

Чернівецький національний університет імені Юрія Федьковича

НАРІЗНО І СУКУПНО ПОЛІНОМІАЛЬНІ ФУНКЦІЇ НА ДОВІЛЬНИХ ПІДМНОЖИНАХ  $\mathbb{R}^n$ 

Наведено приклади нарізно поліноміальних функцій, заданих на підмножинах арифметичної площини  $\mathbb{R}^2$ , які не поліноміальні за сукупністю змінних і подана загальна теорема про поліноміальність нарізно поліноміальної функції  $f: E \rightarrow \mathbb{R}$ , де  $E \subseteq \mathbb{R}^n$ , яка застосовна у випадку, коли  $E$  – це область в  $\mathbb{R}^n$ .

Examples of separately polynomial functions defined on subsets of  $\mathbb{R}^2$  which are not jointly polynomial are given. A general theorem on the polynomiality of a separately polynomial function  $f: E \rightarrow \mathbb{R}$  where  $E \subseteq \mathbb{R}^n$ , which is usable when  $E$  is a domain in  $\mathbb{R}^n$  is established.

1. Функція  $f: E \rightarrow \mathbb{R}$ , що задана на підмножині  $E$  простору  $\mathbb{R}^n$ , називається *поліноміальною*, якщо існує такий поліном

$$\begin{aligned} p(x) &= p(x_1, \dots, x_n) = \\ &= \sum_{k_1, \dots, k_n=0}^N a_{k_1, \dots, k_n} x_1^{k_1} \dots x_n^{k_n} = \\ &= \sum_{|k|=0}^m a_k x^k \end{aligned}$$

на просторі  $\mathbb{R}^n$ , що  $p|_E = f$ . Для точки  $x = (x_1, \dots, x_n)$  з  $\mathbb{R}^n$  і довільного  $j = 1, \dots, n$  визначимо відображення  $q_{\hat{x}_j}: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}^n$ , покладаючи  $q_{\hat{x}_j}(t) = (y_1, \dots, y_n)$ , де  $y_k = x_k$  при  $k \neq j$  і  $y_j = t$ , і множини  $E_{\hat{x}_j} = q_{\hat{x}_j}^{-1}(E)$ . Якщо  $x \in E$ , то  $x_j \in E_{\hat{x}_j}$ , бо  $q_{\hat{x}_j}(x_j) = x$ , отже, у цьому випадку  $E_{\hat{x}_j} \neq \emptyset$  для кожного  $j = 1, \dots, n$ . Функція  $f: E \rightarrow \mathbb{R}$  називається *нарізно поліноміальною*, якщо для кожної точки  $x \in E$  і довільного  $j = 1, \dots, n$  функції  $f_{\hat{x}_j} = f \circ q_{\hat{x}_j}: E_{\hat{x}_j} \rightarrow \mathbb{R}$  є поліноміальними як функції однієї дійсної змінної. Щоб підкреслити різницю між поліноміальними та нарізно поліноміальними функціями, поліноміальну функцію  $f: E \rightarrow \mathbb{R}$  називають ще *сукупно поліноміальною* або *поліноміальною за сукупністю змінних*. Сукупність усіх поліноміальних функцій  $f: E \rightarrow \mathbb{R}$  ми позначатимемо символом  $P(E)$ , а нарізно поліноміальних –  $S(E)$ . Зрозуміло, що завжди

$P(E) \subseteq S(E)$ . Добре відомо (див., наприклад, [1, с. 63]), що  $P(\mathbb{R}^n) = S(\mathbb{R}^n)$ . У праці [2] у випадку  $E = X_1 \times \dots \times X_n$  були вказані необхідні і достатні умови на числові множини  $X_1, \dots, X_n$  для того, щоб виконувалася рівність  $P(E) = S(E)$ . Природно поставити і загальну задачу: які необхідні і достатні умови повинна задовольняти множина  $E \subseteq \mathbb{R}^n$  для того, щоб виконувалася рівність  $P(E) = S(E)$ ? Ця загальна проблема виявилася значно складнішою і тут ми подамо лише перші результати, що отримані нами на шляху до її розв'язання. Вони були анонсовані в [3].

2. У випадку  $n = 2$  позначення спрощуються. Нехай  $E \subseteq \mathbb{R}^2$  і  $f: E \rightarrow \mathbb{R}$  – функція. Для кожного  $x$  з  $\mathbb{R}$  ми розглядаємо *вертикальний  $x$ -переріз*  $E^x = \{y \in \mathbb{R} : (x, y) \in E\}$  множини  $E$  і для кожного  $y$  з  $\mathbb{R}$  – *горизонтальний  $y$ -переріз*  $E_y = \{x \in \mathbb{R} : (x, y) \in E\}$  множини  $E$ . Для кожної точки  $(x, y) \in E$  покладемо  $f^x(y) = f_y(x) = f(x, y)$ . Функція  $f^x: E^x \rightarrow \mathbb{R}$  – це *вертикальний  $x$ -розріз функції  $f$* , а  $f_y: E_y \rightarrow \mathbb{R}$  – *горизонтальний  $y$ -розріз функції  $f$* . Поліном  $p$  на площині  $\mathbb{R}^2$  записується у вигляді:  $p(x, y) = \sum_{k,j=0}^m a_{kj} x^k y^j$ .

З доведеної в [2] теореми випливає, що для множини  $E = X \times Y \subseteq \mathbb{R}^2$  рівність  $P(E) = S(E)$  виконується тоді і тільки тоді,

коли одна з множин  $X$  чи  $Y$  скінченна або незліченна. Наш перший результат показує, що існують множини  $E \subseteq \mathbb{R}^2$ , у яких всі вертикальні і горизонтальні перерізи  $E^x$  і  $E_y$  континуальні, але разом з тим  $P(E) \neq S(E)$ .

**Теорема 1.** Нехай  $E = \{(x, y) \in \mathbb{R}^2 : x \geq 0 \text{ і } y \geq 0 \text{ або } x \leq 0 \text{ і } y \leq 0\}$  і

$$f(x, y) = \begin{cases} xy, & x \geq 0 \text{ і } y \geq 0, \\ -xy, & x \leq 0 \text{ і } y \leq 0. \end{cases}$$

Тоді всі перерізи  $E^x$  і  $E_y$  континуальні і  $f \in S(E) \setminus P(E)$ .

**Доведення.** Ясно, що

$$E^x = \begin{cases} [0, +\infty), & x > 0, \\ \mathbb{R}, & x = 0, \\ (-\infty, 0], & x < 0, \end{cases}$$

звідки випливає, що всі перерізи  $E^x$  континуальні, адже кожний не вироджений проміжок на числовій осі  $\mathbb{R}$  має потужність континууму. Так само влаштовані і горизонтальні перерізи  $E_y$ .

При  $x > 0$  функція  $f^x: [0, +\infty) \rightarrow \mathbb{R}$  є лінійною з кутовим коефіцієнтом  $x$ , при  $x = 0$  функція  $f^x: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  нульова, а при  $x < 0$  функція  $f^x: (-\infty, +] \rightarrow \mathbb{R}$  є лінійною з кутовим коефіцієнтом  $-x$ . У кожному випадку виходить, що  $f^x$  – це поліноміальна функція. Теж саме справедливе і для функцій  $f_y$ , адже  $f(x, y) = f(y, x)$ . Таким чином,  $f \in S(E)$ .

Покажемо, що  $f \notin P(E)$ . Нехай, навпаки, існує поліном

$$p(x, y) = \sum_{k,j=0}^m a_{k,j} x^k y^j$$

на  $\mathbb{R}^2$ , для якого  $p|_E = f$ . Тоді

$$f(x, x) = p(x, x) = \sum_{k,j=0}^m a_{k,j} x^{k+j}$$

для кожного  $x \in \mathbb{R}$ . Отже, функція  $g(x) = f(x, x)$  є поліномом на  $\mathbb{R}$ , а значить, нескінченно диференційовною функцією. Але

з означення функції  $f$  випливає, що

$$g(x) = \begin{cases} x^2, & x \geq 0, \\ -x^2, & x \leq 0. \end{cases}$$

Для такої функції  $g'(x) = 2|x|$ , а ця функція не диференційовна в точці 0. Отримана суперечність і завершує доведення.

Подібні приклади легко побудувати і таким чином. Беремо довільні непорожні відкриті множини  $G_1$  і  $G_2$  на площині  $\mathbb{R}^2$ , такі, що їх проекції на обидві вісі не перетинаються між собою, і будь-які два різних поліноми  $p_1$  і  $p_2$  на  $\mathbb{R}^2$ . Тоді функція  $f: G_1 \cup G_2 \rightarrow \mathbb{R}$ , для якої  $f(x, y) = p_i(x, y)$  при  $(x, y) \in G_i$  та  $i = 1, 2$  буде нарізно поліноміальною на множині  $E = G_1 \cup G_2$ , але  $f \notin P(E)$ . При цьому непорожні перерізи  $E^x$  і  $E_y$  континуальні. Приклад з теореми 1 цікавий ще й тим, що тут множина  $E$  зв'язна.

3. Покажемо тепер, що існують множини  $E \subseteq \mathbb{R}^2$ , у яких всі перерізи  $E^x$  і  $E_y$  скінченні, але  $P(E) \neq S(E)$ .

Нехай  $g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  – довільна бієкція і  $E = Gr g = \{(x, g(x)) : x \in \mathbb{R}\}$  – її графік. Зрозуміло, що  $E^x = \{g(x)\}$  і  $E_y = \{g^{-1}(y)\}$  для довільних  $x$  і  $y \in \mathbb{R}$ , отже, множини  $E^x$  і  $E_y$  є односточковими. Оскільки для кожної скінченної множини  $A \subseteq \mathbb{R}$  будь-яка функція  $h: A \rightarrow \mathbb{R}$  є поліноміальною (це випливає з інтерполяційної формули Лагранжа), то у нашому випадку кожна функція  $f: E \rightarrow \mathbb{R}$  є поліноміальною, тобто множина  $S(E)$  збігається з множиною  $\mathbb{R}^E$  усіх функцій  $f: E \rightarrow \mathbb{R}$ . Відображення  $x \mapsto (x, g(x)): \mathbb{R} \rightarrow E$  є бієкцією, тому потужність  $|E|$  множини  $E$  – це потужність континууму  $\mathfrak{c}$ . Отже,

$$|S(E)| = |\mathbb{R}^E| = \mathfrak{c}^{\mathfrak{c}} = (2^{\aleph_0})^{\mathfrak{c}} = 2^{\aleph_0 \cdot \mathfrak{c}} = 2^{\mathfrak{c}} = \mathfrak{f}$$

(тут  $\aleph_0 = |\mathbb{N}|$ , де  $\mathbb{N}$  – множина натуральних чисел).

З другого боку, множина  $P(\mathbb{R}^2)$  всіх поліномів  $p: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$  має потужність  $\mathfrak{c}$ , бо континуальною буде навіть множина  $C(\mathbb{R}^2)$  всіх неперервних функцій  $f: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$ , адже кожна неперервна функція  $f: \mathbb{R}^2 \rightarrow \mathbb{R}$  цілком визначається своїм звуженням  $f|_{\mathbb{Q}^2}$  на

раціональну площину  $\mathbb{Q}^2$ , яка є зліченною. Тому  $|P(E)| \leq \mathfrak{c}$  для довільної множини  $E \subseteq \mathbb{R}^2$ . Насправді таки  $|P(E)| = \mathfrak{c}$ , бо всі константи на  $E$  є різними поліноміальними функціями, а їх уже континуум.

Таким чином, виходить, що для нашої множини  $E = Gr g$  маємо, що  $|S(E)| = \mathfrak{f}$  і  $|P(E)| = \mathfrak{c}$ . Але за теоремою Кантора  $\mathfrak{f} = 2^{\mathfrak{c}} > \mathfrak{c}$ , отже,  $P(E) \neq S(E)$ , більш того,  $|S(E) \setminus P(E)| = \mathfrak{f}$ . Таким чином, нами встановлена

**Теорема 2.** Для кожної бієкції  $g: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  і її графіка  $E = Gr g$  маємо  $S(E) = \mathbb{R}^E$ ,  $|S(E)| = 2^{\mathfrak{c}}$ ,  $|P(E)| = \mathfrak{c}$  і  $|S(E) \setminus P(E)| = 2^{\mathfrak{c}}$ , зокрема,  $S(E) \setminus P(E) \neq \emptyset$ .

4. Тепер подамо один позитивний результат, але зразу для простору  $\mathbb{R}^n$ .

Множину  $E \subseteq \mathbb{R}^n$  ми називаємо  $P$ -множиною, якщо для довільного полінома  $p: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$  з умови  $p|_E = 0$  випливає, що  $p = 0$ . Для  $P$ -множин  $E$  і тільки для них відображення  $p \mapsto p|_E: P(\mathbb{R}^n) \rightarrow P(E)$  є бієктивним.

Можна довести, що у випадку  $n = 1$   $P$ -множини в  $\mathbb{R}$  – це в точності нескінченні підмножини числової прямої. Для  $n \geq 2$  це вже не так. Наприклад, множини  $\mathbb{R} \times \{0\}$ ,  $\{0\} \times \mathbb{R}$  чи  $\Delta = \{(x, x) : x \in \mathbb{R}\}$  є навіть континуальними, але жодна з них не є  $P$ -множиною в  $\mathbb{R}^2$ . Справді, многочлени  $p(x, y) = x$ ,  $q(x, y) = y$  і  $r(x, y) = x - y$  ненульові, але  $p|_{\{0\} \times \mathbb{R}} = 0$ ,  $q|_{\mathbb{R} \times \{0\}} = 0$  і  $r|_{\Delta} = 0$ .

Відомо [2, теорема 8], що для нескінченних підмножин  $X_1, \dots, X_n$  числової прямої їх добуток  $E = X_1 \times \dots \times X_n$  є  $P$ -множиною в  $\mathbb{R}^n$ . Зокрема,  $P$ -множинами в  $\mathbb{R}^n$  будуть довільні не вироджені паралелепіпеди, а значить, і усі непорожні відкриті паралелепіпеди.

**Теорема 3.** Нехай  $E \subseteq \mathbb{R}^n$  і  $f: E \rightarrow \mathbb{R}$  – функція, для якої існує сім'я  $(A_t : t \in E)$  підмножин  $A_t$  множини  $E$ , що задовольняє умови:

- (i)  $t \in A_t$  для кожного  $t \in E$ ;
- (ii)  $f|_{A_t} \in P(A_t)$  для кожного  $t \in E$ ;
- (iii) для будь-яких точок  $t'$  і  $t''$  з  $E$  існують такі точки  $t_1, \dots, t_m$  з  $E$ , що

$t_1 = t'$ ,  $t_m = t''$  і для кожного  $k = 2, \dots, m$  перетин  $A_{t_{k-1}} \cap A_{t_k}$  є  $P$ -множиною в  $\mathbb{R}^n$ .  
Тоді  $f \in P(E)$ .

**Доведення.** Згідно з умовою (ii) для кожного  $t$  з  $E$  існує такої поліном  $p_t: \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ , що  $p_t|_{A_t} = f|_{A_t}$ . Будемо вважати, що  $E \neq \emptyset$ , бо для порожньої множини твердження очевидне. Зафіксуємо точку  $t_0$  з  $E$  і поліном  $p = p_{t_0}$  і покажемо, що  $p|_E = f$ .

Нехай  $t$  – довільна точка з  $E$ . За умовою (iii) існують такі точки  $t_1, \dots, t_m$  з  $E$ , що  $t_1 = t_0$ ,  $t_m = t$  і всі перетини  $B_k = A_{t_{k-1}} \cap A_{t_k}$  при  $k = 2, \dots, m$  є  $P$ -множинами в  $\mathbb{R}^n$ . Розглянемо поліноми  $p = p_{t_0} = p_{t_1}, p_{t_2}, \dots, p_{t_m} = p_t$ . Для кожного  $k = 2, \dots, m$  маємо

$$p_{t_{k-1}}|_{B_k} = f|_{B_k} = p_{t_k}|_{B_k}.$$

Оскільки  $B_k$  – це  $P$ -множини, то  $p_{t_{k-1}} = p_{t_k}$  для кожного  $k = 2, \dots, m$ , звідки випливає, що

$$p = p_{t_1} = p_{t_2} = \dots = p_{t_m} = p_t,$$

отже,  $p_t = p$ . Зокрема,  $f(t) = p_t(t) = p(t)$ , адже  $t \in A_t$  за умовою (i). Таким чином, справді  $p|_E = f$ , отже,  $f \in P(E)$ .

Нагадаємо, що область  $G$  у просторі  $\mathbb{R}^n$  – це відкрита і зв'язна підмножина в  $\mathbb{R}^n$ . З теореми 3 випливає

**Теорема 4.** Нехай  $G$  – область в  $\mathbb{R}^n$ . Тоді  $P(G) = S(G)$ .

**Доведення.** Розглянемо максимум норму  $|x| = \max_{1 \leq k \leq n} |x_k|$  на просторі  $\mathbb{R}^n$  і для кожного  $t \in \mathbb{R}^n$  кубічні  $\delta$ -околиці

$$U_{\delta}(t) = \{x \in \mathbb{R}^n : |x - t| < \delta\},$$

які ми будемо розглядати при  $0 < \delta \leq +\infty$ . Для кожної точки  $t$  з  $G$  можна знайти таке число  $\delta_t \in (0, +\infty]$ , що  $U_{\delta_t}(t) \subseteq G$ , причому, якщо  $U_{\delta}(t) \subseteq G$ , то  $U_{\delta}(t) \subseteq U_{\delta_t}(t)$ . Покладемо  $A_t = U_{\delta_t}(t)$  для  $t \in G$  і доведемо, що сім'я  $(A_t : t \in G)$  має властивості (i) – (iii) з теореми 3 для будь-якої функції  $f \in S(G)$ .

Зрозуміло, що  $t \in A_t \subseteq G$  для кожного  $t \in G$ . Далі, оскільки  $A_t$  – це відкритий непорожній паралелепіпед в  $\mathbb{R}^n$ , то за теоремою 9 з [2]  $P(A_t) = S(A_t)$ . Але для функції  $f \in S(G)$ , зрозуміло, і звуження  $f|_{A_t} \in S(A_t)$ . Тому  $f|_{A_t} \in P(A_t)$  для кожного  $t \in E$ , тобто виконується умова (ii).

Перевіримо умову (iii). Нехай  $t'$  і  $t''$  – довільні точки з  $G$ . Послідовність точок  $t_1, \dots, t_m$  з  $G$ , таку, що  $t_1 = t'$ ,  $t_m = t''$  і для кожного  $k = 2, \dots, m$  перетини  $A_{t_{k-1}} \cap A_{t_k} \in P$ -множинами назвемо  $P$ -ланцюжком, що з'єднує  $t'$  з  $t''$ . Щоб довести, що такий  $P$ -ланцюжок завжди існує, розглянемо множину

$$A = \{t \in G : \text{існує } P\text{-ланцюжок}$$

$$t_1, \dots, t_m \text{ в } G, \text{ що з'єднує } t' \text{ і } t\}.$$

Оскільки, очевидно  $t' \in A$ , то  $A \neq \emptyset$ . Покажемо, що  $A$  є відкритою і замкненою множиною в  $G$ .

Справді, нехай  $t \in A$  і  $t_1, \dots, t_m$  –  $P$ -ланцюжок в  $G$ , який з'єднує  $t'$  з  $t$ . Розглянемо довільну точку  $s \in A_{t_m} = A_t$  і множину  $A_s$ . Оскільки  $s \in A_t \cap A_s$ , то  $A_t \cap A_s \neq \emptyset$ , отже,  $A_t \cap A_s$  – це непорожній відкритий паралелепіпед в  $\mathbb{R}^n$ , який є  $P$ -множиною. Покладаючи  $t_{m+1} = s$  ми одержимо відповідний  $P$ -ланцюжок  $t_1, \dots, t_{m+1}$ , який з'єднує  $t'$  з  $s$ . Отже,  $s \in A$ , а значить,  $A_t \subseteq A$ . Але множина  $A_t$  є околом точки  $t$  в  $\mathbb{R}^n$ , а тому і  $A$  є околом точки  $t$  в  $\mathbb{R}^n$ , отже, множина  $A$  відкрита в  $\mathbb{R}^n$ , а значить, і в  $G$ .

Нехай  $t \in \bar{A} \cap G$ . Тоді  $A_t \cap A \neq \emptyset$ , отже, існує точка  $s \in A_t \cap A$ . Побудувавши  $P$ -ланцюжок  $t_1, \dots, t_m$ , що з'єднує точку  $t'$  з точкою  $s$  і додавши до нього ще точку  $t_{m+1} = t$ , ми одержимо  $P$ -ланцюжок  $t_1, \dots, t_{m+1}$ , що з'єднує  $t'$  з  $t$ . Отже,  $t \in A$ , а значить множина  $A$  замкнена в  $G$ .

Таким чином,  $A$  – це непорожня відкрита і замкнена частина зв'язної множини  $G$ . Тому  $A = G$ , зокрема  $t'' \in A$ , отже, і властивість (iii) виконується.

Тому, за теоремою 3 для будь-якої функції  $f \in S(G)$  отримуємо, що  $f \in P(G)$ , отже,  $P(G) = S(G)$ .

1. *Bochnak J., Siciak J.* Polynomials and multilinear mappings in topological vector spaces // Stud. Math. – 1971. – **39**. – Р. 59-76.

2. *Косован В.М., Маслюченко В.К.* Нарізно поліноміальні функції // Наук. вісник Чернівецького ун-ту. Вип. 374. Математика. – Чернівці: Рута, 2008. – С. 66-74.

3. *Косован В.М., Маслюченко В.К.* Нарізно поліноміальні функції на довільних підмножинах  $\mathbb{R}^n$  // IV Всеукр. наук. конф. "Нелінійні проблеми аналізу" (10-12 вересня 2008 року, Івано-Франківськ). Тези доповідей. – Івано-Франківськ, 2008. – С. 51.