

Μεταπτυχιακό Πρόγραμμα Σχολής ΕΜΦΕ - Διαπανεπιστημιακό Μεταπτυχιακό  
 Πρόγραμμα Λογική, Θεωρία Αλγορίθμων και Υπολογισμού (ΜΠΛΑ)  
 Υπολογιστική Πολυπλοκότητα- Αλγόριθμοι και Πολυπλοκότητα II  
 Κ.Ποτίκα, Σχολή ΗΗΜΥ, ΕΜΠ  
 Ακ. έτος 2005

## 1η Σειρά

### 1 η Ασκηση

1.4.15 από βιβλίο Παπαδημητρίου

### 2 η Ασκηση

Εστω συναρτήσεις από το σύνολο των φυσικών  $N$  στο  $N$ . Υπενθυμίζουμε πως  $O(f(n))$  είναι οι συναρτήσεις  $g(n)$  για τις οποίες ισχύει πως υπάρχει σταθερά  $c > 0$  και ένας αριθμός  $n_0$  έτσι ώστε για όλα τα  $n \geq n_0$  ισχύει  $g(n) \leq cf(n)$ . Συμβολίζουμε με  $2^{O(f(n))}$  την κλάση συναρτήσεων  $h(n)$  έτσι ώστε υπάρχει συνάρτηση  $g(n)$  που ανήκει στο  $O(f(n))$  έτσι ώστε  $h(n) \leq 2^{g(n)}$  για όλα τα  $n$ . Όμοια ισχύουν και με άλλη βάση π.χ. το 3. Ο συμβολισμός  $\cup_c c^{f(n)}$  χρησιμοποιείται μερικές φορές για το σύνολο των συναρτήσεων  $h(n)$  για τις οποίες υπάρχει σταθερά  $c > 1$  έτσι ώστε  $h(n) = O(c^{g(n)})$ .

1. Δείξτε πως ισχύει  $2^{O(n)} = 3^{O(n)} = \cup_c c^n$
2. Ποιό σύνολο συναρτήσεων είναι το  $2^{O(\log n)}$ ;

### 3 η Ασκηση

Σχεδιάστε μια μηχανή Turing  $M$  γραμμικού χρόνου, που προσθέτει δύο δυαδικούς αριθμούς. Συγκεκριμένα, η  $M$  σας πρέπει να έχει μια ταινία εισαγωγής, μια ταινία εξόδου και έναν οποιοδήποτε αριθμό ταινιών εργασίας. Αρχικά η ταινία εισαγωγής περιέχει ένα string εισόδου  $a \# b$ , όπου τα  $a, b$  είναι μη κενά (μη μηδενικοί, που αντιπροσωπεύουν τους δύο αριθμούς), από το σημαντικότερο στο λιγότερο σημαντικό bit (επιτρέπονται να έχουν στην αρχή μηδενικά) κατά συνέπεια το αλφάριθμο εισαγωγής είναι  $\Sigma = \{0, 1, \#\}$ . Στο τέλος του υπολογισμού, η  $M$  πρέπει να σταματήσει δίνοντας έναν δυαδικό αριθμό  $c$  στην ταινία εξόδου αντιπροσωπεύει το  $a + b$  (από το σημαντικότερο στο λιγότερο σημαντικό bit). Εάν το string που εισάγουμε δεν είναι έγκυρο η  $M$  πρέπει να τυπώσει  $\#$  στην ταινία εξόδου του.

1. Περιγράψτε σε ψευδογλώσσα πως δουλεύει η  $M$ . Ποια είναι η (ασυμπτωτική) χωρική πολυπλοκότητα της  $M$  σας;

2. Δώστε μια πλήρη λεπτομερή περιγραφή, δηλ. το σύνολο καταστάσεων της  $M$ , το αλφάβητο και τη συνάρτηση μετάβαση, π.χ. μέσω ενός πίνακα μετάβασης. (Αυτό θα είναι το μόνο πρόβλημα όπου καλείστε να δώσετε έναν λεπτομερή καθορισμό της  $M$ .) Δεν ειναι απαραίτητο να αποδείξετε την ακρίβεια της κατασκευής σας, περιλάβετε μια συνοπτική εξήγηση για το πώς οι καταστάσεις αντιστοιχούν στην περιγραφή στο προηγούμενο μέρος.

## 4 η Ασκηση

2.8.11 από βιβλίο Παπαδημητρίου

## 5 η Ασκηση

3.4.1 από βιβλίο Παπαδημητρίου

Ημερ. Παράδοσης: 7 Απριλίου 2005