

МЕТОД И ПРОГРАММА ДЛЯ РЕШЕНИЯ ОДНОЙ ЗАДАЧИ ОПТИМАЛЬНОГО УПРАВЛЕНИЯ  
Л.Л.Кузина

Некоторые задачи оптимального распределения ресурсов сводятся к задаче оптимального управления дискретной системой вида

$$x_i(t+1) = \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j(t) + \sum_{k=1}^m b_{ik} u_k(t), \quad /1/$$

$$i = 1, \dots, n; t = 0, \dots, T-1,$$

с ограничениями на управляющие переменные:

$$\sum_{k=1}^m u_k(t) = 1, \quad u_k(t) \geq 0. \quad /2/$$

Соотношение /1/ описывает динамику развития системы для любых допустимых управлений  $u(t) = (u_1(t), \dots, u_m(t))$ . При этом допустимыми считаются управления, удовлетворяющие соотношению /2/. Для заданного начального состояния  $x_i(0) = x_i^0$  системы /1/ требуется распределить ресурс  $u(t)$  между  $n$  предприятиями по  $m$  позициям так, чтобы в заданный конечный момент времени получить минимум затрат  $J(u)$ , где

$$J(u) = F(x(T)). \quad /3/$$

Функция  $F(x)$  предполагается гладкой и выпуклой.

В статье приводится метод решения задачи /1/-/3/, основанный на результатах работы [1]. Целевая функция /3/ рассматривается как функционал следующего вида:

$$F(x(T)) = \sum_{t=0}^{T-1} [F(x(t+1)) - F(x(t))] + F(x(0)) =$$

$$= \sum_{t=0}^{T-1} [F(y(x(t), u(t))) - F(x(t))] + F(x(0)), \quad /3/$$

где

$$y_i(x, u) = \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j(t) + \sum_{k=1}^m b_{ik} u_k(t).$$

Для системы /1/ и функционала /3/ выписывается функция Гамильтона

$$H(x(t), p(t), u(t)) = -F(y(x(t), u(t))) + F(x(t)) +$$

$$+ \sum_{i=1}^n p_i(t+1) \left[ \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j(t) + \sum_{k=1}^m b_{ik} u_k(t) \right] \quad /4/$$

и сопряженная система

$$p_i(t) = \sum_{j=1}^n a_{ij} p_j(t+1) - \sum_{j=1}^n a_{ij} \frac{\partial F(y(x(t), u(t)))}{\partial x_j(t)} + \frac{\partial F(x(t))}{\partial x_i(t)} \quad /5/$$

$$p_i(T) = 0; \quad i = 1, \dots, n; \quad t = T-1, \dots, 1.$$

В работе [1] доказывается, что на оптимальном управлении функция  $u^*(t)$  достигает максимального значения. При этом оптимальное управление определяется однозначно. Для отыскания оптимального управления предлагается следующий алгоритм:

1°. Выбирается произвольный вектор  $u^0(t)$ , удовлетворяющий ограничениям /2/.

2°. По выбранному  $u^0(t)$  находится  $x(u^0(t), t)$  - решение системы /1/ и  $J^0(u^0(t))$  - соответствующее значение целевой функции /3/.

3°. Сопряженная система /5/ решается справа налево при граничных условиях  $p_i(T) = 0$ .

4°. При найденных значениях  $x(u^0(t), t)$  и  $p(u^0(t), t)$  отыскивается вектор управления  $v(t)$ , доставляющий максимум функции Гамильтона /4/. Максимум функции /4/ ищется методом типа покоординатного спуска.

5°. Строится линейная комбинация  $u^1(t) = \alpha u^0(t) + (1-\alpha)v(t)$  управлений  $u^0(t)$  и  $v(t)$ , где величина  $0 < \alpha < 1$  такова, что управление  $u^1(t)$  доставляет минимум  $J^1(u^1(t))$  целевой функции /3/.

6°. Сравниваются между собой  $J^0$  и  $J^1$ . Если  $|J^0 - J^1| > \epsilon_1$ , где  $\epsilon_1$  - заданная малая величина, то вектор  $u^1(t)$  выбирается в качестве  $u^0(t)$  и вычисления повторяются с п. 2°. В противном случае задача считается решенной.

По описанному алгоритму составлена программа на языке АЛГОЛ-60.

Перечень исходной информации, необходимой для работы программы:

- $n$  - число уравнений в исходной системе /1/;
- $m$  - число управляющих переменных;
- $t$  - заданный момент времени, к которому необходимо иметь минимум (максимум) целевой функции /3/;
- $a$  -  $n \times n$  - матрица коэффициентов  $a_{ij}$  системы /1/, записанная по строкам;
- $b$  -  $n \times m$  - матрица коэффициентов  $b_{ik}$  системы /1/, записанная по строкам;
- $x_0$  - вектор начального состояния  $\{x_i(0)\}$  системы /1/;
- $\epsilon$  - точность вычисления максимума функции /4/;
- $\epsilon_0$  - точность вычисления аргумента в процедуре МАКС;
- $\epsilon_1$  - точность вычисления целевой функции /3/.

Если требуется найти максимум целевой функции /3/, то необходимо положить  $\varepsilon = 1$ , в противном случае  $\varepsilon = -1$ .

Описание выводимых на печать результатов

До начала процесса решения задачи на печать выводится для контроля вся вводимая информация. После работы программы производится вывод результатов в следующей последовательности:

$it$  - число итераций;

Координаты - траектория  $x_i(t)$  системы /1/, соответствующая оптимальному управлению;

Оптимальное управление - вектор  $w(t)$  (см. 5<sup>o</sup> и программу), определяемый как линейная выпуклая комбинация управлений  $u(t)$  и  $v(t)$ ;

$\beta$  - параметр, при котором получено оптимальное управление как выпуклая линейная комбинация управлений  $u(t)$  и  $v(t)$ ;

$\varphi^*$  - оптимальное значение целевой функции /3/.

Контрольный пример

Ниже приводятся результаты просчета для случая, когда система /1/ имеет вид:

$$\begin{cases} x_1(t+1) = x_1(t) + u_1(t), \\ x_2(t+1) = 2x_2(t) + u_2(t), \\ x_3(t+1) = 3x_3(t) + u_3(t), \end{cases}$$

$$x_i(0) = 0 \quad (i=1, 2, 3), \quad n=3, \quad m=3, \quad 0 \leq t \leq T-1.$$

Из допустимой области /2/ требуется найти такие управляющие переменные  $u_1(t)$ ,  $u_2(t)$ ,  $u_3(t)$ , которые к моменту времени  $T = 3$  доставляют минимальное значение функционалу

$$J = (x_1(T) - 10.5)^2 + (x_2(T) - 9.5)^2 + (x_3(T) - 6.5)^2.$$

Точные значения вектора управления, доставляющее минимальное значение заданному функционалу  $J$ , и траектории  $x_i(t)$ , соответствующей этому управлению, сведены в следующую таблицу.

$u, x$ \ $t$	0	1	2	3
$u_1(t)$	0	0	1	-
$u_2(t)$	105/194	1	0	-
$u_3(t)$	89/194	0	0	-
$x_1(t)$	0	0	0	1
$x_2(t)$	0	105/194	216/194	432/194
$x_3(t)$	0	89/194	173/194	425/194

Исходная информация представляется следующим образом:

$$n = 3, \quad m = 3, \quad T = 3,$$

$$a = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 3 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad x_0 = (0, 0, 0),$$

$$e = 10^{-6}, \quad e_0 = e_1 = 10^{-8}, \quad \vartheta = -1.$$

Оптимальные значения вектора  $u(t)$  и траектории  $x(t)$ , полученные в результате работы программы, представляем в следующей таблице:

$u, x \backslash t$	0	1	2	3
$u_1(t)$	0	0	1	-
$u_2(t)$	0.5412	1	1	-
$u_3(t)$	0.4588	0	0	-
$x_1(t)$	0	0	0	1
$x_2(t)$	0	0.5412	2.0825	4.1649
$x_3(t)$	0	0.4588	1.3763	4.1289

Число итераций ( $i(t)$ ), за которое получено минимальное значение функционала, равно 77. Значение параметра  $J$  равно 0.9888. При данном оптимальном векторе  $u(t)$  минимальное значение функционала ( $\Phi$ ) равно 124,335. Расчеты проводились на ЭВМ БЭСМ-6.

Решение этого примера тем же методом без использования модификации, рассматриваемой в [1], после 2546 итераций представлено следующей таблицей

$u, x \backslash t$	0	1	2	3
$u_1(t)$	0,0001	0.0001	0.9997	-
$u_2(t)$	0.5412	0.9995	0.0001	-
$u_3(t)$	0.4587	0.0003	0.0001	-
$x_1(t)$	0	0.0001	0.0003	1
$x_2(t)$	0	0.5412	2.0819	4.1639
$x_3(t)$	0	0.4587	1.3764	4.1293

Значение целевой функции при полученном векторе  $u(t)$  равно 124,3445 и отличается от оптимального на 0.0094.

По полученным результатам можно судить об эффективности метода при использовании модификации, предложенной в [1].

Числовые значения в двух последних таблицах приведены с точностью до четвертого знака.

Ниже приведена программа, реализующая описанный выше алгоритм.

```

_BEGIN _INTEGER N,M,T; INPUT(N,M,T);
OUTPUT('T', 'N=', 'E', N, 'T', 'M=', 'E', M, 'T', 'T=', 'E', T, '3/');
_BEGIN _INTEGER I,J,K,L,TA,IT;
_REAL AL,E,E0,E1,Ф,Ф1,Ф2,Ф3,C,D,S,Э;
_ARRAY A[1:N,1:N],B[1:N,1:M],У,X0,G[1:N],P[1:N,1:T],U,V,
W[1:M,0:T-1],X[1:N,0:T];
INPUT(A,B,X0,E,E0,E1,Э);
OUTPUT('T', 'МАССИВ А', '/', 'E', A'2/, 'T', 'МАССИВ В', '/',
'E', B, '2/', 'T', 'МАССИВ X0', '/', 'E', X0, '2/', 'T', 'E=', 'E', E,
'T', 'E0=', 'E', E0, 'T', 'E1=', 'E', E1, 'T', 'Э=', 'E', Э, '6/');
_BEGIN _PROCEDURE KP(U); _VALUE U; _ARRAY U;
_BEGIN _INTEGER I,J,TA; _REAL C,D;
_FOR TA:=0_STEP 1_UNTIL T-1_DO _FOR I:=1_STEP 1_UNTIL N_DO
_BEGIN C:=D:=0; _FOR J:=1_STEP 1_UNTIL N_DO
C:=C+A[I,J]*X[J,TA]; _FOR J:=1_STEP 1_UNTIL M_DO
D:=D+B[I,J]*U[J,TA]; X[I,TA+1]:=C+D
_END
_END ;
_REAL _PROCEDURE F(X);
_BEGIN _REAL S;
S:=***** 1)
F:=Э*S
_END ;

```

---

1) Здесь должна быть записана в символах АЛГОЛА формула вычисления целевой функции /Э/.

```

PROCEDURE DF(X,G); VALUE X; ARRAY X,G;
BEGIN
  G[1]:=*****
  . . . . .
  G[M]:=***** 2)
END ;

REAL PROCEDURE LAM(S); VALUE C; REAL S;
BEGIN INTEGER I,J; FOR I:=1 STEP 1 UNTIL M DO
  FOR J:=0 STEP 1 UNTIL T-1 DO
    BEGIN W[I,J]:=S×U[I,J]+(1-S)×V[I,J];
      IF W[I,J]<n-8 THEN W[I,J]:=0
    END ;
  KP(W); FOR I:=1 STEP 1 UNTIL N DO X0[I]:=X[I,T];
  LAM:=F(X0)
END ;

REAL PROCEDURE DH(S); VALUE S; REAL S;
BEGIN INTEGER I,J; REAL @,D,Я; Я:=0; V[K,TA]:=_IF S<E0 THEN 0
  ELSE S; V[L,TA]:=_IF (D-S)<E0 THEN 0 ELSE D-S;
  FOR I:=1 STEP 1 UNTIL N DO
    BEGIN @:=D:=0; FOR J:=1 STEP 1 UNTIL N DO @:=@+A[I,J]×
      X[J,TA]; FOR J:=1 STEP 1 UNTIL M DO D:=D+B[I,J]×V[J,TA];
      Я:=Я+P[I,TA+1]×D; V[I]:=@+D
    END ;
  DH:=F(Y)+Я
END ;

PROCEDURE МАКС(Q,R,CH); VALUE Q; REAL Q,CH;
REAL PROCEDURE R;
BEGIN REAL S0,S1,S2,S3;

```

---

2) Здесь должны быть записаны в символах АЛГОЛА формулы вычисления частных производных целевой функции /3/.

```

S:=0;S1:=(1-AL)*Q;S2:=AL*Q;S3:=Q;
M1: _IF R(S2)>R(S1)_THEN
  _BEGIN S:=S2;S0:=S1;S1:=S2;S2:=AL*S3+(1-AL)*S0
  _END _ELSE
  _BEGIN S:=S1;S3:=S2;S2:=S1;S1:=AL*S0+(1-AL)*S3
  _END ;
_IF S2-S1>E0 THEN _GOTO M1;_IF R(S0)>R(S)_THEN S:=S0;
_IF R(S3)>R(S)_THEN S:=S3;CH:=R(S)
_END ;
_BEGIN AL:=(SQRT(5)-1)/2;IT:=0;_FOR I:=1_STEP 1_UNTIL N_DO
X[I,0]:=X0[I];_FOR I:=1_STEP 1_UNTIL M_DO
  _FOR J:=0_STEP 1_UNTIL T-1_DO U[I,J]:=1/M;KP(U);
  _FOR J:=1_STEP 1_UNTIL N_DO X0[J]:=X[J,T];φ:=∂×F(X0);
M5: IT:=IT+1;DF(X0,G);_FOR I:=1_STEP 1_UNTIL N_DO P[I,T]:=0;
TA:=T-1; M2: _FOR J:=1_STEP 1_UNTIL N_DO X0[J]:=X[J,TA];
DF(X0,Y);_FOR I:=1_STEP 1_UNTIL N_DO X0[I]:=X[I,TA+1];
DF(X0,G);_FOR I:=1_STEP 1_UNTIL N_DO
  _BEGIN C:=D:=0;_FOR J:=1_STEP 1_UNTIL N_DO
    _BEGIN C:=A[J,I]*P[J,TA+1];D:=D+A[I,J]*G[J]
    _END ;P[I,TA]:=C+D+Y[I]
  _END ;
TA:=TA-1;_IF TA>1 THEN _GOTO M2;TA:=S:=D:=0;K:=L:=1;
_FOR I:=1_STEP 1_UNTIL M_DO _FOR J:=0_STEP 1_UNTIL T-1_DO
V[I,J]:=0;φ3:=DH(S); M3: _FOR I:=1_STEP 1_UNTIL M_DO
  _BEGIN K:=I;L:=_IF I=M THEN 1_ELSE I+1;C:=0;
  _FOR J:=1_STEP 1_UNTIL M_DO
    _BEGIN _IF J≠K∧J≠L THEN C:=C+V[J,TA]
    _END ;_IF C<E0 THEN
      _BEGIN C:=0;D:=1
      _END _ELSE D:=1-C;_IF D<E0 THEN
        _BEGIN V[K,TA]:=0;V[L,TA]:=0;_GOTO M4
        _END ;MAKC(D,DH,φ2); M4:
      _END ;_IF ABS(φ2-φ3)>E THEN

```

```
_BEGIN Ф3:=Ф2;_GOTO М3
_END ;
ТА:=ТА+1;_IF ТА<Т-1_THEN
_BEGIN Ф3:=Ф2;_GOTO М3
_END ;
D:=1;МАКС(D,LAM,Ф1);Ф1:=Ф1*Ф;_IF ABS(Ф-Ф1)<Е1_THEN _GOTO М7;
Ф:=Ф1;_FOR I:=1_STEP 1_UNTIL M_DO _FOR J:=0_STEP 1_UNTIL T-1
_DO U[I,J]:=W[I,J];_GOTO М5;
М7: OUTPUT('Т','IT=','Е',IT,'/','Т','КОординАТЫ','/','Е',X,
'2/','Т','ОПТИМАЛЬНОЕ УПРАВЛЕНИЕ','/','Е',W,'2/','Т','S='
,'Е',S,'Т','Ф=','Е',Ф1,'/')
_END
_END
_END
_END
```

Поступила в ред.-изд.отдел  
20 апреля 1976 г.

#### Л и т е р а т у р а

1. Яковлев В.М. Один подход к решению задачи оптимизации конечного состояния линейных дискретных управляемых систем.- Настоящий сборник, стр.
2. Пропой А.И. Элементы теории оптимальных дискретных процессов. "Наука", М., 1973.