Institut für Informatik
Komplexität und Kryptografie
Prof. Dr. Johannes Köbler

Sommersemester 2005
25. Mai 2005

Theoretische Informatik 3

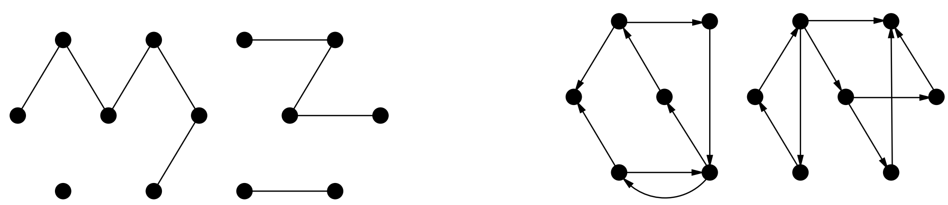
4. Übung

Abgabe der schriftlichen Lösungen bis zum 17. Juni 2005

Aufgabe 26 [mündlich]

Ein Graph G heißt *zusammenhängend*, wenn je zwei Knoten durch einen Weg miteinander verbunden sind. Ein gerichteter Graph G' heißt *stark zusammenhängend*, wenn je zwei Knoten in beide Richtungen durch einen Weg miteinander verbunden sind und *schwach zusammenhängend*, wenn der Graph, der entsteht, indem wir alle gerichteten Kanten durch ungerichtete Kanten ersetzen, zusammenhängend ist. Die maximalen (bzgl. Teilgraphenordnung) zusammenhängenden Teilgraphen von G bezeichnen wir als die *Zusammenhangskomponenten* von G. Die *starken* und die *schwachen Zusammenhangskomponenten* von G' sind analog definiert.

1. Geben Sie die Zusammenhangskomponenten des folgenden Graphen und die starken und schwachen Zusammenhangskomponenten des folgenden gerichteten Graphen an.



2. Betrachten Sie die Relation Z, wobei xZy genau dann gilt, wenn x und y in derselben Zusammenhangskomponente liegen. Diese Relation sei entsprechend für starke und schwache Zusammenhangskomponenten definiert. Wie lässt sich Z (für alle drei Fälle) durch die Kantenrelation E ausdrücken? Definieren Sie auf diese Weise formal die Zusammenhangskomponenten eines Graphen und die starken und schwachen Zusammenhangskomponeten eines gerichteten Graphen. Geben Sie eine Begründung an.

Aufgabe 27 [4 Punkte]

Zeigen Sie:

1. Sei G ein unzusammenhängender Graph. Dann ist der Graph $\overline{G}$ zusammenhängend (zur Definition von $\overline{G}$ siehe letztes Übungsblatt).

2. Sei G ein Graph. Wenn G isomorph zu $\overline{G}$ ist, dann ist G zusammenhängend.

Aufgabe 28 [mündlich]

Sei $G = (V, E)$ ein zusammenhängender Graph mit n Knoten. Zeigen oder widerlegen Sie die folgenden Aussagen.

1. Jeder Teilgraph G' von G ist zusammenhängend. (Ein Graph $G' = (V', E')$ ist *Teilgraph* von G, falls $V(E') \subseteq V' \subseteq V$ und $E' \subseteq E$ gilt, wobei $V(E')$ die Menge der Endknoten der Kanten in E' ist.)
2. Es existiert ein Baum $B = (V, E')$ mit $E' \subseteq E$.
3. G besitzt mindestens $n - 1$ Kanten.
4. Wenn G aus genau $n - 1$ Kanten besteht, dann ist G ein Baum.
5. Falls der Minimalgrad $\delta(G) \geq 2$ ist, dann besitzt G einen Kreis.
6. Falls $\delta(G) \geq 2$ ist, dann liegen alle Knoten auf einem Kreis.

Aufgabe 29 [mündlich]

Geben Sie jeweils mit Begründung einen Graphen mit folgenden Eigenschaften an.

1. Ein Graph, der keinen Hamiltonkreis und keinen Eulerkreis besitzt.
2. Ein Graph, der einen Hamiltonkreis und keinen Eulerkreis besitzt.
3. Ein Graph, der keinen Hamiltonkreis und einen Eulerkreis besitzt.
4. Ein Graph, der einen Hamiltonkreis und einen Eulerkreis besitzt.

Aufgabe 30 [4 Punkte]

Sei G ein zusammenhängender Graph. Ein *Eulerscher Weg* ist ein Weg, der jede Kante von G genau einmal enthält (wobei Start- und Zielknoten nicht identisch sein müssen). Geben Sie ein notwendiges und hinreichendes Kriterium für die Existenz eines Eulerschen Weges in G an und beweisen Sie Ihre Behauptung.

Aufgabe 31 [4 Punkte]

Verallgemeinern Sie den Satz von Euler auf beliebige (auch unzusammenhängende) planare Graphen und geben Sie einen Beweis für Ihre Behauptung an.

Aufgabe 32 [mündlich]

In der Arche stand Noah vor gewissen Unterbringungsproblemen. Insbesondere hatte er nur noch 3 Ställe übrig, musste aber noch die Krokodile, Piranhas, Tiger, Löwen, Biber, Einhörner und Tauben unterbringen. Natürlich darf man die Krokodile nicht mit Tiger, Löwen, Bibern, Einhörnern oder Tauben zusammen unterbringen, und gleiches gilt für die Piranhas (mit Ausnahme der Tauben). Tiger und Löwen sind ihrerseits unverträglich zu Bibern und Einhörnern, Löwen auch noch zu Tauben. Darüberhinaus dürfen Biber und Einhörner auch nicht zu lange zusammen sein (da die Biber das Horn annagen könnten).

Machen Sie aus obiger Beschreibung ein graphentheoretisches Problem und erläutern Sie, warum es keine Einhörner mehr gibt.