



Optimierung 2, WS 2008/09

Prof. Dr. P. Gritzmann, Dipl.-Inf. Dipl.-Math. S. Borgwardt, Dipl.-Math. M. Ritter

Übungsblatt 5

Aufgabe 5.1

Für vollständigen Graphen $K_n = (V, E)$ und eine Gewichtsfunktion $d : E \rightarrow \mathbb{N}$ sagt man, d erfüllt die Dreiecksungleichung, falls für je drei paarweise verschiedene Knoten $i, j, k \in V$ gilt: $d(i, j) + d(j, k) \geq d(i, k)$.

- Zeigen Sie: Jeder Graph, bei dem der Grad jedes Knotens gerade ist (und der mindestens eine Kante enthält), enthält einen Kreis.
- Eine Eulertour in einem Graphen ist ein einfacher Kantenzug, der jede Kante des Graphen genau einmal enthält. Finden Sie eine Eulertour in dem Graphen in Abbildung 1.
- Zeigen Sie: Ein zusammenhängender Graph, bei dem der Grad jedes Knotens gerade ist, enthält eine Eulertour. Überlegen Sie sich, wie Sie in einem solchen Graphen eine Eulertour konstruieren können.
- Sei $K_n = (V, E)$ der vollständige Graph auf n Knoten mit Gewichtsfunktion d , $G = (V, E')$ ein spannender Subgraph des K_n mit $E' \subset E$ und $T = (e_1, e_2, \dots, e_m)$ mit $e_1, \dots, e_m \in E'$ eine Eulertour der Länge $d(T)$ in G . Zeigen Sie: Falls d die Dreiecksungleichung erfüllt, enthält K_n eine Traveling Salesman-Tour, die höchstens Länge $d(T)$ besitzt. Wie lässt sich die TSP-Tour konstruktiv aus der Eulertour gewinnen?
- Sei K_n der vollständige Graph auf n Knoten und sei d eine Gewichtsfunktion für K_n , die die Dreiecksungleichung erfüllt. Verwenden Sie die obigen Aussagen, um einen Algorithmus anzugeben, der eine TSP-Tour τ auf K_n konstruiert, die die Ungleichung

$$d(\tau) \leq 2 \cdot d(\tau_{\text{opt}})$$

erfüllt, wobei τ_{opt} eine optimale TSP-Tour ist. (So ein Algorithmus heißt übrigens 2-Approximation für TSP).

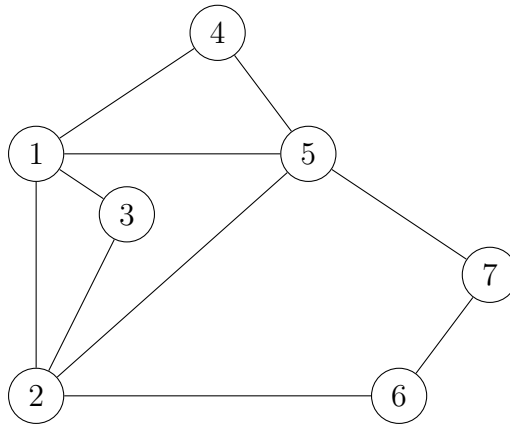


Abbildung 1: Finden Sie eine Eulertour

Aufgabe 5.2 *Hausaufgabe*

- a) Wie viele verschiedene kardinalitätsmaximale Matchings gibt es in $K_{m,n}$ für $m \leq n$?
- b) Seien $s \neq t$ Knoten in $K_{n,n}$. Wie viele verschiedene Wege gibt es zwischen s und t ?