

# MUSTERLÖSUNGEN DER MÖGLICHEN KLAUSURAUFGÄTEN

1

## Aufgabe 3

- a) lexikalische Ambiguität (Schimmel = Pilz / Pferd)
- b) kompositionell-semantische Ambiguität (ein und dieselbe Frau?)
- c) morphologische Ambiguität (Stau-Becken vs. Strand-Ecken)

## Aufgabe 4

- a) nein ✓ b) ja ✓ c) nein ✓ d) nein ✓ e) nein ✓
- f) nein ✓ g) ja ✓ h) ja ✓ i) ja ✓ j) nein ✓
- k) nein ✓ l) ja ✓ m) ja ✓ n) ja ✓

Merke: Nur wenn zwei Wörter miteinander verpflichtet werden,  
benutzt man „ $\subseteq$ “ oder „ $\supseteq$ “!

### Aufgabe 6

a) 'abcb' ✓

- b) nur 'aa' und 'caab', weil kein 'd' in  $\Sigma$  enthalten ist. ✓
- c)  $|aa| = 2$ ,  $|caab| = 4$ ,  $|da| = 2$
- d)  $\Sigma^*$  ist ein Alphabet bestehend aus einer unzähligen Menge von Zeichen  
 $\Sigma^*$  ist die Menge aller bilden Wörter über dem Alphabet  $\Sigma$   
 $\Sigma^+$  ist die Menge aller bilden Wörter über dem Alphabet  $\Sigma$   
 außer ε! ✓

e) unendlich viele ( $\{\epsilon, aa, b, c, aa, bb, cc, ab, ac, \dots\}$ ) ✓

### Aufgabe 7

a)  $w \circ v = aabc \circ bcc = aabcbc$

b)  $((w^R \circ v)^R)^2 = ((cba \circ bcc)^R)^2 = (ccbbaabc)^2$  ✓

= ccbaabccbaabc

c)  $w \circ (v^R \circ w^3)^0 = w = aabc$  ✓

### Aufgabe 8

a)  $L \circ K = \{bbaa, bbbba, aaaa, aaba\}$

$\{\epsilon\} \circ K = K = \{aa, ba\}$  ✓

$K \circ \emptyset' = \emptyset'$

b)  $L^3 = L \circ L \circ L = \{bbbbbb, bbbbba, bbaabb, bbaaaa,$   
 $aaaaaa, aaaabb, aabaaa, aabbab\}$  ✓

c)  $K \setminus L (= K \text{ "minus" } L) = \{ba\}$  ✓

Aufgabe 9

Ein Automat ist nicht-deterministisch, wenn von mindestens einem Zustand mehrere Kanten mit der gleichen Beschriftung ausgehen. Oder wenn es eine E-Kante gibt,

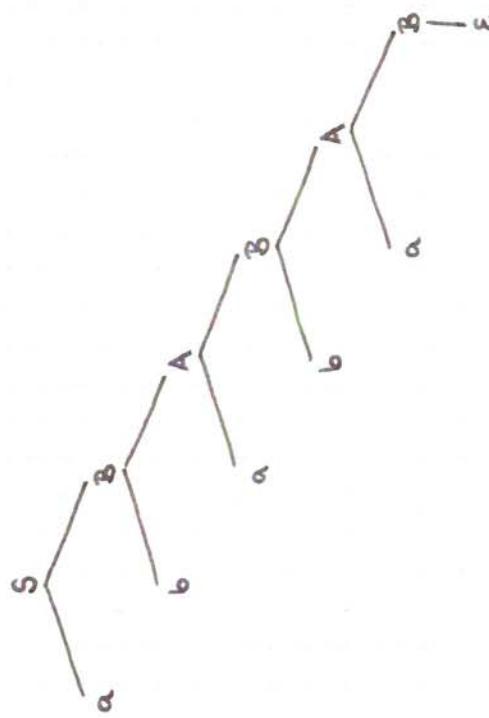
Aufgabe 10

Ein Automat erkennt ein Wort, wenn er jedes Zeichen des zu lesenden Wortes mit einer Kante abarbeiten kann und sich schließlich, wenn kein Zeichen mehr zu lesen ist, im einem Endzustand befindet.

### Aufgabe 12



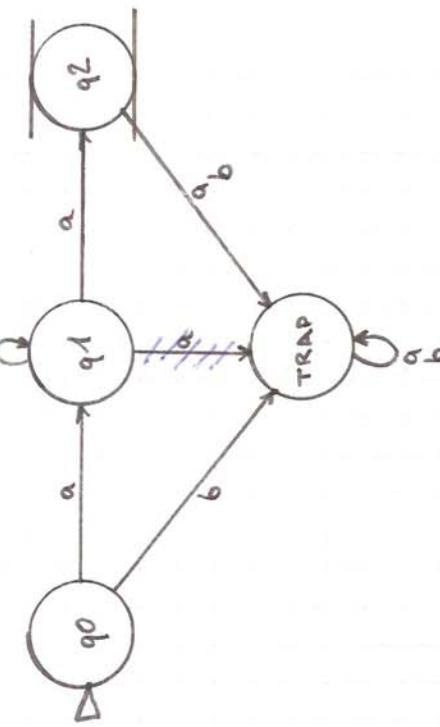
$$a(ba)^* + ab(ab)^*$$



4



### Aufgabe 14



totale Übergangsfunction:

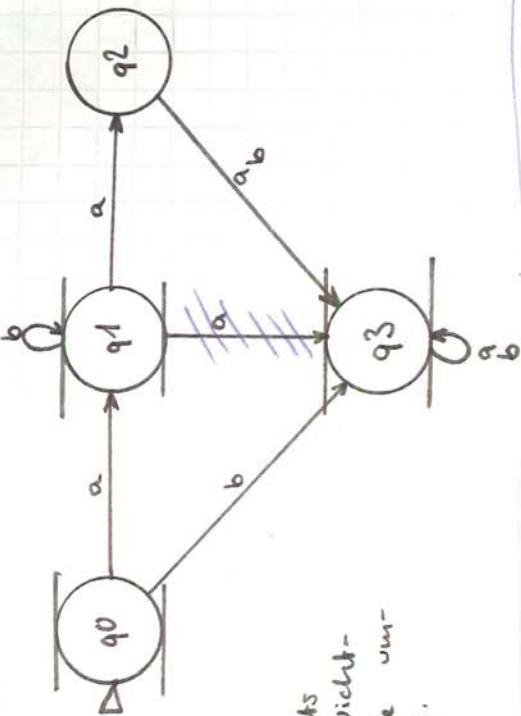
von jedem Zustand gehen Kanten aus, die alle Zeichen des Alphabets beinhalten müssen.

Aus Kanten, die nicht zur Sprache gehören, werden in eine Falle ('TRAP') geleitet.

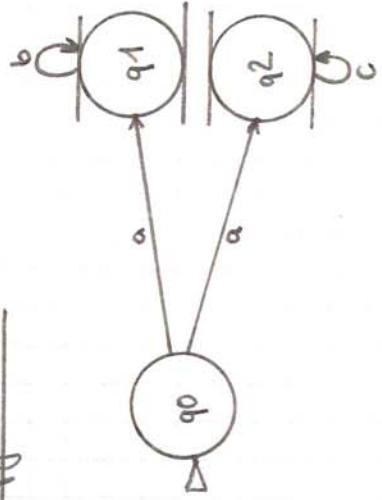
### Aufgabe 14 (zweiter Teil)

$$\begin{array}{l} S \rightarrow aT \\ T \rightarrow bT \\ T \rightarrow a \end{array}$$

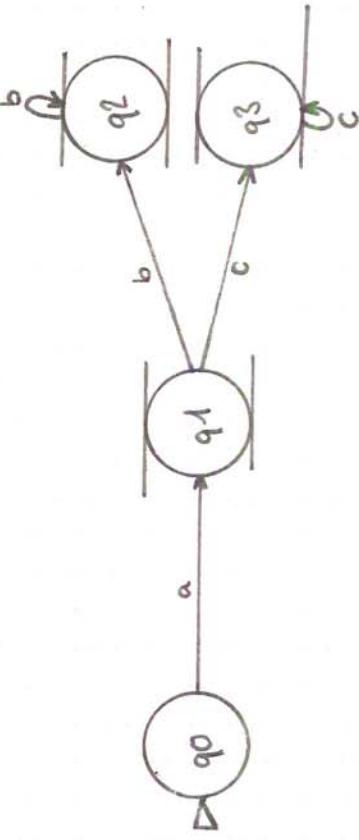
Das Bilden des Komplements bedeutet, die vorherigen Nicht-Endzustände in Endzustände umzuwandeln und umgekehrt.



### Aufgabe 16



→ nicht-deterministisch



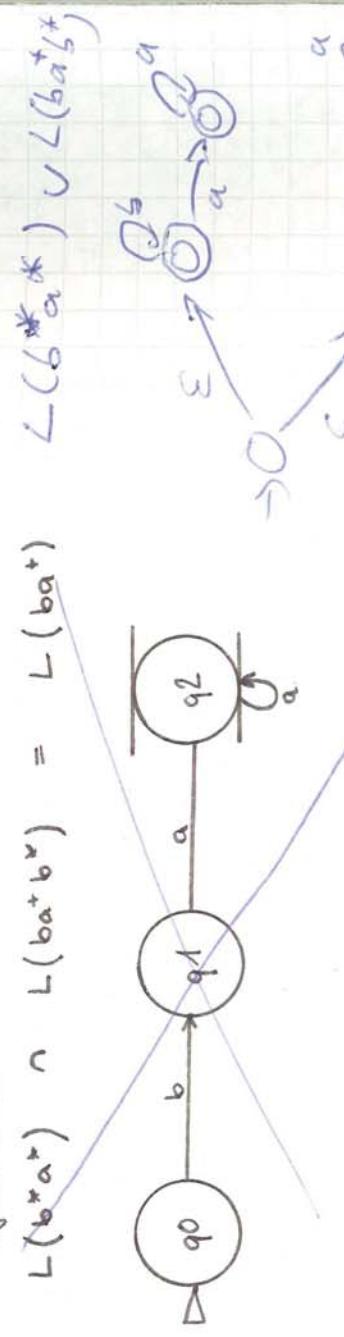
Dieses Beispiel zeigt, dass es vieler Zuständen besser seine Lerninhalte vorzuhaben und nach einer simplen Lösung zu suchen, anstatt so ein Unplikum wie in Aufgabe 15 zu bereichern.

### Aufgabe 17

$$(a|b)^* c (a|b)^*$$



### Aufgabe 19



7

### Aufgabe 20

$$[\alpha\Lambda]^+ \triangleq (\alpha|\Lambda)^+$$



X	a	Y
Y	y	y
X	x	y

← Überfangschelle

Das Wort "Λ" wird akzeptiert, da es eine Kette beginnend vom Startzustand gibt, die dieses Zeichen abdeckt. Weilhin ist der neue Zustand, der nach dem Lesen des letzten (und einzigen) Zeichens erreicht wird, ein Endzustand.

### Aufgabe 21

a)  $ab \circ ab \circ ab = ababab$  ✓

b)  $(\alpha|\Lambda)^+$  ✓

Autofill 25

- 1) no
- 2) yes
- 3) no
- 4) yes
- 5) no
- 6) yes

✓

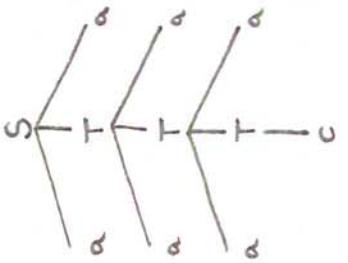
### Aufgabe 26

- 1) no       $\rightarrow$  maria ist nicht in der Wissensbasis.  
 2) Yes  
 3) no       $\rightarrow$  hasso ist kein Mensch.

✓

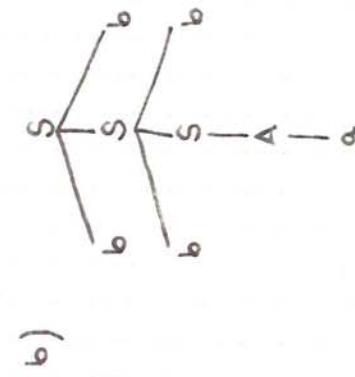
### Aufgabe 27

$$\begin{array}{l} S \rightarrow aTa \\ T \rightarrow aTa \\ T \rightarrow c \end{array}$$



### Aufgabe 28

a)  $L((ba^*b^n) \cup (b^n a + b^n) / c)$



\*  $(\epsilon, S, bSb) \quad (\epsilon, A, aA)$   
 $(\epsilon, S, A) \quad (\epsilon, A, a)$

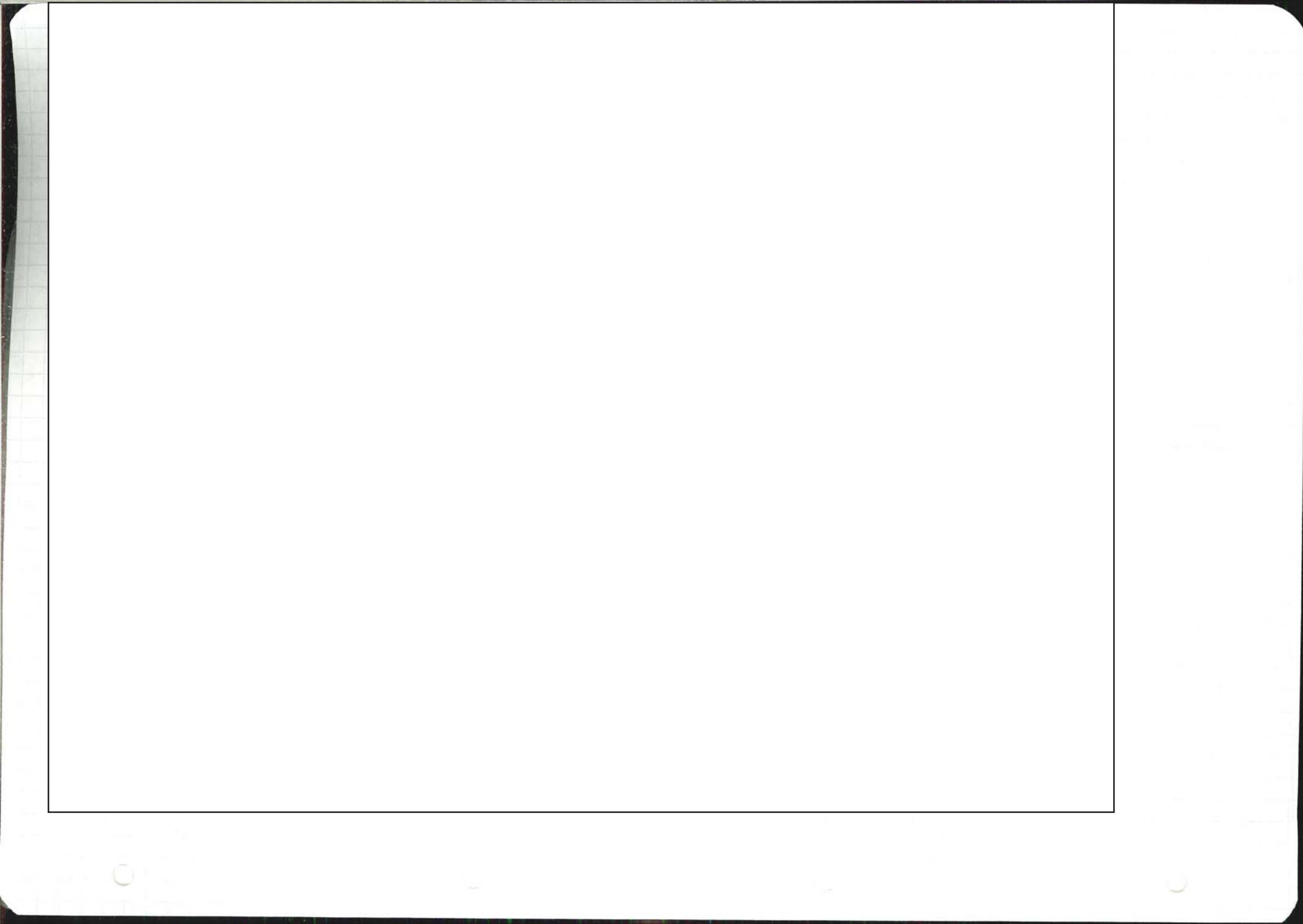
\*\*  $(a, a, \epsilon) \quad (b, b, \epsilon)$

- \* Diese Schleife absorbiert nicht die zu lesende Kette, sondern nur die verursachten Replik ab;  $S \rightarrow A$  wird so also zu  $(\epsilon, S, A)$ .  
 \*\* Diese Schleife absorbiert ausschließlich die zu lesende Kette ab.

- d) (noch) zu lesende Kette    aktueller Zustand    aktueller Kettel    Übergang

bab	q0	$\epsilon$	$(q0, \epsilon, \epsilon, S_1, q1)$
bab	q1	$S$	$(q1, \epsilon, S_1, bSb, q1)$
bab	q1	$bSb$	$(q1, b, b, Sb, q1)$
ab	q1	$Sb$	$(q1, b, b, \epsilon, q1)$
ab	q1	$Ab$	$(q1, \epsilon, S_1, A_1, q1)$
ab	q1	$ab$	$(q1, \epsilon, A_1, q1, q1)$
ab	q1	$b$	$(q1, \epsilon, \epsilon, S_1, q1)$
b	q1	$\epsilon$	$(q1, b, b, \epsilon, q1)$
$\epsilon$	leer!	leer!	Endstand!

! leer!



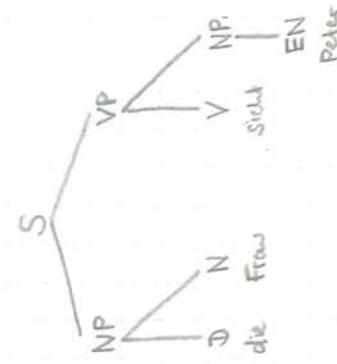
Aufgabe 30

NP → Peter  
 NP → Mary ✓  
 V → calls ✓  
 S → NP VP  
 VP → V NP

[S [NP Mary] [VP [V calls] [NP Peter]]]

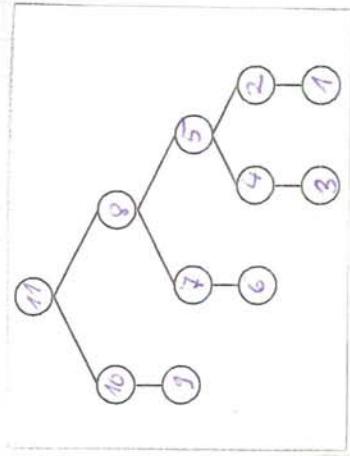


Aufgabe 31



12

Aufgabe 33



Aufgabe 32

