



УДК 511.36+511.37

© В. А. Быковский, 2008

ПЛОТНОСТНАЯ ОЦЕНКА ЧИСЛА ШАГОВ В АЛГОРИТМЕ ЕВКЛИДА

Быковский В. А. – д-р физ.-мат. наук, член-корр. РАН директор Хабаровского отделения Института прикладной математики, тел. (4212)32-46-76, e-mail: vab@iam.khv.ru (ДВО РАН)

Получена новая оценка числа шагов в алгоритме Евклида

A new estimate for the number of steps in Euclidean algorithm has been found.

Ключевые слова: алгоритм Евклида

Пусть a и q – натуральные числа с $a < q$. Положим $l_a(q) = l$, где l – длина канонического разложения

$$\frac{a}{q} = [0; q_1, \dots, q_l] \quad (1)$$

в непрерывную дробь с неполными частными q_i (натуральные числа). При этом всегда $q_i \geq 2$. Хорошо известно (см., например, [1]), что величина $l_a(q)$ совпадает с числом шагов в алгоритме Евклида для нахождения НОД(a, q). Нас будет интересовать вопрос о верхней оценке

$$l(q) = \max\{l_1(q), \dots, l_{q-1}(q)\},$$

который имеет давнюю и содержательную историю (см. по этому поводу [1]).

Пусть $\rho = 1,7286\dots$ – вещественное число, для которого $\zeta(\rho) = 2$ (речь идет о дзета-функции Римана). Положим $\psi(x) = -(1-x)\log(1-x) - x\log x$ и $\varphi(y) = \rho(1 + 2\log_G \Phi)y + \psi(y \log_G \Phi) \log^{-1} \Phi$, где $\Phi = (1 + \sqrt{5})/2$ (золотое сечение) и $G = (2 + \sqrt{3})\Phi^{-2}$. Функция $\varphi(y)$ монотонно возрастает на интервале $\left(0, \frac{1}{2} \log_\Phi G\right)$ от 0 до $\varphi\left(\frac{1}{2} \log_\Phi G\right) > \rho + \log 2 > 1$ и поэтому $\varphi(\alpha) = 1$ при некотором $\alpha = 0,06213\dots$

Пусть $0 < \varepsilon < \alpha$, $P \geq 2$, $M_\varepsilon(P)$ – множество всех натуральных чисел q из отрезка $[2, P]$, для которых не выполняется неравенство

$$l(q) \leq (1 - \alpha + \varepsilon) \log_\phi q, \quad (2)$$

В работе доказывается следующая

Теорема. Для любого $\varepsilon \in (0, \alpha)$, $\#M_\varepsilon(P) \ll_\varepsilon P^{1-\rho(1-\alpha)\varepsilon}$.

Замечание 1. Здесь и в дальнейшем под $\#X$ подразумевается количество элементов множества X .

Замечание 2. Записи $f(x) = O(g(x))$ и $f(x) \ll g(x)$ означают, что во всей области определения переменных x (одной и той же для f и g) выполняется неравенство $|f(x)| \leq Cg(x)$ с некоторой абсолютной положительной константой C . Если $C = C(\varepsilon)$ (константа зависит от ε), то будем писать $f(x) = O_\varepsilon(g(x))$ и $f(x) \ll_\varepsilon g(x)$.

Замечание 3. Из теоремы следует, что для почти всех натуральных q выполняется неравенство (2), которое уточняет наилучшую оценку $l(q) \leq \log_\phi q + O(1) \quad \forall q \in \mathbb{N}$, восходящую к Э. Лежю [2] (см. по этому поводу [1]).

Замечание 4. В работе [3] (см. также [1], задача 38 из 4.5.3) доказано, что для любого натурального q выполняется неравенство

$$l(q) \geq \frac{1}{2} \log_\phi q + O(1).$$

Напомним, что введенные Л. Эйлером континуанты $K_l(x_1, \dots, x_l)$ (многочлены от l переменных x_1, \dots, x_l определяются по правилу: $K_0 = 1$ и $K_1(x_1) = x_1$; для $l \geq 0$

$$K_{l+2}(x_1, \dots, x_{l+2}) = K_{l+1}(x_1, \dots, x_{l+1})x_{l+2} + K_l(x_1, \dots, x_l).$$

Хорошо известно (см., например, [1]), что $K_l(x_1, \dots, x_l) = K_l(x_l, \dots, x_1)$ и для натуральных n и m

$$\begin{aligned} & K_{n+m}(x_1, \dots, x_m, x_{m+1}, \dots, x_{m+n}) = \\ & = K_m(x_1, \dots, x_m)K_n(x_{m+1}, \dots, x_{m+n}) + K_{m-1}(x_1, \dots, x_{m-1})K_{n-1}(x_{m+2}, \dots, x_{m+n}). \end{aligned}$$

Далее, для любых натуральных q_1, \dots, q_l

$$K_l(q_1, \dots, q_l) \geq K_l(1, \dots, 1) = u_{l+1},$$

где u_n – последовательность Фибоначчи, определяемая начальными условиями $u_1 = u_2 = 1$ и рекуррентным соотношением $u_{n+2} = u_{n+1} + u_n$.



Замечание 5. Индукцией по n легко доказывается двусторонняя оценка $\Phi^{n-2} \leq u_n \leq \Phi^{n-1}$.

Замечание 6. Для канонического разложения (1) с $\text{НОД}(a, q) = 1$, $K_l(q_1, \dots, q_l) = q$ и $K_{l-1}(q_2, \dots, q_l) = a$.

Положим $V_{n+1} = K_{2n}(2, 1, \dots, 2, 1, \dots, 2, 1) = K_{2n}(1, 2, \dots, 1, 2, \dots, 1, 2)$. Для этой последовательности $V_1 = 1$, $V_2 = K_2(2, 1) = 3$ и $V_{n+2} - 4V_{n+1} + V_n = 0$. Также справедливо

Замечание 7. Для любого натурального n , $(2 + \sqrt{3})^{n-2} \leq V_n \leq (2 + \sqrt{3})^{n-1}$.

Доказательство теоремы

Пусть $s \in [1, \infty)$ и $N_\varepsilon^2(s)$ – множество пар натуральных чисел (a, q) , для которых:

$$1 \leq a < q \leq \Phi^s; \quad \text{НОД}(a, q) = 1; \quad l_a(q) > (1 - \alpha + \varepsilon)s.$$

Для любой такой пары с каноническим разложением (1) величина $r = r_a(q)$ – количество неполных частных q_i больших 1. Положим $r_1 = [r/2]$. Очевидно, что $q = K_l(q_1, \dots, q_l) \geq K_l(q'_1, \dots, q'_l)$, где $q'_i = \min\{2, q_i\} \in \{1, 2\}$. Предположим, что $2r \leq l$. Согласно [4] (см. также [1], упражнение 37 из 4.5.3)

$$K_l(q'_1, \dots, q'_l) \geq K_l(t_1, \dots, t_l)$$

с $t_{2i-1} = 1$ и $t_{2i} = 2$ для $1 \leq i \leq r - r_1$, $t_i = 1$ для $2(r - r_1) < i \leq l - 2r$, $t_{l-2i} = 1$, и $t_{l-2i-1} = 2$ для $0 \leq i < r_1$. Поэтому

$$q \geq K_{2(r-r_1)}(1, 2, \dots, 1, 2) \cdot K_{l-2r}(1, \dots, 1) K_{2r_1}(2, 1, \dots, 2, 1) = V_{r-r_1} u_{l-2r} V_{r_1} \geq (2 + \sqrt{3})^{r-4} \Phi^{l-2r-1}.$$

Следовательно, при $s \geq s_0(\varepsilon)$

$$\Phi^s \geq q \geq (2 + \sqrt{3})^r \Phi^{(1-\alpha)s-2r} = \Phi^{s-\alpha s+r \log_\Phi G}.$$

То есть

$$r \leq \alpha s \log_G \Phi \quad \text{при } s \geq s_0(\varepsilon). \quad (3)$$

В случае $2r > l$ по тем же причинам

$$\Phi^s \geq q \geq K_{2[l/2]}(2, 1, \dots, 2, 1) \gg (2 + \sqrt{3})^{\frac{l}{2}} > \Phi^{\frac{l}{2} \log_\Phi (2 + \sqrt{3})}.$$

Таким образом, $l = l_\alpha(q) < \log_\Phi^{-1}(2 + \sqrt{3})s + O(1)$, что при достаточно больших s противоречит условию

$$l > (1 - \alpha + \varepsilon)s > (1 - \alpha)s > 2 \log_\Phi^{-1}(2 + \sqrt{3})s.$$

Значит, для всех пар (a, q) из $N_\varepsilon^2(s)$ выполняется оценка (3).

По заданному набору натуральных $Q_a(q) = (q_1, \dots, q_l)$ с $q_1 \geq 2$ построим новый набор

$$Q'_a(q) = (q_{k_1}, \dots, q_{k_r}) = (q'_1, \dots, q'_r) .$$

Вычеркиванием из $Q_a(q)$ всех $q_i = 1$. При этом $k_r = l$ и будем считать, что $k_0 = 0$. Итерируя очевидные неравенства

$$\begin{aligned} K_n(q_1, \dots, q_{n-1}, q_n) &\geq K_{n-1}(q_1, \dots, q_{n-1})q_n, \\ K_{n+t}(q_1, \dots, q_n, 1, \dots, 1) &\geq K_n(q_1, \dots, q_n)K_t(1, \dots, 1), \end{aligned}$$

получим оценку

$$K_l(q_1, \dots, q_l) \geq \prod_{i=1}^r q_{k_i} u_{k_i-1} \geq \Phi^{l-2r} \cdot \prod_{i=1}^r q_{k_i} .$$

Но тогда для (a, q) из $N_\varepsilon^2(s)$

$$\prod_{i=1}^r q'_i = \prod_{i=1}^r q_{k_i} \leq \Phi^{s-l+2r} \leq \Phi^{(\alpha-\varepsilon)s+2r} ,$$

и в соответствии с неравенством (3)

$$\prod_{i=1}^r q'_i \ll_\varepsilon \Phi^{\alpha(1+2\log_\Phi \Phi)\varepsilon-\varepsilon} .$$

Заметим также, что

$$\begin{aligned} l &\leq 1 + \log_\Phi u_{l+1} = 1 + \log_\Phi K_l(1, \dots, 1) \leq \\ &\leq 1 + \log_\Phi K_l(q_1, \dots, q_l) \leq 1 + \log_\Phi \Phi^s \leq s + 1. \end{aligned}$$

Для фиксированных l и $Q' = (q'_1, \dots, q'_r)$ набор (q_1, \dots, q_l) , из которого получается Q' вычеркиванием единиц, можно выбрать C_{l-1}^{r-1} способами. При этом по формуле Стирлинга

$$C_{l-1}^{r-1} \leq C_s^{r-1} \ll e^{\psi\left(\frac{r}{s}\right)s+O(\log s)} .$$

Обозначим через $T(P)$ ($P \geq 2$) количество всех наборов натуральных чисел (q'_1, \dots, q'_r) , для которых

$$\prod_{i=1}^r q'_i \leq P \text{ и } q'_i \geq 2 \quad (1 \leq i \leq r) .$$

С помощью очевидного рекуррентного соотношения

$$T(P) = [P] - 1 + \sum_{2 \leq q \leq P/2} T\left(\frac{P}{q}\right)$$



легко показать, что $T(P) < P^\rho$ с числом ρ , определенным в начале работы.

Подытоживая вышесказанное, окончательно находим, что с учетом неравенства (3)

$$\#N_\varepsilon^2(s) \ll s^2 C_{l-1}^{r-1} T\left(\Phi^{\alpha(1+2\log_\Phi \Phi)s - \varepsilon s + O_\varepsilon(1)}\right) \ll \Phi^{(\varphi(\alpha) - \varepsilon\rho)s + O(\log s)},$$

где $\varphi(\alpha) = 1$. Поэтому

$$\#N_\varepsilon^2(s) \ll \Phi^{(1-\varepsilon\rho)s + O(\log s)}. \quad (4)$$

Пусть $N'_\varepsilon(s)$ – множество всех натуральных q из полуинтервала $(\Phi^{s-1}, \Phi^s]$, для которых

$$l'(q) = \max_{\substack{l \leq a < q \\ \text{НОД}(a, q) = 1}} l_a(q) > (1 - \alpha + \varepsilon) \log_\Phi q.$$

Из оценки (4) следует, что

$$\#N'_\varepsilon(s) \ll \Phi^{(1-\rho\varepsilon)s + O(\log s)}. \quad (5)$$

Пусть теперь $N_\varepsilon(s)$ – множество всех натуральных q из полуинтервала $(\Phi^{s-1}, \Phi^s]$, для которых $l(q) > (1 - \alpha + \varepsilon) \log_\Phi q$. Легко заметить, что $l(q) = l'(q_1)$, где q_1 – некоторый делитель q . При этом

$$(1 - \alpha + \varepsilon) \log_\Phi q < l(q) = l'(q_1) \leq 1 + \log_\Phi q_1.$$

Поэтому

$$q_1 > \Phi^{-1} q^{1-\alpha+\varepsilon} > \Phi^{-1} \Phi^{(1-\alpha+\varepsilon)(s-1)} = \Phi^{(1-\alpha+\varepsilon)s + \theta(\varepsilon)}$$

с $\theta(\varepsilon) = -2 + \alpha - \varepsilon$. Следовательно, величина $\#N_\varepsilon(s)$ не превосходит количества пар натуральных чисел (d, q_1) , для которых $q = dq_1 \leq \Phi^s$ и

$$\Phi^{(1-\alpha+\varepsilon)s + \theta(\varepsilon)} < q_1 \leq \Phi^\varepsilon, \quad (1 - \alpha + \varepsilon) \log_\Phi q_1 < l'(q_1). \quad (6)$$

Отсюда находим, что

$$\#N_\varepsilon \leq \sum_{q_1} \frac{\Phi^s}{q_1},$$

где суммирование проводится по всем натуральным q_1 с условиями из (6). Разбивая область суммирования на полуинтервалы $(\Phi^{s-k-1}, \Phi^{s-k}]$ с целыми k из отрезка $[0, (\alpha - \varepsilon)s - \theta(\varepsilon)]$ и применяя оценку (5), получаем

$$\#N_\varepsilon(s) \ll \Phi^{s + O(\log s)} \cdot \sum_{0 \leq k \leq (\alpha - \varepsilon)s} (\Phi^{s-k})^{-\rho\varepsilon} \ll \Phi^{s - \rho\varepsilon(1-\alpha+\varepsilon)s + O(\log s)} \ll \Phi^{(1-\rho(1-\alpha)\varepsilon)s}.$$

Положив $P = \Phi^s$, окончательно находим, что



$$\#M_\varepsilon(P) = \sum_{0 \leq k \leq s} \#N_\varepsilon(s-k) \ll_\varepsilon \sum_{0 \leq k \leq s} \left(\frac{P}{\Phi_k} \right)^{1-\rho(1-\alpha)\varepsilon} \ll_\varepsilon P^{1-\rho(1-\alpha)\varepsilon}.$$

Теорема полностью доказана.

Работа выполнена при поддержке РФФИ (грант № 07-01-0036) и проекта ДВО РАН № 06-1-П13-047.

Библиографические ссылки

1. Кнут Д. Е. Искусство программирования. Т. 2. М., 2001.
2. Leger E. Correspondance Math. et Physique. 1837. V. 9.
3. Mikusinski J. Ann. Polon. Math. 1954. V. 1.
4. Motzkin T. S., Straus E. G. Proc. Amer. Math. Soc. 1956. V. 7.