



Εισαγωγή στους Αλγορίθμους

Ενότητα 2η

Διδάσκων
Χρήστος Ζαρολιάγκης
Καθηγητής
Τμήμα Μηχανικών Η/Υ & Πληροφορικής
Πανεπιστήμιο Πατρών
Email: zaro@ceid.upatras.gr



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ

Άδειες Χρήσης

- Το παρόν εκπαιδευτικό υλικό υπόκειται σε άδειες χρήσης Creative Commons.
- Για εκπαιδευτικό υλικό, όπως εικόνες, που υπόκειται σε άλλου τύπου άδειας χρήσης, η άδεια χρήσης αναφέρεται ρητώς.



Χρηματοδότηση

- Το παρόν εκπαιδευτικό υλικό έχει αναπτυχθεί στα πλαίσια του εκπαιδευτικού έργου του διδάσκοντα.
- Το έργο «**Ανοικτά Ακαδημαϊκά Μαθήματα στο Πανεπιστήμιο Πατρών**» έχει χρηματοδοτήσει μόνο τη αναδιαμόρφωση του εκπαιδευτικού υλικού.
- Το έργο υλοποιείται στο πλαίσιο του Επιχειρησιακού Προγράμματος «**Εκπαίδευση και Δια Βίου Μάθηση**» και συγχρηματοδοτείται από την Ευρωπαϊκή Ένωση (Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο) και από εθνικούς πόρους.



Ευρωπαϊκή Ένωση
Ευρωπαϊκό Κοινωνικό Ταμείο



ΥΠΟΥΡΓΕΙΟ ΠΑΙΔΕΙΑΣ & ΘΡΗΣΚΕΥΜΑΤΩΝ, ΠΟΛΙΤΙΣΜΟΥ & ΑΘΛΗΤΙΣΜΟΥ
ΕΙΔΙΚΗ ΥΠΗΡΕΣΙΑ ΔΙΑΧΕΙΡΙΣΗΣ

Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης



ΕΥΡΩΠΑΪΚΟ ΚΟΙΝΩΝΙΚΟ ΤΑΜΕΙΟ

Σκοποί ενότητας

- Ορισμός του ασυμπτωτικού ρυθμού αύξησης - ασυμπτωτικά άνω και κάτω φράγματα

Περιεχόμενα ενότητας

- Ασυμπτωτικοί συμβολισμοί και ιδιότητες
- Μέθοδοι ανάλυσης της χρονικής και χωρικής πολυπλοκότητας των αλογρίθμων

Ασυμπτωτικός ρυθμός αύξησης

Κίνητρο (1)

- Προσδιορισμός επακριβούς πολυωνύμου για την χρονική (ή χωρική) πολυπλοκότητα ενός προβλήματος Π , ως συνάρτηση του μεγέθους της εισόδου n , δεν είναι πάντοτε εύκολος

Κίνητρο (2)

- Πρόβλημα Π - μέγεθος εισόδου n

Αλγόριθμος	Χρονική ΠΧΤΠ
A1	$1000 \cdot n$
A2	$200 \cdot n \cdot \log n$
A3	$10 \cdot n^2$
A4	2^n

- **Ερώτημα:** Ποιος είναι ταχύτερος/αποδοτικότερος ;

Κίνητρο (2)

- Πρόβλημα Π - μέγεθος εισόδου n

Αλγόριθμος	Χρονική ΠΧΤΠ
A1	$1000 \cdot n$
A2	$200 \cdot n \cdot \log n$
A3	$10 \cdot n^2$
A4	2^n

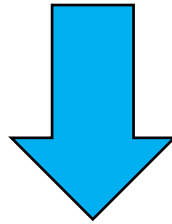
- **Ερώτημα:** Ποιος είναι ταχύτερος/αποδοτικότερος ;
- **Απάντηση:** εξαρτάται από το n ...

n	Αποδοτικότερος
$1 \leq n \leq 9$	A4
$10 \leq n \leq 100$	A3
$n \geq 101$	A1

Ασυμπτωτικός ρυθμός αύξησης

Συμπέρασμα.

Μας ενδιαφέρει τι γίνεται για μεγάλες τιμές του n ($n \rightarrow \infty$),
δηλ. για τιμές $n \geq n_0$ (n_0 κάποιο κατώφλι)



Ασυμπτωτική πολυπλοκότητα & συμβολισμός

Ασυμπτωτικός Συμβολισμός - O

O - ασυμπτωτικά άνω όρια

Η συνάρτηση $T(n)$ είναι $O(f(n))$, αν \exists σταθερές $c > 0$ και $n_0 \geq 0$ τέτοιες ώστε για κάθε $n \geq n_0$ να ισχύει $T(n) \leq c \cdot f(n)$

Σημειολογία

$T(n) \in O(f(n))$ - αλλά για απλούστευση γράφουμε $T(n) = O(f(n))$

Παράδειγμα:

(a) $T(n) = 37n^2 + 19n + 72$

- $T(n) = O(n^2)$, και $T(n) = O(n^3)$ - αλλά $T(n) \neq O(n)$

(b) $T(n) = 100n + 2n^2 + 17n \cdot \log n + n^3/100$

- $T(n) = O(n^3)$ - αλλά $T(n) \neq O(n^2)$

Ασυμπτωτικός Συμβολισμός - Ω

Ω - ασυμπτωτικά κάτω όρια

Η συνάρτηση $T(n)$ είναι $\Omega(f(n))$, αν \exists σταθερές $c > 0$ και $n_0 \geq 0$ τέτοιες ώστε για κάθε $n \geq n_0$ να ισχύει $T(n) \geq c \cdot f(n)$

Σημειολογία

$T(n) \in \Omega(f(n))$ - αλλά για απλούστευση γράφουμε $T(n) = \Omega(f(n))$

Παράδειγμα:

(a) $T(n) = 37n^2 + 19n + 72$

▪ $T(n) = \Omega(n^2)$, και $T(n) = \Omega(n)$ - αλλά $T(n) \neq \Omega(n^3)$

(b) $T(n) = 100n + 2n^2 + 17n \cdot \log n + n^3/100$

▪ $T(n) = \Omega(n^3)$, και $T(n) = \Omega(n^2)$ - αλλά $T(n) \neq \Omega(n^4)$

Ασυμπτωτικός Συμβολισμός - Θ

Θ - ασυμπτωτικά αυστηρά όρια

Η συνάρτηση $T(n)$ είναι $\Theta(f(n))$ αν η $T(n)$ είναι ταυτόχρονα και $O(f(n))$ και $\Omega(f(n))$

Σημειολογία

$T(n) \in \Theta(f(n))$ - αλλά για απλούστευση γράφουμε $T(n) = \Theta(f(n))$

Παράδειγμα:

(a) $T(n) = 37n^2 + 19n + 72$

▪ $T(n) = \Theta(n^2)$ - αλλά $T(n) \neq \Theta(n^3)$ και $T(n) \neq \Theta(n)$

(b) $T(n) = 100n + 2n^2 + 17n \cdot \log n + n^3/100$

▪ $T(n) = \Theta(n^3)$ - αλλά $T(n) \neq \Theta(n^4)$ και $T(n) \neq \Theta(n^2)$

Ασυμπτωτικός Συμβολισμός - ο

ο - ασυμπτωτικά άνω όρια τάξης μεγέθους

Η συνάρτηση $T(n)$ είναι $o(f(n))$, αν $\lim_{n \rightarrow \infty} T(n)/f(n) = 0$

Σημειολογία

$T(n) \in o(f(n))$ - αλλά για απλούστευση γράφουμε $T(n) = o(f(n))$

Παράδειγμα:

(a) $T(n) = 37n^2 + 19n + 72$

▪ $T(n) = O(n^2)$, αλλά $T(n) = o(n^3)$

(b) $T(n) = 100n + 2n^2 + 17n \cdot \log n + n^3/100$

▪ $T(n) = O(n^3)$, αλλά $T(n) = o(n^4)$

Προσοχή με τον Ασυμπτωτικό Συμβολισμό

Ασυμμετρία - προσεκτικοί με την απλούστευση του συμβολισμού

- $f(n) = 5n^3$, $g(n) = 3n^3$
 - $f(n) = O(n^3)$ και $g(n) = O(n^3)$
 - Αλλά $f(n) \neq g(n)$
-
- Ορθότερη σημειολογία με χρήση του \in :
 - $f(n) \in O(n^3)$ και $g(n) \in O(n^3)$

Ιδιότητες

Μεταβατικότητα

- Αν $f = O(g)$ και $g = O(h)$, τότε $f = O(h)$.
- Αν $f = \Omega(g)$ και $g = \Omega(h)$, τότε $f = \Omega(h)$.
- Αν $f = \Theta(g)$ και $g = \Theta(h)$, τότε $f = \Theta(h)$.

Προσθετικότητα

- Αν $f = O(h)$ και $g = O(h)$, τότε $f + g = O(h)$.
- Αν $f = \Omega(h)$ και $g = \Omega(h)$, τότε $f + g = \Omega(h)$.
- Αν $f = \Theta(h)$ και $g = \Theta(h)$, τότε $f + g = \Theta(h)$.

Ασυμπτωτικά όρια για κάποιες συνηθισμένες συναρτήσεις

Πολυωνυμικές. $a_0 + a_1n + \dots + a_d n^d = \Theta(n^d)$, αν $a_d > 0$ (d ακέραια σταθερά).

Πολυωνυμικός χρόνος. Ο χρόνος εκτέλεσης είναι $O(n^d)$ για κάποια σταθερά d ανεξάρτητης του μεγέθους εισόδου n .

Ασυμπτωτικά όρια για κάποιες συνηθισμένες συναρτήσεις

Λογάριθμοι. $O(\log_a n) = O(\log_b n)$ για οποιεσδήποτε σταθερές $a, b > 0$.

Μπορούμε να μην δηλώσουμε την βάση

Λογάριθμοι. Για κάθε $x > 0$, $\log n = O(n^x)$.

↑
Οι λογάριθμοι αυξάνονται αργότερα από
οποιοδήποτε πολυώνυμο

Εκθετικές. Για κάθε $r > 1$ και κάθε $d > 0$, $n^d = O(r^n)$.

↑
Κάθε εκθετική αυξάνεται γρηγορότερα από οποιοδήποτε
πολυώνυμο

Βιβλιογραφία

1. J. Kleinberg and E. Tardos, *Σχεδιασμός Αλγορίθμων*, ελληνική έκδοση, Εκδόσεις Κλειδάριθμος, 2008
2. T. Cormen, C. Leiserson, R. Rivest, and C. Stein, *Εισαγωγή στους Αλγορίθμους*, ελληνική έκδοση, Πανεπιστημιακές Εκδόσεις Κρήτης, 2012
3. K. Mehlhorn and P. Sanders, *Αλγόριθμοι και Δομές Δεδομένων - Τα βασικά εργαλεία*, ελληνική έκδοση, Εκδόσεις Κλειδάριθμος, 2014
4. S. Dasgupta, C. Papadimitriou, and U. Vazirani, *Αλγόριθμοι*, ελληνική έκδοση, Εκδόσεις Κλειδάριθμος, 2008
5. Θ. Παπαθεοδώρου, *Αλγόριθμοι: Εισαγωγικά Θέματα και Παραδείγματα*, Εκδόσεις Πανεπιστημίου Πατρών, 1999

Τέλος Ενότητας



Με τη συγχρηματοδότηση της Ελλάδας και της Ευρωπαϊκής Ένωσης

Σημείωμα Ιστορικού Εκδόσεων Έργου

Το παρόν έργο αποτελεί την έκδοση **1.0**.

Σημείωμα Αναφοράς

Copyright Πανεπιστήμιο Πατρών, Χρήστος Ζαρολιάγκης, 2014.
«Εισαγωγή στους Αλγορίθμους». Έκδοση: 1.0. Πάτρα 2014.
Διαθέσιμο από τη δικτυακή διεύθυνση:

<https://eclass.upatras.gr/courses/CEID1083>

Σημείωμα Αδειοδότησης

Το παρόν υλικό διατίθεται με τους όρους της άδειας χρήσης Creative Commons Αναφορά, Μη Εμπορική Χρήση, Όχι Παράγωγα Έργα 4.0 [1] ή μεταγενέστερη, Διεθνής Έκδοση. Εξαιρούνται τα αυτοτελή έργα τρίτων π.χ. φωτογραφίες, διαγράμματα κ.λ.π., τα οποία εμπεριέχονται σε αυτό.



[1] <http://creativecommons.org/licenses/by-nc-nd/4.0/>

Ως **Μη Εμπορική** ορίζεται η χρήση:

- που δεν περιλαμβάνει άμεσο ή έμμεσο οικονομικό όφελος από την χρήση του έργου, για το διανομέα του έργου και αδειοδόχο
- που δεν περιλαμβάνει οικονομική συναλλαγή ως προϋπόθεση για τη χρήση ή πρόσβαση στο έργο
- που δεν προσπορίζει στο διανομέα του έργου και αδειοδόχο έμμεσο οικονομικό όφελος (π.χ. διαφημίσεις) από την προβολή του έργου σε διαδικτυακό τόπο

Ο δικαιούχος μπορεί να παρέχει στον αδειοδόχο ξεχωριστή άδεια να χρησιμοποιεί το έργο για εμπορική χρήση, εφόσον αυτό του ζητηθεί.

Διατήρηση Σημειωμάτων

Οποιαδήποτε αναπαραγωγή ή διασκευή του υλικού θα πρέπει να συμπεριλαμβάνει:

- το Σημείωμα Αναφοράς
- το Σημείωμα Αδειοδότησης
- τη δήλωση Διατήρησης Σημειωμάτων
- το Σημείωμα Χρήσης Έργων Τρίτων (εφόσον υπάρχει) μαζί με τους συνοδευόμενους υπερσυνδέσμους.