Tema nr. 7

Fie P un polinom de grad n cu coeficienți reali:

$$P(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_k x^{n-k} + \dots + a_{n-1} x + a_n , \quad a_0 \neq 0$$

și ϵ precizia calculelor.

Să se calculeze intervalul [-R, R] în care se găsesc toate rădăcinile reale ale polinomului P. Să se implementeze metoda a doua a lui Dehghan¹ de aproximare a rădăcinilor 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 a doua a lui Dehghan, 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.: Eliminarea rădăcinilor de multiplicitate > 1 prin calculul celui mai mare divizor comun al polinoamelor P şi P', Q = c.m.m.d.c.(P, P') şi simplificarea polinomului P, P = P/Q. Implementați algoritmul de calcul al celui mai mic divizor comun al două polinoame (nu folosiți o funcție care deja rezolvă această problemă).

Metoda a doua a lui Dehghan de aproximare a rădăcinilor reale ale unui polinom

Fie P un polinom de grad n:

$$P(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_n , \quad (a_0 \neq 0)$$
 (1)

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

$$R = \frac{|a_0| + A}{|a_0|} \quad , \quad A = \max\{|a_i| \ ; \ i = \overline{1, n}\}$$
 (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 $(x_k \longrightarrow x^* \text{ pentru } k \to \infty)$.

¹Dehghan, M., Hajarian, M. (2010). Some derivative free quadratic and cubic convergence iterative formulas for solving nonlinear equations. Computational and Applied Mathematics, 29(1), 19-30.

Pornind cu x_0 o valoare reală dată, şirul $\{x_k\}$ se construieşte astfel (elementul x_{k+1} se calculează din precedentul element x_k):

$$x_{k+1} = x_k - \frac{2P(x_k)[P(x_k) + P(y_k)]}{[P(x_k + P(x_k)) - P(x_k - P(x_k))]},$$

$$k = 0, 1, \dots, x_0 - \text{dat}$$

$$x_{k+1} = x_k - \Delta x_k, \ \Delta x_k = \frac{2P(x_k) [P(x_k) + P(y_k)]}{[P(x_k + P(x_k)) - P(x_k - P(x_k))]},$$

$$y_k = x_k - \frac{2P(x_k)^2}{[P(x_k + P(x_k)) - P(x_k - P(x_k))]}$$
(3)

Să se calculeze o singură dată, în cadrul fiecărei iterații, valorile $P(x_k)$, P(y), $P(x_k + P(x_k))$ și $P(x_k - P(x_k))$.

Această metodă poate fi folosită şi pentru găsirea rădăcinilor unei funcții f oarecare, nu neapărat polinomială.

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 $x_k \longrightarrow x^*$ pentru $k \to \infty$.

Nu este nevoie de memorat întreg şirul $\{x_k\}$ ci doar 'ultimul' element calculat, x_{k_0} . 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 Dehghan este următoarea:

Metoda a doua a lui Dehghan

```
x = (x_0) = \text{ales aleator} \; ; \; k=0 \; ; (pentru convergența șirului \{x_k\} este de preferat alegerea elementului x_0 în vecinătatea soluției căutate) do \{ \\ \star \; \text{if} \; (|P(x_k)| \leq \epsilon/10 \; ) \\ \Delta x = 0; \\ \text{else} \\ \text{calculează} \; \Delta x \; \text{folosind formula} \; (3) \; ; \\ \star x = x - \Delta x; \\ \star k = k + 1; \\ \} \\ \text{while} \; (|\Delta x| \geq \epsilon \; \text{și} \; k \leq k_{\text{max}} \; \text{și} \; |\Delta x| \leq 10^8) \\ \text{if} \; (\; |\Delta x| < \epsilon \; ) \; x_k \approx x^* \; ; \\ \text{else} \; \textit{divergență} \; ; \; (\text{de încercat schimbarea lui} \; x_0)
```

Schema lui Horner de calcul al valorii P(v)

Fie P un polinom de grad n:

$$P(x) = a_0 x^n + a_1 x^{n-1} + \dots + a_k x^{n-k} + \dots + a_{n-1} x + a_n , \ a_i \in \mathbb{R} \ \forall i \ , \ a_0 \neq 0 \ (4)$$

Putem scrie polinomul P şi astfel:

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

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:

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

Folosind şirul 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:

$$P(x) = (x - v)Q(x) + r,$$

$$Q(x) = b_0 x^{n-1} + b_1 x^{n-2} \cdots + b_{n-2} x + b_{n-1},$$

$$r = b_n = P(v).$$
(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 $b \in \mathbb{R}^n$.

Exemple

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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

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