

## ОДИН ПОДХОД К РЕШЕНИЮ ЗАДАЧИ ОПТИМИЗАЦИИ КОНЕЧНОГО СОСТОЯНИЯ ЛИНЕЙНЫХ ДИСКРЕТНЫХ УПРАВЛЯЕМЫХ СИСТЕМ

В.М.Яковлев

Рассмотрим следующую задачу. Дана система разностных уравнений

$$x_i(t+1) = \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j(t) + \sum_{k=1}^m b_{ik} u_k(t); \quad /1/$$

$$x_i(0) = x_i^0; \quad i = 1, 2, \dots, n; \quad t = 0, 1, \dots, T-1, \quad /2/$$

где  $u_k(t)$  - управляющие, а  $x_i(t)$  - фазовые переменные. Пусть множество допустимых значений вектора  $u(t)$  есть выпуклый многогранник  $U \subset E_m$ .

Требуется найти такие значения  $u^*(t) \in U$ , при которых траектория  $x^*(t)$  системы /1/ при начальных условиях /2/ обладает тем свойством, что

$$F(x^*(T)) = \min_{u \in U} F(x(T)), \quad /3/$$

где  $F(x)$  - выпуклая гладкая функция.

Поскольку система /1/ линейна, а множество  $U$  выпукло, то все достижимые множества  $S_j(x)$  выпуклы. Как показано в [1 - 4], в этом случае необходимые условия оптимальности имеют форму принципа максимума.

Следуя [4], имеем для рассматриваемой задачи

$$H(x(t), u(t), p(t+1)) = \sum_{i=1}^n p_i(t+1) \left[ \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j(t) + \sum_{k=1}^m b_{ik} u_k(t) \right]. \quad /4/$$

$$p_i(t) = \sum_{j=1}^n a_{ij} p_j(t+1); \quad /5/$$

$$p_i(T) = - \frac{\partial F}{\partial x_i}(x(T)). \quad /6/$$

Для решения задачи /1/-/3/ обычно применяют алгоритмы, построенные по следующей схеме.

1. Выбираем произвольное  $u^1(t) \in U$ .
2. Из /1/, /2/ находим  $x^1(t)$ , соответствующее управлению  $u^1(t)$ .
3. Из /5/, /6/ находим  $p^1(t)$ , соответствующее  $u^1(t)$  и  $x^1(t)$ .
4. Находим  $\hat{u}^1(t)$  такое, что

$$H(x^1(t), \hat{u}^1(t), p^1(t)) = \max_{u \in U} H(x^1(t), u, p^1(t)).$$

5. Из /1/, /2/ находим  $\hat{x}^1(t)$ , соответствующее управлению  $\hat{u}^1(t)$ .

6. Находим  $\lambda^1$  такое, что

$$F(x^1(T) + \lambda^1(\hat{x}^1(T) - x^1(T))) = \min_{0 \leq \lambda \leq 1} F(x^1(t) + \lambda(\hat{x}^1(T) - x^1(T))).$$

7. Если  $u^2(t) = u^1(t) + \lambda^1 \hat{u}^1(t) - u^1(t)$  в выбранной метрике отличается от  $u^1(t)$  больше, чем это обусловлено требуемой точностью, то  $u^2(t)$  есть новое приближение, и переходим к п.2. В противном случае задача считается решенной.

В приведенной схеме в п.4 решается задача линейного программирования. Как известно, решение задачи линейного программирования достаточно искать среди вершин многогранника допустимых значений переменных: в нашем случае - среди вершин многогранника  $U$ . Приведенный алгоритм хорошо работает, если оптимальная точка  $x^*(T)$  является вершиной достижимого множества  $S_f(x^0)$ . Однако, если  $x^*(T)$  является внутренней точкой какой-либо грани множества  $S_f(x^0)$ , то алгоритм работает плохо. Получающийся при этом итерационный процесс имеет столь медленную сходимость, что найти решение задачи по данному алгоритму практически невозможно.

Природа указанного явления заключается в следующем. Если  $x^*(T)$  является внутренней точкой какой-либо грани множества  $S_f(x^0)$ , то оптимальное управление  $u^*(t)$  не будет представлять собой последовательность вершин многогранника  $U$ , а хотя бы для одного  $t$  точка  $u^*(t)$  будет лежать внутри некоторой грани множества  $U$ . При этом задача линейного программирования, заключающаяся в отыскании

$$\max_{u \in U} H(x^*(t), u, p^*(t-1)),$$

будет иметь своим решением любую точку той грани, в которой лежит  $u^*(t)$ . В подобной ситуации принцип максимума перестает быть достаточным условием оптимальности.

Если управление  $u(t)$  не слишком сильно отличается от  $u^*(t)$ , то в указанные (назовем их особыми) моменты времени решением задачи п.4 алгоритма будет какая-либо вершина  $\hat{u}(t)$ , принадлежащая той же грани, что и  $u^*(t)$ . Изменение  $u(t)$  в направлении  $\hat{u}(t)$  приведет к тому, что при следующей итерации решением задачи п.4 алгоритма будет уже другая вершина из той же грани. Смена вершины будет происходить при каждой итерации. Если величину шага изменения  $u(t)$  в направлении вершины  $u^*(t)$  считать величиной первого порядка малости, то величина шага изменения  $u(t)$  в направлении  $u^*(t)$  при этом оказывается величиной более высокого порядка малости. Этот факт и является причиной плохой сходимости итерационного процесса.

Оказывается, что положение можно исправить, если произвести следующее формальное преобразование исходной задачи.

Введем еще одну переменную  $x_0(t)$  и добавим к системе /1/ еще

одно уравнение

$$x_0(t+1) = x_0(t) + F(Ax(t) + Bu(t)) - F(x(t)), \quad /7/$$

$$x(0) = F(x(0)); \quad t = 0, 1, 2, \dots, T-1. \quad /8/$$

Здесь  $A = \|a_{ij}\|$ ,  $B = \|b_{ik}\|$ .

Вместо минимизации  $F(x(T))$  будем теперь минимизировать величину

$$J = x_0(T). \quad /9/$$

Имеем в данном случае

$$\begin{aligned} \hat{H}(x(t), u(t), \hat{p}(t+1)) = & \sum_{i=1}^n \hat{p}_i(t+1) \left[ \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j(t) + \sum_{k=1}^m b_{ik} u_k(t) \right] + \\ & + \hat{p}_0(t+1) [x_0(t) + F(Ax(t) + Bu(t)) - F(x(t))]. \end{aligned} \quad /10/$$

Сопряженная система в рассматриваемом случае имеет вид

$$\hat{p}_0(t) = \hat{p}_0(t+1); \quad /11a/$$

$$\begin{aligned} \hat{p}_i(t) = & \sum_{j=1}^n a_{ij} [\hat{p}_j(t+1) + \hat{p}_0(t+1) \cdot \frac{\partial F}{\partial x_j}(Ax(t) + Bu(t))] - \\ & - \hat{p}_0(t+1) \frac{\partial F}{\partial x_i}(x(t)). \end{aligned} \quad /11/$$

При этом

$$\hat{p}_0(T) = -1; \quad /12a/$$

$$\hat{p}_i(T) = 0; \quad i = 1, 2, \dots, n. \quad /12/$$

Используя /11a/ и /12a/, имеем

$$\begin{aligned} \hat{H}(x(t), u(t), \hat{p}(t+1)) = & \sum_{i=1}^n \hat{p}_i(t+1) \left[ \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j(t) + \sum_{k=1}^m b_{ik} u_k(t) \right] - \\ & - F(Ax(t) + Bu(t)) + F(x(t) + x_0(t)); \end{aligned} \quad /10/$$

$$\hat{p}_i(t) = \sum_{j=1}^n a_{ij} [\hat{p}_j(t+1) - \frac{\partial F}{\partial x_j}(Ax(t) + Bu(t))] + \frac{\partial F}{\partial x_i}(x(t)). \quad /11/$$

**Т е о р е м а 1.** Пусть  $u^*(t)$  - оптимальное управление,  $x^*(t)$  и  $\hat{p}^*(t)$  - соответствующее этому управлению решения систем /1/, /2/ и /11/, /12/ соответственно. Тогда функция  $\hat{H}(x^*(t), u, \hat{p}^*(t+1))$  переменного  $u$  при  $u = u^*(t)$  достигает максимального значения.

**Д о к а з а т е л ь с т в о.** Пусть  $u(t)$  - некоторое допустимое управление,  $x(t)$ ,  $p(t)$ ,  $\hat{p}(t)$  - соответствующие решения систем /1/, /2/, /5/, /6/ и /11/, /12/. Представим  $\hat{p}(t)$  в виде

$$\begin{aligned} \hat{p}_i(t) &= p_i(t) + \varphi_i(t), \\ i &= 1, 2, \dots, n, \\ t &= 1, 2, \dots, T. \end{aligned} \quad /13/$$

Так как  $p_i(T)$  удовлетворяют условиям /6/,  $\hat{p}_i(T)$  - условиям /12/,

то

$$\varphi_i(T) = \frac{\partial F}{\partial x_i}(x(T)), \quad i = 1, 2, \dots, n. \quad /14/$$

Подставляя /13/ в /11/, получаем

$$\rho_i(t) + \varphi_i(t) = \sum_{j=1}^n a_{ji} \rho_j(t+1) + \sum_{j=1}^n a_{ji} \left[ \varphi_j(t+1) - \frac{\partial F}{\partial x_j}(Ax(t) + Bu(t)) \right] + \frac{\partial F}{\partial x_i}(x(t)).$$

Отсюда

$$\varphi_i(t) = \sum_{j=1}^n a_{ji} \left[ \varphi_j(t+1) - \frac{\partial F}{\partial x_j}(Ax(t) + Bu(t)) \right] + \frac{\partial F}{\partial x_i}(x(t)), \quad /15/$$

$$i = 1, 2, \dots, n.$$

При  $t = T-1$  имеем

$$\varphi_i(T-1) = \sum_{j=1}^n a_{ji} \left[ \varphi_j(T) - \frac{\partial F}{\partial x_j}(x(T)) \right] + \frac{\partial F}{\partial x_i}(x(T-1)),$$

откуда в силу /14/ получаем

$$\varphi_i(T-1) = \frac{\partial F}{\partial x_i}(x(T-1)).$$

Далее легко получить по индукции, что

$$\varphi_i(t) = \frac{\partial F}{\partial x_i}(x(t)), \quad t = 1, 2, \dots, T, \quad /16/$$

$$i = 1, 2, \dots, n,$$

на любой траектории системы /1/.

Вычислим теперь разность.

$$\begin{aligned} \Delta \hat{H}(t) &= \hat{H}(x^*(t), u^*(t), \hat{\rho}^*(t+1)) - \hat{H}(x^*(t), u, \hat{\rho}^*(t+1)) = \\ &= \sum_{i=1}^n [\rho_i^*(t+1) + \varphi_i^*(t+1)] \cdot \left[ \sum_{j=1}^n a_{ji} x_j^*(t) + \sum_{k=1}^m b_{ik} u_k^*(t) \right] - \\ &- F(Ax^*(t) + Bu^*(t)) - \sum_{i=1}^n [\rho_i^*(t+1) + \varphi_i^*(t+1)] \cdot \left[ \sum_{j=1}^n a_{ji} x_j^*(t) + \right. \\ &+ \left. \sum_{k=1}^m b_{ik} u_k \right] + F(Ax^*(t) + Bu) = \\ &= \sum_{i=1}^n \rho_i^*(t+1) \sum_{k=1}^m b_{ik} [u_k^*(t) - u_k] + \sum_{i=1}^n \varphi_i^*(t+1) \sum_{k=1}^m b_{ik} [u_k^*(t) - \\ &- u_k] - F(Ax^*(t) + Bu^*(t)) + F(Ax^*(t) + Bu) = \\ &= \Delta H(t) - \Delta I(t), \end{aligned}$$

где

$$\Delta H(t) = H(x^*(t), u^*(t), \rho^*(t+1)) - H(x^*(t), u, \rho^*(t+1)),$$

$$\Delta I(t) = \sum_{i=1}^n \frac{\partial F}{\partial x_i} (Ax^*(t) + Bu^*(t)) \sum_{k=1}^m b_{ik} [u_k^*(t) - u_k] - \\ - F(Ax^*(t) + Bu^*(t)) + F(Ax^*(t) + Bu).$$

Величина  $\Delta H(t) \geq 0$ , так как для исходной задачи принцип максимума имеет место. Далее, поскольку  $F(x)$  - выпуклая функция, то для любых  $x$  и  $x^*$  имеет место

$$F(x) \geq F(x^*) + \sum_{i=1}^n \frac{\partial F}{\partial x_i} (x^*) \cdot [x_i - x_i^*],$$

отсюда

$$\sum_{i=1}^n \frac{\partial F}{\partial x_i} (x^*) [x_i^* - x_i] - F(x^*) + F(x) \geq 0,$$

т.е.  $\Delta I(t) \geq 0$ .

Таким образом,  $\Delta \hat{H}(t) \geq 0$  для любых допустимых  $u$ , т.е. функция  $\hat{H}(x^*(t), u, p^*(t+1))$  в точке  $u = u^*(t)$  достигает максимума, что и требовалось доказать.

Доказанная теорема позволяет использовать для решения преобразованной задачи те же алгоритмы последовательного улучшения управления, что и для исходной. При этом оказывается, что получающиеся итерационные процессы сходятся значительно быстрее.

Рассмотрим функцию

$$\hat{H}(x(t), x(t+1), u(t), p(t+1)) = \sum_{i=1}^n [p_i(t+1) \frac{\partial F}{\partial x_i} (x(t+1))] \times \\ \times \sum_{k=1}^m b_{ik} u_k(t) - F(Ax(t) + Bu(t)),$$

где  $x(t)$  и  $p(t)$  есть решения систем /1/ и /5/, соответствующие управлению  $u(t)$ . Используя теорему 1, легко показать, что справедлива

**Т е р е м а 2.** Пусть  $u^*(t)$  - оптимальное управление в задаче /1/, /2/, /3/;  $x^*(t)$ ,  $p^*(t)$  - соответствующие этому управлению решения систем /1/, /2/ и /5/, /6/. Тогда функция  $\hat{H}(x^*(t), x^*(t+1), u, p^*(t+1))$  переменного  $u$  при  $u = u^*(t)$  достигает максимального значения.

Поступила в ред.-изд.отдел.

20 апреля 1976 г.

#### Л и т е р а т у р а

1. Пропой А.И. Об одной задаче оптимального дискретного управления. ДАН, т.159, № 6, 1964.
2. Пропой А.И. О принципе максимума для дискретных систем управления. Автоматика и телемеханика, № 7, 1965.
3. Пропой А.И. Условие оптимальности для дискретных процессов. Приложение 3 в кн.: Фан Лянь-цзюнь, Ван Чу-сен, Дискретный принцип максимума. "Мир", М., 1967.

4. Пропой А.И. Элементы теории оптимальных дискретных процессов. "Наука", М., 1973.