

Lema Farkas-Minkowski

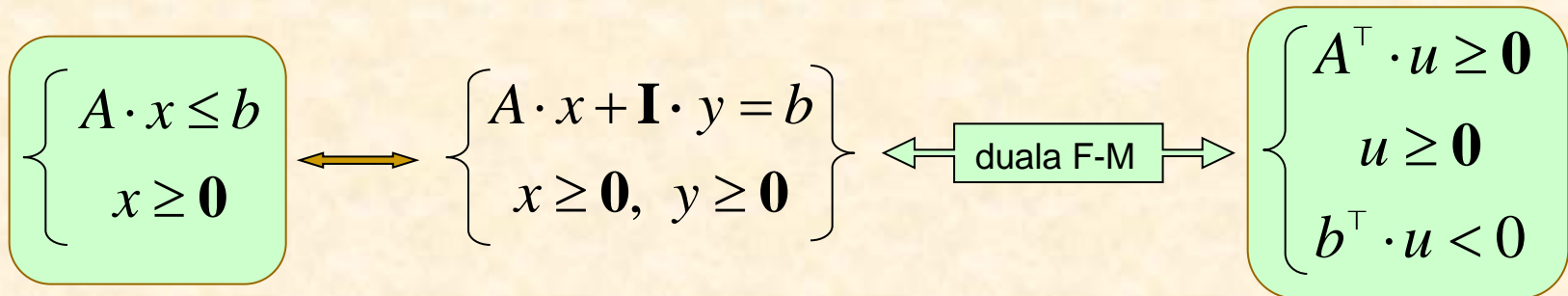
Fie $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $b \in \mathbb{R}^m$. Considerăm următoarele sisteme liniare:

$$(S1) \quad \begin{cases} A \cdot x = b \\ x \geq \mathbf{0} \end{cases}$$

$$(S2) \quad \begin{cases} A^\top \cdot u \geq \mathbf{0} \\ b^\top \cdot u < 0 \end{cases}$$

Lemă. *Dintre sistemele (S1) și (S2) doar unul și numai unul are soluții.*

Lema se poate aplica și la alte perechi de sisteme liniare.

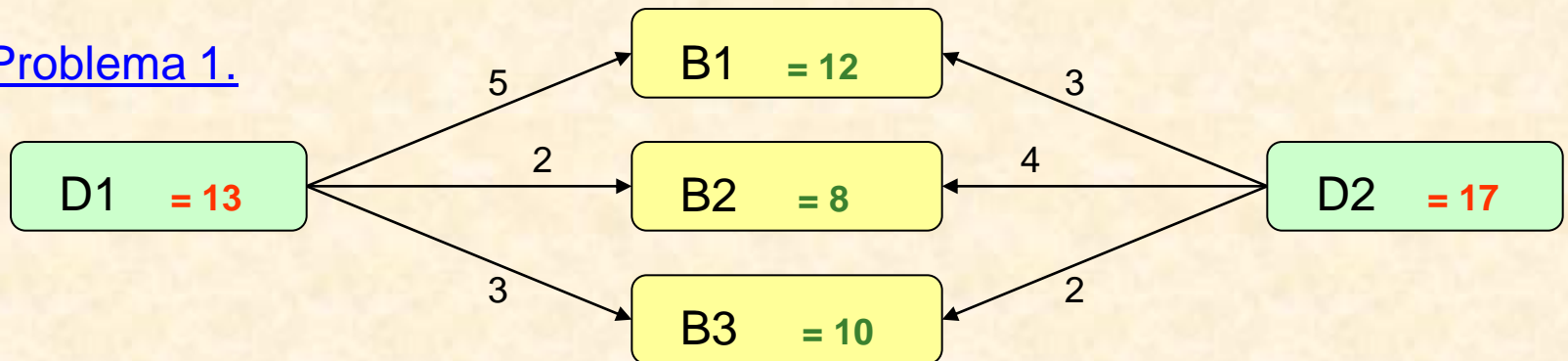


O consecință la Lema Farkas-Minkowski:

Teoremă. Fie $S \in \mathbb{R}^{n \times n}$ o matrice antisimetrică ($S = -S^\top$). Sistemul $\begin{cases} S \cdot x \geq \mathbf{0} \\ x \geq \mathbf{0} \end{cases}$ are o soluție $\bar{x} \geq \mathbf{0}$ cu proprietatea $S \cdot \bar{x} + \bar{x} > \mathbf{0}$.

Dualitate în optimizarea liniară

Problema 1.



Să se distribuie marfa din depozite la beneficiari, în așa fel încât, costul total de transport să fie minim.

$$\min \{5x_{11} + 2x_{12} + 3x_{13} + 3x_{21} + 4x_{22} + 2x_{23}\}$$

$$-x_{11} - x_{12} - x_{13} \geq -13$$

$$-x_{21} - x_{22} - x_{23} \geq -17$$

$$x_{11} + x_{21} \geq 12$$

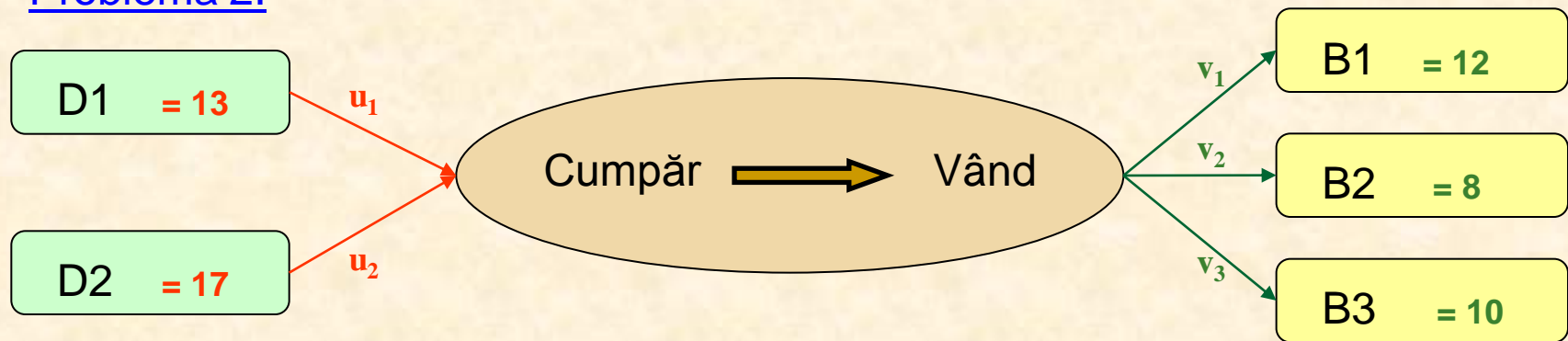
$$x_{12} + x_{22} \geq 8$$

$$x_{13} + x_{23} \geq 10$$

$$x_{ij} \geq 0, \quad i = 1, 2, \quad j = 1, 2, 3.$$

Dacă notăm x_{ij} , $i = 1, 2$, $j = 1, 2, 3$,
cantitatea de marfă transportată de
la depozitul D_i către beneficiarul B_j ,
modelul matematic este:

Problema 2.



Să se stabilească costurile de cumpărare și vânzare a mărfii în așa fel încât să se obțină un beneficiu maxim.

Condiție: diferența dintre prețul de vânzare și cel de cumpărare să nu depășească costul unitar de transport de la depozitul D_i la beneficiarul B_j .

$$\max \{-13u_1 - 17u_2 + 12v_1 + 8v_2 + 10v_3\}$$

$$v_1 - u_1 \leq 5$$

$$v_2 - u_1 \leq 2$$

$$v_3 - u_1 \leq 3$$

$$v_1 - u_2 \leq 3$$

$$v_2 - u_2 \leq 4$$

$$v_3 - u_2 \leq 2$$

$$u_i \geq 0, i = 1, 2, v_j \geq 0, j = 1, 2, 3.$$

Problema primală:

în raport cu

$$\left. \begin{array}{l} \inf \left\{ c_1^\top \cdot x_1 + c_2^\top \cdot x_2 + c_3^\top \cdot x_3 \right\} \\ A_{11} \cdot x_1 + A_{12} \cdot x_2 + A_{13} \cdot x_3 \geq b_1 \\ A_{21} \cdot x_1 + A_{22} \cdot x_2 + A_{23} \cdot x_3 = b_2 \\ A_{31} \cdot x_1 + A_{32} \cdot x_2 + A_{33} \cdot x_3 \leq b_3 \\ x_1 \geq \mathbf{0} \qquad \qquad \qquad x_3 \leq \mathbf{0} \end{array} \right\} \quad (P)$$

Problema duală:

în raport cu

$$\left. \begin{array}{l} \sup \left\{ b_1^\top \cdot u_1 + b_2^\top \cdot u_2 + b_3^\top \cdot u_3 \right\} \\ A_{11}^\top \cdot u_1 + A_{21}^\top \cdot u_2 + A_{31}^\top \cdot u_3 \leq c_1 \\ A_{12}^\top \cdot u_1 + A_{22}^\top \cdot u_2 + A_{32}^\top \cdot u_3 = c_2 \\ A_{13}^\top \cdot u_1 + A_{23}^\top \cdot u_2 + A_{33}^\top \cdot u_3 \geq c_3 \\ u_1 \geq \mathbf{0} \qquad \qquad \qquad u_3 \leq \mathbf{0} \end{array} \right\} \quad (D)$$

Reguli de asociere a problemelor duale

- Unei probleme de minimizare îi corespunde o problemă de maximizare, și reciproc.
- Coeficienții din funcția obiectiv a unei probleme devin coeficienții termenului liber în cealaltă problemă, și reciproc.
- Matricea restricțiilor dintr-o problemă este matricea transpusă din cealaltă problemă, și reciproc.
- Fiecărei restricții dintr-o problemă îi corespunde o variabilă în cealaltă problemă, și reciproc.

Relația de asociere este următoarea:

- ❖ unei restricții concordante îi corespunde o variabilă nenegativă (≥ 0), și reciproc;
- ❖ unei restricții egalitate îi corespunde o variabilă oarecare (fără condiții de semn), și reciproc;
- ❖ unei restricții neconcordante îi corespunde o variabilă nepozitivă (≤ 0), și reciproc.

Problema primală:

în raport cu

$$\left. \begin{array}{l} \inf \left\{ c_1^\top \cdot x_1 + c_2^\top \cdot x_2 + c_3^\top \cdot x_3 \right\} \\ A_{11} \cdot x_1 + A_{12} \cdot x_2 + A_{13} \cdot x_3 \geq b_1 \\ A_{21} \cdot x_1 + A_{22} \cdot x_2 + A_{23} \cdot x_3 = b_2 \\ A_{31} \cdot x_1 + A_{32} \cdot x_2 + A_{33} \cdot x_3 \leq b_3 \\ x_1 \geq 0 \qquad \qquad \qquad x_3 \leq 0 \end{array} \right\} \quad (P)$$

Problema duală:

în raport cu

$$\left. \begin{array}{l} \sup \left\{ b_1^\top \cdot u_1 + b_2^\top \cdot u_2 + b_3^\top \cdot u_3 \right\} \\ A_{11}^\top \cdot u_1 + A_{21}^\top \cdot u_2 + A_{31}^\top \cdot u_3 \leq c_1 \\ A_{12}^\top \cdot u_1 + A_{22}^\top \cdot u_2 + A_{32}^\top \cdot u_3 = c_2 \\ A_{13}^\top \cdot u_1 + A_{23}^\top \cdot u_2 + A_{33}^\top \cdot u_3 \geq c_3 \\ u_1 \geq 0 \qquad \qquad \qquad u_3 \leq 0 \end{array} \right\} \quad (D)$$

Problema primală:

în raport cu

$$\left. \begin{array}{l} \inf \left\{ c_1^\top \cdot x_1 + c_2^\top \cdot x_2 + c_3^\top \cdot x_3 \right\} \\ A_{11} \cdot x_1 + A_{12} \cdot x_2 + A_{13} \cdot x_3 \geq b_1 \\ A_{21} \cdot x_1 + A_{22} \cdot x_2 + A_{23} \cdot x_3 = b_2 \\ A_{31} \cdot x_1 + A_{32} \cdot x_2 + A_{33} \cdot x_3 \leq b_3 \\ x_1 \geq 0 \quad x_3 \leq 0 \end{array} \right\} \quad (P)$$

Problema duală:

în raport cu

$$\left. \begin{array}{l} \sup \left\{ b_1^\top \cdot u_1 + b_2^\top \cdot u_2 + b_3^\top \cdot u_3 \right\} \\ A_{11}^\top \cdot u_1 + A_{21}^\top \cdot u_2 + A_{31}^\top \cdot u_3 \leq c_1 \\ A_{12}^\top \cdot u_1 + A_{22}^\top \cdot u_2 + A_{32}^\top \cdot u_3 = c_2 \\ A_{13}^\top \cdot u_1 + A_{23}^\top \cdot u_2 + A_{33}^\top \cdot u_3 \geq c_3 \\ u_1 \geq 0 \quad u_3 \leq 0 \end{array} \right\} \quad (D)$$

$\left\{ \begin{array}{l} \text{primala în formă standard: } \inf \left\{ c^\top \cdot x \mid A \cdot x = b, x \geq \mathbf{0} \right\} \\ \text{problema duală: } \sup \left\{ b^\top \cdot u \mid A^\top \cdot u \leq c \right\} \end{array} \right.$	
$\left\{ \begin{array}{l} \text{primala în formă canonică: } \inf \left\{ c^\top \cdot x \mid A \cdot x \geq b, x \geq \mathbf{0} \right\} \\ \text{problema duală: } \sup \left\{ b^\top \cdot u \mid A^\top \cdot u \leq c, u \geq \mathbf{0} \right\} \end{array} \right.$	
$\left\{ \begin{array}{l} \text{primala în formă mixtă:} \\ \\ \\ \text{problema duală:} \end{array} \right.$	$\left\{ \begin{array}{l} \inf \left\{ c^\top \cdot x \right\} \\ \text{în raport cu:} \\ A_1 \cdot x \geq b_1 \\ A_2 \cdot x = b_2, x \geq \mathbf{0} \\ \\ \sup \left\{ b_1^\top \cdot u_1 + b_2^\top \cdot u_2 \right\} \\ \text{în raport cu:} \\ A_1^\top \cdot u_1 + A_2^\top \cdot u_2 \leq c, \\ u_1 \geq \mathbf{0} \end{array} \right.$

Teoreme de dualitate

Fie $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$, $b \in \mathbb{R}^m$, $c \in \mathbb{R}^n$ și definim domeniile de admisibilitate:

$$\mathcal{P} = \left\{ x \in \mathbb{R}^n \mid A \cdot x \geq b, x \geq \mathbf{0} \right\}, \quad \mathcal{D} = \left\{ u \in \mathbb{R}^m \mid A^\top \cdot u \leq c, u \geq \mathbf{0} \right\}$$

Considerăm perechea de probleme (canonice) duale:

$$\inf \left\{ c^\top \cdot x \mid x \in \mathcal{P} \right\} \dots\dots\dots (P)$$

$$\sup \left\{ b^\top \cdot u \mid u \in \mathcal{D} \right\} \dots\dots\dots (D)$$

Teoremă (dualitate slabă). *Dacă domeniile de admisibilitate $\mathcal{P} \neq \emptyset$, $\mathcal{D} \neq \emptyset$, atunci $\forall x \in \mathcal{P}$, $\forall u \in \mathcal{D}$, are loc relația:* $c^\top \cdot x \geq b^\top \cdot u$.

Demonstrație. Pentru $\forall x \in \mathcal{P}$, $\forall u \in \mathcal{D}$, avem:

$$\left. \begin{array}{l} A \cdot x - b \geq \mathbf{0} \\ u \geq \mathbf{0} \end{array} \right\} \Rightarrow u^\top \cdot A \cdot x \geq u^\top \cdot b, \quad \left. \begin{array}{l} x \geq \mathbf{0} \\ A^\top \cdot u - c \leq \mathbf{0} \end{array} \right\} \Rightarrow x^\top \cdot A^\top \cdot u \leq x^\top \cdot c.$$

$$\text{Prin urmare, } c^\top \cdot x \geq x^\top \cdot A^\top \cdot u = u^\top \cdot A \cdot x \geq b^\top \cdot u.$$

(q.e.d.)

Teoremă (dualitate tare). *Dacă domeniile de admisibilitate $\mathcal{P} \neq \emptyset$, $\mathcal{D} \neq \emptyset$, și $\exists \bar{x} \in \mathcal{P}$, $\exists \bar{u} \in \mathcal{D}$, astfel încât $c^\top \cdot \bar{x} = b^\top \cdot \bar{u}$, atunci, \bar{x} este soluție optimă pentru (P) și \bar{u} este soluție optimă pentru (D).*

Demonstrație. Presupunem prin absurd că \bar{x} nu este optimă pentru (P). Atunci, $\exists x_0 \in \mathcal{P}$ astfel încât $c^\top \cdot x_0 < c^\top \cdot \bar{x} = b^\top \cdot \bar{u}$. **Contradicție!** (q.e.d.)

Teorema (fundamentală a dualității). *Fiind dată perechea de probleme duale (P) și (D) doar una din următoarele afirmații are loc:*

- a) $\mathcal{P} \neq \emptyset$ și $\mathcal{D} \neq \emptyset$. În cazul acesta $\exists \tilde{x} \in \mathcal{P}$ și $\exists \tilde{u} \in \mathcal{D}$, soluții optime pentru (P), respectiv (D), astfel încât $c^\top \cdot \tilde{x} = b^\top \cdot \tilde{u}$.
- b) $\mathcal{P} = \emptyset$ și $\mathcal{D} = \emptyset$.
- c) $\mathcal{P} \neq \emptyset$ și $\mathcal{D} = \emptyset$ sau $\mathcal{P} = \emptyset$ și $\mathcal{D} \neq \emptyset$. În cazul acesta problema care are soluții admisibile are optimul infinit.

Demonstrație. Considerăm matricea pătratică de ordinul $n+m+1$:

$$S = \begin{pmatrix} \mathbf{0}_n & -A^\top & c \\ A & \mathbf{0}_m & -b \\ -c^\top & b^\top & 0 \end{pmatrix}$$

Deoarece $S = -S^\top$, putem aplica [consecința Lemei Farkas-Minkowski](#):

există $\bar{z} \in \mathbb{R}^{n+m+1}$, $\bar{z} \geq \mathbf{0}$, astfel încât $S \cdot \bar{z} \geq \mathbf{0}$ și $S \cdot \bar{z} + \bar{z} > \mathbf{0}$.

Notăm: $\bar{z} = (\bar{x}, \bar{u}, r)^\top$, unde $\bar{x} \in \mathbb{R}^n$, $\bar{u} \in \mathbb{R}^m$, $r \in \mathbb{R}$.

Avem:

$$\bar{x} \geq \mathbf{0},$$

$$\bar{u} \geq \mathbf{0},$$

$$r \geq 0,$$

$$r > 0$$

$$r = 0$$

$$-A^\top \cdot \bar{u} + cr \geq \mathbf{0}, \quad (1)$$

$$A \cdot \bar{x} - br \geq \mathbf{0}, \quad (2)$$

$$-c^\top \cdot \bar{x} + b^\top \cdot \bar{u} \geq 0, \quad (3)$$

$$\bar{x} - A^\top \cdot \bar{u} + cr > \mathbf{0}, \quad (4)$$

$$A \cdot \bar{x} + \bar{u} - br > \mathbf{0}, \quad (5)$$

$$-c^\top \cdot \bar{x} + b^\top \cdot \bar{u} + r > 0. \quad (6)$$

Cazul $r > 0$.

Definim:

$$\tilde{x} = \frac{\bar{x}}{r} \quad \text{și} \quad \tilde{u} = \frac{\bar{u}}{r}$$

Evident, $\tilde{x} \geq \mathbf{0}$ și $\tilde{u} \geq \mathbf{0}$. Împărțind relațiile (1) și (2) la r , obținem:

$$A \cdot \tilde{x} \geq b \quad \text{și} \quad A^\top \cdot \tilde{u} \leq c.$$

Deci, $\tilde{x} \in \mathcal{P}$ și $\tilde{u} \in \mathcal{D}$, adică, $\mathcal{P} \neq \emptyset$ și $\mathcal{D} \neq \emptyset$.

$$\left. \begin{array}{ll} \text{Din dualitatea slabă} & \Rightarrow c^\top \cdot \tilde{x} \geq b^\top \cdot \tilde{u} \\ \text{Din relația (3) / } r & \Rightarrow c^\top \cdot \tilde{x} \leq b^\top \cdot \tilde{u} \end{array} \right\} \Rightarrow \underline{c^\top \cdot \tilde{x} = b^\top \cdot \tilde{u}}.$$

Din dualitatea tare rezultă \tilde{x} și \tilde{u} optime pentru (P), respectiv (D).

Cazul $r = 0$. Nu putem avea $\mathcal{P} \neq \emptyset$ și $\mathcal{D} \neq \emptyset$.

Prin absurd, dacă există $x_0 \in \mathcal{P}$ și $u_0 \in \mathcal{D}$, avem:

$$\left. \begin{array}{l} A \cdot x_0 - b \geq \mathbf{0} \\ \bar{u} \geq \mathbf{0} \end{array} \right\} \Rightarrow \bar{u}^\top \cdot b \leq \underbrace{\bar{u}^\top \cdot A \cdot x_0}_{\leq 0 \text{ din (1)}} \leq 0,$$

$$\left. \begin{array}{l} \bar{x} \geq \mathbf{0} \\ A^\top \cdot u_0 - c \leq \mathbf{0} \end{array} \right\} \Rightarrow \bar{x}^\top \cdot c \geq \underbrace{\bar{x}^\top \cdot A^\top \cdot u_0}_{\geq 0 \text{ din (2)}} \geq 0,$$

deci, $\bar{x}^\top \cdot c \geq 0 \geq \bar{u}^\top \cdot b$. **Contradicție! cu (6)**

Rezultă:

$$\mathcal{P} = \emptyset \text{ și } \mathcal{D} = \emptyset.$$

$$\mathcal{P} \neq \emptyset \text{ și } \mathcal{D} = \emptyset \text{ sau } \mathcal{P} = \emptyset \text{ și } \mathcal{D} \neq \emptyset.$$

Presupunem, spre exemplu, că există $x_0 \in \mathcal{P}$.

Definim vectorul $x(\lambda) = x_0 + \lambda \bar{x}$, $\lambda \in \mathbb{R}$, $\lambda \geq 0$.

Avem evident $x(\lambda) \geq \mathbf{0}$ și

$$A \cdot x(\lambda) = A \cdot x_0 + \lambda A \cdot \bar{x} \geq A \cdot x_0 \geq b.$$

≥ 0 din (2)

Deci, $\forall \lambda \in \mathbb{R}$, $\lambda \geq 0$, $\Rightarrow x(\lambda) \in \mathcal{P}$.

Deoarece $c^\top \cdot \bar{x} < b^\top \cdot \bar{u} \leq x_0^\top \cdot A^\top \cdot \bar{u} \leq 0$,

$\text{din (6)} \qquad \qquad \qquad \leq 0, \text{ din (1)}$

rezultă, $\lim_{\lambda \rightarrow \infty} c^\top \cdot x(\lambda) = \lim_{\lambda \rightarrow \infty} \left(c^\top \cdot x_0 + \lambda \underset{<0}{c^\top \cdot \bar{x}} \right) = -\infty$.

(q.e.d.)

Teoremă (tare a ecarturilor complemetare). Dacă $\mathcal{P} \neq \emptyset$, $\mathcal{D} \neq \emptyset$, atunci, pentru (P) și (D) există soluțiile optime \tilde{x} , respectiv \tilde{u} , astfel încât

$$(A \cdot \tilde{x} - b) + \tilde{u} > 0,$$

$$(c - A^T \cdot \tilde{u}) + \tilde{x} > 0.$$

Demonstrație. Rezultă din (4) și (5) pentru cazul $r > 0$. (q.e.d.)

Teoremă (slabă a ecarturilor complemetare). Fie $x \in \mathcal{P} \neq \emptyset$, $u \in \mathcal{D} \neq \emptyset$.

$$\left. \begin{array}{l} \text{Atunci, } x \text{ este soluție optimă pentru (P)} \\ u \text{ este soluție optimă pentru (D)} \end{array} \right\} \iff \begin{cases} u^T \cdot (A \cdot x - b) = 0, \\ x^T \cdot (c - A^T \cdot u) = 0. \end{cases}$$

Demonstrație. \implies Din TFD a) rezultă: $c^T \cdot x - b^T \cdot u = 0$. Deci,

$$c^T \cdot x - b^T \cdot u + \underbrace{u^T \cdot (A \cdot x - b)}_{\geq 0} - \underbrace{x^T \cdot (c - A^T \cdot u)}_{\geq 0} = 0.$$

\longleftarrow Adunăm membru cu membru relațiile din enunț și obținem: $c^T \cdot x = b^T \cdot u$.

Din teorema de dualitate tare rezultă ca soluțiile sunt optime. (q.e.d.)