

УДК 512.25 + 519.1

В. КИТЕЛЬМАН

ПРОГРАММА РЕШЕНИЯ ЗАДАЧИ О КОНТУРЕ С МАКСИМАЛЬНЫМ
СРЕДНИМ ДОХОДОМ НА ОРИЕНТИРОВАННОЙ СЕТИ

В заметке реализуется предложенный в [1] алгоритм для решения следующей задачи:

Задан ориентированный граф, из каждой вершины которого выходит хотя бы по одной дуге. Каждой дуге i ставится в соответствие два числа - доход $q[i]$ и время $t[i]$. Требуется найти такой контур, на котором достигается максимум среднего дохода - отношения суммы доходов на дугах, входящих в контур, к сумме времен.

Порядок ввода данных:

- $n1$ - число вершин графа,
- $n2$ - число дуг,
- eps - точность,
- a - целочисленный массив начал и концов дуг,
- t - массив времен,
- q - массив доходов,
- $c1$ - исходный контур.

Массивы t и q пишутся обычным образом. Массив a состоит из номеров вершин и имеет длину $2n2$. Пишутся сначала начало и конец первой дуги, затем второй и т.д. Массив $c1$ имеет длину $n1 + 1$, он состоит из последовательно записанных номеров дуг, образующих контур, и нулей.

Выдача результатов:

d3 -максимальный средний доход,

a1 -оптимальный контур.

Программа:

```
begin integer n1,n2; real eps;
  ввод (n1,n2,eps);
  begin integer a1,a2,a3,a4,i,l0,l1,l2,j,k,s,r;
    real d1,d2,d3;
    array t,q,q1 [1:n2], g [1:n1];
    integer array a [1:2*n2], cI [1:n1+1], e2,d,l1,l2,f [1:n1];
    ввод (a,cI,t,q);
    m10: d1:=d2:=0;
    for r:=1 step 1 until n2 do qI[r]:=q[r];
    for s:=1,s+1 while cI[s]>0 do
      begin aI:=cI[s];
        d1:=d1+t[aI]; d2:=d2+qI[aI]
      end;
    d3:=d2/d1; a4:=0;
    for r:=1 step 1 until n2 do qI[r]:=qI[r]-d3*t[r];
    for i:=1 step 1 until n1 do lI[i]:=l2[i]:=0;
    for s:=1,s+1 while cI[s]>0 do
      begin aI:=2*cI[s]; a2:=a[aI-1]; a3:=a[aI];
        lI[a2]:=a3; l2[a2]:=cI[s]; a4:=a4+i
      end;
    m3: a1:=0;
    for j:=1 step 1 until n2 do
      begin a2:=a[2*j-1]; a3:=a[2*j];
        if lI[a2]≠0 then go to m1;
        for i:=1 step 1 until n1 do
          if l2[i]=j then go to m1
        for i:=1 step 1 until n1 do
```

```

begin if  $l1[1]=0$  then go to m2;
  if  $a3=1$  then
    begin  $l1[a2]:=a3; l2[a2]:=j; a4:=a4+1$  end;
  m2: end;
m1: end;
  if  $a4 < n1$  then go to m3;
m11:  $a1:=c1[1]; a2:=a[2 \times a1]; a3:=a[2 \times a1 - 1];$ 
   $g[a2]:=0; g[a3]:=q1[a1]; a4:=2;$ 
  for  $i:=1$  step 1 until  $n1$  do  $f[i]:=0;$ 
   $f[a2]:=f[a3]:=1;$ 
m4: for  $i:=1$  step 1 until  $n1$  do
  if  $f[i]=0 \wedge f[l1[i]]=1$  then
    begin  $g[i]:=g[l1[i]]+q1[l2[i]];$ 
       $f[i]:=1; a4:=a4+1$ 
    end;
  if  $a4 < n-1$  then go to m4;
  for  $r:=1$  step 1 until  $n2$  do
    if  $g[a[2 \times r - 1]] - g[a[2 \times r]] - q1[r] < \epsilon$  then
      begin  $i0:=r; i1:=a[2 \times r - 1]; i2:=a[2 \times r];$ 
        go to m5 end; go to m6;
m5:  $c2[1]:=i0; d[1]:=i2; a4:=1;$ 
m8:  $a1:=l1[i2];$  if  $a1=1$  then
  begin  $c2[a4+1]:=l2[i2];$  go to m7 end;
   $d[a4+1]:=a1; c2[a4+1]:=l2[i2];$ 
  for  $k:=a4$  step -1 until 1 do
    if  $l1[a1]=d[k]$  then go to m9;
   $i2:=a1; a4:=a4+1;$  go to m8;
m7: for  $i:=1$  step 1 until  $n1$  do  $c1[i]:=c2[i];$ 
  go to m10;
m9:  $l2[11]:=i0; l1[11]:=a3;$  go to m11;
m6: вывод( $d3, c1$ ); stop

```

end

end

Л и т е р а т у р а

1. И.В. Романовский "Оптимизация стационарного управления дискретным детерминированным процессом" -Кибернетика,1967, № 2.

Поступила в редакцию
15.XI.1967 г.