

Rezolvarea ecuațiilor și sistemelor de ecuații algebrice neliniare

Prof.dr.ing. Gabriela Ciuprina

Universitatea "Politehnica" București, Facultatea de Inginerie Electrică

Suport didactic pentru disciplina *Metode numerice*, 2017-2018

Notes

Cuprins

- 1 Ecuații algebrice neliniare - formularea problemei
 - Enunț și buna formulare
 - Exemple
- 2 Metode de rezolvare numerică
 - Metoda biseecției
 - Metoda iterației simple
 - Metoda Newton (a tangentelor)
 - Metoda secantelor
- 3 Sisteme de ecuații algebrice neliniare
 - Enunț
 - Iterații simple
 - Newton

Notes

Formularea problemei

Enunț

Se dă $f : [a, b] \Rightarrow \mathbb{R}$, continuă.

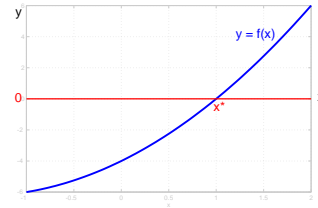
Se cere x pentru care

$$f(x) = 0$$

Buna formulare matematică

Există o soluție $x^* \in [a, b]$ și aceasta este unică.

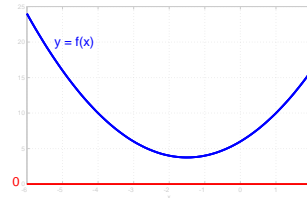
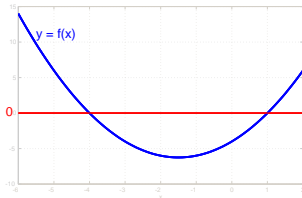
$$f(x^*) = 0$$



Notes

Formularea problemei

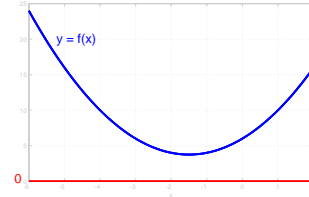
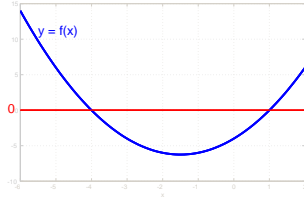
Exemple de probleme prost formulate:



Notes

Formularea problemei

Exemple de probleme prost formulate:

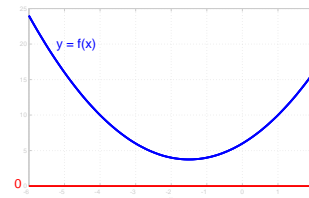
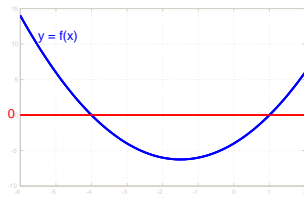


Soluția nu este unică.

Notes

Formularea problemei

Exemple de probleme prost formulate:



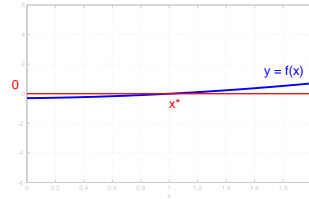
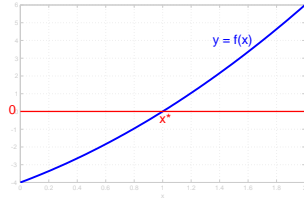
Soluția nu este unică.

Nu există soluție.

Notes

Condiționarea problemei

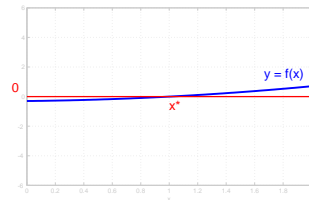
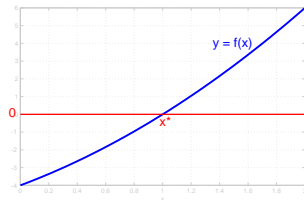
Condiționarea depinde de panta lui f în apropierea soluției.



Notes

Condiționarea problemei

Condiționarea depinde de panta lui f în apropierea soluției.

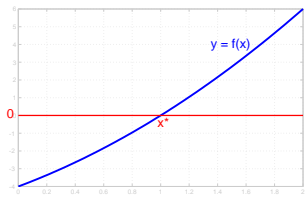


Bine condiționată.

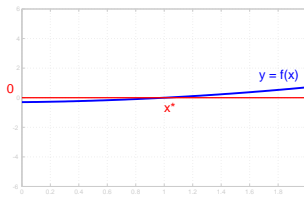
Notes

Condiționarea problemei

Condiționarea depinde de panta lui f în apropierea soluției.



Bine condiționată.



Prost condiționată.

Condiționarea problemei

Numărul de condiționare (revedeți cursul despre erori):

Formulare implicită

$$f(x) = y$$

(y - date, x - rezultat), aici $y = 0$

Formulare explicită

$$x = g(y)$$

$$(g = f^{-1})$$

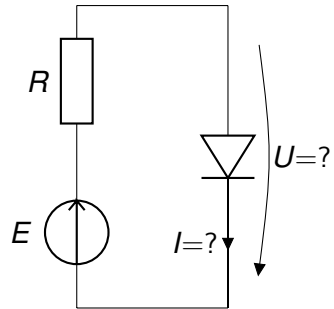
$$\hat{k} = \|J(g(y))\| = |g'(y)| = \frac{1}{|f'(x)|}$$

Dacă $|f'(x^*)| \approx 0 \Rightarrow \hat{k}$ e mare \Rightarrow prost condiționată.

Notes

Notes

Exemplul 1



Se dau: E , R și
caracteristica diodei
 $i = g(u)$

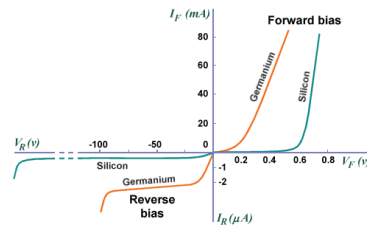


Figura este preluată de la

<https://www.technologyuk.net/physics/>

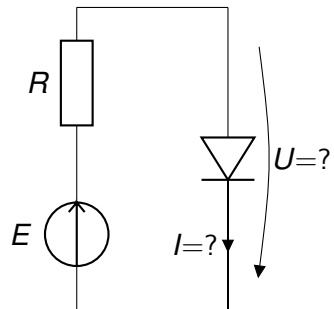
Se cere: punctul static de
funcționare al diodei (I , U)

7/43

Gabriela Ciuprina

Ecuatii și sisteme algebrice neliniare

Exemplul 1



$$u = -Ri + E$$

$$i = g(u)$$

$$u + Rg(u) - E = 0$$

$$f(u) = 0$$

unde

$$f(u) = u + Rg(u) - E$$

7/43

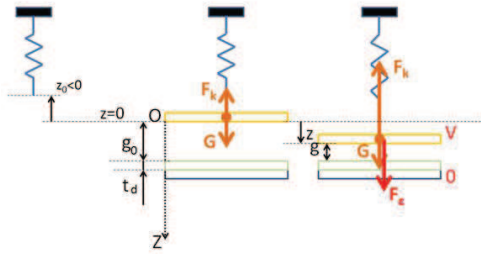
Gabriela Ciuprina

Ecuatii și sisteme algebrice neliniare

Notes

Notes

Exemplul 2



Se dau:

$$g_0, A, t_d$$

$$k, \varepsilon_r$$

$$V$$

Se cere: g

$$k(g_0 - g) = \frac{\varepsilon_0 AV^2}{2 \left(g + \frac{t_d}{\varepsilon_r}\right)^2}$$

$$f(g) = 0$$

unde

$$f(g) = (g - g_0) \left(g + \frac{t_d}{\varepsilon_r}\right)^2 + \frac{\varepsilon_0 AV^2}{2k}$$

8/43

Metoda bisecției - ideea

Ipoteză suplimentară:

$$f(a)f(b) < 0$$

Ideea

$$x_0, x_1, \dots, x_k, \dots \rightarrow x^*$$

Prin înjumătățirea intervalului:

- 1 $x_m = (a + b)/2$
- 2 se va selecta dintre intervalele $[a, x_m]$ și $[x_m, b]$ pe acela care conține soluția
- 3 se renotează cu $[a, b]$ jumătatea aleasă și se reia de la pasul 1.

Algoritmul se oprește atunci când $|b - a| < \varepsilon$

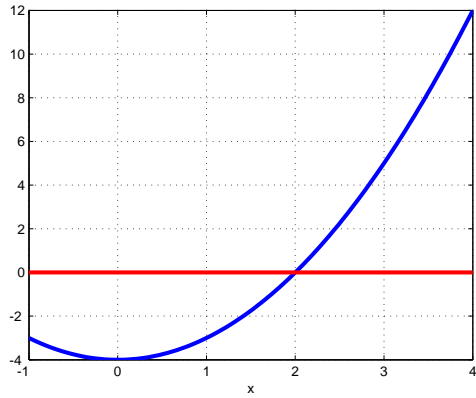
ε este o eroare absolută impusă de utilizator.

9/43

Notes

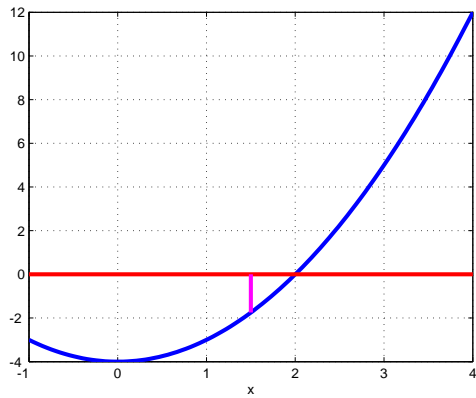
Notes

Metoda biseecției - ideea



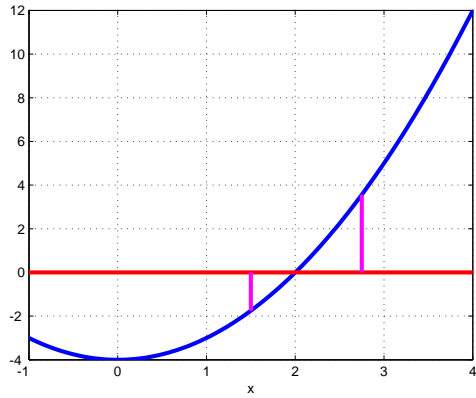
Notes

Metoda biseecției - ideea



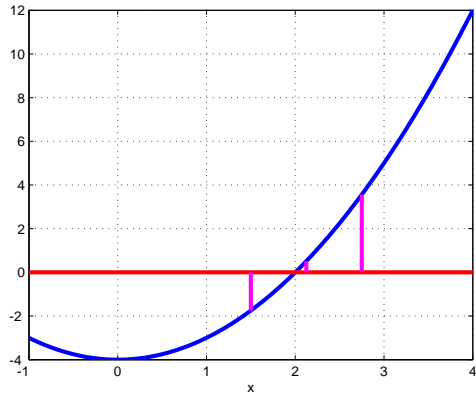
Notes

Metoda biseecției - ideea



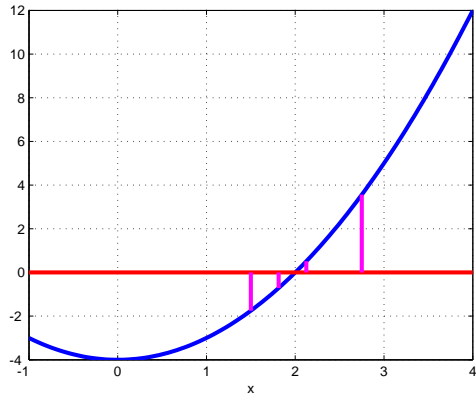
Notes

Metoda biseecției - ideea

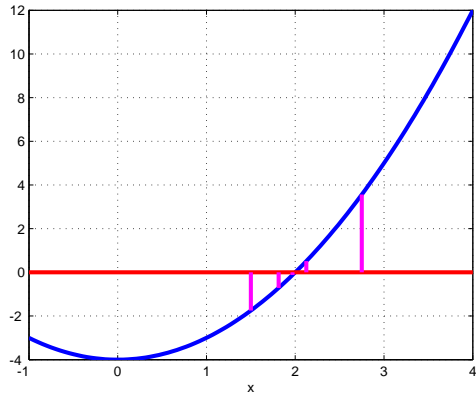


Notes

Metoda biseecției - ideea



Metoda biseecției - ideea



Notes

Notes

Metodei biseecției - algoritm

```
funcție biseecție (a, b, eps, nit)
  real a, b           ; domeniul de definiție al funcției f
  real ε             ; eroarea impusă
  întreg nit         ; număr maxim de iterații
  real xm            ; soluția
  întreg k = 0       ; contor iterații
  repetă
    k = k + 1
    xm = (a + b)/2
    dacă f(xm)f(a) > 0 atunci
      a = xm
    altfel
      b = xm
  până când (b - a) < eps sau k > nit
  dacă k > nit
    scrie Eroarea impusă nu a fost atinsă.
  întoarce xm        ; soluție
retur
```

Metoda biseecției - erori

La fiecare iterație, eroarea absolută se înjumătățește:

$$\begin{aligned} |x_0 - x^*| &< l \\ |x_1 - x^*| &< l/2 \\ |x_2 - x^*| &< l/2^2 \\ &\vdots \\ |x_k - x^*| &< l/2^k \\ &\vdots \end{aligned}$$

$$l = b - a$$

În ipotezele făcute, procedura este garantat convergentă!

Notes

Notes

Ideea metodei iterației simple

Ecuția de rezolvat:

$$f(x) = 0 \quad (1)$$

Ideea:

$$x_0, x_1, \dots, x_k, \dots \rightarrow x^*$$

Calcul recursiv:

$$x_k = g(x_{k-1}), \quad (2)$$

g se numește *funcție de iterație*

Notes

Ideea metodei iterației simple

Ecuția de rezolvat:

$$f(x) = 0 \quad (1)$$

Ideea:

$$x_0, x_1, \dots, x_k, \dots \rightarrow x^*$$

Calcul recursiv:

$$x_k = g(x_{k-1}), \quad (2)$$

g se numește *funcție de iterație*

1 $g = ?$

Notes

Ideea metodei iterației simple

Ecuția de rezolvat:

$$f(x) = 0 \quad (1)$$

Ideea:

$$x_0, x_1, \dots, x_k, \dots \rightarrow x^*$$

Calcul recursiv:

$$x_k = g(x_{k-1}), \quad (2)$$

g se numește *funcție de iterație*

1 $g = ?$

2 $x_0 = ?$

Notes

Ideea metodei iterației simple

Ecuția de rezolvat:

$$f(x) = 0 \quad (1)$$

Ideea:

$$x_0, x_1, \dots, x_k, \dots \rightarrow x^*$$

Calcul recursiv:

$$x_k = g(x_{k-1}), \quad (2)$$

g se numește *funcție de iterație*

1 $g = ?$

2 $x_0 = ?$

3 Șirul este convergent?

Notes

Ideea metodei iterației simple

Ecuatia de rezolvat:

$$f(x) = 0 \quad (1)$$

Ideea:

$$x_0, x_1, \dots, x_k, \dots \rightarrow x^*$$

Calcul recursiv:

$$x_k = g(x_{k-1}), \quad (2)$$

g se numește *funcție de iterație*

- 1 $g = ?$
- 2 $x_0 = ?$
- 3 Șirul este convergent?
- 4 Care este criteriul de oprire?

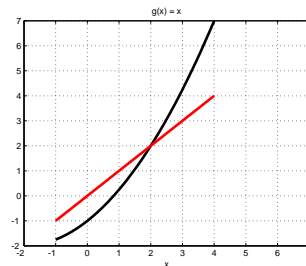
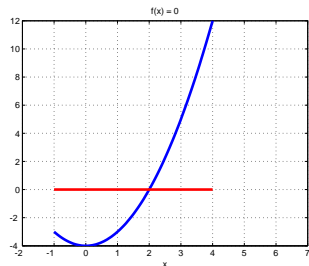
Notes

Metoda iterației simple - construcția lui g

$$x_k = g(x_{k-1}), \quad \lim_{k \rightarrow \infty} x_k = x \quad (3)$$

$$x = g(x) \quad (4)$$

Soluția ecuației $f(x) = 0$ este punct fix al aplicației g



Notes

Metoda iterației simple - construcția lui g

$$f(x) = 0$$

Metoda iterației simple - construcția lui g

$$f(x) = 0$$

$$cf(x) = 0$$

Notes

Notes

Metoda iterației simple - construcția lui g

$$f(x) = 0$$

$$cf(x) = 0$$

$$x + cf(x) = x$$

Metoda iterației simple - construcția lui g

$$f(x) = 0$$

$$cf(x) = 0$$

$$x + cf(x) = x$$

$$g(x) = x + cf(x) \quad (5)$$

Notes

Notes

Metoda iterației simple - construcția lui g

$$f(x) = 0$$

$$cf(x) = 0$$

$$x + cf(x) = x$$

$$g(x) = x + cf(x) \quad (5)$$

$$x_k = x_{k-1} + cf(x_{k-1}) \quad k = 1, 2, \dots, n. \quad (6)$$

Metoda iterației simple - convergența

$$g(x) = x + cf(x) \quad (7)$$

$$x_k = x_{k-1} + cf(x_{k-1}) \quad k = 1, 2, \dots, n. \quad (8)$$

Inițializare arbitrară $x_0 \in [a, b]$.

Obs: **Constanta c influențază puternic convergența.**

Teoremă - condiție suficientă de convergență

Dacă g este o contracție, atunci șirul iterațiilor este convergent.

g este contracție, dacă:

$$|g(x_1) - g(x_2)| < |x_1 - x_2|, \forall x_1, x_2 \in [a, b] \quad (9)$$

Notes

Notes

Metoda iterației simple - convergența

$$g(x) = x + cf(x) \quad (7)$$

$$x_k = x_{k-1} + cf(x_{k-1}) \quad k = 1, 2, \dots, n. \quad (8)$$

Inițializare arbitrară $x_0 \in [a, b]$.

Obs: **Constanta c influențează puternic convergența.**

Teoremă - condiție suficientă de convergență

Dacă g este o contracție, atunci șirul iterațiilor este convergent.

g este contracție, dacă:

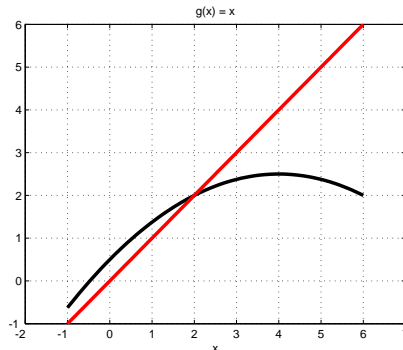
$$|g(x_1) - g(x_2)| \leq L|x_1 - x_2|, \forall x_1, x_2 \in [a, b] \quad (9)$$

$L < 1$ (strict!)

Metoda iterației simple - convergența

Teoremă - condiție suficientă de convergență

Dacă f este derivabilă și $|g'| < 1$, atunci șirul iterațiilor este convergent.



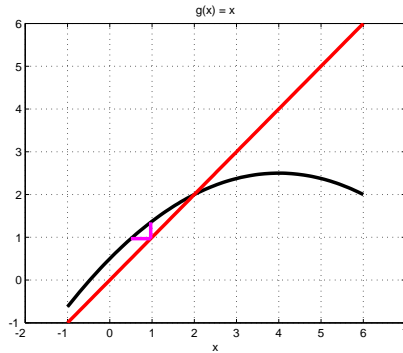
Notes

Notes

Metoda iterației simple - convergența

Teoremă - condiție suficientă de convergență

Dacă f este derivabilă și $|g'| < 1$, atunci șirul iterațiilor este convergent.



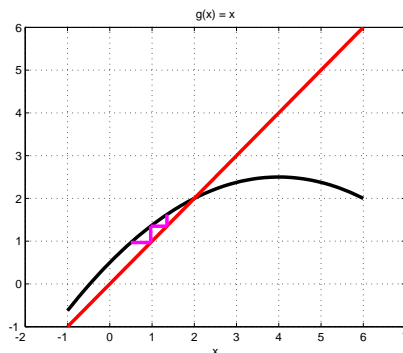
Convergent 17/43

Notes

Metoda iterației simple - convergența

Teoremă - condiție suficientă de convergență

Dacă f este derivabilă și $|g'| < 1$, atunci șirul iterațiilor este convergent.



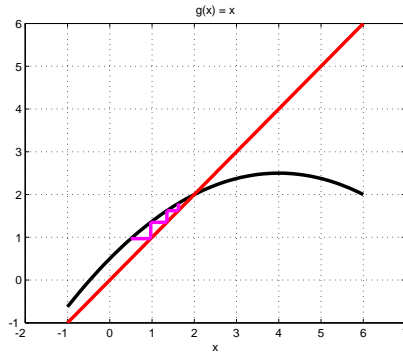
Convergent 17/43

Notes

Metoda iterației simple - convergența

Teoremă - condiție suficientă de convergență

Dacă f este derivabilă și $|g'| < 1$, atunci șirul iterațiilor este convergent.



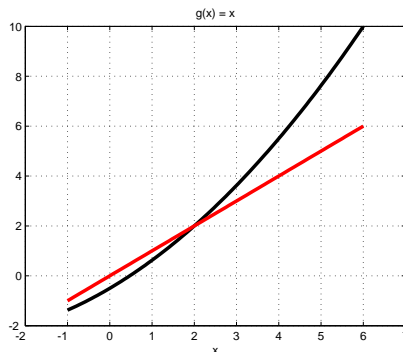
Convergent 17/43

Notes

Metoda iterației simple - convergența

Teoremă - condiție suficientă de convergență

Dacă f este derivabilă și $|g'| < 1$, atunci șirul iterațiilor este convergent.



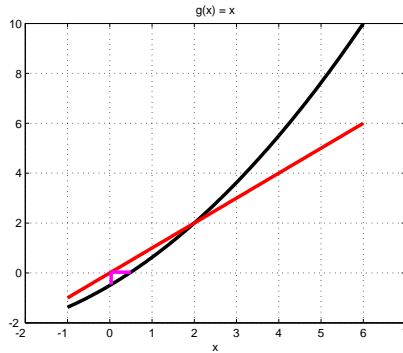
Divergent 17/43

Notes

Metoda iterației simple - convergența

Teoremă - condiție suficientă de convergență

Dacă f este derivabilă și $|g'| < 1$, atunci șirul iterațiilor este convergent.



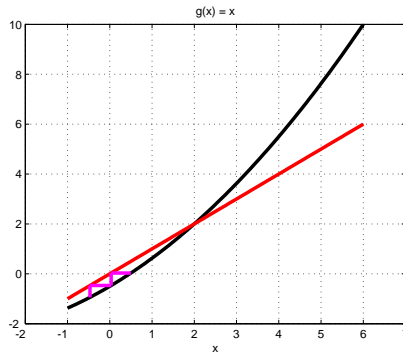
Divergent 17/43

Notes

Metoda iterației simple - convergența

Teoremă - condiție suficientă de convergență

Dacă f este derivabilă și $|g'| < 1$, atunci șirul iterațiilor este convergent.



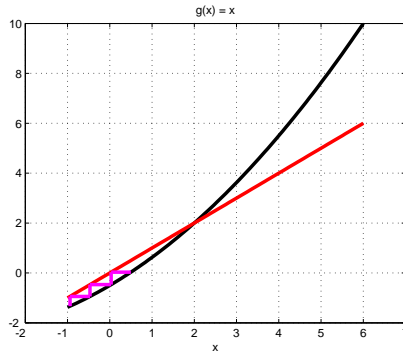
Divergent 17/43

Notes

Metoda iterației simple - convergența

Teoremă - condiție suficientă de convergență

Dacă f este derivabilă și $|g'| < 1$, atunci șirul iterațiilor este convergent.



Divergent 17/43

Metoda iterației simple - convergența

Condiția $|g'| < 1$ este echivalentă cu:

$$|1 + cf'(x)| < 1, \quad x \in [a, b]. \quad (10)$$

⇒ importanța constantei c

Cu cât $|g'| = |1 + cf'(x)|$ este mai mic, cu atât șirul iterativ este mai rapid convergent.

Notăm L o margine a derivatei $|g'(x)| \leq L$.

$$|x_1 - x^*| = |g(x_0) - g(x^*)| = |g'(\zeta)(x_0 - x^*)| \leq L|x_0 - x^*|$$

$$|x_2 - x^*| \leq L|x_1 - x^*| \leq L^2|x_0 - x^*|$$

$$|x_3 - x^*| \leq L|x_2 - x^*| \leq L^3|x_0 - x^*|$$

⋮

$$|x_k - x^*| \leq L^k|x_0 - x^*| \quad (11)$$

18/43

Notes

Notes

Metoda iterației simple - condiția de oprire

Eroarea $|x_n - x^*|$ - nu se poate calcula
Reziduul $|f(x_n)|$ - se poate calcula, dar trebuie corelat cu numărul de condiționare

$$f(x_n) - f(x^*) = f'(\zeta)(x_n - x^*)$$

$$|x_n - x^*| = \frac{1}{f'(\zeta)} |f(x_n)|$$

$$|x_n - x^*| \leq \hat{k} |f(x_n)|$$

Metoda iterației simple - condiția de oprire

Dar

$$|x_n - x_{n-1}| = |g(x_{n-1}) - x_{n-1}| = |x_{n-1} + cf(x_{n-1}) - x_{n-1}| = |cf(x_{n-1})|$$

Dacă c e corelat cu inversa derivatei, atunci **cel mai natural criteriu de oprire este**

$$|x_n - x_{n-1}| < \varepsilon$$

unde ε este parametru de intrare (impus de utilizator).

Notes

Notes

Metoda Newton

c se alege a.î. viteza de convergență să fie maximă:

$$1 + c_k f'(x_k) = 0$$

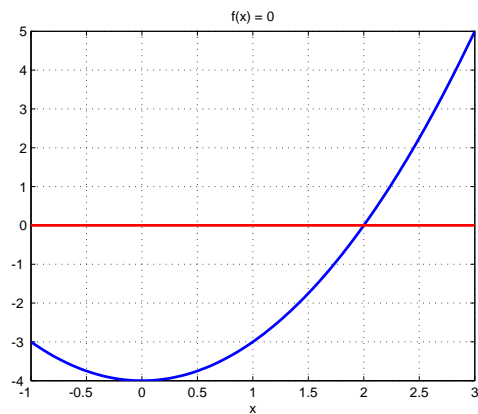
$$c_k = -\frac{1}{f'(x_k)}. \quad (12)$$

$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)} \quad k = 1, 2, \dots \quad (13)$$

Semnificație geometrică: La fiecare iterație graficul funcției este aproximat cu tangenta dusă în punctul de coordonate $x_k, f(x_k)$.
OBS: Metoda eșuează dacă tangenta are panta zero.

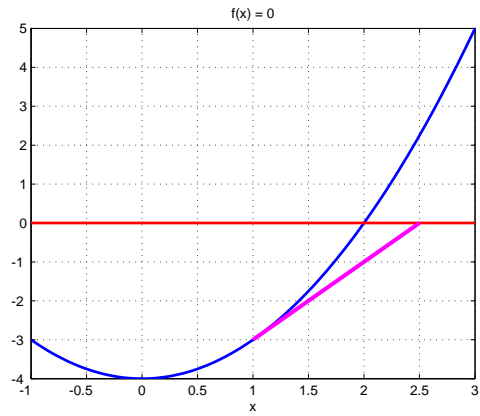
Notes

Metoda Newton



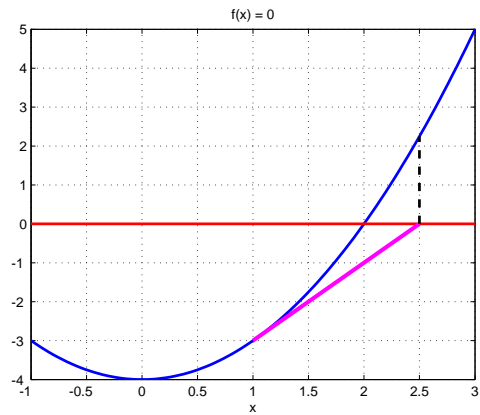
Notes

Metoda Newton



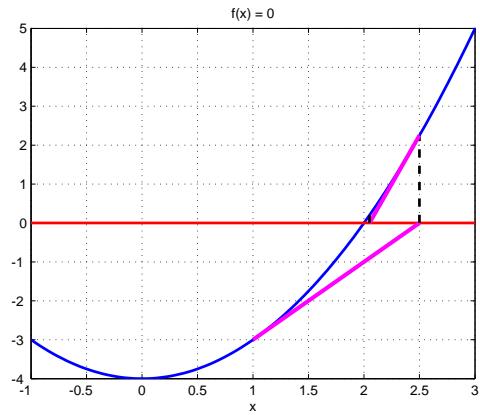
Notes

Metoda Newton



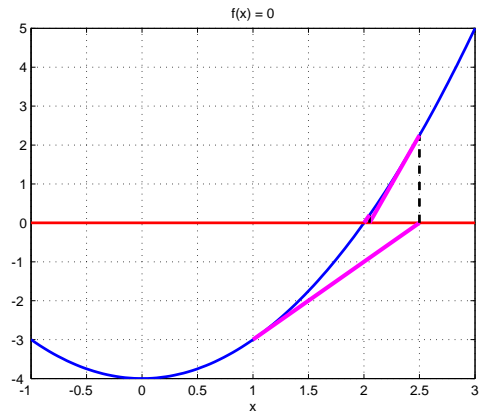
Notes

Metoda Newton



Notes

Metoda Newton



Notes

Metoda Newton

Justificare: Ecuația dreptei tangente:

$$y = f'(x)(x - x_k) + f(x_k), \quad (14)$$

Intersecția tangentei cu axa orizontală:

$$y = 0 \Rightarrow x = x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_k)}$$

Obs: la fiecare iterație trebuie evaluată derivata $f'(x_k)$, ceea ce poate necesita un efort mare de calcul.

:(

Ce se poate face pentru diminuarea efortului de calcul?

Metoda tangențelor paralele

Variantă simplificată metoda **Newton-Kantorovici (a tangențelor paralele)**

$$c = -1/f'(x_0)$$

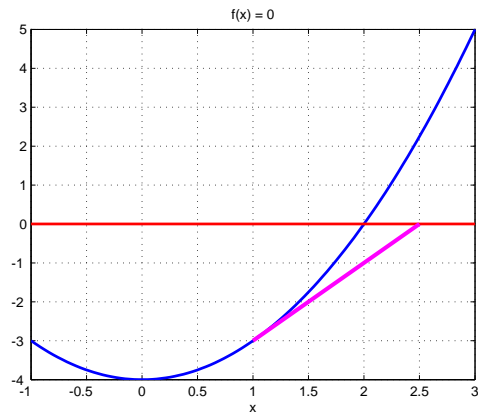
$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)}{f'(x_0)} \quad (15)$$

Semnificația geometrică?

Notes

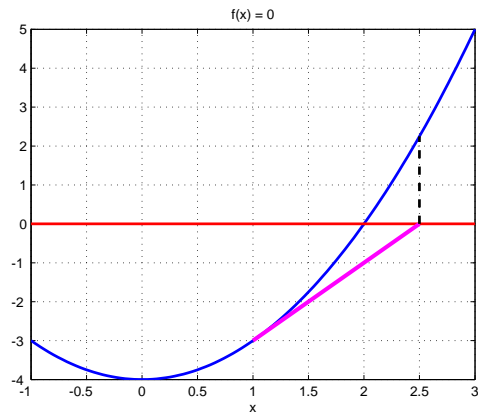
Notes

Metoda tangentelor paralele



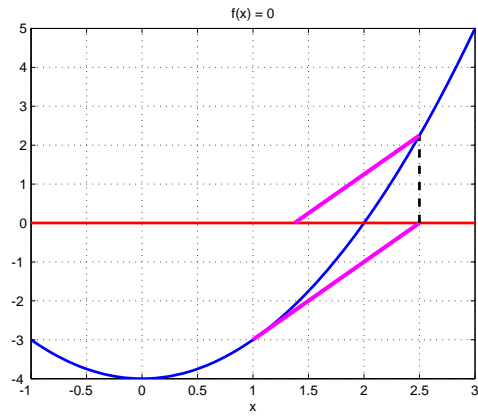
Notes

Metoda tangentelor paralele



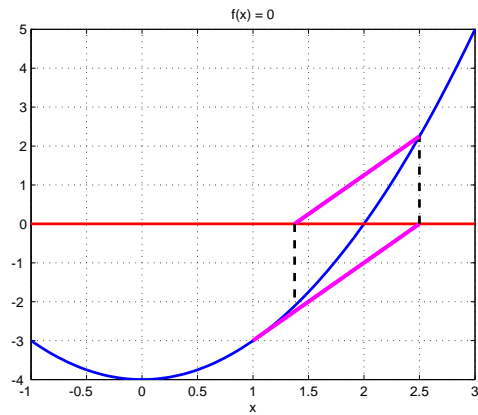
Notes

Metoda tangentelor paralele



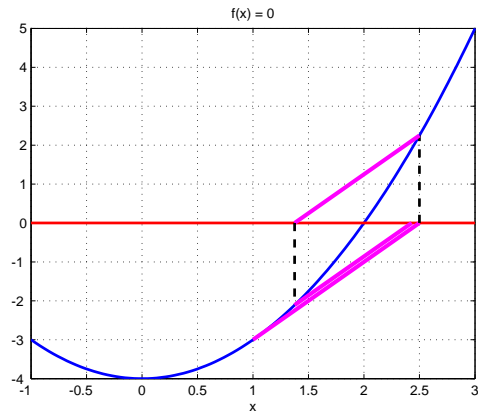
Notes

Metoda tangentelor paralele

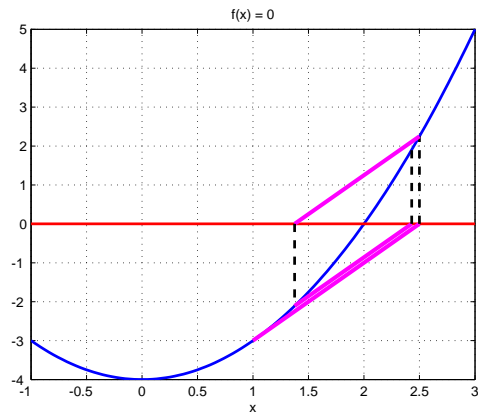


Notes

Metoda tangentelor paralele



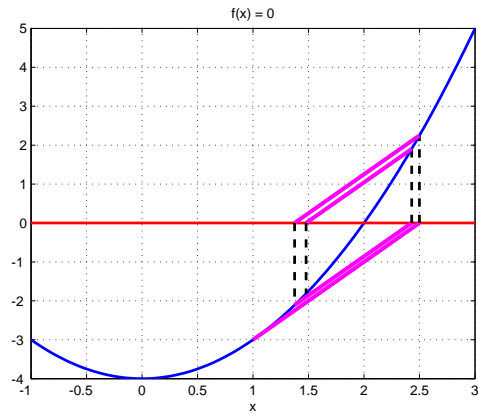
Metoda tangentelor paralele



Notes

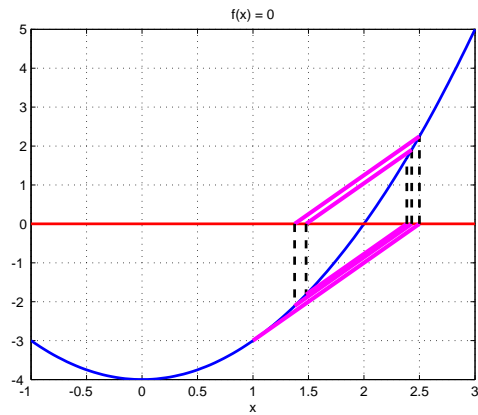
Notes

Metoda tangentelor paralele



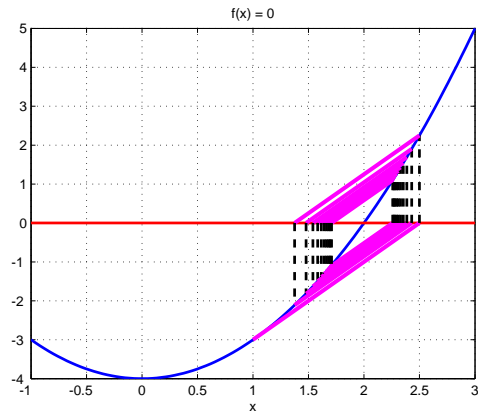
Notes

Metoda tangentelor paralele

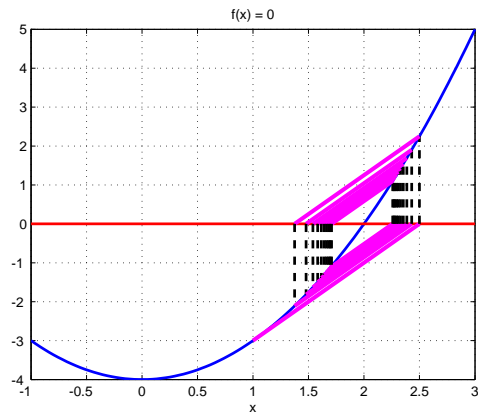


Notes

Metoda tangentelor paralele



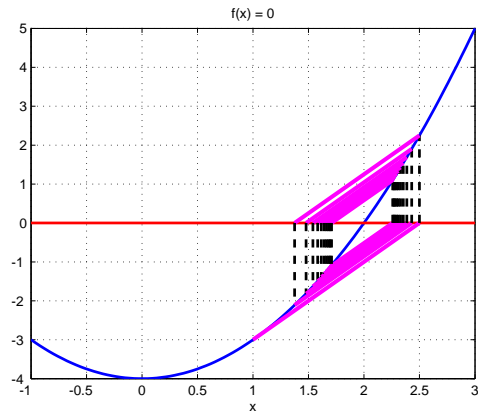
Metoda tangentelor paralele



Notes

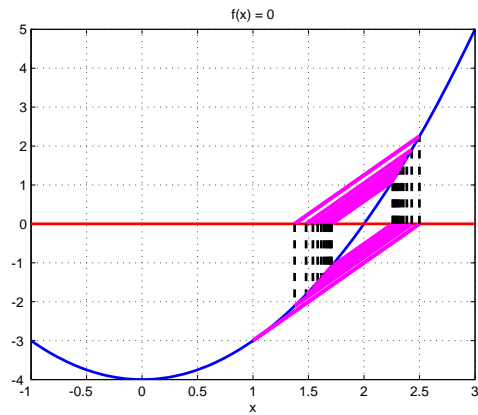
Notes

Metoda tangentelor paralele



- S-a redus efortul de calcul, dar doar pentru o iterație

Metoda tangentelor paralele

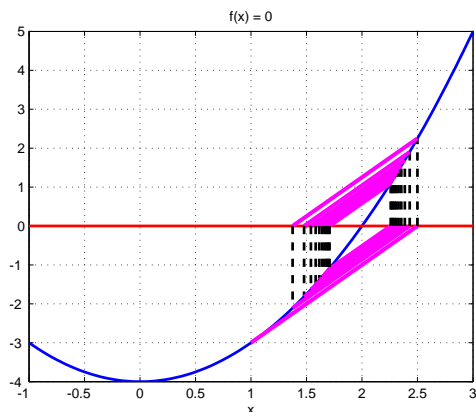


- S-a redus efortul de calcul, dar doar pentru o iterație
- Rămâne necesitatea de a avea o expresie analitică pentru derivată $f'(x)$.

Notes

Notes

Metoda tangentelor paralele



- S-a redus efortul de calcul, dar doar pentru o iterație
- Rămâne necesitatea de a avea o expresie analitică pentru derivată $f'(x)$.
- Ce se poate face dacă nu există o astfel de expresie?

Notes

Metoda secantelor

Folosește o aproximare numerică a derivatei

$$f'(x_k) \approx \frac{f(x_k) - f(x_{k-1})}{x_k - x_{k-1}}, \quad (16)$$

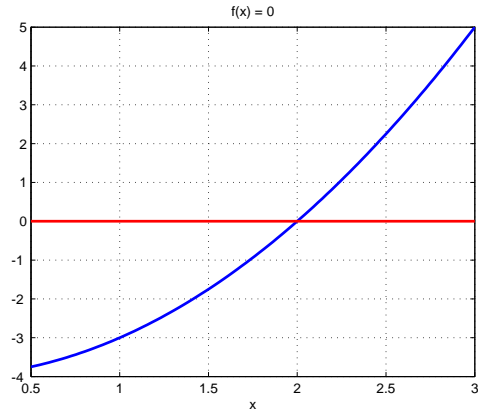
$$x_{k+1} = x_k - \frac{f(x_k)(x_k - x_{k-1})}{f(x_k) - f(x_{k-1})} \quad k = 1, 2, \dots \quad (17)$$

Semnificație geometrică: La fiecare iterație graficul funcției este aproximat cu secanta ce unește ultimele două puncte din șirul iterativ, având coordonatele x_{k-1} , $f(x_{k-1})$ și respectiv x_k , $f(x_k)$.
OBS: Metoda eșuează dacă secanta are panta zero.

Notes

Metoda secantelor

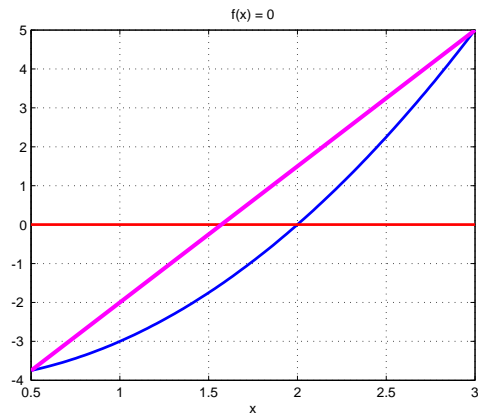
Obs: funcția de iterație are două variabile $x_{k+1} = g(x_k, x_{k-1})$,
deci necesită o inițializare dublă x_0, x_1 (ex: $x_0 = b, x_1 = a$).



Notes

Metoda secantelor

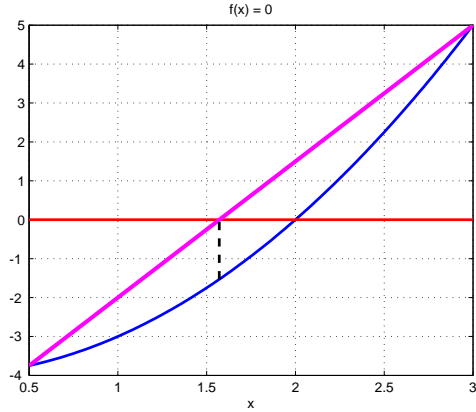
Obs: funcția de iterație are două variabile $x_{k+1} = g(x_k, x_{k-1})$,
deci necesită o inițializare dublă x_0, x_1 (ex: $x_0 = b, x_1 = a$).



Notes

Metoda secantelor

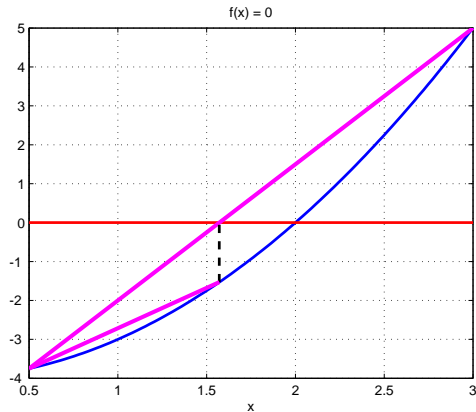
Obs: funcția de iterație are două variabile $x_{k+1} = g(x_k, x_{k-1})$, deci necesită o inițializare dublă x_0, x_1 (ex: $x_0 = b, x_1 = a$).



Notes

Metoda secantelor

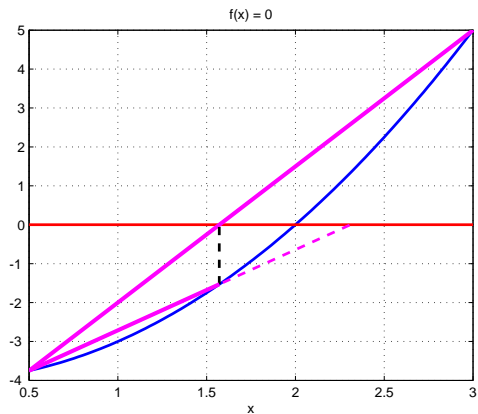
Obs: funcția de iterație are două variabile $x_{k+1} = g(x_k, x_{k-1})$, deci necesită o inițializare dublă x_0, x_1 (ex: $x_0 = b, x_1 = a$).



Notes

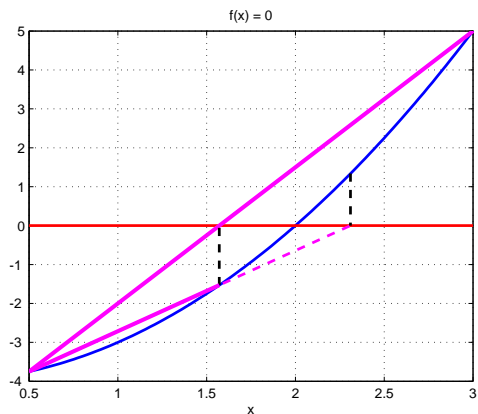
Metoda secantelor

Obs: funcția de iterație are două variabile $x_{k+1} = g(x_k, x_{k-1})$, deci necesită o inițializare dublă x_0, x_1 (ex: $x_0 = b, x_1 = a$).



Metoda secantelor

Obs: funcția de iterație are două variabile $x_{k+1} = g(x_k, x_{k-1})$, deci necesită o inițializare dublă x_0, x_1 (ex: $x_0 = b, x_1 = a$).

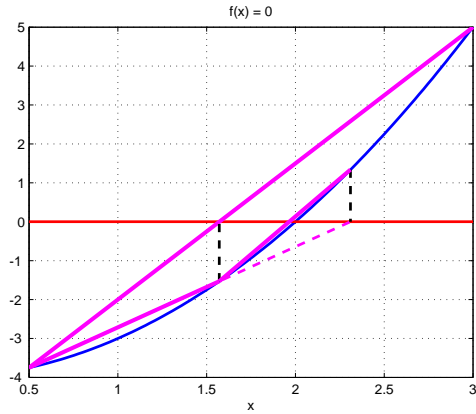


Notes

Notes

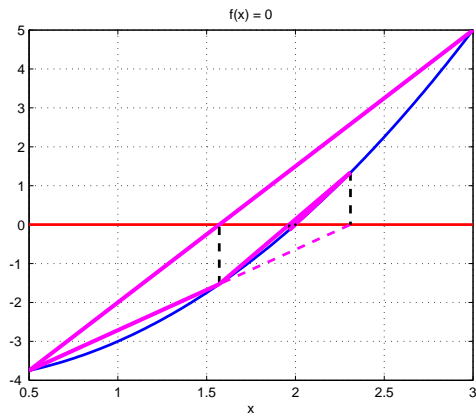
Metoda secantelor

Obs: funcția de iterație are două variabile $x_{k+1} = g(x_k, x_{k-1})$, deci necesită o inițializare dublă x_0, x_1 (ex: $x_0 = b, x_1 = a$).



Metoda secantelor

Obs: funcția de iterație are două variabile $x_{k+1} = g(x_k, x_{k-1})$, deci necesită o inițializare dublă x_0, x_1 (ex: $x_0 = b, x_1 = a$).

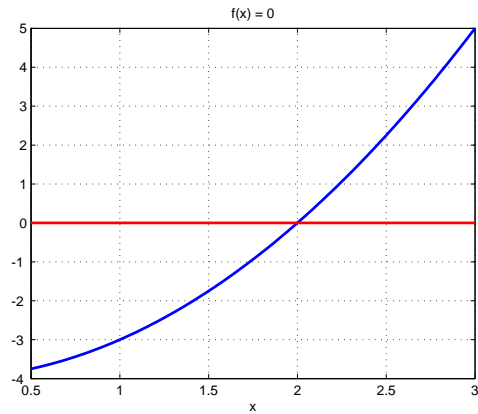


Notes

Notes

Metoda secantelor

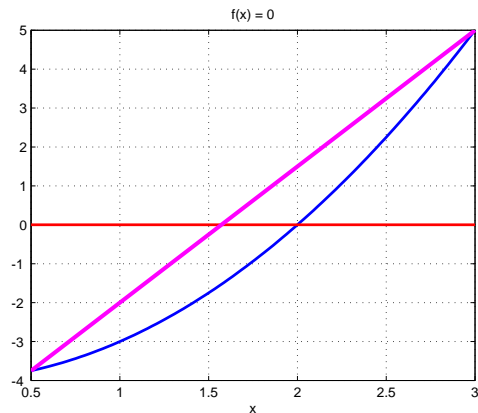
Obs: dacă: $x_0 = a, x_1 = b$.



Notes

Metoda secantelor

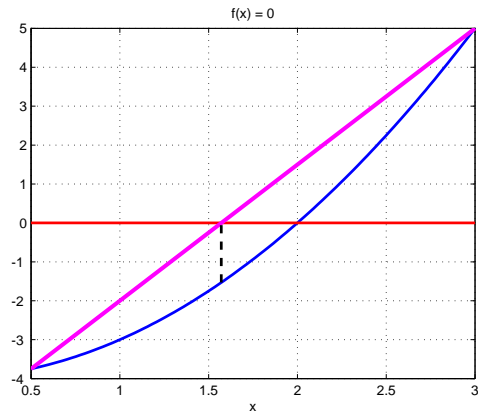
Obs: dacă: $x_0 = a, x_1 = b$.



Notes

Metoda secantelor

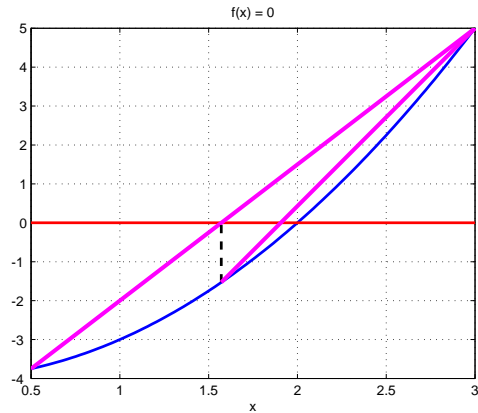
Obs: dacă: $x_0 = a, x_1 = b$.



Notes

Metoda secantelor

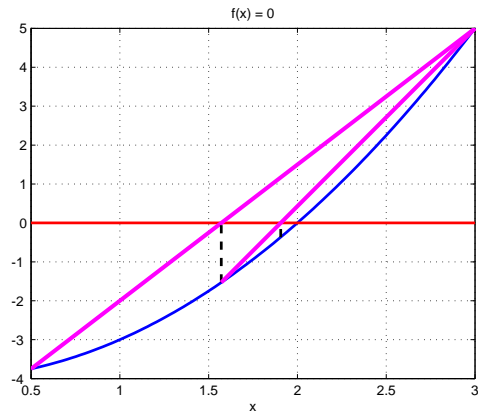
Obs: dacă: $x_0 = a, x_1 = b$.



Notes

Metoda secantelor

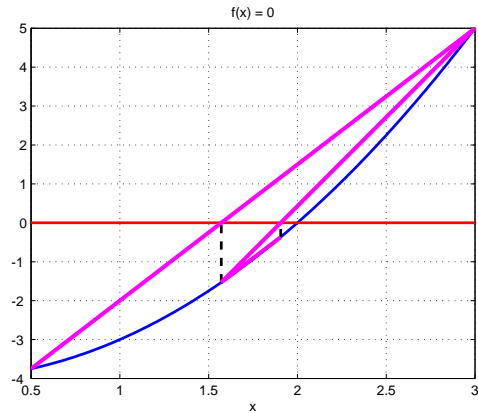
Obs: dacă: $x_0 = a, x_1 = b$.



Notes

Metoda secantelor

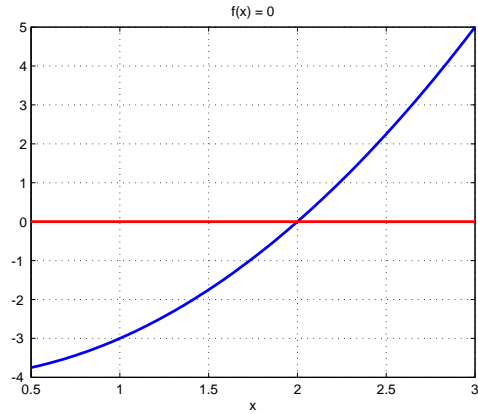
Obs: dacă: $x_0 = a, x_1 = b$.



Notes

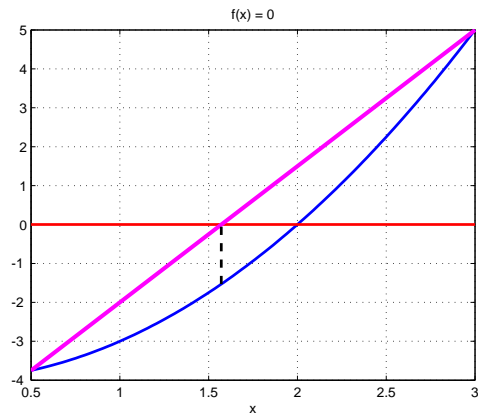
Metoda secantelor

Obs: variantă modificată, se alege secanta corespunzătoare unei schimbări a semnului.



Metoda secantelor

Obs: variantă modificată, se alege secanta corespunzătoare unei schimbări a semnului.

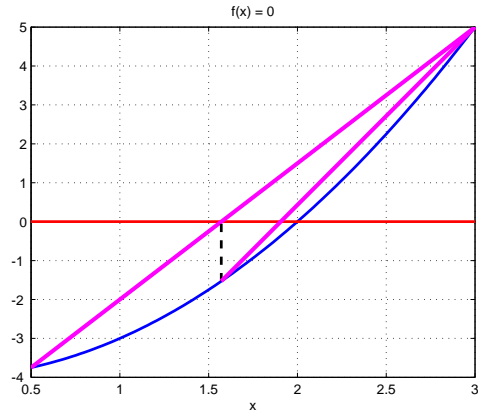


Notes

Notes

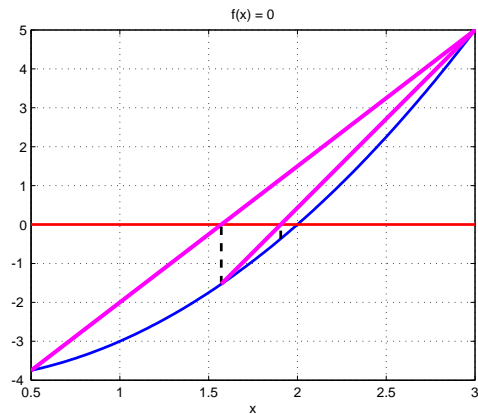
Metoda secantelor

Obs: variantă modificată, se alege secanta corespunzătoare unei schimbări a semnului.



Metoda secantelor

Obs: variantă modificată, se alege secanta corespunzătoare unei schimbări a semnului.

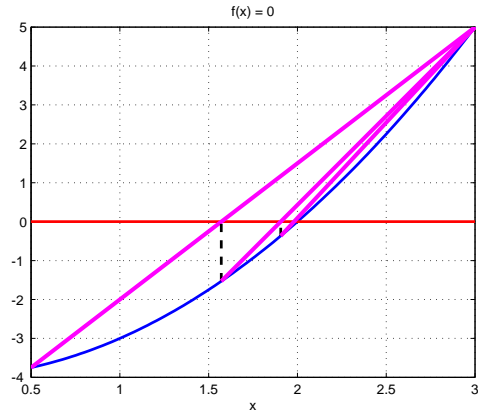


Notes

Notes

Metoda secantelor

Obs: variantă modificată, se alege secanta corespunzătoare unei schimbări a semnului.



Algoritmi

```
procedura iterație simplă ( $x_0, eps, nit$ )  
real  $x_0$  ; inițializare soluție  
real  $eps$  ; eroarea impusă  
întreg  $nit$  ; număr maxim de iterații  
întreg  $k = 0$  ; contor iterații  
real  $xvechi = x_0$  ; inițializarea soluției  
repetă  
     $k = k + 1$   
     $xnou = g(xvechi)$  ; unde  $g(x)=x+cf(x)$   
     $d = |xnou - xvechi|$   
     $xvechi = xnou$   
până când  $d < eps$  sau  $k > nit$   
dacă  $k \leq nit$   
    scrie  $xnou$   
retur
```

Notes

Notes

Algoritmi

```
procedura Newton ( $x_0, eps, nit$ )  
real  $x_0$  ; inițializare soluție  
real  $eps$  ; eroarea impusă  
întreg  $nit$  ; număr maxim de iterații  
întreg  $k = 0$  ; contor iterații  
real  $xvechi = x_0$  ; inițializarea soluției  
repetă  
     $k = k + 1$   
     $xnou = xvechi - f(xvechi)/fder(xvechi)$   
     $d = |xnou - xvechi|$   
     $xvechi = xnou$   
până când  $d < eps$  sau  $k > nit$   
dacă  $k \leq nit$   
    scrie  $xnou$   
retur
```

Notes

Algoritmi

```
procedura tangente paralele ( $x_0, eps, nit$ )  
real  $x_0$  ; inițializare soluție  
real  $eps$  ; eroarea impusă  
întreg  $nit$  ; număr maxim de iterații  
real  $xvechi = x_0$  ; inițializarea soluției  
real  $fd = fder(x_0)$  ; valoarea derivatei în  $x_0$   
repetă  
     $k = k + 1$   
     $xnou = xvechi - f(xvechi)/fd$   
     $d = |xnou - xvechi|$   
     $xvechi = xnou$   
până când  $d < eps$  sau  $k > nit$   
dacă  $k \leq nit$   
    scrie  $xnou$   
retur
```

Notes

Algoritmi

```
procedura secante (a, b, eps, nit)  
  real a, b ; domeniul de definiție al funcției  
  real eps ; eroarea impusă  
  întreg nit ; număr maxim de iterații  
  întreg k = 0 ; contor iterații  
  real xv = a ; inițializări ale soluției  
  real xvv = b  
  repetă  
    k = k + 1  
    xnou = xv - (xv - xvv)f(xv)/(f(xv) - f(xvv))  
    d = |xnou - xv|  
    xvv = xv  
    xv = xnou  
  până când d < eps sau k > nit  
  dacă k ≤ nit  
    scrie xnou  
  retur
```

Notes

Comparație - efortul de calcul

- Depinde de eroarea impusă soluției.
- Efortul pentru o iterație depinde de metodă.
- Operațiile de referință: evaluarea funcției f sau a derivatei acesteia.

| Metoda | Număr de evaluări pe iterație |
|-------------------|--|
| Biseecției | 2 pentru f (poate fi redusă la o evaluare) |
| Iterația simplă | 1 pentru f |
| Tangente paralele | 1 pentru f |
| Newton | 1 pentru f și 1 pentru f' |
| Secante | 2 pentru f (poate fi redusă la o evaluare) |

Notes

Comparație - convergență

Biseția

- garantat convergență în ipoteza schimbării semnului;
- deoarece $a_k = 1/2a_{k-1}$ se spune că are **convergență liniară**.

a_k = marginea erorii absolute - revedeți cursul despre erori.

Comparație - convergență

Metodele bazate pe iterații

- nu sunt garantat convergente;
- viteza de convergență diferă de la o metodă la alta;
- **metoda Newton** e cea mai rapid convergentă, are **convergență pătratică** (demo pe slide-ul următor).
- **metoda secantelor** are o viteză de convergență între cea liniară și cea pătratică ("**superliniară**"):
 $a_k \approx Ca_{k-1}^\alpha$, $\alpha = (1 + \sqrt{5})/2 \approx 1.61$. [Cheney]

Metoda Newton ar putea avea o eficiență globală superioară, chiar dacă la fiecare iterație timpul de calcul este mai mare.

Notes

Notes

Convergența metodei Newton - demonstrație

Funcția de iterație $g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$

Se verifică ușor că $g'(x^*) = 0$

$$g(x) = g(x^*) + (x - x^*)g'(x^*) + (x - x^*)^2 g''(\zeta)/2$$

Notes

Convergența metodei Newton - demonstrație

Funcția de iterație $g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$

Se verifică ușor că $g'(x^*) = 0$

$$g(x) = g(x^*) + (x - x^*)g'(x^*) + (x - x^*)^2 g''(\zeta)/2$$

$$g(x) = g(x^*) + (x - x^*)^2 g''(\zeta)/2$$

Notes

Convergența metodei Newton - demonstrație

Funcția de iterație $g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$

Se verifică ușor că $g'(x^*) = 0$

$$g(x) = g(x^*) + (x - x^*)g'(x^*) + (x - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

$$g(x) = g(x^*) + (x - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

$$g(x_{k-1}) = g(x^*) + (x_{k-1} - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

Convergența metodei Newton - demonstrație

Funcția de iterație $g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$

Se verifică ușor că $g'(x^*) = 0$

$$g(x) = g(x^*) + (x - x^*)g'(x^*) + (x - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

$$g(x) = g(x^*) + (x - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

$$g(x_{k-1}) = g(x^*) + (x_{k-1} - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

$$x_k = x^* + (x_{k-1} - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

Notes

Notes

Convergența metodei Newton - demonstrație

Funcția de iterație $g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$

Se verifică ușor că $g'(x^*) = 0$

$$g(x) = g(x^*) + (x - x^*)g'(x^*) + (x - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

$$g(x) = g(x^*) + (x - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

$$g(x_{k-1}) = g(x^*) + (x_{k-1} - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

$$x_k = x^* + (x_{k-1} - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

$$|x_k - x^*| \leq M|x_{k-1} - x^*|^2 \quad (18)$$

Notes

Convergența metodei Newton - demonstrație

Funcția de iterație $g(x) = x - \frac{f(x)}{f'(x)}$

Se verifică ușor că $g'(x^*) = 0$

$$g(x) = g(x^*) + (x - x^*)g'(x^*) + (x - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

$$g(x) = g(x^*) + (x - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

$$g(x_{k-1}) = g(x^*) + (x_{k-1} - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

$$x_k = x^* + (x_{k-1} - x^*)^2g''(\zeta)/2$$

$$|x_k - x^*| \leq M|x_{k-1} - x^*|^2 \quad (18)$$

Notes

Enunț

Se dau $f_k : \mathbb{R}^n \rightarrow \mathbb{R}$, continue, $k = 1, \dots, n$.

Se cer x_k pentru care

$$\begin{aligned} f_1(x_1, x_2, \dots, x_n) &= 0 \\ f_2(x_1, x_2, \dots, x_n) &= 0 \\ &\vdots \\ f_n(x_1, x_2, \dots, x_n) &= 0 \end{aligned}$$

Enunț

Se dă $\mathbf{F} : \mathbb{R}^n \Rightarrow \mathbb{R}^n$, continuă.

Se cere $\mathbf{x} \in \mathbb{R}^n$ pentru care

$$\mathbf{F}(\mathbf{x}) = \mathbf{0} \tag{19}$$

unde

$$\mathbf{F} = [f_1, f_2, \dots, f_n]^T \in \mathbb{R}^n$$

$$\mathbf{x} = [x_1, x_2, \dots, x_n]^T \in \mathbb{R}^n$$

Exemplu: - circuite rezistive neliniare. Altele?

Notes

Notes

Iterații simple

Bisecția - nu se poate generaliza

Iterația simplă:

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{G}(\mathbf{x}^{(k)}) \quad (20)$$

$$\mathbf{G}(\mathbf{x}) = \mathbf{x} + \mathbf{C}\mathbf{F}(\mathbf{x}) \quad (21)$$

unde $\mathbf{C} \in \mathbb{R}^{n \times n}$

Procedura este convergentă dacă

$$\|\mathbf{G}\| < 1$$

\Leftrightarrow

$$\|\mathbf{I} + \mathbf{C}\mathbf{F}'(\mathbf{x})\|$$

unde \mathbf{F}' este matricea Jacobian.

Iterații simple

Matricea Jacobian

$$\mathbf{F}' = \begin{bmatrix} \frac{\partial f_1}{\partial x_1} & \frac{\partial f_1}{\partial x_2} & \cdots & \frac{\partial f_1}{\partial x_n} \\ \frac{\partial f_2}{\partial x_1} & \frac{\partial f_2}{\partial x_2} & \cdots & \frac{\partial f_2}{\partial x_n} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ \frac{\partial f_n}{\partial x_1} & \frac{\partial f_n}{\partial x_2} & \cdots & \frac{\partial f_n}{\partial x_n} \end{bmatrix} \quad (22)$$

Procedura e cu atât mai rapid convergentă cu cât $\|\mathbf{I} + \mathbf{C}\mathbf{F}'(\mathbf{x})\|$ este mai mică.

\Rightarrow

Viteza maximă de convergență corespunde alegerii

$$\|\mathbf{I} + \mathbf{C}\mathbf{F}'(\mathbf{x})\| = 0$$

Notes

Notes

Newton

Newton:

$$\mathbf{C} = -(\mathbf{F}'(\mathbf{x}))^{-1} \quad (23)$$

Iterații Newton:

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} - (\mathbf{F}'(\mathbf{x}^{(k)}))^{-1} \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(k)}) \quad (24)$$

Metoda eșuează dacă se întâlnește o matrice Jacobian singulară.

Newton - algoritm

Nu se implementează formula

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} - (\mathbf{F}'(\mathbf{x}^{(k)}))^{-1} \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(k)}) \quad (25)$$

Dacă notăm \mathbf{z} corecția:

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{z} \quad (26)$$

atunci

$$\mathbf{z} = -(\mathbf{F}'(\mathbf{x}^{(k)}))^{-1} \mathbf{F}(\mathbf{x}^{(k)})$$

$$(\mathbf{F}'(\mathbf{x}^{(k)}))\mathbf{z} = -\mathbf{F}(\mathbf{x}^{(k)}) \quad (27)$$

La fiecare iterație neliniară

- 1 se calculează corecția prin rezolvarea sist. algebric liniar (27);
- 2 se actualizează soluția cu (26).

Notes

Notes

Alte variante

- Newton-Kantorovich (tangente paralele)

$$(\mathbf{F}'(\mathbf{x}^{(0)}))\mathbf{z} = -\mathbf{F}(\mathbf{x}^{(k)}) \quad (28)$$

$$\mathbf{x}^{(k+1)} = \mathbf{x}^{(k)} + \mathbf{z} \quad (29)$$

Sistemul de rezolvat are întotdeauna aceeași matrice a coeficienților \Rightarrow este eficientă folosirea factorizării.

- Secante - derivatele parțiale din formula Jacobianului se calculează numeric, cu formule de derivare regresivă de ordinul 1.

$$\frac{\partial f_i}{\partial x_j} = \frac{f_i(x_1^{(k-1)}, x_2^{(k-1)}, \dots, x_j^{(k)}, \dots, x_n^{(k-1)}) - f_i(x_1^{(k-1)}, x_2^{(k-1)}, \dots, x_j^{(k-1)}, \dots, x_n^{(k-1)})}{x_j^{(k)} - x_j^{(k-1)}}$$

Referințe

- Pseudocod și complexitate - Cap.9 din

[1] Gabriela Ciuprina, Mihai Rebican, Daniel Ioan - Metode numerice in ingineria electrica - Indrumar de laborator pentru studentii facultatii de Inginerie electrica, Editura Printech, 2013, disponibil la

http://mn.lmn.pub.ro/indrumar/IndrumarMN_Printech2013.pdf

Notes

Notes
