

新息预报程序设计 分配存贮单元的一种方法

陈 小 明

(数学系七八级)

在生产斗争和科学实验中,人们往往需要对某一随机序列进行分析,以达到对未来时刻的值作出预测。一般步骤是:(1)对该随机时间序列的观测值 z_1, \dots, z_n 作相关分析,找出一般规律性,建立数学模型。(2)选择合适的预报方法。随机序列适时预报——新息预报是其中较好的方法之一。

新息预报的计算中,涉及到一个变带宽稀疏矩阵的存贮问题;若按原公式安排存贮用PDP-11/34计算机,只能处理样本长度为一百左右的问题。本文是在陈兴钩老师指导下,给出了一种较简便的存贮方法,使我们用同样型号的计算机,可处理样本长度到500左右。这次毕业实践,我们用这种方法,处理了样本长度达300多的几组数据,已在机器上实现。面先简单介绍新息预报的计算公式,详细论证见〔1〕

设一宽平稳随机时间序列 $\{z_t\}$ 属于ARMA(p, q)模型:

$$z_t - \phi_1 z_{t-1} \cdots \phi_p z_{t-p} = a_t - Q_1 a_{t-1} \cdots Q_q a_{t-q}$$

z_1, \dots, z_N 为其一个样本序列。 \hat{Z}_{N+1} 为根据 z_1, \dots, z_N 作出的 z_{N+1} 的预报值。令:

$$Q = \max(p, q)$$

$$y_j = \begin{cases} z_j & j \leq Q \\ z_j - \sum_{i=1}^p z_{j-i} \phi_i & j > Q \end{cases}$$

则有如下递推预报式:

$$\hat{Z}_{N+1} = \sum_{j=1}^p \phi_j \hat{Z}_{N+(1-j)} + \sum_{j=N+1-Q}^N C_{N+1,j} \varepsilon_j \quad (*)$$

其中 $\varepsilon_k = y_k - \sum_{j=n}^{k-1} C_{kj} \varepsilon_j$

$$C_{kj} = \left[r_{kj}(y) - \sum_{i=n}^{j-1} C_{ji} C_{ki} r_{ii}(\varepsilon) \right] \left[r_{jj}(\varepsilon) \right]^{-1} \quad j = n, \dots, k-1$$

$$r_{kk}(\varepsilon) = r_{kk}(y) - \sum_{j=n}^{k-1} C_{kj}^2 \cdot r_{jj}(\varepsilon)$$

$$r_{hj}(y) = -\frac{1}{k} \sum_{i=1}^j y_i \cdot y_{k-j+i} \quad j=1, \dots, k$$

又其中当 $k \leq Q$ 时 $n=1$, 当 $k > Q$ 时 $n=k-q$ 。以上公式中当求和上限小于下限时规定和值为零, 当 $1-j \leq 0$ 时 $\hat{z}_{N+(1-i)} = z_{N+(1-j)}$ 。

从预报公式(*)不难看出, 当计算 $C_{k,j}$ 从 $k=1$ 到预报起点 $k=N$ 时, 并不能马上开始预报, 还要进一步计算 $C_{N+l,j}$, l 为预报步长。由于样本长度为 N , 所以 y_{N+l} 等已不能计算出来了, 从而原来的关于求 $\gamma_{k,i}(y)$ 的递推公式也不能用了。但由于我们假设 $\{z_i\}$ 是宽平稳的, 而 z_1, \dots, z_N 是其样本序列, 故当 $K > N$, ($N > 2Q$), 有

$$\gamma_{k+l,j}(y) = \gamma_{k,j-l}(y)$$

所以 $C_{N+l,j}$ 可由如下公式计算

$$C_{N+l,j} = \left[\gamma_{N,i-l}(y) - \sum_{i=N+l-q}^N C_{ji} C_{N+l,i} \gamma_{ji}(\varepsilon) \right] \left[\gamma_{ji}(\varepsilon) \right]^{-1}$$

$$j = N+l-q, \dots, N$$

在整个计算过程中, 我们要计算 $\gamma_{hj}(y)$, $\gamma_{ji}(\varepsilon)$ 和 C_{hj} 等, 分析一下公式, 不难发现 $\gamma_{hj}(y)$ 和 $\gamma_{ji}(\varepsilon)$ 可以用一维数组来贮存所要计算的元素。对于 C_{hj} 如按原公式用二维数组安排存贮单元, 程序设计比较简单, 但这样太浪费存贮空间, 因此当样本序列较长而又是在内存参量不大的小型机上执行程序时, 就会出现内存不够用的情况, 例如: PDP-11/34 计算机, 一般每一终端使用的存储空间为 10000。这样当样本长度到达 100 时, 用 PDP-11/34 机就无法计算了。为了解决这一问题, 我们进一步深入分析计算 C_{hj} 的公式, 可以看到, C_{hj} 需要算的元素只需占矩阵 (1) 所标出的位置; 它是一个变带宽稀疏矩阵。每一行至多只要算 Q 个元素。

$$\begin{pmatrix} C_{2,1} \\ C_{3,1} \ C_{3,2} \\ \vdots \\ C_{a,1} \ C_{a,2} \ \dots \ C_{a,a-1} \\ \vdots \\ C_{a+1,a+1-q} \ \dots \ C_{a+1,a} \\ \vdots \\ C_{N,N-q} \ \dots \ C_{N,N-1} \\ \vdots \\ C_{N+1,N+1-q} \ \dots \ C_{N+1,N} \\ \vdots \\ C_{N+2,N+2-q} \ \dots \ C_{N+2,N} \end{pmatrix}_{(N+2) \times N}$$

(1)

其运算的规律是以三角阵的形式向下推移, 因此, 也可用一维数组来存放。但这样做的规律性不直观。我们采用矩阵 (2) 的存放方式来存放 (1) 所要计算的元素。

这样, 所有涉及到 C_{hj} 的公式都要改变, 但规律清楚, 新的公式如下:

$$\varepsilon_k = y_k - \sum_{j=k-m}^{k-1} C_{kj} \varepsilon_{j+m}$$

$$C_{kj} = \left[\gamma_{h,j+m}(y) - \sum_{i=n}^{j-1} C_{j+m,i+m} C_{h,i} \gamma_{i+m,i+m}(\epsilon) \right] \left[\gamma_{j+m,j+m}(\epsilon) \right]^{-1}$$

$$j = n, \dots, k_1$$

$$\gamma_{hh}(\epsilon) = \gamma_{hh}(y) - \sum_{j=n}^{k_1} C_{hj}^2 \gamma_{j+m,j+m}(\epsilon)$$

这里分几种情况:

i) 当 $k \leq Q$ 时: $n=1, m=0, k_1=k-1, m_1=0$

ii) 当 $Q < k \leq N$ 时: $n=Q-q+1, m=k-Q-1, k_1=Q$

$$m_1 = \begin{cases} k-j-m & j+m > Q+1 \\ m & j+m \leq Q+1 \end{cases}$$

iii) 当 $k > N$, 求 C_{kj} 的公式还要变为:

$$C_{N+l,j} = \left[\gamma_{Nj+m-l}(y) - \sum_{i=n}^{j-1} C_{j+m,i+m} C_{N+l,i} \gamma_{i+m,i+m}(\epsilon) \right] \left[\gamma_{j+m,j+m}(\epsilon) \right]^{-1}$$

$$j = n, \dots, k_1$$

其中 $n=Q-q+1, m=N+l-Q-1, m_1=Q-j+1, k_1=Q-1+1$

预报公式如:

$$\hat{z}_{N+l} = \sum_{j=N+l-q}^N C_{N+l,i} \epsilon_j + \sum_{j=1}^P \phi_j \hat{z}_{N+(l-j)}$$

其中 $i_1 = j - N - l + Q + 1$

矩阵(1)是 $(N+1) \times N$ 维矩阵, 矩阵(2)是 $(N+1) \times Q$ 矩阵, 而 Q 与 N 相比一般说来要小得多; 特别是 N 较大时, 有 $Q \ll N$, 所以这样处理就可节省许多存储单元。同样是 PDP-11/34 机, 用这种方法设计程序, 样本个数为 400~500 时也能算。我们这些想法已在 PDP-11/34 机上实现, 计算了样本长为 312 的季节性模型的气象预报问题, 取得了有益的结果。

参考文献

[1] 陈兴钩, 线性随机序列分析 (一) (讲义), 1981.

[2] 中国科学院应用数学研究所, 线性随机序列分析 (讲义), 1976.

$$\begin{pmatrix} C_{2,1} \\ C_{3,1} & C_{3,2} \\ \vdots & \vdots & \ddots \\ C_{Q,1} & C_{Q,2} & \dots & C_{Q,Q-1} \\ & C_{Q+1,Q-1} & \dots & C_{Q+1,Q} \\ & \vdots & & \vdots \\ & C_{N,N-Q} & \dots & C_{N,N-1} \\ & C_{N+1,N-1} & \dots & C_{N+1,N} \\ & \vdots & & \vdots \\ & C_{N+l,N-l} & \dots & C_{N+l,N} \end{pmatrix} (N+1) \times Q$$

(2)