

пространстве E , один из наиболее применяемых методов состоит в переходе от уравнения (1) к уравнению вида $x = Q(A)x + f$, (2) где $Q(A) = 1 + a_1 A + a_2 A^2 + \dots + a_n A^n$ – операторный полином, а $f \in E$ – некоторый вектор.

При этом требуется подобрать полином Q так, чтобы оператор в правой части уравнения (2) был сжимающим, по возможности с минимальной нормой или хотя бы спектральным радиусом. Итерационный метод $x_{k+1} = Q(A)x_k + f$ ($k = 1, 2, \dots$) (3) называется оптимальным, если итерационные параметры a_1, a_2, \dots, a_n (коэффициенты полинома Q) найдены так, чтобы скорость сходимости соответствующих приближений была наиболее быстрой или, другими словами, чтобы спектральный радиус соответствующего линейного оператора был минимальным. Итерационный метод вида $x_{k+1} = x_k + a_1 A x_k - a_1 b$ ($k = 1, 2, \dots$) (4) называется итерационным процессом первого порядка. Соответственно итерационный метод вида (3) называется (чебышевским) итерационным методом n -го порядка. Применение итерационных процессов высоких порядков позволяет, как правило, существенно уменьшить константу сжатия и, тем самым, увеличить скорость сходимости процесса. Один из способов обеспечить оптимальность процесса (3) состоит в построении на множестве D комплексной плоскости полинома $Q_n(z)$ с минимальной чебышевской нормой (отсюда и термин – чебышевский итерационный процесс). В докладе предлагается метод приближенного нахождения экстремальных полиномов, основанный на минимизации L_p -нормы в пространстве полиномов, определенных на множестве D .

УДК 512. 542.

Студ. Денисов Д.В.,

ст. преп. Коваленко А.В.

СПЛЕТЕНИЕ ГРУПП, КАК РАСШИРЕНИЕ ПОСРЕДСТВОМ АВТОМОРФИЗМА

Пусть даны две группы A и B , которые имеют порядок $|A| = n$, $|B| = m$. Задача состоит в построении сплетения этих групп, как расширения посредством автоморфизма. Рассмотрим прямое произведение группы B на себя n раз: $B^n = \underbrace{B \otimes B \otimes \dots \otimes B}_{n \text{ раз}}$. Проиндексировав эле-

менты прямого произведения элементами группы A , то есть $f = (b_1, b_2, \dots, b_n)$ имеет n компонент b_i . Каждой компоненте дадим имя, которое выберем из элементов группы A . Если $f \in B \otimes B \otimes \dots \otimes B$, то $f(a)$ – компонента элемента f с именем $a \in A$.

Определим действие элемента $a \in A$ на группу B^n : $f^a(x) = f(ax)$ или $f \rightarrow f^a$. Очевидно, что $aA = A$, а следовательно, группа A – группа операторов группы B^n . Рассмотрим элементы $f_1, f_2, f \in B^n$, такие, что $f = f_1 f_2$. Тогда $f^a(x) = f(ax) = f_1(ax) f_2(ax) = f_1^a(x) f_2^a(x)$ или $(f_1 f_2)^a = f_1^a f_2^a$, а это означает, что отображение $\varphi: f \rightarrow f^a$ является гомоморфизмом группы.

Кроме этого, $\varphi: f^{a^{-1}} \rightarrow f^{a^{-1}a} = f$ и отображение φ является эпиморфизмом и автоморфизмом, при этом выполняется равенство $f^{a_1 a_2} = (f^{a_1})^{a_2}$. Таким образом, группа A – группа операторов, то есть каждый оператор является автоморфизмом B^n .

Рассмотрим полупрямое произведение $G = B^n \rtimes A = B \rtimes A$, которое является сплетением группы B с группой A . Группы B и группа A действуют неодинаково в сплетении. A – активная группа, а B – пассивная группа. Если $a \neq e$ элемент группы A , то он нетождественно действует на прямое произведение B^n . Рассмотрим элемент прямого произведения

$$f = \begin{cases} f(a) = g, \text{ если } g \neq e, \\ f(x) = e, \text{ если } x \neq a. \end{cases} \quad \text{Тогда } f^{\circ} \neq f, \text{ так как } f^{\circ}(x) = \begin{cases} f^{\circ}(a) = f(aa) = e, \text{ при } x = a, \\ f(ax) = e, \text{ при } x \neq a. \end{cases} \quad \text{Полу-}$$

прямое произведение B^n является базой сплетения $B \geq A$. Связь сплетений с различными расширениями основывается на утверждении: любое расширение группы A посредством группы B изоморфно вкладывается в декартово сплетение групп.

УДК 517

Студ. Козаченко Т.А.,

ст. преп. Силивончик В.В.

МИНИМИЗАЦИЯ НОРМЫ ОДНОГО КОМПЛЕКСНОГО ПОЛИНОМА

Рассмотрим функцию $f(z) = \frac{1}{z} + c_1 + c_2 z$, где z – комплексная переменная, c_1, c_2 – комплексные константы. Норма функции $f(z)$ на множестве M определяется равенством

$$\|f(z)\| = \max_{z \in M} \left| \frac{1}{z} + c_1 + c_2 z \right|.$$

Пусть M состоит из трех точек z_1, z_2, z_3 . Задача состоит в нахождении c_1, c_2 , при которых $\|f(z)\|$ минимальна. Известно достаточное условие, обеспечивающее минимизацию нормы. Оно состоит в разрешимости системы

$$\begin{cases} \lambda_1 \left(\frac{1}{z_1} + c_1 + c_2 z_1 \right) + \lambda_2 \left(\frac{1}{z_2} + c_1 + c_2 z_2 \right) + \lambda_3 \left(\frac{1}{z_3} + c_1 + c_2 z_3 \right) = 0 \\ \lambda_1 \left(\frac{1}{z_1} + c_1 + c_2 z_1 \right) \bar{z}_1 + \lambda_2 \left(\frac{1}{z_2} + c_1 + c_2 z_2 \right) \bar{z}_2 + \lambda_3 \left(\frac{1}{z_3} + c_1 + c_2 z_3 \right) \bar{z}_3 = 0 \\ \left| \frac{1}{z_1} + c_1 + c_2 z_1 \right| = \left| \frac{1}{z_2} + c_1 + c_2 z_2 \right| = \left| \frac{1}{z_3} + c_1 + c_2 z_3 \right| \\ \lambda_1 + \lambda_2 + \lambda_3 = 1; \quad \lambda_1, \lambda_2, \lambda_3 \in R \geq 0 \end{cases} \quad (1)$$

Рассмотрим частный случай, когда $z_1 = a$, $z_2 = a - b$, $z_3 = a + b$, $a, b > 0$. Решая систему

$$(1) \quad \text{получаем} \quad c_1 = \frac{4a^2 + b^2}{2a(a^2 + b^2)}, \quad c_2 = \frac{1}{a^2 + b^2}, \quad \lambda_1 = \frac{1}{2}, \quad \lambda_2 = \lambda_3 = \frac{1}{4}. \quad \text{При этом}$$

$$\min \|f\| = \frac{b^2}{2a(a^2 + b^2)}. \quad \text{Теперь рассмотрим задачу минимизации нормы на отрезке } [z_2; z_3].$$

Можно показать, что этот отрезок лежит внутри области, ограниченной линией уровня

$$\|f(z)\| = \frac{b^2}{2a(a^2 + b^2)}. \quad \text{Поэтому } \min \|f\| \text{ на отрезке совпадает с } \min \|f\| \text{ на множестве}$$

$$\{z_1; z_2; z_3\}.$$

Литература

1. Дзядык В.К. Введение в теорию равномерного приближения функций полиномами.