

Неперервна ніде не монотонна функція, означена в термінах нега-трійкових і ланцюгових A_2 -дробів

*М. В. Працьовитий*¹, *А. С. Чуйков*²

¹ *ІМ НАН України, НПУ імені М. П. Драгоманова, Київ;
prats4444@gmail.com,*

² *ІМ НАН України, Київ; chyikov.artem@gmail.com*

We study properties of continuous nowhere monotonicity function on $[0; 1]$, which is defined in terms of nega-3-adic and A_2 -representation of real numbers. We proved a correctness of its definition, continuity and monotony, and described some properties of its graph and sets of levels.

Вивчаються властивості неперервної на $[0; 1]$ ніде не монотонної функції, означеної в термінах нега-трійкового і ланцюгового A_2 -зображення дійсних чисел. Доведено коректність її означення, неперервність і ніде не монотонність, описано деякі властивості її графіка і множини рівнів.

Вступ

Неперервні функції з фрактальними властивостями – популярний об'єкт у дослідженнях минулих десятиріч. Це функції, які мають властивості самоподібності, самоафінності, автомодельності (графіків або рівнів); функції, множини особливостей яких мають неоднорідну локальну тополого-метричну структуру тощо. Значний клас таких функцій утворюють ніде не монотонні, скрізь або майже скрізь недиференційовні функції. Сьогодні відомо чимало класів указаних функцій, які належать сім'ї ніде не монотонних функцій [4,5,9]. Окремим прикладом такої функції сьогодні мало кого здивуєш. Актуальнішими є методи вивчення їхніх властивостей, схеми дослідження, нові прийоми обґрунтування фактів.

Використовуючи нега-трійкове зображення дійсних чисел і введе-
не в роботі [1] ланцюгове A_2 -зображення, ми означаємо аналог непер-
ервної ніде не монотонної й недиференційовної функції, яка вивча-
лась у роботах [2, 3, 7, 8], і досліджуємо її властивості.

Відомо, що для довільного $x \in [0; 1]$ існує така послідовність (α_n) ,
 $\alpha_n \in A_3 \equiv \{0, 1, 2\}$, де

$$x = \frac{3}{4} + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{\alpha_n}{(-3)^n} = \frac{3}{4} - \frac{\alpha_1}{3} + \frac{\alpha_2}{3^2} - \frac{\alpha_3}{3^3} + \dots \equiv \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n \dots}^{-3}.$$

Таке подання числа у формі ряду називається *нега-трійковим
представленням*, а символічний запис $x = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n \dots}^{-3}$ – його нега-
трійковим *зображенням*. Зауважимо, що нега-трійкове зображення,
як показано в [?], є перекодуванням класичного трійкового зображе-
ння чисел. Кожне ірраціональне число має нескінченне неперіодичне
зображення, а кожне раціональне можна подати як нескінченне пе-
ріодичне нега-трійкове зображення не більш ніж двома способами.
Причому, для чисел, які можна подати як два нега-трійкові зображе-
ння, вони мають вигляд:

$$x \equiv \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{n-1} \alpha_n (20)}^{-3} = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{n-1} [\alpha_n - 1] (02)}^{-3} \equiv x', \quad (1)$$

де круглі дужки означають період.

Циліндром рангу m з основою $c_1 c_2 \dots c_m$ називається множина

$$\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m}^{-3} = \{x | x = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_m \alpha_{m+1} \dots}^{-3}, \alpha_i(x) = c_i, i = 1, 2, \dots, m\}.$$

Циліндр є відрізком, а саме:

$$\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m}^{-3} = \begin{cases} \left[\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m (20)}^{-3}, \Delta_{c_1 c_2 \dots c_m (02)}^{-3} \right], & \text{якщо } m - \text{ парне;} \\ \left[\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m (02)}^{-3}, \Delta_{c_1 c_2 \dots c_m (20)}^{-3} \right], & \text{якщо } m - \text{ непарне.} \end{cases} \quad (2)$$

Циліндри одного рангу збігаються або не мають спільних внутрішніх
точок.

Відомо також [1], що довільне дійсне число $x \in [1/2; 1]$ можна
представити нескінченним ланцюговим дробом

$$x = \frac{1}{a_1 + \frac{1}{a_2 + \dots + \frac{1}{a_n + \dots}}} \equiv [a_1, a_2, \dots, a_n, \dots], \quad (3)$$

де $a_n \in A'_2 \equiv \{\frac{1}{2}; 1\}, n \in N$. Розклад (3) дійсного числа $x \in [1/2; 1]$ називається його ланцюговим A_2 -представленням. Рівність (3) скорочено запишуватимемо $x = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n \dots}^{A_2}$, де

$$\alpha_n = \begin{cases} 0, & \text{якщо } a_n = 1/2; \\ 1, & \text{якщо } a_n = 1, \end{cases}$$

і називатимемо ланцюговим A_2 -зображенням числа x .

Існують числа, що мають два ланцюгові A_2 -зображення. Вони вичерпуються такими: $x = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n 1(10)}^{A_2} = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n 0(01)}^{A_2}$.

1 Основний об'єкт дослідження

Розглядається функція $y = f(x)$, аргумент якої має нега-трійкове зображення

$$x = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n \dots}^{-3} \equiv \frac{3}{4} + \sum_{n=1}^{\infty} \frac{\alpha_n}{(-3)^n}, \quad \alpha_n \in A_3,$$

а значення функції має ланцюгове A_2 -зображення $f(x) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n \dots}^{A_2}$, причому

$$\beta_1 = \begin{cases} 1, & \text{якщо } \alpha_1 = 2; \\ 0, & \text{якщо } \alpha_1 \neq 2; \end{cases} \quad \beta_{k+1} = \begin{cases} 1 - \beta_k, & \text{якщо } \alpha_{k+1} + \alpha_k = 2; \\ \beta_k, & \text{якщо } \alpha_{k+1} + \alpha_k \neq 2. \end{cases} \quad (4)$$

Для вивчення властивостей функції корисною є описана в [1] геометрія ланцюгового A_2 -зображення.

Циліндром рангу m із основою $c_1 c_2 \dots c_m$ називають множину таких x , які мають ланцюгове A_2 -зображення з першими m елементами, що дорівнюють відповідно c_1, c_2, \dots, c_m , тобто

$$\Delta_{c_1 \dots c_m}^{A_2} = \{x | x = \Delta_{c_1 c_2 \dots c_m \alpha_{m+1} \alpha_{m+2} \dots}^{A_2}\}.$$

Довжина циліндра $\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m}^{A_2}$ обчислюється за формулою

$$|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m}^{A_2}| = \frac{1}{(q_{m-1} + q_m)(q_{m-1} + 2q_m)},$$

де q_m - знаменник підхідного дробу числа $[0; a_1, a_2, \dots, a_m]$:

$$q_0 = 1, \quad q_1 = a_1, \quad q_{n+1} = a_{n+1}q_n + q_{n-1}, \quad a_n = \begin{cases} \frac{1}{2}, & \text{якщо } c_n = 0; \\ 1, & \text{якщо } c_n = 1. \end{cases}$$

Основне метричне відношення для A_2 -зображення чисел:

$$\frac{\left| \Delta_{c_1 c_2 \dots c_n 0}^{A_2} \right|}{\left| \Delta_{c_1 c_2 \dots c_n}^{A_2} \right|} = \frac{2 + \frac{q_{n-1}}{q_n}}{3 + 2 \frac{q_{n-1}}{q_n}}, \quad \frac{\left| \Delta_{c_1 c_2 \dots c_n 1}^{A_2} \right|}{\left| \Delta_{c_1 c_2 \dots c_n}^{A_2} \right|} = \frac{1 + \frac{q_{n-1}}{q_n}}{3 + 2 \frac{q_{n-1}}{q_n}}.$$

2 Коректність означення функції

Коректність означення функції у нега-трийково-іраціональних точках не викликає сумнівів. Обґрунтуємо його коректність у нега-трийково-раціональних точках, тобто що для різних нега-трийкових зображень того самого раціонального значення аргумента

$$x \equiv \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{k-1} \alpha_k}^{-3}(20) = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{k-1} [\alpha_k - 1]}^{-3}(02) \equiv x'$$

виконується рівність: $f(\Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{k-1} \alpha_k}^{-3}(20)) = f(\Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{k-1} [\alpha_k - 1]}^{-3}(02))$.

Нехай $\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_k}^{A_2}$ — зображення значення функції для зображення аргумента $\Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{k-1} \alpha_k}^{-3}(20)$, а $\Delta_{\beta'_1 \beta'_2 \dots \beta'_k}^{A_2}$ — зображення значення функції для зображення аргумента $\Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{k-1} [\alpha_k - 1]}^{-3}(02)$.

Оскільки $\alpha_k \neq 0$, то $[\alpha_k - 1] \in \{0, 1\}$. З означення функції маємо

$$\begin{cases} \beta_i = \beta'_i, & i = 1, 2, \dots, k-1; \\ \beta_{k+j} = 1 - \beta_{k+j-1}, & j = 2, 3, \dots; \\ \beta'_{k+j} = 1 - \beta'_{k+j-1}, & j = 2, 3, \dots \end{cases}$$

Усього існує 3 випадки. *Випадок 1.* $\begin{cases} \alpha_{k-1} + \alpha_k = 2, \\ \alpha_{k-1} + \alpha_k - 1 \neq 2. \end{cases}$ Тоді

$$\begin{cases} \beta_k = 1 - \beta_{k-1}, \\ \beta_{k+1} = \beta_k = 1 - \beta_{k-1}, \\ \beta_{k+2} = 1 - \beta_{k+1} = \beta_{k-1}, \\ \dots \dots \dots \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \beta_k = 1 - \beta_{k-1}, \\ \beta_{k+2j-1} = 1 - \beta_{k-1}, \\ \beta_{k+2j} = \beta_{k-1}, \quad j \in N. \end{cases}$$

Отже, $y = f\left(\Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{k-1} \alpha_k}^{-3}(20)\right) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_{k-1} [1 - \beta_{k-1}] (1 - \beta_{k-1}, \beta_{k-1})}^{A_2}$.

Аналогічно,

$$\begin{cases} \beta'_k = \beta'_{k-1} = \beta_{k-1}, \\ \beta'_{k+1} = \beta'_k = \beta'_{k-1} = \beta_{k-1}, \\ \beta'_{k+2} = 1 - \beta'_{k+1} = 1 - \beta_{k-1}, \\ \dots \dots \dots \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \beta'_k = \beta_{k-1}, \\ \beta'_{k+2j-1} = \beta_{k-1}, \\ \beta'_{k+2j} = 1 - \beta_{k-1}, \quad j \in N. \end{cases}$$

Тоді $y' = f\left(\Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{k-1}[\alpha_k-1](02)}^{-3}\right) = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{k-1}\beta_{k-1}(\beta_{k-1},1-\beta_{k-1})}^{A_2}$.

Випадок 2. $\begin{cases} \alpha_{k-1} + \alpha_k \neq 2, \\ \alpha_{k-1} + \alpha_k - 1 = 2. \end{cases}$ Маємо

$$\begin{cases} \beta_k = \beta_{k-1}, \\ \beta_{k+1} = \beta_k = \beta_{k-1}, \\ \beta_{k+2} = 1 - \beta_{k+1} = 1 - \beta_{k-1}, \\ \dots\dots\dots; \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \beta_k = \beta_{k-1}, \\ \beta_{k+2j-1} = \beta_{k-1}, \\ \beta_{k+2j} = 1 - \beta_{k-1}, \quad j \in N. \end{cases}$$

Тоді $y = f\left(\Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{k-1}\alpha_k(20)}^{-3}\right) = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{k-1}\beta_{k-1}(\beta_{k-1},1-\beta_{k-1})}^{A_2}$.

Аналогічно,

$$\begin{cases} \beta'_k = 1 - \beta'_{k-1} = 1 - \beta_{k-1}, \\ \beta'_{k+1} = \beta'_k = 1 - \beta'_{k-1} = 1 - \beta_{k-1}, \\ \beta'_{k+2} = 1 - \beta'_{k+1} = \beta_{k-1}, \\ \dots\dots\dots; \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \beta'_k = 1 - \beta_{k-1}, \\ \beta'_{k+2j-1} = 1 - \beta_{k-1}, \\ \beta'_{k+2j} = \beta_{k-1}, \quad j \in N. \end{cases}$$

Тоді $y' = f\left(\Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{k-1}[\alpha_k-1](02)}^{-3}\right) = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{k-1}[1-\beta_{k-1}](1-\beta_{k-1},\beta_{k-1})}^{A_2}$.

Випадок 3. $\begin{cases} \alpha_{k-1} + \alpha_k \neq 2, \\ \alpha_{k-1} + \alpha_k - 1 \neq 2. \end{cases}$ Маємо

$$\begin{cases} \beta_k = \beta_{k-1}, \\ \beta_{k+1} = \beta_k = \beta_{k-1}, \\ \beta_{k+2} = 1 - \beta_{k+1} = 1 - \beta_{k-1}, \\ \dots\dots\dots; \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \beta_k = \beta_{k-1}, \\ \beta_{k+2j-1} = \beta_{k-1}, \\ \beta_{k+2j} = 1 - \beta_{k-1}, \quad j \in N. \end{cases}$$

Отже, $y = f\left(\Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{k-1}\alpha_k(20)}^{-3}\right) = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{k-1}\beta_{k-1}(\beta_{k-1},1-\beta_{k-1})}^{A_2}$.

Аналогічно,

$$\begin{cases} \beta'_k = \beta'_{k-1} = \beta_{k-1}, \\ \beta'_{k+1} = \beta'_k = \beta'_{k-1} = \beta_{k-1}, \\ \beta'_{k+2} = 1 - \beta'_{k+1} = 1 - \beta_{k-1}, \\ \dots\dots\dots; \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} \beta'_k = 1 - \beta_{k-1}, \\ \beta'_{k+2j-1} = \beta_{k-1}, \\ \beta'_{k+2j} = 1 - \beta_{k-1}, \quad j \in N. \end{cases}$$

Тоді $y' = f\left(\Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{k-1}[\alpha_k-1](02)}^{-3}\right) = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{k-1}\beta_{k-1}(\beta_{k-1},1-\beta_{k-1})}^{A_2}$.

Отже, y і $y' \in A_2$ -зображенням того самого A_2 -раціонального числа.

3 Неперервність функції

A_2 -раціональними називають точки з відрізка $[0, 5; 1]$, які є кінцями деякого циліндра. До таких точок належать ті, що мають два ланцюгові A_2 -зображення, а також точки 0, 5 і 1. Якщо ж точка x не є кінцем жодного циліндра, то таку точку називають A_2 -ірраціональною.

Теорема 3.1. *Функція $y = f(x)$ є неперервною на півінтервалі $(0; 1]$.*

Доведення. Нехай $x_0 = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \alpha_3 \dots}^{-3} \in (0, 1]$ – A_2 -ірраціональна точка, $x' = \Delta_{\alpha'_1 \alpha'_2 \alpha'_3 \dots}^{-3}$. Нехай x_0 і x' належать одному циліндру m -го рангу, і різним циліндрам $m + 1$ -го рангу. Це означає, що існує $m : \alpha_i = \alpha'_i$ при $i \leq m$, і $\alpha_{m+1} \neq \alpha'_{m+1}$. Тоді той факт, що $x' \rightarrow x_0$, рівносильний умові $m \rightarrow \infty$. Тоді

$$|f(x') - f(x_0)| \leq |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m}^{A_2}| \rightarrow 0, \text{ при } m \rightarrow \infty.$$

Нехай тепер аргумент $x \in A_2$ -раціональним числом, тобто його можна подати у вигляді двох періодичних нега-трійкових зображень (1). Очевидно, що

$$\begin{cases} \beta_i(x) = \beta_i(x'), & i = 1, 2, \dots, k-1; \\ \beta_{k+j}(x) = \beta_{k+j}(x'), & j = 2, 3, \dots \end{cases}$$

Оскільки $2 + \alpha_k \neq 2$, то $\beta_{k+1}(x) = \beta_k(x)$. Аналогічно, оскільки $0 + \alpha_k - 1 \neq 2$, то $\beta_{k+1}(x') = \beta_k(x')$.

Залишилось визначити $\beta_k(x)$ і $\beta_k(x')$. Розглянувши три випадки, як і при доведенні коректності, впевнюємося, що значення функції від двох різних зображень є тим самим A_2 -раціональним числом. \square

4 Ніде не монотонність функції

Неперервна функція називається ніде не монотонною, якщо вона не має жодного як завгодно малого проміжку монотонності.

Теорема 4.1. *Функція $y = f(x)$ є ніде не монотонною.*

Доведення. Для доведення ніде не монотонності покажемо, що у кожному циліндрі можна обрати такий підциліндр, у якому можна вказати точки, пов'язані нерівністю

$$x_1 < x_2 < x_3, \tag{5}$$

для яких виконується одна з двох нерівностей:

$$f(x_1) < f(x_2) > f(x_3) \quad \text{або} \quad f(x_1) > f(x_2) < f(x_3).$$

На довільному циліндрі парного рангу $\Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{2k}}^{-3}$ розглянемо точки:

$$x_1 = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{2k}}^{-3}(2), \quad x_2 = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{2k}}^{-3}(1), \quad x_3 = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{2k}}^{-3}(0).$$

Оскільки

$$\begin{aligned} x_1 - x_2 &= \left(\frac{3}{4} - \frac{\alpha_1}{3} + \frac{\alpha_1}{3^2} - \dots + \frac{\alpha_{2k}}{3^{2k}} - \frac{2}{3^{2k+1}} + \dots \right) - \\ &- \left(\frac{3}{4} - \frac{\alpha_1}{3} + \frac{\alpha_1}{3^2} - \dots + \frac{\alpha_{2k}}{3^{2k}} - \frac{1}{3^{2k+1}} + \dots \right) = \\ &= -\frac{1}{3^{2k+1}} \left(1 - \frac{1}{3} + \frac{1}{3^2} - \dots \right) = \frac{-1}{4 \cdot 3^{2k}} < 0, \end{aligned}$$

то $x_1 < x_2$. Аналогічно показуємо, що $x_2 < x_3$. Отже, чинне (5).

Розглянемо випадок, коли $\alpha_{2k} = 0$. Тоді: $f(x_1) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_{2k}}^{A_2}(1 - \beta_{2k})$,

$$f(x_2) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_{2k}}^{A_2}(\beta_{2k}, 1 - \beta_{2k}), \quad f(x_3) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_{2k}}^{A_2}(\beta_{2k}).$$

Нехай $\beta_{2k} = 0$. Тоді $f(x_1) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_{2k-1} 0}^{A_2}(1)$,

$$f(x_2) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_{2k-1} 0}^{A_2}(01), \quad f(x_3) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_{2k-1} 0}^{A_2}(0).$$

З властивостей ланцюгових дробів маємо:

$$\beta_{2k+1}(x_1) > \beta_{2k+1}(x_2) \Rightarrow f(x_1) < f(x_2),$$

$$\beta_{2k+2}(x_2) > \beta_{2k+2}(x_3) \Rightarrow f(x_2) > f(x_3).$$

Отже, $f(x_1) < f(x_2) > f(x_3)$.

Нехай $\beta_{2k} = 1$. Тоді $f(x_1) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_{2k-1} 1}^{A_2}(0)$,

$$f(x_2) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_{2k-1} 1}^{A_2}(10), \quad f(x_3) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_{2k-1} 1}^{A_2}(1).$$

З властивостей ланцюгових дробів маємо:

$$\beta_{2k+1}(x_1) < \beta_{2k+1}(x_2) \Rightarrow f(x_1) > f(x_2),$$

$$\beta_{2k+2}(x_2) < \beta_{2k+2}(x_3) \Rightarrow f(x_2) < f(x_3).$$

Отже, $f(x_1) > f(x_2) < f(x_3)$. При $\alpha_{2k} \in \{1, 2\}$ висновки аналогічні.

Вказавши для кожного циліндра три значення аргумента, для яких діють вище зазначені системи нерівностей, ми довели ніде не монотонність функції. \square

Лема 4.1. На циліндрі $\Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}}^{-3}$ максимум або мінімум функції досягається у його внутрішній точці $x_0 = \Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}}^{-3}(1)$.

Доведення. Розглянемо циліндр $\Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}}^{-3}$. Його кінцями є точки:

$$x_1 = \Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}}^{-3}(02) \quad x_2 = \Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}}^{-3}(20).$$

Функція набуває у цих точках однакових значень:

$$f(x_1) = f(x_2) = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{n-1}\beta_n(\beta_n, 1-\beta_n)}^{-3}.$$

Оскільки функція є неперервною і відмінною від константи, то максимального або мінімального значення вона набуде у деякій внутрішній точці. Нехай $x_0 = \Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}}^{-3}(1)$, тоді

$$f(x_0) = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{n-1}\beta_n}^{A_2}(1 - \beta_n, \beta_n).$$

Доведемо, що для всіх інших значень функції з цього циліндра виконується нерівність $f(x) > f(x_0)$ (або $f(x) < f(x_0)$). Нехай спочатку n – парне число; розглянемо можливі випадки.

Випадок 1. Виберемо у циліндрі $\Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}}^{-3}$ довільну точку $x = \Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}\alpha_{n+1}\dots}^{-3}$, таку, що $\alpha_{n+1} \in \{0; 2\}$. Тоді

$$f(x) = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{n-1}00\dots}^{A_2} > f(x_0) = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{n-1}0(10)}, \quad \text{якщо } \beta_n = 0,$$

$$f(x) = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{n-1}11\dots}^{A_2} < f(x_0) = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{n-1}1(01)}, \quad \text{якщо } \beta_n = 1.$$

Випадок 2. Виберемо тепер у циліндрі $\Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}}^{-3}$ довільну точку $x = \Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}\alpha_{n+1}\dots}^{-3}$, таку, що $\alpha_{n+k-1} = 1$, $k \in N$, але $\alpha_{n+k} \neq 1$. Тоді, якщо $n+k$ – парне і $\beta_{n+k} = 0$, то $f(x) > f(x_0)$; якщо ж $\beta_{n+k} = 1$, то $f(x) < f(x_0)$. Для непарного значення $n+k$ знаки цих нерівностей змінюватимуться на протилежні.

Для непарного значення n можна дійти аналогічних висновків, причому знаки нерівностей будуть змінені на протилежні.

Отже, на циліндрах парного рангу x_0 – точка мінімуму, якщо $\beta_n = 0$, і точка максимуму, якщо $\beta_n = 1$. На циліндрах непарного рангу x_0 – точка максимуму, якщо $\beta_n = 0$, і точка мінімуму, якщо $\beta_n = 1$. \square

Лема 4.2. На циліндрі $\Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{m-1}\alpha_m}^{-3}$, де $\alpha_m \in \{0; 2\}$, функція набуває свого найбільшого і найменшого значення на кінцях циліндра.

Доведення. Розглянемо циліндр $\Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}0}^{-3}$, і нехай n – парне число. Оскільки образ циліндра $\Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}0}^{-3}$ є підмножиною циліндра $\Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{n-1}\beta_n}^{A_2}$, то – за властивостями ланцюгових дробів – максимальне значення функції не перевищуватиме значення $f_1 = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{n-1}\beta_n}^{A_2(01)}$. Доведемо, що цього значення функція набуває на кінці циліндра й, можливо, ще в одній внутрішній точці циліндра. Нехай

$$x_{max} = \Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}0\alpha_{n+1}\alpha_{n+2}\dots}^{-3},$$

а $\beta_n = 0$, тоді $f(x_{max}) = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{n-1}0(01)}^{A_2}$. Оскільки $\beta_{n+1}(f(x_{max})) = \beta_n(f(x_{max}))$, то $\alpha_{n+1} + \alpha_n \neq 2$, тобто $\alpha_{n+1}^{(1)}(x_{max}) = 0$ або $\alpha_{n+1}^{(2)}(x_{max}) = 1$. Далі, оскільки $\beta_{n+2}(f(x_{max})) \neq \beta_{n+1}(f(x_{max}))$, то $\alpha_{n+2} + \alpha_{n+1} = 2$, тобто

$$\alpha_{n+2}^{(1)}(x_{max}) = 2 \quad \text{або} \quad \alpha_{n+2}^{(2)}(x_{max}) = 1,$$

і далі. Отже,

$$x_{max}^{(1)} = \Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}0(02)}^{-3} \quad \text{– правий кінець циліндра,}$$

$$x_{max}^{(2)} = \Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}0(1)}^{-3} \quad \text{– внутрішня точка циліндра.}$$

Нехай тепер $\beta_n = 1$. Оскільки $\beta_{n+1}(f(x_{max})) \neq \beta_n(f(x_{max}))$, то

$$\alpha_{n+1}(x_{max}) + \alpha_n(x_{max}) = 2,$$

отже, $\alpha_{n+1}(x_{max}) = 2$. Оскільки $\beta_{n+2}(f(x_{max})) \neq \beta_{n+1}(f(x_{max}))$, то $\alpha_{n+2}(x_{max}) + \alpha_{n+1}(x_{max}) = 2$, тобто $\alpha_{n+2}(x_{max}) = 0$ і далі. Таким чином, $x_{max} = \Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}0(20)}^{-3}$ – лівий кінець циліндра. Мінімальне значення функції на циліндрі $\Delta_{\alpha_1\alpha_2\dots\alpha_{n-1}0}^{-3}$ буде не меншим за $f_2 = \Delta_{\beta_1\beta_2\dots\beta_{n-1}\beta_n}^{A_2(10)}$. Доведемо, що це значення досягатиметься на одному з кінців циліндра й, можливо, ще в одній внутрішній його точці.

Нехай $x_{min} = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{n-1} 0 \alpha_{n+1} \alpha_{n+2} \dots}^{-3}$, і нехай $\beta_n = 0$. Тоді, повтворюючи наведені вище міркування, отримуємо, що

$$x_{min} = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{n-1} 0(20)}^{-3} - \text{лівий кінець циліндра.}$$

При $\beta_n = 1$ аналогічним чином доходимо висновку, що мінімальне значення функції досягається у двох точках:

$$x_{min}^{(1)} = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{n-1} 0(02)}^{-3} - \text{правий кінець циліндра.}$$

$$x_{min}^{(1)} = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_{n-1} 0(1)}^{-3} - \text{внутрішня точка циліндра.}$$

Для непарного значення n і для $\alpha_n = 2$ доведення аналогічне. \square

5 Множини рівнів функції

Множиною рівня y_0 функції f називається множина

$$f^{-1}(y_0) = \{x : f(x) = y_0\}.$$

Лема 5.1. 1) Якщо A_2 -зображення точки y_0 має вигляд $\Delta_{(01)}^{A_2}$, то множина $f^{-1}(y_0)$ складається зі двох точок.

2) Якщо A_2 -зображення точки y_0 має вигляд $\Delta_{(10)}^{A_2}$, то множина $f^{-1}(y_0)$ складається з однієї точки.

3) Якщо в A_2 -зображення точки y_0 всі цифри дорівнюють 0, то множина $f^{-1}(y_0)$ є зліченною множиною.

Доведення. 1) Нехай $y_0 = \Delta_{(01)}^{A_2}$. Оскільки $\beta_1 = 0$, то, виходячи з означення функції, $\alpha_1 \in \{0; 1\}$. Оскільки $\beta_2 = 1 = 1 - \beta_1$, то $\alpha_2 + \alpha_1 = 2$, тобто $\alpha_2 = 2$, якщо $\alpha_1 = 0$ і $\alpha_2 = 1$, якщо $\alpha_1 = 1$. Аналогічно, оскільки $\beta_3 = 0$, то $\alpha_3 = 0$, якщо $\alpha_2 = 2$ і $\alpha_3 = 1$, якщо $\alpha_2 = 1$ і далі. Отже, прообразами точки y_0 є два значення аргумента: $\Delta_{(02)}^{-3}$ або $\Delta_{(1)}^{-3}$.

2) Нехай $y_0 = \Delta_{(10)}^{A_2}$. Оскільки $\beta_1 = 1$, то $\alpha_1 = 2$. Далі, оскільки $\beta_2 = 0 = 1 - \beta_1$, то $\alpha_1 + \alpha_2 = 2$, тобто $\alpha_2 = 0$. Продовжуючи ці міркування доходимо висновку, що прообразом точки y_0 є лише точка $\Delta_{(20)}^{-3}$.

3) Нехай $y_0 = \Delta_{(0)}^{A_2}$. Оскільки $\beta_1 = 0$, то $\alpha_1 \in \{0; 1\}$. Те, що β_{k+1} дорівнює 0, рівносильно до того, що $\alpha_k + \alpha_{k+1} \neq 2$. Отже, кожна наступна цифра аргумента може приймати два значення, і перелік усіх значень аргументів, для яких $\alpha_k + \alpha_{k+1} \neq 2$, легко занумерувати за зростанням відповідних цифр. \square

6 Автомоделність графіка функції

Теорема 6.1. 1) Частина

$\Gamma_1 = \{M(x, y) : x = \Delta_{1\alpha_2\alpha_3\dots\alpha_n}^{-3}, y = f(x)\}$ графіка Γ функції f симетрична відносно прямої $x = \Delta_{(1)}^{-3}$.

2) Відображення, яке переводить частину графіка

$$\Gamma_0 = \{M(x, y) : x = \Delta_{0\alpha_2\alpha_3\dots\alpha_n}^{-3}, y = f(x)\}$$

в частину $\Gamma_2 = \{M(x, y) : x = \Delta_{2\alpha_2\alpha_3\dots\alpha_n}^{-3}, y = f(x)\}$ задається формулою:

$$\begin{cases} x' = \Delta_{[2-\alpha_1][2-\alpha_2]\dots[2-\alpha_n]}^{-3}, \\ y' = \Delta_{[1-\beta_1][1-\beta_2]\dots[1-\beta_n]}^{A_2}. \end{cases}$$

Доведення. 1. Відомо, що графік функції $y = f(x)$ має вісь симетрії $x = a$ тоді і лише тоді, коли $2a - x \in D(f) \forall x \in D(f)$ і $f(2a - x) = f(x)$.

Візьмімо довільний x_0 з циліндра $\Delta_1^{-3} : x_0 = \Delta_{1\alpha_2\alpha_3\dots\alpha_n}^{-3}$ і нехай $f(x_0) = \Delta_{1\beta_2\beta_3\dots\beta_n}^{A_2}$.

Тоді

$$\begin{aligned} x_1 &= 2 \cdot \Delta_{(1)}^{-3} - x_0 = 2 \cdot \Delta_{(1)}^{-3} - \Delta_{1\alpha_2\alpha_3\dots\alpha_n}^{-3} = \\ &= 2 \cdot \left(\frac{3}{4} - \frac{1}{3} + \frac{1}{3^2} - \frac{1}{3^3} + \dots \right) - \left(\frac{3}{4} - \frac{1}{3} + \frac{\alpha_2}{3^2} - \frac{\alpha_3}{3^3} + \dots \right) = \\ &= \left(\frac{3}{4} - \frac{1}{3} + \frac{2 - \alpha_2}{3^2} - \frac{2 - \alpha_3}{3^3} + \dots \right) = \Delta_{1[2-\alpha_2][2-\alpha_3]\dots[2-\alpha_n]}^{-3}. \end{aligned}$$

Якщо $\alpha_2 + 1 = 2$, то $[2 - \alpha_2] + 1 = 4 - (\alpha_2 + 1) = 2$.

Якщо $\alpha_{k+1} + \alpha_k = 2$, то $[2 - \alpha_{k+1}] + [2 - \alpha_k] = 4 - (\alpha_{k+1} + \alpha_k) = 2, k = 2, 3, \dots$; це означає, що $f(x_1) = \Delta_{1\beta_2\beta_3\dots\beta_n}^{A_2}$.

Ми отримали, що $f(2 \cdot \Delta_{(1)}^{-3} - x_0) = f(x_0), \forall x_0 \in \Gamma_1$, тобто частина графіка Γ_1 симетрична відносно прямої $x = \Delta_{(1)}^{-3}$.

2. Нехай $M(x, y) \in \Gamma_0$, тобто $x = \Delta_{0\alpha_2\alpha_3\dots\alpha_n}^{-3}, y = f(x) = \Delta_{0\beta_2\beta_3\dots\beta_n}^{A_2}$, тоді $x' = \Delta_{[2-\alpha_1][2-\alpha_2]\dots[2-\alpha_n]}^{-3} = \Delta_{2[2-\alpha_2]\dots[2-\alpha_n]}^{-3}$. Звідси

$$\begin{cases} \beta_1 = 0, \beta_2 = \begin{cases} 1 - \beta_1, & \text{якщо } \alpha_2 = 2; \\ \beta_1, & \text{якщо } \alpha_2 \neq 2; \end{cases} \\ \beta_{k+2} = \begin{cases} 1 - \beta_{k+1}, & \text{якщо } \alpha_{k+2} + \alpha_{k+1} = 2; \\ \beta_{k+1}, & \text{якщо } \alpha_{k+2} + \alpha_{k+1} \neq 2, k \in N. \end{cases} \end{cases} \Rightarrow$$

$$\begin{cases} \beta'_1 = 1 = 1 - \beta_1, \\ \beta'_2 = \begin{cases} 1 - \beta'_1, & \text{якщо } [2 - \alpha_2] + 2 = 2; \\ \beta'_1, & \text{якщо } [2 - \alpha_2] + 2 \neq 2; \end{cases} \\ \beta'_{k+2} = \begin{cases} 1 - \beta'_{k+1}, & \text{якщо } [2 - \alpha_{k+2}] + [2 - \alpha_{k+1}] = 2; \\ \beta'_{k+1}, & \text{якщо } [2 - \alpha_{k+2}] + [2 - \alpha_{k+1}] \neq 2, \quad k \in N. \end{cases} \end{cases}$$

Звідси бачимо, що $\beta'_i = 1 - \beta_i, i \in N$, тобто $y' = f(x') = \Delta_{[1-\beta_1][1-\beta_2]\dots[1-\beta_n]\dots}^{A_2}$. \square

7 Варіаційні властивості функції

Лема 7.1. Для амплітуди δ коливання функції діє рівність

$$\delta(\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_m}^3) \equiv \max_{x \in \bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_m}^3} f(x) - \min_{x \in \bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_m}^3} f(x) = |\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m}^{A_2}|.$$

Доведення. Нехай n – парне число. Тоді циліндр $\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m}^{A_2}$ є від-
різком із кінцями: $[\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m}^{A_2}(10), \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m}^{A_2}(01)]$. Розглянемо циліндр
 $\bar{\Delta}_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_m}^3$. Нехай $\alpha_m = 0$. Тоді числа

$$y_1 \equiv f(\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_m}^3(02)) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m(\beta_m, 1-\beta_m)}^{A_2},$$

$$y_2 \equiv f(\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_m}^3(20)) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m(1-\beta_m, \beta_m)}^{A_2}$$

є кінцями циліндра $\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m}^{A_2}$. Нехай $\alpha_m = 1$. Тоді числа

$$y_1 \equiv f(\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_m}^3(1)) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m(1-\beta_m, \beta_m)}^{A_2},$$

$$y_2 \equiv f(\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_m}^3(02)) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m(\beta_m, 1-\beta_m)}^{A_2}$$

є кінцями циліндра $\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m}^{A_2}$. Нехай $\alpha_m = 2$. Тоді числа

$$y_1 \equiv f(\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_m}^3(02)) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m(1-\beta_m, \beta_m)}^{A_2},$$

$$y_2 \equiv f(\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_m}^3(20)) = \Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m(\beta_m, 1-\beta_m)}^{A_2}$$

є кінцями циліндра $\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m}^{A_2}$.

Таким чином, у всіх випадках $|y_1 - y_2| = |\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m}^{A_2}|$, отже, амплі-
туда δ коливання функції на циліндрі $\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_m}^3$ дорівнює довжині
 $\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_m}^{A_2}$.

При непарному значенні n міркування аналогічні. \square

Лема 7.2. *Має місце подвійна нерівність*

$$\frac{1}{3}|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n}^{A_2}| < |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n i}^{A_2}| < \frac{2}{3}|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n}^{A_2}|. \quad (6)$$

Доведення. Перепишемо нерівність у формі

$$\frac{1}{3} < \frac{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n i}^{A_2}|}{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n}^{A_2}|} < \frac{2}{3}.$$

Доведемо спочатку першу нерівність. З рівностей

$$\frac{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n 2^{-1}}^{A_2}|}{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n}^{A_2}|} = \frac{2 + \frac{q_{n-1}}{q_n}}{3 + 2\frac{q_{n-1}}{q_n}}, \quad \frac{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n 1}^{A_2}|}{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n}^{A_2}|} = \frac{1 + \frac{q_{n-1}}{q_n}}{3 + 2\frac{q_{n-1}}{q_n}},$$

де $0 < \frac{q_{n-1}}{q_n} < 1$, бачимо, що $\frac{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n i}^{A_2}|}{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n}^{A_2}|}$ набуде меншого значення при $i = 1$.

Оскільки функція $f_1(x) = \frac{1+x}{3+2x}$ є зростаючою, то

$$\frac{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n 1}^{A_2}|}{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n}^{A_2}|} > \inf_{x \in (0;1)} f_1(x) = f_1(0) = \frac{1}{3}.$$

Доведемо тепер другу нерівність.

Максимального значення дріб $\frac{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n i}^{A_2}|}{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n}^{A_2}|}$ набуде при $i = 2^{-1}$.

Оскільки функція $f_2(x) = \frac{2+x}{3+2x}$ є спадною, то

$$\frac{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n 2^{-1}}^{A_2}|}{|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n}^{A_2}|} < \sup_{x \in (0;1)} f_2(x) = f_2(0) = \frac{2}{3}.$$

□

Наслідок 7.1. $2|\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n i}^{A_2}| > |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n (1-i)}^{A_2}|.$

Доведення. З нерівності (6) отримуємо

$$\begin{aligned} |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n}^{A_2}| &< 3 |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n i}^{A_2}| \Leftrightarrow \\ |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n i}^{A_2}| + |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n (1-i)}^{A_2}| &< 3 |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n}^{A_2}| \Leftrightarrow \\ \Leftrightarrow |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n (1-i)}^{A_2}| &< 2 |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n i}^{A_2}|. \quad \square \end{aligned}$$

Теорема 7.1. *Функція f є функцією необмеженої варіації.*

Доведення. Оскільки образом циліндра n -го рангу негетрійкового зображення числа при відображенні $f \in$ циліндр A_2 -зображення того самого рангу, причому точно два образи циліндрів

$$\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_n 0}^3, \bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_n 1}^3, \bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_n 2}^3$$

збігаються, то варіація V функції $f \in$ не меншою від сумарної довжини образів V_n усіх циліндрів рангу n , тобто

$$V \geq V_n \equiv \sum_{\alpha_1=0}^2 \dots \sum_{\alpha_n=0}^2 |f(\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_n}^3)|.$$

Якщо $\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n}^{A_2} = f(\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_n}^3)$, то

$$\begin{aligned} \sum_{i=0}^2 |f(\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_n i}^3)| &= |\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n 0}^{A_2}| + |\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n 1}^{A_2}| + |\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n c}^{A_2}| = \\ &= |\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n}^{A_2}| + |\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n c}^{A_2}|, \quad \text{де } c \in \{0; 1\}. \end{aligned}$$

Оскільки $\frac{1}{3} |\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n}^{A_2}| < |\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n i}^{A_2}| < \frac{2}{3} |\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n}^{A_2}|$, то

$$\sum_{i=0}^2 |f(\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_n i}^3)| > |\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n}^{A_2}| + \frac{1}{3} |\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n}^{A_2}| = \frac{4}{3} |\Delta_{\beta_1 \beta_2 \dots \beta_n}^{A_2}|.$$

Отже,

$$\begin{aligned} V_{n+1} &\equiv \sum_{\alpha_1=0}^2 \dots \sum_{\alpha_n=0}^2 \sum_{i=0}^2 |f(\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_n i}^3)| > \\ &> \frac{4}{3} \sum_{\alpha_1=0}^2 \dots \sum_{\alpha_n=0}^2 |f(\bar{\Delta}_{\alpha_1 \dots \alpha_n}^3)| \equiv \frac{4}{3} V_n. \end{aligned}$$

Таким чином,

$$V_{n+1} > \frac{4}{3}V_n > \left(\frac{4}{3}\right)^2 V_{n-1} > \dots > \left(\frac{4}{3}\right)^{n+1} \cdot |\Delta| \rightarrow \infty \text{ при } n \rightarrow \infty,$$

а отже, варіація $V \equiv \lim_{n \rightarrow \infty} V_n = \infty$. \square

- [1] Дмитренко С.О., Кюрчев Д.В., Працьовитий М.В. Ланцогове A_2 -зображення дійсних чисел та його геометрія // Український математичний журнал. — 2009. — **61**,9. — С. 452-463.
- [2] Коваль В.В. Самоафінні графіки функцій // Науковий часопис НПУ імені М. П. Драгоманова. Серія 1. Фізико-математичні науки. — Київ: Вид-во НПУ імені М. П. Драгоманова. — 2004. — № 5. — С. С. 292-299.
- [3] Панасенко О.Б. Розмірність Хаусдорфа-Безиковича однієї неперервної ніде не диференційовної функції // Український математичний журнал. — 2009. — **61**, 9. — С. 1225-1239.
- [4] Працьовитий М.В., Василенко Н.А. Одна сім'я неперервних ніде не монотонних функцій з фрактальними властивостями // Наук. часопис НПУ ім. М. П. Драгоманова. Серія 1. Фізико-математичні науки. — Київ: Вид-во НПУ ім. М. П. Драгоманова. — 2013. — № 14. — С. 176-188.
- [5] Працьовитий М.В., Свинчук О.В. Розсіювання значень однієї фрактальної неперервної немонотонної функції канторівського типу // Нелінійні коливання. — 2018. — **21**, 1. — С. 116-130.
- [6] Працьовитий М.В. Фрактальний підхід у дослідженнях сингулярних розподілів. — Київ: Вид-во НПУ ім. М. П. Драгоманова. — 1998. — 296с.
- [7] Працевитый Н.В. Непрерывные канторовские проекторы // Методы исследования алгебраических и топологических структур. — Киев: ВКГПИ. — 1989. — С. 95-105.
- [8] Працьовитий М.В. Фрактальні властивості однієї неперервної ніде недиференційовної функції // Наукові записки НПУ імені М. П. Драгоманова. — Київ: Вид-во НПУ імені М. П. Драгоманова. — 2002. — Вип. 3. — С. 351-362.
- [9] Турбин А.Ф., Працевитый Н.В. Фрактальные множества, функции, распределения.— Киев; Наук. думка, 1992.— 208 с.