

УДК 517.5

*О. І. Бондаренко<sup>1</sup>, М. В. Працьовитий<sup>2</sup>*

<sup>1</sup> НПУ імені М. П. Драгоманова, Київ; *omar2011@meta.ua*

<sup>2</sup> НПУ імені М. П. Драгоманова, Інститут математики НАН України, Київ; *prats444@gmail.com*

## Канторівська система числення, пов'язана з двійковим рядом і послідовністю Фібоначчі

We study geometry of the Cantor notation generated by a sequence of bases  $(s_n)$ , where  $s_n = 2^{\varphi_n}$  and  $(\varphi_n)$  is a classical Fibonacci sequence. We examine sets of Cantor type with zero and positive Lebesgue measure, in particular anomalously fractal ones.

**Key words:** Cantor notation, Fibonacci sequence, binary series, geometry of representation, classical binary number system.

У роботі вивчається геометрія канторівської системи числення, породженої послідовністю основ  $(s_n)$ , де  $s_n = 2^{\varphi_n}$ ,  $(\varphi_n)$  – класична послідовність Фібоначчі. Розглядаються множини канторівського типу з нульовою й додатною мірою Лебега, зокрема аномально фрактальні.

**Ключові слова:** канторівська система числення, послідовність Фібоначчі, двійковий ряд, геометрія зображення, класична двійкова система числення.

## Вступ

Сьогодні в математиці широко застосовуються різні представлення (зображення) чисел зі скінченим і нескінченим, сталим і змінним алфавітом, із натуральною, цілою від'ємною, раціональною та ірраціональною основами тощо. Це  $s$ -кові й нега- $s$ -кові розклади, ланцюгові дроби, розклади чисел в ряди Кантора, Люрота, Енгеля, Сільвестера, Остроградського-Серпінського-Пірса,  $\mathbb{Q}$  – представлення тощо.

Їхнім застосуванням передують ґрунтовні вивчення геометрії зображень. Канторівські системи числення є узагальненням класичної  $s$ -кової системи, яка була покладена в основу першої змістовної теорії дійсних чисел (теорія Веерштрасса). Така система в якості базисної послідовності використовує добутки елементів наперед заданої послідовності натуральних чисел, більших за 1. Це обумовлює тополого-метричні властивості зображення, які продукують властивості математичних об'єктів, означених у термінах таких зображень.

Канторівські системи числення не мають такого поширення як  $s$ -кові системи, але останнім часом їхня роль почала суттєво переусвідомлюватись. У першу чергу завдяки задачам фрактальної геометрії, фрактального аналізу, теорії динамічних систем. Використовуються вони також у метричній і ймовірнісній теорії чисел, зокрема, в теорії сингулярних розподілів випадкових величин тощо.

У цій роботі ми концентруємо увагу на одній із канторівських систем, пов'язаній з двійковою системою числення і класичною послідовністю Фібоначчі.

## 1. Постановка задачі

Розглядається представлення чисел  $x \in [0; 1]$  рядами Кантора:

$$x = \frac{\alpha_1}{s_1} + \frac{\alpha_2}{s_1 s_2} + \dots + \frac{\alpha_n}{s_1 s_2 \dots s_n} + \dots \equiv \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n \dots}^{(s_n)}, \quad (1)$$

що визначається класичною послідовністю Фібоначчі:

$$\varphi_1 = 1, \varphi_2 = 1, \dots, \varphi_{n+2} = \varphi_n + \varphi_{n+1}, n \in N, \quad (2)$$

загальний член якої виражається відомою формулою Біне:

$$\varphi_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left[ \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n - \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n \right], \quad (3)$$

а саме:  $s_n = 2^{\varphi_n}$ ,

$$\begin{aligned} x &= \frac{c_1}{2^1} + \frac{c_2}{2^1 \cdot 2^1} + \frac{c_3}{2^2 \cdot 2^2} + \frac{c_4}{2^4 \cdot 2^3} + \dots + \frac{c_n}{2^{\varphi_{n+1}-1} \cdot 2^{\varphi_n}} + \dots = \\ &= \sum_{n=1}^{\infty} \frac{c_n}{2^{\varphi_{n+2}-1}} \equiv \Delta_{c_1 c_2 \dots c_n \dots}, \end{aligned} \quad (4)$$

де  $c_n \in \{0, 1, \dots, 2^{\varphi_n-1}\} \equiv A_n$ .

Формальний (скорочений) запис  $\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n \dots}$  ряду (4) і його суми — числа  $x$  називатимемо їхнім  $\Delta$ -зображенням. Тоді послідовність  $(c_n)$  з  $\Delta$ -зображення  $\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n \dots}$  числа  $x \in$  елементом простору  $L = \mathcal{A}_1 \times \mathcal{A}_2 \times \dots \times \mathcal{A}_n \times \dots$  - елементів послідовності алфавітів  $(A_n)$  і її кодом у цьому просторі.

Добре відомо, що більшість чисел має єдине  $\Delta$ -зображення і лише зліченна множина чисел має їх два, а саме:

$$\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n(0)}^{(s_n)} = \Delta_{c_1 c_2 \dots c_n \dots [s_n-1][s_{n+1}-1][s_{n+2}-1] \dots}^{(s_n)}$$

## 2. Зв'язок $\Delta$ -зображення числа з його класичним двійковим зображенням

Зосередимо свою увагу на  $\Delta$ -зображенні числа  $x$ . Як буде показано далі, це зображення має тісний зв'язок з класичним двійковим зображенням, а тому має деякі свої технічні переваги.

**Лема 1.** Якщо  $\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n \dots}$  –  $\Delta$ -зображення числа  $x \in [0; 1]$ , тобто

$$x = \frac{c_1}{2^1} + \frac{c_2}{2^1 \cdot 2^1} + \frac{c_3}{2^2 \cdot 2^2} + \frac{c_4}{2^4 \cdot 2^3} + \dots + \frac{c_n}{2^{\varphi_{n+1}-1} \cdot 2^{\varphi_n}} + \dots,$$

то його класичне двійкове зображення має вигляд:

$$\Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n \dots}^2 = \frac{\alpha_1}{2} + \frac{\alpha_2}{2^2} + \frac{\alpha_3}{2^3} + \frac{\alpha_4}{2^4} + \dots + \frac{\alpha_n}{2^n} + \dots, \text{ де } \alpha_n \in \{0, 1\},$$

причому

$$c_1 = \alpha_1, c_2 = \alpha_2,$$

$$c_3 = 2 \cdot \alpha_3 + \alpha_4, c_4 = 2^2 \cdot \alpha_5 + 2 \cdot \alpha_6 + \alpha_7, \dots,$$

$$c_n = 2^{\varphi_n-1} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}} + 2^{\varphi_n-2} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}+1} + \dots + 2^1 \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}+\varphi_n-2} + 2^0 \cdot \alpha_{\varphi_{n+2}-1}.$$

*Доведення.* Оскільки  $c_n \in A_n$ , то його можна подати у вигляді:

$$c_n = 2^{\varphi_n-1} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}} + 2^{\varphi_n-2} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}+1} + \dots + 2^1 \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}+\varphi_n-2} + 2^0 \cdot \alpha_{\varphi_{n+2}-1},$$

причому це можна зробити єдиним чином. Тоді, подавши дріб

$$\begin{aligned} & \frac{2^{\varphi_n-1} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}} + 2^{\varphi_n-2} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}+1}}{2^{\varphi_{n+1}-1} \cdot 2^{\varphi_n}} + \dots + \\ & + \frac{2^1 \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}+\varphi_n-2} + 2^0 \cdot \alpha_{\varphi_{n+2}-1}}{2^{\varphi_{n+1}-1} \cdot 2^{\varphi_n}} \end{aligned}$$

у вигляді суми  $\varphi_n$  доданків

$$\frac{2^{\varphi_n-1} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}}}{2^{\varphi_{n+1}-1} \cdot 2^{\varphi_n}} = \frac{\alpha_{\varphi_{n+1}}}{2^{\varphi_{n+1}}}, \frac{2^{\varphi_n-2} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}+1}}{2^{\varphi_{n+1}-1} \cdot 2^{\varphi_n}} = \frac{\alpha_{\varphi_{n+1}+1}}{2^{\varphi_{n+1}+1}}, \dots,$$

$$\frac{2^1 \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}+\varphi_n-2}}{2^{\varphi_{n+1}-1} \cdot 2^{\varphi_n}} = \frac{\alpha_{\varphi_{n+1}+\varphi_n-2}}{2^{\varphi_{n+1}+\varphi_n-2}}, \frac{2^0 \cdot \alpha_{\varphi_{n+2}-1}}{2^{\varphi_{n+1}-1} \cdot 2^{\varphi_n}} = \frac{\alpha_{\varphi_{n+2}-1}}{2^{\varphi_{n+2}-1}},$$

отримаємо двійкове зображення числа:

$$x = \frac{\alpha_1}{2} + \frac{\alpha_2}{2^2} + \dots + \frac{\alpha_n}{2^n} + \dots = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n \dots}^2.$$

□

**Лема 2.**  $\Delta$  - зображення числа  $x = \Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n \dots}^2$  має вигляд  $\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n \dots}$ , де

$$c_n = 2^{\varphi_n - 1} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}} + 2^{\varphi_n - 2} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1} + 1} + \dots + 2^1 \cdot \alpha_{\varphi_{n+1} + \varphi_n - 2} + 2^0 \cdot \alpha_{\varphi_{n+2} - 1}.$$

*Доведення.* Нехай  $\epsilon$  двійкове зображення числа  $x \in [0; 1]$ :

$$\Delta_{\alpha_1 \alpha_2 \dots \alpha_n \dots}^2 = \frac{\alpha_1}{2} + \frac{\alpha_2}{2^2} + \frac{\alpha_3}{2^3} + \frac{\alpha_4}{2^4} + \dots + \frac{\alpha_n}{2^n} + \dots, \text{ де } \alpha_n \in \{0, 1\}.$$

Згрупуємо почленно, зведемо до спільного знаменника, починаючи з третього доданка і отримуємо:

$$\begin{aligned} x &= \frac{\alpha_1}{2} + \frac{\alpha_2}{2^2} + \left( \frac{\alpha_3}{2^3} + \frac{\alpha_4}{2^4} \right) + \left( \frac{\alpha_5}{2^5} + \frac{\alpha_6}{2^6} + \frac{\alpha_7}{2^7} \right) + \\ &\quad + \left( \frac{\alpha_8}{2^8} + \frac{\alpha_9}{2^9} + \frac{\alpha_{10}}{2^{10}} + \frac{\alpha_{11}}{2^{11}} + \frac{\alpha_{12}}{2^{12}} \right) + \dots = \\ &= \frac{\alpha_1}{2} + \frac{\alpha_2}{2^2} + \frac{2 \cdot \alpha_3 + \alpha_4}{2^4} + \frac{2^2 \cdot \alpha_5 + 2 \cdot \alpha_6 + \alpha_7}{2^7} + \\ &\quad + \frac{2^4 \cdot \alpha_8 + 2^3 \cdot \alpha_9 + 2^2 \cdot \alpha_{10} + 2 \cdot \alpha_{11} + \alpha_{12}}{2^{12}} + \dots + \\ &\quad + \frac{2^{\varphi_n - 1} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}} + 2^{\varphi_n - 2} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1} + 1} + \dots +}{2^{\varphi_{n+1} - 1} \cdot 2^{\varphi_n}} + \dots + \\ &\quad + \frac{2^1 \cdot \alpha_{\varphi_{n+1} + \varphi_n - 2} + 2^0 \cdot \alpha_{\varphi_{n+2} - 1}}{2^{\varphi_{n+1} - 1} \cdot 2^{\varphi_n}} = \\ &= \frac{\alpha_1}{2^1} + \frac{\alpha_2}{2^1 \cdot 2^1} + \frac{2 \cdot \alpha_3 + \alpha_4}{2^2 \cdot 2^2} + \frac{2^2 \cdot \alpha_5 + 2 \cdot \alpha_6 + \alpha_7}{2^4 \cdot 2^3} + \dots + \\ &\quad + \frac{2^{\varphi_n - 1} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}} + 2^{\varphi_n - 2} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1} + 1} + \dots +}{2^{\varphi_{n+1} - 1} \cdot 2^{\varphi_n}} \cdot \\ &\quad \cdot \frac{2^1 \cdot \alpha_{\varphi_{n+1} + \varphi_n - 2} + 2^0 \cdot \alpha_{\varphi_{n+2} - 1}}{2^{\varphi_{n+1} - 1} \cdot 2^{\varphi_n}}, \end{aligned}$$

ми отримуємо його  $\Delta$  - зображення  $\Delta_{c_1 c_2 \dots c_n \dots}$ , де

$$c_n = 2^{\varphi_n - 1} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1}} + 2^{\varphi_n - 2} \cdot \alpha_{\varphi_{n+1} + 1} + \dots + 2^1 \cdot \alpha_{\varphi_{n+1} + \varphi_n - 2} + 2^0 \cdot \alpha_{\varphi_{n+2} - 1}.$$

□

### 3. Геометрія $\Delta$ - зображення.

У кожній системі кодування (зображення) дійсних чисел цифри мають свій геометричний зміст, наслідком чого є інші геометричні тлумачення різних відношень. Геометрія зображення чисел (позиційна й метрична) в значній мірі визначається властивостями циліндрів та хвостових множин.

Нагадаємо, що циліндром рангу  $m$  із основою  $c_1 c_2 \dots c_m$ , що відповідає даному зображенню чисел, називається множина:

$$\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m} \equiv \{x : x = \Delta_{c_1 c_2 \dots c_m} u_{m+1} u_{m+2} \dots u_{m+k} \in A_{s_{m+k}}\}, \quad (5)$$

що є відрізком  $[a; b]$  з кінцями:

$$a = \sum_{i=1}^m \frac{c_i}{2^{\varphi_{i+1}-1}}, b = a + \frac{1}{2^{\varphi_{m+2}-1}}.$$

Традиційно означивши циліндри рівністю (5), можна ґрунтовно конкретизувати геометрію  $\Delta$  - зображення чисел (геометричний зміст цифр, властивості циліндричних, напівциліндричних і хвостових множин). Її частково розкривають такі метричні співвідношення:

1) довжина циліндра

$$\begin{aligned} |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m}| &= \frac{1}{s_1 s_2 \dots s_m} = \frac{1}{2^{\varphi_1} \cdot 2^{\varphi_2} \cdot \dots \cdot 2^{\varphi_m}} = \\ &= \frac{1}{2^{\varphi_1 + \varphi_2 + \dots + \varphi_m}} = \frac{1}{2^{\varphi_{m+2}-1}}, \end{aligned}$$

2) основне метричне відношення

$$\begin{aligned} |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m}| &= s_{m+1} \cdot |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m c}| = (2^{\varphi_1} \cdot 2^{\varphi_2} \cdot \dots \cdot 2^{\varphi_{m+1}}) \cdot |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m c}| = \\ &= 2^{\varphi_1 + \varphi_2 + \dots + \varphi_{m+1}} |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m c}| = 2^{\varphi_{m+2}} |\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m c}|. \end{aligned}$$

#### 4. Метричні задачі

**Теорема 3.** *Множина*

$$C \equiv C[\Delta; \bar{1}] = \{x : x = \Delta_{c_1 c_2 \dots c_n \dots}, c_n \neq 1\}$$

є ніде не щільною, досконалою множиною додатної міри Лебега, яка дорівнює

$$\lambda(C) = \prod_{n=1}^{\infty} \left(1 - \frac{1}{2^{\varphi_n}}\right) > 0. \quad (6)$$

*Доведення.* Ніде не щільність множини  $C$  є наслідком того, що циліндр  $\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m}$  містить інтервал

$$\nabla_{c_1 c_2 \dots c_m 1} \equiv (\Delta_{c_1 c_2 \dots c_m 1(0)}; \Delta_{c_1 c_2 \dots c_m 1(1)}),$$

у якому немає точок множини  $C$ .

Досконалість (замкненість, відсутність ізольованих точок) обґрунтовується стандартним способом (як і для всіх неперервних кодувань дійсних чисел). Нехай  $F_0 \equiv [0; 1]$ ,  $F_k$  - об'єднання всіх циліндрів рангу  $k$ , серед внутрішніх точок яких є точки множини  $C[\Delta; \bar{1}]$ , тобто

$$\bigcup_{c_1 \neq 1} \dots \bigcup_{c_k \neq 1} \Delta_{c_1 c_2 \dots c_k},$$

$\bar{F}_{k+1} = F_k \setminus F_{k+1}$ . Тоді маємо

$$F_0 \supset F_1 \dots \supset F_k \supset F_{k+1} \supset \dots \text{ і } C[\Delta; \bar{1}] \subset F_k \text{ при } \forall k \in \mathbb{N}.$$

Тому  $\lambda(C[\Delta; \bar{1}]) \leq \lambda(F_k)$  і більше того, оскільки

$$C[\Delta; \bar{1}] = \lim_{k \rightarrow \infty} F_k = \bigcap_{k=1}^{\infty} F_k,$$

то

$$\lambda(C[\Delta; \bar{1}]) = \lim_{k \rightarrow \infty} \lambda(F_k) = \lim_{k \rightarrow \infty} \prod_{m=1}^k \frac{\lambda(F_m)}{\lambda(F_{m-1})} = \prod_{k=1}^{\infty} \frac{\lambda(F_k)}{\lambda(F_{k-1})}.$$

Враховуючи, що  $F_{k+1} = F_k \setminus \overline{F}_{k+1}$ , отримуємо

$$\lambda(C[\Delta; \bar{1}]) = \prod_{k=1}^{\infty} \frac{\lambda(F_{k-1}) - \lambda(\overline{F}_k)}{\lambda(F_{k-1})} = \prod_{k=1}^{\infty} \left(1 - \frac{\lambda(\overline{F}_k)}{\lambda(F_{k-1})}\right).$$

Але  $\frac{\lambda(\overline{F}_k)}{\lambda(F_{k-1})} = \frac{1}{2^{\varphi_k}}$ . Тому має місце рівність (6). Оскільки ж ряд  $\sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{2^{\varphi_k}}$  є збіжним, то збіжним є і нескінченний добуток (6).  $\square$

**Теорема 4.** *Міра Лебега множини*

$$C \equiv C[\Delta; V_n] = \{x : x = \Delta_{c_1 c_2 \dots c_n \dots}, c_n \in V_n \subset A_n\} \quad (7)$$

обчислюється за формулою

$$\lambda(C) = \prod_{n=1}^{\infty} \left(1 - \frac{|A_n \setminus V_n|}{2^{\varphi_n}}\right). \quad (8)$$

*Доведення.* Міркування, які використовувалися при доведенні попередньої теореми, приводять до формули

$$\lambda(C) = \prod_{k=1}^{\infty} \left(1 - \frac{\lambda(\overline{F}_k)}{\lambda(F_{k-1})}\right),$$

в даному випадку  $\frac{\lambda(\overline{F}_k)}{\lambda(F_{k-1})} = \frac{|A_k \setminus V_k|}{2^{\varphi_k}}$ . Тому виконується рівність (8).  $\square$

**Наслідок.** Множина  $C$ , означена рівністю (7), є нульмножиною Лебега тоді і тільки тоді, коли

$$\sum_{n=1}^{\infty} \frac{|A_n \setminus V_n|}{2^{\varphi_n}} = \infty.$$

**Теорема 5.** *Множина*

$$C_1 \equiv C[\Delta; V_n] = \{x : x = \Delta_{c_1 c_2 \dots c_n \dots}, c_n \in V_n = \{0, 2^{\varphi_n} - 1\}\}.$$

є досконалою аномально фрактальною множиною.



*Доведення.* Досконалість множини  $C_1$  є очевидною. Скористаємося критерієм аномальної фрактальності досконалої множини [4]. Оскільки множину  $C_1$  можна покрити 2-ма циліндрами рангу  $k$ , кожен із яких має довжину  $\frac{1}{2^{\varphi_{k+2}-1}}$ , то  $\alpha$ -об'єм цього покриття виражається

$$l_k^\alpha = 2^k \cdot \left( \frac{1}{2^{\varphi_{k+2}-1}} \right)^\alpha = \left[ \frac{2}{2^{\alpha \cdot \frac{\varphi_{k+2}-1}{k}}} \right]^k.$$

Тоді для будь-якого  $\alpha$ , маємо  $l_k^\alpha \rightarrow 0$  при  $k \rightarrow \infty$ , тобто міра Гаусдорфа множини  $C$  дорівнює нулю при будь-якому  $\alpha > 0$ , що засвідчує аномальну фрактальність множини  $C$ .  $\square$

## 5. Висновки.

Наявність різних систем зображення чисел розширює можливості конструювання й моделювання математичних об'єктів наперед заданими властивостями, а також допомагає обминути проблеми ефективного їхнього аналітичного задання. В континуальній сім'ї канторівських систем числення окремі мають не тільки свою специфіку, а й власні суттєві метричні переваги перед іншими. До таких належить система, яку ми вивчаємо.

## Література

- [1] *Працьовитий М. В.* Геометрія класичного двійкового зображення дійсних чисел. – Київ: Вид-во НПУ імені М. П. Драгоманова. – 2012. – 4, № 2. – С. 68.
- [2] *Працьовитий М. В.* Системи числення зі змінною основою та змінним алфавітом (або розвинення чисел в ряди Кантора) // Студентські фізико-математичні етюди. – Київ: Вид-во НПУ імені М. П. Драгоманова. – 2009. – 10, № 8. – С. 6-18.
- [3] *Ралко Ю. В.* Зображення чисел рядами Кантора та деякі його застосування // Науковий часопис НПУ імені М. П. Драгоманова.

- ва. Серія 1. Фізико-математичні науки. – Київ: Вид-во НПУ імені М. П. Драгоманова. – 2009. – **10**, № 10. – С. 132-140.
- [4] *Працьовитий М. В.* Фрактальний підхід у дослідженнях сингулярних розподілів. – Київ: Вид-во НПУ імені М. П. Драгоманова. – 1998. – 296 с.
- [5] *Воробьев Н. Н.* Числа Фибоначчи. Москва: Наука. – 2013. – 68 с.
- [6] *Cantor G.* Uber die einfachen Zahlensysteme // Z. Math. Phys. – 1869. – **10**, Bd. 14. – P. 121-128.
- [7] *Працьовитий М. В., Гетьман Б. І.* Ряди Енгеля та їх застосування // Науковий часопис НПУ імені М. П. Драгоманова. Серія 1. Фізико-математичні науки. – Київ: Вид-во НПУ імені М. П. Драгоманова. – 2006. – **10**, № 7. – С. 105-116.
- [8] *Працьовита І. М.* Про розклади чисел в знакозмінні  $s$ -адичні ряди і ряди Остроградського 1-го та 2-го виду // Український математичний журнал. – 2009. – 61. – **10**, № 7. – С. 958-968.
- [9] *Працьовита І. М.* Ряди Остроградського 2-го виду і розподіли їх випадкових неповних сум // Науковий часопис НПУ імені М.П. Драгоманова. Серія 1. Фізико-математичні науки. - Київ: Вид-во НПУ імені М. П. Драгоманова. – 2006. – **10**, № 7. – С. 174-189.
- [10] *Турбин А. Ф., Працьовитий Н. В.* Фрактальные множества, функции, распределения. – К.: Наук. думка. – 1992. – 208 с.
- [11] *Galambos J.* On some Properties of the Luroth-type alternating series representations for real numbers // Int. J. Math. Math. – 2001. – Sci. 28. – **10**, № 6. – P. 367-373.
- [12] *Kalpaizidou S., Knopfmacher A., Knopfmacher J.* Luroth-type alternating series representations for real numbers // Acta Arith. – 1990. – **10**, Vol. 55. – P. 311-322.
- [13] *Galambos J.* Some remarks on the Luroth expansion // Czechoslovak Mathematical Journal. – 1990. – Vol. 22. – **10**, № 2. – P. 266-271.
- [14] *Sylvester J. J.* On a point in the theory of vulgar fractions // Amer. Journal of Math. – 1880. – **10**, № 3. – P. 332-335.