

Κανονικές Εκφράσεις

Ορισμός: Κανονική Έκφραση ενός αλφαβήτου Σ είναι μια λέξη του αλφαβήτου $\mathcal{L} \cup \{(), \phi, *\}$

Μια κανονική έκφραση είναι ένα πεπερασμένο βήσιμο

π.χ $L = 0^* 01^* (10)^*$ με $\mathcal{L} = \{0, 1\}$

- ⚠ 0^* : Μπορώ να περνώ από 0 έως άπειρα μηδενικά
- 01^* : - " - " - " - 1 μηδενικό και από 0 έως άπειρα ένα
- $(10)^*$: {0000, ...} [Δεν μας το έγραψε γιατί θα μας κερδέσει]

Συμπεράσματα:

Έστω ότι έχουμε μια κανονική έκφραση ενός αλφαβήτου

- ① $\phi, a \in \mathcal{L}$ είναι κανονική έκφραση
- ② Αν a και b είναι κανονική έκφραση τότε:
 - (i) $(ab)^*$ είναι κανονική έκφραση
 - (ii) aub είναι κανονική έκφραση

• Αν a είναι κανονική έκφραση $\Rightarrow a^*$ είναι κανονική έκφραση

π.χ $L = 10^* (10^* 00^*)$

Παράδειγμα:

$L_1 = \{oi$ λέξεις του αλφαβήτου $\mathcal{L} = \{a, b\}$ που αρχίζουν και τελειώνουν με $a\} = a (aub)^* a$

(*) Το aa είναι το ελάχιστο ως πληροφορία. Το a ισχύει αλλά είναι ελεητής ως πληροφορία.

⚠ Με αυτόν τον τρόπο εξασφαλίζω όλες τις δυνατές περιπτώσεις.

Ορισμός: Κανονική Γλώσσα είναι μια γλώσσα για την οποία υπάρχει μια έκφραση που την περιγράφει.

(*) Αν a είναι μια κανονική έκφραση, $L(a)$ είναι η κανονική γλώσσα που αναπαριστά η κανονική έκφραση a

Ορισμός: $L: (\text{λέξεις}) \rightarrow (\text{γλώσσες})$

1. $L(\emptyset) = \emptyset$ και $L(a) = \{a\}$, $\forall a \in \Sigma$

2. Αν a, b κανονικές εκφράσεις
 τότε: (i) $L(ab) = L(a)L(b)$

(ii) $L(a \cup b) = L(a) \cup L(b)$

3. Αν a η κανονική έκφραση $\Rightarrow L(a^*) = (L(a))^*$

Παράδειγμα: Έστω $\Sigma = \{a, b\}$

Δείξτε ότι $(a \cup b)^*$ = κανονική έκφραση για ολό το Σ^* .

Λύση: $L((a \cup b)^*) \stackrel{(3)}{=} (L(a \cup b))^* \stackrel{(2)}{=} (L(a) \cup L(b))^* \stackrel{(1)}{=} (\{a\} \cup \{b\})^* = \{a, b\}^* = \Sigma^*$

Παράδειγμα: Πραγματοίως αναπαριστά η κανονική έκφραση

$((a \cup b)^* a)$.

Λύση: $L((a \cup b)^* a) \stackrel{(2)}{=} L((a \cup b)^*) L(a) \stackrel{(3)}{=} (L(a \cup b))^* L(a)$

$\stackrel{(2)}{=} (L(a) \cup L(b))^* L(a) \stackrel{(1)}{=} (\{a\} \cup \{b\})^* \{a\} = \{a, b\}^* \{a\}$
 $= \{\omega \in \{a, b\}^* : \omega \text{ τελειώνει σε } a\}$

Άσκηση (1): $L_1 = \{\omega \text{ λέξεις του αλφαβήτου } \Sigma = \{a, b\} \text{ με άρτιο μήκος}\} = ((aa) \cup (ab) \cup (bb) \cup (ba))^*$

[Παίρνουμε όλα τα ζευγή ώστε να είναι άρτιο μήκος!]

Άσκηση (2): $L_2 = \{\omega \text{ λέξεις του αλφαβήτου } \Sigma = \{a, b\} \text{ με το πολύ δύο } a\}$

$= (b^* a b^* a b^* \cup b^* a b^* \cup b^*)^*$

Άσκηση (3): $L_3 = \{\omega \text{ λέξεις του αλφαβήτου } \Sigma = \{a, b\} \text{ με άρτιο πλ. από το } a\} = a a b^* (a a)^* b^* \cup a a b^* (b^* a b^* a b^*)^*$

(2ον ζευγ. είχε την 1η χωρίς τα αα.)

|| και τα 2 ζεύγ. είναι σωστά

Άσκηση (4): $L_4 = \{\omega \in \{a, b\}^* \mid \text{ο αριθμός των } a \text{ στην } \omega \text{ δεν}$

διαίρεται με το 4}

$= ((ab^*) \cup (b^* a b^* a) \cup (b^* a b^* a b^* a b^*) \cup (b^* a b^* a b^* a b^* a b^* a b^*))^*$

Άσκηση (5) :

$L_5 = \{ \text{Το σύνολο όλων των λέξεων στο } \{0,1\} \text{ με περιττό μήκος} \}$

$$= (000010010011)^*(001)$$