

Optimalizace

Dualita v LP

Tomáš Kroupa Tomáš Werner

2021 LS

Fakulta elektrotechnická
ČVUT v Praze

Duální úloha LP

Primární úloha

$$\min \quad \mathbf{c}^T \mathbf{x}$$

$$\text{za podmíněk} \quad \mathbf{Ax} \geq \mathbf{b}$$

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

Duální úloha

$$\max \quad \mathbf{b}^T \mathbf{y}$$

$$\text{za podmíněk} \quad \mathbf{y} \geq \mathbf{0}$$

$$\mathbf{A}^T \mathbf{y} \leq \mathbf{c}$$

- Duál duální úloha je primární úloha
- Duální úlohu lze definovat pro úlohu LP v libovolné formě

Dvojice duálních úloh pro LP v obecném tvaru

min	$\sum_{j \in J} c_j x_j$	max	$\sum_{i \in I} y_i b_i$	
za podm.	$\sum_{j \in J} a_{ij} x_j = b_i$	za podm.	$y_i \in \mathbb{R}$	$\forall i \in I_0$
	$\sum_{j \in J} a_{ij} x_j \geq b_i$		$y_i \geq 0$	$\forall i \in I_+$
	$\sum_{j \in J} a_{ij} x_j \leq b_i$		$y_i \leq 0$	$\forall i \in I_-$
	$x_j \in \mathbb{R}$		$\sum_{i \in I} y_i a_{ij} = c_j$	$\forall j \in J_0$
	$x_j \geq 0$		$\sum_{i \in I} y_i a_{ij} \leq c_j$	$\forall j \in J_+$
	$x_j \leq 0$		$\sum_{i \in I} y_i a_{ij} \geq c_j$	$\forall j \in J_-$

kde

$$I = \{1, \dots, m\} = I_0 \cup I_+ \cup I_-$$

$$J = \{1, \dots, n\} = J_0 \cup J_+ \cup J_-$$

Příklad

$$\begin{array}{l} \min \quad 2x_1 \quad \quad \quad - 3x_3 + x_4 \\ \text{z.p.} \quad 2x_1 - x_2 + x_3 + 2x_4 = 6 \\ \quad \quad -x_1 + 2x_2 - 3x_3 \leq 5 \\ \quad \quad x_1 - x_2 - x_3 - 3x_4 \geq 0 \\ \quad \quad \quad \quad \quad x_1 \geq 0 \\ \quad \quad \quad \quad \quad x_2 \in \mathbb{R} \\ \quad \quad \quad \quad \quad x_3 \geq 0 \\ \quad \quad \quad \quad \quad x_4 \leq 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{l} \max \quad 6y_1 + 5y_2 \\ \text{z.p.} \quad \quad \quad \quad \quad y_1 \in \mathbb{R} \\ \quad \quad \quad \quad \quad y_2 \leq 0 \\ \quad \quad \quad \quad \quad y_3 \geq 0 \\ \quad \quad \quad 2y_1 - y_2 + y_3 \leq 2 \\ \quad \quad \quad -y_1 + 2y_2 - y_3 = 0 \\ \quad \quad \quad y_1 - 3y_2 - y_3 \leq - \\ \quad \quad \quad 2y_1 \quad \quad \quad - 3y_3 \geq 1 \end{array}$$

Příklad

$$\begin{array}{ll} \min & \mathbf{c}^T \mathbf{x} \\ \text{za podm.} & \mathbf{Ax} = \mathbf{b} \\ & \mathbf{x} \geq \mathbf{0} \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} \max & \mathbf{b}^T \mathbf{y} \\ \text{za podm.} & \mathbf{y} \in \mathbb{R}^m \\ & \mathbf{A}^T \mathbf{y} \leq \mathbf{c} \end{array}$$

Tvrzení

Pro každé přípustné primární řešení \mathbf{x} a každé přípustné duální řešení \mathbf{y} platí:

1. $\mathbf{c}^T \mathbf{x} \geq \mathbf{b}^T \mathbf{y}$

2. Pokud $\mathbf{c}^T \mathbf{x}^* = \mathbf{b}^T \mathbf{y}^*$, potom jsou \mathbf{x}^* a \mathbf{y}^* optimální řešení

Tvrzení

Pro každé přípustné primární řešení \mathbf{x} a každé přípustné duální řešení \mathbf{y} platí:

1. $\mathbf{c}^T \mathbf{x} \geq \mathbf{b}^T \mathbf{y}$
2. Pokud $\mathbf{c}^T \mathbf{x}^* = \mathbf{b}^T \mathbf{y}^*$, potom jsou \mathbf{x}^* a \mathbf{y}^* optimální řešení

- Duální LP zdola omezuje primární LP
- Pokud je mez těsná, našli jsme **optimum** obou úloh
- **Silná dualita** tvrdí i opak

Podmínky komplementarity

- I je indexová množina primárních omezení (duál. proměnných)
- J je indexová množina duálních omezení (prim. proměnných)

Věta

Nechť \mathbf{x} je přípustné primární řešení a \mathbf{y} je přípustné duální řešení. Rovnost $\mathbf{c}^T \mathbf{x} = \mathbf{b}^T \mathbf{y}$ platí právě tehdy, když platí tyto podmínky:

1. $\sum_{j \in J} a_{ij} x_j = b_i$ nebo $y_i = 0$ $\forall i \in I$
2. $x_j = 0$ nebo $\sum_{i \in I} a_{ij} y_i = c_j$ $\forall j \in J$

Věta

Následující tvrzení jsou ekvivalentní:

1. Primární úloha má optimální řešení \mathbf{x}^* .
2. Duální úloha má optimální řešení \mathbf{y}^* .

Pokud platí jedno z těchto tvrzení, pak $\mathbf{c}^T \mathbf{x}^* = \mathbf{b}^T \mathbf{y}^*$.

- Duální úloha nejen zdola omezuje primární úlohu, ale dokonce i nabývá hodnoty společného optima
- Nalezení společné hodnoty obou úloh LP tak poskytuje tzv. **certifikát optimality**

Příklad

$$\begin{array}{ll} \min & 2x_1 + 5x_2 + 6x_3 \\ & 2x_1 + x_2 + 2x_3 \geq 3 \\ & x_1 + 2x_2 + 2x_3 \geq 1 \\ & x_1 + 3x_2 + x_3 \geq 3 \\ & -x_1 + x_2 - 2x_3 \geq -1 \\ & x_1 \geq 0 \\ & x_2 \geq 0 \\ & x_3 \geq 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} \max & 3y_1 + y_2 + 3y_3 - y_4 \\ & y_1 \geq 0 \\ & y_2 \geq 0 \\ & y_3 \geq 0 \\ & y_4 \geq 0 \\ & 2y_1 + y_2 + y_3 - y_4 \leq 2 \\ & y_1 + 2y_2 + 3y_3 + y_4 \leq 5 \\ & 2y_1 + 2y_2 + y_3 - 2y_4 \leq 6 \end{array}$$

Příklad

$$\begin{array}{ll} \min & 2x_1 + 5x_2 + 6x_3 \\ & 2x_1 + x_2 + 2x_3 \geq 3 \\ & x_1 + 2x_2 + 2x_3 \geq 1 \\ & x_1 + 3x_2 + x_3 \geq 3 \\ & -x_1 + x_2 - 2x_3 \geq -1 \\ 1.2 = & x_1 \geq 0 \\ 0.6 = & x_2 \geq 0 \\ 0 = & x_3 \geq 0 \end{array}$$

$$\begin{array}{ll} \max & 3y_1 + y_2 + 3y_3 - y_4 \\ 0.2 = & y_1 \geq 0 \\ 0 = & y_2 \geq 0 \\ 1.6 = & y_3 \geq 0 \\ 0 = & y_4 \geq 0 \\ & 2y_1 + y_2 + y_3 - y_4 \leq 2 \\ & y_1 + 2y_2 + 3y_3 + y_4 \leq 5 \\ & 2y_1 + 2y_2 + y_3 - 2y_4 \leq 6 \end{array}$$

Příklad



$$\begin{aligned} \min \quad & 2x_1 + 5x_2 + 6x_3 = 5.4 \\ 3 = \quad & 2x_1 + x_2 + 2x_3 \geq 3 \\ 2.4 = \quad & x_1 + 2x_2 + 2x_3 \geq 1 \\ 3 = \quad & x_1 + 3x_2 + x_3 \geq 3 \\ -0.6 = \quad & -x_1 + x_2 - 2x_3 \geq -1 \\ 1.2 = \quad & x_1 \geq 0 \\ 0.6 = \quad & x_2 \geq 0 \\ 0 = \quad & x_3 \geq 0 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \max \quad & 3y_1 + y_2 + 3y_3 - y_4 = 5.4 \\ 0.2 = \quad & y_1 \geq 0 \\ 0 = \quad & y_2 \geq 0 \\ 1.6 = \quad & y_3 \geq 0 \\ 0 = \quad & y_4 \geq 0 \\ 2 = \quad & 2y_1 + y_2 + y_3 - y_4 \leq 2 \\ 5 = \quad & y_1 + 2y_2 + 3y_3 + y_4 \leq 5 \\ 3 = \quad & 2y_1 + 2y_2 + y_3 - 2y_4 \leq 6 \end{aligned}$$

Vlastnosti primáru a duálu – možnosti

P/D	Má optimum	Neomezená	Nepřípustná
Má optimum	✓	ne	ne
Neomezená	ne	ne	✓
Nepřípustná	ne	✓	✓

- Červeně zakázané kombinace plynou ze silné duality
- Zbylá plyne ze slabé duality
- Platí: **P** a **D** mají optimum \Leftrightarrow **P** a **D** jsou přípustné

-  T. Werner. *Optimalizace* (kapitola 14). Elektronická skripta. FEL ČVUT, 2020.
-  J. Matoušek, B. Gaertner. *Understanding and Using Linear Programming*, Springer, 2007.