

KERTAUSTA JA HARJOITUSTEHTÄVIÄ

Muodollisia kieliä voidaan määritellä (mm.) käyttämällä jotakin seuraavista olioista.

1. säännöllisiä lausekkeita,
2. automaatteja,
3. muodollisia kielioppeja.

Säännölliset lausekkeet

Olkoon $\Sigma = \{0, 1\}$ aakkosto. Nyt 0 , 1 , \emptyset sekä ε ovat säännöllisiä lausekkeita, jotka määrittelevät kielet $\{0\}$, $\{1\}$, \emptyset ja $\{\varepsilon\}$.

Jos α ja β ovat säännöllisiä lausekkeita jotka määrittelevät kielet A ja B , niin s.l. $\alpha \cup \beta$ määrittelee kielen $A \cup B$ ja ja s.l. $\alpha \cdot \beta$ määrittelee kielen

$$\{ \gamma \cdot \delta \mid \gamma \in A \text{ ja } \delta \in B \}.$$

Säännölliset lausekkeet

Olkoon aakkostona $\{0, 1\}$. Olkoon $L \subseteq \Sigma^*$ kieli, johon kuuluvat täsmälleen ne sanat, jotka eivät ole pituudeltaan yhden symbolin pituisia. Määrittele L säännöllisellä lausekkeella.

Määritellään ensiksi kieli $M = \{00, 01, 10, 11\}$ käyttäen lauseketta $00 \cup 01 \cup 10 \cup 11$. Määritellään sitten kieli $N = \{0, 1\}^*$ käyttäen lauseketta $(0 \cup 1)^*$. Saamme kielen $K = M \cdot N$ lauseketta $(00 \cup 01 \cup 10 \cup 11) \cdot (0 \cup 1)^*$ käyttäen. Kieli K sisältää kaikki vähintään pituutta 2 olevat sanat. Täten kieli L on määriteltävissä lausekkeella

$$\varepsilon \cup \left((00 \cup 01 \cup 10 \cup 11) \cdot (0 \cup 1)^* \right).$$

Piirrä sellaisen deterministisen automaatin tiladiagrammi, joka hyväksyy kielen $0^* \cdot 1$.

Tällä kurssilla olemme käsitelleet muodollisia kielioppeja, joita käytettäessä yksi johtamisaskel koostuu siitä, että yksittäinen nonterminaalisyntaksi korvataan symbolijonolla. On kuitenkin olemassa monimutkaisempiakin kielioppeja, joissa kokonaisia symbolijonoja voidaan korvata symbolijonoilla. (Tyypin 0 kieliopit) Määritellään tällainen kielioppi G .

jatkuu...

Muodolliset kieliopit

Olkoon $G = (\Sigma, V, R, S)$, missä $\Sigma = \{a, b\}$ ja R on

1. $S \rightarrow aSa$,
2. $Saa \rightarrow bb$.

Johda tätä kielioppia käyttäen sana $aabb$.

1. S (aloitussymboli)
2. aSa (sääntö 1)
3. $aaSaa$ (sääntö 1)
4. $aabb$ (sääntö 2)

Viimeisessä askeleessa siis korvasimme *jonon* Saa jonolla bb .

Muodolliset kieliopit

Olkoon $G = (\Sigma, V, R, S)$, missä $\Sigma = \{a, b\}$ ja R on

1. $S \rightarrow Ta$,
2. $S \rightarrow TSb$.
3. $T \rightarrow \varepsilon$.

Johda tätä kielioppia käyttäen sana ab .

1. S (aloitussymboli)
2. TSb (sääntö 2)
3. $TTab$ (sääntö 1)
4. $T\varepsilon ab$ (sääntö 3)
5. $\varepsilon\varepsilon ab$ (sääntö 3)

$$\varepsilon\varepsilon ab = \varepsilon \cdot \varepsilon \cdot a \cdot b = ab.$$

ALLA MALLIVASTAUKSIA HARJOITUSTENTTIIN
(ei piirtotehtäviin)

Harjoitustehtävä Olkoon aakkostona $\{a, b\}$. Kirjoita säännöllinen lauseke, joka määrittelee kielen

$$\{b, ab, aab, aaab, aaaab, aaaaab, \dots\}.$$

Vastaus. $(a^* \cdot b)$.

Harjoitustehtävä. Kirjoita säännöllinen lauseke, joka määrittelee kielen $\{ ab, abab, ababab, abababab, \dots \}$.

Vastaus. $(a \cdot b) \cdot (a \cdot b)^*$. Huomaa, että vastaus $(a \cdot b)^*$ on virheellinen.

Harjoitustehtävä. Olkoon $G = (\Sigma, V, R, S)$ kielioppi, missä $\Sigma = \{a, b\}$ ja sääntöjoukko R on

1. $S \rightarrow Tb.$
2. $S \rightarrow aSa.$
3. $T \rightarrow b.$
4. $T \rightarrow a$

Johda tätä kielioppia käyttäen sana *aabbaa*.

Vastaus.

1. S (Aloitussymboli)
2. aSa (Sääntö 2)
3. $aaSaa$ (Sääntö 2)
4. $aaTbaa$ (Sääntö 1)
5. $aabbaa$ (Sääntö 3)

Harjoitustehtävä. Onko olemassa muodollista kieltä, jota ei voida tunnistaa millään äärellisellä deterministisellä automaatilla? Vastausta ei tarvitse perustella.

Vastaus. On.

Harjoitustehtävä. Onko säännöllisille lausekkeille yleisesti voimassa $(\alpha \cup \beta)^* \equiv (\alpha^* \cdot \beta^*)$? Tässä symboli \equiv tarkoittaa, että lausekkeet määrittelevät täsmälleen saman kielen. Perustele vastauksesi.

Vastaus. Ehto ei ole voimassa, sillä $(0 \cup 1)^* \not\equiv (0^* \cdot 1^*)$. Esimerkiksi 10 kuuluu ilmauksen $(0 \cup 1)^*$ määrittelemään kieleen, mutta 10 ei kuulu ilmauksen $0^* \cdot 1^*$ määrittelemään kieleen. Lausekkeen $(0 \cup 1)^*$ määrittelemässä kielessä on *kaikki* äärelliset nolista ja ykkösistä koostuvat jonot. Lausekkeen $0^* \cdot 1^*$ määrittelemässä kielessä ei ole sanoja, joissa symboli 1 esiintyy symbolin 0 vasemmalla puolella.