

4η Σειρά Γραπτών Ασκήσεων

Άσκηση 1

Αποδείξτε ότι οι κλάσεις **P** και **NP** είναι κλειστές ως προς ένωση και τομή.

Άσκηση 2

Υποθέτοντας ότι $\mathbf{P} \neq \mathbf{NP}$, δείξτε ότι αν μια κλάση A περιέχει την **NP** ($A \supset \mathbf{NP}$), τότε δεν υπάρχει A -πλήρες πρόβλημα (ως προς αναγωγή κατά Karp) που να λύνεται σε χρόνο $O(n^7 \log n)$.

Άσκηση 3

Δεδομένου ότι το πρόβλημα VERTEX COVER είναι **NP**-πλήρες, αποδείξτε ότι και το πρόβλημα INDEPENDENT SET είναι **NP**-πλήρες.

Υπόδειξη: Σκεφτείτε τη σχέση του προβλήματος CLIQUE με το πρόβλημα INDEPENDENT SET.

Άσκηση 4

Αποδείξτε ότι το πρόβλημα CLIQUE είναι **NP**-πλήρες, δίνοντας μία αναγωγή απευθείας από το SAT (προσοχή: όχι από το 3 SAT).

Άσκηση 5

Το πρόβλημα LONGEST PATH (decision version) είναι το εξής: Δίνεται ένας μη κατευθυνόμενος γράφος $G = (V, E)$, μια συνάρτηση βάρους $w : E \rightarrow \mathbb{N}$ κι ένας αριθμός k . Υπάρχει στον G μονοπάτι βάρους τουλάχιστον k ;

Δείξτε ότι το πρόβλημα LONGEST PATH είναι **NP**-Complete.

* Άσκηση 6

Δίνεται ένας μη κατευθυνόμενος γράφος $G = (V, E)$ κι ένας αριθμός k . Ρωτάμε αν υπάρχει σύνολο $A \subseteq V$ πληθικότητας k τέτοιο ώστε ο υπογράφος του G περιορισμένος στο A να είναι κανονικός και μη κενός (δηλαδή όλες του οι κορυφές να έχουν τον ίδιο βαθμό $d \geq 1$).

Δείξτε ότι το πρόβλημα αυτό είναι NP-Complete.

Άσκηση 7: Δίκτυα ταξινόμησης

- a. Αποδείξτε ότι οποιοδήποτε δίκτυο ταξινόμησης με n εισόδους έχει βάθος τουλάχιστον $\log n$.
- b. Αποδείξτε ότι ο αριθμός των συγκριτών σε οποιοδήποτε δίκτυο ταξινόμησης είναι τουλάχιστον $\Omega(n \log n)$.
- (*c. Αποδείξτε ότι ένα δίκτυο σύγκρισης με n εισόδους ταξινομεί σωστά την ακολουθία $\langle n, n-1, \dots, 1 \rangle$ αν και μόνο αν ταξινομεί σωστά τις $n-1$ 0-1 ακολουθίες $\langle 1, 0, 0, \dots, 0, 0 \rangle, \langle 1, 1, 0, \dots, 0, 0 \rangle, \dots, \langle 1, 1, 1, \dots, 1, 0 \rangle$.

Να παραδοθούν μέχρι την 24-1-2008