

# Теорема про конфлікт для пари стохастичних векторів

В. Кошманенко (Інститут математики НАН України, Київ)

Створивши світ,  
Бог кожному призначив місце,  
та диявол винайшов конфлікт

## Анотація

The mathematical conflict model with discrete set of positions is investigated.  
Досліджується математична модель конфлікту з дискретним набором позицій.

## 1 Вступ

У роботі запропоновано математичну модель конфлікту зі скінченим набором позицій для двох противників. Сумарний розподіл імовірності захоплення довільної позиції дорівнює одиниці для кожного з противників, тобто а ргіогі противники вважаються незнищеними. Боротьба іде лише за "справедливий" перерозподіл конфліктних позицій.

Нехай  $\Omega = \{\omega_1, \omega_2, \dots, \omega_d\}$ ,  $d \geq 2$  позначає скінчену множину позицій, що її претендує зайняти (окупувати) кожна з двох альтернативних сторін (противників), яких позначаємо  $A$  та  $B$ . Повна ймовірність присутності на множині  $\Omega$  для обох сторін вважається постійною і нормованою на одиницю, тобто  $P_A(\Omega) = P_B(\Omega) = 1$ . Початковий і незалежний від наявності противника розподіл імовірності присутності кожної зі сторін  $A$  та  $B$  по позиціях  $\omega_i, i = 1, 2, \dots, d$  довільний:

$$1 = \sum_{i=1}^d P_A(\omega_i) = \sum_{i=1}^d p_i, p_i \geq 0$$
$$1 = \sum_{i=1}^d P_B(\omega_i) = \sum_{i=1}^d q_i, q_i \geq 0.$$

Суть конфлікту полягає в неможливості окупувати спірну позицію  $\omega_i$  противниками  $A$  чи  $B$  одночасно. Задача полягає в побудові математичної композиції конфлікту між векторами  $\mathbf{p} = (p_1, p_2, \dots, p_d)$  та  $\mathbf{q} = (q_1, q_2, \dots, q_d)$ , дослідженні еволюції перерозподілу імовірностей  $P_A(\omega_i) = p_i$  і  $P_B(\omega_i) = q_i$ ,  $i = 1, 2, \dots, d$  відносно конфліктної композиції, та знаходженні інваріантних станів.

## 2 Композиція конфлікту для стохастичних векторів

Вектор  $\mathbf{p} = (p_1, p_2, \dots, p_d) \in \mathbf{R}^d, d \geq 2$  зветься стохастичним, якщо його координати невід'ємні,  $p_i \geq 0, i = 1, 2, \dots, d$ , і  $l^1$  - норма одинична,  $|\mathbf{p}| = \sum_{i=1}^d p_i = 1$ .

Кожна пара стохастичних векторів  $\mathbf{p}, \mathbf{q} \in \mathbf{R}^d$  утворює конфліктну систему, яка нетривіальна, якщо скалярний добуток  $(\mathbf{p}, \mathbf{q}) \neq 0$  і тривіальна, якщо  $\mathbf{p} \perp \mathbf{q}$ . Випадок  $\mathbf{p} = \mathbf{q} = \mathbf{1}_i$ , де  $\mathbf{1}_i = (\underbrace{0, \dots, 0}_{i-1}, 1, 0, \dots, 0)$ , який відповідає колапс-стану, з подальшого розгляду виключаємо.

Некомутативна конфліктна композиція (позначення  $\ast$ ) між стохастичними векторами  $\mathbf{p}^0, \mathbf{q}^0$  з координатами  $p_i^{(0)}, q_i^{(0)}, i = 1, 2, \dots, d$  визначається таким чином. Парі  $\mathbf{p}^0, \mathbf{q}^0$  ставиться у відповідність нова пара стохастичних векторів:

$$\mathbf{p}^1 := \mathbf{p}^0 \ast \mathbf{q}^0 \equiv \mathbf{p}^0 \ast^1 \mathbf{q}^0, \quad \mathbf{q}^1 := \mathbf{q}^0 \ast \mathbf{p}^0 \equiv \mathbf{q}^0 \ast^1 \mathbf{p}^0,$$

з координатами:

$$p_i^{(1)} := \frac{1}{z_1} p_i^{(0)} \cdot (1 - q_i^{(0)}) \equiv \frac{1}{z_1} p_i^{(0)} \cdot q_i^{(0),c}, p_i^{(0)} \equiv p_i, q_i^{(0)} \equiv q_i \quad (1)$$

$$q_i^{(1)} := \frac{1}{z_1} q_i^{(0)} \cdot (1 - p_i^{(0)}) \equiv \frac{1}{z_1} q_i^{(0)} \cdot p_i^{(0),c},$$

де нормуючий коефіцієнт  $z_1$  фіксується умовою стохастичності,  $|\mathbf{p}^1| = |\mathbf{q}^1| = 1$ :

$$z_1 = 1 - (\mathbf{p}^0, \mathbf{q}^0). \quad (2)$$

Координати  $p_i^{(1)}, q_i^{(1)}$  в (1) визначені коректно за винятком випадку, коли  $\mathbf{p}^0 = \mathbf{1}_i = \mathbf{q}^0$ . Степінь конфліктної композиції (позначення  $\ast^n, n = 1, 2, \dots$ ) між векторами  $\mathbf{p}^0, \mathbf{q}^0$  визначається індуктивно:

$$\mathbf{p}^n = \mathbf{p}^0 \ast^n \mathbf{q}^0 := \mathbf{p}^{n-1} \ast \mathbf{q}^{n-1},$$

$$\mathbf{q}^n = \mathbf{q}^0 \ast^n \mathbf{p}^0 := \mathbf{q}^{n-1} \ast \mathbf{p}^{n-1},$$

де координати векторів  $\mathbf{p}^n, \mathbf{q}^n$  задаються формулами:

$$p_i^{(n)} := \frac{1}{z_n} p_i^{(n-1)} \cdot (1 - q_i^{(n-1)}) \equiv \frac{1}{z_n} \cdot p_i^{(n-1)} \cdot q_i^{(n-1),c}, \quad (3)$$

$$q_i^{(n)} := \frac{1}{z_n} q_i^{(n-1)} \cdot (1 - p_i^{(n-1)}) \equiv \frac{1}{z_n} \cdot q_i^{(n-1)} \cdot p_i^{(n-1),c},$$

з

$$z_n = 1 - (\mathbf{p}^{n-1}, \mathbf{q}^{n-1}).$$

Для фіксованої пари стохастичних векторів  $\mathbf{p}^0, \mathbf{q}^0$  матриця

$$M^n = \begin{pmatrix} p_1^{(n)} & p_2^{(n)} & \dots & p_d^{(n)} \\ q_1^{(n)} & q_2^{(n)} & \dots & q_d^{(n)} \end{pmatrix} \quad (4)$$

зветься станом конфліктної системи на  $n$ -му кроці конфлікту. Еволюція початкового стану  $M^0$  асоційованого з парою векторів  $\mathbf{p}^0, \mathbf{q}^0$  задається перетворенням:

$$U(\ast)^n M^0 := M^n, \quad U(\ast)^1 \equiv U(\ast).$$

В цій роботі для конфліктної системи з довільними початковими векторами  $\mathbf{p}^0, \mathbf{q}^0 \in \mathbf{R}^d$  доведено існування граничних інваріантних станів,  $M^\infty = \lim_{n \rightarrow \infty} M^n$ ,  $U(\ast)^n M^\infty = M^\infty$  та частково описана їх структура.

### 3 Приклад

Розглянемо в  $\mathbf{R}^2$  пару стохастичних векторів  $\mathbf{p}^0 = (p_1^{(0)}, p_2^{(0)})$ ,  $\mathbf{q}^0 = (q_1^{(0)}, q_2^{(0)})$ ,  $p_i^{(0)} \neq 0 \neq q_i^{(0)}$ . В силу (1) вже перший крок конфліктної композиції приводить до симетричного стану:

$$U(\ast)^1 \begin{pmatrix} p_1^{(0)} & p_2^{(0)} \\ q_1^{(0)} & q_2^{(0)} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} a & b \\ b & a \end{pmatrix}, \quad 0 \leq a, b \leq 1.$$

**Твердження.** Для довільної пари стохастичних векторів  $\mathbf{p}^0 \neq \mathbf{q}^0$  з  $\mathbf{R}^2$  послідовність станів  $M^n = U(\ast)^n M^0 = \begin{pmatrix} p_1^{(n)} & p_2^{(n)} \\ q_1^{(n)} & q_2^{(n)} \end{pmatrix}$  збігається до одного з інваріантних станів:

$$\begin{pmatrix} 0 & 1 \\ 1 & 0 \end{pmatrix} \text{ або } \begin{pmatrix} 1 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}. \text{ Якщо } \mathbf{p}^0 = \mathbf{q}^0 \neq \mathbf{1}_i, \quad i = 1, 2, \text{ то граничний стан є рівноважним,}$$

$$M^\infty = \begin{pmatrix} 1/2 & 1/2 \\ 1/2 & 1/2 \end{pmatrix}.$$

*Доведення.* Без втрати загальності можна покласти,  $M^0 = \begin{pmatrix} a & b \\ b & a \end{pmatrix}$ ,  $0 < a < 1/2$ ,  $b = 1 - a$ . Тоді  $M^1 = \begin{pmatrix} a_1 & b_1 \\ b_1 & a_1 \end{pmatrix}$ , де  $a_1 = \frac{a^2}{a^2+b^2} = ak_1$ ,  $k_1 = \frac{a}{2a^2-2a+1} < 1$  оскільки  $a < a^2 + b^2$  при  $a < 1/2$ . Отже,  $a_1 < a$ . За індукцією, для довільного  $n \geq 1$

$$a_n = a_{n-1}k_n \equiv a \prod_{i=1}^n k_i,$$

де усі  $k_i < 1$  і отже  $a_n \rightarrow 0$ , відповідно,  $b_n \rightarrow 1$ , при  $n \rightarrow \infty$ . У випадку  $\mathbf{p}^0 = \mathbf{q}^0 \neq \mathbf{1}_i$  безпосередньо перевіряється, що не пізніше ніж на першому кроці конфліктна композиція приводить до рівноважного стану  $\begin{pmatrix} 1/2 & 1/2 \\ 1/2 & 1/2 \end{pmatrix}$ .  $\square$

### 4 Теорема про конфлікт

**Теорема.** Для довільної пари стохастичних векторів  $\mathbf{p}^0, \mathbf{q}^0 \in \mathbf{R}^d$ ,  $d \geq 2$ ,  $\mathbf{p}^0 \neq \mathbf{q}^0$ , які утворюють нетривіальну конфліктну систему,  $(\mathbf{p}^0, \mathbf{q}^0) \neq 0$ , існують границі:

$$p_i^{(\infty)} = \lim_{n \rightarrow \infty} p_i^{(n)}, \quad q_i^{(\infty)} = \lim_{n \rightarrow \infty} q_i^{(n)}, \quad i = 1, \dots, d,$$

а послідовність станів  $M^n$  визначених згідно з (1) - (4) збігається до інваріантного стану:

$$M^\infty = \lim_{n \rightarrow \infty} M^n = \begin{pmatrix} p_1^{(\infty)} & p_2^{(\infty)} & \dots & p_d^{(\infty)} \\ q_1^{(\infty)} & q_2^{(\infty)} & \dots & q_d^{(\infty)} \end{pmatrix}, \quad U(\ast)M^\infty = M^\infty. \quad (5)$$

При цьому граничні вектори  $\mathbf{p}^\infty = (p_1^{(\infty)}, p_2^{(\infty)}, \dots, p_d^{(\infty)})$ ,  $\mathbf{q}^\infty = (q_1^{(\infty)}, q_2^{(\infty)}, \dots, q_d^{(\infty)})$  асоційовані з станом  $M^\infty$  ортогональні,

$$\mathbf{p}^\infty \perp \mathbf{q}^\infty. \quad (6)$$

Якщо початкові вектори однакові,  $\mathbf{p}^0 = \mathbf{q}^0$ , та для усіх  $i = 1, 2, \dots, d$  координати  $p_i^{(0)} = q_i^{(0)} \neq 0$ , то граничні вектори також існують, є однаковими,  $\mathbf{p}^\infty = \mathbf{q}^\infty$ , і мають рівномірний розподіл:

$$p_i^{(\infty)} = q_i^{(\infty)} = 1/d. \quad (7)$$

*Доведення.* У випадку  $d = 2$  справедливість теореми випливає з Твердження. Нехай  $d \geq 3$ . Припустимо що  $\mathbf{p}^0 \neq \mathbf{q}^0$ . Тоді якщо для якогось  $i$   $p_i^{(0)} > q_i^{(0)}$ , то в силу (1),  $p_i^{(1)} > q_i^{(1)}$  також, і отже,  $p_i^{(n)} > q_i^{(n)}$  для усіх  $n$ . Більш за те, якщо для фіксованого  $i$ ,  $p_i^{(0)} > q_i^{(0)}$ , то з необхідністю

$$q_i^{(n)} \rightarrow 0, n \rightarrow \infty. \quad (8)$$

Для доведення (8) достатньо показати, що відношення

$$c_i^{(n)} := \frac{p_i^{(n)}}{q_i^{(n)}} \rightarrow \infty, n \rightarrow \infty.$$

Очевидно що  $c_i^{(0)} > 1$ . А в силу  $p_i^{(0)} > q_i^{(0)}$ , числа  $k_i^{(0)} := \frac{1-q_i^{(0)}}{1-p_i^{(0)}} > 1$  також. Тому  $c_i^{(0)} < c_i^{(1)} = c_i^{(0)} \cdot k_i^{(0)}$ . За індукцією

$$1 < c_i^{(0)} < c_i^{(1)} < \dots < c_i^{(n)} < c_i^{(n+1)} = c_i^{(n)} \cdot k_i^{(n)} = c_i^{(0)} \cdot k_i^{(0)} \cdot \dots \cdot k_i^{(n)}.$$

Більше того, числа  $k_i^{(n)}$  строго зростають при  $n \rightarrow \infty$ :

$$1 < k_i^{(0)} < k_i^{(1)} < \dots < k_i^{(n)}. \quad (9)$$

Справді, для  $k_i^{(1)}$  маємо

$$\begin{aligned} k_i^{(1)} &= \frac{1 - q_i^{(1)}}{1 - p_i^{(1)}} = \frac{1 - \frac{1}{z_1} q_i^{(0)} (1 - p_i^{(0)})}{1 - \frac{1}{z_1} p_i^{(0)} (1 - q_i^{(0)})} = \frac{z_1 - q_i^{(0)} (1 - p_i^{(0)})}{z_1 - p_i^{(0)} (1 - q_i^{(0)})} \\ &= \frac{1 - q_i^{(0)} - (\mathbf{p}^0, \mathbf{q}^0) + q_i^{(0)} p_i^{(0)}}{1 - p_i^{(0)} - (\mathbf{p}^0, \mathbf{q}^0) + q_i^{(0)} p_i^{(0)}} = \frac{1 - q_i^{(0)} - I_i^0}{1 - p_i^{(0)} - I_i^0}, \end{aligned}$$

де

$$0 < I_i^0 := (\mathbf{p}^0, \mathbf{q}^0) - p_i^{(0)} q_i^{(0)} = \sum_{k \neq i} p_k^{(0)} q_k^{(0)} < \sum_{k \neq i} p_k^{(0)} = 1 - p_i^{(0)}$$

Тепер очевидно, що

$$k_i^{(0)} = \frac{1 - q_i^{(0)}}{1 - p_i^{(0)}} < k_i^{(1)} = \frac{1 - q_i^{(0)} - I_i^0}{1 - p_i^{(0)} - I_i^0}.$$

Аналогічно доводиться, що  $k_i^{(1)} < k_i^{(2)}$ , і за індукцією одержуємо (9). Отже, з  $p_i^{(0)} > q_i^{(0)}$  випливає, що  $c_i^{(n)} \rightarrow \infty$  і тому  $q_i^{(n)} \rightarrow 0$ , бо усі  $p_i^{(n)}$  обмежені. Аналогічно, з  $p_k^{(0)} < q_k^{(0)}$  для якогось фіксованого  $k$  випливає, що  $p_k^{(n)} \rightarrow 0$ . В силу  $\mathbf{p}^0 \neq \mathbf{q}^0$  це означає, що  $(\mathbf{p}^n, \mathbf{q}^n) \rightarrow 0$  і  $z_n \rightarrow 1$  при умові, що у векторів  $\mathbf{p}^n$ ,  $\mathbf{q}^n$  усі відповідні координати різні, тобто що є порожньою множина індексів  $\Omega$  :

$$\Omega_0 := \{i : p_i^{(0)} = q_i^{(0)} \neq 0\} = \emptyset.$$

У свою чергу це означає, що послідовності  $p_i^{(n)}, q_k^{(n)}$  при  $p_i^{(0)} > q_i^{(0)}$  та  $q_k^{(0)} > p_k^{(0)}$  також збігаються на проміжку  $[0, 1]$ :

$$p_i^{(n)} \rightarrow p_i^{(\infty)}, \quad q_k^{(n)} \rightarrow q_k^{(\infty)}, \quad n \rightarrow \infty.$$

При цьому в силу  $q_i^{(n)} \rightarrow 0$ ,  $p_k^{(n)} \rightarrow 0$  граничний стан системи буде інваріантним відносно конфліктної композиції, що доводить (5). Оскільки  $(\mathbf{p}^\infty, \mathbf{q}^\infty) = 0$ , то справедливе співвідношення (6).

У випадку  $\Omega_0 \neq \emptyset$ , доведення теореми трохи складніше. Звичайно граничні значення  $p_i^{(\infty)}, q_k^{(\infty)}$  для  $i, k \notin \Omega_0$  існують як і в попередньому випадку. Це видно з формул (3), оскільки як і раніше,  $q_i^{(n)} \rightarrow 0$  при  $p_i^{(0)} > q_i^{(0)}$ , а також  $p_k^{(n)} \rightarrow 0$  при  $q_k^{(0)} > p_k^{(0)}$ . Тому в даному випадку нормуючий коефіцієнт можна записати у вигляді

$$z_n = 1 - \sum_{j \in \Omega_0} (p_j^{(n)})^2 - \epsilon_n,$$

де  $\epsilon_n \rightarrow 0$ . З (3) випливає, що хоча б для якоїсь підпослідовності  $n_k$  відношення  $1 - p_j^{(n_k)}$  до  $1 - \epsilon_{n_k} - \sum_{j \in \Omega_0} (p_j^{(n_k)})^2$  прямує до 1, що можливо лише якщо  $p_j^{(n_k)} \rightarrow 0$ . Отже,  $(\mathbf{p}^n, \mathbf{q}^n) \rightarrow 0, n \rightarrow \infty$  в загальному випадку, що гарантує справедливість тверджень теореми.

Тепер припустимо, що  $\mathbf{p}^0 = \mathbf{q}^0$  і для всіх  $i = 1, 2, \dots, d$  координати  $p_i^{(0)} = q_i^{(0)} \neq 0$ . Тоді з (1) очевидно випливає що  $p_i^{(n)} = q_i^{(n)} \neq 0$  для усіх  $n$ . Без втрати загальності координати вектора  $\mathbf{p}^0$  можна вважати впорядкованими:

$$0 < p_1^{(0)} \leq p_2^{(0)} \leq \dots \leq p_d^{(0)} < 1. \quad (10)$$

З (10), в силу  $\mathbf{p}^0 = \mathbf{q}^0$ , випливає що числа  $q_i^{(0),c} := 1 - q_i^{(0)}$  мають зворотну впорядкованість

$$1 > q_1^{(0),c} \geq q_2^{(0),c} \geq \dots \geq q_d^{(0),c} > 0, \quad (11)$$

З (11) випливає, що

$$q_1^{(0),c} > z_1 > q_d^{(0),c} \quad (12)$$

Справді, за означенням,

$$z_1 = 1 - (\mathbf{p}^0, \mathbf{q}^0) = \sum_i p_i^{(0)} q_i^{(0),c}.$$

Тому, замінюючи в останній сумі всі числа  $q_i^{(0),c}$  на  $q_1^{(0),c}$  (або на  $q_d^{(0),c}$ ) і використовуючи рівність  $\sum_i p_i^{(0)} = 1$  з (11) одержуємо (12).

Тепер покажемо, що координати вектора  $\mathbf{p}^1$  задовольняють нерівності:

$$p_1^{(0)} \leq p_1^{(1)} \leq p_i^{(1)} \leq p_d^{(1)} \leq p_d^{(0)}, i = 1, 2, \dots, d \quad (13)$$

Справді, з (12) безпосередньо випливає, їо  $p_1^{(0)} \leq p_1^{(1)}$  та  $p_d^{(1)} \leq p_d^{(0)}$ . Для доведення нерівностей  $p_1^{(1)} \leq p_i^{(1)} \leq p_d^{(1)}$  зауважимо, що їх, завдяки  $p_i^{(0)} = q_i^{(0)} \neq 0$ , можна еквівалентно переписати у вигляді

$$p_1^{(0)}(1 - p_1^{(0)}) \leq p_i^{(0)}(1 - p_i^{(0)}) \leq p_d^{(0)}(1 - p_d^{(0)}).$$

А ці співвідношення справедливі в силу того що функція  $y = x(1 - x)$ ,  $x \in [0, 1]$  має симетричний графік відносно точки  $x = 1/2$ , в якій вона досягає максимуму. Тому

$$y(p_1^{(0)}) \leq y(x) \leq y(1 - p_d^{(0)})$$

для будь-якої точки  $x = p_i^{(0)} \in (0, 1)$ , при умовах:  $d \geq 3$ ,  $\sum_i p_i^{(0)} = 1$ , та  $\min_i p_i^{(0)} \leq x \leq \max_i p_i^{(0)}$ . Тепер за індукцією нерівності (13) продовжуються на координати вектора  $\mathbf{p}^n$  з довільним  $n$ :

$$p_1^{(0)} \leq p_1^{(1)} \leq \dots \leq p_1^{(n)} \leq p_i^{(n)} \leq p_d^{(n)} \leq \dots \leq p_d^{(1)} \leq p_d^{(0)}.$$

Звідси в силу стохастичності векторів  $\mathbf{p}^n, \mathbf{q}^n$  р з необхідністю одержуємо:

$$\lim_{n \rightarrow \infty} p_i^{(n)} = 1/d = \lim_{n \rightarrow \infty} q_i^{(n)}, \quad i = 1, 2, \dots, d, \quad (14)$$

що доводить (7). Зрозуміло, що у випадку  $p_i^{(0)} = q_i^{(0)} \neq 0$  лише для  $i = 1, 2, \dots, m < d$ , границі в (14) дорівнюють  $1/m$ .  $\square$

## 5 Дискусія

Згідно доведеної вище теореми про конфлікт, композиція  $\ast$  (див. (1)) має чисто відштовхувальний (repelling) ефект. В результаті нескінченної (в загальному випадку) боротьби різні супротивники з нетривіальної конфліктної системи (вектори  $\mathbf{p}^n, \mathbf{q}^n$  не тотожні і їх скалярний добуток не нульовий,  $(\mathbf{p}^n, \mathbf{q}^n) \neq 0$ ) розходяться по різним позиціям (вектори  $\mathbf{p}^\infty, \mathbf{q}^\infty$ ) ортогональні. При цьому на границі,  $n \rightarrow \infty$ , спірні позиції відсутні: принаймні одна з координат  $p_i^{(\infty)}$  або  $q_i^{(\infty)}$  дорівнює нулю. Рівномірний (паритетний) розподіл реалізується лише для ідентичних сторін.

Зрозуміло, що для побудови досконалішої моделі конфліктів необхідно також забезпечити наявність притягального (attracting) ефекту. Реально він проявляється в зростанні коефіцієнтів претензій (координат векторів  $\mathbf{p}^n, \mathbf{q}^n$ ) окупувати певні позиції

одночасно кожною з протилежних сторін при  $n \rightarrow \infty$ . Математично цього можна досягти введенням функціональної (керованої) залежності цих координат від часу,  $p_i^{(n)}(t), q_i^{(n)}(t)$ . Зокрема, на кожному кроці композиції  $*$  координати  $p_i^{(n)}, q_i^{(n)}$  можуть додатково степенєво або експоненціально залежати від аргументу  $t$ . Це означає перехід до побудови конфліктних моделей з керуванням (див. наприклад [1]). Закон перетворення функцій розподілу відповідних станів, як і координат  $p_i^{(n)}(t), q_i^{(n)}(t)$  можна задавати стохастичними квадратними матрицями.

Відзначимо, що в запропонованій тут моделі конфліктної системи не використовуються поняття платіжної (payoff) функції - основного об'єкту звичайної теорії ігор [2] - [7]. Але в досконалішому варіанті конфліктної композиції ця функція з необхідністю з'являється (див. [8]).

Накінець зауважимо, що в цій роботі введено принцип незнищенності противників. Жодна з сторін не може ані виграти, ані програти, а результатом боротьби є безконфліктний стан. В наступній публікації буде показано, що введена в цій статті композиція конфлікту  $*$  породжує в просторі  $\mathbf{R}^d \times \mathbf{R}^d$  векторну динамічну систему, значно складнішу одновимірної [9].

## Список літератури

- [1] А. Чикрий, К.Г. Дзюбенко, Билинейные марковские процессы поиска движущихся объектов // Проблемы управления и информатики. - 1999. - N 1. С.92-106.
- [2] N.N. Vorob'ev, Translated and supplemented by S. Kotz. Applications of Mathematics // Game theory. Lectures for economists and systems scientists, New York - Berlin: Springer-Verlag, 1977.
- [3] A. J. Jones, Mathematics and its Applications. Game theory: mathematical models of conflict, New York - Chichester - Brisbane, 1980.
- [4] G. Owen, Game theory, Third edition. Academic Press, Inc., San Diego, CA, 1995.
- [5] J. S. Armstrong, Assessing Game Theory, Role Playing and Unaided Judgment, // International Journal of Forecasting, 2002.
- [6] H. Gintis, A Markov model of production, trade, and money: theory and artificial life simulation. // Comput. Math. Organ. Theory. - 1997. - **3**, N 1, P. 19-41.
- [7] K. C. Green, Forecasting decisions in conflict situations: A comparison of game theory, role-playing and unaided judgment, // International Journal of Forecasting, 2002.
- [8] V. Koshmanenko, The Theorem on Conflict for Probability Measures, (subm. to publ.) 2002.
- [9] W. de Melo, S. van Strien, One-Dimensional Dynamics, Springer, 1993.