

Uitwerking Opgaven  
Formele talen, grammaticas en automaten  
Week 1

Bas Westerbaan  
*bas@westerbaan.name*

24 april 2012

## 1 Opgave 1.1

Een goed en voldoende antwoord is: “ $L_1 = L_2$ , want  $L_1$  en  $L_2$  zijn alle woorden over  $a$  en  $b$ .  $b \notin L_3$ , maar  $b \in L_1 = L_2$ , dus  $L_2 \neq L_3$ ”. Een heel gedetailleerd antwoord is:

### 1.1 $L_1$

Per definitie  $L(a) = \{a\}$  en  $L(b) = \{b\}$ , dus  $L(a \cup b) = L(a) \cup L(b) = \{a\} \cup \{b\} = \{a, b\}$ . Verder

$$\begin{aligned} L_1 &= L((a \cup b)^*) \\ &= L(a \cup b)^* \\ &= \{a, b\}^* \\ &= \{a, b\}^0 \cup \{a, b\}^1 \cup \{a, b\}^2 \cup \{a, b\}^3 \cup \dots \\ &= \{\lambda\} \cup \{a, b\} \cup \{aa, ab, ba, bb\} \cup \{aaa, aab, aba, abb, baa, bab, bba, bbb\} \cup \dots \\ &= \text{“alle woorden met aen b”}. \end{aligned}$$

### 1.2 $L_2$

Per definitie

$$\begin{aligned} L(a^*) &= L(a)^* \\ &= \{a\}^* \\ &= \{a\}^0 \cup \{a\}^1 \cup \{a\}^2 \cup \dots \\ &= \{\lambda\} \cup \{a\} \cup \{aa\} \cup \dots \\ &= \{\lambda, a, aa, \dots\} \\ &= \{a^n; n \in \mathbb{N}\}. \end{aligned}$$

en vergelijkbaar:  $L(b^*) = \{\lambda, b, bb, \dots\}$ . Dus

$$\begin{aligned} L(a^*b^*) &= \{vw; v \in L(a^*); w \in L(b^*)\} \\ &= \{\lambda, a, b, ab, aab, bba, aa, bb, aabb, \dots\} \\ &= \{a^n b^m; n, m \in \mathbb{N}\}. \end{aligned}$$

En dus:

$$\begin{aligned} L_2 &= L((a^*b^*)^*) \\ &= L(a^*b^*)^* \\ &= L(a^*b^*)^0 \cup L(a^*b^*)^1 \cup L(a^*b^*)^2 \cup \dots \\ &= \{\lambda\} \cup \{a^n b^m; n, m \in \mathbb{N}\} \cup \{a^{n_1} b^{m_1} a^{n_2} b^{m_2}; n_1, n_2, m_1, m_2 \in \mathbb{N}\} \cup \dots \end{aligned}$$

Dus  $L_2$  zijn alle woorden over  $a$  en  $b$  die bestaan uit “nul-of-meer-keer een  $a$  en dan nul-of-meer-keer een  $b$  en dit alles een eindig aantal keer herhaald”. Maar dit zijn precies alle woorden over  $a$  en  $b$ .

### 1.3 $L_3$

$$\begin{aligned} L(ab^*) &= \{vw; v \in L(a); w \in L(b^*)\} \\ &= \{a, ab, abb, abbb, \dots\} \\ &= \{ab^n; n \in \mathbb{N}\}. \end{aligned}$$

En dus:

$$\begin{aligned} L_3 &= L((ab^*)^*) \\ &= L(ab^*)^* \\ &= L(ab^*)^0 \cup L(ab^*)^1 \cup L(ab^*)^2 \cup \dots \\ &= \{\lambda\} \cup \{ab^n; n \in \mathbb{N}\} \cup \{ab^{n_1} ab^{n_2}; n_1, n_2 \in \mathbb{N}\} \cup \dots \\ &= \{ab^{n_1} \dots ab^{n_k}; k, n_1, \dots, n_k \in \mathbb{N}\}. \end{aligned}$$

Dus  $L_3$  zijn alle woorden van de volgende vorm: “eerst een  $a$  en dan nul-of-meer-keer een  $b$ ” nul-of-meer-keer.

### 1.4 Conclusie

Blijkbaar  $L_1 = L_2$ , maar  $L_1 = L_2 \neq L_3$ , want bijvoorbeeld  $b \in L_1$ , maar  $b \notin L_3$ .

## 2 Opgave 1.2

### 2.1 Opgave 1.2 (i)

Een goede oplossing is  $(a \cup b \cup c)(a \cup b \cup c)(a \cup b \cup c)$  en dat kun je controleren door de definities uit te schrijven:  $L((a \cup b \cup c)(a \cup b \cup c)(a \cup b \cup c)) = L(a \cup b \cup c)^3 = \{a, b, c\}^3 = \Sigma^3 = \{\sigma_1 \sigma_2 \sigma_3; \sigma_1, \sigma_2, \sigma_3 \in \Sigma\} = \{w; w \in \Sigma^*; \#w = 3\}$ .

## 2.2 Opgave 1.2 (ii)

Een goede oplossing is  $(a \cup b \cup c)(a \cup b \cup c)(a \cup b \cup c)(a \cup b \cup c)^*$ , want

$$\begin{aligned}
 & L((a \cup b \cup c)(a \cup b \cup c)(a \cup b \cup c)(a \cup b \cup c)^*) \\
 = & L((a \cup b \cup c)(a \cup b \cup c)(a \cup b \cup c))L((a \cup b \cup c)^*) \\
 = & \Sigma^3 L(a \cup b \cup c)^* \\
 = & \Sigma^3 \Sigma^* \\
 = & \{vw; v \in \Sigma^3, w \in \Sigma^*\} \\
 = & \{w; w \in \Sigma^*; \#w \geq 3\}.
 \end{aligned}$$

## 2.3 Opgave 1.2 (iii)

Gegeven een woord  $w$ , waarin  $aa$  precies twee keer voorkomt. Er kunnen twee dingen aan de hand zijn:  $w = w_1 a a w_2 a a w_3$  of  $w = w_1 a a a w_3$ , waarbij  $aa$  niet in  $w_1$ ,  $w_2$  en  $w_3$  zit en verder:  $w_1$  niet eindigt op een  $a$ ;  $w_3$  niet met een  $a$  begint én  $w_2$  niet leeg is en noch eindigt noch begint met een  $a$ . We maken voor de voorwaarden op  $w_1$ ,  $w_2$  en  $w_3$  eerst afzonderlijke reguliere expressies.

$aa$  mag niet in  $w_1$  voorkomen en  $w_1$  mag niet eindigen op een  $a$ . We laten  $w_1$  hier allebei aan voldoen, als elke  $a$  in  $w_1$  opgevolgd moet worden door minstens één  $b$ .  $b^*(abb^*)^*$  is dus precies de reguliere expressie waar  $w_1$  aan moet voldoen.

Met een vergelijkbare redenering, kom je erachter dat  $w_3$  moet voldoen aan  $(b^*ba)^*b^*$ .

De voorwaarden voor  $w_2$  zijn iets ingewikkelder:  $w_2$  mag niet leeg zijn,  $aa$  mag er niet in voorkomen en  $w_2$  mag noch eindigen noch beginnen met een  $a$ . De reguliere expressie  $bb^*(abb^*)^*$  beschrijft precies de voorwaarden op  $w_2$ .

We voegen de deelexpressies samen tot

$$b^*(abb^*)^* aabb^*(abb^*)^* aa(b^*ba)^*b^* \cup b^*(abb^*)^* aaa(b^*ba)^*b^*$$

waarvan we nu inzien dat dat een oplossing is.

## 3 Opgave 1.2

Gegeven zijn  $L_1 = \{w \in \{a, b\}^*; bb \text{ komt niet voor in } w\}$  en  $L_2 = L(a^*(baa^*)^*b^?)$ . De opgave is aan te tonen dat  $L_1 = L_2$ . Dat betekent dat we moeten laten zien dat  $L_1 \subseteq L_2$  en  $L_2 \subseteq L_1$ .

Verkort “ $v$  komt voor in  $w$ ” tot  $v \sqsubseteq w$ . (Oftewel:  $v \sqsubseteq w \iff \exists w_1, w_2 \in \Sigma^* [w = w_1 v w_2]$ ).

### 3.1 $L_2 \subseteq L_1$

Als  $bb \not\sqsubseteq w$  en  $bb \not\sqsubseteq v$ , maar  $bb \sqsubseteq vw$ , dan moet  $v$  eindigen met een  $b$  en  $w$  beginnen met een  $b$ . Stel dat  $A, B \subseteq \Sigma^*$  en dat voor alle  $w \in A \cup B$ ,  $bb \not\sqsubseteq w$  en  $w$  eindigt niet met een  $b$ , dan geldt dit ook voor alle  $w \in AB$ . Dit geldt  $L(ba)$

en  $L(a)$ , dus uit het voorgaande volgt dat het ook geldt voor  $L(a^*)$ ,  $L(baa^*)$ ,  $L((baa^*)^*)$ ,  $L(a^*(baa^*)^*)$  en  $L(a^*(baa^*)^*b^?)$ . Dus voor elke  $w \in L_2$ ,  $bb \not\sqsubseteq w$  en daarmee  $w \in L_1$ .

### 3.2 Vlot bewijs dat $L_1 \subseteq L_2$

Wij geven twee verschillende bewijzen. De eerste is losjes en mooi kort. De tweede is lang, gedetailleerd en rigoreus.

Gegeven  $w \in L_1$ . Dan komt  $bb$  niet voor in  $w$ . Dan is  $w$  van de vorm  $a^{n_0}ba^{n_1}ba^{n_2}b \dots ba^{n_{k-1}}b^{n_k}$  waar  $n_0, n_k \geq 0$  en  $n_1, \dots, n_{k-1} \geq 1$ . Bijvoorbeeld voor  $baaab$  is  $k = 2$ ,  $n_0 = 0$ ,  $n_1 = 3$  en  $n_2 = 0$  en voor  $aa$  is  $k = 0$  en  $n_0 = 2$ . We onderscheiden twee gevallen:  $w$  eindigt met een  $b$  of niet. Oftewel:  $n_k = 0$  of  $n_k > 0$ .

$n_k = 0$  Allereerst:  $a^{n_0} \in L(a^*)$  en  $b \in L(b^?)$ . Verder voor elke  $1 \leq i \leq k - 1$ , geldt  $n_i \geq 1$ . Dus  $a^{n_i-1} \in L(a^*)$ . Dus  $ba^{n_i} = baa^{n_i-1} \in L(baa^*)$ . Dus  $ba^{n_1}ba^{n_2} \dots ba^{n_{k-1}} \in L((baa^*)^*)$ . Dus allen tezamen:  $w = a^{n_0}ba^{n_1} \dots ba^{n_{k-1}}b \in L(a^*(baa^*)^*b^?)$ . Dus  $w \in L_2$ .

$n_k > 0$  Allereerst  $a^{n_0} \in L(a^*)$  en  $\lambda \in L(b^?)$ . Verder voor elke  $1 \leq i \leq k$  geldt  $n_i \geq 1$  dus  $ba^{n_1}ba^{n_2} \dots ba^{n_k} \in L((baa^*)^*)$ . Beide tezamen:  $w = a^{n_0}ba^{n_1} \dots ba^{n_{k-1}}ba^{n_k}\lambda \in L(a^*(baa^*)^*b^?)$ . Dus  $w \in L_2$ .

Dus in alle gevallen:  $w \in L_2$ .

### 3.3 Rigoreus bewijs dat $L_1 \subseteq L_2$

Nu volgt een ander bewijs dat  $L_1 \subseteq L_2$ .

#### 3.3.1 Inductie over woorden

Bij natuurlijke getallen heb je het principe van volledige inductie: als je  $\forall n \in \mathbb{N} [P(n)]$  wilt bewijzen voor een eigenschap  $P$ , dan is het voldoende te bewijzen dat  $P(0)$  geldt en dat als  $P(n)$  geldt, ook  $P(n+1)$  geldt.

Zo kun je ook een eigenschap  $P$  voor alle woorden bewijzen. Als je bewijst dat  $P(\lambda)$  en voor alle  $w \in \Sigma^*$  en  $\sigma \in \Sigma$ , als  $P(w)$  dan  $P(w\sigma)$ , dán kunnen we ook concluderen dat  $\forall w \in \Sigma^* [P(w)]$ .

#### 3.3.2 De strategie

We willen bewijzen dat voor alle  $w \in \Sigma^*$ : als  $w \in L_1$  dan  $w \in L_2$ . Definieer  $P(w) \iff (w \in L_1 \Rightarrow w \in L_2)$ . Eerst bewijzen we dat  $P(\lambda)$  en daarna dat voor alle  $w \in \Sigma^*$  en  $\sigma \in \Sigma$ , als  $P(w)$ , dan  $P(w\sigma)$ . Met inductie kunnen we dan concluderen dat  $\forall w \in \Sigma^* [P(w)]$ , dus dat  $L_1 \subseteq L_2$ .

### 3.3.3 Basisstap: $P(\lambda)$

Als  $e$  een reguliere expressie is, dan is per definitie  $L(e^*) = L(e)^* = \bigcup_{i \in \mathbb{N}} L(e)^i = L(e)^0 \cup L(e)^1 \cup \dots$ . We hebben afgesproken dat voor elke  $A \subseteq \Sigma^*$ ,  $A^0 = \{\lambda\}$ . Dus  $L(e^*) = \{\lambda\} \cup L(e)^1 \cup \dots$  en we zien dat in ieder geval  $\lambda \in L(e^*)$ . Dus ook  $\lambda \in L(a^*)$  en  $\lambda \in L((baa^*)^*)$ .  $L(b?) = L(b \cup \lambda) = L(b) \cup L(\lambda) = \{b, \lambda\} \ni \lambda$ . En daarmee  $\lambda = \lambda\lambda\lambda \in L(a^*) L((baa^*)^*) L(b?) = L(a^* (baa^*)^* b?) = L_2$ .  
 $bb \not\sqsubseteq \lambda$ , dus  $\lambda \in L_1$ . En met het voorgaande  $P(\lambda)$ .

### 3.3.4 Inductiestap: $\forall w \in \Sigma^*, \sigma \in \Sigma [P(w) \Rightarrow P(w\sigma)]$

Stel  $w \in L_1$ ,  $w \in L_2$ ,  $\sigma \in \Sigma$  en  $w\sigma \in L_1$ . Te bewijzen:  $w\sigma \in L_2$ .

**Geval  $w = \lambda$ :**

**Geval  $\sigma = a$ :**  $a \in L(a) \subseteq L(a)^* = L(a^*) = L(a^*) \{\lambda\} \{\lambda\} \subseteq L(a^*) L((baa^*)^*) L(b?) = L(a^* (baa^*)^* b?) = L_2$ , dus  $w\sigma = \sigma \in L_2$ .

**Geval  $\sigma = b$ :**  $b \in L(b) \subseteq L(b) \cup L(\lambda) = L(b \cup \lambda) = L(b?) = \{\lambda\} \{\lambda\} L(b?) \subseteq L(a^*) L((baa^*)^*) L(b?) = L(a^* (baa^*)^* b?) = L_2$ , dus  $w\sigma = \sigma \in L_2$ .

**Geval  $w \neq \lambda$ :** Er zijn zekere  $w' \in \Sigma^*$  en  $\sigma' \in \Sigma$  met  $w = w'\sigma'$ .

**Geval  $\sigma' = a$ :**  $w = w'a \in L_2$ , dus  $w'a \in L(a^* (baa^*)^* b?) = L(a^* (baa^*)^*) \{\lambda, b\}$ , maar  $w'a$  eindigt niet met  $b$ , dus  $w'a \in L(a^* (baa^*)^*)$ .

**Geval  $\sigma' = a$ :**

**Geval  $w'a \in L(a^*)$ :**  $w'aa \in L(a^*) \{a\} = \{\lambda, a, aa, \dots\} \{a\} = \{a, aa, aaa, \dots\} \subseteq L(a^*) \subseteq L(a^* (baa^*)^* b?)$ , dus  $w\sigma \in L_2$ .

**Geval  $w'a \notin L(a^*)$ :**  $w'a \notin L(a^*)$ , maar  $w'a \in L(a^* (baa^*)^*) = L(a^*) L((baa^*)^*) = L(a^*) \{\lambda, L(baa^*)^1, L(baa^*)^2, \dots\}$ . Aangezien  $L(a^*) \{\lambda\} = L(a^*)$ ,  $w'a \in L(a^*) \{L(baa^*)^1, L(baa^*)^2, \dots\} = L(a^*) L((baa^*)^*) L(baa^*) = L(a^* (baa^*)^* baa^*)$ . Dus  $w'aa \in L(a^* (baa^*)^* baa^* a) \subseteq L(a^* (baa^*)^* baa^*) \subseteq L(a^* (baa^*)^*) \subseteq L(a^* (baa^*)^* b?)$ . Blijkbaar  $w\sigma \in L_2$ .

**Geval  $\sigma' = b$ :**  $w'ab \in L(a^* (baa^*)^*) \{b\} \subseteq L(a^* (baa^*)^*) \{b, \lambda\} = L(a^* (baa^*)^*) L(b?) = L(a^* (baa^*)^* b?)$  — blijkbaar  $w\sigma \in L_2$ .

**Geval  $\sigma' = b$ :** Ook  $\sigma \neq b$ , want anders  $bb \sqsubseteq w\sigma = w'bb$  hetgeen in tegenspraak is met de aanname  $w\sigma \in L_1$ . De woorden in  $L(a^*)$  eindigen niet in  $b$ . Net zo min eindigen de woorden in  $L((baa^*)^*)$  op  $b$ .  $w = w'b$  eindigt op  $b$  en per aanname  $w \in L(a^* (baa^*)^* b?)$ , dus  $w \in L(a^* (baa^*)^* b)$ . Voorts  $wa \in L(a^* (baa^*)^* ba) \subseteq L(a^* (baa^*)^* baa^*) \subseteq L(a^* (baa^*)^*) \subseteq L(a^* (baa^*)^* b?)$  — blijkbaar  $w\sigma \in L_2$ .

Dus in alle gevallen  $w\sigma \in L_2$ .

## 4 Opgave 1.3

Een goede oplossing is

$$\left( b(aa)^*b \cup (a \cup b(aa)^*ab) (bb \cup ba(aa)^*ab)^* (a \cup ba(aa)^*b) \right)^*.$$

De methode om tot deze oplossing te komen, wordt behandeld in het derde hoorcollege.