

А. Б. ГОРСТКО

ОБ ОДНОЙ СТОХАСТИЧЕСКОЙ ЗАДАЧЕ ТЕОРИИ УПРАВЛЕНИЯ

Как правило, в теории управления рассматриваются процессы, описываемые обыкновенными дифференциальными уравнениями. Типичная задача формулируется так:

заданы дифференциальное уравнение $\frac{dx}{dt} = f(x, u)$, $x|_{t=t_0} = x_0$ и целевая функция $R = \int_{t_0}^T g(x, u) dt$. Нужно найти такое управление u_0 из класса допустимых управлений, при котором достигается минимум R .

К настоящему времени изучены уже многочисленные модификации этой задачи. В качестве аппарата для изучения подобных вопросов используются методы динамического программирования, развитые американским математиком Р. Беллманом, и принцип максимума, разработанный Л. Понтрягиным и его учениками.

В настоящей работе рассматривается одна частная проблема теории управления в предположении, что u_0 не может быть выбрано точно.

I. Постановка задачи

I. Задано дифференциальное уравнение

$$\frac{dx}{dt} = ax + u + r, \quad x|_{t=t_0} = x_0, \quad (1)$$

где a - константа;

r - случайная величина с известной плотностью вероятности $f(r)$;

u - управление (произвольное вещественное число).

2. Заданы N чисел y_1, y_2, \dots, y_N .

3. Фиксированы значения $t_i \in [t_0, T]$ ($i=1, 2, \dots, N$).

4. Требуется выбрать $u(t_i) = u_i$ ($i=0, 1, \dots, N-1$) так, чтобы достигал минимума функционал

$$R_N = \sum_{i=1}^N \int_{-\infty}^{\infty} \dots \int_{-\infty}^{\infty} (x_i - y_i)^2 f(r_1) f(r_2) \dots f(r_N) dr_1 dr_2 \dots dr_N + \lambda \sum_{i=0}^{N-1} u_i^2, \quad (2)$$

где $x_i = x(t_i)$, $\lambda > 0$.

Величина $(x_i - y_i)^2$ имеет смысл штрафа за отклонение x_i от y_i ;

λ - цена управления.

З а м е ч а н и е 1. Во многих прикладных задачах последовательность $\{y_i\}$ может задаваться не явно, а, например, как совокупность значений решения некоторого дифференциального уравнения в фиксированных заранее точках.

З а м е ч а н и е 2. Зачастую представляет интерес не абсолютные, а приведенные затраты. Чтобы учесть их, следует в i -ое слагаемое функционала (2) ввести множитель $\varphi(i)$, позволяющий привести все затраты к одному моменту.

З а м е ч а н и е 3. Все результаты могут быть легко обобщены на случай системы линейных дифференциальных уравнений с постоянными коэффициентами.

Поясним теперь более подробно процесс выбора уравнения в (I):

а) в момент t_0 выбирается управление u_0 ,

б) по (1) вычисляется значение $x_1 = x_1(r)$,

в) определяется величина $\int_{-\infty}^{\infty} [x_1(r) - y_1]^2 f(r) dr + \lambda u_0^2$, дающая два первых слагаемых функционала (2),

г) измеряется значение r , реализованное при $t = t_0$,

д) из "б" и "г" находится значение x_1 ,

е) в момент t_1 выбирается управление u_1 для $t \in [t_1, t_2]$,

ж) по (1), "е" и условию, что $x(t_1) = x_1$, вычисляется $x_2 = x_2(r)$. Аналогично процесс продолжается и дальше.

Таким образом, предполагаем, что система, описываемая (1), обладает обратной связью, позволяющей, несмотря на ошибку при выборе u_k , определить точное значение x_{k+1} . Это предположение весьма существенно для дальнейшего.

II. Анализ и метод решения

Очевидно, что всякие N вещественных чисел могут быть выбраны в качестве управлений. Будем называть $\bar{u}_0, \bar{u}_1, \dots, \bar{u}_{N-1}$ оптимальными, если $R_N(\bar{u}_0, \bar{u}_1, \dots, \bar{u}_{N-1}) \leq R_N(u_0, u_1, \dots, u_{N-1})$ для любых u_0, u_1, \dots, u_{N-1} . Далее, введем понятие состояния системы. Под состоянием системы M_i будем понимать вектор, первая компонента которого x_i , а вторая $N-i$. Решение поставленной задачи получим, пользуясь принципом оптимальности, сформулированным Р. Беллманом: "Оптимальное поведение обладает тем свойством, что, каковы бы ни были первоначальное состояние и решение в начальный момент, последующие решения должны составлять оптимальное поведение относительно состояния, получаемого в результате первого решения".

Проблема отыскания величин $\bar{u}_0, \bar{u}_1, \dots, \bar{u}_{N-1}$ в последовательные моменты времени может рассматриваться как многоэтапный процесс принятия решений. Принцип оптимальности, в применении к изучаемому вопросу, может формулироваться так: оптимальная последовательность $\bar{u}_0, \bar{u}_1, \dots, \bar{u}_{N-1}$ обладает тем свойством, что для любого начального состояния M_0 и начального управления u_0 , оставшиеся управления образуют оптимальную последовательность относительно состояния M_1 , полученного в результате выбора начального управления. Таким образом, задача определения \bar{u}_1 аналогична определению \bar{u}_0 с той лишь разницей, что M_0 должно быть заменено на M_1 , соответствующее выбору \bar{u}_0 .

Введем последовательность управляющих функций $\{\varphi_k(M_i)\}$ ($k=1, \dots, i; i=1, \dots, n$). Здесь $\varphi_k(M_i)$ — минимум R_k при условии, что система находится в состоянии M_i . Члены последователь-

ности управляющих функций связаны между собой рекуррентными соотношениями

$$\left\{ \begin{array}{l} \varphi_1(m_0) = \min_{u_0} \left\{ \int_{-\infty}^{\infty} (x_1 - y_1)^2 f(r) dr + \lambda u_0^2 \right\} \\ \varphi_N(m_0) = \min_{u_0} \left\{ \varphi_1(m_0) + \overline{\varphi_{N-1}(m_1)} \right\}. \end{array} \right. \quad (3)$$

Здесь m_1 - состояние, полученное в результате выбора u_0 и ошибки, сделанной при этом, т. е. это случайная величина. Значение $\overline{\varphi_{N-1}(m_1)}$ определяется формулой

$$\overline{\varphi_{N-1}(m_1)} = \int_{-\infty}^{\infty} \varphi_{N-1}(\tilde{m}_1 + Gr) f(r) dr, \quad (4)$$

где \tilde{m}_1 - состояние, полученное в результате выбора u_0 без ошибки;

G - изменение в \tilde{m}_1 , вызываемое единичной ошибкой.

Установим теперь некоторые свойства оптимальных управлений. Для одношагового процесса величина u_0 находится из условия

$$\frac{d}{du_0} \left\{ \int_{-\infty}^{\infty} (x_1 - y_1)^2 f(r) dr + \lambda u_0^2 \right\} = 0. \quad (5)$$

Используя (I), получим

$$\frac{d}{du_0} \left\{ \int_{-\infty}^{\infty} \left[\left(x_0 + \frac{u_0 + r}{a} \right) e^{at_1} - \frac{u_0 + r}{a} - y_1 \right]^2 f(r) dr + \lambda u_0^2 \right\} = 0 \quad (6)$$

(для простоты полагаем $t_0 = 0$). Дифференцируя и приводя подобные члены, получаем

$$\bar{u}_0 = \bar{r} A_{t_1} + x_0 B_{t_1} + y_1 C_{t_1}, \quad (7)$$

где \bar{r} - среднее значение случайной величины r . Коэффициенты A_{t_1} , B_{t_1} и C_{t_1} определяются формулами:

$$A_{t_1} = \frac{2 \frac{e^{at_1}}{a^2} - \frac{e^{2at_1}}{a^2} - \frac{1}{a^2}}{\frac{e^{2at_1}}{a^2} - \frac{2e^{at_1}}{a^2} + \frac{1}{a^2} + \lambda}; \quad (8)$$

$$B_{t_1} = \frac{\frac{e^{at_1}}{a} - \frac{e^{2at_1}}{a}}{\frac{e^{2at_1}}{a^2} - \frac{2e^{at_1}}{a^2} + \frac{1}{a^2} + \lambda}; \quad (9)$$

$$C_{t_1} = \frac{\frac{e^{at_1}}{a} - \frac{1}{a}}{\frac{e^{2at_1}}{a^2} - \frac{2e^{at_1}}{a^2} + \frac{1}{a^2} + \lambda}. \quad (10)$$

Справедлива следующая теорема: для N -шагового процесса выбора управлений со случайной ошибкой r , с плотностью вероятности $f(r)$, средним \bar{r} и дисперсией σ^2 оптимальное начальное управление \bar{u}_0 определяется формулой

$$\bar{u}_0 = \bar{r} A_{t_N} + x_0 B_{t_N} + \sum_{i=1}^N y_i C_{t_N}^i, \quad (II)$$

где A_{t_N} , B_{t_N} , $C_{t_N}^1, \dots, C_{t_N}^N$ - коэффициенты, зависящие от t_1, t_2, \dots, t_N . Доказательство легко проводится методом математической индукции.

Итак, поочередно используя (11) и (1), можно найти всю последовательность $\bar{u}_0, \bar{u}_1, \dots, \bar{u}_{N-1}$, так как

$$\begin{cases} \bar{u}_1 = \bar{u}_0(\mathcal{M}_1), \\ \bar{u}_2 = \bar{u}_0(\mathcal{M}_2), \\ \dots \\ \bar{u}_{N-1} = \bar{u}_0(\mathcal{M}_{N-1}). \end{cases} \quad (12)$$

З а м е ч а н и е. Аналогичным методом может быть решена задача минимизации функционала

$$\int_{t_0}^T \int_{-\infty}^{\infty} [x(t,r) - y(t)]^2 f(r) dr dt + \lambda \int_{t_0}^T [u(t)]^2 dt,$$

где $u(t)$ - управление;

$y(t)$ - заданная функция времени;

$x(t,r)$ - решение исходного дифференциального уравнения.

В этом случае последовательность рекуррентных соотношений заменится одним функциональным уравнением, из которого можно найти $u(t)$.

В заключение считаю своим приятным долгом выразить благодарность В. А. Булавскому за обсуждение этой статьи.

Л И Т Е Р А Т У Р А

Б е л л м а н Р. Динамическое программирование. М., 1960.