

ILP-Solver für das Labeling-Problem

Levin Nemesch, Joshua Sangmeister

13. Januar 2021

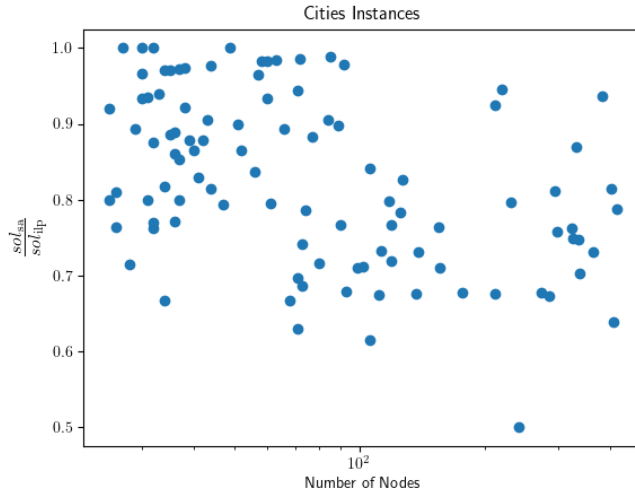
Algorithm Engineering - Projekt

Variablen:

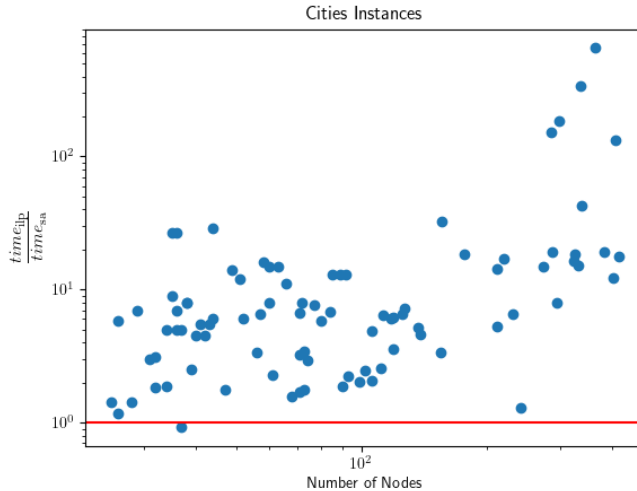
- P : Menge aller Punkte
- C : Menge aller Kandidaten
- C_p : Alle Kandidaten des Punktes p

$$\begin{array}{ll} \max & \sum_{c \in C} x_c \\ \text{s.t.} & \sum_{c \in C_p} x_c \leq 1 \quad \forall p \in P \\ & x_{c_1} + x_{c_2} \leq 1 \quad \forall c_1, c_2 \in C \mid c_1 \text{ and } c_2 \text{ overlap} \\ & x_c \in \{0, 1\} \quad \forall c \in C \end{array}$$

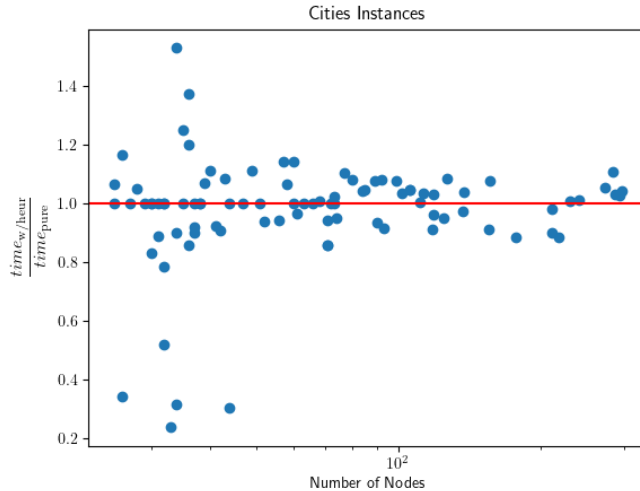
TODO Levin



Laufzeit ILP vs. SA



Laufzeit mit/ohne Callback-Heuristik



Laufzeit verschiedener Parameter

