

Структура его такова, что обеспечивает замену файлов рабочих баз и ехе-файлов пакета прикладных программ ввода и обработки данных без перекомпиляции главной программы. Это позволяет пополнять базы данных с помощью файлов, переданных по сети Internet.

Методическое обеспечение системы представлено следующими документами:

— “Положение о порядке проверки технического состояния и работоспособности морских аварийных радиобуев, работающих на частоте 406,025 МГц (АРБ-406) Международной спутниковой системы КОСПАС-САРСАТ”;

— “Автоматизированная система управления процессами обработки данных от АРБ-406. Руководство оператора”.

В настоящее время идет подготовка к внедрению первой очереди разработанной системы. В ходе предполагаемых работ в крупных портах Украины будут

созданы локальные центры по обслуживанию и сопровождению АРБ, построенные на основе разработанной системы в виде “Автоматизированного рабочего места оператора по обслуживанию АРБ-406”, которое уже сертифицировано Морским Регистром судоходства.

Литература: 1. Краснодубец Л.А., Новикова Ю.Л. Информационное обеспечение автоматизированной системы контроля состояния морских аварийных радиобуев “КОСПАС” // Сб. науч. тр. / Севастоп. гос. техн. ун-т. 1996. Вып.1. С. 121-124.

Поступила в редколлегию 22.07.98

Рецензент: д-р техн. наук Гайский В.А.

Краснодубец Леонид Андреевич, канд. техн. наук, доцент департамента технической кибернетики Севастопольского государственного технического университета. Адрес: 335000, Украина, Севастополь, ул. Ленина, 40, кв. 16, тел. 23-50-14, 52-09-42 (д).

УДК 519.6

УЛУЧШЕННЫЕ АЛГОРИТМЫ ДЛЯ ОЦЕНКИ МЕТОДОМ НАИМЕНЬШИХ КВАДРАТОВ

ГРИЦЮК В. И.

Представлены алгоритмы для оценки переменного во времени параметрического вектора, которые в определенных случаях включают коррекцию полученных значений оценки. Необходимые поправки вводятся таким образом, чтобы сохранялись первоначальные свойства сходимости алгоритма оценки. Вычислительное воплощение алгоритмов коррекции основывается на численно устойчивых алгоритмах факторизации и ортогонализации.

Исследуем проблему включения априорных данных процесса относительно области пребывания переменного во времени вектора параметров или некоторых его элементов в алгоритм оценки методом наименьших квадратов (МНК). Улучшенные подобным образом алгоритмы оценок применяются в робастном адаптивном управлении [1,2].

Априорное знание о процессе, что переменный во времени параметрический вектор θ_k при любых k находится в допустимой области Ω , может быть доступным и для адаптивного регулятора, если оно учитывается во время оценки параметров.

Под процессом оценки параметров подразумевается собственная оценка переменных во времени параметров с помощью подходящего для этого алгоритма [3] плюс необходимая в определенных случаях коррекция полученных значений оценки. Для сохранения глобальной сходимости первоначального алгоритма оценки методом НК можно свести определение поправки к решению задачи минимизации с учетом дополнительных условий.

В основе решения лежит следующая взаимосвязь, известная из теории выпуклых множеств. Между $\mathcal{G}_0 \notin \Gamma$ ($\Gamma \subset \mathbb{R}^m$ - выпуклое замкнутое множество в m -мерном евклидовом пространстве \mathbb{R}^m ; $\mathcal{G}_1 \in \Gamma$ —

точка с минимальным расстоянием от \mathcal{G}_0) и каждым $\mathcal{G} \in \Gamma$ существует соотношение

$$(\mathcal{G} - \mathcal{G}_1)^T (\mathcal{G} - \mathcal{G}_1) < (\mathcal{G} - \mathcal{G}_0)^T (\mathcal{G} - \mathcal{G}_0). \quad (1)$$

Связь между квадратом использованной в (1) евклидовой и использованной в соотношении

$$(\theta_k - \hat{\theta}_k^\Omega)^T P_k^{-1} (\theta_k - \hat{\theta}_k^\Omega) \leq (\theta_k - \hat{\theta}_k)^\Gamma P_k^{-1} (\theta_k - \hat{\theta}_k)^\Gamma, \quad (2)$$

являющемся достаточным условием сходимости, эллиптической векторной нормой ($\hat{\theta}_k^\Omega \in \Omega$) осуществляется через линейное отображение \mathbb{R}^m на себя. Предполагается выпуклость Ω :

$$\mathcal{G} = P_k^{-1/2} \theta, \quad P_k^{1/2} P_k^{T/2} = P_k = P_k^T \succ 0, \quad (3)$$

причем $P_k^{1/2}$ представляет не обязательно симметричный корень из $P_k \in \mathbb{R}^{m,m}$. Теперь можно определить граничную точку $\hat{\mathcal{G}}_k^\Gamma$ с минимальным расстоянием от $\hat{\mathcal{G}}_k$ и с помощью обратного преобразования получить

искомое $\hat{\theta}_k^\Omega$ со свойством (2). Данная идея в этой связи впервые была рассмотрена в [1]. Она используется ниже, когда Ω описывает полиэдральную область

$$\Omega = \{ \theta \in \mathbb{R}^m : a_j^T \theta \geq b_j, j = 1, \dots, n \}, \quad (4)$$

P_k имеется в UDU^T разложении и для алгоритмов коррекции в целях увеличения точности применяются развиваемые устойчивые алгоритмы факторизации и ортогонализации.

Применение обратного к (3) отображения $\theta = P_k^{1/2} \mathcal{G}$ на (4) дает

$$\Gamma = \{ \mathcal{G} \in \mathbb{R}^m : a_j^T P_k^{1/2} \mathcal{G} \geq b_j, j = 1, \dots, n \}. \quad (5)$$

Экстремальная точка $\hat{\mathcal{G}}_k^\Gamma$ минимизирует расстояние $\| \mathcal{G}^\Gamma - \hat{\mathcal{G}}_k^\Gamma \|$, причем действующие в точке $\hat{\mathcal{G}}_k^\Gamma$

ограничения сами неизвестны. Решение этой проблемы состоит в следующем: исходя из выбранной подходящим образом граничной точки \mathfrak{G}_0^Γ и множества индексов $\hat{I}_0 = I(\mathfrak{G}_0^\Gamma)$ в протекающем на границе Γ процессе поиска

$$\mathfrak{G}_i^\Gamma = \mathfrak{G}_{i-1}^\Gamma + \alpha_i \rho_i^*, \quad (6)$$

улучшать поэтапно множество индексов \hat{I}_0 таким образом, чтобы оно после конечного числа шагов перешло в искомое множество индексов, действующих в экстремальной точке $\hat{\mathfrak{G}}_k^\Gamma$ ограничений, чтобы вычислить само $\hat{\mathfrak{G}}_k^\Gamma$. Этот образ действий называется методом активных ограничений (active set method). Изменение множества индексов \hat{I}_{i-1} ограничивается вычеркиванием или добавлением одного индекса. Оно получается во время расчета α_i или может быть выведено из чисел λ_j , определяемых из условия

$$g(\mathfrak{G}_i^\Gamma) = \frac{\partial f(\mathfrak{G})}{\partial \mathfrak{G}} \Big|_{\mathfrak{G}=\mathfrak{G}_i^\Gamma} = \sum_{j \in \hat{I}_{i-1}} P_k^{T/2} a_j \lambda_j. \quad (7)$$

Исследуем вектор направления ρ_i^* и собранные в векторе $\lambda_i \in R^r$ числа λ_j при минимизации функции, эквивалентной в отношении минимума $f(\mathfrak{G}) = \frac{1}{2} \|\mathfrak{G} - \hat{\mathfrak{G}}_k\|^2$ ($\mathfrak{G} = P_k^{-1/2} \theta$, $\theta \in \Omega$) в методе, где ρ_i^* принадлежит ядру H_i^T ($H_i^T = A_i^T P_k^{1/2}$), столбцы матрицы A_i линейно независимы. Рангом r ($1 \leq r \leq m$) матрицы A_i одновременно дается число активных ограничений.

Для увеличения точности предлагается метод ортогонального разложения, основанный на быстрых преобразованиях Гивенса без квадратных корней. Здесь в случае преобразования матрицы H_i используем соотношение

$$G_i D_k^{1/2} U_k^T A_i = \underline{R}_1 = \begin{pmatrix} D_i^{1/2} R_1 \\ \underline{0} \end{pmatrix}. \quad (8)$$

Тогда

$$H_i = G_i^T \begin{pmatrix} D_i^{1/2} R_1 \\ \underline{0} \end{pmatrix} = (Q_1 \mid Q_2) \begin{pmatrix} D_i^{1/2} R_1 \\ \underline{0} \end{pmatrix}; \quad (9)$$

$$Q_1 \in R^{m,r}, Q_2 \in R^{m,m-r}, \underline{R}_1 \in R^{r,r}.$$

Числа λ_j при известном \mathfrak{G}_i^* можно определить из условия

$$\underline{D}_1^{1/2} \underline{R}_1 \lambda_i = Q_1^T g(\mathfrak{G}_i^*). \quad (10)$$

В методе, в котором исследуется ортогональная проекция $\hat{\mathfrak{G}}_k$ на ядро H^T , симметричная положител

тельно определенная матрица разлагается с помощью модифицированного метода Гивенса без квадратных корней. В этом случае для преобразования произвольной матрицы C_1 в матрицу $\tilde{C}_1 = GC_1 = D_1^{1/2} C_2$ для элементов матрицы с $b_{j,i} \neq 0$ используем уравнение

$l_{M-j}^2 = l_{M-j-1}^2 + d_j b_{j,M}^2$, элементы α_i и $\tilde{\alpha}_i$ матрицы C_2 для j строки вычисляются по формулам

$$\alpha_i = (b_{j,i} l_{M-j-1}^2 + d_j b_{j,M} b_{j,i}) / l_{M-j}^2; \quad (11)$$

$$\tilde{\alpha}_i = b_{j,i} - b_{j,M} b_{N,i}, \quad (12)$$

где $l_1^2 = b_{N,M}^2 d_N + b_{N-1,M}^2 d_{N-1}$ (13)

для $N-1$ строки вычисляется через элементы $C_1 = D^{1/2} B$. Для $2 \times M$ матрицы

$$\tilde{\alpha}_i = b_{1,i} b_{2,M} - b_{1,M} b_{2,i}. \quad (14)$$

После вычисления N строк для последнего столбца преобразованная диагональная матрица представляется как

$$D_1 = \begin{bmatrix} l_{m-2}^2 d_1 / l_{m-1}^2 & \dots & \dots & \dots & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & d_j l_{m-j-1}^2 / l_{m-j}^2 & \dots & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & \dots & \dots & \dots & d_m d_{m-1} / l_1^2 & 0 \\ 0 & \dots & \dots & \dots & 0 & l_{m-1}^2 \end{bmatrix}. \quad (15)$$

Точка минимума θ_i^* определяется при известном λ_i :

$$\theta_i^* = \hat{\theta}_k + U_k D_k U_k^T A_i \lambda_i. \quad (16)$$

Для вычисления λ_i используем соотношение

$$G_i^T [D_k^{1/2} U_k^T A_i] = \begin{pmatrix} \underline{0} \\ \tilde{D}_i^{1/2} \tilde{R}_i^T \end{pmatrix}, \quad \tilde{D}_i, \tilde{R}_i \in R^{r,r}. \quad (17)$$

$$\lambda_i = \tilde{R}_i^{-T} \tilde{D}_i^{-1} \tilde{R}_i^{-1} (b_i - A_i^T \hat{\theta}_k).$$

Полученные алгоритмы имеют оптимальное время счета, повышенную точность и устойчивость.

Литература: 1. Middleton R. H., Goodwin G. C., Hill D. J., Mayne D. Q. Design issues in adaptive control // IEEE Transactions on Automatic Control. 1988. V.33, N.1. P. 50-58. 2. Goodwin G. C., Hill D. J., Palaniswami M. A perspective on convergence of adaptive control algorithms. // Automatica. 1984. V. 20, N. 5. P. 519 - 532. 3. Грицюк В. И. Рекуррентная факторизованная идентификация динамических объектов // Прогр. и аннот. докл. Международной школы. Проектирование автоматизированных систем контроля и управления сложными объектами. 1992. 10 с.

Поступила в редколлегию 11.03.98

Рецензент: д-р техн. наук, проф. Тильчин О.Т.

Грицюк Вера Ильинична, канд. техн. наук, докторант ХТУРЭ. Научные интересы: стохастические системы управления. Хобби: музыка, литература. Адрес: 310726, Украина, Харьков, пр. Ленина, 14, тел. 40-93-06.