, Proc. Camb. Phil. Soc., Vol. 52, 17-19.

(1)  $A = \begin{bmatrix} N \\ P \end{bmatrix} N^{-1} [N \ Q]^{-1}$  の方法  $A^+ = \begin{bmatrix} N^+ \\ P^+ \end{bmatrix} [N N^+ + Q Q^+]^{-1} N [N^+ N + P^+ P]^{-1} \cdot [N^+ P^+]$  (2)  $A^+ = (A^* A)^{-1} A^*$  の方法を述べている。数値アルゴリズムとして完全でない。

Peters, G., and Wilkinson, J.H. (1970), The least squares problem and pseudo-inverses, The Computer Journal, Vol. 13, 309-316.

分解による Moore-Penrose 一般逆行列の計算について、消去法、直交変換、直交化の3つについて述べているが、新しい変種の分類・検討については行っていない。

Pyle, L.D. (1964), Generalized inverse computations using the gradient projection method, JACM, Vol. 11, 422-428.

$A^+ = A_m^{-1} \Pi_A$  による。  $A^+ = Q U = Q [R, S]$ ,  $R$  は上三角、 $S$  はゼロミットの直交化とすれば  $A_m^{-1} = Q [(R^{-1})^T, 0]$ .

Rust, B., Burrus, W.R., and Schneeberger, C. (1966), A simple algorithm for computing the generalized inverse of a matrix, C. ACM, Vol. 9, 381-387.

直交化を用いる。36の方法について述べている。部分的には47あり、記載されている FORTRAN プログラムも完全でない。Goldstein (1968) 参照。

Tewarson, R.P. (1967), A direct method for generalized matrix inversion, SIAM J. Numer. Anal., Vol. 4, 499-507.

消去法とグラム=ゼロミット直交化による (.16) に近い方法について述べている。

Tewarson, R.P. (1968), A computational method for evaluating generalized inverses, The Computer Journal, Vol. 10, 411-413.

消去法とハウスホルダー変換による (.15) に近い方法について述べている。

Tewarson, R.P. (1969), On computing generalized inverses, Computing, Vol. 4, 139-151.

ハウスホルダー変換, 列変換, ハウスホルダー変換を行う.  
25の方法について述べている. 22とも比較して  
いる.

### 反復法の文献:

Altman, M. (1960), An optimum cubically convergent iterative method of inverting a linear bounded operator in Hilbert space, Pacific J. Math., 10, 1107-1113.

Hilbert空間における線形有界作用素の反復法による逆作用素の求め方.  $A$ の逆を  $X_{k+1} = X_k (I + T_n + T_n^2 + \dots + T_n^{k+1})$ ,  
 $T_n = I - AX_n$  により求めたことの議論.

Ben-Israel, A. (1965), An iterative method for computing the generalized inverse of an arbitrary matrix, Math. Comp., 19, 452-455.

$X_{k+1} = X_k (2I - AX_k)$  による反復法. 収束条件.  
証明は誤っている.

Ben-Israel, A. (1966), A note on an iterative method for generalized inversion of matrices, Math. Comp., 20, 439-440.

反復法  $X_0 = \alpha A^*$ ,  $X_{k+1} = X_k (2I - AX_k)$  の提案と, その収束の証明.

Ben-Israel, A. and Charnes, A. (1963), Contributions to the theory of generalized inverses, J. SIAM, 11, 667-699.

$A$  の  $AA^*$  の逆数による表示:  $A^+ = \alpha \sum_{p=0}^{\infty} A^* (I - \alpha AA^*)^p$   
これと同等な数式は  $X_0 = \alpha A^*$ ,  $X_{k+1} = X_k + \alpha (I - X_k A) A^*$ .

Ben-Israel, A. and Cohen, D. (1966), On iterative computation of generalized inverses and associated projections, J. SIAM Numer. Anal., 3, 410-419.

反復法  $X_0 = \alpha A^+$ ,  $X_{k+1} = X_k(2I - AX_k)$  の収束の早さの検討,  
 $\Pi_A$  に収束する反復法  $Z_0 = \alpha AA^+$ ,  $Z_{k+1} = 2Z_k - Z_k^2$   
 の提案.

Decell, H.P., Jr. and Kahng, S.W. (1966), An iterative method for computing the generalized inverse of a matrix, NASA TN D-3464.

Ben-Israel の反復法  $X_{k+1} = X_k(2I - AX_k)$  の証明の試み.  
 Ben-Israel (1965) の誤りを再び犯している.

Tanabe, K. (1969), Projection method for solving singular system of linear equation and its applications, Res. Memo no. 30, Inst. Statist. Math.

カチマ-ツ (Kaczmarz) 法による一般逆行列  $A_m$  の計算  
 の提案

### 総合的な解説:

Koraganoff, A. and Pavel-Parvu, M. (1967), Élément de Théorie des Matrices Carrées et Rectangles en Analyse Numérique, Méthodes de Calcul Numérique, tome 2, Dunod.

第1部 行列のベクトル空間とノルム環, pp. 1-161, 第2部  
 長方形行列の逆, pp. 165-441. そのうち 第2.4章 pp. 321-427  
 が計算法に割かれている.

Sibuya, M. (1970), Subclasses of generalized inverses of matrices, Ann. Inst. Statist. Math., 22, 543-556.