

УДК 621.01

К. Г. СТЕПАНЯН, Г. С. АПРАШЕТАН, 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 эффективными является метод случайного поиска при определении максимумов негладких функций. Предложенный метод иллюстрирован численным примером.

Ил. 3. Табл. 1. Библиогр.: 2 назв.

Ընդհանուր է մեխանիզմների արագացման շառավղի որոշման պարզեցված ալգորիթմ և զարգացված է նրանց դինամիկական համադրման մեթոդ՝ բազմարագացման շառավղի մեծագույն արժեքի, որից է տրված, որ մաթեմատիկական դրամաբով դինամիկական համադրման խնդիրը բերվում է սահմանափակումներով մինիմալիստիկական խնդրի, որի լուծման համար առավել արդյունավետ է ոչ ողորկ ֆունկցիաների մեծագույն արժեքների որոշման պատահական փրենտերման մեթոդը: Առաջարկված մեթոդը ընդարձակված է բվալին օրինակով:

Дифференциальные уравнения движения механизма представляются в виде

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

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; $l = (I_1, I_2, \dots, I_n)$ — вектор инерционных параметров механизма; a_{lj}, b_{lj}, c_l ($l, j = 1, 2, \dots, \omega$) — 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_{i1}, \dot{q}_{i1} ($i = 1, 2, \dots, \omega$, $l = 1, 2, \dots, N$) обобщенных координат и скоростей уравнения (1) позволяют определить те обобщенные ускорения \ddot{q}_{li} , 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_j , удовлетворяющих условиям (2), и N раз решаем линейную систему (1). Очевидно, пая-

денное в каждой i -ой конфигурации механизма ускорение $\bar{q}_i = (q_{i1}, q_{i2}, \dots, q_{in_i})$ зависит от выбранных значений движущих сил P_j . Точки $\bar{q}_i = (q_{i1}, q_{i2}, \dots, q_{in_i})$, 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 ω -мерном пространстве обобщенных ускорений представляет собой выпуклый 2ω -гранник, координатами вершин которого являются те наборы обобщенного ускорения $\bar{q}_i = (q_{i1}, q_{i2}, \dots, q_{in_i})$, которые соответствуют граничным значениям $P_{j_{\min}}$ и $P_{j_{\max}}$ движущих сил. Поэтому чтобы найти уравнения гиперплоскостей, характеризующих грани 2ω -гранника, необходимо сначала для всевозможных наборов (P_1, P_2, \dots, P_π) движущих сил, составленных из их граничных значений $P_{j_{\min}}$ и $P_{j_{\max}}$, решением линейной системы (1) определить 2^ω наборов обобщенных ускорений $\bar{q}_i = (q_{i1}, q_{i2}, \dots, q_{in_i})$ ($v = 1, 2, \dots, 2^\omega$) и соответствующие им точки в пространстве обобщенных ускорений. Затем составляем всевозможные наборы $q_{i1}, q_{i2}, \dots, q_{in_i}$ ω точек и через них проводим гиперплоскость, уравнения которых имеют вид

$$\begin{vmatrix} q_{11} - q_{11v} & q_{12} - q_{12v} & \dots & q_{1n_1} - q_{1n_1v} \\ q_{21} - q_{21v} & q_{22} - q_{22v} & \dots & q_{2n_2} - q_{2n_2v} \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ q_{n_1} - q_{n_1v} & q_{n_2} - q_{n_2v} & \dots & q_{n_n} - q_{n_nv} \end{vmatrix} = 0, \quad (3)$$

$$v_1, v_2, \dots, v_\omega \in \{1; 2^\omega\}.$$

Нетрудно заметить, что гиперплоскость (3) принадлежит грани $G_i(I)$, если точки q_{ij} , 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 2ω грани множества $K_i(I)$, которые обозначим через $\Pi_{1i}, \Pi_{2i}, \dots, \Pi_{2^\omega i}$. 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 $q = (0, 0, \dots, 0)$ от выпуклой оболочки $G_i(I)$.

На рис. 1 и 2 иллюстрированы примерные виды множества $K_i(I)$ и его границ $G_i(I)$ для механизмов с двумя степенями свободы.

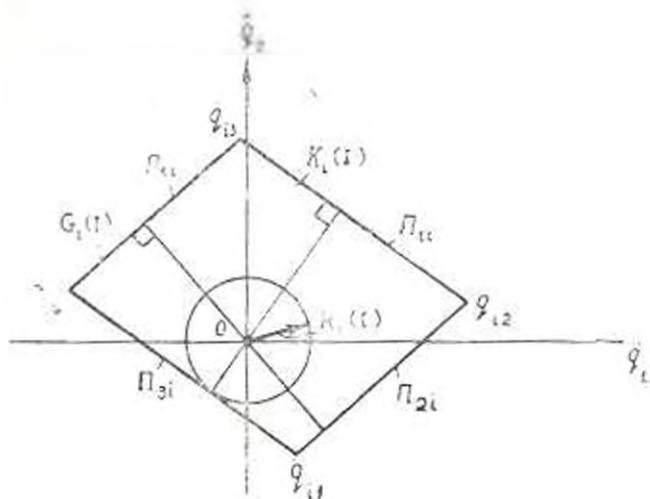


Рис. 1.

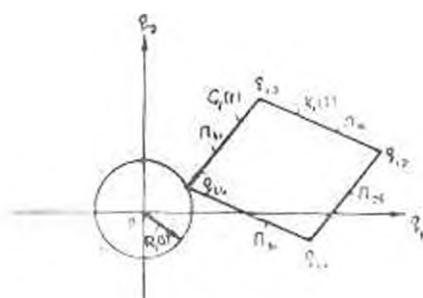


Рис. 2.

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, как быстрдействие.

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

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

где множество \mathcal{I} задается неравенствами

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

По своей сути поставленная задача (4) является максиминной 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_i реализации $\xi_i = (\xi_{i1}, \xi_{i2}, \dots, \xi_{in})$ ($i = 1, 2, \dots, N_i$) и в пространстве E^n искомым итерационных параметров I_1, I_2, \dots, I_n определяем точки с координатами

$$I_{r_{ik}} = I_r^{(k)} + \alpha_r \xi_{ir}, \quad (6)$$

где α_r — заданные положительные числа.

Для всех векторов $I_{ik} = (I_{i1k}, I_{i2k}, \dots, I_{ink})$ по предложенному выше алгоритму определяем $R(I_{ik})$ и среди них выбираем тот $i_0 \in \{1 : N_i\}$, для которого

$$R(I_{i_0k}) = \max R(I_{ik}), \quad I_{r_{\min}} \leq I_{r_{i_0k}} \leq I_{r_{\max}}.$$

Если такой i_0 существует, то полагаем $I^{(k+1)} = (I_{i_01k}, I_{i_02k}, \dots, I_{i_0nk})$, где $I_{r_{i_0k}}$ определяются по формуле (6). Если же указанного i_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: $X_{A1} = 0, \quad Y_{A1} = 0, \quad X_{A2} = 0,4, \quad Y_{A2} = 0, \quad X_{A3} = 0,4, \quad Y_{A3} = 0,35, \quad x_{r1} = 0,1, \quad y_{r1} = -0,015, \quad x_{r2} = 0,1, \quad y_{r2} = -0,145, \quad x_{r3} = 0, \quad y_{r3} = I_3 = I_2 = I_1 = 0,075$. В таблице приведен набор десяти заданных конфигураций и скоростей манипулятора.

При принятых обозначениях здесь требуется определить следующие инерционные параметры: $I_1 = m_1, \quad I_2 = I_{S1}, \quad I_3 = I_{S1}, \quad I_4 = I_{A2}, \quad I_5 = I_{A3}, \quad I_6 = m_2, \quad I_7 = I_{S3}, \quad I_8 = m_3, \quad I_9 = I_{S5}, \quad I_{10} = m_7, \quad I_{11} = I_{S7}$, где $m_1, m_2, m_3, m_7, I_{S1}, I_{S3}, I_{S5}, I_{S7}$ — соответственно массы и центральные

моменты инерции звеньев 1, 3, 5 и 7. в $I_{A_1}, I_{A_2}, I_{A_3}$ — моменты инерции звеньев 2, 4, 6 относительно точек A_1, A_2 и A_3 .

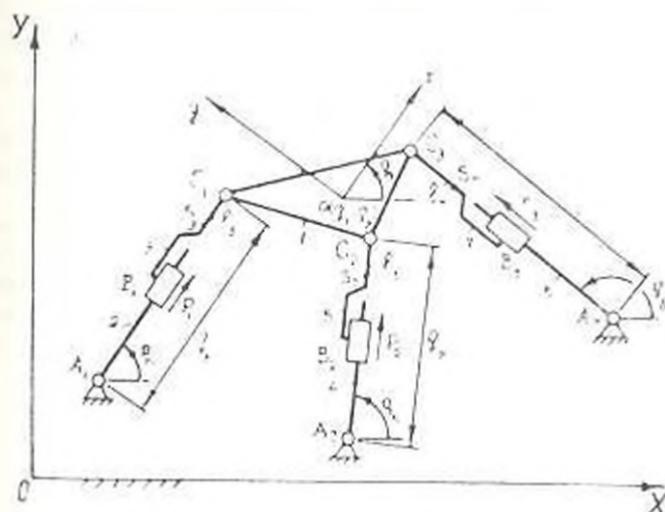


Рис. 3

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	0,235	0,205	0,195
q_3	0,000	0,200	0,200	-0,190	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: $I_1^* = 1, I_2^* = 0,003, I_3^* = I_4^* = I_5^* = 0,00925, I_6^* = I_7^* = I_{10}^* = 0,3, I_8^* = I_9^* = I_{11}^* = 0,00155, R(I^*) = 26,0795$

ЛИТЕРАТУРА

1. Graettinger Timothy L., Kough Bruce H. The Acceleration Radius: A Global Performance Measure for Robotic Manipulators, IEEE, Journal of Robotics and Automation. — 1988 — Vol. 4 — № 1. — P. 60—69
2. Дельяно В. Ф., Малоземин В. Н. Введение в микромех. — М.: Наука, 1972 — 368 с.