

Maximum Sub-array problem

Brute force approach

Ο πρώτος αλγόριθμος βρίσκει όλα τα πιθανά sub-arrays, υπολογίζει τα αθροίσματα τους και επιστρέφει το μεγαλύτερο. Είναι ο πιο αργός με πολυπλοκότητα $O(n^3)$, αφού έχει τρία nested loops.

Improved solution

Ο δεύτερος αλγόριθμος δεν υπολογίζει εκ νέου το άθροισμα ενός sub-array όταν αυξάνεται ο δείκτης του τέλους, αλλά ανανεώνει το ήδη υπολογισμένο άθροισμα προσθέτοντας μόνο το επόμενο στοιχείο. Έτσι η πολυπλοκότητα μειώνεται σε $O(n^2)$

Divide and Conquer algorithm

Ο τρίτος αλγόριθμος διαιρεί σε υποπροβλήματα το αρχικό. Χωρίζει στη μέση τον πίνακα και επιστρέφει το μέγιστο από τα εξής: Μέγιστο άθροισμα από το αριστερό μισό (υπολογίζεται αναδρομικά), μέγιστο άθροισμα από το δεξί μισό (υπολογίζεται αναδρομικά), μέγιστο άθροισμα τέτοιο ώστε ο υποπίνακας να διασχίζει το μεσαίο σημείο. Η πολυπλοκότητα μειώνεται σε $O(n \log n)$.

Optimal Solution Kadane's Algorithm

Με αυτόν τον αλγόριθμο διατρέχουμε μία φορά τον πίνακα και σε κάθε βήμα ενημερώνουμε τις μεταβλητές `current_sum` και `maximum_sum` και κρατάμε το μέγιστο των δύο. Αν το `current_sum` γίνει αρνητικό, το μηδενίζουμε και το sub-array ξεκινά από το επόμενο στοιχείο. Έχουμε την ελάχιστη δυνατή πολυπλοκότητα $O(n)$.

Αποτελέσματα

Παρακάτω παρουσιάζονται τα αποτελέσματα από τα τρεξίματα του κάθε αλγορίθμου για δύο πίνακες διαφορετικού μήκους με τυχαίους αριθμούς από

(-100 έως 100) ώστε ο χρόνος εκτέλεσης να είναι της τάξης των δευτερολέπτων.

Παρατηρούμε ότι όσο μειώνεται η πολυπλοκότητα το μέγιστο άθροισμα του sub-array υπολογίζεται για όλο και μεγαλύτερο μέγεθος πίνακα σε λιγότερο χρόνο.

Complexity	Length of array n	Time (sec)
$O(n^3)$	1,000	6.20
$O(n^3)$	1,500	21.44
$O(n^2)$	15,000	5.48
$O(n^2)$	30,000	22.21
$O(n \log n)$	1,000,000	2.06
$O(n \log n)$	10,000,000	24.49
$O(n)$	10,000,000	1.43
$O(n)$	100,000,000	24.39

Table 1: Length of array vs Running Time

Παρακάτω παρουσιάζονται τα αποτελέσματα μετά από δοκιμές που δίνουν το μέγιστο μέγεθος προβλήματος για κάθε αλγόριθμο του οποίου η λύση υπολογίζεται σε 3 seconds περίπου. Σε κάθε τρέξιμο είναι αδύνατο να έχουμε τις ίδιες ακριβώς μετρήσεις γιατί τα στοιχεία του πίνακα παράγονται τυχαία κάθε φορά και ο υπολογιστής διαχειρίζεται και άλλες διεργασίες παράλληλα με το πρόγραμμα.

Complexity	Length of array n	Time (sec)
$O(n^3)$	800	3.06
$O(n^2)$	11,000	2.989
$O(n \log n)$	2,100,000	3.006
$O(n)$	20,500,000	3.008

Table 2: Maximum array length for fixed running time 3 seconds

Για μία τελευταία σύγκριση των αλγορίθμων δείχνουμε το χρόνο στον οποίο επιλύουν το πρόβλημα για τον ίδιο τυχαίο πίνακα μήκους $n=2500$

Complexity	Time (sec)
$O(n^3)$	119.0651
$O(n^2)$	0.1579
$O(n \log n)$	0.0041
$O(n)$	0.0009

Table 3: Different running times for the same array