

3. Variante ale problemei de transport

În dezvoltările teoretice din secțiunile precedente condiția de echilibru (1.2.5) a fost esențială. În foarte multe contexte practice însă, această condiție nu este îndeplinită. Deasemenea este posibil ca unele ipoteze sau constante ale problemei de transport să se modifice de la o perioadă la alta antrenând schimbări de amploare mai mică sau mai mare în soluția optimă. În fine, nu puține sunt situațiile concrete ce nu implică "transporturi" în sensul strict al cuvântului, dar care pot fi modelate ca probleme de transport.

3.1 Probleme de transport neechilibrate

În cazul în care în problema generală de transport (secțiunea 1.2) totalul cantităților disponibile la furnizori întrece totalul cererilor consumatorilor:

$$\sum_{i=1}^m a_i > \sum_{j=1}^n b_j$$

ne putem reduce la o problemă de transport echilibrată introducând un *consumator fictiv* C_{n+1} a cărui "cerere" să fie egală cu *excesul de disponibil*:

$$b_{n+1} = \sum_{i=1}^m a_i - \sum_{j=1}^n b_j$$

Costurile unitare de transport de la furnizorii reali către C_{n+1} se iau egale cu zero. După rezolvarea problemei echilibrate, *cantitățile "livrate" consumatorului fictiv se vor interpreta drept cantități rămase în stocurile furnizorilor.*

Dacă totalul cantităților disponibile este mai mic decât cererea totală:

$$\sum_{i=1}^m a_i < \sum_{j=1}^n b_j$$

problema de transport, așa cum a fost ea definită în secțiunea 1.2, este *incompatibilă* (vezi inegalitatea (1.2.1)). *Putem încerca o rezolvare parțială a cererilor*, introducând un *furnizor fictiv* F_{m+1} al cărui "disponibil" să fie egal cu *cererea neacoperită*:

$$a_{m+1} = \sum_{j=1}^n b_j - \sum_{i=1}^m a_i$$

Din nou, costurile unitare de transport pe rutele ce leagă acest “furnizor” de consumatorii reali se iau egale cu *zero*. Obținem o problemă de transport echilibrată, în a cărei soluție optimă, *cantitățile “livrate” de furnizorul fictiv se vor interpreta drept cereri neacoperite*.

Mult mai aproape de realitate ni se pare următoarea abordare. Să presupunem că furnizorii F_1, F_2, \dots, F_m sunt bazine carbonifere iar consumatorii C_1, C_2, \dots, C_n sunt termocentrale. Să admitem că într-o perioadă normală de lucru (să zicem o lună) cantitatea de cărbune Q necesară termocentralelor, reprezentată prin suma $b_1 + b_2 + \dots + b_n$ a cererilor este egală cu cantitatea totală de cărbune posibil de livrat de către centrele miniere, cantitate reprezentată prin suma $a_1 + a_2 + \dots + a_m$. Cunoscând costurile unitare de transport ale cărbunelui pe calea ferată sau cu alte mijloace (naval, auto) se poate determina un program de satisfacere a necesarului de cărbune al termocentralelor care să implice un cost total minim. Să presupunem că în luna următoare sunt anunțate o serie de

acțiuni greviste la unele centre miniere. Este posibil ca nu toate sindicatele miniere din același bazin carbonifer să adere la grevă ceea ce face ca producția de cărbune să scadă într-o măsură mai mică sau mai mare. Fie a'_1, a'_2, \dots, a'_m producțiile lunare în condiții de criză și $Q' < Q$ suma acestora.

Într-o asemenea situație critică este mai logic ca fiecare termocentrală să primească o parte proporțională cu cererea sa în condiții normale de aprovizionare, adică:

$$\frac{b'_1}{b_1} = \frac{b'_2}{b_2} = \dots = \frac{b'_n}{b_n}$$

b'_1, b'_2, \dots, b'_n fiind cantitățile ce urmează a fi primite în situația de criză. Noile cantități se pot deduce ușor, observând că fiecare raport $\frac{b'_j}{b_j}$ este egal cu:

$$\frac{b'_1 + b'_2 + \dots + b'_n}{b_1 + b_2 + \dots + b_n} = \frac{a'_1 + a'_2 + \dots + a'_m}{a_1 + a_2 + \dots + a_m} = \frac{Q'}{Q}$$

de unde:

$$b'_j = \frac{Q'}{Q} b_j \quad j = 1, \dots, n.$$

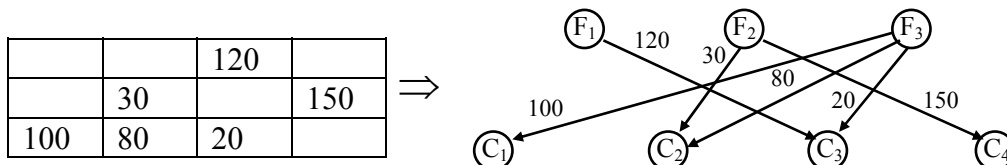
O dată stabilite cantitățile b'_i avem o problemă de transport echilibrată pe care o rezolvăm cu algoritmul descris.

Exemplul 3.1.1 Patru termocentrale C_1, C_2, C_3, C_4 se aprovizionează cu cărbune de la trei mine F_1, F_2, F_3 . Necesarul lunar al termocentralelor, producțiile lunare ale minelor și costurile transportului unei unități fizice de cărbune (1000 t.) pe diferitele rute sunt date în tabelul 3.1.1

	C_1	C_2	C_3	C_4	Disponibil
F_1	3	2	1	5	120
F_2	4	3	7	2	180
F_3	3	3	5	6	200
Necesar	100	110	140	150	500

Tabelul 3.1.1

Cu metoda diferențelor maxime, se obține direct programul optim de aprovizionare din tabelul 3.1.2. Rutele utilizate în acest program sunt evidențiate în figura alăturată.



Tabelul 3.1.2

Costul asigurării transporturilor din program se ridică la 1150 u.m.

Pentru luna următoare unele sindicate miniere preconizează o serie de acțiuni greviste. Ca urmare a acestora se estimează că producția totală de cărbune va scădea cu 30% fiind repartizată astfel: 100 mii t. la mina F_1 și numai 120, respectiv 130 mii t. la minele F_2 și F_3 deci un total de 350 mii t. față de o cerere de 500 mii t.

Problema repartizării producției diminuate se poate pune în două moduri:

- urmărind în exclusivitate criteriul minimizării cheltuielilor de transport. “Reechilibrăm” problema prin introducerea unei “mine” fictive F_4 a

cărei producție lunară să fie egală cu cantitatea cu care s-a diminuat producția curentă a minelor reale, adică 150 mii t. Neexistând transporturi efective între F_4 și C_1, C_2, C_3, C_4 costurile unitare de transport pe rutele corespunzătoare vor fi luate, firesc, egale cu zero. Vezi tabelul 3.1.3.

	C_1	C_2	C_3	C_4	Disponibil
F_1	3	2	1	5	100
F_2	4	3	7	2	120
F_3	3	3	5	6	130
F_4	0	0	0	0	150
Necesar	100	110	140	150	500

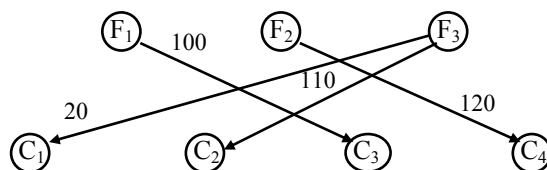
Tabelul 3.1.3

Rezultă două soluții optime indicate în tabelele 3.1.4 și 3.1.5. Costul de transport aferent este de 730 u.m.

În prima variantă numai cererea termocentralei C_2 este integral acoperită, C_1 primind numai 20%, C_3 numai 71% iar C_4 numai 80% din necesarul curent. În a doua variantă C_1 primește cantitatea normală, C_2 numai

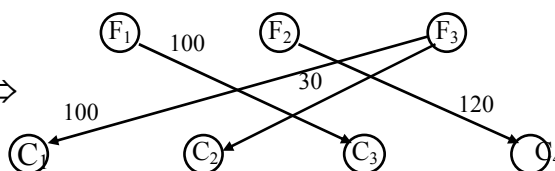
27% iar C_3 și C_4 procentele anterioare. După cum se vede reducerea cu 30% a producției normale este repartizată foarte diferit pe consumatori.

	C_1	C_2	C_3	C_4
F_1			100	
F_2				120
F_3	20	110		
F_4	80		40	30



Tabelul 3.1.4

	C_1	C_2	C_3	C_4
F_1			100	
F_2				120
F_3	100	30		
F_4		80	40	30

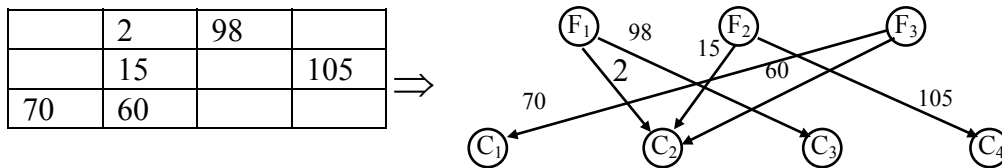


Tabelul 3.1.5

- repartizând producția diminuată proporțional cu cererile normale.

Producția diminuată reprezintă 70% din cea normală, astfel că termocentralele C_1, C_2, C_3, C_4 ar urma să primească $100 \cdot 0,7 = 70$ mii t, $110 \cdot 0,7 = 77$ mii t, $140 \cdot 0,7 = 98$ mii t, respectiv $150 \cdot 0,7 = 105$ mii t.

Rezolvând problema echilibrată rezultată obținem soluția:



Exemplul 3.1.2 Datorită dezvoltării și extinderii capacităților de producție, conducerea firmei X a decis să facă noi angajări în fiecare din cele cinci fabrici ale sale, conform datelor din următorul tabel:

Fabrica	I	II	III	IV	V	Total
Nr. de noi angajați	45	74	50	82	63	314

Noul personal este recrutat din 3 orașe mari aflate în zonă, prin intermediul unor agenții specializate. Contactând aceste agenții, firma a găsit convenabile următoarele oferte:

Agenția din orașul	A	B	C	Total
Număr de oferte convenabile ptr. firmă	120	100	154	374

Fabricile sunt situate într-o zonă rurală așa că, în discuțiile cu sindicatele interesate, firma a convenit să suporte cheltuielile zilnice de întoarcere de la locul de muncă la oraș, la toți angajații noi, cheltuieli evaluate la 12 u.m. pe persoană \times km. Distanțele în km dintre fabrici și orașe sunt indicate în următorul tabel:

	I	II	III	IV	V
A	6	2	2	6	3
B	14	9	4	5	3
C	10	4	11	3	4

Pentru început conducerea firmei este interesată în a cunoaște câte persoane ar putea fi angajate astfel încât cheltuielile totale de transport să fie cât mai mici cu putință.

Întrucât disponibilul de personal este mai mare decât cererea, vom introduce o "fabrică fictivă" VI a cărei cerere să fie de $374 - 314 = 60$ noi angajați. Obținem o problemă echilibrată de transport cu datele din tabelul 3.1.6 al cărei obiectiv este *minimizarea numărului total de persoane \times km*.

	I	II	III	IV	V	VI	Disponibil
A	6	2	2	6	3	0	120

B	14	9	4	5	3	0	100
C	10	4	11	3	4	0	154
Cerere	45	74	50	82	63	60	374

Tabelul 3.1.6

Deoarece pe rutele care leagă orașele A, B, C de "fabrica" VI nu vor avea loc transporturi de personal, costurile unitare au fost luate egale cu zero.

Aplicând algoritmul de rezolvare descris în secțiunea 2.4 se obține următorul program posibil de angajări (vezi tabelul 3.1.7). Toți cei 120 de candidați din orașul A vor fi angajați : 45 la fabrica I, 62 la fabrica II și restul la fabrica III. În felul acesta, candidații din B vor fi angajați în totalitate: 37 la fabrica III și 63 la fabrica V. Din C vor fi acceptate numai 94 de oferte din cele 154 disponibile adică 61%. Rezultă un total (minim) de 1051 oameni \times km transportați pentru care firma trebuie să plătească zilnic 12612 u.m.

	I	II	III	IV	V	VI
A	45	62	13			
B			37		63	
C		12		82		60
	45	74	50	82	63	

Tabelul 3.1.7

Conducerea firmei este de părere că adoptarea acestui program ar crea o imagine nefavorabilă firmei pe piața forței de muncă prin "discriminarea" potențialilor lucrători din C față de cei din A sau B și decide să examineze și alte variante. Astfel, pentru a nu apare ca "incorectă" față de candidații potențiali dintr-un oraș sau altul, s-a decis ca surplusul de 60 de oferte ce nu vor putea fi acceptate să fie repartizat în mod egal între cele trei orașe, adică 20 de fiecare. Firma dorește să știe care va fi efectul acestei hotărâri asupra cheltuielilor cu transportul noilor angajați.

Reluăm problema fixând numărul de oferte acceptabile la $120 - 20 = 100$ pentru orașul A, $100 - 20 = 80$ pentru B și $154 - 20 = 134$ pentru C. (total 314). Rezultă soluția din tabelul 3.1.8. Conform acesteia, numărul total de

	I	II	III	IV	V
A	45	22	33		

persoane \times km transportați va crește la 1087, implicând cheltuieli zilnice în valoare de 13044 u.m., cu 3,43 % mai mari decât în varianta studiată anterior. Noul program satisface oferta de forță de muncă în proporție de 83,3 % pentru A, 80 % pentru B și

B			17		63
C		52		82	

Tabelul 3.1.8

87 % pentru C.

Plecând de la ultima soluție, conducerea firmei dorește să cunoască ce implicații ar putea avea asupra cheltuielilor de transport satisfacerea ofertelor *în aceeași proporție*.

Notând cu a_1, a_2, a_3 volumul ofertelor acceptabile din A, B, respectiv C este necesar ca:

$$\frac{a_1}{120} = \frac{a_2}{100} = \frac{a_3}{154} = \frac{a_1 + a_2 + a_3}{120 + 100 + 154} = \frac{314}{374}$$

din care rezultă: $a_1 = 101$, $a_2 = 84$, $a_3 = 129$. — Cu noile date se obține programul:

	I	II	III	IV	V
A	45	27	29		
B			21		63
C		47		82	

Soluția găsită implică 1089 oameni × km de transportat zilnic la un cost de 13068 u.m., cu 3,6 % mai mare decât în prima variantă.

Tabelul 3.1.9

Firește, în adoptarea deciziei asupra variantei finale a programului de noi angajări, conducerea firmei poate să țină seama și de alte cerințe care nu au fost avute în vedere în studiul întreprins. În consecință, soluțiile sintetizate în tabelele 3.1.7, 3.1.8 și 3.1.9 trebuiesc considerate ca simple "scenarii" menite să ajute factorii decizionali în luarea unei hotărâri cât mai bune!

3.2 Blocarea unor rute

Până în prezent am admis că orice rută dintre un furnizor și un consumator poate fi utilizată la un cost de transport mai mic sau mai mare. Sunt cazuri în care, din diferite motive una sau mai multe rute nu pot fi utilizate. "Blocarea" acestor rute se va face prin introducerea unor costuri

unitare de transport foarte mari. Concret, dacă ruta (F_i, C_j) nu mai poate fi folosită vom lua $c_{ij} = M$ unde M este o constantă pozitivă foarte mare.

Exemplul 3.2.1 În exemplul 3.1.1 am determinat programul lunar normal de aprovizionare cu cărbune al celor patru termocentrale în ipoteza că toate rutele erau disponibile (tabelul 3.1.2). Evident, acest program nu va suferi nici o modificare în cazul în care se blochează o rută ce nu era prevăzută a fi utilizată. Să presupunem că în luna următoare ruta (F_3, C_3) se va închide temporar din cauza unor lucrări de modernizare. În acest fel, mina F_3 nu mai poate aproviziona direct termocentrala C_3 . Pentru a determina schimbările din programul actual cauzate de această întrerupere reevaluăm mărimile Δ_{ij} luând de astă dată în calcul $c_{33} = M \gg 0$

	$v_1=3$	$v_2=3$	$v_3=M$	$v_4=2$	
$u_1=1-M$			120		⇒
$u_2=0$		30		150	
$u_3=0$	100	80	20		

1-M	2-M	*	-2-M
-1	*	M-7	*
*	*	*	-4

Tabelele 3.2.1 - 3.2.2

Deoarece $\Delta_{23} = M - 7 > 0$, soluția curentă nu mai este optimă; ea se îmbunătățește folosind conturul poligonal indicat.

Noul program de transport, pus în evidență în tabelul 3.2.3 nu mai utilizează ruta blocată (F_3, C_3) și ca urmare costul său crește, ajungând la 1190 u.m.

		120	
	10	20	150
100	100		

Tabelul 3.2.3

Exemplul 3.2.2 Vom studia acum o problemă de transport "parametrică" care extinde într-un fel considerațiile anterioare. Reluăm problema aprovizionării cu cărbune a termocentralelor din exemplul precedent (cu datele din tabelul 3.1.1). Să presupunem că pentru transportul cărbunelui de la mina F_1 la termocentrala C_3 există mai multe variante ce pot fi folosite într-o lună sau alta în funcție de programul de întreținere, reparare și modernizare a rețelei de căi ferate. Posibilele schimbări ale traseului au un efect direct asupra costului unitar de transport $c_{13} = 1$ luat inițial în calcul. Ne propunem să studiem efectul pe care îl are variația costului c_{13} asupra programului optim de

transport și a costului total aferent. Pentru aceasta, considerăm soluția optimă determinată în cazul particular $c_{13} = 1$ (vezi tabelul 3.1.2) și recalculăm mărimile Δ_{ij} luînd $c_{13} = \lambda \geq 0$ variabil.

	$v_1=3$	$v_2=3$	$v_3=5$	$v_4=2$	
$u_1=\lambda - 5$			120		
$u_2 = 0$		30		150	
$u_3 = 0$	100	80	20		

 \Rightarrow

$\lambda - 5$	$\lambda - 4$	*	$\lambda - 8$
-1	*	-2	*
*	*	*	-4

Tabelele 3.2.4 - 3.2.5

Condiția de optimalitate $\Delta_{ij} \leq 0$ conduce la concluzia că atîta timp cît $c_{13} \leq 4$ programul optim de transport este cel afișat în tabelul 3.1.2 (sau 3.2.4) cu costul total $f = 1030 + 120c_{13}$.

Dacă c_{13} depășește "cu puțin" 4 din tabelul 3.2.5 rezultă $\Delta_{12} > 0$ și soluția din tabelul alăturat nu mai este optimă. Folosind conturul poligonal asociat rutei (1,2) - indicat în tabel - rezultă soluția din tabelul 3.2.6

	$v_1=3$	$v_2=7-\lambda$	$v_3=5$	$v_4=6-\lambda$	
$u_1=\lambda-5$		80	40		
$u_2=\lambda-4$		30		150	
$u_3=0$	100		100		

 \Rightarrow

Tabelul 3.2.6

Testarea optimalității acestei soluții este făcută în tabelul 3.2.7 folosind valorile \bar{u}_i, \bar{v}_j înscrise la stînga și deasupra tabelului 3.2.6. Condiția $\Delta_{ij} \leq 0$ arată că soluția găsită este optimă atîta timp cît $4 \leq c_{13} \leq 5$. Costul asociat are valoarea $1350 + 40c_{13}$ u.m.

$\lambda - 5$	*	*	-4
$\lambda - 5$	*	$\lambda - 6$	*
*	$4 - \lambda$	*	$-\lambda$

Tabelul 3.2.7

Pentru $c_{13} > 5$ avem $\Delta_{11} = \Delta_{21} < 0$. Folosind conturul poligonal asociat rutei (1,1) se găsește soluția din tabelul 3.2.8 al cărei cost este de 1550 u.m.

40	80		
	30		150

 \Rightarrow

60		140	
----	--	-----	--

Tabelul 3.2.8

Se observă că pe măsură ce costul unitar c_{13} crește, ruta (F_1, C_3) este folosită din ce în ce mai puțin până când este abandonată.

3.3 Alte probleme reductibile la problema de transport

Deși nu implică transporturi fizice unele probleme pot fi aduse la “formatul” problemei de transport.

Exemplul 3.3.1 O firmă specializată în producerea de echipament electric are de expediat un număr de generatoare la sfârșitul lunilor Ianuarie, Februarie și Martie. În fiecare lună, firma produce, în regim normal de lucru, un anumit număr de generatoare. Dacă necesitățile o impun, prin organizarea unor schimburi prelungite, firma poate produce și peste plafoanele normale dar la un cost mai ridicat.

Luna	Ianuarie	Februarie	Martie
Nivelul cererii (buc.)	8	6	12
Volumul producției în regim normal de lucru (buc.)	7	7	7
Volumul producției suplimentare (buc.)	4	4	5
Costul unui generator din producția normală (u.m.)	40	40	50
Costul unui generator din producția suplimentară (u.m.)	50	60	80

Tabelul 3.3.1

După cum se vede, în luna Martie, când cererea este mai mare și costurile de producție sunt mai mari, ca urmare a unor tendințe inflaționiste ce pot fi previzionate din vreme: creșteri planificate ale salariilor sau creșterea prețurilor la materiile prime.

Deoarece costurile de producție nu sunt constante, firma va fi interesată în a produce mai mult în lunile în care costurile sunt mai mici formând astfel un stoc de produse finite din care să acopere, cel puțin în parte, cererea din lunile în care costurile sunt mai mari. Pentru fiecare generator

expediat în altă lună decât cea în care a fost produs, există un cost suplimentar de stocare de 10 u.m. pe lună.

Obiectivul urmărit este elaborarea unui program de fabricație pentru satisfacerea comenzilor la un cost total de producție și stocare minim.

Pentru a formula o problemă de transport trebuie să identificăm mai întâi sursele și destinațiile. În fiecare lună un generator poate fi produs în două moduri: în timpul normal de lucru sau “peste program”; vor exista deci $2 \times 3 = 6$ “surse” ale căror disponibile sunt nivelele de producție corespunzătoare. Astfel, sursa “*Ianuarie-producție normală*” are un disponibil de 7 bucăți în timp

ce sursa “*Martie-producție suplimentară*” are un disponibil de 5 bucăți. Destinațiile se identifică cu *sfârșiturile* celor trei luni când cererile trebuiesc acoperite.

Între cele 6 surse și 3 destinații se creează $6 \times 3 = 18$ legături (rute); fiecare indică luna în care este produs un generator, modul în care acesta este produs (în regim normal de lucru sau “peste program”) și luna în care este expedit. Din cele 18 legături, 6 vor fi blocate deoarece exprimă un nonsens: livrarea unui produs finit într-o lună anterioară celei în care a fost fabricat!

Costurile unitare de transport pe rutele neblocate sunt în fapt costurile unitare de producție la care se adaugă eventualele cheltuieli de stocare. Astfel, pe ruta “*Ianuarie-producție suplimentară* → *Martie*” costul unitar de transport va fi egal cu costul fabricării unui generator peste nivelul producției normale din Ianuarie la care se adaugă costul stocării pe două luni, adică $50 + 2 \times 10 = 70$ u.m.

Am obținut o problemă de transport ale cărei date sunt prezentate în tabelul 3.3.2.

Surse \ Destinații	Ianuarie	Februarie	Martie	Disponibil
Ian.-prod. normală	40	50	60	7
Ian.-prod, suplim.	50	60	70	4
Feb.-prod. normală	M	40	50	7
Feb.-prod. suplim.	M	60	70	4
Martie-prod. normală	M	M	50	7
Martie-prod. suplim.	M	M	80	5
				34

	Cerere	8	6	12	26
--	--------	---	---	----	----

Tabelul 3.3.2

Deoarece oferta totală întrece cererea totală ($34 > 26$) este necesar să echilibrăm problema introducând un “consumator” fictiv care să preia diferența $34 - 26 = 8$ buc.

Invităm cititorul să rezolve problema echilibrată, avertizându-l că aceasta are mai multe soluții optime! Una dintre ele este interpretată în figura 3.3.1; costul asociat este de 1250 u.m.

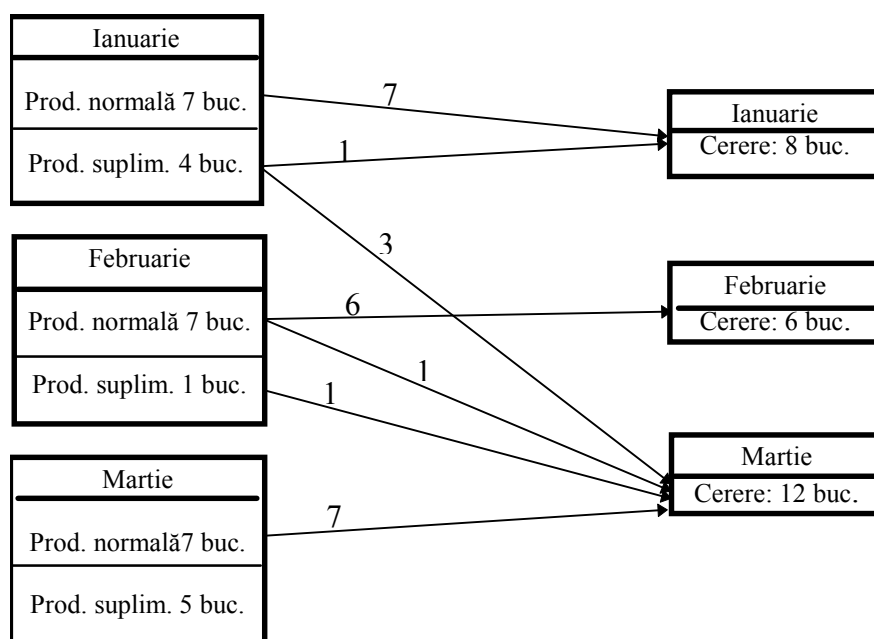


Figura 3.3.1

Exemplul 3.3.2

Foarte des citată în literatura de specialitate este problema patronului de restaurant.

Patronul unui restaurant știe că în raport cu mesele pe care a stabilit să le servească în următoarele n zile (în regim de rezervare) va avea nevoie de r_i șervete de masă curate, $i = 1, \dots, n$. Pentru procurarea acestor șervete el are la dispoziție două posibilități:

- fie să le cumpere la prețul de a u.m. bucata;
- fie să trimită șervetele murdare la o spălătorie. În serviciul normal, șervetele spălate sunt livrate după p zile la un cost de c u.m. bucata; în serviciul de urgență, șervetele spălate se livrează după $q < p$ zile la un cost $b > c$ u.m. bucata.

Pornind fără nici un șervet utilizabil, cum trebuie să procedeze patronul cu achiziționarea și spălarea șervetelor astfel încât să minimizeze costul total pe perioada celor n zile?

Pentru a trata problema enunțată ca o problemă de transport este necesar să identificăm: 1) produsul ce trebuie “transportat și distribuit”, 2) sursele,

3) destinațiile, 4) legăturile (rutele) permise între surse și destinații și 5) costurile unitare de transport.

1) Produsul de transportat și distribuit îl constituie *șervetele “curate”*. După proveniență ele sunt de trei feluri: șervete “noi” cumpărate de la magazin, șervete “spălate în regim de urgență” și șervete “spălate în regim normal”.

2) Evident o primă sursă de șervete curate o constituie stocul de șervete noi pe care patronul intenționează să le cumpere de la magazin; notăm această sursă cu F_0 . Deoarece, la urma urmei, fiecare șervet spălat a fost cândva nou este clar că la începutul perioadei patronul nu poate cumpăra mai puține șervete decât numărul maxim necesar într-o zi. Pe e altă parte, patronul poate cumpăra în fiecare zi numărul de șervete curate necesare. În concluzie, numărul S al șervetelor din stocul inițial F_0 va trebui fixat undeva între limitele specificate în următoarea inegalitate:

$$\max_{1 \leq i \leq n} r_i \leq S \leq \sum_{i=1}^n r_i \quad (3.3.1)$$

Mai departe, la sfârșitul unei zile, să zicem i , cele r_i șervete murdare se constituie ca o sursă de șervete curate pentru zilele următoare (firește, după ce în prealabil au fost spălate!). Face excepție ultima zi, a n -a, când șervetele murdare se aruncă pur și simplu la deșeurii (se face ipoteza că în perioada următoare, patronul va utiliza alt stoc de șervete noi...). În consecință, pe lângă “sursa” F_0 , vom mai considera alte $n - 1$ “surse” F_1, F_2, \dots, F_{n-1} , corespunzătoare zilelor $1, 2, \dots, n-1$, cu “disponibilele” r_1, r_2, \dots, r_{n-1} .

3) Este firesc ca fiecare din cele n zile să fie socotită ca o destinație a cărei cerere este egală cu numărul șervetelor curate. Vom avea deci n destinații C_1, C_2, \dots, C_n , corespunzătoare zilelor $1, 2, \dots, n$ cu cererile r_1, r_2, \dots, r_n . Datorită relației (3.3.1) “oferta” totală de șervete curate acoperă cererea totală:

$$S + r_1 + r_2 + \dots + r_{n-1} \geq r_1 + r_2 + \dots + r_{n-1} + r_n \Leftrightarrow S \geq r_n$$

Dacă $S = r_n$ (care are loc numai dacă $r_n = \max_{1 \leq i \leq n} r_i$), problema este din start echilibrată; dacă $S > r_n$, vom introduce o destinație suplimentară C_0 cu cererea $S - r_n$. Situația șervetelor cu "destinația" C_0 se interpretează diferit: acelea care "provin" de la sursa F_0 reprezintă șervete pe care patronul intenționa să le cumpere dar a renunțat deoarece nu mai avea nevoie de ele; cele care provin de la oricare din sursele F_1, F_2, \dots, F_{n-1} reprezintă șervete murdare care nu mai sunt trimise la spălat fiind aruncate la deșeuri.

4,5) Având în vedere semnificația ei, sursa F_0 este legată de toate destinațiile C_1, C_2, \dots, C_n , "costul unitar" comun pe aceste rute fiind prețul de cumpărare al unui șervet nou. Să considerăm acum o sursă oarecare $F_i, i = 1, 2, \dots, n-1$, al cărei "disponibil" este format din cele r_i șervete folosite în ziua i . Aceste șervete, sau o parte din ele, devin disponibile pentru o nouă folosire abia după q zile, adică după ce au fost trimise la spălătoria rapidă. În concluzie, "rutele" (F_i, C_j) cu $1 \leq j < i + q$ sunt lipsite de sens și vor fi *blocate* printr-un cost M foarte mare. Pe rutele (F_i, C_j) cu $i + q \leq j < i + p$ se va "practica" costul b al spălării unui șervet în regim de urgență iar pe rutele (F_i, C_j) cu $i + p \leq j \leq n$, se va practica costul c al spălării unui șervet în regim normal. În fine, sunt permise toate rutele către destinația C_0 - în caz că aceasta trebuie avută în vedere! - cu costul comun zero.

Considerațiile precedente sunt ilustrate prin următorul caz concret:

$n = 5$ zile

ziua i	1	2	3	4	5
cererea r_i	60	50	80	40	60

prețul unui șervet nou: $a = 5$

durata serviciului normal: $p = 2$ zile

durata serviciului rapid: $q = 1$ zi

costul spălării unui șervet în regim de urgență: $b = 2$ u.m.

costul spălării unui șervet în regim normal: $c = 1$ u.m.

Din (3.3.1) rezultă că $80 \leq S \leq 280$. În tabelul (3.3.3) apar datele problemei de transport corespunzătoare.

	C ₁	C ₂	C ₃	C ₄	C ₅	C ₀	Disponibil
F ₀	5	5	5	5	5	0	S
F ₁	M	2	1	1	1	0	60
F ₂	M	M	2	1	1	0	50
F ₃	M	M	M	2	1	0	80
F ₄	M	M	M	M	2	0	40
Necesar	60	50	80	40	50	S - 50	S + 230

Tabelul 3.3.3

Problema are mai multe soluții optime; structura unora depinde de numărul S de șervete noi pe care patronul *intenționează* să le cumpere la început! Invităm cititorul să facă calculele necesare, luând ca model studiul problemei parametrice de transport din exemplul 3.2.2. Oricare din aceste soluții implică un cost total de 730 u.m. a cărei structură va fi detaliată pe soluția din tabelul 3.3.4.

	C ₁	C ₂	C ₃	C ₄	C ₅	C ₀
F ₀	60	20				S - 80
F ₁		30	30			
F ₂			50			
F ₃				40	40	
F ₄					10	30

Tabelul 3.3.4

Din prima linie a tabelului 3.3.4 rezultă că patronul va trebui să cumpere 80 de șervete noi: 60 vor fi folosite în prima zi, restul a doua zi. Din a doua linie rezultă că 30 din șervetele folosite în prima zi vor fi trimise la spălătoria rapidă pentru a fi disponibile a doua zi. Restul de 30 vor fi spălate în regim normal pentru a fi folosite în ziua a treia ș.a.m.d. Ultima linie arată că din cele 40 de șervete întrebuițate în a patra zi, 10 vor fi spălate rapid, pentru a putea fi folosite a doua zi iar celelalte 30 vor fi aruncate la deșeurile (acolo unde vor ajunge și cele 50 de șervete “murdărite” în ultima zi).

Tabelul poate fi “citit și pe coloane”. Astfel din coloana a treia deducem că necesarul de șervete pentru a treia zi este asigurat prin spălarea în

regim normal a 30 șervete folosite în prima zi și prin spălarea în regim de urgență a celor 50 de șervete folosite în a doua zi.

În regim normal sunt spălate $30 + 40 = 70$ șervete iar în regim de urgență $30 + 50 + 40 + 10 = 130$ șervete. Structura costului total este deci următoarea:

$$80 \times 5 + 130 \times 2 + 70 \times 1 = 400 + 260 + 70 = 730 \text{ u.m.}$$

Structura soluției analizate este vizualizată în figura 3.3.2.

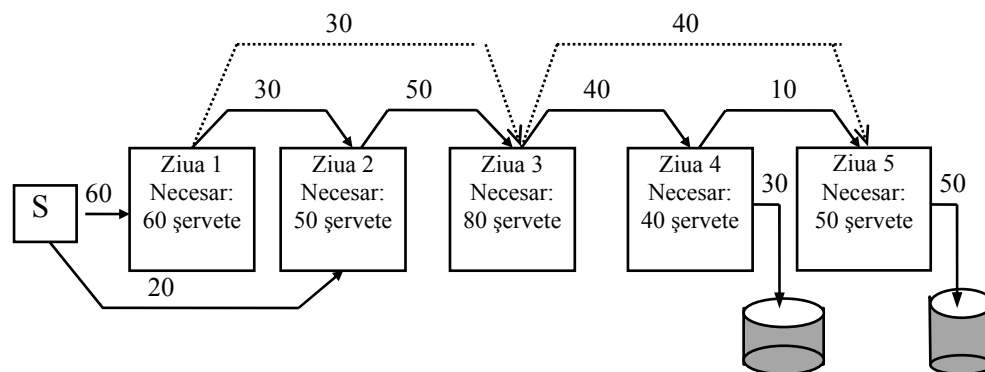


Figura 3.3.2