

**Математика**

К. В. САГАТЕЛЯН

ОБ ОДНОМ КЛАССЕ ПОЗИЦИОННЫХ ИГР С КОНТИНУУМОМ ХОДОВ

Рассматриваются позиционные игры, в которых принятие решения происходит непрерывно в течение некоторого фиксированного промежутка времени. С теоретико-игровой точки зрения между такими играми и дифференциальными играми существует много общего, что позволяет изучать некоторые свойства дифференциальных игр с неполной информацией в рамках позиционных игр.

1. Определим вначале позиционную игру с точки зрения выделенного игрока, то есть из множества всех игроков выделим некоторого  $k$ -того игрока и определим игру  $G^k$  как систему

$$G^k = \langle T, X(t), U(t), Z, g_t, H \rangle,$$

где  $[0, T]$ ,  $T < +\infty$  — множество ходов в игре;  $X(t)$ ,  $t \in [0, T]$  — множество управлений выделенного игрока в момент  $t \in [0, T]$ ;  $U(t)$  — множество информационных состояний выделенного игрока в момент  $t \in [0, T]$ ;  $Z$  — множество наборов стратегий всех остальных игроков («противников»);

$$g_t : Z \times \prod_{\tau < t} X(\tau) \rightarrow U(t), \quad t \in [0, T]$$

-- информационные отображения;

$$H : Z \times \prod_{t \in [0, T]} X(t) \rightarrow (-\infty, +\infty)$$

— функция выигрыша выделенного игрока.

Множества  $X(t)$ ,  $t \in [0, T]$ , предполагаются изоморфными единичному отрезку.

Модель позиционной игры с точки зрения выделенного игрока впервые была приведена в работе [1], где приводятся также преимущества этой модели по сравнению с другими моделями позиционных игр.

Введем некоторые обозначения. Положим

$$X^t = \prod_{\tau < t} X(\tau), \quad X^T = \prod_{\tau \leq T} X(\tau).$$

Фактически  $X^t(X^T)$  есть множество всех отображений множества  $[0, t]$  в  $X([0, T]$  в  $X$ ). Здесь и в дальнейшем мы будем опускать индекс  $t$  в обозначении множеств  $X$  там, где это не будет вызывать противоречий, так как множества  $X(t)$  предполагаются изоморфными. Элементы множеств  $X^t$  и  $X^T$  будем обозначать через  $x_t$  и  $x_T$ , а через  $x_t(\tau)$  и

$x_\tau(\tau)$  — значения отображений  $x_t$  и  $x_\tau$  в точке  $\tau$ . Далее, для любых  $x_t, x_\tau, \tau < t$  обозначим через  $x_{t||\tau}$  и  $x_{\tau||t}$  элементы множества  $X^\tau$ , для которых

$$x_{t||\tau}(\theta) = x_t(\theta), \quad \theta < \tau,$$

$$x_{\tau||t}(\theta) = x_\tau(\theta), \quad \theta < \tau.$$

Положим также,

$$X^{(t, \tau)} = \prod_{\theta \in (t, \tau)} X(\theta).$$

Введем несколько определений, связанных с понятием стратегии игрока.

**Определение.** Чистой стратегией выделенного игрока в игре  $G^k$  назовем пару  $\langle \sigma, f \rangle$ , где

$$\sigma = (\sigma_0, \sigma_1, \dots, \sigma_n), \quad n > 0, \quad \sigma_i \in [0, T], \quad i = 0, \dots, n; \quad 0 = \sigma_0 < \sigma_1 < \dots < \sigma_n,$$

а

$$f = (f_0, \dots, f_n).$$

$$f_i : U(\sigma_i) \rightarrow X^{[\sigma_i, \sigma_{i+1})}, \quad i = 0, \dots, n.$$

Для каждой ситуации  $(z, \langle \sigma, f \rangle)$  рекуррентно определим вектор  $x(z, \langle \sigma, f \rangle) = (x_0, \dots, x_n)$ ,

где

$$x_0 = f_0(g\sigma_0(z)),$$

$$x_i = f_i(g\sigma_i(z, x_0, \dots, x_{i-1})), \quad i = 1, \dots, n,$$

и положим

$$x_{(z, \langle \sigma, f \rangle)}(\theta) = x_i(\theta), \quad \sigma_i \leq \theta \leq \sigma_{i+1}.$$

Тогда выигрыш выделенного игрока в ситуации  $(z, \langle \sigma, f \rangle)$  определяется следующим образом:

$$H(z, \langle \sigma, f \rangle) = H(z, x_{(z, \langle \sigma, f \rangle)}).$$

Стратегии игрока, определенные выше, насколько это известно автору, еще не рассматривались в теории позиционных игр, однако аналоги этих стратегий нашли широкое применение в теории дифференциальных игр (см., напр., [2]).

Аналогично чистой стратегии введем понятие смешанной стратегии игрока.

**Определение.** Смешанной стратегией выделенного игрока в игре  $G^k$  называется пара  $\langle \sigma, s \rangle$ , где

$$s = \{s_u\} \in \prod_{i=0}^n U(\sigma_i) —$$

дискретный случайный процесс, в котором случайная величина  $s_u$  принимает значения в  $X^{[\sigma_i, \sigma_{i+1})}$ , если  $u \in U(\sigma_i)$ ,  $i = 0, 1, \dots, n$ , а вектор  $\tau$  определяется так же, как и в предыдущем определении.

Положим,

$$s_i(u) = s_u,$$

если  $u \in U(t)$ .

Каждая смешанная стратегия  $\langle \sigma, s \rangle$  выделенного игрока при фиксированном  $z \in Z$  определяет дискретную вероятностную меру  $\nu_z, \langle \sigma, s \rangle$  на множестве  $X^T$ :

$$\nu_z, \langle \sigma, s \rangle (x^T) = P\{s_{\sigma_0}(g_{\sigma_0}(z)) = x_0, \dots, s_{\sigma_n}(g_{\sigma_n}(z, x_{T_{\sigma_n}})) = x_n\},$$

где

$$x_i \in X^{[\sigma_i, \sigma_{i+1}]},$$

$$x_i(\theta) = x_T(\theta), \sigma_i \leq \theta < \sigma_{i+1}, i = 0, \dots, n.$$

**Определение.** Две смешанные стратегии выделенного игрока  $\langle \sigma', s' \rangle$  и  $\langle \sigma'', s'' \rangle$  называются эквивалентными, если при каждом фиксированном  $z \in Z$  имеет место равенство

$$\nu_z, \langle \sigma', s' \rangle = \nu_z, \langle \sigma'', s'' \rangle.$$

Выигрыш выделенного игрока в ситуации  $\langle z, \langle \sigma, s \rangle \rangle$  определяется как математическое ожидание:

$$H(z, \langle \sigma, s \rangle) = \sum_{x^T \in X^T} H(z, x^T) \nu_z, \langle \sigma, s \rangle (x^T).$$

2. Рассмотрим теперь игры с полной памятью.

**Определение.** Игра  $G^k$  называется игрой с полной памятью, если в игре существуют такие отображения (известные выделенному игроку)

$$\varphi_\theta^t : U(t) \rightarrow U(\theta), \quad \theta < t,$$

$$\psi_\theta^t : U(t) \rightarrow X(\theta), \quad \theta < t,$$

что

$$\varphi_\theta^t g_t(z, x_t) = g_\theta(z, x_{t \parallel \theta}),$$

$$\psi_\theta^t g_t(z, x_t) = x_{t \parallel \theta}.$$

**Определение.** Стратегией поведения выделенного игрока в игре  $G^k$  называется смешанная стратегия  $\langle \sigma, s \rangle$ , любая конечная совокупность случайных величин которого взаимно независима.

Для игр с континуумом ходов также справедлив аналог теоремы Г. Куна.

**Теорема 1.** В игре  $G^k$  с полной памятью каждая смешанная стратегия выделенного игрока эквивалентна некоторой его стратегии поведения.

**Доказательство.** Пусть  $\langle \sigma, s \rangle$  — некоторая смешанная стратегия выделенного игрока. Построим соответствующую ей стратегию поведения  $\langle \sigma^1, m \rangle$ .

Пусть

$$u \in \bigcup_{i=0}^n U(\sigma_i), \quad u \in U(\sigma_i), \quad u = g_{\sigma_i}(z, x_{\sigma_i}).$$

Положим, для любого  $x \in X^{[\sigma_i, \sigma_{i+1}]}$ ,  $i = 0, \dots, n$ ;

$$\mu_u(x) = P\{s_{j_1}(u) = x/s_{j_2}(\varphi_{j_1}^{j_2}(u)) = \psi_{j_2}^{j_1}(u), j \leq 1\}.$$

Стратегией поведения  $\langle \sigma^1, m \rangle$  выделенного игрока, соответствующей смешанной стратегии  $\langle \sigma, s \rangle$ , назовем смешанную стратегию, для которой  $\sigma^1 = \sigma$ , а  $m = \{m_u\} u \in \prod_{i=0}^n U(\delta_i)$  — есть случайный процесс со взаимно независимыми случайными величинами, и

$$P\{m_u \in E\} = \mu_u(E)$$

для всех  $u \in \prod_{i=0}^n U(\sigma_i)$ .

Доказательство эквивалентности стратегий  $\langle \sigma, s \rangle$  и  $\langle \sigma, m \rangle$  можно получить точно так же, как соответствующие доказательства Г. Куна [3] и Аумана [1], поэтому приводить его мы не будем.

**Следствие.** Пусть  $\sigma \subseteq \sigma^1$  (если вектор  $\sigma$  рассматривать как множество своих компонент). Тогда для любой стратегии поведения  $\langle \sigma, m \rangle$  существует эквивалентная ей стратегия поведения  $\langle \sigma^1, m^1 \rangle$ .

3. Модель позиционной игры с точки зрения выделенного игрока удобна лишь при рассмотрении теоретических вопросов. При решении же конкретных игр позиционную игру можно определять как вектор  $G = \langle G^1, \dots, G^n \rangle$ , где  $n$  — число игроков, а  $G^i$  — игра с точки зрения игрока  $i$ ,  $i = 1, \dots, n$ .

Далее будут рассматриваться лишь антагонистические игры.

**Определение.** Антагонистической позиционной игрой называется пара  $G = \langle G^1, G^2 \rangle$ :

$$G^1 = \langle T, X(t), U(t), Z', g_t, H^1 \rangle,$$

$$G^2 = \langle T, Y(t), V(t), Z^2, l_t, H^2 \rangle,$$

удовлетворяющая следующим условиям согласованности:

$$Z' = Y^T, Z^2 = X^T; H^1 = -H^2 = H.$$

Введем еще одно ограничение. Пусть  $B$  — некоторая  $\sigma$ -алгебра подмножеств  $X$ . Обозначим через  $\bar{X}_T$  множество всех измеримых отображений  $[0, T]$  в  $X$ . Точно так же введем обозначения  $\bar{X}^t$ ,  $\bar{X}^{(t, t')}$ ,  $\bar{Y}^t$ ,  $\bar{Y}^t$ . Далее мы будем пользоваться всеми предыдущими определениями, предполагая, однако, что все множества  $X^t$ ,  $X^{(t, t')}$ ,  $Y^t$ ,  $Y^{(t, t')}$  заменены в них на соответствующие множества измеримых отображений

Выигрыш игрока 1 в условиях применения игроками смешанных стратегий соответственно  $\langle \sigma, s \rangle$  и  $\langle \tau, \gamma \rangle$  определяется как обычно:

$$H(\langle \sigma, s \rangle, \langle \tau, \gamma \rangle) = \sum_{X^T} \sum_{Y^T} H(x_T, y_T) \nu_{\langle \sigma, s \rangle, y_T}^{x_T} \nu_{\langle \tau, \gamma \rangle, x_T}^{y_T}.$$

По аналогии с дифференциальными играми введем два определения.

**Определение.** Игра  $G$  называется игрой с интегральным выигрышем, если существует такая функция  $h(x_T, y_T)$ , что для любых  $x_T \in X^T$ ,  $y_T \in Y^T$

$$H(x_T, y_T) = \int_0^T h(x_T(t), y_T(t)) dt.$$

**Определение.** Пусть  $G = (G^1, G^2)$ . Игра  $G$  называется игрой с  $\delta$ -задержкой, если

1) при  $t \geq \delta$  и любых фиксированных  $x_t \in X^t$  и  $y_t \in Y^t$  отображения  $g_t(x_t, \cdot)$  и  $l_t(y_t, \cdot)$  являются взаимно-однозначными отображениями  $\bar{Y}^{t-\delta}$  на  $U(t)$  и  $\bar{X}^{t-\delta}$  на  $V(t)$  соответственно;

2) при  $t < \delta$

$$g_t(x_t, y_t) = g_t(x_t),$$

$$l_t(x_t, y_t) = l_t(y_t).$$

Введем одно ограничение на функцию выигрыша.

**Определение.** Пусть

$$x : [0, T] \rightarrow X,$$

$$f : X \rightarrow (-\infty, +\infty).$$

Функцию

$$F_x(t) = f(x(t))$$

назовем разделимой функцией, если для любого  $t^* \in [0, T]$  и каждого отображения  $x : [0, T] \rightarrow X$  существуют такие функции

$$f^* : X \rightarrow (-\infty, +\infty),$$

$$\bar{f} : X \rightarrow (-\infty, +\infty),$$

что

$$f(x(t)) = \begin{cases} f^*(x(t)), & t \in [0, t^*] \\ \bar{f}(x(t)), & t \in [t^*, T]. \end{cases}$$

Грубо говоря, разделимость функции означает независимость значений функции для различных  $t \in [0, T]$ .

Разделимыми являются, например, все элементарные функции, определенные на любых множествах отображений  $x(t)$ . Примером же неразделимой функции может служить функция  $f$ , определенная следующим образом:

$$f(x(t)) = \begin{cases} 0, & \min_{t \in [0, t]} |x(t)| < \delta \\ 1 & \text{в противном случае.} \end{cases}$$

**Определение.** Игру  $G = (G^1, G^2)$  с интегральным выигрышем назовем разделимой, если функция  $h(x_T(t), y_T(t))$  разделима по обоим переменным.

4. Далее будут рассматриваться лишь разделимые игры с полной памятью и  $\delta$ -задержкой. Пусть  $G = (G^1, G^2)$  — такая игра. Определим вспомогательные игры в нормальной форме  $\Gamma_l$ ,  $l = 0, \dots, k$ ,  $k = \left\lceil \frac{T}{\delta} \right\rceil$ :

$$\Gamma_i = \langle \bar{X}^{[\sigma_i^0, \sigma_{i+1}^0]}, Y^{[\sigma_i^0, \sigma_{i+1}^0]}, H_i \rangle,$$

где  $\sigma_i^0 = i\delta$ ,  $\sigma_{k+1}^0 = T$ ,

$$H_i(x_i, y_i) = \int_{\sigma_i^0}^{\sigma_{i+1}^0} h(x_T(t), y_T(t)) dt.$$

**Теорема 2.** Пусть в играх  $\Gamma_1, \dots, \Gamma_k$  существуют оптимальные стратегии  $\mu_i^0, \lambda_i^0$  соответственно игроков 1 и 2. Тогда существует значение игры  $G: v(G) = \sum_{i=1}^k v(\Gamma_i)$ , где  $v(\Gamma_i)$  — значение игры  $\Gamma_i, i=1, \dots, k$ .

Стратегии поведения  $\langle \sigma^0, m^0 \rangle$  и  $\langle \sigma^0, r^0 \rangle$  соответственно игроков 1 и 2, определяемые следующим образом:  $\sigma^0 = (\sigma_1^0, \dots, \sigma_k^0)$ ,

$$m_0 = \{m_u^0\} u \in \bigcup_{i=1}^k U(\sigma_i^0); \quad r^0 = \{r_v^0\} v \in \bigcup_{i=1}^k V(\sigma_i^0);$$

$$P\{m_u^0 \in E\} = \mu_i^0(E), \quad u \in U(\sigma_i^0), i=1, \dots, k;$$

$$P\{r_v^0 \in E\} = \lambda_i^0(E), \quad v \in V(\sigma_i^0), i=1, \dots, k,$$

являются оптимальными стратегиями игроков в игре  $G$ .

**Доказательство.** Так как игра  $G$  предполагается игрой с полной памятью, то можно ограничиться рассмотрением лишь стратегий поведения (см. теор. 1). Доказательство оптимальности стратегий поведения  $\langle \sigma^0, m^0 \rangle$  и  $\langle \sigma^0, r^0 \rangle$  в классе всех стратегий поведения будем вести индукцией по  $k = \left\lfloor \frac{T}{\delta} \right\rfloor + 1$ . При  $k=1$  игра  $G$  превращается в игру в нормальной форме  $\langle \bar{X}^T, \bar{Y}^T, H \rangle$  и утверждение теоремы выполняется автоматически. Пусть теперь для всех игр с  $\left\lfloor \frac{T}{\delta} \right\rfloor + 1 \leq k$  утверждение теоремы справедливо. Рассмотрим игру  $G$ , для которой  $\left\lfloor \frac{T}{\delta} \right\rfloor + 1 = k+1$ .

Пусть  $\langle \sigma', m \rangle$  и  $\langle \sigma'', r \rangle$  — некоторые стратегии поведения игроков 1 и 2. В силу следствия теор. 1 можно предположить, что  $k\delta \in \sigma', k\delta \in \sigma''$ . По определению выигрыша в ситуации  $(\langle \sigma', m \rangle, \langle \sigma'', r \rangle)$

$$\begin{aligned} H(\langle \sigma', m \rangle, \langle \sigma'', r \rangle) &= \sum_{X_T} \sum_{Y_T} H(x_T, y_T) v_{\langle \sigma', m \rangle}(x_T) \times v_{\langle \sigma'', r \rangle}(y_T) = \\ &= \sum_{X_T} \sum_{Y_T} \left( \int_0^T h(x_T, y_T) dt \right) v_{\langle \sigma', m \rangle}(x_T) \times v_{\langle \sigma'', r \rangle}(y_T) = \end{aligned} \quad (1)$$

$$= \sum_{X_T} \sum_{Y_T} \left( \int_0^{k\delta} h(x_T, y_T) dt + \int_{k\delta}^T h(x_T, y_T) dt \right) v_{\langle \sigma', m \rangle}(x_T) \times v_{\langle \sigma'', r \rangle}(y_T).$$

Положим,  $k\delta = \sigma^*$ ,  $x_{\sigma^*} = X_{T, \sigma^*}$ ,  $y_{\sigma^*} = Y_{T, \sigma^*}$ ;

$$x_k(\tau) = X_T(\tau), \quad \tau \geq \sigma^*;$$

$$y_k(\tau) = Y_T(\tau), \quad \tau \geq \sigma^*;$$

$$H_1(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}) = \int_0^{\sigma^*} h(x_T, y_T) dt;$$

$$H_2(x_k, y_k) = \int_{\sigma^*}^T h(x_T, y_T) dt.$$

По определению стратегии поведения меры  $\nu_{\langle \sigma', m \rangle, Y_T}$  и  $\nu_{\langle \sigma'', \Gamma \rangle, X_T}$  можно представить в виде произведений мер: для любых  $x_T \in X^T$ ,  $y_T \in Y^T$

$$\nu_{\langle \sigma', m \rangle, Y_T}(x_T) = \mu_{g_{\sigma'_0}(y_T)}(x_0) \times \mu_{g_{\sigma'_1}(y_T, x_T \parallel \sigma'_1)}(x_1) \times \dots \times \mu_{g_{\sigma'_n}(y_T, x_T \parallel \sigma'_n)}(x_n),$$

$$\nu_{\langle \sigma'', \Gamma \rangle, X_T}(y_T) = \lambda_{l_{\sigma''_0}(x_T)}(y_0) \times \lambda_{l_{\sigma''_1}(x_T, y_T \parallel \sigma''_1)}(y_1) \times \dots \times \lambda_{l_{\sigma''_m}(x_T, y_T \parallel \sigma''_m)}(y_m),$$

где

$$x_i(\tau) = x_T(\tau) (y_j(\tau) = y_T(\tau)) \text{ для } \tau \in [\sigma'_i, \sigma'_{i+1}) (\tau \in [\sigma''_i, \sigma''_{i+1})),$$

а  $\mu_u, u \in \bigcup_{i=1}^n U(\sigma'_i)$  и  $\lambda_v, v \in \bigcup_{j=1}^m V(\sigma''_j)$  есть распределения случайных величин  $m_u$  и  $\Gamma_v$ .

Рассмотрим игру  $G$  до момента  $\sigma^*$ . Пусть  $\bar{G} = (\bar{G}^1, \bar{G}^2)$ ,

где

$$\bar{G}^1 = \langle \sigma^*, X(t), U(t), g_t, Y^{\sigma^*}, H_1 \rangle,$$

$$\bar{G}^2 = \langle \sigma^*, Y(t), V(t), l_t, X^{\sigma^*}, -H_1 \rangle.$$

Положим

$$\bar{m} = \{m_u\}_{u \in \bigcup_{\sigma'_i \leq \sigma^*} U(\sigma'_i)}, \quad \bar{\sigma}' = (\sigma'_0, \dots, \sigma^*),$$

$$\bar{\Gamma} = \{\Gamma_v\}_{v \in \bigcup_{\sigma''_i \leq \sigma^*} V(\sigma''_i)}, \quad \bar{\sigma}'' = (\sigma''_0, \dots, \sigma).$$

Тогда

$$\nu_{\langle \sigma', m \rangle, Y_T} = \nu_{\langle \bar{\sigma}', \bar{m} \rangle, Y_{\sigma^*}} \times \mu_{g_{\sigma^*}(x_{\sigma^*}, y_T)} \times \dots \times \mu_{g_{\sigma'_n}(x_{\sigma^*}, y_T)},$$

$$\nu_{\langle \sigma'', \Gamma \rangle, X_T} = \nu_{\langle \bar{\sigma}'', \bar{\Gamma} \rangle, X_{\sigma^*}} \times \lambda_{l_{\sigma^*}(y_{\sigma^*}, x_T)} \times \dots \times \lambda_{l_{\sigma''_m}(y_{\sigma^*}, x_T)}.$$

Рассмотрим произведения

$$\mu_{g_{\sigma^*}(x_{\sigma^*}, y_T)} \times \dots \times \mu_{g_{\sigma'_n}(x_{\sigma'_n}, y_T)},$$

$$\lambda_{l_{\sigma^*}(y_{\sigma^*}, x_T)} \times \dots \times \lambda_{l_{\sigma''_m}(y_{\sigma''_m}, x_T)}.$$

Так как  $\sigma'_n - \delta < \sigma^*$ ,  $\sigma''_m - \delta < \sigma^*$ , то эти произведения зависят только

от  $u_{\Gamma, \sigma^*}$ ,  $x_{\Gamma, \sigma^*}$  и при фиксированных  $x_{\sigma^*}$ ,  $y_{\sigma^*}$  являются дискретными вероятностными мерами на  $X^{[\sigma^*, \Gamma]}$  и  $Y^{[\sigma^*, \Gamma]}$  соответственно. Обозначим эти меры через  $\mu_{x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}}$  и  $\lambda_{x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}}$ .

В новых обозначениях выражение (1) примет следующий вид:

$$\begin{aligned} & H(\langle \sigma', m \rangle, \langle \sigma'', r \rangle) = \\ & = \sum_{X^{\sigma^*}} \sum_{Y^{\sigma^*}} \sum_{X^{[\sigma^*, \Gamma]}} \sum_{Y^{[\sigma^*, \Gamma]}} [H_1(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}) + H_2(x_k, y_k)]^{\nu_{\langle \bar{m}, \bar{\sigma}' \rangle, y_{\sigma^*}}(x_{\sigma^*})} \times \\ & \quad \times \nu_{\langle \bar{\sigma}', \bar{r} \rangle, x_{\sigma^*}}(y_{\sigma^*}) \times \mu_{x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}}(x_k) \times \lambda_{y_{\sigma^*}, x_{\sigma^*}}(y_k) = \\ & = \sum_{X^{\sigma^*}} \sum_{Y^{\sigma^*}} \left[ \sum_{X^{[\sigma^*, \Gamma]}} \sum_{Y^{[\sigma^*, \Gamma]}} (H_1(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}) \mu_{x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}}(x_k) \times \lambda_{y_{\sigma^*}, x_{\sigma^*}}(y_k)) + \right. \\ & \left. + \sum_{X^{[\sigma^*, \Gamma]}} \sum_{Y^{[\sigma^*, \Gamma]}} (H_2(x_k, y_k) \mu_{x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}}(x_k) \times \lambda_{y_{\sigma^*}, x_{\sigma^*}}(y_k)) \right]^{\nu_{\langle \bar{\sigma}', \bar{m} \rangle, y_{\sigma^*}}(x_{\sigma^*})} \times \\ & \quad \times \nu_{\langle \bar{\sigma}'', \bar{r} \rangle, x_{\sigma^*}}(y_{\sigma^*}). \end{aligned}$$

Так как  $H_1(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*})$  не зависит от  $x_k, y_k$ , а  $\mu_{x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}}$  и  $\lambda_{x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}}$  — вероятностные меры, то при любых  $x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}$

$$\sum_{X^{[\sigma^*, \Gamma]}} \sum_{Y^{[\sigma^*, \Gamma]}} (H_1(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}) \mu_{x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}}(x_k) \times \lambda_{y_{\sigma^*}, x_{\sigma^*}}(y_k)) = H_1(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}).$$

С другой стороны, при любой фиксированной паре  $(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*})$  множество всех мер  $\mu_{x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}}(\lambda_{y_{\sigma^*}, x_{\sigma^*}})$  совпадает с множеством всех дискретных вероятностных мер на  $X^{[\sigma^*, \Gamma]}$  ( $Y^{[\sigma^*, \Gamma]}$ ), а функция  $H_2(x_k, y_k)$  не зависит от  $(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*})$ . Следовательно, при любых фиксированных  $(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*})$  и для всех  $\mu_{y_{\sigma^*}, x_{\sigma^*}}$

$$\sum_{X^{[\sigma^*, \Gamma]}} \sum_{Y^{[\sigma^*, \Gamma]}} (H_2(x_k, y_k) \mu_{x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}}(x_k) \lambda_k^0(y_k)) \leq \sum_{X^{[\sigma^*, \Gamma]}} \sum_{Y^{[\sigma^*, \Gamma]}} H_2(x_k, y_k) \mu_k^0(x_k) \times \lambda_k^0(y_k),$$

где  $(\mu_k^0, \lambda_k^0)$  — ситуация равновесия в игре  $\Gamma_k$ .

Таким образом

$$\begin{aligned} & H(\langle \sigma', m \rangle, \langle \sigma^0, r^0 \rangle) \leq \sum_{X^{\sigma^*}} \sum_{Y^{\sigma^*}} [H_1(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}) + \\ & + \sum_{X^{[\sigma^*, \Gamma]}} \sum_{Y^{[\sigma^*, \Gamma]}} H_2(x_k, y_k) \mu_k^0(x_k) \lambda_k^0(y_k)]^{\nu_{\langle \bar{\sigma}', \bar{m} \rangle, y_{\sigma^*}}(x_{\sigma^*})} \nu_{\langle \bar{\sigma}^0, \bar{r}^0 \rangle, x_{\sigma^*}}(y_{\sigma^*}). \end{aligned}$$

Отсюда, так как второе слагаемое не зависит от  $(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*})$ , имеем

$$\begin{aligned} & H(\langle \sigma', m \rangle, \langle \sigma^0, r^0 \rangle) \leq \sum_{X^{\sigma^*}} \sum_{Y^{\sigma^*}} [H_1(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*})^{\nu_{\langle \bar{\sigma}', \bar{m} \rangle, y_{\sigma^*}}(x_{\sigma^*})} \nu_{\langle \bar{\sigma}^0, \bar{r}^0 \rangle, x_{\sigma^*}}(y_{\sigma^*})] + \\ & + \sum_{X^{[\sigma^*, \Gamma]}} \sum_{Y^{[\sigma^*, \Gamma]}} [H_2(x_k, y_k) \mu_k^0(x_k) \lambda_k^0(y_k)]. \end{aligned}$$

Но

$$\sum_{X^{\sigma^*}} \sum_{Y^{\sigma^*}} H_1(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*})^{\nu_{\langle \bar{\sigma}', \bar{m} \rangle, y_{\sigma^*}}(x_{\sigma^*})} \nu_{\langle \bar{\sigma}^0, \bar{r}^0 \rangle, x_{\sigma^*}}(y_{\sigma^*})$$



есть выигрыш игрока 1 в игре  $\bar{G}$  в ситуации  $(\langle \sigma', \bar{m} \rangle, \langle \bar{\sigma}^0, \bar{r}^0 \rangle)$ . По предположению индукции, стратегия  $\langle \bar{\sigma}^0, \bar{m}^0 \rangle$  оптимальна в игре  $G$ . Это означает, что

$$\begin{aligned} & \sum_{X^{\sigma^*}} \sum_{Y^{\sigma^*}} H_1(x_{\sigma^*}, y_{\sigma^*}) \nu_{\langle \sigma', \bar{m} \rangle, y_{\sigma^*}(x_{\sigma^*})} \times \nu_{\langle \bar{\sigma}^0, \bar{r}^0 \rangle, x_{\sigma^*}(y_{\sigma^*})} \leq \\ & \leq H_1(\langle \bar{\sigma}_0, m_0 \rangle, \langle \sigma^0, r^0 \rangle) = \sum_{i=1}^{k-1} v(\Gamma_i) = \\ & = \sum_{i=1}^{k-1} \left( \sum_{X[\sigma_i^0, \sigma_{i+1}^0]} \sum_{Y[\sigma_i^0, \sigma_{i+1}^0]} H^i(x_i, y_i) \cdot \mu_i^0(x_i) \times \lambda_i^0(y_i) \right). \end{aligned}$$

Окончательно получаем, что

$$H(\langle \sigma', m \rangle, \langle \sigma^0, r^0 \rangle) \geq \sum_{i=1}^k v(\Gamma_i).$$

Точно так же можно показать, что для всех стратегий поведения  $\langle \sigma'', r \rangle$  имеет место

$$H(\langle \sigma^0, m^0 \rangle, \langle \sigma'', r \rangle) \geq \sum_{i=1}^k v(\Gamma_i).$$

Следовательно,  $(\langle \sigma^0, m^0 \rangle, \langle \sigma^0, r^0 \rangle)$  есть ситуация равновесия в игре  $G$  и  $v(G) = \sum_{i=1}^k v(\Gamma_i)$ .

Кафедра дифференциальных уравнений

Поступила 4.04.1978

### Л И Т Е Р А Т У Р А

1. Ауман Р. Дж., сб. Позиционные игры, изд. «Наука», М., 1967.
2. Петросян Л. А., Дифференциальные игры преследования, Л., 1977.
3. Кун Г. У., сб. Позиционные игры, изд. «Наука», М., 1967.

### Կ. Վ. ՍԱՂԱԹԵԼՅԱՆ

### ԿՈՆՏԻՆՈՒՈՒՄ ՔԱՅԼԵՐՈՎ ԴԻՐՔԱՅԻՆ ԽԱՂԵՐԻ ՄԻ ԴԱՍԻ ՄԱՍԻՆ

### Ա մ փ ո փ ու մ

Ի հոտարկվում են անվերջ քայլերով դիրքային խաղերի: Այդ խաղերի համար ապացուցվում է Կոնտինուումի թեորեմի ընդհանրացումը: Ստացված արդյունքների հիման վրա մշակված է դիֆերենցիալ խաղերի մի դասի լուծման մեթոդը: