

# ALGORITHMEN UND DATENSTRUKTUREN

ÜBUNG 3: EXTENDED BACKUS-NAUR-FORM

Eric Kunze

eric.kunze@mailbox.tu-dresden.de

TU Dresden, 07.11.2019

#### **EBNF-DEFINITION**

- ► EBNF-Definition besteht aus endlicher Menge von EBNF-Regeln.
- ► Jede EBNF-Regel besteht aus einer linken und einer rechten Seite, die rechte Seite ist ein EBNF-Term.

#### **Definition: EBNF-Term**

Seien V eine endliche Menge (syntaktische Variablen) und  $\Sigma$  eine endliche Menge (Terminalsymbole) mit  $V \cap \Sigma = \emptyset$ . Die Menge der EBNF-Terme über V und  $\Sigma$  (notiere:  $T(\Sigma,V)$ ), ist die kleinste Menge  $T \subseteq \left(V \cup \Sigma \cup \left\{\hat{\{},\hat{\}},\hat{[},\hat{]},\hat{(},\hat{)},\hat{]}\right\}\right)$  mit  $V \subseteq T$ ,  $\Sigma \subseteq T$  und

- ▶ Wenn  $\alpha \in T$ , so auch  $(\alpha) \in T$ ,  $(\alpha) \in T$ ,  $(\alpha) \in T$ ,  $(\alpha) \in T$ .
- ▶ Wenn  $\alpha_1, \alpha_2 \in T$ , so auch  $(\alpha_1 | \alpha_2) \in T$ ,  $\alpha_1 \alpha_2 \in T$

# ÜBERSETZUNG SYNTAXDIAGRAMME ↔ EBNF

Die Funktion trans:  $T(\Sigma,V) \to \mathrm{SynDia}(\Sigma,V)$  ist induktiv über den Aufbau von EBNF-Termen definiert:

- 1. Sei  $v \in V$ ; trans(v) = v
- 2. Sei  $w \in \Sigma$ ; trans(w) = ----w
- 3. Sei  $\alpha \in T(\Sigma, V)$ ;

• 
$$trans(\hat{\alpha}) = \frac{\hat{\alpha}(\hat{\alpha})}{trans(\alpha)}$$

- $\operatorname{trans}(\hat{\alpha}) = \frac{\operatorname{trans}(\alpha)}{\operatorname{trans}(\alpha)}$
- $\operatorname{trans}(\hat{(}\alpha\hat{)}) = \operatorname{trans}(\alpha)$
- 4. Sei  $\alpha_1, \alpha_2 \in T(\Sigma, V)$ ;
  - $\operatorname{trans}(\alpha_1 \alpha_2) = \operatorname{trans}(\alpha_1) \operatorname{trans}(\alpha_2)$
  - $\operatorname{trans}(\hat{(}\alpha_1\hat{|}\alpha_2\hat{)}) = \underbrace{\operatorname{trans}(\alpha_1)}_{\operatorname{trans}(\alpha_2)}$

### **SEMANTIK VON EBNF-TERMEN**

- ► Sei  $\mathcal{E} = (V, \Sigma, S, R)$  eine EBNF-Definition.
- ▶  $v \in V \leadsto W(\mathcal{E}, v) = \rho(v)$  (syntaktische Kategorie)
- ► Semantik  $\llbracket \cdot \rrbracket : \underbrace{\mathcal{T}(\Sigma, V)}_{\alpha} \to ((\underbrace{V \to \mathcal{P}(\Sigma^*)}_{\rho}) \to \mathcal{P}(\Sigma^*))$

Definiere  $\llbracket \alpha \rrbracket(\rho)$  wie folgt:

- Wenn  $\alpha = v \in V$ , dann gilt  $[\alpha](\rho) = \rho(v)$ .
- Wenn  $\alpha \in \Sigma$ , dann gilt  $[\alpha](\rho) = {\alpha}$ .
- Wenn  $\alpha = \alpha_1 \alpha_2$ , dann gilt  $\llbracket \alpha \rrbracket(\rho) = \llbracket \alpha_1 \rrbracket(\rho) \cdot \llbracket \alpha_2 \rrbracket(\rho)$ .
- Wenn  $\alpha = (\alpha_1 | \alpha_2)$ , dann gilt  $[\alpha](\rho) = [\alpha_1](\rho) \cup [\alpha_2](\rho)$ .
- Wenn  $\alpha = \hat{\alpha}_1$ , dann gilt  $[\alpha](\rho) = ([\alpha_1](\rho))^*$ .
- Wenn  $\alpha = \hat{\alpha}_1$ , dann gilt  $[\alpha](\rho) = [\alpha_1](\rho) \cup \{\varepsilon\}$ .
- Wenn  $\alpha = (\alpha_1)$ , dann gilt  $[\alpha](\rho) = [\alpha_1](\rho)$ .

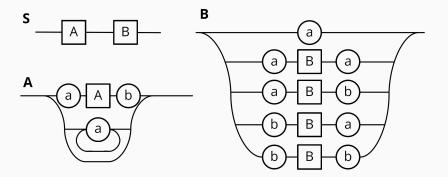
# Übungsblatt 3

# **AUFGABE 1 — TEIL (A)**

Sei 
$$\Sigma = \{a, b\}$$
.  

$$L = \{a^n b^m vaw \mid n \ge m \ge 0, v, w \in \Sigma^* \text{ mit } |v| = |w|\}$$

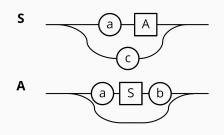
$$= \{a^n a^m b^n \mid m, n \in \mathbb{N}\} \cdot \left[\bigcup_{n \in \mathbb{N}} \{a, b\}^n \cdot \{a\} \cdot \{a, b\}^n\right]$$



# AUFGABE 1 — TEIL (B)

Wort	Markenkeller
ε	1
a	31
aa	<i>3</i> 1
aab	$\chi$
aab	2
aaba	52
aabab	752
aababa	<i>7</i> 52
aababab	<i>5</i> 2
aabababb	2
aabababb	_

# **AUFGABE 2**



$$W(\mathcal{E},S) = \left\{a^{2n}xb^n \mid x \in \{a,c\}, n \ge 0\right\}$$

# **AUFGABE 3 — TEIL (A)**

Sei 
$$\Sigma=\{a,b\}$$
 und eine EBNF-Definition  $\mathcal{E}=(V,\Sigma,S,R)$  mit 
$$W(\mathcal{E})=\left\{a^{j}b^{2n}a^{j}b^{3n}a^{k}\mid i,j,k\geq 2,n\geq 0\right\}$$

gegeben.

$$V = \{S, A, B\}$$

$$R = \left\{S ::= ABA, A ::= aa \hat{a} \hat{b}, B ::= \hat{b}bbbbb \hat{A} \hat{b}$$

# **AUFGABE 3 — TEIL (B)**

$$\mathcal{E} = (V, \Sigma, S, R), V = \{S\}, \Sigma = \{a, b\}, R = \{S ::= (aSa | b))\}.$$
Zu zeigen:  $W(\mathcal{E}, S) = \{a^n w a^n \mid n \ge 0, w \in \{\varepsilon, b\}\}.$ 

$$\begin{split} \left\| \left( \begin{array}{c} aSa \mid \left[ \begin{array}{c} b \end{array} \right] \right) \right\| (\rho) &= \left[ \begin{bmatrix} aSa \end{bmatrix} (\rho) \cup \left[ \left[ \begin{array}{c} b \end{array} \right] \right] (\rho) \\ &= \left[ \begin{bmatrix} a \end{bmatrix} (\rho) \cdot \left[ \begin{bmatrix} S \end{bmatrix} (\rho) \cdot \left[ \begin{bmatrix} a \end{bmatrix} (\rho) \cup \left( \left[ \begin{bmatrix} b \end{bmatrix} \right] (\rho) \cup \left\{ \varepsilon \right\} \right) \\ &= \left\{ a \right\} \cdot \rho(S) \cdot \left\{ a \right\} \cup \left( \left\{ b \right\} \cup \left\{ \varepsilon \right\} \right) \\ &= \left\{ a^n w a^n \mid n \ge 1, w \in \left\{ \varepsilon, b \right\} \right\} \cup \left\{ \varepsilon, b \right\} \\ &= \rho(S) \end{split}$$

# **AUFGABE 4 — TEIL (A)**

$$W(\mathcal{E},S) = \left\{ a^{n+m} w b^{\ell} a^{n} \mid n,m \geq 0, 0 \leq \ell \leq m, w \in \Sigma^{*} \right\}$$

$$V = \left\{ S,A,B \right\} \quad \text{und} \quad R = \left\{ S ::= \left( aSa \mid A \right), \right.$$

$$A ::= \left( aA \mid b \mid B \right),$$

$$B ::= \left\{ \left( a \mid b \mid B \right) \right\}$$

# AUFGABE 4 — TEIL (B)

$$f(\rho) = \begin{pmatrix} f(\rho)(S) \\ f(\rho)(A) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \begin{bmatrix} \begin{bmatrix} c \\ c \\ c \end{bmatrix} \end{bmatrix} & (\rho) \\ \begin{bmatrix} c \\ c \\ c \end{bmatrix} & (\rho) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \{a\} \cdot \rho(A) \cdot \{b\} \\ \rho(S) \cdot \{c\} \cup \{c\} \cdot \rho(S) \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} \emptyset \\ \emptyset \end{pmatrix} \mapsto \begin{pmatrix} \{\varepsilon\} \\ \emptyset \end{pmatrix} \mapsto \begin{pmatrix} \{\varepsilon\} \\ \{c\} \end{pmatrix} \mapsto \begin{pmatrix} \{\varepsilon, acb\} \\ \{c\} \end{pmatrix}$$

$$\mapsto \begin{pmatrix} \{\varepsilon, acb\} \\ \{c, acbc, cacb\} \end{pmatrix}$$

$$\mapsto \begin{pmatrix} \{\varepsilon, acb, aacbcb, acacbb\} \\ \{c, acbc, cacb\} \end{pmatrix}$$

# **AUFGABE 4 — TEIL (C)**

