

Tema nr. 7

Fie P un polinom de grad n cu coeficienți reali:

$$P(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_kx^{n-k} + \dots + a_{n-1}x + a_n, \quad a_0 \neq 0, \quad a_i \in \mathbb{R}$$

și ϵ precizia calculelor.

Să se calculeze intervalul $[-R, R]$ în care se găsesc toate rădăcinile reale ale polinomului P . Să se implementeze metoda lui Laguerre de aproximare a rădăcinilor reale ale unui polinom. Pentru calculul valorii unui polinom într-un punct să se folosească schema lui Horner. Să se aproximeze cât mai multe rădăcini ale polinomului P cu metoda Laguerre, pornind de la puncte de start, x_0 , diferite. Rezultatele se vor afișa pe ecran și se vor memora într-un fișier. În fișierul respectiv se vor scrie doar rădăcinile distincte (2 valori reale v_1 și v_2 sunt considerate diferite dacă $|v_1 - v_2| > \epsilon$).

Bonus 20 pt.: Adaptați metoda lui Laguerre pentru calculul tuturor rădăcinilor (reale și complexe) ale polinomului P .

Metoda Laguerre de aproximare a rădăcinilor unui polinom

Fie P un polinom de grad n :

$$P(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_n, \quad (a_0 \neq 0) \quad (1)$$

Se numește rădăcină a unui polinom, un număr real sau complex, $r \in \mathbb{R}$ sau $r \in \mathbb{C}$ pentru care:

$$P(r) = a_0r^n + a_1r^{n-1} + \dots + a_n = 0.$$

Orice polinom cu coeficienți reali are n rădăcini, reale sau complexe. Dacă $r = c + id$ este rădăcină complexă a polinomului P atunci și $\bar{r} = c - id$ este rădăcină a polinomului P . Dacă $r \in \mathbb{R}$ este rădăcină reală a polinomului P atunci:

$$P(x) = (x - r)Q(x), \quad Q \text{ este polinom de grad } n - 1.$$

Dacă numerele complexe $a \pm ib$ sunt rădăcini ale polinomului P atunci:

$$P(x) = (x^2 - 2cx + c^2 + d^2)Q(x), \quad Q \text{ este polinom de grad } n - 2.$$

(polinomul de gradul al 2-lea $x^2 - 2cx + c^2 + d^2$ are rădăcinile $c \pm id$)

Toate rădăcinile reale ale polinomului P se află în intervalul $[-R, R]$ unde R este dat de:

$$R = \frac{|a_0| + A}{|a_0|} \quad , \quad A = \max\{|a_i| ; i = \overline{1, n}\} \quad (2)$$

Pentru a aproxima o rădăcină reală x^* (din intervalul $[-R, R]$) a polinomului P definit de (1), se construiește un șir de numere reale, $\{x_k\}$, care converge la rădăcina $x^* \in [-R, R]$ căutată ($x_k \rightarrow x^*$ pentru $k \rightarrow \infty$).

Pornind cu x_0 o valoare reală dată, șirul $\{x_k\}$ se construiește astfel (x_{k+1} se calculează din x_k):

$$x_{k+1} = x_k - \frac{n P(x_k)}{P'(x_k) + \text{semn}(P'(x_k)) \sqrt{H(x_k)}} \quad , \quad k = 0, 1, \dots$$

$$x_{k+1} = x_k - \Delta x_k \quad \left(\Delta x_k = \frac{n P(x_k)}{P'(x_k) + \text{semn}(P'(x_k)) \sqrt{H(x_k)}} \right) \quad (3)$$

$$H(x_k) = (n-1)^2 [P'(x_k)]^2 - n(n-1)P(x_k)P''(x_k)$$

Prin P' și P'' am notat prima și respectiv a doua derivată a polinomului P . Pentru $x \in \mathbb{R}$ funcția $\text{semn}(x)$ se definește astfel:

$$\text{semn}(x) = \begin{cases} 1 & \text{dacă } x \geq 0 \\ -1 & \text{dacă } x < 0 \end{cases}$$

Dacă $H(x_k) < 0$ atunci metoda Laguerre nu poate aproxima o rădăcină reală a polinomului P . Dacă se scrie programul considerând că elementele șirului sunt numere complexe, $x_k \in \mathbb{C}$, atunci metoda Laguerre poate să aproximeze și rădăcini complexe. Se pot considera rădăcinile reale ca fiind un caz particular de rădăcină complexă.

Observație importantă: Alegerea iterației inițiale, x_0 , poate determina convergența sau divergența șirului x_k la x^* . De obicei, o alegere a iterației inițiale x_0 în vecinătatea lui x^* asigură convergența $x_k \rightarrow x^*$ pentru $k \rightarrow \infty$.

Nu este nevoie de memorat întreg șirul $\{x_k\}$ ci doar 'ultimul' element x_{k_0} calculat. Se consideră că o valoare $x_{k_0} \approx x^*$ (este 'ultimul' element calculat) atunci când diferența dintre două iterații succesive devine suficient de mică, i.e.,

$$|x_{k_0} - x_{k_0-1}| < \epsilon$$

unde ϵ este precizia cu care vrem să aproximăm soluția x^* . Prin urmare, o schemă posibilă de aproximare a soluției x^* cu metoda lui Laguerre este următoarea:

Metoda lui Laguerre

```

 $x = (x_0) = \text{ales aleator} ; k=0 ;$ 
(pentru convergența șirului  $\{x_k\}$  este de preferat de
ales iterația inițială  $x_0$  în vecinătatea soluției căutate )
do
{
  calculează  $\Delta x$  folosind formula (3) ;
  if (  $H(x) < 0$  ) EXIT;
  (se poate încerca schimbarea iterației inițiale  $x_0$ )
  if ( numitorul din  $\Delta x$  este în  $[-\epsilon, \epsilon]$  ) EXIT;
  (se poate încerca schimbarea iterației inițiale  $x_0$ )
   $x = x - \Delta x$ ;
   $k=k+1$ ;
}
while (  $|\Delta x| \geq \epsilon$  și  $k \leq k_{\max}$  și  $|\Delta x| \leq 10^8$  )
if (  $|\Delta x| < \epsilon$  )  $x_k \approx x^*$  ;
else divergență ; (de încercat schimbarea lui  $x_0$ )

```

Schema lui Horner de calcul al valorii $P(v)$

Fie P un polinom de grad n :

$$P(x) = a_0x^n + a_1x^{n-1} + \dots + a_kx^{n-k} + \dots + a_{n-1}x + a_n, \quad a_i \in \mathbb{R} \forall i, \quad a_0 \neq 0 \quad (4)$$

Putem scrie polinomul P și astfel:

$$P(x) = ((\dots((a_0x + a_1)x + a_2)x + a_3)x + \dots)x + a_{n-1})x + a_n$$

Ținând cont de această grupare a termenilor, obținem un mod eficient de a calcula valoarea polinomului P într-un punct $v \in \mathbb{R}$ oarecare, procedeu numit *metoda lui Horner*:

$$\begin{aligned} b_0 &= a_0, \\ b_i &= a_i + b_{i-1}v, \quad i = \overline{1, n} \end{aligned} \quad (5)$$

Folosind șirul de mai sus, valoarea polinomului P în punctul v este:

$$P(v) = b_n$$

iar ceilalți termeni b_i calculați, sunt coeficienții polinomului cât, Q , din împărțirea cu rest:

$$\begin{aligned} P(x) &= (x - v)Q(x) + r, \\ Q(x) &= b_0x^{n-1} + b_1x^{n-2} + \dots + b_{n-2}x + b_{n-1}, \\ r &= b_n = P(v). \end{aligned} \quad (6)$$

Pentru a calcula $P(v)$ (b_n) cu formulele (5) se poate folosi o singură valoare reală $b \in \mathbb{R}$ și nu un vector $b \in \mathbb{R}^n$.

Example

$$P(x) = (x-1)(x-2)(x-3) = x^3 - 6x^2 + 11x - 6 ,$$

$$a_0 = 1.0, \quad a_1 = -6.0, \quad a_2 = 11.0, \quad a_3 = -6.$$

$$P(x) = \left(x - \frac{2}{3}\right)\left(x - \frac{1}{7}\right)(x+1)\left(x - \frac{3}{2}\right)$$

$$= \frac{1}{42}(42x^4 - 55x^3 - 42x^2 + 49x - 6)$$

$$a_0 = 42.0, \quad a_1 = -55.0, \quad a_2 = -42.0, \quad a_3 = 49.0, \quad a_4 = -6.0.$$

$$P(x) = (x-1)\left(x - \frac{1}{2}\right)(x-3)\left(x - \frac{1}{4}\right)$$

$$= \frac{1}{8}(8x^4 - 38x^3 + 49x^2 - 22x + 3)$$

$$a_0 = 8.0, \quad a_1 = -38.0, \quad a_2 = 49.0, \quad a_3 = -22.0, \quad a_4 = 3.0.$$

$$P(x) = (x-1)^2(x-2)^2$$

$$= x^4 - 6x^3 + 13x^2 - 12x + 4$$

$$a_0 = 1.0, \quad a_1 = -6.0, \quad a_2 = 13.0, \quad a_3 = -12.0, \quad a_4 = 4.0.$$

Calcul valorii polinomului P cu argumente complexe

Fie numărul complex $z = c + id$. Vrem să calculăm numărul complex:

$$P(z) = a_0 z^n + a_1 z^{n-1} + \dots + a_n = C + iD$$

Polinomul real de gradul 2 care are ca rădăcini numerele z și $\bar{z} = c - id$ este:

$$T(x) = x^2 + px + q = (x - z)(x - \bar{z}) \quad \text{cu} \quad p = -2c \quad , \quad q = c^2 + d^2$$

Facem împărțirea cu rest a polinomului P la polinomul T :

$$\begin{aligned} P(x) &= T(x)Q(x) + R(x) \\ Q(x) &= b_0 x^{n-2} + b_1 x^{n-3} + \dots + b_{n-3}x + b_{n-2} \quad , \\ R(x) &= r_0 x + r_1 \quad . \end{aligned} \tag{7}$$

Coeficienții reali $\{b_i\}$ și $\{r_i\}$ ai polinoamelor Q și R se pot calcula identificând coeficienții puterilor lui x din membrul stâng ai relației (7) cu cei ai membrului drept. Se deduce următoarea formulă de recurență:

$$\begin{aligned} b_0 &= a_0 \quad , \quad b_1 = a_1 - p b_0 \\ b_i &= a_i - p b_{i-1} - q b_{i-2} \quad , \quad i = 2, \dots, n \\ r_0 &= b_{n-1} \quad , \quad r_1 = b_n + p b_{n-1}. \end{aligned}$$

Dacă folosim relația (7) pentru $x = z$, avem:

$$P(z) = T(z)Q(z) + R(z) = R(z) = r_0 z + r_1 = (r_0 c + r_1) + i r_0 d.$$

Prin urmare, obținem:

$$C = r_0 c + r_1 = b_{n-1} c + b_n + p b_{n-1}$$

$$D = r_0 d = b_{n-1} d.$$