

**О КАНОНИЧЕСКИХ ПРЕОБРАЗОВАНИЯХ УРАВНЕНИЙ ТЕОРИИ
АВТОМАТИЧЕСКОГО РЕГУЛИРОВАНИЯ ПРИ НАЛИЧИИ КРАТНЫХ КОРНЕЙ**

В. А. Троицкий

(Ленинград)

§ 1. Каноническое преобразование уравнений прямого регулирования. Рассмотрим систему n дифференциальных уравнений первого порядка

$$\dot{x}_k = \sum_{\alpha=1}^n b_{k\alpha} x_{\alpha} + \sum_{\beta=1}^m h_{k\beta} f_{\beta}(\sigma_{\beta}) \quad (k=1, \dots, n) \quad (1.1)$$

$$\sigma_{\beta} = \sum_{\alpha=1}^n j_{\beta\alpha} x_{\alpha} \quad (\beta=1, \dots, m)$$

которую перепишем в форме

$$\dot{x} = bx + hf(\sigma), \quad \sigma = jx \quad (1.2)$$

Здесь x и σ матрицы-столбцы переменных x_k и σ_{β} соответственно, b — квадратная матрица коэффициентов $b_{k\alpha}$ порядка n , h и j — прямоугольные матрицы постоянных $h_{k\beta}$ и $j_{\beta\alpha}$ размеров $(n \times m)$ и $(m \times n)$ соответственно и $f(\sigma)$ — матрица-столбец функций $f_{\beta}(\sigma_{\beta})$.

Предположим, что среди собственных значений матрицы b , или, что то же, среди корней ее характеристического уравнения

$$D(\lambda) = |\lambda I - b|$$

где I — единичная матрица порядка n , имеются кратные; в уравнениях (1.2) при помощи неособенного линейного преобразования

$$x = cz, \quad |c| \neq 0 \quad (1.3)$$

перейдем к новым переменным $z = \{z_1, \dots, z_n\}$; получим

$$\dot{z} = c^{-1}bcz + c^{-1}hf(\sigma), \quad \sigma = jcz \quad (1.4)$$

Матрица b , среди собственных значений которой по предположению имеются кратные, преобразованием подобия $c^{-1}bc$ приводится к квазидиагональной канонической форме

$$c^{-1}bc = J \quad (1.5)$$

где

$$J = \left\| \begin{array}{cccc} J_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & J_2 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & J_{\tau} \end{array} \right\|, \quad J_i = \left\| \begin{array}{cccc} \lambda_i & 0 & \dots & 0 \\ 1 & \lambda_i & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & \lambda_i \end{array} \right\| = \lambda_i I + v' \quad (1.6)$$

Здесь J_i — клетка Жордана, соответствующая корню λ_i , порядок которой e_i равен степени элементарного делителя $(\lambda - \lambda_i)^{e_i}$. Нами введен в рассмотрение единичный косоугольный ряд^[1] первой степени v' . В случае различных собственных значений матрица J будет диагональной^[2].

Каноническая форма уравнений (1.2) имеет вид:

$$\dot{z} = Jz + af(\sigma), \quad \sigma = \gamma z, \quad a = c^{-1}h, \quad \gamma = jc \quad (1.7)$$

Матрица преобразования c может быть взята в виде

$$c = kC \quad (1.8)$$

где k — квадратная матрица модальных столбцов матрицы b , а C — квазидиагональная матрица произвольных постоянных

$$C = \left\| \begin{array}{cccc} C_1 & 0 & \dots & 0 \\ 0 & C_2 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ 0 & 0 & \dots & C_{\tau} \end{array} \right\| \quad C_i = IC_{i0} + C_{i1}v' + \dots + C_{i, e_i-1}v'^{e_i-1} \quad (1.9)$$

и v^p — единичный косой ряд степени p . Обратная матрица c^{-1} равна

$$c^{-1} = C^{-1}k^{-1} \quad (1.10)$$

Здесь

$$C = \begin{vmatrix} C_1^{-1} & 0 & \dots & 0 \\ 0 & C_2^{-1} & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & C_\tau^{-1} \end{vmatrix}$$

$$C_i^{-1} = \frac{1}{C_{i0}} I - \frac{1}{C_{i0}^2} [C_{i1}v + C_{i2}v^2 + \dots + C_{i, e_i-1}v^{e_i-1}] + \dots$$

$$\dots + \frac{(-1)^{e_i-1}}{C_{i0}^{e_i}} [C_{i1}v + C_{i2}v^2 + \dots + C_{i, e_i-1}v^{e_i-1}]^{e_i-1} \quad (1.11)$$

причем строки матрицы k^{-1} с точностью до множителя совпадают с модальными строками матрицы b .

Перейдем к составлению матрицы модальных столбцов k и матрицы модальных строк k^{-1} . Если среди собственных значений матрицы b имеются кратные, то s модальных столбцов и s модальных строк, соответствующих s -кратному собственному значению λ_i , удовлетворяют соотношениям

$$k_{is}v^p x_{is} = \frac{1}{(p-1)!} \left\{ \frac{F(\lambda_i)}{D_s(\lambda_i)} \right\}^{(p-1)} \quad (p = 1, \dots, s) \quad (1.12)$$

где k_{is} и x_{is} — прямоугольные матрицы, состоящие соответственно из s модальных столбцов и s модальных строк и

$$\left\{ \frac{F(\lambda_i)}{D_s(\lambda_i)} \right\}^{(p)} = \frac{d^p}{d\lambda^p} \left\{ \frac{F(\lambda)}{D_s(\lambda)} \right\}_{\lambda=\lambda_i}, \quad D_s(\lambda) = \frac{D(\lambda)}{(\lambda - \lambda_i)^s} \quad (1.13)$$

а $F(\lambda)$ — присоединенная матрица матрицы b .

Таким образом, за s модальных столбцов $k_i, k_{i+1}, \dots, k_{i+s-1}$ для s -кратного значения λ_i матрицы b могут быть взяты s линейно независимых столбцов матриц

$$\frac{F(\lambda_i)}{D_s(\lambda_i)}, \quad \left\{ \frac{F(\lambda_i)}{D_s(\lambda_i)} \right\}^{(1)}, \quad \dots, \quad \frac{1}{(s-1)!} \left\{ \frac{F(\lambda_i)}{D_s(\lambda_i)} \right\}^{(s-1)} \quad (1.14)$$

Модальные строки найдутся тогда из соотношений (1.13).

В качестве примера рассмотрим случай двойного корня $\lambda_{n-1} = \lambda_n$. Предположим, что все остальные корни характеристического уравнения матрицы b различны, а степень элементарного делителя равна 2 ($e_i = 2$). На основании (1.12) будем иметь

$$k_{n-1}x_{n-1} + k_n x_n = \left\{ \frac{F(\lambda_n)}{D_2(\lambda_n)} \right\}^{(1)}, \quad k_n x_{n-1} = \frac{F(\lambda_n)}{D_2(\lambda_n)} \quad (1.15)$$

и, следовательно, определив модальные столбцы k_{n-1} и k_n равенствами

$$k_n = \{D_{nk}(\lambda_n)\}, \quad k_{n-1} = D_2(\lambda_n) \left\{ \left[\frac{D_{n-1, k}(\lambda_n)}{D_2(\lambda_n)} \right]^{(1)} \right\} \quad (1.16)$$

в предположении, что они линейно независимы, получим

$$x_{n-1} = \frac{1}{D_2(\lambda_n) D_{n, n-1}(\lambda_n)} \left\| D_{k, n-1}(\lambda_n) \right\|$$

$$x_n = \frac{1}{D_2(\lambda_n) D_{n, n-1}(\lambda_n)} \left\| \left[\frac{D_{kn}(\lambda_n)}{D_2(\lambda_n)} \right]^{(1)} - \frac{D_{k, n-1}(\lambda_n)}{D_{n, n-1}(\lambda_n)} \left[\frac{D_{n-1, n}(\lambda_n)}{D_2(\lambda_n)} \right]^{(1)} \right\| \quad (1.17)$$

В формулах (1.16) и (1.17) с целью сократить занимаемое ими место даны только общие элементы столбцов и строк. Формулы (1.17) получены при условии, что $D_{n, n-1}(\lambda_n) \neq 0$ и $D_{n, n}(\lambda_n) \neq 0$.

В случае простых элементарных делителей $e_{n-1} = e_n = 1$, предположив, что два последних столбца второй матрицы (1.14) линейно независимы, можно принять

$$k_{n-1} = \{ D_{n-1, k}^{(1)}(\lambda_n) \}, \quad k_n = \{ D_{n, k}^{(1)}(\lambda_n) \} \quad (1.18)$$

Тогда

$$\begin{aligned} z_{n-1} &= \frac{1}{\Delta D_2(\lambda_n)} \left\| D_{nn}^{(1)}(\lambda_n) D_{k, n-1}^{(1)}(\lambda_n) - D_{n, n-1}^{(1)}(\lambda_n) D_{kn}^{(1)}(\lambda_n) \right\| \\ z_n &= \frac{1}{\Delta D_2(\lambda_n)} \left\| D_{n-1, n-1}^{(1)}(\lambda_n) D_{kn}^{(1)}(\lambda_n) - D_{n-1, n}^{(1)}(\lambda_n) D_{k, n-1}^{(1)}(\lambda_n) \right\| \end{aligned} \quad (1.19)$$

Здесь

$$\Delta = D_{n-1, n-1}^{(1)}(\lambda_n) D_{nn}^{(1)}(\lambda_n) - D_{n-1, n}^{(1)}(\lambda_n) D_{n, n-1}^{(1)}(\lambda_n)$$

Эти формулы остаются справедливыми и при $\lambda_{n-1} = \lambda_n = 0$.

Аналогичным способом могут быть построены матрицы k и k^{-1} для любого распределения собственных значений матрицы b .

В заключение настоящего параграфа выпишем в развернутом виде каноническую систему уравнений теории автоматического регулирования для рассмотренного выше случая двойного корня и $e_{n-1} = 2$. Если остальные корни простые, то будем иметь

$$z_\rho = \lambda_\rho z_\rho + \sum_{s=1}^m a_{\rho s} f_s(\sigma_s) \quad (\rho = 1, \dots, n-1)$$

$$\dot{z}_{n-1} = \lambda_n z_n + z_{n-1} + \sum_{s=1}^m a_{ns} f_s(\sigma_s) \quad (1.20)$$

$$\sigma_s = \sum_{\rho=1}^n \gamma_{s\rho} z_\rho \quad (s = 1, \dots, m) \quad (1.21)$$

где

$$a_{\rho s} = \frac{H_{s\rho}(\lambda_\rho)}{C_\rho D'(\lambda_\rho) D_{\rho\rho}(\lambda_\rho)}, \quad \gamma_{s\rho} = C_\rho \sum_{\alpha=1}^n j_{s\alpha} D_{\rho\alpha}(\lambda_\rho) \quad (1.22)$$

$$\left(\begin{array}{ll} C_{n-1, 0} = C_{n-1}, & s = 1, \dots, m \\ C_{n-1, 1} = C_n, & \rho = 1, \dots, n-2 \end{array} \right)$$

$$a_{n-1, s} = \frac{H_{s, n-1}(\lambda_n)}{C_{n-1} D_2(\lambda_n) D_{n, n-1}(\lambda_n)}, \quad \gamma_{sn} = C_{n-1} \sum_{\alpha=1}^n j_{s\alpha} D_{n\alpha}(\lambda_n) \quad (1.23)$$

$$\begin{aligned} a_{ns} &= - \left\{ \frac{C_n}{C_{n-1}} + \frac{1}{D_{nn}(\lambda_n)} \left[\frac{D_{n-1, n}(\lambda_n)}{D_2(\lambda_n)} \right]^{(1)} \right\} a_{n-1, s} + \\ &+ \frac{1}{C_{n-1} D_2(\lambda_n) D_{nn}(\lambda_n)} \left[\frac{H_{s, n}(\lambda_n)}{D_2(\lambda_n)} \right]^{(1)} \end{aligned}$$

$$\gamma_{s, n-1} = C_{n-1} D_2(\lambda_n) \sum_{\alpha=1}^n j_{s\alpha} \left[\frac{D_{n-1, \alpha}(\lambda_n)}{D_2(\lambda_n)} \right]^{(1)} + \frac{C_n}{C_{n-1}} \gamma_{sn}$$

В этих формулах $H_{s\rho}(\lambda)$ — полиномы, получающиеся заменой в $D(\lambda)$ ρ -го столбца столбцом h_s [2]. Каноническая система уравнений в случае двойного нулевого корня $\lambda_{n-1} = \lambda_n = 0$ будет иметь тот же вид (1.20) и (1.21), если принять $\lambda_n = 0$.

Если $m = 1$, то произвольные постоянные C_ρ можно выбрать так, чтобы все $a_\rho = 1$ (второй индекс опущен).

После того, как найдено решение канонической системы уравнений, мы можем по формулам (1.3) определить исходные переменные x_k .

§ 2. Каноническая форма уравнений непрямого регулирования. Рассмотрим систему нелинейных дифференциальных уравнений первого порядка

$$\dot{x}_k = \sum_{\alpha=1}^n b_{k\alpha} x_\alpha + \sum_{\beta=1}^m n_{k\beta} \xi_\beta \quad (k = 1, \dots, n) \quad (2.1)$$

$$\dot{\xi}_\beta = f_\beta(\sigma), \quad \sigma = \sum_{\alpha=1}^n j_{\beta\alpha} x_\alpha + \sum_{\gamma=1}^m r_{\beta\gamma} \xi_\gamma \quad (\beta = 1, \dots, m)$$

которыми описывается поведение систем непрямого регулирования с несколькими регулирующими органами. В матричной форме уравнения (2.1) запишутся в виде

$$\dot{x} = bx + n\xi, \quad \dot{\xi} = f(\sigma), \quad \sigma = jx + r\xi \quad (2.2)$$

Здесь ξ — матрица-столбец переменных ξ_β , r — квадратная матрица чисел обратных связей $r_{\beta\gamma}$ порядка $m \times m$. В уравнении (2.2) перейдем к новым переменным $z = \{z_1, z_2, \dots, z_n\}$, связанным с исходными соотношением

$$x = c(z - az)$$

Тогда получим

$$\dot{z} = Jz + af(\sigma) + c^{-1}(n - bca)\xi \quad (2.3)$$

или, если выбрать матрицу a так, чтобы удовлетворялось уравнение $n - bca = 0$, то

$$\dot{z} = Jz + af(\sigma) \quad (2.4)$$

а второе уравнение (2.3) после дифференцирования примет вид:

$$\dot{\xi} = \beta\xi + rf(\sigma) \quad (\beta = jc) \quad (2.5)$$

Матрица преобразования c составляется так же, как и в рассмотренном выше случае уравнений прямого регулирования. Если среди собственных значений матрицы b нет нулевых, то матрица a определится равенством

$$a = J^{-1}c^{-1}n \quad (2.6)$$

В случае, когда среди собственных значений матрицы b есть нулевые, каноническую форму уравнений (2.1) можно получить, переписав их предварительно в виде уравнений прямого регулирования.

Поступила 19 IV 1954

Ленинградский политехнический
институт

ЛИТЕРАТУРА

1. Бромберг П. В. Устойчивость и автоколебания импульсных систем регулирования. Оборонгиз, 1953.
2. Троицкий В. А. О канонических преобразованиях уравнений теории автоматического регулирования. ПММ, т. XVII, вып. 1, 1953.
3. Лурье А. И. О канонической форме уравнений теории автоматического регулирования. ПММ, т. XII, вып. 5, 1948.
4. Лурье А. И. Некоторые нелинейные задачи теории автоматического регулирования. Гостехиздат, 1951.