

Εθνικό Μετσόβιο Πολυτεχνείο
Αλγόριθμοι και Πολυπλοκότητα 7ου εξαμήνου ΣΗΜΜΥ
<http://www.corelab.ece.ntua.gr/courses/algorithms/>
<http://moodle.softlab.ntua.gr/>
Ε. Ζάχος, Α. Παγουρτζής (Τομέας Computer Science ΣΗΜΜΥ)

4η Σειρά Γραπτών Ασκήσεων

Άσκηση 1

Αποδείξτε ότι οι κλάσεις \mathbf{P} και \mathbf{NP} είναι κλειστές ως προς ένωση και τομή. Δηλαδή, αν $L_1 \in \mathbf{P}$ και $L_2 \in \mathbf{P}$, τότε $L_1 \cup L_2 \in \mathbf{P}$ και $L_1 \cap L_2 \in \mathbf{P}$ και ομοίως για την \mathbf{NP} .

Υπόδειξη: Σχετικά με την κλάση \mathbf{NP} , σκεφτείτε π.χ. γιατί το πρόβλημα του αν ένας γράφος έχει και κύκλο Hamilton και κλίκα μεγέθους $\geq k$ είναι στην \mathbf{NP} .

Άσκηση 2

Υποθέτοντας ότι $\mathbf{P} \neq \mathbf{NP}$, δείξτε ότι αν μια κλάση A περιέχει την \mathbf{NP} ($A \supset \mathbf{NP}$), τότε δεν υπάρχει A -πλήρες πρόβλημα (ως προς αναγωγή κατά Karp) που να λύνεται σε χρόνο $O(n^4)$.

Άσκηση 3

Δεδομένου ότι το πρόβλημα VERTEX COVER είναι \mathbf{NP} -πλήρες, αποδείξτε ότι και το πρόβλημα INDEPENDENT SET είναι \mathbf{NP} -πλήρες.

Άσκηση 4

Αποδείξτε ότι το πρόβλημα CLIQUE είναι \mathbf{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 με συγκριτές 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 09/02/2009