



## ПРО ІЗОМОРФІЗМ СКІНЧЕННИХ ПОЛІВ ХАРАКТЕРИСТИКИ ДВА

РОМАН ПОПОВИЧ

Національний університет «Львівська політехніка», Львів, вул.Бандери, 12

---

Р. Попович. *Про ізоморфізм скінченних полів характеристики два* // Мат. вісн. Наук. тов. ім. Т. Шевченка. — 2014. — Т.11. — С. 12–20.

Явно задано ізоморфізм між першими дванадцятьма полями у вежах за Конвейсом та Відеманом.

R. Popovych, *On isomorphism of finite fields of characteristic two*, Math. Bull. T. Shevchenko Sci. Soc. **11** (2014), 12–20.

Isomorphism between first twelve fields in towers by Conway and Wiedemann is set explicitly.

---

### 1. Вступ

У низці прикладних застосувань із використанням скінченних полів часто потрібні елементи великого мультиплікативного порядку [6]. В ідеалі хотілось би мати можливість отримувати примітивний елемент для будь-якого скінченного поля. Проте, якщо не маємо розкладу порядку мультиплікативної групи поля на прості множники, невідомо як досягти мети. Тому розглядають менш претензійне питання: збудувати елемент доказово великого порядку. У цьому разі досить отримати нижню межу для порядку. Питання розглядають як для загальних, так і для спеціальних скінченних полів [1, 2, 4, 6, 8, 9].

Скінченне поле з  $q$  елементів позначаємо  $\mathbb{F}_q$ .

---

2010 *Mathematics Subject Classification*: 11T30

УДК: 512.624

*Ключові слова і фрази*: скінченне поле, мультиплікативний порядок

*E-mail*: rombp07@gmail.com

У даній роботі в двійкових рекурсивних розширеннях скінченних полів, які задані Конвеєм [10, 11, 12], описано примітивні елементи для перших дванадцяти полів у відповідній вежі полів. У результаті явно задано ізоморфізм між першими дванадцятьма полями у вежах за Конвеєм та Відеманом. Це можна розглядати як крок у напрямку отримання відповіді на відкрите питання, поставлене Відеманом про явний опис ізоморфізму між полями однакового порядку із двох різних веж скінченних полів (див. [7, problem 30] або [10]). Один варіант вежі запропоновано Конвеєм [11, 12], а інший – Відеманом [10].

Більш точно, розглядаємо скінченні поля за Конвеєм, які будуюмо рекурсивно:

$K_0 = \mathbb{F}_2(c_0)$ , де  $c_0$  задовольняє рівняння  $c_0^2 + c_0 = 1$ ;  
 $K_{i+1} = K_i(c_{i+1})$ ,  $i = 0, 1, \dots$ , де  $c_{i+1}$  задовольняє рівняння  $c_{i+1}^2 + c_{i+1} = \prod_{j=0}^i c_j$ .  
 Тобто, отримуємо таку вежу скінченних полів характеристики 2:

$$\mathbb{F}_2 \subset K_0 = \mathbb{F}_2(c_0) \subset K_1 = K_0(c_1) \subset K_2 = K_1(c_2) \subset \dots$$

Згідно з Відеманом аналогічну вежу скінченних полів характеристики 2 задаємо по-іншому:

$E_0 = \mathbb{F}_2(x_0)$ , де  $x_0$  задовольняє рівняння  $x_0^2 + x_0 + 1 = 0$ ;  
 $E_{i+1} = E_i(x_{i+1})$ ,  $i \geq 0$ , де  $x_{i+1}$  задовольняє рівняння  $x_{i+1}^2 + x_{i+1}x_i + 1 = 0$ .  
 У цьому разі маємо таку вежу скінченних полів:

$$\mathbb{F}_2 \subset E_0 = \mathbb{F}_2(x_0) \subset E_1 = E_0(x_1) \subset E_2 = E_1(x_2) \subset \dots$$

З прикладної точки зору такі побудови дуже привабливі, оскільки операції над елементами скінченного поля можна виконувати рекурсивно, а тому ефективно [5].

Зауважимо, що число елементів мультиплікативної групи  $K_i^*$  ( $i \geq 0$ ) дорівнює  $2^{2^{i+1}} - 1$ . Позначимо числа Ферма  $N_j = 2^{2^j} + 1$  ( $j \geq 0$ ). Тоді число елементів  $K_i^*$  ( $i \geq 0$ ) дорівнює  $\prod_{j=0}^i N_j$ . Наприклад, отримуємо  $|K_0^*| = 2^{2^1} - 1 = 3$ ,  $|K_1^*| = 2^{2^2} - 1 = 15 = 3 \cdot 5$ ,  $|K_2^*| = 2^{2^3} - 1 = 255 = 3 \cdot 5 \cdot 17$ .

## 2. Допоміжні твердження

Далі даємо в лемах 1–3 та наслідку доведення допоміжних для даної роботи результатів.

**Лема 1.** Для кожного натурального числа  $i$  справедлива рівність

$$N_i = \prod_{j=0}^{i-1} N_j + 2. \tag{1}$$

*Доведення.* Індукцією за  $i$ . Для  $i = 1$  маємо  $3+2=5$ . Припустимо, що рівність (1) виконується для деякого натурального  $i$ . Тоді

$$\prod_{j=0}^i N_j + 2 = (N_i - 2)N_i + 2 = (2^{2^i} - 1)(2^{2^i} + 1) + 2 = 2^{2^{i+1}} + 1 = N_{i+1}. \quad \square$$

**Лема 2.** Числа  $N_j$ ,  $j \geq 0$ , є попарно взаємно простими.

*Доведення.* Припустимо, що існує таке ціле  $d > 1$ , яке ділить  $N_m$  та  $N_l$  для деякого  $l < m$ . Оскільки  $d$  ділить  $N_l$ , то  $d$  ділить  $\prod_{i=0}^{m-1} N_i$ . Тоді за лемою 1,  $d$  ділить  $N_m - 2$ . Значить,  $d$  ділить суму  $N_m$  та  $N_m - 2$ , і маємо  $d = 2$ . Оскільки всі числа Ферма непарні, то отримали суперечність.  $\square$

Як наслідок з леми 2 маємо, що група  $K_i^*$  ( $i \geq 0$ ) є внутрішнім прямим добутком підгруп з  $N_j$  ( $j \geq 0$ ) елементів. Відкрите питання, поставлене Відеманом (див. [7, problem 30] або [10]), полягає в такому: явно задати ізоморфізм між полями однакового порядку  $K_i = \mathbb{F}_2(c_0, \dots, c_i)$  та  $E_i = \mathbb{F}_2(x_0, \dots, x_i)$ . Інше відкрите питання, сформульоване Відеманом (див. [7, problem 28] або [10]): чи мультиплікативний порядок  $O(x_i)$  елемента  $x_i$  дорівнює  $N_i$ . Для  $0 \leq i \leq 11$  це справедливо, і тоді елемент  $\prod_{j=0}^i x_j$  є примітивним у полі  $E_i = \mathbb{F}_2(x_0, \dots, x_i)$ . Подібне питання можна ставити стосовно оцінки мультиплікативного порядку  $O(c_i)$  елемента  $c_i$ .

**Лема 3.** Нехай маємо вежу полів  $L_1 \subset L_2$  та  $b \in L_2$ . Нехай  $b^r = a \in L_1^*$  та  $r$  – найменше натуральне число з властивістю  $b^r \in L_1^*$ . Тоді  $O(b) = r \cdot O(a)$ .

*Доведення.* Оскільки  $b^{O(b)} = 1$ , то  $O(b) \geq r$ . Запишемо  $O(b) = sr + t$ , де  $s \in \mathbb{N}$  та  $0 \leq t < r$ . Тоді

$$1 = b^{O(b)} = b^{sr+t} = a^s b^t.$$

Звідси  $b^t = a^{-s} \in L_1^*$ . За означенням  $r$  це можливо лише при  $t = 0$ . Маємо  $a^s = 1$ ,  $s \geq O(a)$  та  $O(b) \geq r \cdot O(a)$ . З іншого боку  $b^{r \cdot O(a)} = a^{O(a)} = 1$ , і тому  $O(b) = r \cdot O(a)$ .  $\square$

**Наслідок 1.** Нехай  $(c_i)^{\alpha_i} = \prod_{j=0}^{i-1} c_j$  та  $\alpha_i$  – найменше натуральне число з властивістю  $(c_i)^{\alpha_i} \in (K_{i-2}(c_{i-1}))^*$ . Тоді

- (a)  $O(c_i) = \alpha_i \prod_{j=0}^{i-1} c_j$ .
- (b)  $O(\prod_{j=0}^i c_j) = \alpha_i O\left(\left(\prod_{j=0}^{i-1} c_j\right)^{\alpha_i+1}\right)$ .

*Доведення.* (a) Отримуємо, поклавши в лемі 3  $b = c_i$ ,  $a = \prod_{j=0}^{i-1} c_j$ ,  $r = \alpha_i$ .

(b) Оскільки  $\prod_{j=0}^{i-1} c_j \in K_{i-2}(c_{i-1})$ , то  $\left(\prod_{j=0}^i c_j\right)^{\alpha_i} \in K_{i-2}(c_{i-1})$  тоді і тільки тоді, коли  $(c_i)^{\alpha_i} \in K_{i-2}(c_{i-1})$ . Значить,  $\alpha_i$  – найменше натуральне число

з властивістю  $(\prod_{j=0}^i c_j)^{\alpha_i} \in K_{i-2}(c_{i-1})$ . Візьмемо в лемі 3  $a = (\prod_{j=0}^{i-1} c_j)^{\alpha_i+1}$ ,  $b = \prod_{j=0}^i c_j$  та  $r = \alpha_i$ . Оскільки

$$b^r = \left( \prod_{j=0}^i c_j \right)^{\alpha_i} = (c_i)^{\alpha_i} \left( \prod_{j=0}^{i-1} c_j \right)^{\alpha_i} = \left( \prod_{j=0}^{i-1} c_j \right)^{\alpha_i+1} = a,$$

то

$$O\left(\prod_{j=0}^i c_j\right) = \alpha_i O\left(\left(\prod_{j=0}^{i-1} c_j\right)^{\alpha_i+1}\right).$$

□

### 3. Основні результати

Основні результати даної роботи наведено в теоремах 1–3.

**Теорема 1.**  $c_0^3 = 1$  та  $\alpha_0 = 3$  – найменше натуральне число з властивістю  $(c_0)^{\alpha_0} \in \mathbb{F}_2$ ;

$c_1^5 = c_0$  та  $\alpha_1 = 5$  – найменше натуральне число з властивістю  $(c_1)^{\alpha_1} \in K_0$ ;  
для  $2 \leq i \leq 11$ :  $(c_i)^{N_i} = \prod_{j=0}^{i-1} c_j$  та  $\alpha_i = N_i$  – найменше натуральне число з властивістю  $(c_i)^{\alpha_i} \in K_{i-2}(c_{i-1})$ .

*Доведення.* Рівність  $c_0^3 = 1$  можна легко перевірити безпосередньо. Оскільки  $c_1^2 = c_1 + c_0$ ,  $c_1^4 = (c_1 + c_0)^2 = c_1 + 1$ , то  $c_1^5 = c_0$ .

Послідовно обчислюючи степені елемента  $c_2$ , отримуємо:

$$c_2^2 = c_2 + c_1 c_0,$$

$$c_2^4 = (c_2 + c_1 c_0)^2 = c_2 + c_1 + 1,$$

$$c_2^8 = (c_2 + c_1 + 1)^2 = c_2 + c_1 + c_0 + c_1 c_0 + 1,$$

$$c_2^8 = (c_2 + c_1 + 1)^2 = c_2 + c_1 + c_0 + c_1 c_0 + 1,$$

$$c_2^{16} = (c_2 + c_1 + c_0 + c_1 c_0 + 1)^2 = c_2 + 1.$$

Тоді  $c_2^{17} = (c_2 + 1)c_2 = c_1 c_0$ .

Для доведення рівностей при  $3 \leq i \leq 11$  використано комп'ютерні обчислення. При знаходженні степенів елементів застосовано широко відомий швидкий («індійський») алгоритм послідовних піднесень до квадрату та множень.

Відомо, що для  $0 \leq i \leq 4$  числа Ферма є простими [3]:  $N_0 = 3$ ,  $N_1 = 5$ ,  $N_2 = 17$ ,  $N_3 = 257$ ,  $N_4 = 65537$ . Нами перевірено, що  $(c_3)^{257} = c_2 c_1 c_0$  та  $(c_4)^{65537} = c_3 c_2 c_1 c_0$ .

Для  $5 \leq i \leq 11$  числа Ферма повністю розкладені на прості множники [3]. Відповідні розклади й пов'язані з ними результати перевірки наведено далі.

Виходячи з розкладу  $N_5 = 641 \cdot 6700417$ , перевірено, що

$$(c_5)^{641 \cdot 6700417} = c_4 c_3 c_2 c_1 c_0.$$

Користуючись розкладом  $N_6 = 274177 \cdot 67280421310721$ , отримано

$$(c_6)^{274177 \cdot 67280421310721} = c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0.$$

Маючи розклад  $N_7 = 59649589127497217 \cdot 5704689200685129054721$ , перевірено, що

$$(c_7)^{59649589127497217 \cdot 5704689200685129054721} = c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0.$$

Для розкладу  $N_8 = 1238926361552897 \cdot P_{62}$ , де  $P_{62}$  – просте число з 62 десятковими розрядами,

$P_{62} = 93461639715357977769163558199606896584051237541638188580280321$ ,  
перевірено, що

$$(c_8)^{1238926361552897 \cdot P_{62}} = c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0.$$

Виходячи з розкладу

$N_9 = 2424833 \cdot 7455602825647884208337395736200454918783366342657 \cdot P_{99}$ , де

$P_{99}$  – просте число з 99 десятковими розрядами,

$P_{99} = 7416400626275308015247871419019374740599407810975190239058213161$   
 $44415759504705008092818711693940737$ ,

перевірено, що

$$(c_9)^{2424833 \cdot 7455602825647884208337395736200454918783366342657 \cdot P_{99}} = c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0.$$

Користуючись таким розкладом для числа  $N_{10}$ :

$45592577 \cdot 6487031809 \cdot 4659775785220018543264560743076778192897 \cdot P_{252}$ ,

де  $P_{252}$  – просте число з 252 десятковими розрядами,

$P_{252} = 130439874405488189727484768796509903946608530841611892186895295$   
 $776832416251471863574140227977573104895898783928842923844831149032913$   
 $798729088601617946094119449010595906710130531906171018354491609619193$   
 $912488538116080712299672322806217820753127014424577$ ,

перевірено, що

$$(c_{10})^{45592577 \cdot 6487031809 \cdot 4659775785220018543264560743076778192897 \cdot P_{252}} = \prod_{j=0}^9 c_j.$$

Для розкладу

$N_{11} = 319489 \cdot 974849 \cdot 167988556341760475137 \cdot 3560841906445833920513 \cdot P_{564}$ ,

де  $P_{564}$  – просте число з 564 десятковими розрядами,

$P_{564} = 1734624471791475554302589708643097783774218447236640846493470190$   
 $6136357919287910885759103833040883717798381086845154642194071297830613$   
 $4189864280826014542758708589243873685563973118948869399158545506611147$   
 $4202161342557017260564139394366945793220968665108959685482705388072645$   
 $8285541519364019124649311825460928798157330577955733585049822792800909$   
 $4287256759151891211862275171431922978810097925103603549691727991266352$   
 $7358783236647193154777091427745377038294584918917590325110943938132248$   
 $60442985739716507110592444621775425407069130470346$

перевірено, що

$$(c_{11})^{319489\cdot 974849\cdot 167988556341760475137\cdot 3560841906445833920513\cdot P_{564}} = \prod_{j=0}^{10} c_j.$$

Для доведення факту:  $N_i$  – найменше натуральне число з властивістю  $c_i^{N_i} \in (K_{i-2}(c_{i-1}))^*$ , досить перевірити, що  $c_i^{N_i/p} \notin (K_{i-2}(c_{i-1}))^*$  для будь-якого простого дільника  $p$  числа  $N_i$ . Дійсно, якщо елемент  $c_i$  в степені  $N_i/p$  не належить до  $(K_{i-2}(c_{i-1}))^*$ , то цей же елемент в степені будь-якого дільника  $N_i/p$  також не належить до  $(K_{i-2}(c_{i-1}))^*$ . Оскільки для  $0 \leq i \leq 4$  числа Ферма є простими, то для них вказаний факт очевидним чином виконується. Для  $5 \leq i \leq 11$  виконано відповідні перевірки.  $\square$

**Теорема 2.** *Мультиплікативні порядки елементів є такими:*

$$O(c_0) = N_0, O(c_1) = N_0 N_1, O(c_0 c_1) = N_1;$$

$$\text{для } 2 \leq i \leq 11: O(c_i) = O(\prod_{j=0}^i c_j) = \prod_{j=1}^i N_j.$$

*Доведення.* Безпосередньо можна перевірити, що  $O(c_0) = N_0 = 3$ . Оскільки  $O(c_0) = 3$  і згідно з теоремою 1,  $(c_1)^5 = c_0$  та  $\alpha_1 = 5$  є найменшим натуральним числом з властивістю  $(c_1)^{\alpha_1} \in K_0$ , то за наслідком 1(a),  $O(c_1) = 5 \cdot 3$ . За наслідком (b)  $O(c_1 c_0) = 5 \cdot O((c_0)^6) = 5$ .

Оскільки  $O(c_1 c_0) = 5$  і згідно з теоремою 1,  $(c_2)^{17} = c_1 c_0$  та  $\alpha_2 = 17$  є найменшим натуральним числом з властивістю  $(c_2)^{\alpha_2} \in K_0(c_1)$ , то за наслідком 1(a),  $O(c_2) = 17 \cdot 5$ . За наслідком 1(b),  $O(c_2 c_1 c_0) = 17 \cdot O((c_1 c_0)^{18}) = 17 \cdot 5$ . Так як  $(18, 5) = 1$ , то  $O((c_1 c_0)^{18}) = O(c_1 c_0) = 5$  і маємо  $O(c_2 c_1 c_0) = 17 \cdot 5$ .

$O(c_2 c_1 c_0) = 17 \cdot 5$  і згідно з теоремою 1,  $(c_3)^{257} = c_2 c_1 c_0$  та  $\alpha_3 = 257$  є найменшим натуральним числом з властивістю  $(c_3)^{\alpha_3} \in K_1(c_2)$ . Тоді за наслідком 1(a),  $O(c_3) = 257 \cdot 17 \cdot 5$ . За наслідком 1(b) виконується

$$O(c_3 c_2 c_1 c_0) = 257 \cdot O((c_2 c_1 c_0)^{258}) = 257 \cdot 17 \cdot 5.$$

При отриманні останнього порядку враховано, що  $(258, 17 \cdot 5) = 1$ .

Так як  $O(c_3 c_2 c_1 c_0) = 257 \cdot 17 \cdot 5$  і згідно з теоремою 1,  $(c_4)^{65537} = c_3 c_2 c_1 c_0$  та  $\alpha_4 = 65537$  є найменшим натуральним числом з властивістю  $(c_4)^{\alpha_4} \in$

$K_2(c_3)$ , то за наслідком 1(a)  $O(c_4) = 65537 \cdot 257 \cdot 17 \cdot 5$ . За наслідком 1(b),  $O(c_4 c_3 c_2 c_1 c_0) = 65537 \cdot O((c_3 c_2 c_1 c_0)^{65537}) = 65537 \cdot 257 \cdot 17 \cdot 5$ . При цьому враховано, що  $(65537, 257 \cdot 17 \cdot 5) = 1$ .

Маємо  $O(c_4 c_3 c_2 c_1 c_0) = 65537 \cdot 257 \cdot 17 \cdot 5$  і згідно з теоремою 1,  $(c_5)^{641 \cdot 6700417} = c_4 c_3 c_2 c_1 c_0$  та  $\alpha_5 = 641 \cdot 6700417$  є найменшим натуральним числом з властивістю  $(c_5)^{\alpha_5} \in K_3(c_4)$ . За наслідком 1(a) виконується

$$O(c_5) = 641 \cdot 6700417 \cdot 65537 \cdot 257 \cdot 17 \cdot 5.$$

За наслідком 1(b) справедливі рівності

$$O\left(\prod_{j=0}^5 c_j\right) = 641 \cdot 6700417 \cdot O\left(\left(\prod_{j=0}^4 c_j\right)^{641 \cdot 6700417 + 1}\right) = 641 \cdot 6700417 \cdot 65537 \cdot 257 \cdot 17 \cdot 5.$$

При цьому враховано, що  $(641 \cdot 6700417 + 1, 65537 \cdot 257 \cdot 17 \cdot 5) = 1$ .

Виконується  $O\left(\prod_{j=0}^5 c_j\right) = 641 \cdot 6700417 \cdot 65537 \cdot 257 \cdot 17 \cdot 5$  і згідно з теоремою 1  $(c_6)^{274177 \cdot 67280421310721} = c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0$  та  $\alpha_6 = 274177 \cdot 67280421310721$  є найменшим натуральним числом з властивістю  $(c_6)^{\alpha_6} \in K_4(c_5)$ . Наслідок 1(a) дає  $O(c_6) = 274177 \cdot 67280421310721 \cdot 641 \cdot 6700417 \cdot 65537 \cdot 257 \cdot 17 \cdot 5$ . За наслідком 1(b) маємо

$$O\left(\prod_{j=0}^6 c_j\right) = 274177 \cdot 67280421310721 \cdot O\left(\left(\prod_{j=0}^5 c_j\right)^{274177 \cdot 67280421310721 + 1}\right) = \prod_{j=1}^6 N_j.$$

Враховано, що  $(274177 \cdot 67280421310721 + 1, 641 \cdot 6700417 \cdot 65537 \cdot 257 \cdot 17 \cdot 5) = 1$ .

Оскільки  $O(c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0) = N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1$  і за теоремою 1  $(c_7)^{N_7} = c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0$  та  $\alpha_7 = N_7$  є найменшим натуральним числом з властивістю  $(c_7)^{N_7} \in K_5(c_6)$ , то за наслідком 1(a)  $O(c_7) = N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1$ . За наслідком 1(b) отримуємо

$$O(c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0) = N_7 O((c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0)^{N_7 + 1}) = N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1.$$

Враховано, що  $(N_7 + 1, N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1) = 1$ .

Так як  $O(c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0) = N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1$  і згідно з теоремою 1  $(c_8)^{N_8} = c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0$  та  $\alpha_8 = N_8$  є найменшим натуральним числом з властивістю  $(c_8)^{N_8} \in K_6(c_7)$ , то за наслідком 1(a)  $O(c_8) = N_8 N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1$ . За наслідком 1(b) виконується

$$O(c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0) = N_8 O((c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0)^{N_8 + 1}) = N_8 N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1.$$

Враховано, що  $(N_8 + 1, N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1) = 1$ .

Оскільки  $O(c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0) = N_8 N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1$  і згідно з теоремою 1  $(c_9)^{N_9} = c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0$  та  $\alpha_9 = N_9$  є найменшим натуральним

числом з властивістю  $(c_9)^{N_9} \in K_7(c_8)$ . Тоді за наслідком 1(а) виконується  $O(c_9) = N_9 N_8 N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1$ . За наслідком 1(б) виконується

$$O(c_9 c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0) = N_9 O((c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0)^{N_9+1}) = \prod_{j=1}^9 N_j.$$

Враховано, що  $(N_9 + 1, N_8 N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1) = 1$ .

Виконується  $O(c_9 c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0) = N_9 N_8 N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1$  і згідно з теоремою 1,  $(c_{10})^{N_{10}} = c_9 c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0$  та  $\alpha_{10} = N_{10}$  є найменшим натуральним числом з властивістю  $(c_{10})^{N_{10}} \in K_8(c_9)$ . Тоді наслідок 1(а) дає  $O(c_{10}) = N_{10} N_9 N_8 N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1$ . За наслідком 1(б) отримуємо

$$O(c_{10} c_9 c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0) = N_{10} O((c_9 c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0)^{N_{10}+1}) = \prod_{j=1}^{10} N_j.$$

Враховано, що  $(N_{10} + 1, N_9 N_8 N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1) = 1$ .

Оскільки  $O(c_{10} c_9 c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0) = N_{10} N_9 N_8 N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1$  і згідно з теоремою 1,  $(c_{11})^{N_{11}} = c_{10} c_9 c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0$  та  $\alpha_{11} = N_{11}$  є найменшим натуральним числом з властивістю  $(c_{11})^{N_{11}} \in K_9(c_{10})$ , то за наслідком (а)  $O(c_{11}) = N_{11} N_{10} N_9 N_8 N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1$ . За наслідком (б) маємо

$$O(c_{11} c_{10} c_9 c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0) = N_{11} O((c_{10} c_9 c_8 c_7 c_6 c_5 c_4 c_3 c_2 c_1 c_0)^{N_{11}+1}) = \prod_{j=1}^{11} N_j.$$

Враховано, що  $(N_{11} + 1, N_{10} N_9 N_8 N_7 N_6 N_5 N_4 N_3 N_2 N_1) = 1$ . □

**Теорема 3.** *Ізоморфізми полів однакового порядку у вежах за Конвеєм та Відеманом можна задати так (кожен черговий ізоморфізм є продовженням попереднього):*

$$\begin{aligned} \mathbb{F}_2(c_0) &\rightarrow \mathbb{F}_2(x_0) \\ c_0 &\mapsto x_0 \\ \mathbb{F}_2(c_0, c_1) &\rightarrow \mathbb{F}_2(x_0, x_1) \quad \text{та} \\ c_1 &\mapsto x_1 x_0 \\ \mathbb{F}_2(c_0, \dots, c_i) &\rightarrow \mathbb{F}_2(x_0, \dots, x_i) \quad \text{для } 2 \leq i \leq 11. \\ c_i &\mapsto \prod_{j=1}^i x_j \end{aligned}$$

*Доведення.* Зауважимо, що згідно з теоремою 2,  $O(c_0) = 3$ ,  $O(c_1) = 3 \cdot 5$  та  $O(c_i) = \prod_{j=1}^{i-1} N_j$  для  $2 \leq i \leq 11$ . Згідно з лемою 2,  $(3, \prod_{j=1}^{i-1} N_j) = 1$ . Тоді  $O(c_i c_0) = \prod_{j=0}^{i-1} N_j$  для  $2 \leq i \leq 11$ .

Таким чином, елементи  $c_0$  та  $x_0$ ,  $c_1$  та  $x_1 x_0$ ,  $c_i c_0$  та  $\prod_{j=0}^i x_j$  є примітивними елементами для відповідних полів. Співставляючи елементу  $c_0$  елемент



$x_0$ , елементу  $c_1$  елемент  $x_1x_0$ , а для  $2 \leq i \leq 11$  елементам  $c_i$  відповідно елементи  $\prod_{j=0}^i x_j \cdot (x_0)^{-1} = \prod_{j=1}^i x_j$ , отримуємо ізоморфізми з  $\mathbb{F}_2(c_0, \dots, c_i)$  в  $\mathbb{F}_2(x_0, \dots, x_i)$ , які задано явно.  $\square$

Виходячи з теореми 3, можемо буквальню виписати в який елемент поля  $\mathbb{F}_2(x_0, \dots, x_i)$  переходить будь-який елемент поля  $\mathbb{F}_2(c_0, \dots, c_i)$ . Враховуємо, що базовими елементами поля  $\mathbb{F}_2(c_0, \dots, c_i)$  є

$$1, c_0, \dots, c_i, c_0c_1, \dots, c_0c_i, \dots, c_0 \cdots c_i.$$

Слід записати елемент поля  $\mathbb{F}_2(c_0, \dots, c_i)$  як лінійну комбінацію базових елементів із коефіцієнтами з  $\mathbb{F}_2$ , а тоді замінити  $c_0, \dots, c_i$  згідно з теоремою 3.

Завдання подальших досліджень: з'ясувати чи формулювання, аналогічні формулюванням теорем 1–3 справедливі для довільного  $i \geq 12$ .

### ЛІТЕРАТУРА

1. O. Ahmadi, I.E. Shparlinski, J.F. Voloch, *Multiplicative order of Gauss periods*, Int. J. Number Theory **6**:4 (2010), 877–882.
2. Q. Cheng, *On the construction of finite field elements of large order*, Finite Fields Appl. **11**:3 (2005), 358–366.
3. R. Crandall, C. Pomerance, *Prime Numbers, A Computational Perspective*, Springer-Verlag (2005), 596 p.
4. S. Gao, *Elements of provable high orders in finite fields*, Proc. Amer. Math. Soc. **127**:6 (1999), 1615–1623.
5. H. Ito, T. Kajiwara, H. Song, *A Tower of Artin-Schreier extensions of finite fields and its applications*, JP J. Algebra, Number Theory Appl. **22**:2 (2011), 111–125.
6. G.L. Mullen, D. Panario, *Handbook of finite fields*, CRC Press (2013), 1068 p.
7. G.L. Mullen, I.E. Shparlinski, *Open problems and conjectures in finite fields*, in: Finite Fields and Applications, London Math. Soc. Lecture Note Ser., Cambridge Univ. Press, **233** (1996), 243–268.
8. R. Popovych, *Elements of high order in finite fields of the form  $F_q[x]/\Phi_r(x)$* , Finite Fields Appl. **18**:4 (2012), 700–710.
9. R. Popovych, *Elements of high order in finite fields of the form  $F_q[x]/(x^m - a)$* , Finite Fields Appl. **19**:1 (2013), 86–92.
10. D. Wiedemann, *An iterated quadratic extension of  $GF(2)$* , Fibonacci Quart., **26**:4 (1988), 290–295.
11. J.H. Conway, *On Numbers and Games*, New York: Academic Press (1976), 238 p.
12. J.H. Conway, N.J. A. Sloane. *Lexicographic Codes: Error-Correcting Codes from Game Theory*, IEEE Trans. Inf. Theory **32**:3 (1986), 337–348.

---

Надійшло 23.04.2014