

ΠΛΗ30

ΕΝΟΤΗΤΑ 3: ΚΑΝΟΝΙΚΕΣ ΓΛΩΣΣΕΣ

Μάθημα 3.1: Κανονικές Εκφράσεις

Δημήτρης Ψούνης



www.psounis.gr



ΠΕΡΙΕΧΟΜΕΝΑ

A. Σκοπός του Μαθήματος

B. Θεωρία

1. Εισαγωγικοί Ορισμοί

1. Αλφάβητο
2. Γλώσσα
3. Πράξεις Γλωσσών

2. Κανονικές Εκφράσεις

1. Συντακτικό Κανονικών Εκφράσεων
2. Παραδείγματα Κανονικών Εκφράσεων
3. Τυπικός Ορισμός Κανονικής Έκφρασης
4. Κανονικές Γλώσσες
5. Θεώρημα: Κάθε Πεπερασμένη Γλώσσα είναι κανονική

Γ. Ασκήσεις

Ασκήσεις Κατανόησης

Εφαρμογές



Α. Σκοπός του Μαθήματος

Οι στόχοι του μαθήματος είναι:

Επίπεδο Α

- Κατασκευή Κανονικών Εκφράσεων
- Ορισμός Κανονικής Έκφρασης και Κανονικής Γλώσσας
- Ορισμός Πράξεων Γλωσσών

Επίπεδο Β

- Τυπικός Ορισμός Κανονικής Γλώσσας

Επίπεδο Γ

- (-)



B. Θεωρία

1.Εισαγωγικοί Ορισμοί

1.Αλφάβητο

Ορισμός:

Αλφάβητο είναι οποιοδήποτε πεπερασμένο σύνολο συμβόλων. Συμβολίζεται με Σ

Παραδείγματα:

- $\Sigma=\{0,1\}$ το δυαδικό αλφάβητο
- $\Sigma=\{a,b\}$
- $\Sigma=\{A,B,\Gamma,\dots,\Omega\}$ το αλφαβητο των ελληνικών κεφαλαίων γραμμάτων

Ορισμός:

Έστω Σ ένα αλφάβητο. Το σύνολο όλων των συμβολοσειρών που μπορούμε να παράγουμε από σύμβολα του Σ , συμβολίζεται με Σ^* .

Το σύνολο Σ^* καλείται αστέρι Kleene του Σ και συμβολίζει την διάταξη 0 ή περισσότερων συμβόλων του Σ

Παράδειγμα

Έστω $\Sigma=\{0,1\}$ το δυαδικό αλφάβητο

Τότε $\Sigma^*=\{\epsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11, 000, 001, 010, 011, 100, 101, 110, 111, \dots\}$

Ορισμός: Το ϵ είναι η συμβολοσειρά μήκους 0 και καλείται κενή συμβολοσειρά



B. Θεωρία

1.Εισαγωγικοί Ορισμοί

2.Γλώσσα

Ορισμός:

Γλώσσα ενός αλφαβήτου Σ είναι οποιοδήποτε υποσύνολο του Σ^* . Συνήθως συμβολίζεται με L .

Παραδείγματα γλωσσών του $\Sigma=\{0,1\}$:

- $L_1=\{ w \mid w \text{ αρχίζει με } 00\}$
- $L_2=\{ w \mid w \text{ περιέχει το } 11\}$
- $L_3=\{ w \mid w \text{ τελειώνει με } 01\}$
- $L_4=\{ w \mid w \text{ έχει μήκος τουλάχιστον } 2\}$
- $L_5=\{ w \mid w \text{ έχει άρτιο πλήθος } 1\}$
- $L_6=\{ w \mid H \ w \text{ είναι παλινδρομική}\}$
- $L_7=\{ w \mid \text{Ο δυαδικός αριθμός που αντιστοιχεί στην } w \text{ είναι πρώτος αριθμός}\}$
-

➤ Μπορούμε να κατασκευάσουμε άπειρες γλώσσες ενός αλφαβήτου.



B. Θεωρία

1.Εισαγωγικοί Ορισμοί

3.Πράξεις Γλωσσών

Ορισμός:

Έστω L, L_1, L_2 γλώσσες του αλφαβήτου Σ . Ορίζονται οι γλώσσες:

- Ένωση Γλωσσών: $L_1 \cup L_2 = \{w | w \in L_1 \text{ ή } w \in L_2\}$
- Τομή Γλωσσών: $L_1 \cap L_2 = \{w | w \in L_1 \text{ και } w \in L_2\}$
- Παράθεση (ή Συνένωση) Γλωσσών: $L_1 L_2 = \{xy | x \in L_1 \text{ και } y \in L_2\}$
- Συμπλήρωμα Γλωσσας: $\bar{L} = \{w | w \notin L\}$
- Αστέρι Kleene Γλωσσας: $L^* = \{w | \text{Η } w \text{ είναι παράθεση 0 ή περισσότερων συμβολοσειρών της } L\}$

Παράδειγμα στο $\Sigma=\{a,b\}$

Αν $L_1=\{w | w \text{ αρχίζει με } a\}$ και $L_2=\{w | w \text{ τελειώνει με } b\}$

Τότε $L_1 \cap L_2=\{w | w \text{ αρχίζει με } a \text{ και τελειώνει με } b\}$



B. Θεωρία

2.Κανονικές Εκφράσεις

1. Συντακτικό Κανονικών Εκφράσεων

- Μια κανονική έκφραση είναι ένας εύκολος τρόπος περιγραφής των συμβολοσειρών που ανήκουν σε μία κανονική γλώσσα.
- Οι κανονικές γλώσσες είναι οι απλούστερες γλώσσες που μπορούν να κατασκευασθούν.
- Παράδειγμα: Ποια η κανονική έκφραση της γλώσσας $L = \{w \in \{0,1\}^* \mid w \text{ αρχίζει με } 1\}$;
 - Η κανονική έκφραση είναι $1(0+1)^*$
 - Η κανονική έκφραση είναι μια συμβολοσειρά που διαβάζεται από αριστερά προς τα δεξιά.
 - Ο πρώτος 1 σημαίνει ότι ξεκινά με 1.
 - Ο όρος $(0+1)^*$ διαβάζεται 0 ή 1 (λόγω του 0+1) επαναλαμβάνεται 0 ή περισσότερες φορές.
 - Αν εφαρμόσουμε το αστέρι Kleene διαδοχικά 0,1,2,... φορές παίρνουμε:
 - 1
 - $1(0+1) = 10$ ή 11
 - $1(0+1)(0+1) = 100$ ή 101 ή 110 ή 111
 -



B. Θεωρία

2.Κανονικές Εκφράσεις

1. Συντακτικό Κανονικών Εκφράσεων

Πρακτικά:

Μια κανονική έκφραση κατασκευάζεται με τα εξής στοιχεία:

1. Τα σύμβολα του αλφαβήτου
2. Το + που διαβάζεται «ή διαζευκτικό»
3. Το * που είναι το αστέρι Kleene. Διαβάζεται «0 ή περισσότερες φορές».
4. Παρενθέσεις που υποδεικνύουν την προτεραιότητα των πράξεων
5. Υπονοείται και η πράξη της παράθεσης που είναι όταν έχουμε δύο διαδοχικές παραστάσεις και σημαίνει ότι παραθέτουμε (βάζουμε διαδοχικά) την πρώτη και την δεύτερη παράσταση.

Η προτεραιότητα των συμβόλων είναι πρώτα το αστέρι Kleene, έπειτα η παράθεση και έπειτα το +, εφόσον αυτή δεν καθορίζεται με παρενθέσεις.

Π.χ. η κανονική έκφραση $11^+(00)^*$ ορίζει την γλώσσα που περιέχει συμβολοσειρές που:

- Έχουν τουλάχιστον έναν άσσο (και κανένα μηδενικό)
- Έχουν άρτια μηδενικά (και κανέναν άσσο)



B. Θεωρία

2.Κανονικές Εκφράσεις

2. Παραδείγματα Κανονικών Εκφράσεων

➤ **ΑΣΚΗΣΗ:** Κατασκευάστε Κανονικές Εκφράσεις για τις Γλώσσες του $\{0,1\}$:

- $L_1 = \{ w \mid w \text{ τελειώνει με } 1 \}$
- $L_2 = \{ w \mid w \text{ αρχίζει με } 00 \}$
- $L_3 = \{ w \mid w \text{ περιέχει το } 01 \}$
- $L_4 = \{ w \mid w \text{ έχει μήκος } 2 \}$
- $L_5 = \{ w \mid w \text{ έχει μήκος τουλάχιστον } 2 \}$
- $L_6 = \{ w \mid w \text{ έχει μήκος το πολύ } 2 \}$
- $L_7 = \{ w \mid w \text{ έχει άρτιο μήκος} \}$
- $L_8 = \{ w \mid w \text{ έχει περιττό μήκος} \}$
- $L_9 = \{ w \mid w \text{ έχει άρτιο μήκος ή αρχίζει με } 00 \}$
- $L_{10} = \{ w \mid w \text{ δεν αρχίζει με } 01 \}$
- $L_{11} = \{ w \mid w \text{ δεν περιέχει το } 01 \}$
- $L_{12} = \{ w \mid w \text{ περιέχει άρτια } 0 \}$



B. Θεωρία

2.Κανονικές Εκφράσεις

3. Τυπικός Ορισμός Κανονικής Έκφρασης

- Κάθε κανονική έκφραση αντιστοιχεί σε μία γλώσσα. Η κατασκευή της γλώσσας που αντιστοιχεί στην έκφραση μπορεί να γίνει με τον τυπικό ορισμό:

Ορισμός:

- \emptyset είναι η κανονική έκφραση που αντιστοιχεί στην κενή γλώσσα.
- ε είναι η κανονική έκφραση που αντιστοιχεί στην γλώσσα $\{\varepsilon\}$
- Για κάθε σύμβολο $\sigma \in \Sigma$, σ είναι η κανονική έκφραση που αντιστοιχεί στην γλώσσα $\{\sigma\}$
- Αν r και s είναι εκφράσεις που αντιστοιχούν στις γλώσσες L_r και L_s , τότε και οι (rs) , $(r + s)$ και r^* είναι οι κανονικές εκφράσεις που αντιστοιχούν στις κανονικές γλώσσες $L_r L_s$, $L_r + L_s$, L_r^*
- Τίποτα δεν είναι κανονική έκφραση αν δεν παράγεται από κάποιον από τους παραπάνω κανόνες.



Β. Θεωρία

2.Κανονικές Εκφράσεις

4. Ορισμός Κανονικής Γλώσσας

Ορισμός:

- Μία γλώσσα θα λέγεται κανονική γλώσσα αν και μόνο αν
 - Υπάρχει κανονική έκφραση που την περιγράφει.
- Συνεπώς όλες οι γλώσσες της προηγούμενης άσκησης είναι κανονικές.
- Υπάρχουν και άλλοι τύποι γλωσσών που θα δούμε σε επόμενες ενότητες:
 - Γλώσσες Ανεξάρτητες συμφραζομένων
 - Αποφασίσιμες Γλώσσες
 - Αποδεκτές Γλώσσες
- Κάθε οικογένεια γλωσσών σχετίζεται με το πόσο δύσκολο είναι να υπολογιστούν τα μέλη της. Έτσι κάθε μία συμβολίζει και ένα επίπεδο δυσκολίας του υπολογισμού.
 - Οι καν. γλώσσες υπολογίζονται από Πεπερασμένο Αυτόματο (Ενοτ.3)
 - Οι γλώσσες χωρίς συμφραζόμενα από Αυτόματο Στοίβας (Ενότητα 4)
 - Οι αποφασίσιμες γλώσσες από Μηχανή Turing (Ενότητα 5)
 - Οι αποδεκτές γλώσσες ΔΕΝ υπολογίζονται (Ενότητα 5)



B. Θεωρία

2.Κανονικές Εκφράσεις

4. Ορισμός Κανονικής Γλώσσας

➤ ΑΣΚΗΣΗ: Ορίστε με περιγραφικό τρόπο τις γλώσσες των κανονικών εκφράσεων:

1. $(0+1)^*11(0+1)^*$

2. $0(0+1)^*10$

3. $00(0+1)^*11(0+1)^*11$

4. $0(0+1)^*0 + 1(0+1)^*1$

5. $1(0+1)^*0 + 0(0+1)^*1$

6. $0^*(10^*10^*)^*$

7. $0(0+1)^*+(0+1)^*1$

8. $1(00+01+10+11)^*$

9. $(0+10^*1)^*$

10. $0^*(10^*10^*10^*)^*$



B. Θεωρία

2.Κανονικές Εκφράσεις

5. Κάθε Πεπερασμένη Γλώσσα είναι Κανονική

Θεώρημα:

Κάθε πεπερασμένη γλώσσα είναι κανονική

Απόδειξη: Πράγματι περιγράφεται από την κανονική έκφραση που με + θα ενώνει όλες τις συμβολοσειρές της γλώσσας

Παράδειγμα:

Έστω $L = \{\epsilon, 0, 1, 00, 01, 10, 11\}$

Η L είναι κανονική γιατί περιγράφεται από την κανονική έκφραση:
 $\epsilon + 0 + 1 + 00 + 01 + 10 + 11$



Γ. Ασκήσεις

Άσκηση Κατανόησης 1

Δίδονται οι γλώσσες του αλφαβήτου $\{0,1\}$:

$L_1 = \{w \mid w \text{ αρχίζει με } 0\}$

$L_2 = \{w \mid w \text{ τελειώνει με } 1\}$

Εξετάστε ποιες από τις ακόλουθες συμβολοσειρές ανήκουν στις γλώσσες:

$L_1 \cup L_2, \quad L_1 \cap L_2, \quad L_1 L_2, \quad L_2 L_1, \quad \overline{L_1}, \quad \overline{L_2}, \quad L_1^*, \quad L_2^*$

➤ $w_1 = 0011$

➤ $w_2 = 0010$

➤ $w_3 = 1111$

➤ $w_4 = 1011$



Γ. Ασκήσεις

Εφαρμογή 1

Κατασκευάστε κανονικές εκφράσεις για τις γλώσσες:

- $L_1 = \{w \in \{0,1\}^* \mid \text{η } w \text{ ξεκινά με το } 00 \text{ και τελειώνει με } 10\}$
- $L_2 = \{w \in \{0,1\}^* \mid \text{η } w \text{ ξεκινά με το } 11, \text{ περιέχει το } 00 \text{ και τελειώνει με } 10\}$
- $L_3 = \{w \in \{a,b\}^* \mid \text{η } w \text{ περιέχει το } aabb\}$
- $L_4 = \{w \in \{a,b\}^* \mid \text{η } w \text{ περιέχει τρία συνεχόμενα } a\}$
- $L_5 = \{w \in \{a,b\}^* \mid \text{η } w \text{ περιέχει άρτια } a \text{ ή περιττά } b\}$



Γ. Ασκήσεις

Εφαρμογή 2

Κατασκευάστε κανονικές εκφράσεις για τις γλώσσες:

- $L_1 = \{w \in \{0,1\}^* \mid \text{η } w \text{ ξεκινά με } 01\}$
- $L_2 = \{w \in \{0,1\}^* \mid \text{η } w \text{ περιέχει το } 01\}$
- $L_3 = \{w \in \{0,1\}^* \mid \text{η } w \text{ τελειώνει με } 01\}$
- $L_4 = \{w \in \{0,1\}^* \mid \text{η } w \text{ δεν ξεκινά με } 01\}$
- $L_5 = \{w \in \{0,1\}^* \mid \text{η } w \text{ δεν περιέχει το } 01\}$
- $L_6 = \{w \in \{0,1\}^* \mid \text{η } w \text{ δεν τελειώνει με } 01\}$



Γ. Ασκήσεις

Εφαρμογή 3

Δώστε τις γλώσσες με αλφάβητο $\{0,1\}$ που αντιστοιχούν στις παρακάτω κανονικές εκφράσεις:

1. $L = 0^*1(0^*10^*1)^*0^*$

2. $L = 1^* + 1^*01^* + 1^*01^*01^*$

3. $L = (0 + 1)^* 11 + (0 + 1)^* 10 + (0 + 1)^* 01 + 0 + 1 + \varepsilon$

4. $L = 1(0 + 1)^* + 0(0 + 1)^*$

5. $L = 1^*(01^*01^*01^*)^*$



Γ. Ασκήσεις

Εφαρμογή 4

1. Δώστε κανονική έκφραση για τη γλώσσα με όλες τις λέξεις του $\Sigma = \{a,b\}$ που δεν τελειώνουν σε ab ή ba .
2. Περιγράψτε με λόγια την γλώσσα με κανονική έκφραση $b^*a(b^*ab^*a)^*b^*$.
3. Είναι κανονική στο $\Sigma = \{a,b\}$ γλώσσα η $L = \{a^i b^i \mid 0 \leq i \leq 3\}$
4. Είναι κανονική στο $\Sigma = \{0,1\}$ η γλώσσα $L' = \{(00111)^n \mid n \geq 0\}$ όπου n οποιοσδήποτε φυσικός αριθμός;
5. Είναι κανονική γλώσσα στο $\Sigma = \{a,b\}$ η $N = \{(a+b)^i \mid i > 2\}$