

УДК 517.53

ТА ХОНГ КУАНГ, В. Н. РУСАК

ПРИБЛИЖЕНИЕ ФУНКЦИЙ РАЦИОНАЛЬНЫМИ ОПЕРАТОРАМИ

1. Рациональные операторы Валле Пуссена

Обозначим через C_∞ класс функций, непрерывных и ограниченных на вещественной оси и удовлетворяющих условию $\lim_{x \rightarrow -\infty} f(x) = \lim_{x \rightarrow \infty} f(x)$. Пусть в верхней полуплоскости заданы n чисел $\{z_k\}_{k=1}^n$; среди этих чисел могут встречаться и равные. Обозначим

$$K_n(t, x) = \prod_{k=1}^n \frac{t - z_k}{t - \bar{z}_k} \cdot \frac{x - \bar{z}_k}{x - z_k}; \quad \tilde{K}_n(t, x) = \prod_{k=1}^n \frac{t - \bar{z}_k}{t - z_k} \cdot \frac{x - z_k}{x - \bar{z}_k}. \quad (1)$$

Очевидно, что если $x, t \in (-\infty, \infty)$, то $\tilde{K}_n(t, x) = \overline{K_n(t, x)}$. Введем ядро

$$K_{n,m,l}(t, z) = [\tilde{K}_n(t, z)]^m + [K_n(t, z)]^m - [K_n(t, z)]^l - [\tilde{K}_n(t, z)]^l \quad (2)$$

и пусть

$$g_n(z) = g_{n,m,l}(z) = \int_{-\infty}^{\infty} \frac{K_{n,m,l}(t, z)}{(t-z)^2} dt. \quad (3)$$

Всякой функции $f \in C_\infty$ ставим в соответствие оператор

$$V_{n,m,l}(x, f) = \frac{1}{g_n(x)} \int_{-\infty}^{\infty} f(t) \frac{K_{n,m,l}(t, x)}{(t-x)^2} dt, \quad (4)$$

называя его оператором типа Валле Пуссена.

Пусть $E_{2nq}(f) = \min_{r_{2nq}} \max_{-\infty < x < \infty} |f(x) - r_{2nq}(x)|$ наилучшее приближение функции $f \in C_\infty$ рациональными функциями вида

$$r_{2nq}(x) = \frac{a_0 x^{2nq} + \dots + a_{2nq}}{\prod_{k=1}^n (x - z_k)^q (x - \bar{z}_k)^q}. \quad (5)$$

Теорема 1. Справедливо равенство

$$\|f(x) - V_{n,m,l}(x, f)\| \leq \frac{2Q}{Q-q} E_{2nq}(f), \quad (6)$$

где $Q = \max\{m, l\}$; $q = \min\{m, l\}$, $m \neq l$ (m, l, n — целые числа).

Доказательство. Пусть $z_k = \alpha_k + i\beta_k$, $\beta_k > 0$ и

$$\Phi_n'(z) = \sum_{k=1}^n \frac{\beta_k}{(\alpha_k - z)^2 + \beta_k^2}. \quad \text{Из (1) ясно, что выполнены равенства}$$

$$K_n(z, z) = \tilde{K}_n(z, z) = 1. \quad (7)$$

Легко проверить также, что

$$\frac{d}{dt} K_n(t, z)|_{t=z} = 2i \Phi_n'(z) \quad (8)$$

и аналогичным образом

$$\frac{d}{dt} K_n(t, z)|_{t=z} = -2i \Phi_n'(z). \quad (9)$$

С помощью (8) и (9) устанавливаем, что $K_{n,m,l}(z, z) = \frac{d}{dt} K_{n,m,l} \times \times (t, z)|_{t=z} = 0$ и, следовательно, функция $K_{n,m,l}(t, z)/(t-z)^2$ непрерывна по $t \in [-\infty, \infty]$ для любого $z \in C$, и является рациональной функцией по каждой переменной, причем степень числителя на две единицы ниже степени знаменателя. Таким образом, интеграл

$\int_{-\infty}^{\infty} t(t) \frac{K_{n,m,l}(t, z)}{(t-z)^2} dt$ существует и является рациональной функцией, если $f \in C_{-}$.

Пусть λ_j есть кратность числа z_j , в системе чисел $\{z_j\}_{j=1}^n$ и λ — целое число, $0 < \lambda \leq q\lambda_j$. Вычислим значение интеграла

$$I(x) = \int_{-\infty}^{\infty} \frac{K_{n,m,l}(t, x)}{(t-z_j)^\lambda (t-x)^2} dt, \quad x \in (-\infty, \infty).$$

На основании (7), (8), (9) и учитывая, что разность $[K_n(t, x)]^m - [K_n(t, x)]^l$ аналитична по переменной t в верхней полуплоскости, а разность $[\tilde{K}_n(t, x)]^m - [\tilde{K}_n(t, x)]^l$ аналитична по t в нижней полуплоскости, получим (с помощью теории вычетов)

$$\begin{aligned} I(x) &= \lim_{z \rightarrow x} I(x) = \lim_{z \rightarrow x} 2\pi i \operatorname{Res}_{t=z} \left\{ \frac{K_n^m(t, z) - K_n^l(t, z)}{(t-z)^2 (t-z_j)^\lambda} \right\} = \\ &= \lim_{z \rightarrow x} \frac{4\pi \Phi_n'(z) (l-m)}{(z-z_j)^\lambda} = \frac{4\pi \Phi_n'(x) (l-m)}{(x-z_j)^\lambda}. \end{aligned} \quad (10)$$

В частности, при $\lambda=0$ из (9) следует, что

$$g_{n,m,l}(x) = 4\pi \Phi_n'(x) (l-m) \quad (11)$$

и видно, что $g_{n,m,l}(x)$ не обращается в нуль ни в одной точке вещественной оси.

Из (3), (4), (10) и (11) вытекает, что

$$V_{n,m,l}\left(x, \frac{1}{(x-z_j)^\lambda}\right) \equiv \frac{1}{(x-z_j)^\lambda}, \quad x \in (-\infty, \infty).$$

Аналогичным образом устанавливается, что

$$V_{n,m,l}\left(x, \frac{1}{(x-\tilde{z}_j)^\lambda}\right) \equiv \frac{1}{(x-\tilde{z}_j)^\lambda}, \quad x \in (-\infty, \infty).$$

Поскольку рациональная функция (5) разлагается на простые дроби

$$\frac{A_j}{(z-z_j)^\lambda} + \frac{B_j}{(z-\tilde{z}_j)^\lambda}, \quad 0 \leq \lambda \leq q\lambda_j,$$

а оператор $V_{n,m,l}(x, f)$ есть, очевидно, линейный оператор, то имеем, что для любой функции вида (5)

$$V_{n,m,l}(x, r_{2nq}) \equiv r_{2nq}(x), \quad x \in (-\infty, \infty). \quad (12)$$

Оценим теперь норму рациональной функции (4), рассматривая ее как оператор, действующий из пространства C_∞ в пространство C_∞ , точнее, найдем оценку сверху для интеграла

$$\frac{1}{|g_n(x)|} \left| \int_{-\infty}^{\infty} \frac{K_{n,m,l}(t, x)}{(t-x)^2} dt \right| \equiv A(x). \quad (13)$$

Имеем, что (см. (1) и (2)) при любых $x, t \in (-\infty, \infty)$

$$|K_n(t, x)Y + \overline{K_n(t, x)Y} \leq |K_n(t, x)|' + |\overline{K_n(t, x)}|' = 2,$$

поэтому $K_{n, o, l}(t, x) = 2 - K_n^l(t, x) - \overline{K_n^l(t, x)} \geq 0$ и для ядра $K_{n, m, l}(t, x)$ получим оценку сверху

$$|K_{n, m, l}(t, x)| = |2 - K_n^l(t, x) - \overline{K_n^l(t, x)} - [2 - K_n^m(t, x) - \overline{K_n^m(t, x)}]| \leq K_{n, o, l}(t, x) + K_{n, o, m}(t, x). \quad (14)$$

Из (11), (13) и (14) найдем

$$A(x) \leq \frac{1}{4\pi \Phi_n'(x)(l-m)} \left\{ \int_{-}^+ \frac{K_{n, o, l}(t, x)}{(t-x)^2} dt + \int_{-}^+ \frac{K_{n, o, m}(t, x)}{(t-x)^2} dt \right\} = \\ = \frac{l}{|l-m|} + \frac{m}{|l-m|} = \frac{Q+q}{Q-q}. \quad (15)$$

Пусть $\tilde{r}_{2nq}(x)$ рациональная функция наилучшего приближения среди функций вида (5) для $f(x)$. Тогда в силу линейности оператора $V_{n, m, l}(x, f)$ и (15), получим

$$|f(x) - V_{n, m, l}(x, f)| \leq |f(x) - \tilde{r}_{2nq}(x)| + |\tilde{r}_{2nq}(x) - V_{n, m, l}(x, f)| \leq \\ \leq E_{2nq}(f) + \frac{Q+q}{Q-q} E_{2nq}(f) = \frac{2Q}{Q-q} E_{2nq}(f),$$

т. е. неравенство (6) установлено.

З а м е ч а н и е. Случай, когда $l=1$ и $m=r$ был впервые рассмотрен В. Н. Русаком в [1].

2. Рациональные операторы типа Джексона. Пусть $z_k = \alpha_k + i\beta_k$; $\beta_k > 0$; $\Phi_n(x) = \sum_{k=1}^n \arg(z_k - x)$. Далее обозначим $W_n(t, x) = \sin^4[\Phi_n(t) - \Phi_n(x)] - 2 \sin^4 2[\Phi_n(t) - \Phi_n(x)] + \sin^4 3[\Phi_n(t) - \Phi_n(x)]$ и введем оператор типа Джексона

$$D_n(x, f) = \frac{1}{g_n(x)} \int_{-}^+ f(t) \frac{1+t^2}{(t-x)^4} W_n(t, x) dt, \quad (16)$$

где

$$g_n(x) = \int_{-}^+ \frac{(1+t^2) W_n(t, x) dt}{(t-x)^4}. \quad (17)$$

Заметим, что рациональные операторы типа Джексона с несколькими ядрами (рассматривались впервые в [2]) обладают тем свойством, что отображает на себя множество рациональных функций вида

$$R_{2n}(x) = \frac{a_0 x^{2n} + a_1 x^{2n-1} + \dots + a_{2n}}{\prod_{k=1}^n (x - z_k)(x - \bar{z}_k)}. \quad (18)$$

Точнее, справедлива следующая теорема.

Теорема 2. Для любой рациональной функции вида (18) справедливо равенство

$$D_n(x, R_{2n}) \equiv R_{2n}(x), \quad -\infty \leq x \leq \infty. \quad (19)$$

Д о к а з а т е л ь с т в о. Пусть снова λ_j — кратность числа z_j в системе $\{z_j\}_{j=1}^n$ и $0 \leq \lambda \leq \lambda_j$ (λ — целое). В [2 стр. 114] установлено, что

$$\sin[\Phi_n(t) - \Phi_n(x)] = \frac{1}{2i} \frac{\prod_{k=1}^n (t - z_k)(x - \bar{z}_k) - \prod_{k=1}^n (t - \bar{z}_k)(x - z_k)}{\prod_{k=1}^n |t - z_k| |x - z_k|}. \quad (20)$$

Из (1) и (20) следует, что

$$\begin{aligned} \sin^4 [\Phi_n(t) - \Phi_n(x)] &= \frac{1}{16} K_n^2(t, x) - \frac{1}{4} K_n(t, x) - \\ &- \frac{1}{4} \tilde{K}_n(t, x) + \frac{1}{16} \tilde{K}_n^2(t, x) + \frac{3}{8}. \end{aligned} \quad (21)'$$

Считая, что $\text{Im } z > 0$, найдем (см. (21))

$$\begin{aligned} I(z) &= \int_{-\infty}^{\infty} \frac{(1+t^2) \left[\frac{1}{16} K_n^2(t, z) - \frac{1}{4} K_n(t, z) \right]}{(t-z)^{\lambda} (t-z)^{\lambda}} dt + \\ &+ \int_{-\infty}^{\infty} \frac{(1+t^2) \left[\frac{1}{16} \tilde{K}_n^2(t, z) - \frac{1}{4} \tilde{K}_n(t, z) + \frac{3}{8} \right]}{(t-z)^{\lambda} (t-z)^{\lambda}} dt = I_1(z) + I_2(z) \equiv I_1(z), \end{aligned} \quad (22)$$

где $I_2(z) \equiv 0$ в силу аналитичности подынтегральной функции по t в нижней полуплоскости.

Применяя теорему о вычетах, с учетом (7), (8), (9) непосредственным вычислением найдем

$$\begin{aligned} I_1(z) &= \frac{1}{(z-z_j)^{\lambda}} \left\{ \frac{2\pi}{3} (1+z^2) \left[(\Phi_n'(z))^3 - \sum_{k=1}^n \frac{\beta_k^3}{[(z-\alpha_k)^2 + \beta_k^2]^2} \right] + \right. \\ &+ \frac{\pi}{2} \sum_{k=1}^n \frac{\beta_k^2 (1+\alpha_k^2 + \beta_k^2)}{[(z-\alpha_k)^2 + \beta_k^2]^2} \left. \right\} + \frac{\lambda}{(z-z_j)^{\lambda+1}} \cdot \frac{\pi i}{8} \left\{ 3 + 8iz \Phi_n'(z) + \right. \\ &+ (1+z^2) \sum_{k=1}^n \left[\frac{1}{(z-\bar{z}_k)^2} - \frac{1}{(z-z_k)^2} \right] \left. \right\} - \frac{\lambda(\lambda+1)\pi i}{8(z-z_j)^{\lambda+2}} \times \\ &\times [3z + 2i \Phi_n'(z) (1+z^2)] + \frac{\lambda(\lambda+1)(\lambda+2)}{(z-z_j)^{\lambda+3}} \cdot \frac{\pi(1+z^2)}{16}. \end{aligned} \quad (23)$$

В (23) при замене $\Phi_n'(z)$ на $\Theta \Phi_n'(x)$ получим конкретное выражение для интегралов

$$\int_{-\infty}^{\infty} \frac{(1+t^2) \sin^4 \Theta [\Phi_n(t) - \Phi_n(x)]}{(t-z_j)^{\lambda} (t-x)^{\lambda}} dt, \quad \Theta = 1, 2, 3.$$

Отсюда непосредственным вычислением найдем

$$\int_{-\infty}^{\infty} \frac{(1+t^2) W_n(t, x) dt}{(t-z_j)^{\lambda} (t-x)^{\lambda}} = \frac{8\pi(1+x^2) [\Phi_n'(x)]^3}{(x-z_j)^{\lambda}}. \quad (24)$$

По принципу комплексного сопряжения верно

$$\int_{-\infty}^{\infty} \frac{(1+t^2) W_n(t, x) dt}{(t-\bar{z}_j)^{\lambda} (t-x)^{\lambda}} = \frac{8\pi(1+x^2) [\Phi_n'(x)]^3}{(x-\bar{z}_j)^{\lambda}}. \quad (25)$$

Из (24), (25) и линейности следует, что для любой функции вида (18)

$$\int_{-\infty}^{\infty} (1+t^2) R_{2n}(t) \frac{W_n(t, x)}{(t-x)^{\lambda}} dt = 8\pi(1+x^2) [\Phi_n'(x)]^3 \cdot R_{2n}(x).$$

В частности, при $R_{2n}(x) \equiv 1$ имеем

$$g_n(x) = \int_{-\infty}^{\infty} \frac{(1+t^2) W_n(t, x) dt}{(t-x)^{\lambda}} = 8\pi(1+x^2) [\Phi_n'(x)]^3. \quad (27)$$

Из (26), (27) следует (19), и теорема 2 полностью доказана.

В качестве следствия теоремы 2 имеется следующая

Теорема 3.

$$|f(x) - D_n(x, f)| \leq (1 + \|D_n(x)\|) E_{2n}(f), \quad (28)$$

где

$$\|D_n(x)\| = \frac{1}{g_n(x)} \int_{-\pi}^{\pi} \left| \frac{(1+t^n)W_n(t,x)}{(t-x)^k} \right| dt. \quad (29)$$

Действительно, пусть $\tilde{R}_{2n}(x)$ — рациональная дробь вида (18) наилучшего приближения функции $f(x)$, тогда $|f(x) - D_n(x, f)| \leq |f(x) - \tilde{R}_{2n}(x)| + |\tilde{R}_{2n}(x) - D_n(x, f)| \leq (1 + \|D_n(x)\|) E_{2n}(f)$. Заметим, что в особом случае, когда $\alpha_k = 0$, $\beta_k = 1$, $k = \overline{1, n}$ при замене $x = tg \frac{u}{2}$, $t = \operatorname{tg} \frac{v}{2}$ имеем

$$D_n(x, t) = \tilde{D}_n(u, \varphi) = \frac{1}{16\pi n^2} \int_{-\pi}^{\pi} \varphi(u+v) \frac{\sin^4 \frac{3nt}{2} - 2 \sin^4 nt + \sin^4 \frac{nt}{2}}{\sin^4 \frac{t}{2}} dt, \quad (30)$$

где $\varphi(u) = f\left(\operatorname{tg} \frac{u}{2}\right)$ (см. [2, с. 141]). В [2] было установлено, что

$$\int_{-\pi}^{\pi} \frac{\sin^4 \frac{nt}{2}}{\sin^4 \frac{t}{2}} dt = \frac{2n\pi(2n^2 + 1)}{3}.$$

Теорема 4. Пусть $\varphi(u)$ — 2π -периодическая непрерывная функция, $E_n(\varphi)$ — наилучшее приближение функции $\varphi(u)$ тригонометрическими многочленами степени не выше n , тогда

$$|\varphi(u) - \tilde{D}_n(u, \varphi)| \leq (1 + \|\tilde{D}_n\|) E_n(\varphi),$$

где

$$\|D_n\| = \frac{1}{16\pi n^2} \int_{-\pi}^{\pi} \frac{|\sin^4 \frac{3nt}{2} - 2 \sin^4 nt + \sin^4 \frac{nt}{2}|}{\sin^4 \frac{t}{2}} dt \leq 3 \cdot \frac{2}{3} + \frac{1}{3n^2}. \quad (32)$$

Действительно, (32) немедленно вытекает из (28), (30) а $\|\tilde{D}_n\|$ оценивается с помощью (31).

ЛИТЕРАТУРА

1. Русак В. Н. — Матем. заметки, 1977, т. 22, вып. 3.
2. Русак В. Н. Рациональные функции как аппарат приближения. — Минск, 1979.

Поступила в редакцию
23.03.80.

Кафедра высшей математики и
математической физики

УДК 519.768 : 17

И. А. КОРОЛЬ, И. В. СОВПЕЛЬ

АВТОМАТИЗИРОВАННАЯ СИСТЕМА ПЕРЕВОДА КЛЮЧЕВЫХ СЛОВ (СПЕРКС-1). I

Эффективность использования информационно-поисковых систем (ИПС) во многих случаях можно существенно повысить, если объединить их в единую информационную сеть. Такое объединение позволяет лучше удовлетворять потребности абонентов благодаря более полному использованию информационных массивов, сосредоточенных в различных центрах [1].

Поскольку при объединении ИПС не всегда можно ограничиться одним информационно-поисковым языком (ИПЯ), то при создании единой информационной сети приходится решать проблему перехода от одних ИПЯ к другим. В этом плане наиболее общей является задача машинного перевода текстов, рефератов, аннотаций, поисковых предписаний и т. п. с одного естественного языка (ЕЯ) на другой, поскольку ЕЯ является ИПЯ с наибольшей семантической силой. Эта задача возникает,