Heinrich-Heine-Universität Düsseldorf Institut für Informatik Prof. Dr. J. Rothe

Universitätsstr. 1, D-40225 Düsseldorf Gebäude: 25.12, Ebene: 02, Raum: 26 Tel.: +49 211 8112188, Fax: +49 211 8111667 E-Mail: rothe@cs.uni-duesseldorf.de 12. Juli 2013

Vorlesung im Sommersemester 2013

Informatik IV

Klausurtermin: 16. Juli 2016

BITTE NICHT MIT BLEISTIFT ODER ROTSTIFT SCHREIBEN! TRAGEN SIE AUF JEDEM BLATT IHREN NAMEN, VORNAMEN UND IHRE MATRIKELNUMMER SOWIE ZUSÄTZLICH AUF DEM DECKBLATT STUDIENFACH MIT SEMESTER EIN!

Name, Vorname:

Studienfach, Semester:

Matrikelnummer:

Anzahl der abgegebenen Blätter, inklusive Aufgabenblätter:

Aufgabe	1	2	3	4	5	Gesamt
erreichbare Punktzahl	20	20	10	25	25	100
erreichte Punktzahl	AL I		T-UIII			

Erlaubte Hilfsmittel:

- Vorlesungsmitschriften, Bücher, Übungsblätter,
- Gedächtnis.

Nicht erlaubte Hilfsmittel:

- Elektronische Geräte aller Art,
- Kommiliton/inn/en.

Achten Sie darauf, dass Rechenwege und Zwischenschritte vollständig und ersichtlich sind.

(einnd)-Haine-Universität Düsseldori Institut für Informatik Prot Dr. J. Rothe

Universitätsett 1, D-40225 Düsseldorf Gebluck: 25.12, Ebenel 62, Rulim 85. Tel.: 440.211 8115188, Fex: 440.211 8111667 E-Hant rother@cs.uni-duesseldorf.de 1.2. Juli 2016

Vorlesung im Sommersemester 2013

VI ditempelal

Minuserments: 15, 198 2018

RITTE NICHT MIT BLEUSTIFT ODER ROTSTIFT SCHREIBENI
TRAGEN SIE AUF JEDEM BLATT IHREN NAMEN, VORNAMEN
UND HIRE MATRIFULNUMMER SOWIE ZUSÄTZLICH AUF
DEM DECKRLATT STUDIENFACH MIT SEMESTER EINI

Name: Vorname

Studienfach, Semester:

resuppopule; listiff

Anzahl der abgegebenen Blätter, inklusive Aufgabenhillter:

			1	
				l amoldoloma

Inthesellist stellarles

- · Vorlesungsmitschriften, Bucher, Chargebillten
 - Sintification a

Night edauchte Bildsmittel:

- * Hightoniache Gerite aller Act
 - . Remaniliton/isn/en.

Achten Sie darauf, dass Rechenwege und Zwischenschritte vollständig und ersichtlich sind.

Aufgabe 1 (20 Punkte) Kreuzen Sie für jede der folgenden Fragen in jeder Zeile entweder "Ja" oder "Nein" an.

Bewertung: Bezeichnet #R die Anzahl der richtig angekreuzten Antworten und #K die Anzahl der insgesamt angekreuzten Antworten (d. h. nur solche, bei denen *entweder "Ja" oder "Nein"* angekreuzt wurde – Antworten, bei denen weder "Ja" noch "Nein" oder sowohl "Ja" als auch "Nein" angekreuzt wurde, zählen nicht zu #K), so ergibt sich die folgende Gesamtpunktzahl für diese Aufgabe:

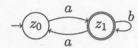
$$\#R + \left\lfloor \frac{5 \cdot \#R}{\#K} \right\rfloor$$
 Punkte, falls $\#K > 0$, und 0 Punkte, falls $\#K = 0$.

(a)	weiche	der folge	nden Aussagen isvsind wanr?
	□ Ja	□ Nein	Die Menge N der natürlichen Zahlen ist ein Alphabet.
	□Ja	□ Nein	Die Menge der natürlichen Zahlen in Binärdarstellung ist eine formale Sprache
	□ Ja	□ Nein	Für jede reguläre Sprache L gibt es einen DFA, der \overline{L} akzeptiert.
(b)	Welche	der folger	nden Aussagen ist/sind beweisbar wahr?
	□ Ja	□ Nein	Für jede Typ-1-Sprache A gibt es einen LBA M mit $L(M) = \overline{A}$.
	□ Ja	□ Nein	Jede Teilmenge einer entscheidbaren Sprache ist entscheidbar.
	□ Ja	□ Nein	Jede allgemein rekursive Funktion ist LOOP-berechenbar.
(c)	Welche	/s der folg	enden Probleme ist/sind entscheidbar?
	□ Ja	□ Nein	Gegeben eine Gödelnummer i , enthält der Wertebereich der i -ten partiell rekursiven Funktion φ_i nur ungerade Zahlen?
	□ Ja	□ Nein	Gegeben eine natürliche Zahl n , ist $(n, n + 2)$ ein Primzahlzwilling, d. h., sind n und $n + 2$ Primzahlen?
	□ Ja	□ Nein	Gegeben eine kontextfreie Grammatik G und ein Wort x , gilt $x \notin L(G)$?
(d)	Welche	der folger	nden Aussagen ist/sind beweisbar wahr?
	□ Ja	□ Nein	$A = \{d^n c^n \mid n \ge 1\}$ ist kontextfrei, aber nicht regulär.
	□ Ja	□ Nein	$B = \{d^n c^n b^n \mid n \ge 1\}$ ist kontextsensitiv, aber nicht kontextfrei.
	□ Ja	□ Nein	$C = \{d^n c^n b^n a^n \mid n \ge 1\}$ ist entscheidbar, aber nicht kontextsensitiv.
(e)	Welche	der folger	nden Aussagen ist/sind wahr?
	□ Ja	□ Nein	Es gibt eine ≤ _m -vollständige Menge in RE, die regulär ist.
	□ Ja	□ Nein	Es gibt reguläre Mengen in RE.
	□ Ja	□ Nein	Nach § 12 der StVO ist das Halten von Turingmaschinen nur erlaubt, wenn
			sich sämtliche Köpfe innerhalb der Maschine befinden, alle Bänder festgezurrt
			sind und es auf keinem Band Gegenverkehr gibt. Zuwiderhandlung wird mit
			Flensburg- statt Klausurpunkten bestraft. Wiederholte Zuwiderhandlung führt zum Entzug des Info-IV-Scheins.

nden Aussagen istkind wahr? Die Menge bi der natürlichen Zahlen ist ein Alphabet. Die Menge der natürlichen Zahlen in Binärdarsteilung ist eine formale Spra- Pür jede reguläre Sprache L gibt es einen DFA, der L akzeptiert.		
nden Aussagen ist/gind beweisbar wahr? Für jade Typ 1 Sprache A gibt es einen LSA M mit $L(M) = \overline{A}$. Jede Teilmunge einer entscheidbaren Sprache ist entscheidbar. Jede allgemein relunsive Funktion ist LOOP-berechenbar.	e der folger El Nein El Nein El Nein	
enden Probleme istkind emscheidbur? Gegeben eine Gödelnunmer i, enthält der Wertebereich der t -ten partiell rekursivan Funktion φ_t nur ungerade Zahlen? Gegeben eine antitritehe Zahl n_t im $(n,n+2)$ ein Primzablewilling, d. h., sind n und $n+2$ Primzablen?		
Gegeben eine kontextfreie Grünmistik G und ein Wert x , gilt $x \notin L(G)$? when Aussagen in/sind beweisbar wahr? $A = \{a^m a^n \mid n \ge 1\}$ ist kontextfrei, aber nicht regulär. $B = \{a^m a^n b^n \mid n \ge 1\}$ ist kontextsensitis, aber nicht kontextfrei. $G = \{a^m a^n b^n \mid n \ge 1\}$ ist entscheidbar, aber nicht kontextsensitis.		
iden Aussagen iet/sind wahr? Es gibt eine		

Aufgabe 2 (20 Punkte) Reguläre Sprachen.

Gegeben seien das Alphabet $\Sigma = \{a, b\}$ und der folgende endliche Automat M.



- (a) Geben Sie einen zu M äquivalenten Minimalautomaten M' an. Wählen Sie dabei eine geeignete Darstellung für M'.
- (b) Geben Sie alle Myhill-Nerode-Äquivalenzklassen bzgl. L(M) an und begründen Sie jeweils, warum diese paarweise verschieden sind.
- (c) Bestimmen Sie einen regulären Ausdruck γ mit $L(\gamma) = L(M)$, indem Sie ein entsprechendes Gleichungssystem lösen.
- (d) Geben Sie formal die Sprache L(M) als Menge von Wörtern an.

(Bitte geben Sie alle Zwischenschritte in allen Teilaufgaben an!)

Artigabe 2 (20 liurdate) Regulare Spruches.

Occoping seren das Algebrat X = (a. b. und der folgende endlichts-Auseinni MC

- (a) Geben Ste cinen zu M aquivalenten Minimalentemanen M' an Wählen Ste dabei eine gerignete Dassellung für M'
- (b) Ceben Sie alle Nyhill-Perode-Aquivalenzklassen bagi. L(At) an and begründen Sie inweils, warum dies egan verse verschieden eind.
- (c) Stationner Sie einen reguläten Ausdruck v auf Liv) = L(Af), indem Sie ein entsprechendes
 Gleichmegtsystem lösen,
 - (d) Geben Ste formal die Smache E(M) als Manje von Wertern au-

(Blue gelen Sie alle Zwiechenschritte in allen Tellaufgaben auf)

Aufgabe 3 (10 Punkte) Kontextfreie Sprachen

Gegeben seien das Alphabet $\Sigma = \{a,b,c\}$, das Nichtterminalalphabet $N = \{S,A,B\}$, das Startsymbol S und die folgende Tabelle, die durch den Algorithmus von Cocke, Younger und Kasami zum Eingabewort $w = aabca \in \Sigma^*$ erzeugt wurde.

4	S,B				
3		B			
2	S, B				
1	A	S, B	730	B	
0	A	A	B	S	A
	a	a	b	c	a
	1	2	3	4	5

- (a) Kann w von der Grammatik, die der Tabelle zugrunde liegt, erzeugt werden? Begründen Sie Ihre Antwort.
- (b) Geben Sie eine Grammatik an, zu der diese Tabelle erzeugt werden kann.
- (c) In welcher Normalform ist Ihre Grammatik? Begründen Sie Ihre Antwort.

(Bitte geben Sie alle Argumente vollständig und verständlich an!)

Vulcabe 3 (10 Ponicto) Kontexulture Savarban

Degeneration as Alphabet $\Sigma = \{a, b, c\}$, das Michreenmatalphabet $X = \{S, A, B\}$, das Startsymbol and die folgende Trouble, due durch den Algorithman von Cooke, Younger and Kassam zum Eingaberent und die Streeten wurde.

- (0), Mann in von der Grammatik, die der Tabelle zugründe liegt, erzeugt werden? Begründen Sie Inte-Antwork
 - (b) 'Gehan Sie eine Grammanis an, zu der diode Tabelle erzeugt werden kann.
 - (c) In weither Normaliern as thre Craminante: Begründen Sie Inn Answart.

(Bitte geben Sic alle Argumente volletändig und verständlich au!)

Aufgabe 4 (25 Punkte) Kontextsensitive und \mathcal{L}_0 -Sprachen.

Gegeben seien das Alphabet $\Sigma=\{a\}$, die Sprache $L=\{a^{n!}\mid n\geq 0\}\subseteq \Sigma^*$ und die Grammatik $G=(\Sigma,\{S,A,B,C,D,L,M,N,X,Y\},S,P)$ mit

$$P = \{S \rightarrow a \mid aa \mid XBMAAY, & XB \rightarrow XCDR, & DB \rightarrow DCDR, \\ DM \rightarrow LMNRR, & RB \rightarrow BCR, & RM \rightarrow MCR, \\ RA \rightarrow ACR, & RC \rightarrow CR, & RY \rightarrow ACY, \\ XCL \rightarrow XBB, & DCL \rightarrow LBA, & AM \rightarrow MA, \\ AB \rightarrow BA, & NC \rightarrow AN, & NA \rightarrow AN, \\ NY \rightarrow AY, & X \rightarrow a, & B \rightarrow a, \\ M \rightarrow a, & A \rightarrow a, & Y \rightarrow a\}, \\ \\$$

die L erzeugt.

Entscheiden Sie für jede Klasse der Chomsky-Hierarchie, ob L darin liegt oder nicht. Begründen Sie jeweils Ihre Antwort. Verwenden Sie in Ihrer Argumentation auch das Pumping-Lemma.

(Bitte geben Sie alle Argumente vollständig und verständlich an!)

Aufgabe 4 (25 Penicle) Konnaramentinia und La Spracilan

Consider solon det Alphabet $\Sigma = \{a\}$ die Sprache $L = \{a^{(i)} \mid a \ge 0\} \subseteq \Sigma'$ und die Grammatike $C = (\Sigma, \{S, I\}, E, C, D, L, M, N, X, Y\}$ with

		$DM \rightarrow LMNRR$
$RY \rightarrow ACY$		$EV \rightarrow ACE$
		EBX - ZOX-
	WC + AW,	
		A Ma

barresses I not

Eintscheiden Sie für jede Klause der Chomsky-Hierarchie, ob L derin liegt oder nicht. Begründen Sie jewalte über Answeit. Verwenden Sie in Ihrer Argumentacien nich das Pumping-Lemma.

Aufgabe 5 (25 Punkte) Berechenbarkeit

Gegeben seien das Alphabet $\Sigma=\{0,1\}$ und die Funktion $f:\mathbb{N}\to\mathbb{N}$ definiert durch

$$f(n) = \begin{cases} \frac{n}{4} & \text{falls } n \equiv 0 \mod 4\\ \text{undefiniert} & \text{sonst.} \end{cases}$$

- (a) Geben Sie eine deterministische Turingmaschine $M=(\Sigma,\Gamma,Z,\delta,z_0,\Box,F)$ an, die die Funktion f berechnet. Eine gültige Ein- und Ausgabe ist dabei immer eine Binärzahl ohne führende Nullen. Ihre Maschine muss nicht überprüfen, ob die Eingabe gültig ist.
 - Hinweis: Die "naive" Maschine benötigt fünf Zustände (inkl. Endzustand) und acht Regeln; es geht auch mit weniger (und natürlich auch mit mehr) Zuständen und Regeln. Achten Sie nicht darauf, wie viele Ihre Turingmaschine hat, das soll hier egal sein. Denken Sie aber an die Beschreibung der Zustände.
- (b) Geben Sie die Konfigurationenfolgen von M bei Eingabe von $w_1 = 10$ und von $w_2 = 100$ an.
- (c) Betrachten Sie M als Akzeptor. Welche Teilmenge der gültigen Eingaben akzeptiert Ihre Maschine?
- (d) Ist f WHILE-berechenbar? Begründen Sie Ihre Antwort.

(Bitte geben Sie alle Zwischenschritte der Rechnungen in allen Teilaufgaben an!)

Malgabe 5 (25 Pankte) - Brischenbarken

(eigeben seich des Alphabet $\Sigma = \{0,1\}$ und die Friehrlon $f:\mathbb{N} \to \mathbb{N}$ debnien dorch

$$f(x) = \begin{cases} \frac{x}{4} & \text{falls in in 0 mod 4} \\ \text{undefinient sons.} \end{cases}$$

- (a) Geben Euc'eine deterministische Turingmaschine $M=(\Sigma,\Gamma,Z,\delta,z_0,\Omega,F)$ an, die die Funktion E berechnet. Eine geltige Ein- und Ausgabe ist dabei immer eine Binkrzahl ohne führende Vallen. Thre Makeiline muss nicht überprüfen, ob die Eingabe guttig ist.
- Hinweist Dut "naive" Marchine bundrigt fing Zustände (inkl. Endzustund) und acht Regelin, es geht durch mit wentzer (und nauöflich queh mit mehr) Zuständen und Regelin. Sichten die nicht durauf, wie vielle film Turingmarchine hat, das soll hier egal sein. Denken die aber an die Beschreibung der Zustände.
 - (b) Geben Sie die Koofigurationenfolgen von M bei Eingabe von us = 10 und von us = 100 an.
- (c) Détrachies Sie M als Akreptor. Welche Teilmenge dar gülügen Eingeben akzeptiert flue Maschiene?
 - (d) fat f WHILE benedhenbar? Begründen Ser Ihm Antwork.
 - (Biftis geben Sie alle Zwischerechnitte der Rechnungen in allen Tellandraben un!)