

УДК 519.95

Л.В. ЛЮБОВИЦКИЙ

ОДИН ПРИБЛИЖЕННЫЙ АЛГОРИТМ ЦЕЛОЧИСЛЕННОГО ЛИНЕЙНОГО  
ПРОГРАММИРОВАНИЯ

В предлагаемом алгоритме реализована одна из возможных модификаций идеи направленного перебора. Алгоритм осуществляет перебор граничных (в некотором смысле) точек, получающихся в пересечении многогранника условий с плоскостями, параллельными координатным плоскостям.

Введем необходимые для дальнейшего обозначения:

$$\Psi(x) = \sum_{j=1}^n c_j x_j, \quad R = \{x : \sum_{j=1}^m a_{ij} x_j \geq b_i, \quad i = \overline{1, m}, \quad x_j \geq 0\},$$

$$R = \{x : x \in R, \exists i (\sum_{j=1}^n a_{ij} x_j - b_i)\} \quad - \text{ граница многогранника условий.}$$

Пусть  $\Omega$  - некоторое множество точек  $n$ -мерного евклидова пространства  $E_n$ .

$$\rho(x, \Omega) = \min_{y \in \Omega} \rho(x, y), \quad \text{где} \quad \rho(x, y) = \sum_{j=1}^n |x_j - y_j|.$$

$$M = \{x : x \in R, \quad x_j - \text{целое}, \quad j = \overline{1, n}\},$$

$$M_i = \{x : x \in M, \quad \rho(x, R_i) < 1\},$$

$$x_j^+ = (x_1, \dots, x_{j-1}, x_j + 1, x_{j+1}, \dots, x_n),$$

$$x_j^- = (x_1, \dots, x_{j-1}, x_j - 1, x_{j+1}, \dots, x_n).$$

$M_{j_1, j_2}(x)$  - множество точек  $y$ , удовлетворяющих условиям:

$$1. \quad y_j = x_j, \quad j \in \{1, \dots, n\} \setminus \{j_1, j_2\}, \quad y_{j_1} \neq x_{j_1}, \quad y_{j_2} \neq x_{j_2}, \quad j_1 \neq j_2;$$

$$2. \quad y \in M_i \quad \text{или} \quad y \in M \setminus M_i, \quad \text{причем если } y \in M \setminus M_i, \text{ то } y_{j_1}^+ \in M_i \text{ или } y_{j_2}^+ \in M_i. \quad \text{Здесь } y_j^+ = y_j^+ \quad \text{или} \quad y_j^+ = y_j^-.$$

очевидно, что  $M_{j_1, j_2}(x) = M_{j_2, j_1}(x)$  и  $x \notin M_{j_1, j_2}(x)$ .

$$\Delta_i(j_1, j_2, x) = \sum_{j \neq j_1, j_2}^n a_{ij} x_j - b_i, \quad \mu_{j_1, j_2} = \max \left\{ \left\lfloor \frac{\Delta_i(j_1, j_2, x)}{a_{ij_1}} \right\rfloor, a_{ij_1} + 0 \right\}.$$

Теперь задачу можно сформулировать в виде: найти  $\max_{x \in M} \varphi(x)$ .

Опишем кратко алгоритм. Пусть известна точка  $x^0 \in M$ . Вначале полагаем  $\alpha := -x^0$ ,  $\beta := -\varphi(x^0)$  ( $\alpha$ ,  $x - n$  - мерные векторы). Пусть уже сделано  $S$  шагов.

- 1) Ищем  $x^{s+1}$  такое, что  $\varphi(x^{s+1}) = \min \varphi(x)$ ,  $x \in M_{j_1, j_2}(x^s)$ ,  $j_1, j_2 = \overline{1, n}$ ;
- 2) если  $\varphi(x^{s+1}) < \beta$ , то  $\alpha := -x^{s+1}$ ,  $\beta := -\varphi(x^{s+1})$  на 5;
- 3) если  $\varphi(x^{s+1}) > \beta$ , то на 6;
- 4) если  $x^{s+1} = \alpha$ , то на 7;
- 5) печать  $x^{s+1}$ ,  $\varphi(x^{s+1})$ ;
- 6)  $x^s := -x^{s+1}$  на 1;
- 7) конец.

Алгоритм реализован в виде  $\alpha$  - схемы для случая  $C_j > 0$ ,  $a_{ij} \geq 0$ . Вводятся только ненулевые коэффициенты матрицы ограничений.

Замечание 1. При вычислениях  $x$  в п. 1 для пары  $(j_1, j_2)$  достаточно испытать  $x_{j_1}$  и  $x_{j_2}$  в интервалах  $[0, \mu_{j_1, j_2}]$  и  $[0, \mu_{j_2, j_1}]$  соответственно. Число различных перебираемых точек для каждой такой пары не превосходит  $2(\mu_{j_1, j_2} + \mu_{j_2, j_1})$ .

Замечание 2. Число операций, необходимое для выполнения одного шага алгоритма (п.1), не превосходит  $4 \mu m C_n^2$ , где  $\mu = \max \mu_{j_1, j_2}$ ,  $j_1, j_2 = \overline{1, n}$ ,  $x \in M$ .

Замечание 3. Алгоритм применим для приближенного решения задачи:

$$\min \varphi(x), \quad x \in T,$$

где  $\varphi(x) = \sum_{j=1}^n \varphi_j(x_j)$ ,  $T$  - выпуклая область,  $\varphi_j$  - вогнутые функции,  $x_j$  - целые. В этом случае должны быть известны верхние границы для  $x_j$ ,  $j = \overline{1, n}$ .

begin integer m, n, p;

comment m - число строк, n - число столбцов, p -

число ненулевых элементов матрицы ограничений;

begin real array x, y, v0, v1, v2 [1:n], v [0:m],

b, d, d1, d2 [1:m], a [1:p];

x) Для программы, реализующей предлагаемый алгоритм (см. ниже), должна быть задана исходная точка  $x \in M$ .

xx) Используется один символ АЛГОЛа - ,, := ''.

```

integer array aI[1:p+1];
integer i,j,j1,j2,s,t,q,l,r,k1,k2,ka1,ka2,
kb1,kb2,t1,t2,t3,t4;
real g,l1,f,f0,r1,r2,m1,m2;
procedure P1 (s,v,l); value s,l; integer s,l; array v;
begin for r:=s+1 step 1 until p do
    begin if l=0 then v[aI[r]]:=v[aI[r]]+a[r]
    else v[aI[r]]:=v[aI[r]]-a[r];
    if aI[r+1] > 10000 then go to C2
    end; C2:
end P1;
comment Присваиваем или вычитаем один столбец, т.е. изменяем
некоторую компоненту плана на 1;
procedure P2 (j,s); value j; integer j,s;
begin r:=0; for s:=1 step 1 until p do
    if aI[s] > 10000 then
        begin r:=r+1; if r=j then go to C1 end; C1:
    end P2;
comment По номеру столбца j ищем номер его первой компо-
ненты в массивах a и aI ;
procedure P3(j,s,l); value j,s,l; integer j,s,l;
begin q:=1; for i:=1 step 1 until m do
    begin if aI[s+q]=i then
        begin g:=x[j]*a[s+q]; if l=0 then
            begin d2[i]:=d2[i]+g; d[i]:=d[i]+g end
            else
                begin d2[i]:=d2[i]-g; d[i]:=d[i]-g end
            end go to C3;
        q:=q+1; if aI[s+q] > 10000 then go to C4; C3;
    end; C4:
end P3;

```

comment Эта процедура используется при переборе точек,  
принадлежащих  $M_{j_1, j_2}(x)$ ;

procedure P4 (x); array x;

begin for r:=0 step 1 until m do v[r]:=0; q:=0;

for j:=1 step 1 until n do

begin for r:=q step 1 until p do

begin s:=if aI[r] > 10000 then aI[r]-10000

else aI[r]; v[s]:=v[s]+a[r]\*x[j];

if aI[r+1] > 10000 then go to C5

end;

C5: q:=r+1

end;

for r:=1 step 1 until m do v[r]:=v[r]-b[r]

end P4;

comment Эта процедура вычисляет  $\sum_{i=1}^m a_{ij} x_j - b_i, i = \overline{1, m}$ ;

ввод (jI, b, x, a, al);

comment b - вектор правых частей; x - исходная точка,  
принадлежащая M; a - коэффициенты функционала и матри-  
цы ограничений по столбцам (только ненулевые);

aI - номера строк соответствующих элементов массива a.  
Коэффициентам функционала соответствует 0 - й номер стро-  
ки. К элементам массива aI, соответствующим началам столбцов,  
прибавляется 10000 (метка начала столбца). В конце массива ста-  
вится 10000 (метка конца массива);

P4(x); PI(jI, s); lI:=0;

H1: if x[jI] < 0.5 then go to A; q:=1; for i:=1 step 1 until m do

begin if aI[s+q]=1 then

begin if v[i]-a[s+q] < -10 + (-5) then go to A end

else go to H3; q:=q+1; if aI[s+q] > 10000 then go to H2;

H3: end;

H2: x[jI] := x[jI] - 1; PI(s, v, I); v[0] := v[0] - a[s]; go to H1;

comment Вспомогательная часть программы. Работает, пока не приходим в точку  $x^* \in M$ ;

```

A: ka1:=ka2:=0; for j:=1 step I until n do vo[j]:=vI[j]:=x[j]
   ro:=v[0];
A0: f1:=I0+I0; for i:=I step I until m do
   begin d[1]:=0; d2[1]:=0 end;
   for jI:=I step I until n do
   begin P2(jI,t3); P3(jI,t3,0);
     for j2:=jI+I step I until n do
     begin if jI=kaI  $\vee$  j2=ka2  $\wedge$  jI=ka2 j2=kaI
       then go to A6; m1:=m2:=0;
       P2(j2,t4); P3(j2,t4,0); q:=I;
       for i:=I step I until m do
       begin if aI[t3+q]=1 then
         g:=d2[1]/a[t3+q] else go to A1;
         if g < m1 then m1:=g; q:=q+I;
         if a[t3+q]  $\geq$  10000 then goto A2;
       end
     end
   end
A1: end
A2: m1:=entier(m1)+1; q:=I;
   for i:=I step I until I do
   begin if aI[t4+q]=1 then
     g:=d2[1]/a[t4+q] else go to A3;
     if g > m2 then m2:=g; q:=q+I;
     if aI[t4+q]  $\geq$  10000 then go to A4;
   end
A3: end;
A4: m2:=entier(m2)+1;
   f2:=I0+I0; t:=0; t1:=t3; t2:=t4;
   k1:=jI; k2:=j2;
   for j:=I step I until n do v2[j]:=y[j]:=x[j];
A1: y[k1]:=x[k1]; y[k2]:=x[k2];
   for i:=1 step I until m do ai[1]:=d[1];
   f:=v[0]
A: if y[k2] < 0.5 then go to A2; y[k2]:=y[k2]-I;

```

```

    PI(t3,dI,I); f:=f-a[t2];
    for i:=I step I until m do if dI[i] ≤ d2[i]-I04(-5)
    then
    begin PI(t2,dI,0); f:=f+a[t2];
        y[k2]:=y[k2]+I; go to B5
    end ;
    if f < f2 then
    begin f2:=f; for j:=I step I until n do
        d2[j]:=y[j]; go to B5
    end;
B4: y[kI]:=y[kI]+I; PI(tI,dI,0);
    f:=f+a[tI]; go to B3;
B5: if y[kI] < mI then go to B4;
B2: if t > 0 then go to A5; t:=I; g:=kI;
    kI:=k2; k2:=g; g:=tI; tI:=t2; t2:=g;
    mI:=m2; go to B1;
A5: if f2 < fI then
    begin fI:=f2; for j:=I step I until n do vI[j]:=v2[j];
        kbI:=kI; kb2:=k2
    end;
    P3(j2,t4,I);
A6: end;
    P3(jI,t3,I)
A7: end;
    comment Часть АЛГОЛ-схемы между метками A и A4, соответ-
    ствует п. I краткого описания алгоритма;
    lI:=lI+I; kaI:=kbI; ka2:=kb2;
    if abs(fI-f2) < I04(-5) then go to O2;
    if fI > f2 then go to O3;
O1: f0:=fI; for j:=I step I until n do v0[j]:=vI[j];
O4: ВЫВОД (lI,fI,v0);

```

```

03: P4(vI); for j:=1 step 1 until n do x[j]:=vI[j]; go to A0;
02: for j:=1 step 1 until n do if abs(v0[j]-vI[j])>0.5 then
    begin if f1<10 then go to 01; go to 04 end;
    F4(v0); Вывод (v0,v)
end
end

```

Поступила в редакцию  
15 апреля 1969 г.