

Einführung in die Diskrete Mathematik

4. Übung

1. Betrachten Sie folgenden Algorithmus:

EULERTOUR

Eingabe: Ein ungerichteter zusammenhängender Eulerscher Graph $G = (V, E)$

Ausgabe: Ein Eulerscher Kantenzug in G .

- ① Setze alle Kanten auf UNMARKIERT.
Wähle $v_0 \in V$ beliebig, und setze $S = v_0$.
RETURN $S = \text{EULER}(v_0, E, S)$.

```
EULER ( $v, E, S$ )  
WHILE(Es gibt unmarkierte Kante  $\{v, w\} \in E$ )  
{  
    Markiere  $\{v, w\}$ .  
     $S := \text{EULER}(w, E, S)$ .  
     $S := v, \{v, w\}, S$ .  
}  
RETURN  $S$ .
```

Zeigen Sie, daß der Algorithmus korrekt arbeitet und Laufzeit $O(n + m)$ hat. (4 Punkte)

2. Sei G ein zusammenhängender ungerichteter einfacher Graph mit $|V(G)| \geq 3$. Zeigen Sie, daß G genau dann Eulersch ist, wenn jede Kante von G auf einer ungeraden Anzahl von Kreisen liegt. (4 Punkte)
3. Sei T ein kostenminimaler aufspannender Baum für einen ungerichteten Graphen G mit nichtnegativen Kantengewichten. G' entstehe aus G , indem ein neuer Knoten s hinzugefügt wird, der mit jedem Knoten aus $V(G)$ durch eine (ebenfalls gewichtete) Kante verbunden ist. Zeigen Sie, wie man aus T und G' in linearer Laufzeit einen kostenminimalen aufspannenden Baum für G' berechnen kann (4 Punkte)

Hinweis: Verwenden Sie Tiefensuche

Abgabe: Dienstag, den 8.11.2011, **vor** der Vorlesung.