

# FGI Klausur SoSe 2010 – 2. Termin (07.10.2010)

## Gedächtnisprotokoll

Prüfer: Christopher Habel / Matthias Jantzen

Insgesamt sind mind. 50 Punkte zu erreichen, wobei je Teil mind. 15 Punkte erreicht sein müssen.

### I. Logik (50 Punkte)

1. Erklären Sie die **Bedeutung und Zusammenhänge** folgender **Symbole**: (8 Punkte)

- a. Implikation  $\Rightarrow$
- b. Folgesymbol  $\models$
- c. Modus Ponens  $\vdash_{MP}$

2. **Äquivalenz (7 Punkte)**

- a. F und einige äquivalente Formeln ( $F \equiv G$ ).  
Welche Behauptungen treffen zu?  
(Multiple Choice)
- b. F und  $G'$  sind erfüllbarkeitsäquivalent.  $H'$  ist eine weitere Formel.  
(Unklare Fragestellung: Wird wohl was mit „Ist  $H'$  auch (erfüllbarkeits)äquivalent zu F?“ gewesen sein)

3. **Markierungsalgorithmus (8 Punkte)**

4. Charakterisiere die **KNF (13 Punkte)**.

- a. ???
- b. Verfahren zur Erzeugung von äquivalenten KNF.
- c. Warum erzeugt das Verfahren in b) eine KNF und warum terminiert es?

5. **Unifikation (8 Punkte)**

- a.  $M1 = ?$
- b.  $M2 = ?$
- c.  $M3 = ?$

6. **Prädikatenlogik: Syntax und Semantik (6 Punkte)**

- a. Gegeben sei eine Struktur  $A = (U_A, I_A)$   
 $F1 = P(x) \wedge \exists x R(x, a)$   
 $F2 = \forall x ((R(x, a) \wedge R(a, x)) \Rightarrow P(x))$   
Bestimmen Sie  $A(F1)$  und  $A(F2)$ .

## II. Automatentheorie (50 Punkte)

### 1. Gegeben sind vier **Reguläre Ausdrücke** (11 Punkte)

- a.  $A := ((b)^*(a)^*)^*$   
 $B := (a)^+(a+b)^*$   
 $C := (a+b)^*$   
 $D := a(a+b)^*$

Mengen mit einem Strich verbinden, wenn sie gleich sind.

- b. Die Menge  $R_1$  aller Binärdarstellungen  
 $R_1 := \{w \in \{1\}\{0,1\}^* \mid \exists i,j \in \mathbb{N}: [w]_2 = 2^i + 2^j\}$   
als regulären Ausdruck beschreiben und ein Wort  $w \in \{0,1\}^+$  angeben, das nicht in  $R_1$  enthalten ist.
- c. Geben Sie einen Regulären Ausdruck  $E$  an, welcher die Menge  
 $R_2 := \{\{a,b\}^*\{b\}^+\}$  beschreibt.

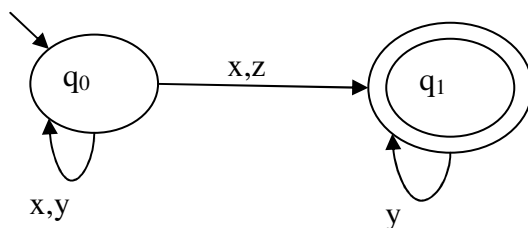
### 2. **Deterministischer endlicher Automat** $A_2$ ( 7 Punkte)

$$L(A_2) = \{a,b\}^* \{a\}$$

- a. ???
- b. Sei  $\Sigma$  ein Alphabet und  $L$  echte Teilmenge von  $\Sigma^*$  beliebig.  
→ drei Ja/Nein-Fragen beantworten.

### 3. **Potenzautomat** zu NFA (10 Punkte)

a.



### b. **Kleene-Konstruktion**

Anfangswerte (alle in  $R^0$ ):

für einen DFA

$R_{1,1} := \emptyset$	$R_{1,2} := \{a\}$
$R_{2,1} := \{b\}$	$R_{2,2} := \{a\}$

Bestimme Menge  $R^1_{2,2}$  und den regulären Ausdruck  $F$ .

4. **Zustandsdiagramm von Det. Kellerautomaten** (6 Punkte)

$A_4 := (Q_4, \{a, b\}, \Gamma_4, q_0, F_4)$

$L_4 := \{a^n b^n \mid n \in \mathbb{N} \wedge n \geq 1\}$ , mit leerem Keller  $L_4 = L_\epsilon(A_4)$

$\Gamma_4 := \{ \text{???} \}$   $Q_4 := \{ \text{???} \}$

5. **Kontextfreie Grammatik CFG**  $G_5 := (\Sigma_5, N_5, P_5, E)$  (9 Punkte)

a.  $\Sigma_5 := \{E, T, F\}$

$N_5 := \{+, *, [, ], a\}$

Produktionen der Menge  $P_5$ :

$E \rightarrow E + T \mid T$

$T \rightarrow T * F \mid F$

$F \rightarrow [E] \mid a \mid \epsilon$

Führen Sie 2 Verfahren durch.

b. Frage:

Wird jede kontextfreie Sprache von einem Nichtdeterministischen Kellerautomaten mit leerem Keller akzeptiert? (Antwort: Ja)

Frage:

Wird jede reguläre Menge von deterministischen Kellerautomaten mit leerem Keller akzeptiert? (Antwort: Nein)

6. Welche der Abbildungen sind **Gödelisierungen**? (7 Punkte)

a.  $g_1, g_2: \{0,1\}^* \rightarrow \mathbb{N}$

$g_1(w) := 2^{|w|} + [w]_2$

$g_2(w) := |w| + [w]_2$

b. Für Alphabete  $\Sigma, \Gamma$ , für die Mengen  $A$  ist echte Teilmenge von  $\Sigma^*$ ,  $B$  ist echte Teilmenge von  $\Gamma^*$  gelte  $A \leq_{\text{pol}} B$

$A \in P$ impliziert $B \in P$	Antwort: nein
$B \in P$ impliziert $A \in P$	Antwort: ja
Ist $A$ NP-vollständig, so ist $B$ NP-schwer	Antwort: ja