

А. В. Кузьмич

(ГрГУ им. Я. Купалы, Гродно)

О ПОСТРОЕНИИ ФУНКЦИИ ДЮЛАКА-ЧЕРКАСА ДЛЯ АВТОНОМНЫХ СИСТЕМ СПЕЦИАЛЬНОГО ВИДА

Для исследования предельных циклов системы

$$\frac{dx}{dt} = \sum_{j=0}^{l-1} p_j(x)y^j \equiv P(x, y), \quad \frac{dy}{dt} = \sum_{j=0}^l h_j(x)y^j \equiv Q(x, y), \quad (1)$$

где $h_j \in C^0(I_x)$, $p_j \in C^1(I_x)$, $I_x \subseteq \mathbb{R}$, будем использовать обобщенный подход Л.А. Черкаса [1] к критерию Дюлака, основанный на нахождении функции Дюлака-Черкаса $\Psi \in C^1(I_x \times \mathbb{R})$, удовлетворяющей неравенству

$$\Phi \equiv k\Psi \operatorname{div} X + \frac{\partial \Psi}{\partial x} P + \frac{\partial \Psi}{\partial y} Q > 0 (< 0), \quad \forall (x, y) \in \Omega, \quad X = (P, Q).$$

Функцию Дюлака-Черкаса будем искать в виде $\Psi(x, y) \equiv \sum_{i=1}^n \Psi_i(x)y^{n-i}$, $n \in \mathbb{N}$. Тогда вспомогательная

функция $\Phi(x, y)$ имеет вид $\Phi(x, y) \equiv \sum_{i=0}^m \Phi_i(x)y^i$.

Рассмотрим метод построения функции Ψ для системы (1), основанный на редукции к задаче линейного программирования, решаемой на одномерной сетке, полосы $\Omega_x = \{(x, y) : x \in I_x = [x_1, x_N], y \in \mathbb{R}\}$ локализации предельных циклов системы. Для положительности функции Φ потребуем положительность всех функций $\Phi_v(x)$ при четных степенях y и $|\Phi_w(x)| < \varepsilon$ для всех функций $\Phi_w(x)$ при нечетных степенях y , где ε – достаточно малое положительное число. В этом случае каждую из функций $\Psi_i(x)$ удобно взять в виде $\Psi_i(x) = \sum_{j=0}^{m_i} C_{ij}x^j$, где $C_{ij} \in \mathbb{R}$, $m_i \in \mathbb{N}$, и для выполнения указанных условий решать сеточную задачу линейного программирования

$$L \rightarrow \max, \quad \sum_{j=0}^m C_j \Phi_{v_j}(x_p) - L > 0, \quad \left| \sum_{j=0}^m C_j \Phi_{w_j}(x_p) \right| - \varepsilon < 0, \quad (2)$$

где $x_l, l=1, \dots, N_0$ – узлы равномерной сетки на промежутке I_x , $L \in \mathbb{R}$, а вектор констант C_j составлен из коэффициентов C_{ij} всех линейных комбинаций $\Psi_i(x)$ и имеет размерность $m = m_1 + \dots + m_n + n$.

Теорема. Для всякой системы (1) существуют функция Ψ , числа x_1, x_N, C_{ij}, m такие, что задача линейного программирования (2) имеет решение в некоторой замкнутой ограниченной области Ω_x .

Литература

1 Черкас, Л.А. Конструктивные методы исследования предельных циклов автономных систем второго порядка (численно-алгебраический подход): моногр. / Л.А. Черкас, А.А. Гринь, В.И. Булгаков. – Гродно: ГрГУ, 2013. – 489 с.