

О ЗАДАЧЕ БЫСТРОДЕЙСТВИЯ ДЛЯ УПРАВЛЯЕМЫХ ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНЫХ ВКЛЮЧЕНИЙ С ПАРАМЕТРАМИ

С.О. Отакулов

Рассматриваются управляемые дифференциальные включения с параметрами. Для этой модели изучена задача быстродействия. Получены необходимые и достаточные условия оптимальности.

Ключевые слова: система управления; дифференциальные включения; параметр; оптимальное управление; условия оптимальности.

В теории оптимального управления особый интерес представляют модели систем управления в условиях неопределенности [1, 2]. Они возникают в результате учета таких важных факторов, как неточности измерений, неполнота информации об исходных данных и внешних сил возмущения, дискретность процесса наблюдения и т.п. При исследовании таких моделей в качестве эффективного математического аппарата используются управляемые дифференциальные включения и их дискретные аналоги [3, 4].

Для обеспечения качества систем управления в условиях информационных ограничений возникает необходимость исследования моделей систем управления с учетом влияния различных параметров. А это приводит к моделям задач управления динамических систем, описываемых дифференциальными включениями с параметрами [5].

Рассмотрим дифференциальное включение вида

$$\dot{x} \in A(t)x + B(t, u, q), \quad x(t_0) \in D, \quad u \in V, \quad q \in Q, \quad t \in T_\infty = [t_0, +\infty), \quad (1)$$

где x – n -вектор состояния, u – m -вектор управления, q – k -векторный параметр управления, $A(t)$ – $n \times n$ -матрица, $B(t, u, q) \subset R^n$.

Для системы (1) будем считать, что управление u реализуется в виде управляющей функции $u = u(t)$, а параметр q остается постоянным в течение процесса управления. Измеримую на некотором промежутке $T(u) = [t_0, t_1(u)]$ ($T(u) \subset T_\infty$) m -вектор-функцию $u = u(t)$ назовем допустимым управлением для системы (1), если $u(t) \in V$ почти всюду (п.в.) на $T(u)$. Обозначим через $U(T_a)$ множество всех допустимых управлений, определенных на $T_a = [t_0, a]$ ($T_a \subset T_\infty$). Допустимой траекторией, соответствующей допустимому управлению $u = u(t)$, $t \in T(u)$, и параметру $q \in Q$, назовем абсолютно непрерывную n -вектор-функцию $x(t) = x(t, u, q)$, удовлетворяющую почти всюду на $T(u)$ дифференциальному включению (1) и начальному условию $x(t_0) \in D$. Пусть $H_{T_a}(u, q, D)$ – множество всех допустимых траекторий, соответствующих допустимому управлению $u \in U(T_a)$, параметру $q \in Q$ и начальному множеству D . Положим $X_{T_a}(t, u, q, D) = \{\xi : \xi = x(t), x(\cdot) \in H_{T_a}(u, q, D)\}$.

Определение 1. Число $t(u, q) \subset T_a$ назовем первым моментом времени перевода ансамбля траекторий $X_{T_a}(t, u, q, D)$ системы (1) на непрерывное компактное множество $Y(t) \subset R^n$, если:

а) $X_{T_a}(t(u, q), u, q, D) \subset Y(t(u, q))$; б) $X_{T_a}(t, u, q, D) \setminus Y(t) \neq \emptyset$, $t_0 \leq t < t(u, q)$. (2)

Рассмотрим задачу быстродействия: минимизировать функционал $t(u, q)$, определенный условиями (2).

Эту задачу будем изучать в следующих предположениях: 1) элементы матрицы $A(t)$ суммируются на каждом $T_a \subset T_\infty$; 2) $D \subset R^n$ – компакт, а $V \subset R^m$, $Q \subset R^k$ – выпуклые компакты; 3) для любых $t \in T_\infty$, $u \in V$, $q \in Q$ множества $B(t, u, q)$ непустые компакты из R^n ; 4) для любого $T_a \subset T_\infty$ многозначное отображение $(t, u, q) \rightarrow B(t, u, q)$ измеримо по $t \in T_a$, непрерывно по $(u, q) \in V \times Q$ и существует суммируемая на T_a функция $\beta(t)$, такая, что $\sup\{\|\gamma\| : \gamma \in B(t, u, q)\} \leq \beta(t)$, $(t, u, q) \in T \times V \times Q$; 5) при каждом $t \in T_\infty$, $\psi \in R^n$ опорная функция $(u, q) \rightarrow c(B(t, u, q), \psi)$ выпукла на $(u, q) \in V \times Q$.

Обозначим через $W(T_a, Y)$ множество допустимых пар $(u, q) \in U(T_a) \times Q$, осуществляющих перевод ансамбля траекторий на множество $Y(t)$.

Рассмотрим функционал $\mu_a(t, u, q) = \sup_{\|\psi\|=1} [c(X_{T_a}(t, u, q, D), \psi) - c(Y(t), \psi)]$, $t \in T_a$, $u \in U(T_a)$. При выполнении условий (1)–(5) функционал $\mu_a(t, u, q)$ является непрерывным на $T_a \times U(T_a) \times Q$ и выпуклым по (u, q) на $U(T_a) \times Q$.

Лемма 1. Для того, чтобы пара $(\tilde{u}, \tilde{q}) \in W(T_a, Y)$ переводила ансамбль траекторий $X_{T_a}(t, u, q, D)$ системы (1) на множество $Y(t)$ и $t(\tilde{u}, \tilde{q})$ был первым моментом времени перехода, необходимо и достаточно выполнение соотношений: $\mu_a(t(\tilde{u}, \tilde{q}), \tilde{u}, \tilde{q}) = 0$, $\mu_a(t, \tilde{u}, \tilde{q}) > 0$, $t_0 \leq t < t(\tilde{u}, \tilde{q})$.

Теорема 1. Для того, чтобы управление $u^* \in U(T_a)$, параметр $q^* \in Q$ и момент времени $t^* \in T_a$ были оптимальными в задаче быстродействия, необходимо и достаточно выполнение условий:

$$\mu_a(t^*, u^*, q^*) = \min_{u \in U(T_a), q \in Q} \mu_a(t^*, u, q) = 0, \quad (3)$$

t^* – минимальный корень уравнения

$$\min_{u \in U(T_a), q \in Q} \mu_a(t, u, q) = 0, \quad t \in T_a. \quad (4)$$

Доказательство. *Необходимость.* Пусть $(u^*, q^*) \in U(T_a) \times Q$ – оптимальная пара в задаче быстродействия, $t^* \in T_a$ – оптимальное время перехода. Тогда ясно, что $t^* \in t(u^*, q^*)$. Поэтому в силу леммы 1 $\mu_a(t^*, u^*, q^*) = 0$. Далее, так как $t_0 \leq t^* \leq t(u, q)$, $\forall (u, q) \in W(T_a, Y)$, то согласно лемме 1

$$\mu_a(t^*, u, q) \geq 0, \quad \forall (u, q) \in W(T_a, Y). \quad (5)$$

Кроме того, ясно, что

$$\mu_a(t^*, u, q) > 0, \quad \forall (u, q) \in (U(T_a) \times Q) \setminus W(T_a, Y). \quad (6)$$

Учитывая равенство $\mu_a(t^*, u^*, q^*) = 0$, из (5) и (6) получим (3).

Из доказанного равенства (3) следует, что оптимальное время перехода t^* является корнем уравнения (4). Покажем, что t^* – наименьший корень этого уравнения.

В самом деле, если $t_0 \leq \hat{t} < t^*$, то $\mu_a(\hat{t}, u, q) > 0$, $\forall (u, q) \in U(T_a) \times Q$. В условиях теоремы множество $U(T_a)$ – слабый компакт пространства $L_2^m(T_a)$ и функционал $(u, q) \rightarrow \mu_a(\hat{t}, u, q)$ слабо полунепрерывно снизу на $U(T_a) \times Q$. Поэтому существует элемент $(\hat{u}, \hat{q}) \in U(T_a) \times Q$ такой, что

$$\inf\{\mu_a(\hat{t}, u, q) : (u, q) \in U(T_a) \times Q\} = \mu_a(\hat{t}, \hat{u}, \hat{q}) > 0,$$

т.е. $\hat{t} < t^*$ не является корнем уравнения (4).

Достаточность. Пусть выполняются условия (3), (4). Можно показать, что

$$\min_{u \in U(T_a), q \in Q} \mu_a(t, u, q) > 0, \quad \forall t < t^*, \quad t \in T_a. \quad (7)$$

Тогда из (3) и (7) следуют соотношения:

$$\mu_a(t^*, u^*, q^*) = 0, \quad \mu_a(t, u^*, q^*) \geq \min_{u \in U(T_a), q \in Q} \mu_a(t, u, q) > 0, \quad t_0 \leq t < t^*.$$

В силу леммы 1 отсюда получим, что $(u^*, q^*) \in W(T_a, Y)$, $t^* = t(u^*, q^*)$.

Для любой пары $(u, q) \in W(T_a, Y)$ имеем $t^* \leq t(u, q)$. В самом деле, если допустим, что для некоторой пары $(\tilde{u}, \tilde{q}) \in W(T_a, Y)$ будет $t(\tilde{u}, \tilde{q}) < t^*$, то согласно (7) получим соотношение $\mu_a(t(\tilde{u}, \tilde{q}), \tilde{u}, \tilde{q}) \geq \min_{u \in U(T_a), q \in Q} \mu_a(t(\tilde{u}, \tilde{q}), u, q) > 0$, которое противоречит лемме 1.

Таким образом, мы убедились, что $t(u, q) \geq t^* = t(u^*, q^*)$, $\forall (u, q) \in W(T_a, Y)$, $(u^*, q^*) \in W(T_a, Y)$, т.е. (u^*, q^*) – оптимальная пара в задаче быстродействия, t^* – оптимальное время перехода. Теорема доказана.

Рассмотрим функцию $\gamma_a(t) = \sup_{\|\psi\|=1} [\inf_{u \in U(T_a), q \in Q} c(X_{T_a}(t, u, q, D), \psi) - c(Y(t), \psi)]$, $t \in T_a$.

Определение 2. Систему (1) назовем нормальной, если существует момент $a > t_0$ такой, что минимальный корень уравнения $\gamma_a(t) = 0$, $t \in T_a$ существует и этот корень является решением уравнения (4).

Лемма 2. При выполнении условий (1)–(5) для нормальной системы (1) минимальные корни уравнения (4) и уравнения $\gamma_a(t) = 0$, $t \in T_a$ совпадают.

Теорема 2. Предположим, что система (1) является нормальной. Тогда если $u^*(t)$, $t \in T^* = [t_0, t^*]$ ($t^* \in T_a$) – оптимальное управление, $q^* \in Q$ – оптимальное значение параметра, t^* – оптимальное время перехода в задаче быстродействия, то:

а) t^* является минимальным корнем уравнения

$$\max_{\|\psi\|=1} [C(F(t, t_0)D, \psi) + \min_{q \in Q} \int_{t_0}^t \min_{v \in V} C(F(t, \tau)B(\tau, v, q), \psi) d\tau - C(Y(t), \psi)] = 0, \quad t \in T_a; \quad (8)$$

$$\text{б) } \min_{q \in Q} \int_{t_0}^{t^*} \min_{v \in V} C(F(t^*, \tau)B(\tau, v, q), \psi^*) d\tau = \int_{t_0}^{t^*} \min_{v \in V} C(F(t^*, \tau)B(\tau, v, q^*), \psi^*) d\tau; \quad (9)$$

$$\text{в) } \min_{v \in V} C(F(t^*, t)B(t, v, q^*), \psi^*) = C(F(t^*, t)B(t, u^*(t), q^*), \psi^*) \text{ п.в. на } T^*, \quad (10)$$

где ψ^* – n -вектор, на котором достигается максимум в левой части (8) при $t = t^*$, $F(t, \tau)$ – фундаментальная матрица решений уравнения $\dot{x} = A(t)x$. Пусть, наоборот, выполняются условия (8)–(10), причем $u^*(t)$, $t \in T^* = [t_0, t^*]$ ($t^* \in T_a$) и $q^* \in Q$ определяются из (9), (10) однозначно (почти для всех $t \in [t_0, t^*]$). Тогда $u^*(t)$, $t \in [t_0, t^*]$, – оптимальное управление, $q^* \in Q$ – оптимальное значение параметра, t^* – оптимальное время перехода в задаче быстродействия.

Литература

1. Куржанский А.Б. Управление и наблюдение в условиях неопределенности. – М.: Наука, 1977. – 392 с.
2. Кейн В.Н. Оптимизация систем управления по минимаксному критерию. – М.: Наука, 1985. – 248 с.
3. Константинов Г.Н. Достаточные условия оптимальности для минимаксной задачи управления ансамблем траекторий // Докл. АН СССР. – 1987. – Т. 297. – № 2. – С. 287–290.
4. Отакулов С. Об условиях оптимальности в минимаксной задаче для дискретных включений // Узб. матем. журн. – 1991. – № 3. – С. 49–56.
5. Отакулов С., Собирова Г.Д. Об одной задаче управления ансамблем траекторий дифференциального включения // Труды межд. конф. “Устойчивость и процессы управления”. – Т. 2. – СПб., 2005. – С. 907–916.