## Lineární programování a kombinatorická optimalizace – příklady na 11. cvičení\*

28. dubna 2020

## 1 Komplementarita

**Věta 1** (Věta o komplementaritě). Mějme úlohu lineárního programování P a její duál D v následující formě:

$$\max \mathbf{c}^{\mathsf{T}} \mathbf{x}, A \mathbf{x} \le \mathbf{b}, \mathbf{x} \ge \mathbf{0},\tag{P}$$

$$\min \mathbf{b}^{\top} \mathbf{y}, A^{\top} \mathbf{y} \ge \mathbf{c}, \mathbf{y} \ge \mathbf{0}. \tag{D}$$

Mějme přípustná řešení  $\mathbf{x}^*$  a  $\mathbf{y}^*$  pro P a D a označme jako  $A_{j,i}$  prvek matice A na pozici (j,i). Pak  $\mathbf{x}^*$  a  $\mathbf{y}^*$  jsou optimálními řešeními úloh P a D právě tehdy, když platí následující dva vztahy

$$x_i = 0$$
 nebo  $\sum_{j=1}^m A_{j,i} y_j = c_j$  pro každé  $i \in \{1, \dots, n\}$  a  $y_j = 0$  nebo  $\sum_{i=1}^n A_{j,i} x_i = b_i$  pro každé  $j \in \{1, \dots, m\}$ .

První vztah říká, že pro každé i je buď i-tá proměnná primáru nulová nebo je i-tá podmínka duálu  $t \check{e} s n \acute{a}$ . Druhý vztah analogicky říká, že pro každé j je buď j-tá proměnná duálu nulová nebo je j-tá podmínka primáru těsná. Tento výsledek nám pomůže ověřovat optimalitu řešení či například určovat optima duálu z optim primáru.

**Příklad** (Řešený příklad). *Mějme následující primár P a duál D:* 

$$\max 2x_1 + 4x_2 + 3x_3 + x_4$$

$$3x_1 + x_2 + x_3 + 4x_4 \le 12$$

$$x_1 - 3x_2 + 2x_3 + 3x_4 \le 7$$

$$2x_1 + x_2 + 3x_3 - x_4 \le 10$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \ge 0$$
(P)

a

$$\min 12y_1 + 7y_2 + 10y_3$$

$$3y_1 + y_2 + 2y_3 \ge 2$$

$$y_1 - 3y_2 + y_3 \ge 4$$

$$y_1 + 2y_2 + 3y_3 \ge 3$$

$$4y_1 + 3y_2 - y_3 \ge 1$$

$$y_1, y_2, y_3 \ge 0$$
(D)

Buď  $\mathbf{x}^* = \left(0, \frac{52}{5}, 0, \frac{2}{5}\right)$  optimem v P. Určete optimum v D.

 $\check{R}e\check{s}en\acute{i}$ . Pode Věty o komplementaritě jsou 2. a 4. nerovnost v D splněny těsně, protože  $x_2\neq 0$  a  $x_4\neq 0$ . V primáru P po dosazení hodnot  $\mathbf{x}^*$  vidíme, že 2. nerovnost v P není těsná a podle Věty o komplementaritě tedy máme  $y_2=0$ . Dosazením  $y_2=0$  do 2. a 4. nerovnosti v D zapsaných s rovností dostáváme soustavu

$$y_1 + y_3 = 4$$
$$4y_1 - y_3 = 1,$$

jejíž řešení  $\mathbf{y}^* = (1,0,3)$  je přípustné pro D a tedy je optimem v D.

<sup>\*</sup>Informace o cvičení naleznete na http://kam.mff.cuni.cz/~balko/

**Příklad 1.** Optimálním řešením duální úlohy D k následující úloze P je  $\mathbf{y}^* = (0, 7, \frac{11}{2}, 0)$ .

$$\max 4x_1 - 2x_2 + 7x_3$$

$$5x_1 + x_2 - 2x_3 \le 12$$

$$-x_1 - x_2 + x_3 \le -1$$

$$2x_1 + x_2 \le 4$$

$$x_1 + x_3 \le 4$$

$$x_1, x_2, x_3 \ge 0$$
(P)

- (a) Spočtěte pomocí komplementarity optimální řešení primáru P.
- (b) Nalezněte vektory  $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^3$  a  $\mathbf{y} \in \mathbb{R}^4$ , které splňují oba vztahy z Věty o komplementaritě, ale ani  $\mathbf{x}$  a ani  $\mathbf{y}$  nejsou optimálními řešeními pro P a D.

 $\check{R}e\check{s}en\acute{i}$ . (a) Standardním převodem dostaneme následující duální úlohu D:

$$\min 12y_1 - y_2 + 4y_3 + 4y_4$$

$$5y_1 - y_2 + 2y_3 + y_4 \ge 4$$

$$y_1 - y_2 + y_3 \ge -2$$

$$-2y_1 + y_2 + y_4 \ge 7$$

$$y_1, y_2, y_3, y_4 \ge 0$$
(D)

Druhá nerovnost v D není pro  $\mathbf{y}^*$  těsná. Podle Věty o komplementaritě tedy v optimálním řešení  $\mathbf{x}^* = (x_1, x_2, x_3)$  úlohy P platí  $x_2 = 0$ . Dále z této věty plyne, že druhá a třetí nerovnost v P musejí být pro  $\mathbf{x}^*$  těsné, protože druhá ani třetí souřadnice v  $\mathbf{y}^*$  není nulová. Optimální řešení  $\mathbf{x}^*$  tak určíme vyřešením soustavy

$$-x_1 + x_3 = -1$$
$$2x_1 = 4.$$

která má řešení  $\mathbf{x}^*=(2,0,1)$ , které je nnezáporné a tedy přípustné. Řešení  $\mathbf{x}^*$  je tedy optimálním řešením pro P.

(b) Narozdíl od Věty o komplementaritě nevyžadujeme přípustnost  $\mathbf{x}$  a  $\mathbf{y}$ . Takže za  $\mathbf{x}$  stačí vzít (0,0,-1) a za  $\mathbf{y}$  vzít (0,7,0,0). Pak  $\mathbf{x}$  není přípustným řešením pro P, protože má zápornou souřadnici. Tím nemůže být ani optimálním řešením pro P. Jediná nenulová souřadnice v  $\mathbf{x}$  je  $x_3$ , ale třetí nerovnost v P platí pro  $\mathbf{y}$  s rovností. Podobně jediná nenulová souřadnice v  $\mathbf{y}$  je  $y_2$ , ale druhá nerovnost v P platí pro  $\mathbf{x}$  s rovností. Podmínky komplementarity jsou tedy splněny.

Příklad 2. Mějme následující zadání duálu D úlohy P:

$$\max 3y_1 + 3y_2 + 6y_3 + 4y_4$$

$$y_1 + 2y_2 + 3y_3 + y_4 \le 5$$

$$y_1 + y_2 + 2y_3 + 3y_4 = 3$$

$$y_1 + y_2 + y_3 \ge 1$$

$$y_1, y_2, y_3, y_4 \ge 0$$
(D)

Přípustným řešením primáru P je  $\mathbf{x}'=(4,0,-1)$ . Je toto řešení primáru optimem v P?

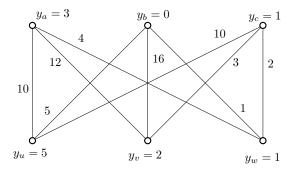
 $\check{Re}\check{seni}$ . Upravíme duál na vhodný tvar D' a zdualizujeme jej, čímž obdržíme primár P'.

$$\begin{aligned} \min -3y_1 - 3y_2 - 6y_3 - 4y_4 & \max -5x_1 - 3x_2 + 3x_3 + x_4 \\ -y_1 - 2y_2 - 3y_3 - y_4 & \geq -5 & -x_1 - x_2 + x_3 + x_4 \leq -3 \\ -y_1 - y_2 - 2y_3 - 3y_4 & \geq -3 & -2x_1 - x_2 + x_3 + x_4 \leq -3 \\ y_1 + y_2 + 2y_3 + 3y_4 & \geq 3 & -3x_1 - 2x_2 + 2x_3 + x_4 \leq -6 \\ y_1 + y_2 + y_3 & \geq 1 & -x_1 - 3x_2 + 3x_3 \leq -4 \\ y_1, y_2, y_3, y_4 & \geq 0 & x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0. \end{aligned}$$

V nově zapsaném primáru P' odpovídají proměnné  $x_2$  a  $x_3$  původní proměnné  $x_2' = x_2 - x_3$  podle převodu reálné proměnné na nezáporné (rovnost v D odpovídá reálné proměnné v P). Protože  $x_2'=0$ , tak  $x_2=x_3=0$ . Zbytek proměnných si odpovídá a máme  $x_1=x_1'=4$  a  $x_4=x_3'=-1$ .

Po dosazení  $\mathbf{x}'$  do primáru P' vidíme, že těsná je v P' pouze čtvrtá nerovnost, u ostatních nerovností dostáváme volnosti -2, -6, -7. Podle Věty o komplementaritě potřebujeme najít řešení duálu D', které je těsné v 1. nerovici (protože  $x_1 \neq 0$ ) a může mít jako nenulovou souřadnici pouze  $y_4$  (protože tesná je v P' pouze čtvrtá nerovnost). Tedy  $y_1=y_2=y_3=0$  a  $y_4=5$ . To ale nesplňuje 2. nerovnost v D', takže (4,0,0,-1) není optimálním řešením primární úlohy P'. To znamená, že  $\mathbf{x}' = (4, 0, -1)$  není optimálním řešením primární úlohy P.

Příklad 3. Na obrázku je bipartitní graf, který má u hran napsané ceny a u vrcholů řešení duálního programu k perfektnímu párování maximální ceny. Dokažte, že toto řešení je optimální.



Rešení. Pro připomenutí: z minulého cvičení víme, že relaxace lineárního programu pro nalezení maximálního váženého párování vypadá následovně:

Proměnné:  $x_e \ge 0$  pro každé  $e \in E$ 

Účelová funkce:  $\max \sum_{e \in E} w_e \cdot x_e$  Podmínky:  $\sum_{\{v,w\} \in E} x_{\{v,w\}} \le 1 \text{ pro každé } v \in V.$ 

Duálem této relaxace je relaxace úlohy nalezení minimálního vrcholového pokrytí s váženými hranami (vrcholovému pokrytí řešení odpovídá pro jednotkové váhy  $w_i$ ):

Proměnné:  $y_v \ge 0$  pro každé  $v \in V$ 

Účelová funkce:  $\min \sum_{v \in V} y_v$ 

Podmínky :  $y_u + y_v \ge w_{\{u,v\}}$  pro každé  $\{u,v\} \in E$ .

Celočíselné řešení primáru skutečně odpovídá perfektnímu párování, stačí vzít párování tvořené hranami  $e \ s \ x_e > 0$ .

Máme-li párování (neboli přípustné řešení primáru) a k němu přípustné řešení y duálu, které splňují podmínky komplementarity, pak podle Věty o komplementaritě se jedná o dvojici optimálních řešení. Stačí tedy najít párování, které s uvedeným řešením y za zadání splňuje podmínky komplementarity. Tyto podmínky nám zde říkají, že pokud je  $y_v \neq 0$ , pak je vrchol v obsažen v nějaké hraně párování párování, a pokud  $x_{\{u,v\}} \neq 0$  (tedy hrana  $\{u,v\}$  je v párování), pak  $y_u + y_v = w_{\{u,v\}}$ . První podmínka je splněna v každém perfektním párování a druhá podmínka je splněna, vezmeme-li párování tvořené hranami  $\{u,v\}$  s  $y_u+y_v=w_{\{u,v\}}$ . Takové perfektní párování je na obrázku. Řešení y ze zadání je tedy optimální.

