

## **Repartizarea optimă a capacităților de transport în cadrul unui sistem logistic cu ajutorul programării dinamice**

**Gheorghe BĂȘANU**

Academia de Studii Economice, București  
gheorghe.basanu@man.ase.ro

**Victor TELEAȘĂ**

Academia de Studii Economice, București  
victorteleasa@yahoo.com

**Eduard ARMEANU**

Academia de Studii Economice, București  
armeanu@gmail.com

**Rezumat.** *Transporturile dețin un rol esențial în sistemul logistic, prin intermediul cărora se realizează interconectarea majorității proceselor și operațiunilor care se desfășoară în cadrul acestuia. Utilizarea cu eficiență a capacității de transport, reprezintă un obiectiv prioritar, prin a cărui îndeplinire se asigură diminuarea costurilor logistice. Acest obiectiv este dificil de atins astăzi, datorită creșterii complexității procesului de monitorizare și de coordonare a mijloacelor de transport. Această complexitate este determinată de numărul și diversitatea mijloacelor de transport, de volumul și varietatea comenzilor de livrare, de creșterea accentuată a punctelor care trebuie aprovizionate.*

*Programarea dinamică reprezintă un instrument de mare utilitate pentru managerii de logistică, având în vedere că tehnicile și metodele specifice acesteia sunt orientate spre rezolvarea unor probleme de alocare și utilizare optimă a resurselor.*

*Lucrarea prezintă succint o serie de elemente teoretice de programare dinamică aplicată în domeniul logisticii, pe baza cărora se prezintă un model matematic de stabilire a politicii optime de repartitie a capacităților de transport pe aria deservită de un centru logistic, prin intermediul a trei centre de distribuție.*

**Cuvinte-cheie:** centru de distribuție; logistică; număr de consumatori; etapă; programare dinamică.

**Cod JEL:** C61.

**Coduri REL:** 9J, 10F.

Un sistem logistic are ca obiectiv principal asigurarea circuitului fluxurilor de materiale și produse către utilizatori și consumatori. Acest obiectiv poate fi atins numai în anumite condiții, impuse atât de cerințele clienților, cât și de necesitatea utilizării în condiții de eficiență a capacităților logistice disponibile.

Resursele necesare executării operațiunilor de transport, din cadrul sistemului logistic, se stabilesc în urma unei analize detaliate a tuturor elementelor care stau la baza livrării materialelor și produselor către clienți, la momentele calendaristice programate, în cantitățile și calitatea solicitate de aceștia. Identificarea și stabilirea clienților care vor fi deserviți, a rutelor de transport către aceștia, a caracteristicilor și a cantităților de materiale și produse ce urmează a fi transportate, a numărului de mijloace de transport și a personalului necesar desfășurării operațiunilor logistice aferente, reprezintă un proces laborios de evaluare, pe care se fundamentează decizia finală, centrată pe utilizarea eficientă a resurselor disponibile.

În cadrul unui sistem logistic, aprovizionarea punctelor de consum se realizează, de obicei, prin intermediul centrelor de distribuție, care dispun de mijloace de transport auto de diverse tipuri și capacități. Cererea de materiale și produse este extrem de variabilă în timp și de aceea principala problemă a managerilor de logistică o constituie satisfacerea, într-o manieră cât mai eficientă și flexibilă, a acestor cereri, prin angrenarea unui număr cât mai mic de mijloace de transport. Eficiența, în acest context, presupune utilizarea la maximum a capacității de transport disponibile, concomitent cu diminuarea distanțelor parcurse de mijloacele de transport. Se stabilește astfel un echilibru între gradul de conformitate al serviciilor logistice în raport cu cerințele clienților și costurile de la nivelul furnizorilor, necesare asigurării acestor servicii.

Din punct de vedere al flexibilității, transporturile din sfera sistemului logistic trebuie să răspundă la două cerințe esențiale: asigurarea, în timp util, a capacității necesare deplasării întregii cantități de materiale și produse solicitate de clienți și asigurarea compatibilității dintre mijloacele de transport utilizate și caracteristicile specifice materialelor și produselor. Aceste cerințe sunt în mod evident interdependente, numai împreună reușind să asigure integral, din punct de vedere cantitativ și calitativ, comenzile clienților.

Nivelul stocurilor de materiale și produse poate fi diminuat la maximum, prin crearea unui flux continuu de materii prime și materiale în cadrul sistemului logistic, în care sincronizarea transporturilor deține un rol esențial, reflectat în ritmicitatea cu care sunt alimentate liniile de producție. Costurile logistice pot fi diminuate, în mare măsură, prin asigurarea unei dispersii raționale a capacităților de transport pe aria logistică deservită. Astfel, livrările

de materiale și produse în cantități mici și cu frecvență mare pot fi efectuate cu mijloace de transport de capacitate redusă, în timp ce livrările de materiale și produse în cantități mari, către mai multe puncte de aprovizionare, pot fi efectuate, în circuit, cu mijloace de transport de capacități medii și mari.

Programarea dinamică reprezintă o metodă de rezolvare a problemelor de optimizare care implică adoptarea celei mai bune politici, prin determinarea, pentru fiecare decizie care compune o astfel de politică, a unor subprobleme ce pot fi rezolvate, în așa fel încât problema inițială să-și găsească soluția optimă printre soluțiile optime ale acestor subprobleme. Această aserțiune se bazează pe *principiul optimalității* (Stokey, Lucas, 1989) conform căruia (Bellman, 1957) *o politică optimală are proprietatea că, oricare ar fi prima decizie și starea inițială, deciziile următoare trebuie să constituie o politică optimală cu privire la starea rezultată din prima decizie*. Prin urmare, *orice politică optimă nu poate fi formată decât din subpolitici optime* (Kaufmann, 1967). Acest principiu ne arată că dacă o politică are în compunerea sa o subpolitică ce nu este optimă, atunci înlocuirea acesteia cu una optimă va determina îmbunătățirea politicii inițiale.

Este de menționat că programarea dinamică nu ne oferă o formulare matematică standard de rezolvare a tuturor problemelor. În funcție de variabilele avute la dispoziție și de obiectivul vizat, pentru fiecare situație trebuie identificată ecuația de recurență corespunzătoare care să conducă la soluția optimă. Problemele de programare dinamică pot fi deterministe (la fel ca aceea tratată în această lucrare) sau probabiliste, după cum rezultatul obținut în fiecare etapă decizională este unic și cunoscut, respectiv se prezintă sub forma unei distribuții de probabilitate.

Având la dispoziție o cantitate  $r$  de resurse pentru desfășurarea a  $n$  activități, se pune problema repartizării acestor resurse în așa fel încât să obținem rezultatul optim. Modelul matematic al unui astfel de caz general se prezintă sub forma:

$$\text{optimizarea: } z = \sum_{j=1}^n g_j(x_j) \quad (1)$$

$$\text{în condițiile: } \sum_{j=1}^n a_j x_j \leq r, \text{ cu toate variabilele nenegative și întregi} \quad (2)$$

în care:

$g_1(x_1), g_2(x_2), \dots, g_n(x_n)$  – funcțiile de utilitate;

$x_1, x_2, \dots, x_n$  – variabilele decizionale;

$r$  și  $n$  – numere întregi și nenegative.

Presupunem că optimizarea în cazul nostru urmărește *maximizarea* funcției  $z$ , iar rezultatul maxim obținut în urma alocării optime a cantității de resurse  $r$  pentru desfășurarea celor  $n$  activități este reprezentat de funcția  $f_n(r)$ .

În consecință avem:

$$f_n(r) = \max z \quad (3)$$

În cazul în care pentru  $n-1$  activități repartizăm în mod optim cantitatea  $r_1$  de resurse, putem afirma că rezultatul optim obținut va fi definit de funcția  $f_{n-1}(r_1)$ . Alocând o cantitate  $x_n$  de resurse activității  $n$ , cu  $0 \leq x_n \leq r$ , deducem că pentru cele  $n-1$  activități rămase vom avea disponibilă următoarea cantitate de resurse:

$$r_1 = r - x_n \quad (4)$$

Relația (1) devine:

$$z = g_n(x_n) + f_{n-1}(r_1) = g_n(x_n) + f_{n-1}(r - x_n) \quad (5)$$

Ținând seama de relația (3), obținem relația de recurență (Bellman, 1957, Stokey, Lucas, 1989):

$$f_n(r) = \max_{0 \leq x_n \leq r} [g_n(x_n) + f_{n-1}(r - x_n)] \quad (6)$$

pentru  $n = 2, 3, \dots$  și  $r \geq 0$ , iar  $f_1(r) = g_1(r)$

Relația (6) reprezintă *ecuația fundamentală* a programării dinamice care asigură principiul optimalității, enunțat mai sus.

În rezolvarea problemelor de programare dinamică se stabilesc mai întâi funcțiile de utilitate, variabilele decizionale, funcția obiectiv, restricțiile și etapele de parcurs, după care se determină ecuația de recurență, cu ajutorul căreia, prin iterații succesive, se obține politica optimă.

Pentru creșterea eficienței unui centru logistic s-a hotărât crearea a trei tipuri de centre de distribuție care să dispună de parc auto propriu și care să acopere o anumită arie logistică, definită de un număr de puncte de deservire (clienți). Principalele particularități care disting centrele de distribuție între ele sunt numărul și tipul de mijloace de transport cu care vor fi înzestrate (în funcție de natura materialelor și produselor depozitate și de tipul și dimensiunile viitoarelor unități de încărcătură), precum și de numărul de clienți din aria de responsabilitate a centrului logistic, pe care îi vor deservi. Suma alocată investițiilor permite achiziționarea a maximum 42 de autovehicule de

diverse capacități. Managerii de logistică trebuie să identifice câte centre de distribuție din fiecare tip pot fi create, astfel încât numărul clienților deserviți (punctelor de desfacere) să fie maxim, având în vedere datele din tabelul 1.

Tabelul 1

Caracteristicile tipurilor de centre de distribuție

Tipul centrului de distribuție	Numărul de autovehicule din dotare	Numărul de clienți deserviți ( $\alpha_i$ )	Capacitatea autovehiculelor
A	15	35	Mică
B	20	68	Medie
C	12	47	Mare

Cu datele din tabelul 1, modelul matematic cuprinde relațiile funcțiilor de utilitate, respectiv de alocare a resurselor,

$$\begin{cases} g_1(x_1) = 35x_1 \\ g_2(x_2) = 68x_2 \\ g_3(x_3) = 47x_3 \end{cases} \quad (7) \quad \begin{cases} h_1(x_1) = 15x_1 \\ h_2(x_2) = 20x_2 \\ h_3(x_3) = 12x_3 \end{cases} \quad (8)$$

$$\text{funcția-obiectiv, } \max z = 35x_1 + 68x_2 + 47x_3 \quad (9)$$

$$15x_1 + 20x_2 + 12x_3 \leq 42$$

$$\text{și restricțiile: } x_j \geq 0, (j = 1, 2, 3) \quad (10)$$

$$x_j, \text{ numere întregi}$$

Prima restricție stabilește numărul maxim de autovehicule care pot fi repartizate tuturor centrelor de distribuție, iar cea de-a doua și a treia restricție impun ca numărul de centre de distribuție create trebuie să fie unul pozitiv și întreg.

Având în vedere că problema vizează crearea a trei tipuri de centre de distribuție, rezultă că trebuie parcurse trei etape, fiecare dintre aceste etape având mai multe stări, determinate de numărul de autovehicule repartizate, astfel încât numărul de clienți deserviți să fie maxim.

Astfel, în prima etapă, în baza ecuației fundamentale dată de relația (6), funcția ce definește numărul maxim de clienți deserviți de centrul de distribuție de tip A, în condițiile alocării unui număr corespunzător de mijloace de transport, va avea forma:

$$f_A(r_1) = \max_{x_1} [35x_1] \quad (11)$$

Notând cu  $\xi_i$  valorile variabilelor decizionale  $x_j$ , ( $\xi_i \geq 0, \xi_i, \text{întreg}$ ) care reprezintă de fapt numărul de centre de distribuție din fiecare tip care vor fi

create, în funcție de numărul de autovehicule disponibil, pentru centrele de distribuție de tip A, având în vedere expresia funcției  $h_1(x_1)$ , obținem relația:

$$f_A(r_1) = 15\xi_1 \quad (12)$$

care trebuie să respecte condiția:  $15\xi_1 \leq r_1$  (13)

unde  $r_1$  reprezintă numărul maxim de autovehicule care pot fi repartizate centrului de distribuție de tip A, încă necunoscut în această etapă. Cum valorile variabilelor decizionale trebuie să fie pozitive și întregi, numărul centrelor de distribuție de tip A va fi dat de relația:

$$\xi_1 \leq [r_1/15] \quad (14)$$

din care se va lua în considerare numai valoarea întreagă imediat inferioară, obținută.

Relația (11) devine, astfel:

$$f_A(r_1) = 35\xi_1 \quad (15)$$

care reprezintă numărul total de clienți deserviți de centrele de distribuție tip A, create.

În etapa a doua, aplicând aceeași relație (6) obținem:

$$f_{AB}(r_2) = \max_{x_2} [g_2(x_2) + f_A(r_1)] = \max_{x_2} [68x_2 + f_A(r_1)] \quad (16)$$

Considerând  $r_2$  numărul maxim de autovehicule repartizate centrelor de distribuție de tip A și B, până în această etapă și expresia funcției  $h_2(x_2)$ , putem rescrie relația (4), pentru această etapă, astfel:

$$r_1 = r_2 - 20\xi_2 \quad (17)$$

Înlocuind relația (17) în relația (16) obținem:

$$f_{AB}(r_2) = \max_{\xi_2} [68\xi_2 + f_A(r_2 - 20\xi_2)] \quad (18)$$

În ce-a de-a treia etapă, considerăm  $r_3$  numărul maxim de autovehicule ce poate fi repartizat, în condițiile optimizării, celor trei centre de distribuție. Având în vedere că este ultima funcție de utilitate, rezultă că aceasta este reprezentată de numărul maxim de autovehicule ce poate fi achiziționat ( $r_3 = 42$ ). Împreună cu expresia funcției  $h_3(x_3)$  putem rescrie relația (4), pentru această etapă, astfel:

$$r_2 = r_3 - 12\xi_3 = 42 - 12\xi_3 \quad (19)$$

În această etapă relația (6) va avea forma:

$$f_{ABC}(r_3) = \max_{x_3} [g_3(x_3) + f_{AB}(r_2)] = \max_{x_3} [47x_3 + f_{AB}(r_2)] \quad (20)$$

Înlocuind relația (19) în relația (20) obținem relația:

$$f_{ABC}(r_3) = \max_{\xi_3} [47\xi_3 + f_{AB}(r_3 - 12\xi_3)] \quad (21)$$

Etapa întâi a algoritmului de determinare iterativă a numărului de clienți care pot fi deserviți de centrul de distribuție de tip A este definită de relațiile (11) ÷ (15), care împreună cu datele din tabelul 1 constituie punctul de plecare pentru calculele din etapele următoare.

În etapa a doua, notăm cu  $x_2^*$  numărul maxim de clienți ce pot fi deserviți de către centrele de distribuție de tip A și B create, valorile variabilelor de calcul și rezultatele obținute, în urma parcurgerii iterațiilor din această etapă, fiind prezentate în tabelul 2.

Tabelul 2

**Numărul maxim de clienți ce pot fi deserviți de centrele de distribuție de tip A și B create, în funcție de numărul de autovehicule alocate**

Nr. iterației	$\xi_3$	$\xi_2$	$r_2$	$r_1$	$\xi_1$	$f_A(r_1)$	$x_2^*$
1	0	0	42	42	2	70	70
2	0	1	42	22	1	35	103
3	0	2	42	2	0	0	136
4	1	0	30	30	2	70	70
5	1	1	30	10	0	0	68
6	2	0	18	18	1	35	35
7	3	0	6	6	0	0	0

Cu semnificația notațiilor utilizate până în prezent, într-un prim set de iterații, menținând  $\xi_3 = 0$ , alocăm succesiv diverse valori pentru  $\xi_2$ , pornind de la 0.

• Pentru  $\xi_3 = 0$ ,  $\xi_2 = 0$  și  $r_2 = 42$  (determinat cu relația (19), pentru  $\xi_3 = 0$ ), aplicând relația (17) obținem:

$$r_1 = r_2 - 20\xi_2 = 42 - 20 \cdot 0 = 42,$$

iar cu condiția (14) obținem:

$$\xi_1 = [r_1/15] = [42/15] = 2.$$

Înlocuind această valoare în relația (15) obținem:

$$f_A(r_1) = 35\xi_1 = 35 \cdot 2 = 70$$

relația (18) devenind,

$$x_2^* = f_{AB}(r_2) = 68 \cdot \xi_2 + f_A(r_1) = 68 \cdot 0 + 70 = 70$$

Rezultatele obținute sunt prezentate în tabelul 2 la iterația 1.

• Pentru  $\xi_3 = 0$ ,  $\xi_2 = 1$  și  $r_2 = 42$ , obținem:

$$r_1 = r_2 - 20\xi_2 = 42 - 20 \cdot 1 = 22$$

$$\xi_1 = [r_1/15] = [22/15] = 1, \text{ iar } f_A(r_1) = 35\xi_1 = 35 \cdot 1 = 35, \text{ rezultând}$$

$$x_2^* = f_{AB}(r_2) = 68 \cdot \xi_2 + f_A(r_1) = 68 \cdot 1 + 35 = 103$$

Rezultatele obținute sunt prezentate în tabelul 2 la iterația 2.

• Pentru  $\xi_3 = 0$ ,  $\xi_2 = 2$  și  $r_2 = 42$ , obținem:

$$r_1 = r_2 - 20\xi_2 = 42 - 20 \cdot 2 = 2$$

$$\xi_1 = [r_1/15] = [2/15] = 0, \text{ iar } f_A(r_1) = 35\xi_1 = 35 \cdot 0 = 0, \text{ rezultând}$$

$$x_2^* = f_{AB}(r_2) = 68 \cdot \xi_2 + f_A(r_1) = 68 \cdot 2 + 0 = 136$$

Rezultatele obținute sunt prezentate în tabelul 2 la iterația 3.

• Pentru  $\xi_3 = 0$ ,  $\xi_2 = 3$  și  $r_2 = 42$ , obținem  $r_1 = r_2 - 20\xi_2 = 42 - 20 \cdot 3 = -18$ .

Având în vedere că avem o valoare negativă această iterație va fi anulată.

În continuare, vom iniția un al doilea set de iterații, menținând constant  $\xi_3 = 1$  și alocând succesiv valori pentru  $\xi_2$ , pornind de la 0.

• Pentru  $\xi_3 = 1$ ,  $\xi_2 = 0$  și  $r_2 = 30$  (determinat cu relația (19), pentru  $\xi_3 = 1$ ), obținem:

$$r_1 = r_2 - 20\xi_2 = 30 - 20 \cdot 0 = 30$$

$$\xi_1 = [r_1/15] = [30/15] = 2, \text{ iar } f_A(r_1) = 35\xi_1 = 35 \cdot 2 = 70, \text{ rezultând}$$

$$x_2^* = f_{AB}(r_2) = 68 \cdot \xi_2 + f_A(r_1) = 68 \cdot 0 + 70 = 70$$

Rezultatele obținute sunt prezentate în tabelul 2 la iterația 4.

• Pentru  $\xi_3 = 1$ ,  $\xi_2 = 1$  și  $r_2 = 30$ , obținem:

$$r_1 = r_2 - 20\xi_2 = 30 - 20 \cdot 1 = 10$$



$\xi_1 = [r_1/15] = [10/15] = 0$ , iar  $f_A(r_1) = 35\xi_1 = 35 \cdot 0 = 0$ , rezultând

$$x_2^* = f_{AB}(r_2) = 68 \cdot \xi_2 + f_A(r_1) = 68 \cdot 1 + 0 = 68$$

Rezultatele obținute sunt prezentate în tabelul 2 la iterația 5.

• Pentru  $\xi_3 = 1$ ,  $\xi_2 = 2$  și  $r_2 = 30$ , obținem:

$r_1 = r_2 - 20\xi_2 = 30 - 20 \cdot 2 = -10$ . Având în vedere că avem o valoare negativă această iterație va fi anulată.

În al treilea set de iterații, menținem constant  $\xi_3 = 2$  și alocăm succesiv diverse valori pentru  $\xi_2$ , pornind de la 0.

• Pentru  $\xi_3 = 2$ ,  $\xi_2 = 0$  și  $r_2 = 18$  (determinat cu relația (19), pentru  $\xi_3 = 2$ ), obținem:

$$r_1 = r_2 - 20\xi_2 = 18 - 20 \cdot 0 = 18$$

$\xi_1 = [r_1/15] = [18/15] = 1$ , iar  $f_A(r_1) = 35\xi_1 = 35 \cdot 1 = 35$ , rezultând

$$x_2^* = f_{AB}(r_2) = 68 \cdot \xi_2 + f_A(r_1) = 68 \cdot 0 + 35 = 35$$

Rezultatele obținute sunt prezentate în tabelul 2 la iterația 6.

• Pentru  $\xi_3 = 2$ ,  $\xi_2 = 1$  și  $r_2 = 18$ , obținem:

$r_1 = r_2 - 20\xi_2 = 18 - 20 \cdot 1 = -2$ . Având în vedere că avem o valoare negativă această iterație va fi anulată.

În al patrulea set de iterații, menținem constant  $\xi_3 = 3$  și alocăm succesiv diverse valori pentru  $\xi_2$ , pornind de la 0.

• Pentru  $\xi_3 = 3$ ,  $\xi_2 = 0$  și  $r_2 = 6$  (determinat cu relația (19), pentru  $\xi_3 = 3$ ), obținem:

$$r_1 = r_2 - 20\xi_2 = 6 - 20 \cdot 0 = 6$$

$\xi_1 = [r_1/15] = [6/15] = 0$ , iar  $f_A(r_1) = 35\xi_1 = 35 \cdot 0 = 0$ , rezultând

$$x_2^* = f_{AB}(r_2) = 68 \cdot \xi_2 + f_A(r_1) = 68 \cdot 0 + 0 = 0$$

Rezultatele obținute sunt prezentate în tabelul 2 la iterația 7.

Analizând datele din tabelul 2 se observă că cea mai bună politică logistică este  $p^* = (0, 2, 0)$ , respectiv cea rezultată din iterația nr. 3, pentru care numărul de clienți deserviți este maxim, respectiv 136. O astfel de politică

logistică vizează crearea a două centre de distribuție de tip B, dotate cu un număr total de 40 de autovehicule de capacitate medie.

În etapa a treia, încercăm să îmbunătățim această politică inițiind o nouă analiză, din perspectiva numărului maxim de autovehicule ce poate fi repartizat fiecărui centru de distribuție, astfel încât să obținem numărul maxim de clienți deserviți în această etapă,  $x_3^*$ . Această analiză va cuprinde un nou spectru de valori pentru  $\xi_3$ .

• Mai întâi, considerăm că nu vom crea niciun centru de distribuție de tip C. Cu relația (19), pentru  $\xi_3 = 0$ , obținem numărul de autovehicule disponibile pentru a fi repartizate centrelor de distribuție de tip A și B, care vor fi create:

$$r_2 = r_3 - 12\xi_3 = 42 - 12\xi_3 = 42 - 12 \cdot 0 = 42$$

Relația (18) devine în acest caz:

$f_{AB}(r_2) = \max f_{AB}(42) = 136$ , rezultat obținut în urma parcurgerii iterațiilor 1÷3, din etapa precedentă. Aplicând relația (21), obținem:

$x_3^* = f_{ABC}(r_3) = 47 \cdot \xi_3 + f_{AB}(r_2) = 47 \cdot 0 + 136 = 136$ , respectiv numărul maxim de clienți deserviți de cele două centre de distribuție tip B create până în acest moment (în tabelul 2, acestei valori îi corespunde  $\xi_2 = 2$ ).

• Considerăm că vom crea un singur centru de distribuție de tip C. Aplicând aceeași relație (19), pentru  $\xi_3 = 1$ , obținem numărul de autovehicule disponibile pentru a fi repartizate centrelor de distribuție care vor fi create:

$$r_2 = r_3 - 12\xi_3 = 42 - 12\xi_3 = 42 - 12 \cdot 1 = 30$$

Relația (18) devine în acest caz:

$f_{AB}(r_2) = \max f_{AB}(30) = 70$ , rezultat obținut în urma parcurgerii iterațiilor 4 și 5, din etapa precedentă. Aplicând relația (21), obținem:

$x_3^* = f_{ABC}(r_3) = 47 \cdot \xi_3 + f_{AB}(r_2) = 47 \cdot 1 + 70 = 117$ , respectiv numărul maxim de clienți deserviți de toate centrele de distribuție create până în acest moment. Știind că am pornit această iterație cu crearea unui centru de distribuție de tip C, acesta deservind conform tabelului 1, 47 de clienți, rezultă că ne mai rămân  $(117 - 47) = 70$  de clienți de deservit. Cum numărul de centre de distribuție trebuie să fie unul întreg și pozitiv, tot din tabelul 1 deducem că mai pot fi create  $(70:35) = 2$  centre de distribuție de tip A.

Procedând în mod similar, obținem în continuare,

- Pentru  $\xi_3 = 2$  :

$$r_2 = r_3 - 12\xi_3 = 42 - 12 \cdot 2 = 18$$

$$f_{AB}(r_2) = \max f_{AB}(18) = 35$$

$$x_3^* = f_{ABC}(r_3) = 47 \cdot \xi_3 + f_{AB}(r_2) = 47 \cdot 2 + 35 = 129, \text{ ceea ce reprezintă}$$

numărul maxim de clienți deserviți de toate centrele de distribuție. Știind că am pornit iterația cu crearea a două centre de distribuție de tip C, rămânându-ne  $(129 - 94) = 35$  de clienți de deservit, deducem că, respectând condițiile de mai sus, mai putem crea un centru de distribuție de tip A.

- Pentru  $\xi_3 = 3$  :

$$r_2 = r_3 - 12\xi_3 = 42 - 12 \cdot 3 = 6$$

$$f_{AB}(r_2) = \max f_{AB}(6) = 0$$

$$x_3^* = f_{ABC}(r_3) = 47 \cdot \xi_3 + f_{AB}(r_2) = 47 \cdot 3 + 0 = 141, \text{ ceea ce reprezintă}$$

numărul de clienți deserviți de un număr de trei centre de distribuție de tip C.

Rezultatele obținute în această etapă sunt prezentate în tabelul 3.

Analizând datele din tabelele 2 și 3, putem ierarhiza politicile optime de repartitie a capacităților de transport pe centre de distribuție (CD), sub forma prezentată în tabelul 4.

Tabelul 3

**Numărul maxim de clienți ce pot fi deserviți de cele trei centre de distribuție create, în funcție de numărul de autovehicule alocate**

Nr. iterației	$\xi_3$	$r_2$	$f_{AB}(r_2)$	$x_3^*$	Ordinea politicilor
1	0	42	136	136	(2)
2	1	30	70	117	(4)
3	2	18	35	129	(3)
4	3	6	0	141	(1)

Tabelul 4

**Ierarhia politicilor logistice**

Politica	Numărul de CD ce pot fi create, pe tipuri:			Numărul maxim de clienți ce pot fi deserviți de CD create	Numărul de autovehicule necesare dotării CD
	Tip A	Tip B	Tip C		
1	-	-	3	141	36
2	-	2	-	136	40
3	1	-	2	129	39
4	2	-	1	117	42
5	1	1	-	103	35

Cu ajutorul datelor din tabelul 4 am trasat graficul din figura 1.

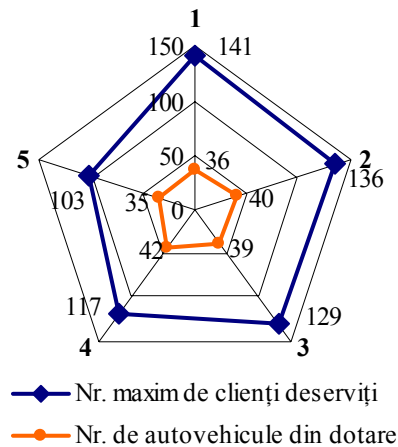
Se observă cu ușurință că politica logistică optimă de adoptat în condițiile date, este  $p_{opt} = p_1 = (0, 0, 3)$ , respectiv crearea a trei centre de distribuție de tip C, care vor deservei un număr de 141 de clienți și pentru dotarea cărora sunt necesare 36 de autovehicule, din cele 42 posibil a fi achiziționate.

Utilizarea eficientă a capacității de transport avută la dispoziție reprezintă un obiectiv esențial în direcția sporirii performanțelor sistemelor logistice. Un astfel de obiectiv poate fi atins prin identificarea și implementarea unor metode și modele din domeniul cercetării operaționale. Scopul unui astfel de demers se va reflecta în modelul matematic prin tendința de a mări valoarea criteriului de eficiență, criteriu care va înlocui complet scopul operației (Ghermeier, 1973). Programarea dinamică reprezintă una dintre metodele de optimizare a sistemelor, în care mecanismul de rezolvare a problemelor vizează descompunerea acestora pe etape, optimizările din fiecare etapă având caracter recursiv.

Indiferent dacă valorile optime ale deciziilor sunt determinate prin calcul tabelar sau prin metode analitice, determinarea lor succesivă s-a dovedit a fi mult mai eficientă. Pentru a aplica metodele programării dinamice trebuie ca evaluările (costurile) asociate deciziilor să fie aditive, iar modul în care sistemul a ajuns într-o anumită stare nu trebuie să influențeze asupra stărilor viitoare (Ackoff, Sasieni, 1975).

Pentru creșterea performanțelor sistemului logistic și diminuarea costurilor, din punct de vedere al transporturilor, este necesară:

- utilizarea la maximum a capacităților disponibile;
- utilizarea pe scară largă a aplicațiilor informatice de stabilire a rutelor de deplasare, de monitorizare și de coordonare a desfășurării operațiilor specifice;
- diminuarea la maximum sau eliminarea parcursurilor goale;
- dotarea centrelor de distribuție cu minimumul necesar de mijloace de transport;
- maximizarea timpului de utilizare a mijloacelor de transport;
- utilizarea pe scară largă a paletizării și containerizării;
- utilizarea unor mijloace de transport adecvate caracteristicilor materialelor și produselor;
- asigurarea în totalitate și de calitate a cerințelor clienților.



**Figura 1.** Graficul politicilor logistice

Obținerea unei capacități de transport sporite vizează două aspecte – unul de natură investițională și unul de natură organizatorică. Primul aspect are în vedere latura strategică și se referă la achiziția de noi mijloace de transport, în concordanță cu perspectivele dezvoltării sistemului logistic. Cel de-al doilea aspect are în vedere două laturi – tactică și operațională – în care latura tactică se referă la utilizarea unor capacități suplimentare, pe termen limitat, furnizate de organizații specializate în transporturi, iar latura operațională vizează măsurile curente ce trebuie întreprinse de managerii de logistică, în scopul creșterii gradului de utilizare a capacităților de transport existente.

Cunoașterea și înțelegerea deplină a factorilor care influențează volumul, ritmul calitatea și eficiența operațiunilor de transport din sfera logisticii, identificarea și utilizarea metodelor și tehnologiilor moderne care să asigure promptitudinea livrării comenzilor către clienți, sporirea gradului de ocupare a mijloacelor de transport și diminuarea la maximum a costurilor, reprezintă principale direcții de acțiune manageriale pentru îmbunătățirea funcționalității și structurii sistemului logistic.

---

**Bibliografie**

- Ackoff, R.L., Sasieni, M.W. (1975). *Bazele cercetării operaționale*, Editura Tehnică, București
- Bellman, R.E. (1957). *Dynamic programming*, Princeton University Press, Princeton
- Ghermeier, I.B. (1973). *Introducere în teoria cercetării operaționale*, Editura Tehnică, București
- Kaufmann, A. (1967). *Metode și modele ale cercetării operaționale*, vol. I, II, Editura Științifică și Enciclopedică, București
- Stokey, N.L., Lucas, R.E. (1989). *Recursive methods in economic dynamics*, Harvard University Press