

递推自适应加权多步预测控制¹⁾

徐立鸿 冯纯伯

(东南大学自动化研究所, 南京 210018)

摘 要

本文给出了加权多步预测控制 (WLPC)^[1] 的递推自适应算法, 该算法将每个采样时刻 WLPC 算法中计算量很大的极点配置方程求解问题化为一步递推的算法, 大大减少了在线计算量, 从而使 WLPC 成为一种实际可行的算法. 本文还证明了其闭环稳定性.

关键词: 预测控制, 自适应控制, 极点配置, 闭环稳定性.

一、引 言

当系统模型参数未知时, 按传统方法形成自适应加权多步预测控制算法后, 将面临一个计算量很大的问题, 即在每个采样时刻都要在线解一个极点配置方程, 这很可能导致算法在快速采样时无效. 为了解决这个问题, 本文给出了递推自适应加权多步预测控制算法. 该算法的特点是: 用一步递推取代了在线解极点配置方程, 从而大大减少了在线计算量, 使它成为有效实用的算法. 由于递推算法的采用, 使得该算法的闭环稳定性较容易被证明.

二、递推自适应 WLPC 算法

假定系统模型为

$$A(z^{-1})y(t) = B(z^{-1})u(t-1) + \xi(t), \quad (1)$$

其中

$$\left. \begin{aligned} A(z^{-1}) &= 1 + a_1z^{-1} + \cdots + a_{n_a}z^{-n_a} \\ B(z^{-1}) &= b_0 + b_1z^{-1} + \cdots + b_{n_b}z^{-n_b} \end{aligned} \right\} \quad (2)$$

$\{y(t)\}$ 、 $\{u(t)\}$ 和 $\{\xi(t)\}$ 分别表示系统的输出、输入和零均值的白噪声序列.

极小化的性能指标为

$$J = E \left\{ \sum_{k=1}^N [P_k(z^{-1})y(t+k) - Q_k(z^{-1})r(t+k)]^2 + \sum_{k=1}^M [R_k(z^{-1})u(t+k-1)]^2 \right\}. \quad (3)$$

本文于1991年7月8日收到.

1) 国家自然科学基金资助的课题.

其中 $r(\cdot)$ 是参考输入, 假定它已知且有界. N, M 分别是输出预报水平和控制水平, $N \geq M$. $P_k(z^{-1}), Q_k(z^{-1})$ 和 $R_k(z^{-1})$ 分别为加权因子, 为保证闭环性能, 选取它们为如下形式:

$$P_k(z^{-1}) \equiv P(z^{-1}), Q_k(z^{-1}) \equiv Q(z^{-1}), (k = 1, 2, \dots, N).$$

$$R_k(z^{-1}) = \begin{cases} \lambda & , \text{当 } 2 \leq k \leq M, \\ \lambda + z^{-1} \frac{K_w(z^{-1})}{K_L(z^{-1})}, & \text{当 } k = 1 (K_L(0) = 1). \end{cases} \quad (4)$$

这里, $P(z^{-1}), Q(z^{-1}), K_w(z^{-1})$ 和 $K_L(z^{-1})$ 为待选多项式.

极小化 (3) 式得到的 WLPC 控制律^[1]为

$$\mathcal{D}u(t) + \mathcal{G}y(t) = \mathcal{L}r(t + N). \quad (5)$$

其中 \mathcal{D}, \mathcal{G} 和 \mathcal{L} 均为 z^{-1} 的多项式. 闭环方程为

$$Ty(t) = z^{-1}B\mathcal{L}r(t + N) + \mathcal{D}\xi(t). \quad (6)$$

这里 T 是由设计者选取的具有期望零点的稳定多项式, 它满足如下极点配置方程:

$$\mathcal{A}_1 K_L + z^{-1} \mathcal{B}_1 K_w = T. \quad (7)$$

其中, $\mathcal{A}_1, \mathcal{B}_1$ 为只与模型 A, B 有关的多项式, 其定义见文 [1]. 当 A, B 互质时, \mathcal{A}_1 与 \mathcal{B}_1 也互质, 此时由 (7) 式可解出唯一的 K_w 和 K_L .

假定 $\deg \mathcal{A}_1 = n_1, \deg \mathcal{B}_1 = n_2, \deg T = n \triangleq n_1 + n_2$, 则有 $\deg K_w = n_1 - 1, \deg K_L = n_2$. 引进如下记号:

$$K^* = [1, k_{L1}, \dots, k_{Ln_2}, k_{w1}, \dots, k_{wn_1}]^T \quad (8)$$

$$t^* = [1, t_1, \dots, t_n] \quad (9)$$

和

$$D = \begin{bmatrix} 1 & 0 & & 0 & & & & & \\ \alpha_1 & 1 & \cdot & \cdot & 0 & \beta_0 & \cdot & \cdot & 0 \\ \vdots & \vdots & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ \alpha_{n_1} & \alpha_1 & \cdot & \cdot & 1 & \beta_{n_2} & \cdot & \cdot & \beta_0 \\ \vdots & \vdots & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ & \alpha_{n_1} & \cdot & \cdot & \alpha_1 & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ & & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ & & & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ & & & & \alpha_{n_1} & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ & & & & & \cdot & \cdot & \cdot & \cdot \\ & & & & & & \beta_{n_2} & \cdot & \cdot \\ & & & & & & & \beta_0 & \cdot \\ & & & & & & & & \beta_{n_2} \end{bmatrix} \triangleq [d_1, d_2, \dots, d_{n+1}] \quad (10)$$

其中 $k_{Li}, k_{wi}, t_i, \alpha_i$ 和 β_i 分别为多项式 $K_L, K_w, T, \mathcal{A}_1$ 和 \mathcal{B}_1 的系数. 于是 (7) 式可写成

$$D \cdot K^* = t^*. \quad (11)$$

解极点配置方程 (7), 等价于由 (11) 式解 K^* . 下面给出解 K^* 的递推公式

$$\left. \begin{aligned} K^*(t) &= K^*(t-1) + \frac{d_i^T e_k(t-1) I_i}{d_i^T d_i} \\ i &= i(t) = (t \bmod n) + 2 \\ e_k(t) &= t^* - DK^*(t) \end{aligned} \right\} \quad (12)$$

其中 d_i 为 D 的第 i 列, I_i 为单位阵 I 的第 i 列.

为证明递推算法 (12) 的有效性, 必须证明 $K^*(t) \rightarrow K^*$.

引理. 若 A, B 互质, 则有 $\lim_{t \rightarrow \infty} K^*(t) = D^{-1}t^* = K^*$.

证明. 若 A, B 互质, 则 \mathcal{A}_1 与 \mathcal{B}_1 互质, 从而矩阵 D 非奇异. 令

$$v(t) = e_k(t)^T e_k(t), \quad (13)$$

于是由 (12) 式有

$$e_k(t) = e_k(t-1) - \frac{d_i d_i^T e_k(t-1)}{d_i^T d_i}, \quad (i = i(t)), \quad (14)$$

从而

$$v(t) - v(t-1) = \frac{-[d_i^T e_k(t-1)]^2}{d_i^T d_i},$$

$$v(t) - v(0) = - \sum_{l=1}^t \frac{[d_{i(l)}^T e_k(l-1)]^2}{d_{i(l)}^T d_{i(l)}}. \quad (15)$$

对 $v(0) < \infty$, 上式蕴含着

$$\lim_{t \rightarrow \infty} d_{i(t)}^T e_k(t-1) = 0. \quad (16)$$

由 (14) 式得

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \|e_k(t) - e_k(t-j)\| = 0, \quad j < \infty. \quad (17)$$

由 (16) 式得

$$\lim_{t \rightarrow \infty} d_{i(t)}^T e_k(t-j) = 0, \quad j < \infty. \quad (18)$$

故有

$$\lim_{t \rightarrow \infty} \bar{D}^T e_k(t) = 0, \quad (19)$$

其中, $\bar{D} = [d_2, d_3, \dots, d_{n+1}]$, 易证 $\text{rank} \bar{D} = n$, 故有

$$0 = \lim_{t \rightarrow \infty} e_k(t) = \lim_{t \rightarrow \infty} [t^* - DK^*(t)].$$

即 $\lim_{t \rightarrow \infty} K^*(t) = D^{-1}t^* = K^*$.

注. 本引理更详细的证明可参看作者另文¹⁾.

证毕.

当 A, B 未知时, 将模型 (1) 写成回归形式

$$y(t) = \varphi(t-1)^T \theta + \xi(t), \quad (20)$$

其中, $\varphi(t) = [-y(t), \dots, -y(t-n_a+1), u(t), \dots, u(t-n_b)]^T$, (21)

$$\theta = [a_1, \dots, a_{n_a}, b_0, b_1, \dots, b_{n_b}]^T. \quad (22)$$

为保证辨识模型 \hat{A} 与 \hat{B} 的互质性, 对系统 (20) 作如下假定:

(A1) 存在一个已知的凸集 S_θ , 使得 1) $\theta \in S_\theta$; 2) 对一切 $\hat{\theta} \in S_\theta$, 对应的 \hat{A} 和 \hat{B} 互质.

用限制 $\hat{\theta}(t) \in S_\theta$ 的最小二乘法估计 θ , 得到 $\hat{\theta}(t)$, 从而得到 $\hat{D}(t)$ (其中 $\hat{D}(t)$ 中的元 α_i, β_i 均为 t 时刻的估计值 $\hat{\alpha}_i(t)$ 和 $\hat{\beta}_i(t)$), 再按以下递推算法在采样时刻 t 一步运算得到 $\hat{K}^*(t)$

$$\left. \begin{aligned} \hat{K}^*(t) &= \hat{K}^*(t-1) + \frac{\hat{d}_i(t-1)^T \hat{e}_k(t-1) I_i}{\hat{d}_i(t-1)^T \hat{d}_i(t-1)} \\ i &= i(t) = (t \bmod n) + 2 \\ \hat{e}_k(t) &= t^* - \hat{D}(t) \hat{K}^*(t). \end{aligned} \right\} \quad (23)$$

1) 徐立鸿, 预测控制的研究, 东南大学博士论文, 1991.

其中 $\hat{x}(t)$ 表示 x 在 t 时刻的估计值. 综上可得递推自适应 WLPC 算法如下:

初始条件. 选取具有期望零点的稳定多项式 $T(z^{-1})$ 、设计参数 N 、 M 和权因子 $P(z^{-1})$ 、 $Q(z^{-1})$ 和 λ .

第一步. 用限制 $\hat{\theta}(t) \in S_\theta$ 的限制最小二乘法估计系统参数 θ , 得到 $\hat{\theta}(t)$, 并按文 [1] 的有关式子计算 $\hat{\mathcal{A}}_1(z^{-1}, t)$ 和 $\hat{\mathcal{B}}_1(z^{-1}, t)$, 得到 (10) 式中的矩阵 $\hat{D}(t)$;

第二步. 按 (23) 式递推计算 $\hat{K}^*(t)$, 从而得到 $\hat{K}_L(z^{-1}, t)$ 和 $\hat{K}_w(z^{-1}, t)$;

第三步. 按文 [1] 计算 $\hat{\mathcal{D}}(z^{-1}, t)$ 、 $\hat{\mathcal{G}}(z^{-1}, t)$ 和 $\hat{\mathcal{L}}(z^{-1}, t)$;

第四步. 综合控制器 $u(t) = \frac{\hat{\mathcal{L}}}{\hat{\mathcal{D}}} r - \frac{\hat{\mathcal{G}}}{\hat{\mathcal{D}}} y(t)$;

第五步. 对系统 (20) 输入 $u(t)$, 赋 $t := t + 1$, 回到第一步.

三、自适应 WLPC 的闭环稳定性

对系统的噪声作如下假定:

$$(A2) \quad \limsup_{K \rightarrow \infty} \frac{1}{K} \sum_{j=1}^k |\xi(t+j)|^2 < \infty, \forall t \geq 1, \text{a.s.}$$

在此“噪声功率有限”的假定下, 稳定性为系统的内部特性. 故以下不考虑噪声的影响.

定理. 若系统 (20) 满足假定 (A1) 和 (A2), 则有

- 1) 自适应 WLPC 算法是有界输入有界输出稳定的;
- 2) $\lim_{t \rightarrow \infty} e(t) = 0$ ($e(t) = y(t+1) - \varphi(t)^T \hat{\theta}(t)$).

证明. 注意到所采用的自适应 WLPC 是递推型的, 故可利用 C. Zhang 等人^[2]关于递推自适应算法的稳定性结果来证明. 易证, 本文的参数估计算法有三个性质: P1) $\hat{\theta}(t)$ 有界, 且

$$\hat{\theta}(t) \in S_\theta; \quad P2) \quad \|\hat{\theta}(t) - \hat{\theta}(t-k)\| \in l_2, k < \infty; \quad P3) \quad e(t) / [1 + \varphi(t)^T \varphi(t)]^{\frac{1}{2}} \in l_2.$$

注意, P1)—P3) 并不要求 $\hat{\theta}(t)$ 收敛到参数真值 θ_0 .

由假定 (A1)、引理和性质 P1)—P3), 进一步有 P4) 参数已知时, 闭环系统 (6) 是渐近稳定的, 且控制器参数 K^* 是 θ 的连续函数; P5) $\hat{K}^*(t)$ 有界, 且是 $\hat{K}^*(t-1)$ 和 $\hat{\theta}(t-1)$ 的连续函数.

由定理的假定、引理和性质 P1)—P5) 知, 递推自适应闭环稳定性定理(见文[2] 中的定理 3.1) 的条件 A1—A4 和 E1—E3 全部满足, 从而由该定理可得本定理的结果.

四、仿 真

在下面的仿真中, 取阶次为 $n_a(\deg A)$ 、 $n_b(\deg B)$ 的模型, 采用带遗忘因子 0.95 的限制 ($\theta \in$ 凸集 S_θ) 最小二乘法在线估计模型参数, 并用递推自适应 WLPC 算法得到实时控制律. 设计参数取 $N = 5$, $M = 1$, $\lambda = 1$. 设定值为 ± 10 的方波. 仿真系统如下:

$$y(t) - 1.5y(t-1) + 0.7y(t-2) = u(t-2) + 1.5u(t-3) + 0.1\xi(t).$$

分两种情况进行仿真

1) 模型阶次准确时(即 $n_a = n_b = 2$).

选取 $P(z^{-1}) = Q(z^{-1}) = 1$, 闭环极点配置为 $-0.4, 0.3$, 跟踪情况很好(见图 1).

2) 降阶建模时(取 $n_a = n_b = 1$).

选取 $P(z^{-1}) = Q(z^{-1}) = 1$, 闭环极点配置为 $-0.1, 0.1$, 跟踪情况仍是可接受的(见图 2).

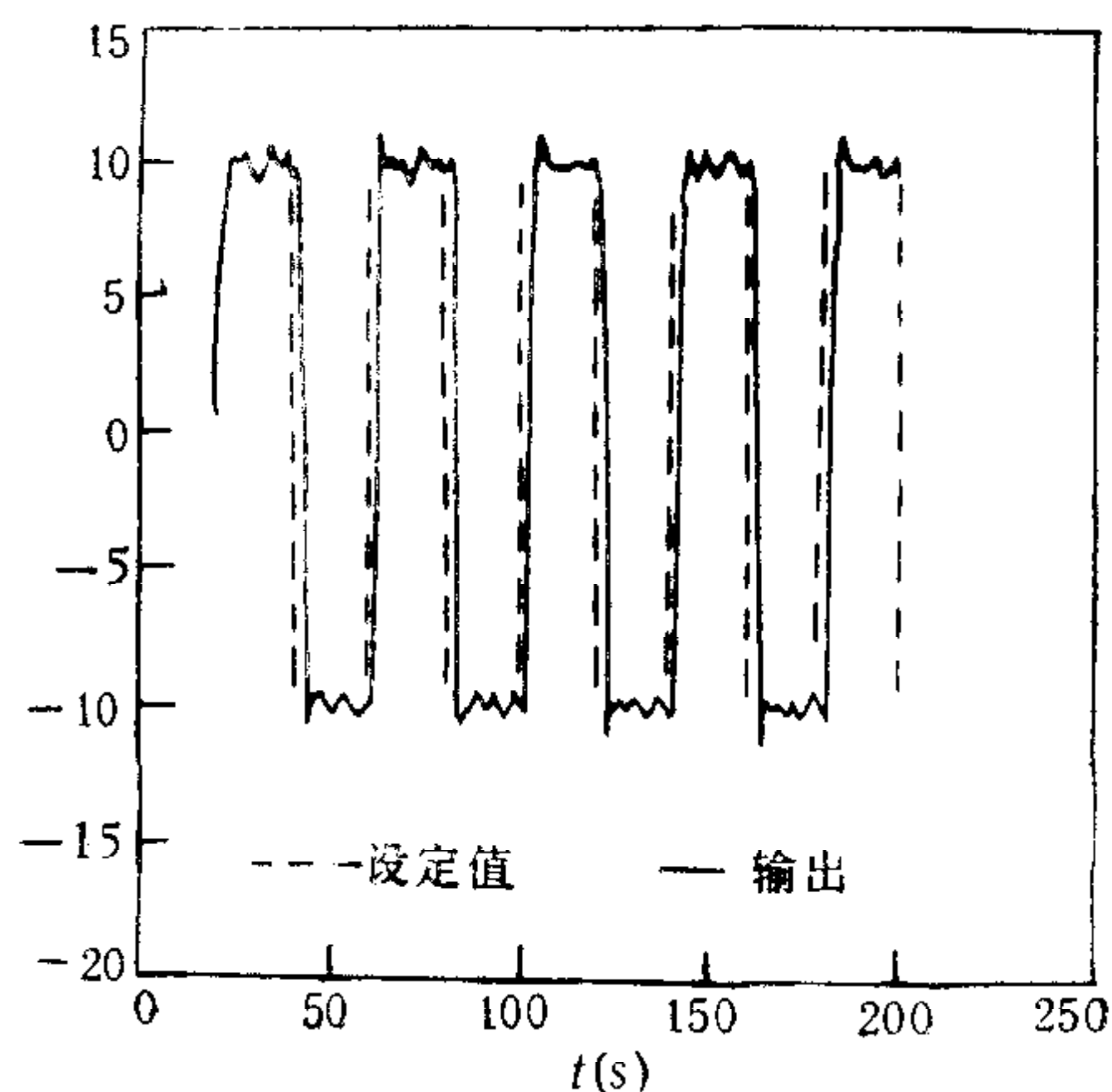


图 1 模型阶次准确时 WLPC 算法的跟踪情况

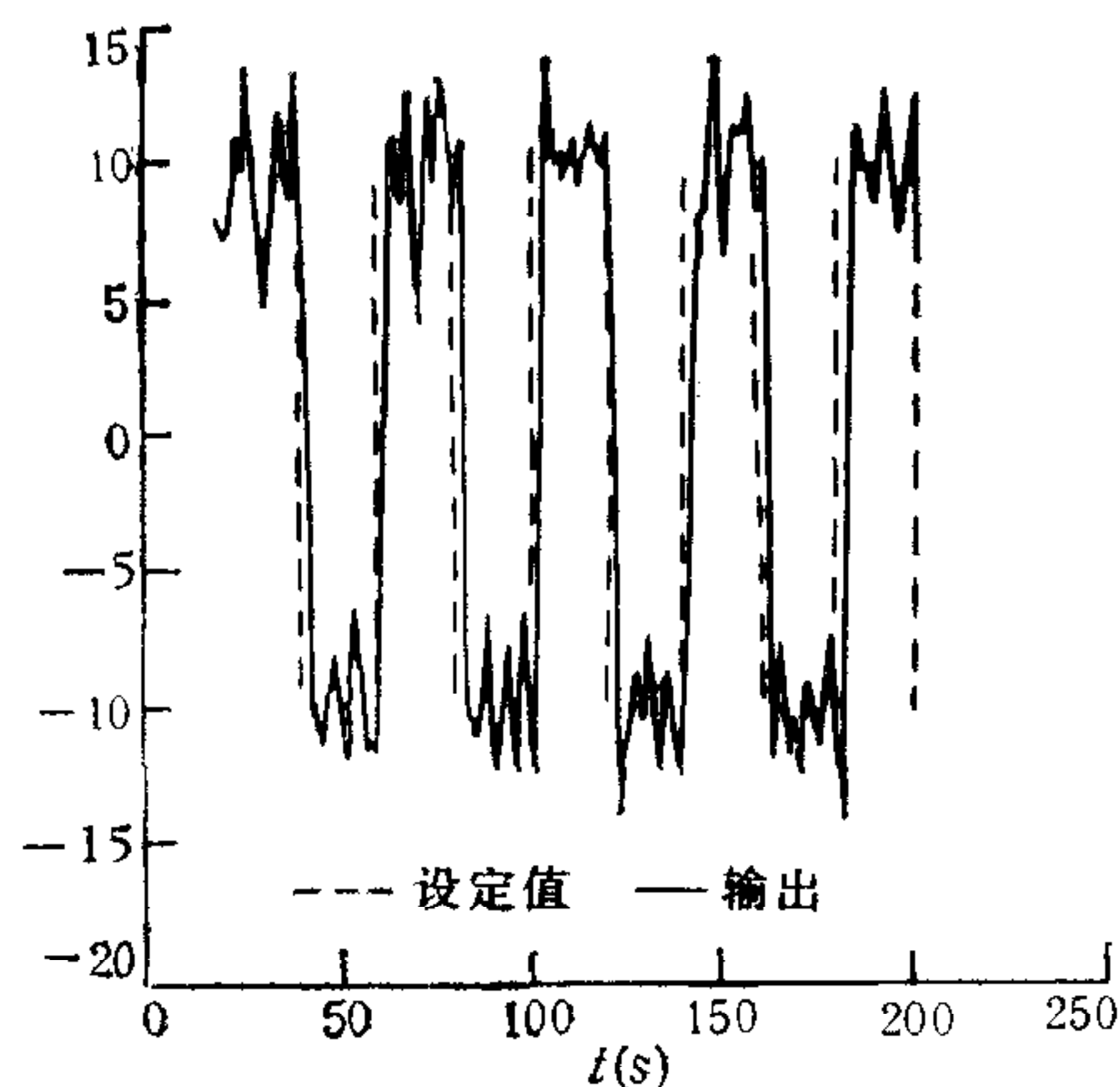


图 2 降阶建模时 WLPC 算法的跟踪情况

本文给出的递推自适应 WLPC 算法具有两个优点: 一是将每个采样时刻解极点配置方程问题简化为一步递推的算法, 大大减少了在线计算量; 二是使自适应 WLPC 算法的闭环稳定性容易被证明.

参 考 文 献

- [1] 徐立鸿、冯纯伯, 加权多步预测控制, 自动化学报, 17(1991), (6), 658—667.
 [2] Zhang, C. and Evans, R. J., A Stable Iterative Adaptive Control, *IEEE Trans. on A.C.*, AC-35 (1990), (1), 88—92.

RECURSIVE ADAPTIVE WEIGHTED LONG-RANGE PREDICTIVE CONTROL

XU LIHONG FENG CHUNBO

(Research Institute of Automation Southeast University, Nanjing 210018)

ABSTRACT

A recursive adaptive weighted long-range predictive control (RAWLPC) algorithm is given in this paper. This algorithm is one-step recursive that replaces the requirement of solving the equations of the pole placement so that the on-line computation is greatly reduced and it appears more practicable. The closed-loop stability of such algorithm is also proved.

Key words: Predictive control; adaptive control; pole-placement; closed-loop stability.