Norbert Scheffler
Luca Ziesemer
Joost Rehder
Tim Apelt

219202871 219201733 219202865 219203222

Imperative Programmierung Aufgabenblatt A01

Ausgabe: 28. Oktober 2019 Abgabe bis: 10. November 2019, 23:59

1. Turing-Maschine

(a)

(1) 11000

Zustand s₁

- lese 1, schreibe 0, Kopf nach rechts, Zustand s2

(2) 01000

Zustand s₂

- lese 1, schreibe 1, Kopf nach rechts, Zustand s2

(3) 01000

Zustand s₂

- lese 0, schreibe 0, Kopf nach rechts, Zustand s3

(4) 010**0**0

Zustand s₃

- lese 0, schreibe 1, Kopf nach links, Zustand s4

(5) 01**0**10

Zustand s₄

- lese 0, schreibe 0, Kopf nach links, Zustand s5

(6) 0 1 0 1 0

Zustand s₅

- lese 1, schreibe 1, Kopf nach links, Zustand s5

(7) **0** 1 0 1 0

Zustand s₅

lese 0, schreibe 1, Kopf nach rechts, Zustand s1

(8) 11010

Zustand s₁

- lese 1, schreibe 0, Kopf nach rechts, Zustand s2

(9) 10010

Zustand s₂

- lese 0, schreibe 0, Kopf nach rechts, Zustand s3

(10) 1 0 0 **1** 0

Zustand s3

- lese 1, schreibe 1, Kopf nach rechts, Zustand s3

(11) 1 0 0 1 **0**

Zustand s₃

- lese 0, schreibe 1, Kopf nach links, Zustand s4

219202871 219201733 219202865 219203222

Imperative Programmierung Aufgabenblatt A01

Ausgabe: 28. Oktober 2019 Abgabe bis: 10. November 2019, 23:59

(12) 1 0 0 **1** 1

Zustand s4

- lese 1, schreibe 1, Kopf nach links, Zustand s4

(13) 1 0 **0** 1 1

Zustand s₄

- lese 0, schreibe 0, Kopf nach links, Zustand s5

(14) 1 **0** 0 1 1

Zustand s₅

- lese 0, schreibe 1, Kopf nach rechts, Zustand s1

(15) 1 1 **0** 1 1

Zustand s₁

- lese 0, schreibe 0, Kopf stopp, Zustand s6

Band: 11000->11011

(b)

$$\Sigma = \{ s_1, s_2, s_3 \}, A = \{ I, + \}, \delta_0 = s_1, F = \{ s_6 \}$$

 \rightarrow

δ =

Alter Zustand	Gelesenes Symbol
S1	ı
S1	+
S1	u u
S2	I

Geschriebenes Symbol	Neuer Zustand	Kopfrichtung
ı	S1	R
I	S1	R
u u	S2	L
u u	S3	O

 $M = \{ \sum, A, \delta, \delta_0, F \}$

∑: Zustände A: Alphabet

δ: $Σ x A → Σ x A x { L, R, O}$: Übergangsfunktion

 $\delta_0 \in \Sigma$: Anfangszustand

F ⊆ ∑: Endzustände

Norbert Scheffler Luca Ziesemer Joost Rehder Tim Apelt 219202871 219201733 219202865 219203222

Imperative Programmierung Aufgabenblatt A01

Ausgabe: 28. Oktober 2019 Abgabe bis: 10. November 2019, 23:59

4.

EBNF

Zuweisung: Variable ":=" Ausdruck

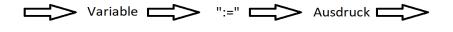
Variable: a | b

Ausdruck: Ausdruck "→" Ausdruck | Variable | Konstante

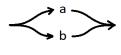
Konstante: 1 | 0

Syntaxdiagramm

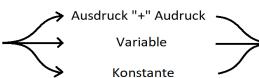
Zuweisung



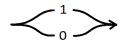
Variable



Ausdruck



Konstante



Norbert Scheffler Luca Ziesemer Joost Rehder Tim Apelt 219202871 219201733 219202865 219203222

Imperative Programmierung Aufgabenblatt A01

Ausgabe: 28. Oktober 2019 Abgabe bis: 10. November 2019, 23:59

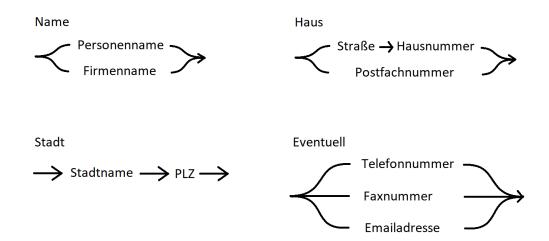
5.

Adresse: Name ";" Haus ";" Stadt ";" PLZ ";" [Phone | Fax | Email]

Name: Personenname | Firmenname

Haus: Straße Hausnummer | Postfachnummer

$$\rightarrow$$
 Name \rightarrow ";" \rightarrow Haus \rightarrow ";" \rightarrow Stadt \rightarrow



Imperative Programmierung Aufgabenblatt A01

Ausgabe: 28. Oktober 2019 Abgabe bis: 10. November 2019, 23:59

6.

→ Durch die Summe wird etwas im Unendlichen beschrieben, folglich ist der daraus resultierende Prozess infinit und kann somit kein Algorithmus sein.

 \rightarrow int n,o,p float a,b,c,d,e,x WHILE(n>0) $n \mod 2 == 0$? Nein Ja a = (-1)a=10=2*n+1 b=xWHILE(o>1) b=b*xo=o-1 p=2*n+1 c=1WHILE(p>1) c=c*p p=p-1 d=a*(b/e)e=e+d n=n-1

Norbert Scheffler	219202871
Luca Ziesemer	219201733
Joost Rehder	219202865
Tim Apelt	219203222

Imperative Programmierung Aufgabenblatt A01

Ausgabe: 28. Oktober 2019 Abgabe bis: 10. November 2019, 23:59

2.

Auf wie viele Arten lässt sich der Ausdruck a := a + b + 1 mit Hilfe von G0 (siehe Skript) aus den Startsymbol Zuweisung ableiten?

```
Zuweisung → Variable ":= " Ausdruck
      → " a := " Ausdruck
      → "a := " Ausdruck " + " Ausdruck
      → ", a := " Ausdruck ", + " Konstante
      → ", a := " Ausdruck ", + " Ausdruck ", + " Konstante
      → ", a := " Variable ", + " Variable ", + " Konstante
      \rightarrow " a := a + b + 1 "
(2)
Zuweisung → Variable " := " Ausdruck
      → " a := " Ausdruck
      → " a := " Ausdruck " + " Ausdruck
      → " a := " Ausdruck " + " Ausdruck " + " Ausdruck
      → ", a := " Variable ", + " Variable ", + " Ausdruck
      \rightarrow ", a := a + b + " Ausdruck
      \rightarrow ", a := a + b + " Konstante
      → " a := a + b + 1 "
(3)
Zuweisung → Variable " := " Ausdruck
      → " a := " Ausdruck
      → "a := " Ausdruck " + " Ausdruck
      → " a := " Ausdruck " + " Ausdruck " + " Ausdruck
      → ", a := " Ausdruck ", + " Ausdruck ", + " Konstante
      → ", a := " Variable ", + " Variable ", + " Konstante
      \rightarrow ", a := a + b + 1"
Zuweisung → Variable " := " Ausdruck
      → " a := " Ausdruck
      → " a := " Ausdruck " + " Ausdruck
      → " a := " Ausdruck " + " Konstante
      → ", a := " Ausdruck ", + 1 "
      → ", a := " Ausdruck ", + " Ausdruck ", + 1 "
      → ", a := " Variable ", + " Variable ", + 1 "
      \rightarrow ", a := a + b + 1"
```

Norbert Scheffler	219202871
Luca Ziesemer	219201733
Joost Rehder	219202865
Tim Apelt	219203222

Imperative Programmierung Aufgabenblatt A01

Ausgabe: 28. Oktober 2019 Abgabe bis: 10. November 2019, 23:59

3.

$$\begin{split} G_0 &= (T_0, N_0, P_0, S_0) \\ T_0 &= \{\text{"a", "b", ":=", "+", "1", "0"}\} \\ N_0 &= \{\text{Zuweisung, Variable, Ausdruck, Konstante}\} \\ P_0 &= \{\text{Zuweisung = Variable 1}_{\textit{wasdruck mass}} + \text{"Ausdruck mass}_{\textit{wasdruck mass}} + \text{"Konstante, Ausdruck = Variable 1, Ausdruck = Variable 2, Konstante = 1, Variable 1 = a, Variable 2 = b} \end{split}$$

 S_0 = Zuweisung