

ПРЕДСТАВЛЕНИЕ СИСТЕМ В ПРОСТРАНСТВЕ СОСТОЯНИЙ

Актуальность темы. Широкий класс объектов и систем управления адекватно представляются в виде системы линейных нестационарных дифференциальных уравнений с производными в правой части. Необходимость в их представлении в пространстве состояний возникает при решении обширного класса задач.

Анализ последних исследований. В рамках полиномиального подхода к задаче реализации в пространстве состояний линейных стационарных систем получены необходимые и достаточные условия решения вопроса [1]. В данной работе предпринята попытка обобщить эти результаты на нестационарный случай.

Постановка задачи. Получить необходимые и достаточные условия представимости системы линейных нестационарных дифференциальных уравнений с производными в правой части в виде системы уравнений первого порядка в пространстве состояний. Предложить процедуру реализации системы в пространстве состояний. Выяснить условия физической реализуемости систем управления.

Обоснование полученных результатов. В качестве модели линейной нестационарной системы управления (ЛНСУ) будем использовать систему линейных нестационарных дифференциальных уравнений, записанную в операторной форме

$$A_1 x = B_1 u, \quad (1)$$

где $A_1 \in \mathbb{R}^{n \times n}$, $B_1 \in \mathbb{R}^{n \times m}$, $u \in X^m$. Здесь \mathbb{R} – кольцо линейных нестационарных дифференциальных операторов с коэффициентами из произвольного поля Q функций времени t , замкнутого относительно дифференцирования, X – пространство сигналов, состоящее из бесконечнодифференцируемых, за исключением конечного числа точек, функций.

В качестве моделей ЛНСУ рассмотрим также последовательное соединение двух систем:

$$x = B_r z, \quad A_r z = u, \quad (2)$$

где $x \in X^n$, $u \in X^m$, $B_r \in \mathbb{R}^{n \times m}$, $A_r \in \mathbb{R}^{m \times m}$.

Назовём систему (1) (соответственно (2)) правильной, если матрица формальных передаточных функций [2] над телом $K_1 = A_1^{-1}B_1$ ($K_r = B_r A_r^{-1}$) правильная [3]. В ряде работ это свойство называется причинностью. Если же K_1 (K_r) - строго правильная матрица, то так же будем называть и систему.

В этой работе показано, что правильные системы и только они допускают представление в пространстве состояний в указанном ниже смысле. Изучается возможность физической реализации системы, позволяющей представить её в виде суперпозиции интеграторов, сумматоров и усилителей с переменными и ограниченными при $t \geq 0$ коэффициентами усиления.

Рассмотрим систему уравнений в пространстве состояний в операторной форме

$$\begin{aligned} p y &= F y + G u, \\ x &= H y + L u, \end{aligned} \quad (3)$$

где F, G, H, L – матрицы коэффициентов над Q размером l на l , l на m , n на l , n на m соответственно. Матрица $M = pI_l - F$ правильна по строкам и столбцам. Причём в терминах работы [3] $C_E^c = C_E^r = I_l$, т.е. ранги матриц C_E^c и C_E^r равны l и следовательно ранг матрицы M также равен l . Система (3) совместна, а матрица M обратима над телом частных R_q . Если для системы в качестве пространства сигналов взять факторпространство X/X_0 , то её можно переписать в виде формальной передаточной матрицы $x = K u$, где $x \in (X/X_0)^n$, $u \in (X/X_0)^m$, $K = H(pI_l - F)^{-1}G + L$.

Определим, что система (1) или (2) реализуема, если найдутся такие матрицы коэффициентов $F_i, G_i, H_i, L_i, i=1,2$, что для некоторого целого числа l_i

$$A_1^{-1}B_1 = H_1 (pI_{l_1} - F_1)^{-1} G_1 + L_1 \quad (4)$$

или

$$B_r A_r^{-1} = H_2 (pI_{l_2} - F_2)^{-1} G_2 + L_2 \quad (5)$$

Теорема. Для того, чтобы система (1) (соответственно (2)) была реализуема, необходимо и достаточно, чтобы она была правильной. Причём в (4) (соответственно в (5)) $L_1=0^{n \times m}$ ($L_2=0^{n \times m}$) тогда и только тогда, когда система (1) (соответственно (2)) строго правильная.

Необходимость. Пусть имеет место соотношение (4). Рассмотрим уравнение $M(pI_{l_1} - F_1) = A H_1$ относительно $M \in (R)^{n \times l_1}$ и $A \in (R)^{n \times n}$. Так как ранг $\text{rk}(pI_{l_1} - F_1)$ полный, то среди его решений найдутся такие, что $\text{rk} A = n$. Используя предложение 1 из [3], добьемся у

матрицы A правильности по строкам. Тогда $A^{-1} M = H_1(pI_{11} - F_1)^{-1}$. Матрица $(pI_{11} - F_1)$ правильная по столбцам со степенями столбцов $cd_i(H) < cd_i(pI_{11} - F_1)$, $i=1...l1$. В силу [3], матрица $A^{-1} M$ будет строго правильной и для степеней строк имеем $rd_i(M) < rd_i(A)$, $i=1...n$. Так как степени элементов матрицы коэффициентов G_1 равны нулю, то $rd_i(MG_1) \leq rd_i(M)$, $i=1...n$. Обозначим $B=MG_1$. Тогда $A^{-1} B = A_1^{-1}B_1$ – строго правильная матрица. При $L_1=0^{n \times m}$ такой же будет и система (1). При ненулевой L_1 в (4) имеем $A^{-1}B + L_1 = A^{-1}(B + AL_1) = A_1^{-1}B_1$. В силу того, что степени элементов матрицы коэффициентов G_1 равны нулю, имеем $rd_i(B_1) \leq rd_i(A_1)$. Согласно [3], матрица $A_1^{-1}B_1$, а следовательно и система (1) будут правильными. Для системы (2) доказательство аналогично.

Достаточность. Вначале, следуя [3], умножим систему (1) слева на элементарную матрицу, приводящую A_1 к правильной по строкам матрице. Запишем элементы матриц в (1) в виде $\sum_{i=0} p^i a_i$. Представим, следуя обозначениям [3], $A_1 = \text{diag}(p^{d_1}, p^{d_2} \dots p^{d_n})C_{A_1}^r + (A_1)^r_L$, где $d_i = rd_i(A_1)$, $rd_i((A_1)^r_L) < d_i$, $i=1...n$. Запишем $B_1 = \text{diag}(p^{d_1}, p^{d_2} \dots p^{d_n})C_{B_1} + (B_1)_1$, где $rd_i((B_1)_1) < d_i$, $i=1...n$, причём C_{B_1} в общем случае не равно $C_{B_1}^r$. Если система (1) строго правильная, то ниже положим $R_1 = B_1$, а в (4) возьмём $L_1=0^{n \times m}$. В противном случае, обозначив $L_1 = (C_{A_1}^r)^{-1} C_{B_1}$, получим $B_1 = R_1 + A_1 L_1$, где $rd_i(R_1) < d_i$, $i=1...n$. Тогда

$$A_1^{-1}B_1 = A_1^{-1}R_1 + L_1, \tag{6}$$

где $A_1^{-1}R_1$ строго правильная матрица.

Обозначим $P_1 = (A_1) (C_{A_1}^r)^{-1}$ и распишем матрицы поэлементно

$$P_1 = \frac{\sum_{k=0}^{d_1-1} p^k f_{1,1,k} \dots \sum_{k=0}^{d_1-1} p^k f_{1,n,k}}{\sum_{k=0}^{d_n-1} p^k f_{n,1,k} \dots \sum_{k=0}^{d_n-1} p^k f_{n,n,1}},$$

$$R_1 = \frac{\sum_{k=0}^{d_1-1} p^k h_{1,1,k} \dots \sum_{k=0}^{d_1-1} p^k h_{1,n,k}}{\sum_{k=0}^{d_n-1} p^k h_{n,1,k} \dots \sum_{k=0}^{d_n-1} p^k h_{n,n,1}},$$

$$(C_{A_1}^r)^{-1} = \frac{g_{1,1} \dots g_{1,n}}{g_{n,1} \dots g_{n,n}}.$$

$$F_1 = \begin{matrix} {}_1F_{1,1} & \dots & {}_1F_{1,1} \\ \dots & \dots & \dots \\ {}_1F_{n,1} & \dots & {}_1F_{n,n} \end{matrix}, \quad G_1 = \begin{matrix} {}_1G_{1,1} & \dots & {}_1G_{1,1} \\ \dots & \dots & \dots \\ {}_1G_{n,1} & \dots & {}_1G_{n,n} \end{matrix},$$

$$H_1 = {}_1H_1 \cdot \dots \cdot {}_1H_n,$$

где

$$\begin{array}{cccccc}
 & 0 & 0 & \dots & 0 & -f_{i,i,0} \\
 & 1 & 0 & \dots & 0 & -f_{i,i,1} & 0 & \dots & 0 & g_{1,i} \\
 {}_1F_{i,i} = & 0 & 1 & \dots & 0 & 0 & -f_{i,i,2} & \dots & \dots & \dots \\
 & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots \\
 & 0 & 0 & \dots & 0 & 1 & -f_{i,i,d_i-1} & & & \\
 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & -f_{i,j,0} & & & h_{i,j,0} \\
 {}_1F_{i,j} = & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & \dots & & & \dots \\
 & 0 & 0 & \dots & 0 & 0 & -f_{i,j,d_i-1} & & & h_{i,j,d_i-1}
 \end{array}, \quad i \neq j, \quad {}_1G_{i,j} = \dots$$

Матрицы $F_1, G_1, H_1, {}_1F_{i,j}, {}_1G_{i,j}, {}_1H_1$, элементы которых лежат в \mathbb{Q} , имеют размеры l_1 на l_1 , l_1 на m , n на l_1 , d_i на d_j , d_i на 1 , n на d_i , соответственно. Здесь $l_1 = \sum_{i=1}^n d_i$.

Введём матрицу размером n на l_1 : $S_1 = \text{diag}(s_1 \ s_2 \ \dots \ s_n)$, $s_i = |1 \ p \dots \ p^{d_i-1}|$. Из способа построения F_1 и H_1 следует, что $S_1 F_1 + A_1 H_1 = S_1 p I_{l_1}$ или $S_1(p I_{l_1} - F_1) = A_1 H_1$. Отсюда $H_1(p I_{l_1} - F_1)^{-1} = A_1^{-1} S_1$. Поскольку $R_1 = S_1 G_1$, то, учитывая (6), подобно стационарному случаю [1], получаем $A_1^{-1} B_1 = A_1^{-1} R_1 + L_1 = H_1(p I_{l_1} - F_1)^{-1} G_1 + L_1$.

Для системы (2) доказательство аналогично, но отличается способом построения матриц F_2, G_2, H_2, L_2 .

Выделим в поле \mathbb{Q} подкольцо \mathbb{Q}_T , состоящее из функций, не имеющих полюсов при $0 \leq t < \infty$ (полюса в бесконечности допустимы). Рассмотрим в \mathbb{R} подкольцо \mathbb{R}_T операторов с коэффициентами из \mathbb{Q}_T . Назовём систему (1) физически реализуемой, если для неё найдётся представление в пространстве состояний с ограниченными коэффициентами из \mathbb{Q}_T . Очевидно, что, если система (1) правильная, элементы матриц лежат в \mathbb{R}_T и матрица $C_{A_1}^r$ обратима над \mathbb{R}_T , то она физически реализуема. Аналогичное утверждение имеет место и для системы, записанной в виде (2).

Эти утверждения не являются обратимыми, даже если исходно положить, что элементы матриц лежат в \mathbb{R}_T . Рассмотрим систему вида (1) $(tp-1)x = t^2 u$. Она физически не реализуема, так как $C_{A_1}^r = t$ не обратима над \mathbb{Q}_T . Поскольку $t^2 \ p = (tp-1) \ t$, то система вида (2) $x = tz, pz = u$ ей эквивалентна и физически реализуема.

Таким образом, для физической реализации систем, целесообразно, в случае необходимости, использовать их эквивалентные представления.

Выводы. Показано, что правильные системы и только такие, допускают представление в пространстве состояний. Предложена процедура реализации. Получены достаточные условия физической реализуемости реализации в виде ограниченности её переменных коэффициентов усиления.

ЛИТЕРАТУРА

1. Wolovich W. A., Antsaklis P. The canonical diophantine equations with applications // SIAM J. Contr. and Optimiz. 1984. v. 22. N 5. p. 777-787.
2. Григорьев В.М. Формальные передаточные функции для линейных нестационарных систем// Системные технологии. Региональный межвузовский сборник научных трудов. - Выпуск 5 (28). - Днепропетровск, 2003. - С. 3–9.
3. Григорьев В.М. Правильные операторные матрицы // Системные технологии. Региональный межвузовский сборник научных трудов. - Выпуск 6 (41). - Днепропетровск, 2005. - С. 10–14.

Получено 03.10.06 г.