Errata Formele Talen en Automaten 1

Augustus 2003

bladzijde 19, regel 13: "die zich bevindt in een toestand" moet zijn "die zich bevindt in een situatie"

b.21, r.2: "$\delta_1 = \delta \cup \{(p,a,g)|\delta(p,a) = \emptyset\} \cup \{(g,a,g)|a \in \Delta\}$." moet zijn "$\delta_1 = \delta \cup \{(p,a,g)|p \in Q, a \in \Delta, \delta(p,a) = \emptyset\} \cup \{(g,a,g)|a \in \Delta\}$."

b.24, r.−10: "$I_1 \cap F_1 \neq \emptyset$" moet zijn "$I_1 \cap F_1 = \emptyset$".

b.25, r.13: "kunnen accepteren" moet zijn "kan accepteren"

b.46, r.−1: moet zijn "De letter component is toegevoegd en alle nutteloze toestanden zijn verwijderd."

b.55, r.−13: "(met $k \geq 1$)" moet zijn "(met $k \geq 0$)"

b.59, r.−14: "voor iedere afleidingsboom T" moet zijn "voor iedere afleidingsboom T met $\mathit{yield}(T) \in \Delta^*$"

b.77, r.20: "$uv^iwx^iy \in L(G) = K$" moet zijn "$uv^iwx^iy \in L(G) = K - \{\lambda\} \subseteq K$"

b.81, r.6: moet zijn "niet-zelf-inbeddend zijn als de oorspronkelijke nietterminalen niet-zelf-inbeddend zijn."

b.81, r.−12: "op het pad zelf" moet zijn "op het pad zelf of links daarvan"

b.83, r.−9: "$h' : \Sigma_1 \to \Delta^*$" moet zijn "$h' : \Sigma_1 \to (\Delta \cup (\Sigma_1 - \Delta_1))^*$"

b.87, r.−8: Deze regel moet zijn: $(@, @\#q_{in}x\$)$

b.88, 1e regel van Lemma 4.60: "$\{\alpha_1, \ldots, \alpha_n\}$" moet zijn "$(\alpha_1, \ldots, \alpha_n)$"

b.89, r.6/7: De 'opsomming' van mogelijkheden is niet compleet. Ik zie nog

- óf zijn leeg ($k = 0$)
- óf zijn van de vorm $\alpha i_k \ldots i_1$ met $k \geq 1$ en $i_1 \neq 1$
- óf beginnen met een reeks indices en eindigen met een reeks letters (niet door elkaar)

Deze soorten woorden vormen ook een reguliere taal.

b.106, r.6: "$R = ba^*ba^*b \cup ba^*ba^*ba^*b$" moet zijn "$R = ba^+ba^+b \cup ba^+ba^+ba^+b$"

b.108, r.18: moet zijn "– LA$(A \to w) = \{x \in \Delta^* | S \Rightarrow_l^* uAv \Rightarrow_l uwv \Rightarrow_l^* ux\}$"

b.109, r.3: "een afleiding $S \Rightarrow_l^* u_iAv_i \Rightarrow_l u_iw_iv_i \Rightarrow_l^* u_ix_i$" moet zijn "een afleiding $S \Rightarrow_l^* u_iAv_i \Rightarrow_l u_iw_iv_i \Rightarrow_l^* u_ix_i$ met $x_i \in \Delta^*$"

b.109, r.15: "Grammatica's met links-recursie zijn niet sterk LL(1)." moet zijn "Gereduceerde grammatica's met links-recursie zijn niet sterk LL(1)."

b.111, r.16: "Zij G een cf grammatica" moet zijn "Zij G een gereduceerde cf grammatica"

b.113, r.1: "Zij G een cf grammatica." moet zijn "Zij G een gereduceerde cf grammatica."

b.113, r.18: "We nemen dan $FL_0(A) = \emptyset$" moet zijn "We nemen dan $FL_0(S) = \{\lambda\}$ en $FL_0(A) = \emptyset$ voor alle andere niet-terminalen A,"

b.115, r.10: "$\mathcal{A} = (\{q, \#\} \cup \Delta, \Delta \cup \{\#\}, \Sigma \cup \{\Box\}, \delta, q, \Box, \emptyset)$" moet zijn "$\mathcal{A} = (\{q_{\text{in}}, q, \#\} \cup \Delta, \Delta \cup \{\#\}, \Sigma \cup \{\Box\}, \delta, q_{\text{in}}, \Box, \emptyset)$"

b.115, r.12: moet zijn "– $(q_{\text{in}}, \lambda, \Box) \mapsto (q, S\Box)$"

Opgave 3.24c: "natuurlijke homomorfismen van Σ^2 naar Σ" moet zijn "natuurlijke homomorfismen van Σ^2 naar Σ^*"

Opgave 3.31: "variable" moet zijn "variabele"

Opgave 4.20d: Voeg hier aan toe:
"Bewijs nu dat REG gesloten is onder inc_σ."

Opgave 4.26, r.1: "de volgende context-vrije grammatica" moet zijn "de volgende context-vrije grammatica G"

Opgave 5.16: Verander de productie $A \to Ab$ in $A \to Ad$.

Uitwerking opgave 5.15b: "$\boxed{B \to aBc \,\|\, a \mid a \mid a}$" moet zijn
"$\boxed{B \to aBc \,\|\, a \mid a, b, c, \lambda \mid a}$"

Uitwerking opgave 3a) tentamen 22 december 1995:
"$[1A1] \to a$" moet zijn "$[1A1] \to b$"
"$[1Ar] \to [2Zr]$" moet zijn "$[1Zr] \to [2Zr]$"

Uitwerking opgave 3b) tentamen 5 januari 2000:
"$B \to bX | N_bN_c$" moet zijn "$B \to N_bX | N_bN_c$"

Uitwerking opgave 1c) tentamen 10 augustus 2000:

“ $\wedge \quad (\forall i)(\mathrm{last}(i) \rightarrow i \notin X) \quad$ acceptatie ”

moet zijn

„ $\wedge \quad (\forall i)(\mathrm{last}(i) \rightarrow i \notin X) \quad$ acceptatie „

$\wedge \quad (\exists i)(\mathrm{first}(i)) \qquad \lambda \notin L(\mathcal{A})$

© RvV, 11-08-2003