

## KOMUNIKACIJE

### INTERVALNI LINEARNI PROGRAMI

Pod ovim nazivom dolaze problemi linearog programiranja koji imaju slijedeći oblik:

$$(1) \quad \begin{matrix} \text{Max } c'x \\ b^- \leq Ax \leq b^+ \end{matrix}$$

gdje je  $A = [a_{ij}]$  matrica reda  $(m, n)$ ,  $x = [x_j]$  i  $c = [c_j]$  su  $n$ -vektori a  $b^+ = [b_i^+]$ ,  $b^- = [b_i^-]$  su  $m$ -vektori<sup>1)</sup>.

Problemi u planiranju proizvodnje mogu imati tu formu. Na primjer, uzimimo da jedno poduzeće ima  $m$  strojeva, sposobno je da proizvodi  $n$  proizvoda i  $a_{ij}$  sati je potrebno stroju  $i$  da proizvede jedinicu proizvoda  $j$ . Ako se proizvodnja planira tjedno, neka  $x_j$  bude iznos proizvoda  $j$  koga treba proizvesti u sljedećem tjednu.

Postoji uvijek gornja ograda  $b_i^+$  na broj sati koliko tjedno može stroj  $i$  raditi. Toj ogradi može korespondirati donja ograda  $b_i^-$  kao rezultat zaključenih radnih ugovora, politike neotpuštanja radnika itd. Prema tome, ograničenja su oblika

$$(2) \quad b_i^- \leq \sum_{j=1}^n a_{ij} x_j \leq b_i^+, \quad (i = 1, 2, \dots, m)$$

Nadalje, poduzeće može imati zaključeni ugovor da proizvede  $d_j^-$  jedinica proizvoda  $j$  svaki tjedan. Može biti također i jedna gornja ograda  $d_j^+$  iznos proizvoda  $j$  zbog kapaciteta skladišta ili ograničene ponude sirovina. Otuda ovi zahtjevi:

$$(3) \quad d_j^- \leq x_j \leq d_j^+$$

Konačno, ako je  $c_j$  jedinični dohodak (neto prihod, bruto — neto produkt i sl.), ekonomski cilj se može ovako formulirati:

$$(4) \quad \max c'x$$

<sup>1)</sup> Vidjeti Philip D. Robers, *Interval Linear Programming*, Dissertation, Northwestern University, Evanston, August, 1968.

Citav problem (2), (3) i (4) očigledno pripada klasi intervalnih linearnih programa (1).

Intervalni linearni program (1) lako se konvertira u ekvivalentni ordinarni problem linearog programiranja. Dovoljno je postaviti da je

$$x = x^+ - x^-, \quad (x^+, x^- \geq 0)$$

i supstituirati u (1) da se dobije ekvivalentni problem:

$$(5) \quad \begin{matrix} \text{Max } (c'x^+ - c'x^-) \\ Ax^+ - Ax^- \leq b^+ \\ -Ax^+ + Ax^- \leq -b^- \\ x^+, x^- \geq 0 \end{matrix}$$

Ta konverzija, međutim, nije osobito zadovoljavajuća jer rezultira u programu (5) koji ima  $2m$  ograničenja i  $2(m+n)$  varijabli (uključivši dopunske), dokle dvostruko više od originalnog problema.

Najjednostavnije se riješi problem (1), ako se simpleks metoda primjeni na njegov dual:

$$(6) \quad \begin{matrix} \min (b^+ y^+ - b^- y^-) \\ A'y^+ - A'y^- = c \\ y^+, y^- \geq 0 \end{matrix}$$

Prijelaz na dualni problem osobito je opravдан i svršishodan kad intervalni linearni program ima veliki broj ograničenja u usporedbi sa brojem varijabli, tj. kad je  $m \gg n$ .

Na primjer, intervalni linearni program

$$(7) \quad \begin{matrix} \max (-5x_1) \\ 0 \leq x_1 + 2x_2 \leq 6 \\ 0 \leq 3x_1 + x_2 \leq 8 \\ -9 \leq -5x_2 \leq 9 \\ 2 \leq 4x_1 + 3x_2 \leq 6 \end{matrix}$$

ima ovaj dual

$$(8) \quad \begin{matrix} \min (y_1^+ + 8y_2^+ + 9y_3^+ + 6y_4^+ + 9y_3^- - 2y_4^-) \\ -y_1^+ - 3y_2^+ - 4y_4^+ + y_1^- + 3y_2^- + 4y_4^- = 5 \\ 2y_1^+ + y_2^+ - 5y_3^+ + 3y_4^+ - 2y_1^- - y_2^- + 5y_3^- - 3y_4^- = 0 \\ y_i^+, y_i^- \geq 0 \quad (i = 1, 2, 3, 4) \end{matrix}$$

Optimalno rješenje tog dualnog problema je  $y_2^- = 5/3$  i  $y_3^- = 1/3$  a optimalno rješenje originalnog problema je  $x_1 = -3/5$  i  $x_2 = 9/5$ . Vrijednost optimuma jest 3.

Postoji još jedna mogućnost transformacije intervalnog linearne programa u obični linearni program sa uglavnom istim negativnim posljedicama. Može se u (1) supstituirati

$$(9) \quad y = Ax$$

i staviti

$$x = x^+ - x^-, (x^+, x^- \geq 0)$$

u (1) i (9) pa se dobije slijedeći ekvivalentni problem:

$$(10) \quad \begin{aligned} & \max (c^T x^+ - c^T x^-) \\ & Ax^+ - Ax^- - y = 0 \\ & b^- \leq y \leq b^+ \\ & x^+, x^- \geq 0 \end{aligned}$$

Ovaj problem sa omedenim varijablama  $y_i$  rješava se ili Dantzigovom direktnom metodom ili Wagnerovom dualnom metodom za gornje ografe. Naiime, donjih ografe se možemo lako osloboditi ako uvedemo novi vektor  $y^- \geq 0$  tako da je  $b^- + y^- = y$  (usporediti Lj. Martić [3], str. 308). Problem (10) ima  $m$  primarnih i  $m$  sekundarnih ograničenja sa  $2(n+m)$  varijabli, uključivši artificijelne.

Optimalna rješenja mogu se eksplizite napisati, kako su pokazali A. Ben-Israel i A. Charnes [2], ako je intervalni program (1) ograničen a matrica  $A$  ima rang jednak broju redaka, tj.  $r(A) = m$ . S. Zlobec i A. Ben-Israel [6] su proširili taj rezultat na slučaj kad je  $A$  proizvoljnog ranga. Sva ta eksplizitna rješenja temelje se na nekim rezultatima R. Penrosea [4], A. Ben-Israela i A. Charnesa [1] o generaliziranim inverzima maticama. U posljednjem citiranom radu nalazi se i jedan mali prilog pisca ovih redaka.

Polazeći od rezultata Ben-Israela i Charnesa, niješio je Philip D. Robers [5] opći problem intervalnog linearne programiranja. On je našao dvije konačne interaktivne metode: tzv. suboptimalnu metodu i jedan algoritam baziran na Danzig — Wolfeovom principu dekompozicije. U dodatku svojoj disertaciji Robers je dao za suboptimalnu metodu program pisan u Fortranu IV za CDC 6400 kompjutor. Do sada izvršeni eksperimenti u numeričkom centru Northwestern univerziteta pokazali su da suboptimalna metoda znatno brže rješava problem (1) nego simpleks metoda ekvivalentni problem (5).

Na kraju se ponovno vraćamo primjenama intervalnog linearne programiranja. Postoji više aplikacija linearne programiranja koje na prirodnji način dolaze u formi intervalnih linearnih programa ili se u tu formu mogu lako transformirati. Osim proizvodnih linearnih programa tu spadaju i neki programi investicija, neki problemi iz strukturalne analize, problemi blendinga i smjese sa tolerancijama i drugi. Modeli za te probleme su u pravilu velikih dimenzija pa je traženje efikasnijih metoda za njihovo rješavanje od velikog praktičkog značenja.

Ljubomir MARTIĆ

Fakultet ekonomskih nauka,  
Zagreb

## LITERATURA

- [1] A. Ben-Israel and A. Charnes, »Contributions to the Theory of Generalized Inverses«, *Journal of the Society for Industrial and Applied Mathematics* 11 (1963), 667—699.
- [2] A. Ben-Israel and A. Charnes, An Explicit Solution of a Special Class of Linear Programming Problems, *Operations Research*, vol. 16, 1968, No 6, 1166—1175.
- [3] Lj. Martić, *Matematičke metode za ekonomske analize*, II svezak, Zagreb, 1966.
- [4] R. Penrose, »A Generalized Inverse for Matrices«, Proc. *Cambridge Philosophical Society* 51 (1955), 406—413.
- [5] Ph. D. Robers, *Interval Linear Programming*, Dissertation, Northwestern University, Evanston, August 1968.
- [6] S. Zlobec and A. Ben-Israel, *On Explicit Solutions of Interval Linear Programs*, Systems Research Memorandum No. 210, Northwestern University, September, 1968.

## NEKI ASPEKTI PROBLEMA RASPODELE DOPUNSKIH SREDSTAVA NERAZVIJENIM PODRUČJIMA

Dosadašnja istraživanja<sup>1)</sup> su pokazala da jedan od osnovnih problema u raspodeli dopunskih sredstava nerazvijenim područjima jeste određivanje potreba i sopstvenih mogućnosti. Ovo je istovremeno i jedan od najtežih problema bez čijeg rešavanja nije moguće vršiti raspodelu na objektivnan način. No, sagledavanjem potreba i mogućnosti ne bi bili rešeni svi problemi raspodele. Ovde ćemo razmatrati ona pitanja koja treba rešavati nakon određivanja potreba i mogućnosti. Imamo u vidu pre svega budžetsku potrošnju, no, kao što će se videti kasnije, slična analiza se može izvesti i kod drugih vidova potrošnje.

Ako su potrebe i sopstvene mogućnosti odredene za svaku područje tada treba posmatrati razlike između ovih dve veličine. Ako sa  $P_i$  označimo potrebe područja  $i$ , a sa  $M_i$  njegove sopstvene mogućnosti da finansira te potrebe, tada, uopšte uzev, mogu da nastupe sledeći slučajevi:

- a) Potrebe su veće od mogućnosti:  $P_i > M_i$ , tj.  $P_i - M_i > 0$
- b) Potrebe su jednake mogućnostima:  $P_i = M_i$ , tj.  $P_i - M_i = 0$
- c) Potrebe su manje od mogućnosti:  $P_i < M_i$ , tj.  $P_i - M_i < 0$

U slučajevima b) i c) područje  $i$  može samo da finansira svoje potrebe. Zadržaćemo se na slučaju a).

Ako su ukupna dopunska sredstva sa kojima raspolaže zajednica dovoljna da se pokriju sve razlike  $P_i - M_i$ , tada daljih problema u raspodeli dopunskih sredstava zapravo i nema. Procedura raspodele je u tom slučaju

<sup>1)</sup> Videti:

a) Finansiranje društveno-političkih zajednica u SR Srbiji — naučno-istraživački projekt Instituta društvenih nauka, Beograd, 1968.  
b) Izučavanje problema dodelje dopunskih sredstava republikama na trajnoj osnovi — naučno-istraživački projekt Jugoslovenskog instituta za ekonomska istraživanja, Beograd, 1968.