

Jedna LP.

min/max $\sum_{j \in J} c_j \cdot x_j$

s.t.

$\sum_{j \in J} A_{ij} x_j \geq b_i, i \in I_1, \sum_{j \in J} A_{ij} x_j \leq b_i, i \in I_2,$

$\sum_{j \in J} A_{ij} x_j = b_i, i \in I_3, x_j \geq 0, j \in J_1, x_j \leq 0, j \in J_2,$

$x \in \mathbb{R}^J$

$M = \{x : \dots\}$

↑
min. příp. řešení

$[C \in \mathbb{R}^J, b \in \mathbb{R}^I, A \in \mathbb{R}^{I \times J}, \text{card}(I) = m, I_1, I_2, I_3 \subset I \text{ disjoint}, \cup I_i = I,$
 $\text{card}(J) = n, J_1, J_2, J_3 \subset J \text{ disjoint}, \cup J_i = J]$

STANDARDNÍ TVAR : $I_1 = \emptyset, I_2 = \emptyset, J_1 = \emptyset, J_2 = \emptyset$

MAX \leftrightarrow MIN (-f); $\cdot (-1)$ otočení rovnice; $\cdot (-1)$ proměnná \neq , složený problém.

Příklad 1: min $x_1 - x_2$

s.t. $2x_1 + x_2 \geq 2, -3x_1 + 2x_2 \leq 6, x_1 + x_2 \leq 4, x_1 \geq 0, x_2 \geq 0$

* $M = \{(x_1, x_2) \in \mathbb{R}^2 : 2x_1 + x_2 \geq 2, -3x_1 + 2x_2 \leq 6, x_1 + x_2 \leq 4, x_1 \geq 0, x_2 \leq 0\}$

je konvexní 5-úhelník s vrcholy $(1, 0), (4, 0), (3, \frac{10}{5}), (0, 3)$ a $(0, 2)$

* Vyšetřeme rovnice $x_1 - x_2 = k, k \in \mathbb{R} \dots$ hledáme nejmenší $k \in \mathbb{R}$ tak, aby byla rovnice řešitelná v M .

$\Rightarrow k = -16/5$ v bodě $(\frac{2}{5}, \frac{18}{5})$.

Příklad 2: min $x_1 - x_2$

s.t. $2x_1 + x_2 \geq 2, -3x_1 + 2x_2 \leq 6, x_1 + x_2 \leq -1, x_1, x_2 \geq 0$

$M = \emptyset \Rightarrow$ nemá přípustné řešení \Rightarrow nemá optimální

Příklad 3: min $x_1 - x_2$

s.t. $2x_1 + x_2 \geq 2, -3x_1 + 2x_2 \leq 6, x_1, x_2 \geq 0$

$M \neq \emptyset$ neomezená, rovnice $x_1 - x_2 = k$ má vždy řešení

\Rightarrow není bodů v M , tedy \Rightarrow nemá MIN

Věta (Farkas, NLP & regularnosti M):

$A \in \mathbb{R}^{m \times n}, b \in \mathbb{R}^m. Ax = b$ má nezáporné řešení $\Leftrightarrow \forall u \in \mathbb{R}^m: A^T u \geq 0, \text{ platí } b^T u \geq 0.$

Interpretace: Buď má rovnice nějaké řešení, nebo nelze napsat l. s. matriky l. s. lin. koeficienty a nějaká pravá strana.

~ Příklad 4:
$$\begin{matrix} \text{A. l. } x_1 + x_2 + x_3 = 1 & (\cdot 3) \\ 2x_1 + 3x_2 - x_4 = 6 & (\cdot (-1)) \end{matrix} + \Rightarrow x_1 + 3x_2 + x_3 = -3$$

 $w = \begin{pmatrix} 3 \\ -1 \end{pmatrix}$ poruší F.v.

Věta (Evidentní OPT. Ť.):

$M = \{x \in \mathbb{R}^n: Ax = b; x \geq 0\} \neq \emptyset$ a $\exists y > 0. \forall x \in M$ platí $c^T x \geq y$,
 pak má úloha LP $\min c^T x: x \in M$ opt. řešení.

! lineární úloha, ne min $c^T x, x \geq 0, x \in \mathbb{R}^n$

konvenční, aditivní, a průřez opt. l. $\text{conv}(S) = \left\{ \sum_{i=1}^k \lambda_i s_i : \lambda_i \geq 0, \sum \lambda_i = 1, s_i \in S \right\}$

Věta (Rotted M):

M je součet konvexních polyedru $\text{conv}(\text{ext}(M))$ a konvexních polyedrických hrůlek $(\text{pos}(\text{ext}(M))) = \text{diced}(M)$

M je konvexní polyedrická množina (přímá množina)

$\text{pos}(S) = \left\{ \sum_{i=1}^k \lambda_i s_i : \lambda_i \geq 0, s_i \in S \right\}$

konvexní tělo
 $\text{ext}(M) = \{y \in M: \exists (A, x, y) = \text{ext}(M)\}$
 $\text{ext}(M) = \{y \in M: \exists (A, x, y) = \text{ext}(M)\}$
 $\leq \binom{n}{k(M)}$

$\text{diced}(M) = \{x \in \mathbb{R}^n: Ax = 0, x \geq 0\}$
 generován maximální lineární součty
 $\text{ext}(M) = \{y \in M: \exists (A, x, y) = \text{ext}(M)\}$
 $\leq \binom{n}{k(M)}$

~ Příklad 5: $M = \{x \in \mathbb{R}^4: 2x_1 - x_2 - x_3 = -2, -x_1 + 2x_2 - x_4 = -1, x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0\}$

- ① krajní strany: a) jedna hladina ne - A nemá 0 sloupec
- b) dvě hladiny jedli ne - 2x2 podmatice A jsou vyj.
- c) $(2, 1, 3, 0)^T, (1, 2, 0, 3)^T$

- ② krajní body: 0, 1, 3, 4 hladina strany ne, neboť A má 0 řádek
- $((1, 0, 4, 0), (0, 2, 2, 1), (0, 2, 2, 1))$

Věta: $M \neq \emptyset \Leftrightarrow$ ex-istuje krajní bod
 [krajní bod je nedeg. ^{af.} množina $K(M)$ nenulový vektor]

- Průběh LP:
- (a) $M = \emptyset$
 - (b) $M \neq \emptyset$ a $\inf_{x \in M} c^T x = -\infty$ ($M^* = \emptyset$)
 - (c) $M^* \neq \emptyset$ [$\Leftrightarrow M \neq \emptyset$ a $c^T y \geq 0$ $\forall y \in \text{ker}(M)$] + opt. v. leží na hraně

~ Příklad 6: $\min 3x_1 - x_2$
 ob. $2x_1 - x_2 - x_3 = -2, -x_1 + 2x_2 - x_4 = -1, x \in \mathbb{R}^4, x \geq 0$

ker(M) = $\left\{ \frac{1}{14} \begin{pmatrix} 3 \\ 3 \\ 0 \end{pmatrix}, \frac{1}{14} \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{pmatrix} \right\}$ a ker(M) = $\left\{ \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 2 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \right\}$
 ne ker(M) obsahuje 3, 2 0 a ker(M) $\frac{1}{14}, \frac{1}{14}$

(První metoda je mat. $M \neq \emptyset \Rightarrow M^* \neq \emptyset$
 \Rightarrow min ker(M) $\begin{cases} \text{NO KONEC } M = \emptyset \\ \text{ANO} \end{cases}$
 $\begin{cases} \geq 0 & M^* \neq \emptyset \text{ a opt. vrátka ker(M) \\ \leq 0 & M^* = \emptyset \end{cases}$

Dualita: $\min_{x \geq 0} \{ c^T x : Ax \geq b, x \in \mathbb{R}^n \}$ (*)
 $\max_{y \geq 0} \{ b^T y : A^T y \leq c, y \in \mathbb{R}^m \}$ (**)
 $(A_{I \times k_1})^T y \leq c_{k_1}, (A_{I \times k_2})^T y \geq c_{k_2}, (A_{I \times k_3})^T y = c_{k_3} = 0, y_1 \geq 0, y_2 \leq 0, y_3 = 0$

\forall (Oslabí dualitu): Pro dvojici duálních úloh (*) a (**) a jejich přípustná řešení $x \in M$ a $y \in N: c^T x \geq b^T y$
 • Rovnost nastává \Leftrightarrow optimální podmínky komplementarity
 $\forall j \in J$: buď $(A^T y - c)_j = 0$, nebo $x_j = 0$
 $\forall i \in I$: buď $(Ax - b)_i = 0$, nebo $y_i = 0$

V (0 dualiti): Když $M \neq \emptyset$ a $N \neq \emptyset \Rightarrow$ pak mají (*) i (***) optimální řešení.

V (0 silná dualiti): (*) má opt. řeš. \Leftrightarrow (***) má opt. řešení.

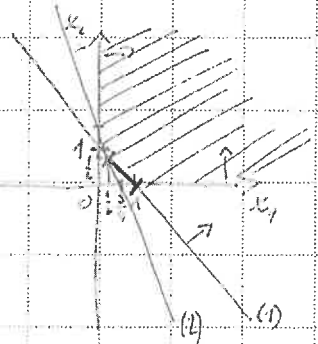
[platí rovněž úč. fu']

V (0 komplementariti): Nechtě $x \in M$ a $y \in N$, pak x je opt. řešení (*) a y je opt. řešení (***) \Leftrightarrow splňují PK.

$\sup\{c^T x, x \in M\}$ $\sup\{b^T y, y \in N\}$

1. $M = \emptyset, N = \emptyset, \gamma^* = +\infty, \delta^* = -\infty$, nemá příp. řešení
2. $M \neq \emptyset, M^* = \emptyset, N = \emptyset, \gamma^* = \delta^* = -\infty$, (*) má příp. řešení, ale ne opt., (***) nemá příp. ani opt.
3. $M = \emptyset, N \neq \emptyset, N^* = \emptyset, \gamma^* = \delta^* = +\infty$, (*) nemá příp., (***) má příp. řešení, ale ne opt.
4. $M \neq \emptyset, N \neq \emptyset, M^* \neq \emptyset, N^* \neq \emptyset, \gamma^* = \delta^*$

x^* y^* splňují PK



Príklad 7:

min $x_1 + x_2$

s.t. $x_1 + x_2 \geq 1$ (1)
 $2x_1 + x_2 \geq 3/2$
 $x_1 \geq 0, x_2 \geq 0$

$M; (2, 2) \in M \Rightarrow M \neq \emptyset$

1. sestavte dualní úlohu:

max $y_1 + 3/2 y_2$

s.t. $y_1 + 2y_2 \leq 1$
 $y_1 + y_2 \leq 1$
 $y_1 \geq 0, y_2 \geq 0$

$(0, 0) \in N \Rightarrow N \neq \emptyset$

	x_1	x_2		
	≥ 0	≥ 0		
$y_1 \geq 0$	1	1	\leq	1
$y_2 \geq 0$	2	1	\leq	3/2
	\leq	\leq		MAX
	1	1	MIN	

min. problém
 má řešení

Dle věty o dualitě musíme mít úlohy opt. řešení

2. Řešíme graficky dualní úlohu $\hat{y}_1 = 1, \hat{y}_2 = 0$, úč. fu. = 1

PK: $1 \cdot \hat{y}_1 > 0 \Rightarrow (Ax - b)_1 = 0 : x_1 + x_2 = 1$

$1 \geq x_1 \geq 1/2, x_2 = 1 - x_1 \geq 0, x_1 + x_2 = 1$

Příklad 8:

$$\min 2x_1 - x_2 + 3x_3$$

$$\text{s.t. } 3x_1 + 6x_2 - x_3 \geq 4$$

$$2x_1 - 3x_2 + 2x_3 \leq 3$$

$$x_1 - 2x_2 + 4x_3 = 2$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0, x_3 \in \mathbb{R}$$

	x_1	x_2	x_3	
	≥ 0	≥ 0	$\in \mathbb{R}$	
$y_1 \geq 0$	3	6	-1	≥ 4
$y_2 \leq 0$	2	-3	2	≤ 3
$y_3 \in \mathbb{R}$	1	-2	4	$= 2$
	$<$	\leq	$=$	HM
	2	-1	3	HM

max $4y_1 + 3y_2 + 2y_3$

$$\text{s.t. } 3y_1 + 2y_2 + y_3 \leq 2$$

$$6y_1 - 3y_2 - 2y_3 \leq -1$$

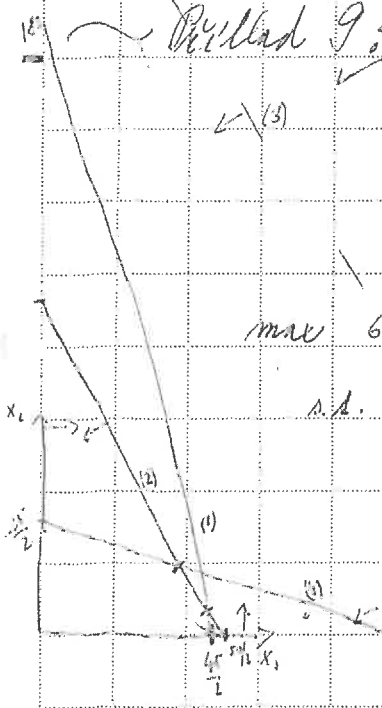
$$-y_1 + 2y_2 + 4y_3 = 3$$

$$y_1 \geq 0, y_2 \leq 0, y_3 \in \mathbb{R}$$

Příklad 9: Firma vyrábí 2 výrobky A, B, které používají suroviny na 4 stájkách I, II, III, IV.

	I	II	III	IV
A	2	4	3	1
B	1/4	2	1	4
kapacita	45	100	300	50

Cena výrob. A je 60 Kč, B je 40 Kč.
K jakém směru výroby, aby měl prod. cena?



max $60x_1 + 40x_2$

$$\text{s.t. } 2x_1 + 4x_2 \leq 45$$

$$4x_1 + 2x_2 \leq 100$$

$$3x_1 + x_2 \leq 300$$

$$x_1 + 4x_2 \leq 50$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \geq 0$$

	x_1	x_2	
	≥ 0	≥ 0	
$y_1 \geq 0$	2	1/4	≤ 45
$y_2 \geq 0$	4	2	≤ 100
$y_3 \geq 0$	3	1	≤ 300
$y_4 \geq 0$	1	4	≤ 50
	≥ 0	≥ 0	HM
	60	40	HM

Mají konečné řešení? $H \neq \emptyset$
 řešení: $(0,0)$; $(\frac{45}{2}, 0)$
 $(0, \frac{25}{4})$; $(\frac{110}{7}, \frac{50}{7})$
 $(\frac{60}{3}, \frac{20}{3})$; $(\frac{50}{4}, \frac{120}{17})$
 (1) a (2)

dualní: $\min 45y_1 + 100y_2 + 300y_3 + 50y_4$

s.t. $2y_1 + 4y_2 + 3y_3 + y_4 \geq 60$

$$1/4 y_1 + 2y_2 + y_3 + 4y_4 \geq 40$$

$$y_1, y_2, y_3, y_4 \geq 0$$

M+P a max. opt. řešení \Rightarrow komplementární
 (1) $2y_1 + 4y_2 + 3y_3 + y_4 = 60$
 $1/4 y_1 + 2y_2 + y_3 + 4y_4 = 40$
 (2) 1. a 2. nejsou opt. $\Rightarrow y_1, y_2$

~ Příklady (ev. sam. práce)

Některá L_1 -regione: $\min_{x,y} \sum_{i=1}^n |y_i - a - bx_i|$ } \rightarrow 2LP form
s. d. 2LP, 1GR