

Lista subiecte (TO)

→ Definiții + enunțuri de teoreme

- poliedru $\pm f$ (3)
- vârf al unui poliedru (4)
- th. fundamentală a dualității (2)
- soluție admisibilă / optimă (1)
- bază primală admisibilă / bază dual admisibilă (5)
- criteriul de optim (test de optim) (7)
- test de optim infinit (8)
- soluție admisibilă de bază (6)
- lema substituției (10)
- th. de schimbare a bazei (9)
- dualitate în optimizarea liniară (11)
- th. alabă a ecart. complementare (12)

- lema lui Farkas (13)

→ Enunțuri de teoreme de dualitate x

→ 1 problemă cu teorema ... (curs 8)

→ 1 problemă cu parametri {
→ condiții de optim și optim infinit
→ algoritmul simplex
→ Lema lui Farkas

① ~~Soluție admisibilă / optimă~~
 Fie $f: D \subset \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$ - funcție directă

Fie $\sup_{x \in D} (\inf_{x \in D}) f(x)$ - problema de optimizare

Dacă $f(x)$ este $c_1 x_1 + c_2 x_2 + \dots + c_n x_n$ (liniară)

atunci $x = (x_1, \dots, x_n)^T \in D$ - optimizarea liniară

Soluția admisibilă se numește soluție care verifică restricțiile.

$$P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid x \text{ soluție admisibilă}, Ax = b, x \geq 0\}$$

\hookrightarrow mulțimea soluțiilor admisibile / $x \in \mathbb{R}^n$ sol. adm. $\Rightarrow Ax = b, x \geq 0$

Soluție optimă: x^* - soluție optimă $\Leftrightarrow \begin{cases} x \in P \\ \inf_{x \in P} (\sup_{x \in P}) = f(x^*) \end{cases}$

② Th. fundamentale a dualității

1) Problema primală sub formă canonică

$$x, c \in \mathbb{R}^m$$

$$\inf c^T x$$

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

$$Ax = b, u$$

$$A \in \mathbb{R}^{m \times n}$$

$$x \geq 0$$

2) Problema duală pt 1)

$$\sup b^T u \quad \text{unde } P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax = b, x \geq 0\} \text{ mulțimea}$$

$$A^T \cdot u \leq c$$

sol. admisibile 1)

$$u \geq 0$$

$$D = \{u \in \mathbb{R}^m \mid A^T \cdot u \leq c, u \geq 0\} \text{ mulțimea}$$

sol. admisibile pt 6)

Considerăm cuplul de probleme duale 1 și 2, putem avea una dintre situațiile:

\rightarrow ① Ambele probleme au sol. admisibile \Rightarrow Ambele probleme au soluții optime și val. funcției directe în soluțiile optime sunt egale.

② Una dintre probleme are soluții admisibile și cealaltă nu are. Atunci problema care are sol. admisibile are optim infinit (∞)

③ Niciuna dintre probleme nu are soluții admisibile.

Code

③ Poliedru în \mathbb{R}^n Se numește hiperplan în \mathbb{R}^n , $H = \{x \in \mathbb{R}^n \mid a^T x = b\}$
 $a_1 x_1 + \dots + a_n x_n = b$ Se numește semispaciu în \mathbb{R}^n , $S = \{x \in \mathbb{R}^n \mid a^T x \leq b\}$ Se numește poliedru în \mathbb{R}^n o intersecție de semispacii.

$$P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax = b\}, A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m$$

$$P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid a_i^T x \leq b_i, i = \overline{1, m}\} \text{ ai linia } i \text{ din matricea } A.$$

Un poliedru este mulțime convexă în \mathbb{R}^n .

④ Vârf al unui poliedru

Def: $x^* \in P$ e. punct extrem al poliedrului P dacă nu există

$$x_1 \neq x^*, x_2 \neq x^*, x_1, x_2 \in P, \lambda \in [0, 1] \text{ a.î. } x^* = \lambda x_1 + (1 - \lambda) x_2.$$

Def: $x^* \in P \subset \mathbb{R}^n$ e. num. vârf al poliedrului P dacă $\exists c \in \mathbb{R}^n$, a.î.

$$c^T x^* \leq c^T x, \forall x \in P$$

⑤ Bază primal admisibilă / Bază dual admisibilă

a) Bază primal admisibilă

$$\text{Fie } Ax = b, x \geq 0$$

 x este sol. de bază $\Leftrightarrow \exists B$ o matrice formată cu coloanele
liniilor independente ale matricei A în B a.î. $x^B = (B^{-1}b, 0)$ Baza B e numește primal admisibilă $\Leftrightarrow B^{-1}b \geq 0$.Unui bază B primal admisibilă îi corespunde x^B sol. admi. de bază

4) Bază dual admisibilă

Fie $Ax = b, x \geq 0$

x este sol. de bază $\Leftrightarrow \exists b$ o matrice formată cu m rânduri
linii independente ale matricii A în B aî $x^B = (B^{-1}b, 0)$

Baza B este numită dual admisibilă $\Leftrightarrow (c^T) B^{-1}A - c' \leq 0$.

6) Soluție admisibilă de bază

$x^* \in P$ s.m soluție admisibilă de bază a problemei de optimizare I

$\begin{cases} c^T x \\ Ax \leq b \end{cases}$ dacă $\text{rang } \bar{A} = m$, unde \bar{A} este formată din liniile
matricii A cu indicii m

$$I = \{i_1, \dots, i_k\} \rightarrow A^T = \begin{bmatrix} a_{11}^T \\ \vdots \\ a_{ik}^T \end{bmatrix}$$

7) Criteriul de optim (testul de optim)

Fie B o bază primal admisibilă. Dacă $z_j^B - c_j \leq 0, \forall j \in K$,
atunci problema I (de minimizare) are sol. optimă $(x^B, 0) = (B^{-1}b, 0)$
unde $z_j^B = c^T B^{-1}a_j = c_B^T B^{-1}a_j, j \in K$.

8) Test de optim infinit

Fie B o bază primal admisibilă a problemei I.

Pă că $\exists k \in K$ aî $z_k^B - c_k > 0$ și $y^k = B^{-1}a^k \leq 0$. În acest caz
problema I are optim infinit

Problema I:

$$\begin{aligned} \inf c^T x & \quad x \in \mathbb{R}^n \\ Ax &= b & A \in \mathbb{R}^{m \times n}, m < n \\ x &\geq 0 & \text{rang } A = m. \end{aligned}$$

③ Teorema de schimbare a bazei
 Fie B o bază primal admisibilă pt problema 1. Fie $k \in \mathbb{R}$
 a.p. $\bar{z}_k - c_k \geq 0$ și $\bar{z}_k \neq 0$. At. înlocuim col. r a lui B cu
 coloana a^k , unde $r \in B$ este det. astfel

$$\min_{i: y_{ik} > 0} \frac{\bar{x}_i^B}{y_{ik}} = \frac{\bar{x}_r^B}{y_{rk}^B}$$

Fie \tilde{B} matricea definită după înlocuirea coloanei r în B , atunci
 a) \tilde{B} este inv. și primal admisibilă

b) Sol. de bază coresp. bazei \tilde{B} este "mai bună" decât cel de
 bază comp. bazei \tilde{B}

$$f(\tilde{x}^B, 0) = f(\tilde{x}^B, 0) \text{ unde } f(x) = c^T x$$

⑩ Lema substituției

Fie $B = (A^1, A^2, \dots, A^n)$ o matrice inv. de dim. m și B^{-1}

Fie \tilde{B} matricea definită prin înlocuirea col. r a lui B cu
 vectorul A și $\tilde{y} = B^{-1}A$, atunci

a) \tilde{B} este inv. $\Rightarrow y_r \neq 0$

$$b) \tilde{B}^{-1} = E_r(\eta) B^{-1}$$

unde $E_r(\eta)$ este matricea unitate de ord. m în care col. r
 este înlocuită cu $\eta = (-\frac{y_1}{y_r}, \dots, -\frac{y_{r-1}}{y_r}, \frac{1}{y_r}, -\frac{y_{r+1}}{y_r}, \dots, -\frac{y_m}{y_r})$

$$\Rightarrow E_r(\eta) = \begin{bmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 1 & \dots & 0 & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 0 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & 0 \\ 0 & 0 & \dots & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

⑪ Dualitate în optimizare liniară

$$\textcircled{1} \inf c^T x$$

$$Ax \geq b$$

$$x \geq 0$$

$$A \in \mathbb{R}^{m \times n}, c, x \in \mathbb{R}^n; b, u \in \mathbb{R}^m$$

$$\textcircled{2} \sup b^T u$$

$$A^T u \leq c$$

$$u \geq 0$$

①, ② pb-duale, sub formă canonică

$$P = \{x \in \mathbb{R}^n \mid Ax \geq b, x \geq 0\}$$

$$D = \{u \in \mathbb{R}^m \mid A^T u \leq c, u \geq 0\}$$

$$\textcircled{1} \inf c^T x$$

$$x \in P$$

$$\textcircled{2} \sup b^T u$$

$$u \in D$$

⑫ Th. slabă a ecarturilor complementare

Fie Pb de optimizare ① și ② din ⑪ Dualitate în opt. liniară.
Cond. necesară și suficientă ca $x^* \in P$ și $u^* \in D$ să fie sol. opt.
pt. problema ① respectiv ② este ca

$$(x^*)^T (c - A^T u^*) = 0 \quad (A)$$

$$(u^*)^T (Ax^* - b) = 0 \quad (B)$$

⑬ Lema lui Farkas

$$\text{Fie } A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m, c \in \mathbb{R}^m$$

Atunci una și numai una dintre af. următoare are soluție

$$a) \exists x \in \mathbb{R}^n \text{ a.i. } Ax = b, x \geq 0$$

$$b) \exists u \in \mathbb{R}^m \text{ a.i. } A^T u \geq 0, b^T u < 0.$$