

Matrikel											SKZ					Name	
----------	--	--	--	--	--	--	--	--	--	--	-----	--	--	--	--	------	--

## Klausur 3

# Formale Grundlagen 2

23. Januar 2004

**Zu jedem Buchstaben muß entweder ja oder nein angekreuzt werden.**

**Aufgabe 1** Es sei  $f$  die Polynomfunktion  $f(n) = n^4 - n^3 + n^2 - n + 1$  auf  $\mathbb{N}$ .

<b>A</b>	ja	<input type="checkbox"/>
----------	----	--------------------------

Ist  $f(n)$  von der Ordnung  $n^5$ ?

<b>B</b>	<input type="checkbox"/>	nein
----------	--------------------------	------

Sind  $\log(f(n)^2)$  und  $\log(f(n))^2$  von gleicher Ordnung?

<b>C</b>	<input type="checkbox"/>	nein
----------	--------------------------	------

Ist  $n^5$  von der Ordnung  $f(n)$ ?

<b>D</b>	<input type="checkbox"/>	nein
----------	--------------------------	------

Ist  $f(n)$  von der Ordnung  $f(1/n)$ ?

**Aufgabe 2** In der Vorlesung wurde die folgende standardisierte Kodierung von Turingmaschinen besprochen:

Gegeben Turingmaschine  $M$  mit  $\Sigma = \{0, 1\}$ ,  $\Gamma = \{0, 1, \sqcup\}$ ,  $Q = \{q_1, \dots, q_m\}$ . Anfangszustand  $q_1$ , Endzustandsmenge  $F = \{q_2\}$ , Überföhrungsfunktion  $\delta$ . Wir bezeichnen die Symbole  $0, 1, \sqcup$  in dieser Reihenfolge mit  $X_1, X_2, X_3$ , die Bewegungsrichtungen  $L, R$  mit  $D_1, D_2$  (die stationäre Option 'S' kommt nicht vor). Eine Operation  $\delta(q_i, X_j) = (q_k, X_l, D_m)$  wird kodiert als  $0^i 10^j 10^k 10^l 10^m$ . Die Turingmaschine  $M$  selbst wird kodiert als

$$111code_1 11code_2 \dots 11code_r 111$$

wobei jedes  $code_n$  die obige Form hat.

Gegeben sei der folgende Code einer Turingmaschine  $M$

1110100100010001001100010010001000101100010001001000100111

*Lösung:* Offenbar ist die Überföhrungsfunktion gegeben durch folgende Tabelle.

$\delta$	0	1	$\sqcup$
$q_1$	–	$q_3 \sqcup R$	–
$q_2$	–	–	–
$q_3$	–	$q_3 \sqcup L$	$q_2 \sqcup R$

Es gilt  $L(M) = \{1\} \cup \{11\} \circ \Sigma^*$ .

**Fragen:**

<b>A</b>	ja	<input type="checkbox"/>
----------	----	--------------------------

Akzeptiert  $M$  das Wort 11111?

<b>B</b>	<input type="checkbox"/>	nein
----------	--------------------------	------

Akzeptiert  $M$  das Wort 1001?

<b>C</b>	ja	<input type="checkbox"/>
----------	----	--------------------------

Ist  $L(M)$  regulär?

<b>D</b>	<input type="checkbox"/>	nein
----------	--------------------------	------

Sind  $L(M)$  und  $\{1\}^*$  identisch?

<b>E</b>	<input type="checkbox"/>	nein
----------	--------------------------	------

Ist  $L(M)$  endlich?

**Aufgabe 3** Betrachten Sie die folgenden Probleme.

**Problem  $P_1$ :** Enthält die Sprache  $L(M)$  einer Turingmaschine  $M$  ausschließlich Palindrome?

**Problem  $P_2$ :** Akzeptiert eine Turingmaschine das Wort 0?

**Problem  $P_3$ :** Ist die Sprache  $L(M)$  einer Turingmaschine  $M$  endlich?

**Problem  $P_4$ :** Ist die Sprache  $L(M)$  einer Turingmaschine  $M$  gleich der Menge aller Codes von Turingmaschinen?

**Problem  $P_5$ :** Gilt  $L(M_1) \subseteq L(M_2)$  für Turingmaschinen  $M_1, M_2$ ?

**Problem  $P_6$ :** Ist  $x^2 + y^2$  eine Primzahl für Parameter  $x$  und  $y$ ?

**Fragen:**

A	<input type="checkbox"/>	nein
---	--------------------------	------

Ist  $P_1$  entscheidbar?  
Satz von Rice (S. 67, Satz 4.2.1)

B	<input type="checkbox"/>	nein
---	--------------------------	------

Ist  $P_2$  entscheidbar?

C	<input type="checkbox"/>	nein
---	--------------------------	------

Ist  $P_3$  entscheidbar?  
 $\{S \subseteq \Sigma^* : S \text{ r.a.} \wedge S \text{ endlich}\}$  ist nichttriviale Eigenschaft von r.a. Sprachen, somit unentscheidbar. Das bedeutet,  
 $\{M \in \mathbf{TM} : L(M) \text{ endlich}\}$  ist nicht rekursiv. Das ist genau die Instanzenmenge von Problem  $P_3$ .

D	<input type="checkbox"/>	nein
---	--------------------------	------

Ist  $P_4$  entscheidbar?

E	<input type="checkbox"/>	nein
---	--------------------------	------

Ist  $P_5$  entscheidbar?

F	ja	<input type="checkbox"/>
---	----	--------------------------

Ist  $P_6$  entscheidbar?

**Aufgabe 4** Gegeben sind zwei Listen  $A$  und  $B$  von Wörtern über  $\{0,1\}$ :

	Liste A	Liste B
$i$	$w_i$	$x_i$
1	110	11
2	110	10
3	11	110
4	010	101

**Fragen:**

A	<input type="checkbox"/>	nein
---	--------------------------	------

Ist 3, 4, 2 eine Lösung des MPCP?

B	ja	<input type="checkbox"/>
---	----	--------------------------

Ist 3, 4, 2 eine Lösung des PCP?

C	<input type="checkbox"/>	nein
---	--------------------------	------

Ist 1, 4, 2 eine Lösung des MPCP?

D	<input type="checkbox"/>	nein
---	--------------------------	------

Ist das MPCP lösbar?

E	ja	<input type="checkbox"/>
---	----	--------------------------

Ist das Problem, ob zwei Listen  $X, Y$  das Tupel 3, 4, 2 als Lösung haben, entscheidbar?

Man kann eine Turingmaschine konstruieren, die beliebige Listen  $X$  und  $Y$  als Eingabe nimmt, jeweils das 3., 4. und 2. Wort hintereinander schreibt und schließlich vergleicht, ob beide so entstandenen Wörter gleich sind.