

**THEORETISCHE INFORMATIK UND LOGIK**  
**Prüfung am 19. März 2007 - Teil A**

Kenn-Nummer:	Matrikelnummer:	Vorname:	Zuname:
--------------	-----------------	----------	---------

1. Geben Sie alle Minimalautomaten über dem Eingabealphabet  $T = \{b\}$  mit maximal einem Zustand inklusive Falle sowie die jeweils zugehörige reguläre Grammatik und die jeweils zugehörige reguläre Sprache an. **(16 Punkte)**
2. Sei  $L = \{b^2, b, \varepsilon\}$ . Geben Sie ein  $0L$ -System  $G = (\{b\}, P, w)$  mit  $L(G) = L$  sowie die zugehörigen Ableitungen an. **(10 Punkte)**
3. Zeigen Sie ohne direkte Anwendung des Pumping Lemmas für reguläre Sprachen, dass die Sprache  $L = \{(ab^2)^n (c^3d)^n \mid n \geq 1\}$  nicht regulär ist, indem Sie einen Homomorphismus angeben, der  $L$  auf  $\{a^n b^n \mid n \geq 1\}$  abbildet. **(10 Punkte)**
4. Geben Sie für jede der folgenden Formeln an, ob sie gültig, erfüllbar, widerlegbar oder unerfüllbar ist: **(12 Punkte)**

	gültig	erfüllbar	widerlegbar	unerfüllbar
$A \rightarrow (A \wedge \neg A)$				
$B \rightarrow (B \vee \neg B)$				
$(A \vee B) \wedge (\neg(B \vee A))$				

5. Begründen Sie, warum die Atomformeln  $P(x, f(a))$  und  $P(b, f(x))$  nicht unifizierbar sind. **(12 Punkte)**

Ich trete zum	1.	2.	3.	4.	Mal zu dieser Prüfung an (Zutreffendes ankreuzen)!
---------------	----	----	----	----	--

Zeugnis bitte erst ab	B3	U2	S1	ausstellen (Zutreffendes ankreuzen)!
-----------------------	----	----	----	--------------------------------------

# THEORETISCHE INFORMATIK UND LOGIK

Prüfung am 19. März 2007 - Teil B

Kenn-Nummer:	Matrikelnummer:	Vorname:	Zuname:
--------------	-----------------	----------	---------

1. Sei  $L = \{a^{19n}b^{19k+1}a^{19n+3} \mid k, n \geq 1\}$ .

(a) Definieren Sie eine eindeutige kontextfreie Grammatik  $G = (\{S, X\}, \{a, b\}, P, S)$  in erweiterter Greibach Normalform, die  $L$  erzeugt und geben Sie die Linksableitungen in Ihrer Grammatik an. **(10 Punkte)**

(b) Zeigen Sie mittels entsprechender Abschlusseigenschaften, dass  $L$  nicht regulär ist. (Sie können dabei nur davon ausgehen, dass  $\{c^{kn}d^{mn} \mid n \geq 1\}$  für alle  $k, m \geq 1$  nicht regulär ist.) **(12 Punkte)**

2. Sei  $M = (\{q_i \mid 0 \leq i \leq 4\}, \{b\}, \delta, q_0, \{q_0, q_1, q_2\})$  mit

$\delta$	$b$
$q_0$	$\{q_1, q_3\}$
$q_1$	$\{q_2, q_3\}$
$q_2$	$\{q_0, q_4\}$
$q_3$	$\{q_1, q_4\}$
$q_4$	$\{q_4\}$

(a) Konvertieren Sie  $M$  in einen äquivalenten deterministischen Automaten (DEA). **(6 Punkte)**

(b) Geben Sie für  $L(M)$  eine möglichst einfache reguläre Menge und den dazugehörigen Minimalautomaten an. **(6 Punkte)**

3. Finden Sie durch Konstruktion eines geeigneten Ableitungsversuchs im Sequentialkalkül für die Formel  $((A \rightarrow B) \rightarrow (\neg A \vee B))$  entweder ein Gegenmodell oder den Nachweis, dass die Formel gültig ist. Begründen Sie, warum aus Ihrer Konstruktion die richtige Antwort folgt. **(10 Punkte)**

4. Geben Sie einen Resolutionsbeweis der Formel  $(\forall x)(P(x) \vee Q(b)) \rightarrow ((\forall x)P(x) \vee Q(b))$  an. **(16 Punkte)**