

变遗忘因子最小二乘算法的收敛速度

李瑞胜

(内蒙古师范大学计算中心, 呼和浩特)

摘 要

本文对多维的ARMAX系统, 在非持续激励条件下, 给出了变遗忘因子最小二乘算法的收敛速度。当变遗忘因子 $\lambda_n = 1$ 时, 得到了最小二乘算法的收敛速度。

一、问题的提出

研究用最小二乘算法或修改最小二乘算法来辨识ARMAX系统参数的强一致问题和收敛速度问题(例如文献[5], [9])是十分重要的。在早期的研究中(参见文献[2]

—[4]), 为保证最小二乘算法强一致需加持续激励条件, 即 $\sum_{i=1}^n \varphi_i \varphi_i^T$ 的最大、最小本

征值之比一致有界。Lai和Wei^[6]首先对具有不相关噪声的单输入、单输出系统给出了最小二乘算法的收敛速度。其后, Chen和Guo^[10]对具有相关噪声的多输入、多输出系统, 给出了最小二乘算法的收敛速度, 推广了Lai和Wei的工作。他们证明了为保证

算法强一致, 只需要 $\log r_n^*$ 与 $\sum_{i=1}^n \varphi_i^* \varphi_i^{*T}$ 的最小本征值之比随 n 趋于无穷趋于零, 这里 r_n^* ,

φ_n^* 由最小二乘算法给出, 这也许是最弱的非持续激励条件^{[6], [10]}。

在实际应用中, 用最小二乘算法辨识系统常会出现算法不稳定的现象, 如改用变遗忘因子最小二乘算法, 那么算法的性能就会明显地改善, 如对跟踪问题就是如此^[7]。变遗忘因子最小二乘算法本质上是要求加权二次误差准则函数达到最小^[7]。Lozano^[8]考虑了用变遗忘因子最小二乘算法辨识带有高斯白噪声的单输入、单输出系统问题, 给出了使算法估值收敛到某个具有零均值、有限方差的随机变量的持续激励条件, 其中对 λ_n 要求: $0 < \delta \leq \lambda_n \leq 1 - \epsilon$, $\epsilon > 0$ 。

本文考虑了变遗忘因子最小二乘算法的收敛速度问题, 这里并没有给出 λ_n 的具体表达式, 因而, 分析是对一般情形进行的。在实际应用中, 我们可以选择合适的 λ_n , 以保証加快收敛速度。本文的范例表明, 变遗忘因子最小二乘算法的收敛速度比最小二乘算法快。本文推广了Chen和Guo的收敛速度的分析工作。

考虑多维的ARMAX系统

$$y_n + A_1 y_{n-1} + \dots + A_p y_{n-p} = B_1 u_{n-1} + \dots + B_q u_{n-q} + w_n + C_1 w_{n-1} + \dots + C_r w_{n-r}, \quad (1)$$

这里 y_n, u_n, w_n 分别为 m, l, m 维输出、输入和噪声, 阶数 p, q, r 已知. 令

$$\theta^T = [-A_1 \cdots -A_p, B_1 \cdots B_q, C_1 \cdots C_r], \quad (2)$$

这里 θ 是待估计的未知矩阵.

任取初值 θ_0, φ_0 后, 对 θ 的估计 θ_n 由变遗忘因子最小二乘算法给出

$$\theta_{n+1} = \theta_n + a_n P_n \varphi_n (y_{n+1}^T - \varphi_n^T \theta_n), \quad (3)$$

$$P_{n+1} = (P_n - a_n P_n \varphi_n \varphi_n^T P_n) / \lambda_n, a_n = (\lambda_n + \varphi_n^T P_n \varphi_n)^{-1}, \quad (4)$$

$$\varphi_n^T = [y_n^T \cdots y_{n-p+1}^T, u_n^T \cdots u_{n-q+1}^T, y_n^T - \varphi_{n-1}^T \theta_n \cdots y_{n-r+1}^T - \varphi_{n-r}^T \theta_{n-r+1}]. \quad (5)$$

当 $\lambda_n = 1$ 时, 这就是通常的最小二乘算法.

对 $n < 0$, 令 $y_n = u_n = w_n = 0$. 不失一般性, 我们可取非降 σ -代数族 $F_n = \sigma\{w_i, 0 \leq i \leq n\}$. 设噪声 $\{w_n\}$ 是关于 $\{F_n\}$ 的鞅差列, 亦即 $w_n \in F_n, E(w_{n+1} | F_n) = 0$, 这可解释成现时刻的噪声 w_n 与历史不相关. 由此假设和本文定理中的条件 c) 可知, 噪声序列 $\{w_n\}$ 均值为 0 零, 而方差一致有界. 因此, 不相关噪声 w_n 包括了工程上常用的白噪声的情形. 当 $r >$ 时, 由 (1) 式可知, 系统噪声是有色噪声.

设 $0 < \lambda_n \leq 1, \lambda_n \in F_n, \forall n$. 规定 $\prod_{i=n}^{n-1} \lambda_i = 1, \forall n$. 记 $P_0 = dI, d = mp + lq + mr$. 设 $\lambda_{\max}^n$,

$\lambda_{\min}^n$ 分别为 P_n^{-1} 的最大、最小本征值. 令

$$\tilde{\theta}_n = \theta - \theta_n,$$

$$r_n = 1 + \sum_{i=0}^{n-1} \|\varphi_i\|^2, r_0 = 1, \quad (6)$$

$$C(z) = I + C_1 z + \cdots + C_r z^r. \quad (7)$$

由 (4) 式, 易见

$$P_{n+1}^{-1} = \lambda_n P_n^{-1} + \varphi_n \varphi_n^T, \quad (8)$$

$$P_n^{-1} = \frac{1}{d} \prod_{i=0}^{n-1} \lambda_i I + \sum_{i=0}^{n-1} \prod_{j=i+1}^{n-1} \lambda_j \varphi_i \varphi_i^T, n \geq 1. \quad (9)$$

二、主要的结果

我们先给出本文的主要结果

定理 若 a) $u_n \in F_n$, b) $C^{-1}(z) - \frac{1}{2}I$ 正实, c) $\sup_{n \geq 0} E(\|w_{n+1}\|^\beta | F_n) < \infty$ a.s.

其中 $\beta \geq 2$, 则 i) $\|\theta - \theta_n\| = O\left(\left(\frac{\log f_n}{\lambda_{\min}^n}\right)^{\frac{1}{2}}\right), n \rightarrow \infty$, 当 $\beta > 2$,

$$\text{ii)} \quad \|\theta - \theta_n\| = O\left(\left(\frac{\log f_n \log \log f_n (\log \log \log f_n)^{1+\delta}}{\lambda_{n;n}''}\right)^{\frac{1}{2}}\right),$$

$$n \rightarrow \infty, \forall \delta > 0, \text{ 当 } \beta = 2,$$

$$\text{其中 } f_n \triangleq \left(\prod_{i=0}^{n-1} \lambda_i\right)^{-d} b_n, \quad b_n \triangleq \det P_n^{-1}.$$

为证明定理, 我们先建立两个引理.

引理 1 对一切 n , 我们有

$$\text{i)} \quad \sum_{i=0}^n a_i \varphi_i^T P_i \varphi_i \leq \log \left[\left(\prod_{i=0}^n \lambda_i \right)^{-d} b_{n+1} \right] + d \log d$$

$$\text{ii)} \quad \sum_{i=n}^{n+m} a_i \varphi_i^T P_i \varphi_i \geq 1 - b_n \left(\prod_{i=0}^{n-1} \lambda_i \right)^{-d} \left(\prod_{i=0}^{n+m} \lambda_i \right)^d b_{n+m+1}^{-1}, \quad \forall m \geq 1.$$

证 i) 由于

$$P_{n+1} \varphi_n = P_n \varphi_n (1 - a_n \varphi_n^T P_n \varphi_n) / \lambda_n = a_n P_n \varphi_n, \quad (10)$$

从 (8) 式可知

$$\begin{aligned} \lambda_n^d \det P_n^{-1} &= \det [P_{n+1}^{-1} (I - P_{n+1} \varphi_n \varphi_n^T)] \\ &= \det P_{n+1}^{-1} (1 - \varphi_n^T P_{n+1} \varphi_n) \\ &= \det P_{n+1}^{-1} (1 - a_n \varphi_n^T P_n \varphi_n), \end{aligned}$$

由此得到

$$\begin{aligned} a_n \varphi_n^T P_n \varphi_n &= (b_{n+1} - \lambda_n^d b_n) / b_{n+1}, \\ \sum_{i=0}^n a_i \varphi_i^T P_i \varphi_i &= \sum_{i=0}^n \frac{b_{i+1} - \lambda_i^d b_i}{b_{i+1}} \leq \sum_{i=0}^n \int_{\lambda_i^d b_i}^{b_{i+1}} \frac{dx}{\lambda_i^d b_i} \\ &= \sum_{i=0}^n \log \frac{b_{i+1}}{\lambda_i^d b_i} = \log \left[\left(\prod_{i=0}^n \lambda_i \right)^{-d} b_{n+1} \right] + d \log d. \end{aligned}$$

$$\text{ii)} \quad \text{由 } b_{i+1} \geq \lambda_i^d b_i, \text{ 有 } b_i \geq \prod_{j=n}^{i-1} \lambda_j^d b_n, \quad \forall i \geq n.$$

于是

$$\begin{aligned} \sum_{i=n}^{n+m} a_i \varphi_i^T P_i \varphi_i &= \sum_{i=n}^{n+m} \left(\frac{1}{b_i} - \frac{\lambda_i^d}{b_{i+1}} \right) b_i \geq \sum_{i=n}^{n+m} \left(\frac{1}{b_i} \prod_{j=n}^{i-1} \lambda_j^d - \frac{1}{b_{i+1}} \prod_{j=n}^i \lambda_j^d \right) b_n \\ &= 1 - \frac{b_n}{b_{n+m+1}} \left(\prod_{j=n}^{n+m} \lambda_j \right)^d = 1 - b_n \left(\prod_{j=0}^{n-1} \lambda_j \right)^{-d} \left(\prod_{j=0}^{n+m} \lambda_j \right)^d b_{n+m+1}^{-1}, \quad \forall m \geq 1. \end{aligned}$$

引理 2 若 $C^{-1}(z) - \frac{1}{2}I$ 正实, $u_n \in F_n$, 则

$$\text{tr}[(\theta - \theta_{n+1})^T P_{n+1}^{-1} (\theta - \theta_n)] = O(1) + O\left(\sum_{i=0}^n a_i \varphi_i^T P_i \varphi_i \|w_{i+1}\|^2\right).$$

证 令

$$\xi_{n+1} = y_{n+1} - w_{n+1} - \theta_{n+1}^T \varphi_n. \quad (11)$$

从 (1), (2), (7) 式, 推知

$$\begin{aligned} C(z)\xi_{n+1} &= [C(z) - I](y_{n+1} - \theta_{n+1}^T \varphi_n) - C(z)w_{n+1} - \theta_{n+1}^T \varphi_n + y_{n+1} \\ &= (\theta - \theta_{n+1})^T \varphi_n = \tilde{\theta}_{n+1}^T \varphi_n. \end{aligned} \quad (12)$$

从 (3) 式, 容易看出

$$\begin{aligned} y_{n+1} - \theta_{n+1}^T \varphi_n &= y_{n+1} - [\theta_n^T + a_n(y_{n+1} - \theta_n^T \varphi_n) \varphi_n^T P_n] \varphi_n \\ &= (1 - a_n \varphi_n^T P_n \varphi_n)(y_{n+1} - \theta_n^T \varphi_n) = a_n \lambda_n (y_{n+1} - \theta_n^T \varphi_n). \end{aligned} \quad (13)$$

利用 (3), (11), (13) 式, 我们有

$$\tilde{\theta}_{n+1} = \tilde{\theta}_n - P_n \varphi_n (\xi_{n+1}^T + w_{n+1}^T) / \lambda_n.$$

再由 (8) 式, 推得

$$\begin{aligned} \text{tr}(\tilde{\theta}_{n+1}^T P_{n+1}^{-1} \tilde{\theta}_{n+1}) &= \text{tr} \lambda_n (\tilde{\theta}_n^T P_n^{-1} \tilde{\theta}_n) + \|\tilde{\theta}_{n+1}^T \varphi_n\|^2 - 2(\xi_{n+1}^T + w_{n+1}^T) \tilde{\theta}_n^T \varphi_n \\ &\quad + \varphi_n^T P_n \varphi_n \|\xi_{n+1} + w_{n+1}\|^2 / \lambda_n \\ &\leq \text{tr}(\tilde{\theta}_n^T P_n^{-1} \tilde{\theta}_n) + \|\tilde{\theta}_{n+1}^T \varphi_n\|^2 - 2(\xi_{n+1}^T + w_{n+1}^T) \tilde{\theta}_{n+1}^T \varphi_n \\ &\leq \text{tr}(\tilde{\theta}_n^T P_n^{-1} \tilde{\theta}_n) - 2\varphi_n^T \tilde{\theta}_{n+1} (\xi_{n+1} - \frac{1}{2}(1+K_1) \tilde{\theta}_{n+1}^T \varphi_n) \\ &\quad - K_1 \|\tilde{\theta}_{n+1}^T \varphi_n\|^2 - 2w_{n+1}^T \tilde{\theta}_{n+1}^T \varphi_n. \end{aligned} \quad (14)$$

由条件 b) 和 (12) 式可知, 存在常数 $K_1, K_2 > 0$, 使

$$S_n = \sum_{i=0}^n \varphi_i^T \tilde{\theta}_{i+1} (\xi_{i+1} - \frac{1}{2}(1+K_1) \tilde{\theta}_{i+1}^T \varphi_i) + K_2 \geq 0, \forall n,$$

(14) 式求和, 我们得到

$$\text{tr}(\tilde{\theta}_{n+1}^T P_{n+1}^{-1} \tilde{\theta}_{n+1}) \leq O(1) - K_1 \sum_{i=0}^n \|\tilde{\theta}_{i+1}^T \varphi_i\|^2 - 2 \sum_{i=0}^n w_{i+1}^T \tilde{\theta}_{i+1}^T \varphi_i.$$

从文献[10]中的引理 2, 可推知结论成立.

在定理的证明过程中, 我们将多次用到如下定理.

鞅收敛定理 设 $1 \leq p \leq 2$, $\{X_n, F_n\}$ 是一个鞅差列, 若 $\sum_{i=2}^{\infty} E(|X_i|^p | F_{i-1}) < \infty$ a.s.,

则 $\sum_{i=1}^{\infty} X_i$ 几乎处处收敛.

定理 2 的证明.

由于

$$\|\tilde{\theta}_{n+1}\|^2 \leq \frac{1}{\lambda_{\min}^{n+1}} \text{tr}(\tilde{\theta}_{n+1}^T P_{n+1}^{-1} \tilde{\theta}_{n+1}),$$

我们只需证明

$$\text{tr}(\tilde{\theta}_{n+1}^T P_{n+1}^{-1} \tilde{\theta}_{n+1}) = \begin{cases} O(\log f_{n+1}), & \text{当 } \beta > 2, \\ O(\log f_{n+1} \log \log f_{n+1} (\log \log \log f_{n+1})^{1+\delta}), & \forall \delta > 0, \text{ 当 } \beta = 2. \end{cases} \quad (15)$$

容易看出 $0 \leq f_n \leq f_{n+1}$, $\forall n$.

情形 I) 若 $\lim_{n \rightarrow \infty} f_n < \infty$,

由引理 1, i) 我们有

$$\sum_{i=0}^{\infty} a_i \varphi_i^T P_i \varphi_i < \infty,$$

由此可知

$$\sum_{i=0}^{\infty} E[|a_i \varphi_i^T P_i \varphi_i (\|w_{i+1}\|^2 - E(\|w_{i+1}\|^2 | F_i))| | F_i] < \infty,$$

故由鞅收敛定理, 可知

$$\sum_{i=0}^{\infty} a_i \varphi_i^T P_i \varphi_i (\|w_{i+1}\|^2 - E(\|w_{i+1}\|^2 | F_i)) < \infty,$$

于是

$$\sum_{i=0}^n a_i \varphi_i^T P_i \varphi_i \|w_{i+1}\|^2 = O(1).$$

再由引理 2, 推出 (15) 式成立.

情形 II) 若 $\lim_{n \rightarrow \infty} f_n = \infty$,

由引理 1, ii) 对固定的 n , 我们有

$$\sum_{i=n}^{n+m} a_i \varphi_i^T P_i \varphi_i \geq 1 - \frac{f_n}{f_{n+m+1}} \xrightarrow{m \rightarrow \infty} 1,$$

因而

$$\sum_{i=0}^{\infty} a_i \varphi_i^T P_i \varphi_i = \infty.$$

d) 当 $\beta > 2$ 时, 取定 $r_0 \in (2, \min(\beta, 4)]$,

由于

$$E(\|w_{n+1}\|^{r_0} | F_n) \leq (E(\|w_{n+1}\|^\beta | F_n))^{r_0/\beta},$$

从C,一不等式和条件c), 可知

$$\sup_{i \geq 0} E[|\|w_{i+1}\|^2 - E(\|w_{i+1}\|^2 | F_i)|^{r_0/2} | F_i] < \infty.$$

不失一般性, 可设, 存在 n_0 , 使 $\varphi_{n_0} \neq 0$, 因此, $a_{n_0} \varphi_{n_0}^\tau P_{n_0} \varphi_{n_0} > 0$, 令 $A_n = \sum_{i=n_0}^n a_i \varphi_i^\tau P_i \varphi_i$,

则

$$\sum_{i=n_0+1}^{\infty} \frac{a_i \varphi_i^\tau P_i \varphi_i}{A_i^{r_0/2}} \leq \sum_{i=n_0+1}^{\infty} \int_{A_{i-1}}^{A_i} \frac{dx}{x^{r_0/2}} = \int_{A_{n_0}}^{\infty} \frac{dx}{x^{r_0/2}} < \infty,$$

注意到 $a_i \varphi_i^\tau P_i \varphi_i \leq 1$, 我们得到

$$\sum_{i=n_0+1}^{\infty} E \left[\left| \frac{a_i \varphi_i^\tau P_i \varphi_i}{A_i} (\|w_{i+1}\|^2 - E(\|w_{i+1}\|^2 | F_i)) \right|^{r_0/2} | F_i \right] < \infty.$$

易证, 上式求和下标为 n_0+1 时, 仍然可用鞅收敛定理, 从而

$$\sum_{i=n_0}^{\infty} \frac{a_i \varphi_i^\tau P_i \varphi_i}{A_i} (\|w_{i+1}\|^2 - E(\|w_{i+1}\|^2 | F_i)) < \infty \text{ a.s.}$$

易见, 上式求和下标为 n_0 时, 仍然可用Kronecker引理, 于是

$$\sum_{i=n_0}^n a_i \varphi_i^\tau P_i \varphi_i \|w_{i+1}\|^2 = \sum_{i=n_0}^n a_i \varphi_i^\tau P_i \varphi_i E(\|w_{i+1}\|^2 | F_i) + o(A_n),$$

从引理1, (i) 推知

$$\sum_{i=0}^n a_i \varphi_i^\tau P_i \varphi_i \|w_{i+1}\|^2 = O(A_n) = O \left(\sum_{i=0}^n a_i \varphi_i^\tau P_i \varphi_i \right) = O(\log f_{n+1}),$$

利用引理2, 可知(15)式成立.

e) 当 $\beta = 2$ 时, 由于

$$B_n \triangleq \sum_{i=0}^n a_i \varphi_i^\tau P_i \varphi_i \xrightarrow{n \rightarrow \infty} \infty,$$

故存在 N_0 , 使 $B_{N_0} > e$, 因而 $\log \log B_i > 0, \forall i \geq N_0$,

$$\sum_{i=N_0+1}^{\infty} \frac{a_i \varphi_i^\tau P_i \varphi_i}{B_i \log B_i (\log \log B_i)^{1+\delta}} \leq \int_{B_{N_0}}^{\infty} \frac{dx}{x \log x (\log \log x)^{1+\delta}}$$

$$\leq \frac{1}{\delta (\log \log B_{N_0})^\delta} < \infty,$$

利用鞅收敛定理, 我们有

$$\sum_{i=N_0}^{\infty} \frac{a_i \varphi_i^T P_i \varphi_i}{B_i \log B_i (\log \log B_i)^{1+\delta}} (\|w_{i+1}\|^2 - E(\|w_{i+1}\|^2 | F_i)) < \infty,$$

易见, 这里仍然可用Kronecker引理, 于是

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^n a_i \varphi_i^T P_i \varphi_i \|w_{i+1}\|^2 &= O(B_n) + o(B_n \log B_n (\log \log B_n)^{1+\delta}) \\ &= O(\log f_{n+1} \log \log f_{n+1} (\log \log \log f_{n+1})^{1+\delta}), \forall \delta > 0. \end{aligned}$$

所以, (15) 式成立.

当 $\lambda_n = 1$ 时, 由于 $f_n = b_n$,

$$b_n \geq \lambda_{\max}^n \left(\frac{1}{d} \right)^{d-1} \geq r_n \left(\frac{1}{d} \right)^d,$$

$$\log r_n - d \log d \leq \log b_n \leq d \log r_n,$$

我们得到了Chen和Guo^[10]给出的结果.

推论 若定理的条件成立且存在 $C > 0, N$, 使 $\prod_{i=0}^{n-1} \lambda_i \geq \frac{C}{b_n}, \forall n \geq N$, 则

$$\|\theta - \theta_n\| = \begin{cases} O\left(\left(\frac{\log r_n}{\lambda_{\min}^n}\right)^{\frac{1}{2}}\right), & \text{当 } \beta > 2, \\ O\left(\left(\frac{\log r_n \log \log r_n (\log \log \log r_n)^{1+\delta}}{\lambda_{\min}^n}\right)^{\frac{1}{2}}\right), & \forall \delta > 0, \end{cases}$$

当 $\beta = 2$.

证 由于 P_n^{-1} 正定, 从 (9) 式, 我们有

$$b_n \leq (\lambda_{\min}^n)^d \leq (\text{tr } P_n^{-1})^d = \left(\prod_{i=0}^{n-1} \lambda_i + \sum_{i=0}^{n-1} \prod_{j=i+1}^{n-1} \lambda_j \|\varphi_i\|^2 \right)^d \leq r_n^d,$$

由此推知

$$\log f_n = d \log \left(\prod_{i=0}^{n-1} \lambda_i \right)^{-1} + \log b_n \leq (d+1) \log b_n - d \log C \leq d(d+1) \log r_n - d \log C,$$

因此

$$\log f_n = O(\log r_n).$$

由定理, 可推出结论成立.

注 1 从定理可知, 只要 $\beta > 2, f_n = O\left(e^{(\lambda_{\min}^n)^\alpha}\right), \alpha \in [0, 1), \lambda_{\min}^n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} \infty,$

就有 $\theta_n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} \theta \text{ a.s.}$

注 2 当 $\beta > 2$ 时, 使 $\theta_n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} \theta$ 的非持续激励条件为 $\log f_n = o(\lambda_{\min}^n)$, $\lambda_{\min}^n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} \infty$.

下面这个简单的例子说明变遗忘因子最小二乘算法的收敛速度比最小二乘算法快。

例 考虑真实系统

$$y_n = 1.0y_{n-1} + w_n - 0.6w_{n-1},$$

这里 $p=r=1$, $q=0$, $m=1$, $l=0$. 在实际应用中, 我们常让变遗忘因子 λ_n 以指数速度增加到1, 于是, 可引入下式^[7]

$$\lambda_n = \lambda^\circ \lambda_{n-1} + 1 - \lambda^\circ,$$

通常取 $\lambda^\circ = 0.99$, $\lambda_0 = 0.95$. 取初值 $\theta_0 = \varphi_0 = 0$, 计算结果如下:

算 法	运行次数	初 值	参 数	
最 小 二 乘	100	$P_0 = 500$	1.01754	0.4153009
	200		1.008548	0.2679623
	300	$\lambda^\circ = 1$	1.00513	0.0461372
	400	$\lambda_0 = 1$	1.003443	-0.1639381
变遗忘因子最小二乘	100	$P_0 = 500$	1.013732	0.2606458
	200		1.004977	-1.031452
	300	$\lambda^\circ = 0.99$	1.00361	-0.7176351
	400	$\lambda_0 = 0.95$	1.002805	-0.670637
真 值			1.00	-0.6

参 考 文 献

- [1] Chow, Y.C., Local Convergence of Martingales and the Law of Large Numbers, The Annals of Mathematical Statistics, 36, (1965), 552-558.
- [2] Ljung, L., Consistency of Least-squares Identification Method, IEEE Trans. on Auto. Control, Technical Notes and Correspondence, AC-22:4, (1976).
- [3] Moore, J.B., On Strong Consistency of Least Squares Identification Algorithms, Automatica, 14, (1978), 505-509.
- [4] Solo, V., The Convergence of AML, IEEE Trans. on Auto. Control, AC-24:6, (1979).
- [5] Chen, H.F., Strong Consistency and Convergence Rate of Least Squares Identification, Scientia Sinica (Series A), 25:7, (1982), 771-784.
- [6] Lai, T.L. and Wei, C.Z., Least Squares Estimates in Stochastic Regression Models With Applications to Identification and Control of Dynamic Systems, The Annals of Statistics, 10:1, (1982).
- [7] Ljung, L. and Soderstrom, T., Theory and Practice of Recursive Ident-

tification, MIT Press, Cambridge, Mass, (1983).

- [8] Lozano, R., Convergence Analysis of Recursive Identification Algorithms with Forgetting Factor, Automatica, 19:1, (1983).
- [9] 陈翰馥, 随机递推估计, 科学出版社, 北京, (1984).
- [10] Chen, H. F. and Guo, L. Convergence Rate of Least Squares Identification and Adaptive Control for Stochastic System, Int.J.on Control, 44:5 (1986), 1459 - 1476.

Convergence Rate of Least Squares Algorithm with Forgetting Factor

Li Ruisheng

(Calculating Centre, Neimonggu Teacher's University, Huhehaote)

Abstract

In this paper, the convergence rate of least squares algorithm with forgetting factor is established under non-persistent excitation condition for the multidimensional ARMAX system. Convergence rate of least squares algorithm is given when the forgetting factor λ_n is equal to 1.

《现代时间序列分析及其应用——建模、滤波、去卷、预报和控制》征订启事

邓自立、郭一新著, 知识出版社 1989年初出版, 16开本, 70万字。

该书介绍由作者将传统时间序列分析与现代控制理论相结合而产生的新兴的边缘学科——现代时间序列分析及其应用, 该书以 ARMA 时间序列模型与状态空间模型的相互转化作为基本出发点, 以时域上的状态空间方法和新息方法取代了传统时间序列分析的频域方法(谱分析), 研究单变量和多变量、平稳和非平稳、常参数和时变参数、带观测噪声和无观测噪声的 ARMA 和 CARMA 时间序列的建模、最优与次优及自校正与自适应滤波、平滑、去卷、预报和控制, 从根本上突破了传统时间序列分析的局限性, 提出了一系列新理论、新方法、新技术和新结果, 具有较大的理论价值和广泛的应用价值。

该书包含大量应用实例和仿真例子。所涉及的应用领域包括石油、化工、通讯、制导、航天、经济、冶金、机械、电力、环境、水文、气象、能源、生物、医学、海洋研究等, 为了应用方便, 书末附录还给出了主要数学模型程序库部分程序和全部语句说明。

《现代时间序列分析》程序库是由作者依据该书主要数学模型而编制的, 程序全部通过验证。用 BASIC 语言编制, 适用于 IBM 或长城系列计算机。

为了推广《现代时间序列分析及其应用》一书与程序库, 将于1989年元月在哈尔滨举办该书的学习班。凡订上述书籍、程序库, 或参加上述学习班者, 请向本部索取订单。

沈阳市三好街二段《信息与控制》编辑部