



Ειδικά Θέματα Αλγορίθμων Ασκήσεις Φροντιστηρίου #2 Algorithms on Numbers

1. (a) Εάν $F_0 = F_1 = 1$ και F_n είναι ο n -οστός Fibonacci αριθμός, ναδειχθεί ότι

$$\begin{bmatrix} F_n \\ F_{n-1} \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}^{n-1} \begin{bmatrix} F_1 \\ F_0 \end{bmatrix}$$

(b) Ναδειχθεί ότι αρκούν $O(\log n)$ πολλαπλασιασμοί πινάκων για να υπολογιστεί η n -οστή δύναμη του $\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$.

(c) Να περιγραφεί αλγόριθμος που υπολογίζει τον n -οστό Fibonacci αριθμό σε χρόνο $O(m(n) \cdot \log n)$, όπου $m(n)$ ο χρόνος που απαιτείται για πολλαπλασιασμό πινάκων.

2. Ναδειχθεί ότι ο υπολογισμός του $LCM(a, b)$ (Ελάχιστο Κοινό Πολλαπλάσιο) μπορεί να γίνει μέσω του υπολογισμού $GCD(a, b)$ και αντίστροφα.

3. Ναδειχθεί ότι για θετικούς ακεραίους n, a, b , αν $n|(a \cdot b)$ και $gcd(a, n) = 1$ τότε $n|b$.

4. Ναδειχθεί ότι $gcd(a, n) = gcd(a + k \cdot n, n)$, για ακεραίους n, a, k .

5. (a) Νδο υπάρχει αντίστροφος του a , modulo m , αν και μόνο αν οι αριθμοί a και m είναι μεταξύ τους πρώτοι.

(b) Να δοθεί αλγόριθμος υπολογισμού του αντίστροφου ενός αριθμού a , modulo m .

6. (a) Ναδειχθεί ότι αν $a \equiv_n b$ και για κάποιον αριθμό m , ο m διαιρεί τον n , τότε $a \equiv_m b$.

(b) Ναδειχθεί ότι $gcd(a, b) = gcd(a, a + b)$, χρησιμοποιώντας τη σχέση $(d|a) \wedge (d|b) \Rightarrow d|gcd(a, b)$.

(c) Ναδειχθεί ότι για $n \geq 2$ ισχύει η σχέση $gcd(f_n, f_{n+1}) = 1$, όπου f_n είναι ο n -οστός όρος της ακολουθίας Fibonacci.