

УДК 517.977

СИНТЕЗ УПРАВЛЕНИЙ В КЛАССЕ ОБОБЩЁННЫХ ФУНКЦИЙ ВЫСШИХ ПОРЯДКОВ

А. Н. ДАРЬИН, А. Б. КУРЖАНСКИЙ

Настоящая работа посвящена задачам импульсного управления. Её отличие от других работ на эту тему состоит прежде всего в том, что управления выбирается в классе функций, допускающих не только импульсы первого порядка (дельта-функции), но и конечное число высших производных этих функций (обобщённые импульсы или импульсы высших порядков). Кроме того, здесь управление ищется в виде позиционных стратегий, а не программных решений. Последнее приводит к применению модифицированного варианта теории динамического программирования, приспособленного для такого рода задач и основанного на сведении исходной задачи к некоторой другой, рассматриваемой уже в классе, допускающем импульсы лишь первого порядка. В упомянутой модификации место уравнения Гамильтона–Якоби–Беллмана занимают вариационные неравенства аналогичной структуры. Однако решения в классе обобщённых функций высших порядков могут не допускать физической реализации. Чтобы сделать решения применимыми предлагаются физически реализуемые аппроксимации, сходящиеся к точным решениям. Так, в классе обобщённых функций высших порядков оказывается возможным перевести линейную систему, обладающую свойством управляемости, из одного заданного состояния в другое за нулевое время. Физическая же реализация такого решения позволяет решить ту же задачу за сколь угодно малое конечное время, что приводит к понятию физически реализуемых «быстрых» управлений. В заключение указывается возможность численного решения задачи о построении областей достижимости линейных систем в обсуждаемом классе управлений, содержащих импульсы высших порядков, при помощи методов эллипсоидального исчисления. Последнее может достигаться путём применения принципа сравнения для уравнений и неравенств типа Гамильтона–Якоби–Беллмана.

1 Задача

Рассмотрим систему управления, описываемую дифференциальным уравнением

$$\dot{x}(t) = A(t)x(t) + B(t)u(t), \quad (1)$$

где $x(t) \in \mathbb{R}^n$ — фазовая переменная, $u(t) \in \mathbb{R}^m$ — управление. Матричные функции $A(t) \in \mathbb{R}^{n \times n}$ и $B(t) \in \mathbb{R}^{n \times m}$ известны и k раз дифференцируемы на отрезке $\alpha \leq t \leq \beta$.

Управления $u(t)$ выбираются из класса $D_{k,m}^*[\alpha, \beta]$ линейных непрерывных функционалов над линейным нормированным пространством $D_{k,m}[\alpha, \beta]$ [1, 2]. Последнее состоит из k раз дифференцируемых функций $\phi(t) : [\alpha, \beta] \rightarrow \mathbb{R}^m$ с носителями из промежутка $[\alpha, \beta]$ и наделено нормой

$$\rho[\phi] = \max_{t \in [\alpha, \beta]} [\gamma_0(\phi(t)), \gamma_1(\phi'(t)), \dots, \gamma_k(\phi^{(k)}(t))],$$

где γ_k, γ — конечномерные нормы в пространствах \mathbb{R}^m и \mathbb{R}^{k+1} . Норма $\rho[\phi]$ определяет сопряжённую норму $\rho^*[u]$ в пространстве $D_{k,m}^*[\alpha, \beta]$. Таким образом, управление является

⁰Работа выполнена при финансовой поддержке РФФИ (грант 06-01-00332), программы «Развитие научного потенциала высшей школы» (проект РНП 2.1.1.1714) и программы «Государственная поддержка ведущих научных школ» (грант НШ-5344.2006.1).

распределением порядка $k_u \leq k$. При этом траектории системы (1) являются распределениями из $D_{k-1,n}^*[\alpha, \beta]$.

Допустимыми будем считать управления $u(t)$ — распределения из $D_{k,m}^*[\alpha, \beta]$, для которых существует распределение $x(t) \in D_{k-1,n}^*[\alpha, \beta]$, удовлетворяющее уравнению

$$\dot{x}(t) = A(t)x + B(t)u + f^{(\alpha)} - f^{(\beta)}$$

и сосредоточенное на отрезке $[t_\alpha, t_\beta]$, где $\alpha < t_\alpha \leq t_\beta < \beta$. Здесь $f^{(\alpha)}$, $f^{(\beta)}$ — распределения из $D_{k,n}^*[\alpha, \beta]$, сосредоточенные в точках t_α и t_β соответственно. Эти распределения имеют смысл начального и конечного условий для траектории $x(t)$ и могут быть представлены в виде

$$f^{(\alpha)} = \sum_{j=0}^k \alpha_j \delta^{(j)}(t - t_\alpha), \quad f^{(\beta)} = \sum_{j=0}^k \beta_j \delta^{(j)}(t - t_\beta).$$

Напомним, что распределение $u \in D_{k,m}^*[\alpha, \beta]$ представимо в виде [1]

$$\langle u, \phi \rangle = \sum_{j=0}^k \int_{\alpha}^{\beta} \frac{d^j \phi}{dt^j} dU_j(t),$$

где U_j — функции ограниченной вариации на $[\alpha, \beta]$, принимающие значения из \mathbb{R}^m и постоянные при $\alpha \leq t \leq t_\alpha$, $t_\beta < t < \beta$.

Задача 1. Для заданного распределения $f^{(\alpha)}$ и отрезка времени $[t_\alpha, t_\beta]$ найти распределение $f^{(\beta)}$ и допустимое управление $u(t) \in D_{k,m}^*[\alpha, \beta]$, доставляющие минимум функционалу

$$J(u, f^{(\beta)}) = \rho^*[u] + \phi(f^{(\beta)}) \rightarrow \min.$$

Здесь $\phi(f)$ — выпуклая, ограниченная снизу терминальная функция, наличие которой позволит далее сформулировать принцип оптимальности для нахождения искомого решения.

Задача 1 при $\phi(f) = \mathcal{S}(f | \{f^{(\beta)}\})^1$ (т.е. с фиксированным правым концом) была решена в работе [3] в классе программных управлений. Однако ниже будем искать решение в классе стратегий с обратной связью. Прежде чем формулировать определение таких стратегий, сведём вначале изложенную задачу, следуя [3], к задаче управления в классе импульсов первого порядка.

Определим функции $L_j(t)$ соотношениями

$$L_0(t) = B(t), \quad L_j(t) = A(t)L_{j-1}(t) - \frac{dL_{j-1}}{dt}, \quad j = \overline{1, k}$$

и составим из них матрицу $\mathcal{B}(t) = (L_0(t) \ L_1(t) \ \dots \ L_k(t))$. Для данного $h \in \mathbb{R}^m$ вектор $L_j(\tau)h$ имеет смысл скачка траектории системы (1) в момент τ при управлении, равном $(-1)^j h \delta^{(j)}(t - \tau)$.

Управления $U(t) = (U_0^T(t) \ U_1^T(t) \ \dots \ U_k^T(t))^T$ будем выбирать из класса $BV([t_\alpha, t_\beta]; \mathbb{R}^{m(k+1)})$ функций ограниченной вариации на отрезке $[t_\alpha, t_\beta]$ со значениями в $\mathbb{R}^{m(k+1)}$ (каждая из функций $U_j(t)$ принимает значения в \mathbb{R}^m). Определим норму в этом пространстве как вариацию

$$\text{Var}_{[t_\alpha, t_\beta], G^*[\cdot]} U(\cdot) = \sup \sum_i G^*[U(t_{i+1}) - U(t_i)], \quad G^*(U) = \gamma^*[\gamma_0^*[U_0], \dots, \gamma_k^*[U_k]]$$

(звёздочкой обозначены соответствующие сопряжённые нормы). Соответствующее управление в задаче 1 равно

$$u(t) = \sum_{j=0}^k (-1)^j \frac{d^{j+1} U_j}{dt^{j+1}}, \quad \rho^*[u] = \text{Var}_{[t_\alpha, t_\beta], G^*[\cdot]} U(\cdot).$$

¹Через $\mathcal{S}(x | A)$ обозначается индикаторная функция множества A , равная нулю на этом множестве и бесконечности в остальных точках.

Наконец, определим начальную точку траектории $x_\alpha = x(t_\alpha) = \sum_{j=0}^k A^j(t_\alpha)\alpha_j$ и терминальный функционал $\Phi(x) = \min \left\{ \phi(f^{(\beta)}) \mid \sum_{j=0}^k A^j(t_\beta)\beta_j = x \right\}$.

Задача 2. Найти управление $U(\cdot) \in BV([t_\alpha, t_\beta]; \mathbb{R}^{m(k+1)})$, минимизирующее функционал (аналог функционала Майера–Больца)

$$J(U(\cdot)) = \underset{[t_\alpha, t_\beta], G^*[\cdot]}{\text{Var}} U(\cdot) + \Phi(x(t_\beta + 0))$$

на траекториях системы

$$dx(t) = A(t)x(t)dt + \mathcal{B}(t)dU(t), \quad x(t_\alpha) = x(\alpha). \quad (2)$$

Замечание 1. Для решения задачи 2 в классе программных импульсных управлений могут быть использованы методы, изложенные в [4, 5, 6, 7, 8, 9]. В частности, известно, что множество оптимальных управлений непусто и среди них найдётся хотя бы одно вида²

$$U(t) = \sum_{j=1}^K h_j \mathbf{1}_{[t_j, \infty)}(t), \quad K \leq n. \quad (3)$$

Траектории системы (2) — функции ограниченной вариации. Далее будем считать, что они непрерывны слева. Позицией системы (2) будем считать пару $\{t, x(t)\}$. Отметим, что в дальнейшем позиция «после скачка» $(t, x(t + 0))$, соответствующая тому же самому моменту времени, нигде явно не используется.

Определение 1. Стратегией управления с обратной связью (или синтезом управлений) для системы (2) будем называть многозначное отображение $\mathcal{U}(t, x) : [t_\alpha, t_\beta] \rightarrow \mathbb{R}^{m(k+1)}$, полунепрерывное сверху по совокупности переменных, принимающее непустые выпуклые компактные значения.

Элементы множества $\mathcal{U}(t, x)$ имеют смысл коэффициентов h_j в (3): если $h \in \mathcal{U}(\tau, x(\tau))$, то управление может иметь слагаемое $h \mathbf{1}_{[\tau, \infty)}(t)$. Последнее формализуется следующим определением.

Определение 2. Программное управление вида (3) называется совместимым с синтезом управлений $\mathcal{U}(t, x)$, если выполняются условия

1. при $t \neq t_j$ множество $\mathcal{U}(t, x(t))$ содержит начало координат;
2. $h_j \in \mathcal{U}(t_j, x(t_j))$, $j = \overline{1, K}$.
3. $\mathcal{U}(t_\beta, x(t_\beta + 0)) = \{0\}$.

Здесь $x(t)$ — траектория, отвечающая управлению $U(t)$.

Иными словами, если имеется ненулевой вектор $u^* = (u_0^*, \dots, u_k^*) \in \mathcal{U}(t^*, x^*)$, то совместимое управление, для которого траектория удовлетворяет условию $x(t^*) = x^*$, может иметь слагаемое вида $u^* \delta(t - t^*)$, что соответствует в задаче 1 слагаемому вида $\sum_{j=0}^k (-1)^j u_j^* \delta^{(j)}(t - t^*)$.

Задача 3 (О синтезе управлений). Найти синтез управлений $\mathcal{U}(t, x)$, для которого множество совместимых управлений вида (3) совпадает со множеством оптимальных управлений в задаче 2, имеющих вид (3).

²Через $\mathbf{1}_A(t)$ обозначается функция принадлежности множеству, равная единице на этом множестве и нулю в остальных точках.

2 Уравнение динамического программирования

Обозначим через $V(t_\alpha, x_\alpha)$ минимальное значение функционала в задаче 2 при фиксированной начальной позиции $x(t_\alpha) = x_\alpha$. Будем также использовать расширенное обозначение $V(t_\alpha, x_\alpha; t_\beta, \Phi(\cdot))$, подчёркивающего зависимость значения функции цены от конечного момента t_β и терминальной функции $\Phi(\cdot)$.

Рассуждениями, аналогичными [10], устанавливаем, что функция цены может быть представлена в виде

$$V(t_\alpha, x_\alpha) = \min_{x_\beta \in \mathbb{R}^n} \left[\Phi(x_\beta) + \sup_{p \in \mathbb{R}^n} \frac{\langle p, x_\beta - X(t_\beta, x_\alpha)x_\alpha \rangle}{\|p\|_{G, [t_\alpha, t_\beta]}} \right],$$

где $\|\cdot\|_{G, [t_\alpha, t_\beta]}$ — полунорма, определяемая следующим образом:

$$\|p\|_{G, [t_\alpha, t_\beta]} = \max_{t \in [t_\alpha, t_\beta]} G(\mathcal{B}^T(t)X^T(t_\beta, t)p),$$

а $X(t, \tau)$ — фундаментальная матрица однородной системы, то есть решение матричного уравнения $\partial X(t, \tau)/\partial t = A(t)X(t, \tau)$, $X(\tau, \tau) = I$.

Далее, функция цены $V(t_\alpha, x_\alpha)$ является выпуклой по переменной x_α , и сопряжённая к ней функция равна

$$V^*(t_\alpha, p) = \Phi^*(X^T(t_\alpha, t_\beta)p) + \mathcal{J} \left(X^T(t_\alpha, t_\beta)p \mid \mathcal{B}_{\|\cdot\|_{G, [t_\alpha, t_\beta]}} \right), \quad (4)$$

где $\mathcal{B}_{\|\cdot\|}$ — единичный шар в указанной полунорме.

Из представления (4) следует принцип оптимальности в виде полугруппового свойства

$$V(t_\alpha, x_\alpha; t_\beta, \Phi(\cdot)) = V(t_\alpha, x_\alpha; t_\epsilon, V(t_\epsilon, \cdot; t_\beta, \Phi(\cdot))), \quad t_\alpha \leq t_\epsilon \leq t_\beta.$$

Отметим, что $V(t_\beta, x; t_\beta, \Phi(\cdot)) \leq \Phi(x)$ и в общем случае неравенство может быть строгим, так как

$$V(t_\beta, x; t_\beta, \Phi(\cdot)) = \sup_{G(\mathcal{B}^T(t_\beta)p) \leq 1} [\langle x, p \rangle - \Phi^*(p)] \leq \Phi(x) = \sup_{p \in \mathbb{R}^n} [\langle x, p \rangle - \Phi^*(p)]. \quad (5)$$

Функция цены $V(t, x)$ удовлетворяет квазивариационному неравенству [11, 10, 12] (в точках негладкости функции цены скалярные произведения понимаются как соответствующие производные по направлению)

$$\min \{H_1(t, x, V_t, V_x), H_2(t, x, V_t, V_x)\} = 0, \quad (6)$$

$$V(t_\beta, x) = V(t_\beta, x; t_\beta, \Phi(\cdot)).$$

$$H_1(t, x, \xi_t, \xi_x) = \xi_t + \langle \xi_x, A(t)x \rangle,$$

$$H_2(t, x, \xi_t, \xi_x) = \min \left\{ \langle \xi_x, \mathcal{B}(t)u \rangle + 1 \mid u \in \mathbb{R}^{m(k+1)}, G^*(u) \leq 1 \right\} = 1 - G(\mathcal{B}^T(t)V_x) = 1 - \gamma[\gamma_0[L_0^T(t)V_x], \dots, \gamma_k[L_k^T(t)V_x]]. \quad (7)$$

Здесь гамильтониан H_1 отвечает за движение при нулевом управлении, а H_2 — за скачки, порождённые импульсами управления. Таким образом, уравнение (6) можно интерпретировать следующим образом: либо $H_1 = 0$ и в текущей позиции можно выбрать нулевое управление, либо $H_2 = 0$, и управление будет иметь скачок.

Определим синтез управлений $\mathcal{U}^*(t, x)$:

1. если $H_2(t, x, V_t, V_x) > 0$, то $\mathcal{U}^*(t, x) = \{0\}$.

2. если $H_2(t, x, V_t, V_x) = 0$, то обозначим через $\{u^*\}$ множество минимизаторов в (7) и положим

$$\mathcal{U}^*(t, x) = \left\{ \sigma u \mid \begin{array}{l} u \in \{u^*\} \\ H_2(t, x(s, u)) = 0, \quad 0 \leq s \leq \sigma \\ H_1(t, x(\sigma, u)) = 0 \end{array} \right\}$$

(мы обозначили $x(\sigma, u) = x + \sigma \mathcal{B}(t)u$, $H_i(t, x) = H_i(t, x, V_t(t, x), V_x(t, x))$).

Заметим, что $H_1(t, x) = 0$ тогда и только тогда, когда управление $\mathcal{U}^*(t, x)$ содержит начало координат.

Теорема 1. Синтез управлений $\mathcal{U}^*(t, x)$ является решением задачи 3.

Доказательство. Пусть $dU(t)$ — оптимальное управление в задаче 2 вида (3) (а $x(t)$ — соответствующая ему траектория). Покажем, что оно совместимо с синтезом $\mathcal{U}^*(t, x)$.

1. При $t \neq t_j$ имеем $V(t + \sigma, x(t + \sigma)) = V(t, x(t))$ при достаточно малых σ , для которых на отрезке $[t, t + \sigma]$ нет точек t_j . Следовательно, $\frac{dV}{dt}|_{dU=0} = H_1(t, x, V_t, V_x) = 0$ и по сделанному выше замечанию $0 \in \mathcal{U}^*(t, x)$.
2. При $t = t_j$ имеем $V(t, x(t) + \mathcal{B}(t)h_j) + G^*(h_j) = V(t, x(t))$. Из условия $H_2(t, x, V_t, V_x) \geq 0$ получаем, что в общем случае $V(t, x(t) + \mathcal{B}(t)h_j) + G^*(h_j) \geq V(t, x(t))$, а равенство достигается только в том случае, если во всех точках отрезка, соединяющего $x(t)$ и $x(t) + \mathcal{B}(t)h_j$, выполнено $H_2 = 0$. Рассуждениями, аналогичными первому пункту, получаем, что $H_1(t, x(t) + \mathcal{B}(t)h_j) = 0$. Следовательно, $h_j \in \mathcal{U}^*(t, x(t))$.

Пусть $dU(t)$ — программное управление вида (3), совместимое с синтезом $\mathcal{U}^*(t, x)$. Покажем, что оно является оптимальным. Для этого покажем, что

$$\sum_{j=1}^K G^*(h_j) + \Phi(x(t_\beta + 0)) = V(t_\alpha, x(t_\alpha)).$$

1. При $t \neq t_j$ имеем $0 \in \mathcal{U}^*(t, x(t))$ и, следовательно, $H_1 = \frac{dV}{dt}|_{dU=0} = 0$. Следовательно, на промежутках между точками t_j значение функции цены не изменяется.
2. При $t = t_j$ по имеем $V(t, x(t) + \mathcal{B}(t)h_j) + G^*(h_j) = V(t, x(t))$, так как по построению синтеза $H_2 = 0$ во всех точках отрезка, соединяющего $x(t)$ и $x(t) + \mathcal{B}(t)h_j$. \square

3 Схема двойного ограничения

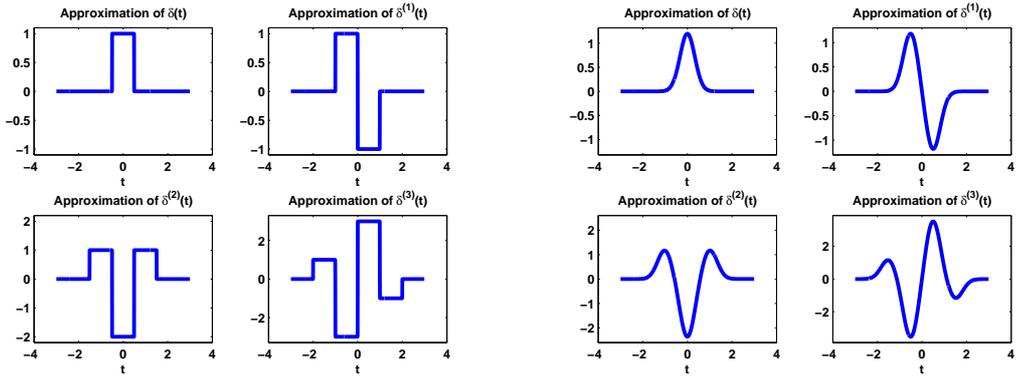


Рис. 1: Аппроксимации дельта-функций и их производных

Задачу 2 аппроксимируем другой задачей с ограниченными управлениями. При этом дельта-функции будут заменяться, например, «столбиками» соответствующей длительности и высоты (рис. 1). При этом можно фиксировать высоту столбиков, т.е. равномерно ограничить управления, либо их длительность — тогда управления будут ограниченными функциями (но для каждого управления ограничение будет своим). Последнее требует расширения состояния системы и добавления в неё дополнительных уравнений интеграторов. Далее будем использовать

первый способ аппроксимации, аналогично тому, как это делалось в [10]:

$$\begin{aligned} \dot{x}(t) &= A(t)x(t) + \mathcal{B}(t)u(t), \quad x(t_\alpha) = x(\alpha), \quad G^*(u(t)) \leq \mu, \\ J(u(\cdot)) &= \int_{t_\alpha}^{t_\beta} G^*(u(t)) dt + \Phi(x(t_\beta)) \end{aligned} \quad (8)$$

Соответствующая функция цены $V_\mu(t, x)$ является решением уравнения Гамильтона–Якоби–Беллмана

$$\frac{\partial V_\mu}{\partial t} + \min_{u: G^*(u) \leq \mu} \left\{ \left\langle \frac{\partial V_\mu}{\partial x}, A(t)x(t) + \mathcal{B}(t)u \right\rangle + G^*(u) \right\} = 0$$

с начальным условием $V_\mu(t_\beta, x) = \Phi(x)$, а сопряжённая к ней функция равна

$$V_\mu^*(t_\alpha, p) = \Phi^*(X^T(t_\alpha, t_\beta)p) + \mu \int_{t_\alpha}^{t_\beta} (G(\mathcal{B}^T(t)X^T(t_\beta, t)p) - 1)_+ dt,$$

где $a_+ = \max\{a, 0\}$. При этом $V_\mu(t, x) \xrightarrow{\mu \rightarrow \infty} V(t, x)$ поточечно [10].

Пусть в задаче 1 управление в момент времени τ имело вид

$$u(t) = \sum_{j=0}^k (-1)^j u_j \delta^{(j)}(t - \tau).$$

Этому управлению соответствует импульс в задаче 2

$$dU(t) = (u_0 \quad u_1 \quad \cdots \quad u_k)^T \delta(t - \tau),$$

тогда этот импульс может быть заменён на ограниченное управление

$$u(t) = (\bar{u}_0 \quad \bar{u}_1 \quad \cdots \quad \bar{u}_k)^T \mathbf{1}_{[\tau-h, \tau]}(t),$$

где вектор $\bar{u} = (\bar{u}_0 \quad \bar{u}_1 \quad \cdots \quad \bar{u}_k)^T$, $G^*(\bar{u}) = \mu$, и число $h > 0$ выбираются исходя из соотношения

$$\begin{aligned} x(\tau + 0) - x(\tau) &= \sum_{j=0}^k L_j(\tau) u_j = \sum_{j=0}^k \left[\int_{\tau-h}^{\tau} X(\tau, \theta) L_j(\theta) d\theta \right] = \\ &= \left[\int_{\tau-h}^{\tau} X(\tau, \theta) B(\theta) d\theta \right] \bar{u}_0 - \sum_{j=1}^k (L_{j-1}(\tau) - X(\tau, \tau-h) L_{j-1}(\tau-h)) \bar{u}_j. \end{aligned}$$

4 «Быстрые» управления

За счёт использования обобщённых воздействий система (1) может быть управляемой за нулевое время, даже если размерность управления m строго меньше размерности пространства n . А именно, пусть $\text{im } \mathcal{B}(t_\beta) = \mathbb{R}^n$, тогда $\ker \mathcal{B}^T(t_\beta) = \{0\}$ и в формуле (5) для $V(t_\beta, x)$ верхняя грань берётся по ограниченному множеству. Следовательно, значение $V(t_\beta, x)$ конечно для всех $x \in \mathbb{R}^n$.

Рассмотрим теперь вопрос о построении «быстрых» управлений — ограниченных аппроксимаций управления, решающего задачу за нулевое время. Для достаточно малых $h > 0$ (а именно, для таких, что отрезок $[t_\beta, t_\beta + kh]$ принадлежит интервалу (α, β)) определим скалярные функции

$$\Delta_h^{(0)}(t) = \frac{1}{h} \mathbf{1}_{[0, h]}(t), \quad \Delta_h^{(j)}(t) = \frac{1}{h} \left(\Delta_h^{(j-1)}(t) - \Delta_h^{(j-1)}(t-h) \right), \quad j = 1, \dots, k,$$

аппроксимирующие обобщённые функции $\delta^{(j)}(t)$. Будем рассматривать управления вида

$$u(t) = \sum_{j=0}^k u_j \Delta_h^{(j)}(t - t_\beta), \quad u_j \in \mathbb{R}^m.$$

Введём обозначения $U = (u_0^T \ u_1^T \ \dots \ u_k^T)$,

$$M_h^{(j)}(t) = \int_t^{t+kh} X(t+kh, \tau) B(\tau) \Delta_h^{(j)}(\tau - t) d\tau, \quad \mathcal{M}_h(t) = \begin{pmatrix} M_h^{(0)}(t) & M_h^{(1)}(t) & \dots & M_h^{(h)}(t) \end{pmatrix},$$

тогда $x(t_\beta + kh) = X(t_\beta + kh, t_\beta)x(t_\beta) + \mathcal{M}_h U$ и естественным аналогом задачи 1 при $t_\alpha = t_\beta$ будет следующая конечномерная задача оптимизации:

$$G^*(U) + \Phi(X(t+kh, t_\beta)x_0 + \mathcal{M}_h(t_\beta)U) \rightarrow \inf_{U \in \mathbb{R}^{m(k+1)}}. \quad (9)$$

Исследуем частный случай задачи (9), когда требуется привести систему (1) в заданную точку x_1 из состояния (t_β, x_0) :

$$\begin{cases} G^*(U) \rightarrow \inf, \\ \mathcal{M}_h(t_\beta)U = x_1 - X(t+kh, t_\beta)x_0 = c. \end{cases} \quad (10)$$

Теорема 2. Пусть $\text{rank } \mathcal{B}(t_\beta) = n$, тогда задача (10) имеет решение.

Доказательство. При $h \rightarrow 0+$ функции $\Delta_h^{(j)}(t)$ *-слабо сходятся к $\delta^{(j)}(t)$ в пространстве обобщённых функций $D_{k,1}^*[\alpha, \beta]$. Следовательно,

$$M_h^{(j)}(t) \rightarrow (-1)^j \left. \frac{\partial X(t+kh, \tau) B(\tau)}{\partial \tau} \right|_{\tau=t} = L_j(t), \quad \mathcal{M}_h(t) \rightarrow \mathcal{B}(t).$$

Поскольку по условию $\text{rank } \mathcal{B}(t_\beta) = n$, то при достаточно малых значениях $h > 0$ будет выполняться $\text{rank } \mathcal{M}_h(t_\beta) = n$ и будут существовать допустимые управления. Пусть \bar{U} — произвольное допустимое управление. Множество $\{U \mid G^*(U) \leq G^*(\bar{U}), \mathcal{M}_h U = c\}$ компактно, а конечномерная норма $G^*(U)$ непрерывна. Следовательно, задача (10) имеет решение по теореме Вейерштрасса. \square

Вычислим оптимальное значение в задаче (10):

$$\begin{aligned} V_h &= \min_{\mathcal{M}_h(t_\beta)U=c} \max_{G(q) \leq 1} \langle q, U \rangle = \max_{G(q) \leq 1} \min_{\mathcal{M}_h(t_\beta)U=c} \langle q, U \rangle = \\ &= \max_{G(q) \leq 1} \{ \langle (\mathcal{M}_h^T(t_\beta))^\oplus q, c \rangle + \mathcal{I}(q \mid \ker \mathcal{M}_h(t_\beta)) \}. \end{aligned}$$

Здесь \oplus означает псевдообратную матрицу. Обозначив $p = (\mathcal{M}_h^T(t_\beta))^\oplus q$, имеем

$$V_h = \max_{G(\mathcal{M}_h^T(t_\beta)p) \leq 1} \langle p, c \rangle.$$

При $h \rightarrow 0$ имеем $c \rightarrow x_1 - x_0$, $\mathcal{M}_h^T(t_\beta) \rightarrow \mathcal{B}^T(t_\beta)$. Следовательно, $V_h \rightarrow V(t_\beta, x_0; t_\beta, \Phi(\cdot))$ при $\Phi(x) = \mathcal{I}(x \mid \{x_1\})$ (см. (5)).

5 Принцип сравнения. Эллипсоидальная аппроксимация

Получим верхнюю оценку функции цены в виде квадратичной формы и соответствующую ей внутреннюю оценку множества достижимости (по части координат) в виде эллипсоида, воспользовавшись принципом сравнения для уравнений Гамильтона–Якоби [13]. Отметим, что

эллипсоидальными аппроксимациями для линейных систем с ограниченными управлениями посвящены работы [14, 15], аппроксимациям параллелотопами — [16]. В работе [17] построены оценки функции цены и множества достижимости, основанные на полиэдральной аппроксимации.

Гамильтониан задачи (8) равен

$$\mathcal{H}_\mu(t, x, p) = \min \{ \langle p, A(t)x + \mathcal{B}(t)u \rangle + G^*(u) \mid G^*(u) \leq \mu \}$$

Обозначим через $Q(G^*)$ множество коэффициентов квадратичных функций, оценивающих норму G^* сверху:

$$Q(G^*) = \left\{ (S, k) \in \mathbb{R}^{m(k+1) \times m(k+1)} \times \mathbb{R} \mid \langle u, Su \rangle + k \geq G^*(u), \forall u \in \mathbb{R}^{m(k+1)} \right\}.$$

Из определения следует, что любая пара $(S, k) \in Q(G)$ удовлетворяет условиям $S = S^T > 0$, $k > 0$.

Для гамильтониана (5) справедлива оценка

$$\mathcal{H}_\mu(t, x, p) \leq H_\mu^+(t, x, p) = \langle p, A(t)x \rangle + k(t) + \min \{ \langle \mathcal{B}^T(t)p, u \rangle + \langle u, S(t)u \rangle \mid G^*(u) \leq \mu \},$$

где при всех $t \in [t_\alpha, t_\beta]$ выбрано $(S(t), k(t)) \in Q(G)$.

Рассмотрим функции цены $V_\mu^+(t, x)$, соответствующие гамильтонианам $H_\mu^+(t, x, p)$. В силу [13, теор. 3.1] выполнено неравенство

$$V(t, x) \leq V_\mu(t, x) \leq V_\mu^+(t, x).$$

При фиксированных (t, x) значение $V_\mu^+(t, x)$ убывает с ростом μ , поэтому существует конечный предел

$$V^+(t, x) = \lim_{\mu \rightarrow \infty} V_\mu^+(t, x) \geq V(t, x).$$

Найдём гамильтониан, определяющий функцию $V^+(t, x)$. Устремляя μ к бесконечности, получаем

$$\begin{aligned} H_\mu^+(t, x, p) &\xrightarrow{\mu \rightarrow \infty} H^+(t, x, p) = \langle p, A(t)x \rangle + k(t) + \min_{u \in \mathbb{R}^{m(k+1)}} \{ \langle \mathcal{B}^T(t)p, u \rangle + \langle u, S(t)u \rangle \} = \\ &= \langle p, A(t)x \rangle + k(t) - \frac{1}{4} \langle \mathcal{B}^T(t)p, S^{-1}(t)\mathcal{B}^T(t)p \rangle. \end{aligned}$$

Гамильтониан $H^+(t, x, p)$ соответствует задаче управления системой (2) с функционалом

$$J^+(u) = \int_{t_\alpha}^{t_\beta} [\langle u(t), S(t)u(t) \rangle + k(t)] dt + \Phi(x(t_\beta)) \rightarrow \inf$$

(без геометрического ограничения на управления $u(t) \in L_2([t_\alpha, t_\beta]; \mathbb{R}^{m(k+1)})$). Рассмотрим соответствующую функцию цены $V^+(t, x)$. Поскольку $J^+(u) \leq J(u)$, то $V^+(t, x) \geq V(t, x)$.

Выберем терминальный функционал в виде квадратичной формы:

$$\Phi(x) = \langle x - x_1, M_1^{-1}(x - x_1) \rangle + k_1, \quad M_1 = M_1 > 0,$$

и будем искать функцию цены $V^+(t, x)$ в виде

$$V^+(t, x) = \langle x - x^*(t), Z^{-1}(t)(x - x^*(t)) \rangle + k^*(t), \quad Z(t) = Z^T(t) > 0. \quad (11)$$

Подставляя (11) в уравнение Гамильтона–Якоби–Беллмана

$$V_t^+ + \langle V_x^+, A(t)x \rangle + k(t) - \frac{1}{4} \langle \mathcal{B}^T(t)V_x^+, S^{-1}(t)\mathcal{B}^T(t)V_x^+ \rangle = 0$$

и приравнивая коэффициенты при различных степенях x в левой части к нулю, получаем уравнения для параметров верхней оценки:

$$\begin{cases} \dot{Z}(t) = A(t)Z(t) + Z(t)A^T(t) - \mathcal{B}(t)S^{-1}(t)\mathcal{B}^T(t), \\ \dot{x}^*(t) = A(t)x^*(t), \\ \dot{k}^*(t) = -k(t), \end{cases} \quad \begin{cases} Z(t_\beta) = M_1, \\ x^*(t_\beta) = x_1, \\ k^*(t_\beta) = k_1. \end{cases}$$

Решением этой системы являются функции

$$\begin{aligned} Z(t) &= X(t, t_\beta)M_1X^T(t, t_\beta) + \int_t^{t_\beta} X(t, \tau)\mathcal{B}(\tau)S^{-1}(\tau)\mathcal{B}^T(\tau)X^T(t, \tau) d\tau, \\ x^*(t) &= X(t, t_\beta)x_1, \quad k^*(t) = k_1 + \int_t^{t_\beta} k(\tau) d\tau. \end{aligned} \quad (12)$$

Полученные верхние оценки для функции цены позволяют получить внутренние эллипсоидальные оценки множества разрешимости. Выберем $M_1 = 0$, $k_1 = 0$, что соответствует терминальной функции $\Phi(x) = \mathcal{S}(x | \{x_1\})$. Тогда множество уровня функции цены $V^+(t, x)$ является эллипсоидом³

$$W_\nu^-[t] = \{x \in \mathbb{R}^n \mid V^+(t, x) \leq \nu\} = \mathcal{E}(x^*(t), (\nu - k^*(t))Z(t)).$$

Множество $W_\nu^-[t]$ является внутренней эллипсоидальной оценкой множества разрешимости

$$W_\nu[t] = \{x \in \mathbb{R}^n \mid V(t, x) \leq \nu\},$$

то есть множества точек x , из которых можно достичь конечного состояния x_1 при условии, что вариация управления не превысит число ν .

Оценкой множества разрешимости по выходной переменной $z = Hx$

$$Z_\nu[t] = \{Hx \mid V(t, x) \leq \nu\}$$

является эллипсоид $\mathcal{E}(x^*(t), (\nu - k^*(t))HZ(t)H^T)$.

Замечание 2. Формулы (12) верны при любом выборе $(M(t), k(t)) \in Q(G)$, однако для получения более точных оценок следует ограничиться подмножеством $Q_0(G) \subset Q(G)$ коэффициентов недоминируемых оценок, заданным следующим требованием:

$$\begin{cases} (M, k) \in Q_0(G), \\ (M', k') \in Q(G), \\ \langle u, M'u \rangle + k' \leq \langle u, Mu \rangle + k, \quad \forall u \in \mathbb{R}^{m(k+1)} \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} M' = M, \\ k' = k. \end{cases}$$

Случай евклидовых норм. Пусть нормы $\gamma, \gamma_0, \dots, \gamma_k$ выбраны следующим образом:

$$\gamma(g_0, \dots, g_k) = \left(\sum_{j=0}^k p_j g_j^2 \right)^{\frac{1}{2}}, \quad \gamma_j(\phi) = \langle \phi, P_i \phi \rangle^{\frac{1}{2}}, \quad P_i = P_i^T > 0.$$

Тогда нормы $G(p)$ и $G^*(u)$ могут быть найдены как

$$G(p) = \langle p, \mathcal{P}p \rangle^{\frac{1}{2}}, \quad G^*(u) = \langle u, \mathcal{P}^{-1}u \rangle^{\frac{1}{2}}, \quad \mathcal{P} = \text{diag}(p_0 P_0, p_1 P_1, \dots, p_k P_k). \quad (13)$$

Множество недоминируемых оценок для нормы (13) есть

$$Q_0(G) = \left\{ \left(\eta^{-1} \mathcal{P}^{-1}, \frac{\eta}{4} \right) \mid \eta > 0 \right\},$$

³Согласно [14], эллипсоидом $\mathcal{E}(q, Q)$ с параметрами $q \in \mathbb{R}^n$, $Q \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $Q \geq 0$, называется выпуклое множество в \mathbb{R}^n с опорной функцией $\rho(p | \mathcal{E}(q, Q)) = \langle p, q \rangle + \langle p, Qp \rangle^{\frac{1}{2}}$. Если матрица Q невырождена, то $\mathcal{E}(q, Q) = \{x \in \mathbb{R}^n \mid \langle x - q, Q^{-1}(x - q) \rangle \leq 1\}$.

откуда получаем формулу для матрицы эллипсоидальной оценки

$$Z(t) = X(t, t_\beta)M_1X^T(t, t_\beta) + \int_t^{t_\beta} \eta(t)X(t, \tau)\mathcal{B}(\tau)\mathcal{P}\mathcal{B}^T(\tau)X^T(t, \tau) d\tau, \quad (14)$$

$$k^*(t) = k_1 + \frac{1}{4} \int_t^{t_\beta} \eta(\tau) d\tau.$$

(при этом $x^*(t)$ вычисляется так же, как в (12)).

Соотношение (14) связана с формулой внутренней эллипсоидальной оценки выпуклой оболочки объединения эллипсоидов [14]. А именно, при $M_1 = 0$, $k_1 = 0$, $x_1 = 0$ множество

$$Y_\nu^-[t] = \left\{ x \mid \langle x, Z^{-1}(t)x \rangle \leq \nu^2 \left(\int_t^{t_\beta} \eta(t) dt \right)^{-1} \right\}$$

является внутренней эллипсоидальной оценкой для множества

$$Y_\nu[t] = \text{conv} \bigcup_{\tau \in [t, t_\beta]} [\nu X(t, \tau)B(\tau)\mathcal{E}(0, \mathcal{P})].$$

Каждое из множеств $\nu X(t, \tau)B(\tau)\mathcal{E}(0, \mathcal{P})$ представляет собой множество разрешимости при условии, что управление имеет один импульс в момент времени τ , норма которого не превосходит ν . Следовательно [5], множество $Y_\nu[t]$ совпадает со множеством разрешимости $W_\nu[t]$.

Множества $W_\nu^-[t]$ и $Y_\nu^-[t]$ совпадают, если выполняется

$$\nu^2 \left(\int_t^{t_\beta} \eta(t) dt \right)^{-1} = \frac{1}{4} \nu^2 \cdot (k^*(t))^{-1} = \nu - k^*(t) \Rightarrow k^*(t) = \frac{\nu}{2}.$$

Замечание 3. Тугой внутренней оценки, то есть равенства $\rho(p \mid W_\nu[t]) = \rho(p \mid W_\nu^-[t])$, можно добиться, выбирая в качестве функцию $\eta(t)$ в виде $\eta(t) = 2\nu\delta(t - t^*)$, где момент t^* определяется равенством

$$\langle \mathcal{B}^T(t^*)X^T(t, t^*)p, \mathcal{P}\mathcal{B}^T(t^*)X^T(t, t^*)p \rangle = \max_{\tau \in [t, t_\beta]} \langle \mathcal{B}^T(\tau)X^T(t, \tau)p, \mathcal{P}\mathcal{B}^T(\tau)X^T(t, \tau)p \rangle.$$

Пример 1. На рис. 2 приведено точное множество разрешимости (по переменным x_9 и x_{10}) и его внутренние эллипсоидальные аппроксимации для многозвенной колебательной системы

$$\begin{cases} \dot{x}_i = x_{N+i}, & i = \overline{1, N}; \\ \dot{x}_{N+1} = x_2 - 2x_1; \\ \dot{x}_{N+i} = x_{i+1} + x_{i-1} - 2x_i, & i = \overline{2, N-1}; \\ \dot{x}_{2N} = x_{N-1} - x_N + u \end{cases}$$

с нормой $G^*(u) = \|u\|$. Здесь порядок управления $k = 2$, число звеньев $N = 5$ (размерность системы $n = 10$), $\nu = 1$, $t = 0$, $t_\beta = \pi$. Функции η для аппроксимаций, показанных тонкими сплошными линиями, выбирались как аппроксимации дельта-функций: $\eta(t) = \frac{2\nu K}{\pi} \mathbf{1}_{\left[\frac{(j-1)\pi}{K}, \frac{j\pi}{K}\right]}(t)$, $j = \overline{1, K}$, $K = 10$. Жирная прерывистая линия соответствует функции $\eta(t) = 2\nu\pi$.

Список литературы

- [1] Гельфанд И. М., Шиллов Г. Е. Обобщённые функции и действия над ними. М.: Физматгиз, 1959.
- [2] Schwartz L. Théorie des distributions. Paris: Hermann, 1950.
- [3] Куржанский А. Б., Осипов Ю. С. К управлению линейной системой обобщёнными воздействиями // Дифференциальные уравнения. 1969. Т. 5. № 8. С. 1360–1370.

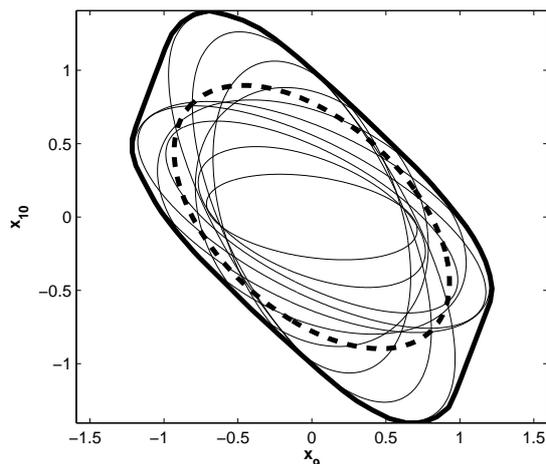


Рис. 2: Точное множество разрешимости (жирная сплошная линия) и его внутренние эллипсоидальные аппроксимации в примере 1

- [4] Красовский Н. Н. Об одной задаче оптимального регулирования // ПММ. 1957. Т. 21. № 5. С. 670–677.
- [5] Neustadt L. W. Optimization, a moment problem and nonlinear programming // SIAM Journal on Control. 1964. V. 2. N. 1. P. 33–53.
- [6] Красовский Н. Н. Теория управления движением. М.: Наука, 1968.
- [7] Куржанский А. Б. Управление и наблюдение в условиях неопределенности. М.: Наука, 1977.
- [8] Дыхта В. А., Самсонов О. Н. Оптимальное импульсное управление с приложениями. М.: Физматлит, 2003.
- [9] Miller B. M., Ya. Rubinovich E. Impulsive Control in Continuous and Discrete-Continuous Systems. N.Y.: Kluwer, 2003.
- [10] Дарьин А. Н., Куржанский А. Б., Селезнёв А. В. Метод динамического программирования в задаче синтеза импульсных управлений // Дифференциальные уравнения. 2005. Т. 41. № 11. С. 1491–1500.
- [11] Bensoussan A., Lions J.-L. Contrôle impulsionnel et inéquations quasi-variationnelles. Paris: Dunod, 1982.
- [12] Daryin A. N., Kurzhanski A. B., Seleznev A. V. A dynamic programming approach to the impulse control synthesis problem // Proc. Joint 44th IEEE CDC-ECC 2005. IEEE, Seville, 2005.
- [13] Куржанский А. Б. Принцип сравнения для уравнений Гамильтона–Якоби в теории управления // Тр. инст. мат. и мех. УрО РАН. 2006. Т. 12. С. 173–183.
- [14] Kurzhanski A. B., Vályi I. Ellipsoidal Calculus for Estimation and Control. SCFA. Boston: Birkhäuser, 1997.
- [15] Kurzhanski A. B., Varaiya P. Ellipsoidal techniques for reachability analysis. Internal approximation // Systems and Control Letters. 2000. V. 41. P. 201–211.
- [16] Kostousova E. K. Control synthesis via parallelotopes: optimization and parallel computations // Optimization methods and software. 2001. V. 14. P. 267–310.
- [17] Дарьин А. Н., Малакаева А. Ю. Численные методы синтеза импульсных управлений для линейных систем // Известия РАН. Теория и системы управления. подготовлено к печати.

Московский государственный университет им. М. В. Ломоносова Поступила в редакцию
 ??? июня 2007 г.

Дарьин А. Н., Куржанский А. Б. **Синтез управлений в классе обобщённых функций высших порядков** // Дифференц. уравнения. 2007. Т.???, №???. С. 1 — 11.

Рассматриваются задачи импульсного управления, допускающие в качестве управлений конечное число высших производных дельта-функций (обобщённые импульсы или импульсы высших порядков). Управление ищется в виде позиционных стратегий, что приводит к применению модифицированного варианта теории динамического программирования, где место уравнения Гамильтона–Якоби–Беллмана занимают вариационные неравенства аналогичной структуры. Предлагаются физически реализуемые аппроксимации управлений, сходящиеся к точным решениям. В классе обобщённых функций высших порядков возможно перевести линейную систему, обладающую свойством управляемости, из одного заданного состояния в другое за нулевое время; аппроксимация таких управлений приводит к понятию физически реализуемых «быстрых» управлений. Для численного решения задачи о построении областей достижимости линейных систем, содержащих импульсы высших порядков, найдены внутренние эллипсоидальные оценки таких множеств с применением принципа сравнения для уравнений и неравенств типа Гамильтона–Якоби–Беллмана.

Библиогр. 17 назв.