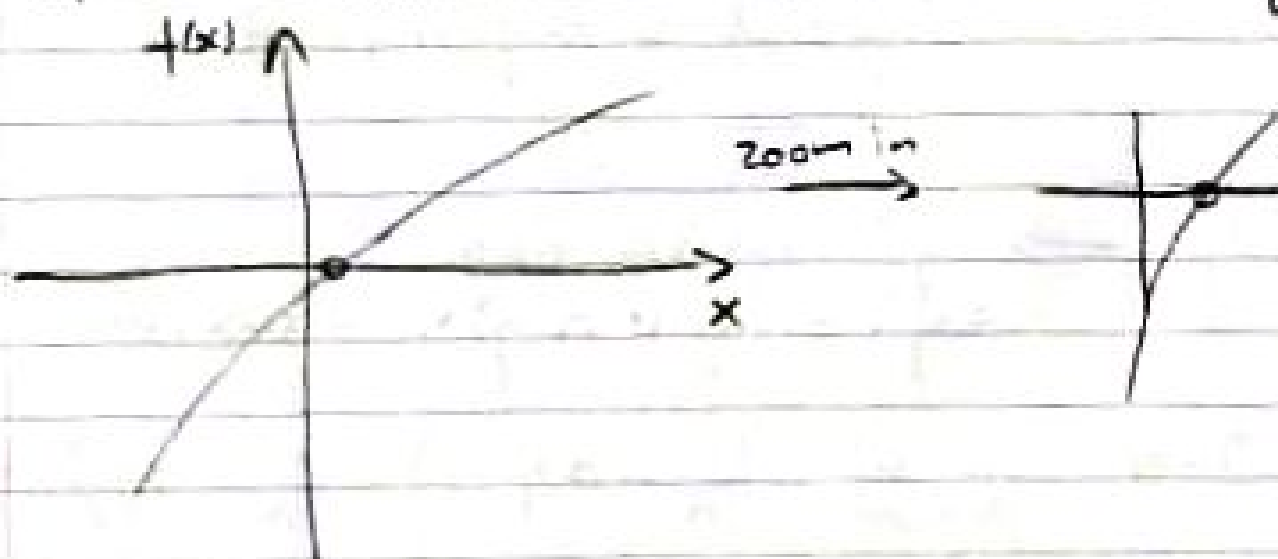


Επίλυση μη γραμμικών εξισώσεων

Σκοπός: Δίνεται μια συνάρτηση f και ζητάμε να βρούμε αριθμητικά (να προσεγγίσουμε) τις ρίζες της. Δλδ ζητάμε να λύσουμε την εξίσωση $f(x) = 0$

- Αν f είναι πολυώνυμο μέχρι και τρίτου βαθμού, μπορούμε να υπολογίσουμε τις ρίζες του γενικά, δεν υπάρχουν τύποι/τρόποι να υπολογιστούν οι ρίζες πολυωνύμων ανώτερης τάξης.

Τρόποι αντιμετώπισης - Αριθμητική προσέγγιση



Ζητάμε μια ακολουθία ριζών/προσεγγίσεων x_1, x_2, \dots, x_n ώστε $f(x_n) \rightarrow 0$, $n=1, 2, \dots, N$

Υπό κατάλληλες συνθήκες η ακολουθία συγκλίνει στη ρίζα της $f(x)$. Δλδ για αρκετά μεγάλα N η x_n είναι καλή προσέγγιση της ρίζας της f

Συμβολισμός Έστω $I \subset \mathbb{R}$ ένα διάστημα υποσυνόλου του \mathbb{R} .

Συμβολίζουμε

$$C(I) = \{f: I \rightarrow \mathbb{R} \mid f \text{ συνεχής}\}$$

$$C^n(I) = \{f: I \rightarrow \mathbb{R} : f \text{ να είναι } n\text{-φορές παραγωγίσιμη}, n \in \mathbb{N}\}$$

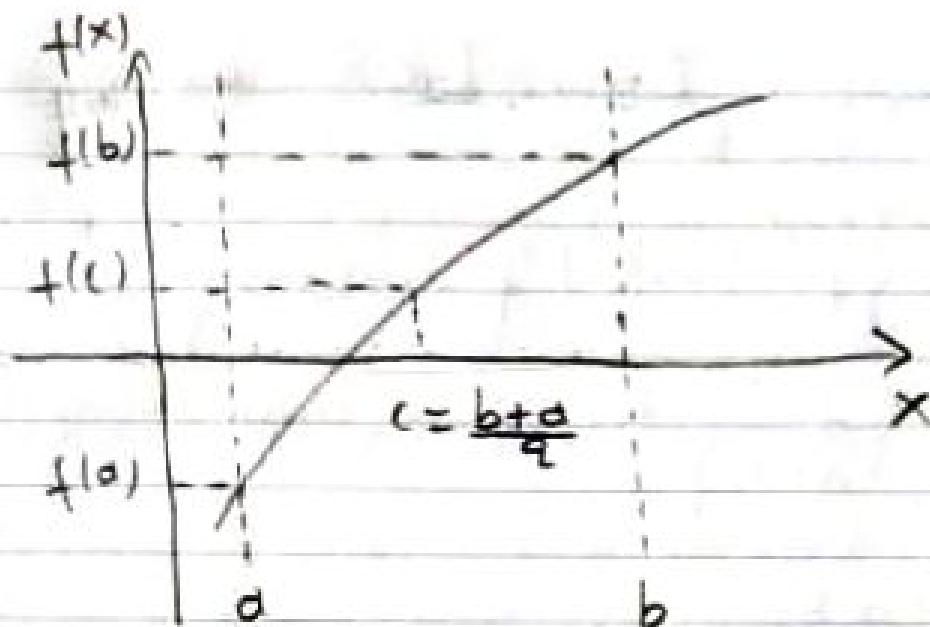
Αν $I = [a, b]$

Η μέθοδος της διχοτόμησης

- Χαρακτηριστικά
- Οικονομικά υπολογιστικά
 - Σχεδόν πάντα αν είναι εφαρμόσιμη.
 - Βασίζεται στο Θεώρημα μέσης τιμής.

Έστω $g \in C[a, b]$ και $\kappa \in \mathbb{R}$ μεταξύ των $g(a)$ και $g(b)$. Τότε υπάρχει $\xi \in [a, b]$: $g(\xi) = \kappa$.

Βασική ιδέα Έστω $f \in C[a, b]$, $f(a) \neq f(b) < 0$. Τότε η $f(x)$ έχει στο $[a, b]$ τουλάχιστον μία ρίζα.



• Αν $f(c) = 0 \Rightarrow c$ ρίζα της f

• $f(c) \neq 0$

- $f(a) \cdot f(c) < 0 \Rightarrow$ ρίζα $\in (a, c)$

αλλιώς $f(c) \cdot f(b) < 0 \Rightarrow$ ρίζα $\in (c, b)$

- Για $x^* \in [a, b]$

$$|x^* - c| = \left| x - \frac{a+b}{2} \right| \leq \frac{b-a}{2}$$

Βήματα του αλγορίθμου

• Υπολογίζω το $f(a)$ και $\delta = b - a$

• $\delta/2 \rightarrow \delta$ (διχοτόμηση)

Αν $\delta \leq \epsilon$ τερμίνω a, b . Έξοδος αλγορίθμου

Αλλιώς ($\delta > \epsilon$) $c = \frac{a+b}{2}$, $f(c)$

• Αν $f(c) = 0$ Έξοδος ϵ

Αλλιώς $\begin{cases} \text{αν } \text{sign } f(a) = \text{sign } f(c) \\ f(a) \rightarrow f(c) \quad \text{ή} \quad \text{το ίδιο για το } b \\ a \rightarrow c \end{cases}$

• Επαναλαμβάνω από την αρχή.

$\text{sign } f(a) = \text{ρόσημο } f(a)$

Υπολογιστικά τμήματα

- 1 Το $\text{sign}(f(a)) = \text{sign}(f(c))$ δεν τίθεται στην μορφή $f(a) + f(c) > 0$. Το $f(a) + f(c)$ μπορεί να οδηγήσει σε υπέρχειλση.
- 2 Το $c = \frac{b+a}{2}$ υπολογίζεται ως $c = a + \frac{b-a}{2}$.

Αλλιώς το $\frac{b+a}{2}$ μπορεί να οδηγήσει σε σημείο

εκτός του $[a, b]$.

- 3 Μικρή ή πολύ μικρή ανοχή σφάλματος ε οδηγεί σε φαύλο κύκλο.

Εκτίμηση του σφάλματος

Έστω $f \in C[a, b]$, $\text{sign}(f(a)) \neq \text{sign}(f(b))$ και $\{x_n\}_{n \in \mathbb{N}}$ η ακολουθία των διαδοχικών προσεγγίσεων. Τότε είτε $x_n = x^*$ για κάποιο N είτε $x_n \rightarrow x^*$ $n \rightarrow \infty$ με x^* η λύση της εξίσωσης και ισχύει $|x^* - x_n| \leq \frac{b-a}{2^n}$, $n=1, 2, \dots$

Απόδειξη Θέτω $I_i = [a_i, b_i]$, $i=1, 2, \dots$

Τα διαδοχικά διαστήματα που κατασκευάζει η μέθοδος x_i το μέσο του $[a_i, b_i]$. $\begin{pmatrix} a_i = a \\ b_i = b \end{pmatrix}$

Τότε $I_{i+1} \subset I_i$. Επίσης σε κάθε I_i υπάρχει η ρίζα της $f(x)$ και προφανώς και το x^* .

-Α. βρούμε τη ρίζα ακριβώς το πλήθος I_i είναι πεπερασμένο.

Τελικά $x^* \in I_n \rightarrow x^* - x_n = x^* - \frac{b_n + a_n}{2} \Rightarrow |x^* - x_n| \leq \frac{b_n - a_n}{2}$

$$\text{και } b_n - a_n = \frac{b_{n-1} - a_{n-1}}{q} = \frac{\frac{b_{n-2} - a_{n-2}}{q}}{q} = \dots =$$
$$= \frac{b-a}{q^n}$$

$$\text{Συνεπώς } |x^* - x_n| \leq \frac{b-a}{q^n}$$

$$\text{Για } \varepsilon > 0 \text{ αρκεί } \frac{b-a}{q^n} \leq \varepsilon \implies$$

$$n \geq \frac{\log\left(\frac{b-a}{\varepsilon}\right)}{\log q}$$

Δίνει το πλήθος επαναλήψεων ώστε η x_n να διαφέρει από το x^* το πολύ ε .