



ДИФФЕРЕНЦИАЛЬНЫЕ УРАВНЕНИЯ  
И  
ПРОЦЕССЫ УПРАВЛЕНИЯ  
N 1, 2011  
Электронный журнал,  
рег. Эл. N ФС77-39410 от 15.04.2010  
ISSN 1817-2172  
<http://www.math.spbu.ru/diffjournal>  
e-mail: jodiff@mail.ru

Оптимальное управление

# УСТОЙЧИВОСТЬ ПО МАКСИМИНУ ОДНОЙ ЗАДАЧИ ПРОГРАММНОГО УПРАВЛЕНИЯ МАТЕРИАЛЬНЫМИ ТОЧКАМИ<sup>1</sup>

Ю.В. ШАПАРЬ

Россия, 620990, Екатеринбург, С. Ковалевской, 16,  
Институт математики и механики УрО РАН,  
e-mail: shaparuv@mail.ru

## Аннотация

Рассматривая задачу управления при ослаблении системы ограничений, мы часто сталкиваемся со скачкообразным изменением достигаемого качества. Данное качество может определяться в виде экстремума, области достижимости или некоторого аналога данной области. В работе рассматривается игровой вариант конкретной задачи с ограничениями асимптотического характера, возникающими при ослаблении стандартных моментных ограничений. Исследуется асимптотика значений максимина при ослаблении моментных ограничений и вопросы устойчивости по результату.

## 1 Содержательная постановка задачи

Рассмотрим один конкретный пример постановки задачи [1], [2]: ниже исследуем задачу об игровом взаимодействии двух материальных точек с огра-

<sup>1</sup>Работа выполнена при поддержке РФФИ (грант №09-01-00436-а) и программы Президиума РАН “Математическая теория управления”.

ничениями, включающими импульсную и моментную составляющие. Ограничения последнего типа допускают (см. общий случай в [1],[2]) ослабление, что потенциально может приводить к скачкообразному изменению качества. В [1],[2] и в настоящей работе используется подход, последовательно развивающийся в [3],[4],[5] и связанный с построением множеств притяжения. В [1],[2] получены достаточные условия устойчивости по максимину. В рассматриваемом примере эти условия нарушены, а требуемая устойчивость имеет место при заданном наборе параметров. Изменяя этот набор, мы можем, однако, получить задачу, в которой нет упомянутой устойчивости.

Итак, рассмотрим материальные точки

$$\dot{y}_1 = y_2, \quad \dot{y}_2 = a(t)u(t), \quad \dot{z}_1 = z_2, \quad \dot{z}_2 = b(t)v(t) \quad (1)$$

на единичном промежутке времени  $[0, 1]$ ; полагаем, что  $y_1(0) = y_2(0) = z_1(0) = z_2(0) = 0$ ;  $y_1(1) = y^0$ ,  $z_1(1) = z^0$ . Здесь  $y^0$ ,  $z^0$  — фиксированные константы. Программные управления  $u = u(\cdot)$  и  $v = v(\cdot)$  полагаем определенными на «стрелке»  $[0, 1]$ , кусочно-постоянными, непрерывными справа вещественнозначными функциями. Ограничения на  $u$  и  $v$  включают моментную и импульсную компоненты:

$$\int_0^1 (1-t)a(t)u(t) dt = y^0, \quad \int_0^1 (1-t)b(t)v(t) dt = z^0; \quad (2)$$

кроме того,

$$\int_0^1 |u(t)| dt \leq c_U, \quad \int_0^1 |v(t)| dt \leq c_V,$$

где  $c_U$  и  $c_V$  — фиксированные положительные константы. Таким образом, речь идет об управлении с ограничениями на энергоресурс. Функции  $a(\cdot)$ ,  $b(\cdot)$  допускают равномерное приближение кусочно-постоянными и непрерывными справа. Рассмотрим области достижимости  $G_\partial^{(1)}$ ,  $G_\partial^{(2)}$  системы (1) по скоростной координате (то есть по  $y_2$  и  $z_2$ ) в последний момент времени  $t = 1$  при ослаблении ограничений:

$$y_1(1) \approx y^0, \quad z_1(1) \approx z^0.$$

Интересен вопрос о том, как будет меняться область достижимости по отношению к  $G_\partial^{(1)}$  и  $G_\partial^{(2)}$  при «малых» возмущениях комплекса условий и будут ли соответствующие изменения области достижимости также «малыми»? В последнем случае можно говорить об устойчивости.

## К вопросу об устойчивости.

Введем в рассмотрение функционал

$$\Phi(u, v) = f_0 \left( \int_0^1 a(t)u(t) dt, \int_0^1 b(t)v(t) dt \right) \rightarrow \sup_{v \in \mathcal{V}} \inf_{u \in \mathcal{U}},$$

где  $\mathcal{U}$  и  $\mathcal{V}$ — множества допустимых управлений, определяемых ограничениями задачи. Здесь полагаем, что функция  $f_0$  определена и непрерывна на  $\mathbb{R} \times \mathbb{R}$ . Пусть  $\mathbb{F}$ — множество всех кусочно-постоянных, непрерывных справа вещественнозначных функций на промежутке  $[0, 1]$ . Полагаем далее, что  $y^0 = z^0 = 0$ . Положим при этом, что

$$\begin{aligned} \mathbb{F}_\partial^{(1)} &\triangleq \left\{ u \in \mathbb{F} \mid \left( \int_0^1 |u(t)| dt \leq c_U \right) \& \left( \int_0^1 (1-t)a(t)u(t) dt = 0 \right) \right\}, \\ \mathbb{F}_\partial^{(2)} &\triangleq \left\{ v \in \mathbb{F} \mid \left( \int_0^1 |v(t)| dt \leq c_V \right) \& \left( \int_0^1 (1-t)b(t)v(t) dt = 0 \right) \right\} \end{aligned}$$

суть непустые (так как содержат нулевые управление) множества допустимых управлений в задаче с нулевым краевым условием. Тогда

$$\begin{aligned} G_\partial^{(1)} &\triangleq \left\{ \int_0^1 a(t)u(t) dt : u \in \mathbb{F}_\partial^{(1)} \right\}, \\ G_\partial^{(2)} &\triangleq \left\{ \int_0^1 b(t)v(t) dt : v \in \mathbb{F}_\partial^{(2)} \right\} \end{aligned}$$

— области достижимости (по скорости) в момент времени  $t = 1$ . Введем при  $\varepsilon \in ]0, \infty[$  и  $\delta \in ]0, \infty[$  следующие множества:

$$\mathbb{F}_{\partial,1}^{(\varepsilon)} \triangleq \left\{ u \in \mathbb{F} : \left| \int_0^1 (1-t)a(t)u(t) dt \right| < \varepsilon \right\}, \quad (3)$$

$$\mathbb{F}_{\partial,2}^{(\delta)} \triangleq \left\{ v \in \mathbb{F} : \left| \int_0^1 (1-t)b(t)v(t) dt \right| < \delta \right\}; \quad (4)$$

далее будем рассматривать области достижимости (по скорости) при ослаблении краевого условия на координату (для обобщенной задачи).

$$\begin{aligned} G_{\partial,1}^{(\varepsilon)} &\triangleq \left\{ \int_0^1 a(t)u(t) dt : u \in \mathbb{F}_{\partial,1}^{(\varepsilon)} \right\}, \\ G_{\partial,2}^{(\delta)} &\triangleq \left\{ \int_0^1 b(t)v(t) dt : v \in \mathbb{F}_{\partial,2}^{(\delta)} \right\}. \end{aligned}$$

Пусть (согласно построениям [4, с.42])

$$AS_1 \triangleq \bigcap_{\varepsilon \in ]0, \infty[} \overline{G_{\partial,1}^{(\varepsilon)}}, \quad AS_2 \triangleq \bigcap_{\delta \in ]0, \infty[} \overline{G_{\partial,2}^{(\delta)}}$$

суть множества притяжения, играющие каждое роль асимптотического аналога соответствующих областей достижимости (в силу ограниченности и замкнутости данные множества являются компактами). Отметим, что множества (3), (4) непусты при всяких  $\varepsilon > 0$  и  $\delta > 0$ . Поэтому определены следующие реализуемые значения максимина [6]:

$$\mathfrak{V}(\varepsilon, \delta) = \sup_{z \in G_{\partial,2}^{(\delta)}} \inf_{y \in G_{\partial,1}^{(\varepsilon)}} f_0(y, z) \in \mathbb{R} \quad \forall \varepsilon \in ]0, \infty[ \quad \forall \delta \in ]0, \infty[.$$

В [1], [2], [7] установлено существование числа  $\mathbb{V} \in \mathbb{R}$ , для которого справедливо следующее свойство:

$$\forall \alpha \in ]0, \infty[ \quad \exists \zeta \in ]0, \infty[ : |\mathfrak{V}(\varepsilon, \delta) - \mathbb{V}| < \alpha \quad \forall \varepsilon \in ]0, \zeta[ \quad \forall \delta \in ]0, \zeta[; \quad (5)$$

более того, как показано в [1], [2],  $\mathbb{V}$  является максимином в игровой задаче на произведении пространств обобщенных элементов, формализуемых в подходящем классе конечно-аддитивных мер, удовлетворяющих «точным» моментным ограничениям. Кроме того (см. [1], [2]),  $AS_1 \neq \emptyset$ ,  $AS_2 \neq \emptyset$ , и при этом [6]

$$\mathbb{V} \triangleq \max_{z \in AS_2} \min_{y \in AS_1} f_0(y, z)$$

(напомним, что в обозначениях [1]  $AS_1 = \mathbb{G}_U^{(1)}$  и  $AS_2 = \mathbb{G}_V^{(2)}$ ).

Пусть далее  $a(t) \equiv 1$ ,  $b(t) \equiv 1$ . Тогда (см. [8, (56)]) имеем равенства

$$(AS_1 = \overline{G_{\partial}^{(1)}}) \quad \& \quad (AS_2 = \overline{G_{\partial}^{(2)}}). \quad (6)$$

Поскольку множества  $AS_1$  и  $AS_2$  непусты, то, как уже отмечалось,  $G_{\partial}^{(1)} \neq \emptyset$ ,  $G_{\partial}^{(2)} \neq \emptyset$  и  $\mathbb{F}_{\partial}^{(1)} \neq \emptyset$ ,  $\mathbb{F}_{\partial}^{(2)} \neq \emptyset$ . Определяем с учетом этого «обычный» максимин

$$\mathbf{val} \triangleq \sup_{v \in \mathbb{F}_{\partial}^{(2)}} \inf_{u \in \mathbb{F}_{\partial}^{(1)}} f_0 \left( \int_0^1 u(t) dt, \int_0^1 v(t) dt \right) = \sup_{z \in G_{\partial}^{(2)}} \inf_{y \in G_{\partial}^{(1)}} f_0(y, z) \in \mathbb{R}.$$

**Утверждение 1** Справедливо равенство  $\mathbf{val} = \mathbb{V}$ , то есть максимин в классе обобщенных управлений [1], [2] равен максимину в классе обычных управлений:

$$\mathbb{V} = \max_{z \in AS_2} \min_{y \in AS_1} f_0(y, z) = \sup_{z \in G_{\partial}^{(2)}} \inf_{y \in G_{\partial}^{(1)}} f_0(y, z). \quad (7)$$

Справедливость равенства (7) следует из (6) и свойства непрерывности функции  $f_0$ . С учетом Утверждения 1 имеем устойчивость по максимину и, таким образом, справедливо

**Утверждение 2** *Имеет место устойчивость по максимину:*

$$\forall \alpha \in ]0, \infty[ \exists \zeta \in ]0, \infty[: |\mathfrak{V}(\varepsilon, \delta) - \mathbf{val}| < \alpha \quad \forall \varepsilon \in ]0, \zeta[ \quad \forall \delta \in ]0, \zeta[. \quad (8)$$

Доказательство получаем комбинацией (5) и Утверждения 1. Заметим, что в [1],[2] факты, сформулированные в Утверждениях 1 и 2, были установлены при дополнительном условии ступенчатости функций, роль которых в рассматриваемой задаче играет функция:

$$t \mapsto 1 - t : [0, 1] \rightarrow \mathbb{R}.$$

Здесь, как видно из последних двух соотношений, упомянутое условие ступенчатости нарушено, а факт, подобный теореме 1 и следствию 1 работы [1], справедлив (см. Утверждения 1, 2). Заметим, однако, что полученное здесь свойство (аналог устойчивости) справедливо при краевом (по смыслу) условии (2) с нулевыми правыми частями. Если же заменить (2) условиями

$$\int_0^1 (1-t)u(t) dt = c_U, \quad \int_0^1 (1-t)v(t) dt = c_V \quad (9)$$

(достаточно заменить в (2) одно из условий на соответствующее ему в (9)), то упомянутые положения об устойчивости не будут справедливы (при этом, кстати, будет нарушено условие совместности системы ограничений одного из игроков). Таким образом, комбинируя конструкции [1],[2],[8], удается построить пример устойчивой по максимину игровой задачи импульсного программного управления с краевыми условиями, в которой не выполняется общее достаточное условие устойчивости [1],[2], хотя вариация краевых условий может привести к «неустойчивости» ситуации.

## 2 Вопрос об устойчивости в классе неотрицательных управлений.

В настоящем разделе приводятся построения [8, Раздел 2], адаптированные для целей последующего применения расширения игровой задачи на максимин. Ниже будем считать, что  $a(t) \equiv 1$  и  $b(t) \equiv 1$ . Аналогично рассуждениям,

приведенным в предыдущем разделе, введем в рассмотрение следующие множества. Множества допустимых управлений:

$$\mathbb{F}^{(1)} \triangleq \left\{ u \in \mathbb{F}_+ \mid \int_0^1 u(t)dt \leq c_U \right\}; \quad \mathbb{F}^{(2)} \triangleq \left\{ v \in \mathbb{F}_+ \mid \int_0^1 v(t)dt \leq c_V \right\}, \quad (10)$$

где  $\mathbb{F}_+$  — множество всех кусочно-постоянных, непрерывных справа неотрицательных вещественнонезначных функций на промежутке  $[0, 1]$ . Пусть  $0 < c_U \leq c_V$ . Имеем тогда очевидное вложение  $\mathbb{F}^{(1)} \subset \mathbb{F}^{(2)}$ . Рассмотрим также множества допустимых управлений с моментными ограничениями, положив при этом  $y^0 = z^0 = a$ , где  $a \geq 0$ . Наличие здесь общего краевого условия можно интерпретировать как обязательное условие встречи материальных точек (по координате), причем точка встречи задается, а вопрос о соотношении скоростей в момент встречи будет рассмотрен далее. Упомянутая точка встречи назначается директивно, что позволяет игрокам раздельно решать вопрос о допустимости соответствующих программных управлений (если бы точка встречи не была заданной, то пришлось бы обсуждать вопрос о соблюдении краевого условия в игровой задаче с зависимыми программными стратегиями). Полагаем

$$\begin{aligned} \mathbb{F}_{\partial}^{(1)}[a] &\triangleq \left\{ u \in \mathbb{F}^{(1)} \mid \int_0^1 (1-t)u(t)dt = a \right\}; \\ \mathbb{F}_{\partial}^{(2)}[a] &\triangleq \left\{ v \in \mathbb{F}^{(2)} \mid \int_0^1 (1-t)v(t)dt = a \right\}. \end{aligned}$$

Для данных множеств справедливо включение

$$\mathbb{F}_{\partial}^{(1)}[a] \subset \mathbb{F}_{\partial}^{(2)}[a], \quad (11)$$

так как  $\mathbb{F}^{(1)} \subset \mathbb{F}^{(2)}$ . Также при  $\varepsilon > 0$  и  $\delta > 0$  будем рассматривать множества допустимых управлений с ослабленными ограничениями

$$\begin{aligned} \mathbb{F}_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a] &\triangleq \left\{ u \in \mathbb{F}^{(1)} \mid \left| \int_0^1 (1-t)u(t)dt - a \right| < \varepsilon \right\}; \\ \mathbb{F}_{\partial,2}^{(\delta)}[a] &\triangleq \left\{ v \in \mathbb{F}^{(2)} \mid \left| \int_0^1 (1-t)v(t)dt - a \right| < \delta \right\}. \end{aligned} \quad (12)$$

Тогда, в частности,

$$\mathbb{F}_{\partial,1}^{(\xi)}[a] \subset \mathbb{F}_{\partial,2}^{(\xi)}[a] \quad \forall \xi \in ]0, \infty[.$$

Области достижимости по скорости при точном соблюдении ограничений имеют вид:

$$G_{\partial}^{(1)}[a] \triangleq \left\{ \int_0^1 u(t)dt : u \in \mathbb{F}_{\partial}^{(1)}[a] \right\}; \quad G_{\partial}^{(2)}[a] \triangleq \left\{ \int_0^1 v(t)dt : v \in \mathbb{F}_{\partial}^{(2)}[a] \right\}.$$

Области достижимости по скорости при ослаблении краевого условия на координату определяются (при  $\varepsilon > 0$  и  $\delta > 0$ ) выражениями:

$$G_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a] \triangleq \left\{ \int_0^1 u(t)dt : u \in \mathbb{F}_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a] \right\}; \quad G_{\partial,2}^{(\delta)}[a] \triangleq \left\{ \int_0^1 v(t)dt : v \in \mathbb{F}_{\partial,2}^{(\delta)}[a] \right\}. \quad (13)$$

Согласно построениям [4, с.42], введем множества притяжения и полагаем в дальнейшем

$$AS_1 \triangleq \bigcap_{\varepsilon \in ]0, \infty[} \overline{G_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a]}, \quad AS_2 \triangleq \bigcap_{\delta \in ]0, \infty[} \overline{G_{\partial,2}^{(\delta)}[a]}.$$

Если  $a = 0$ , то  $AS_1 \neq G_{\partial}^{(1)}[a]$  и  $AS_2 \neq G_{\partial}^{(2)}[a]$ . Действительно,  $G_{\partial}^{(1)}[0] = G_{\partial}^{(2)}[0] = \{0\}$ , в то время как [8, (33)]  $c_U \in AS_1$  и  $c_V \in AS_2$ . Легко видеть, что задача о построении области достижимости не обладает здесь (при  $a = 0$ ) устойчивостью при ослаблении ограничений на координату. Заметим, что (см. [2], [7], [8]) при  $a = c_U$  выполнены условия  $\mathbb{F}_{\partial}^{(1)}[a] = \emptyset$  и  $G_{\partial}^{(1)}[a] = \emptyset$ , в то время как  $a = c_U \in AS_1$  (см. [8, (15)]). Аналогичным образом имеем при  $a = c_V$  свойства:  $G_{\partial}^{(2)}[a] = \emptyset$  и  $a \in AS_2$ . В упомянутых случаях нужная устойчивость отсутствует.

Проанализируем вопрос об устойчивости исходной задачи при ненулевых значениях  $y^0 = z^0 = a$  в классе неотрицательных управлений. Напомним, что  $u(t) \geqslant 0$  и  $v(t) \geqslant 0$  при  $t \in [0, 1[$ . Полагаем в дальнейшем, что  $0 < a < c_U$ . Отметим справедливость включения  $G_{\partial}^{(1)}[a] \subset G_{\partial}^{(2)}[a]$  (см. [8, (5)]) и уже упомянутое включение (11)). Заметим, что

$$\left( G_{\partial}^{(1)}[a] \subset [0, c_U] \right) \& \left( G_{\partial}^{(2)}[a] \subset [0, c_V] \right).$$

Если  $a > c_U$ , то  $\mathbb{F}_{\partial}^{(1)}[a] = \emptyset$ . В последнем случае обе задачи о построении области достижимости для первого игрока (при точном соблюдении ограничений и при ослабленных ограничениях) несовместны. Также  $G_{\partial}^{(1)}[a] = \emptyset$  и, кроме того, в этом случае  $AS_1 = \emptyset$  (см. [8, (34)]).

Если же  $a > c_V$ , то  $G_{\partial}^{(2)}[a] = \emptyset$  и, соответственно,  $AS_2 = \emptyset$ . Для дальнейших рассуждений отметим очевидные вложения:

$$G_{\partial}^{(1)}[a] \subset \overline{G_{\partial}^{(1)}[a]} \subset [0, c_U]; \quad G_{\partial}^{(2)}[a] \subset \overline{G_{\partial}^{(2)}[a]} \subset [0, c_V].$$

Напомним, что [8, (16)]  $c_U \in \overline{G_{\partial}^{(1)}}$  и  $c_V \in \overline{G_{\partial}^{(2)}}$ . В этой связи рассмотрим, в целях полноты изложения, конструкцию специальных двухимпульсных

управлений в  $\mathbb{F}_\partial^{(1)}[a]$ ,  $\mathbb{F}_\partial^{(2)}[a]$ , следуя построению [8]. Берем  $\varepsilon \in ]0, c_U[$ . Тогда  $c_U - \varepsilon \in ]0, \infty[$  и  $\frac{\varepsilon}{2} \in ]0, \infty[$ . Выберем любое число  $k_0 \in ]0, \inf(\{\frac{\varepsilon}{2}; \frac{c_U - \varepsilon}{2}\})$ . Очевидно, что  $k_0 > 0$  и при этом

$$\left(k_0 < \frac{\varepsilon}{2}\right) \text{ и } \left(k_0 \leq \frac{c_U - \varepsilon}{2}\right). \quad (14)$$

Введем в рассмотрение число

$$\alpha_1 = 2 - \frac{2(\varepsilon - k_0)}{\varepsilon} = \frac{2k_0}{\varepsilon}. \quad (15)$$

Из (14) и (15) следует, что  $\alpha_1 \leq 1$ . С другой стороны,  $0 < k_0 \leq \frac{\varepsilon}{2}$ , так как  $\varepsilon \in ]0, c_U[$ . Поэтому  $\varepsilon - k_0 < \varepsilon$  и, следовательно,

$$\frac{2(\varepsilon - k_0)}{2} < 2 = \frac{2}{\varepsilon} \cdot \varepsilon.$$

В итоге (см. (15))

$$\alpha_1 = 2 - \frac{2(\varepsilon - k_0)}{\varepsilon} > 2 - 2 = 0.$$

Поскольку  $\alpha_1 \leq 1$ , получаем, что

$$\alpha_1 \in ]0, 1]. \quad (16)$$

Кроме того, рассмотрим число

$$\alpha_2 = \frac{2k_0}{c_U - \varepsilon}. \quad (17)$$

Очевидно, что  $\alpha_2 > 0$ . Из (14) и (17) получаем, что

$$\alpha_2 \leq \frac{2}{c_U - \varepsilon} \cdot \frac{c_U - \varepsilon}{2} = 1.$$

Поэтому  $\alpha_2 \in ]0, 1]$ . С учетом (16) имеем теперь

$$(\alpha_1 \in ]0, 1]) \text{ и } (\alpha_2 \in ]0, 1]). \quad (18)$$

Определим функцию  $u^{(1)} : I \rightarrow [0, \infty)$  правилом:

$$u^{(1)}(t) = \begin{cases} \frac{\varepsilon}{\alpha_1}, & \text{если } t \in [0, \alpha_1[; \\ 0, & \text{если } t \in [\alpha_1, 1[. \end{cases}$$

Кроме того, (см. (18)) определим функцию  $u^{(2)} : I \rightarrow ]0, \infty]$  правилом:

$$u^{(2)}(t) = \begin{cases} 0, & \text{если } t \in [0, 1 - \alpha_2[; \\ \frac{c_U - \varepsilon}{\alpha_2}, & \text{если } t \in [1 - \alpha_2, 1[. \end{cases} \quad (19)$$

Функции  $u^{(1)}(t)$  и  $u^{(2)}(t)$  кусочно-постоянные и непрерывные справа. Поэтому

$$u^{(1)}(t) + u^{(2)}(t) : I \rightarrow [0, \infty[$$

(операция сложения определяется поточечно) также кусочно-постоянная и непрерывная справа функция, причем

$$\begin{aligned} \int_0^1 (u^{(1)} + u^{(2)})(t) dt &= \int_0^1 u^{(1)}(t) dt + \int_0^1 u^{(2)}(t) dt = \int_0^{\alpha_1} u^{(1)}(t) dt + \\ &+ \int_{1-\alpha_2}^1 u^{(2)}(t) dt = \frac{\varepsilon}{\alpha_1} \cdot \alpha_1 + \frac{c_U - \varepsilon}{\alpha_2} \cdot \alpha_2 = c_U. \end{aligned} \quad (20)$$

Таким образом,  $u^{(1)}(t) + u^{(2)}(t) \in \mathbb{F}_\partial^{(1)}$ . Далее в силу (18) и (19) имеем

$$\begin{aligned} \int_0^1 (1-t)(u^{(1)} + u^{(2)})(t) dt &= \int_0^1 (1-t)u^{(1)}(t) dt + \int_0^1 (1-t)u^{(2)}(t) dt = \\ &= \frac{\varepsilon}{\alpha_1} \int_0^{\alpha_1} (1-t) dt + \frac{c_U - \varepsilon}{\alpha_2} \int_{1-\alpha_2}^1 (1-t) dt = \frac{\varepsilon}{\alpha_1} \left( t - \frac{t^2}{2} \right) \Big|_0^{\alpha_1} + \\ &+ \frac{c_U - \varepsilon}{\alpha_2} \left( t - \frac{t^2}{2} \right) \Big|_{1-\alpha_2}^1 = \\ &= \frac{\varepsilon}{\alpha_1} \left( \frac{2\alpha_1 - \alpha_1^2}{2} \right) + \frac{c_U - \varepsilon}{\alpha_2} \left( \frac{1}{2} - \frac{2(1-\alpha_2) - (1-\alpha_2)^2}{2} \right) = \frac{\varepsilon}{2}(2 - \alpha_1) + \\ &+ \frac{c_U - \varepsilon}{2\alpha_2} (1 - (1 - \alpha_2)(2 - 1 + \alpha_2)) = \frac{\varepsilon}{2}(2 - \alpha_1) + \frac{c_U - \varepsilon}{2\alpha_2} (\alpha_2^2) = \\ &= \frac{\varepsilon}{2} \left( 2 - \frac{2k_0}{\varepsilon} \right) + \frac{c_U - \varepsilon}{2} \cdot \frac{2k_0}{c_U - \varepsilon} = \varepsilon - k_0 + k_0 = \varepsilon. \end{aligned} \quad (21)$$

Следовательно,

$$u^{(1)}(t) + u^{(2)}(t) \in \mathbb{F}_{\partial,1}^{(\varepsilon)}.$$

Из (21) и определения  $G_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a]$  (см. (13)) вытекает, что  $\int_0^1 (u^{(1)} + u^{(2)})(t) dt \in G_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a]$ . Поэтому  $c_U \in G_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a]$  и легко заметить, что

$$G_\partial^{(1)}[a] \subset G_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a] \quad \forall \varepsilon \in ]0, \infty[.$$

Учитывая вложение  $\mathbb{F}_\partial^{(1)}[a] \subset \mathbb{F}_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a] \quad \forall \varepsilon \in ]0, \infty[,$  получаем, что  $G_\partial^{(1)}[a] \subset AS_1$ . Таким образом [8, (33)],

$$c_U \in AS_1. \quad (22)$$

На содержательном уровне (22) означает тот факт, что значение  $c_U$  реализуемо в классе (обычных) управлений с любой наперед выбранной точностью (при последовательном ужесточении ослабленных моментных ограничений).

В самом деле, для  $u \in \mathbb{F}_\partial^{(1)}[a]$

$$\int_0^1 u(t) dt \leq c_U. \quad (23)$$

Согласно определению множества  $\mathbb{F}_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a]$ , где  $\varepsilon \in ]0, \infty[$  для  $u \in \mathbb{F}_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a]$  (23) также будет справедливо. С учетом (13) получаем таким образом, что  $G_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a] \subset [0, c_U]$  и, как следствие,  $\overline{G_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a]} \subset [0, c_U]$ . Следовательно (см. [8, (34)]),

$$AS_1 \subset [0, c_U]. \quad (24)$$

Аналогичным образом устанавливается, что

$$(c_V \in AS_2) \& (AS_2 \subset [0, c_V]).$$

Из (22) и (24) (см. также [8, (35)]) вытекает справедливость утверждения:  
если  $a \in ]0, c_U[$ , то число  $c_U$  является наибольшей точкой каждого из следующих двух множеств: (1)  $G_\partial^{(1)}[a]$  и (2)  $AS_1$ .

Иными словами, при  $a \in ]0, c_U[$  имеем равенство:

$$\max_{\nu \in G_\partial^{(1)}[a]} \nu = \max_{\nu \in AS_1} \nu.$$

Более того, согласно предложению 2 работы [8] справедливо свойство:

$$c_U = \max_{\nu \in G_\partial^{(1)}[a]} \nu = \max_{\nu \in AS_1} \nu. \quad (25)$$

Свойство (25) можно интерпретировать как некоторую устойчивость по результату при ослаблении краевого условия. Это утверждение верно для  $a \in ]0, c_U[$ .

Рассуждая аналогичным образом, можно получить следующее свойство:

если  $a \in ]0, c_V[$ , то число  $c_V$  является наибольшей точкой каждого из следующих двух множеств: (1)  $G_\partial^{(2)}[a]$  и (2)  $AS_2$ .

### 3 Асимптотика максимина

Напомним, что  $a \in ]0, c_U[$  и при этом  $c_U \leq c_V$ . Рассматриваем далее ресурсные ограничения на выбор  $u \in \mathbb{F}_+$ ,  $v \in \mathbb{F}_+$ .

$$\int_0^1 u(t)dt \leq c_U; \quad \int_0^1 v(t)dt \leq c_V.$$

В этих терминах конструируются (см. (10)) множества  $\mathbb{F}^{(1)}$  и  $\mathbb{F}^{(2)}$ . Краевые условия для первого и второго игроков таковы, что

$$\int_0^1 (1-t)u(t)dt = a; \quad \int_0^1 (1-t)v(t)dt = a;$$

здесь  $u \in \mathbb{F}^{(1)}$ ,  $v \in \mathbb{F}^{(2)}$ . Первый игрок стремится выровнять скорости в момент встречи, а цель второго игрока противоположна. Механический смысл упомянутых условий состоит в осуществлении встречи материальных точек по координате в заданный момент времени (точка встречи также задана). В качестве  $f_0$  (см. Раздел 1) возьмем функцию  $f_0(x, y) = |x - y|$ . Определим значение

$$\sup_{y \in G_\partial^{(2)}[a]} \inf_{x \in G_\partial^{(1)}[a]} f_0(x, y)$$

(напомним, что в Разделе 2 указано, что ограничения каждого из объектов образуют совместную систему).

**Утверждение 3** Справедливо равенство:

$$\sup_{y \in G_\partial^{(2)}[a]} \inf_{x \in G_\partial^{(1)}[a]} f_0(x, y) = c_V - c_U.$$

**Доказательство.** Пусть  $y \in G_\partial^{(2)}[a]$ . Рассмотрим значение  $\inf_{x \in G_\partial^{(1)}[a]} f_0(x, y)$ .

Положим к рассмотрению следующие случаи:  $y \geq c_U$  и  $y < c_U$ .

1) Если  $y \geq c_U$ , то для всех  $x \in G_\partial^{(1)}[a]$  справедливо  $f_0(x, y) = y - x$ , так как  $y - x \geq c_U - x \geq 0$ . Следовательно

$$\inf_{x \in G_\partial^{(1)}[a]} f_0(x, y) = y - c_U \leq c_V - c_U.$$

2) Допустим теперь, что  $y < c_U$ , то есть  $0 \leq y < c_U$ . При этом  $y = \int_0^1 v(t)dt$ , где  $v \in \mathbb{F}_\partial^{(2)}[a]$ , а значит (см. [8, (4)])

$$\int_0^1 v(t)dt < c_U$$

и  $y \in G_{\partial}^{(1)}[a]$ . Поскольку  $v \in \mathbb{F}^{(1)}$  и  $v$  является допустимым управлением по ограничениям

$$\int_0^1 (1-t)v(t) dt = a,$$

то  $v \in \mathbb{F}_{\partial}^{(1)}[a]$ , откуда следует, что  $y \in G_{\partial}^{(1)}[a]$ . Так как можно выбрать  $x \in G_{\partial}^{(1)}[a]$  таким, что  $x = y$ , имеем

$$\inf_{x \in G_{\partial}^{(1)}[a]} f_0(x, y) = 0 \leq c_V - c_U.$$

Сравнивая 1) и 2), получаем, что последнее неравенство имеет место во всех возможных случаях. Поскольку выбор  $y$  был произвольным, имеем, что

$$\sup_{y \in G_{\partial}^{(2)}[a]} \inf_{x \in G_{\partial}^{(1)}[a]} f_0(x, y) \leq c_V - c_U.$$

С другой стороны,  $c_V \in G_{\partial}^{(2)}[a]$ , а потому

$$\begin{aligned} \sup_{y \in G_{\partial}^{(2)}[a]} \inf_{x \in G_{\partial}^{(1)}[a]} f_0(x, y) &\geq \inf_{x \in G_{\partial}^{(1)}[a]} f_0(x, c_V) = \inf_{x \in G_{\partial}^{(1)}[a]} |c_V - x| = \inf_{x \in G_{\partial}^{(1)}[a]} (c_V - x) = \\ &= c_V - c_U. \end{aligned}$$

Следовательно, верно неравенство

$$\sup_{y \in G_{\partial}^{(2)}[a]} \inf_{x \in G_{\partial}^{(1)}[a]} f_0(x, y) \geq c_V - c_U,$$

из чего можно сделать вывод о справедливости требуемого равенства.  $\square$

Отметим вложение

$$AS_1 \subset AS_2.$$

Действительно, пусть  $y \in AS_1$ , тогда существует последовательность управлений [3, с.38]  $(u_k(\cdot))_{k \in \mathcal{N}}$  (здесь и ниже  $\mathcal{N}$  — множество натуральных чисел), такая, что

- 1)  $\forall \varepsilon > 0 \exists k_{\varepsilon} \in \mathcal{N} : \left| \int_0^1 (1-t)u_k(t) dt - a \right| < \varepsilon \quad \forall k \geq k_{\varepsilon}$  (см. (12), [3, с.38]) и
- 2)  $\left( \int_0^1 u_k(t) dt \right)_{k=1}^{\infty} \rightarrow y$ .

Из 1) следует, что при  $\varepsilon > 0$   $u_k(\cdot) \in \mathbb{F}_{\partial,1}^{(\varepsilon)}[a]$  с некоторого момента. Тогда, в частности, при  $\delta > 0$   $u_k(\cdot) \in \mathbb{F}_{\partial,2}^{(\delta)}[a]$  с некоторого момента. С учетом 2) получаем [3, с.38], что  $y \in AS_2$ .

**Утверждение 4** Справедливо равенство:

$$\max_{y \in AS_2} \min_{x \in AS_1} f_0(x, y) = c_V - c_U.$$

**Доказательство.** Пусть  $y \in AS_2$ . Имеет смысл выделить следующие два случая:  $y \geq c_U$  и  $y < c_U$ .

1) Если  $y \geq c_U$ , то для всех  $x \in AS_1$  имеем  $|x - y| = y - x$  (поскольку  $AS_1 \subset [0, c_U]$ ). Справедлива цепочка рассуждений:

$$\min_{x \in AS_1} f_0(x, y) = \min_{x \in AS_1} |x - y| = \min_{x \in AS_1} (y - x) \leq y - c_U \leq c_V - c_U.$$

Здесь используется также свойство (22).

2) Пусть теперь  $y \in AS_2$  и  $y < c_U$ . Согласно предложению 3.3.1 работы [3] существует последовательность  $(v_k(\cdot))_{k=1}^{\infty}$  в  $\mathbb{F}^{(2)}$ , для которой выполнены условия

- a)  $\forall \delta > 0 \exists m_{\delta} \in \mathcal{N} : \left| \int_0^1 (1-t)v_k(t)dt - a \right| < \delta \forall k \geq m_{\delta};$
- b)  $\left( \int_0^1 v_k(t)dt \right)_{k=1}^{\infty} \rightarrow y.$

Поскольку  $y < c_U$ , то с некоторого момента

$$\int_0^1 v_k(t)dt < c_U.$$

Поэтому (см. (10)) справедливо свойство: c) существует  $n_* \in \mathcal{N} : v_k(\cdot) \in \mathbb{F}^{(1)} \forall k \geq n_*$ .

Зафиксируем  $u_0(\cdot) \in \mathbb{F}^{(1)}$  и построим последовательность управлений  $(\tilde{u}_k(\cdot))_{k=1}^{\infty}$  следующим образом:

$$\tilde{u}_k(\cdot) = \begin{cases} u_0(\cdot), & \text{если } k \leq n_* \\ v_k(\cdot), & \text{если } k > n_*. \end{cases} \quad (26)$$

Объединяя условия a), c) и (26), имеем

$$\forall \varepsilon > 0 \exists s \in \mathcal{N} \forall k \geq s \quad \left| \int_0^1 (1-t)\tilde{u}_k(t)dt - a \right| < \varepsilon,$$

и, кроме того, согласно b) выполняется условие

$$\left( \int_0^1 \tilde{u}_k(t)dt \right)_{k=1}^{\infty} \rightarrow y.$$

Мы показали, таким образом, что существует последовательность  $(\tilde{u}_k(\cdot))_{k=1}^{\infty}$  из  $\mathbb{F}^{(1)}$ , такая, что

- a')  $\forall \varepsilon > 0 \exists n_\varepsilon \in \mathcal{N} : \left| \int_0^1 (1-t)u_k(t)dt - a \right| < \varepsilon \forall k \geq n_\varepsilon;$   
 b')  $\left( \int_0^1 u_k(t)dt \right)_{k=1}^\infty \rightarrow y.$

Это означает, что  $y \in AS_1$  (см. [3, с.38]). Тогда справедливы оценки

$$0 \leq \min_{x \in AS_1} |x - y| \leq |y - y| = 0 \leq c_V - c_U.$$

Итак, для всякого  $y \in AS_2$  имеет место  $\min_{x \in AS_1} f_0(x, y) \leq c_V - c_U$ . Поэтому

$$\max_{y \in AS_2} \min_{x \in AS_1} f_0(x, y) \leq c_V - c_U.$$

С другой стороны (напомним, что  $AS_1 \subset [0, c_U] \subset [0, c_V]$ ), поскольку  $c_V \in AS_2$ ,

$$\max_{y \in AS_2} \min_{x \in AS_1} f_0(x, y) \geq \min_{x \in AS_1} |c_V - x| = \min_{x \in AS_1} (c_V - x) \geq c_V - c_U.$$

Из двух последних неравенств вытекает требуемое равенство.  $\square$

**Утверждение 5** Справедливо равенство:

$$\max_{y \in AS_2} \min_{x \in AS_1} f_0(x, y) = \sup_{y \in G_\partial^{(2)}[a]} \inf_{x \in G_\partial^{(1)}[a]} f_0(x, y).$$

Доказательство следует из Утверждений 3 и 4. На содержательном уровне Утверждение 5 говорит об устойчивости по максимину задачи (1), (2).

В задачах управления зачастую отсутствует свойство устойчивости при возмущении системы ограничений. Ввиду соображений практического характера, обусловленных такими ситуациями, вопросу неустойчивости при ослаблении ограничений посвящены многие исследования (см., например,[3],[4], [9],[10]). Важную роль в исследованиях такого характера играют расширения исходной задачи, реализуемые в том или ином классе мер, играющих роль обобщенных управлений. Отметим оригинальный подход Н.Н. Красовского [11] к построению обобщенных задач импульсного управления, связанный с применением аппарата обобщенных функций, который послужил основой многих работ по теории импульсных систем [12],[13]. Обобщенные элементы, формализуемые как управления-меры, использовались в теории дифференциальных игр [4],[5],[8]. Элементы теории расширений находят применение в игровых задачах программного управления [9],[14]. Отметим, что явления, имеющие объективно смысл неустойчивости при ослаблении ограничений, возникают и в других разделах математики; в частности, это имеет место в задачах математического программирования [15],[16].

## Список литературы

- [1] Ченцов А. Г., Шапаръ Ю.В. Об одной игровой задаче с приближенным соблюдением ограничений. / Доклады Академии Наук. Серия «Математика». С. 170-175. – Т.427. – М., 2009
- [2] Ченцов А. Г., Шапаръ Ю.В. К вопросу о расширении некоторых игровых задач в классе конечно-аддитивных мер. / Вестник Тамбовского университета. — вып.4. — с.830-832, 2009.
- [3] Chentsov A. G. Asymptotic attainability. — Dordrecht-Boston-London: Kluwer Academic Publishers, 1997.- 322 p.
- [4] Chentsov A. G. Finitely additive measures and relaxations of extremal problems. — New York, London and Moscow: Plenum Publishing Corporation, 1996. - 244 p.
- [5] Chentsov A. G., Morina S. I. Extensions and Relaxation. — Dordrecht-Boston-London: Kluwer Academic Publishers, 2002. - 408p.
- [6] Ченцов А. Г. О представлении максимина в игровой задаче с ограничениями асимптотического характера. / Вестник Удмуртского университета. Математика. Механика. Компьютерные науки. — № 1. — с.104-119, 2010.
- [7] Ченцов А. Г., Шапаръ Ю.В. Конечно-аддитивные меры и расширения игровых задач с ограничениями асимптотического характера. / Вестник Удмуртского университета. Математика. Механика. Компьютерные науки. — № 3. — с.89-111, 2010.
- [8] Коjsan M. M., Ченцов А. Г. К вопросу о корректности некоторых задач управления материальной точкой. / Проблемы управления и информатики. — № 1. — с. 5-15, 2007.
- [9] Варга Дж. Оптимальное управление дифференциальными и функциональными уравнениями. М.: Наука, 1977. - 624с
- [10] Гамкрелидзе Р.В. Основы оптимального управления. Тбилиси: Изд-во Тбилисского университета, 1977. - 253с.
- [11] Красовский Н.Н. Теория управления движением. М.: Наука, 1968. - 475с.
- [12] Завалищин Д.С, Сесекин А.Н. Импульсные процессы. Модели и приложения. М.: Наука, 1991. - 256с.

- [13] Халанай А., Векслер Д. Качественная теория импульсных систем. М.: Мир, 1971. - 30с.
- [14] Красовский Н.Н., Субботин А.И. Позиционные дифференциальные игры. М.: Наука, 1974. - 456с.
- [15] Даффин Р.Дж. Бесконечные программы. / Линейные неравенства и смежные вопросы. М. 1959.- с.263-267.
- [16] Гольштейн Е.Г. Теория двойственности в математическом программировании и ее приложения. М.: Наука, 1971.