Graphentheoretische Konzepte und Algorithmen SoSe~2013

Probeklausur vom 17. Juni 2013 Deckblatt

J. Padberg

Bitte prüfen Sie zuerst, dass Ihr Klausurexemplar 10 Seiten hat.

Bitte heften Sie die Lösungen an das ausgefüllte Deckblatt.

Bitte schreiben Sie auf **jedes** Blatt, dass Sie abgeben, Ihren Namen und Matrikelnummer und vermerken Sie bitte an der Aufgabe, falls Sie zusätzliche Blätter zur Lösung benutzt haben

| 1100011. | | |
|----------------|--|--|
| Name | | |
| Matrikelnummer | | |

DAUER: Für die Bearbeitung sind 90 Minuten vorgesehen.

Bewertung:

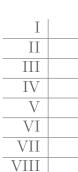
| Klausurpunkte | Leistungspunkte |
|---------------|-----------------|
| > 100 | 15 |
| ≥ 96 | 14 |
| ≥ 91 | 13 |
| ≥ 86 | 12 |
| ≥ 81 | 11 |
| | 10 |
| ≥ 71 | 9 |
| ≥ 66 | 8 |
| ≥ 61 | 7 |
| ≥ 56 | 6 |
| ≥ 50 | 5 |
| < 50 | 0-4 |

Erreichte Leistungspunkte:

Erlaubte Hilfsmittel:

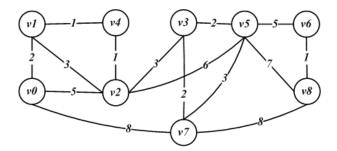
- 3 doppelseitig beschriftete Seiten mit Notizen
- Papier und Schreibgerät
- und sonst nichts:
 - keine Folienkopien
 - kein Skript
 - keine elektronischen Geräte (kein Taschenrechner, kein Laptop, kein PDA, kein Handy, etc.)





| Name | |
|----------------|--|
| Matrikelnummer | |

Gegeben sei dieser gewichtete Graph: Berechnen Sie mit Hilfe des Dijkstra-Algorithmus den kürzesten Weg von v0 nach v8.



| | Name | |
|---|-------------------------------|------------------|
| | Matrikelnummer | |
| | | |
| Aufgabe II: | | 15 Punkte |
| Wahr oder Falsch?? Jeweils Bitte begründen Sie Ihre Aussage | e. Jeweils | |
| 1. Es gibt bipartite 5-reguläre Begründung: | Graphen. | wahr oder falsch |
| 2. In einem vollständigen Gra mindestens so viele Eule Begründung: | | wahr oder falsch |
| 3. Es gibt Bäume mit genau e Begründung: | inem Blatt. | wahr oder falsch |
| 4. In jedem Netzwerk ist der l der jeder Kante den We Begründung: | , | wahr oder falsch |
| 5. Es gibt <i>k</i> -reguläre Graphen Begründung: | mit $k > 1$, die Bäume sind. | wahr oder falsch |

| Name | |
|----------------|--|
| Matrikelnummer | |

Gegeben die folgende Adjazenzmatrix:

$$A(G) = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \end{pmatrix}$$

1. Geben Sie bitte den dazugehörigen Graphen G an. 5 Punkte

| Name | |
|----------------|--|
| Matrikelnummer | |

Fortsetzung der Aufgabe III:

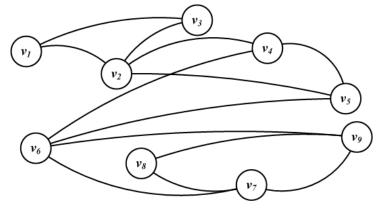
2. Geben Sie bitte die dazugehörige Inzidenzmatrix M(G) an. 5 Punkte

3. Was bedeutet die Addition zweier Adjazenzmatrizen, also $A(G_1)+A(G_2)$? 5 **Punkte**

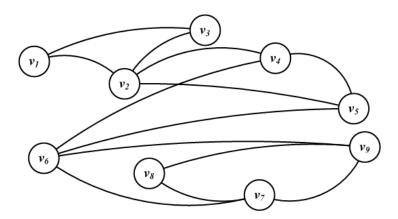
| Name | |
|----------------|--|
| Matrikelnummer | |

1. Färben Sie den gegebenen Graph G bitte mit dem einfachen Greedy-Algorithmus, wobei sich die Ordnung aus der Indizierung der Knoten ergibt, also $v_1, v_2, ..., v_9$.

. 6 Punkte



 ${\bf Ordnung:}$

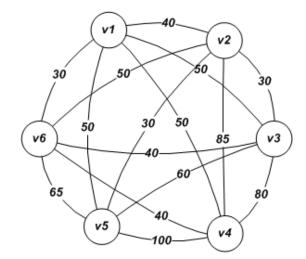


| Name | |
|----------------|--|
| Matrikelnummer | |

Beweisen Sie bitte, dass für einen ungerichteten, schlichten Graphen G mit Maximalgrad $\Delta(G)$ die chromatische Zahl $\chi(G) \leq \Delta(G) + 1$ ist.

Tip: Induktion!

| Name | |
|----------------|--|
| Matrikelnummer | |



Gegeben dieser vollständige und gewichtete Graph K_6 . Finden Sie mit dem "Nächstgelegener Knoten"-Algorithmus einen möglichst kurze Rundreise, die bei v1 beginnt.

| Name | |
|----------------|--|
| Matrikelnummer | |

Erläutern Sie, die Mächtigkeit von Graphgrammatiken. Nehmen Sie Bezug auf die Turingmaschinen und erläutern Sie die zugrunde liegenden Konstruktionen. .. 15 Punkte

| Name | |
|----------------|--|
| Matrikelnummer | |

2. Gibt es

- mindestens so viele schwache wie starke Komponenten oder
- mindestens so viele starke wie schwache Komponenten?