

Úkol 2, příklad 8

František Farka

7. března 2010

Zvolím proměnné $c_1^+ \dots c_n^+, c_1^- \dots c_n^-$ jako kladné, resp. záporné části souřadnic nějakého bodu z polyedru P^1 a proměnné $v_1^+ \dots v_n^+, v_1^- \dots v_n^-$ jako kladné, resp. záporné části vzdálenosti v i -té složce

Dále budu značit

$$c = (c_1^+ - c_1^-, \dots, c_n^+ - c_n^-)^T$$

$$d = c + (v_1^+ - v_1^-, \dots, v_n^+ - v_n^-)^T$$

Kde d odpovídá nějakému bodu z P^2

Nerovnicový tvar úlohy je pak:

$$A^1 c \leq b^1$$

$$A^2 d \leq b^2$$

$$-c \leq 0$$

$$-d \leq 0$$

s cílovou funkcí

$$\min \sum_{i=1}^n v_i^+ + v_i^-$$

Výraz $v_i^+ + v_i^-$ nahrazuje absolutní hodnotu, a proto je optimalizační funkce schodná ze zadanou metrikou.

Rovnicový tvar úlohy doplníme o proměnné $r = (r_1, \dots, r_n)$ a $s = (s_1, \dots, s_n)$

$$A^1 c + r = b^1$$

$$A^2 d + s = b^2$$

Nezápornost všech proměnných v tomto tvaru plyne z tvaru úlohy. Cílová funkce zůstane nezměněna, tedy

$$\min \sum_{i=1}^n v_i^+ + v_i^-$$

Protože obě úlohy LP se liší pouze tvarem, stačí ukázat správnost jednoho tvaru, zvolím první tvar. Z podmíněk musí c být nějaký bod polyedru P^1 a d nějaký bod polyedru P^2 . Potom je vektor v vzdálenost mezi nimi. Absolutní hodnotu v pošťácké metrice jsem opsal pomocí kladné a záporné části složek v . Množina všech přípustných řešení úlohy je tedy množina všech vzdáleností mezi polyedry a hledáme-li nejmenší vzdálenost, budeme minimalizovat.