

УДК 62-50

## ЗАДАЧА ДЕЦЕНТРАЛИЗОВАННОГО УПРАВЛЕНИЯ С РАЗРЫВНОЙ ФУНКЦИЕЙ ВЫИГРЫША

Ермолов А. Н.

Рассматривается задача децентрализованного управления [1] о встрече двух игроков, приходящих в условленное место в случайные моменты времени. Игроки обладают частичной информацией о неконтролируемых факторах, т. е. знают только момент своего прихода в назначенное место. У игроков общая цель — дождаться друг друга, затратив при этом на ожидание как можно меньше времени. Особенностью рассматриваемой задачи является разрывность критерия по управлениям. Исследуются свойства оптимальной стратегии (ОС) коллектива [1—5] — двух встречающихся игроков, и предлагается метод ее построения. Приводится пример нахождения ОС при равномерном распределении вероятности моментов прихода на отрезке.

**1. Формулировка задачи.** Два игрока условились встретиться в назначенном месте, однако моменты времени  $t_1$  и  $t_2$  их прихода заранее неизвестны и игрокам не выбираются. Известно лишь, что эти моменты случайным образом принимают значения из  $R$ , их распределение одинаково, независимо и задается при помощи вероятностной меры  $\mu$ . Предполагается, что мера  $\mu$  определена на борелевской  $\sigma$ -алгебре пространства  $R$ , положительна и регулярна, т. е. для любого измеримого  $A \subset R$  и любого  $\varepsilon > 0$  существует открытое множество  $Q$  и замкнутое  $E$ , такие, что  $E \subset A \subset Q$  и  $\mu(Q \setminus E) < \varepsilon$  [6].

Каждый игрок может оставаться в назначенном месте и ждать партнера сколь угодно долго; обозначим  $u_1 \geq 0$ ,  $u_2 \geq 0$  длительности нахождения игроков в назначенном месте. Выигрыш коллектива из двух игроков (оперирующей стороны) складывается из условной ценности встречи  $\rho$ , если встреча состоялась, из которой вычитается время, затраченное обоими игроками на ожидание. Таким образом, если игроки пришли в назначенное место в моменты  $t_1$  и  $t_2$  и ждали в течение времени  $u_1$  и  $u_2$ , то их выигрыш определяется по формуле

$$(1.1) \quad f(t_1, t_2, u_1, u_2) = \begin{cases} \rho - (t_2 - t_1), & \text{если } t_1 \leq t_2 \leq t_1 + u_1 \\ \rho - (t_1 - t_2), & \text{если } t_2 \leq t_1 \leq t_2 + u_2 \\ -u_1 = u_2 & \text{в противном случае} \end{cases}$$

Обозначим  $U$  множество всех измеримых по Борелю функций  $u : R \rightarrow [0, +\infty)$ . Стратегиями оперирующей стороны (двух игроков) являются всевозможные пары

$$(1.2) \quad (u_1(\cdot), u_2(\cdot)), u_i(\cdot) \in U \quad (i = 1, 2)$$

где  $u_i(t)$  имеет смысл времени ожидания  $i$ -го игрока в случае, если он пришел в назначенное место в момент  $t$ . Если партнеры выбрали некоторую стратегию (1.2), то математическое ожидание выигрыша

$$(1.3) \quad F(u_1(\cdot), u_2(\cdot)) = \int_R \int_R f(t_1, t_2, u_1(t_1), u_2(t_2)) d\mu(t_1) d\mu(t_2)$$

Цель коллектива игроков — максимизация функционала (1.3).

Будет показано, что существует оптимальная стратегия (ОС) оперирующей стороны (вопрос о единственности ОС не рассматривается),

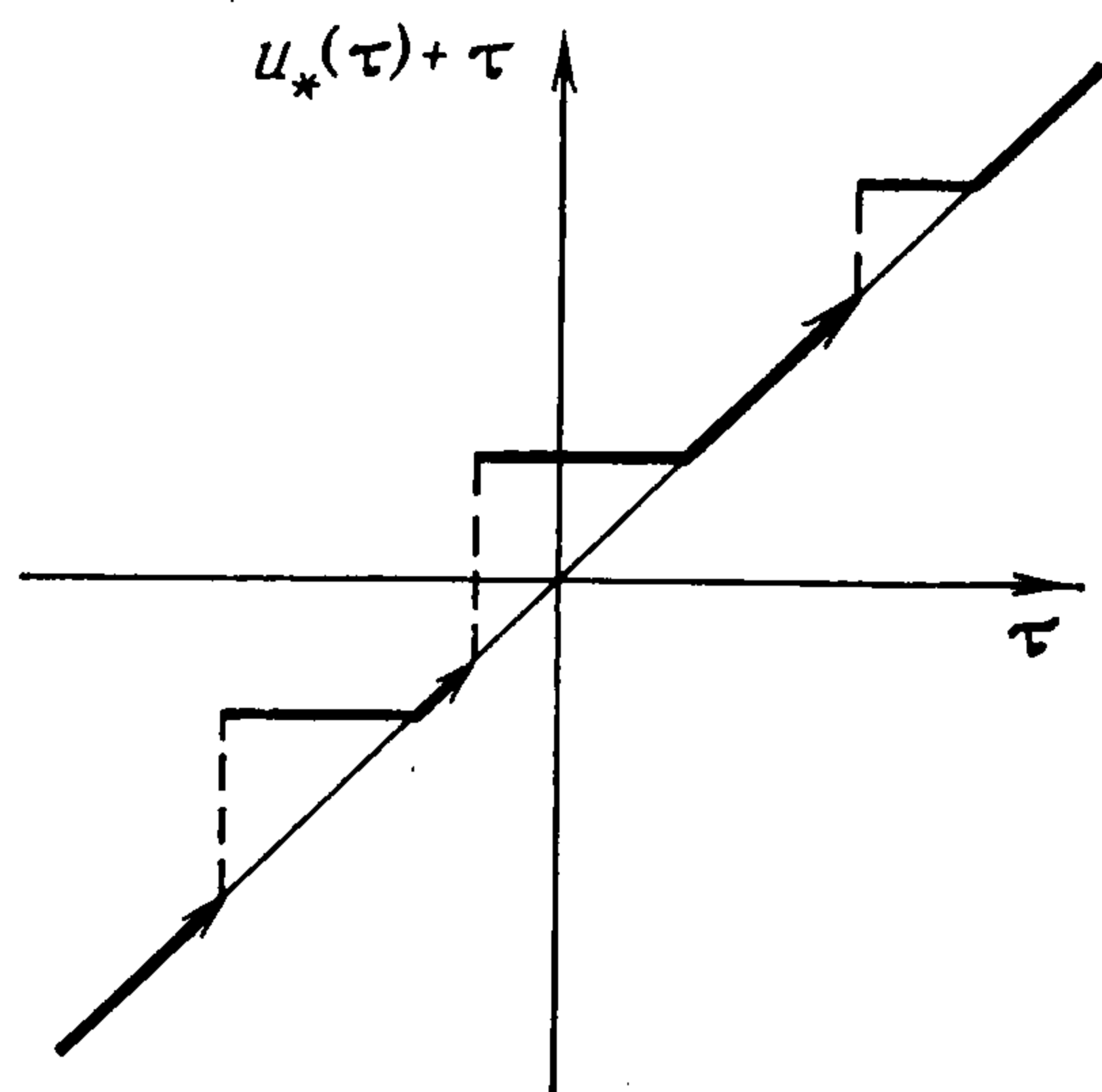
обладающая свойствами: а) симметричности, т. е. ОС имеет вид  $(u_*(\cdot), u_*(\cdot))$  (лемма 1); б) «ступенчатости», т. е. функция  $u_*(\tau) + \tau$  имеет вид, изображенный на фигуре (лемма 3). Приводится также способ вычисления ОС при заданных мере  $\mu$  и ценности встречи  $\rho$  (теорема).

В дальнейшем для краткости вместо  $d\mu(t)$  будем писать просто  $d\mu$ .

**2. Симметричность и ступенчатость ОС.** Покажем, что среди ОС имеются симметричные.

*Лемма 1.* Для любой стратегии (1.2) существует функция  $v(\cdot) \in U$ , такая, что

$$(2.1) \quad F(v(\cdot), v(\cdot)) \geq F(u_1(\cdot), u_2(\cdot))$$



*Доказательство.* Функция (1.1) симметрична, т. е. не меняется при перестановке индексов 1 и 2, поэтому функционал (1.3) можно представить следующим образом:

$$F(u_1(\cdot), u_2(\cdot)) = F'(u_1(\cdot), u_2(\cdot)) + F'(u_2(\cdot), u_1(\cdot))$$

$$F'(u_1(\cdot), u_2(\cdot)) = \int_R \left( \int_{[\tau, \infty)} f(\tau, t, u_1(\tau), u_2(t)) d\mu \right) d\mu(\tau)$$

Положим

$$v_*(t) = \min(u_1(t), u_2(t)), \quad v^*(t) = \max(u_1(t), u_2(t))$$

и докажем неравенство

$$(2.2) \quad 1/2 (F(v^*(\cdot), v^*(\cdot)) + F(v_*(\cdot), v_*(\cdot))) \geq F(u_1(\cdot), u_2(\cdot))$$

Его левую часть можно представить в виде

$$\int_R \left[ \left( \int_{[\tau, \tau+v^*(\tau)]} (\rho - (t - \tau)) d\mu + \int_{[\tau, \tau+v_*(\tau)]} (\rho - (t - \tau)) d\mu \right) - \right. \\ \left. - (v^*(\tau) \mu((\tau + v^*(\tau), \infty)) + v_*(\tau) \mu((\tau + v_*(\tau), \infty))) - I_v \right] d\mu(\tau)$$

$$I_v = \int_{(\tau+v^*(\tau), \infty)} v^*(t) d\mu + \int_{(\tau+v_*(\tau), \infty)} v_*(t) d\mu$$

Поскольку для каждого фиксированного  $\tau \in R$  либо  $v^*(\tau) = u_1(\tau)$  и  $v_*(\tau) = u_2(\tau)$ , либо  $v^*(\tau) = u_2(\tau)$  и  $v_*(\tau) = u_1(\tau)$ , то правая часть (2.2) отличается лишь тем, что вместо величины  $I_v$  будет стоять

$$I_u = \int_{(\tau+u_1(\tau), \infty)} u_2(t) d\mu + \int_{(\tau+u_2(\tau), \infty)} u_1(t) d\mu$$

Значит, для доказательства (2.2) достаточно показать, что

$$(2.3) \quad I_v \leq I_u, \quad \forall \tau \in R$$

Пусть, например,  $u_1(\tau) \geq u_2(\tau)$ . Тогда неравенство (2.3) следует из того, что  $\forall t$   $u_1(t) + u_2(t) = v^*(t) + v_*(t)$ , а по определению  $v_*(t)$

$$\int_{(\tau+u_2(\tau), \tau+u_1(\tau))} (v_*(t) - u_2(t)) d\mu \leq 0$$

Значит, справедливо и неравенство (2.2), из которого в свою очередь следует, что условие (2.1) выполняется либо для  $v(\cdot) = v^*(\cdot)$ , либо для  $v(\cdot) = v_*(\cdot)$ , что и требовалось доказать.

Фиксируем некоторую функцию  $v(\cdot) \in U$  и рассмотрим функцию

$$\varphi(t, u; v(\cdot)) = \int_R f(t_1, t_2, u_1, v(t_2)) d\mu(t_2)$$

*Лемма 2.* Функция  $\varphi(t, u; v(\cdot))$  полунепрерывна сверху и непрерывна справа по  $u$  при всех  $t \in R$  и  $v(\cdot) \in U$ .

Доказательство следует из того, что функция (1.1) полунепрерывна сверху и непрерывна справа по  $u_1$  при всех  $t_1, t_2, u_2 \geq 0$ , а также из регулярности меры  $\mu$ .

**Лемма 3.** Среди ОС существует симметричная стратегия  $(v(\cdot), v(\cdot))$  вида

$$v(t) = \begin{cases} v_i - (t - \theta_i) & \text{при } t \in [\theta_i, \theta_i + v_i], \quad i \in I \\ 0 & \text{в противном случае} \end{cases}$$

причем интервалы  $[\theta_i, \theta_i + v_i]$ ,  $i \in I$  попарно не пересекаются.

*Доказательство.* 1°. Функцию  $\varphi$  при произвольной  $v(\cdot) \in \mathcal{U}$  можно представить в виде

$$(2.4) \quad \begin{aligned} \varphi(\tau, u; v(\cdot)) &= \int_{(-\infty, \tau) \setminus L(\tau)} (\rho - (t - \tau)) d\mu + \int_{L(\tau)} (-u - v(t)) d\mu + \\ &+ \int_{[\tau, \tau+u]} (\rho - (t - \tau)) d\mu + \int_{(\tau+u, \infty)} (-u - v(t)) d\mu \\ &(L(\tau) = \{t \in R \mid t + v(t) < \tau\}) \end{aligned}$$

Пусть  $\theta \in [\tau, \tau + u]$ , тогда, пользуясь представлением (2.4), получим

$$(2.5) \quad \varphi(\theta, u - (\theta - \tau); v(\cdot)) = \varphi(\tau, u; v(\cdot)) - Mu + K$$

где  $M$  и  $K$  не зависят от  $u$ ,  $M = \mu(L(\theta) - L(\tau)) \geq 0$ .

Рассмотрим некоторую симметричную оптимальную стратегию  $(u(\cdot), u(\cdot))$ ; она существует согласно лемме 1. Фиксируем  $\tau \in R$  и рассмотрим последовательность  $\{\tau_j\}$ , сходящуюся к  $\tau$  справа. Предположим, что для каждого  $j = 1, 2, \dots$  существует  $u_j \in \arg \max \varphi(\tau_j, u; u(\cdot))$ , такое, что  $u_j + \tau_j \geq a$ . (Здесь и далее, если не оговорено противное,  $\max$  берется по  $u \geq 0$ .) Покажем, что тогда  $\tau$  обладает таким же свойством. Для любого  $j = 1, 2, \dots$  и  $u' \in [0, u_j]$   $\varphi(\tau_j, u_j; u(\cdot)) \geq \varphi(\tau_j, u'; u(\cdot))$ . Отсюда, пользуясь соотношением (2.5), имеем

$$\varphi(\tau, u_j + (\tau_j - \tau); u(\cdot)) \geq \varphi(\tau, u' + (\tau_j - \tau); u(\cdot))$$

Следовательно, для любого  $u \in (0, u_j]$  найдется  $v \geq 0$ , такое, что  $\tau + v \geq a$  и

$$(2.6) \quad \varphi(\tau, v; u(\cdot)) \geq \varphi(\tau, u; u(\cdot))$$

Так как функция  $\varphi(\tau, u; u(\cdot))$  непрерывна справа по  $u$ , то (2.6) справедливо и при  $u = 0$ . Значит, для выбранного  $\tau$  найдется  $v \in \arg \max \varphi(\tau, u; u(\cdot))$ , удовлетворяющее условию  $v + \tau \geq a$ .

Доказанное утверждение означает, что для всякого момента  $\tau$  существует наименьшее  $\theta \leq \tau$ , такое, что найдется  $v \in \arg \max \varphi(\theta, u; u(\cdot))$ , удовлетворяющее условию  $v + \theta \geq a$ . Из неравенства (2.6) следует, что для всякого  $t < \theta$  и  $v \in \arg \max \varphi(t, u; u(\cdot))$  выполнено  $v + t < \theta$  (в противном случае  $\theta$  не было бы наименьшим из таких, что существует  $v \in \arg \max \varphi(\theta, u; u(\cdot))$ ,  $\theta \leq \tau \leq v + \theta$ ). Значит, для стратегии  $(u(\cdot), u(\cdot))$  имеется набор  $\{\theta_i \in R, i \in I\}$ , такой, что для любого  $i \in I$  существует

$$(2.7) \quad v_i \in \arg \max \varphi(\theta_i, u; u(\cdot))$$

такое, что

- а)  $t + v < \theta_i$ , если  $t < \theta_i$ ,  $v \in \arg \max \varphi(t, u; u(\cdot))$ ;
- б)  $u(t) + t \leq \theta_i + v_i$ ,  $t \in [\theta_i, \theta_i + v_i]$ .

2°. Обозначим

$$(2.8) \quad v(t) = \begin{cases} v_i - (t - \theta_i), & \text{если } t \in [\theta_i, \theta_i + v_i] \\ 0 & \text{в противном случае} \end{cases}$$

Покажем, что  $F(v(\cdot), v(\cdot)) \geq F(u(\cdot), u(\cdot))$ . Из определения множества  $L(t)$  следует

$$\begin{aligned} \frac{1}{2} F(u(\cdot), u(\cdot)) &= \int_{(-\infty, \infty)} \left[ \int_{(\tau, \tau+u(\tau))} (\rho - (t - \tau)) d\mu(t) - \right. \\ &\left. - u(\tau) \mu((\tau + u(\tau), \infty)) - u(\tau) \mu(L(\tau)) \right] d\mu(\tau) \end{aligned}$$

Отсюда, пользуясь определением функционала  $F$  функции  $\varphi$  и соотношениями (2.7), (2.8), получим

$$(2.9) \quad \begin{aligned} & 1/2 F(v(\cdot), v(\cdot)) - 1/2 F(u(\cdot), u(\cdot)) = \\ & = \sum_{i \in I} \int_{[\theta_i, \theta_i + v_i]} (\varphi(\theta_i, v(\tau) + \tau - \theta_i; u(\cdot)) - \varphi(\theta_i, u(\tau) + \\ & + \tau - \theta_i; u(\cdot))) d\mu(\tau) \end{aligned}$$

Правая часть равенства (2.9) неотрицательна, так как  $v(\tau) + \tau - \theta_i = v_i \in \arg\max \varphi(\theta_i, u; u(\cdot))$ ,  $\tau \in [\theta_i, \theta_i + v_i]$ .

Таким образом, функция  $v(t) \in U$ , определенная соотношением (2.8), оптимальна и имеет вид, описанный в условии леммы.

### 3. Построение ОС. Рассмотрим функцию

$$(3.1) \quad \begin{aligned} g(\tau, u, u_0) = & \int_{[\tau, \tau+u]} (\rho - (t - \tau)) d\mu - u\mu((-\infty, u) \cup (\tau + u, \infty)) - \\ & - \int_{(\tau+u, \tau+u_0]} (u_0 - (t - \tau)) d\mu \end{aligned}$$

Здесь множество  $(a, b]$  при  $a \geq b$  считается пустым.

*Лемма 4.* Пусть  $u_0' < u_0''$ , тогда для любого  $\tau$   $g(\tau, u, u_0')$  —  $g(\tau, u, u_0'')$  — неотрицательная монотонно возрастающая функция  $u$ ; функция  $g(\tau, u, u_0)$  непрерывна по  $u_0$ .

*Доказательство.* По определению функции  $g(\tau, u, u_0)$

$$(3.2) \quad \begin{aligned} g(\tau, u, u_0') - g(\tau, u, u_0'') = & \int_{(\tau+u, \tau+u_0']} (u_0'' - u_0') d\mu + \\ & + \int_{(\tau+\max(u, u_0'), \tau+u_0'')} (u_0'' - (t - \tau)) d\mu \end{aligned}$$

Выражение в левой части равенства неотрицательно и монотонно не возрастает по  $u$ , так как подынтегральные функции неотрицательны. Непрерывность  $g(\tau, u, u_0)$  также следует из равенства (3.2).

Функция  $g(\tau, u, u_0)$  при любых  $\tau$  и  $u_0$  полунепрерывна сверху и непрерывна справа по  $u$ ; доказательство аналогично доказательству этого утверждения для  $\varphi(\tau, u; v(\cdot))$ .

Обозначим

$$V_0(\tau) = \{u_0 \geq 0 \mid \max g(\tau, u, u_0) = g(\tau, u_0, u_0)\}$$

*Теорема.* Существует функция  $u_0(t) \in V_0(t)$ ,  $t \in R$ , такая, что стратегия  $(v(\cdot), v(\cdot))$  доставляет максимум функционалу (1.3), где

$$(3.3) \quad v(\tau) = \max_{t \leq \tau} (u_0(t) - \tau + t), \quad \tau \in R$$

*Доказательство.* Согласно лемме 3, существует набор пар  $\{(\theta_i, v_i), i \in I\}$ , такой, что отрезки  $[\theta_i, \theta_i + v_i]$ ,  $i \in I$  попарно не пересекаются и функция

$$v(t) = \begin{cases} v_i + \theta_i - t & \text{при } t \in [\theta_i, \theta_i + v_i], i \in I \\ 0 & \text{в противном случае} \end{cases}$$

такова, что стратегия  $(v(\cdot), v(\cdot))$  доставляет максимум функционалу (1.3). Для такой функции  $v(t)$  нужно построить функцию  $u_0(t)$ , удовлетворяющую условиям теоремы. Так как  $(v(\cdot), v(\cdot))$  — ОС, то [1]

$$(3.4) \quad \varphi(\tau, v(\tau); v(\cdot)) = \max \varphi(\tau, u; v(\cdot)), \quad \forall \tau \in R$$

При  $\tau = \theta_i$  и  $u \in [0, v_i]$

$$\begin{aligned} \varphi(\tau, u; v(\cdot)) = & \int_{[\tau, \tau+u]} (\rho - (t - \tau)) d\mu - \int_{(\tau+u, \tau+v_i]} (v_i - (t - \tau)) d\mu - \\ & - u\mu((-\infty, \tau) \cup (\tau + u, \infty)) - \int_{(-\infty, \tau) \cup (\tau+v_i, \infty)} v(t) d\mu \end{aligned}$$

Последнее слагаемое не зависит от  $u$ , поэтому из (3.4) следует

$$(3.5) \quad g(\tau, v_i, v_i) \geq g(\tau, u, v_i), \quad u \in [0, v_i]$$

Аналогично можно показать, что из (3.4) следует неравенство (3.5) и для  $u > v_i$ , так как величина

$$(3.6) \quad - \int_{-\infty, \tau) \cup (\tau+u, \infty)} v(t) d\mu$$

не убывает по  $u$ . Таким образом,  $v_i \in V_0(\theta_i)$ ,  $i \in I$ .

При  $\tau \in [\theta_i, \theta_i + v_i]$  имеем  $\varphi(\tau, 0, 0) = \max \varphi(\tau, u; v(\cdot))$ , а значит,  $g(\tau, 0, 0) = \max g(\tau, u, 0)$ , так как величина (3.6) не убывает по  $u$ .

Остается показать, что для  $\tau \in [\theta_i, \theta_i + v_i]$  существует  $u_0 \in V_0(\tau)$ ,  $u_0 \leq v_i - (\tau - \theta_i)$ .

По определению функций  $\varphi(\tau, u; v(\cdot))$  и  $g(\tau, u, u_0)$

$$g(\tau, u, v_i - (\tau - \theta_i)) = \varphi(\tau, u; v(\cdot)) - u\mu([\theta_i, \tau]) - \int_{(\theta_i+v_i, \infty)} v(t) d\mu, \quad u \in [0, v_i - (\tau - \theta_i)]$$

Так как  $\varphi(\tau, u, v(\cdot))$  достигает максимума в точке  $u = v_i - (\tau - \theta_i)$ , то отсюда следует, что существует точка  $\xi_1 \in [0, v_i - (\tau - \theta_i)]$ , такая, что

$$g(\tau, \xi_1, v_i - (\tau - \theta_i)) = \max g(\tau, u, v_i - (\tau - \theta_i))$$

Согласно лемме 4, существует  $\xi_2 \in [0, \xi_1]$ , такая, что  $g(\tau, \xi_2, \xi_1) = \max g(\tau, u, \xi_1)$  и т. д.

Последовательность  $\{\xi_k\}$  монотонно не возрастает и ограничена, т. е. имеет предел  $u_0$ , причем  $u_0 \in [0, v_i - (\tau - \theta_i)]$ . Для любого  $u \geq 0$  выполнено неравенство

$$(3.7) \quad g(\tau, \xi_{k+1}, \xi_k) \geq g(\tau, u, \xi_k), \quad k = 1, 2, \dots$$

Так как функция  $g(\tau, u, u_0)$  непрерывна по  $u_0$  и непрерывна справа по  $u$ , то, переходя к пределу в неравенстве (3.7), получим

$$g(\tau, u_0, u_0) \geq g(\tau, u, u_0), \quad u \geq 0$$

Последнее означает, что  $u_0 \in V_0(\tau)$ . Построенная функция  $u_0(\tau)$ ,  $\tau \in R$  совпадает с  $v(\tau)$  при  $\tau \notin [\theta_i, \theta_i + v_i]$  и  $u_0(\tau) \leq v(\tau)$  при  $\tau \in (\theta_i, \theta_i + v_i]$ .

Из определения  $v(t)$  следует равенство (3.3), что и завершает доказательство теоремы.

*Замечание 1.* Утверждение теоремы остается в силе в случае, когда  $\mu(R) < 1$ . Достаточно определить функцию  $g(\tau, u, u_0)$  так:

$$g(\tau, u, u_0) = \int_{[\tau, \tau+u]} (\rho - (t - \tau)) d\mu - u(1 - \mu([\tau, \tau + u])) - \int_{(\tau+u, \tau+u_0]} (u_0 - (t - \tau)) d\mu$$

Приведем пример построения ОС при помощи теоремы. Пусть

$$\mu(A) = \int_A p(t) dt, \quad p(t) = \begin{cases} 1, & \text{если } t \in [0, 1] \\ 0 & \text{в противном случае} \end{cases}$$

(равномерное распределение вероятности прихода в назначенное место на отрезке  $[0, 1]$ ). Тогда

$$g(\tau, u, u_0) = \begin{cases} u(\rho - 1 - u_0), & u \in [0, u_0] \\ \rho u + u^2/2 - u, & u \in (u_0, 1 - \tau] \end{cases}$$

Множество решений уравнения

$$g(\tau, u_0, u_0) = \max_{u \in [0, 1-\tau]} g(\tau, u, u_0)$$

имеет вид

$$V_0(\tau) = \begin{cases} \{1 - \tau\}, & \tau \in [0, 2\rho - 1) \\ \{1 - \tau, 0\}, & \tau \in [2\rho - 1, \rho] \\ \{0\}, & \tau \in (\rho, 1] \end{cases}$$

Значит, если  $\rho \geq 1/2$ , то единственная функция, удовлетворяющая условиям теоремы, имеет вид

$$v(t) = 1 - t, \quad t \in [0, 1]$$

Если же  $\rho < 1/2$ , то все функции

$$v_a(t) = \begin{cases} 0, & t \in [0, a] \\ 1 - t, & t \in (a, 1] \end{cases}$$

а также функция  $v(t) = 0, t \in [0, 1]$  удовлетворяют условиям теоремы. Вычислив значение критерия  $F(v_a(\cdot), v_a(\cdot))$  и проведя оптимизацию по параметру, получим, что при  $\rho > 1/3$  ОС —  $v(t) = 1 - t, t \in [0, 1]$ ; при  $\rho < 1/3$  ОС —  $v(t) = 0, t \in [0, 1]$ ; при  $\rho = 1/3$  обе стратегии оптимальны.

*Замечание 2.* Если распределение вероятности времени прихода в условленное место у игроков неодинаково, то ОС, вообще говоря, не обладает свойствами симметричности и ступенчатости. Например, в случае, если

$$\mu_i(A) = \int_A p_i(t) dt, \quad i = 1, 2$$

$$p_1(t) = \pi^{-1/2} \exp(-t^2), \quad t \in R$$

$$p_2(t) = \begin{cases} 1/(2b), & \text{если } t \in [-b, b] \\ 0 & \text{в противном случае} \end{cases}$$

можно показать, что при соответствующем выборе чисел  $\rho$  и  $b$  любая ОС несимметричная и неступенчатая.

#### ЛИТЕРАТУРА

1. Marschak J., Radner R. Economic Theory of Teams. New Haven: Yale Univ. Press. 1971. 345 p.
2. Witsenhausen H. S. Separation of estimation and control for discrete time systems // Pros. IEEE. 1971. V. 59. No. 11. P. 1557—1566.
3. Arrow K. J., Radner R. Allocation of resources in large teams // Econometrica. 1979. V. 47. No. 2. P. 361—385.
4. Tsitsiklis J. N., Athans M. On complexity of decentralized decision making and detection problems // IEEE Trans. Autom. Contr. 1985. V. 30. No. 5. P. 440—446.
5. Ермолов А. Н. О динамической задаче децентрализованного управления // ПММ. 1983. Т. 47. Вып. 1. С. 11—20.
6. Варга Дж. Оптимальное управление дифференциальными и функциональными уравнениями. М.: Наука. 1977. 623 с.

Москва

Поступила в редакцию  
12.IX.1986.