

ΕΞΕΤΑΣΗ ΜΑΘΗΜΑΤΟΣ

Ανάλυση Αλγορίθμων

21 louviou 2024

Ονοματεπώνυμο: A.M.:

Χρόνος Εξέτασης: 1 ώρα και 45 λεπτά

......

.....

ΘΕΜΑ 1. (30 μον.)

Α. (15 μον.)

Υπολογίστε το πλήθος των προσθέσεων και την ασυμπτωτική πολυπλοκότητα των παρακάτω συναρτήσεων:

```
int fun2(int values[], int n)
 int fun1(int values[], int n)
                                           int sum = 0;
    int sum = 0;
    int i;
                                           int i, j;
                                           for (i = 0; i < n; i++) {
    for (i = 0; i < n; i++) {
                                              sum += values[i];
       sum += values[i];
                                              for (j = 0; j < 20; j++) {
                                                 sum += j;
   for (i = 0; i < 20; i++) {
      sum += i;
                                           return sum;
   return sum;
                                        int fun4(int values[], int n)
int fun3(int values[], int n)
                                           int sum = 0;
   int sum = 0;
                                           int i, j;
  int i, j;
                                           for (i = 0; i < 1000; i++) {
  for (i = 0; i < n; i++) {
                                              sum = sum + i;
     sum += values[i];
     for (j = 0; j < n; i++) {
                                            for (i = 0; i < n; i++) {
        sum += values[j];
                                               j = 1;
                                               while (j \le n) {
                                                  sum += values[j-1];
 return sum;
                                                  j *= 2;
                                            return sum;
```

Β. (15 μον.)

Για κάθε περίπτωση του παρακάτω πίνακα, υπολογίστε αν $f(n) \in \mathcal{O}(g(n))$ ή $f(n) \in \Omega(g(n))$:

	f(n)	g(n)
1.	$\frac{n^2}{\log{(n)}}$	$n(\log(n))^2$
2.	$\log (n)^{\log (n)}$	$\frac{n}{\log{(n)}}$
3.	$n2^n$	3 ⁿ

Σελίδα 1 από 2

ΘΕΜΑ 2. (20 μον.) Επιλύστε την αναδρομική σχέση

$$T(n) = \begin{cases} 1, & \alpha v \ n = 1 \\ 2T\left(\frac{n}{2}\right) + n^2, & \alpha v \ n > 1 \end{cases}$$

χρησιμοποιώντας α) Τη μέθοδο της επανάληψης. β) Την κύρια μέθοδο.

ΘΕΜΑ 3. (25 μον.)

Α. (15 μον.)

Η μέγιστη νόρμα ενός διανύσματος $x \in \mathbb{R}^n$, συμβολίζεται με $\|x\|_{\infty}$ και είναι ίση με το μεγαλύτερο κατά απόλυτο τιμή στοιχείο του διανύσματος x. Υλοποιήστε μία συνάρτηση (σε μορφή ψευδοκώδικα ή γλώσσας προγραμματισμού C) η οποία θα υπολογίζει τη μέγιστη νόρμα της διαφοράς δύο διανυσμάτων, δηλαδή αν $x,y \in \mathbb{R}^n$, θα πρέπει να υπολογίζει και να επιστρέφει την $\|x-y\|_{\infty}$. Ποια είναι η υπολογιστική πολυπλοκότητα του αλγορίθμου που αναπτύξατε;

Β. (10 μον.)

Υλοποιήστε μία συνάρτηση (σε μορφή ψευδοκώδικα ή γλώσσας προγραμματισμού C) η οποία θα υπολογίζει τη θετική δύναμη ενός αριθμού, έστω $x^n, n \geq 0, x \neq 0$, με υπολογιστική πολυπλοκότητα $\mathcal{O}(\lg n)$.

ΘΕΜΑ 4. (25 μον.)

Α. (5 μον.)

Σχεδιάστε το μη κατευθυνόμενο γράφο που αντιστοιχεί στον πίνακα γειτνίασης:

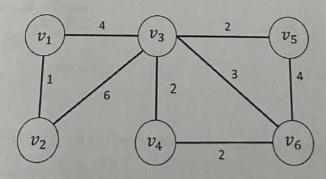
$$\begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 1 & 0 & 0 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Β. (10 μον.)

Σχεδιάστε τον πλήρη και διχοτομίσιμο γράφο $K_{2,3}$. Ποια είναι τα συνδετικά δένδρα που προκύπτουν αν εφαρμόσουμε τη διερεύνηση κατά πλάτος (BFS) και διερεύνηση κατά βάθος (DFS) στον $K_{2,3}$; Επιλέξτε όποια αρχική κορυφή επιθυμείτε.

Γ. (10 μον.)

Υπολογίστε αλγοριθμικά τις συντομότερες διαδρομές από την κορυφή v_4 σε όλες τις κορυφές του γράφου. Σε κάθε βήμα του αλγορίθμου να δώσετε τα βάρη της κάθε κορυφής.



ΚΑΛΗ ΕΠΙΤΥΧΙΑ!