

## Celočíselné programování, metoda řezů

25. 5. 2012, 14. přednáška

Zapsal: Patrik Pasterčík

Poslední změna: 25. června 2012

## 1 Celočíselné programování, metoda řezů

Mějme lineární program  $Ax \leq b$ ,  $x \geq 0$ , mnohostěn  $P = \{x \mid Ax \leq b \wedge x \geq 0\}$  a budeme předpokládat, že  $A$  a  $b$  jsou racionální. Zajímá nás jak vypadá  $P \cap \mathbb{Z}^n$  a také  $\text{conv}(\{x \in \mathbb{Z}^n \mid x \in P\})$

**Definice 1.** Necht' nerovnice  $\alpha^T x \leq \beta$  je platná nerovnice pro  $P$ . Pak nerovnici  $\lfloor \alpha^T \rfloor x \leq \lfloor \beta \rfloor$  nazýváme **platný řez**

**Pozorování 2.**  $P \cap \mathbb{Z}^n$  splňují každý platný řez. Obecný platný řez dostaneme jako  $u^T x \leq \lfloor y^T b \rfloor$  pro nějaké  $y \geq 0$  a  $u^T \leq \lfloor y^T A \rfloor$

**Příklad 1.** TODO obrázek

**Příklad 2.** Polytop párování

$x_e \geq 0$  a  $x(\delta(x)) \leq 1 \rightarrow x(\delta(S)) + 2x(\gamma(S)) \leq |S|$ , můžeme snížit  $x(\delta(S))$  na 0, to nám nezmění nerovnost a dostaneme nerovnici  $2x(\gamma(S)) \leq |S|$

Platné nerovnice

$$(\forall S \subseteq V) x(\gamma(S)) \leq \frac{|S|}{2}$$

$$(\forall S \subseteq V, |S| \text{ liché}) x(\gamma(S)) \leq \frac{|S|-1}{2}$$

**Věta 3.** Necht'  $P = \{x \mid Ax \leq b \wedge x \geq 0\}$  je racionální mnohostěn a  $\alpha^T x \leq \beta$ ,  $\alpha \in \mathbb{Z}^n$ ,  $\beta \in \mathbb{Z}$  nerovnost platná pro všechna  $x \in P \cap \mathbb{Z}^n$ . Pak  $\alpha^T x \leq \beta$  lze odvodit postupným přidáním platných řezů k  $Ax \leq b$ .

*Důkaz.* Jen pro binární případ (tj.  $x_i \leq 1$  jsou platné pro  $P$ )

- Pro dost velké  $t$  je platná nerovnice pro  $P$ .  
(\*)  $\alpha^T x \leq \beta + t$
- Pro dost velké  $M$  a každý rozklad  $N_0 \cup N_1 = \{1, \dots, n\}$  je pro  $P$  platná  
(\*\*)  $\alpha^T x \leq \beta + M \sum_{i \in N_0} x_i + M \sum_{i \in N_1} (1 - x_i)$
- Z (\*\*\*)  $\alpha^T x \leq \beta + T + 1$   
a (\*\*) odvodíme  
 $\alpha^T x \leq \beta + T + \sum_{i \in N_0} x_i + \sum_{i \in N_1} (1 - x_i)$

□