

УДК 517.5

*Волошин Г.А.*<sup>1,2</sup>, *Маслюченко В.К.*<sup>1</sup>,  
*Маслюченко О.В.*<sup>1,3</sup>

<sup>1</sup> (Чернівецький національний університет ім.Ю.Федьковича,  
Чернівці)

<sup>2</sup> (Буковинський державний фінансово-економічний університет,  
Чернівці)

<sup>3</sup> (Instytut Matematyki, Akademia Pomorska w Słupsku, Słupsk, Polska)

## Про боровість простору нарізно неперервних функцій

We propose three methods for proving that locally convex space  $S = CC[0, 1]^2$  of separately continuous functions  $f : [0, 1]^2 \rightarrow \mathbb{R}$  on the square  $[0, 1]^2$  with topology of layer-wise uniform convergence is the set of the first category, therefore, is not Baire space. The methods of  $\varepsilon$ -nets, function of calculation or topological games were used in this research. These approaches were generalized on spaces  $CC(X \times Y)$  of separately continuous functions  $f : X \times Y \rightarrow \mathbb{R}$ , which were topologized respectively.

Запропоновано три методи доведення того, що локально опуклий простір  $S = CC[0, 1]^2$  нарізно неперервних функцій  $f : [0, 1]^2 \rightarrow \mathbb{R}$  на квадраті  $[0, 1]^2$  з топологією пошарово рівномірної збіжності є множиною першої категорії, отже, не є берівським. Вони використовують  $\varepsilon$ -сітки, функцію обчислення чи топологічні ігри. Ці підходи узагальнено на простори  $CC(X \times Y)$  нарізно неперервних функцій  $f : X \times Y \rightarrow \mathbb{R}$ , які відповідним чином топологізовано.

**1. Вступні зауваження.** Для топологічних просторів  $X$ ,  $Y$  і  $Z$  символом  $CC(X \times Y, Z)$  ми позначаємо сукупність усіх нарізно неперервних відображень  $f : X \times Y \rightarrow Z$ . При  $Z = \mathbb{R}$  сукупність

$CC(X \times Y) = CC(X \times Y, \mathbb{R})$  утворює дійсний векторний простір. Якщо  $X$  і  $Y$  — це компактні простори, то ми можемо ввести переднорми на векторному просторі  $CC(X \times Y)$ , покладаючи для довільних  $x \in X$  і  $y \in Y$ :  $\|f\|_x = \|f^x\|_\infty$ ,  $\|f\|_y = \|f_y\|_\infty$ , де  $\|g\|_\infty = \max_{t \in T} |g(t)|$  — рівномірна норма неперервної функції  $g: T \rightarrow \mathbb{R}$ , заданої на компактному просторі  $T$ , і  $f^x(y) = f_y(x) = f(x, y)$ . Сукупність переднорм  $\mathcal{N}(X, Y) = \{\|\cdot\|_x : x \in X\} \cup \{\|\cdot\|_y : y \in Y\}$  породжує на просторі  $CC(X \times Y)$  деяку локально опуклу топологію, яку ми позначатимемо символом  $\mathcal{T} = \mathcal{T}(X, Y)$ . Вона називається *топологією пошарово рівномірної збіжності*. Для кожної точки  $p = (x, y) \in X \times Y$  введемо переднорму  $N_p$  на  $CC(X \times Y)$ , покладаючи  $N_p(f) = \max\{\|f\|_x, \|f\|_y\} = \max_{q \in cr(p)} |f(q)|$ , де  $cr(p) = (\{x\} \times Y) \cup (X \times \{y\})$ . Легко перевірити, що локально опукла топологія, що породжується сукупністю переднорм  $\mathcal{N}(X \times Y) = \{N_p : p \in X \times Y\}$  збігається з топологією  $\mathcal{T}$ .

Топологія  $\mathcal{T}(X, Y)$  у випадку  $X = Y = [0, 1]$  була введена в тезах [1], а її властивості вивчалися в праці [2], де, зокрема, було встановлено, що локально опуклий простір  $S = (CC[0, 1]^2, \mathcal{T})$  — це повний сепарабельний неметризований локально опуклий простір. Там також була окреслена програма дослідження подальших властивостей локально опуклого простору  $S$ .

Тут ми починаємо реалізувати цю програму з дослідження питання про беровість простору  $S$ . Ми доводимо трьома істотно різними способами, що простір  $S$  не берівський. Перший використовує  $\varepsilon$ -сітки і дає явне зображення  $S$  у вигляді об'єднання послідовності ніде не щільних множин, він узагальнюється на випадок метризованих компактів без ізольованих точок. Другий базується на тому, що для компактів  $X$  і  $Y$  без ізольованих точок і простору  $Z = CC(X \times Y)$ , наділеному топологією пошарово рівномірної збіжності, функція обчислення  $\Phi: X \times Y \times Z \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $\Phi(x, y, z) = z(x, y)$ , нарізно неперервна і скрізь розривна. Цей спосіб застосовний до таких компактів  $X$  і  $Y$  без ізольованих точок, для яких для берівського простору  $Z$  кожна нарізно неперервна функція  $f: X \times Y \times Z \rightarrow \mathbb{R}$  має хоча б одну точку неперервності, наприклад, для компактів з першою аксіомою зліченності. Третій спосіб використовує гру Банаха-Мазура та ідеї праць [4, 5] і застосовний для довільних компактів без ізольованих точок чи навіть у загальнішому випадку (теорема 9). Таким чином, в цій статті встановлено, що для довільних компактів  $X$  і  $Y$  без ізольованих точок простір  $CC(X \times Y)$  з топологією пошарово рівномірної збіжності не

берівський, а  $\epsilon$  множиною першої категорії в собі. Цей результат анонсовано в тезах [3].

**2. Побудова  $\epsilon$ -сіток у просторах без ізольованих точок.** Нагадаємо, що підмножина  $A$  метричного простору  $(T, d)$  називається  $\epsilon$ -сіткою множини  $E \subseteq T$ , якщо для кожного  $t \in E$  існує такий елемент  $a \in A$ , що  $d(t, a) < \epsilon$ . Якщо множина  $E$  для кожного  $\epsilon > 0$  має скінченну  $\epsilon$ -сітку  $A \subseteq T$ , то вона називається *цілком обмеженою*. Легко перевірити [6, с.143, теорема 2], що цілком обмежена множина  $E$  для кожного  $\epsilon > 0$  має скінченну  $\epsilon$ -сітку  $B$ , що міститься в  $E$ .

Точка  $t$  множини  $E$  в топологічному просторі  $T$  називається *ізольованою* в  $E$ , якщо існує такий її окіл  $U$  в  $T$ , що  $U \cap E = \{t\}$ .

Нам будуть потрібні деякі допоміжні твердження, в яких використовується поняття  $\epsilon$ -сітки, для доведення неберовості простору  $S$  першим способом.

**Лема 1.** *Нехай  $(T, d)$  — метричний простір і  $E$  — цілком обмежена множина в  $T$  без ізольованих точок. Тоді для кожного  $\epsilon > 0$  існують такі дві скінченні  $\epsilon$ -сітки  $A$  і  $B$  множини  $E$ , що  $A \cap B = \emptyset$  і  $A \cup B \subseteq E$ .*

*Доведення.* Нехай  $\epsilon > 0$ . Оскільки множина  $E$  цілком обмежена, то в ній існує деяка скінченна  $\epsilon$ -сітка  $A$ . Множина  $E \setminus A$  теж цілком обмежена, бо  $E \setminus A \subseteq E$ . Тому існує така  $\frac{\epsilon}{2}$ -сітка  $B$  множини  $E \setminus A$ , що  $B \subseteq E \setminus A$ . Покажемо, що  $B$  — це  $\epsilon$ -сітка множини  $E$ . Нехай  $t \in E$ . Якщо  $t \notin A$ , то існує такий елемент  $b \in B$ , що  $d(t, b) < \frac{\epsilon}{2} < \epsilon$ . Припустимо, що  $t \in A$ . Число  $\delta_0 = \min\{d(t, a) : a \in A, a \neq t\}$  обов'язково існує, адже множина  $A$  скінченна, і більше нуля. Покладемо  $\epsilon_0 = \min\{\delta_0, \frac{\epsilon}{2}\}$  і розглянемо окіл  $U_0 = \{u \in T : d(u, t) < \epsilon_0\}$  точки  $t$  в  $T$ . Оскільки точка  $t$  не ізольована, то існує такий елемент  $u_0 \in U_0 \cap E$ , що  $u_0 \neq t$ . Ясно, що  $u_0 \notin A$ , бо  $u_0 \neq t$  і  $d(u_0, t) \geq \delta_0 \geq \epsilon_0$  для кожного  $a \in A \setminus \{t\}$ , а  $d(u_0, t) < \epsilon_0$ . Таким чином,  $u_0 \in E \setminus A$ , отже, для нього існує такий елемент  $b_0 \in B$ , що  $d(u_0, b_0) < \frac{\epsilon}{2}$ . Тоді  $d(t, b_0) \leq d(t, u_0) + d(u_0, b_0) < \epsilon_0 + \frac{\epsilon}{2} \leq \frac{\epsilon}{2} + \frac{\epsilon}{2} = \epsilon$ . Ми з'ясували, що  $B$  — це  $\epsilon$ -сітка множини  $E$ , крім того,  $A \cap B = \emptyset$ , бо  $B \subseteq E \setminus A$ . Отже, шукані скінченні  $\epsilon$ -сітки  $A$  і  $B$  множини  $E$  побудовані.

**Лема 2.** *Нехай  $E$  і  $F$  — підмножини метричного простору  $(T, d)$ , такі, що  $E \subseteq F \subseteq \overline{E}$ ,  $0 < \epsilon_0 < \epsilon$  і  $A$  —  $\epsilon_0$ -сітка множини  $E$ , що*

міститься в  $E$ . Тоді  $A$  буде  $\varepsilon$ -сіткою множини  $F$ , що міститься в  $F$ .

*Доведення.* Нехай  $u \in F$  і  $\delta = \varepsilon - \varepsilon_0$ . Оскільки  $F \subseteq \bar{E}$  і  $\delta > 0$ , то існує така точка  $t \in E$ , що  $d(u, t) < \delta$ . Для точки  $t$  знайдемо таке  $a \in A$ , що  $d(t, a) < \varepsilon_0$ . Тоді  $d(u, a) \leq d(u, t) + d(t, a) < \delta + \varepsilon_0 = \varepsilon$ . Таким чином,  $A$  — це  $\varepsilon$ -сітка множини  $F$ , причому  $A \subseteq E \subseteq F$ .

**3. Лема про підмножини простору  $CC(X \times Y)$ , що породжені  $\varepsilon$ -сітками.** Нехай  $X$  і  $Y$  — метричні простори. Відстані між елементами  $x'$  і  $x''$  чи  $y'$  і  $y''$  у просторах  $X$  і  $Y$  відповідно позначимо символами  $|x' - x''|_X$  і  $|y' - y''|_Y$ . Для точок  $p' = (x', y')$  і  $p'' = (x'', y'')$  з добутку  $P = X \times Y$  покладемо

$$d(p', p'') = |p' - p''|_P = \max\{|x' - x''|_X, |y' - y''|_Y\}.$$

Легко перевірити, що  $d$  — це метрика на  $P$ , яка породжує топологію добутку на  $P$ . При цьому  $\varepsilon$ -окіл  $W_\varepsilon(p_0) = \{p \in P : d(p, p_0) < \varepsilon\}$  точки  $p_0$  в добутку  $P$  є добутком  $U_\varepsilon(x_0) \times V_\varepsilon(y_0)$   $\varepsilon$ -околів  $U_\varepsilon(x_0) = \{x \in X : |x - x_0|_X < \varepsilon\}$  і  $V_\varepsilon(y_0) = \{y \in Y : |y - y_0|_Y < \varepsilon\}$  у просторах  $X$  і  $Y$ , відповідно.

Нехай  $X$  і  $Y$  — це метричні компактi. Тоді їх добуток  $P = X \times Y$  з вище введеною метрикою  $d$  теж буде метричним компактом. Ті  $\varepsilon$ -сітки, що ми далі будемо розглядати в добутку  $P$  стосуються саме цієї метрики  $d$ .

**Лема 3.** Нехай  $X$  і  $Y$  — метричні компактi,  $P = X \times Y$ ,  $\varepsilon > 0$ ,  $c \in \mathbb{R}$  і

$$G = \{f \in CC(X \times Y) : \exists \text{ скінченна } \varepsilon\text{-сітка } A \text{ в } P, \text{ така, що} \\ (\forall p \in A)(f(p) < c)\}.$$

Тоді  $G$  — це відкрита множина у просторі  $CC(X \times Y)$ .

*Доведення.* Нехай  $f_0 \in G$ . Тоді існує така скінченна  $\varepsilon$ -сітка  $A = \{p_1, \dots, p_n\}$  в  $P$ , що  $f_0(p_k) < c$  для кожного  $k = 1, \dots, n$ . Введемо числа  $\varepsilon_k = c - f_0(p_k)$  для  $k = 1, \dots, n$  і  $\varepsilon = \min\{\varepsilon_k : k = 1, \dots, n\}$ . Ясно, що  $\varepsilon > 0$ . Розглянемо окіл

$$O = \{f \in CC(X \times Y) : \max_{k=1, \dots, n} N_{p_k}(f - f_0) < \varepsilon\}$$

точки  $f_0$  у просторі  $CC(X \times Y)$  і покажемо, що  $O \subseteq G$ .

Нехай  $f \in O$ . Тоді

$$\begin{aligned} f(p_k) &= f_0(p_k) + f(p_k) - f_0(p_k) \leq f_0(p_k) + |f(p_k) - f_0(p_k)| \leq \\ &\leq f_0(p_k) + N_{p_k}(f - f_0) < f_0(p_k) + \varepsilon \leq f_0(p_k) + \varepsilon_k = c \end{aligned}$$

для кожного  $k = 1, \dots, n$ , отже,  $f \in G$ . Це і доводить відкритість множини  $G$  в  $CC(X \times Y)$ .

Зауважимо, що насправді множина  $G$  з леми 3 відкрита у просторі  $CC(X \times Y)$  з топологією поточної збіжності, яка слабша від топології  $\mathcal{T}$ .

Аналогічно доводиться і відкритість множини

$$\begin{aligned} H &= \{f \in CC(X \times Y) : \exists \text{ скінченна } \varepsilon\text{-сітка } B \text{ в } P, \text{ така, що} \\ &(\forall p \in B)(f(p) > c)\}. \end{aligned}$$

**Лема 4.** *Нехай  $X$  і  $Y$  — метричні компакти без ізольованих точок,  $P = X \times Y$ ,  $c_1 < c_2$ ,  $\varepsilon > 0$  і  $G$  — це множина всіх тих функцій  $f \in CC(X \times Y)$ , для яких існують такі скінченні  $\varepsilon$ -сітки  $A$  і  $B$  в  $P$ , що  $f(p) < c_1$  на  $A$  і  $f(p) > c_2$  на  $B$ . Тоді множина  $G$  відкрита і всюди щільна в  $CC(X \times Y)$ .*

*Доведення.* Розглянемо множини

$$\begin{aligned} G_1 &= \{f \in CC(X \times Y) : \exists \text{ скінченна } \varepsilon\text{-сітка } A \text{ в } P | f(p) < c_1 \text{ на } A\}, \\ G_2 &= \{f \in CC(X \times Y) : \exists \text{ скінченна } \varepsilon\text{-сітка } B \text{ в } P | f(p) > c_2 \text{ на } B\}. \end{aligned}$$

Ясно, що  $G = G_1 \cap G_2$ . За доведеним вище множини  $G_1$  і  $G_2$  відкриті, тому і множина  $G$  відкрита в  $CC(X \times Y)$ .

Доведемо, що  $G$  — всюди щільна множина в  $CC(X \times Y)$ . Нехай  $f_0 \in CC(X \times Y)$ ,  $p_1, \dots, p_n \in P$ ,  $p_k = (x_k, y_k)$ ,  $\delta > 0$  і

$$O = \{f \in CC(X \times Y) : \max_{k=1, \dots, n} N_{p_k}(f - f_0) < \delta\}$$

— базисний окіл точки  $f_0$  у просторі  $CC(X \times Y)$ . Покажемо, що  $O \cap G \neq \emptyset$ . Розглянемо замкнену в  $P$  множину  $F = \bigcup_{k=1}^n cr(p_k)$  і її доповнення  $E = P \setminus F$ . Спочатку з'ясуємо, що  $\overline{E} = P$ .

Нехай  $X_0 = X \setminus \{x_1, \dots, x_n\}$  і  $Y_0 = Y \setminus \{y_1, \dots, y_n\}$ . Оскільки  $p = (x, y) \in F$  тоді і тільки тоді, коли  $x = x_k$  або  $y = y_k$  для деякого  $k = 1, \dots, n$ , то  $p = (x, y) \in E = P \setminus F$  тоді і тільки тоді, коли  $x \neq x_k$  і  $y \neq y_k$  для кожного  $k = 1, \dots, n$ , тобто  $x \in X_0$  і  $y \in Y_0$ . Таким чином,  $E = X_0 \times Y_0$ . З того, що простори  $X$  і  $Y$  не мають ізольованих точок, легко вивести, що  $\overline{X_0} = X$  і  $\overline{Y_0} = Y$ . Тоді

$$\overline{E} = \overline{X_0 \times Y_0} = \overline{X_0} \times \overline{Y_0} = X \times Y = P.$$

Оскільки  $P$  — це метричний компакт, то кожна його підмножина, зокрема, множина  $E$ , буде цілком обмеженою. Нехай  $0 < \varepsilon_0 < \varepsilon$ . За лемою 1 існують такі скінченні  $\varepsilon_0$ -сітки  $A$  і  $B$  у множині  $E$ , що  $A \cap B = \emptyset$  і  $A \cup B \subseteq E$ . За лемою 2 ці множини  $A$  і  $B$  будуть  $\varepsilon$ -сітками в  $P$ , адже  $P = \overline{E}$ . Множини  $F$ ,  $A$  і  $B$  замкнені в  $P$  і попарно не перетинаються. Розглянемо функцію

$$g_0(p) = \begin{cases} c_1 - 1, & p \in A, \\ c_2 + 1, & p \in B, \\ f_0(p), & p \in F. \end{cases}$$

Оскільки  $f_0$  — нарізно неперервна функція, то звуження  $f_0|_{cr(p_k)}$  буде неперервним для кожного  $k = 1, \dots, n$ , а тоді і звуження  $f_0|_F = g_0|_F$  теж будуть неперервними. Звуження  $g_0|_A$  і  $g_0|_B$  сталі, а тому і вони неперервні. В такому разі і функція  $g_0$ , що задана на замкненій підмножині  $F_0 = A \sqcup B \sqcup F$  добутку  $P = X \times Y$  буде неперервною. За теоремою Тітце-Урсона [10, с.116] існує неперервна функція  $f : P \rightarrow \mathbb{R}$ , для якої  $g|_{F_0} = g_0$ . Для цієї функції  $g|_F = g_0|_F = f_0|_F$ , отже,  $g \in O$ , бо  $g \in CC(X \times Y)$  і  $N_{p_k}(g - f_0) = 0$  для кожного  $k = 1, \dots, n$ . Крім того,  $g(p) = g_0(p) = c_1 - 1 < c_1$  для кожного  $p \in A$  і  $g(p) = g_0(p) = c_2 + 1 > c_2$  для кожного  $p \in B$ , а множини  $A$  і  $B$  — це скінченні  $\varepsilon$ -сітки в  $P$ , отже,  $g \in G$ . Таким чином,  $g \in O \cap G$ , отже,  $O \cap G \neq \emptyset$ , а значить, множина  $G$  всюди щільна в  $CC(X \times Y)$ .

**4. Перший спосіб доведення неберовості простору  $CC(X \times Y)$ .** Нагадаємо, що топологічний простір  $X$  називається *берівським* [8, с. 68], якщо в ньому кожна відкрита непорожня множина  $G$  є множиною другої категорії. Легко перевірити [8, с. 68], що топологічний векторний простір  $X$  буде берівським тоді і тільки тоді, коли  $X$  буде множиною другої категорії в собі, отже, неберовість такого простору означає, що він є множиною першої категорії в собі.

**Теорема 1.** Нехай  $X$  і  $Y$  — метричні компакти без ізолюваних точок і для кожного номера  $n$  множина  $G_n$  складається з усіх нарізно неперервних функцій  $f : X \times Y \rightarrow \mathbb{R}$ , для яких існують такі скінченні  $\frac{1}{n}$ -сітки  $A_n$  і  $B_n$  в  $P = X \times Y$ , що  $f(p) < 0$  на  $A_n$  і  $f(p) > 1$  на  $B_n$ . Тоді множини  $G_n$  відкриті і всюди щільні у просторі  $CC(X \times Y)$ , їх перетин  $\bigcap_{n=1}^{\infty} G_n = \emptyset$ , а їх доповнення  $F_n = CC(X \times Y) \setminus G_n$  замкнені і ніде не щільні в  $CC(X \times Y)$  і  $CC(X \times Y) = \bigcup_{n=1}^{\infty} F_n$  є множиною першої категорії.

*Доведення.* Те, що множини  $G_n$  відкриті і всюди щільні в  $CC(X \times Y)$ , доведено в лемі 4. Залишається довести, що  $\bigcap_{n=1}^{\infty} G_n = \emptyset$ . Нехай це не так, тобто існує така нарізно неперервна функція  $f : X \times Y \rightarrow \mathbb{R}$ , що  $f \in G_n$  для кожного  $n$ . Тоді для кожного  $n$  існують такі скінченні  $\frac{1}{n}$ -сітки  $A_n$  і  $B_n$  в  $P$ , що  $f(p) < 0$  на  $A_n$  і  $f(p) > 1$  на  $B_n$ . Покладемо  $A = \bigcup_{n=1}^{\infty} A_n$  і  $B = \bigcup_{n=1}^{\infty} B_n$ . Нескладно перевірити, що  $A$  і  $B$  — це всюди щільні підмножини добутку  $P$ , причому  $f(p) < 0$  на  $A$  і  $f(p) > 1$  на  $B$ . Звідси легко вивести, що функція  $f$  скрізь розривна. Справді, нехай  $p$  — довільна точка з  $P$  і  $U$  — довільний її окіл. Оскільки  $\overline{A} = P = \overline{B}$ , то існують такі точки  $a \in A$  і  $b \in B$ , що  $\{a, b\} \subseteq U$ . Тоді  $f(a) < 0$  і  $f(b) > 1$ , отже, коливання  $\omega_f(U) = \sup\{|f(p') - f(p'')| : p', p'' \in U\} \geq |f(b) - f(a)| = 1$ . Звідси випливає, що коливання в точці  $p$

$$\omega_f(p) = \inf\{\omega_f(U) : U \text{ — довільний окіл точки } p \text{ в } P\} \geq 1,$$

а в точці неперервності  $\omega_f(p) = 0$ , отже,  $f$  розривна в точці  $p$ .

Але, як добре відомо (див. [9, с.391] і багато загальніших результатів з [10]), для метричних компактів  $X$  і  $Y$  кожна функція  $g \in CC(X \times Y)$  неперервна за сукупністю змінних хоча б в одній точці з  $X \times Y$ , що приводить до суперечності.

Таким чином,  $\bigcap_{n=1}^{\infty} G_n = \emptyset$  і теорема доведена.

**5. Другий спосіб доведення неберовості простору  $CC(X \times Y)$ .** Тепер ми подамо другий спосіб доведення неберовості простору  $CC(X \times Y)$ , який застосовний до ширшого класу компактів

$X$  і  $Y$ , але не дає явного зображення простору  $CC(X \times Y)$  у вигляді об'єднання послідовності ніде не щільних множин. Цей другий спосіб базується на одній властивості так званої *функції обчислення* на просторі  $Z = CC(X \times Y)$  з топологією пошарово рівномірної збіжності, тобто відображення  $\Phi: X \times Y \times Z \rightarrow \mathbb{R}$ , для якого  $\Phi(x, y, z) = z(x, y)$  для довільних  $x \in X$ ,  $y \in Y$  і  $z \in Z$ .

**Теорема 2.** *Нехай  $X$  і  $Y$  — компактні без ізольованих точок,  $Z = CC(X \times Y)$  і  $\Phi: X \times Y \times Z \rightarrow \mathbb{R}$  — функція обчислення. Тоді  $\Phi$  — це нарізно неперервна і скрізь розривна функція.*

*Доведення.* Неперервність  $\Phi$  відносно змінних  $x$  і  $y$  для фіксованого  $z \in Z$  впливає з нарізної неперервності функції  $z: X \times Y \rightarrow \mathbb{R}$ , а неперервність відносно змінної  $z$  при фіксованих  $x$  і  $y$  впливає з того, що топологія пошарово рівномірної збіжності на  $Z$  мажорує топологію поточкової збіжності на  $Z$ , адже  $|z(p)| \leq N_p(z)$  для кожної точки  $p = (x, y) \in X \times Y$ .

Нехай  $T = X \times Y \times Z$  — топологічний добуток просторів  $X$ ,  $Y$  і  $Z$ . Покажемо, що функція  $\Phi: T \rightarrow \mathbb{R}$  розривна у кожній точці  $t_0 = (x_0, y_0, z_0) \in T$ . Розглянемо довільні околи  $U$  і  $V$  точок  $x_0$  і  $y_0$  у просторах  $X$  і  $Y$  відповідно і базисний окіл

$$W = \{z \in Z : \max_{k=1, \dots, n} N_{p_k}(z - z_0) < \delta\}$$

точки  $z_0$  у просторі  $Z$ , де  $p_k = (x_k, y_k) \in X \times Y$  при  $k = 1, \dots, n$  і  $\delta > 0$ . Ми покажемо, що існує така точка  $t = (u, v, w) \in U \times V \times W$ , що

$$|\Phi(t) - \Phi(t_0)| = 1.$$

Розглянемо замкнену множину  $F = \bigcup_{k=1}^n cr\{p_k\}$  у добутку  $X \times Y$ .

Оскільки компактні  $X$  і  $Y$  не мають ізольованих точок, то існують такі точки  $u \in U$  і  $v \in V$ , що  $u \neq x_k$  і  $v \neq y_k$  для кожного  $k = 1, \dots, n$ . Тоді точка  $q = (u, v) \in U \times V$  і  $q \notin F$ . Множина  $E = F \cup \{q\}$  теж буде замкненою в добутку  $X \times Y$ , який є компактом [7, с. 217, теорема 3.2.4], а значить, нормальним простором [7, с. 199, теорема 3.1.9]. Розглянемо функцію  $w_0: E \rightarrow \mathbb{R}$ , покладаючи

$$w_0(p) = \begin{cases} z_0(p), & p \in F, \\ z_0(p_0) + 1, & p = q, \end{cases}$$



де  $p_0 = (x_0, y_0)$ . Оскільки  $w_0|_F = z_0|_F$  і функція  $z_0$  нарізно неперервна, то звуження  $z_0|_F$ , а з ним і звуження  $w_0|_F$ , будуть неперервними функціями. Крім того, і звуження  $w_0|_{\{q\}}$  неперервне. Але  $E = F \cup \{q\}$ , отже, і  $w_0$  — це неперервна функція, бо множини  $F$  і  $\{q\}$  замкнені. За теоремою Тітце-Урисуна існує неперервна функція  $w: X \times Y \rightarrow \mathbb{R}$ , така, що  $w|_E = w_0$ . Тоді  $w|_F = w_0|_F = z_0|_F$  і  $w \in Z$ , отже,  $w \in W$ . Таким чином, точка  $t = (u, v, w) \in U \times V \times W$ . Але  $\Phi(t) = w(u, v) = w(q) = w_0(q) = z_0(p_0) + 1$ , отже,  $|\Phi(t) - \Phi(t_0)| = |z_0(p_0) + 1 - z_0(p_0)| = 1$ . Це показує, що функція  $\Phi$  розривна в точці  $t_0$  як функція від трьох змінних.

Нам буде потрібний результат про сукупну неперервність нарізно неперервних функцій, який легко вивести з однієї загальної теореми [11, с. 43, теорема 6].

**Теорема 3.** *Нехай  $X$  і  $Y$  — компактні простори, що задовольняють першу аксіому зліченності,  $Z$  — берівський простір і  $f: X \times Y \times Z \rightarrow \mathbb{R}$  — нарізно неперервна функція. Тоді  $C(f) \neq \emptyset$ , якщо простори  $X, Y, Z$  непорожні.*

**Теорема 4.** *Нехай  $X$  і  $Y$  — компакти без ізольованих точок, які задовольняють першу аксіому зліченності. Тоді простір  $Z = CC(X \times Y)$  з топологією пошарової рівномірної збіжності є множиною першої категорії в собі.*

*Доведення.* Нехай, це не так, тобто  $Z$  — це множина другої категорії в собі. Оскільки  $Z$  — це топологічний векторний простір, то в цьому разі він буде берівським [8, с.68, твердження 3]. За теоремою 2 функція обчислення  $\Phi: X \times Y \times Z \rightarrow \mathbb{R}$ ,  $\Phi(x, y, z) = z(x, y)$ , буде нарізно неперервною і скрізь розривною. Але за теоремою 3 вона повинна бути десь неперервною, адже наші простори в цьому випадку непорожні і задовольняють умови теореми 3. Отримана суперечність і показує, що простір  $Z$  є множиною першої категорії в собі.

Відомий простір Геллі  $H$  [7, с.229], [12, с.220], що складається зі зростаючих функцій  $h: [0, 1] \rightarrow [0, 1]$  і наділяється топологією поточної збіжності — це сепарабельний неметризований компакт з першою аксіомою зліченності. Таким чином, теорема 1 для встановлення неберовості простору  $CC(X \times Y)$  має вужче поле застосовності, але в ній явно вказуються ніде не щільні множини, які в об'єднанні дають весь простір  $CC(X \times Y)$ .

**6. Застосування  $W$ -компактів.** У праці [13, с. 266] були

розглянуті так звані  $W$ -простори і було показано, що вони ефективно можуть бути використані при дослідженні сукупної неперервності нарізно неперервних функцій та їх аналогів. Якщо  $X$  — це  $W$ -простір, який є компактом, то ми його будемо називати  $W$ -компактом. Виходячи з цих результатів, можна встановити і такий.

**Теорема 5.** *Нехай  $X$  і  $Y$  — це  $W$ -компакти,  $Z$  — берівський простір і  $f: X \times Y \times Z \rightarrow \mathbb{R}$  — нарізно неперервна функція. Тоді  $C(f) \neq \emptyset$ , якщо простори  $X, Y, Z$  непорожні.*

З теореми 5 і теореми 2 негайно випливає

**Теорема 6.** *Нехай  $X$  і  $Y$  — це  $W$ -компакти без ізольованих точок. Тоді простір  $CC(X \times Y)$  з топологією пошарово рівномірної збіжності множиною першої категорії в собі.*

Зауважимо, що компакти Еберлейна і компакти Корсона — це  $W$ -компакти і теореми 5 і 6 справджуються і для них.

**7. Наявність підпросторів компактів, які мають зліченну псевдобазу.** Перейдемо до викладу третього підходу до доведення неберовості простору  $S$ , який використовує топологічні ігри. З допомогою нього вдалося отримати найзагальніший результат.

Елемент  $a$  топологічного простору  $X$  ми називатимемо його  $\aleph_0$ -точкою, якщо існує така послідовність різних точок  $a_k$ , яка збігається до  $a$  в  $X$ .

Система  $\mathcal{U}$  відкритих множин в  $X$  називається псевдобазою простору  $X$ , якщо для довільної відкритої непорожньої множини  $G$  в  $X$  існує така непорожня множина  $U \in \mathcal{U}$ , що  $U \subseteq G$ .

Кажуть, що топологічний простір  $X$  має зліченну псевдобазу, якщо існує не більш, ніж зліченна псевдобаза  $\mathcal{U}$  простору  $X$ .

Зараз ми вивчимо компакти, які не мають  $\aleph_0$ -точок. Через  $|M|$  ми позначатимемо потужність множини  $M$ .

**Лема 5.** *Нехай  $X$  — компакт, який не має  $\aleph_0$ -точок, і  $A$  — нескінченна підмножина  $X$ . Тоді існують такі нескінченні підмножини  $A'$  і  $A''$  множини  $A$ , що  $\overline{A'} \cap \overline{A''} = \emptyset$ .*

*Доведення.* Оскільки множина  $A$  нескінченна, то існує така послідовність точок  $a_n \in A$ , що  $a_n \neq a_m$  при  $n \neq m$ . Послідовність точок  $a_n$  розбіжна в  $X$ , бо  $X$  не має  $\aleph_0$ -точок. Позначимо через  $L$  множину граничних точок послідовності  $(a_n)_{n=1}^{\infty}$ . Оскільки  $X$  — компактний

простір, то  $L \neq \emptyset$  [7, с. 203]. Але послідовність  $(a_n)_{n=1}^{\infty}$  розбіжна, тому  $|L| \geq 2$ . Справді, існує точка  $a \in L$ . Оскільки  $a_n \not\rightarrow a$ , то існує такий відкритий окіл  $U$  точки  $a$  в  $X$ , що множина  $I = \{n : a_n \notin U\}$  нескінченна. Тоді  $I = \{n_k : k \in \mathbb{N}\}$ , де  $n_k < n_{k+1}$  для кожного  $k$ . Послідовність  $(a_{n_k})_{k=1}^{\infty}$  має граничну точку  $b$  у компактному просторі  $X$ . Оскільки множина  $F = X \setminus U$  замкнена і  $a_{n_k} \in F$  для кожного  $k$ , то і  $b \in F$ . Тому  $a \neq b$ , адже  $a \in U$ , а  $b \notin U$ . Точка  $b$ , будучи граничною точкою підпослідовності  $(a_{n_k})_{k=1}^{\infty}$ , є разом з тим і граничною точкою самої послідовності  $(a_n)_{n=1}^{\infty}$ , отже,  $b \in L$ . Таким чином, ми знайшли дві різні граничні точки  $a$  і  $b$  послідовності  $(a_n)_{n=1}^{\infty}$ . З регулярності компакту  $X$  [7, с. 199] випливає, що існує такий окіл  $U$  точки в  $X$ , що  $\bar{U} \subseteq X \setminus \{b\}$ , і такий окіл  $V$  точки в  $X$ , що  $\bar{V} \subseteq X \setminus \bar{U}$ , тобто  $\bar{U} \cap \bar{V} = \emptyset$ . Оскільки  $a$  і  $b$  – це граничні точки послідовності  $(a_n)_{n=1}^{\infty}$  точок  $a_n \in A$ , то множини  $A' = A \cap U$  і  $A'' = A \cap V$  нескінченні. При цьому  $\bar{A}' \subseteq \bar{U}$  і  $\bar{A}'' \subseteq \bar{V}$ , отже,  $\bar{A}' \cap \bar{A}'' = \emptyset$ . Таким чином,  $A'$  і  $A''$  – шукані множини.

Покладемо  $D = \bigcup_{n=0}^{\infty} \{0, 1\}^n$ ,  $D_n = \bigcup_{k=0}^n \{0, 1\}^k$  і  $\Delta = \{0, 1\}^{\mathbb{N}}$ .

Для довільного  $d = (d_1, \dots, d_n) \in D$  та  $i \in \{0, 1\}$  позначимо  $d_{\cdot i} = (d_1, \dots, d_n, i)$ . Якщо  $\delta = (d_n)_{n=1}^{\infty} \in \Delta$  і  $n \in \mathbb{N}$ , то  $\delta|_n = (d_1, \dots, d_n)$ , до того ж  $d|_0 = \emptyset$  і  $\{0, 1\}^0 = \{\emptyset\}$ .

**Лема 6.** *Нехай  $X$  – нескінченний компакт без  $\aleph_0$ -точок. Тоді існує така сім'я  $(A_d)_{d \in D}$  нескінченних множин  $A_d$ , що  $A_{d,0} \cup A_{d,1} \subseteq A_d$  і  $A_{d,0} \cap A_{d,1} = \emptyset$  для кожного  $d \in D$ .*

*Доведення.* Така сім'я визначається індуктивно з допомогою лемі 5. Виберемо спочатку довільну нескінченну підмножину  $A_{\emptyset}$  компакту  $X$ . Припустимо, що для деякого номера  $n \in \mathbb{N}_0 = \mathbb{N} \cup \{0\}$  множини  $A_d$  вже визначені при  $d \in D_n$ . Тоді для фіксованого  $d \in \{0, 1\}^n$  застосуємо лему 5 до множини  $A_d$ . Ми отримаємо дві нескінченні підмножини  $A_{d,0}$  і  $A_{d,1}$  множини  $A_d$ , такі, що  $\overline{A_{d,0}} \cap \overline{A_{d,1}} = \emptyset$ , і тим самим визначимо множини  $A_d$  для всіх  $d \in \{0, 1\}^{n+1}$ . Таким чином, сім'я  $(A_d)_{d \in D}$  визначена.

Нагадаємо, що частково впорядкована множина  $K$  називається *індуктивно впорядкованою*, якщо кожна її лінійно впорядкована підмножина  $L$  обмежена зверху, тобто існує такий елемент  $k \in K$ , що  $l \leq k$  для довільного  $l \in L$ .

**Лема 7.** *Нехай  $X$  і сім'я  $(A_d)_{d \in D}$  – такі ж як у лемі 6,  $F_{\delta} = \bigcap_{n=0}^{\infty} \overline{A_{\delta|_n}}$  для довільного  $\delta \in \Delta$  і  $\mathcal{K} = \{K : K \text{ замкнена підмножина } X \text{ і } (\forall \delta \in$*

$\Delta)(K \cap F_\delta \neq \emptyset)$ . Тоді  $F_\delta \neq \emptyset$  для кожного  $\delta \in \Delta$  і  $(\mathcal{K}, \supseteq)$  – це непорожня індуктивно впорядкована множина.

*Доведення.* З компактності простору  $X$  негайно випливає [7, с. 196], що  $F_\delta \neq \emptyset$  для кожного  $\delta \in \Delta$ , адже  $(\overline{A_{\delta|n}})_{n=0}^\infty$  – це спадна послідовність непорожніх замкнених підмножин  $X$ . Тому  $X \in \mathcal{K}$ , отже,  $\mathcal{K} \neq \emptyset$ . Нехай  $\mathcal{L}$  – лінійно впорядкована частина  $\mathcal{K}$ . Розглянемо її перетин  $K = \bigcap \mathcal{L}$ . Зрозуміло, що  $L \supseteq K$  для кожного  $L \in \mathcal{L}$ . Покажемо, що  $K \in \mathcal{K}$ . Множина  $K$  замкнена як перетин замкнених множин. Візьмемо  $\delta \in \Delta$  і розглянемо систему  $\mathcal{F} = \{L \cap F_\delta : L \in \mathcal{L}\}$ . Зрозуміло, що  $L \cap F_\delta \neq \emptyset$  для кожного  $L \in \mathcal{L}$ , адже  $\mathcal{L} \subseteq \mathcal{K}$ . Оскільки система  $\mathcal{L}$  лінійно впорядкована, то для довільних множин  $L_1, \dots, L_n \in \mathcal{L}$  існує така множина  $L_j$ , що  $L_j \subseteq L_k$  для кожного  $k = 1, \dots, n$ . Тому

$$\bigcap_{k=1}^n (L_k \cap F_\delta) \supseteq L_j \cap F_\delta \neq \emptyset,$$

отже,  $\mathcal{F}$  – центрована система замкнених множин в  $X$ . З компактності  $X$  отримуємо, що  $\bigcap \mathcal{F} \neq \emptyset$ . Але

$$\bigcap \mathcal{F} = \bigcap_{L \in \mathcal{L}} L \cap F_\delta = \left( \bigcap_{L \in \mathcal{L}} L \right) \cap F_\delta = K \cap F_\delta.$$

Таким чином,  $K \cap F_\delta \neq \emptyset$ , отже,  $K \in \mathcal{K}$ . Це і доводить, що  $(\mathcal{K}, \supseteq)$  – індуктивно впорядкована множина.

**Теорема 7.** *Нехай  $X$  – нескінченний компакт без  $\aleph_0$ -точок. Тоді існує його нескінченний замкнений підпростір  $Y$  без ізольованих точок, який має зліченну псевдобазу.*

*Доведення.* Нехай  $(A_d)_{d \in D}$  – побудовна в лемі 6 діадична схема, а  $(F_\delta)_{\delta \in \Delta}$  і  $\mathcal{K}$  – такі ж як в лемі 7. Покладемо для кожного  $n \in \mathbb{N}_0$

$$Y_n = \bigcup_{d \in \{0,1\}^n} \overline{A_d} \quad \text{і} \quad Y_\infty = \bigcap_{n=0}^\infty Y_n.$$

Тоді  $F_\delta = \bigcap_{n=0}^\infty \overline{A_{\delta|n}} \subseteq \bigcap_{n=0}^\infty Y_n = Y_\infty$  для довільного  $\delta \in \Delta$ . Отже,  $Y_\infty \cap F_\delta = \overline{F_\delta} \neq \emptyset$  для кожного  $\delta \in \Delta$ , а значить  $Y_\infty \in \mathcal{K}$ , адже множина  $Y_\infty$  замкнена як перетин замкнених множин  $Y_n$ . Оскільки

частково впорядкована множина  $(\mathcal{K}, \supseteq)$  є індуктивно впорядкованою за лемою 7, то за лемою Куратовського-Цорна [14, с. 129], [15, с. 63] існує максимальний елемент  $Y$  в  $(\mathcal{K}, \supseteq)$ , для якого  $Y_\infty \supseteq Y$ . Зауважимо, що  $Y$ , як і довільний елемент з  $\mathcal{K}$ , є нескінченною множиною. Максимальність  $Y$  в  $(\mathcal{K}, \supseteq)$  означає, що для кожного  $K \in \mathcal{K}$  з умови  $Y \supseteq K$  випливає, що  $Y = K$ .

Нехай  $V_d = \overline{A}_d \cap Y$  для кожного  $d \in D$ . Оскільки

$$Y \subseteq Y_\infty \subseteq Y_n = \bigsqcup_{d \in \{0,1\}^n} \overline{A}_d$$

для кожного  $n \in \mathbb{N}_0$ , то множини  $V_d$  відкрито-замкнені в підпросторі  $Y$ . Крім того, для довільного  $d = (d_1, \dots, d_n) \in D$  і послідовності  $\delta = (d_1, \dots, d_n, 0, \dots, 0) \in \Delta$  будемо мати, що  $\delta|n = d$ , і тому

$$V_d = \overline{A}_d \cap Y = \overline{A}_{\delta|n} \cap Y \supseteq F_\delta \cap Y \neq \emptyset,$$

бо  $Y \in \mathcal{K}$ .

Покажемо, що система  $\mathcal{V} = \{V_d : d \in D\}$  — це псевдобази в  $Y$ . Нехай  $V$  — непорожня відкрита множина у просторі  $Y$ . Тоді її доповнення  $K = Y \setminus V$  — це замкнена в  $Y$ , а значить, і в просторі  $X$ . Оскільки  $Y$  — це мінімальний елемент в  $(\mathcal{K}, \supseteq)$ , то  $K \notin \mathcal{K}$ . Тому існує таке  $\delta \in \Delta$ , що  $K \cap F_\delta = \emptyset$ . Тоді

$$(Y \setminus V) \cap (F_\delta \cap Y) = K \cap (F_\delta \cap Y) = (K \cap F_\delta) \cap Y = \emptyset,$$

тому  $F_\delta \cap Y \subseteq V$ . Але

$$F_\delta \cap Y = \bigcap_{n=0}^{\infty} \overline{A}_{\delta|n} \cap Y = \bigcap_{n=0}^{\infty} V_{\delta|n},$$

отже,  $\bigcap_{n=0}^{\infty} V_{\delta|n} \subseteq V$ . З компактності простору  $Y$ , замкненості множин  $V_{\delta|n}$  і відкритості  $V$  в  $Y$  негайно випливає, що  $V_{\delta|n} \subseteq V$  для деякого  $n \in \mathbb{N}_0$ . Таким чином,  $V_d \subseteq V$  для  $d = \delta|n$ , що і треба було довести.

Зрозуміло, що псевдобаза  $\mathcal{V}$  простору  $Y$  зліченна, адже такою є множина  $D = \bigcup_{n=0}^{\infty} \{0,1\}^n$ .

Залишилося довести, що  $Y$  не має ізольованих точок. Нехай це не так і  $y_0$  — деяка ізольована точка в  $Y$ . Тоді одноточкова множина

$V = \{y_0\}$  буде відкритою в  $Y$ . Оскільки  $\mathcal{V}$  — це псевдобаза  $Y$ , то існує таке  $d \in D$ , що  $V_d \subseteq V$ . Тоді

$$V_{d,0} \sqcup V_{d,1} = (\bar{A}_{d,0} \sqcup \bar{A}_{d,1}) \cap Y \subseteq \bar{A}_d \cap Y = V_d \subseteq \{y_0\}.$$

Але  $V_{d,0} \neq \emptyset$  і  $V_{d,1} \neq \emptyset$ , отже, таке включення неможливе.

**8. Побудова псевдозбіжних послідовностей.** Нехай  $(A_n)_{n=1}^{\infty}$  — послідовність підмножин  $A_n$  топологічного простору  $X$  і  $a \in X$ . Будемо говорити, що послідовність  $(A_n)_{n=1}^{\infty}$  псевдозбігається до точки  $a$  (позначається:  $A_n \rightsquigarrow a$ ), якщо для кожного околу  $U$  точки  $a$  в  $X$  існує такий номер  $N$ , що  $A_n \cap U \neq \emptyset$ , як тільки  $n \geq N$ . Послідовність  $(A_n)_{n=1}^{\infty}$  називається псевдозбіжною в  $X$ , якщо існує така точка  $a \in X$ , що  $A_n \rightsquigarrow a$ .

**Теорема 8.** *Нехай  $X$  — нескінченний компакт. Тоді в  $X$  існує диз'юнктна псевдозбіжна послідовність непорожніх скінченних множин  $A_n$ .*

*Доведення.* Спочатку припустимо, що  $X$  має  $\aleph_0$ -точку  $a$ . Тоді існує послідовність  $(a_n)_{n=1}^{\infty}$ , що складається з різних точок з  $X$ , яка збігається до  $a$  в  $X$ . Зрозуміло, що тоді послідовність односточкових множин  $A_n = \{a_n\}$  і буде шуканою.

Нехай тепер  $X$  не має  $\aleph_0$ -точок. Тоді за теоремою 7 існує нескінченний замкнений підпростір  $Y$  простору  $X$  без ізольованих точок, який має зліченну псевдобазу  $\mathcal{V} = \{V_n : n \in \mathbb{N}\}$ , що складається з непорожніх множин. Оскільки  $Y$  не має ізольованих точок і є  $T_1$ -простором, адже  $X$  — компакт, то скінченні непорожні множини  $E$  в  $Y$  не можуть бути відкритими, отже, всі множини  $V_n$  нескінченні, адже вони відкриті в  $Y$ .

Перейдемо до побудови множин  $A_n$ . Виберемо деяку точку  $a_{1,1} \in V_1$  і покладемо  $A_1 = \{a_{1,1}\}$ . Далі виберемо дві різні точки  $a_{2,1}$  і  $a_{2,2}$ , такі, що  $a_{2,1} \in V_1 \setminus A_1$  і  $a_{2,2} \in V_2 \setminus A_1$ , і покладемо  $A_2 = \{a_{2,1}, a_{2,2}\}$ . Припустимо, що для деякого номера  $n$  уже побудовані множини  $A_m = \{a_{m,k} : k = 1, \dots, m\}$  при  $m < n$ , такі, що точки  $a_{m,k}$  різні і  $a_{m,n} \in V_k \setminus \bigcup_{j < m} A_j$  при  $m < n$  і  $k = 1, \dots, m$ . Оскільки множина  $\bigcup_{j < n} A_j$  скінченна, то з нескінченності множин  $V_1, \dots, V_n$  випливає, що існують такі різні точки  $a_{n,1}, \dots, a_{n,n}$ , що  $a_{n,k} \in V_k \setminus \bigcup_{j < n} A_j$  при  $k = 1, \dots, n$ . Покладаючи  $A_n = \{a_{n,1}, \dots, a_{n,n}\}$ , ми продовжимо нашу побудову ще на один крок.

Таким чином, ми побудували таку диз'юнктну послідовність скінченних множин  $A_n$  у просторі  $Y$ , що  $V_k \cap A_n \neq \emptyset$  при  $k \leq n$ , адже  $a_{n,k} \in V_k \cap A_n$ .

Візьмемо довільну точку  $a \in Y$  і покажемо, що  $A_n \rightsquigarrow a$  в  $Y$ . Нехай  $U$  – окіл точки  $a$  в  $Y$ . Оскільки  $\mathcal{V}$  – це псевдобаза в  $Y$ , то існує такий номер  $N$ , що  $V_N \subseteq U$ . Але  $A_n \cap V_N \neq \emptyset$  при  $n \geq N$ , тому  $A_n \cap U \neq \emptyset$ , як тільки  $n \geq N$ . Отже,  $A_n \rightsquigarrow a$  і послідовність  $(A_n)_{n=1}^\infty$  є шуканою.

**9. Гра Шоке.** Нагадаємо, що *гра Шоке*  $Ch(X)$  на топологічному просторі  $X$  – це гра двох гравців  $\alpha$  і  $\beta$ , які вибирають по черзі відкриті непорожні множини відповідно  $U_n$  і  $V_n$ , так, що  $V_{n+1} \subseteq U_n \subseteq V_n$  для кожного  $n$ , причому першим починає гравець  $\beta$ . Якщо  $\bigcap_{n=1}^\infty U_n \neq \emptyset$ , то виграє гравець  $\alpha$ , якщо ж це не так, то виграє  $\beta$ .

Позначимо символом  $\mathcal{U}_X$  систему всіх відкритих непорожніх підмножин простору  $X$ . Відображення  $\sigma: \bigcup_{n=1}^\infty \mathcal{U}_X^n \rightarrow \mathcal{U}_X$  називається *виграшною стратегією для гравця  $\alpha$  у грі Шоке*, якщо для довільної партії  $((U_n, V_n) : n \in \mathbb{N})$  у грі Шоке, такої, що  $U_n = \sigma(V_1, \dots, V_n)$  для кожного  $n$ , перетини  $\bigcap_{n=1}^\infty U_n = \bigcap_{n=1}^\infty V_n \neq \emptyset$ , тобто, коли  $\alpha$  грає згідно з стратегією  $\sigma$ , то він обов'язково виграє. Простір  $X$  називається  *$\alpha$ -сприятливим*, якщо гравець  $\alpha$  має виграшну стратегію у грі Шоке  $Ch(X)$ .

Відображення  $\tau: \bigcup_{n=1}^\infty \mathcal{U}_X^n \rightarrow \mathcal{U}_X$  називається *виграшною стратегією для гравця  $\beta$  у грі Шоке*, якщо для довільної партії  $((U_n, V_n) : n \in \mathbb{N})$  у грі Шоке:  $V_1 = \tau(\emptyset)$ ,  $V_n = \tau(U_1, \dots, U_{n-1})$  при  $n > 1$ , виконуються рівність  $\bigcap_{n=1}^\infty U_n = \bigcap_{n=1}^\infty V_n = \emptyset$ , тобто гравець  $\beta$  виграє, коли він грає згідно з стратегією  $\tau$ . Простір  $X$  називається  *$\beta$ -сприятливим*, якщо гравець  $\beta$  має виграшну стратегію у грі Шоке. Ж. Сан-Ремо [16] встановив, що простір  $X$  буде берівським тоді і тільки тоді, коли він  $\beta$ -несприятливий, тобто гравець  $\beta$  не має виграшної стратегії у грі Шоке. Іншими словами  $\beta$ -сприятливість простору  $X$  рівносильна його неберівості, точніше: в [16] було доведено, що коли  $\tau: \bigcup_{n=0}^\infty \mathcal{U}_X^n \rightarrow \mathcal{U}_X$  – це виграшна стратегія для гравця  $\beta$  у грі Шоке на просторі  $X$ , то

відкрита непорожня множина  $V_1 = \tau(\emptyset)$  є першої категорії в  $X$ .

**10. Неберовість простору нарізно неперервних функцій на добутку компакту і  $\alpha$ -сприятливого простору.** Нехай  $X$  і  $Y$  — довільні топологічні простори. Введемо на просторі  $CC(X \times Y)$  топологічну структуру пошарової рівномірної збіжності, в якій базу околів точки  $f_0 \in CC(X \times Y)$  утворюють множини  $O_{S,T,\varepsilon}(f_0) = \{f \in CC(X \times Y) : (\forall p \in cr(S \times T))(|f(p) - f_0(p)| < \varepsilon)\}$ , де  $cr(S \times T) = (S \times Y) \cup (X \times T)$ ,  $S$  і  $T$  — довільні скінченні підмножини просторів  $X$  і  $Y$  відповідно і  $\varepsilon > 0$ . Простір  $CC(X \times Y)$  з топологією пошарово рівномірної збіжності позначимо через  $SC(X \times Y)$ . Якщо простори  $X$  і  $Y$  псевдокомпактні, то  $SC(X \times Y)$  — це локально опуклий простір, топологічна структура якого породжується сукупністю переднорм

$$p_{S,T}(f) = \sup_{p \in cr(S \times T)} |f(p)|,$$

де  $S \subseteq X$  і  $T \subseteq Y$  — скінченні множини. В загальному випадку операція множення на скаляр може виявитися розривною і  $SC(X \times Y)$  не буде топологічним векторним простором.

**Теорема 9.** *Нехай  $X$  — нескінченний компакт,  $Y$  —  $\alpha$ -сприятливий цілком регулярний простір без ізолюваних точок. Тоді топологічний простір  $Z = SC(X \times Y)$  є множиною першої категорії в собі.*

*Доведення.* На основі теореми Сан-Ремо [16] досить побудувати вигранну для гравця  $\beta$  стратегію  $\tau: \bigcup_{n=0}^{\infty} \mathcal{U}_Z^n \rightarrow \mathcal{U}_Z$  у грі Шоке  $Ch(Z)$ , таку, що  $\tau(\emptyset) = Z$ . Ми будемо вважати, що  $Y \neq \emptyset$ , оскільки при  $Y = \emptyset$  твердження теореми тривіальне.

Спочатку, використавши теорему 8, побудуємо таку диз'юнктну послідовність непорожніх скінченних множин  $A_n$  в  $X$ , що  $A_n \rightsquigarrow a$  для деякої точки  $a \in X$ . Далі на основі  $\alpha$ -сприятливості простору  $Y$  виберемо деяку вигранну для гравця  $\alpha$  стратегію  $\sigma: \bigcup_{n=0}^{\infty} \mathcal{U}_Y^n \rightarrow \mathcal{U}_Y$  у грі  $Ch(Y)$ .

Приступимо до побудови стратегії  $\tau$ . В процесі цієї побудови виникатимуть дві партії  $(V_n, W_n)$  у грі  $Ch(Y)$  і  $(G_n, H_n)$  у грі  $Ch(Z)$ , причому у першій партії  $\alpha$  грає за стратегією  $\sigma$ , тобто  $V_n = \sigma(W_1, \dots, W_n)$  для кожного  $n$ , а ходи другої партії визначатимуть стратегію  $\tau$  гравця



$\beta$ , тобто  $\tau(\emptyset) = H_1$  і  $\tau(G_1, \dots, G_{n-1}) = H_n$  для кожного  $n > 1$ . При цьому ходи  $W_1, \dots, W_n$  залежатимуть від ходів  $G_1, \dots, G_n$ .

Отож нехай  $\tau(\emptyset) = Z = H_1$ . Для того, щоб визначити  $H_2$ , розглянемо відповідь  $G_1$  гравця  $\alpha$  на хід  $H_1$  гравця  $\beta$ . Оскільки  $G_1 \neq \emptyset$ , то можна вибрати  $f_1 \in G_1$ . Але множина  $G_1$  відкрита в  $SC(X \times Y)$ , тому існують такі скінченні множини  $S_1$  в  $X$  і  $T_1$  в  $Y$  і число  $\varepsilon_1 > 0$ , що  $O_1 = O_{S_1, T_1, \varepsilon_1}(f_1) \subseteq G_1$ . Оскільки множина  $S_1$  скінченна, а послідовність множин  $A_n$  диз'юнктна, то існує такий номер  $k_1 > 1$ , що  $A_n \cap S_1 = \emptyset$  при  $n \geq k_1$ . Покладемо  $m_1 = k_1 + 1$ . Розглянемо хрест  $F_1 = cr(S_1 \times T_1)$  у добутку  $X \times Y$ , який є його замкненою підмножиною, і деяку точку  $y_1 \in Y \setminus T_1$ . Така точка існує, бо  $Y$  — це непорожній гаусдорфовий простір без ізольованих точок. Оскільки добуток  $X \times Y$  гаусдорфовий, то кожна точку  $p$  з множини  $P_1 = (A_{k_1} \cup A_{m_1}) \times \{y_1\}$  можна оточити таким околom  $U_p$ , що сім'я  $(U_p)_{p \in P_1}$  диз'юнктна і  $U_p \cap F_1 = \emptyset$  для довільного  $p \in P_1$ . Це можна зробити на основі того, що  $(A_{k_1} \cup A_{m_1}) \cap S_1 = \emptyset$  і  $y_1 \notin T_1$ , отже,  $P_1 \cap F_1 = \emptyset$ . Далі, оскільки  $X \times Y$  — це цілком регулярний простір як добуток таких просторів, то для кожної точки  $p \in P_1$  існує неперервна функція  $\varphi_p : X \times Y \rightarrow [0, 1]$ , така, що  $\varphi_p(p) = 1$  і  $\varphi_p(q) = 0$ , якщо  $q \notin U_p$ . Покладемо  $\lambda_p = -f_1(p)$ , якщо  $p \in A_{n_1} \times \{y_1\}$ , і  $\lambda_p = 1 - f_1(p)$ , якщо  $p \in A_{m_1} \times \{y_1\}$ , і визначимо функцію  $g_1 = f_1 + \sum_{p \in P_1} \lambda_p \varphi_p$ . Оскільки  $g_1|_{F_1} = f_1|_{F_1}$ , адже

$(\bigcup_{p \in P_1} U_p) \cap F_1 = \emptyset$  за побудовою, а тому  $\varphi_p(q) = 0$  на  $F_1$ , то  $g_1 \in O_1$ .

Крім того, якщо  $p \in A_{n_1} \cup \{y_1\}$ , то  $\varphi_p(p) = 1$  і  $\varphi_p(q) = 0$  при  $q \in P_1 \setminus \{p\}$ , тому  $g_1(p) = f_1(p) + \lambda_p \varphi_p(p) = f_1(p) - f_1(p) = 0$ , а коли  $p \in A_{m_1} \cup \{y_1\}$ , то  $g_1(p) = f_1(p) + \lambda_p \varphi_p(p) = f_1(p) + 1 - f_1(p) = 1$ . На основі нарізної неперервності функції  $g_1$  знайдемо такий відкритий окіл  $W_1$  точки  $y_1$  у просторі  $Y$ , що  $g_1(x, y) < \frac{1}{8}$  на  $A_{k_1} \times W_1$  і  $g_1(x, y) > \frac{7}{8}$  на  $A_{m_1} \times W_1$ .

Далі покладемо

$$V_1 = \sigma(W_1) \text{ і } H_2 = O_{A_{k_1} \cup A_{m_1}, \emptyset, \frac{1}{8}}(g_1) \cap O_1.$$

Тоді для довільних  $f \in H_2$  та  $y \in V_1$  будемо мати:  $f(x, y) = f(x, y) - g_1(x, y) + g_1(x, y) < \frac{1}{8} + \frac{1}{8} = \frac{1}{4}$  при  $x \in A_{k_1}$  і  $f(x, y) = f(x, y) - g_1(x, y) + g_1(x, y) > -\frac{1}{8} + \frac{7}{8} = \frac{3}{4}$  при  $x \in A_{m_1}$ . Тепер припустимо, що вже зроблені ходи  $H_1, G_1, \dots, H_n, G_n$  у грі  $Ch(Z)$  і відповідні ходи  $W_1, V_1, \dots, W_{n-1}, V_{n-1}$  у грі  $Ch(Y)$ . Так само як для множини  $G_1$  ми можемо для множини  $G_n$  визначити такі номери  $k_n, m_n > n$ , відкриті непорожні множини

$W_n \subseteq V_{n-1}$ ,  $H_{n+1} \subseteq G_n$  і  $V_n = \sigma(W_1, \dots, W_n)$ , що для довільних  $f \in H_{n+1}$  і  $y \in V_n$  виконуються нерівності:

$$f(x, y) < \frac{1}{4} \text{ при } x \in A_{k_n} \quad (\star)$$

$$f(x, y) > \frac{3}{4} \text{ при } x \in A_{m_n}.$$

Таким чином, стратегія  $\tau$  визначена.

Доведемо, що  $\tau$  — це виграшна стратегія для гравця  $\beta$  у грі  $Ch(Z)$ . Нехай це не так і  $\bigcap_{n=1}^{\infty} G_n = \bigcap_{n=1}^{\infty} H_n \neq \emptyset$ . Виберемо тоді деяку функцію

$f \in \bigcap_{n=1}^{\infty} H_n$ . Оскільки у відповідній партії  $(V_n, W_n)$  у грі  $Ch(Y)$  гравець

$\alpha$  грав за своєю виграшною стратегією  $\sigma$ , то  $\bigcap_{n=1}^{\infty} V_n \neq \emptyset$ , отже, існує

точка  $b \in \bigcap_{n=1}^{\infty} V_n$ . Тоді на основі  $(\star)$  для кожного  $n$ , маємо  $f_b(x) < \frac{1}{4}$

на  $A_{k_n}$  і  $f_b(x) > \frac{3}{4}$  на  $A_{m_n}$ . Але  $f$  — нарізно неперервна функція, тому функція  $f_b$  неперервна, зокрема, вона буде неперервною в точці  $a$ , до якої псевдозбігається послідовність  $A_n$ . Візьмемо такий окіл  $U$  точки  $a$  в  $X$ , що  $|f_b(x) - f_b(a)| < \frac{1}{4}$ , як тільки  $x \in U$ . Оскільки  $A_n \rightsquigarrow a$  і  $k_n, m_n \rightarrow \infty$ , то існує такий номер  $n$ , для якого  $A_{k_n} \cap U \neq \emptyset$  і  $A_{m_n} \cap U \neq \emptyset$ . Візьмемо  $x' \in A_{k_n} \cap U$  і  $x'' \in A_{m_n} \cap U$ . Тоді  $f_b(x') < \frac{1}{4}$ ,  $f_b(x'') > \frac{3}{4}$ ,  $|f_b(x') - f_b(a)| < \frac{1}{4}$  і  $|f_b(x'') - f_b(a)| < \frac{1}{4}$ . Тому  $\frac{1}{2} = \frac{3}{4} - \frac{1}{4} < f_b(x'') - f_b(x') = f_b(x'') - f_b(a) + f_b(a) - f_b(x') < \frac{1}{4} + \frac{1}{4} = \frac{1}{2}$ , що дає нам абсурдну нерівність  $\frac{1}{2} < \frac{1}{2}$ .

Отже, стратегія  $\tau$  виграшна для  $\beta$ , а тому за теоремою Сан-Ремо простір  $Z = H_1 = \tau(\emptyset)$  є множиною першої категорії в собі.

## Література

- [1] Maslyuchenko V., Voloshyn H. Closure of the set of polynomials in the space of separately continuous functions // Int. conf. ded. to the 120<sup>th</sup> anniversary of S.Banach. Abstracts of Reports. — Lviv, 17 – 21 September, 2012. — P. 97.
- [2] Волошин Г.А., Маслюченко В.К. Топологізація простору нарізно неперервних функцій // Карп. матем. публ. — 2013. — 5, №2. — С. 199 – 207.

- [3] *Волошин Г.А., Маслюченко В.К., Маслюченко О.В.* Про берівську категорію простору нарізно неперервних функцій // Всеукр. наук. конф. “Сучасні проблеми теорії ймовірностей та математичного аналізу”. — Тези доповідей. Ворохта, 24 лютого — 2 березня 2014 року. — Івано-Франківськ: Прикарп. нац. ун-т ім. В.Стефаника, 2014. — С. 46 — 48.
- [4] *van Douwen E.* The integers and topology // in: Handbook of Set-Theoretic Topology (K.Kunen, J.E.Vaughan, eds). — North-Holland, Amsterdam, 1984, pp. 111 — 167.
- [5] *Banach T., Mykhaylyk V., Zdomskyy L.* On meager function spaces, network character and meager convergence in topological spaces // Comment. Math. Univ. Carolin. — 2011. — **52**, №2. — pp. 273 — 281.
- [6] *Маслюченко В.К.* Лекції з функціонального аналізу. Ч.1. Метричні і нормовані простори. — Чернівці: ЧНУ Рута, 2010. — 184 с.
- [7] *Энгелькинг Р.* Общая топология. — М.: Мир, 1986. — 752 с.
- [8] *Маслюченко В.К.* Перші типи топологічних векторних просторів. — Чернівці: Рута, 2002. — 72 с.
- [9] *Hahn H.* Theorie der reellen Funktionen.1.Band. — Berlin: Verlag von Julius Springer, 1921. — VIII+600S.
- [10] *Маслюченко В.К.* Нарізно неперервні відображення і простори Кететиса: дис. ... докт. фіз.-мат. наук: 01.01.01. — Чернівці, 1999. — 345 с.
- [11] *Маслюченко В.К.* Простори Гана і задача Діні // Мат. методи та фіз.-мех. поля. — 1998. — **41**, №4. — С. 39 — 41.
- [12] *Келлі Дж.* Общая топология. — М.: Наука, 1981. — 432с.
- [13] *Маслюченко О. В.* Побудова  $w$ -первісних та різні аналоги компактних операторів: дис. ... докт. фіз. - мат. наук: 01.01.01. — Чернівці, 2012. — 300 с.
- [14] *Маслюченко В.К.* Елементи теорії множин. — Чернівці: Рута, 2002. — 132 с.
- [15] *Маслюченко В.К.* Лекції з функціонального аналізу. Ч.2. Лінійні оператори і функціонали. — Чернівці: ЧНУ Рута, 2010. — 192 с.
- [16] *Saint-Raymond J.* Jeux topologiques et espaces de Namioka // Proc. Amer. Math. Soc. — 1983. — **87**, No 3. — pp. 409 — 504.