## Algorithmen auf Graphen

## 4. Übungsblatt: Entscheidungsprobleme

Die folgenden Aufgaben stammen aus der Theorie der NP-Vollständigkeit, wobei vor allem der Reduktionsbegriff geübt wird. Es werden ungerichtete Graphen behandelt. Es darf davon ausgegangen werden, dass alle behandelten Entscheidungsprobleme in NP liegen.

- 1. HAM bezeichnet das Problem, ob in einem gegebenen Graphen ein Hamiltonscher Kreis existiert (oder nicht). Unter einem Hamiltonschen Kreis versteht man dabei einen einfachen Kreis (bei dem also neben Start und Ziel kein Knoten zweimal besucht wird), dessen Länge die Knotenzahl ist. Mit HAMPATH wird das analoge Problem bezeichnet, bei dem es um die Existenz eines Hamiltonschen Weges geht, eines einfachen Weges also, dessen Länge um Eins kleiner als die Knotenzahl ist. Gibt man dabei neben dem Graphen noch Start- und Zielknoten vor, so wird das Problem spezielles Hamiltonscher-Weg-Problem genannt und mit HAMPATH<sub>special</sub> bezeichnet.
  - (a) Zeige, dass sich HAMPATH auf HAMPATH<sub>special</sub> reduzieren lässt, d.h.

$$HAMPATH \leq HAMPATH_{special}$$
.

- (b) Sei G ein Graph mit zwei ausgezeichneten Knoten  $A \neq B$ . Sei  $G_{AB}$  der Graph, der entsteht, wenn man  $\{A, B\}$  als Kante zu G hinzunimmt. Diese Konstruktion wird bridge genannt. Zeige, dass bridge keine Reduktion von HAMPATH<sub>special</sub> auf HAM ist.
- (c) Zeige, dass sich (dennoch) HAMPATH<sub>special</sub> auf HAM reduzieren lässt, d.h.

$$HAMPATH_{special} \leq HAM$$
.

2. Das Traveling-Salesman-Problem (TSP) fragt für einen Graphen, eine Entfernungsfunktion und eine natürliche Zahl, ob es einen Hamiltonschen Kreis gibt, dessen Entfernung die gegebene Zahl nicht übersteigt. Zeige, dass sich HAM auf TSP reduzieren lässt, d.h.

$$HAM \leq TSP$$
.

3. Beim  $vollständigen\ Traveling-Salesman-Problem\ (TSP_{complete})$  ist der vorgegebene Graph vollständig; sonst ist alles wie bei TSP. Zeige

$$TSP \leq TSP_{complete}$$
.