
Prüfungsteilnehmer

Prüfungstermin

Einzelprüfungsnummer

Kennzahl: _____

HERBST

66110

Kennwort: _____

1991

Arbeitsplatz-Nr.: _____

Erste Staatsprüfung für ein Lehramt an öffentlichen Schulen

- Prüfungsaufgaben -

Fach: Informatik (vertieft studiert)

Einzelprüfung: Automatentheorie, Algorithm. Sprachen

Anzahl der gestellten Themen (Aufgaben): 1

Anzahl der Druckseiten dieser Vorlage: 4

bitte wenden!

Die gesamte Prüfungsaufgabe besteht aus den nachfolgenden Aufgaben 1 - 4.

Aufgabe 1

Gegeben seien das Alphabet $A = \{a, b\}$ sowie folgende Mengen M_1 und M_2 :

M_1 = Menge aller Zeichenreihen über A , die mindestens ein Paar aufeinanderfolgender Zeichen a enthalten,

M_2 = Menge aller Zeichenreihen über A , die höchstens ein Paar aufeinanderfolgender gleicher Zeichen enthalten.

- Geben Sie eine reguläre Grammatik an, die M_1 als Sprachschatz hat!
- Geben Sie einen deterministischen endlichen Automaten an, der genau die Zeichenreihen von M_2 akzeptiert!
- Geben Sie einen regulären Ausdruck an, der eine Menge L von Zeichenreihen über A beschreibt, für die gilt:

$$M_1 = LA^*$$

Beweisen Sie Ihre Behauptung!

- Beweisen oder widerlegen Sie: Es gibt eine Menge N von Zeichenreihen über A mit

$$M_2 = NA^*$$

Aufgabe 2

M sei die Menge aller Zeichenreihen w über dem Alphabet $\{0,1\}$ mit der Eigenschaft, daß w doppelt so viele Zeichen 1 wie Zeichen 0 enthält.

Geben Sie eine Turingmaschine an, die genau die Menge M akzeptiert!

Aufgabe 3

Hinweis: Verwenden Sie zur Beschreibung der in dieser Aufgabe zu entwickelnden Algorithmen eine Syntax, wie sie in höheren Programmiersprachen wie PASCAL, MODULA o.ä. üblich ist.

Für die Menge $bbchar$ aller Binärbäume über einer Grundmenge $char$ von Zeichen seien als Grundoperationen verfügbar:

$empty: \rightarrow bbchar,$	$empty = \text{leerer Binärbaum},$
$isempty: bbchar \rightarrow \text{boolean},$	$isempty(b) = \text{true} \Leftrightarrow b \text{ ist leer},$
$root: bbchar \rightarrow char,$	$root(b) = \text{Wurzel von } b, \text{ falls } b \neq empty,$
$left: bbchar \rightarrow bbchar,$	$left(b) = \text{linker Unterbaum von } b, \text{ falls } b \neq empty,$
$right: bbchar \rightarrow bbchar,$	$right(b) = \text{rechter Unterbaum von } b, \text{ falls } b \neq empty.$

(Für $b = empty$ ist $root(b)$, $left(b)$, $right(b)$ jeweils undefiniert.)

- a) Definieren Sie mit Hilfe dieser Grundoperationen rekursiv die folgenden weiteren Operationen (wobei diese Definitionen gegebenenfalls auf weitere geeignet definierte Operationen abgestützt werden können):

a1) $bbgleich: bbchar \times bbchar \rightarrow boolean$,

$bbgleich(b_1, b_2) = true \Leftrightarrow b_1 \text{ und } b_2 \text{ sind gleich,}$

a2) $istord: bbchar \rightarrow boolean$,

$istord(b) = true \Leftrightarrow b \text{ ist geordnet (sortiert),}$

a3) $istvoll: bbchar \rightarrow boolean$,

$istvoll(b) = true \Leftrightarrow b \text{ ist vollständig.}$

- b) Die Operation $enthalten: bbchar \times char \rightarrow boolean$ mit

$enthalten(b, x) = true \Leftrightarrow x \text{ ist als Knoten in } b \text{ enthalten}$

kann rekursiv wie folgt definiert werden:

```
enthalten(b, x) = if isempty(b) then false
                  else x = root(b) v enthalten(left(b), x) v enthalten(right(b), x)
                  endif
```

Geben Sie - unter Verwendung einer geeignet gewählten Datenstruktur keller (für Kellerspeicher) - einen iterativen Algorithmus an, der $enthalten(b, x)$ für gegebene b und x berechnet!

- c) Unter der Voraussetzung, daß b geordnet (sortiert) ist, läßt sich $enthalten$ linear rekursiv definieren.

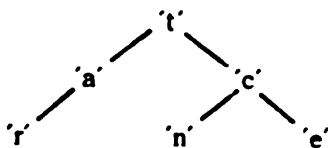
Geben Sie diese Definition und einen entsprechenden iterativen Algorithmus (ohne Verwendung eines Kellers) zur Berechnung an!

- d) Binärbäume seien nun in üblicher Weise durch Geflechte realisiert, in PASCAL-Notation etwa:

```
TYPE bbchar = ↑ bbelem;
      bbelem = RECORD
                    wurzel : char;
                    lub : bbchar;    (* linker Unterbaum *)
                    rub : bbchar;    (* rechter Unterbaum *)
      END;
```

Geben Sie Algorithmen zur Realisierung der Operationen $isempty$, $root$ und $left$ gemäß dieser Darstellung an!

- e) Geben Sie einen Algorithmus an, der den Binärbaum



in der Darstellung von Teilaufgabe d) erzeugt!

Geben Sie dazu zunächst einen Algorithmus für die Operation

$compose: char \times bbchar \times bbchar \rightarrow bbchar$,

$compose(x, b_1, b_2) = \text{Binärbaum mit Wurzel } x, \text{ linkem Unterbaum } b_1 \text{ und rechtem Unterbaum } b_2$

an und verwenden Sie diesen zum Aufbau des Binärbaums!

Aufgabe 4

Durch die Funktionsvereinbarung

```
function  $f(x,y,z:\text{nat})\text{nat}$ :  
  if  $x = y$  then  $z$  else  $f(x,y+1,(y+1) * z)$  endif
```

ist eine Funktion $f: \mathbb{N}_0^3 \rightarrow \mathbb{N}_0$ gegeben.

- a) Bestimmen Sie den Wert von $f(4,0,2)$!
- b) Beweisen Sie: $f(x,y,z)$ terminiert für alle $x,y,z \in \mathbb{N}_0$ mit $x \geq y$!