# $\Pi \Lambda H30 - TE\Sigma T22$

### ΘΕΜΑ 1: ΜΑΘΗΜΑΤΙΚΑ ΑΛΓΟΡΙΘΜΩΝ

(Άσκηση 1) Να ταξινομηθούν οι ακόλουθες συναρτήσεις κατά αύξουσα τάξη μεγέθους:

$$f_1(n) = 5n^{7/3}$$

$$f_2(n) = 2^{2\log n^n}$$

$$f_3(n) = 2^{\sqrt{(\log n)^3}}$$

$$f_4(n) = n^{\log \log n}$$

$$f_5(n) = 2^{2^n}$$

Ο συμβολισμός log παριστάνει λογάριθμο με βάση το 2. . Η συνάρτηση f έχει την ίδια τάξη μεγέθους (ίδιο ρυθμό αύξησης) με την g ( $f \equiv g$ ), αν  $f = \Theta(g)$  (ισοδύναμα  $\Theta(f) = \Theta(g)$ ). Η συνάρτηση f έχει μικρότερη τάξη μεγέθους (μικρότερο ρυθμό αύξησης) από την g (f < g), αν f = o(g).

(Ασκηση 2) Να λύσετε τις αναδρομές:

(Β) Να λύσετε τις αναδρομές:

(1) 
$$T(n) = T\left(\frac{n}{2}\right) + T\left(\frac{2n}{5}\right) + \log n$$

(2) 
$$T(n) = 128T\left(\frac{n}{4}\right) + n^{7/4}$$

(3) 
$$T(n) = 5T\left(\frac{n}{25}\right) + \sqrt{n}$$

(4) 
$$T(n) = T(n-1) + 2n^5$$

Στη συνέχεια, να διαταχθούν οι λύσεις τους κατά αύξουσα τάξη μεγέθους.

**Θεώρημα Κυριαρχίας:** Έστω η αναδρομική εξίσωση T(n) = aT(n/b) + f(n), όπου a≥1, b>1 είναι σταθερές, και f(n) είναι μια ασυμπτωτικά θετική συνάρτηση. Τότε διακρίνονται οι ακόλουθες τρεις περιπτώσεις:

$$(1) \ av f(n) = O(n^{\log_b a - \varepsilon}), \ για \ κάποια \ σταθερά \ ε>0, \ τότε \ T(n) = \Theta(n^{\log_b a})$$

(2) 
$$\alpha v f(n) = \Theta(n^{\log_b a}), \ \tau \acute{o} \tau \varepsilon \ T(n) = \Theta(n^{\log_b a} \log n)$$

 $(3) \ av \ f(n) = \mathbf{\Omega}(n^{\log_b a + \varepsilon}), \ \gamma \iota a \ \kappa \acute{a}\pi o \iota a \ \sigma \tau a\theta \varepsilon \rho \acute{a} \ \varepsilon > 0, \ \kappa a \iota \ av \ v \pi \acute{a}\rho \chi \varepsilon \iota \ \sigma \tau a\theta \varepsilon \rho \acute{a} \ n_\theta, \ \tau \acute{e}\tau o \iota a$   $\acute{\omega} \sigma \tau \varepsilon, \ \gamma \iota a \ \kappa \acute{a}\theta \varepsilon \ n \geq n_\theta, \ af \left(\frac{n}{b}\right) \leq c f(n) \ \gamma \iota a \ \kappa \acute{a}\pi o \iota a \ \sigma \tau a\theta \varepsilon \rho \acute{a} \ c < 1, \ \tau \acute{o}\tau \varepsilon \ T(n) = \Theta(f(n)).$ 

Υπόδειξη: 
$$\sum_{i=1}^{n} i^5 = \Theta(n^6)$$

## ΘΕΜΑ 3: ΚΑΝΟΝΙΚΕΣ ΓΛΩΣΣΕΣ

Άσκηση 1: Κατασκευάστε ΜΠΑ για τις κανονικές εκφράσεις:

$$L_1 = 1(0+1)*1(0+1)*(0+1)0$$

$$L_2 = (110+01)*$$

$$L_3 = 00*00+10*11*$$

$$L_4 = 0*1*0*(0+01+011+0111)*0*$$

$$L_5 = (00*1+11*0)*$$

### Άσκηση 2:

 $\Delta \text{idontal ol glusses tou almabhtou } \{a,b\}; \qquad L_{_{\! 1}} = \{ww^{_{\! R}}, \mid w \mid \leq 2\}, \quad L_{_{\! 2}} = \{ww^{_{\! R}}, \mid w \mid \geq 2\}$  εκ των οποίων η μία είναι κανονική και η άλλη δεν είναι κανονική.

(Α) Επιλέξτε την γλώσσα που είναι κανονική και αποδείξτε το, δίνοντας κανονική έκφραση που παράγει τις συμβολοσειρές της

(Β) Για την γλώσσα που δεν είναι κανονική: Δωστε Γραμματική Χωρίς Συμφραζόμενα που παράγει τις συμβολοσειρές της

## ΘΕΜΑ 4: ΓΛΩΣΣΕΣ ΧΩΡΙΣ ΣΥΜΦΡΑΖΟΜΕΝΑ

Άσκηση 1: Δώστε γραμματικές χωρίς συμφραζόμενα για τις γλώσσες:

$$\mathsf{L}_1 = \{0^{4n+2}b^{2n+4} | \ n \geq 0\}$$

$$\mathbf{L}_2 = \{0^{m+2}1^{2n+1}2^{3n+2}3^{2m+4}|\; n,m \geq 0\}$$

$$\mathsf{L}_3 = \{a^{3n}b^n|\ n \geq 1\}$$

$$\mathbf{L}_4 = \{\, wxw^R \mid w \in \{0,1\}^*, x \in \{0,1\}^*, |x| \leq 1\}$$

$$\mathbf{L}_{5}=\{a^{n}b^{k}c^{m}d^{m}a^{k}b^{n}\big|\;n,m,k\geq0\}$$

$$\mathsf{L}_6 = \{b^n a^m b^k \big| \ n = m + k\}$$

$$L_7 = \{a^n b^m | \ n < m < 2\}$$

#### Άσκηση 2

Έστω Σ το αλφάβητο Σ={0,1,b} και L η γλώσσα που σχηματίζεται ακριβώς και μόνον με τους κανόνες

- 11∈I
- Av x∈ L, τότε και 0xbb∈ L
- (Α) Δείξτε ότι η L δεν είναι κανονική.
- (Β) Δώστε Γραμματική Χωρίς Συμφραζόμενα που παράγει τις συμβολοσειρές της L.
- (Γ) Δώστε Μη Ντετερμινιστικό Αυτόματο Στοίβας που αναγνωρίζει τις συμβολοσειρές της L
- (Δ) Δώστε Ντετερμινιστικό Αυτόματο Στοίβας που αναγνωρίζει τις συμβολοσειρές της L

#### Το Λήμμα Άντλησης για Κανονικές Γλώσσες:

Έστω L μια άπειρη κανονική γλώσσα. Τότε υπάρχει ένας αριθμός n (μήκος άντλησης) τέτοιος ώστε κάθε  $x \in L$  με  $|\mathbf{x}| \ge n$  να μπορεί να γραφεί στην μορφή x = uvw όπου για τις συμβολοσειρές u,v και w ισχύει:

- $|uv| \leq n$
- $\triangleright v \neq \varepsilon$
- $ightharpoonup uv^m w \in L$  για κάθε φυσικό  $m \geq 0$

### ΘΕΜΑ 5: ΑΠΟΦΑΣΙΣΙΜΕΣ ΚΑΙ ΑΠΟΔΕΚΤΕΣ ΓΛΩΣΣΕΣ

<u>Άσκηση 1:</u> Να κατασκευάσετε ντετερμινιστική μηχανή Turing M, με αλφάβητο  $\Sigma = \{0, 1, b, \#, \$, Y, N\}$ , που να αποφασίζει την γλώσσα **της προηγούμενης άσκησης** 

Θεωρήστε ότι η M με είσοδο  $x \in \{0,1,b\}^*$  ξεκινά την λειτουργία της από τον σχηματισμό #x. Οι χαρακτήρες Y (YES) και N (NO) χρησιμοποιούνται αποκλειστικά για την σηματοδότηση της αποδοχής ή της απόρριψη της εισόδου, αντίστοιχα.

- (1) Δώστε μια άτυπη περιγραφή της λειτουργίας της Μ (έναν αλγόριθμο διαχείρισης της ταινίας της).
- (2) Δώστε το γράφημα ροής της Μ (σχηματική αναπαράσταση με χρήση γνωστών μηχανών).