

# DUALITA LP

Příklad:  $\max x_1 + x_2 + x_3$

$$\begin{array}{rcl} \text{tak, že} & x_1 - x_2 & \leq 1 \\ & x_2 + x_3 & \leq 1 \\ & 2x_2 - x_3 & \leq 1 \\ \hline & 2x_2 + x_3 & \leq 5 \end{array} \quad \begin{array}{l} \cdot y_1 \\ \cdot y_2 \\ \cdot y_3 \\ \cdot y_4 \end{array}$$

$$y_1 x_1 + (-y_1 + y_2 + 2y_3) x_2 + (y_2 - y_3) x_3 \leq y_1 + y_2 + y_3 + 5y_4$$

$x_1 = 1, x_2 = 0, x_3 = 0$  je řešení. Jak získáme horní odhad?

$$\begin{array}{l} y_1 = 1 \quad y_2 = 0 = y_3 \quad y_4 = 1 \quad \text{dů} \quad x_1 + x_2 + x_3 \leq 6 \\ y_1 = 1 \quad y_2 = \frac{4}{3} \quad y_3 = \frac{1}{3} \quad \text{dů} \quad x_1 + x_2 + x_3 \leq \frac{8}{3} \end{array}$$

$x_1 = \frac{5}{3}, x_2 = \frac{2}{3}, x_3 = \frac{1}{3}$  je optimální řešení

DUALNÍ LP: Hledá optimální koeficienty  $y_1, \dots, y_m$

$$\min y_1 + y_2 + y_3 + 5y_4$$

$$y_1 = 1$$

$$-y_1 + y_2 + 2y_3 + y_4 = 1$$

$$y_2 - y_3 + y_4 = 1$$

OBECNĚ: Dualní LP získáme takto: (primální  $Ax \leq b, \max c^T x$ )

Dualní Proměnná  $y_j$  pro každou <sup>primální</sup> podmínku

$$y_j \in \mathbb{R} \quad \text{pro podmínka} \quad \sum_i a_{ji}^T x_i \leq b_j$$

$$y_j \geq 0 \quad \sum_i a_{ji}^T x_i \leq b_j$$

D. Podmínka pro každou prim. proměnnou

$$\sum_{j=1}^m a_{ji} y_j = c_i \quad x_i \in \mathbb{R}$$

$$\sum_{j=1}^m a_{ji} y_j \geq c_i \quad x_i \geq 0$$

a říká  $\min \sum_{j=1}^m b_j y_j$

Pozorování: Dualní LP k dualnímu LP je původní LP.

Důležité případy:  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$ ,  $b \in \mathbb{R}^m$ ,  $c \in \mathbb{R}^n$

$$(P) \quad \begin{aligned} \max \quad & c^T x \\ \text{s.t.} \quad & Ax \leq b \\ & x \in \mathbb{R}^n \end{aligned}$$

$$(D) \quad \begin{aligned} \min \quad & b^T y \\ \text{s.t.} \quad & A^T y = c \\ & y \geq 0 \end{aligned}$$

$$(P) \quad \begin{aligned} \max \quad & c^T x \\ \text{s.t.} \quad & Ax \leq b \\ & x \geq 0 \end{aligned}$$

$$(D) \quad \begin{aligned} \min \quad & b^T y \\ \text{s.t.} \quad & A^T y \geq c \\ & y \geq 0 \end{aligned}$$

IV (Slabá věta o dualitě) Necht'  $x, y$  jsou přípustná řešení (P) a (D). Pak  $c^T x \leq b^T y$

Dk:  $y^T A x \leq y^T b$  z prim. úlohy (P) a  $y \geq 0$   
 $y^T A x = c^T x$  z duální úlohy (D)

IV (o dualitě) Pro úlohy (P) a (D) [nebo (P) a (D)] nastává jedna z možností:

- (1) Ani (P) ani (D) nemá přípustné řešení.
- (2) Jedna z nich je neomezená a druhá nemá přípustné řešení.
- (3) (P) i (D) mají přípustné řešení. Pak existují optimální řešení  $x^*$  pro (P) a  $y^*$  pro (D) a platí  $c^T x^* = b^T y^*$ .

# FARKASOVO LEMMA

## FOURIER-MOTZKINOVA ELIMINACE

### GAUSSOVA ELIMINACE:

$Ax = b$  má řešení  $\Leftrightarrow$  lineární kombinací nelze odvodit spor

$$\Leftrightarrow \begin{cases} A^T y = 0 \\ b^T y = -1 \end{cases} \text{ nemá řešení}$$

NEROVNICE: smíme dělat pozitivní nezáporné lineární kombinace

### FOURIER-MOTZKINOVA ELIMINACE

$$\begin{aligned} a_i^T x' + x_n &\leq b_i & i = 1, \dots, m' \\ (*) \quad a_i^T x' - x_n &\leq b_i & i = m'+1, \dots, m'' \\ a_i^T x' &\leq b_i & i = m''+1, \dots, m \end{aligned} \quad x' = \begin{pmatrix} x_1 \\ \vdots \\ x_{n-1} \end{pmatrix}$$

(\*) má řešení právě když (\*\*\*) má řešení

$$\begin{aligned} (***) \quad (a_i^T + a_j^T) x' &\leq b_i + b_j & i = 1, \dots, m' \quad j = m'+1, \dots, m'' \\ a_i^T x' &\leq b_i & i = m''+1, \dots, m \end{aligned}$$

$\square$  (Farkasovo lemma pro nerovnosti)  $A \in \mathbb{R}^{m \times n}$   
 $Ax \leq b$  má řešení  $x \in \mathbb{R}^n$  právě když neexistuje  $y \in \mathbb{R}^m$  tak, že  
 $y \geq 0 \quad A^T y = 0 \quad b^T y < 0$

Dk:  $\exists y \Rightarrow Ax \leq b$  nemá řešení tvrzení - L.K.

$Ax \leq b$  nemá řešení  $\Rightarrow$  F.M. eliminací zkonstruuujeme (\*\*\*), z něj  $y'$ , pak  $y$  pro pův. systém

IV] (Farkasovo lemma) Systém  $Ax=b$  má nezáporné řešení právě když neexistuje  $y$  tak, že  $A^T y \geq 0$  a  $b^T y < 0$ .

Dk:  $A' = \begin{pmatrix} A \\ -A \\ -I \end{pmatrix} \quad b' = \begin{pmatrix} b \\ -b \\ 0 \end{pmatrix}$

(Farkas pro  $\leq$ )

$Ax=b$  má nezáp. řeš.  $\Leftrightarrow Ax' \leq b'$  má řešení  $\Leftrightarrow$  neex.  $y'$ ...

$\Leftrightarrow$  neex.  $y \quad (y_j = y'_j - y'_{j+m})$ .

V] Necht'  $Ax \leq b$  má řešení, Pak platí

každé řešení  $x$   $Ax \leq b$  splňuje  $c^T x \leq d$  právě když

existuje  $y \geq 0$  takové, že  $A^T y = c$  a  $b^T y \leq d$

Dk:  $\Leftrightarrow Ax \leq b$  nemá řešení  $\Leftrightarrow \forall z > 0 \exists y \geq 0 \quad \begin{pmatrix} A^T \\ c \end{pmatrix} y = 0 \wedge b^T y < d$   
 $-c^T x \leq -d - \varepsilon$  pro žádné  $x \geq 0$  Farkas  $\Leftrightarrow$   $\forall z > 0 \exists y \geq 0 \quad \begin{pmatrix} A^T \\ c \end{pmatrix} y = 0 \wedge b^T y - (d + \varepsilon)z < 0$

$\Leftrightarrow \forall \varepsilon > 0 \exists y \geq 0 \quad A^T y = c \wedge b^T y \leq d + \varepsilon$   
 ( $z > 0$ , protože  $Ax \leq b$  má řešení)

Lépe:  $\exists y \geq 0$  takové, že  $A^T y = c$   
 $\lambda \geq 0$   $b^T y + \lambda = d$   $-b^T y - \lambda = -d$

(F.I.)  $\Leftrightarrow$  Neex.  $x, z$  takové, že  $Ax + b^T z \geq 0$   $c^T x + d z < 0$   
 $\lambda z \geq 0$

~~$\Leftrightarrow$~~   $\Leftrightarrow \exists y \geq 0 \dots \Rightarrow$  máme lin. kombin.

$\Rightarrow$  neex.  $y \geq 0, \lambda \geq 0$   $A^T y = c$   
 $b^T y + \lambda = d$

$\Rightarrow$  (F.I.)  $\exists z \geq 0, \mu \geq 0 \quad Az + b^T \mu \geq 0, \quad c^T z + d \mu < 0$

$\mu > 0:$   $A \left(\frac{1}{\mu}\right) z \leq b^T \quad c^T \left(\frac{1}{\mu}\right) z > d$

$\mu = 0:$   $Ax \leq b$   
 $Az \geq 0 \quad c^T z < 0$

$A(x^0 - \gamma z) \leq b \quad c^T(x^0 - \gamma z) > d$  (neomezené)

# DUALITA Z FARKASOVA LEMMATU

Dk: Necht  $\delta = \sup \{ c^T x \mid Ax \leq b, x \in \mathbb{R}^n \} \leq \inf \{ b^T y \mid A^T y = c, y \geq 0, y \in \mathbb{R}^m \}$   
 (ex. prim. + duál. řeš.) slabá věta o dualitě

Pak, dle předch. v.  $\exists y^* \geq 0 \quad A^T y^* = c \wedge b^T y^* = \delta$

Tedy platí rovnost a  $y^*$  je duální optimum.

Existence primárního optima:

- (1) z uzavřenosti
- (2) stejně s prohozením (P) a (D)

## V (complementary slackness - o komplementaritě)

Je-li  $x^*$  <sup>příp. r.</sup> opt. r. (P) a  $y^*$  <sup>příp. r.</sup> opt. r. (D),

pak  $x^*$  a  $y^*$  jsou obě optimální právě když

$$(*) \quad \forall j = 1, \dots, m \quad y_j^* = 0 \vee a_j^T x^* = b_j \quad \left( \sum_{i=1}^n a_{ji} x_i^* = b_j \right)$$

Je-li  $x^*$  příp. r. (P) a  $y^*$  příp. r. (D),

pak jsou obě optimální právě když (\*) a (\*\*)

$$(**) \quad \forall i = 1, \dots, n \quad x_i^* = 0 \vee \sum_{j=1}^m a_{ji} y_j^* = c_i$$

Dk: (1)  $y^{*T} b - c^T x^* = y^{*T} (b - A x^*) = \sum_{j=1}^m y_j^* (b_j - a_j^T x^*) \geq 0$   
↑ z podmínek (D) ↑ rovnost  $\Leftrightarrow (*)$

$$(2) \quad y^{*T} b - c^T x^* = y^{*T} (b - A x^*) + (y^{*T} A - c^T) x^* \geq 0$$

