

**Klausur zur Vorlesung  
Berechenbarkeit und Komplexitätstheorie  
Wintersemester 2010/2011**

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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

Unterschrift: \_\_\_\_\_

Klausurergebnis			
Aufgabe 1 (10 Punkte)		Aufgabe 2 (20 Punkte)	
Aufgabe 3 (15 Punkte)		Aufgabe 4 (10 Punkte)	
Aufgabe 5 (15 Punkte)		Aufgabe 6 (15 Punkte)	
Aufgabe 7 (15 Punkte)			
<b>Gesamt</b> (100 Punkte)		<b>Note</b>	

**Bearbeitungshinweise:**

- Die Bearbeitungsdauer der Klausur beträgt 120 Minuten.
- Überprüfen Sie bitte sofort nach Erhalt die Vollständigkeit der Unterlagen (15 Seiten).
- Bitte lassen Sie die Klausur zusammengeheftet.
- Schreiben Sie bitte auf jedes Blatt Ihren Namen und Ihre Matrikelnummer.
- Falls notwendig, dann benutzen Sie die Rückseite des jeweiligen Aufgabenblatts für Notizen und Entwürfe.
- Bei der Konstruktion von Automaten genügt die Angabe des entsprechenden Zustandsdiagramms.

**Viel Erfolg!**

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

Überprüfen Sie mit dem in der Vorlesung durchgenommenen Algorithmus, ob die Formel

erfüllbar ist.

<i>first</i>	$x_1$	$x_2$	$x_3$	$x_1 \vee x_2$	$\neg x_1 \vee \neg x_2$	$\neg x_1 \vee \neg x_3$	$x_2 \vee x_3$	$x_1 \vee x_3$

Ergebnis: \_\_\_\_\_

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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

**Aufgabe 2.** (20 Punkte)

Gegeben ist die Sprache

$$L = \{x \in \{a, b\}^* \mid x \text{ enthält mehr } a\text{'s als } b\text{'s}\}$$

Beispielsweise sind die Wörter *bbabaaa* und *abababa* in  $L$ , die Wörter *aaabbb* und *bbba* dagegen nicht.

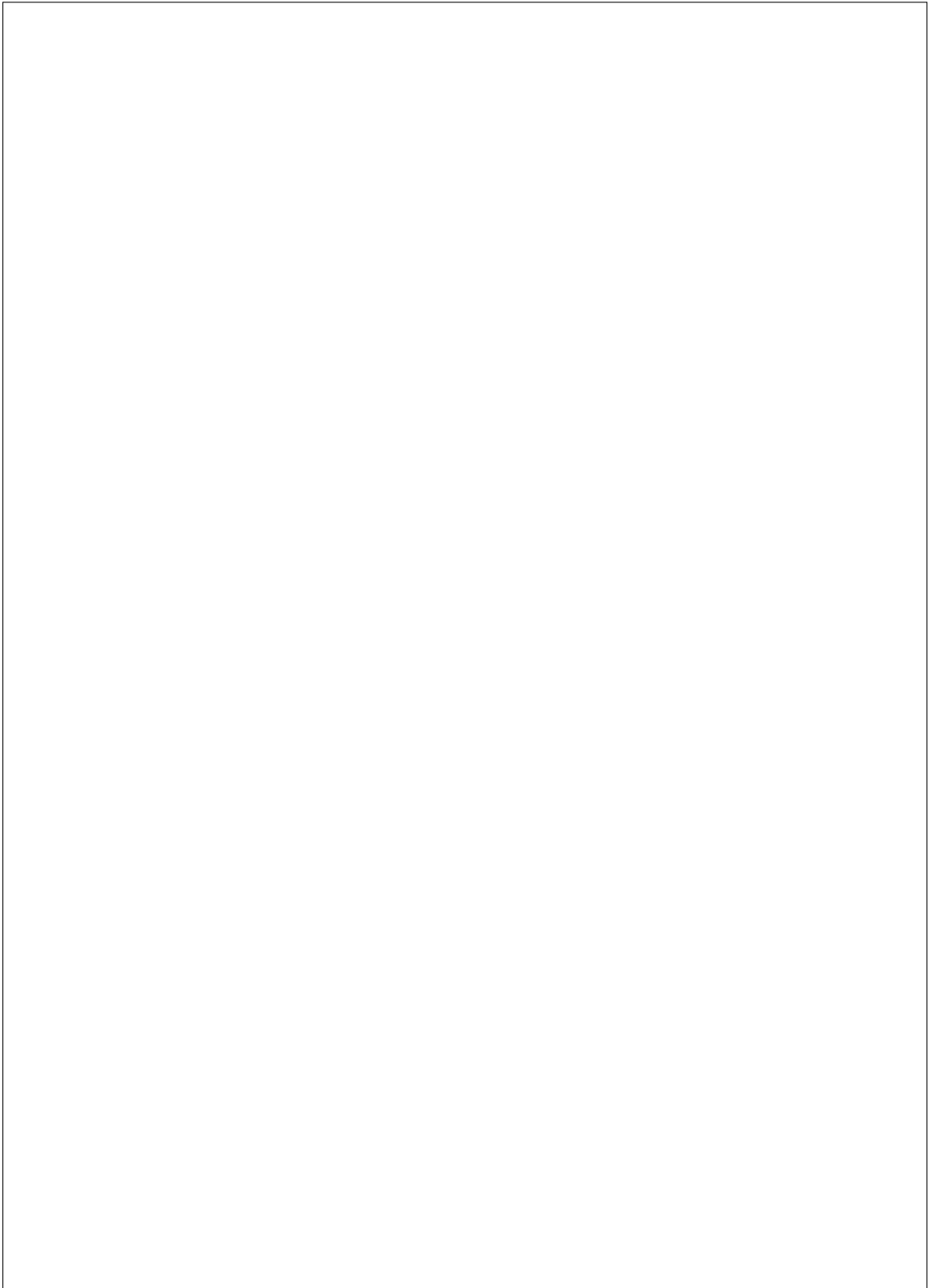
Ziel ist es, eine deterministische Einband Turing Maschine zu konstruieren, die  $L$  akzeptiert.

- a) Beschreiben Sie umgangssprachlich den Algorithmus, den Ihre Turing Maschine abarbeitet.

*Hinweis:* Falls der Platz nicht ausreicht, dann bitte auf der nächsten Seite weiter-schreiben.

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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

A large, empty rectangular box with a thin black border, occupying the central portion of the page. It is intended for the student to provide answers or show work during the exam.

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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

- b) Konstruieren Sie eine deterministische Einband Turing Maschine, die  $L$  akzeptiert und auf allen Eingaben stoppt.

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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

**Aufgabe 3.** (15 Punkte)

Beweisen Sie, dass die Funktion  $f(n) = 8n^4 + 3n^2 + 5$  zeitkonstruierbar ist.

*Hinweis:* Falls der Platz nicht ausreicht, dann bitte auf der nächsten Seite weiterschreiben.

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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

**Aufgabe 4.** (10 Punkte)

Die Konkatenation zweier Sprachen  $A$  und  $B$  über dem Alphabet  $\Sigma$  ist definiert als

$$A \circ B = \{xy \mid x \in A \text{ und } y \in B\}.$$

Angenommen,  $A$  und  $B$  sind entscheidbar. Ist dann auch  $A \circ B$  entscheidbar? Begründen Sie Ihre Antwort.

*Hinweis:* Falls der Platz nicht ausreicht, dann bitte auf der nächsten Seite weiterschreiben.



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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

**Aufgabe 5.** (15 Punkte)

Gegeben ist die 3KNF-Formel

$$(\neg x_1 \vee x_2 \vee \neg x_3) \wedge (x_2 \vee \neg x_3 \vee x_1) \wedge (x_2 \vee \neg x_3 \vee \neg x_4) \wedge (\neg x_2 \vee \neg x_3 \vee \neg x_4).$$

Reduzieren Sie  $F$  auf eine Problemstellung für Vertex Cover. Geben Sie eine erfüllende Belegung für  $F$  und die entsprechende Lösung für Vertex Cover an.

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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

### Aufgabe 6. (15 Punkte)

Das *Simultane Inkongruenzen* Problem (kurz: SI) steht für die folgende Aufgabenstellung.

**Gegeben:** Eine Folge von Zahlenpaaren  $(a_1, b_1), \dots, (a_n, b_n)$ , wobei  $a_i \in \mathbb{N}$ ,  $b_i \in \mathbb{N}$ , und  $a_i \leq b_i$  für alle  $i = 1, \dots, n$  gilt.

**Gefragt:** Existiert eine Zahl  $x \in \mathbb{N}$  so dass  $x \not\equiv a_i \pmod{b_i}$  für alle  $i = 1, \dots, n$  gilt?

*Beachte:*  $a \equiv b \pmod{n}$  genau dann, wenn  $a \bmod n = b \bmod n$ .

Zur Illustration ein *Beispiel*: die Folge  $(1, 2), (1, 3), (2, 5), (1, 7)$  ist in SI, denn für  $x = 26$  gilt:

$$\begin{array}{lcl} \bullet \ i = 1: & x & \equiv 26 \pmod{2} \\ & & \equiv 0 \pmod{2} \\ & & \not\equiv 1 \pmod{2} \\ \hline & \Rightarrow x & \not\equiv a_1 \pmod{b_1} \end{array}$$

$$\begin{array}{lcl} \bullet \ i = 2: & x & \equiv 26 \pmod{3} \\ & & \equiv 2 \pmod{3} \\ & & \not\equiv 1 \pmod{3} \\ \hline & \Rightarrow x & \not\equiv a_2 \pmod{b_2} \end{array}$$

$$\begin{array}{lcl} \bullet \ i = 3: & x & \equiv 26 \pmod{5} \\ & & \equiv 1 \pmod{5} \\ & & \not\equiv 2 \pmod{5} \\ \hline & \Rightarrow x & \not\equiv a_3 \pmod{b_3} \end{array}$$

$$\begin{array}{lcl} \bullet \ i = 4: & x & \equiv 26 \pmod{7} \\ & & \equiv 5 \pmod{7} \\ & & \not\equiv 1 \pmod{7} \\ \hline & \Rightarrow x & \not\equiv a_4 \pmod{b_4} \end{array}$$

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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

Beweisen Sie, dass  $SI \in NP$  ist.

*Hinweis:* Falls der Platz nicht ausreicht, dann bitte auf der nächsten Seite weiterschreiben.

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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

**Aufgabe 7.** (15 Punkte)

Gegeben ist die folgende aussagenlogische Formel in KNF:

$$F = (x_1 \vee \neg x_2 \vee x_3 \vee x_4 \vee x_4) \wedge (\neg x_1 \vee \neg x_2) \wedge \neg x_3$$

- a) Reduzieren Sie mit dem in der Vorlesung durchgenommenen Verfahren  $F$  auf eine Formel in 3-KNF.

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

Matr. Nr.: \_\_\_\_\_

- b) Geben Sie für  $F$  eine erfüllende Belegung an und konstruieren Sie daraus die entsprechende erfüllende Belegung für die Formel von Teilaufgabe a.