

УДК 621.01

К. Г. СТЕПАНЯН, Г. С. АВРАПЕТЯН, К. С. АРЗУМАНЯН

ДИНАМИЧЕСКИЙ СИНТЕЗ МЕХАНИЗМОВ ПО
МАКСИМАЛЬНОМУ ЗНАЧЕНИЮ РАДИУСА УСКОРЕНИЯ

Приведен упрощенный алгоритм определения радиуса ускорения механизмов и разработан метод их динамического синтеза по максимальному радиусу ускорения. Показано, что в математической постановке задача динамического синтеза сводится к минимаксным задачам с ограничениями, для решения которых эффективным является метод случайного поиска при определении максимумов негладких функций. Предложенный метод иллюстрирован численным примером.

Ил. 3. Табл. 1. Библиогр.: 2 назв.

Բերված է մեխանիզմների արագացման շառավղի որոշման պարզեցված ալգորիթմ և զարգացված է նրանց դինամիկական համադրման մեթոդ՝ ըստ արագացման շառավղի մեծագույն արժեքի: Ֆույց է արված, որ մաթեմատիկական դրվածքով դինամիկական համադրման խնդիրը բերվում է սահմանափակումներով մինիմաքսի խնդրի, որի լուծման համար առավել արդյունավետ է ոչ ողորկ ֆունկցիաների մեծագույն արժեքների որոշման պատահական փրճարման մեթոդը: Առաջարկված մեթոդը յուսացրված է թվային օրինակով:

Дифференциальные уравнения движения механизма представляются в виде

$$\sum_{j=1}^{\omega} a_{ij}(q, \dot{q}) \ddot{q}_j = \sum_{j=1}^{\omega} b_{ij}(q, \dot{q}) P_j + c_i(q, \dot{q}), \quad i = 1, 2, \dots, \omega, \quad (1)$$

где $q = (q_1, q_2, \dots, q_{\omega})$ и $\dot{q} = (\dot{q}_1, \dot{q}_2, \dots, \dot{q}_{\omega})$ — соответственно векторы обобщенных координат и скоростей; \ddot{q}_j ($j = 1, 2, \dots, \omega$) — обобщенные ускорения; $I = (I_1, I_2, \dots, I_n)$ — вектор инерционных параметров механизма; a_{ij}, b_{ij}, c_i ($i, j = 1, 2, \dots, \omega$) — известные функции скоростей и инерционных параметров от обобщенных координат, вид которых зависит от структуры механизма; ω — число степеней подвижности; P_j — движущие силы, значения которых меняются в пределах

$$P_{j \min} \leq P_j \leq P_{j \max}. \quad (2)$$

При заданных инерционных параметрах I_1, I_2, \dots, I_n и ряда наборов q_{ji}, \dot{q}_{ji} ($j = 1, 2, \dots, \omega, i = 1, 2, \dots, N$) обобщенных координат и скоростей уравнения (1) позволяют определить те обобщенные ускорения \ddot{q}_{ji} , которые могут развиваться механизмом из соответствующих конфигураций $q_i = (q_{i1}, q_{i2}, \dots, q_{i\omega})$. Для этого выбираем некоторый набор движущих сил P_{ji} , удовлетворяющих условиям (2), и N раз решаем линейную систему (1). Очевидно, най-

денное в каждой i -ой конфигурации механизма ускорение $\ddot{q}_i = (\ddot{q}_{i1}, \ddot{q}_{i2}, \dots, \ddot{q}_{wi})$ зависит от выбранных значений движущих сил P_j . Точки $\ddot{q}_i = (\ddot{q}_{i1}, \ddot{q}_{i2}, \dots, \ddot{q}_{wi})$, соответствующие всевозможным наборам этих сил, удовлетворяющих условиям (2), образуют в пространстве обобщенных ускорений некоторое непрерывное множество, которое обозначим через $K_i(I)$. Объединение всех множеств $K_i(I)$, соответствующих выбранным конфигурациям механизма, определяет в вышеуказанном пространстве множество $K(I) = \bigcup_{i=1}^N K_i(I)$, грань которого обозначим через $G(I)$. Минимальное расстояние $R(I)$ точек грани $G(I)$ от начала координатной системы обобщенных ускорений в работе [1] названо радиусом ускорения.

Представим упрощенный метод определения радиуса ускорения. Из линейности уравнений (1) движения механизмов относительно обобщенных ускорений и движущих сил, а также из условий (2) следует, что грань $G_i(I)$ множества $K_i(I)$ в w -мерном пространстве обобщенных ускорений представляет собой выпуклый $2w$ -гранник, координатами вершин которого являются те наборы обобщенного ускорения $\ddot{q}_i = (\ddot{q}_{i1}, \ddot{q}_{i2}, \dots, \ddot{q}_{wi})$, которые соответствуют граничным значениям $P_{j\min}$ и $P_{j\max}$ движущих сил. Поэтому чтобы найти уравнения гиперплоскостей, характеризующих грани $2w$ -гранника, необходимо сначала для всевозможных наборов (P_1, P_2, \dots, P_w) движущих сил, составленных из их граничных значений $P_{j\min}$ и $P_{j\max}$, решением линейной системы (1) определить 2^w наборов обобщенных ускорений $\ddot{q}_{i\nu} = (\ddot{q}_{i1\nu}, \ddot{q}_{i2\nu}, \dots, \ddot{q}_{wi\nu})$ ($\nu = 1, 2, \dots, 2^w$) и соответствующие им точки в пространстве обобщенных ускорений. Затем составляем всевозможные наборы $\ddot{q}_{i1\nu}, \ddot{q}_{i2\nu}, \dots, \ddot{q}_{i\nu w}$ w точек и через них проводим гиперплоскость, уравнения которых имеют вид

$$\begin{vmatrix} \ddot{q}_{11} - \ddot{q}_{11\nu_1} & \ddot{q}_{12} - \ddot{q}_{12\nu_2} \dots \ddot{q}_{1w} - \ddot{q}_{1w\nu_1} \\ \ddot{q}_{11\nu_2} - \ddot{q}_{11\nu_1} & \ddot{q}_{12\nu_2} - \ddot{q}_{12\nu_1} \dots \ddot{q}_{1w\nu_2} - \ddot{q}_{1w\nu_1} \\ \dots & \dots \\ \ddot{q}_{11\nu_w} - \ddot{q}_{11\nu_1} & \ddot{q}_{12\nu_w} - \ddot{q}_{12\nu_1} \dots \ddot{q}_{1w\nu_w} - \ddot{q}_{1w\nu_1} \end{vmatrix} = 0, \quad (3)$$

$$\nu_1, \nu_2, \dots, \nu_w \in [1; 2^w].$$

Нетрудно заметить, что гиперплоскость (3) принадлежит грани $G_i(I)$, если точки $\ddot{q}_{i\nu}$, координаты которых не входят в ее уравнение, находятся в одном полупространстве. Для этих точек значения определителя в левой части равенства (3) должны иметь одинаковые знаки. По этому признаку выделяем все $2w$ грани множества $K_i(I)$, которые обозначим через $\Pi_{i1}, \Pi_{i2}, \dots, \Pi_{i2^w}$. Если начало координат-

ной системы обобщенных ускорений принадлежит множеству $K_i(I)$, то радиус ускорения $R_i(I)$ механизма для его i -ой конфигурации определяется как минимальное значение наикратчайших расстояний начала системы обобщенных ускорений от гиперплоскостей Π_i . Если же начало вышеуказанной системы не принадлежит множеству $K_i(I)$, то задача об определении $R_i(I)$ сводится к нахождению наикратчайшего расстояния точки $\vec{q} = (0, 0, \dots, 0)$ от выпуклой оболочки $G_i(I)$. На рис. 1 и 2 иллюстрированы примерные виды множества $K_i(I)$ и его грани $G_i(I)$ для механизмов с двумя степенями свободы.

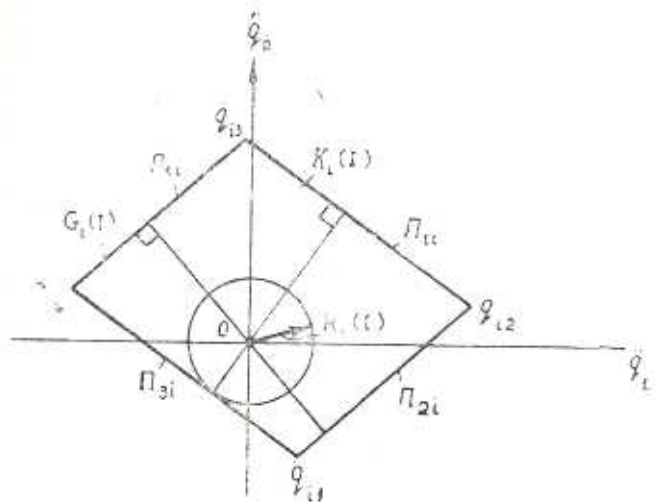


Рис. 1.

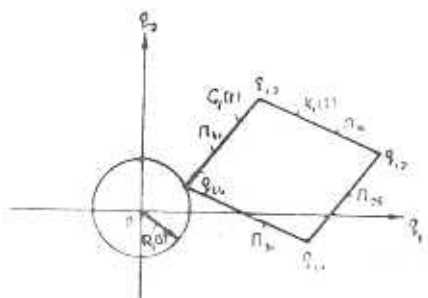


Рис. 2.

Осуществляя предложенную процедуру для всех заданных конфигураций q_i механизма, определим N значений $R_i(I)$, минимальное $R(I) = \min_{i \in \{1, \dots, N\}} R_i(I)$ из которых будет его радиусом ускорения.

Радиус ускорения является одной из динамических характеристик механизма, оценивающих качество его работы. С ним связано и такое важное свойство механизма, каким является быстродействие.

В частности, чем больше радиус ускорения, тем меньше время, за которое можно перевести механизм из начального состояния в конечное, что, в свою очередь, увеличивает его производительность. В связи с этим ставится задача динамического синтеза механизмов по максимальному радиусу ускорения. Требуется определить такие итерационные параметры $I^* = (I_1^*, I_2^*, \dots, I_n^*)$, для которых

$$R(I^*) = \max_{I \in \{I\}} R(I), \quad (4)$$

где множество $\{I\}$ задается неравенствами

$$I_{r \min} \leq I_r \leq I_{r \max}, \quad r = 1, 2, \dots, n. \quad (5)$$

По своей сущности поставленная задача (4) является максимальной задачей с ограничениями (5), которая может быть решена методами, изложенными в [2]. Однако в данном случае достаточно эффективным является метод случайного поиска, смысл которого заключается в следующем. Предположим, что k -ое приближение $I^{(k)} = (I_1^{(k)}, I_2^{(k)}, \dots, I_n^{(k)})$ уже известно. Опишем построение $I^{(k+1)}$. С помощью датчика случайного вектора $\xi = (\xi_1, \xi_2, \dots, \xi_n)$ с заданным законом распределения получаем его N_1 реализации $\xi_{\mu} = (\xi_{\mu 1}, \xi_{\mu 2}, \dots, \xi_{\mu n})$ ($\mu = 1, 2, \dots, N_1$) и в пространстве E^n искомых инерционных параметров I_1, I_2, \dots, I_n определяем точки с координатами

$$I_{r\mu} = I_r^{(k)} + \alpha_r \xi_{r\mu}, \quad (6)$$

где α_r — заданные положительные числа.

Для всех векторов $I_{\mu} = (I_{1\mu}, I_{2\mu}, \dots, I_{n\mu})$ по предложенному выше алгоритму определяем $R(I_{\mu})$ и среди них выбираем тот $\mu_0 \in [1 : N_1]$, для которого

$$R(I_{\mu_0}) = \max R(I_{\mu}), \quad I_{r \min} \leq I_{r\mu_0} \leq I_{r \max}.$$

Если такой μ_0 существует, то полагаем $I^{(k+1)} = (I_{1\mu_0}, I_{2\mu_0}, \dots, I_{n\mu_0})$, где $I_{r\mu_0}$ определяются по формуле (6). Если же указанного μ_0 не существует, то процесс прекращаем и можем принять $I^* = I^{(k)}$.

В качестве примера рассмотрим синтез плоского манипулятора платформенного типа (рис. 3) со следующими геометрическими параметрами: $X_{A1} = 0$, $Y_{A1} = 0$, $X_{A2} = 0,4$, $Y_{A2} = 0$, $X_{A3} = 0,4$, $Y_{A3} = 0,35$, $x_{C1} = -0,1$, $y_{C1} = -0,015$, $x_{C2} = 0,1$, $y_{C2} = -0,045$, $x_{C3} = 0$, $y_{C3} = I_6 = I_5 = I_7 = 0,075$. В таблице приведен набор десяти заданных конфигураций и скоростей манипулятора.

При принятых обозначениях здесь требуется определить следующие инерционные параметры: $I_1 = m_1$, $I_2 = I_{S1}$, $I_3 = I_{A1}$, $I_4 = I_{A2}$, $I_5 = I_{A3}$, $I_6 = m_2$, $I_7 = I_{S2}$, $I_8 = m_3$, $I_9 = I_{S3}$, $I_{10} = m_7$, $I_{11} = I_{S7}$, где $m_1, m_2, m_3, m_7, I_{S1}, I_{S2}, I_{S3}, I_{S7}$ — соответственно массы и центральные

моменты инерции звеньев 1, 3, 5 и 7, а I_{A1} , I_{A2} , I_{A3} — моменты инерции звеньев 2, 4, 6 относительно точек A_1 , A_2 и A_3 .

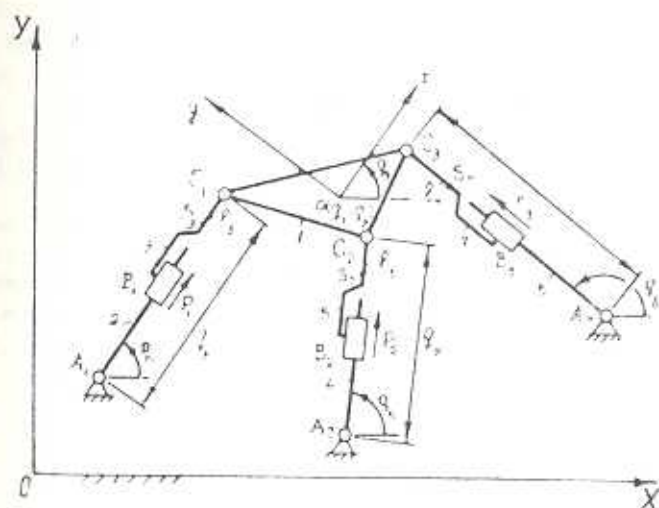


Рис. 3

Таблица

Параметры	Конфигурации манипулятора									
	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
q_1	0,200	0,220	0,180	0,190	0,180	0,190	0,210	0,220	0,210	0,180
q_2	0,215	0,195	0,235	0,215	0,225	0,235	0,225	0,205	0,205	0,195
q_3	0,000	0,200	0,200	-0,100	0,100	0,000	-0,200	-0,100	-0,200	0,100

Примечание $q_1 - q_2 - q_3 = 0$.

В процессе синтеза получены следующие значения выходных параметров: $I_1^* = 1$, $I_2^* = 0,003$, $I_3^* = I_4^* = I_5^* = 0,00925$, $I_6^* = I_8^* = I_{10}^* = 0,3$, $I_7^* = I_9^* = I_{11}^* = 0,00155$, $R(I^*) = 26,0795$.

ЛИТЕРАТУРА

1. Graetinger Timothy J., Keogh Bruce H. The Acceleration Radius: A Global Performance Measure for Robotic Manipulators//IEEE, Journa' of Robotics and Automation. — 1988 — Vol. 4. — № 1. — P. 60—69.
2. Дельянов В. Ф., Малоземов В. Н. Введение в минимакс.—М.: Наука, 1972.—368 с.