

Buineschi Andra, MOC2

Luncaru Bogdan, MOC2

Operations research

Homework 2.2

① a)

$$(P_1) \left\{ \begin{array}{l} \min z = 6x_1 + x_2 + x_3 \\ \text{s.t. } \begin{aligned} 2x_1 + 3x_2 - x_3 + x_4 &= 1 \\ 4x_1 + 3x_2 - 2x_3 &\geq 9 \\ 2x_1 + 3x_2 + 8x_3 &\leq 5 \\ x_1 \geq 0, x_2 \leq 0 \end{aligned} \end{array} \right.$$

Duala problemei (P_1) este:

$$(D_1) \left\{ \begin{array}{l} \max y_1 + 9y_2 + 5y_3 \\ \text{s.t. } \begin{aligned} 2y_1 + 4y_2 + 2y_3 &\leq 6 \\ 3y_1 + 3y_2 + 3y_3 &\geq 1 \\ -y_1 - 2y_2 + 8y_3 &= 1 \\ y_1 = 0 \\ y_1 \text{ nerestrictiunat}, y_2 \geq 0, y_3 \leq 0 \end{aligned} \end{array} \right.$$

Duala acestei probleme este:

$$(D_2) \left\{ \begin{array}{l} \min 6x_1 + x_2 + x_3 \\ \text{s.t. } \begin{aligned} 2x_1 + 3x_2 - x_3 + x_4 &= 1 \\ 4x_1 + 3x_2 - 2x_3 &\geq 9 \\ 2x_1 + 3x_2 + 8x_3 &\leq 5 \\ x_1 \geq 0, x_2 \leq 0, x_3, x_4 \text{ nerestrictionate} \end{aligned} \end{array} \right.$$

Se poate observa că duala (D_2) a dualii (D_1) este echivalentă cu problema primului (P_1) .

b)

$$(P) \left\{ \begin{array}{l} \min z = 2x_1 - 9x_2 + 5x_3 - 6x_4 \\ \text{s.t. } \begin{aligned} 4x_1 + 3x_2 + 5x_3 + 8x_4 &\geq 24 \\ 2x_1 - 7x_2 - 4x_3 - 6x_4 &\geq 17 \\ x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{aligned} \end{array} \right.$$

Duala problemei (P) este:

$$(D_1) \left\{ \begin{array}{l} \max 24y_1 + 17y_2 \\ \text{s.t. } 4y_1 + 2y_2 \leq 2 \\ 3y_1 - 7y_2 \leq -9 \\ 5y_1 - 4y_2 \leq 5 \\ 8y_1 - 6y_2 = -6 \\ y_1, y_2 \geq 0 \end{array} \right.$$

Duala problemei (D₁) este:

$$(D_2) \left\{ \begin{array}{l} \min 2x_1 - 9x_2 + 5x_3 - 6x_4 \\ \text{s.t. } 4x_1 + 3x_2 + 5x_3 + 8x_4 \geq 24 \\ 2x_1 - 7x_2 - 4x_3 - 6x_4 \geq 17 \\ x_1, x_2, x_3 \geq 0, x_4 \text{ nerestrictionat} \end{array} \right.$$

Se poate observa că duala (D₂) a dualui (D₁) a problemei (P) este echivalentă cu ea din urmă.

c)

$$(P) \left\{ \begin{array}{l} \min -x_1 + 2x_2 + x_3 \\ \text{s.t. } 2x_1 - x_2 + x_3 \leq 6 \\ x_1 + x_2 - x_3 \geq 3 \\ x_1 - 2x_2 + 3x_3 = 5 \\ x_1, x_3 \geq 0 \end{array} \right.$$

Duala problemei (P) este:

$$(D_1) \left\{ \begin{array}{l} \max 6y_1 + 3y_2 + 5y_3 \\ \text{s.t. } 2y_1 + y_2 + y_3 \leq -1 \\ -y_1 + y_2 - 2y_3 = 2 \\ y_1 - y_2 + 3y_3 \leq 1 \\ y_1 \leq 0, y_2 \geq 0, y_3 \text{ nerestrictionat} \end{array} \right.$$

Duala problemei (D₁) este:

$$(D_2) \left\{ \begin{array}{l} \min -x_1 + 2x_2 + x_3 \\ \text{s.t. } 2x_1 - x_2 + x_3 \leq 6 \\ x_1 + x_2 - x_3 \geq 3 \\ x_1 - 2x_2 + 3x_3 = 5 \\ x_1, x_3 \geq 0, x_2 \text{ nerestrictionat} \end{array} \right.$$

Se poate observa că duala (D_2) a dualui (D_1) este echivalentă cu problema primă (P).

$$(P) \left\{ \begin{array}{l} \text{min } Z = 6x_1 - 3x_2 - 2x_3 + 5x_4 \\ \text{s.t. } 4x_1 + 3x_2 - 8x_3 + 7x_4 = 11 \\ \quad 3x_1 + 2x_2 + 7x_3 + 6x_4 \geq 23 \\ \quad 7x_1 + 4x_2 + 3x_3 + 2x_4 \leq 12 \\ \quad x_1, x_2 \geq 0, x_3 \leq 0 \end{array} \right.$$

Duala problemei (P) este:

$$(D_1) \left\{ \begin{array}{l} \max 11y_1 + 23y_2 + 12y_3 \\ \text{s.t. } 4y_1 + 3y_2 + 7y_3 \leq 6 \\ \quad 3y_1 + 2y_2 + 4y_3 \leq -3 \\ \quad -8y_1 + 7y_2 + 3y_3 \geq -2 \\ \quad 7y_1 + 6y_2 + 2y_3 = 5 \\ \quad y_1 \text{ neconstraintă}, y_2 \geq 0, y_3 \leq 0 \end{array} \right.$$

Duala problemei (D_1) este:

$$(D_2) \left\{ \begin{array}{l} \min 6x_1 - 3x_2 - 2x_3 + 5x_4 \\ \text{s.t. } 4x_1 + 3x_2 - 8x_3 + 7x_4 = 11 \\ \quad 3x_1 + 2x_2 + 7x_3 + 6x_4 \geq 23 \\ \quad 7x_1 + 4x_2 + 3x_3 + 2x_4 \leq 12 \\ \quad x_1, x_2 \geq 0, x_3 \leq 0, x_4 \text{ neconstraintă} \end{array} \right.$$

Se poate observa că duala (D_2) a dualui (D_1) a problemei (P) este echivalentă cu ea din urmă.

$$(P) \left\{ \begin{array}{l} \max Z = 2x_1 + 4x_2 + 3x_3 + x_4 \\ \text{s.t. } 3x_1 + x_2 + x_3 + 4x_4 \leq 12 \\ \quad x_1 - 3x_2 + 2x_3 + 3x_4 \leq 7 \\ \quad 2x_1 + x_2 + 3x_3 - x_4 \leq 10 \\ \quad x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0 \end{array} \right.$$

Veificăți dacă $x_* = (0, 10.4, 0, 0.4)$ este soluția optimă pentru problema dată.

Veificăm dacă x_* este soluție fezabilă.

$$\begin{cases} 10 \cdot 4 + 4 \cdot 0.4 = 12 \leq 12 \\ -3 \cdot 10 \cdot 4 + 3 \cdot 0.4 = -30 \leq 7 \\ 10 \cdot 4 - 0.4 = 10 \leq 10 \end{cases} \Rightarrow \text{Soluția } \mathbf{x}_* \text{ este soluție fezabilă.}$$

\mathbf{x}_* este punct de optim $\Leftrightarrow \mathbf{c}^T \mathbf{x}_* = \mathbf{b}^T \mathbf{y}_*$, \mathbf{y}_* - soluție optimă a dualui

\Downarrow C.S.T

$$\begin{cases} (\mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}_*)^T \mathbf{y}_* = 0 & ① \\ (\mathbf{A}^T \mathbf{y}_* - \mathbf{c})^T \mathbf{x}_* = 0 & ③ \end{cases}$$

$$\mathbf{u} = \mathbf{b} - \mathbf{A}\mathbf{x}_* = \begin{pmatrix} 0 \\ 37 \\ 0 \end{pmatrix} \quad ②$$

Duala problemei este:

$$(D) \quad \begin{cases} \min & 12y_1 + 7y_2 + 10y_3 \\ \text{s.t.} & 3y_1 + y_2 + 2y_3 \geq 2 \\ & y_1 - 3y_2 + y_3 \geq 4 \\ & y_1 + 2y_2 + 3y_3 \geq 3 \\ & 4y_1 + 3y_2 - y_3 \geq 7 \\ & y_1, y_2, y_3 \geq 0 \end{cases}$$

$$\text{Din } ① \text{ și } ② \Rightarrow \begin{pmatrix} 0 \\ 37 \\ 0 \end{pmatrix} \cdot \mathbf{y}_* = 0 \Rightarrow y_{*2} = 0 \quad ④$$

$$\text{Notăm că } \mathbf{v} = \mathbf{A}^T \mathbf{y}_* - \mathbf{c} \quad \left| \begin{array}{l} ③ \\ \hline \mathbf{x}_* = (0, 10.4, 0, 0.4) \end{array} \right. \quad \left| \begin{array}{l} \mathbf{v}_2 = 0 \\ \mathbf{v}_4 = 0 \end{array} \right. \quad ⑤$$

Rezolvăm sistemul (D) folosindu-ne de informațiile ④ și ⑤ pentru a găsi \mathbf{y}_* .

$$\begin{cases} y_{*1} + y_{*3} = 4 \\ 4y_{*1} - y_{*3} = 7 \end{cases} \Rightarrow \begin{cases} y_{*1} = 1 \\ y_{*3} = 3 \end{cases} \quad \left| \begin{array}{l} ④ \\ \hline y_{*2} = 0 \end{array} \right. \quad \mathbf{y}_* = (1, 0, 3)$$

Verificăm dacă \mathbf{y}_* este soluție fezabilă.

$$\begin{cases} 3 \cdot 1 + 2 \cdot 3 = 8 \geq 2 \\ 1 + 3 \cdot 3 = 10 \geq 3 \end{cases} \Rightarrow \text{Soluția } \mathbf{y}_* \text{ este soluție fezabilă.}$$

$$\begin{aligned} \mathbf{c} \cdot \mathbf{x}_* &= 4 \cdot 10.4 + 0.4 = 42 \\ \mathbf{b} \cdot \mathbf{y}_* &= 12 \cdot 1 + 10 \cdot 3 = 42 \end{aligned} \quad \left| \begin{array}{l} \mathbf{c} \cdot \mathbf{x}_* = \mathbf{b} \cdot \mathbf{y}_* \Rightarrow \mathbf{x}_* \text{ soluție optimă a primului (P)} \\ \hline \end{array} \right.$$

③ Există o problemă LP echivalentă cu dubla ei?

I. Fie (P) $\begin{cases} \text{minimize } c^T x \\ \text{s.t. } Ax \geq b \\ x \geq 0 \end{cases}$ și dubla ei (D) $\begin{cases} \text{maximize } b^T y \\ \text{s.t. } A^T y \leq c \\ y \geq 0 \end{cases}$

Cele două probleme pot fi echivalente $\Leftrightarrow \begin{cases} b = -c \text{ (obiectiv)} \\ A^T = A \Rightarrow A \text{ matrice simetrică} \text{ (constraintă)} \\ A = -A \Leftrightarrow A = 0 \end{cases}$

Ultima condiție nu poate fi luate în calcul deoarece nu formează o problemă LP.

II. Fie (P_2) $\begin{cases} \text{minimize } c^T x \\ \text{s.t. } Ax = b \\ x \text{ nerestrictionată} \end{cases}$ și dubla ei (D_2) $\begin{cases} \text{maximize } b^T y \\ \text{s.t. } A^T y = c \\ y \text{ nerestrictionată} \end{cases}$

Pentru ca (P_2) să fie echivalentă cu (D_2) , trebuie să îndeplinească condițiile:

$$\begin{cases} A = A^T \\ b = -c \text{ (obiectiv)} \\ b = c \text{ (coeficienți liberi din restricții).} \end{cases}$$

Se poate observa că ultimele două condiții se contrazic una pe cealaltă, deci nu există o problemă LP care să le satisfacă simultan.

Din cazurile I și II $\Rightarrow \nexists P$ a.i. $P = D$ deoarece mereu va exista o condiție ce nu poate fi satisfăcută.

④ A - matrice simetrică $n \times n \Rightarrow A^T = A$ ①

$c \in \mathbb{R}^n$

LP $\begin{cases} \text{minimize } z = c^T x \\ \text{s.t. } Ax = c \\ x \geq 0 \end{cases}$

dacă $Ax_* = c$ și $x_* \geq 0$ atunci x_* - soluție optimă pentru LP

Dubla problemei LP este:

(D) $\begin{cases} \text{maximize } b^T y \\ \text{s.t. } A^T y \leq c \\ y \text{ nerestrictionat} \end{cases}$ ① $\begin{cases} \text{maximize } c^T y \\ \text{s.t. } Ay \leq c \\ y \text{ nerestrictionat} \end{cases}$

Din definiție $Ax_* = c$ ② $\Rightarrow x_*$ soluție primăă feasible ④
 $x_* \geq 0$

Fie y_* sol. optimala duală $\stackrel{\text{def.}}{\Rightarrow} c^t y_* \geq c^t y, \forall y \in \mathbb{R}^n$ astfel încât $Ay \leq c$

$$c^t y_* \geq c^t y \quad | \quad Ay \leq c \quad \Rightarrow \quad Ay_* = c \quad (3)$$

x_* - soluție optimala primară $\xleftarrow{\text{C.S.T.}}$

$$\begin{cases} (c - Ax_*)_y_* = 0 \\ (Ay_* - c)x_* = 0 \end{cases}$$

$$\begin{aligned} (c - Ax_*)_y_* &\stackrel{(2)}{=} 0 \cdot y_* = 0 \\ (Ay_* - c)x_* &\stackrel{(3)}{=} 0 \cdot x_* = 0 \end{aligned} \quad | \quad \begin{matrix} (4) \\ \Rightarrow x_* \text{ este soluție optimala primară} \\ \text{g.e.d.} \end{matrix}$$

⑤ Datează un exemplu de perche de probleme (primară și duală) care au multiple soluții optimale.

Fie problema primară:

$$(P) \quad \begin{cases} \min z = 2x_1 \\ \text{s.t. } -3x_1 \geq 0 \\ \quad 4x_1 + x_2 \geq 6 \\ \quad x_1, x_2 \geq 0 \end{cases}$$

Din constrângările $x_1 \geq 0$ și $-3x_1 \geq 0 \Rightarrow$ singura valoare pe care o poate avea x_1 este $x_1 = 0 \Rightarrow z_* = 0$.

Caterva dintre soluțiile optimale primare sunt: $x_* \in \{(0,6), (0,7), (0,8)\}$. Există o infinitate de soluții optimale, trăduite în condiția $x_1 = 0$ și $x_2 \geq 6$.

$$(D) \quad \begin{cases} \text{maximizare } w = 6y_2 \\ \text{s.t. } -3y_1 + 4y_2 \leq 2 \\ \quad y_2 \leq 0 \\ \quad y_1, y_2 \geq 0 \end{cases}$$

Din constrângările $y_2 \leq 0$ și $y_2 \geq 0 \Rightarrow y_2 = 0 \Rightarrow w_* = 0$

$$\begin{aligned} -3y_1 &\leq 2 \Rightarrow y_1 \geq -\frac{2}{3} \\ y_1 &\geq 0 \end{aligned} \quad | \quad \Rightarrow y_1 \geq 0$$

Aveam multiple soluții optimale care îndeplinesc condiția $y_2 = 0$ și $y_1 \geq 0$. Caterva dintre ele sunt $y_* \in \{(0,0), (0,1), (0,2)\}$

⑥ Se dau problemele

$$(P_1) \begin{cases} \min z = c^t x \\ \text{s.t. } Ax = b \\ x \geq 0 \end{cases}$$

$$(P_2) \begin{cases} \min z = c^t x \\ \text{s.t. } Ax = \bar{b} \\ x \geq 0 \end{cases}$$

x^* - sol. optimă pt problema (P_1)

y^* - sol. optimă a duali problemei (P_1)

\bar{x} - sol. optimă a pb. (P_2)

$$y^t (\bar{b} - b) \leq c^t (\bar{x} - x^*)$$

Problema duală a primalei (P_1) este:

$$(D_1) \begin{cases} \max z^t y \\ \text{s.t. } A^t y \leq c \\ y \in \mathbb{R}^n \end{cases}$$

$$x^* - \text{sol. opt. pt. } (P_1) \Rightarrow Ax^* = b$$

$$y^* - \text{sol. opt. pt. } (D_1) \Rightarrow A^t y^* \leq c$$

$$\bar{x} - \text{sol. opt. pt. } (P_2) \Rightarrow A\bar{x} = \bar{b} \quad ②$$

$$x^* - \text{sol. opt. a primalei } (P_1) \quad | \xrightarrow{\text{D.T.}} c^t x^* = b^t y^* \quad ①$$

$$y^t (\bar{b} - b) - c^t (\bar{x} - x^*) = y^t \bar{b} - y^t b - c^t \bar{x} + c^t x^* \quad ③$$

$$c^t x^* - y^t b = c^t x^* - b^t y^* \stackrel{①}{=} 0 \quad ④$$

$$A^t y^* \leq c \Leftrightarrow (y^t A) \bar{x} \leq c^t \bar{x}$$

$$\stackrel{②}{\Leftrightarrow} y^t \bar{b} \leq c^t \bar{x}$$

$$\Rightarrow y^t \bar{b} - c^t \bar{x} \leq 0 \quad ⑤$$

$$\text{Din } ③, ④ \text{ și } ⑤ \Rightarrow y^t (\bar{b} - b) - c^t (\bar{x} - x^*) \leq 0$$

$$\Rightarrow y^t (\bar{b} - b) \leq c^t (\bar{x} - x^*)$$

q.e.d.

⑦ Se dă problema

$$\begin{cases} \min z = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n \\ \text{s.t. } a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n \leq b \\ x_1, x_2, \dots, x_n \geq 0 \end{cases}$$

Folosind dualitatea, găsiți o regulă pt. a determina o soluție optimă, dacă există.

Transformăm problema în formă standard:

$$(P) \begin{cases} \min z = c_1x_1 + c_2x_2 + \dots + c_nx_n \\ \text{s.t. } a_1x_1 + a_2x_2 + \dots + a_nx_n + t = b \\ x_1, x_2, \dots, x_n, t \geq 0 \end{cases}$$

Duala acestei probleme primale (P) este:

$$(D) \begin{cases} \max b'y \\ \text{s.t. } a_1y \leq c_1 \\ a_2y \leq c_2 \\ \vdots \\ a_ny \leq c_n \\ t \leq 0 \\ y \in \mathbb{R} \end{cases} \xleftrightarrow{\substack{\text{formă} \\ \text{standard}}} (D) \begin{cases} \max b'y \\ \text{s.t. } a_1y + s_1 = c_1 \\ a_2y + s_2 = c_2 \\ \vdots \\ a_ny + s_n = c_n \\ t \leq 0 \\ y \in \mathbb{R}, s_1, s_2, \dots, s_n \geq 0 \end{cases}$$

$\bar{x}_* = [x_{1*}, x_{2*}, \dots, x_{n*}, t] \rightarrow 1$ componentă de bază și n componente 0

$y_* = [y_*, s_1, s_2, \dots, s_n] \rightarrow n$ componente de bază și 1 componentă 0

x_* - sol. opt. a primalei $\Rightarrow x_*$ - sol. fezabilită a primalei $\Rightarrow t \geq 0$

y_* - sol. opt. a dualei $\Rightarrow y_*$ - sol. fezabilită a dualei $\Rightarrow t \leq 0 \Rightarrow t=0$ ①

$$\text{C.S.T. } \begin{cases} (b - Ax_*)y_* = 0 \Rightarrow ty_* = 0 \quad ① \\ (A^t y_* - c)x_* = 0 \end{cases} \Rightarrow y_* \in \mathbb{R}$$

$$\begin{bmatrix} s_1x_{1*} \\ s_2x_{2*} \\ \vdots \\ s_nx_{n*} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ \vdots \\ 0 \end{bmatrix} \quad ②$$

Componenta i este de bază în $\bar{x}_* \Rightarrow x_* = [0, 0, \dots, \frac{b}{a_i}, 0, 0] \Rightarrow x_{i*} = \frac{b}{a_i}$ ③

$$x_* - \text{sol. fezabilită} \stackrel{③}{\Rightarrow} \frac{b}{a_i} \geq 0 \Leftrightarrow \begin{cases} I \quad b > 0 \Rightarrow a_i > 0 \\ II \quad b = 0 \Rightarrow a_i \in \mathbb{R} \setminus \{0\} \\ III \quad b < 0 \Rightarrow a_i < 0 \end{cases} \quad ④$$

Din ② și ③ $\Rightarrow s_i = 0 \Rightarrow y_* = \frac{c_i}{a_i}$, fezabilită pt problema duală $\forall a_i \neq 0$ ⑤

Din relațile ④ și 5 deducem următoarele cazuri:

I Dacă $b > 0$ și $a_i > 0 \Rightarrow y_* \leq 0$ pt ca duala să fie mărginită superior

- i) $e_i < 0 \Rightarrow$ problema primă este nemărginită inferior
- ii) $\boxed{e_i = 0} \Rightarrow$ problema primă este mărginită

II Dacă $b = 0$

$a_i \in \mathbb{R} \setminus \{0\} \Rightarrow$ și problema primă și ea duală sunt mărginite

III Dacă $b < 0$

și $a_i < 0 \Rightarrow y_* \geq 0$ pt. ca duala să fie mărginită superior

- i) $e_i < 0 \Rightarrow$ problema primă este nemărginită inferior
- ii) $\boxed{e_i = 0} \Rightarrow$ problema primă este mărginită

Din cele 3 cazuri detaliate mai sus, putem trage următoarea concluzie:

- x_* soluție optimă pentru problema primă dacă și numai dacă:

I $b = 0$ și x_* va fi de forma $[0, 0, \dots, 0]$ ($n+1$ componente) sau

II $\exists i$ astfel încât $e_i = 0$ și $a_i \in \mathbb{R} \setminus \{0\}$ și x_* va fi de forma

$$x_* = [0, 0, \dots, \frac{b}{a_i}, 0, 0] \quad (n+1 \text{ componente})$$