

*В.А. СРОЧКО, С.Н. УШАКОВА*

## МЕТОД БИЛИНЕАРИЗАЦИИ ДЛЯ РЕШЕНИЯ ЗАДАЧ ОПТИМИЗАЦИИ ПРОГРАММНЫХ УПРАВЛЕНИЙ

### 1. Введение. Постановка задачи

Проблема построения, анализа и реализации вычислительных методов оптимального управления исследовалась в работах многих авторов (напр., [1]–[10]). Вариационная специфика задач оптимального управления породила большое разнообразие идей, подходов и методов численного решения. Выделим обширный класс методов, которые конструируются по следующей стандартной схеме:

- 1) построение вспомогательной задачи поиска направления спуска (вспомогательного управления);
- 2) процедура варьирования исходного управления на основе вспомогательного с использованием некоторых параметров;
- 3) поиск параметров варьирования с целью уменьшения функционала качества.

В рамках задач оптимального управления реализация этой схемы на этапах 1, 2 допускает немало вариантов (слабая, игольчатая, фазовая аппроксимации функционалов вместе с соответствующим варьированием). Как правило, вспомогательная задача для большинства методов не содержит параметров варьирования, т. е. этапы 1, 2 независимы.

Тем не менее, представляют интерес методы, в которых этапы 1, 2 объединяются, т. е. во вспомогательную задачу включается процедура варьирования вместе с параметрами. Это связано с тем обстоятельством, что вспомогательная задача решается в некоторой допустимой окрестности номинального управления, которая конструируется в параметрической форме. Целесообразность локального решения вполне понятна — любые аппроксимации, вообще говоря, хорошо моделируют исходный функционал лишь в некоторой окрестности изучаемого процесса. При этом третий этап указанной схемы предполагает поиск приемлемой окрестности за счет варьирования параметров.

Следует отметить, что в задачах математического программирования подобные процедуры решения называют методами доверительной области [11]. В задачах оптимального управления известный метод последовательной линеаризации из [2] построен в рамках именно такой структуры.

В данной работе изучается обыкновенная задача оптимального управления без фазовых и терминальных ограничений. Динамическая система линейно зависит от управления, которое ограничено с помощью выпуклого компактного множества. В качестве аппроксимации функционала используется фазовая вариация с модифицированной сопряженной системой. Формирование семейства допустимых окрестностей производится на основе выпуклой комбинации управлений. В результате вспомогательная задача относительно пары “управление, состояние” носит

---

Работа выполнена при финансовой поддержке Российского фонда фундаментальных исследований (проект № 05-01-00187) и программы “Университеты России” (проект № ур.03.01.064).

билинейный характер и содержит параметр выпуклой комбинации, характеризующий окрестность базового управления. Решение вспомогательной задачи предлагается проводить с помощью метода приращений [9], который является наиболее эффективным для билинейных задач. Доказывается свойство локального улучшения для управлений, не удовлетворяющих принципу максимума. В целом, предлагаемый метод билинеаризации с параметром открывает дополнительные возможности для численного решения задач оптимального управления.

Определим основную задачу оптимального управления (*задача А*) следующими соотношениями:

$$\begin{aligned} \Phi(u) = \varphi(x(t_1)) &\rightarrow \min, \\ \dot{x} = f(x, u, t), \quad x(t_0) = x^0, \quad u(t) \in U, \quad t \in T = [t_0, t_1]. \end{aligned}$$

Здесь  $t$  — время (независимая переменная),  $u(t) \in R^r$  — вектор-функция управляющих переменных (управление),  $x(t) \in R^n$  — вектор-функция фазовых переменных (состояние).

Внесем необходимые предположения:

- 1) целевая функция  $\varphi(x)$  непрерывно дифференцируема на  $R^n$ ;
- 2) вектор-функция  $f(x, u, t)$  правых частей фазовой системы непрерывно дифференцируема по  $x \in R^n$ , линейно зависит от  $u \in R^r$  и кусочно-непрерывна по  $t \in T$ ;
- 3) множество  $U \subset R^r$  выпукло и компактно, начальное состояние  $x^0$  и промежуток управления  $T$  заданы.

Класс допустимых управлений  $V$  в задаче  $A$  введем как множество кусочно-непрерывных вектор-функций  $u(t)$ , удовлетворяющих поточечному ограничению  $u(t) \in U$ ,  $t \in T$ . Предположим, что каждое допустимое управление  $u(t)$ ,  $t \in T$ , в силу фазовой системы порождает единственную кусочно-дифференцируемую траекторию  $x(t) = x(t, u)$ , которая определена на  $T$ .

Отметим типовые конструкции для задачи  $A$ :

$H(\psi, x, u, t) = \langle \psi, f(x, u, t) \rangle$  — функция Понтрягина,

$\dot{\psi} = -H_x(\psi, x, u, t)$ ,  $\psi(t_1) = -\varphi_x(x(t_1))$  — сопряженная система.

Пусть  $u(t)$ ,  $t \in T$ , — допустимое управление с фазовой траекторией  $x(t)$  и решением  $\psi(t)$  сопряженной системы. Как известно, принцип максимума в задаче  $A$  представляется соотношением

$$u(t) = \arg \max_{v \in U} \langle H_u(\psi(t), x(t), t), v \rangle, \quad t \in T,$$

и получается на основе игольчатой аппроксимации функционала  $\Phi$  на паре  $u, w \in V$

$$\begin{aligned} \Phi(w) - \Phi(u) &= \delta_0 \Phi(u, w) + o(\rho), \\ \delta_0 \Phi(u, w) &= - \int_T \langle H_u(\psi(t), x(t), t), w(t) - u(t) \rangle dt, \\ \rho &= \text{mes}\{t \in T : w(t) \neq u(t)\}. \end{aligned} \tag{1}$$

Более высокий уровень аппроксимации целевого функционала определяется с помощью фазовой вариации следующим представлением ([9], с. 80):

$$\begin{aligned} \Phi(w) - \Phi(u) &= \delta \Phi(u, w) + \eta(\|\Delta x\|), \\ \delta \Phi(u, w) &= - \int_T \langle H_u(\psi(t, u, w), x(t), t), w(t) - u(t) \rangle dt, \\ \eta(\|\Delta x\|) &= o_\varphi(\|\Delta x(t_1)\|) - \int_T o_H(\|\Delta x(t)\|) dt, \end{aligned} \tag{2}$$

где  $\Delta x(t) = x(t, w) - x(t)$  — приращение фазовой траектории,  $o_\varphi$ ,  $o_H$  — остаточные члены соответствующих приращений.

Сопряженная вектор-функция  $\psi(t, u, w)$  в данном случае удовлетворяет модифицированной системе

$$\dot{\psi} = -H_x(\psi, x(t), w(t), t), \quad \psi(t_1) = -\varphi_x(x(t_1)),$$

в которой фазовая траектория  $x(t)$  и управление  $w(t)$  не согласованы. Такая структура сопряженной системы повышает качество аппроксимации функционала в сравнении со стандартным случаем (1). К примеру, в задачах  $A$ , линейных по состоянию  $x$ , аппроксимация (2) является точной ( $\eta(\|\Delta x\|) = 0$ ), что не имеет места для представления (1).

## 2. Метод решения

Проведем построение и обоснование итерационного метода на основе бивариации  $\delta\Phi(u, w)$ . Прежде всего, представим ее в терминальной форме, используя фазовую вариацию  $y(t)$ ,  $t \in T$ , вместе с соответствующей системой. В результате

$$\begin{aligned} \delta\Phi(u, w) &= \langle \varphi_x(x(t_1)), y(t_1) \rangle, \\ \dot{y} &= (f_x(x(t), w(t), t)y + f_u(x(t), t))(w(t) - u(t)), \quad y(t_0) = 0. \end{aligned}$$

Данное представление проверяется непосредственно на основе дифференцирования скалярного произведения  $\langle \psi(t, u, w), y(t) \rangle$ ,  $t \in T$ .

Понятно, что аппроксимация  $\Delta_w \Phi(u) \approx \delta\Phi(u, w)$  действует вполне удовлетворительно только на управлениях  $w$  из некоторой окрестности базового управления  $u$ . В этой связи рассмотрим бивариацию  $\delta\Phi(u, w)$  на семействе управлений  $w_\alpha(t, v) = u(t) + \alpha(v(t) - u(t))$  с фиксированным параметром  $\alpha \in (0, 1]$  и допустимыми управлениями  $v(t)$ . Для данного  $\alpha$  вектор-функции  $w_\alpha(t, v)$  с  $v \in V$  образуют некоторую допустимую окрестность исходного управления  $u(t)$ .

Фиксируя  $\alpha \in (0, 1]$ , сформулируем вспомогательную задачу на множестве управлений  $v \in V$  (задача  $B_\alpha$ )

$$\begin{aligned} F_\alpha(v) &= \langle \varphi_x(x(t_1)), y(t_1) \rangle \rightarrow \min, \quad v \in V, \\ \dot{y} &= (f_x(x(t), w_\alpha(t, v), t)y + f_u(x(t), t))(w_\alpha(t, v) - u(t)), \quad y(t_0) = 0. \end{aligned}$$

С учетом того, что матричная функция  $f_x(x, u, t)$  линейно зависит от  $u$ , полученная система является билинейной относительно совокупности  $\{y$  — фазовое состояние,  $v$  — управление $\}$ .

Численное решение билинейной задачи  $B_\alpha$  можно эффективно реализовать, например, с помощью метода приращений ([9], с. 22). Проведем описание метода в данной ситуации.

Введем функцию Понтрягина  $h$  и сопряженную  $p$ -систему для задачи  $B_\alpha$

$$\begin{aligned} h(p, y, v, t) &= \langle p, \dot{y} \rangle = \langle H_x(p, x(t), w_\alpha(t, v), t), y \rangle + \\ &+ \langle H_u(p, x(t), t), w_\alpha(t, v) - u(t) \rangle = \langle H_x(p, x(t), u(t), t), y \rangle + \\ &+ \alpha \langle H_{xu}(p, x(t), t)(v(t) - u(t)), y \rangle + \alpha \langle H_u(p, x(t), t), v(t) - u(t) \rangle, \\ \dot{p} &= -h_y(p, y, v, t) = -H_x(p, x(t), w_\alpha(t, v), t), \quad p(t_1) = -\varphi_x(x(t_1)). \end{aligned}$$

Отметим, что решение  $p_\alpha(t, v)$  этой системы совпадает с сопряженной вектор-функцией  $\psi(t, u, w_\alpha(t, v))$ .

Определим  $h$ -максимизирующее управление в задаче  $B_\alpha$

$$v^*(p, y, t) = \arg \max_{v \in U} \langle H_u(p, x(t), t) + H_{ux}(p, x(t), t)y, v \rangle.$$

Итерационная схема метода имеет следующий вид.

Пусть на  $k$ -й итерации получена допустимая пара  $(v^k(t), y^k(t))$ .

Сформируем управление  $w_\alpha^k(t, p) = u(t) + \alpha(v^*(p, y^k(t), t) - u(t))$  и найдем решение  $p^k(t)$  сопряженной системы

$$\dot{p} = -H_x(p, x(t), w_\alpha^k(t, p), t), \quad p(t_1) = -\varphi_x(x(t_1))$$

в совокупности с управлением  $\bar{v}^k(t) = v^*(p^k(t), y^k(t), t)$ ,  $t \in T$ .

Сформируем управление

$$w_\alpha^k(t, y) = u(t) + \alpha(v^*(p^k(t), y, t) - u(t))$$

и найдем решение  $y^{k+1}(t)$  системы в вариациях

$$\dot{y} = f_x(x(t), w_\alpha^k(t, y), t)y + \alpha f_u(x(t), t)(v^*(p^k(t), y, t) - u(t)), \quad y(t_0) = 0$$

вместе с управлением  $v^{k+1}(t) = v^*(p^k(t), y^{k+1}(t), t)$ ,  $t \in T$ .

В итоге получаем допустимую пару  $(v^{k+1}(t), y^{k+1}(t))$ , что и завершает итерацию.

Свойство монотонности и сходимости метода характеризуются соотношениями

$$F_\alpha(v^k) \geq F_\alpha(\bar{v}^k) \geq F_\alpha(v^{k+1}), \quad F_\alpha(v^k) - F_\alpha(v^{k+1}) \rightarrow 0, \quad k \rightarrow \infty,$$

причем каждое улучшение по функционалу  $F_\alpha(v)$  дается ценой решения лишь одной задачи Коши.

Определим условие остановки метода  $F_\alpha(\bar{v}^k) - F_\alpha(v^{k+1}) = 0$  и дополнительно предположим выполнение условия регулярности  $\bar{v}^k = v^{k+1}$ .

Зафиксируем результирующее управление в рамках решения задачи  $B_\alpha$ :  $v_\alpha(t) = v^{k+1}(t)$ ,  $t \in T$  (снимем зависимость от итерационного индекса  $k$  и подчеркнем зависимость полученного управления от параметра  $\alpha$ ).

Отметим, что в силу условия регулярности управление  $v_\alpha(t)$  удовлетворяет принципу максимума в задаче  $B_\alpha$ .

Построим очередное управление в рамках решения задачи  $A$

$$u_\alpha(t) = u(t) + \alpha(v_\alpha(t) - u(t)), \quad t \in T, \quad (3)$$

и определим выбор параметра  $\alpha \in (0, 1]$  условием улучшения  $\Phi(u_\alpha) \leq \Phi(u)$ . Простейшей тактикой такого выбора может быть способ половинного деления:

$$\text{если } \Phi(u_\alpha) > \Phi(u), \text{ то } \alpha := \frac{1}{2}\alpha.$$

Более глубокая схема пересчета  $\alpha$  реализуется, например, следующим образом [12].

Пусть  $F_\alpha(v_\alpha) < 0$ , т. е.  $v_\alpha \neq u$ . Введем отношение

$$\rho_\alpha = \frac{\Phi(u_\alpha) - \Phi(u)}{F_\alpha(v_\alpha)}$$

и назначим параметры

$$0 < \eta_1 < \eta_2 < 1, \quad 0 < \gamma_1 < 1 < \gamma_2.$$

Например, можно взять

$$\eta_1 = 0,25, \quad \eta_2 = 0,75; \quad \gamma_1 = 0,25, \quad \gamma_2 = 2.$$

Тактика пересчета  $\alpha$  имеет вид

- 1) если  $\rho_\alpha < \eta_1$ , то  $\alpha := \gamma_1 \alpha$ ;
- 2) если  $\eta_1 \leq \rho_\alpha < \eta_2$ , то  $\alpha := \alpha$ ;
- 3) если  $\rho_\alpha \geq \eta_2$ , то  $\alpha := \min\{1, \gamma_2 \alpha\}$ .

### 3. Обоснование свойства монотонности

Проведем обоснование метода в части гарантированного локального улучшения.

**Теорема.** Если управление  $u \in V$  не удовлетворяет принципу максимума в задаче  $A$ , то для достаточно малых  $\alpha \in (0, 1]$  имеет место строгое улучшение  $\Phi(u_\alpha) < \Phi(u)$ .

**Доказательство.** Введем невязку принципа максимума для управления  $u \in V$  в задаче  $A$

$$\begin{aligned}\delta(u) &= \int_T \langle H_u(\psi(t), x(t), t), \bar{u}(t) - u(t) \rangle dt, \\ \bar{u}(t) &= \arg \max_{v \in U} \langle H_u(\psi(t), x(t), t), v \rangle, \quad t \in T.\end{aligned}$$

Управление  $v_\alpha(t)$  удовлетворяет принципу максимума в задаче  $B_\alpha$ . Это значит, что

$$v_\alpha(t) = \arg \max_{v \in U} \langle H_u(p_\alpha(t), x(t), t) + H_{ux}(p_\alpha(t), x(t), t)y_\alpha(t), v \rangle, \quad (4)$$

где траектории  $y_\alpha(t)$ ,  $p_\alpha(t)$  определяются уравнениями

$$\dot{y} = f_x(x(t), u_\alpha(t), t)y + \alpha f_u(x(t), t)(v_\alpha(t) - u(t)), \quad y(t_0) = 0, \quad (5)$$

$$\dot{p} = -H_x(p, x(t), u_\alpha(t), t), \quad p(t_1) = -\varphi_x(x(t_1)). \quad (6)$$

В соответствии с формулой приращения (2) имеет место представление

$$\begin{aligned}\Phi(u_\alpha) - \Phi(u) &= -\alpha \int_T \langle H_u(p_\alpha(t), x(t), t), v_\alpha(t) - u(t) \rangle dt + \eta(\|\Delta_\alpha x(t)\|), \\ \Delta_\alpha x(t) &= x(t, u_\alpha) - x(t), \quad t \in T.\end{aligned} \quad (7)$$

В рамках варьирования (3) справедлива оценка [7]

$$\|\Delta_\alpha x(t)\| \leq C \int_T \|f_u(x(t), t)\| \|u_\alpha(t) - u(t)\| dt \leq C_1 \alpha.$$

Следовательно, остаток  $\eta$  имеет порядок  $o(\alpha)$ . Обозначим в (7)

$$\delta_\alpha(u) = \int_T \langle H_u(p_\alpha(t), x(t), t), v_\alpha(t) - u(t) \rangle dt$$

и установим связь  $\delta_\alpha(u)$  с невязкой  $\delta(u)$ . В силу условия максимума (4) имеем

$$\begin{aligned}\int_T \langle H_u(p_\alpha(t), x(t), t), v_\alpha(t) \rangle dt &\geq \int_T \langle H_u(p_\alpha(t), x(t), t), \bar{u}(t) \rangle dt - \\ &\quad - \int_T \langle H_{ux}(p_\alpha(t), x(t), t)y_\alpha(t), v_\alpha(t) - \bar{u}(t) \rangle dt.\end{aligned}$$

На основании уравнений (5), (6) с помощью стандартных приемов (переход к интегральной форме, оценка по норме, свойство ограниченности управлений, лемма Гронуолла–Беллмана) заключаем

$$\begin{aligned}y_\alpha(t) &= O_1(\alpha) \sim \|y_\alpha(t)\| \leq C_1 \alpha, \quad t \in T, \\ p_\alpha(t) &= \psi(t) + O_2(\alpha) \sim \|p_\alpha(t) - \psi(t)\| \leq C_2 \alpha, \quad t \in T.\end{aligned}$$

Тогда предыдущее неравенство представляется в виде

$$\int_T \langle H_u(p_\alpha(t), x(t), t), v_\alpha(t) \rangle dt \geq \int_T \langle H_u(\psi(t), x(t), t), \bar{u}(t) \rangle dt + O_3(\alpha).$$

Остается заметить, что

$$\int_T \langle H_u(p_\alpha(t), x(t), t), u(t) \rangle dt = \int_T \langle H_u(\psi(t), x(t), t), u(t) \rangle dt + O_4(\alpha).$$

В результате получаем требуемую оценку

$$\delta_\alpha(u) \geq \delta(u) + O(\alpha),$$

на основании которой формула приращения (7) принимает вид

$$\Phi(u_\alpha) - \Phi(u) \leq -\alpha \delta(u) + o(\alpha).$$

По условию теоремы  $\delta(u) > 0$ , поэтому локальное улучшение функционала обеспечено.  $\square$

**Замечание 1.** Для сравнения приведем вспомогательную задачу метода условного градиента, которая не зависит от параметра  $\alpha$  и в терминальной формулировке имеет вид

$$F(v) = \langle \varphi_x(x(t_1)), y(t_1) \rangle \rightarrow \min, \quad v \in V,$$

$$\dot{y} = f_x(x(t), u(t), t)y + f_u(x(t), t)(v - u(t)), \quad y(t_0) = 0.$$

В отличие от  $B_\alpha$  получили простейшую задачу с оптимальным управлением  $\bar{u}(t)$ , которое порождает стандартный метод условного градиента

$$u_\alpha(t) = u(t) + \alpha(\bar{u}(t) - u(t)), \quad \alpha \in [0, 1], \quad t \in T.$$

**Замечание 2.** Пусть исходная задача  $A$  является билинейной относительно пары  $(u, x)$  с линейным терминальным функционалом, т. е.

$$\Phi(u) = \langle d, x(t_1) \rangle \rightarrow \min, \quad u \in V,$$

$$\dot{x} = (A_0(t) + \sum_{j=1}^r A_j(t)u_j)x + B(t)u + c(t), \quad x(t_0) = x^0.$$

Для пары процессов  $(u(t), x(t)), (v(t), x(t, v)), t \in T$ , сформулируем задачу с фазовым приращением  $y(t) = x(t, v) - x(t)$  и управлением  $v(t)$

$$\langle d, y(t_1) \rangle \rightarrow \min, \quad v \in V,$$

$$\dot{y} = f_x(x(t), v(t), t)y + f_u(x(t), t)(v(t) - u(t)), \quad y(t_0) = 0.$$

Данные задачи эквивалентны: оптимальные управления в них совпадают. Остается добавить, что  $y$ -задача представляет собой задачу  $B_\alpha$  при  $\alpha = 1$ . Таким образом, в билинейном случае задачи  $A$  и  $B_1$  эквивалентны.

**Замечание 3.** В практической реализации метода, по-видимому, нет необходимости проводить решение задачи  $B_\alpha$  для каждого текущего значения параметра  $\alpha \in (0, 1]$ . Здесь можно придерживаться следующей схемы.

Пусть, например, получен базовый процесс  $(u(t), x(t))$  и имеется некоторое значение  $\alpha_0$ . Решая задачу  $B_{\alpha_0}$ , найдем управление  $v_{\alpha_0}$  и построим управление

$$u_{\alpha_0}(t) = u(t) + \alpha_0(v_{\alpha_0}(t) - u(t)), \quad t \in T.$$

Если улучшение по функционалу отсутствует ( $\Phi(u_{\alpha_0}) > \Phi(u)$ ), то процедуру изменения  $\alpha$  организуем на основе семейства

$$u_\alpha(t) = u(t) + \alpha(v_{\alpha_0}(t) - u(t)), \quad t \in T, \quad \alpha \in (0, \alpha_0).$$

Как только улучшение достигнуто ( $\Phi(u_{\alpha_1}) < \Phi(u)$ ), формируется новый процесс с управлением  $u_{\alpha_1}(t)$ , на базе которого решается задача  $B_{\alpha_1}$ , и т. д.

Таким образом, вспомогательная задача  $B_\alpha$  решается только после завершения итерации улучшения относительно функционала  $\Phi(u)$  и формирования очередного процесса  $(u(t), x(t)), t \in T$ .

## Литература

1. Черноусько Ф.Л., Баничук Н.В. *Вариационные задачи механики и управления. Численные методы.* – М.: Наука, 1973. – 283 с.
2. Федоренко Р.П. *Приближенное решение задач оптимального управления.* – М.: Наука, 1978. – 487 с.
3. Васильев Ф.П. *Методы решения экстремальных задач. Задачи минимизации в функциональных пространствах, регуляризация, аппроксимация.* – М.: Наука, 1981. – 400 с.
4. Евтушенко Ю.Г. *Методы решения экстремальных задач и их применение в системах оптимизации.* – М.: Наука, 1982. – 432 с.
5. Габасов Р., Кириллова Ф.М. *Конструктивные методы оптимизации. Ч. 2. Задачи управления.* – Минск: Изд-во “Университетское”, 1984. – 207 с.
6. Милютин А.А., Илютович А.Е., Осмоловский Н.П., Чуканов С.В. *Оптимальное управление в линейных системах.* – М.: Наука, 1993. – 268 с.
7. Васильев О.В. *Лекции по методам оптимизации.* – Иркутск: Изд-во Иркутск. ун-та, 1994. – 344 с.
8. Батулин В.А., Урбанович Д.Е. *Приближенные методы оптимального управления, основанные на принципе расширения.* – Новосибирск: Наука, 1997. – 175 с.
9. Срочко В.А. *Итерационные методы решения задач оптимального управления.* – М.: Физматлит, 2000. – 160 с.
10. Аргучинцев А.В. *Оптимальное управление начально-краевыми условиями гиперболических систем.* – Иркутск: Изд-во Иркутск. ун-та, 2003. – 156 с.
11. Дэннис Дж., Шнабель Р. *Численные методы безусловной оптимизации и решения нелинейных уравнений.* – М.: Мир, 1988. – 440 с.
12. Fukushima M., Yamamoto Y. *A Second-order algorithm for continuous-time nonlinear optimal control problems* // IEEE. Trans. Automat. Contr. – 1986. – V. 31. – № 7. – P. 673–676.

*Иркутский государственный  
университет*

*Поступила  
05.09.2005*