

Műveletek nyelvekkel

Formális nyelvek, 3. gyakorlat

Célja: A formális nyelvek elmélete alapfogalmainak elmélyítése, a műveletek gyakorlása

Fogalmak: Műveletek szavakon, nyelveken, reguláris műveletek, halmazműveletek, homomorfizmus, helyettesítés, párhuzamos kompozíció

Feladatok jellege: A műveletek bemutatása konkrét nyelvekre való alkalmazásukon keresztül, műveletekre vonatkozó azonosságok felismerése, bizonyítása.

2005/06 II. félév

Házi feladatok megoldása

1. feladat

Milyen rekurzív tulajdonsággal rendelkeznek a Fibonacci fák? Adjuk meg ez alapján a Fibonacci fák $\mathcal{L}_{\text{FibFa}}$ nyelvcsaládjának rekurzív definícióját!

Megoldás:

A Fibonacci fák éppen azok az AVL fák, melyek rendelkeznek a következő tulajdonsággal:

- (*) A fa bármely csúcsa által definiált két részfa magassága pontosan eggyel különbözik.

Ezt átfogalmazhatjuk a következő rekurzív feltétellé:

A fa gyökeréhez tartozó két részfa magassága pontosan eggyel különbözik és a két részfa rendelkezik a (*) tulajdonsággal.

Házi feladatok megoldása

1. feladat

Milyen rekurzív tulajdonsággal rendelkeznek a Fibonacci fák? Adjuk meg ez alapján a Fibonacci fák $\mathcal{L}_{\text{FibFa}}$ nyelvcsaládjának rekurzív definícióját!

Tehát az $\mathcal{L}_{\text{FibFa}}$ nyelvcsalád rekurzív definíciója:

- $\{\varepsilon\}, \{\varepsilon, 0\}, \{\varepsilon, 1\} \in \mathcal{L}_{\text{FibFa}}$
- ha $L_1, L_2 \in \mathcal{L}_{\text{FibFa}}$ és $|\ell(L_1) - \ell(L_2)| = 1$, akkor $(\{\varepsilon\} \cup 0L_1 \cup 1L_2) \in \mathcal{L}_{\text{FibFa}}$

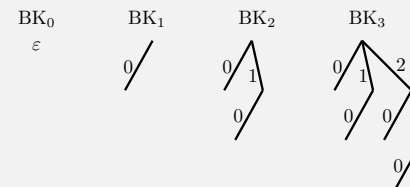
Házi feladatok megoldása

2. feladat

$\mathcal{L}_{\text{BinKupac}}$ rekurzív definíciójának értelme

Megoldás:

$\mathcal{L}_{\text{BinKupac}} = \{\text{BK}_0, \text{BK}_1, \text{BK}_2, \text{BK}_3, \dots\}$.



$\ell(\text{BK}_i) = i, |\text{BK}_n \cap \{0, 1, \dots, n-1\}^k| = \binom{n}{k}, |\text{BK}_n| = 2^n$.

Indukcióval:

$|\text{BK}_{n+1} \cap \{0, 1, \dots, n\}^k| = |\text{BK}_n \cap \{0, 1, \dots, n-1\}^k| + |\text{BK}_n \cap \{0, 1, \dots, n-1\}^{k-1}| = \binom{n}{k} + \binom{n}{k-1} = \binom{n+1}{k}$.

Házi feladatok megoldása

3. feladat

Írjunk programot, mely kirajzolja $n = 4$ -ig

a. a Koch szigeteket

b. a következőt: $\omega_0 = F+F+F+F$,

$$h(F) = F+f-FF+F+FF+Ff+FF-f+FF-F-FF-Ff-FFF$$

$$h(f) = fffff, \quad h(+)=+, \quad h(-)=-.$$

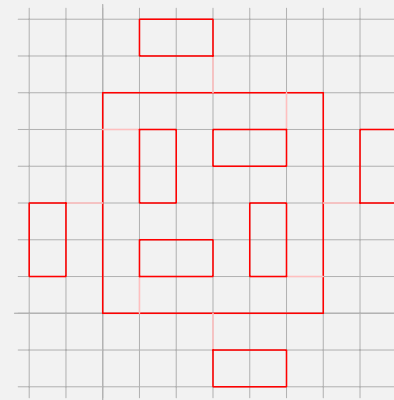
Házi feladatok megoldása

3. feladat

b. $\omega_0 = F+F+F+F$, $\omega_i \rightarrow \omega_{i+1}$:

$$h(F) = F+f-FF+F+FF+Ff+FF-f+FF-F-FF-Ff-FFF$$

$$h(f) = fffff, \quad h(+)=+, \quad h(-)=-.$$



Nyelvek

Definíció

Legyen T egy véges halmaz, a szimbólumok (terminálisok) halmaza.

Ezt a halmazt **ábécének** nevezzük.

$T^* = \bigcup_{i=0}^{\infty} T^i$ -t a **T lezártjának** nevezzük.

Nyelv

L egy T feletti nyelv, ha $L \subseteq T^*$

$T^+ = T^* \setminus \{\varepsilon\}$, ahol ε az **üres szó** (v. szöveg).

$$\{\varepsilon\} = T^0.$$

Műveletek nyelvek között

Unió, metszet, konkatenáció, ...

Példa: $T = \{a, b\}$

$$L_1 = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$$

$$L_2 = \{a^{2n+1} b \mid n \geq 0\}$$

$$L_3 = \{a^{2^n} \mid n \geq 0\}$$

1. $L_1 \cup L_2 = ? \{x \mid (x = a^n b^n \wedge n \geq 0) \vee (x = a^{2n+1} b \wedge n \geq 0)\}$,

2. $L_1 \cap L_2 = ? \{ab\}$,

3. $L_1 L_2 = ? \{a^n b^n a^{2k+1} b \mid n \geq 0 \wedge k \geq 0\}$,

4. $L_2 \cap L_3 = ? \emptyset$,

5. $L_1 \cap L_3 = ? \{\varepsilon\}$,

6. $L_2^* = ? ((a^2)^* ab)^*$.

Műveletek nyelvek között

Tartalmazási problémák

$$L_1 = \{a^n b^n \mid n \geq 0\}$$

$$L_2 = \{a^{2n+1} b \mid n \geq 0\}$$

$$1. \quad \{a^n b^n a^n b \mid n \geq 0\} \stackrel{?}{\subseteq} L_1 L_2 \quad \not\subseteq$$

$$2. \quad \{a^n b^n a^{2n+1} b \mid n \geq 0\} \stackrel{?}{\subseteq} L_1 L_2 \quad \subseteq$$

$$3. \quad \{(a^n b^n)^n \mid n \geq 0\} \stackrel{?}{\subseteq} L_1^* = \bigcup_{i=0}^{\infty} L_1^i \quad \subseteq$$

$$4. \quad \{(ab)^n \mid n \geq 0\} \stackrel{?}{\subseteq} L_2^+ = \bigcup_{i=1}^{\infty} L_2^i \quad \not\subseteq$$

Műveleti tulajdonságok

Monotonitások, a konkatenáció unióra való disztributivitása

$$1. \quad \{L_\lambda\}_{\lambda \in \Lambda}, \{L'_\lambda\}_{\lambda \in \Lambda}, \forall \lambda \in \Lambda : L_\lambda \subseteq L'_\lambda \Rightarrow \bigcup_{\lambda \in \Lambda} L_\lambda \subseteq \bigcup_{\lambda \in \Lambda} L'_\lambda$$

$$2. \quad \Lambda = \{1, 2, \dots, n\}, L_i \subseteq L'_i \Rightarrow L_1 L_2 \cdots L_n \subseteq L'_1 L'_2 \cdots L'_n$$

$$3. \quad L \subseteq L' \Rightarrow L^* \subseteq (L')^*$$

$$4. \quad \left(\bigcup_{\lambda \in \Lambda} L_\lambda\right)L = \bigcup_{\lambda \in \Lambda} L_\lambda L$$

$$5. \quad \text{Nem igaz! } L_1(L_2 \cap L_3) = L_1 L_2 \cap L_1 L_3$$

$$\text{Pl. } L_1 = \{a, \varepsilon\}, L_2 = \{a, a^2\}, L_3 = \{a^3, a^4\}$$

Helyettesítés

Helyettesítésnek nevezünk egy $h : 2^{X^*} \mapsto 2^{Y^*}$ leképezést, ha uniós és konkatenációtartó, valamint $h(\{\varepsilon\}) = \{\varepsilon\}$ és $h(\emptyset) = \emptyset$.
Elegendő X elemein megadni.

Ha $u = x_1 x_2 \cdots x_\ell$, akkor $h(u) = h(x_1) h(x_2) \cdots h(x_\ell)$.
(Jelölés: $h(x) := h(\{x\})$.)

$h(L) = \bigcup_{u \in L} h(u)$ a helyettesítéssel kapott nyelv.

$$h^{-1}(u) = \{v \mid u \in h(v)\}, h^{-1}(L) = \bigcup_{u \in L} h^{-1}(u)$$

Helyettesítés

Példák

$$\text{Példa: } X = \{a, b\} \\ h(a) = \{a, \varepsilon\}, h(b) = \{b\}$$

A helyettesítéssel kapott nyelv jelölése: $S(L, \{a, \varepsilon\}, \{b\})$.

Példa: HE, helyes zárójelezések nyelve, azaz
 $HE = \{u; \ell_l(u) = \ell_r(u) \wedge \forall v \in \text{Pre}(u) : \ell_l(v) \geq \ell_r(v)\}$.

Legyen a helyettesítés $X = \{(\cdot, \cdot)\}$, $Y = \{(\cdot, \cdot)\}$,
 $h(\cdot) = \{(\cdot, \cdot)\}$, $h(\cdot) = \{\varepsilon, \cdot\}$. Mi lesz $S(HE)$?

$$S(HE) = \{u; \forall v \in \text{Pre}(u) : \ell_l(v) \geq \ell_r(v)\}.$$

Helyettesítés tulajdonságai

$$h(L_1 \cap L_2) \stackrel{?}{=} h(L_1) \cap h(L_2) \quad \neq$$

$$L_1 = \{a\}, L_2 = \{b\}, h(a) = h(b) = \varepsilon$$

$$h^{-1}(h(L)) \stackrel{?}{=} L \quad \neq$$

$$L \text{ tetszőleges, nemüres, } h(L) = \{\varepsilon\}, h^{-1}(h(L)) = \{a, b\}^*$$

$$h(h^{-1}(L')) \stackrel{?}{=} L' \quad \neq$$

$$L' \text{ tetszőleges, nemüres, melyre } \varepsilon \notin L'$$

$$\text{ekkor } h^{-1}(L') = \emptyset, h(h^{-1}(L')) = \emptyset.$$

Párhuzamos kompozíció a HE nyelv példáján

Párhuzamos kompozíció:

A párhuzamos kompozíció a konkatenáció kiterjesztése:

$$u \parallel v = \{z_1 w_1 \cdots z_k w_k; z_1 \cdots z_k = u, w_1 \cdots w_k = v, z_2 \cdots z_k \neq \varepsilon, w_1 \cdots w_{k-1} \neq \varepsilon\}.$$

Tulajdonságai: $u \parallel v = v \parallel u, \quad u \parallel \varepsilon = u,$
 $(u \parallel v) \parallel w = u \parallel (v \parallel w).$

Példa: $ab \parallel cd = \{cdab, cadb, cabd, acdb, acbd, abcd\}.$

Legfeljebb hány elemű lehet $u \parallel v$, ha $\ell(u) = n$ és $\ell(v) = m$? $\binom{n+m}{n}$

Példa: lehet ennél sokkal kevesebb! A zárójelezések nyelvében:

$$() \parallel () = \{()(), (())\}$$

Ha h_1 és h_2 helyes zárójelezések, akkor $h_1 \parallel h_2 \subseteq \text{HE}$.

$$L_1 \parallel L_2 = \bigcup_{\substack{u \in L_1 \\ v \in L_2}} u \parallel v \quad \text{HE} \parallel \text{HE} = \text{HE}.$$

Házi feladat

$$1. L_4 = \{ab\}. \quad L_4^* \stackrel{?}{\subseteq} L_1^*.$$

$$2. L^* = L^* L^*.$$

$$3. (L^*)^* = L^*.$$

$$4. (L_1 \cup L_2)^* = (L_1^* L_2^*)^*.$$

$$5. (L_1 L_2)^{-1} = L_1^{-1} L_2^{-1}.$$

$$6. x \text{ palindrom} \Leftrightarrow x^k \text{ palindrom} \quad (k \geq 1).$$

(x palindrom, ha $x = x^{-1}$)

$$7. h(L^{-1}) \stackrel{?}{=} h(L)^{-1}.$$

$$8. L = \{(L)^n; n \geq 0\}. \text{ Jelölés: } L^{\parallel i} = L \parallel L \parallel \dots \parallel L$$

1 2 ... i

$$\text{Lássuk be, hogy HE} = \bigcup_{i=0}^{\infty} L^{\parallel i}.$$