

# Klausur Algorithmtheorie

WS 2010/2011

Name: \_\_\_\_\_ Vorname: \_\_\_\_\_

Matrikelnummer: \_\_\_\_\_ Geburtsdatum: \_\_\_\_\_

Studiengang: \_\_\_\_\_

↓ **BITTE GENAU LESEN** ↓

Die Klausur besteht aus **4** Aufgaben, in denen maximal **100 Punkte** erreicht werden können. Die Klausur ist mit Sicherheit bestanden, wenn zusammen mit der Bonifikation aus den Übungen mindestens **50 Punkte** erreicht werden.

Bitte schreibe oben auf **jede** Seite in Blockschrift Namen und Matrikelnummer. Überprüfe, ob die Klausur aus insgesamt **11** durchnummerierten Seiten besteht. Bitte benutze die Rückseiten. Weitere Blätter sind ggf. erhältlich.

Schreibe **nicht** mit Bleistift. Ein DIN A4 Blatt mit Notizen ist das einzige zugelassene Hilfsmittel.

Bitte beschreibe stets kurz Deinen Lösungsansatz. Eine umgangssprachliche, aber **strukturierte** Beschreibung von Algorithmen ist völlig ausreichend.

Werden zu einer Aufgabe zwei Lösungen angegeben, so gilt die Aufgabe als nicht gelöst. Entscheide Dich also immer für **eine** Lösung.

Die Klausur dauert 180 Minuten. Der Termin für die Einsichtnahme ist Mittwoch, der 20. April von 9:00-10:00 Uhr im SR 307.

**! VIEL ERFOLG !**

1a	1b	1c	2a	2b	2c	3a	3b	4a	4b	4c	$\Sigma$
6	9	10	6	6	13	10	15	4	6	15	100

bestanden	nicht bestanden

Bonifikation	$\Sigma$

Name:

Matrikelnummer:

## AUFGABE 1

## Sortieren

a.) **Beschreibe** einen möglichst schnellen Algorithmus, der den  $k$ -kleinsten Schlüssel aus einer nicht-sortierten Folge von  $n$  Zahlen bestimmt. (Eine Laufzeitanalyse ist nicht verlangt.)

b.) Wir erhalten  $k$  aufsteigend sortierte Folgen mit je  $n$  Zahlen. Entwirf einen möglichst schnellen Algorithmus, der die  $k$  Folgen zu einer einzigen, aufsteigend sortierten Folge *mischt*.

**Beschreibe** deinen Algorithmus und **analysiere** seine Laufzeit.

Name:	Matrikelnummer:
-------	-----------------

- c.) Das Aufrufprotokoll einer populären Webseite erfasst von jedem Besucher den Zeitpunkt des Aufrufs der Seite und den Moment, zu dem der Besucher die Seite verlässt. Sei  $n$  die Zahl der Besucher im Laufe eines Tages, seien  $(a_i, w_i)$  die Ankunfts- bzw. die Weggehzeiten des  $i$ ten Besuchers.

Für eine statistische Auswertung soll die maximale Zahl  $M$  von Besuchern, die gleichzeitig auf der Seite waren, bestimmt werden.

**Beschreibe** einen Algorithmus, der die maximale Besucherzahl  $M$  in Zeit  $O(n \cdot \log(n))$  bestimmt. Benutze dabei Pseudocode, beschreibe kurz die Idee Deines Algorithmus und begründe, warum die gestellte Aufgabe richtig gelöst und die Zeitschranke eingehalten wird.

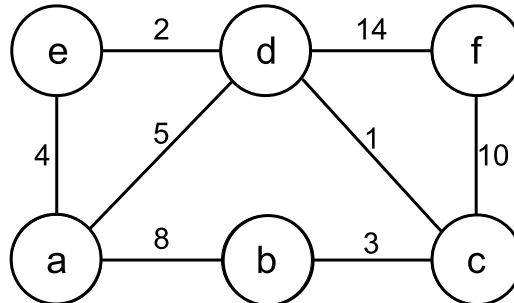
Name:

Matrikelnummer:

## AUFGABE 2

## Graphalgorithmen

Gegeben sei der folgende Graph.



a.) **Gib an**, in welcher Reihenfolge die Kanten von Kruskals Algorithmus ausgewählt werden. Gib den resultierenden minimalen Spannbaum an.

b.) **Gib an**, in welcher Reihenfolge die Knoten vom Algorithmus von Dijkstra abgearbeitet werden, wenn **a** zum Startknoten gemacht wird. Gib den resultierenden Baum der kürzesten Wege an.

Name:	Matrikelnummer:
-------	-----------------

- c.) Gegeben sei ein Rechnernetzwerk  $N = (V, E)$ , das aus einer Menge  $V$  von Rechnern und einer Menge  $E$  von Verbindungen zwischen den Rechnern besteht. Jeder Verbindung  $\{u, v\}$  von Rechnern  $u$  und  $v$  ist eine Zuverlässigkeit  $z_{u,v}$  mit  $0 \leq z_{u,v} \leq 1$  zugeordnet: Wir interpretieren  $z_{u,v}$  als die Wahrscheinlichkeit, dass die Verbindung  $\{u, v\}$  *nicht* versagt. Die Zuverlässigkeit eines Weges definieren wir als das Produkt der Zuverlässigkeiten der Kanten des Weges.

**Entwirf** einen möglichst effizienten Algorithmus, der Wege größter Zuverlässigkeit von einem ausgezeichneten Rechner  $s \in V$  zu allen anderen Rechnern bestimmt. **Bestimme** die Laufzeit Deines Verfahrens für  $n$  Rechner und  $m$  Verbindungen.

Name:

Matrikelnummer:

### AUFGABE 3

### Entwurfsmethoden

- a.) Die *natürlichen* Zahlen  $x_1, \dots, x_n$  sowie die natürliche Zahl  $B$  sind gegeben. Es ist zu entscheiden, ob es eine Teilmenge  $S \subseteq \{1, \dots, n\}$  mit  $\sum_{i \in S} x_i = B$  gibt.

**Beschreibe** einen Algorithmus, der dieses Problem in Zeit  $O(n \cdot B)$  löst. Welche Teilprobleme löst Dein Algorithmus und welche Rekursionsgleichung benutzt Du?

Name:	Matrikelnummer:
-------	-----------------

b.) Theo besitzt einige karibischen Inseln  $I_1, \dots, I_n$ . Einige dieser Inseln sind durch Brücken verbunden: Wenn die Inseln  $I_a$  und  $I_b$  durch eine Brücke verbunden sind, dann bezeichnet  $\text{Länge}(a, b) = \text{Länge}(b, a)$  die Länge dieser Brücke. Die Scheu vor langen Brücken hat Theo zwar abgelegt, trotzdem möchte er nicht mehr als  $k$  Brücken überqueren, um von seiner Hauptinsel  $s$  zur jeweiligen Zielinsel zu gelangen.

**Entwirf** einen möglichst schnellen dynamischen Programmieralgorithmus, der für *jede* Insel  $I_j$  einen Weg mit den folgenden Eigenschaften bestimmt:

- (1) Der Weg führt von der Hauptinsel  $s$  zur Insel  $I_j$  und überquert höchstens  $k$  Brücken.
- (2) Der Weg ist ein kürzester Weg unter allen Wegen mit Eigenschaft (1).

**Zeige** die Korrektheit Deines Verfahrens und **bestimme** seine Laufzeit.

Name:

Matrikelnummer:

## AUFGABE 4

## $\mathcal{NP}$ - Vollständigkeit

a.) **Zeige** oder **widerlege**: Alle Sprachen in  $\mathcal{P}$  gehören auch zur Klasse  $\mathcal{NP}$ .

b.) **Zeige**: Wenn  $K$  eine  $\mathcal{NP}$ -vollständige Sprache ist und wenn  $K \leq_P L$  gilt, dann ist  $L$  eine  $\mathcal{NP}$ -harte Sprache.

Transitivität kann angenommen werden: Wenn  $L_1 \leq_P L_2$  und  $L_2 \leq_P L_3$  für Sprachen  $L_1, L_2$  und  $L_3$  gilt, dann gilt auch  $L_1 \leq_P L_3$ .



Name:	Matrikelnummer:
-------	-----------------

c.) Im Problem **VC** ist ein Graph  $G = (V, E)$  und eine Zahl  $k \in \mathbb{N}$  gegeben. Es ist zu entscheiden, ob es eine Menge  $W \subseteq V$  von  $k$  Knoten gibt, so dass alle Kanten  $e \in E$  mindestens einen Endpunkt in  $W$  besitzen. In der Vorlesung wurde gezeigt, dass VC ein  $\mathcal{NP}$ -vollständiges Problem ist.

Im Problem **Hitting Set** sind ein Universum  $U$ , Teilmengen  $S_1, \dots, S_m \subseteq U$  und eine Zahl  $k \in \mathbb{N}$  gegeben. Es ist zu entscheiden, ob es eine Teilmenge  $T \subseteq U$  mit  $|T| \leq k$  gibt, so dass  $T$  jede Teilmenge  $S_i$  in mindestens einem Element schneidet.

**Zeige** die Reduktion  $\mathbf{VC} \leq_P \mathbf{Hitting Set}$ .

Name:

Matrikelnummer:

Name:

Matrikelnummer: