Kombinatorische Optimierung 2

Matching Algorithmen

Kontraktion eines ungeraden Kreises

Verwende Kante (v, w) um zu kontrahieren und aktualisiere M', G', und T

Input: Matching M' in G'; ein M'-alternierender Baum T in G'; eine Kante $(v,w) \in E(G')$ mit $v,w \in B(T)$. Aktion: Sei C der Kreis, der von der Kante (v,w) und dem (v,w)-Pfad in T eingeschlossen wird. Ersetze: $G' := G \times C$, $M' := M' \setminus E(C)$ und den Baum $V(T) := V(T) \setminus V(C) \cup \{c\}$, $E(T) := E(T) \setminus E(C)$ $E(T) := E(T) \setminus \{(v,v'),(w,w'):v',w' \text{ Nflg. von } v \text{ bzw. } w \text{ in } T\}$ $E(T) := E(T) \cup \{(c,v'),(c,w'):v',w' \text{ Nflg. von } v \text{ bzw. } w \text{ in } T\}$ $E(T) := E(T) \setminus \{(u',u)\} \text{ wobei } u \text{ der jüngste gemeinsame}$ Vorfahr von v und w in T ist. $E(T) := E(T) \cup \{(u',c)\}$.

(c ist der neue Knoten, der den Kreis C in $G \times C$ repräsentiert. Mit v', w' werden die Nachfolger von v bzw. w in T bezeichnet.)