43,5/50 Progra Blatt 01 14t. 16 Bastian Schymih 468244 Andre Oppenhamen 372217

Prof. Dr. J. Giesl

J.-C. Kassing, M. Leven Rosarius, N. Lommen, E. Meyer

Allgemeine Hinweise:

- Die Deadline zur Abgabe der Hausaufgaben ist am Donnerstag, den 23.10.2025, um 14 Uhr.
- Der Workflow sieht wie folgt aus. Die Abgabe der Hausaufgaben erfolgt im Moodle-Lernraum und kann nur in Zweiergruppen stattfinden. Dabei müssen die Abgabepartner*innen dasselbe Tutorium besuchen. Nutzen Sie ggf. das entsprechende Forum im Moodle-Lernraum, um eine*n Abgabepartner*in zu finden. Es darf nur ein*e Abgabepartner*in die Abgabe hochladen. Diese*r muss sowohl die Lösung als auch den Quellcode der Programmieraufgaben hochladen. Die Bepunktung wird dann von uns für beide Abgabepartner*innen separat im Lernraum eingetragen. Die Feedbackdatei ist jedoch nur dort sichtbar, wo die Abgabe hochgeladen wurde und muss innerhalb des Abgabepaars weitergeleitet werden.
- Die **Lösung** muss als PDF-Datei hochgeladen werden. Damit die Punkte beiden Abgabepartner*innen zugeordnet werden können, müssen **oben** auf der **ersten Seite** Ihrer Lösung die **Namen**, die **Matrikelnummern** sowie die **Nummer des Tutoriums** von **beiden** Abgabepartner*innen angegeben sein.
- Einige Hausaufgaben müssen im Spiel Codescape gelöst werden. Klicken Sie dazu im Lernraum rechts in der ausklappbaren Seitenleiste im Block "Codescape" auf den angegebenen Link. Diese Aufgaben werden getrennt von den anderen Hausaufgaben gewertet.

Hausaufgabe 3 (Syntax und Semantik):

18/18

(8 + 5 + 5 = 18 Punkte)

a) Die Menge der syntaktisch korrekten **SASP** Programme wird durch die Grammatik $G_2 = (\{A, B, S_2\}, \{., :-, p, q, r, s\}, P_2, S_2)$ definiert, wobei P_2 genau die folgenden Produktionsregeln enthält:

Die Semantik W(P) eines syntaktisch korrekten **SASP** Programms P ist wie folgt definiert, wobei P' ebenfalls ein syntaktisch korrektes **SASP** Programm ist und $x, y \in \{p, q, r, s\}$:

$$\mathcal{W}(x.) = \{x\}$$

$$\mathcal{W}(x:-y.) = \varnothing$$

$$\mathcal{W}(\mathcal{P}' x.) = \mathcal{W}(\mathcal{P}') \cup \{x\}$$

$$\mathcal{W}(\mathcal{P}' x:-y.) = \begin{cases} \mathcal{W}(\mathcal{P}') \cup \{x\} & \textit{falls } y \in \mathcal{W}(\mathcal{P}') \\ \mathcal{W}(\mathcal{P}') & \textit{sonst} \end{cases}$$

Für alle **SASP** Programme \mathcal{P} gilt also $\mathcal{W}(\mathcal{P}) \subseteq \{p,q,r,s\}$.

Geben Sie für die folgenden Ausdrücke an, ob es sich um ein syntaktisch korrektes **SASP** Programm handelt und welche Semantik es hat.

;)	N:drt	horn	eht, n	adı F	rodul	ntious ro	egol 1	nüss f							Pul	if se	u.		
											(S ₂ ->	A.			/			
						_						3 ₂ ->	4. J ₁	/	/				
::)	Korrd	μ, .	Cuan	th: E	r,s, f	, }	/												
i::)	N:dı	t hon	dt,	" <i>1</i> " ,	ist nic	Lt iu	der ·	Sprad	he e	nthalt	eu.								
.iv)	Korrel	it, S	wantil	4: { p	, q , r	}						\bigcirc	/C						
												81	/8						
				•															



- b) Begründen oder widerlegen Sie: Zwei Ausdrücke (aus möglicherweise verschiedenen Sprachen) haben genau dann die gleiche Syntax, wenn Sie die gleiche Semantik haben.
- c) Begründen oder widerlegen Sie: Zwei Ausdrücke einer Sprache mit unterschiedlicher Syntax haben auch immer eine unterschiedliche Semantik.

b) gleiche Syntax => gleiche Semantih

"=> "gill nur in derselben Sprache

"=> "gill nur in derselben Sprache

"(=" gilt nicht, bsp.(x +1)² = x²+2+1 , oder x = x + 1;

und

x++;

haben eine auterschiedliche Syntax, aber die selbe Semantih.

C)
unterschiedliche Syntax => unterschiedliche Sewantik.
Gilt wieht.
Gleiche Beispiele wie in b widwlegen die Implilation./ 5/5



13/14

Hausaufgabe 5 (Formale Sprachen und Grammatiken): (5 + 5 + 4 = 14 Punkte)

Gegeben sei die folgende Sprache D aller korrekt geklammerter Ausdrücke über dem Alphabet $\Sigma = \{(,)\}$:

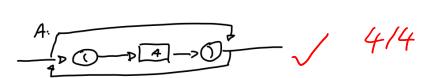
$$D = \left\{w \in \Sigma^* \mid |w|_{(} = |w|_{)} \text{ und für alle Präfixe } u \text{ von } w \text{ gilt } |u|_{)} \leq |u|_{(} \right\}$$

Für ein Wort $w \in \Sigma^*$ und ein Symbol $s \in \Sigma$ entspricht $|w|_s$ der Anzahl an Vorkommen von s in w. Die folgenden Wörter sind beispielsweise in der Sprache D enthalten:

$$\varepsilon$$
 ()() (())

Es ist $w_1 = (\not\in D \text{ und } w_2 =) \not\in D$, da hier $|w_1|_{(} = 1 \neq 0 = |w_1|_{)}$ bzw. $|w_2|_{(} = 0 \neq 1 = |w_2|_{)}$ gilt. Weiterhin ist $w_1 = ())(\not\in D$, da $|u|_{)} = 2 \not\le 1 = |u|_{(}$ für den Präfix u = ()) von w_1 gilt.

- a) Geben Sie eine kontextfreie Grammatik an, welche die Sprache D erzeugt.
- b) Geben Sie eine Grammatik in EBNF an, die D definiert. Ihre Grammatik darf nur aus einer Regel bestehen und in dieser Regel darf das Nichtterminalsymbol der linken Seite höchstens einmal auf der rechten Seite auftreten.
- c) Geben Sie ein (rekursives) Syntaxdiagramm an, das die Sprache D definiert.





Hausaufgabe 7 (Zweierkomplement):

(10 + 8 = 18 Punkte)

- a) Welche Zahlen repräsentieren die folgenden Bitfolgen im 10-Bit Zweierkomplement? $0011001100 \quad 1001001001 \quad 1000000000 \quad 1110101101 \quad 0010110100$
- b) Die zwei folgenden Java-Ausdrücke werten jeweils zu true aus. Geben Sie dafür jeweils eine Begründung.
 - 1) $2_{000}_{000}_{000} + 1_{000}_{000}_{000} + 1_{294}_{967}_{296} == 0$
 - $2) (2_000_000_000 + 147_000_000 + 483_000 + 648) < 0$

Hinweise:

- In Java dürfen in einer Zahl beliebig viele _ zwischen den Ziffern auftreten. Dies verändert den Wert der Zahl nicht, sondern es wird nur verwendet, um die Lesbarkeit der Zahl zu erhöhen. $2_000_000_000$ ist also nur eine andere Schreibweise für die Zahl 2000000000.
- MM 11001700 ->204

7001001001 -> 0170170170 -> 0170770777 -> -433

700000000 -> 017777777 -> 1000000000 -> -512

1770707007 -> 000 70 70070 -> 00070 70077 -> - 83

0070770700->180 / 10/10

り Standarddatentyp for Zahlen in Java ist int., welche die Zahlen von -237 bis 237-1 darstellt. 231 = 2_147_483_648

Das Engeluis ist:

2_000_000-000

+ 1_000 _ 000_000

+ 7-294- 867-296

4_234_367_236 = 2.2 > 2 , also howent es za even Over Now.

Sounit ist das Ergebnis die 2 + 1 te zale? , was genaar die 0 ist. 2, 5/3, 5

Das Ergebnis ist:

reverst Addition in der Klammer,

- 2_000_000_000 -147-000-000 dann hegieron 0/4,5

-648

= -2³⁷, also genan die bleinste durch int dorstellbare Zahl und somit < 0.