

## (5) Speciální případy: Problém batohu, TSP a další

**Příklad 5.1.** Řešte problém batohu pomocí metody branch-and-bound:

$$\begin{array}{ll} \max & 17x_1 + 10x_2 + 25x_3 + 17x_4 \\ \text{za podm.} & 5x_1 + 3x_2 + 8x_3 + 7x_4 \leq 12, \\ & x_1, x_2, x_3, x_4 \in \{0, 1\}. \end{array}$$

**Příklad 5.2.** Vyřešte následující instanci problému batohu pseudopolynomiálním algoritmem:

$$\begin{array}{ll} \max & x_1 + 5x_2 + 3x_3 + x_4 + 2x_5 \\ \text{za podm.} & 3x_1 + 4x_2 + 3x_3 + 2x_4 + x_5 \leq 7, \\ & x_1, \dots, x_5 \in \{0, 1\}. \end{array}$$

**Příklad 5.3.** Uvažujme problém batohu z předcházejícího příkladu.

- Najděte optimální řešení lineární relaxace a využijte jej ke konstrukci sečné nadroviny typu „cover“.
- Použijte lifting pro zesílení řezu a vyřešte lineární relaxaci nové úlohy.

**Příklad 5.4.** Aplikujte na symetrickou úlohu TSP na vrcholech  $v_1, \dots, v_5$  s maticí vzdáleností

$$\begin{pmatrix} - & 8 & 4 & 9 & 9 \\ 8 & - & 6 & 7 & 10 \\ 4 & 6 & - & 5 & 6 \\ 9 & 7 & 5 & - & 4 \\ 9 & 10 & 6 & 4 & - \end{pmatrix},$$

následující heuristiky:

- |   |  |
|---|--|
| (a) nejblížeší soused (nearest neighbor), | (d) vkládání nejblížešího (nearest insertion), |
| (b) hladový algoritmus,                   | (e) metoda minimální kostry,                   |
| (c) metoda úspor (savings),               | (f) metoda 2-výměn.                            |

**Příklad 5.5.** Řešte Lagrangeovu relaxaci založenou na 1-stromech pro symetrické TSP s maticí vzdáleností

$$\begin{pmatrix} - & 10 & 2 & 4 & 6 & 2 \\ 10 & - & 9 & 3 & 1 & 3 \\ 2 & 9 & - & 5 & 6 & 1 \\ 4 & 3 & 5 & - & 2 & 5 \\ 6 & 1 & 6 & 2 & - & 3 \\ 2 & 3 & 1 & 5 & 3 & - \end{pmatrix}.$$

**Příklad 5.6.** Využijte lineární relaxaci, hladový algoritmus a lokální vylepšování pro řešení úlohy UFLP s cenami

$$C' = \begin{pmatrix} 3 & 9 & 2 & 6 \\ 5 & 9 & 7 & 6 \\ 0 & 7 & 6 & 6 \\ 6 & 7 & 4 & 0 \end{pmatrix}, \quad f = \begin{pmatrix} 3 \\ 2 \\ 3 \\ 3 \end{pmatrix}.$$

**Příklad 5.7.** Označme  $[n] = \{1, \dots, n\}$ . Buď  $P$  konvexní obal množiny všech bodů splňujících omezující podmínky modelu UFLP pro  $m = 2$ , t.j.

$$z_{1j} + z_{2j} = 1 \quad \forall j \in [n], \quad 0 \leq z_{ij} \leq y_i \quad \forall i \in \{1, 2\}, j \in [n], \quad y_1, y_2 \in \{0, 1\}.$$

Dokažte, že  $z_{ij} \leq y_i$  je stěnová nerovnost pro  $P$  pro každé  $i \in \{1, 2\}$  a  $j \in [n]$ . Umíte důkaz zobecnit pro libovolné  $m \in \mathbb{N}$ ?