ИЗВЕСТИЯ НАЦИОНАЛЬНОЙ АКАДЕМИИ НАУК АРМЕНИИ

Մեխանիկա

58, Nº1, 2005

Механика

УЛК 62-50

ОБ ОДНОЙ ЗАДАЧЕ ОПТИМАЛЬНОГО ГАРАНТИРОВАННОГО УПРАВЛЕНИЯ МАНИПУЛЯТОРОМ ПРИ НЕПОЛНОЙ ИНФОРМАЦИИ

Айрапетян В.В., Гукасян А.А., Манукян А.А.

Վ.Վ. Հայրապետյան, Ա.Ա. Ղուկասյան, Ա.Ա. Մանուկյան Մանիպուլյառորի ոչ լրիվ ինֆորմացիարով օպտիմալ երաչխավորված ղեկավարման մի խնդրի մասին

Նկարագրված է ոչ լրիվ ինֆորմացիայով սպտիմալ երաշխավորված ղեկափորման մի ալգորիքն հարավորվում է, որ նպատակային կետը կարող է գտնվել ֆազային տարածության որեն բազմության մեջ որի մասին ինֆորմացիան տվյալ բազմության կան մեկ այլ բազմության մեջ կետի գտնվելը, ճշգրափոմ է րազմության եզրի վրա, կամ մինչե եզր հասնելը Նշված ալգորիթնով ուսումնասիրված է երկօղակ մանիպուլյատորի բոնիչի օպտիմալ երաչիավորված ղեկավարման խնդիրը։ Մտացված են ակտիմակ ղեկակարմում ֆունկզիաները նպատակային ընրթի էտապ աչ հուսում գծգրանան դեպբերում։

V.V. Hayrapetyan, A.A. Ghukasyan, A.A. Munukyan One problem of optimal guaranteed control of the manipulator at the incomplete information

Описан один адгоризм опнимального гарантированного упривления при исполной информации Предполагается, что целевая точка находится в искотором множестве фазового пространства, информации о которой – нахождение гочки в двином или в другом множестве-уточияется на границе множества или до достижения граници. С помощью описациого адгоризма исследована залача оптимального гарантированного управления сквата двукляетного манипулитора. Получены оптимальные управленоцию функции в случаях полученым угочнения местоположения целевой точки.

1. Описание алгоритма управления. Исследуется задача гарантированного управления механической системы при неопределенности положения целевой точки в начале процесса управления. Предполагается, что начальное состояние системы задано, а конечное состояние заранее неизвестно и уточняется в процессе движения [1]

Предполагается, что в начале движення системе управления известна не сама целевая точка, а некоторое выпуклое, закрытое, ограниченное множество, в котором она может находиться

Поскольку положение целевой точки в пределах целевого множества произвольно, то необходимо использовать гарантированный метод управления При таком подхоле строится управление, называемое оптимально гарантирующим, рассчитывается соответствующий необходимым минимальным ресурс, который обеспечивает достижение целевой точки вне зависимости от ее положения в пределах целевого множества [2-3]

При достижении заданного множества или до этого получается дополнительная информация о целевой точке. Этой информацией является положение целевой точки в этом множестве или новое множество, где может находиться целевая точка.

Поскольку на границе множества получается дополнительная информация о целевой точке, то из начальной точки необходимо двигаться оптимально в смысле критерия качества в ту точку целевого множества, достижение которой требует наименьшей затраты. Если целевая точка не находится в заданном множестве, то точка получения информации берется как начальная точка и повторяется процесс построения управилющей функции и траектории движения для следующего целевого множества

Уравнение движения системы в фазовом пространстве представим в виде

$$\bar{\mathbf{x}} = \mathbf{F}(\mathbf{x}, \mathbf{u}), \ \mathbf{x}(t_0) = \mathbf{x}_0, \ \mathbf{u} \in P$$
 (1.1)

Качество переходного процесса оценивается следующим функционалом:

$$J = \int_{t_0}^{T} \Phi(\mathbf{x}, \mathbf{u}) dt \tag{1.2}$$

где $\mathbf{x} - 2n$ -мерный вектор состояния системы, P-миожество допустимых вравлений, $\mathbf{u} - n$ -мерный вектор управления; t-начальный момент времени, \mathbf{x} -фиксированное начальное состояние, F, $\Phi \in C^2$

Предполагается, что целевые множества не имеют взаимных пересечении и находится в пределах множества достижимости, которое представляет собой выпуклое, закрытое, ограниченное множество в R^{-n} .

Предположим, что в начальный момент t известно некоторое множество G, где может находиться целевая точка $(\mathbf{x}_1 \in G_1)$ и существует оптимальное управляющее подействие, переводящее систему на множество G_1 за время t_1 . Ставится задача приведения системы из начальной точки \mathbf{x}_1 в произвольную точку $\mathbf{z}_1 \in G_1$ с мнеймизацией функционала

$$J_{\alpha} = \int \Phi(\mathbf{x}, \mathbf{u}) tt \tag{1.3}$$

Оптимальную фазовую траекторию и управляющую функцию представим в следующем виде.

$$\mathbf{x}^{0} = \mathbf{x}^{0} \left(\mathbf{x}_{0}, \mathbf{z}^{1}, t_{0}, t_{1}, t \right) \quad \mathbf{u}^{0} = \mathbf{u}^{0} \left(\mathbf{x}_{0}, \mathbf{z}^{1}, t_{0}, t \right)$$
 (1.4)

а мачение функционала (1.3) будет

$$J_0 = \min \left[\Phi(\mathbf{x}, \mathbf{u}) dt = \int_{t_0} \Phi(\mathbf{x}^0 (\mathbf{x}_0, \mathbf{z}^1, t_0, t_1, t)) \mathbf{u}^0 (\mathbf{x}_0, \mathbf{z}^1, t_0, t_1, t) \right] dt$$
 (1.5)

Поскольку система (1.1) автономна и $F : \Phi \in C^{-1}$, при следующих условиях

(i)
$$\begin{bmatrix} \Phi_{u} & \Phi_{u} \\ \Phi_{u} & \Phi_{u} \end{bmatrix} > 0$$

(2) выполняются какие-либо из следующих условий

(a)
$$F_{xx} = F_{xy} = F_{uu} = 0$$

(b) $\Phi_{-} = 0$

оптимальную управляющую функцию можно определить из принципа максимума [4,5]

Минимизируя (1.5) по $\mathbf{z}^{-1} \in G_1$

$$J_{i} = \min_{\mathbf{z} \in \mathcal{Q}_{i}} \left[\Phi \left(\mathbf{x}^{0} \left(\mathbf{x}_{0}, \mathbf{z}^{1}, \dots, \mathbf{z}^{1}, t_{0}, \bar{t}_{1}, t \right) \right) dt = \min \min_{\mathbf{u}} \int_{t_{0}} \Phi(\mathbf{x}, \mathbf{u}) dt$$
 (1.6)

получим точку из G_1 , до которой можно дойти, используя наименьший ресурс. Минимизирующий вектор обозначим через \mathbf{z}_{*}^1 с компонентами (z_{*},\ldots,z_{*}) Подставляя 2. в (1.4), получим оптимальное управляющее воздействие, которое приводит систему (1.1) на множество G_i с наименьшими ресурсами, и соответствующую фазовую траскторию $\mathbf{u}^0 = \mathbf{u}^0 \Big(\mathbf{x}_0, \mathbf{z}_*^1, t_0, \bar{t}_1, t \Big), \qquad \mathbf{x}^0 = \mathbf{x}^0 \Big(\mathbf{x}_0, \mathbf{z}_*^1, t_0, \bar{t}_1, t \Big)$

(1.7)

Поскольку положение целевой точки в множестве G_i произвольно, то в точке \mathbf{z}_i^* система управления должна иметь ресурс, который позволил бы дойти до любой точки z, из множества С начиная движение из точки z. Для системы (11) ставится задача оптимального привеления из точки z_*^1 в точку z_* с минимизациев функционала

$$J_0^{-1} = \int_{t_1}^{\hat{t}_1 + \theta_1} \Phi(\mathbf{x}, \mathbf{u}) dt$$
 (1.8)

где θ , -время пребывания на множестве G. При задаче быстродействия θ , будет свободным.

Решение задачи представим в следующем виде:

$$\mathbf{u}^{-0} = \mathbf{u}^{-0} \left(\mathbf{z}_{*}^{1}, \mathbf{z}_{1}, \bar{t}_{1}, \theta_{1}, t \right), \quad \mathbf{x}^{-1} = \mathbf{x}^{-0} \left(\mathbf{z}_{*}^{1}, \mathbf{z}_{1}, \bar{t}_{1}, \theta_{1}, t \right)$$
(1.9)

Подставляя (1.9) в (1.8) и максимизируя по 2,

$$\overline{J}_0^{1} = \max \int \Phi\left(\overline{\mathbf{x}}^{1}(\mathbf{z}_{\bullet}^{1}, \mathbf{z}_{1}, t_{1}, \boldsymbol{\theta}_{1}, t), \mathbf{u}^{-1}(\mathbf{z}_{\bullet}^{1}, \mathbf{z}_{1}, t_{1}, \boldsymbol{\theta}_{1}, t)\right) dt$$
(1.10)

получим тот наименьший ресурс, который необходим для решения задачи оптимального гарантированного управления системы (1.1) в случае, если целевая точка находится на множестве G_1 . Соответствующая управляющая функция и траектория, переводящая систему из точки 🔏 в целсвую точку 🗓 получаются подставлением координаты х, в (19) (фиг 1)

$$\overline{\mathbf{u}} = \overline{\mathbf{u}} \left(\mathbf{z}_{+}^{1}, \mathbf{x}_{1}, t_{1}, \boldsymbol{\theta}_{1}, t \right), \quad \overline{\mathbf{x}} = \mathbf{x} \left(\mathbf{z}_{+}^{1}, \mathbf{x}_{1}, t_{1}, \boldsymbol{\theta}_{1}, t \right)$$
(1.11)

Таким образом, начиная движение из точки \mathbf{x}_{a} в момент времени t_{a} с управляющей функцией

$$\mathbf{u}_{0} = \begin{bmatrix} \mathbf{u}^{0} \left(\mathbf{x}^{1}, \mathbf{z}_{*}^{1}, t_{0}, \bar{t}_{1}, t \right) & t \in [t_{0}, \bar{t}_{1}] \\ \vdots & \left(\mathbf{z}_{*}^{1}, \mathbf{x}_{1}, \bar{t}_{1}, \theta_{1}, t \right), t \in [t_{1}, \bar{t}_{1} + \theta_{1}] \end{bmatrix}$$
(1.12)

можно гарантированно дойти до целевой точки Х, при ее нахождении на множесты $G_{\scriptscriptstyle 1}$. Значение функционала не будет больше $J_{\scriptscriptstyle 0} = \overline{J}_{\scriptscriptstyle 0}^{-}$ при любом положении точки

Если на трасктории $\mathbf{x}\left(\mathbf{x}_{0},\mathbf{z}_{+}^{1}t_{0},t_{1},t\right)$ есть точка \mathbf{x}_{1} , в которой получается информация одвелевой точке \mathbf{x}_1 в пределах множества G_1 , то с помощью принципа максимума строится оптимальная траектория $\mathbf{x}^{0}(\hat{\mathbf{x}}_1,\mathbf{x}_1,\widehat{t}_1,\mathbf{\theta}_3,t)$ и управляющия функция $\mathbf{u}_{1}(\mathbf{x}_{1},\mathbf{x}_{1},t_{1},\theta_{1},t)$, переводящая систему из точки \mathbf{x}_{1} в точку \mathbf{x}_{1} и дающая минимум функционалу (1.2) на интервале $\begin{bmatrix} t_{1},t_{1}+\theta_{1} \end{bmatrix}$.

$$\hat{J}_{0}^{-1} = \min \int_{0}^{t_{1}+\theta_{1}} \Phi(\mathbf{x}, \mathbf{u}) dt = \int_{0}^{t_{1}+\theta_{1}} \Phi(\mathbf{x}^{-1}(\mathbf{x}_{1}, \mathbf{x}_{1}, \bar{l}_{1}, \theta_{1}, t), \mathbf{u}^{-1}(\mathbf{x}_{1}, \mathbf{x}_{1}, \bar{l}_{1}, \theta_{1}, t)) dt \quad (1.13)$$

нас I_1 –время получения информации в точке \mathbf{x}_1 . Очевидно, что в этом случас

$$\int \Phi(\mathbf{x}^{0}(\mathbf{x}_{0}, \mathbf{z}^{1}, t_{0}, \bar{t}_{1}, t)) \mathbf{u}^{0}(\mathbf{x}_{0}, \mathbf{z}^{1}, t_{0}, \bar{t}_{1}, t)) dt + \hat{J}_{0} \leq J_{0} + \bar{J}_{0}$$
(1.14)

Если целевая точка не находится на множестве G_1 , в точке \mathbf{z}_0^1 или \mathbf{x}_1 задается новое целевое множество G_2 . В качестве начальной точки \mathbf{x}_0 берется \mathbf{z}_0^1 или \mathbf{x}_1 и строятся соответствующие управляющая функция и траектория для G_2 , повторяя рассуждения предыдущего этапа.

Допустим, система находится в точке \mathbf{x}_{m-1} , которая находится или на границе множества G_{m-1} , или на трасктории, по которой система приближается к этому множеству. В этой точке получается информация о множестве G_m , где может находиться целевая точка \mathbf{x}_1 и существует оптимальное управляющее воздействие, переводящее систему на множество G_m за время I_m . Ставится задача приведения системы (1.1) из точки $\hat{\mathbf{x}}_{m-1}$ в произвольную точку $\mathbf{z} \in \mathcal{O}_m$ с минимизацией функционала

$$J_{m-1} = \int_{t_{m-1}}^{t_m} \Phi(\mathbf{x}, \mathbf{u}) dt \tag{1.15}$$

гле ___время получения информации

Оптимальную управляющую функцию и фазовую траекторию представим в сведующем виде:

 $\mathbf{x}^{m-1} = \mathbf{x}^{m-1} \left(\mathbf{x}_{m-1}, \mathbf{z}^{m}, t_{m-1}, t_{m}, t \right) \quad \mathbf{u}^{m-1} = \mathbf{u}^{m-1} \left(\mathbf{x}_{m-1}, \mathbf{z}^{-1}, t_{m-1}, t_{m}, t \right) \quad (1.16)$ в значение функционала будет

$$J_{m+1} = \min \int_{t_{m+1}}^{t} \Phi(\mathbf{x}, \mathbf{u}) dt = \int_{t}^{t} \Phi(\mathbf{x}^{m+1} | \hat{\mathbf{x}}_{m-1}, \mathbf{z}^{m+1}, t_{m+1}, t_{m+1}) \mathbf{u}^{m+1} (\hat{\mathbf{x}}_{m+1}, \mathbf{z}^{m}, t_{m+1}, t_{m+1})) dt$$

Минимизируя \overline{J}_{m-1} по $\overline{\mathbf{z}}^m \in G_m$

$$\int_{1} = \min_{z} \int \Phi(\mathbf{x}(\mathbf{x}_{m-1}, \mathbf{z}_{-1}, t_{m-1}, t_{m}, t)) \mathbf{u}^{0}(\mathbf{x}_{m-1}, \mathbf{z}_{-1}, t_{m-1}, t_{m}, t) dt = \min_{t_{m-1}} \min_{t_{m-1}} \Phi(\mathbf{x}, \mathbf{u}) dt$$

получим точку из G_{m} , до которой можно дойти, используя наименьший ресурс

Оптимальное управляющее воздействис, приводящее систему на множество G_m с наименьшими ресурсами, и соответствующая фазовая трасктория будут (фиг 1)

$$\mathbf{u}^{m-1} = \mathbf{u}^{m-1} (\hat{\mathbf{x}}_{m-1}, \mathbf{z}_{-1}^{m}, t_{m-1}, t_{m-1}), \quad \mathbf{x}^{m-1} = \mathbf{x}^{m-1} (\hat{\mathbf{x}}_{m-1}, \mathbf{z}_{-1}^{m}, t_{m-1}, t_{m-1})$$
 (1.17)

где z_{-}^m -минимизирующая точка из G_{-}

Обозначим через \mathbf{z}_{m} произвольную точку из множества G_{m} Требуется найти управляющую функцию, которая переводит систему из точки $\mathbf{z}_{\mathsf{m}}^{\mathsf{m}}$ в гочку \mathbf{z}_{m} . минимизируя функционал

$$J_{m-1}^{m} = \int_{0}^{r_{m} + \theta_{m}} \Phi(\mathbf{x}, \mathbf{u}) dt$$
 (1.18)

где θ –время пребывания на множестве G_m При задаче быстродействия θ_m свободна.

Решая задачу (1.1), (1.18) с начальной точкой \mathbf{z}_m^m и консчной точкой \mathbf{z}_m и максимизируя по \mathbf{z}_m

$$\overline{J}_{m-1}^{m} = \max \int_{t_{m}}^{t_{m}-\theta_{m}} \Phi(\mathbf{x}^{m-1}(\mathbf{z}_{*}^{m}, \mathbf{z}_{m}, \overline{t}_{m}, \theta_{m}, t)) \mathbf{u}^{m-1}(\mathbf{z}_{*}^{m}, \mathbf{z}_{m}, \overline{t}_{m}, \theta_{m}, t)) dt = \\
= \max_{\mathbf{z}_{m} \in G_{n}} \min_{\mathbf{u} \in P} \int \Phi(\mathbf{x}, \mathbf{u}) dt$$

получим необходимый наименьший ресурс для рещения задачи оптимального гарантированного управления для системы (1.1), если целевая точка находится в множестве G_m . Соответствующая управляющая функция и грасктория, переводящие систему из точки \mathbf{z}_m^m в целевую точку \mathbf{x}_n , будут

$$\mathbf{u}^{m-1} = \mathbf{u}^{m-1} (\mathbf{z}_{+}, \mathbf{x}_{1}, \hat{t}_{m}, \theta_{m}, t), \quad \mathbf{x}^{m-1} = \mathbf{x}^{m-1} (\mathbf{z}_{+}, \mathbf{x}_{1}, t_{m}, \theta_{m}, t)$$
(1.19)

Если информация о целевой точке получается до достижения границы G_m , в точке $\dot{\mathbf{x}}_m$ траектории \mathbf{x}^{-1} ($\dot{\mathbf{x}}_{m-1}, \mathbf{z}_m^m, t_{m-1}, t_m, t$), то для системы (1.1) строится оптимальная траектория и управляющая функция

$$\mathbf{x}^{m-1} = \mathbf{x}^{m-1} (\hat{\mathbf{x}}_m, \mathbf{x}_1, \hat{t}_m, \theta_m, t), \quad \mathbf{u}^{m-1} = \mathbf{u}^{m-1} (\hat{\mathbf{x}}_m, \mathbf{x}_1, \hat{t}_m, \theta_m, t)$$
(1.20)

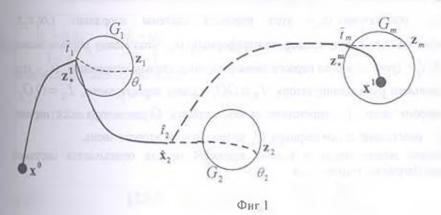
переводящие систему из точки \mathbf{x}_m в целевую точку \mathbf{x}_i и минимизирующие функционал (1.2) на интервале $I_m I_m + \theta$

$$J_{-1}^{m} = \min \int_{-\infty}^{i_{m}-\theta_{m}} \Phi(\mathbf{x}, \mathbf{u}) dt$$
 (1.21)

где I_m –время получения информации в точке \mathbf{x}_m . В этом случас

$$\int_{i_{m+1}} \Phi \left(\mathbf{x} \left(\mathbf{x}_{m+1} \mathbf{z}_{m+1}^{*} \mathbf{x}_{m+1}^{*} \mathbf{x}_{m+1}^{*$$

Таким образом, начиная движение из точки \mathbf{X}_{m-1} в момент времени с



ресурсами $J_{m-1}^* + \overline{J}_{m-1}^m$, с управляющей функцией

$$\mathbf{u}_{m-1} = \begin{cases} \mathbf{u}^{m-1} \left(\hat{\mathbf{x}}_{m-1}, \mathbf{z}_{*}^{m}, \bar{I}_{m-1}, \bar{I}_{m}, t \right), & t \in \left[\hat{I}_{m-1}, \bar{I}_{m} \right] \\ \mathbf{u}^{m-1} \left(\mathbf{z}_{*}^{m}, \mathbf{x}_{1}, \bar{I}_{m}, \boldsymbol{\theta}_{m}, t \right), & t \in \left[\bar{I}_{m}, \bar{I}_{m} + \boldsymbol{\theta}_{m} \right] \end{cases}$$

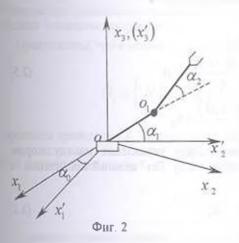
$$(1.23)$$

HIH

$$\mathbf{u}_{m-1} = \begin{cases} \mathbf{u}^{m-1} (\hat{\mathbf{x}}_{m-1}, \mathbf{z}_{\bullet}^{m}, \bar{t}_{m-1}, \bar{t}_{m}, t), & t \in [\hat{t}_{m-1}, \hat{t}_{m}] \\ \mathbf{u}^{m-1} (\hat{\mathbf{x}}_{m}, \mathbf{x}_{1}, \hat{t}_{m}, \theta_{m}, t), & t \in [\hat{t}_{m}, \bar{t}_{m} + \theta_{m}] \end{cases}$$
(1.24)

можно гарантированно долти до целевой точки X₁ при ее нахождении во множестве

2. Расчетная модель двухзвенного манинулятора и уравнения движения. Рассматривается двухзвенный антропоморфным манинулятор типичной конструкции [6]. состоящий из подвижной платформы и механической руки со схватом (фиг 2) Предполагается, что рука представляет собой два абсолютно твердых тела (звена). соединенных шарниром О. Первое звено посредством шарнира О связано с



платформой, а на конце второго звена рясположен схват с грузом. Шарниры O, O_1 идеальные, цилиндрические. Управление движением манипулятора осуществляется при помощи электромеханических приводов, каждый из которых содержит линейный электродвигатель постоянного тока с независимым возбуждением и редуктор.

Для описания движения манипулятора введем две прямоугольные системы координат $Ox_1x_2x_3$ и $Ox_1'x_1'x_3'$ с общим началом O и осью вращения платформы Ox

Система координат $Ox_1x_2x_3$, неподвижная, $Ox_1'x_1'x_2'$ жестко связана с платформой,

координатная плоскость $Ox'.x'_3$ совпадает с плоскостью руки манипулятора.

Введем обозначения α . — угол поворота системы координат $Ox'x', x'_3$ относительно $Ox_1x_2x_3$ (угол поворота платформы), α_1 — угол между первым звеном и осью Ox_2 (угол поворота первого звена руки относительно основания), α_2 — угол между звеньями руки манипулятора, L = OO. — длина первого звена. $L_2 = O_1O_2$ — длина второго звена. L_3 — расстояние от оси шарнира O до центра масс первого звена. I — расстояние от оси шарнира I0 до центра масс второго звена.

Динжение манипулятора в рамках принятой модели описывается системой уравнений Лагранжа второго рода

$$\frac{d}{dt}\frac{\partial K}{\partial \alpha_{i}} - \frac{\partial K}{\partial \alpha_{i}} = -\frac{\partial \Pi}{\partial \alpha_{i}} + Q, \qquad (i = 0, 1, 2)$$
(2.1)

Уравнения движений манипулитора получатся в следующем виде

$$I_0 \alpha_0 + f_0(\alpha, \alpha, \alpha) = Q_0$$

$$A_{11} \ddot{\alpha}_1 + A_{12} \alpha_2 + f_1(\alpha, \alpha, \alpha) = Q_1$$

$$A_{21} \alpha_1 + A_{22} \alpha_2 + f_2(\alpha, \alpha, \alpha) = Q_2$$
(2.2)

С целью дальнейшего упрощения предполагаем, что вращение манипулятора в целом относительно оси Ox_1 происходит независимо от остальных движений. При этом уравнения (2.2) принимают вид

$$A_{00}\ddot{\alpha}_{0} = Q_{0}$$

$$A_{11}\ddot{\alpha}_{1} + A_{12}\ddot{\alpha}_{2} + f_{11}(\alpha, \bar{\alpha}, \bar{\alpha}) = Q_{1}$$

$$A_{21}\ddot{\alpha}_{1} + A_{22}\ddot{\alpha}_{2} + f_{22}(\alpha, \bar{\alpha}, \bar{\alpha}) = Q_{2}$$
(2.3)

где $A_{ij}(t,j=0,1,2)$ -постоянные коэффициенты. $f_{ij}(\alpha,\alpha,\alpha)(t=1,2)$ -нелинейные члены соответствующих уравнений [6].

После перехода к безразмерным переменным

$$t' = \frac{t}{T_o}; \quad u' = \frac{n u T_o^2}{A_u}, \quad v' = \frac{m.v.T.^2}{A_u} \quad (i = 0, 1, 2)$$

уравнения (2 3) принимают вид

$$\bar{\alpha}_{c} = u_{o}$$

$$\bar{\alpha}_{1} + \frac{A_{12}}{A_{11}} \bar{\alpha}_{2} + \frac{f_{11}(\alpha, \bar{\alpha}, \bar{\alpha})}{A_{11}} = u_{1}$$

$$\bar{\alpha}_{1} + \bar{\alpha}_{2} + \frac{f_{21}(\alpha, \bar{\alpha}, \bar{\alpha})}{A_{22}} = u_{2}$$
(2.5)

3. Применение алгоритма. Рассмотрим задачу управления манипулятором, движение которого описывается уравнениями (2.5) без ислинейных членов, а $\alpha_0 = \text{const}$

$$\alpha_1 + A\alpha_2 = u_1$$

$$\alpha_1 + \alpha_2 = u_2$$
(3.1)

уравнение (3.1) напишем в следующем виде:

$$\ddot{\alpha}_1 = u$$
 $\ddot{\alpha}_2 = v$
(3.2)

где $u = \frac{u_1 - Au_2}{1 - Au_2}$, $v = \frac{u_1 - u_2}{1 - Au_2}$ – управляющие функции, $A = A_{12} / A_{11}$

Введем следующие обозначения:

$$x_1 = \alpha_1, x_2 = \alpha_1, x_3 = \alpha_2, x_4 = \alpha_2$$

Уравнения (3.2) в фазовом пространстве будут

$$\begin{cases} \dot{x}_1 = x_2 \\ \dot{x}_2 = u \\ \dot{x}_3 = x_4 \\ \dot{x}_4 = v \end{cases}$$
(3.3)

с начальным условнем

$$\mathbf{x}(t_0) = \mathbf{x}_0 \tag{3.4}$$

где $\{u,v\}$ —управляющие функции, \mathbf{x} —фазовый вектор, \mathbf{x}_0 —начальное состояние. I—начальный момент времени.

Функционал, характеризующий качество переходного процесса, представим в

$$J = \int_{t_0}^{T} \left(u^2 + v^2 \right) dt \tag{3.5}$$

Требуется оптимально гарантированно привести схват манипулятора из заданной вачальной точки \mathbf{x}_0 в целевую точку \mathbf{x}

Допустим, что целевые множества имеют следующий вид:

$$G_{i} = \left\{ b_{1}^{i} \left(x_{1} + a_{1}^{i} \right)^{2} + b_{3}^{i} \left(x_{3} + a_{3}^{i} \right)^{2} \le 1 \right\}$$
 (3.6)

где b_1, b_2, a_1, a_3 -постоянные величны и находятся в рабочем пространстве манипулятора. Цедевые множества ис имеют взапмных пересечений и находятся в пределах множества достижимости.

Предположим, что в момент $t_{\rm o}$ известно множество

$$G_1 = \left\{ b_1^1 \left(x_1 + a_1^1 \right)^2 + b_3^1 \left(x_3 + a_3^1 \right)^2 \le 1 \right\}$$
 (3.7)

с временем приведення t_1 . Ставится задача приведения системы из начальной точки \mathbf{z}_1 в произвольную точку $\mathbf{z}_2 \in G_1$ с минимизацией функционала

$$J = \int_{1}^{t_1} \left(u^2 + v^2 \right) dt \tag{3.8}$$

Применяя принцип максимума к системе (3.3), получим фазовую траекторию и оптимальную управляющую функцию, обеспечивающие минимум функционалу (3.8)

$$\begin{cases} u = c_1^1 t + c_2^1 \\ v = c_3^1 t + c_4^1 \end{cases}$$

$$\begin{cases} x_1 = c_1^1 \frac{t^3}{6} + c_2^1 \frac{t^2}{2} + c_3^1 t + c_6^1, & x_3 = c_3^1 \frac{t^3}{6} + c_4^1 \frac{t^2}{2} + c_7^1 t + c_8^1 \end{cases}$$

$$\begin{cases} x_2 = c_1^1 \frac{t^2}{2} + c_2^1 t + c_5^1, & x_4 = c_3^1 \frac{t^2}{2} + c_4^1 t + c_7^1 \end{cases}$$
(3.9)

где

$$c_{1}^{1} = \frac{6(-2x_{01} - \bar{t}_{1}x_{02} + 2\bar{z}_{1}^{1} - \bar{t}_{1}\bar{z}_{2}^{1} + t_{0}(x_{02} + \bar{z}_{2}^{1}))}{(t_{0} - \bar{t}_{1})^{3}}$$

$$c_{2}^{1} = \frac{1}{(t_{0} - \bar{t}_{1})^{3}}(-2t_{0}^{2}(x_{02} + 2\bar{z}_{2}^{1}) + 2t_{0}(3x_{01} - 3\bar{z}_{1}^{1} + \bar{t}_{1}(\bar{z}_{2}^{1} - x_{02})) + \frac{1}{2}$$

$$+ 2\bar{t}_{1}(3x_{01} - 3\bar{z}_{1}^{1} + \bar{t}_{1}(\bar{z}_{2}^{1} + 2x_{02}))$$

$$c_{3}^{1} = \frac{6(-2x_{03} - \bar{t}_{1}x_{04} + 2\bar{z}_{3}^{1} - \bar{t}_{1}\bar{z}_{4} + t_{0}(x_{04} + \bar{z}_{4}^{1}))}{(t_{0} - \bar{t}_{1})^{3}}$$

$$c_{4}^{1} = \frac{1}{(t_{0} - \bar{t}_{1})^{3}}(-2t_{0}^{2}(x_{04} + 2\bar{z}_{4}^{1}) + 2t_{0}(3x_{03} - 3\bar{z}_{3}^{1} + \bar{t}_{1}(\bar{z}_{4}^{1} - x_{04})) + \frac{1}{2}$$

$$+ 2\bar{t}_{1}(3x_{03} - 3\bar{z}_{3}^{1} + \bar{t}_{1}(\bar{z}_{4}^{1} + 2x_{04}))$$

$$c_{5}^{1} = \frac{1}{(t_{0} - \bar{t}_{1})^{3}}(-\bar{t}_{1}^{3}x_{02} + t_{0}^{3}\bar{z}_{2}^{2} + t_{0}^{2}\bar{t}_{1}(2x_{02} + \bar{z}_{2}^{2}) - t_{0}\bar{t}_{1}(6x_{01} - 6\bar{z}_{1}^{1} + \bar{t}_{1}(x_{02} + 2\bar{z}_{2}^{2})))$$

$$c_{6}^{1} = \frac{1}{(t_{0} - \bar{t}_{1})^{3}}(-\bar{t}_{1}^{3}x_{01} + t_{0}\bar{t}_{1}^{2}(3x_{01} + \bar{t}_{1}x_{02}) + t_{0}^{3}(\bar{z}_{1}^{1} - \bar{t}_{1}\bar{z}_{2}^{1}) + t_{0}^{2}\bar{t}_{1}(-3\bar{z}_{1}^{1} + \bar{t}_{1}(\bar{z}_{2}^{1} - x_{02}))$$

$$c_{7}^{1} = \frac{1}{(t_{0} - \bar{t}_{1})^{3}}(-\bar{t}_{1}^{3}x_{04} + t_{0}^{3}\bar{z}_{4}^{2} + t_{0}^{2}\bar{t}_{1}(2x_{04} + \bar{z}_{4}^{1}) - t_{0}\bar{t}_{1}(6x_{03} - 6\bar{z}_{3}^{1} + \bar{t}_{1}(x_{04} + 2\bar{z}_{4}^{1}))$$

$$c_{8}^{1} = \frac{1}{(t_{0} - \bar{t}_{1})^{3}}(-\bar{t}_{1}^{3}x_{03} + t_{0}\bar{t}_{1}^{2}(3x_{03} + \bar{t}_{1}x_{04}) + t_{0}^{3}(\bar{z}_{3}^{1} - \bar{t}_{1}\bar{z}_{4}^{2}) + t_{0}^{2}\bar{t}_{1}(-3\bar{z}_{3}^{1} + \bar{t}_{1}(\bar{z}_{4}^{1} - x_{04}))$$

$$c_{8}^{1} = \min_{a=0}^{1} \int (a^{2} - \bar{t}_{1})^{3}(-\bar{t}_{1}^{3}x_{03} + t_{0}\bar{t}_{1}^{2}(3x_{03} + \bar{t}_{1}x_{04}) + t_{0}^{3}(\bar{z}_{3}^{1} - \bar{t}_{1}\bar{z}_{4}^{2}) + t_{0}^{2}\bar{t}_{1}(-3\bar{z}_{3}^{1} + \bar{t}_{1}(\bar{z}_{4}^{1} - x_{04}))$$

$$c_{9}^{1} = \min_{a=0}^{1} \int (a^{2} - \bar{t}_{1})^{3}(-\bar{t}_{1}^{3}x_{03} + t_{0}\bar{t}_{1}^{2}(3x_{03} + \bar{t}_{1}x_{04}) + t_{0}^{3}(\bar{t}_{3}^{2} - \bar{t}_{1}\bar{t}_{2}^{2}) + t_{0}^{2}\bar{t}_{1}(\bar{t}_{3}^{2} -$$

Минимизируя (3.11) по $\mathbf{z}^{-1} \in G$,

$$J_{o} = \min \left\{ \left[(c_{1}t + c_{2})^{2} + (c_{2}t + c_{3})^{2} \right] dt = \min_{i=0}^{2} \min \left\{ (u^{2} + v^{2}) dt \right\}$$
 (3.12)

(3.11)

получим точку Φ_{0} , имсющую кратчайшее расстояние от точки \mathbf{x}_{0} в смысле функционала (3.8). Минимизирующий вектор обозначим через z. с компонентами

$$z_{1a}^{1} = \frac{\lambda a_{1}^{1} b_{1}^{1} (t_{0} - t_{1})^{1} + 3(x_{01} + (t_{1} - t_{0})x_{02})}{3 + \lambda b_{1}^{1} (t_{1} - t_{0})^{3}}$$

$$z_{1a}^{1} = \frac{-3\lambda a_{1}^{1} b_{1}^{1} (t_{0} - t_{1})^{2} + 6x_{02} + \lambda b_{1}^{1} (t_{1} - t_{0})^{2} (-3x_{01} + (t_{0} - t_{1})x_{02})}{6 + 2\lambda b_{1}^{1} (t_{1} - t_{0})^{2}}$$

$$z_{1a}^{1} = \frac{\lambda a_{3} b_{3}^{1} (t_{0} - t_{1})^{3} + 3(x_{03} + (t_{1} - t_{0})x_{03})}{3 + \lambda b_{3}^{1} (t_{1} - t_{0})^{3}}$$

$$z_{1a}^{1} = \frac{-3\lambda a_{1}^{1} b_{3}^{1} (t_{0} - t_{1})^{2} + 6x_{03} + \lambda b_{3}^{1} (t_{1} - t_{0})^{3} (-3x_{02} + (t_{0} - t_{1})x_{02})}{6 + 2\lambda b_{3}^{1} (t_{1} - t_{0})^{3}}$$

где А определяется из следующего уравнения

$$\frac{9b_1(a_1 + x_{01} + (t_1 - t_0)x_{02})^2}{(3 + \lambda b_1(t_1 - t_0))^2} + \frac{9b_3(a_3 + x_{03} + (t_1 - t_0)x_{04})^2}{(3 + \lambda b_1(t_1 - t_0))^2} = 1$$
(3.13)

Koraa $b_1' = b_3 = b$

$$\lambda = \frac{\int_{0}^{12} d_{1}^{12} + a_{3}^{12} + 2a_{1}^{1}(x_{01} + (\bar{t}_{1} - t_{0})x_{02}) + 2a_{3}^{1}(x_{03} + (\bar{t}_{1} - t_{0})x_{02}) + (x_{03} + (\bar{t}_{1} - t_{0})x_{02})^{2}}{b^{1}(t_{0} - \bar{t}_{1})}$$
(3.14)

Подставляя \mathbf{z}_{\bullet}^1 в (3.9), получим оптимальное управляющее воздействие, приводящее систему (3.3) на множество G_1 с наименьшими ресурсами, и соответствующую фазовую траскторию

Поскольку положение целевой точки на множестве G_1 произвольно, то в точке \mathbf{z}^1 система управления должна иметь столько ресурса, который позволил бы дойти до побой точки \mathbf{z}_1 из множества G_1 начиная движение из точки \mathbf{z}_2^1 . Для системы (3.3) ставится следующая задача оптимального управления. Требуется найти управляющую функцию \mathbf{u}_0 , которая переволит систему из точки \mathbf{z}_2^1 в точку \mathbf{z}_1 инимизируя функционал

$$J_{\alpha}^{-1} = \int_{t_1}^{t_1+\theta_1} (u^2 + v^2) dt$$
 (3.15)

где θ , -время пребывания на множестве G

Решая задачу (3.3). (3.15) по принципу максимума, найдем соответствующую управляющую функцию и траскторию, которые определяются из уравнений (3.9), где

$$\mathbf{x}_0 \to \mathbf{z}_1^1, \ \mathbf{z}_1^1 \to \mathbf{z}_1, \ t_0 \to t_1, \ t_1 \to (t_1 + \theta_1)$$

Подставлия эти уравнения в (3.15) и максимизируя по 2,

$$J_0 = \max_{x_1 \in G_1} \min_{u} \int_{t_1}^{t_1 + G_1} (u^2 + v^2) dt$$
 (3.16)

получим тот наименьший ресурс, который необходим для решения задачи оптимального гарантированного управления системы (3.3), начиная движение из точки $\mathbf{z}_{\cdot}^{\mathbf{I}}$ в случае, если целевая точка находится на множестве (t_{\cdot}) . Соответствующая управляющая функция и траектория, переводящие систему из точки $\mathbf{z}_{\cdot}^{\mathbf{I}}$ в целевую точку $\mathbf{x}^{\mathbf{I}}$, получаются подставлением координаты \mathbf{z}_{\cdot} $\rightarrow \mathbf{x}^{\mathbf{I}}$

Таким образом, начиная движение из точки \mathbf{x}_0 в момент времени t_0 с ресурсами J_0+J_0 , с соответствующими управляющими функциями можно гарантированно дойти до целевой точки \mathbf{x} при се нахождении во множестве G_0 .

Если целевая гочка не находится в множестве G_1 , в точке \mathbf{z}_*^1 задается новое целевое множество G_2 :

$$G_{z} = \{b_{1}^{2}x_{1}^{2} + b_{2}^{2}x_{3}^{2} \le 1\}$$
(3.17)

в качестве начальной точки берется **2**, и повторяются предыдущие рассуждения и вычисления

ЛИТЕРАТУРА

- 1. Красовский Н.Н. Игровые задачи о встрече движений. М.: Наука, 1970. 420с.
- Меликян А.А Минимаксная задача управления при неполной информации о положении целевой точки // Изв. АН СССР, Техническая кибериетика. 1989. №2. С.111-118.
- 3. Гукасян А.А., Манукян А.А. О гарантированном управлении материальной точки при неполной информации. // Уч. записки ЕГУ, 2002. №1. С.39-48.
- 4. Понтрягии Л.С., Болтянский В.Г., Гамкрелидзе Р.В., Мищенко Е.Ф. Математическая теория оптимальных процессов. М.: Наука, 1983. 392с.
- 5. Ли Э.Б., Маркус Л. Основы теории оптимального управления. М.: Наука, 1972.
- Черноусько Ф.Л., Болотник Н.Н., Градецкий В.Г. Манипуляционные роботы. М.: Наука 1989, 363с.

Ереванский госуниверситет

Поступила в редакцию 29.10,2004