

УДК 517.624

Р. Б. Попович (Національний університет "Львівська політехніка")

ПРО ЕЛЕМЕНТИ ВЕЛИКОГО ПОРЯДКУ В РОЗШИРЕННЯХ СКІНЧЕННИХ ПОЛІВ НА ОСНОВІ ПОЛІНОМІВ КУММЕРА

We construct explicitly in any finite field of the form $F_q[x]/(x^m - a)$ elements with multiplicative order at least $2^{\lfloor \sqrt[3]{\frac{(\log_2 5)^2}{2} m} \rfloor}$.

Ми явно будуємо в будь-якому скінченному полі вигляду $F_q[x]/(x^m - a)$ елементи мультиплікативного порядку принаймні $2^{\lfloor \sqrt[3]{\frac{(\log_2 5)^2}{2} m} \rfloor}$.

Загальновідомо, що мультиплікативна група скінченного поля є циклічною. Твірну цієї групи називають примітивним елементом. Задача ефективної побудови примітивного елемента для заданого скінченного поля є важкою в обчислювальній теорії скінчених полів. Ось чому розглядають менш обмежуюче питання: знайти елемент великого мультиплікативного порядку. У цьому випадку не вимагається обчислити точний порядок елемента: достатньо отримати нижню границю для порядку. Елементи великого порядку потрібні для низки застосувань. Такі застосування, зокрема, включають криптографію, теорію кодування, генератори псевдовипадкових чисел та комбінаторику.

У даній роботі F_q позначатиме скінченне поле з q елементів, де q - степінь простого числа p .

Огляд відомих результатів. Гао [8] дав алгоритм побудови елементів великого порядку для багатьох (згідно з висловленою ним, проте не доведеною, гіпотезою для всіх) загальних розширень F_{q^m} скінченного поля F_q з нижньою границею для порядку $\exp(\Omega((\log m)^2 / \log \log m))$. Волох [16, 17] запропонував метод побудови елементів порядку принаймні $\exp(\Omega(\log m)^2)$.

Для часткових випадків скінчених полів можна збудувати елементи, що мають набагато більші порядки.

Розширення, пов'язані з поняттям гауссового періоду, розглянуті в [2, 9, 10, 13]. Нижня границя на порядок дорівнює $\exp(\Omega(\sqrt{m}))$. Ці розширення існують для нескінченної кількості чисел m , якщо для числа q справедлива гіпотеза Артіна (див. [7]). Розширення на основі поліномів Куммера розглянуто в [5, 6]. Узагальнення останніх наведено в [7]. Розширення існують для нескінченної кількості чисел m без виконання будь-яких умов.

Розширення на основі поліномів Куммера мають вигляд $F_q[x]/(x^m - a)$. Їх зокрема застосовують в криптографії, що ґрунтується на спарюванні [3]. У [5, 6] показано, як будувати елементи великого порядку в розширеннях $F_q[x]/(x^m - a)$ при умові $q \equiv 1 \pmod{m}$. У цьому разі отримано нижню границю $\exp(\Omega(m))$. У [14] збудовано елементи великого порядку для таких розширень без умови $q \equiv 1 \pmod{m}$. Нижня границя на мультиплікативний порядок дорівнює $2^{\lfloor \sqrt[3]{2m} \rfloor}$.

Отримані результати. У даній роботі q , m та a - такі цілі числа, що розширення $F_q[x]/(x^m - a)$ існує; m_2 - порядок q за модулем m . У [14] доведено (див. лему 4 далі), що $m = m_1 m_2$, де m_1 - дільник $q - 1$ ($m_1 \geq 2$).

Покладемо $F_q(\theta) = F_{q^m} = F_q[x]/(x^m - a)$, де $\theta = x \pmod{(x^m - a)}$ - клас елемента x . Очевидно, що $\theta^m = a$.

У даній роботі ми покращуємо отриману в [14] оцінку. Розглядаємо будь-яке розширення виду $F_q[x]/(x^m - a)$, і будуємо в ньому елементи мультиплікативного порядку принаймні $2^{\lfloor \sqrt[3]{(\log_2 5)^2 m} \rfloor}$. Ідея така ж, як і в [14]: якщо $q - 1$ має великий дільник m_1 , то використовуємо для побудови метод з [5]; якщо ж $q - 1$ не має великого дільника m_1 , то тоді m_2 є великим, і ми використовуємо для побудови метод, аналогічний до методу з [2, 13]. Наш основний результат - це така теорема.

Теорема 1. *Нехай b - ненульовий елемент із F_q .*

1. *Якщо $2 \leq m_1 < 869$, то елемент*

$$\gamma = \begin{cases} \theta + b, & \text{if } m_1 \leq \lfloor \log_2 5 \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor \\ \theta^{m_2} + b, & \text{if } m_1 > \lfloor \log_2 5 \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor \end{cases}$$

має в полі $F_q(\theta) = F_q[x]/(x^m - a)$ мультиплікативний порядок принаймні $2^{\lfloor \sqrt[3]{(\log_2 5)^2 m} \rfloor}$.

2. *Якщо $m_1 \geq 869$, то елемент*

$$\gamma = \begin{cases} \theta + b, & \text{if } m_1 \leq \lfloor \log_2 5 \sqrt{\frac{m_2}{8}} \rfloor \\ \theta^{m_2} + b, & \text{if } m_1 > \lfloor \log_2 5 \sqrt{\frac{m_2}{8}} \rfloor \end{cases}$$

має в полі $F_q(\theta) = F_q[x]/(x^m - a)$ мультиплікативний порядок принаймні $2^{\lfloor \sqrt[3]{(\log_2 5)^2 m} \rfloor}$.

Ми беремо в обидвох випадках лінійний двочлен від певного степеня θ та всі його спряжені, що також належать до підгрупи, породженої цим двочленом, і будуємо їх різні добутки. У першому випадку, коли $q \equiv 1 \pmod{m_1}$, усі спряжені вказаного лінійного двочлена також є лінійними двочленами. Ідея запропонована Берізбейтіа [4] як вдосконалення алгоритму AKS [1] та розвинута в [5, 6]. У другому випадку, спряжені є нелінійними двочленами. Ідея запропонована Гатеном та Шпарлінскім [9] і розвинута в [2, 10, 13]. Подібно до [7] наш підхід будує елементи великого порядку для нескінченної кількості чисел m не спираючись ні на яке припущення. Число m прямо не залежить від q , зокрема може бути меншим від q .

1. Попередні результати. Для простого числа k , $\nu_k(l)$ позначає найбільший степінь k , що ділить число l . Для натурального числа n , Z_n^* - це мультиплікативна група цілих чисел за модулем n .

У скінченних полях характеристики два є лише один нерозкладний поліном $x - 1$. Для випадку непарної характеристики, ми можемо перевіряти $x^m - a$ на нерозкладність, використовуючи [11, теорема 3.75]:

Теорема 2. *Нехай $m \geq 2$ - ціле число та $a \in F_q^*$. Тоді двочлен $x^m - a$ нерозкладний над $F_q[x]$ тоді і тільки тоді, коли виконуються такі умови:*

- 1) *Кожен простий дільник m ділить порядок e елемента $a \in F_q^*$, але не ділить $(q - 1)/e$;*
- 2) *Якщо $m \equiv 0 \pmod{4}$, то $q \equiv 1 \pmod{4}$.*

Як розвиток теореми 2, маючи число q , Панаріо й Томсон [12], точно описали для яких степенів m існують нерозкладні двочлени, а також явно збудували елемент a . У випадку $q = 3$ є єдине можливе розширення для $m = 2$. Якщо $q \geq 5$, то ми можемо збудувати розширення для нескінченної кількості m . Тому ми приймаємо до кінця даної статті, що q непарне. Зрозуміло, що $a \neq 1$.

У [14, лема 4] доведено таку лему.

Лема 1. *Нехай m_2 порядок q за модулем m . Тоді $m = m_1 m_2$, де m_1 є дільником $q - 1$, а підгрупа $\langle q \rangle$ групи Z_m^* може бути записана у вигляді $\langle q \rangle = \{i \cdot m_1 + 1 \mid i = 0, \dots, m_2 - 1\}$.*

У [14, теорема 6] також доведено таку теорему.

Теорема 3. *Нехай b ненульовий елемент з F_q . Тоді $\theta + b$ має в $F_q(\theta) = F_q[x]/(x^m - a)$ мультиплікативний порядок принаймні такий, як число розв'язків (e_1, \dots, e_{m_2-1}) лінійної діофантової нерівності*

$$\sum_{i=0}^{m_2-1} (i \cdot m_1 + 1)e_i < m, \tag{1}$$

для яких $0 \leq e_1, \dots, e_{m_2-1} \leq p - 1$.

Таку нерівність для біноміальних коефіцієнтів було отримано в [15, наслідок 2.9, нерівність (2.13)] при $s > 1$ та $t \geq 2$:

$$\binom{st}{t} > 1,08444 \cdot e^{-\frac{1}{8t}} t^{-\frac{1}{2}} \frac{s^{s(t-1)+1}}{(s-1)^{(s-1)(t-1)}}. \tag{2}$$

Лема 2. *Нехай b - ненульовий елемент в F_q . Тоді $\theta^{m_2} + b$ має мультиплікативний порядок принаймні*

$$\begin{cases} 2^{m_1}, \text{ if } 2 \leq m_1 < 869 \\ 4^{m_1}, \text{ if } m_1 \geq 869 \end{cases}.$$

Доведення. Розглянемо спочатку випадок $2 \leq m_1 < 869$. Згідно з лемою 1 $q \equiv 1 \pmod{m_1}$. Оскільки поліном $x^m - a = (x^{m_2})^{m_1} - a$ нерозкладний над F_q , то поліном $y^{m_1} - a$ також нерозкладний над F_q . Покладемо $\theta_1 = \theta^{m_2}$ та розглянемо підполе $F_q(\theta_1) = F_q[y]/(y^{m_1} - a)$ поля $F_q(\theta)$. Візьмемо $\theta_1 + b$ та його спряжені $a^i \theta_1 + b, i = 1, \dots, m_1 - 1$. Збудуємо їх добутки $\prod_{i=0}^{m_1-1} (a^i \theta_1 + b)^{\beta_i}$, де $\beta_i \in \{0, 1\}$ та $\sum_{i=0}^{m_1-1} \beta_i \leq m_1 - 1$. Очевидно, що всі ці добутки попарно різні, а їх кількість дорівнює $2^{m_1} - 1$. Якщо $m_1 > 2$, ми також беремо добуток $(\theta_1 + b)^2$, і отримуємо 2^{m_1} різних добутків.

Розглянемо випадок $m_1 = 2$. Зрозуміло, що $1, \theta_1 + b, a\theta_1 + b$ - це три різних елементи. Доведемо, що $(\theta_1 + b)^2$ або $(a\theta_1 + b)^2$ є четвертим відмінним від них елементом. Ясно, що $(\theta_1 + b)^2$ відмінний від $1, \theta_1 + b$. Якщо $(\theta_1 + b)^2 = a\theta_1 + b$, то $\theta_1^2 + (2b - a)\theta_1 + b(b - 1) = 0$. Оскільки $y^2 - a$ - характеристичний поліном для θ_1 , то маємо $a = 2b$. Елемент $(a\theta_1 + b)^2$ відмінний від $1, a\theta_1 + b$. Якщо $(a\theta_1 + b)^2 = \theta_1 + b$, то $a^2\theta_1^2 + (2ab - 1)\theta_1 + b(b - 1) = 0$, й $a^{-1} = 2b$. Таким чином, $a = \pm 1$.

Оскільки $a \neq 1$, беремо $a = -1$ і будуємо добуток $(\theta_1 + b)(-\theta_1 + b) = -(\theta_1^2 + b)$. Так як $\theta_1^2 = -1$, то добуток дорівнює $b + 1$ і є четвертим відмінним елементом.

Припустимо тепер, що $m_1 \geq 869$. Згідно з [5, лема 2.1] $\theta_1 + b$ має мультиплікативний порядок L принаймні

$$L \geq \max_{0 \leq d_- \leq d \leq m_1} \binom{m_1}{d_-} \binom{d-1}{d_- - 1} \binom{2m_1 - d - d_- - 2}{m_1 - d_- - 1}.$$

Покладемо $d_- = d = 1$. Тоді $L \geq m_1 \binom{2(m_1 - 2)}{m_1 - 2}$. Використовуючи нерівність (2) (беремо $s = 2$ та $t = m_1 - 2 \geq 867$), отримуємо

$$\binom{2(m_1 - 2)}{m_1 - 2} \geq 1,08444 \cdot e^{-\frac{1}{8(m_1 - 2)}} \cdot \frac{4^{m_1 - 2}}{2\sqrt{m_1 - 2}}.$$

Тоді $L \geq 1,08444 \cdot e^{-\frac{1}{8(m_1 - 2)}} \cdot \frac{m_1}{32\sqrt{m_1 - 2}} 4^{m_1}$. Оскільки $1,08444 \cdot e^{-\frac{1}{8(m_1 - 2)}} \cdot m_1 \geq 32\sqrt{m_1 - 2}$ для $m_1 \geq 869$, то маємо $L \geq 4^{m_1}$.

2. Елементи великого порядку. Ми явно будуємо далі елементи в $F_q[x]/(x^m -$

a) порядку принаймні $2^{\lfloor \sqrt{\frac{3(\log_2 5)^2}{2} m} \rfloor}$.

Лема 3. Число розв'язків лінійної діофантової нерівності (1), для яких $0 \leq e_1, \dots, e_{m_2 - 1} \leq p - 1$, принаймні $5^{\lfloor \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor}$.

Доведення. Нехай τ ($2 \leq \tau \leq p$) ціле число, яке виберемо пізніше. Візьмемо таке найбільше ціле число α , що $\sum_{i=0}^{\alpha} (i \cdot m_1 + 1)(\tau - 1) < m$. Нагадаємо, що $m_1 \geq 2$. Оскільки

$$\sum_{i=0}^{\alpha} (i \cdot m_1 + 1)(\tau - 1) = (\tau - 1)(\alpha m_1 + 2)(\alpha + 1)/2 < (\tau - 1)m_1(\alpha + 1)^2/2,$$

ми вибираємо α з нерівності $(\tau - 1)m_1(\alpha + 1)^2 \leq 2m$, тобто $\alpha = \lfloor \sqrt{\frac{2m_2}{\tau - 1}} \rfloor - 1$. Зрозуміло, що коли взяти $u_i \in \{0, \dots, p - 1\}$ для $i = 0, \dots, \alpha$ та $u_i = 0$ для $i = \alpha + 1, \dots, m_2 - 1$, то отримуємо розв'язок (1). Число таких розв'язків дорівнює $\tau^{\alpha + 1} = \tau^{\lfloor \sqrt{\frac{2m_2}{\tau - 1}} \rfloor}$.

Для вибору τ дослідимо функцію $f(\tau) = \tau^{\sqrt{\frac{2m_2}{\tau - 1}}}$ ($2 \leq \tau \leq p$) на максимум. Запишемо з цією метою $f(\tau) = \exp\left(\ln \tau \cdot \sqrt{\frac{2m_2}{\tau - 1}}\right)$. Тоді маємо

$$\begin{aligned} f'(\tau) &= \tau^{\sqrt{\frac{2m_2}{\tau - 1}}} \cdot \left(\frac{1}{\tau} \left(\frac{2m_2}{\tau - 1} \right)^{1/2} - \ln \tau \cdot \frac{1}{2} \cdot \left(\frac{2m_2}{\tau - 1} \right)^{-1/2} \cdot 2m_2 \frac{-1}{(\tau - 1)^2} \right) = \\ &= \tau^{\sqrt{\frac{2m_2}{\tau - 1}}} \cdot \frac{2m_2}{\tau - 1} \cdot \left(\frac{1}{\tau} - \frac{\ln \tau}{2(\tau - 1)} \right). \end{aligned}$$

Якщо покладаємо $f'(\tau) = 0$, то $\left(\frac{1}{\tau} - \frac{\ln \tau}{2(\tau - 1)}\right) = 0$. Точка $4,92155 < \tau_0 < 4,921555$ є точкою максимуму функції. Найближчим цілим числом до максимуму є $\tau = 5$.

Таким чином, число розв'язків нерівності (1) принаймні $5^{\lfloor \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor}$.

Застосовуючи теорему 3 та лему 3, отримуємо таку лему.

Лема 4. Нехай b - довільний ненульовий елемент з F_q . Тоді $\theta + b$ має в $F_q(\theta) = F_q[x]/(x^m - a)$ мультиплікативний порядок принаймні $5 \lfloor \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor$.

Тепер ми даємо доведення нашого основного результату - теореми 1.

Доведення. Спочатку даємо доведення для випадку $2 \leq m_1 < 869$. Якщо $2^{m_1} \leq 5 \lfloor \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor$, то будемо згідно з лемою 4 елемент $\gamma = \theta + b$ з нижньою границею $5 \lfloor \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor$ на його порядок. Якщо $2^{m_1} > 5 \lfloor \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor$, то будемо згідно з лемою 2 елемент $\gamma = \theta^{m_2} + b$ з нижньою границею 2^{m_1} на його порядок. Отже, можна явно збудувати в полі $F_q[x]/(x^m - a)$ елемент з мультиплікативним порядком принаймні максимум таких двох нижніх границь: 2^{m_1} та $5 \lfloor \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor$. У найгіршому випадку ці нижні границі співпадають: $2^{m_1} = 5 \lfloor \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor$. Тоді $m_1 = \left\lfloor \sqrt[3]{\left(\frac{\log_2 5}{2}\right)^2 m} \right\rfloor$ і порядок є принаймні $2 \left\lfloor \sqrt[3]{\left(\frac{\log_2 5}{2}\right)^2 m} \right\rfloor$.

Тепер даємо доведення для випадку $m_1 \geq 869$. Якщо $4^{m_1} \leq 5 \lfloor \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor$, то будемо згідно з лемою 4 елемент $\gamma = \theta + b$ з нижньою границею $5 \lfloor \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor$ на його порядок. Якщо ж $4^{m_1} > 5 \lfloor \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor$, то будемо згідно з лемою 2 елемент $\gamma = \theta^{m_2} + b$ з нижньою границею 4^{m_1} на його порядок. Таким чином, можна явно збудувати в полі $F_q[x]/(x^m - a)$ елемент з мультиплікативним порядком принаймні максимум таких нижніх границь: 4^{m_1} та $5 \lfloor \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor$. У найгіршому випадку ці нижні границі співпадають: $2^{2m_1} = 5 \lfloor \sqrt{\frac{m_2}{2}} \rfloor$. У цьому разі $m_1 = \left\lfloor \sqrt[3]{\frac{(\log_2 5)^2}{8} m} \right\rfloor$ і порядок є принаймні $2 \left\lfloor \sqrt[3]{(\log_2 5)^2 m} \right\rfloor$.

Далі розглядаємо певні часткові розширення на основі поліномів Куммера.

Приклад 1. Нехай q такий степінь простого числа, що $q \equiv 1 \pmod{4}$. Тоді згідно з теоремою 2 існує таке розширення $F_{q^{2^t}} = F_q[x]/(x^{2^t} - a)$. Згідно з теоремою 1 γ має мультиплікативний порядок принаймні $2 \left\lfloor \sqrt[3]{(\log_2 5)^2 \cdot 2^{t-1}} \right\rfloor$. Ця границя покращує попередню границю, отриману в [14]. Якщо $\nu_2(q-1)$ мале, наприклад при $q = 5$, то границя з [5] є малою.

Приклад 2. Нехай q такий степінь простого числа, що $q \equiv 1 \pmod{3}$. Тоді згідно з теоремою 2 існує таке розширення $F_{q^{3^t}} = F_q[x]/(x^{3^t} - a)$. Згідно з теоремою 1 γ має порядок принаймні $2 \left\lfloor \sqrt[3]{\left(\frac{\log_2 5}{2}\right)^2 \cdot 3^t} \right\rfloor$. Ця границя покращує попередню границю, отриману в [14]. Якщо $\nu_3(q-1)$ мале, наприклад при $q = 7$, то границя з [5] є малою.

не є ні квадратом ні кубом у F_p . Тоді існує таке розширення $F_{p^2}[x]/(x^m - (a \pm b\sqrt{-1}), m = k/2, k = 2^i 3^j$. Такі розширення використовують у криптографії, що ґрунтується на спарюванні [3]. Згідно з теоремою 1 елемент γ має порядок принаймні $2 \left\lfloor \sqrt[3]{(\log_2 5)^2 \cdot 2^i \cdot 3^j} \right\rfloor$.

1. Agrawal M., Kayal N., Saxena N. PRIMES is in P // Ann. of Math. – 2004. – **160**, №2. – P. 781–793.
2. Ahmadi O., Shparlinski I. E., Voloch J. F. Multiplicative order of Gauss periods // Int. J. Number Theory. – 2010. – **6**, №4. – P. 877–882.

3. *Benger N., Scott M.* Constructing tower extensions of finite fields for implementation of pairing-based cryptography // Proc. 3d Int. Workshop on Arithmetic of Finite Fields. – 2010. – **LNCS 6087**, Springer. – P. 180–195.
4. *Berrizbeitia P.* Sharpening Primes is in P for a large family of numbers // Math. Comp. – 2005. – **74**, №252. – P. 2043–2059.
5. *Cheng Q.* Constructing finite field extensions with large order elements // Proc. 15-th ACM-SIAM Symp. on Discrete algorithms. – 2004. – P. 1123–1124.
6. *Cheng Q.* On the construction of finite field elements of large order // Finite Fields Appl. – 2005. – **11**, №3. – P. 358–366.
7. *Cheng Q., Gao S., Wan D.* Constructing high order elements through subspace polynomials // Proc. 23-rd ACM-SIAM Symp. on Discrete algorithms. – 2012. – P. 1457–1463.
8. *Gao S.* Elements of provable high orders in finite fields // Proc. Amer. Math. Soc. – 1999. – **127**, №6. – P. 1615–1623.
9. *von zur Gathen J., Shparlinski I.E.* Orders of Gauss periods in finite fields // Proc. 6th Intern. Symp. on Algorithms and Computation. – 1995. – **LNCS 1004**, Springer – P. 208–215.
10. *von zur Gathen J., Shparlinski I.E.* Gauss periods in finite fields // Proc. 5th Conf. of Finite Fields and their Applications. – 1999. – P. 162–177.
11. *Lidl R., Niederreiter H.* Finite Fields – Cambridge University Press – 1997. – 755 p.
12. *Panario D., Thomson D.* Efficient p th root computations in finite fields of characteristic p // Des. Codes Cryptogr. – 2009. – **50**, №3. – P. 351–358.
13. *Popovych R.* Elements of high order in finite fields of the form $F_q[x]/\Phi_r(x)$ // Finite Fields Appl. – 2012. – **18**, №4. – P. 700–710.
14. *Popovych R.* Elements of high order in finite fields of the form $F_q[x]/(x^m - a)$ // Finite Fields Appl. – 2013. – **19**, №1. – P. 86–92.
15. *Stanica P.* Good lower and upper bounds on binomial coefficients // J. Inequal. Pure Appl. Math. – 2001. – **2**, №3. – Art. 30
16. *Voloch J.F.* On the order of points on curves over finite fields // Integers. – 2007. – **7**, A49.
17. *Voloch J.F.* Elements of high order on finite fields from elliptic curves // Bull. Austral. Math. Soc. – 2010. – **81**. – P. 425–429.

Одержано 28.04.2013