

Λίγες είναι οι εξισώσεις που μπορούν να επιλυθούν αναλυτικά. Για παραδημόρια οι πολλές εξισώσεις δεν έχουν την μορφή:

$$f(x) = 0$$

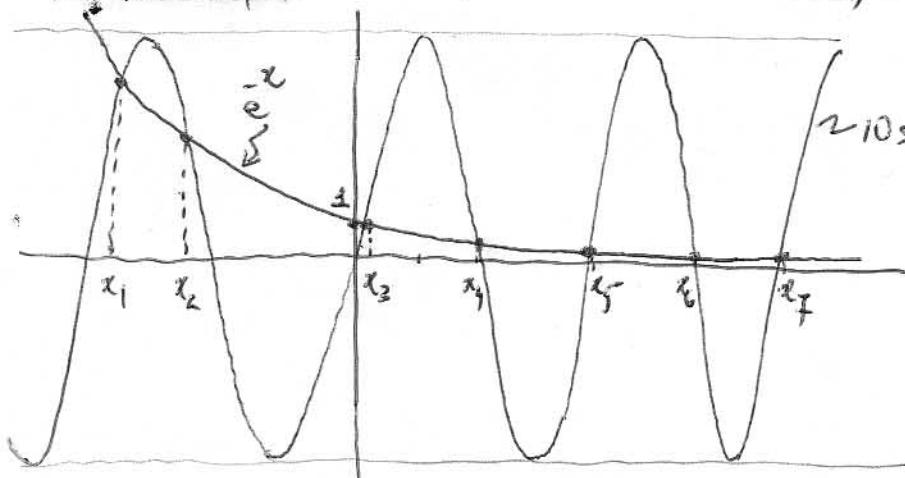
$f(x) = a_0 x^n + \dots + a_{n-1} x + a_n$, $a_i \in \mathbb{C}$ = το λεβί των μηχανικών αριθμών για $n \leq 4$ επιλύονται για χαρακτηριστικές a_i . Όταν $n \geq 5$ οι συντελεστές a_i ήρθαν να σημαίνουν συδικές έτσι ωστε να προσέρχεται να βρουμε τις ρίζες χρησιμοποιώντας τις γ' πράξεις της αριθμητικής κ' ρίζης οποιασδήποτε τομέων.

Ενώ για εξισώσεις μη αλγεβρικές είναι πολλά σκέψια κ' κάτια σε εξαιρετικό πολύ αλλάς περιπτώσεων μπορούν να γνωρίζονται τις ρίζες αναλυτικά.

Παραδημόρια

$$f(x) = e^{-x} - 10 \sin(x) = 0 \Leftrightarrow e^{-x_i} = 10 \sin(x_i)$$

$$1 \leq i < \infty$$



Διλ $\exists \infty$ ρίζες
κ' ο μόνος τρόπος
εύρεσης είναι με
αριθμητική επίλυση

Εννοία (i) Για την εφαρμογή αριθμητικής μεθόδου να πρέπει να γνωρίζεται ένα αρχικό διάστημα I_0 εντοπίσια της ρίζας, στο εσωτερικό του οποίου βρίσκεται μία κ' μοναδική ρίζα της εξίσωσης $f(x)=0$.

Στο προηγούμενο παράδειγμα το διάστημα εντοπίσθηκε στην περιοχή $[0, \pi/2]$ της x_3 είναι το $[0, \pi/2]$ ενώ της x_4 το $[\pi/2, \pi]$,

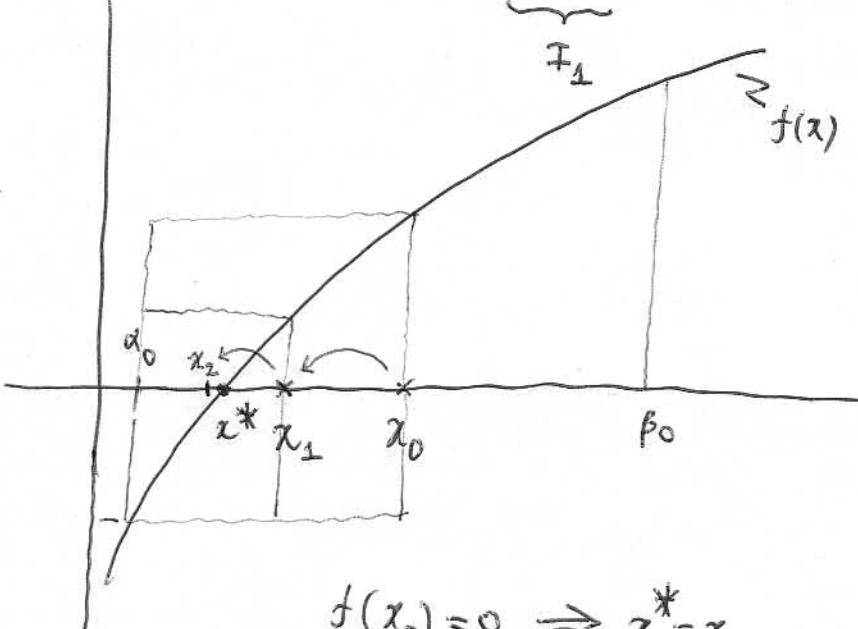
|| To δειχνήστε του Bolzano μεσάν άτι: Εάν $I = [\alpha, \beta]$
 και $\exists f$ είναι ευνεγκαίρη κ' γνωστή μονικών κ'
 $f(\alpha)f(\beta) < 0$, τότε θα υπάρχει μοναδική ρίζα $x^* \in (\alpha, \beta)$
 κ' το διάστημα $I \ni I_0$ θα είναι διάστημα εντοπίσθηκο.

(ii) Όταν έχουμε το διάστημα εντοπίσθηκο της ρίζας πειραματίζουμε $x_0 \in I_0$ σε αρχική προσέγγιση της ρίζας κ' εφαρμοζόμενες κάποια αριθμητική μεθόδο επίλυσης φτιάχνουμε μία σκολιδιά $\{x_n\}_{n=0}^{\infty}$ επειδή ωστε $\lim_{n \rightarrow \infty} x_n = x^*$

H μέθοδος της διχοτομίας (Bisection)

Είναι η πιο λεπτή, η πιο ακριβή κ' η πιο αργή μέθοδος. Είναι όμως η μόνη για την οποία γνωρίζουμε από πριν την αριθμήση την επιστημονική απαραίτηση για την μοναδική ρίζα να μοναδική σε προεξόργιση της ρίζας με ακρίβεια κ δψ.

$$I_2 = [\alpha_0, \beta_1] \subset [\alpha_0, \beta_0] \subset [\alpha_0, \beta_1] = I_0 \quad I_0 = [\alpha_0, \beta_0] = \tau_0$$



διαδικασία εντοπισμού
της x^* .

Ενηλίκη $f(\alpha_0)f(\beta_0) < 0$,
η πήγε είναι μοναδική

διεργάσεις

$$x_0 = \frac{\alpha_0 + \beta_0}{2}$$

$$f(x_0) = 0 \Rightarrow x^* = x_0$$

$$f(x_0) \neq 0 \Rightarrow \begin{cases} \alpha_1 \equiv x_0, \beta_1 \equiv \beta_0, f(x_0)f(\beta_0) < 0 \\ \alpha_1 \equiv \alpha_0, \beta_1 \equiv x_0, f(x_0)f(x_0) < 0 \end{cases}$$

To νέα διαδικασία εντοπισμού είναι το $I_1 = [\alpha_1, \beta_1]$ και
δεν πούλεται για νέα προσεγγίση το $x_1 = \frac{\alpha_1 + \beta_1}{2}$

$$f(x_1) = 0 \Rightarrow x^* = x_1$$

$$f(x_1) \neq 0 \Rightarrow \begin{cases} \alpha_2 \equiv x_1, \beta_2 \equiv \beta_1, f(x_1)f(\beta_1) < 0 \\ \alpha_2 \equiv \alpha_1, \beta_2 \equiv x_1, f(x_1)f(x_1) < 0 \end{cases}$$

H νέα προσεγγίση θα είναι $x_2 = \frac{\alpha_2 + \beta_2}{2}$ κλπ...

Έτσι φτιάχνουμε την ακολούθη προσεγγίση της x^* ,

$$\{x_n\}_{n=0}^{\infty} \text{ τέτοια ώστε } x_n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} x^*$$

Tippchen Τηλεοράση στην: $\mu(I_n) = \tilde{2}^1 \mu(I_{n-1}) - \tilde{2}^2 \mu(I_{n-2}) = \dots = \tilde{2}^n \mu(I_0)$
όπου $\mu(\cdot)$ η συγκεντρωτικός

Συγκεκρινώς $\varepsilon_n \equiv x_n - x^* = \tau_0$ εμφανίζεται κατά την $n^{οηη}$ επενδύση

$$\text{Τότε: } |\varepsilon_n| = |x_n - x^*| = \left| \frac{\alpha_n + \beta_n}{2} - x^* \right| \leq \frac{h(I_n)}{2} \leq \dots \leq \frac{h(I_0)}{2^{n+1}} \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} 0$$

$$\Rightarrow x_n \xrightarrow[n \rightarrow \infty]{} x^*$$

Εν αλλού η προεγγύηση "ρίζα" x_n να ευθυγωνίζεται στην πραγματική ρίζα \sqrt{k} δύναται:

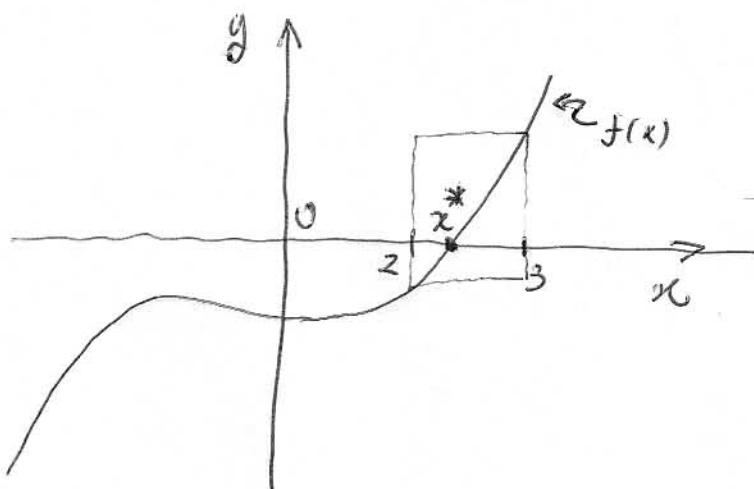
$$|\varepsilon_n| \leq 0.5 \times 10^{-k}. \text{ Αρκεί τότε } \frac{h(I_0)}{2^{n+1}} \leq 0.5 \times 10^{-k} \Leftrightarrow$$

$$\Leftrightarrow \frac{\beta_0 - \alpha_0}{2^{n+1}} \leq \frac{1}{2} \times 10^{-k} \Leftrightarrow n \geq \frac{\ln(10^k(\beta_0 - \alpha_0))}{\ln(2)}$$

Παραδείγματα:

$$\Delta \text{ικότα } f(x) = x^3 - 2x - 5 \quad \kappa'$$

$$I_0 = [2, 3] \Rightarrow \alpha_0 = 2, \beta_0 = 3,$$



To ελέγχεται η μήδες των επενδύσεων που απαιτήσει για αναρίθμηση $K=3$ δύναται

$$n \geq \frac{\ln(10^3(3-2))}{\ln(2)} \approx 9.97 \Rightarrow$$

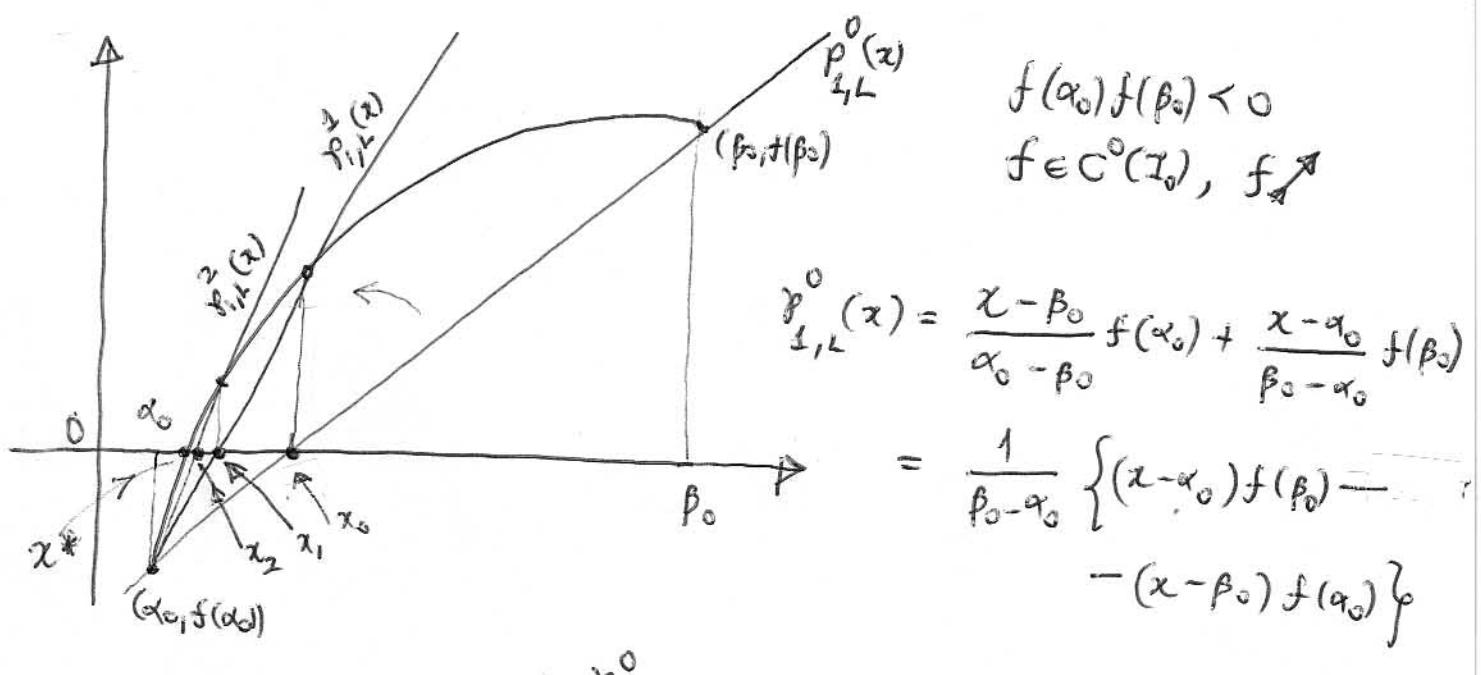
$$\Rightarrow n = 10$$

H διάνοια πραγματικής ρίζας της $f(x) = x^3 - 2x - 5 = 0$ είναι n :

$$x^* = \frac{\sqrt[3]{(540+12\sqrt{1929})^2} + 24}{6\sqrt[3]{540+12\sqrt{1929}}} \approx 2.094551482$$

H μέθοδος της περικύρβησης (.secant)

Είναι βελτίων της ορθογωνής μεθόδου. Αν να παιρνουμε κάπιε ψορά εντός προσεγγίσεων x_n το μέσο του αντίστοιχου διευθυντή I_n , παιρνουμε την τομή του γραφικού πολύων περικύρβησης που ορίζεται από τη σκέψη του I_n .



$$\begin{aligned} p_{I,L}^0(x) &= \frac{x - \beta_0}{\alpha_0 - \beta_0} f(\alpha_0) + \frac{x - \alpha_0}{\beta_0 - \alpha_0} f(\beta_0) \\ &= \frac{1}{\beta_0 - \alpha_0} \left\{ (\alpha_0 - x) f(\beta_0) - (x - \beta_0) f(\alpha_0) \right\} \end{aligned}$$

$$p_{I,L}^0(x_0) = 0 = \frac{1}{\beta_0 - \alpha_0} \left\{ (\alpha_0 - x_0) f(\beta_0) - (x_0 - \beta_0) f(\alpha_0) \right\}$$

$$\Leftrightarrow x_0 = \frac{\alpha_0 f(\beta_0) - \beta_0 f(\alpha_0)}{f(\beta_0) - f(\alpha_0)}$$

$$\text{Εάν: } f(x_0) = 0 \Rightarrow x^* = x_0.$$

$$f(x_0) \neq 0 \Rightarrow \begin{cases} \alpha_1 \equiv x_0, \beta_1 \equiv \beta_0 & f(x_0)f(\beta_0) < 0 \\ \alpha_1 \equiv \alpha_0, \beta_1 \equiv x_0 & f(\alpha_0)f(x_0) < 0 \end{cases}$$

Στοι βρίσκουμε το $I_1 = [\alpha_1, \beta_1] \Rightarrow$

$$\Rightarrow x_1 = \frac{\alpha_1 f(\beta_1) - \beta_1 f(\alpha_1)}{f(\beta_1) - f(\alpha_1)} \quad \text{κλπ...}$$

Για περίδικα σεν τις δύο καταστάσεις στην

για $f(\alpha_0) < 0, f(\beta_0) > 0, f \not\equiv 0 \text{ στη } [\alpha_0, \beta_0]$ θα έχουμε

$$\alpha_0 < \frac{\alpha_0 f(\beta_0) - \beta_0 f(\alpha_0)}{f(\beta_0) - f(\alpha_0)} < \frac{\beta_0 + \alpha_0}{2}$$

$\underbrace{}_{x_0^{\text{II}}}$ $\underbrace{}_{x_0^{\text{I}}} \leftarrow \begin{array}{l} \text{το } x_0 \text{ της 1}^{\text{η}} \text{ μεθόδου} \\ \text{το } x_0 \text{ της 2}^{\text{η}} \text{ μεθόδου} \end{array}$

Διαλεπτικά λοιπόν η ακολουθία $\{x_n^{\text{II}}\}$ της παραβολής θα πρέπει να ευχετίρισε ως x^* γρηγορώτερα από την αντίστοιχη ακολουθία $\{x_n^{\text{I}}\}$ της διχοτομίας.

Περίδικα: Να προσέξετε ότι $x^* \in (2, 3)$ της εξίσωσης $f(x) = x^3 - 2x - 5 = 0$ με προσέγγιση $k=3$ σφ. με την μεθόδο της παραβολής.

$$\alpha_0 = 2, \beta_0 = 3 \Rightarrow x_0 = 2.0588,$$

$$f(x_0)f(\beta_0) < 0 \Rightarrow \alpha_1 = x_0, \beta_1 = \beta_0 \Rightarrow x_1 = 2.0813$$

Ευρεξιστούσες μέτρα ιδία τρίποντο πειράματα: διεργατικά!

$$x_2 = 2.0897$$

$$x_3 = 2.0928$$

$$x_4 = 2.0939$$

$$x_5 = 2.0943 \quad \left. \begin{array}{l} |x_n - x_{n-1}| > 0.5 \times 10^{-k}, \quad n=1,2,3,4 \\ |x_5 - x_4| \leq 0.5 \times 10^{-3} \end{array} \right\} \Rightarrow x^* \approx x_5$$

(Παρατηρήστε ότι $n \geq 10$ και $k=3$ με διχοτόμηση)