

falls $\{v, w\}$ die aktuelle Kante ist, dann sind nur

- Einfügen (w) und
- Streichen (v) möglich.

Satz 2.5

Die Push / Relabel - Implementierung von Goldbergs Algorithmus benötigt $O(n \cdot m)$ Zeit zu züglich $O(1)$ Zeit pro nicht sättigende Push - Operation; insgesamt also $O(n^2 \cdot m)$ Zeit.

Beweis:

Jede Push / Relabel - Operation bzgl. Knoten v verursacht genau eine der folgenden drei Aktionen:

- Push - Operation,
- ändert aktuelle Konte oder
- erhöht $d(v)$.

Nach Absarbeiten der Liste L_v erfolgt Relabel (v), d.h., $d(v)$ wird erhöht.

\Rightarrow

Gesamtzeit, die Push / Relabel (v) benötigt, ist begrenzt durch

$$O(n \cdot |L_v|) + \# \text{Push}(v, \dots) \cdot O(1)$$