

ANALIZĂ NUMERICĂ

Note de curs pentru anul III Informatică

de

lector dr. Daniel Stănică

(email: stanicad@fmi.unibuc.ro)

Analiza numerică (sau calculul numeric) studiază tehnici de aproximare pentru rezolvarea problemelor matematice, luând în considerare și evaluarea posibilelor erori. Aceste tehnici de aproximare sunt transpuse în algoritmi implementați în computer prin intermediul unor diverse limbaje de programare (MATLAB, C++, JAVA, etc.), ținându-se cont de puterea de calcul și acuratețea rezultatelor specifice calculatoarelor sau a limbajelor de programare.

Cursul va cuprinde următoarele **capitole**:

- Metode pentru aproximarea soluțiilor ecuațiilor neliniare unidimensionale
- Metode pentru rezolvarea sau aproximarea soluțiilor sistemelor de ecuații liniare
- Metode pentru aproximarea valorilor proprii ale unei matrice
- Metode pentru aproximarea soluțiilor sistemelor de ecuații neliniare
- Aproximarea funcțiilor reale prin interpolare polinomială
- Construcția curbelor de regresie
- Derivare numerică
- Integrare numerică: formule de cuadratură
- Metode pentru aproximarea soluțiilor ecuațiilor diferențiale

Bibliografie pentru lucrările de laborator:

Iuliana Paraschiv-Munteanu, Daniel Stănică - ANALIZĂ NUMERICĂ (Exerciții și teme de laborator), Editura Universității din București, 2006.

Fenomenul de instabilitate manifestat în diverse procese matematice este important de studiat, dat fiind limitările tehnicii de calcul sau ale măsurătorilor de unde provin datele de calcul. Următorul exemplu scoate în evidență existența unui astfel de fenomen și motivația studiului său.

Fie sistemul de ecuații $Ax = b$, unde

$$A = \begin{pmatrix} 10 & 7 & 8 & 7 \\ 7 & 5 & 6 & 5 \\ 8 & 6 & 10 & 9 \\ 7 & 5 & 9 & 10 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 32 \\ 23 \\ 33 \\ 31 \end{pmatrix} \quad \text{cu soluția} \quad x = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Considerăm sistemul perturbat $A(x + \delta x) = b + \delta b$, unde

$$A = \begin{pmatrix} 10 & 7 & 8 & 7 \\ 7 & 5 & 6 & 5 \\ 8 & 6 & 10 & 9 \\ 7 & 5 & 9 & 10 \end{pmatrix} \quad b + \delta b = \begin{pmatrix} 32,1 \\ 22,9 \\ 33,1 \\ 30,9 \end{pmatrix}$$

Acesta are soluția

$$x + \delta x = \begin{pmatrix} 9,2 \\ -12,6 \\ 4,5 \\ -1,1 \end{pmatrix} \tag{1}$$

Considerăm și sistemul perturbat $(A + \Delta A)(x + \Delta x) = b$ unde

$$A + \Delta A = \begin{pmatrix} 10 & 7 & 8,1 & 7,2 \\ 7,08 & 5,04 & 6 & 5 \\ 8 & 5,98 & 9,89 & 9 \\ 6,99 & 4,99 & 9 & 9,98 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 32 \\ 23 \\ 33 \\ 31 \end{pmatrix}$$

Acesta are soluția

$$x + \Delta x = \begin{pmatrix} -81 \\ 137 \\ -34 \\ 22 \end{pmatrix} \quad (2)$$

Sistemul (1) diferă de cel inițial printr-o "mică" variație a coloanei termenilor liberi, iar sistemul (2) printr-o "mică" variație a elementelor matricei. După cum se observă, aceste "mici" variații antrenează după sine variații "mari" ale soluției inițiale.

Metode numerice pentru ecuații neliniare

În general, modelele matematice asociate fenomenelor fizice sau de altă natură conduc la ecuații de forma

$$f(x) = 0$$

Ne propunem să găsim aproximații ale soluției ecuației anterioare, în cazul în care f este o funcție reală neliniară.

Metoda biseției

Această metodă constă în înjumătățirea intervalului în care se află soluția unei ecuații.

Fie $a < b \in \mathbb{R}$ și $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ o funcție continuă cu $f(a) \cdot f(b) < 0$. Atunci există $z \in [a, b]$ astfel încât $f(z) = 0$.

Definim șirurile $(a_n)_{n \geq 0}$, $(b_n)_{n \geq 0}$, $(c_n)_{n \geq 0}$ astfel:

- $a_0 := a$, $b_0 := b$, $c_0 := (a + b)/2$;

- Pentru $n \geq 1$

- dacă $f(c_{n-1}) = 0$, atunci
$$\begin{cases} a_n := a_{n-1} \\ b_n := b_{n-1} \\ c_n := c_{n-1} \end{cases}$$
- dacă $f(a_{n-1}) \cdot f(c_{n-1}) < 0$, atunci
$$\begin{cases} a_n := a_{n-1} \\ b_n := c_{n-1} \\ c_n := (a_n + b_n)/2 \end{cases}$$

$$- \text{dacă } f(a_{n-1}) \cdot f(c_{n-1}) > 0, \text{ atunci } \begin{cases} a_n := c_{n-1} \\ b_n := b_{n-1} \\ c_n := (a_n + b_n)/2 \end{cases}$$

Teorema -1.1 Presupunem că funcția f are o singură rădăcină în $[a, b]$. Atunci șirul $(c_n)_{n \geq 0}$ construit mai sus converge la unica soluție $z \in [a, b]$ a ecuației $f(x) = 0$ și

$$|c_n - z| \leq \frac{b - a}{2^n}$$

Iterațiile construite prin metoda biseției se opresc la pasul m pentru care

$$|f(c_m)| < \varepsilon$$

sau, pentru o mai mare acuratețe, la pasul m pentru care

$$|f(c_m)| < \varepsilon \text{ și } |c_m - c_{m-1}| < \varepsilon,$$

unde ε este eroarea de aproximare.

Exemplul -1.1 Să se aproximeze, folosind metoda biseției, soluția ecuației $x^3 + 4x^2 - 10 = 0$ (conținută în intervalul $[-1, 2]$) cu eroarile $\varepsilon_1 = 0.01$, $\varepsilon_2 = 10^{-10}$.

Soluția ecuației, aproximată cu eroarea $\varepsilon_1 = 0.01$ se obține la pasul $m = 9$ și are valoarea $c_{10} = 1.36132812500000$.

Soluția ecuației, aproximată cu eroarea $\varepsilon = 10^{-10}$ se obține la pasul $m = 35$ și are valoarea $c_{37} = 1.36523001347086$.

Regula falsi

"Regula falsi" este tot o metoda de "micșorare" a intervalului în care se afla soluția unei ecuații.

Fie $a < b \in R$ și $f : [a, b] \rightarrow R$ o funcție continuă cu $f(a) \cdot f(b) < 0$. Atunci există $z \in [a, b]$ astfel încât $f(z) = 0$.

Definim șirurile $(a_n)_{n \geq 0}$, $(b_n)_{n \geq 0}$, $(c_n)_{n \geq 0}$ astfel:

- $a_0 := a, b_0 := b, c_0 := (a_0 f(b_0) - b_0 f(a_0)) / (f(b_0) - f(a_0));$
- Pentru $n \geq 1$

$$\begin{aligned}
& - \text{dacă } f(c_{n-1}) = 0, \text{ atunci } \begin{cases} a_n := a_{n-1} \\ b_n := b_{n-1} \\ c_n := c_{n-1} \end{cases} \\
& - \text{dacă } f(a_{n-1}) \cdot f(c_{n-1}) < 0, \text{ atunci } \begin{cases} a_n := a_{n-1} \\ b_n := c_{n-1} \\ c_n := (a_n f(b_n) - b_n f(a_n)) / (f(b_n) - f(a_n)) \end{cases} \\
& - \text{dacă } f(a_{n-1}) \cdot f(c_{n-1}) > 0, \text{ atunci } \begin{cases} a_n := c_{n-1} \\ b_n := b_{n-1} \\ c_n := (a_n f(b_n) - b_n f(a_n)) / (f(b_n) - f(a_n)) \end{cases}
\end{aligned}$$

Iterațiile construite prin regula falsi se opresc la pasul m pentru care

$$|f(c_m)| < \varepsilon$$

sau, pentru o mai mare acuratețe, la pasul m pentru care

$$|f(c_m)| < \varepsilon \text{ și } |c_m - c_{m-1}| < \varepsilon,$$

unde ε este eroarea de aproximare.

Teorema -1.2 Presupunem că funcția f are o singură rădăcină în $[a, b]$. Atunci șirul $(c_n)_{n \geq 0}$ construit mai sus converge la unica soluție $z \in [a, b]$ a ecuației $f(x) = 0$.

Exemplul -1.2 Să se aproximeze, folosind regula falsi, soluția ecuației $x^3 + 4x^2 - 10 = 0$ (conținută în intervalul $[-1, 2]$) cu eroarile $\varepsilon_1 = 0.01, \varepsilon_2 = 10^{-10}$.

Soluția ecuației, aproximată cu eroarea $\varepsilon_1 = 0.01$ se obține la pasul $m = 8$ și are valoarea $c_7 = 1.36506360624662$.

Soluția ecuației, aproximată cu eroarea $\varepsilon = 10^{-10}$ se obține la pasul $m = 21$ și are valoarea $c_{21} = 1.36523001341145$.

Metoda coardei

Fie $[a, b] \subset \mathbb{R}$ și $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ o funcție. Definim recurent șirul $(x_n)_n$ astfel:

$$x_0 := a, \quad x_1 := b \text{ și}$$

$$x_{n+1} := \frac{x_0 f(x_n) - x_n f(x_0)}{f(x_n) - f(x_0)}, \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

Teorema -1.3 *Presupunem că f este de două ori derivabilă pe $[a, b]$ și*

$$a) \quad f''(x) \neq 0, \quad \forall x \in (a, b)$$

$$b) \quad f(a) \cdot f''(a) > 0$$

$$c) \quad f(a) \cdot f(b) < 0$$

Atunci ecuația $f(x) = 0$, are o soluție unică $z \in [a, b]$, iar șirul $(x_n)_n$ converge la z .

Iterațiile construite prin metoda coardei se opresc la pasul m pentru care

$$|f(x_m)| < \varepsilon$$

sau, pentru o mai mare acuratețe, la pasul m pentru care

$$|f(x_m)| < \varepsilon \text{ și } |x_m - x_{m-1}| < \varepsilon,$$

unde ε este eroarea de aproximare.

Exemplul -1.3 *Să se aproximeze, folosind metoda coardei, soluția ecuației $x^3 - x + 3 = 0$ (conținută în intervalul $[-3, 0]$) cu eroarile $\varepsilon_1 = 0.01$, $\varepsilon_2 = 10^{-10}$.*

Se verifică ipotezele teoremei anterioare.

Soluția ecuației, aproximată cu eroarea $\varepsilon_1 = 0.01$ se obține la pasul $m = 10$ și are valoarea $x_{15} = -1.66063905970749$.

Soluția ecuației, aproximată cu eroarea $\varepsilon = 10^{-10}$ se obține la pasul $m = 40$ și are valoarea $x_{40} = -1.67169988158683$.

Metoda secantei

Fie $[a, b] \subset R$ și $f : [a, b] \rightarrow R$ o funcție. Definim recurent șirul $(x_n)_n$ astfel:

$$x_0, x_1 \in [a, b] \text{ și}$$
$$x_{n+1} := \frac{x_{n-1}f(x_n) - x_nf(x_{n-1})}{f(x_n) - f(x_{n-1})}, \forall n \in \mathbf{N}$$

Teorema -1.4 *Presupunem că f este derivabilă pe $[a, b]$ și*

$$a) \ f'(x) \neq 0, \forall x \in [a, b]$$

$$b) \ \text{șirul } (x_n)_n \text{ are toate valorile în intervalul } [a, b]$$

$$c) \ f(a) \cdot f(b) < 0$$

Atunci ecuația $f(x) = 0$, are o soluție unică $z \in [a, b]$, iar șirul $(x_n)_n$ converge la z .

Iterațiile construite prin metoda secantei se opresc la pasul m pentru care

$$|f(x_m)| < \varepsilon$$

sau, pentru o mai mare acuratețe, la pasul m pentru care

$$|f(x_m)| < \varepsilon \text{ și } |x_m - x_{m-1}| < \varepsilon,$$

unde ε este eroarea de aproximare.

Exemplul -1.4 Să se aproximeze, folosind metoda secantei, soluția ecuației $x^3 - x + 3 = 0$ (conținută în intervalul $[-15, 15]$, luând $x_0 = 1, x_1 = 2$) cu eroarile $\varepsilon_1 = 0.01, \varepsilon_2 = 10^{-10}$.

Se verifică ipotezele teoremei anterioare. Punctul b) se verifică la fiecare pas.

Soluția ecuației, aproximată cu eroarea $\varepsilon_1 = 0.01$ se obține la pasul $m = 23$ și are valoarea $x_{23} = -1.67109143768403$.

Soluția ecuației, aproximată cu eroarea $\varepsilon = 10^{-10}$ (chiar $\varepsilon = 10^{-13}$) se obține la pasul $m = 26$ și are valoarea $x_{26} = -1.67169988165715$

Metoda lui Newton

Fie $[a, b] \subset \mathbb{R}$ și $f : [a, b] \rightarrow \mathbb{R}$ o funcție.

Teorema -1.5 Presupunem că f este de două ori derivabilă pe $[a, b]$, că f', f'' nu se anulează pe $[a, b]$ și $f(a) \cdot f(b) < 0$. Fie $x_0 \in [a, b]$ astfel încât

$$f(x_0) \cdot f''(x_0) > 0$$

și

$$x_{n+1} := x_n - \frac{f(x_n)}{f'(x_n)}, \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

Atunci ecuația $f(x) = 0$, are o soluție unică $z \in [a, b]$, iar șirul $(x_n)_n$ converge la z .

Propoziția -1.1 Este adevărată următoarea formulă de evaluare a erorii:

$$|x_n - z| \leq \frac{|f(x_n)|}{\min_{x \in [a, b]} |f'(x)|}, \quad \forall n \in \mathbb{N}$$

Iterațiile construite prin metoda Newton se opresc la pasul m pentru care

$$|f(x_m)| < \varepsilon$$

sau, pentru o mai mare acuratețe, la pasul m pentru care

$$|f(x_m)| < \varepsilon \text{ și } |x_m - x_{m-1}| < \varepsilon,$$

unde ε este eroarea de aproximare (se poate folosi și evaluarea dată de propoziția anterioară).

Exemplul -1.5 *Să se aproximeze, folosind metoda secantei, soluția ecuației $x^3 - x + 3 = 0$ (conținută în intervalul $[-2, -1]$, luând $x_0 = -1$) cu eroarile $\varepsilon_1 = 0.01$, $\varepsilon_2 = 10^{-10}$.*

Se verifică ipotezele teoremei anterioare.

Soluția ecuației, aproximată cu eroarea $\varepsilon_1 = 0.01$ se obține la pasul $m = 5$ și are valoarea $x_5 = -1.67170038194364$.

Soluția ecuației, aproximată cu eroarea $\varepsilon = 10^{-10}$ (chiar $\varepsilon = 10^{-11}$) se obține la pasul $m = 7$ și are valoarea $x_7 = -1.67169988165716$.

Principiul contracției

Fie $\mathbf{I} \subset R$ un interval și $f : \mathbf{I} \rightarrow R$ o funcție. f se numește contracție dacă și numai dacă:

a) există $q \in (0, 1)$ astfel încât $|f(x) - f(y)| \leq q|x - y|$, pentru orice $x, y \in \mathbf{I}$

b) $f(\mathbf{I}) \subset \mathbf{I}$

Propoziția -1.2 *Fie $f : [a, b] \rightarrow R$ o funcție derivabilă.*

a) Dacă există $q \in (0, 1)$ astfel încât $|f'(x)| \leq q$, pentru orice $x \in [a, b]$, atunci $|f(x) - f(y)| \leq q|x - y|$, pentru orice $x, y \in [a, b]$.

b) Dacă $|f(x) - f(y)| \leq q|x - y|$ și $|f(\frac{a+b}{2}) - \frac{a+b}{2}| \leq (1-q) \cdot \frac{b-a}{2}$, atunci $f([a, b]) \subset [a, b]$.

Teorema -1.6 Fie $f : \mathbf{I} \rightarrow R$ o contracție și $x_0 \in \mathbf{I}$. Definim șirul $(x_n)_n$ prin relația de recurență

$$x_{n+1} := f(x_n), \forall n \in \mathbf{N}$$

Atunci ecuația $f(x) = x$ are o soluție unică $z \in [a, b]$, iar șirul $(x_n)_n$ converge la z , cu următoarea formulă de evaluare a erorii:

$$|x_n - z| \leq \frac{q}{1-q} |x_n - x_{n-1}| \leq \frac{q^n}{1-q} |x_1 - x_0|, \forall n \in \mathbf{N}.$$

Iterațiile construite prin metoda coardei se opresc la pasul m pentru care

$$\frac{q}{1-q} |x_m - x_{m-1}| < \varepsilon$$

sau la pasul m pentru care

$$|f(x_m) - x_m| < \varepsilon \text{ și } |x_m - x_{m-1}| < \varepsilon,$$

unde ε este eroarea de aproximare.

Exemplul -1.6 Să se aproximeze, folosind principiul contracției, soluția ecuației

$$x = \frac{8}{x+2}$$

conținută în intervalul $[1, 4]$, luând $x_0 = 4$, cu eroarile $\varepsilon_1 = 0.01$, $\varepsilon_2 = 10^{-10}$.

Soluția ecuației, aproximată cu eroarea $\varepsilon_1 = 0.01$ se obține la pasul $m = 9$ și are valoarea $x_9 = 1.99707174231332$.

Soluția ecuației, aproximată cu eroarea $\varepsilon = 10^{-10}$ se obține la pasul $m = 36$ și are valoarea $x_{36} = 2.00000000002183$.

Metode pentru rezolvarea sau aproximarea soluțiilor sistemelor de ecuații liniare

Norme de vectori și norme de matrici

Fie $m \in \mathbf{N}^*$. Pe spațiul R^m se consideră normele vectoriale uzuale $\|\cdot\|_1$, $\|\cdot\|_2$ și $\|\cdot\|_\infty$ definite prin

$$\begin{aligned}\|x\|_1 &= \sum_{i=1}^m |x_i|; \\ \|x\|_2 &= \sqrt{\sum_{i=1}^m |x_i|^2}; \\ \|x\|_\infty &= \max_{1 \leq i \leq m} |x_i|, \quad \forall x = (x_i)_{1 \leq i \leq m} \in \mathbf{R}^m.\end{aligned}$$

Fie $M_m(R)$ spațiul matricelor cu m linii și m coloane cu elemente din R . Pe $M_m(R)$ se pot considera norme definite ca norme de operator liniar

$$\|A\|_{\alpha\beta} := \sup_{\|x\|_\alpha \leq 1} \|Ax\|_\beta, \quad \forall A \in \mathcal{M}_m(\mathbf{R})$$

unde $\|\cdot\|_\alpha$ și $\|\cdot\|_\beta$ sunt norme pe R^m . În cazul în care $\alpha = \beta$ notăm $\|A\|_\alpha := \|A\|_{\alpha\alpha}$ și o numim norma α a matricei A (subordonată normei vectoriale $\|\cdot\|_\alpha$).

Propoziția -1.1 Fie $A = (a_{ij})_{1 \leq i, j \leq m} \in M_m(R)$. Atunci $\|A\|_1 = \max_{1 \leq j \leq m} \sum_{i=1}^m |a_{ij}|$.

Propoziția -1.2 Fie $A = (a_{ij})_{1 \leq i, j \leq m} \in M_m(R)$. Atunci $\|A\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq m} \sum_{j=1}^m |a_{ij}|$.

Propoziția -1.3 Fie $A \in M_m(R)$. Atunci $\|A\|_2 = \sqrt{\rho(A^t A)}$, unde $\rho(A^t A)$ reprezintă cea mai mare valoare proprie a matricei $A^t A$.

Exemplul -1.1 Fie

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -2 & 3 \\ 4 & -5 & 6 \\ 7 & -8 & 9 \end{pmatrix}$$

Atunci

$$\begin{aligned}\|A\|_1 &= \max_{1 \leq j \leq 3} \sum_{i=1}^3 |a_{ij}| = \\ &= \max(|1| + |4| + |7|, |-2| + |-5| + |-8|, |3| + |6| + |9|) = \max(12, 15, 18) = 18\end{aligned}$$

și

$$\begin{aligned}\|A\|_\infty &= \max_{1 \leq i \leq 3} \sum_{j=1}^3 |a_{ij}| = \\ &= \max(|1| + |-2| + |3|, |4| + |-5| + |6|, |7| + |-8| + |9|) = \max(6, 15, 24) = 24.\end{aligned}$$

Condiționarea unui sistem de ecuații liniare

Fenomenul de instabilitate manifestat în diverse procese matematice este important de studiat, dat fiind limitările tehnicii de calcul sau ale măsurătorilor de unde provin datele de calcul. Un exemplu cum este cel care urmează scoate în evidență existența unui astfel de fenomen și motivația studiului său.

Exemplul -1.2 Fie sistemul de ecuații $Ax = b$ unde

$$A = \begin{pmatrix} 10 & 7 & 8 & 7 \\ 7 & 5 & 6 & 5 \\ 8 & 6 & 10 & 9 \\ 7 & 5 & 9 & 10 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 32 \\ 23 \\ 33 \\ 31 \end{pmatrix} \quad \text{cu soluția} \quad x = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Considerăm sistemul perturbat $A(x + \delta x) = b + \delta b$ unde

$$A = \begin{pmatrix} 10 & 7 & 8 & 7 \\ 7 & 5 & 6 & 5 \\ 8 & 6 & 10 & 9 \\ 7 & 5 & 9 & 10 \end{pmatrix} \quad b + \delta b = \begin{pmatrix} 32, 1 \\ 22, 9 \\ 33, 1 \\ 30, 9 \end{pmatrix}$$

$$cu \text{ soluția } x + \delta x = \begin{pmatrix} 9,2 \\ -12,6 \\ 4,5 \\ -1,1 \end{pmatrix} \quad (1)$$

Considerăm și sistemul perturbat $(A + \Delta A)(x + \Delta x) = b$ unde

$$A + \Delta A = \begin{pmatrix} 10 & 7 & 8,1 & 7,2 \\ 7,08 & 5,04 & 6 & 5 \\ 8 & 5,98 & 9,89 & 9 \\ 6,99 & 4,99 & 9 & 9,98 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 32 \\ 23 \\ 33 \\ 30 \end{pmatrix}$$

$$cu \text{ soluția } x + \Delta x = \begin{pmatrix} -81 \\ 137 \\ -34 \\ 22 \end{pmatrix} \quad (2)$$

Sistemul (1) diferă de cel inițial printr-o "mică" variație a coloanei termenilor liberi, iar sistemul (2) printr-o "mică" variație a elementelor matricei. După cum se observă aceste "mici" variații antrenează după sine variații "mari" ale soluției inițiale.

Exemplul -1.3 Dacă considerăm sistemul perturbat $(A + \Delta A)(x + \Delta x) = b + \Delta b$ unde

$$A + \Delta A = \begin{pmatrix} 10 & 7 & 8,1 & 7,2 \\ 7,08 & 5,04 & 6 & 5 \\ 8 & 5,98 & 9,89 & 9 \\ 6,99 & 4,99 & 9 & 9,98 \end{pmatrix} \quad b + \Delta b = \begin{pmatrix} 32,1 \\ 22,9 \\ 33,1 \\ 30,9 \end{pmatrix}$$

$$atunci acesta are soluția $x + \Delta x = \begin{pmatrix} 332,90 \\ -550,49 \\ 143,88 \\ -84,58 \end{pmatrix} \quad (3)$$$

În legătură cu această problemă de stabilitate a sistemelor de ecuații liniare sunt cunoscute următoarele rezultate:

Definiția -1.1 Fie A o matrice nesingulară și $\|\cdot\|$ o normă a matricei A . Numărul $\text{cond}(A) := \|A\| \cdot \|A^{-1}\|$ se numește indice de condiționare al matricei A relativ la norma $\|\cdot\|$.

Propoziția -1.4 Fie sistemul de ecuații liniare $Ax = b$ și sistemul perturbat $A(x + \delta x) = b + \delta b$. Presupunem $b \neq 0$. Atunci

$$\frac{\|\delta x\|}{\|x\|} \leq \text{cond}(A) \cdot \frac{\|\delta b\|}{\|b\|}. \quad (4)$$

și

$$\frac{\|\delta x\|}{\|x\|} \geq \frac{1}{\text{cond}(A)} \cdot \frac{\|\delta b\|}{\|b\|}$$

În plus există $b \neq 0$ și $\delta b \neq 0$ astfel încât inegalitatea (4) să devină egalitate.

Propoziția -1.5 Fie sistemul de ecuații liniare $Ax = b$ și sistemul perturbat $(A + \Delta A)(x + \Delta x) = b$. Atunci

$$\frac{\|\Delta x\|}{\|x + \Delta x\|} \leq \text{cond}(A) \cdot \frac{\|\Delta A\|}{\|A\|}. \quad (5)$$

În plus există $b \neq 0$ și $\Delta A \neq 0$ astfel încât inegalitatea (5) să devină egalitate.

Propoziția -1.6 Fie sistemul de ecuații liniare $Ax = b$ și sistemul perturbat $(A + \Delta A)(x + \Delta x) = b + \Delta b$. Dacă $\|A^{-1}\Delta A\| < 1$, atunci

$$\frac{\|\Delta x\|}{\|x\|} \leq \frac{\text{cond}(A)}{1 - \|A^{-1}\Delta A\|} \cdot \left(\frac{\|\Delta b\|}{\|b\|} + \frac{\|\Delta A\|}{\|A\|} \right)$$

Exemplul -1.4 Vom considera cazul sistemului (1) și vom lucra cu norma infinit.

Avem:

$$\|\delta x\|_{\infty} = \|x + \delta x - x\|_{\infty} = 13,6$$

$$\|x\|_{\infty} = 1.$$

Atunci

$$\frac{\|\delta x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}} = \frac{13,6}{1} = 13,6$$

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 25 & -41 & 10 & -6 \\ -41 & 68 & -17 & 10 \\ 10 & -17 & 5 & -3 \\ -6 & 10 & -3 & 2 \end{pmatrix}$$

$$\|A\|_{\infty} = 33, \quad \|A^{-1}\|_{\infty} = 136.$$

Rezultă că

$$\text{cond}(A) := \|A\|_{\infty} \cdot \|A^{-1}\|_{\infty} = 33 \cdot 136 = 4488$$

Avem

$$\|\delta b\|_{\infty} = \|b + \delta b - b\|_{\infty} = 0,1.$$

$$\|b\|_{\infty} = 33..$$

Atunci

$$\frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} = \frac{0,1}{33} = \frac{1}{330}$$

și

$$\text{cond}(A) \cdot \frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} = 4488 \cdot \frac{1}{330} = 13,6$$

Deci

$$\frac{\|\delta x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}} = \text{cond}(A) \cdot \frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}}$$

Exemplul -1.5 Fie sistemul de ecuații $Ax = b$ unde

$$A = \begin{pmatrix} 10 & 1 & 4 & 0 \\ 1 & 10 & 5 & -1 \\ 4 & 5 & 10 & 7 \\ 0 & -1 & 7 & 9 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 15 \\ 15 \\ 26 \\ 15 \end{pmatrix} \quad \text{cu soluția} \quad x = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Considerăm sistemul perturbat $A(x + \delta x) = b + \delta b$ unde

$$A = \begin{pmatrix} 10 & 1 & 4 & 0 \\ 1 & 10 & 5 & -1 \\ 4 & 5 & 10 & 7 \\ 0 & -1 & 7 & 9 \end{pmatrix} \quad b + \delta b = \begin{pmatrix} 16 \\ 16 \\ 25 \\ 16 \end{pmatrix}$$

$$cu\ solutia\ x + \delta x = \begin{pmatrix} 832 \\ 1324 \\ -2407 \\ 2021 \end{pmatrix}$$

Exemplul -1.6 *Un alt exemplu de matrici cu un indice de condiționare mare sunt matricele Hilbert (H_n) de ordinul n , definite astfel:*

$$H_n = (h_{ij}^{(n)})_{i,j=\overline{1,n}} \text{ cu } h_{ij}^{(n)} = \frac{1}{i+j-1}, \forall i, j = \overline{1,n}$$

Metode directe

Metoda lui Gauss (cu pivotare parțială)

Se dau $m \in \mathbf{N}^*$ și $A = (a_{ij}) \in M_{m,m+1}(\mathbf{R})$. Fie sistemul de ecuații liniare

$$\begin{cases} a_{11}x_1 + \cdots + a_{1m}x_m = a_{1,m+1} \\ \vdots \\ a_{m1}x_1 + \cdots + a_{mm}x_m = a_{m,m+1} \end{cases}$$

cu necunoscutele $x_1, \dots, x_m \in \mathbf{R}$. Metoda lui Gauss este folosită atât pentru determinarea soluției sistemului, cât și pentru calculul determinantului matricei sistemului..

Sistemul dat se transformă în $m - 1$ etape astfel:

Inițial se consideră determinantul matricei sistemului $\det = 1$

Pentru n între 1 și $m - 1$ se efectuează următoarele:

- Se determină $\max = |a_{sn}| = \max_{n \leq i \leq m} |a_{in}|$ ($s \in \overline{n, m}$ reprezintă poziția pe care s-a găsit maximul).
- Se ia $piv = a_{sn}$ (elementul a_{sn} se numește pivot).
- Dacă $piv = 0$, atunci metoda nu se aplică.
- $\det = \det \cdot piv$.
- Dacă $s \neq n$, atunci $\det = (-1) \cdot \det$ și se permută ecuația s cu ecuația n .
- Coeficienții ecuației n se împart la piv .
- Pentru $\forall i \in \overline{n+1, m}$ se elimină x_n din ecuația i astfel: $a_{ij} = a_{ij} - a_{in} \cdot a_{nj}$, $\forall j \in \overline{m, n}$.

Procedând astfel se obține un sistem de forma:

$$\begin{cases} x_i + \sum_{j=i+1}^m a_{ij}x_j = a_{i,m+1}, & 1 \leq i \leq m-1 \\ a_{mm}x_m = a_{m,m+1} \end{cases} \quad (6)$$

Determinantul matricei sistemului se calculează astfel: $\det = \det \cdot a_{mm}$.

Dacă $a_{mm} = 0$, atunci metoda nu se aplică.

Se rezolvă sistemul (6) astfel:

- $x_m = a_{m,m+1}/a_{m,m}$;

- $x_i = a_{i,m+1} - \sum_{j=i+1}^m a_{ij}x_j, \forall i \in \overline{m-1, 1}.$

Exemplul -1.7 Fie sistemul de ecuații liniare

$$\begin{cases} x + \frac{1}{2}y + \frac{1}{3}z = 1 \\ \frac{1}{2}x + \frac{1}{3}y + \frac{1}{4}z = 2 \\ \frac{1}{3}x + \frac{1}{4}y + \frac{1}{5}z = 3 \end{cases}$$

Să se calculeze determinantul matricei sistemului și să se rezolve sistemul cu metoda lui Gauss.

Folosind transformările date de metoda lui Gauss, obținem următorul sistem de ecuații:

$$\begin{cases} x + \frac{1}{2}y + \frac{1}{3}z = 1 \\ y + z = 18 \\ \frac{1}{180}z = \frac{7}{6} \end{cases}$$

Calculăm determinantul matricei sistemului (tot cu algoritmul dat de metoda lui Gauss) $\det = \frac{1}{2160}$ și rezolvăm sistemul anterior. Obținem $z = 210$, $y = -192$, $x = 27$.

Observație: Alegerea pivotului ca cel mai mare element de pe coloană se face pentru a minimiza erorile care apar dacă pivotul are valori mici. Dacă considerăm sistemul de ecuații liniare

$$\begin{cases} x + 592y = 437 \\ 592x + 4308y = 2251 \end{cases}$$

și dacă considerăm că lucrăm numai cu 4 cifre exacte, atunci prin alegerea pivotului elementul 1, prin metoda lui Gauss se obține soluția

$$x = -1,6128, y = 0,7409$$

iar prin alegerea pivotului elementul 592, prin metoda lui Gauss se obține soluția

$$x = -1,5891, y = 0,7409$$

pe când soluția exactă a sistemului este

$$x = -1.58889055801431, \quad y = 0.74085961242908.$$

Metoda lui Gauss (cu pivotare totală)

Se dau $m \in \mathbf{N}^*$ și $A = (a_{ij}) \in M_{m,m+1}(\mathbf{R})$. Fie sistemul de ecuații liniare

[illegible]

cu necunoscutele $x_1, \dots, x_m \in \mathbf{R}$. La metoda lui Gauss cu pivotare totală căutarea pivotului se face în toată matricea rămasă de transformat (reamintim că, la pivotarea parțială, pivotul se caută numai pe prima coloană a matricei rămase de transformat).

Sistemul dat se transformă în $m - 1$ etape astfel:

Inițial se consideră determinantul matricei sistemului $\det = 1$

Pentru n între 1 și $m - 1$ se efectuează următoarele:

- Se determină $max = |a_{ps}| = \max_{n \leq i, j \leq m} |a_{ij}|$ ($s, p \in \overline{n, m}$ reprezintă indicii de poziție ai maximumului determinat).
- Se ia $piv = a_{ps}$ (elementul a_{ps} se numește pivot)
- Dacă $piv = 0$, atunci metoda nu se aplică.
- $det = det \cdot piv$.
- Dacă $p = n$ sau $s = n$ (dar nu $p = s = n$), atunci $det = (-1) \cdot det$ și se permută coloana s cu coloana n (dacă $p = n$) sau linia p cu linia n (dacă $s = n$). Dacă $p \neq n$ și $s \neq n$ se permută linia p cu linia n și apoi coloana s cu coloana n .
- Ecuația n se împarte la piv .

- Pentru $\forall i \in \overline{n+1, m}$ se elimină x_n din ecuația i astfel: $a_{ij} = a_{ij} - a_{in} \cdot a_{nj}$,
 $\forall j \in \overline{m, n}$.

Procedând astfel se obține un sistem de forma:

$$\begin{cases} x'_i + \sum_{j=i+1}^m a_{ij}x'_j = a_{i,m+1}, & 1 \leq i \leq m-1 \\ a_{mm}x'_m = a_{m,m+1} \end{cases} \quad (7)$$

Determinantul matricei sistemului se calculează astfel: $\det = \det \cdot a_{mm}$.

Dacă $a_{mm} = 0$, atunci metoda nu se aplică.

Se rezolvă sistemul (7) astfel:

- $x'_m = a_{m,m+1}/a_{m,m}$;
- $x'_i = a_{i,m+1} - \sum_{j=i+1}^m a_{ij}x'_j, \forall i \in \overline{m-1, 1}$.

unde (x'_1, \dots, x'_m) este o permutare a soluției (x_1, \dots, x_m) sistemului inițial (după cum s-au permutat coloanele matricei inițiale în procesul de transformare a sistemului).

Exemplul -1.8 Folosind metoda lui Gauss cu pivotare totală, să se rezolve sistemul de ecuații liniare:

$$\begin{cases} 5x + y + 2z = 29 \\ 3x - y + z = 10 \\ x + 2y + 4z = 31 \end{cases} \quad (8)$$

Să se calculeze și determinantul matricei sistemului.

Folosind transformările date de metoda lui Gauss cu pivotare totală, obținem ur-

mătorul sistem de ecuații:

$$\begin{cases} x + \frac{2}{5}z + \frac{1}{5}y = \frac{29}{5} \\ z + \frac{1}{2}y = 7 \\ -\frac{3}{2}y = -6 \end{cases}$$

Calculăm determinantul matricei sistemului (tot cu algoritmul dat de metoda lui Gauss) $\det = -27$ și rezolvăm sistemul anterior. Obținem $z = 5$, $y = 4$, $x = 3$.

Metoda lui Gauss-Jordan de calcul a inversei unei matrice

Se dau $m \in \mathbb{N}^*$ și matricea

$$A = \begin{pmatrix} a_{11} & \dots & a_{1m} \\ \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mm} \end{pmatrix}$$

Metoda lui Gauss-Jordan este folosită pentru determinarea inversei matricei A (dacă aceasta există). Se consideră ansamblul matriceal compus din matricea A și matricea unitate I_m

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} a_{11} & \dots & a_{1m} & 1 & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ a_{m1} & \dots & a_{mm} & 0 & \dots & 1 \end{array} \right)$$

Ansamblul anterior se transformă (analog metodei Gauss - cu pivotare parțială sau totală) astfel:

Pentru n între 1 și m se efectuează următoarele:

- Se determină pivotul piv ca la metoda lui Gauss de rezolvare a unui sistem de ecuații liniare cu pivotare parțială (analog se poate descrie un algoritm folosind metoda lui Gauss cu pivotare totală).

- Dacă $piv = 0$, atunci metoda nu se aplică.
- Dacă $s \neq n$, atunci se permută ecuația s cu ecuația n .
- Ecuația n se împarte la piv .
- Pentru $\forall i \in \overline{n+1, m}$ se elimină x_n din ecuația i astfel: $a_{ij} = a_{ij} - a_{in} \cdot a_{nj}$,
 $\forall j \in \overline{2m, n}$.

Procedând astfel se obține un ansamblu matricial de forma:

$$\left(\begin{array}{cccc|cccc} 1 & a_{12} & \dots & a_{1m} & a_{1,m+1} & a_{1,m+2} & \dots & a_{1,2m} \\ 0 & 1 & \dots & a_{2m} & a_{2,m+1} & a_{2,m+2} & \dots & a_{2,2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & a_{m,m+1} & a_{m,m+2} & \dots & a_{m,2m} \end{array} \right)$$

(matricea din partea dreaptă are cel puțin $n(n-1)/2$ zerouri).

Pentru n între m și 2 se efectuează următoarele:

- Pentru $\forall i \in \overline{n-1, 1}$ se recalculează elementele a_{ij} astfel: $a_{ij} = a_{ij} - a_{in} \cdot a_{nj}$,
 $\forall j \in \overline{2m, n}$.

Procedând astfel se obține un ansamblu matricial de forma:

$$\left(\begin{array}{cccc|cccc} 1 & 0 & \dots & 0 & b_{11} & b_{12} & \dots & b_{1m} \\ 0 & 1 & \dots & 0 & b_{21} & b_{22} & \dots & b_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & 0 & \dots & 1 & b_{m1} & b_{m2} & \dots & b_{mm} \end{array} \right).$$

Matricea

$$B = \begin{pmatrix} b_{11} & b_{12} & \dots & b_{1m} \\ b_{21} & b_{22} & \dots & b_{2m} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ b_{m1} & b_{m2} & \dots & b_{mm} \end{pmatrix}$$

are liniile matricei inverse A^{-1} modulo permutarea liniilor descrisă în algoritm.

Rezolvarea unui sistem de ecuații liniare $Ax = b$ este echivalentă, după ce s-a calculat inversa matricei A , cu egalitatea $x = A^{-1}b$.

Exemplul -1.9 Folosind metoda Gauss-Jordan să se calculeze inversa matricei

$$A = \begin{pmatrix} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \frac{1}{4} \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{4} & \frac{1}{5} \end{pmatrix}$$

Formăm ansamblul matriceal

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & 1 & 0 & 0 \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \frac{1}{4} & 0 & 1 & 0 \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{4} & \frac{1}{5} & 0 & 0 & 1 \end{array} \right)$$

Cu transformările din algoritm obținem:

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & -6 & 12 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 30 & -180 & 180 \end{array} \right)$$

iar, în final,

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & 0 & 0 & 9 & -36 & 30 \\ 0 & 1 & 0 & -36 & 192 & -180 \\ 0 & 0 & 1 & 30 & -180 & 180 \end{array} \right)$$

Deci

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 9 & -36 & 30 \\ -36 & 192 & -180 \\ 30 & -180 & 180 \end{pmatrix}$$

Factorizarea LU

Se numește factorizare LU a unei matrice A descompunerea matricei ca produs de două matrici, una inferior triunghiulară (notată L), alta superior triunghiulară (notată U), adică $A = LU$. Descompunerea, dacă este posibilă, nu este unică.

Teorema -1.1 Fie $A = (a_{ij})_{1 \leq i, j \leq m}$ o matrice astfel încât determinantii "de colț" $\Delta_k := \det((a_{ij})_{1 \leq i, j \leq k})$ să fie nenuli, pentru orice $k = \overline{1, m}$. Atunci A se descompune unic sub forma $A = LU$ cu $L = (l_{ij})_{1 \leq i, j \leq m}$ inferior triunghiulară și $U = (u_{ij})_{1 \leq i, j \leq m}$ superior triunghiulară cu elementele diagonale egale cu 1.

Calculul elementelor matricelor L și U se face după formulele:

$$l_{i1} = a_{i1}, \quad i = \overline{1, m}, \quad u_{11} = 1, \quad u_{1j} = \frac{a_{1j}}{l_{11}}, \quad j = \overline{2, m}. \quad (9)$$

iar, pentru $k = \overline{2, m}$,

$$l_{ik} = a_{ik} - \sum_{p=1}^{k-1} l_{ip} u_{pk}, \quad i = \overline{k, m}, \quad u_{kk} = 1, \quad u_{kj} = \frac{a_{kj} - \sum_{p=1}^{k-1} l_{kp} u_{pj}}{l_{kk}}, \quad j = \overline{k+1, m}. \quad (10)$$

Fie un sistem de ecuații liniare $Ax = b$, pentru care A admite factorizare LU . Atunci soluția y a sistemului $Ly = b$ se determină astfel:

$$y_i = \frac{b_i - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik} y_k}{l_{ii}} \quad \forall i = \overline{1, m}$$

Soluția x a sistemului inițial se determină astfel:

$$x_i = y_i - \sum_{k=i+1}^m u_{ik} x_k \quad \forall i = \overline{m, 1}$$

Exemplul -1.10 Să se factorizeze sub forma LU matricea

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 4 & -2 & 0 \\ -1 & -1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & -2 & -9 \\ 0 & 1 & 3 & 4 \end{pmatrix}$$

Se verifică mai întâi că determinanții de colț ai matricei A sunt nenuli. Cu formulele (9) și (10) se obține:

$$l_{11} = 2, \quad l_{21} = -1, \quad l_{31} = 4, \quad l_{41} = 0$$

$$u_{11} = 1, \quad u_{12} = 2, \quad u_{13} = -1, \quad u_{14} = 0$$

$$l_{22} = 1, \quad l_{32} = -3, \quad l_{42} = 1$$

$$u_{22} = 1, \quad u_{23} = 1, \quad u_{24} = 3$$

$$l_{33} = 5, \quad l_{43} = 2$$

$$u_{33} = 1, \quad u_{34} = 0$$

$$l_{44} = 1$$

$$u_{44} = 1$$

Deci

$$L = \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & -3 & 5 & 0 \\ 0 & 1 & 2 & 1 \end{pmatrix}, \quad U = \begin{pmatrix} 1 & 2 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Metoda rădăcinii pătrate (Cholesky)

Definiția -1.2 O matrice $A = (a_{ij})_{1 \leq i, j \leq m}$ se numește simetrică dacă $A = A^t$. Matricea A este pozitiv definită dacă determinanții "de colț" $\Delta_k := \det((a_{ij})_{1 \leq i, j \leq k})$ sunt strict pozitivi pentru orice $k = \overline{1, m}$.

Teorema -1.2 Fie A simetrică și pozitiv definită. Atunci A se descompune unic sub forma $A = L \cdot L^t$ cu $L = (l_{ij})_{1 \leq i, j \leq m}$ inferior triunghiulară.

Fie sistemul de ecuații liniare $Ax = b$, cu $A = (a_{ij}) \in M_m(\mathbb{R})$ simetrică și pozitiv definită, iar $b = (b_i) \in \mathbb{R}^m$.

Descompunem $A = L \cdot L^t$ cu $L = (l_{ij}) \in M_n(\mathbb{R})$ matrice superior triunghiulară. Se determină mai întâi $y = (y_i) \in \mathbb{R}^n$ soluția sistemului de ecuații $Ly = b$ și apoi soluția $x = (x_i) \in \mathbb{R}^n$ a sistemului inițial se determină prin rezolvarea sistemului $L^t x = y$.

Se calculează elementele matricei L astfel:

$$l_{jj} = \sqrt{a_{jj} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{jk}^2} \quad \text{și} \quad l_{ij} = \frac{a_{ij} - \sum_{k=1}^{j-1} l_{ik} l_{jk}}{l_{jj}}, \quad \forall i = \overline{j+1, m}, \forall j = \overline{1, m} \quad (11)$$

Soluția y a sistemului $Ly = b$ se determină astfel:

$$y_i = \frac{b_i - \sum_{k=1}^{i-1} l_{ik} y_k}{l_{ii}} \quad \forall i = \overline{1, m} \quad (12)$$

Soluția x a sistemului inițial se determină astfel:

$$x_i = \frac{y_i - \sum_{k=i+1}^m l_{ki} x_k}{l_{ii}} \quad \forall i = \overline{m, 1} \quad (13)$$

Dacă matricea A nu este simetrică și pozitiv definită, dar este inversabilă, atunci sistemul de ecuații liniare $Ax = b$ se transformă în sistemul echivalent $A^t Ax = A^t b$, a cărui matrice este simetrică și pozitiv definită.

Exemplul -1.11 Folosind metoda rădăcinii pătrate, să se rezolve sistemul de ecuații liniare $Ax = b$ cu

$$A = \begin{pmatrix} 4 & 2 & 2 \\ 2 & 10 & 4 \\ 2 & 4 & 6 \end{pmatrix}, b = \begin{pmatrix} 8 \\ 16 \\ 12 \end{pmatrix}$$

Se verifică imediat că matricea A este simetrică și pozitiv definită. Cu formulele (11) se obține

$$l_{11} = 2, \quad l_{12} = 1, \quad l_{13} = 1$$

$$l_{22} = 3, \quad l_{23} = 1$$

$$l_{33} = 2$$

Din (12) rezultă că

$$y_1 = 4, \quad y_2 = 4, \quad y_3 = 2$$

iar din (13) rezultă că

$$x_3 = 1, \quad x_2 = 1, \quad x_1 = 1.$$

Descompunerea QR

Se consideră date $m \in \mathbf{N}^*$, $A = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,m}} \in \mathcal{M}_m(\mathbf{R})$ și $b = (b_i)_{i=\overline{1,m}} \in \mathbf{R}^m$. Vom calcula soluția $x = (x_1, \dots, x_m) \in \mathbf{R}^m$ a sistemului $Ax = b$ și determinantul matricei sistemului folosind factorizarea QR .

Factorizarea QR a matricei A înseamnă descompunerea $A = QR$ cu Q matrice ortogonală, adică $QQ^t = Q^tQ = \mathbf{I}_m$ și R matricea superior triunghiulară.

Dacă notăm $Q = (q_{ij})$ cu $\sum_{k=1}^m q_{ik}q_{jk} = \delta_{ij}$ și $\sum_{k=1}^m q_{ki}q_{kj} = \delta_{ij}$ pentru $i, j = \overline{1, m}$ și $R = (r_{ij})$ cu $r_{ij} = 0$ pentru $1 \leq j < i \leq m$, atunci din identificarea $A = QR$ se obțin relațiile următoare:

$$\begin{cases} r_{11} = \sqrt{a_{11}^2 + \dots + a_{m1}^2}, \\ q_{i1} = \frac{a_{i1}}{r_{11}}, \quad \text{pentru } i = \overline{1, m} \end{cases}$$

și pentru $k = \overline{2, m}$ avem:

$$\left\{ \begin{array}{l} r_{jk} = \sum_{i=1}^m a_{ik} q_{ij}, \quad \text{pentru } j = \overline{1, k-1} \\ r_{kk} = \sqrt{\sum_{i=1}^m a_{ik}^2 - \sum_{i=1}^{k-1} r_{ik}^2}, \\ q_{ik} = \frac{1}{r_{kk}} \left(a_{ik} - \sum_{j=1}^{k-1} r_{jk} q_{ij} \right), \quad \text{pentru } i = \overline{1, m}. \end{array} \right. \quad (14)$$

Rezolvarea sistemului după descompunerea matricei A în produs QR se face astfel:

- rezolvăm întâi sistemul $Qy = b$ a cărui soluție este

$$y = Q^t b,$$

sau pe componente:

$$y_i = \sum_{j=1}^m q_{ji} b_j, \quad i = \overline{1, m}.$$

- apoi, rezolvăm sistemul triunghiular $Rx = y$, și obținem:

$$\left\{ \begin{array}{l} x_m = \frac{y_m}{r_{mm}}, \\ x_i = \frac{1}{r_{ii}} \left(y_i - \sum_{j=i+1}^m r_{ij} x_j \right), \quad i = \overline{m-1, 1}. \end{array} \right. \quad (15)$$

Observație. Descompunerea QR nu există dacă există un $k \in \overline{1, m}$ astfel încât $r_{kk} = 0$ în (??) sau (??).

Exemplul -1.12 Pentru $m = 3$, matricea $A = \begin{pmatrix} 0 & 4 & 5 \\ -1 & -2 & -3 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$ și vectorul $b = \begin{pmatrix} 23 \\ -14 \\ 3 \end{pmatrix}$,

rezolvați sistemul $Ax = b$ folosind o descompunere QR .

Folosind relațiile de mai sus obținem:

$$Q = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 \\ -1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \quad \text{și} \quad R = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 \\ 0 & 4 & 5 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix},$$

iar pentru soluție

$$y = Q^t b = \begin{pmatrix} 0 & -1 & 0 \\ 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 23 \\ -14 \\ 3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 14 \\ 23 \\ 3 \end{pmatrix},$$

iar din $Rx = y$ rezultă:

$$x = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \end{pmatrix}.$$

Metode iterative de rezolvare a sistemelor de ecuații liniare

Metoda lui Jacobi

Fie $m \in \mathbf{N}^*$, $A \in M_m(R)$, $b \in R^m$.

Considerăm sistemul de ecuații liniare $Ax = b$. Notăm cu I matricea unitate din $M_m(R)$ și cu $B := I - A$. Sistemul de ecuații $Ax = b$ se transformă echivalent astfel:

$$Ax = b \iff (I - B)x = b \iff x = Bx + b.$$

Pentru orice $x^{(0)} \in R^m$ definim șirul (numit șir Jacobi) $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ prin relația de recurență

$$x^{(n+1)} = Bx^{(n)} + b, \quad \forall n \in \mathbf{N}$$

Fie $\|\cdot\|$ o normă pe $M_m(R)$. Dacă $\|B\| = q < 1$ atunci avem evaluările:

$$\|x^{(n)} - x\| \leq \frac{q}{1-q} \|x^{(n)} - x^{(n-1)}\| \leq \frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|, \quad \forall n \in \mathbf{N}^*$$

(în particular $\lim_{n \rightarrow \infty} x^{(n)} = x$).

Algoritm: Dacă $A = (a_{ij})_{1 \leq i, j \leq m}$, $b = (b_i)_{1 \leq i \leq m}$, $B = (b_{ij})_{1 \leq i, j \leq m}$, $x^{(n)} = (x_i^{(n)})_{1 \leq i \leq m}$, $\forall n \in \mathbf{N}$, atunci $b_{ij} = -a_{ij}$ dacă $i \neq j$, $b_{ii} = 1 - a_{ii}$, $\forall 1 \leq i, j \leq m$. Dacă pe R^m considerăm norma $\|\cdot\|_1$, atunci $q := \|B\|_1 = \max_{1 \leq j \leq m} \sum_{i=1}^m |b_{ij}|$, iar dacă considerăm norma $\|\cdot\|_\infty$ atunci $q := \|B\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq m} \sum_{j=1}^m |b_{ij}|$. Se testează condiția de aplicabilitate a metodei $q < 1$. În caz de aplicabilitate se atribuie iteratei inițiale $x^{(0)}$ o valoare oarecare din R^m , iar calculul celorlalte iterate se face după formula:

$$x_i^{(n+1)} = \sum_{j=1}^m b_{ij} x_j^{(n)} + b_i, \quad \forall 1 \leq i \leq m, \quad \forall n \in \mathbf{N}.$$

Se oprește calculul recursiv la iterata $x^{(n)}$ pentru care

$$\frac{q}{1-q} \|x^{(n)} - x^{(n-1)}\|_p \leq \varepsilon,$$

unde $p = 1$ sau $p = \infty$, iar ε este eroarea de aproximație dorită.

Exemplul -1.13 *Să se arate că se poate aplica metoda lui Jacobi (relativă la normele 1 și ∞) pentru sistemul de ecuații liniare $Ax = b$ cu*

$$A = \begin{pmatrix} 0,9 & 0,1 & 0,2 & 0,3 \\ -0,2 & 0,8 & 0,1 & 0,4 \\ 0,1 & -0,3 & 0,7 & -0,1 \\ -0,3 & -0,2 & -0,1 & 0,9 \end{pmatrix}; \quad b = \begin{pmatrix} 3,6 \\ 2 \\ 2,4 \\ 1,5 \end{pmatrix}.$$

Luând $x^{(0)} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ să se determine numărul de iterații necesar pentru a aproxima

soluția sistemului cu o eroare mai mică de 10^{-10} .

Avem

$$B = I - A = \begin{pmatrix} 0,1 & -0,1 & -0,2 & -0,3 \\ 0,2 & 0,2 & -0,1 & -0,4 \\ -0,1 & 0,3 & 0,3 & 0,1 \\ 0,3 & 0,2 & 0,1 & 0,1 \end{pmatrix}$$

Atunci

$$\|B\|_1 = \max_{1 \leq j \leq 4} \sum_{i=1}^4 |b_{ij}| = 0,9 < 1.,$$

și

$$\|B\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq 4} \sum_{j=1}^4 |b_{ij}| = 0,9 < 1$$

Deci metoda lui Jacobi se aplică. Din formula de evaluare a erorii avem:

$$\|x^{(n)} - x\|_p \leq \frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_p, \quad \forall n \in \mathbf{N}^*$$

unde $p = 1$ sau $p = \infty$, $q = 0,9$, $x^{(1)} = Bx^{(0)} + b = b$. Deci, pentru a aproxima x cu $x^{(n)}$ cu eroarea $\varepsilon = 10^{-10}$ este suficient ca $\frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_p < \varepsilon$. Avem

$$\|x^{(1)} - x^{(0)}\|_1 = \|b\|_1 = 9,5$$

și

$$\|x^{(1)} - x^{(0)}\|_\infty = \|b\|_\infty = 3,6$$

Atunci

$$\frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_1 < \varepsilon \iff n = \left\lceil \log_{0,9} \frac{\varepsilon}{9,5} \right\rceil + 1$$

și

$$\frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_\infty < \varepsilon \iff n = \left\lceil \log_{0,9} \frac{\varepsilon}{3,6} \right\rceil + 1$$

Metoda lui Jacobi pentru matrice diagonal dominante pe linii

Fie $m \in \mathbf{N}^*$, $A \in M_m(R)$, $a \in R^m$.

Considerăm sistemul de ecuații liniare $Ax = a$. Notăm cu I matricea unitate din $M_m(R)$ și cu

$$D = \text{diag}(A) = \begin{pmatrix} a_{11} & 0 & \cdots & 0 \\ 0 & a_{22} & \cdots & 0 \\ \cdots & \cdots & \cdots & \cdots \\ 0 & 0 & \cdots & a_{mm} \end{pmatrix}.$$

Spunem că A este diagonal dominantă pe linii dacă

$$|a_{ii}| > \sum_{j=\overline{1,m}, j \neq i} |a_{ij}|, \quad \forall i \in \overline{1,m}$$

Atunci $a_{ii} \neq 0, \forall i \in \overline{1,m}$, deci D este inversabilă. Notăm cu $B = I - D^{-1}A$ și cu $b = D^{-1}a$. Sistemul de ecuații $Ax = a$ se transformă echivalent astfel:

$$Ax = a \iff D^{-1}Ax = D^{-1}a \iff (I - B)x = b \iff x = Bx + b.$$

Pentru orice $x^{(0)} \in R^m$ definim șirul $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ prin relația de recurență

$$x^{(n+1)} = Bx^{(n)} + b, \quad \forall n \in \mathbf{N}.$$

Teorema -1.3 Fie A o matrice diagonal dominantă pe linii, $B = I - D^{-1}A$, $q := \|B\|_\infty$ și $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ definit ca mai sus. Atunci $q < 1$ și avem evaluările:

$$\|x^{(n)} - x\|_\infty \leq \frac{q}{1-q} \|x^{(n)} - x^{(n-1)}\|_\infty \leq \frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_\infty, \quad \forall n \in \mathbf{N}^*$$

(în particular $\lim_{n \rightarrow \infty} x^{(n)} = x$).

Metoda lui Jacobi pentru matrice diagonal dominante pe coloane

Spunem că matricea A este diagonal dominantă pe coloane dacă

$$|a_{jj}| > \sum_{i=\overline{1,m}, i \neq j} |a_{ij}|, \quad \forall j \in \overline{1,m}$$

Atunci $a_{ii} \neq 0, \forall i \in \overline{1, m}$, deci D este inversabilă. Notăm cu $y = Dx$ (deci $x = D^{-1}y$), și cu $B = I - AD^{-1}$. Sistemul de ecuații $Ax = a$ se transformă echivalent astfel:

$$Ax = a \iff AD^{-1}y = a \iff (I - B)y = a \iff y = By + a.$$

Pentru orice $y^{(0)} \in R^m$ definim șirul $(y^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ prin relația de recurență

$$y^{(n+1)} = By^{(n)} + a, \forall n \in \mathbf{N}.$$

Teorema -1.4 Fie A o matrice diagonal dominantă pe coloane, $B = I - AD^{-1}$, $q := \|B\|_1$ și $(y^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ definit ca mai sus. Atunci $q < 1$ și avem evaluările:

$$\|y^{(n)} - y\|_1 \leq \frac{q}{1-q} \|y^{(n)} - y^{(n-1)}\|_1 \leq \frac{q^n}{1-q} \|y^{(1)} - y^{(0)}\|_1, \forall n \in \mathbf{N}^*$$

(în particular $\lim_{n \rightarrow \infty} y^{(n)} = y$). Deci soluția x a sistemului $Ax = a$ este aproximată de $D^{-1}y^{(n)}$ ($\lim_{n \rightarrow \infty} D^{-1}y^{(n)} = x$).

Metoda Gauss-Seidel

Fie $m \in \mathbf{N}^*$, $A \in M_m(R)$, $b \in R^m$.

Considerăm sistemul de ecuații liniare $Ax = b$. Notăm cu I matricea unitate din $M_m(R)$ și cu $B := I - A$. Dacă elementele matricei B sunt $(b_{ij})_{1 \leq i, j \leq m}$, descompunem B sub forma $B = L + R$, cu $L = (l_{ij})_{1 \leq i, j \leq m}$, unde $l_{ij} := b_{ij}, \forall 1 \leq j < i \leq m$ și $l_{ij} := 0$ altfel. Atunci $\det(I - L) = 1$ și deci există $(I - L)^{-1}$.

Sistemul de ecuații $Ax = b$ se transformă echivalent astfel:

$$\begin{aligned} Ax = b &\iff (I - B)x = b \iff (I - L - R)x = b \iff \\ &\iff (I - L)^{-1}(I - L - R)x = (I - L)^{-1}b \iff (I - (I - L)^{-1}R)x = (I - L)^{-1}b \iff \\ &\iff x - (I - L)^{-1}Rx = (I - L)^{-1}b. \end{aligned}$$

Dacă notăm $C := (I - L)^{-1}R$ și $c := (I - L)^{-1}b$ atunci

$$Ax = b \iff x = Cx + c.$$

Pentru orice $x^{(0)} \in C^m$ definim șirul Jacobi $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ prin relația de recurență

$$x^{(n+1)} = Cx^{(n)} + c \iff x^{(n+1)} = Lx^{(n+1)} + Rx^{(n)} + b, \forall n \in \mathbf{N}$$

Deci

$$x_1^{(n+1)} = \sum_{j=1}^m b_{1j}x_j^{(n)} + b_1, \forall n \in \mathbf{N} \text{ și}$$

$$x_i^{(n+1)} = \sum_{j=1}^{i-1} b_{ij}x_j^{(n+1)} + \sum_{j=i}^m b_{ij}x_j^{(n)} + b_i, \forall 2 \leq i \leq m, \forall n \in \mathbf{N}.$$

Teorema -1.5 Dacă $q := \max_{1 \leq i \leq m} q_i$ cu $q_1 = \sum_{j=1}^m |b_{1j}|$, $q_i = \sum_{j=1}^{i-1} |b_{ij}|q_j + \sum_{j=i}^m |b_{ij}|$, $2 \leq i \leq m$ și $q < 1$ atunci avem evaluările:

$$\|x^{(n)} - x\|_{\infty} \leq \frac{q}{1-q} \|x^{(n)} - x^{(n-1)}\|_{\infty} \leq \frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_{\infty}, \forall n \in \mathbf{N}^*$$

(în particular $\lim_{n \rightarrow \infty} x^{(n)} = x$).

Exemplul -1.14 Fie sistemul de ecuații liniare

$$\begin{cases} x_1 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{3}x_3 = 1 \\ \frac{1}{5}x_1 + x_2 + \frac{1}{6}x_3 = 2 \\ \frac{1}{10}x_1 + \frac{1}{20}x_2 + x_3 = 3 \end{cases}$$

Să se arate că se aplică metoda Gauss-Seidel.

Soluție Notăm cu A matricea coeficienților sistemului. Avem

$$B = I - A = \begin{pmatrix} 0 & -\frac{1}{2} & -\frac{1}{3} \\ -\frac{1}{5} & 0 & -\frac{1}{6} \\ -\frac{1}{10} & -\frac{1}{20} & 0 \end{pmatrix}$$

și

$$q_1 = \frac{5}{6}, \quad q_2 = \frac{1}{3}, \quad q_3 = \frac{1}{10}.$$

Deci

$$q = \max(q_1, q_2, q_3) = \frac{5}{6} < 1$$

Rezultă că metoda Gauss-Seidel se aplică.

Metoda relaxării simultane

Fie $m \in \mathbf{N}^*$, $A \in M_m(R)$ simetrică și pozitiv definită, $a \in R^m$.

Considerăm sistemul de ecuații liniare $Ax = a$. Notăm cu I matricea unitate din $M_m(R)$ și cu $D = \text{diag}(A)$. Atunci D inversabilă. Fie $\sigma > 0$ un număr real. Notăm cu $C_\sigma := I - \sigma D^{-1}A$ și cu $c_\sigma := \sigma D^{-1}a$. Sistemul de ecuații $Ax = a$ se transformă echivalent astfel:

$$Ax = a \iff \sigma D^{-1}Ax = \sigma D^{-1}a \iff (I - C_\sigma)x = c_\sigma \iff x = C_\sigma x + c_\sigma.$$

Pentru orice $x^{(0)} \in R^m$ definim șirul Jacobi $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ prin relația de recurență

$$x^{(n+1)} = C_\sigma x^{(n)} + c_\sigma, \forall n \in \mathbf{N}$$

Fie $\lambda_1 \geq \lambda_2 \geq \dots \geq \lambda_m$ valorile proprii ale matricei $D^{-1}A$. Dacă alegem σ astfel încât $0 < \sigma < 2/\lambda_1$, și notăm $q := \max_{1 \leq i \leq m} |1 - \sigma \lambda_i|$, atunci $q < 1$ și avem evaluările:

$$\|x^{(n)} - x\|_D \leq \frac{q}{1-q} \|x^{(n)} - x^{(n-1)}\|_D \leq \frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_D, \forall n \in \mathbf{N}^*$$

(în particular $\lim_{n \rightarrow \infty} x^{(n)} = x$), unde $\|x\|_D := \sqrt{\langle Dx, x \rangle}, \forall x \in R^m$, cu $\langle \cdot, \cdot \rangle$ produsul scalar uzual pe R^m .

Parametrul optim de relaxare σ (pentru care q corespunzător este minim) este

$$\sigma = \frac{2}{\lambda_1 + \lambda_m},$$

iar valoarea lui q în acest caz este

$$q = \frac{\lambda_1 - \lambda_m}{\lambda_1 + \lambda_m}$$

În practică, de obicei, nu se calculează valoarea lui λ_1 , ci se alege $\sigma \in (0, 2/\|D^{-1}A\|_\infty)$ (deoarece $\lambda_1 \leq \|D^{-1}A\|_\infty$), parcurgând intervalul cu un pas echidistant. Valoarea optimă a lui σ se stabilește atunci când numărul de iterații n , necesar pentru a aproxima soluția sistemului de ecuații cu o eroare dată este minim.

Dacă matricea A a sistemului de ecuații liniare $Ax = a$ nu este simetrică și pozitiv definită, sistemul se transformă echivalent

$$Ax = a \iff A^t Ax = A^t a$$

(unde $A^t = (a_{ji})_{1 \leq i, j \leq m}$ este transpusa matricei A), pentru care matricea $A^t A$ este simetrică și pozitiv definită.

Exemplul -1.15 Fie sistemul de ecuații liniare:

$$\begin{cases} 5x_1 + 3x_2 + 2x_3 = 1 \\ 3x_1 + 6x_2 + 3x_3 = 2 \\ 2x_1 + 3x_2 + 5x_3 = 3 \end{cases}$$

Să se arate că se poate aplica metoda relaxării simultane. Să se determine parametrul optim de relaxare. Luând $x^{(0)} = (0, 0, 0)$ să se evalueze eroarea $x - x^{(n)}$.

Soluție: Notăm cu A matricea sistemului. Se verifică că A este simetrică și pozitiv definită.

Fie $D = \text{diag}(A)$. Atunci

$$D^{-1}A = \begin{pmatrix} 1 & 3/5 & 2/5 \\ 1/2 & 1 & 1/2 \\ 2/5 & 3/5 & 1 \end{pmatrix}$$

și $\det(D^{-1}A - \lambda I) = 0 \iff (1 - \lambda)^3 - \frac{19}{25}(1 - \lambda) + \frac{6}{25} = 0$, de unde rezultă că valorile proprii ale matricei $D^{-1}A$ sunt $\lambda_1 = 2 > \lambda_2 = 3/5 > \lambda_3 = 2/5$. Parametrul optim de relaxare este

$$\sigma = \frac{2}{\lambda_1 + \lambda_3} = \frac{5}{6}$$

căruia îi corespunde

$$q = \frac{\lambda_1 - \lambda_3}{\lambda_1 + \lambda_3} = \frac{2}{3}.$$

Avem $x^{(1)} = C_\sigma x^{(0)} + c_\sigma = c_\sigma = \sigma D^{-1}b = 5/6 \cdot (1/5; 2/6; 3/5)^t$ unde $b = (1; 2; 3)^t$ este vectorul termenilor liberi din sistem. Atunci

$$\|x^{(1)}\|_D^2 = \langle Dx^{(1)}, x^{(1)} \rangle = \frac{2}{3} \cdot \frac{25}{9}$$

și

$$\|x^{(n)} - x\|_D \leq \frac{q^n}{1 - q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_D = 5 \cdot \left(\frac{2}{3}\right)^{n+\frac{1}{2}}.$$

Metode relaxării succesive

Fie $m \in \mathbf{N}^*$, $A \in M_m(R)$ simetrică și pozitiv definită și $b \in R^m$.

Considerăm sistemul de ecuații liniare $Ax = b$ și $\sigma > 0$ un număr real numit parametru de relaxare. Notăm cu I matricea unitate din $M_m(R)$ și cu $D = \text{diag}(A)$. Atunci D inversabilă. Dacă elementele matricei A sunt $(a_{ij})_{1 \leq i, j \leq m}$, descompunem A sub forma $B = L + D + R$, cu $L = (l_{ij})_{1 \leq i, j \leq m}$, unde $l_{ij} := a_{ij}$, $\forall 1 \leq j < i \leq m$ și $l_{ij} := 0$ altfel. Atunci matricea $\sigma^{-1}D + L$ este inversabilă, iar sistemul de ecuații $Ax = b$ se transformă echivalent astfel:

$$Ax = b \Leftrightarrow (\sigma^{-1}D + L)^{-1}(L + D + R)x = (\sigma^{-1}D + L)^{-1}b \Leftrightarrow$$

$$(I - (\sigma^{-1}D + L)^{-1}((\sigma^{-1} - 1)D - R))x = (\sigma^{-1}D + L)^{-1}b$$

Notând cu $C_\sigma := (\sigma^{-1}D + L)^{-1}((\sigma^{-1} - 1)D - R)$ și cu $c_\sigma := (\sigma^{-1}D + L)^{-1}b$ rezultă că

$$Ax = b \Leftrightarrow x = C_\sigma x + c_\sigma.$$

Pentru orice $x^{(0)} \in R^m$ definim șirul Jacobi $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ prin relația de recurență

$$x^{(n+1)} = C_\sigma x^{(n)} + c_\sigma, \forall n \in \mathbf{N}$$

Atunci

$$\begin{aligned}
x^{(n+1)} &= C_\sigma x^{(n)} + c_\sigma \Leftrightarrow \\
&\Leftrightarrow x^{(n+1)} = (\sigma^{-1}D + L)^{-1}((\sigma^{-1} - 1)D - R)x^{(n)} + b \Leftrightarrow \\
&\Leftrightarrow \sigma^{-1}Dx^{(n+1)} = -Lx^{(n+1)} + ((\sigma^{-1} - 1) - R)x^{(n)} + b \Leftrightarrow \\
&\Leftrightarrow x^{(n+1)} = (1 - \sigma)x^{(n)} - \sigma D^{-1}(Lx^{(n+1)} + Rx^{(n)} - b) \Leftrightarrow \\
x_i^{(n+1)} &= (1 - \sigma)x_i^{(n)} - \frac{\sigma}{a_{ii}}(-b_i + \sum_{j=1}^{i-1} a_{ij}x_j^{(n+1)} + \sum_{j=i+1}^m a_{ij}x_j^{(n)}), \quad \forall 1 \leq i \leq m
\end{aligned}$$

Dacă alegem σ astfel încât $0 < \sigma < 2$, și notăm $q := \|C_\sigma\|_A$ atunci $q < 1$ și avem evaluările:

$$\|x^{(n)} - x\|_A \leq \frac{q}{1 - q} \|x^{(n)} - x^{(n-1)}\|_A \leq \frac{q^n}{1 - q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_A, \quad \forall n \in \mathbf{N}^*$$

(în particular $\lim_{n \rightarrow \infty} x^{(n)} = x$), unde $\|x\|_A := \langle Ax, x \rangle, \forall x \in R^m$, cu $\langle \cdot, \cdot \rangle$ produsul scalar uzual pe \mathbf{R}^m .

În practică, se alege $\sigma \in (0, 2)$ parcurgând intervalul cu un pas echidistant. Valoarea optimă a lui σ se stabilește atunci când numărul de iterații n , necesar pentru a aproxima soluția sistemului de ecuații cu o eroare dată, este minim.

Dacă matricea A a sistemului de ecuații liniare $Ax = b$ nu este simetrică și pozitiv definită, sistemul se transformă echivalent

$$Ax = b \Leftrightarrow A^t Ax = A^t b$$

(unde A^t este transpusa matricei A) pentru care matricea $A^t A$ este simetrică și pozitiv definită.

Metoda lui Ritz

Este o metoda de calcul a inversei unei matrice simetrice și pozitiv definite. Fie $A \in M_m(\mathbf{R})$ o matrice simetrică și pozitiv definită. Notăm cu $*$ operația de transpunere (a

unui vector sau a unei matrice). Definim succesiv vectorii $(w_k)_{k=0}^m \subset R^m$, $(v_k)_{k=1}^m \subset R^m$ și matricele $(C_k)_{k=1}^m, (D_k)_{k=1}^m \subset M_m(\mathbf{R})$ astfel:

$$w_0 \neq 0, C_1 = \frac{w_0 w_0^*}{w_0^* A w_0}, D_1 = I_m - C_1 A$$

iar pentru $k = \overline{1, m-1}$:

Se alege v_k astfel ca $D_k v_k \neq 0$,

$$w_k = D_k v_k.$$

$$C_{k+1} := C_k + \frac{w_k w_k^*}{w_k^* A w_k},$$

$$D_{k+1} := I_m - C_{k+1} A,$$

Atunci $C_m = A^{-1}$ (inversa matricei A) și $D_m = 0_m$.

Exemplul -1.16 Fie $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 5 & 1 & 10 \\ 3 & 1 & 35 & 5 \\ 4 & 10 & 5 & 30 \end{pmatrix}$. Folosind metoda lui Ritz să se calculeze A^{-1} .

Se verifică mai întâi că matricea A este simetrică și pozitiv definită. Luăm $w_0 = (1, 0, 0, 0)^*$. Atunci $w_0^* A w_0 = 1$ și

$$C_1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, D_1 = \begin{pmatrix} 0 & -2 & -3 & -4 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

Luăm $v_1 = (0, 1, 0, 0)^*$. Rezultă că $w_1 = (-2, 1, 0, 0)^*$ și $w_1^* A w_1 = 1$, de unde

$$C_2 = \begin{pmatrix} 5 & -2 & 0 & 0 \\ -2 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, D_2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & -13 & 0 \\ 0 & 0 & 5 & -2 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

Luăm $v_2 = (0, 0, 1, 0)^*$. Rezultă că $w_2 = (-13, 5, 1, 0)^*$ și $w_2^*Aw_2 = 1$, de unde

$$C_3 = \begin{pmatrix} 174 & -67 & -13 & 0 \\ -67 & 26 & 5 & 0 \\ -13 & 5 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, D_3 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 39 \\ 0 & 0 & 0 & -17 \\ 0 & 0 & 0 & -3 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

Luăm $v_3 = (0, 0, 0, 1)^*$. Rezultă că $w_3 = (39, -17, -3, 1)^*$ și $w_3^*Aw_3 = 1$, de unde

$$C_4 = \begin{pmatrix} 1695 & -730 & -130 & 39 \\ -730 & 315 & 56 & -17 \\ -130 & 56 & 10 & -3 \\ 39 & -17 & -3 & 1 \end{pmatrix}, D_4 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Pseudoinversa unei matrice

Pseudoinversa unei matrice este o extensie naturală a noțiunii de matrice inversabilă. Se poate defini pseudoinversa atât pentru matrici pătratice (singulare sau neregulare - caz în care pseudoinversa coincide cu inversa) cât și pentru matrici dreptunghiulare (în care numărul de linii diferă de numărul de coloane). Pentru o matrice $T \in M_{m,n}(R)$, notăm cu $T^* \in M_{n,m}(R)$ transpusa matricei T și cu $T^+ \in M_{n,m}(R)$ pseudoinversa matricei T .

Prin definiție T^+ este singura soluție $U \in M_{n,m}(R)$ a sistemului de ecuații matriciale:

$$TUT = T, \quad UTU = U, \quad (TU)^* = TU, \quad (UT)^* = UT. \quad (16)$$

Teorema -1.6 Fie $T \in M_{m,n}(R)$ și $b \in R^m$.

a) x_0 din R^n verifică egalitatea

$$\|Tx_0 - b\| = \inf_{x \in R^n} \|Tx - b\| \quad (17)$$

dacă și numai dacă $T^*Tx_0 = T^*b$.

b) Elementul $\tilde{x}_0 := T^+b$ verifică egalitatea (17) și, pentru orice alt element x_0 ce verifică aceeași egalitate, avem $\|\tilde{x}_0\| \leq \|x_0\|$.

Reciproc, T^+ este unica soluție $U \in M_{n,m}(R)$ a problemei: Ub satisface egalitatea (17) pentru orice $b \in R^m$, iar pentru orice alt element x_0 , care verifică aceeași egalitate, avem $\|Ub\| \leq \|x_0\|$.

Prin această teoremă, în cazul unui sistem de ecuații liniare $Tx = b$ compatibil nedeterminat, rezultă că T^+b este o soluție a acestui sistem (anume cea mai mică soluție în normă), iar, în cazul unui sistem incompatibil, T^+b este acel element x , minim în normă, pentru care $Tx - b$ este cel mai aproape de 0.

În continuare presupunem că $\text{rang } T = l \leq \min(m, n)$. Cu $R(A)$ am notăm imaginea matricei $A \in M_{m,n}(R)$, adică mulțimea $\{Ax \mid x \in R^n\}$.

Determinarea pseudoinversei unei matrice se poate face cu algoritmi cu un număr de pași mai mic sau egal cu l . În această categorie intră următorii algoritmi

- (Grigore) Definim succesiv vectorii $(y_k)_{k=1}^l \subset X$, $(w_k)_{k=1}^l \subset R^n$ și matricele $(H_k)_{k=0}^l \subset M_{n,m}(R)$ astfel:

$$H_0 = \mathbf{0}.$$

$$y_k \in R(T^*) \text{ (adică în imaginea transpusei), astfel ca } y_k - H_{k-1}Ty_k \neq 0,$$

$$w_k := y_k - H_{k-1}Ty_k \text{ și}$$

$$H_k := H_{k-1} + \frac{w_k(Tw_k)^*}{\|Tw_k\|^2}, \quad \forall k = \overline{1, l}.$$

Atunci $H_l = T^+$ (pseudoinversa matricei T).

Exemplul -1.17 Fie

$$T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & -1 \end{pmatrix} \text{ cu } \text{rang}(T) = 2 \text{ și } H_0 = \mathbf{0}.$$

$$\text{Luăm } y_1 = T^* * \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix} \text{ (avem } y_1 - H_0 T y_1 = y_1 \neq 0. \text{ Atunci } w_1 =$$

$$y_1 - H_0 T y_1 = y_1 \text{ și } T w_1 = \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 2 \\ 2 \end{pmatrix}. \text{ Rezultă că } \|T w_1\|^2 = 12, \text{ iar } w_1(T w_1)^* =$$

$$\begin{pmatrix} 2 & 0 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ -2 & 0 & -2 & -2 \end{pmatrix}. \text{ Deci}$$

$$H_1 = H_0 + \frac{w_1(T w_1)^*}{\|T w_1\|^2} = \begin{pmatrix} 1/6 & 0 & 1/6 & 1/6 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1/6 & 0 & -1/6 & -1/6 \end{pmatrix}.$$

$$\text{Luăm } y_2 = T^* * \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \text{ (avem } y_2 - H_1 T y_2 = \begin{pmatrix} -1/2 \\ 1 \\ 1/2 \end{pmatrix} \neq 0. \text{ Atunci}$$

$$w_2 = y_2 - H_1 T y_2 \text{ și } T w_2 = \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}. \text{ Rezultă că } \|T w_2\|^2 = 3, \text{ iar } w_2(T w_2)^* =$$

$$\begin{pmatrix} 1/2 & -1/2 & 0 & -1/2 \\ -1 & 1 & 0 & 1 \\ -1/2 & 1/2 & 0 & 1/2 \end{pmatrix}. \text{ Deci}$$

$$H_2 = H_1 + \frac{w_2(Tw_2)^*}{\|Tw_2\|^2} = \begin{pmatrix} 1/3 & -1/6 & 1/6 & 0 \\ -1/3 & 1/3 & 0 & 1/3 \\ -1/3 & 1/6 & -1/6 & 0 \end{pmatrix}$$

În concluzie

$$T^+ = H_2 = \begin{pmatrix} 1/3 & -1/6 & 1/6 & 0 \\ -1/3 & 1/3 & 0 & 1/3 \\ -1/3 & 1/6 & -1/6 & 0 \end{pmatrix}$$

- (Gramm-Schmidt) Fie o bază e_1, e_2, \dots, e_l în $R(T^*)$ și fie $f_i = Te_i, \forall i = \overline{1, l}$.

Definim, succesiv, elementele $(e'_i)_{i=1}^l, (x_i)_{i=1}^l \subset R^n, (f'_i)_{i=1}^l, (y_i)_{i=1}^l \subset R^m$, astfel:

$$x_1 = \frac{1}{\|f_1\|} e_1 \text{ și } y_1 = Tx_1,$$

iar pentru $i = \overline{2, l}$

$$e'_i = e_i - \sum_{j=1}^{i-1} \langle f_i, y_j \rangle x_j, \quad f'_i = Te'_i \text{ și } x_i = \frac{1}{\|f'_i\|} e'_i, \quad y_i = Tx_i$$

Definim matricea $U \in \mathcal{M}_{n,m}(R)$ prin

$$U := \sum_{i=1}^l x_i y_i^*$$

Atunci $U = T^+$.

Exemplul -1.18 Fie

$$T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & -1 \end{pmatrix} \text{ cu } \dim R(T^*) = 2$$

Luând $e_1 = (1; 0; -1)^*$, $e_2 = (0; 1; 0)^*$ (bază în $R(T^*)$) obținem $f_1 = (2; 0; 2; 2)^*$, $f_2 = (0; 1; 1; 2)^*$. Atunci

$$x_1 = \frac{1}{2\sqrt{3}}(1; 0; -1)^*, \quad y_1 = \frac{1}{\sqrt{3}}(1; 0; 1; 1)^*$$

În continuare

$$e'_2 = e_2 - \langle f_2, y_1 \rangle x_1 = \frac{1}{2}(-1; 2; 1)^* \text{ și } f'_2 = Te'_2 = (-1; 1; 0; 1)^*$$

Atunci

$$x_2 = \frac{1}{2\sqrt{3}}(-1; 2; 1)^*, \quad y_2 = \frac{1}{\sqrt{3}}(-1; 1; 0; 1)^*$$

Rezultă că

$$T^+ = x_1 y_1^* + x_2 y_2^* = \frac{1}{6} \begin{pmatrix} 2 & -1 & 1 & 0 \\ -2 & 2 & 0 & 2 \\ -2 & 1 & -1 & 0 \end{pmatrix}$$

- (Stanica) Definim, succesiv, vectorii $(u_k)_{k=0}^{l-1} \subset R^m$, $(v_k)_{k=0}^{l-1} \subset R^n$, $(w_k)_{k=0}^{l-1} \subset R^m$ și matricele $(H_k)_{k=1}^l \subset M_{n,m}(R)$ astfel:

$$H_0 = T^*.$$

$$v_k \in R((I - TH_k)^*T), \quad w_k \in R(H_k) \text{ astfel încît } \langle v_k, Tw_k \rangle \neq 0,$$

$$u_k := \frac{1}{\langle v_k, Tw_k \rangle} (I - H_k T) w_k \text{ și}$$

$$H_{k+1} := H_k + u_k \cdot v_k^*, \quad \forall k = \overline{0, l-1}.$$

$$\text{Atunci } H_l = T^+.$$

Exemplul -1.19 Fie

$$T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & -1 \end{pmatrix} \text{ cu } \text{rang}(T) = 2 \text{ și } H_0 = T^*$$

$$\text{Luând } a_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, b_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \text{ obținem } v_0 := (I - TH_0)^*Ta_1 = \begin{pmatrix} -5 \\ -3 \\ -8 \\ -11 \end{pmatrix},$$

$$w_0 = H_0b_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}, u_0 := \frac{1}{\langle v_0, Tw_0 \rangle}(I - H_0T)w_0 = \begin{pmatrix} 5/48 \\ 1/8 \\ -5/48 \end{pmatrix},$$

$$H_1 := H_0 + u_0 \cdot v_0^* = \begin{pmatrix} 23/48 & -5/16 & 1/6 & -7/48 \\ -5/8 & 5/8 & 0 & 5/8 \\ -23/48 & 5/16 & 1/6 & 7/48 \end{pmatrix}$$

$$\text{Luând } a_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, b_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \text{ obținem } v_1 := (I - TH_1)^*Ta_2 = \begin{pmatrix} 7/8 \\ -7/8 \\ 0 \\ -7/8 \end{pmatrix}, w_1 =$$

$$H_1b_2 = \begin{pmatrix} -5/16 \\ 5/8 \\ 5/16 \end{pmatrix}, u_1 := \frac{1}{\langle v_1, Tw_1 \rangle}(I - H_1T)w_1 = \begin{pmatrix} -1/6 \\ 1/3 \\ 1/6 \end{pmatrix}, \text{ deci}$$

$$T^+ = H_2 := H_1 + u_1 \cdot v_1^* = \begin{pmatrix} 1/3 & -1/6 & 1/6 & 0 \\ -1/3 & 1/3 & 0 & 1/3 \\ -1/3 & 1/6 & -1/6 & 0 \end{pmatrix}.$$

Exemplul -1.20 Fie sistemul de ecuații liniare $Tx = b$, unde

$$T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & -1 \end{pmatrix} \text{ cu } \text{rang}(T) = 2 \text{ și } b = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix}$$

(acest sistem este compatibil nedeterminat). Atunci

$$z = T^+b = \begin{pmatrix} 1/3 & -1/6 & 1/6 & 0 \\ -1/3 & 1/3 & 0 & 1/3 \\ -1/3 & 1/6 & -1/6 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 1 \\ 2 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}$$

este o soluție a sistemului (compatibil nedeterminat) de ecuații liniare $Tx = b$.

Exemplul -1.21 Fie sistemul de ecuații liniare $Tx = b$, unde

$$T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & -1 \end{pmatrix} \text{ cu } \text{rang}(T) = 2 \text{ și } b = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$$

(acest sistem este incompatibil). Atunci

$$z = T^+b = \begin{pmatrix} 1/3 & -1/6 & 1/6 & 0 \\ -1/3 & 1/3 & 0 & 1/3 \\ -1/3 & 1/6 & -1/6 & 0 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1/3 \\ -1/3 \\ -1/3 \end{pmatrix}$$

are proprietatea că

$$\|Tz - b\| = \inf_{x \in \mathbf{R}^n} \|Tx - b\|$$

.

Metode pentru aproximarea valorilor proprii ale unei matrice

În acest capitol prezentăm algoritmi pentru determinarea valorilor și vectorilor proprii ai unei matrice $A \in \mathcal{M}_m(R)$, adică a scalarilor $\lambda \in C$ și a vectorilor $x \in C^m \setminus \{0\}$ astfel ca:

$$Ax = \lambda x.$$

Valorile proprii λ sunt rădăcinile polinomului caracteristic:

$$p_A(\lambda) = \det(\lambda I_m - A).$$

Pentru o valoare proprie λ dată, vectorul propriu se obține ca o soluție nenulă a sistemului liniar omogen:

$$(A - \lambda I_m)x = 0.$$

Metodele numerice pentru determinarea valorilor proprii se împart în două mari categorii:

- metode care utilizează polinomul caracteristic;
- metode care nu folosesc polinomul caracteristic.

Prima categorie de metode este mai rar folosită pentru că trebuie să calculăm rădăcinile unui polinom de grad m arbitrar. Metodele care nu folosesc polinomul caracteristic aproximează, în general, prin iterare, valorile proprii ale unei matrice.

Metode folosind polinomul caracteristic

Metodele numerice pe care le prezentăm în acest paragraf determină, de fapt, coeficienții polinomului caracteristic. Dacă $A \in \mathcal{M}_m(R)$, atunci polinomul caracteristic va fi:

$$p_A(\lambda) = \lambda^m - c_1\lambda^{m-1} + c_2\lambda^{m-2} + \cdots + (-1)^m c_m,$$

unde c_k este suma minorilor de ordin k ai matricei A pentru $k = \overline{1, m}$. Numărul minorilor de ordin k ai matricei A este $C_m^k = \frac{m!}{k!(m-k)!}$. Deci, calculând direct coeficienții c_k , $k = \overline{1, m}$, ar trebui calculați $C_m^1 + C_m^2 + \dots + C_m^m = 2^m - 1$ determinanți. Acest lucru este dificil și implică multe calcule pentru valori mari ale lui m . De aceea, s-au căutat metode care să determine mai ușor coeficienții polinomului caracteristic. În subparagrafele următoare prezentăm câteva astfel de metode împreună cu algoritmi corespunzători și exemple numerice.

Metoda Krylov

Metoda Krylov se bazează pe teorema Cayley-Hamilton:

Dacă $A \in \mathcal{M}_m(R)$ și $p_A(\lambda) = \lambda^m - p_1\lambda^{m-1} - p_2\lambda^{m-2} - \dots - p_m$, atunci $p_A(A) = 0_m$, adică:

$$A^m - p_1A^{m-1} - p_2A^{m-2} - \dots - p_{m-1}A - p_mI_m = 0_m.$$

Considerăm $y^{(0)} = (y_1^{(0)}, \dots, y_m^{(0)})^t \in R^m$ un vector arbitrar. Înmulțind relația (??) cu $y^{(0)}$, se obține:

$$A^m y^{(0)} - p_1 A^{m-1} y^{(0)} - p_2 A^{m-2} y^{(0)} - \dots - p_{m-1} A y^{(0)} - p_m y^{(0)} = 0,$$

de unde, notând:

$$y^{(k)} = A^k y^{(0)} = A y^{(k-1)}, \quad \text{pentru } k = \overline{1, m},$$

ne rezultă că p_1, \dots, p_m sunt soluțiile sistemului:

$$\begin{pmatrix} y^{(m-1)} & y^{(m-2)} & \dots & y^{(1)} & y^{(0)} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} p_1 \\ p_2 \\ \vdots \\ p_{m-1} \\ p_m \end{pmatrix} = y^{(m)}.$$

Deci determinarea soluțiilor polinomului caracteristic prin metoda Krylov se reduce la rezolvarea sistemului (??), în cazul în care are soluție unică. Dacă sistemul nu are soluție unică, atunci se poate încerca schimbarea vectorului inițial $y^{(0)}$.

Exemplul -1.1 *Determinați polinomul caracteristic pentru matricea*

$$A = \begin{pmatrix} 5 & -4 & -3 & -1 \\ 1 & 4 & 2 & -9 \\ 2 & 5 & 1 & -5 \\ 7 & 1 & 2 & -1 \end{pmatrix},$$

folosind metoda Krylov.

Alegem pentru aplicarea metodei Krylov vectorul $y^{(0)} = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \end{pmatrix}$ și calculăm

$$y^{(1)} = Ay^{(0)} = \begin{pmatrix} -16 \\ -21 \\ -5 \\ 11 \end{pmatrix}, \quad y^{(2)} = Ay^{(1)} = \begin{pmatrix} 8 \\ -209 \\ -197 \\ -154 \end{pmatrix},$$

$$y^{(3)} = Ay^{(2)} = \begin{pmatrix} 1621 \\ 164 \\ -456 \\ -393 \end{pmatrix}, \quad y^{(4)} = Ay^{(3)} = \begin{pmatrix} 9210 \\ 4902 \\ 5571 \\ 10992 \end{pmatrix}.$$

Coeficienții polinomului caracteristic se obțin rezolvând sistemul:

$$\begin{pmatrix} 1621 & 8 & -16 & 1 \\ 164 & -209 & -21 & 2 \\ -456 & -197 & -5 & 3 \\ -393 & -154 & 11 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} p_1 \\ p_2 \\ p_3 \\ p_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 9210 \\ 4902 \\ 5571 \\ 10992 \end{pmatrix}.$$

Folosind o metodă de rezolvare a sistemelor liniare, obținem $p = \begin{pmatrix} 9 \\ -45 \\ 369 \\ 885 \end{pmatrix}$ și polino-

mul caracteristic este:

$$p_A(\lambda) = \lambda^4 + 9\lambda^3 - 45\lambda^2 + 369\lambda + 885. \quad \square$$

Metoda Leverrier

Determinarea coeficienților polinomului caracteristic prin metoda Leverrier se bazează pe următorul rezultat:

Dacă $P(x) = x^m + p_1x^{m-1} + p_2x^{m-2} + \dots + p_m$ este un polinom de gradul m cu rădăcinile $\lambda_1, \dots, \lambda_m$ și $s_k = \lambda_1^k + \dots + \lambda_m^k$ pentru $k \in N$, atunci avem

$$-kp_k = \sum_{j=0}^{k-1} p_j s_{k-j} \quad \text{pentru } k \in N^*,$$

cu $p_0 = 1$.

Se știe că, dacă $A \in \mathcal{M}_m(R)$ și $\lambda_1, \dots, \lambda_m$ sunt valori proprii distincte ale lui A , atunci $s_k = \text{tr}(A^k)$ pentru $k \in N^*$.

Determinarea coeficienților polinomului caracteristic cu metoda Leverrier constă în:

P1. se calculează $s_1 = \text{tr}(A)$ și $p_1 = -s_1$;

P2. pentru $k = \overline{2, m}$ calculăm:

$$A^k, \quad s_k = \text{tr}(A^k), \quad p_k = -\frac{1}{k} (s_k + p_1 s_{k-1} + p_2 s_{k-2} + \dots + p_{k-1} s_1).$$

P3. Polinomul caracteristic al matricei A va fi

$$p_A(\lambda) = \lambda^m + p_1\lambda^{m-1} + p_2\lambda^{m-2} + \cdots + p_m.$$

Observație. Dacă $p_m = 0$, atunci $\lambda = 0$ este valoare proprie pentru A și nu există A^{-1} , iar dacă $p_m \neq 0$ atunci, conform teoremei Cayley-Hamilton, avem:

$$A^m + p_1A^{m-1} + p_2A^{m-2} + \cdots + p_{m-1}A + p_mI_m = 0_m,$$

de unde rezultă

$$A^{-1} = -\frac{1}{p_m} (A^{m-1} + p_1A^{m-2} + p_2A^{m-3} + \cdots + p_{m-1}I_m).$$

Există un algoritm propus de Fadeev prin care se calculează simultan coeficienții polinomului caracteristic și A^{-1} (dacă există). Astfel determinarea coeficienților polinomului caracteristic cu metoda Leverrier constă în:

P1. se calculează $p_1 = -tr(A)$ și $B_1 = A_1 + p_1I_m$, unde $A_1 = A$;

P2. pentru $k = \overline{2, m}$ calculăm:

$$A_k = AB_k, \quad p_k = -\frac{1}{k}tr(A_k), \quad B_k = A_k + p_kI_m.$$

P3. Dacă $p_m \neq 0$ atunci avem $A^{-1} = -\frac{1}{p_m}B_{m-1}$.

Observație. În algoritmul de mai sus, din modul de calculare a șirului B_1, \dots, B_{m-1}, B_m și din teorema Cayley-Hamilton, se obține că

$$B_m = A_m + p_mI_m = A^m + p_1A^{m-1} + \cdots + p_{m-1}A + p_mI_m = 0_m$$

Exemplul -1.2 *Determinați, folosind metoda Leverrier, polinomul caracteristic și matricea A^{-1} , dacă există, pentru matricea*

$$A = \begin{pmatrix} 11 & 0 & -3 & 12 \\ -9 & -5 & 2 & 5 \\ 2 & -4 & 15 & -11 \\ 2 & 6 & -7 & 10 \end{pmatrix},$$

Aplicând metoda Leverrier pentru matricea A și $m = 4$, obținem:

$$s_1 = 31, \quad p_1 = -31,$$

- pentru $k = 2$:

$$A_2 = A^2 = \begin{pmatrix} 139 & 84 & -162 & 285 \\ -40 & 47 & 12 & -105 \\ 66 & -106 & 288 & -271 \\ -26 & 58 & -169 & 231 \end{pmatrix}, \quad s_2 = 705, \quad p_2 = 128,$$

- pentru $k = 3$:

$$A_3 = A^3 = \begin{pmatrix} 1019 & 1938 & -4674 & 6720 \\ -1049 & -913 & 1129 & -1427 \\ 7714 & -2248 & 5807 & -5616 \\ -684 & 1772 & -3958 & 4147 \end{pmatrix},$$

$$s_3 = 10060, \quad p_3 = 2609,$$

- pentru $k = 4$:

$$A_4 = A^4 = \begin{pmatrix} -2141 & 49326 & -116331 & 140532 \\ -3918 & -8513 & 28245 & -43842 \\ 39468 & -45684 & 116779 & -110709 \\ -23094 & 31854 & -82803 & 85660 \end{pmatrix},$$

$$s_4 = 191785, \quad p_4 = -12761,$$

și polinomul caracteristic este:

$$p_A(\lambda) = \lambda^4 - 31\lambda^3 + 128\lambda^2 + 2609\lambda - 12761.$$

Cum $p_4 \neq 0$, rezultă că:

$$A^{-1} = -\frac{1}{p_4} (A^3 + p_1 A^2 + p_2 A + p_3 I_4)$$

$$= \begin{pmatrix} 0.0570 & -0.0522 & -0.0028 & -0.0454 \\ -0.0753 & -0.0314 & 0.0794 & 0.1934 \\ -0.0060 & 0.0412 & 0.1103 & 0.1079 \\ 0.0296 & 0.0581 & 0.0302 & 0.0686 \end{pmatrix}. \square$$

Exemplul -1.3 *Calculați coeficienții polinomului caracteristic și matricea A^{-1} , dacă există, pentru matricea*

$$A = \begin{pmatrix} 11 & 1 & -3 & 2 \\ -9 & -5 & 12 & 5 \\ 2 & -4 & 5 & -11 \\ 2 & 16 & -7 & 10 \end{pmatrix},$$

folosind algoritmul Fadeev.

Aplicând algoritmul Fadeev obținem:

$$A_1 = A,$$

$$p_1 = -\text{tr}(A_1) = -21, \quad B_1 = A_1 + p_1 I_4 = \begin{pmatrix} -10 & 1 & -3 & 2 \\ -9 & -26 & 12 & 5 \\ 2 & -4 & -16 & -11 \\ 2 & 16 & -7 & -11 \end{pmatrix},$$

- pentru $k = 2$

$$A_2 = AB_1 = \begin{pmatrix} -121 & 29 & 13 & 38 \\ 169 & 153 & -260 & -230 \\ 4 & -90 & -57 & 50 \\ -158 & -226 & 228 & 51 \end{pmatrix},$$

$$p_2 = -\frac{1}{2}tr(A_2) = -13, \quad B_2 = A_2 + p_2 I_4 = \begin{pmatrix} -134 & 29 & 13 & 38 \\ 169 & 140 & -260 & -230 \\ 4 & -90 & -70 & 50 \\ -158 & -226 & 228 & 38 \end{pmatrix},$$

- pentru $k = 3$

$$A_3 = AB_2 = \begin{pmatrix} -1633 & 277 & 549 & 114 \\ -381 & -3171 & 1483 & 1598 \\ 814 & 1534 & -1792 & 828 \\ 828 & 668 & -1364 & -3574 \end{pmatrix},$$

$$p_3 = -\frac{1}{3}tr(A_3) = 3390, \quad B_3 = A_3 + p_3 I_4 = \begin{pmatrix} 1757 & 277 & 549 & 114 \\ -381 & 219 & 1483 & 1598 \\ 814 & 1534 & 1598 & 828 \\ 828 & 668 & -1364 & -184 \end{pmatrix},$$

- pentru $k = 4$

$$A_4 = AB_3 = \begin{pmatrix} 18160 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 18160 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 18160 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 18160 \end{pmatrix},$$

$$p_4 = -\frac{1}{4}tr(A_4) = -18160, \quad B_4 = A_4 + p_4 I_4 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Polinomul caracteristic este:

$$p_A(\lambda) = \lambda^4 - 21\lambda^3 - 13\lambda^2 + 3390\lambda - 18160.$$

Cum $p_4 \neq 0$, rezultă că:

$$A^{-1} = -\frac{1}{p_4}B_3 = \begin{pmatrix} 0.0968 & 0.0153 & 0.0302 & 0.0063 \\ -0.0210 & 0.0121 & 0.0817 & 0.0880 \\ 0.0448 & 0.0845 & 0.0880 & 0.0456 \\ 0.0456 & 0.0368 & -0.0751 & -0.0101 \end{pmatrix}. \quad \square$$

Metoda coeficienților nedeterminați

Metoda coeficienților nedeterminați constă în determinarea coeficienților p_1, \dots, p_m ai polinomului caracteristic $p_A(\lambda) = \lambda^m + p_1\lambda^{m-1} + \dots + p_{m-1}\lambda + p_m$, asociat matricii

$A \in \mathcal{M}_m(R)$, dintr-un sistem liniar format din m ecuații liniare:

$$\begin{aligned} p_m &= D(0) \\ 1^m + p_1 1^{m-1} + \cdots + p_{m-1} 1 + p_m &= D(1) \\ 2^m + p_1 2^{m-1} + \cdots + p_{m-1} 2 + p_m &= D(2) \\ &\vdots \\ (m-1)^m + p_1 (m-1)^{m-1} + \cdots + p_{m-1} (m-1) + p_m &= D(m-1) \end{aligned}$$

unde $D(k) = \det(kI_m - A)$ pentru $k = \overline{0, m}$.

Dacă notăm $p = (p_1, p_2, \dots, p_{m-1})^t$, sistemul (??) se reduce la $m-1$ ecuații liniare și se poate scrie în forma:

$$Mp = b,$$

unde

$$M = \begin{pmatrix} 1 & 1 & \cdots & 1 \\ 2^{m-1} & 2^{m-2} & \cdots & 2 \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ (m-1)^{m-1} & (m-1)^{m-2} & \cdots & (m-1) \end{pmatrix}$$

și

$$b = \begin{pmatrix} D(1) - D(0) - 1^m \\ D(2) - D(0) - 2^m \\ \vdots \\ D(m-1) - D(0) - (m-1)^m \end{pmatrix}.$$

Această metodă are dezavatajul că se calculează m determinanți de ordin m .

Exemplul -1.4 *Determinați coeficienții polinomului caracteristic pentru matricea*

$$A = \begin{pmatrix} 9 & -4 & 10 & 13 \\ 11 & -1 & -15 & 8 \\ 1 & -2 & -3 & 1 \\ 2 & 4 & 5 & 7 \end{pmatrix},$$

folosind metoda coeficienților nedeterminați.

Avem $p_4 = -2703$. Se obține sistemul

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 8 & 4 & 2 \\ 27 & 9 & 3 \end{pmatrix} p = \begin{pmatrix} 334 \\ 482 \\ 372 \end{pmatrix}$$

a cărui soluție este:

$$p = \begin{pmatrix} -12 \\ -57 \\ 403 \end{pmatrix}.$$

Deci polinomul caracteristic este:

$$p_A(\lambda) = \lambda^4 - 12\lambda^3 - 57\lambda^2 + 403\lambda - 2703. \quad \square$$

Metoda rotațiilor

Se dau $m \in \mathbb{N}$, $m \geq 2$, $A = (a_{ij})_{1 \leq i, j \leq m} \in M_m(\mathbb{R})$ o matrice simetrică și $\varepsilon > 0$ un număr real. Metoda rotațiilor aproximează valorile proprii ale unei matrice simetrice prin construirea unui șir de matrice (obținut cu ajutorul unor matrice de rotație) ale căror valori de pe diagonală converg către valorile proprii ale matricei A .

Dacă la pasul n este cunoscută matricea A_n , matricea A_{n+1} se determină cu formula

$$A_{n+1} = T_n^t A_n T_n,$$

unde T_n este o matrice de rotație.

Calcul succesiv al matricelor A_n ($n \geq 0$), obținute din matricea A prin rotații plane se realizează după algoritmul:

$$A_0 := A$$

- Repetă (se calculează $Y = A_{n+1}$ în funcție de $X = A_n$):

- se aleg $p < q \in \{1, \dots, m\}$ astfel încât

$$|x_{pq}| = \max\{|x_{ij}|; i < j \in \{1, \dots, m\}\};$$

- dacă $x_{pp} = x_{qq}$ atunci $\theta = \frac{\pi}{4}$, altfel $\theta = \frac{1}{2} \cdot \arctan \frac{2 \cdot x_{pq}}{x_{pp} - x_{qq}}$
- se iau $c = \cos(\theta)$ și $s = \sin(\theta)$;
- Se calculează matricea $Y = T^t A T$ cu

$$T = \begin{pmatrix} 1 & \dots & 0 & \dots & 0 & \dots & 0 \\ \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & \cos \theta & \dots & -\sin \theta & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots & \vdots & \vdots \\ 0 & \dots & \sin \theta & \dots & \cos \theta & \dots & 0 \\ \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ 0 & \dots & 0 & \dots & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix},$$

unde elementele $\cos \theta$, $-\sin \theta$, $\sin \theta$, $\cos \theta$ se află la intersecția liniilor p și q cu coloanele p și q . Atunci

- * $\forall i, j \notin \{p, q\}, y_{ij} = x_{ij}$;
- * $\forall j \notin \{p, q\}, y_{pj} = y_{jp} = c \cdot x_{pj} + s \cdot x_{qj}, y_{qj} = y_{jq} = -s \cdot x_{pj} + c \cdot x_{qj}$
- * $y_{pq} = 0; y_{qp} = 0; y_{pp} = c^2 \cdot x_{pp} + 2 \cdot c \cdot s \cdot x_{pq} + s^2 \cdot x_{qq}; y_{qq} = s^2 \cdot x_{pp} - 2 \cdot c \cdot s \cdot x_{pq} + c^2 \cdot x_{qq}$;

- se face atribuirea $X = Y$;

- se calculează $modul = |X| := \sqrt{\sum_{i \neq j}^m x_{ij}^2}$ unde $i, j \in \overline{1, m}$.

pâna când $modul < \varepsilon$.

- Se colectează în vectorul z elementele diagonalei lui X , care reprezintă aproximări ale valorilor proprii ale matricei A cu erori în modul mai mici decât ε : $\forall i \in \overline{1, m}$ se ia $z_i = x_{ii}$.

- Se tipărește z .

Exemplul -1.5 Fie matricea

$$A = \begin{pmatrix} 17 & -2 & 3\sqrt{3} \\ -2 & 8 & 2\sqrt{3} \\ 3\sqrt{3} & 2\sqrt{3} & 11 \end{pmatrix}.$$

Folosind metoda rotațiilor, să se determine valorile proprii ale matricei A .

Se verifică imediat că matricea A este simetrică. Se aleg $p < q$ astfel încât

$$|a_{pq}| = \max\{|a_{ij}|; i < j \in \{1, 2, 3\}\}.$$

Atunci $p = 1, q = 3$. Se calculează

$$\theta = \frac{1}{2} \cdot \arctan \frac{2 \cdot a_{pq}}{a_{pp} - a_{qq}} = \frac{\pi}{6}.$$

Se ia

$$T = \begin{pmatrix} \cos \theta & 0 & -\sin \theta \\ 0 & 1 & 0 \\ \sin \theta & 0 & \cos \theta \end{pmatrix}$$

și se calculează matricea

$$B = T^t A T = \begin{pmatrix} 20 & 0 & 0 \\ 0 & 8 & 4 \\ 0 & 4 & 8 \end{pmatrix}$$

Se aleg $p < q$ astfel încât

$$|b_{pq}| = \max\{|b_{ij}|; i < j \in \{1, 2, 3\}\}.$$

Atunci $p = 2, q = 3$. Se calculează

$$\theta = \frac{\pi}{4} \text{ deoarece } b_{pp} = b_{qq}.$$

Se ia

$$T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & \cos \theta & -\sin \theta \\ 0 & \sin \theta & \cos \theta \end{pmatrix}$$

și se calculează matricea

$$B = T^t A T = \begin{pmatrix} 20 & 0 & 0 \\ 0 & 12 & 0 \\ 0 & 0 & 4 \end{pmatrix}$$

Rezultă că valorile proprii ale matricei A sunt $\lambda_1 = 20$, $\lambda_2 = 12$, $\lambda_3 = 4$. \square

Metoda puterii

Este o metodă numerică pentru aproximarea celei mai mari valori proprii în modul și a unui vector propriu corespunzător.

Vom considera cazul în care matricea $A \in \mathcal{M}_m(\mathbf{R})$ are toate valorile proprii pozitive. Fie $x^{(0)} \in \mathbf{R}^m$ astfel încât $Ax^{(0)} \neq 0$. Definim recurent șirul $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ prin relația $x^{(n+1)} := Ax^{(n)}$, $\forall n \in \mathbf{N}$. Notăm cu $(z^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ șirul definit prin $z^{(n)} := \frac{1}{\|x^{(n)}\|} \cdot x^{(n)}$, $\forall n \in \mathbf{N}$. Atunci

$$\lim_{n \rightarrow \infty} \langle Az^{(n)}, z^{(n)} \rangle = \lambda,$$

unde λ este cea mai mare valoare proprie a matricei A și

$$\lim_{n \rightarrow \infty} z^{(n)} = z,$$

unde z este un vector propriu atașat valorii proprii λ .

Metoda permite și determinarea celorlalte valori proprii astfel:

- Se consideră matricea

$$T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & \dots & 0 \\ x_2 & 1 & \dots & 0 \\ \dots & \dots & \dots & \dots \\ x_m & 0 & \dots & 1 \end{pmatrix},$$

unde $(1, x_2, \dots, x_m)$ este un vector propriu corespunzător valorii proprii λ . Acest vector se obține astfel:

$$x_i = \frac{z_i}{z_1}, \quad \forall i = \overline{2, m},$$

- Se calculează matricea $B = T^{-1}AT$.
- Se scrie matricea B sub forma

$$B = \begin{pmatrix} b_{11} & B_{12} \\ 0 & B_{22} \end{pmatrix},$$

cu B_{22} matrice de ordinul $m - 1$.

- Cu algoritmul descris mai sus se determină cea mai mare valoare proprie a matricei $C = B_{22}$. Aceasta este a doua valoare proprie (în ordine descrescătoare) a matricei A .
- Acest algoritm se aplică în continuare pentru matricea C .

Algoritmul LU

Fie A o matrice pătratică de ordin m . Descompunem $A = L_1 U_1$ cu L_1, U_1 matrice triunghiulare (vezi factorizarea LU din paragraful 1.2.4, capitolul 1). Construim șirul de matrice $(B_n)_n$ astfel:

$$B_0 = A = L_1 U_1, \quad B_1 = U_1 L_1.$$

$$\text{Descompunem } B_1 = L_2 U_2, \text{ luăm } B_2 = U_2 L_2, \dots$$

$$\text{Descompunem } B_n = L_{n+1} U_{n+1}, \text{ luăm } B_{n+1} = U_{n+1} L_{n+1}, \dots$$

Când $n \rightarrow \infty$, elementele de pe diagonala lui B_n converg la valorile proprii ale matricei A (în practică, calculul iterativ se oprește atunci când, pentru orice $i = \overline{1, m}$, avem $|b_{ii}^{(n)} - b_{ii}^{(n-1)}| < \varepsilon$, o eroare dată, unde cu $(b_{ij}^{(n)})_{i,j}$ am notat elementele matricei B_n).

Algoritmul QR

Metoda QR este o metodă des folosită pentru calculul valorilor proprii pentru o matrice oarecare, în general, nesimetrică. Fie $A \in \mathcal{M}_m(\mathbf{R})$. Metoda QR constă în construirea unui șir de matrice $(A_k)_{k \geq 0}$ folosind factorizarea QR (definită la sisteme liniare) astfel:

$$\begin{aligned} A_0 &= A = Q_0 R_0, & A_1 &= R_0 Q_0, \\ A_k &= Q_k R_k, & A_{k+1} &= R_k Q_k, \quad k \geq 0. \end{aligned}$$

Când $k \rightarrow \infty$, elementele de pe diagonala lui A_k converg la valorile proprii ale matricei A . Calculul iterativ se oprește atunci când, pentru orice $i = \overline{1, m}$, avem $\left| a_{ii}^{(k+1)} - a_{ii}^{(k)} \right| < \varepsilon$, pentru $\varepsilon > 0$ o eroare dată.

Ecuații neliniare în \mathbf{R}^m

Principiul contracției

Fie $m \in \mathbf{N}^*$, $M \subset \mathbf{R}^m$ o mulțime și $\|\cdot\|$ o normă pe \mathbf{R}^m . O funcție $f : M \rightarrow \mathbf{R}^m$ se numește q -contracție a mulțimii M relativă la norma $\|\cdot\|$ dacă are următoarele proprietăți:

- 1) $\exists q \in (0, 1)$ astfel încât $\|f(x) - f(y)\| \leq q\|x - y\|$, $\forall x, y \in M$ și
- 2) $f(M) \subset M$.

Principiul contracției se enunță astfel:

Fie $\|\cdot\|$ o normă pe \mathbf{R}^m , M o mulțime închisă din \mathbf{R}^m și $f : M \rightarrow \mathbf{R}^m$ o q -contracție a mulțimii M relativă la norma $\|\cdot\|$. Atunci ecuația $f(x) = x$ are o soluție unică $z \in M$, și, pentru orice $x^{(0)} \in M$, șirul $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ definit prin relația de recurență $x^{(n+1)} = f(x^{(n)})$ converge la z . Avem evaluarea

$$\|x^{(n)} - z\| \leq \frac{q}{1-q} \|x^{(n)} - x^{(n-1)}\| \leq \frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|.$$

Fie $a \in \mathbf{R}^m$ și $r > 0$. Dacă $M := \{x \in \mathbf{R}^m \mid \|x - a\| \leq r\}$, atunci:

1. Dacă f diferențiabilă pe M și există $q \in (0, 1)$ astfel încât $\|f'(x)\| \leq q$, $\forall x \in M$ rezultă că $\|f(x) - f(y)\| \leq q\|x - y\|$, $\forall x, y \in M$.
2. Dacă $\|f(x) - f(y)\| \leq q\|x - y\|$, $\forall x, y \in M$ și $\|f(a) - a\| \leq (1-q)r$ rezultă că $f(M) \subset M$.

Deci, în aceste condiții, f este q -contracție a mulțimii M .

Exemplul -1.1 Fie sistemul de ecuații

$$\begin{cases} x = (80 + x^3 - x^2 - 3yz)/100 \\ y = (60 - y^3 - z^2 + 4xz)/86 \\ z = (40 + z^3 + y^2 - 5xy)/72 \end{cases} \quad (1)$$

Folosind principiul contracției în raport cu norma $\|\cdot\|_\infty$, să se arate că sistemul (1) are soluție unică v în $V := [0, 2]^3$. Pentru o eroare ε dată și pentru iterata inițială

$x^{(0)} := (1, 1, 1)$ să se calculeze iterata $x^{(n)}$ (din principiul contracției) pentru care $\|x^{(n)} - v\|_\infty \leq \varepsilon$.

Fie $r = 1$ și $a = (1, 1, 1)$. Atunci mulțimea $V = \{x \in \mathbf{R}^m \mid \|x - a\|_\infty \leq r\}$. Fie funcția $F = (f, g, h) : V \rightarrow \mathbf{R}^3$ cu $f(x, y, z) := (80 + x^3 - x^2 - 3yz)/100$, $g(x, y, z) := (60 - y^3 - z^2 + 4xz)/86$ și $h(x, y, z) := (40 + z^3 + y^2 - 5xy)/72, \forall (x, y, z) \in V$. Sistemul de ecuații (1) este echivalent cu $F(x, y, z) = (x, y, z)$.

Avem

$$F'(x, y, z) = \begin{pmatrix} (3x^2 - 2x)/100 & -3z/100 & -3y/100 \\ 4z/86 & -3y^2/86 & (-2z + 4x)/86 \\ -5y/72 & (2y - 5x)/72 & 3z^2/72 \end{pmatrix},$$

deci $\|F'(x, y, z)\|_\infty = \max(|3x^2 - 2x| + |-3z| + |-3y|)/100, (|4z| + |-3y^2| + |-2z + 4x|)/86, (|-5y| + |2y - 5x| + |3z^2|)/72) \leq \max(28/100, 32/86, 36/72) = 1/2$ (am folosit $0 \leq x, y, z \leq 2$). Putem lua $q = 1/2$. Pe de altă parte $\|F(a) - a\|_\infty = \max(28/100, 24/86, 35/72) = 35/72 < (1 - q)r = 1/2$. Deci F este $1/2$ -contracție a mulțimii V în raport cu norma $\|\cdot\|_\infty$. Din principiul contracției rezultă că ecuația $F(x, y, z) = (x, y, z)$ are soluție unică în V .

Pentru $x^{(0)} = (1, 1, 1)$ se calculează $x^{(n)}$ cu formula de recurență $x^{(n)} = F(x^{(n-1)})$, $\forall n \in \mathbf{N}$. Se oprește procesul iterativ atunci când $q/(1 - q)\|x^{(n)} - x^{(n-1)}\|_\infty < \varepsilon$.

Pentru $\varepsilon = 10^{-10}$ se obțin următoarele rezultate:

| n | x | y | z |
|-----|--------------|--------------|-------------------------|
| 1 | 0.7700000000 | 0.7209302326 | 0.5138888889 |
| 2 | 0.7875219889 | 0.7086511560 | 0.5261092736 |
| 3 | 0.7874973924 | 0.7095886570 | 0.5257974572 |
| 4 | 0.7874891632 | 0.7095640029 | 0.5257622709 |
| 5 | 0.7874902776 | 0.7095633762 | 0.5257631334 |
| 6 | 0.7874902723 | 0.7095634355 | 0.5257631103 |
| 7 | 0.7874902718 | 0.7095634337 | 0.5257631082 |
| 8 | 0.7874902719 | 0.7095634337 | 0.5257631083. \square |

Metoda Gauss-Seidel neliniară

Fie $m \in \mathbf{N}^*$, $(a_1, a_2, \dots, a_m) \in \mathbf{R}^m$, r_1, r_2, \dots, r_m numere reale strict pozitive, $M := \{x = (x_1, x_2, \dots, x_m) \in \mathbf{R}^m \mid |x_i - a_i| \leq r_i, \forall 1 \leq i \leq m\}$ și $f = (f_1, f_2, \dots, f_m) : M \rightarrow \mathbf{R}^m$ o q -contractie a mulțimii M relativă la norma $\|\cdot\|_\infty$.

Pentru orice $x^{(0)} \in M$ definim șirul $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ prin relația de recurență

$$x_1^{(n+1)} = f_1(x_1^{(n)}, x_2^{(n)}, \dots, x_m^{(n)}) \text{ și}$$

$$x_i^{(n+1)} = f_i(x_1^{(n+1)}, \dots, x_{i-1}^{(n+1)}, x_i^{(n)}, \dots, x_m^{(n)}) \quad \forall 2 \leq i \leq m.$$

Atunci șirul $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ converge către unica soluție $z \in M$ a ecuației $f(x) = x$. Avem evaluarea:

$$\|x^{(n)} - z\|_\infty \leq \frac{q}{1-q} \|x^{(n)} - x^{(n-1)}\|_\infty \leq \frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_\infty.$$

Dacă f diferentiabilă pe M și există $q \in (0, 1)$ astfel încât $\|f'(x)\|_\infty \leq q$, $\forall x \in M$ rezultă că $\|f(x) - f(y)\|_\infty \leq q\|x - y\|_\infty$, $\forall x, y \in M$.

Exemplul -1.2 Fie sistemul de ecuații

$$\begin{cases} x = (432 + x^4 + y^4 - 2z^4 + y^2z^2)/234 \\ y = (324 - x^4 + 2y^4 - 3z^4 + 3x^2z^2)/432 \\ z = (234 + 2x^4 - 3y^4 + 4z^4 - x^2y^2 + 3x + y)/324 \end{cases} \quad (2)$$

Folosind metoda Gauss-Seidel neliniară, să se arate că sistemul (2) are soluție unică v în $V := [-2, 2] \times [-1, 1] \times [0, 1]$. Pentru o eroare ε dată și pentru iterata inițială $x^{(0)} := (0, 0, 1/2)$ să se calculeze iterata $x^{(n)}$ pentru care $\|x^{(n)} - v\|_\infty \leq \varepsilon$.

Fie $r_1 = 2$, $r_2 = 1$ și $r_3 = 1/2$, $a_1 = a_2 = 0$ și $a_3 = 1/2$. Atunci mulțimea $V = \{(x, y, z) \in \mathbf{R}^3 \mid |x - a_1| \leq r_1, |y - a_2| \leq r_2, |z - a_3| \leq r_3\}$. Fie funcția $F = (f, g, h) : V \rightarrow \mathbf{R}^3$ cu $f(x, y, z) := (432 + x^4 + y^4 - 2z^4 + y^2z^2)/234$, $g(x, y, z) := (324 - x^4 + 2y^4 - 3z^4 + 3x^2z^2)/432$ și $h(x, y, z) := (234 + 2x^4 - 3y^4 + 4z^4 - x^2y^2 + 3x + y)/324$, $\forall (x, y, z) \in V$. Sistemul de ecuații (2) este echivalent cu $F(x, y, z) = (x, y, z)$.

Avem $F'(x, y, z) =$

$$\begin{pmatrix} 4x^3/234 & (4y^3 + 2yz^2)/234 & (-8z^3 + 2y^2z)/234 \\ (-4x^3 + 6xz^2)/432 & 8y^3/432 & (-12z^3 + 6x^2z)/432 \\ (8x^3 - 2xy^2 + 3)/324 & (-12y^3 - 2x^2y + 1)/324 & 16z^3/324 \end{pmatrix},$$

deci $\|F'(x, y, z)\|_\infty = \max(|4x^3| + |4y^3 + 2yz^2| + |-8z^3 + 2y^2z|)/234, (|-4x^3 + 6xz^2| + |8y^3| + |-12z^3 + 6x^2z|)/432, (|8x^3 - 2xy^2 + 3| + |-12y^3 - 2x^2y + 1| + |16z^3|)/324 \leq \max(48/234, 88/432, 108/324) = 1/3$ (am folosit $-2 \leq x \leq 2, -1 \leq y \leq 1, 0 \leq z \leq 1$).

Putem lua $q = 1/3$. Pe de altă parte $|f(x, y, z) - a_1| \leq (|432| + |x^4| + |y^4| + |2z^4| + |y^2z^2|)/234 \leq 452/234 < 2$, $|g(x, y, z) - a_2| \leq (|324| + |x^4| + |2y^4| + |3z^4| + |3x^2z^2|)/432 \leq 357/432 < 1$ și $|h(x, y, z) - a_3| \leq (|234| + |2x^4| + |3y^4| + |4z^4| + |x^2y^2| + |3x| + |y|)/324 \leq 122/324 < 1/2, \forall (x, y, z) \in V$. Deci $F(V) \subset V$ și F este $1/3$ -contracție a mulțimii V în raport cu norma $\|\cdot\|_\infty$. Din principiul contracției rezultă că ecuația $F(x, y, z) = (x, y, z)$ are soluție unică în V .

Pentru $x^{(0)} = (0, 0, 1/2)$ se calculează $x^{(n)} = (x_1^{(n)}, x_2^{(n)}, x_3^{(n)})$ cu formula de recurență $x_1^{(n)} = f(x^{(n-1)})$, $x_2^{(n)} = g(x_1^{(n)}, x_2^{(n-1)}, x_3^{(n-1)})$, $x_3^{(n)} = h(x_1^{(n)}, x_2^{(n)}, x_3^{(n-1)}) \forall n \in \mathbf{N}$. Se oprește procesul iterativ atunci când $q/(1-q)\|x^{(n)} - x^{(n-1)}\|_\infty < \varepsilon$.

Pentru $\varepsilon = 10^{-10}$ se obțin următoarele rezultate:

| n | x | y | z |
|-----|--------------|--------------|--------------------------|
| 1 | 1.8498931624 | 0.7283987914 | 0.8064491799 |
| 2 | 1.8952624827 | 0.7347217752 | 0.8182233410 |
| 3 | 1.9002520392 | 0.7348417419 | 0.8193883638 |
| 4 | 1.9008188414 | 0.7348467169 | 0.8195175386 |
| 5 | 1.9008834671 | 0.7348471269 | 0.8195321857 |
| 6 | 1.9008908388 | 0.7348471703 | 0.8195338544 |
| 7 | 1.9008916797 | 0.7348471752 | 0.8195340447 |
| 8 | 1.9008917756 | 0.7348471757 | 0.8195340664 |
| 9 | 1.9008917866 | 0.7348471758 | 0.8195340689 |
| 10 | 1.9008917878 | 0.7348471758 | 0.8195340692 |
| 11 | 1.9008917880 | 0.7348471758 | 0.8195340692 . \square |

Metoda lui Newton

Fie $m \in \mathbf{N}^*$, D o mulțime deschisă din \mathbf{R}^m și $f : D \rightarrow \mathbf{R}^m$ o funcție de clasă $\mathcal{C}^2(D)$. Dacă presupunem că $f'(x)$ este inversabilă pentru orice $x \in D$, atunci ecuația $f(x) = 0$ se transformă echivalent astfel:

$$f(x) = 0 \Leftrightarrow f(x) + f'(x)(x - x) = 0 \Leftrightarrow x = x - (f'(x))^{-1}f(x).$$

În ipotezele de mai sus (fără a presupune că $f'(x)$ este inversabilă $\forall x \in D$), pentru orice $x^{(0)} \in D$ definim, dacă este posibil, șirul $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ prin relația de recurență

$$x^{(n+1)} = x^{(n)} - (f'(x^{(n)}))^{-1}f(x^{(n)}), \quad \forall n \in \mathbf{N}. \quad (3)$$

Fie $\|\cdot\|$ o normă pe \mathbf{R}^m . Notăm tot cu $\|\cdot\|$ norma matricială asociată. Presupunem că există $a \in D$, $r > 0$, $M > 0$, $\alpha > 0$, $\beta > 0$, $\mu > 0$, $q \in (0, 1)$ astfel încât:

- 1) $V := \overline{B_r(a)} := \{x \in \mathbf{R}^m \mid \|x - a\| \leq r\} \subset D$;
- 2) $\|f''(x)\| \leq M, \forall x \in V$;
- 3) Există $(f'(a))^{-1}$ și $\|(f'(a))^{-1}\| \leq \alpha$;
- 4) $Mr\alpha < 1$ și $\frac{\alpha}{1 - Mr\alpha} \leq \frac{1}{\mu}$;
- 5) $\|(f'(a))^{-1}f(a)\| \leq \beta \leq (1 - q)r$;
- 6) $\frac{M}{\mu^2}\|f(x)\| \leq q, \forall x \in V$;
- 7) $\frac{Mr}{\mu} \leq q$.

Atunci ecuația $f(x) = 0$ are o soluție unică $z \in V$ și pentru orice $x^{(0)} \in V$ se poate construi șirul $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ (prin relația de recurență (3)) cu proprietățile $x^{(n)} \in V$ și

$$\|x^{(n)} - z\| \leq \frac{2\mu}{M}q^{2^n}, \forall n \in \mathbf{N}.$$

Exemplul -1.3 Fie sistemul de ecuații

$$\begin{cases} x^3 + 3xy^2 + 3xz^2 - 183x + 2 = 0 \\ y^3 + 3x^2y + 3yz^2 - 193y + 1 = 0 \\ z^3 + 3x^2z + 3y^2z - 188(z - 1) - 1 = 0 \end{cases} \quad (4)$$

Folosind metoda Newton relativă la norma $\|\cdot\|_\infty$, să se arate că sistemul (4) are soluție unică v în $V := [-1, 1]^2 \times [0, 2]$. Pentru o eroare ε dată și pentru iterata inițială $x^{(0)} := (0, 0, 1)$ să se calculeze iterata $x^{(n)}$, pentru care $\|x^{(n)} - v\|_\infty \leq \varepsilon$.

Fie $r = 1$ și $a = (0, 0, 1)$. Atunci mulțimea V este $\overline{B_r(a)}$ în raport cu norma $\|\cdot\|_\infty$. Fie funcția $F = (f, g, h) : V \rightarrow \mathbf{R}^3$ cu $f(x, y, z) := x^3 + 3xy^2 + 3xz^2 - 183x + 2$, $g(x, y, z) := y^3 + 3x^2y + 3yz^2 - 193y + 1$ și $h(x, y, z) := z^3 + 3x^2z + 3y^2z - 188(z - 1) - 1 = 0$, $\forall (x, y, z) \in V$. Sistemul de ecuații (4) este echivalent cu $F(x, y, z) = 0$.

Avem $F'(x, y, z) =$

$$\begin{pmatrix} 3x^2 + 3y^2 + 3z^2 - 183 & 6xy & 6xz \\ 6xy & 3x^2 + 3y^2 + 3z^2 - 193 & 6yz \\ 6xz & 6yz & 3x^2 + 3y^2 + 3z^2 - 188 \end{pmatrix},$$

$$F''(x, y, z) = \begin{pmatrix} 6x & 6y & 6z & 6y & 6x & 0 & 6z & 0 & 6x \\ 6y & 6x & 0 & 6x & 6y & 6z & 0 & 6z & 6x \\ 6z & 0 & 6x & 0 & 6z & 6y & 6x & 6y & 6z \end{pmatrix},$$

deci $\|F''(x, y, z)\|_\infty \leq \max(|18x| + |12y| + |12z|, |12x| + |18y| + |12z|, |12x| + |12y| + |18z|) \leq \max(54, 54, 60) = 60$ (am folosit $-1 \leq x, y \leq 1, 0 \leq z \leq 2$). Putem lua

$$M = 60. \text{ Avem } F'(a) = \begin{pmatrix} -180 & 0 & 0 \\ 0 & -190 & 0 \\ 0 & 0 & -185 \end{pmatrix}, \text{ deci } F'(a) \text{ inversabilă, } (F'(a))^{-1} =$$

$$\begin{pmatrix} -1/180 & 0 & 0 \\ 0 & -1/190 & 0 \\ 0 & 0 & -1/185 \end{pmatrix} \text{ și } \|(F'(a))^{-1}\|_\infty = \max(1/180, 1/190, 1/185) = 1/180.$$

Luăm $\alpha = 1/180$. Cum $Mr\alpha = 60/180 < 1$ și $\alpha/(1 - Mr\alpha) = 1/120$, putem lua $\mu = 120$. Avem $F(a) = (2, 1, 0)^t$ și $(F'(a))^{-1}F(a) = (-1/90, -1/190, 0)^t$, deci $\|(F'(a))^{-1}F(a)\|_\infty = 1/90$. Luăm $\beta = 1/90$. Condiția $\beta \leq (1 - q)r$ implică $q \leq 89/90$. Din $\|F(x, y, z)\|_\infty \leq \max(|x^3| + |3xy^2| + |3xz^2| + |183x| + 2, |y^3| + |3x^2y| + |3yz^2| + |193y| + 1, |z^3| + |3x^2z| + |3y^2z| + |188(z - 1)| + 1) \leq \max(201, 210, 209) = 210$ rezultă că $(M/\mu^2)\|F(x, y, z)\|_\infty \leq q \Leftrightarrow q \geq 210/240 = 7/8$. Din $Mr/\mu \leq q$ rezultă $q \geq 1/2$. Deci putem lua $q = 7/8$ și atunci ecuația $F(x, y, z) = 0$ are o soluție unică în V .

Pentru $x^{(0)} = (0, 0, 1)$ se calculează $x^{(n)}$ cu formula de recurență (4) (folosind la fiecare pas o procedură de inversare a matricei $(F'(x^{(n)}))^{-1}$). Se oprește calculul iterativ atunci când $(2\mu)/M \cdot q^{2^n} \leq \varepsilon \Leftrightarrow 4 \cdot (7/8)^{2^n} \leq \varepsilon$.

Pentru $\varepsilon = 10^{-10}$ se obțin următoarele rezultate:

| n | x | y | z |
|-----|---------------|---------------|--------------------------|
| 1 | -0.0387039145 | -0.2345464953 | 0.8497295394 |
| 2 | 0.0109754027 | 0.0044322958 | 1.0031237498 |
| 3 | 0.0111111051 | 0.0052632384 | 0.9999155652 |
| 4 | 0.0111111257 | 0.0052631697 | 1.0000048646 |
| 5 | 0.0111111247 | 0.0052631693 | 1.0000023842 |
| 6 | 0.0111111248 | 0.0052631693 | 1.0000024531 |
| 7 | 0.0111111248 | 0.0052631693 | 1.0000024512 . \square |

Metoda lui Newton simplificată

Fie $m \in \mathbf{N}^*$, D o mulțime deschisă din \mathbf{R}^m și $f : D \rightarrow \mathbf{R}^m$ o funcție de clasă $\mathcal{C}^2(D)$.

Dacă presupunem că există $a \in D$ astfel încât $f'(a)$ este inversabilă, atunci ecuația $f(x) = 0$ se transformă echivalent astfel:

$$f(x) = 0 \Leftrightarrow f(x) + f'(a)(x - a) = 0 \Leftrightarrow x = a - (f'(a))^{-1}f(x).$$

Pentru orice $x^{(0)} \in D$ definim, dacă este posibil, șirul $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ prin relația de recurență

$$x^{(n+1)} = x^{(n)} - (f'(a))^{-1}f(x^{(n)}), \quad \forall n \in \mathbf{N}. \quad (5)$$

Fie $\|\cdot\|$ o normă pe \mathbf{R}^m . Notăm tot cu $\|\cdot\|$ norma matricială asociată. Presupunem că există $r > 0$, $M > 0$, $\alpha > 0$, $\beta > 0$, $q \in (0, 1)$ astfel încât:

- 1) $V := \overline{B_r(a)} := \{x \in \mathbf{R}^m \mid \|x - a\| \leq r\} \subset D$;
- 2) $\|f''(x)\| \leq M, \forall x \in V$;
- 3) $\|(f'(a))^{-1}\| \leq \alpha$;
- 4) $\|(f'(a))^{-1}f(a)\| \leq \beta \leq (1 - q)r$;
- 5) $Mr\alpha \leq q$.

Atunci ecuația $f(x) = 0$ are o soluție unică $z \in V$ și pentru orice $x^{(0)} \in V$ se poate

construi șirul $(x^{(n)})_{n \in \mathbf{N}}$ (prin relația de recurență (5)) cu proprietățile $x^{(n)} \in V$ și

$$\|x^{(n)} - z\| \leq \frac{q}{1-q} \|x^{(n)} - x^{(n-1)}\| \leq \frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|, \forall n \in \mathbf{N}.$$

Exemplul -1.4 Fie sistemul de ecuații

$$\begin{cases} x^2 + y^2 + z^2 + x + y + z - 853/144 = 0 \\ 3x^2 - 4y^2 + z^2 + x - y - 3z + 1309/432 = 0 \\ 5x^2 + 2y^2 - 3z^2 + 2x - 4y - 6z + 37/9 = 0 \end{cases} \quad (6)$$

Folosind metoda Newton simplificată relativă la norma $\|\cdot\|_\infty$, să se arate că sistemul (6) are soluție unică v în $V := [-0, 8; 1, 2]^3$. Pentru o eroare ε dată și pentru iterata inițială $x^{(0)} := (1, 1, 1)$, să se calculeze iterata $x^{(n)}$ pentru care $\|x^{(n)} - v\|_\infty \leq \varepsilon$.

Fie $r := 0, 2 = 1/5$ și $a := (1, 1, 1)$. Atunci mulțimea V este $\overline{B_r(a)}$ în raport cu norma $\|\cdot\|_\infty$. Fie funcția $F = (f, g, h) : V \rightarrow \mathbf{R}^3$ cu $f(x, y, z) := x^2 + y^2 + z^2 + x + y + z - 853/144$, $g(x, y, z) := 3x^2 - 4y^2 + z^2 + x - y - 3z + 1309/432$ și $h(x, y, z) := 5x^2 + 2y^2 - 3z^2 + 2x - 4y - 6z + 37/9$, $\forall (x, y, z) \in V$. Sistemul de ecuații (6) este echivalent cu $F(x, y, z) = 0$.

Avem

$$F'(x, y, z) = \begin{pmatrix} 2x+1 & 2y+1 & 2z+1 \\ 6x+1 & -8y-1 & 2z-3 \\ 10x+2 & 4y-4 & -6z-6 \end{pmatrix},$$

$$F''(x, y, z) = \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 2 \\ 6 & 0 & 0 & 0 & -8 & 0 & 0 & 0 & 2 \\ 10 & 0 & 0 & 0 & 4 & 0 & 0 & 0 & -6 \end{pmatrix},$$

deci $\|F''(x, y, z)\|_\infty \leq \max(|2|+|2|+|2|, |6|+|-8|+|2|, |10|+|4|+|-6|) = 20, \forall (x, y, z) \in$

V . Putem lua $M = 20$. Avem $F'(a) = \begin{pmatrix} 3 & 9 & 3 \\ 7 & -9 & -1 \\ 12 & 0 & -12 \end{pmatrix}$, cu $\det(F'(a)) = 72$, deci

$F'(a)$ inversabilă, $(F'(a))^{-1} = \frac{1}{72} \begin{pmatrix} 9 & 3 & 2 \\ 6 & -6 & 2 \\ 9 & 3 & -4 \end{pmatrix}$ și $\|(F'(a))^{-1}\|_{\infty} = \max(14/72, 14/72, 16/72) =$

$2/9$. Luăm $\alpha = 2/9$. Avem $F(a) = (11/144, 13/432, 1/9)^t$ și $(F'(a))^{-1}F(a) = (1/72, 1/144, 1/216)^t$, deci $\|(F'(a))^{-1}F(a)\|_{\infty} = 1/72$. Luăm $\beta = 1/72$. Condiția $\beta \leq (1 - q)r$ implică $q \leq 67/72$. Din $\alpha Mr \leq q$ rezultă $q \geq 8/9$. Deci putem lua $q = 8/9$ și atunci ecuația $F(x, y, z) = 0$ are o soluție unică în V .

Pentru $x^{(0)} = (1, 1, 1)$ se calculează $x^{(n)}$ cu formula de recurență (6). Se oprește calculul iterativ atunci când $q/(1 - q) \cdot \|x^{(n)} - x^{(n-1)}\|_{\infty} \leq \varepsilon$.

Pentru $\varepsilon = 10^{-10}$ se obțin următoarele rezultate:

| n | x | y | z |
|-----|--------------|--------------|--------------------------|
| 1 | 0.9861111111 | 0.9930555556 | 0.9953703704 |
| 2 | 0.9860336380 | 0.9930399270 | 0.9953759520 |
| 3 | 0.9860328001 | 0.9930398800 | 0.9953760624 |
| 4 | 0.9860327911 | 0.9930398803 | 0.9953760635 |
| 5 | 0.9860327910 | 0.9930398803 | 0.9953760635 . \square |

INTERPOLARE POLINOMIALĂ

Formula lui Lagrange

Se consideră:

- $n \in \mathbf{N}^*$;
- $x_1, x_2, \dots, x_n \in \mathbf{R}$ cu $x_i \neq x_j$ pentru orice $1 \leq i \neq j \leq n$ puncte (noduri) distincte două câte două;
- $y_1, y_2, \dots, y_n \in \mathbf{R}$ numere reale.

Spunem că aceste elemente definesc un sistem de date notat cu (SL) .

Se numește polinom de interpolare Lagrange atașat sistemului de date (SL) un polinom $P \in \mathbf{R}[X]$ cu următoarele proprietăți:

- 1) $\text{grad } P \leq n - 1$;
- 2) $P(x_i) = y_i$ pentru orice $1 \leq i \leq n$.

Polinomul de interpolare Lagrange atașat sistemului de date (SL) există, este unic și se reprezintă sub forma:

$$P(x) = \sum_{i=1}^n y_i \prod_{j=1, j \neq i}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j}. \quad (1)$$

Formula (1) se numește formula lui Lagrange de reprezentare a polinomului de interpolare.

Exemplul -1.1 *Utilizând formula lui Lagrange de reprezentare să se determine polinomul de interpolare de grad 2 ce verifică condițiile:*

$$P(0) = 2, \quad P(1) = 1, \quad P(4) = 4.$$

Din (1) rezultă că:

$$P(x) = P(0)L_1(x) + P(1)L_2(x) + P(4)L_3(x).$$

Avem:

$$L_1(x) = \frac{(x-1)(x-4)}{(0-1)(0-4)} = \frac{x^2 - 5x + 4}{4},$$

$$L_2(x) = \frac{x(x-4)}{(1-0)(1-4)} = \frac{x^2 - 4x}{-3},$$

$$L_3(x) = \frac{x(x-1)}{(4-0)(4-1)} = \frac{x^2 - x}{12}.$$

Atunci:

$$P(x) = 2 \cdot \frac{x^2 - 5x + 4}{4} + 1 \cdot \frac{x^2 - 4x}{-3} + 4 \cdot \frac{x^2 - x}{12} = \frac{1}{2}x^2 - \frac{3}{2}x + 2. \square$$

Algoritmul lui Aitken

Fie $n \in \mathbf{N}^*$ și x_1, x_2, \dots, x_n puncte distincte două câte două, conținute într-un interval real I . Considerăm o funcție continuă $f : I \rightarrow \mathbf{R}$. Se numește polinom de interpolare Lagrange asociat funcției f și nodurilor x_1, x_2, \dots, x_n polinomul P de grad mai mic sau egal cu $n-1$ care verifică condițiile $P(x_i) = f(x_i)$. Notăm valoarea acestui polinom într-un punct x din I cu $P(f; x_1, x_2, \dots, x_n; x)$. Polinomul de interpolare Lagrange asociat funcției f și nodurilor x_1, x_2, \dots, x_n există și este unic.

Dacă $n = 1$, atunci

$$P(f; x_1; x) = f(x_1), \quad (2)$$

iar dacă $n \geq 2$, atunci $P(f; x_1, x_2, \dots, x_n; x) =$

$$= \frac{P(f; x_2, x_3, \dots, x_n; x)(x - x_1) - P(f; x_1, x_2, \dots, x_{n-1}; x)(x - x_n)}{x_n - x_1}. \quad (3)$$

Pentru orice $1 \leq i \leq n$ și $i \leq j \leq n$ definim recurent polinoamele P_{ij} astfel:

$$P_{1j}(x) := P(f; x_j; x) = f(x_j) \quad \forall 1 \leq j \leq n \text{ și}$$

$$P_{ij}(x) := P(f; x_1, x_2, \dots, x_{i-1}, x_j; x) \quad \forall 2 \leq i \leq n, \quad \forall i \leq j \leq n. \quad (4)$$

Cu formula (3) rezultă că

$$P_{ij}(x) = \frac{(x - x_{i-1})P_{i-1j} - (x - x_j)P_{i-1i-1}}{x_j - x_{i-1}} \quad \forall 2 \leq i \leq n, \quad \forall i \leq j \leq n. \quad (5)$$

Observăm că $P(f; x_1, x_2, \dots, x_n; x) = P_{nn}(x)$.

Prezentăm în continuare un algoritm pentru calculul coeficienților polinomului de interpolare Lagrange $P(f; x_1, x_2, \dots, x_n; x)$ (bazat pe algoritmul Aitken):

Cum $\text{grad } P_{ij} \leq i - 1 \quad \forall 1 \leq i \leq n, \quad \forall i \leq j \leq n$, putem scrie

$$P_{ij}(x) = a_1^{ij} + a_2^{ij}x + \dots + a_i^{ij}x^{i-1}.$$

Egalând coeficienții lui x^k cu $0 \leq k \leq i - 1$ din relațiile (4) și (5), obținem:

$$\begin{cases} a_1^{1j} = f(x_j) \quad \forall 1 \leq j \leq n, \\ a_1^{ij} = \frac{-a_1^{i-1j}x_{i-1} + a_1^{i-1i-1}x_j}{x_j - x_{i-1}} \\ a_k^{ij} = \frac{a_{k-1}^{i-1j} - a_k^{i-1j}x_{i-1} - a_{k-1}^{i-1i-1} + a_k^{i-1i-1}x_j}{x_j - x_{i-1}} \quad \forall 2 \leq k \leq i - 1, \\ a_i^{ij} = \frac{a_{i-1}^{i-1j} - a_{i-1}^{i-1i-1}}{x_j - x_{i-1}} \end{cases}$$

$\forall 2 \leq i \leq n, \quad \forall i \leq j \leq n$. Deci se observă că determinarea coeficienților a_k^{ij} este recursivă. În concluzie, avem:

$$P(f; x_1, x_2, \dots, x_n; x) = a_1^{nn} + a_2^{nn}x + \dots + a_n^{nn}x^{n-1}.$$

Exemplul -1.2 Fie funcția $f : [0, 12] \rightarrow R$ cu $f(x) = 6\sqrt{2x+1} - 2x, \quad \forall x \in [0, 12]$.

Să se determine polinomul de interpolare Lagrange $P(f; 0, 4, 12; x)$ utilizând algoritmul Aitken.

Nodurile sunt $x_1 = 0, x_2 = 4, x_3 = 12$. Atunci $P_{11}(x) = f(0) = 6, P_{12}(x) = f(4) = 10, P_{13}(x) = f(12) = 6$. Rezultă că

$$P_{22}(x) = \frac{10x - 6(x - 4)}{4} = x + 6,$$

$$P_{23}(x) = \frac{6x - 6(x - 12)}{12} = 6$$

și astfel

$$P(f; 0, 4, 12; x) = P_{33}(x) = -\frac{x^2}{8} + \frac{3x}{2} + 6.$$

Algoritmul lui Neville

Fie $n \in \mathbf{N}^*$ și x_1, x_2, \dots, x_n puncte distincte două câte două conținute într-un interval real I . Considerăm o funcție continuă $f : I \rightarrow \mathbf{R}$.

Pentru orice $1 \leq i \leq n$ și $i \leq j \leq n$ definim recurent polinoamele P_{ij} astfel:

$$P_{1j}(x) := P(f; x_j; x) = f(x_j) \quad \forall 1 \leq j \leq n \text{ și}$$

$$P_{ij}(x) = P(f; x_{j-i+1}, \dots, x_{j-1}, x_j; x) \quad \forall 2 \leq i \leq n, \quad \forall i \leq j \leq n. \quad (6)$$

Cu formula (3) rezultă că

$$P_{ij}(x) = \frac{(x - x_{j-i+1})P_{i-1j} - (x - x_j)P_{i-1j-1}}{x_j - x_{j-i+1}} \quad \forall 2 \leq i \leq n, \quad \forall i \leq j \leq n. \quad (7)$$

Observăm că $P(f; x_1, x_2, \dots, x_n; x) = P_{nn}(x)$.

Prezentăm în continuare un algoritm pentru calculul coeficienților polinomului de interpolare Lagrange $P(f; x_1, x_2, \dots, x_n; x)$ (bazat pe algoritmul Neville):

Cum $\text{grad } P_{ij} \leq i - 1 \quad \forall 1 \leq i \leq n, \quad \forall i \leq j \leq n$, putem scrie

$$P_{ij}(x) = a_1^{ij} + a_2^{ij}x + \dots + a_i^{ij}x^{i-1}$$

Egalând coeficienții lui x^k cu $0 \leq k \leq i - 1$, din relațiile (6) și (7) obținem:

$$\begin{cases} a_1^{1j} = f(x_j) & \forall 1 \leq j \leq n, \\ a_1^{ij} = \frac{-a_1^{i-1j}x_{j-i+1} + a_1^{i-1j-1}x_j}{x_j - x_{j-i+1}} \\ a_k^{ij} = \frac{a_{k-1}^{i-1j} - a_k^{i-1j}x_{j-i+1} - a_{k-1}^{i-1j-1} + a_k^{i-1j-1}x_j}{x_j - x_{j-i+1}} & \forall 2 \leq k \leq i - 1, \\ a_i^{ij} = \frac{a_{i-1}^{i-1j} - a_{i-1}^{i-1j-1}}{x_j - x_{j-i+1}} \end{cases}$$

$\forall 2 \leq i \leq n, \forall i \leq j \leq n$. Deci se observă că determinarea coeficienților a_k^{ij} este recursivă. Astfel, avem:

$$P(f; x_1, x_2, \dots, x_n; x) = a_1^{nn} + a_2^{nn}x + \dots + a_n^{nn}x^{n-1}.$$

Exemplul -1.3 Fie funcția $f : [0, 12] \rightarrow \mathbf{R}$ cu $f(x) = 6\sqrt{2x+1} - 2x, \forall x \in [0, 12]$. Să se determine polinomul de interpolare Lagrange $P(f; 0, 4, 12; x)$ utilizând algoritmul Neville.

Nodurile sunt $x_1 = 0, x_2 = 4, x_3 = 12$. Atunci $P_{11}(x) = f(0) = 6, P_{12}(x) = f(4) = 10, P_{13}(x) = f(12) = 6$. Rezultă că

$$P_{22}(x) = \frac{10x - 6(x-4)}{4} = x + 6,$$

$$P_{23}(x) = \frac{6(x-4) - 10(x-12)}{8} = -\frac{x}{2} + 12$$

și astfel

$$P(f; 0, 4, 12; x) = P_{33}(x) = -\frac{x^2}{8} + \frac{3x}{2} + 6$$

Formula lui Newton de reprezentare a polinomului de interpolare

Se consideră:

- $n \in \mathbf{N}^*$;
- $x_1, x_2, \dots, x_n \in \mathbf{R}$ un sistem de puncte (noduri);
- $m \in \mathbf{N}^*$ numărul de puncte distincte;
- $y_1, y_2, \dots, y_m \in \mathbf{R}$ punctele distincte ale sistemului;
- $n_1, n_2, \dots, n_m \in \mathbf{N}^*$ ordinele de multiplicitate ale punctelor distincte în sistem;
- $z_{ij} \in \mathbf{R}$ cu $1 \leq i \leq m, 0 \leq j \leq n_i - 1$ familie de elemente reale.

Spunem că aceste elemente definesc un sistem de date notat cu (SH) .

Se numește polinom de interpolare Hermite atașat sistemului de date (SH) un polinom $P \in \mathbf{R}[x]$ cu următoarele proprietăți:

- 1) $\text{grad } P \leq n - 1$;
- 2) $P^{(j)}(y_i) = z_{ij}$ pentru orice $1 \leq i \leq m$, $0 \leq j \leq n_i - 1$.

Polinomul de interpolare Hermite atașat sistemului dedate (SH) există și este unic.

Fie I un interval real ce conține punctele x_1, \dots, x_n și $f : I \rightarrow \mathbf{R}$ o funcție de $n_i - 1$ ori derivabilă în y_i pentru orice $1 \leq i \leq m$. Luăm $z_{ij} := f^{(j)}(y_i)$, $\forall 1 \leq i \leq m$, $0 \leq j \leq n_i - 1$. Polinomul de interpolare Hermite atașat acestui sistem de date se numește polinom de interpolare asociat funcției f și sistemului de date (SH) . Notăm valoarea acestui polinom într-un punct x din I cu $P(f; x_1, x_2, \dots, x_n; x)$.

Se numește diferență divizată a funcției f relativă la sistemul de noduri x_1, x_2, \dots, x_n coeficientul lui x^{n-1} din reprezentarea canonică a polinomului de interpolare $P(f; x_1, x_2, \dots, x_n; x)$. Notăm diferența divizată cu $f(x_1, x_2, \dots, x_n)$. Diferențele divizate se calculează cu ajutorul următoarelor formule:

Pentru $n \geq 2$ și $x_1 \neq x_n$

$$f(x_1, x_2, \dots, x_n) = \frac{f(x_2, \dots, x_n) - f(x_1, \dots, x_{n-1})}{x_n - x_1},$$

iar

$$f(\underbrace{a, a, \dots, a}_{n \text{ ori}}) = \frac{f^{(n-1)}(a)}{(n-1)!}. \quad (8)$$

Următoarea egalitate este formula lui Newton de reprezentare a polinomului de interpolare:

$$P(f; x_1, x_2, \dots, x_n; x) = f(x_1) + \sum_{i=2}^n f(x_1, x_2, \dots, x_i) \prod_{j=1}^{i-1} (x - x_j).$$

Fie $f : I \rightarrow R$ o funcție de n ori derivabilă pe I . Atunci

$$|f(x) - P(f; x_1, x_2, \dots, x_n; x)| \leq \frac{1}{n!} \cdot \max_{x \in I} |f^{(n)}(x)| \cdot \left| \prod_{i=1}^n (x - x_i) \right|, \forall x \in I.$$

Algorithm:

Notăm cu a_{ij} diferențele divizate $f(x_{j-i+1}, \dots, x_{j-1}, x_j)$, $\forall i \in \{2, \dots, n\}, \forall j \in \{i, \dots, n\}$ și cu $c_i = a_{ii}$. Atunci $P(x) := P(f; x_1, x_2, \dots, x_n; x) = c_1 + \sum_{i=2}^n c_i \prod_{j=1}^{i-1} (x - x_j)$

Pentru $i \in \overline{1, n}$ luăm $a_{1i} = f(x_i)$ și $c_1 = a_1$.

Apoi pentru $i \in \overline{2, n}$, calculăm diferențele divizate $a_{ij} = \frac{a_{i-1:j} - a_{i-1:j-1}}{x_j - x_{j-i+1}} \forall j = \overline{i, n}$ și luăm $c_i = a_{ii}$.

Polinomul P în punctul x îl putem calcula cu o schemă de tip Horner astfel:

Are loc descompunerea:

$$P = [\dots [[[c_n](x - x_{n-1}) - c_{n-1}](x - x_{n-2}) + c_{n-2}](x - x_{n-3}) + \dots \\ \dots + c_2](x - x_1) + c_1$$

Rezultă schema de calcul:

$$P = c_n; \quad P = P \cdot (x - x_{n-1}) + c_{n-1}; \quad P = P \cdot (x - x_{n-2}) + c_{n-2}; \dots; \quad P = P \cdot (x - x_1) + c_1$$

deci

- $P := c_n$;
- pentru $i = n - 1$ până la 1 luăm $P = P \cdot (x - x_i) + c_i$;

Exemplul -1.4 Fie funcția $f : [0, 4] \rightarrow R$ cu $f(x) = 6\sqrt{2x+1} - 2x$, $\forall x \in [0, 4]$.

Utilizând formula de reprezentare Newton să se determine polinomul de interpolare

Hermite $P(x) = P(f; 0, 0, 0, 4, 4; x)$. Se evalueze eroarea $|f(x) - P(x)|$.

Avem $x_1 = x_2 = x_3 = 0$, $x_4 = x_5 = 4$. Din formula de reprezentare Newton avem:

$$P(f; 0, 0, 0, 4, 4; x) = f(0) + f(0, 0)x + f(0, 0, 0)x^2 + \\ + f(0, 0, 0, 4)x^3 + f(0, 0, 0, 4, 4)x^3(x - 4)$$

Vom calcula diferențele divizate cu formulele de recurență date de (8). Calculele le vom organiza într-un tabel de forma:

| <i>nod</i> | <i>d.d.</i> | <i>d.d.</i> | <i>d.d.</i> | <i>d.d.</i> | <i>d.d.</i> |
|------------|-------------|---------------|--------------------|-------------------------|----------------------|
| | $1n$ | $2n$ | $3n$ | $4n$ | $5n$ |
| x_1 | $f(x_1)$ | $f(x_1, x_2)$ | $f(x_1, x_2, x_3)$ | $f(x_1, x_2, x_3, x_4)$ | $f(x_1, \dots, x_5)$ |
| x_2 | $f(x_2)$ | $f(x_2, x_3)$ | $f(x_2, x_3, x_4)$ | $f(x_2, x_3, x_4, x_5)$ | |
| x_3 | $f(x_3)$ | $f(x_3, x_4)$ | $f(x_3, x_4, x_5)$ | | |
| x_4 | $f(x_4)$ | $f(x_4, x_5)$ | | | |
| x_5 | $f(x_5)$ | | | | |

(am notat cu "d.d.kn " diferențe divizate asociate la k noduri).

Cum $f(x) = 6\sqrt{2x+1} - 2x = 6(2x+1)^{1/2} - 2x$, rezultă că $f'(x) = 6(2x+1)^{-1/2} - 2$ și $f''(x) = -6(2x+1)^{-3/2}$. Atunci $f(0) = 6$, $f(4) = 10$, $f(0,0) = f'(0) = 4$, $f(0,4) = (f(4) - f(0))/(4-0) = 1$, $f(4,4) = f'(4) = 0$, $f(0,0,0) = \frac{1}{2}f''(0) = -3$, $f(0,0,4) = (f(0,4) - f(0,0))/(4-0) = -3/4$ etc.. Rezultă următorul tabel în cazul datelor problemei:

| <i>nod</i> | $1n$ | $2n$ | $3n$ | $4n$ | $5n$ |
|------------|------|------|------|------|-------|
| 0 | 6 | 4 | -3 | 9/16 | -7/64 |
| 0 | 6 | 4 | -3/4 | 2/16 | |
| 0 | 6 | 1 | -1/4 | | |
| 4 | 10 | 0 | | | |
| 4 | 10 | | | | |

Atunci (cu formula de reprezentare Newton) avem

$$P(f; 0, 0, 0, 4, 4; x) = 6 + 4x - 3x^2 + \frac{9}{16}x^3 - \frac{7}{64}x^3(x-4).$$

Din formula de evaluare a erorii rezultă că

$$|f(x) - P(f; 0, 0, 0, 4, 4; x)| \leq \frac{M_5}{5!} |x^3(x-4)^2| \quad \forall x \in [0, 4],$$

unde $M_5 = \sup_{x \in [0,4]} |f^{(5)}(x)|$. Avem $f^{(3)}(x) = 18(2x+1)^{-5/2}$, $f^{(4)}(x) = -90(2x+1)^{-7/2}$, $f^{(5)}(x) = 630(2x+1)^{-9/2}$. Cum $f^{(6)}(x) = -630 \cdot 9(2x+1)^{-11/2} < 0$, rezultă că $f^{(5)}$ este descrescătoare și cum $f^{(5)}(x) > 0 \forall x \in [0, 4]$ rezultă că $M_5 = f^{(5)}(0) = 630$. Atunci

$$|f(x) - P(x)| \leq \frac{630}{120} |x^3(x-4)^2| = \frac{21}{4} x^3(x-4)^2, \quad \forall x \in [0, 4]. \quad \square$$

Interpolare Cebâșev

În cele ce urmează ne propunem să *diminuăm eroarea la interpolarea polinomială Lagrange* pe un interval dat $[a, b]$ în cazul unui număr dat $n \in \mathbb{N}^*$ de noduri prin alegerea unor "noduri optimale". Definim "nodurile optimale" y_1, y_2, \dots, y_n prin relația:

$$\sup_{x \in [a,b]} \prod_{i=1}^n |x - y_i| \leq \sup_{x \in [a,b]} \prod_{i=1}^n |x - x_i|, \quad (9)$$

pentru orice puncte x_1, x_2, \dots, x_n din $[a, b]$. În continuare vom construi aceste "noduri optimale".

Funcția $T_n : R \rightarrow R$ dată de $T_n(x) = \cos(n \arccos x)$ este un polinom de gradul n și are n rădăcini distincte situate în intervalul $[-1, 1]$.

Fie $n \in \mathbb{N}^*$ și $a < b \in R$. Notăm

$$P_n(x) = 2 \left(\frac{b-a}{4} \right)^n T_n \left(\frac{2x-a-b}{b-a} \right) \quad \forall x \in [a, b] \quad (10)$$

Atunci

$$\sup_{x \in [a,b]} |P_n(x)| \leq \sup_{x \in [a,b]} |Q(x)|,$$

pentru orice polinom Q monic de grad n .

"Nodurile optimale", pe un interval dat $[a, b]$, la interpolarea polinomială Lagrange cu n puncte, sunt:

$$y_i = \frac{b-a}{2} \cos \left(\frac{(2i-1)\pi}{2n} \right) + \frac{b+a}{2} \quad \forall i \in \overline{1, n}.$$

Formula lui Newton de interpolare ascendentă

Fie I un interval real, familia $(x_j)_{j \in \mathbf{Z}}$ o rețea de noduri (reale) echidistante cu pasul h definită prin $x_0 \in I$ și $x_j = x_0 + jh, \forall j \in \mathbf{N}$. Notăm $q := \frac{x - x_0}{h}$ unde $x \in I$.

Pentru $x \in I$ și $n \in \mathbf{N}^*$ notăm $A_x^n = \prod_{j=0}^{n-1} (x - x_j)$ numite aranjamente generalizate și $C_x^n = \frac{A_x^n}{n!}$ numite combinații generalizate. Prin convenție luăm $A_x^0 = 1$ și $C_x^0 = 1$.

Fie $f : I \rightarrow \mathbf{R}$ o funcție, $x \in I$ și $h > 0$ un număr real. Numim **diferență nedivizată ascendentă a funcției f în punctul x , corespunzătoare pasului h** (și o notăm cu $\Delta_h f(x)$), expresia:

$$\Delta_h f(x) := f(x + h) - f(x).$$

Fie $n \in \mathbf{N}^*$. Numim **diferență nedivizată ascendentă de ordin n a funcției f în punctul x , corespunzătoare pasului h** (și o notăm cu $\Delta_h^n f(x)$) compunerea:

$$\Delta_h^n f(x) := \Delta_h^{n-1}(\Delta_h f(x)),$$

unde, prin convenție, $\Delta_h^0 f(x) = f(x)$, iar $\Delta_h^1 = \Delta_h$.

Cu datele și notațiile anterioare este adevărată egalitatea

$$P(f; x_0, x_1, \dots, x_n; x) = \sum_{i=0}^n C_q^i \Delta_h^i f(x_0),$$

numită formula lui Newton de interpolare ascendentă.

Exemplul -1.5 *Să se determine, folosind formula de interpolare Newton ascendentă, polinomul Lagrange atașat datelor: $n = 3, x_0 = 4, h = 2$ (de unde $x_1 = 6, x_2 = 8, x_3 = 10$) și $f : R \rightarrow R$ o funcție continuă cu $f(x_0) = 1, f(x_1) = 3, f(x_2) = 8, f(x_3) = 20$ și să se estimeze valoarea funcției f în punctul $x = 7$.*

Organizăm calculul diferențelor nedivizate ascendente în tabelul următor:

| k | x_k | $f(x_k)$ | $\Delta_h^1 f(x_k)$ | $\Delta_h^2 f(x_k)$ | $\Delta_h^3 f(x_k)$ |
|-----|-------|----------|---------------------|---------------------|---------------------|
| 0 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 |
| 1 | 6 | 3 | 5 | 7 | |
| 2 | 8 | 8 | 12 | | |
| 3 | 10 | 20 | | | |

(De exemplu $\Delta_h^1 f(x_0) = \Delta_h f(x_0) = f(x_1) - f(x_0) = 3 - 1 = 2$, $\Delta_h^2 f(x_0) = \Delta_h^1 \Delta_h f(x_0) = \Delta_h f(x_1) - \Delta_h f(x_0) = \Delta_h^1 f(x_1) - \Delta_h^1 f(x_0) = 5 - 2 = 3$, etc.) Atunci $\Delta_h^0 f(x_0) = 1$, $\Delta_h^1 f(x_0) = 2$, $\Delta_h^2 f(x_0) = 3$, $\Delta_h^3 f(x_0) = 4$.

Fie $x \in \mathbf{R}$ Avem $q = \frac{x - x_0}{h} = \frac{x - 4}{2}$ și atunci $C_q^0 = 1$, $C_q^1 = q = \frac{x - 4}{2}$, $C_q^2 = \frac{q(q - 1)}{2} = \frac{(x - 4)(x - 6)}{8}$, $C_q^3 = \frac{q(q - 1)(q - 2)}{6} = \frac{(x - 4)(x - 6)(x - 8)}{48}$. Rezultă că: $P(f; x_0, x_1, x_2, x_3; x) =$

$$\sum_{i=0}^3 C_q^i \Delta_h^i f(x_0) = 1 + (x - 4) + \frac{3}{8}(x - 4)(x - 6) + \frac{4}{48}(x - 4)(x - 6)(x - 8)$$

și deci

$$P(f; x_0, x_1, x_2, x_3; 7) = 1 + 3 + \frac{9}{8} - \frac{1}{4} = \frac{39}{8} = 4.875 \text{ .}\square$$

Formula lui Newton de interpolare descendentă

Cu notațiile de la secțiunea anterioară, fie $f : I \rightarrow \mathbf{R}$ o funcție, $x \in I$ și $h > 0$ un număr real. Numim **diferență nedivizată descendentă a funcției f în punctul x , corespunzătoare pasului h** (și o notăm cu $\nabla_h f(x)$), expresia:

$$\nabla_h f(x) := f(x) - f(x - h).$$

Fie $n \in \mathbf{N}^*$. Numim **diferență nedivizată descendentă de ordinul n a funcției f în punctul x , corespunzătoare pasului h** (și o notăm cu $\nabla_h^n f(x)$) compunerea:

$$\nabla_h^n f(x) := \nabla_h^{n-1}(\nabla_h f(x)),$$

unde, prin convenție, $\nabla_h^0 f(x) = f(x)$, iar $\nabla_h^1 = \nabla_h$. Atunci este adevărată egalitatea

$$P(f; x_0, x_{-1}, \dots, x_{-n}; x) = \sum_{i=0}^n (-1)^i C_{-q}^i \nabla_h^i f(x_0),$$

numită formula lui Newton de interpolare descendentă.

Exemplul -1.6 *Să se determine, folosind formula de interpolare Newton descendentă, polinomul Lagrange atașat datelor: $n = 3$, $x_0 = 10$, $h = 2$ (de unde $x_{-1} = 8$, $x_{-2} = 6$, $x_{-3} = 4$) și $f : \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$ o funcție continuă cu $f(x_0) = 20$, $f(x_{-1}) = 8$, $f(x_{-2}) = 3$, $f(x_{-3}) = 1$ și să se estimeze valoarea funcției f în punctul $x = 7$.*

Organizăm calculul diferențelor nedivizate descendente în tabelul următor:

| k | x_k | $f(x_k)$ | $\nabla_h^1 f(x_k)$ | $\nabla_h^2 f(x_k)$ | $\nabla_h^3 f(x_k)$ |
|-----|-------|----------|---------------------|---------------------|---------------------|
| 0 | 10 | 20 | 12 | 7 | 4 |
| -1 | 8 | 8 | 5 | 3 | |
| -2 | 6 | 3 | 2 | | |
| -3 | 4 | 1 | | | |

(De exemplu $\nabla_h^1 f(x_0) = \nabla_h f(x_0) = f(x_0) - f(x_{-1}) = 20 - 8 = 12$, $\nabla_h^2 f(x_0) = \nabla_h^1 \nabla_h f(x_0) = \nabla_h f(x_0) - \nabla_h f(x_{-1}) = \nabla_h^1 f(x_0) - \nabla_h^1 f(x_{-1}) = 12 - 5 = 7$, etc.) Atunci $\nabla_h^0 f(x_0) = 20$, $\nabla_h^1 f(x_0) = 12$, $\nabla_h^2 f(x_0) = 7$, $\nabla_h^3 f(x_0) = 4$.

Fie $x \in \mathbf{R}$. Avem $q = \frac{x - x_0}{h} = \frac{x - 10}{2}$ și atunci
 $C_{-q}^0 = 1$, $C_{-q}^1 = -q = -\frac{x - 10}{2}$, $C_{-q}^2 = \frac{-q(-q - 1)}{2} = \frac{(x - 10)(x - 8)}{8}$, $C_{-q}^3 = \frac{-q(-q - 1)(-q - 2)}{6} = \frac{(x - 10)(x - 8)(x - 6)}{48}$. Rezultă că:

$$\begin{aligned} P(f; x_0, x_{-1}, x_{-2}, x_{-3}; x) &= \sum_{i=0}^3 (-1)^i C_{-q}^i \nabla_h^i f(x_0) = \\ &= 20 + \frac{12}{2}(x - 10) + \frac{7}{8}(x - 10)(x - 8) + \frac{4}{48}(x - 10)(x - 8)(x - 6) \end{aligned}$$

și deci

$$P(f; x_0, x_{-1}, x_{-2}, x_{-3}; 7) = 20 - 18 + \frac{21}{8} + \frac{1}{4} = \frac{39}{8} = 4.875. \square$$

Formula de interpolare Gauss înainte

Fie $f : I \rightarrow R$ o funcție, $x \in I$ și $h > 0$ un număr real. Numim **diferență nedivizată centrală a funcției f în punctul x corespunzătoare pasului h** (și o notăm cu $\delta_h f(x)$), expresia:

$$\delta_h f(x) := f\left(x + \frac{h}{2}\right) - f\left(x - \frac{h}{2}\right).$$

Fie $n \in N^*$. Numim **diferență nedivizată centrală de ordinul n a funcției f în punctul x , corespunzătoare pasului h** (și o notăm cu $\delta_h^n f(x)$) compunerea:

$$\delta_h^n f(x) := \delta_h^{n-1}(\delta_h f(x)),$$

unde, prin convenție, $\delta_h^0 f(x) = f(x)$, iar $\delta_h^1 f(x) = \delta_h f(x)$.

Atunci este adevărată egalitatea

$$\begin{aligned} P(f; x_{-n} \dots, x_{-1}, x_0, x_1 \dots, x_n; x) &= \\ &= f(x_0) + \sum_{i=1}^n (C_{q+i-1}^{2i-1} \delta_h^{2i-1} f(x_{1/2}) + C_{q+i-1}^{2i} \delta_h^{2i} f(x_0)) \end{aligned}$$

(unde $x_{1/2} = x + \frac{1}{2}h$), numită formula de interpolare Gauss înainte.

Exemplul -1.7 Să se determine, folosind formula de interpolare Gauss înainte, polinomul Lagrange atașat datelor: $n = 2$, $x_0 = 6$, $h = 2$ (de unde $x_{-2} = 2$, $x_{-1} = 4$, $x_1 = 8$, $x_2 = 10$) și $f : R \rightarrow R$ o funcție continuă cu $f(x_{-2}) = -2$, $f(x_{-1}) = 1$, $f(x_0) = 3$, $f(x_1) = 8$, $f(x_2) = 20$ și să se estimeze valoarea funcției f în punctul $x = 7$.

Printr-un calcul elementar, se arată că, pentru orice $i = \overline{1, 2}$:

$$\delta_h^{2i-1} f(x_{1/2}) = \Delta_h^{2i-1} f(x_{-i+1}) \text{ și } \delta_h^{2i} f(x_0) = \Delta_h^{2i} f(x_{-i}).$$

Atunci: $P(f; x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1, x_2; x) =$

$$f(x_0) + \sum_{i=1}^2 (C_{q+i-1}^{2i-1} \Delta_h^{2i-1} f(x_{-i+1}) + C_{q+i-1}^{2i} \Delta_h^{2i} f(x_{-i})) =$$

$$= f(x_0) + C_q^1 \Delta_h^1 f(x_0) + C_q^2 \Delta_h^2 f(x_{-1}) + C_{q+1}^3 \Delta_h^3 f(x_{-1}) + C_{q+1}^4 \Delta_h^4 f(x_{-2}).$$

Organizăm calculul diferențelor finite ascendente în tabelul următor:

| k | x_k | $f(x_k)$ | $\Delta_h^1 f(x_k)$ | $\Delta_h^2 f(x_k)$ | $\Delta_h^3 f(x_k)$ | $\Delta_h^4 f(x_k)$ |
|-----|-------|----------|---------------------|---------------------|---------------------|---------------------|
| -2 | 2 | -2 | 3 | -1 | 4 | 0 |
| -1 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | |
| 0 | 6 | 3 | 5 | 7 | | |
| 1 | 8 | 8 | 12 | | | |
| 2 | 10 | 20 | | | | |

Avem: $f(x_0) = 3, \Delta_h^1 f(x_0) = 5, \Delta_h^2 f(x_{-1}) = 3, \Delta_h^3 f(x_{-1}) = 4, \Delta_h^4 f(x_{-2}) = 0$. Cum $q = \frac{x-6}{2}$ rezultă că $C_q^1 = q = \frac{x-6}{2}$, $C_q^2 = \frac{q(q-1)}{2} = \frac{(x-6)(x-8)}{8}$, $C_{q+1}^3 = \frac{(q+1)q(q-1)}{6} = \frac{(x-4)(x-6)(x-8)}{48}$. Atunci:

$$P(f; x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1, x_2; x) =$$

$$= 3 + 5 \frac{x-6}{2} + 3 \frac{(x-6)(x-8)}{8} + 4 \frac{(x-4)(x-6)(x-8)}{48}$$

și

$$f(7) \simeq P(f; x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1, x_2; 7) = 3 + \frac{5}{2} - \frac{3}{8} - \frac{1}{4} = \frac{39}{8} = 4.875. \square$$

Formula de interpolare Gauss înapoi

Cu notațiile din secțiunea anterioară este adevărată egalitatea:

$$P(f; x_{-n}, \dots, x_{-1}, x_0, x_1, \dots, x_n; x) =$$

$$= f(x_0) + \sum_{i=1}^n (C_{q+i-1}^{2i-1} \delta_h^{2i-1} f(x_{-1/2}) + C_{q+i}^{2i} \delta_h^{2i} f(x_0))$$

(unde $x_{-1/2} = x_0 - \frac{1}{2}h$), numită formula de interpolare Gauss înapoi.

Exemplul -1.8 Să se determine, folosind formula de interpolare Gauss înapoi, polinomul Lagrange atașat datelor: $n = 2$, $x_0 = 6$, $h = 2$ (de unde $x_{-2} = 2$, $x_{-1} = 4$, $x_1 = 8$, $x_2 = 10$) și $f : R \rightarrow R$ o funcție continuă cu $f(x_{-2}) = -2$, $f(x_{-1}) = 1$, $f(x_0) = 3$, $f(x_1) = 8$, $f(x_2) = 20$ și să se estimeze valoarea funcției f în punctul $x = 7$.

Printr-un calcul elementar, se arată că, pentru orice $i = \overline{1, 2}$:

$$\delta_h^{2i-1} f(x_{1/2}) = \Delta_h^{2i-1} f(x_{-i+1}) \text{ și } \delta_h^{2i} f(x_0) = \Delta_h^{2i} f(x_{-i}).$$

Atunci: $P(f; x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1, x_2; x) =$

$$\begin{aligned} & f(x_0) + \sum_{i=1}^2 (C_{q+i-1}^{2i-1} \Delta_h^{2i-1} f(x_{-i}) + C_{q+i}^{2i} \Delta_h^{2i} f(x_{-i})) = \\ & = f(x_0) + C_q^1 \Delta_h^1 f(x_{-1}) + C_{q+1}^2 \Delta_h^2 f(x_{-1}) + C_{q+1}^3 \Delta_h^3 f(x_{-2}) + C_{q+2}^4 \Delta_h^4 f(x_{-2}). \end{aligned}$$

Organizăm calculul diferențelor finite ascendente în tabelul următor:

| k | x_k | $f(x_k)$ | $\Delta_h^1 f(x_k)$ | $\Delta_h^2 f(x_k)$ | $\Delta_h^3 f(x_k)$ | $\Delta_h^4 f(x_k)$ |
|-----|-------|----------|---------------------|---------------------|---------------------|---------------------|
| -2 | 2 | -2 | 3 | -1 | 4 | 0 |
| -1 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | |
| 0 | 6 | 3 | 5 | 7 | | |
| 1 | 8 | 8 | 12 | | | |
| 2 | 10 | 20 | | | | |

Avem: $f(x_0) = 3$, $\Delta_h^1 f(x_{-1}) = 2$, $\Delta_h^2 f(x_{-1}) = 3$, $\Delta_h^3 f(x_{-2}) = 4$, $\Delta_h^4 f(x_{-2}) = 0$. Cum $q = \frac{x-6}{2}$, rezultă că $C_q^1 = q = \frac{x-6}{2}$, $C_{q+1}^2 = \frac{(q+1)q}{2} = \frac{(x-4)(x-6)}{8}$, $C_{q+1}^3 = \frac{(q+1)q(q-1)}{6} = \frac{(x-4)(x-6)(x-8)}{48}$. Atunci:

$$\begin{aligned} & P(f; x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1, x_2; x) = \\ & = 3 + 2 \frac{x-6}{2} + 3 \frac{(x-4)(x-6)}{8} + 4 \frac{(x-4)(x-6)(x-8)}{48} \end{aligned}$$

și

$$f(7) \simeq P(f; x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1, x_2; 7) = 3 + 1 + \frac{9}{8} - \frac{1}{4} = \frac{39}{8} = 4.875 . \square$$

Interpolare cu funcții spline cubice

Fie $I = [a, b] \subset \mathbf{R}$, $\Delta_n = (a = x_1 < x_2 < \dots < x_n = b)$ o diviziune a intervalului $[a, b]$ și $f_i \in R$, $i = \overline{1, n}$ pentru $n \in N^*$.

Se numește **funcție spline cubică, corespunzătoare diviziunii** Δ_n o funcție $s : [a, b] \longrightarrow \mathbf{R}$ care satisface condițiile:

$$\left\{ \begin{array}{l} i) \ s|_{[x_i, x_{i+1}]} \text{ este polinom de gradul trei pentru } i = \overline{1, n-1} \\ ii) \ s \in \mathcal{C}^2([a, b]) . \end{array} \right.$$

Se notează cu $\mathcal{S}_3(\Delta_n)$ mulțimea funcțiilor spline cubice, corespunzătoare diviziunii Δ_n .

Funcția spline cubică asociată sistemului de puncte $(x_i, f_i)_{i=\overline{1, n}}$ este o funcție cubică corespunzătoare diviziunii Δ_n , $s : [a, b] \rightarrow R$, cu proprietatea

$$s(x_i) = f_i, \ i = \overline{1, n}.$$

În condițiile formulate mai sus, $\forall i = \overline{1, n-1}$, funcția s se reprezintă în mod unic sub forma:

$$s(x) = c_{1i} + c_{2i}(x - x_i) + \frac{c_{3i}}{2}(x - x_i)^2 + \frac{c_{4i}}{6}(x - x_i)^3, \ \forall x \in [x_i, x_{i+1}], \quad (11)$$

unde

$$\left\{ \begin{array}{l} c_{1i} = f_i, \\ c_{2i} = s_i, \\ c_{3i} = \frac{1}{x_{i+1} - x_i} \left[6 \frac{f_{i+1} - f_i}{x_{i+1} - x_i} - (4s_i + 2s_{i+1}) \right], \\ c_{4i} = \frac{6}{(x_{i+1} - x_i)^2} \left[(s_i + s_{i+1}) - 2 \frac{f_{i+1} - f_i}{x_{i+1} - x_i} \right], \end{array} \right. \quad (12)$$

iar s_1, \dots, s_n sunt soluțiile sistemului:

$$(x_{i+1} - x_i) s_{i-1} + 2(x_{i+1} - x_{i-1}) s_i + (x_i - x_{i-1}) s_{i+1} = 3 \left[\frac{f_i - f_{i-1}}{x_i - x_{i-1}} (x_{i+1} - x_i) + \frac{f_{i+1} - f_i}{x_{i+1} - x_i} (x_i - x_{i-1}) \right], \quad i = \overline{2, n-1}. \quad (13)$$

Pentru determinarea unică a spline-ului cubic, sistemul (12) trebuie completat cu condiții la capete. De exemplu, putem presupune că sunt cunoscute valorile pentru $s''(x_1)$ și $s''(x_n)$:

$$s''(x_1) = \alpha, \quad s''(x_n) = \beta, \quad (14)$$

sau că sunt cunoscute valorile pentru $s'(x_1)$ și $s'(x_n)$:

$$s_1 = s'(x_1) = \alpha, \quad s_n = s'(x_n) = \beta. \quad (15)$$

Relațiile (14) sunt echivalente cu:

$$\begin{cases} 2s_1 + s_2 &= 3 \frac{f_2 - f_1}{x_2 - x_1} - \frac{\alpha}{2} (x_2 - x_1) \\ s_{n-1} + 2s_n &= 3 \frac{f_n - f_{n-1}}{x_n - x_{n-1}} + \frac{\beta}{2} (x_n - x_{n-1}). \end{cases}$$

Remarcă. Din (13) și (??) sau din (13) și (15) din se pot determina s_1, \dots, s_n , apoi din (12) se determină $c_{1i}, c_{2i}, c_{3i}, c_{4i}$ pentru $i = \overline{1, n-1}$ și deci, conform cu (11), funcția s este cunoscută pe $[a, b]$. Pentru $f : [a, b] \rightarrow \mathbf{R}$ de două ori derivabilă determinăm funcția spline cubică de interpolare asociată diviziunii Δ_n și funcției f , adică, o funcție spline cubica $s \in \mathcal{S}_3(\Delta_n)$ cu proprietățile $s(x_i) = f(x_i), \forall i \in \overline{1, n}$ și

$$s''(a) = f''(a) \text{ și } s''(b) = f''(b).$$

$$\text{sau } s'(a) = f'(a) \text{ și } s'(b) = f'(b).$$

Derivare numerică

Derivarea numerică constă în aproximarea derivatelor de un anumit ordin ale unei funcții, printr-o combinație liniară de valori ale funcției în anumite puncte.

Formule pentru derivata de ordinul I

Fie $f : \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$ o funcție derivabilă, $x_0 \in \mathbf{R}$ și $h > 0$ un număr real numit pas. Atunci

$$f'(x_0) = \frac{f(x_0 + h) - f(x_0)}{h} + \mathcal{R}(f), \quad (1)$$

unde, dacă $f \in \mathcal{C}^2([x_0, x_0 + h])$, restul $\mathcal{R}(f)$ poate fi evaluat prin

$$|\mathcal{R}(f)| \leq \frac{h}{2} \cdot \max_{x \in [x_0, x_0 + h]} |f''(x)|.$$

$$f'(x_0) = \frac{f(x_0) - f(x_0 - h)}{h} + \mathcal{R}(f), \quad (2)$$

unde, dacă $f \in \mathcal{C}^2([x_0 - h, x_0])$, restul $\mathcal{R}(f)$ poate fi evaluat prin

$$|\mathcal{R}(f)| \leq \frac{h}{2} \cdot \max_{x \in [x_0 - h, x_0]} |f''(x)|.$$

Formulele de derivare (1) @si (2) sunt exacte pe mulțimea polinoamelor de gradul 1.

$$f'(x_0) = \frac{f(x_0 + h) - f(x_0 - h)}{2h} + \mathcal{R}(f), \quad (3)$$

unde, dacă $f \in \mathcal{C}^3([x_0 - h, x_0 + h])$, restul $\mathcal{R}(f)$ poate fi evaluat prin

$$|\mathcal{R}(f)| \leq \frac{h^2}{6} \cdot \max_{x \in [x_0 - h, x_0 + h]} |f'''(x)|.$$

Formula de derivare numerică anterioară se poate generaliza astfel:

$$f'(x_0) \simeq \frac{h_1^2 f(x_0 + h_2) + (h_2^2 - h_1^2) f(x_0) - h_2^2 f(x_0 - h_1)}{h_1 h_2 (h_1 + h_2)},$$

unde h_1, h_2 sunt numere reale pozitive.

$$f'(x_0) = \frac{-3f(x_0) + 4f(x_0 + h) - f(x_0 + 2h)}{2h} + \mathcal{R}(f), \quad (4)$$

unde, dacă $f \in \mathcal{C}^3([x_0, x_0 + 2h])$, restul $\mathcal{R}(f)$ poate fi evaluat prin

$$|\mathcal{R}(f)| \leq \frac{h^2}{3} \cdot \max_{x \in [x_0, x_0 + 2h]} |f'''(x)|.$$

Formulele de derivare (3) @si (4) sunt exacte pe mulțimea polinoamelor de gradul 2.

$$f'(x_0) = \frac{-11f(x_0) + 18f(x_0 + h) - 9f(x_0 + 2h) + 2f(x_0 + 3h)}{6h} + \mathcal{R}(f), \quad (5)$$

unde, dacă $f \in \mathcal{C}^4([x_0, x_0 + 3h])$, restul $\mathcal{R}(f)$ poate fi evaluat prin

$$|\mathcal{R}(f)| \leq \frac{h^3}{18} \cdot \max_{x \in [x_0, x_0 + 3h]} |f^{(4)}(x)|$$

Formula de derivare (5) este exactă pe mulțimea polinoamelor de gradul 3.

$$f'(x_0) = \frac{f(x_0 - 2h) - 8f(x_0 - h) + 8f(x_0 + h) - f(x_0 + 2h)}{12h} + \mathcal{R}(f), \quad (6)$$

unde, dacă $f \in \mathcal{C}^5([x_0 - 2h, x_0 + 2h])$, restul $\mathcal{R}(f)$ poate fi evaluat prin

$$|\mathcal{R}(f)| \leq \frac{2h^4}{5} \cdot \max_{x \in [x_0 - 2h, x_0 + 2h]} |f^{(5)}(x)|.$$

Formula de derivare (6) este exactă pe mulțimea polinoamelor de gradul 4.

bf Formule pentru derivata de ordinul II

Fie $f : \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$ o funcție de două ori derivabilă, $x_0 \in \mathbf{R}$ și $h > 0$ un număr real numit pas. Atunci

$$f''(x_0) = \frac{f(x_0) - 2f(x_0 + h) + f(x_0 + 2h)}{h^2} + \mathcal{R}(f), \quad (7)$$

unde, dacă $f \in \mathcal{C}^3([x_0, x_0 + 2h])$, restul $\mathcal{R}(f)$ poate fi evaluat prin

$$|\mathcal{R}(f)| \leq h \cdot \max_{x \in [x_0, x_0 + 2h]} |f'''(x)|.$$

Formula de derivare (6) este exactă pe mulțimea polinoamelor de gradul 2.

$$f''(x_0) = \mathcal{R}(f) +$$

$$\frac{-f(x_0 - 2h) + 16f(x_0 - h) - 30f(x_0) + 16f(x_0 + h) - f(x_0 + 2h)}{12h^2}, \quad (8)$$

unde, dacă $f \in \mathcal{C}^5([x_0 - 2h, x_0 + 2h])$, restul $\mathcal{R}(f)$ poate fi evaluat prin

$$|\mathcal{R}(f)| \leq \frac{h^3}{5} \cdot \max_{x \in [x_0 - 2h, x_0 + 2h]} |f^{(5)}(x)|.$$

Formula de derivare (6) este exactă pe mulțimea polinoamelor de gradul 4.

Exemplul -1.1 *Să se aproximeze derivatele de ordinul I și ordinul II ale funcției $f(x) = e^{-x} \sin(x)$ în punctul $x_0 = 1$, cu metodele prezentate mai sus, luând pentru pasul h valorile 0.1; 0.01; 0.001; 0.0001.*

Cu formula de derivare (1) se obțin rezultatele: $h = 0.1 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1290271591$; $h = 0.01 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1127645338$; $h = 0.001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1109923614$; $h = 0.0001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1108136394$.

Cu formula de derivare (2) se obțin rezultatele: $h = 0.1 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.0891707946$, $h = 0.01 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1087891083$, $h = 0.001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1105948299$, $h = 0.0001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107738899$.

Cu formula de derivare (3) se obțin rezultatele: $h = 0.1 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1090989768$, $h = 0.01 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107768211$, $h = 0.001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107935957$, $h = 0.0001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107937646$.

Cu formula de derivare (4) se obțin rezultatele: $h = 0.1 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1138788298$, $h = 0.01 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1108273447$, $h = 0.001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107941027$, $h = 0.0001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107937669$.

Cu formula de derivare (4) se obțin rezultatele: $h = 0.1 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1138788298$, $h = 0.01 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1108273447$, $h = 0.001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107941027$, $h = 0.0001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107937669$.

Cu formula de derivare (5) se obțin rezultatele: $h = 0.1 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1110871310$, $h = 0.01 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107940736$, $h = 0.001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107937643$, $h = 0.0001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107937699$.

Cu formula de derivare (6) se obțin rezultatele: $h = 0.1 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107952264$, $h = 0.01 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107937655$, $h = 0.001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107937652$, $h = 0.0001 \Rightarrow f'(x_0) \simeq -0.1107937669$.

Valoarea exactă este $f'(x_0) = -0.1107937653$.

Cu formula de derivare (7) se obțin rezultatele: $h = 0.1 \Rightarrow f''(x_0) \simeq -0.3029665865$, $h = 0.01 \Rightarrow f''(x_0) \simeq -0.3874378126$, $h = 0.001 \Rightarrow f''(x_0) \simeq -0.3965174074$, $h = 0.0001 \Rightarrow f''(x_0) \simeq -0.3974491847$.

Cu formula de derivare (8) se obțin rezultatele: $h = 0.1 \Rightarrow f''(x_0) \simeq -0.3975339923$, $h = 0.01 \Rightarrow f''(x_0) \simeq -0.3975322253$, $h = 0.001 \Rightarrow f''(x_0) \simeq -0.3975308497$, $h = 0.0001 \Rightarrow f''(x_0) \simeq -0.3974643429$.

Valoarea exactă este $f''(x_0) = -0.3975322207$.

Derivare numerică obținută prin interpolare

Fie $f : [a, b] \rightarrow \mathbf{R}$, $n \in \mathbf{N}^*$, x_1, \dots, x_n puncte distincte din $[a, b]$. Presupunem că f este derivabilă. Se numește derivare numerică obținută prin interpolare a lui f aproximarea lui $f'(x)$ prin $P'(f; x_1, \dots, x_n; x)$, $\forall x \in [a, b]$.

Din formula de reprezentare a lui Newton avem:

$$P(f; x_1, \dots, x_n; x) = f(x_1) + \sum_{i=2}^n f(x_1, \dots, x_i) \cdot \prod_{j=1}^{i-1} (x - x_j).$$

Rezultă că:

$$P'(f; x_1, \dots, x_n; x) = f(x_1, x_2) + \sum_{i=3}^n f(x_1, \dots, x_i) \cdot \left(\sum_{j=1}^{i-1} \prod_{k=1, k \neq j}^{i-1} (x - x_k) \right),$$

$\forall (n \geq 3)$. Pentru calculul diferențelor divizate se folosește algoritmul Neville: fie, prin notație, $F_{ij} = f[x_{j-i+1}, \dots, x_{j-1}, x_j]$. Atunci F_{ij} satisfac relațiile de recurență: $F_{1i} = f(x_i)$, $\forall i \in \overline{1, n}$ și $F_{ij} = \frac{F_{i-1:j} - F_{i-1:j-1}}{x_j - x_{j-i+1}}$, $\forall i \in \{2, \dots, n\}, \forall j \in \{i, \dots, n\}$, deci $f(x_1, \dots, x_i) = F_{ii}$, $\forall i \in \{2, \dots, n\}$.

Cuadraturi numerice

Fie $[a, b] \subset \mathbf{R}$, x_1, x_2, \dots, x_n puncte distincte din $[a, b]$ și $f : [a, b] \rightarrow \mathbf{R}$ o funcție continuă. Se numește formulă de cuadratură egalitatea

$$\sigma(f) = \sum_{i=1}^n c_i f(x_i), \text{ unde } c_i \in \mathbf{R}, \forall i = \overline{1, n}.$$

Se numește integrare numerică aproximarea integralei $\int_a^b f(x) dx$ cu $\sigma(f)$.

Fie $k \in \mathbf{N}^*$, $h = (b - a)/k$, $x_i = a + ih$, $\forall i \in \overline{0, k}$. Dacă $\sigma_i(f)$ este o formulă de cuadratură a funcției f pe intervalul $[x_i, x_{i+1}]$, $\forall i \in \overline{0, k-1}$, atunci se definește formula de cuadratură sumată

$$\sigma^{(k)}(f) = \sum_{i=0}^{k-1} \sigma_i(f).$$

Cuadraturi închise

Formula de cuadratură a trapezului

Formula de cuadratură a trapezului este

$$\sigma(f) = \int_a^b P(f; a, b; x) dx.$$

Din formula lui Newton de reprezentare a polinomului de interpolare avem

$$P(f; a, b; x) = f(a) + f(a, b)(x - a) = f(a) + \frac{f(b) - f(a)}{b - a}(x - a).$$

Atunci

$$\begin{aligned} \sigma(f) &= \int_a^b \left(f(a) + \frac{f(b) - f(a)}{b - a}(x - a) \right) dx = \\ &= (b - a)f(a) + \frac{f(b) - f(a)}{b - a} \cdot \frac{(b - a)^2}{2} = \\ &= \frac{b - a}{2} \cdot (f(a) + f(b)). \end{aligned}$$

Dacă $f \in \mathcal{C}^2([a, b])$, din formula de evaluare a erorii la interpolare, avem

$$|f(x) - P(f; a, b; x)| \leq \frac{1}{2} |(x-a)(x-b)| \cdot \max_{x \in [a, b]} |f''(x)|, \quad \forall x \in [a, b].$$

Atunci

$$\begin{aligned} \left| \int_a^b f(x) dx - \sigma(f) \right| &= \left| \int_a^b (f(x) - P(f; a, b; x)) dx \right| \leq \\ &\leq \int_a^b |f(x) - P(f; a, b; x)| dx \leq \frac{1}{2} \max_{x \in [a, b]} |f''(x)| \cdot \int_a^b (x-a)(b-x) dx = \\ &= \frac{1}{2} \max_{x \in [a, b]} |f''(x)| \cdot \frac{(b-a)^3}{6} = \frac{(b-a)^3}{12} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f''(x)|. \end{aligned}$$

Formula de cuadratură a trapezului sumată este:

$$\sigma_T^{(k)}(f) = \frac{1}{2} \sum_{i=0}^{k-1} (x_{i+1} - x_i) (f(x_i) + f(x_{i+1})) = \frac{b-a}{2k} \sum_{i=0}^{k-1} (f(x_i) + f(x_{i+1})),$$

pentru care, dacă $f \in \mathcal{C}^2([a, b])$, avem evaluarea erorii:

$$\left| \int_a^b f(x) dx - \sigma_T^{(k)}(f) \right| \leq \sum_{i=0}^{k-1} \left| \int_{x_i}^{x_{i+1}} f(x) dx - \sigma_i(f) \right| \leq \frac{(b-a)^3}{12k^2} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f''(x)|,$$

unde $\sigma_i(f)$ este formula de cuadratură a trapezului, aplicată funcției f pe intervalul $[x_i, x_{i+1}]$, $\forall i \in \overline{0, k-1}$

Exemplul -1.1 Folosind formula de cuadratură a trapezului sumată, să se aproximeze calculul integralei

$$I = \int_1^2 \frac{1 + \ln x}{x} dx$$

pentru $k = 5$, $k = 10$, $k = 50$ și $k = 100$, evaluând și eroarea comisă.

Se obțin următoarele rezultate:

| k | $\sigma_D^{(k)}(f)$ | eroarea |
|-----|---------------------|--------------|
| 5 | 0.9328067513 | 0.0033333333 |
| 10 | 0.9332299640 | 0.0008333333 |
| 50 | 0.9333679124 | 0.0000333333 |
| 100 | 0.9333722435 | 0.0000083333 |

În stabilirea erorii am ținut seama de $\max_{x \in [a,b]} |f''(x)| = 1$. Facem observația că valoarea exactă a integralei este $I = 0.9333736875$ \square .

Exemplul -1.2 *Să se determine numărul minim de subintervale k în care trebuie împărțit intervalul $[0, 1]$, pentru ca, folosind formula trapezului sumată, să putem calcula integrala*

$$I = \int_0^1 \frac{e^x}{x+1} dx$$

cu o eroare mai mică de 10^{-5} .

Avem $\sup_{x \in [0,1]} |f''(x)| = \frac{3e}{8}$. Din formula de evaluare a erorii rezultă că

$$k \geq \left\lceil \sqrt{\frac{10^5}{12}} \right\rceil + 1 = 92 \quad \square$$

Formula de cuadratură Simpson

Formula de cuadratură Simpson este

$$\sigma(f) = \int_a^b P\left(f; a, \frac{a+b}{2}, b; x\right) dx$$

Din formula lui Newton de reprezentare a polinomului de interpolare avem

$$P\left(f; a, \frac{a+b}{2}, b; x\right) = f(a) + f\left(a, \frac{a+b}{2}\right)(x-a) +$$

$$+f\left(a, \frac{a+b}{2}, b\right)(x-a)\left(x-\frac{a+b}{2}\right).$$

Atunci

$$\begin{aligned}\sigma(f) &= \int_a^b \left(f(a) + f\left(a, \frac{a+b}{2}\right)(x-a) + \right. \\ &\quad \left. + f\left(a, \frac{a+b}{2}, b\right)(x-a)\left(x-\frac{a+b}{2}\right) \right) dx = \\ &= (b-a)f(a) + \frac{2(f((a+b)/2) - f(a))}{b-a} \cdot \frac{(b-a)^2}{2} + \\ &\quad + \frac{2(f(b) - 2f((a+b)/2) + f(a))}{(b-a)^2} \cdot \frac{(b-a)^3}{12} = \\ &= \frac{b-a}{6} \cdot \left(f(a) + 4f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f(b) \right).\end{aligned}$$

Dacă $f \in \mathcal{C}^3([a, b])$, din formula de evaluare a erorii la interpolare avem

$$\begin{aligned}&\left| f(x) - P\left(f; a, \frac{a+b}{2}, b; x\right) \right| \leq \\ &\leq \frac{1}{6} \left| (x-a)\left(x-\frac{a+b}{2}\right)(x-b) \right| \cdot \max_{x \in [a, b]} |f'''(x)|, \quad \forall x \in [a, b].\end{aligned}$$

Atunci

$$\begin{aligned}&\left| \int_a^b f(x) dx - \sigma(f) \right| = \left| \int_a^b \left(f(x) - P\left(f; a, \frac{a+b}{2}, b; x\right) \right) dx \right| \leq \\ &\leq \int_a^b \left| f(x) - P\left(f; a, \frac{a+b}{2}, b; x\right) \right| dx \leq \\ &\leq \frac{1}{6} \max_{x \in [a, b]} |f'''(x)| \cdot \int_a^b \left| (x-a)\left(x-\frac{a+b}{2}\right)(x-b) \right| dx = \\ &= \frac{1}{6} \max_{x \in [a, b]} |f'''(x)| \cdot \frac{(b-a)^4}{32} = \frac{(b-a)^4}{192} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f'''(x)|.\end{aligned}$$

Observație: Dacă f este derivabilă în punctul $(a+b)/2$, atunci formula de cuadratură

Simpson se poate obține și cu formula

$$\sigma(f) = \int_a^b P\left(f; a, \frac{a+b}{2}, \frac{a+b}{2}, b; x\right) dx.$$

În acest caz, dacă $f \in \mathcal{C}^4([a, b])$, din formula de evaluare a erorii la interpolare, avem

$$\begin{aligned} & \left| f(x) - P\left(f; a, \frac{a+b}{2}, \frac{a+b}{2}, b; x\right) \right| \leq \\ & \leq \frac{1}{24} \left| (x-a) \left(x - \frac{a+b}{2}\right)^2 (x-b) \right| \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)|, \quad \forall x \in [a, b]. \end{aligned}$$

Atunci

$$\begin{aligned} \left| \int_a^b f(x) dx - \sigma(f) \right| &= \left| \int_a^b \left(f(x) - P\left(f; a, \frac{a+b}{2}, \frac{a+b}{2}, b; x\right) \right) dx \right| \leq \\ &\leq \int_a^b \left| f(x) - P\left(f; a, \frac{a+b}{2}, \frac{a+b}{2}, b; x\right) \right| dx \leq \\ &\leq \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)| \cdot \int_a^b \left| (x-a) \left(x - \frac{a+b}{2}\right) (x-b) \right|^2 dx = \\ &= \frac{(b-a)^5}{2880} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)|. \end{aligned}$$

Formula de cuadratură Simpson sumată este:

$$\begin{aligned} \sigma_S^{(k)}(f) &= \frac{1}{6} \sum_{i=0}^{k-1} (x_{i+1} - x_i) \left(f(x_i) + 4f\left(\frac{x_i + x_{i+1}}{2}\right) + f(x_{i+1}) \right) = \\ &= \frac{b-a}{6k} \sum_{i=0}^{k-1} \left(f(x_i) + 4f\left(\frac{x_i + x_{i+1}}{2}\right) + f(x_{i+1}) \right), \end{aligned}$$

pentru care, dacă $f \in \mathcal{C}^3([a, b])$, avem evaluarea erorii:

$$\left| \int_a^b f(x) dx - \sigma_S^{(k)}(f) \right| \leq \sum_{i=0}^{k-1} \left| \int_{x_i}^{x_{i+1}} f(x) dx - \sigma_i(f) \right| \leq \frac{(b-a)^4}{192k^3} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f'''(x)|,$$

unde $\sigma_i(f)$ este formula de cuadratură Simpson, aplicată funcției f pe intervalul $[x_i, x_{i+1}]$, $\forall i \in \overline{0, k-1}$, iar dacă $f \in \mathcal{C}^4([a, b])$, avem evaluarea erorii:

$$\left| \int_a^b f(x) dx - \sigma_S^{(k)}(f) \right| \leq \sum_{i=0}^{k-1} \left| \int_{x_i}^{x_{i+1}} f(x) dx - \sigma_i(f) \right| \leq \frac{(b-a)^5}{2880k^4} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)|$$

unde $\sigma_i(f)$ este formula de cuadratură Simpson aplicată funcției f pe intervalul $[x_i, x_{i+1}]$, $\forall i \in \overline{0, k-1}$,

Exemplul -1.3 Folosind formula de cuadratură Simpson sumată să se aproximeze calculul integralei

$$I = \int_1^2 \frac{1 + \ln x}{x} dx$$

pentru $k = 5$, $k = 10$ și $k = 50$, evaluând și eroarea comisă.

Se obțin următoarele rezultate:

| k | $\sigma_D^{(k)}(f)$ | eroarea |
|-----|---------------------|--------------|
| 5 | 0.9333710349 | 0.0000005555 |
| 10 | 0.9333735173 | 0.0000000347 |
| 50 | 0.9333736875 | 0.0000000000 |

În stabilirea erorii am ținut seama de $\max_{x \in [a,b]} |f^{(4)}(x)| = 14$. Facem observația că valoarea exactă a integralei este $I = 0.9333736875$ \square .

Exemplul -1.4 Să se determine numărul minim de subintervale k în care trebuie împărțit intervalul $[0, 1]$, pentru ca, folosind formula Simpson sumată, să putem calcula integrala

$$I = \int_0^1 \frac{e^x}{x+1} dx$$

cu o eroare mai mică de 10^{-5} .

Avem $\sup_{x \in [0,1]} |f^{(4)}(x)| = 9$. Din formula de evaluare a erorii rezultă că

$$k \geq \left\lceil \sqrt{\frac{10^5}{320}} \right\rceil + 1 = 5. \square$$

Formula de cuadratură Hermite

Presupunem că funcția f este derivabilă în punctele a și b . Formula de cuadratură Hermite este

$$\sigma(f) = \int_a^b P(f; a, a, b, b; x) dx.$$

Din formula lui Newton de reprezentare a polinomului de interpolare avem

$$P(f; a, a, b, b; x) = \\ = f(a) + f(a, a)(x - a) + f(a, a, b)(x - a)^2 + f(a, a, b, b)(x - a)^2(x - b).$$

Atunci

$$\begin{aligned} \sigma(f) &= \int_a^b (f(a) + f(a, a)(x - a) + \\ &+ f(a, a, b)(x - a)^2 + f(a, a, b, b)(x - a)^2(x - b)) dx = \\ &= (b - a)f(a) + f'(a) \cdot \frac{(b - a)^2}{2} + \frac{\frac{f(b) - f(a)}{b - a} - f'(a)}{b - a} \cdot \frac{(b - a)^3}{12} + \\ &- \frac{f'(b) - 2\frac{f(b) - f(a)}{b - a} + f'(a)}{(b - a)^2} \cdot \frac{(b - a)^4}{12} = \\ &= \frac{b - a}{2}(f(a) + f(b)) + \frac{(b - a)^2}{12}(f'(a) - f'(b)). \end{aligned}$$

Dacă $f \in \mathcal{C}^4([a, b])$, din formula de evaluare a erorii la interpolare avem

$$|f(x) - P(f; a, a, b, b; x)| \leq \frac{1}{24} |(x - a)^2(x - b)^2| \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)|,$$

$\forall x \in [a, b]$. Atunci

$$\begin{aligned} \left| \int_a^b f(x) dx - \sigma(f) \right| &= \left| \int_a^b (f(x) - P(f; a, a, b, b; x)) dx \right| \leq \\ &\leq \int_a^b |f(x) - P(f; a, a, b, b; x)| dx \leq \\ &\leq \frac{1}{24} \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)| \cdot \int_a^b |(x - a)^2(x - b)^2| dx = \\ &= \frac{1}{24} \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)| \cdot \frac{(b - a)^5}{30} = \frac{(b - a)^5}{720} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)|. \end{aligned}$$

Formula de cuadratură Hermite sumată este:

$$\begin{aligned}\sigma_H^{(k)}(f) &= \sum_{i=0}^{k-1} \frac{x_{i+1} - x_1}{2} (f(x_{i+1}) + \\ &+ f(x_i)) + \frac{(x_{i+1} - x_i)^2}{12} (f'(x_{i+1}) - f'(x_i)) = \\ &= \frac{b-a}{2k} \sum_{i=0}^{k-1} (f(x_{i+1}) + f(x_i)) + \frac{(b-a)^2}{12k^2} (f'(a) - f'(b)),\end{aligned}$$

pentru care avem evaluarea erorii:

$$\left| \int_a^b f(x) dx - \sigma_H^{(k)}(f) \right| \leq \sum_{i=0}^{k-1} \left| \int_{x_i}^{x_{i+1}} f(x) dx - \sigma_i(f) \right| \leq \frac{(b-a)^5}{720k^4} \cdot \max_{x \in [a,b]} |f^{(4)}(x)|,$$

unde $\sigma_i(f)$ este formula de cuadratură Hermite, aplicată funcției f pe intervalul $[x_i, x_{i+1}]$, $\forall i \in \overline{0, k-1}$.

Exemplul -1.5 Folosind formula de cuadratură Hermite sumată, să se aproximeze calculul integralei

$$I = \int_1^2 \frac{1 + \ln x}{x} dx$$

pentru $k = 5$, $k = 10$, $k = 50$ și $k = 100$, evaluând și eroarea comisă.

Se obțin următoarele rezultate:

| k | $\sigma_D^{(k)}(f)$ | eroarea |
|-----|---------------------|--------------|
| 5 | 0,9333843739 | 0,000002222 |
| 10 | 0,9333743697 | 0,000000238 |
| 50 | 0,9333736876 | 0,0000000002 |
| 100 | 0,9333736875 | 0,0000000000 |

În stabilirea erorii am ținut seama de $\max_{x \in [a,b]} |f^{(4)}(x)| = 14$. Facem observația că valoarea exactă a integralei este $I = 0,9333736875$ □.

Exemplul -1.6 Să se determine numărul minim de subintervale k în care trebuie împărțit intervalul $[0, 1]$, pentru ca, folosind formula Hermite sumată, să putem calcula integrala

$$I = \int_0^1 \frac{e^x}{x+1} dx,$$

cu o eroare mai mică de 10^{-5} .

Avem $\sup_{x \in [0,1]} |f^{(4)}(x)| = 9$. Din formula de evaluare a erorii rezultă că

$$k \geq \left\lceil \sqrt{\frac{10^5}{80}} \right\rceil + 1 = 6. \quad \square$$

Formula de cuadratură Newton

Formula de cuadratură Newton este

$$\sigma(f) = \int_a^b P\left(f; a, \frac{2a+b}{3}, \frac{a+2b}{3}, b; x\right) dx.$$

Din formula lui Newton de reprezentare a polinomului de interpolare avem

$$\begin{aligned} P\left(f; a, \frac{2a+b}{3}, \frac{a+2b}{3}, b; x\right) &= f(a) + f\left(a, \frac{2a+b}{3}\right)(x-a) \\ &+ f\left(a, \frac{2a+b}{3}, \frac{a+2b}{3}\right)(x-a)\left(x - \frac{2a+b}{3}\right) + \\ &+ f\left(a, \frac{2a+b}{3}, \frac{a+2b}{3}, b\right)(x-a)\left(x - \frac{2a+b}{3}\right)\left(x - \frac{a+2b}{3}\right) \end{aligned}$$

Atunci

$$\begin{aligned} \sigma(f) &= (b-a)f(a) + 3 \cdot \frac{f\left(\frac{2a+b}{3}\right) - f(a)}{b-a} \cdot \frac{(b-a)^2}{2} + \\ &+ \frac{9}{2} \cdot \frac{f\left(\frac{a+2b}{3}\right) - 2f\left(\frac{2a+b}{3}\right) + f(a)}{(b-a)^2} \cdot \frac{(b-a)^3}{6} + \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
& + \frac{9}{2} \cdot \frac{f(b) - 3f\left(\frac{a+2b}{3}\right) + 3f\left(\frac{2a+b}{3}\right) - f(a)}{(b-a)^3} \cdot \frac{(b-a)^4}{36} = \\
& = \frac{b-a}{8} \left(f(a) + 3f\left(\frac{a+2b}{3}\right) + 3f\left(\frac{2a+b}{3}\right) + f(b) \right).
\end{aligned}$$

Dacă $f \in \mathcal{C}^4([a, b])$, din formula de evaluare a erorii la interpolare avem

$$\begin{aligned}
& \left| f(x) - P\left(f; a, \frac{2a+b}{3}, \frac{a+2b}{3}, b; x\right) \right| \leq \\
& \leq \frac{1}{24} \left| (x-a) \left(x - \frac{2a+b}{3}\right) \left(x - \frac{a+2b}{3}\right) (x-b) \right| \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)|,
\end{aligned}$$

$\forall x \in [a, b]$. Atunci

$$\begin{aligned}
& \left| \int_a^b f(x) dx - \sigma(f) \right| = \left| \int_a^b \left(f(x) - P\left(f; a, \frac{2a+b}{3}, \frac{a+2b}{3}, b; x\right) \right) dx \right| \leq \\
& \leq \int_a^b \left| f(x) - P\left(f; a, \frac{2a+b}{3}, \frac{a+2b}{3}, b; x\right) \right| dx \leq \\
& \frac{1}{24} \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)| \cdot \int_a^b \left| (x-a) \left(x - \frac{2a+b}{3}\right) \left(x - \frac{a+2b}{3}\right) (x-b) \right| dx = \\
& = \frac{1}{24} \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)| \cdot \frac{(b-a)^5}{270} = \frac{(b-a)^5}{6480} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)|.
\end{aligned}$$

Formula de cuadratură Newton sumată este: $\sigma_N^{(k)}(f) =$

$$\begin{aligned}
& \sum_{i=0}^{k-1} \frac{x_{i+1} - x_1}{8} \left(f(x_{i+1}) + 3f\left(\frac{2x_{i+1} + x_i}{3}\right) + 3f\left(\frac{x_{i+1} + 2x_i}{3}\right) + f(x_i) \right) = \\
& = \frac{b-a}{8k} \sum_{i=0}^{k-1} \left(f(x_{i+1}) + 3f\left(\frac{2x_{i+1} + x_i}{3}\right) + 3f\left(\frac{x_{i+1} + 2x_i}{3}\right) + f(x_i) \right),
\end{aligned}$$

pentru care, dacă $f \in \mathcal{C}^4([a, b])$, avem evaluarea erorii:

$$\left| \int_a^b f(x) dx - \sigma_N^{(k)}(f) \right| \leq \sum_{i=0}^{k-1} \left| \int_{x_i}^{x_{i+1}} f(x) dx - \sigma_i(f) \right| \leq \frac{(b-a)^5}{6480k^4} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)|,$$

unde $\sigma_i(f)$ este formula de cuadratură Newton, aplicată funcției f pe intervalul $[x_i, x_{i+1}]$,

$\forall i \in \overline{0, k-1}$.

Exemplul -1.7 Folosind formula de cuadratură Newton sumată, să se aproximeze calculul integralei

$$I = \int_1^2 \frac{1 + \ln x}{x} dx$$

pentru $k = 5$, $k = 10$ și $k = 50$, evaluând și eroarea comisă.

Se obțin următoarele rezultate:

| k | $\sigma_D^{(k)}(f)$ | eroarea |
|-----|---------------------|--------------|
| 5 | 0,9333725034 | 0,000000249 |
| 10 | 0,9333736118 | 0,000000015 |
| 50 | 0,9333736875 | 0,0000000000 |

În stabilirea erorii am ținut seama de $\max_{x \in [a,b]} |f^{(4)}(x)| = 1$. Facem observația că valoarea exactă a integralei este $I = 0,9333736875$ \square .

Exemplul -1.8 Să se determine numărul minim de subintervale k , în care trebuie împărțit intervalul $[0, 1]$, pentru ca, folosind formula Newton sumată, să putem calcula integrala

$$I = \int_0^1 \frac{e^x}{x+1} dx,$$

cu o eroare mai mică de 10^{-5} .

Avem $\sup_{x \in [0,1]} |f^{(4)}(x)| = 9$. Din formula de evaluare a erorii rezultă că

$$k \geq \left\lceil \sqrt{\frac{10^5}{720}} \right\rceil + 1 = 4. \quad \square$$

Cuadraturi deschise

Formula de cuadratură a dreptunghiului

Formula de cuadratură a dreptunghiului este

$$\sigma(f) = \int_a^b P\left(f; \frac{a+b}{2}; x\right) dx.$$

Din formula lui Newton de reprezentare a polinomului de interpolare avem

$$P\left(f; \frac{a+b}{2}; x\right) = f\left(\frac{a+b}{2}\right)$$

Atunci

$$\sigma(f) = \int_a^b f\left(\frac{a+b}{2}\right) dx = (b-a)f\left(\frac{a+b}{2}\right)$$

Dacă $f \in \mathcal{C}^1([a, b])$, din formula de evaluare a erorii la interpolare, avem:

$$\left|f(x) - P\left(f; \frac{a+b}{2}; x\right)\right| \leq \left|x - \frac{a+b}{2}\right| \cdot \max_{x \in [a, b]} |f'(x)|, \quad \forall x \in [a, b].$$

Atunci

$$\begin{aligned} \left|\int_a^b f(x) dx - \sigma(f)\right| &= \left|\int_a^b \left(f(x) - P\left(f; \frac{a+b}{2}; x\right)\right) dx\right| \leq \\ &\leq \int_a^b \left|f(x) - P\left(f; \frac{a+b}{2}; x\right)\right| dx \leq \max_{x \in [a, b]} |f'(x)| \cdot \int_a^b \left|x - \frac{a+b}{2}\right| dx = \\ &= \frac{(b-a)^2}{4} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f'(x)|. \end{aligned}$$

Observație: Dacă f este derivabilă în punctul $(a+b)/2$, atunci formula de cuadratură a dreptunghiului se poate obține și cu formula

$$\sigma(f) = \int_a^b P\left(f; \frac{a+b}{2}, \frac{a+b}{2}; x\right) dx.$$

În acest caz, dacă $f \in \mathcal{C}^1([a, b])$, din formula de evaluare a erorii la interpolare, avem

$$\left|f(x) - P\left(f; \frac{a+b}{2}, \frac{a+b}{2}; x\right)\right| \leq \frac{1}{2} \left|x - \frac{a+b}{2}\right|^2 \cdot \max_{x \in [a, b]} |f''(x)|, \quad \forall x \in [a, b].$$

Atunci

$$\begin{aligned}
\left| \int_a^b f(x) dx - \sigma(f) \right| &= \left| \int_a^b \left(f(x) - P \left(f; \frac{a+b}{2}, \frac{a+b}{2}; x \right) \right) dx \right| \leq \\
&\leq \int_a^b \left| f(x) - P \left(f; \frac{a+b}{2}, \frac{a+b}{2}; x \right) \right| dx \leq \max_{x \in [a,b]} |f''(x)| \cdot \int_a^b \left| x - \frac{a+b}{2} \right|^2 dx = \\
&= \frac{(b-a)^3}{24} \cdot \max_{x \in [a,b]} |f''(x)|.
\end{aligned}$$

Formula de cuadratură a dreptunghiului sumată este:

$$\sigma_D^{(k)}(f) = \sum_{i=0}^{k-1} (x_{i+1} - x_i) f \left(\frac{x_i + x_{i+1}}{2} \right) = \frac{b-a}{k} \sum_{i=0}^{k-1} f \left(\frac{x_i + x_{i+1}}{2} \right),$$

pentru care, dacă $f \in \mathcal{C}^1([a, b])$, avem evaluarea erorii:

$$\left| \int_a^b f(x) dx - \sigma_D^{(k)}(f) \right| \leq \sum_{i=0}^{k-1} \left| \int_{x_i}^{x_{i+1}} f(x) dx - \sigma_i(f) \right| \leq \frac{(b-a)^2}{4k} \cdot \max_{x \in [a,b]} |f'(x)|,$$

iar dacă $f \in \mathcal{C}^2([a, b])$, avem evaluarea erorii:

$$\left| \int_a^b f(x) dx - \sigma_D^{(k)}(f) \right| \leq \sum_{i=0}^{k-1} \left| \int_{x_i}^{x_{i+1}} f(x) dx - \sigma_i(f) \right| \leq \frac{(b-a)^3}{24k} \cdot \max_{x \in [a,b]} |f''(x)|,$$

unde $\sigma_i(f)$ este formula de cuadratură a dreptunghiului, aplicată funcției f pe intervalul $[x_i, x_{i+1}]$, $\forall i \in \overline{0, k-1}$.

Exemplul -1.9 Folosind formula de cuadratură a dreptunghiului sumată, să se aproximeze calculul integralei

$$I = \int_1^2 \frac{1 + \ln x}{x} dx$$

pentru $k = 5$, $k = 10$, $k = 50$ și $k = 100$, evaluând și eroarea comisă.

Se obțin următoarele rezultate:

| k | $\sigma_D^{(k)}(f)$ | eroarea |
|-----|---------------------|--------------|
| 5 | 0.9336531768 | 0.0016666666 |
| 10 | 0.9334452939 | 0.0004166666 |
| 50 | 0.9333765747 | 0.0000166666 |
| 100 | 0.9333744095 | 0.0000041666 |

În stabilirea erorii am ținut seama de $\max_{x \in [a,b]} |f''(x)| = 1$. Facem observația că valoarea exactă a integralei este $I = 0.9333736875$ \square .

Exemplul -1.10 *Să se determine numărul minim de subintervale k în care trebuie împărțit intervalul $[0, 1]$, pentru ca, folosind formula dreptunghiului sumată, să putem calcula integrala*

$$I = \int_0^1 \frac{e^x}{x+1} dx$$

cu o eroare mai mică de 10^{-5} .

Avem $\sup_{x \in [0,1]} |f''(x)| = 1$. Din formula de evaluare a erorii rezultă că

$$k \geq \left\lceil \sqrt{\frac{10^5}{24}} \right\rceil + 1 = 65 \quad \square.$$

n=2

Formula de cuadratură deschisă pentru $n = 2$ este

$$\sigma(f) = \int_a^b P \left(f; \frac{2a+b}{3}, \frac{a+2b}{3}; x \right) dx .$$

Din formula lui Newton de reprezentare a polinomului de interpolare avem

$$P \left(f; \frac{2a+b}{3}, \frac{a+2b}{3}; x \right) = f \left(\frac{2a+b}{3} \right) +$$

$$+\frac{3}{b-a} \left(f\left(\frac{a+2b}{3}\right) - f\left(\frac{2a+b}{3}\right) \right) \left(x - \frac{2a+b}{3} \right)$$

Atunci

$$\begin{aligned} \sigma(f) &= \int_a^b f\left(\frac{2a+b}{3}\right) dx + \frac{3}{b-a} \left(f\left(\frac{a+2b}{3}\right) - f\left(\frac{2a+b}{3}\right) \right) \int_a^b \left(x - \frac{2a+b}{3} \right) dx = \\ &= (b-a)f\left(\frac{2a+b}{3}\right) + \frac{b-a}{2} \left(f\left(\frac{a+2b}{3}\right) - f\left(\frac{2a+b}{3}\right) \right) = \\ &= \frac{b-a}{2} \left(f\left(\frac{2a+b}{3}\right) + f\left(\frac{a+2b}{3}\right) \right) \end{aligned}$$

Dacă $f \in \mathcal{C}^2([a, b])$, din formula de evaluare a erorii la interpolare, avem:

$$\begin{aligned} &\left| f(x) - P\left(f; \frac{2a+b}{3}, \frac{a+2b}{3}; x\right) \right| \leq \\ &\leq \frac{1}{2} \cdot \left| \left(x - \frac{2a+b}{3} \right) \left(x - \frac{a+2b}{3} \right) \right| \cdot \max_{x \in [a, b]} |f''(x)|, \forall x \in [a, b]. \end{aligned}$$

Atunci

$$\begin{aligned} \left| \int_a^b f(x) dx - \sigma(f) \right| &= \left| \int_a^b \left(f(x) - P\left(f; \frac{2a+b}{3}, \frac{a+2b}{3}; x\right) \right) dx \right| \leq \\ &\leq \int_a^b \left| f(x) - P\left(f; \frac{2a+b}{3}, \frac{a+2b}{3}; x\right) \right| dx \leq \\ &\leq \frac{1}{2} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f''(x)| \cdot \int_a^b \left| \left(x - \frac{2a+b}{3} \right) \left(x - \frac{a+2b}{3} \right) \right| dx = \\ &= \frac{11(b-a)^3}{324} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f''(x)|. \end{aligned}$$

Formula de cuadratură deschisă sumată pentru $n = 2$ este:

$$\sigma_D^{(k)}(f) = \sum_{i=0}^{k-1} \frac{x_{i+1} - x_i}{2} \left(f\left(\frac{2x_i + x_{i+1}}{3}\right) + f\left(\frac{x_i + 2x_{i+1}}{3}\right) \right) =$$

$$= \frac{b-a}{2k} \sum_{i=0}^{k-1} \left(f\left(\frac{2x_i + x_{i+1}}{3}\right) + f\left(\frac{x_i + 2x_{i+1}}{3}\right) \right),$$

pentru care, dacă $f \in \mathcal{C}^2([a, b])$, avem evaluarea erorii:

$$\left| \int_a^b f(x) dx - \sigma_D^{(k)}(f) \right| \leq \sum_{i=0}^{k-1} \left| \int_{x_i}^{x_{i+1}} f(x) dx - \sigma_i(f) \right| \leq \frac{11(b-a)^3}{324k^2} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f''(x)|,$$

unde $\sigma_i(f)$ este formula de cuadratură deschisă pentru $n = 2$, aplicată funcției f pe intervalul $[x_i, x_{i+1}]$, $\forall i \in \overline{0, k-1}$.

n=3

Formula de cuadratură deschisă pentru $n = 3$ este

$$\sigma(f) = \int_a^b P\left(f; \frac{3a+b}{4}, \frac{a+b}{2}, \frac{a+3b}{4}; x\right) dx.$$

Din formula lui Newton de reprezentare a polinomului de interpolare avem

$$\begin{aligned} P\left(f; \frac{3a+b}{4}, \frac{a+b}{2}, \frac{a+3b}{4}; x\right) &= f\left(\frac{3a+b}{4}\right) + \\ &+ \frac{4}{b-a} \left(f\left(\frac{a+b}{2}\right) - f\left(\frac{3a+b}{4}\right) \right) \left(x - \frac{3a+b}{4} \right) + \\ &+ \frac{8}{(b-a)^2} \left(f\left(\frac{a+3b}{4}\right) - 2f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f\left(\frac{3a+b}{4}\right) \right) \left(x - \frac{3a+b}{4} \right) \left(x - \frac{a+b}{2} \right) \end{aligned}$$

Atunci

$$\begin{aligned} \sigma(f) &= \int_a^b f\left(\frac{3a+b}{4}\right) dx + \frac{4}{b-a} \left(f\left(\frac{a+b}{2}\right) - f\left(\frac{3a+b}{4}\right) \right) \int_a^b \left(x - \frac{3a+b}{4} \right) dx + \\ &+ \frac{8}{(b-a)^2} \left(f\left(\frac{a+3b}{4}\right) - 2f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f\left(\frac{3a+b}{4}\right) \right) \cdot \\ &\cdot \int_a^b \left(x - \frac{3a+b}{4} \right) \left(x - \frac{a+b}{2} \right) dx = \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
&= (b-a)f\left(\frac{3a+b}{4}\right) + (b-a)\left(f\left(\frac{a+b}{2}\right) - f\left(\frac{3a+b}{4}\right)\right) + \\
&\quad + \frac{2}{3}(b-a)\left(f\left(\frac{a+3b}{4}\right) - 2f\left(\frac{a+b}{2}\right) + f\left(\frac{3a+b}{4}\right)\right) = \\
&= \frac{(b-a)}{3}\left(2f\left(\frac{3a+b}{4}\right) - f\left(\frac{a+b}{2}\right) + 2f\left(\frac{a+3b}{4}\right)\right)
\end{aligned}$$

Dacă $f \in \mathcal{C}^3([a, b])$, din formula de evaluare a erorii la interpolare, avem

$$\begin{aligned}
&\left|f(x) - P\left(f; \frac{3a+b}{4}, \frac{a+b}{2}, \frac{a+3b}{4}; x\right)\right| \leq \\
&\leq \frac{1}{6} \left|\left(x - \frac{3a+b}{4}\right)\left(x - \frac{a+b}{2}\right)\left(x - \frac{a+3b}{4}\right)\right| \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(3)}(x)|, \quad \forall x \in [a, b].
\end{aligned}$$

Atunci

$$\begin{aligned}
&\left|\int_a^b f(x)dx - \sigma(f)\right| = \left|\int_a^b \left(f(x) - P\left(f; \frac{3a+b}{4}, \frac{a+b}{2}, \frac{a+3b}{4}; x\right)\right) dx\right| \leq \\
&\leq \int_a^b \left|f(x) - P\left(f; \frac{3a+b}{4}, \frac{a+b}{2}, \frac{a+3b}{4}; x\right)\right| dx \leq \\
&\leq \frac{1}{6} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(3)}(x)| \cdot \int_a^b \left|\left(x - \frac{3a+b}{4}\right)\left(x - \frac{a+b}{2}\right)\left(x - \frac{a+3b}{4}\right)\right| dx = \\
&= \frac{1}{6} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(3)}(x)| \cdot \frac{5(b-a)^4}{256} = \frac{5(b-a)^4}{1536} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(3)}(x)|
\end{aligned}$$

Formula de cuadratură deschisă sumată pentru $n = 3$ este:

$$\begin{aligned}
\sigma_T^{(k)}(f) &= \frac{1}{3} \sum_{i=0}^{k-1} (x_{i+1} - x_i) \left(2f\left(\frac{3x_i + x_{i+1}}{4}\right) - f\left(\frac{x_i + x_{i+1}}{2}\right) + 2f\left(\frac{3x_i + x_{i+1}}{4}\right)\right) = \\
&= \frac{b-a}{3k} \sum_{i=0}^{k-1} \left(2f\left(\frac{3x_i + x_{i+1}}{4}\right) - f\left(\frac{x_i + x_{i+1}}{2}\right) + 2f\left(\frac{3x_i + x_{i+1}}{4}\right)\right),
\end{aligned}$$

pentru care, dacă $f \in \mathcal{C}^3([a, b])$, avem evaluarea erorii:

$$\left|\int_a^b f(x)dx - \sigma_T^{(k)}(f)\right| \leq \sum_{i=0}^{k-1} \left|\int_{x_i}^{x_{i+1}} f(x)dx - \sigma_i(f)\right| \leq \frac{5(b-a)^4}{1536k^3} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(3)}(x)|,$$

unde $\sigma_i(f)$ este formula de cuadratură deschisa pentru $n = 3$, aplicată funcției f pe intervalul $[x_i, x_{i+1}]$, $\forall i \in \overline{0, k-1}$

$$n=4$$

Formula de cuadratură deschisa pentru $n = 4$ este

$$\sigma(f) = \int_a^b P\left(f; \frac{4a+b}{5}, \frac{3a+2b}{5}, \frac{2a+3b}{5}, \frac{a+4b}{5}; x\right) dx.$$

Din formula lui Newton de reprezentare a polinomului de interpolare avem

$$\begin{aligned} P\left(f; \frac{4a+b}{5}, \frac{3a+2b}{5}, \frac{2a+3b}{5}, \frac{a+4b}{5}; x\right) &= f\left(\frac{4a+b}{5}\right) + \\ &+ \frac{5}{b-a} \left(f\left(\frac{3a+2b}{5}\right) - f\left(\frac{4a+b}{5}\right)\right) \left(x - \frac{4a+b}{5}\right) + \\ &+ \frac{25}{2(b-a)^2} \left(f\left(\frac{2a+3b}{5}\right) - 2f\left(\frac{3a+2b}{5}\right) + f\left(\frac{4a+b}{5}\right)\right) \cdot \\ &\quad \cdot \left(x - \frac{4a+b}{5}\right) \left(x - \frac{3a+2b}{5}\right) + \\ &+ \frac{125}{6(b-a)^3} \left(f\left(\frac{a+4b}{5}\right) - 3f\left(\frac{2a+3b}{5}\right) + 3f\left(\frac{3a+2b}{5}\right) - f\left(\frac{4a+b}{5}\right)\right) \cdot \\ &\quad \cdot \left(x - \frac{4a+b}{5}\right) \left(x - \frac{3a+2b}{5}\right) \left(x - \frac{2a+3b}{5}\right) \end{aligned}$$

Atunci

$$\begin{aligned} \sigma(f) &= \int_a^b f\left(\frac{4a+b}{5}\right) dx + \frac{5}{b-a} \left(f\left(\frac{3a+2b}{5}\right) - f\left(\frac{4a+b}{5}\right)\right) \int_a^b \left(x - \frac{4a+b}{5}\right) dx + \\ &+ \frac{25}{2(b-a)^2} \left(f\left(\frac{2a+3b}{5}\right) - 2f\left(\frac{3a+2b}{5}\right) + f\left(\frac{4a+b}{5}\right)\right) \cdot \\ &\quad \cdot \int_a^b \left(x - \frac{4a+b}{5}\right) \left(x - \frac{3a+2b}{5}\right) dx + \end{aligned}$$

$$\begin{aligned}
& + \frac{125}{6(b-a)^3} \left(f\left(\frac{a+4b}{5}\right) - 3f\left(\frac{2a+3b}{5}\right) + 3f\left(\frac{3a+2b}{5}\right) - f\left(\frac{4a+b}{5}\right) \right) \cdot \\
& \quad \cdot \int_a^b \left(x - \frac{4a+b}{5} \right) \left(x - \frac{3a+2b}{5} \right) \left(x - \frac{2a+3b}{5} \right) dx = \\
& = (b-a) \int_a^b f\left(\frac{4a+b}{5}\right) + \frac{3}{2}(b-a) \left(f\left(\frac{3a+2b}{5}\right) - f\left(\frac{4a+b}{5}\right) \right) + \\
& \quad + \frac{17}{12}(b-a) \left(f\left(\frac{2a+3b}{5}\right) - 2f\left(\frac{3a+2b}{5}\right) + f\left(\frac{4a+b}{5}\right) \right) + \\
& + \frac{11}{24}(b-a) \left(f\left(\frac{a+4b}{5}\right) - 3f\left(\frac{2a+3b}{5}\right) + 3f\left(\frac{3a+2b}{5}\right) - f\left(\frac{4a+b}{5}\right) \right) = \\
& = \frac{(b-a)}{24} \left(11f\left(\frac{4a+b}{5}\right) + f\left(\frac{3a+2b}{5}\right) + f\left(\frac{2a+3b}{5}\right) + 11f\left(\frac{a+4b}{5}\right) \right)
\end{aligned}$$

Dacă $f \in \mathcal{C}^4([a, b])$, din formula de evaluare a erorii la interpolare, avem

$$\begin{aligned}
& \left| f(x) - P\left(f; \frac{4a+b}{5}, \frac{3a+2b}{5}, \frac{2a+3b}{5}, \frac{a+4b}{5}; x\right) \right| \leq \\
& \leq \frac{1}{24} \left| \left(x - \frac{4a+b}{5} \right) \left(x - \frac{3a+2b}{5} \right) \left(x - \frac{2a+3b}{5} \right) \left(x - \frac{a+4b}{5} \right) \right| \cdot \\
& \quad \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)|, \quad \forall x \in [a, b].
\end{aligned}$$

Atunci

$$\begin{aligned}
& \left| \int_a^b f(x) dx - \sigma(f) \right| = \left| \int_a^b \left(f(x) - P\left(f; \frac{4a+b}{5}, \frac{3a+2b}{5}, \frac{2a+3b}{5}, \frac{a+4b}{5}; x\right) \right) dx \right| \leq \\
& \leq \int_a^b \left| f(x) - P\left(f; \frac{4a+b}{5}, \frac{3a+2b}{5}, \frac{2a+3b}{5}, \frac{a+4b}{5}; x\right) \right| dx \leq \frac{1}{24} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)| \cdot \\
& \quad \cdot \int_a^b \left| \left(x - \frac{4a+b}{5} \right) \left(x - \frac{3a+2b}{5} \right) \left(x - \frac{2a+3b}{5} \right) \left(x - \frac{a+4b}{5} \right) \right| dx = \\
& = \frac{1}{24} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)| \cdot \frac{551(b-a)^4}{93750} = \frac{551(b-a)^4}{2250000} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)|
\end{aligned}$$

Formula de cuadratură deschisă sumată pentru $n = 4$ este:

$$\begin{aligned} \sigma_T^{(k)}(f) &= \frac{1}{24} \sum_{i=0}^{k-1} (x_{i+1} - x_i) \cdot \\ &\cdot \left(11f\left(\frac{4x_i + x_{i+1}}{5}\right) + f\left(\frac{3x_i + 2x_{i+1}}{5}\right) + f\left(\frac{2x_i + x_{i+1}}{5}\right) + 11f\left(\frac{x_i + 4x_{i+1}}{5}\right) \right) = \\ &= \frac{b-a}{24k} \sum_{i=0}^{k-1} \left(11f\left(\frac{4x_i + x_{i+1}}{5}\right) + f\left(\frac{3x_i + 2x_{i+1}}{5}\right) + f\left(\frac{2x_i + x_{i+1}}{5}\right) + 11f\left(\frac{x_i + 4x_{i+1}}{5}\right) \right), \end{aligned}$$

pentru care, dacă $f \in \mathcal{C}^4([a, b])$, avem evaluarea erorii:

$$\left| \int_a^b f(x)dx - \sigma_T^{(k)}(f) \right| \leq \sum_{i=0}^{k-1} \left| \int_{x_i}^{x_{i+1}} f(x)dx - \sigma_i(f) \right| \leq \frac{551(b-a)^5}{2250000k^4} \cdot \max_{x \in [a, b]} |f^{(4)}(x)|,$$

unde $\sigma_i(f)$ este formula de cuadratură deschisă pentru $n = 4$, aplicată funcției f pe intervalul $[x_i, x_{i+1}]$, $\forall i \in \overline{0, k-1}$

Formule de cuadratură Gauss

Fie $[a, b] \subset \mathbf{R}$ și $n \in \mathbf{N}$. Notăm cu

$$L_n(x) := \frac{n!}{(2n)!} \cdot ((x-a)^n (x-b)^n)^{(n)}, \quad \forall x \in [a, b]$$

(L_n se numește polinom Legendre de grad n).

a) L_n este un polinim de grad n .

b) L_n are n rădăcini distincte x_1, x_2, \dots, x_n situate în intervalul $[a, b]$.

c) $\int_a^b L_n(x)C(x)dx = 0$, pentru orice polinom C de grad $\leq n-1$.

Fie

$$Q_i(x) = \prod_{j=1, j \neq i}^n \frac{x - x_j}{x_i - x_j} \text{ și } \alpha_i = \int_a^b Q_i(x)dx, \quad \forall i = \overline{1, n}.$$

Cu notațiile anterioare, fie $f : [a, b] \rightarrow \mathbf{R}$ o funcție continuă. Numim **formulă de cuadratură a lui Gauss de ordinul n , atașată funcției f** , expresia

$$\sigma_G^n(f) := \sum_{i=1}^n \alpha_i f(x_i).$$

Pentru orice polinom P de grad $\leq 2n - 1$, avem

$$\int_a^b P(x)dx = \sum_{i=1}^n \alpha_i P(x_i),$$

(adică formula de cuadratură a lui Gauss este exactă de ordinul $2n - 1$).

Dacă $f \in \mathcal{C}^{2n}([a, b])$ atunci este adevărată următoarea formulă de evaluare a erorii:

$$\left| \sigma_G^n(f) - \int_a^b f(x)dx \right| \leq \frac{(n!)^4}{((2n)!)^3} \cdot \frac{(b-a)^{2n+1}}{2n+1} \cdot \sup_{\xi \in [a, b]} |f^{(2n)}(\xi)|.$$

Cazuri particulare

I. $n = 2$, $a = -1$, $b = 1$

În acest caz,

$$L_2(x) = \frac{2!}{4!} \left((x^2 - 1)^2 \right)'' = \frac{1}{12} (12x^2 - 4) = x^2 - \frac{1}{3},$$

care are rădăcinile

$$x_1 = -\sqrt{\frac{1}{3}}, x_2 = \sqrt{\frac{1}{3}},$$

iar

$$\alpha_1 = \int_{-1}^1 \frac{x - x_2}{x_1 - x_2} dx = 1 \text{ și } \alpha_2 = \int_a^b \frac{x - x_1}{x_2 - x_1} dx = 1.$$

Deci, pentru f o funcție continuă pe $[-1, 1]$, formula de cuadratură Gauss de ordinul 2 este

$$\sigma(f) = f\left(-\sqrt{\frac{1}{3}}\right) + f\left(\sqrt{\frac{1}{3}}\right).$$

Din formula de evaluare a erorii, în cazul în care f este de 4 ori derivabilă, rezultă că

$$\left| \sigma(f) - \int_{-1}^1 f(x)dx \right| \leq \frac{(2!)^4}{(4!)^3} \cdot \frac{2^5}{5} \cdot \sup_{\xi \in [a, b]} |f^{(4)}(\xi)| = \frac{1}{135} \cdot \sup_{\xi \in [a, b]} |f^{(4)}(\xi)|.$$

II. $n = 3$, $a = -1$, $b = 1$

În acest caz,

$$L_3(x) = \frac{3!}{6!} \left((x^2 - 1)^3 \right)''' = \frac{1}{120} (120x^3 - 72x) = x^3 - \frac{3}{5}x,$$

care are rădăcinile

$$x_1 = -\sqrt{\frac{3}{5}}, \quad x_2 = 0, \quad x_3 = \sqrt{\frac{3}{5}},$$

iar

$$\alpha_1 = \int_{-1}^1 \frac{(x - x_2)(x - x_3)}{(x_1 - x_2)(x_1 - x_3)} dx = \frac{5}{9}, \quad \alpha_2 = \int_a^b \frac{(x - x_1)(x - x_3)}{(x_2 - x_1)(x_2 - x_3)} dx = \frac{8}{9},$$

$$\alpha_3 = \int_a^b \frac{(x - x_1)(x - x_2)}{(x_3 - x_1)(x_3 - x_2)} dx = \frac{5}{9}.$$

Deci, pentru f o funcție continuă pe $[-1, 1]$, formula de cuadratură Gauss de ordinul 3 este

$$\sigma(f) = \frac{1}{9} \left[5f \left(-\sqrt{\frac{3}{5}} \right) + 8f(0) + 5f \left(\sqrt{\frac{3}{5}} \right) \right].$$

Din formula de evaluare a erorii, în cazul în care f este de 6 ori derivabilă, rezultă că

$$\left| \sigma(f) - \int_{-1}^1 f(x) dx \right| \leq \frac{(3!)^4}{(6!)^3} \cdot \frac{2^7}{7} \cdot \sup_{\xi \in [a, b]} |f^{(6)}(\xi)| = \frac{1}{15750} \cdot \sup_{\xi \in [a, b]} |f^{(6)}(\xi)|.$$

Formule sumate:

Fie $k \in \mathbb{N}^*$, $h = (b - a)/k$, $y_i = a + ih$, $\forall i \in \overline{0, k}$. Dacă $\sigma_i(f)$ este o formulă de cuadratură Gauss a funcției f pe intervalul $[x_i, x_{i+1}]$, $\forall i \in \overline{0, k-1}$, atunci se definește formula de cuadratură Gauss sumată

$$\sigma_G^{(k)}(f) = \sum_{i=0}^{k-1} \sigma_i(f).$$

- Formula lui Gauss sumată pentru două noduri:

Pentru orice $j \in \{1, \dots, k\}$ se consideră nodurile:

$$a_j = \frac{y_{j-1} + y_j}{2} - \frac{b - a}{2n\sqrt{3}}, \quad b_j = \frac{y_{j-1} + y_j}{2} + \frac{b - a}{2n\sqrt{3}}.$$

Cuadratura este :

$$\sigma_G^{(k)} = \frac{h}{2} \cdot \sum_{j=1}^n (f(a_j) + f(b_j)),$$

pentru care (dacă $f \in \mathcal{C}^4([a, b])$) avem evaluarea erorii

$$\left| \sigma_G^{(k)} - \int_a^b f(x) dx \right| \leq \frac{7(b-a)^6}{2160k^5} \cdot \sup_{\xi \in [a, b]} |f^{(6)}(\xi)|.$$

- Formula lui Gauss sumată pentru trei noduri:

Pentru orice $j \in \{1, \dots, n\}$ se consideră nodurile:

$$a_j = \frac{y_{j-1} + y_j}{2} - \frac{(b-a)\sqrt{15}}{10n}, \quad b_j = \frac{y_{j-1} + y_j}{2},$$

$$c_j = \frac{y_{j-1} + y_j}{2} + \frac{(b-a)\sqrt{15}}{10n}.$$

Cuadratura este:

$$\sigma_G^{(k)} = \frac{h}{18} \cdot \left[\sum_{j=1}^n (5f(a_j) + 8f(b_j) + 5f(c_j)) \right],$$

pentru care (dacă $f \in \mathcal{C}^6([a, b])$) avem evaluarea erorii

$$\left| \sigma_G^{(k)} - \int_a^b f(x) dx \right| \leq \frac{(b-a)^8}{2016000k^7} \cdot \sup_{\xi \in [a, b]} |f^{(6)}(\xi)|.$$

Exemplul -1.11 Folosind formulele de cuadratură ale lui Gauss sumate (cu două, respectiv cu trei noduri) să se aproximeze calculul integralei

$$I = \int_1^2 \frac{1 + \ln x}{x} dx$$

pentru $k = 5$, $k = 10$, $k = 50$ și $k = 100$, evaluând și eroarea comisă.

Pentru formula de cuadratură Gauss sumată, relativă la două noduri, se obțin următoarele rezultate:

| k | $\sigma_D^{(k)}(f)$ | eroarea |
|-----|---------------------|--------------|
| 5 | 0,9333754517 | 0,000014518 |
| 10 | 0,9333738009 | 0,000000453 |
| 50 | 0,9333736877 | 0,0000000002 |
| 100 | 0,9333736875 | 0,0000000000 |

În stabilirea erorii am ținut seama de $\max_{x \in [a,b]} |f^{(4)}(x)| = 14$.

Pentru formula de cuadratură Gauss sumată, relativă la trei noduri, se obțin următoarele rezultate:

| k | $\sigma_D^{(k)}(f)$ | eroarea |
|-----|---------------------|-------------|
| 5 | 0,9333736921 | 0,000000032 |
| 10 | 0,9333736875 | 0,000000000 |

În stabilirea erorii am ținut seama de $\max_{x \in [a,b]} |f^{(6)}(x)| = 508$. Facem observația că valoarea exactă a integralei este $I = 0,9333736875$ \square .

Metode numerice pentru ecuații diferențiale

Studiul ecuațiilor diferențiale este o parte a matematicii, care face obiectul a numeroase cercetări și care continuă să rămână în actualitate prin interesul particular pe care-l reprezintă pentru alte discipline, ca mecanica, astronomia, fizica și, mai recent, chimia, biologia, științe în care modelarea poate conduce la probleme matematice ce implică ecuații diferențiale. De multe ori, chiar dacă rezultatele matematice ne permit să demonstrăm existența și unicitatea soluției problemei la care se ajunge, soluția analitică nu poate fi obținută, și atunci se impune găsirea unei soluții aproximative a problemei printr-o metodă de rezolvare numerică a problemei.

În acest capitol ne propunem să dăm o descriere a principalelor metode de rezolvare numerică a problemelor Cauchy (a problemelor cu condiții inițiale). Problema Cauchy se definește astfel: *dată fiind aplicația $f : D \subset \mathbb{R} \times \mathbb{R}^m \longrightarrow \mathbb{R}^m$, care definește ecuația diferențială:*

$$y'(t) = f(t, y(t)) \tag{1}$$

și punctul inițial (t_0, y_0) , să se determine o soluție $y : I \subset \mathbb{R} \longrightarrow \mathbb{R}^m$ a ecuației diferențiale (1) și care verifică condiția inițială:

$$y(t_0) = y_0. \tag{2}$$

Metodele pe care le vom prezenta în acest capitol se bazează pe aproximarea soluției problemei (1)-(2), definită pe un interval $[t_0, t_0 + T]$, printr-un șir finit de valori (y_n) care aproximează soluția $y(t)$ în nodurile $t_n = t_0 + nh$, $n \in \{1, \overline{N}\}$, adică $y_n \simeq y(t_n)$. Se consideră că $N = \left\lceil \frac{T}{h} \right\rceil$, unde h este pasul, adică distanța dintre două valori consecutive ale variabilei t , pentru care se face aproximarea.

Se cunosc două clase importante de metode numerice pentru rezolvarea problemei Cauchy:

1. **Metode într-un pas (metode directe)** sunt metodele în care y_{n+1} se calculează printr-o relație de recurență în funcție doar de y_n , calculat anterior. În această categorie intră metodele Euler, Euler îmbunătățită, Euler modificată, Runge-Kutta.

2. **Metode în mai mulți pași (metode indirecte)** sunt metodele în care y_{n+1} se calculează printr-o relație de recurență în funcție de valorile precedente $y_n, y_{n-1}, \dots, y_{n-r+1}$. În această categorie intră metodele Adams-Bashforth, Adams-Moulton, metoda predictor-corector, metoda diferențialei retrograde.

Metode într-un pas (directe)

Considerăm următoarea problemă Cauchy:

$$\begin{cases} y'(t) = f(t, y(t)), & \forall t \in I_0 = [t_0, t_0 + T] \\ y(t_0) = y_0. \end{cases} \quad (3)$$

O metoda numerică într-un pas, pentru aproximarea soluției acestei probleme, constă în determinarea aproximațiilor (y_n) pentru $y(t_n)$ în $t_n = t_0 + nh$, cu $n = \overline{1, N}$, unde:

$$\begin{cases} y_0 = \alpha \in R^m, \\ y_{n+1} = y_n + h\Phi(t_n, y_n, h). \end{cases} \quad (4)$$

Alegerea unei metode înseamnă să alegem funcția Φ .

Observație. Pasul h se poate alege și dependent de n astfel încât $t_{n+1} = t_n + nh_n$ să nu depășească $t_0 + T$. În acest caz, în definițiile ce urmează se va considera $h = \max_{n=0, N-1} h_n$.

Observație. Noțiunea de stabilitate arată că o mică perturbare asupra datelor schemei numerice (4) produce o perturbare mică a aproximației și este independentă de h .

Definiția -1.1 *Spunem că metoda numerică (4) este de ordinul p , cu $p \in N^*$, dacă pentru orice y soluție a problemei (3) avem:*

$$\max_{n=0, N-1} \left\| \frac{1}{h} (y(t_{n+1}) - y(t_n)) - \Phi(t_n, y(t_n), h) \right\| = \mathcal{O}(h^p).$$

Metoda Euler explicită (progresivă)

Schema numerică pentru metoda Euler este următoarea:

$$\begin{cases} y_0 \in \mathbf{R}^m, \\ y_{n+1} = y_n + hf(t_n, y_n). \end{cases}$$

Interpretarea geometrică a metodei Euler. Dacă s-a determinat y_n , pentru a determina y_{n+1} se consideră soluția ecuației (1) care trece prin (t_n, y_n) , adică acea soluție pentru care $y(t_n) = y_n$. Se duce tangenta la graficul acestei soluții în (t_n, y_n) . Ecuația tangentei este:

$$y - y_n = f(t_n, y_n)(t - t_n).$$

Pentru $t = t_{n+1}$ se obține $y_{n+1} = y_n + (t_{n+1} - t_n)f(t_n, y_n)$, adică y_{n+1} este intersecția tangentei cu dreapta $t = t_{n+1}$. Din acest motiv, metoda Euler mai este numită și metoda liniilor poligonale. Erorile se acumulează, ceea ce face ca, în această metodă, pentru pas h nu prea mic, valorile numerice să fie mult diferite de valorile soluției exacte.

Exemplul -1.1 Folosind metoda Euler, determinați soluția aproximativă a problemei Cauchy:

$$\begin{cases} y' = y^2 - \frac{y}{t} - \frac{1}{4t^2}, & t \in [1, 2] \\ y(1) = 0.75 \end{cases}$$

în $t = 2$, luând $h = 0.5$.

Avem $f(t, y) = y^2 - \frac{y}{t} - \frac{1}{4t^2}$, $t_0 = 1$ și $y_0 = 0.75$. Se obține $N = 2$ și $y_{n+1} = y_n + 0.5f(t_n, y_n)$, pentru $n = 0, 1$. Deci rezultă:

$$\begin{aligned} t_1 = 1.5, \quad y(t_1) &\simeq y_1 = y_0 + 0.5f(t_0, y_0) = 0.75 + 0.5f(1, 0.75) = \\ &0.75 + 0.5(-0.4375) = 0.5313, \\ t_2 = 2, \quad y(t_2) &\simeq y_2 = y_1 + 0.5f(t_1, y_1) = 0.5313 + 0.5f(1.5, 0.5313) = \\ &0.5313 + 0.5(-0.1831) = 0.4397. \square \end{aligned}$$

Soluția exactă a problemei din exercițiul -1.1 este

$$y(t) = -\frac{t+5}{2t(t-5)}.$$

Valoarea exactă în $t = 2$ este $y(2) = 0.5833333333$, iar valoarea aproximativă, în funcție de h , este dată în tabelul 1.

Table 1: *Date obtinute prin metoda Euler.*

| h | aproximarea pentru $y(2)$ |
|------|------------------------------|
| 0.5 | 0.4397243924 |
| 0.2 | 0.5231702705 |
| 0.1 | 0.5526766962 |
| 0.05 | 0.5678404244 |

Se poate considera o metodă Euler implicită (retrogradă), în care schema numerică este:

$$\begin{cases} y_0 \in \mathbf{R}^m, \\ y_{n+1} = y_n + hf(t_{n+1}, y_{n+1}), n = \overline{0, N-1}. \end{cases}$$

Folosirea acestei metode este mai dificilă decât metoda Euler explicită, deoarece, la fiecare pas, calculul lui y_{n+1} cu y_n cunoscut, se face prin rezolvarea unei ecuații, în general, neliniare, și care poate avea mai multe soluții. Calculul soluției ecuației din (??) în y_{n+1} va necesita rezolvarea unui sistem liniar dacă f este afină în y sau, în cazul general, utilizarea unei metode pentru ecuații neliniare.

Metode Runge-Kutta

Metodele Runge-Kutta se deosebesc de metoda Taylor prin faptul că înlocuiesc calculul derivatelor lui f prin evaluări pentru f în puncte intermediare între t_n și t_{n+1} .

Metoda a fost introdusă de matematicianul german Carl David Runge în 1895 și a fost dezvoltată de alt matematician german, Wilhelm Kutta, în 1901.

În definirea generală a metodelor Runge-Kutta, pentru $q \in \mathbf{N}^*$ se dau o listă de constante reale:

$$\begin{array}{c|ccc} c_1 & a_{11} & \cdots & a_{1q} \\ \vdots & \vdots & \ddots & \vdots \\ c_q & a_{q1} & \cdots & a_{qq} \\ \hline & b_1 & \cdots & b_q \end{array}$$

cu c_1, \dots, c_q nu neapărat distincte, și formulele de cuadratură:

$$\begin{aligned} \int_0^{c_i} \psi(t) \, dt &\simeq \sum_{j=1}^q a_{ij} \psi(c_j), \quad i = \overline{1, q}, \\ \int_0^1 \psi(t) \, dt &\simeq \sum_{j=1}^q b_j \psi(c_j). \end{aligned}$$

Vom considera cazul general, când punctele din I_0 nu sunt echidistante, adică $t_{n+1} - t_n = h_n$. Pentru fiecare $n = \overline{1, N}$, se consideră punctele intermediare

$$t_{n,i} = t_n + c_i h_n \text{ pentru } i = \overline{1, q}$$

și determinăm $(y_{n,i})_{i=\overline{1,q}}$ prin rezolvarea sistemului:

$$y_{n,i} = y_n + h_n \sum_{j=1}^q a_{ij} f(t_{n,j}, y_{n,j}), \quad i = \overline{1, q}.$$

Aproximarea soluției în t_{n+1} se determină din:

$$y_{n+1} = y_n + h_n \sum_{j=1}^q b_j f(t_{n,j}, y_{n,j}).$$

Relațiile (??) și (??) rezultă aplicând formulele de cuadratură (??). Fie y o soluție

pentru (1). Folosind schimbarea de variabilă $u = \frac{t - t_n}{h_n}$, obținem:

$$y(t_{n,i}) = y(t_n) + \int_{t_n}^{t_{n,i}} f(t, y(t)) dt =$$

$$y(t_n) + \int_0^{c_i} f(t_n + h_n u, y(t_n + h_n u)) du, \quad i = \overline{1, q}$$

$$y(t_{n+1}) = y(t_n) + \int_{t_n}^{t_{n+1}} f(t, y(t)) dt = y(t_n) + \int_0^1 f(t_n + h_n u, y(t_n + h_n u)) du.$$

Aplicând formulele de cuadratură (??) se obține:

$$y(t_{n,i}) \simeq y(t_n) + h_n \sum_{j=1}^q a_{ij} f(t_{n,j}, y(t_{n,j})), \quad i = \overline{1, q}$$

$$y(t_{n+1}) \simeq y(t_n) + h_n \sum_{j=1}^q b_j f(t_{n,j}, y(t_{n,j})),$$

de unde, pentru calculul valorilor aproximative avem (??) și (??).

Schema numerică generală pentru metode Runge-Kutta se poate scrie sub forma:

$$y(t_{n+1}) = y(t_n) + h_n \Phi(t_n, y_n, h_n), \quad n = \overline{0, N-1},$$

unde $\Phi(t, y, h) = \sum_{j=1}^q b_j f(t + c_j h, y_j)$ cu y_1, \dots, y_q rezultate prin rezolvarea sistemului:

$$y_i = y + h \sum_{j=1}^q a_{ij} f(t + c_j h, y_j), \quad i = \overline{1, q}.$$

Notăm $A = (a_{ij})_{i,j=\overline{1,q}}$, $C = \text{diag}(c_1, c_2, \dots, c_q)$, $b = (b_1, b_2, \dots, b_q)^t$ și $e = (1, 1, \dots, 1)^t \in \mathbf{R}^q$.

În funcție de coeficienții a_{ij} metodele Runge-Kutta pot fi clasificate astfel:

- dacă $a_{ij} = 0, \forall 1 \leq i \leq j \leq q$, atunci metoda Runge-Kutta se numește *explicită*.
- dacă $a_{ij} = 0, \forall 1 \leq i < j \leq q$, atunci metoda Runge-Kutta se numește *semi-implicită*.

În cazul când nici una dintre condițiile de mai sus nu este îndeplinită, metoda Runge-Kutta se numește *implicită*.

Dăm mai jos câteva rezultate importante în convergența metodelor Runge-Kutta.

Teorema -1.1 Dacă f este lipschitziană în a doua variabilă, având constanta L , $\rho(|A|)$ este raza spectrală a lui $|A|$ și h_n este astfel încât $h_n L \rho(|A|) < 1$, atunci schema numerică Runge-Kutta (??) admite soluție unică. De asemenea, pentru $h_n = h = \text{const.}$, astfel încât $0 < h \leq h^*$ cu $h^* L \rho(|A|) < 1$, metoda Runge-Kutta este stabilă.

Observație. Pentru o metodă Runge-Kutta explicită avem $\rho(|A|) = 0$. Deci o metodă Runge-Kutta explicită întotdeauna este stabilă.

Definiția -1.2 Vom spune că este îndeplinită condiția $A(p)$ dacă sunt îndeplinite condițiile $A'(l)$ pentru $l = \overline{1, p}$, unde $A'(l)$ sunt date în tabelul 2 pentru $l = \overline{1, 5}$.

Teorema -1.2 Condiția necesară și suficientă ca o metodă Runge-Kutta (pentru toate funcțiile suficient de regulate) să fie de ordin p este să fie verificată condiția $A(p)$.

Remarcă. Condițiile necesare pentru ca o metodă Runge-Kutta să fie de ordin p sunt:

$$b^t e = 1, \quad b^t C e = \frac{1}{2}, \dots, b^t C^{p-1} e = \frac{1}{p}.$$

Condițiile (??) sunt echivalente cu afirmația: formula de cuadratură $(??)_2$ este de ordin $p - 1$, adică este exactă pentru polinoame până la gradul $p - 1$. Se poate deduce că $p \leq 2q$.

Construcția unei metode Runge-Kutta se face, în general, în modul următor:

- se determină relații pentru b_1, \dots, b_q și c_1, \dots, c_q din condiția ca formula de cuadratură $(??)_2$ să fie de ordin $p - 1$;
- se obțin și coeficienții din matricea A , rezolvând restul de condiții suficiente pentru metode Runge-Kutta, până la ordinul p , date în tabelul 3.

Pentru $p = 5$ se verifică și condițiile pentru $p = 3$ și $p = 4$.

Observație. Pentru programarea metodelor Runge-Kutta este mai ușor să notăm:

$$k_{n,i} = f(t_{n,i}, y_{n,i}) \text{ pentru } i = \overline{1, q},$$

și atunci avem:

$$k_{n,i} = f(t_{n,i}, y_n + h_n \sum_{j=1}^q a_{ij} k_{n,j}) \text{ pentru } i = \overline{1, q}$$

$$y_{n+1} = y_n + h_n \sum_{j=1}^q b_j k_{n,j}.$$

Rezolvând sistemul (??) în necunoscutele $(k_{n,i})_{i=\overline{1,q}}$, calculăm mai ușor y_{n+1} din (??).

De asemenea, obținem:

$$y_{n,i} = y_n + h_n \sum_{j=1}^q a_{ij} k_{n,j}, \text{ pentru } i = \overline{1, q}.$$

Definiția -1.3 O metodă $RK_{pp'}$ este o metodă Runge-Kutta de ordin p' corespunzătoare tabloului de constante

| | | | | |
|----------|----------|----------|----------|----------------|
| c_1 | a_{11} | \cdots | a_{1q} | θ |
| \vdots | \vdots | \ddots | \vdots | \blacksquare |
| c_q | a_{q1} | \cdots | a_{qq} | θ |
| 1 | b_1 | \cdots | b_q | θ |
| | b'_1 | \cdots | b'_q | b'_{q+1} |

în care dacă excludem ultima linie și ultima coloană, obținem o metodă de ordin p .

Exemple particulare de metode Runge-Kutta.

Exemplul 1. Pentru $q = 1$, metoda Runge-Kutta definită prin:

$$\frac{\theta}{1} \quad \text{cu } \theta \in \mathbf{R}, \text{ se scrie:}$$

$$y_{n,1} = y_n + \theta f(t_n + \theta h_n, y_{n,1})$$

$$y_{n+1} = y_n + h_n f(t_n + \theta h_n, y_{n,1}).$$

Pentru $\theta = 0$ și $\theta = 1$ se obțin metode de ordinul 1: **metoda Euler progresivă**, respectiv, **metoda Euler retrogradă**. Pentru $\theta = 1/2$ se obține **metoda punctului de mijloc** și este o metodă de ordinul 2.

Exemplul 2. Pentru $q = 2$, metoda Runge-Kutta definită prin:

$$\begin{array}{c|cc} 0 & 0 & 0 \\ \alpha & \alpha & 0 \\ \hline & 1 - \frac{1}{2\alpha} & \frac{1}{2\alpha} \end{array}$$

cu $\alpha \in \mathbf{R}^*$, se scrie:

$$\begin{cases} y_{n,1} = y_n \\ y_{n,2} = y_n + h_n \alpha f(t_n, y_{n,1}) \end{cases}$$

$$y_{n+1} = y_n + h_n \left(\left(1 - \frac{1}{2\alpha}\right) f(t_n, y_n) + \frac{1}{2\alpha} f(t_n + \alpha h_n, y_n + \alpha h_n f(t_n, y_n)) \right)$$

Dacă $\alpha = \frac{1}{2}$, atunci se obține **metoda Euler modificată (ameliorată)**:

$$y_{n+1} = y_n + h_n f\left(t_n + \frac{1}{2} h_n, y_n + \frac{1}{2} h_n f(t_n, y_n)\right).$$

Avem $A = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1/2 & 0 \end{pmatrix}$, $C = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1/2 \end{pmatrix}$, $b = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \end{pmatrix}$ și este îndeplinită condiția $A(2)$, deci metoda (??) este de ordin 2.

Dacă $\alpha = 1$, atunci se obține **metoda Heun** sau **metoda Euler îmbunătățită** sau **metoda** RK_{12} :

$$y_{n+1} = y_n + \frac{1}{2} h_n (f(t_n, y_n) + f(t_n + h_n, y_n + h_n f(t_n, y_n))) .$$

Avem $A = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 1 & 0 \end{pmatrix}$, $C = \begin{pmatrix} 0 & 0 \\ 0 & 1 \end{pmatrix}$, $b = \begin{pmatrix} 1/2 \\ 1/2 \end{pmatrix}$ și este îndeplinită condiția $A(2)$, deci metoda (??) este de ordin 2.

Exemplul 3. Pentru $q = 4$ metoda Runge-Kutta definită prin:

| | | | | |
|-------|-----|-----|-----|-----|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1/2 | 1/2 | 0 | 0 | 0 |
| 1/2 | 0 | 1/2 | 0 | 0 |
| 1 | 0 | 0 | 1 | 0 |
| <hr/> | | | | |
| | 1/6 | 2/6 | 2/6 | 1/6 |

este **metoda Runge-Kutta clasică** sau **metoda** RK_{24} (Kutta - 1901). Sub această formă, metoda este cel mai des utilizată. Avem:

$$\left\{ \begin{array}{l} y_{n,1} = y_n \\ y_{n,2} = y_n + \frac{h_n}{2} f(t_n, y_{n,1}) \\ y_{n,3} = y_n + \frac{h_n}{2} f(t_n + \frac{1}{2} h_n, y_{n,2}) \\ y_{n,4} = y_n + h_n f(t_n + \frac{1}{2} h_n, y_{n,3}) \end{array} \right.$$

$$\text{și} \quad y_{n+1} = y_n + \frac{h_n}{6} \left(f(t_n, y_{n,1}) + 2f(t_n + \frac{1}{2} h_n, y_{n,2}) + 2f(t_n + \frac{1}{2} h_n, y_{n,3}) + f(t_{n+1}, y_{n,4}) \right) . \quad (5)$$

În metoda RK_{24} avem:

$$A = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1/2 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1/2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix}, C = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1/2 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1/2 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}, b = \begin{pmatrix} 1/6 \\ 2/6 \\ 2/6 \\ 1/6 \end{pmatrix} \text{ și este}$$

îndeplinită condiția $A(4)$, deci metoda (5) este de ordin 4.

Exemplul 4. Pentru $q = 5$, metoda Runge-Kutta definită prin:

| | | | | | |
|-----|-------|-------|-------|-------|------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 2/7 | 2/7 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 4/7 | -8/35 | 4/5 | 0 | 0 | 0 |
| 6/7 | 29/42 | -2/3 | 5/6 | 0 | 0 |
| 1 | 1/6 | 1/6 | 5/12 | 1/4 | 0 |
| | 11/96 | 28/96 | 35/96 | 14/96 | 8/96 |

este o metodă RK_{34} .

Exemplul 5. Pentru $q = 6$, metoda Runge-Kutta definită prin:

| | | | | | | |
|-----|------|-------|-------|-------|-------|------|
| 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1/2 | 1/2 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1/4 | 3/16 | 0 | 0 | 0 | 0 | 0 |
| 1/2 | 0 | 0 | 1/2 | 0 | 0 | 0 |
| 3/4 | 0 | -3/16 | 9/16 | 0 | 0 | 0 |
| 1 | 1/7 | 4/7 | 6/7 | -12/7 | 8/7 | 0 |
| | 7/90 | 0 | 32/90 | 12/90 | 32/90 | 7/90 |

este o metodă Runge-Kutta de ordin 6.

Exemplul -1.2 Se dă problema Cauchy:

$$\begin{cases} y' = y^2 - \frac{y}{t} - \frac{1}{4t^2}, & t \in [1, 2.9] \\ y(1) = 0.75 \end{cases}$$

Să se determine valoarea aproximativă a soluției în $t = 2.9$, folosind metodele Euler progresivă, Euler modificată, RK_{12} și RK_{24} , pentru $N = 2$.

Pentru $N = 2$ avem $h = 0.9500$. Luăm $y_0 = 0.75$, $t_0 = 1$. Pentru metoda RK_{24} , avem $f(t, y) = y^2 - \frac{y}{t} - \frac{1}{4t^2}$. Se obține:

- pentru $n = 1$:

$$\begin{aligned} y_{0,1} &= y_0 = 1, & t_{0,1} &= t_0 = 1, \\ y_{0,2} &= y_0 = 1 + 0.95f(t_{0,1}, y_{0,1})/2 = 0.8812, & t_{0,2} &= t_0 + 0.95/2 = 1.4750, \\ y_{0,3} &= y_0 = 1 + 0.95f(t_{0,2}, y_{0,2})/2 = 1.0305, & t_{0,3} &= t_0 + 0.95/2 = 1.4750, \\ y_{0,4} &= y_0 = 1 + 0.95f(t_{0,3}, y_{0,3})/2 = 1.2360, & t_{0,4} &= t_0 + 0.95 = 1.9500, \\ y_1 &= y_0 + 0.95(f(t_{0,1}, y_{0,1}) + 2f(t_{0,2}, y_{0,2}) + 2f(t_{0,3}, y_{0,3}) + f(t_{0,4}, y_{0,4}))/6 = \\ &= 1 + 0.95(-0.2500 + 2 \cdot 0.0642 + 2 \cdot 0.2484 + 0.8281)/6 = 1.1905 \\ t_1 &= t_0 + h = 1.9500 \end{aligned}$$

- pentru $n = 2$:

$$\begin{aligned} y_{1,1} &= y_1 = 1.1905, & t_{1,1} &= t_1 = 1.95, \\ y_{1,2} &= y_1 = 1 + 0.95f(t_{1,1}, y_{1,1})/2 = 1.5425, & t_{1,2} &= t_1 + 0.95/2 = 2.4250, \\ y_{1,3} &= y_1 = 1 + 0.95f(t_{1,2}, y_{1,2})/2 = 1.9984, & t_{1,3} &= t_1 + 0.95/2 = 2.4250, \\ y_{1,4} &= y_1 = 1 + 0.95f(t_{1,3}, y_{1,3})/2 = 4.1612, & t_{1,4} &= t_1 + 0.95 = 2.9, \\ y_2 &= y_1 + 0.95(f(t_{1,1}, y_{1,1}) + 2f(t_{1,2}, y_{1,2}) + 2f(t_{1,3}, y_{1,3}) + f(t_{1,4}, y_{1,4}))/6 = \\ &= 1.1905 + 0.95(0.7411 + 2 \cdot 1.7008 + 2 \cdot 3.1270 + 15.8509)/6 = 5.3464 \\ t_2 &= t_1 + h = 2.9. \square \end{aligned}$$

În tabelul 4 am dat valorile obținute cu metodele cerute în enunț pentru $N = 2$. Soluția exactă este $y(t) = -\frac{t+3}{2t(t-3)}$. Pentru aceleași cerințe ca în exercițiul -1.2, dar

pentru $N = 7$ se obțin datele din tabelul 5. Pentru valori mai mari ale lui N se obțin valori aproximative mult apropiate de soluția exactă. De exemplu, pentru $N = 20$ valorile obținute sunt în tabelul 6.

Metode în mai mulți pași (indirecte)

Calculul valorii y_{n+1} la t_{n+1} se poate obține folosind $r + 1$ valori deja calculate $y_n, y_{n-1}, \dots, y_{n-r+1}$, adică folosind $r + 1$ pași anteriori cu $r \in \mathbf{N}$. În general, se obțin metode cu caracteristici mai bune. Cel mai des întâlnite metode în $r + 1$ pași sunt metodele Adams. Se consideră problema (1)-(2), în care presupunem că f este lipschitziană în al doilea argument. Considerăm diviziunea:

$$t_0 < t_1 < \dots, t_N = t_0 + T,$$

$$h_n = t_{n+1} - t_n.$$

Metodele Adams se bazează pe relația:

$$y(t_{n+1}) = y(t_n) + \int_{t_n}^{t_{n+1}} f(t, y(t)) dt,$$

unde $y(\cdot)$ este soluție a ecuației (1).

Schema de aproximare într-o metodă Adams este:

$$y_{n+1} = y_n + \int_{t_n}^{t_{n+1}} P_{n,r}(t) dt,$$

unde $P_{n,r}(\cdot)$ este o aproximare a funcției $f(\cdot, \cdot)$.

Se presupune că printr-o metodă directă (de exemplu, de tip Runge-Kutta) s-au determinat valorile y_1, y_2, \dots, y_r pornind de la o valoare y_0 . Pentru $n \geq r$, $n \in \{1, N-1\}$, presupunem cunoscute $y_n, y_{n-1}, \dots, y_{n-r}$ și notăm:

$$f_j = f(t_j, y_j), \quad j = \overline{n-r, n},$$

valorile aproximative pentru $f(t_j, y(t_j))$, $j = \overline{n-r, n}$, pentru $y(\cdot)$ soluție a ecuației (1).

Metoda Adams-Bashforth

În metoda Adams-Bashforth considerăm, în (??), $P_{n,r}(t)$ polinomul de interpolare de grad $\leq r$, definit prin:

$$P_{n,r}(t_{n-i}) = f_{n-i}, \quad i = \overline{0, r}.$$

Dacă alegem pentru $P_{n,r}$ polinomul Lagrange, atunci se scrie sub forma:

$$P_{n,r}(t) = \sum_{i=0}^r f_{n-i} L_{n,i,r}(t),$$

unde

$$L_{n,i,r}(t) = \prod_{j=0, j \neq i}^r \frac{t - t_{n-j}}{t_{n-i} - t_{n-j}}, \quad i = \overline{0, r}.$$

Avem

$$\int_{t_n}^{t_{n+1}} P_{n,r}(t) dt = \sum_{i=0}^r f_{n-i} \int_{t_n}^{t_{n+1}} L_{n,i,r}(t) dt,$$

unde notând:

$$b_{n,i,r} = \frac{1}{h_n} \int_{t_n}^{t_{n+1}} L_{n,i,r}(t) dt, \quad i = \overline{0, r},$$

schema Adams-Bashforth se poate scrie:

$$\begin{cases} y_{n+1} = y_n + \sum_{i=0}^r h_n b_{n,i,r} f_{n-i}, \\ f_{n+1} = f(t_{n+1}, y_{n+1}), \quad n = \overline{r, N-1}. \end{cases}$$

Observație. Pentru $r = 0$ se obține metoda Euler progresivă, deoarece:

$$P_{n,0}(t) = f_n = f(t_n, y_n), \quad L_{n,0,0}(t) = 1, \quad b_{n,0,0} = 1,$$

și, deci

$$y_{n+1} = y_n + h_n f(t_n, y_n).$$

Dacă considerăm $h_n = h_{n-1} = \dots = h_{n-r} = h = \text{const.}$, atunci coeficienții $b_{n,i,r}$ sunt independenți de n . Din (??) prin schimbarea de variabilă $t = t_n + sh$ și punând

$t_{n-j} = t_n - jh$, $j = \overline{0, r}$, se obține:

$$b_{n,i,r} = b_{i,r} = \int_0^1 l_{i,r}(s) ds, \quad \text{unde } l_{i,r}(s) = \prod_{j=0, j \neq i}^r \frac{s+j}{j-i}, \quad i = \overline{0, r}.$$

În tabelul 7 avem coeficienții metodei Adams-Bashforth $(b_{i,r})_{i=\overline{0,r}}$ pentru $r = \overline{1, 5}$, astfel că:

- pentru $r = 1$ avem $y_{n+1} = y_n + \frac{h}{2} (3f_n - f_{n-1})$;
- pentru $r = 2$ avem $y_{n+1} = y_n + \frac{h}{12} (23f_n - 16f_{n-1} + 5f_{n-2})$;
- pentru $r = 3$ avem $y_{n+1} = y_n + \frac{h}{24} (55f_n - 59f_{n-1} + 37f_{n-2} - 9f_{n-3})$;
- pentru $r = 4$ avem

$$y_{n+1} = y_n + \frac{h}{720} (1901f_n - 2774f_{n-1} + 2616f_{n-2} - 1274f_{n-3} + 251f_{n-4})$$

1

Exemplul -1.3 Folosind metoda Adams-Bashforth pentru $r = 3$, determinați soluția aproximativă a problemei Cauchy:

$$\begin{cases} y' = y^2 - \frac{y}{t} - \frac{1}{4t^2}, & t \in [1, 2.25] \\ y(1) = 0.75 \end{cases}$$

în $t = 2.25$ pentru $N = 5$, determinând valorile de început y_1, y_2, y_3 cu metoda Euler progresivă.

Avem $h = 0.25$ și $f(t, y) = y^2 - \frac{y}{t} - \frac{1}{4t^2}$. Aplicând metoda Euler progresivă se obține:

$$\begin{array}{lll} t_0 = 1, & y_0 = 0.75, & f_0 = f(t_0, y_0) = -0.4375, \\ t_1 = 1.25, & y_1 = 0.6406, & f_1 = f(t_1, y_1) = -0.2621, \\ t_2 = 1.5, & y_2 = 0.5751, & f_2 = f(t_2, y_2) = -0.1638, \\ t_3 = 1.75, & y_3 = 0.5342, & f_3 = f(t_3, y_3) = -0.1015, \end{array}$$

și, în continuare, cu metoda Adams-Bashforth pentru $r = 3$, rezultă:

$$t_4 = 2, \quad y_4 = y_3 + \frac{h}{24} (55f_3 - 59f_2 + 37f_1 - 9f_0) = 0.5166,$$

$$f_4 = f(t_4, y_4) = -0.0539,$$

$$t_5 = 2.25, \quad y_5 = y_4 + \frac{h}{24} (55f_4 - 59f_3 + 37f_2 - 9f_1) = 0.5096,$$

$$f_5 = f(t_5, y_5) = -0.0162.$$

Table 2: *Condițiile $A'(l)$ pentru $l = \overline{1, 5}$.*

| l | $A'(l)$ |
|-----|--|
| 1 | $b^t e = 1$ |
| 2 | $b^t C e = b^t A e = \frac{1}{2}$ |
| 3 | $b^t C^2 e = b^t C A e = b^t (Ae)^{\cdot 2} = \frac{1}{3}, \quad b^t A C e = b^t A^2 e = \frac{1}{6}$ |
| 4 | $b^t C^3 e = b^t C^2 A e = b^t C (Ae)^{\cdot 2} = b^t (Ae)^{\cdot 3} = \frac{1}{4},$ $b^t C A C e = b^t C A^2 e = b^t ((Ae) \cdot (A C e)) = b^t ((Ae) \cdot (A^2 e)) = \frac{1}{8}$ $b^t A C^2 e = b^t A C A e = b^t A (Ae)^{\cdot 2} = \frac{1}{12}, \quad b^t A^2 C e = b^t A^3 e = \frac{1}{24}$ |
| 5 | $b^t C^4 e = b^t C^3 A e = b^t C^2 (Ae)^{\cdot 2} = b^t C (Ae)^{\cdot 3} = b^t (Ae)^{\cdot 4} = \frac{1}{5},$ $b^t C^2 A C e = b^t C^2 A^2 e = b^t C ((Ae) \cdot (A C e)) = b^t C ((Ae) \cdot (A^2 e)) =$ $b^t ((Ae)^{\cdot 2} \cdot (A C e)) = b^t C ((Ae)^{\cdot 2} \cdot (A^2 e)) = \frac{1}{10},$ $b^t C A C^2 e = b^t C A C A e = b^t C A ((Ae)^{\cdot 2}) = b^t ((Ae) \cdot (A C^2 e)) =$ $b^t ((Ae) \cdot (A C A e)) = b^t ((Ae) \cdot A (Ae)^{\cdot 2}) = \frac{1}{15},$ $b^t A C^3 e = b^t A C^2 A e = b^t A C (Ae)^{\cdot 2} = b^t A (Ae)^{\cdot 3} e = b^t (A C e)^{\cdot 2} e =$ $b^t ((A C e) \cdot (A^2 e)) = b^t (A^2 e)^{\cdot 2} = \frac{1}{20},$ $b^t C A^2 C e = b^t C A^3 e = b^t ((Ae) \cdot (A^2 C e)) = b^t ((Ae) \cdot (A^3 e)) = \frac{1}{30},$ $b^t A C A C e = b^t A C A^2 e = b^t A ((Ae) \cdot (A C e)) = b^t A ((Ae) \cdot (A^2 e)) = \frac{1}{40},$ $b^t A^2 C^2 e = b^t A^2 C A e = b^t A^2 (Ae)^{\cdot 2} = \frac{1}{60}, \quad b^t A^3 C e = b^t A^4 e = \frac{1}{120}$ |

Table 3: *Condițiile suficiente pentru metode de ordin $p \in \{3, 4, 5\}$.*

| | |
|-----|---|
| p | Condiții suficiente pentru metoda Runge-Kutta de ordin p |
| 3 | $Ae = Ce$, $b^t e = 1$, $b^t Ce = \frac{1}{2}$, $b^t C^2 e = \frac{1}{3}$, $b^t ACe = \frac{1}{6}$ |
| 4 | $b^t C^3 e = \frac{1}{4}$, $b^t CACe = \frac{1}{8}$, $b^t AC^2 e = \frac{1}{12}$, $b^t A^2 Ce = \frac{1}{24}$ |
| 5 | $b^t C^4 e = \frac{1}{5}$, $b^t C^2 ACe = \frac{1}{10}$, $b^t CAC^2 e = \frac{1}{15}$, $b^t (AC)^2 e = \frac{1}{20}$, $b^t CA^2 Ce = \frac{1}{30}$ |

Table 4: *Valori aproximative pentru $N = 2$.*

| n | t_n | Solutia exacta | Metoda Euler | Metoda RK_{12} | Metoda Euler mod. | Metoda RK_{24} |
|---|--------|-------------------|-----------------|---------------------|----------------------|---------------------|
| 0 | 1.0000 | 1.0000 | 1.0000 | 1.0000 | 1.0000 | 1.0000 |
| 1 | 1.9500 | 1.2088 | 0.7625 | 0.9405 | 1.0610 | 1.1905 |
| 2 | 2.9000 | 10.1724 | 0.8809 | 1.6339 | 2.1295 | 5.3464 |

Table 5: *Valori aproximative pentru $N = 7$.*

| n | t_n | Solutia exacta | Metoda Euler | Metoda RK_{12} | Metoda Euler mod. | Metoda RK_{24} |
|---|--------|-------------------|-----------------|---------------------|----------------------|---------------------|
| 0 | 1.0000 | 1.0000 | 1.0000 | 1.0000 | 1.0000 | 1.0000 |
| 1 | 1.2714 | 0.9718 | 0.9321 | 0.9635 | 0.9698 | 0.9717 |
| 2 | 1.5429 | 1.0103 | 0.9270 | 0.9934 | 1.0048 | 1.0103 |
| 3 | 1.8143 | 1.1190 | 0.9687 | 1.0881 | 1.1058 | 1.1188 |
| 4 | 2.0857 | 1.3335 | 1.0578 | 1.2736 | 1.3011 | 1.3332 |
| 5 | 2.3571 | 1.7677 | 1.2083 | 1.6274 | 1.6731 | 1.7667 |
| 6 | 2.6286 | 2.8825 | 1.4532 | 2.3968 | 2.4825 | 2.8745 |
| 7 | 2.9000 | 10.1724 | 1.8665 | 4.7272 | 4.9158 | 9.2669 |

Table 6: *Valori aproximative pentru $N = 20$.*

| n | t_n | Solutia exacta | Metoda Euler | Metoda RK_{12} | Metoda Euler mod. | Metoda RK_{24} |
|----|---------|-------------------|-----------------|---------------------|----------------------|---------------------|
| 0 | 1.00000 | 1.00000 | 1.00000 | 1.00000 | 1.00000 | 1.00000 |
| 1 | 1.09500 | 0.98155 | 0.97625 | 0.98114 | 0.98149 | 0.98155 |
| 2 | 1.19000 | 0.97265 | 0.96228 | 0.97187 | 0.97251 | 0.97265 |
| 3 | 1.28500 | 0.97219 | 0.95666 | 0.97105 | 0.97195 | 0.97219 |
| 4 | 1.38000 | 0.97960 | 0.95849 | 0.97808 | 0.97922 | 0.97960 |
| 5 | 1.47500 | 0.99472 | 0.96732 | 0.99278 | 0.99417 | 0.99472 |
| 6 | 1.57000 | 1.01777 | .982995 | 1.01535 | 1.01700 | 1.01777 |
| 7 | 1.66500 | 1.04936 | 1.00568 | 1.04636 | 1.04828 | 1.04936 |
| 8 | 1.76000 | 1.09054 | 1.03581 | 1.08682 | 1.08905 | 1.09054 |
| 9 | 1.85500 | 1.14290 | 1.07416 | 1.13825 | 1.14083 | 1.14290 |
| 10 | 1.95000 | 1.20879 | 1.12186 | 1.20289 | 1.20588 | 1.20879 |
| 11 | 2.04500 | 1.29162 | 1.18052 | 1.28401 | 1.28749 | 1.29162 |
| 12 | 2.14000 | 1.39644 | 1.25240 | 1.38638 | 1.39046 | 1.39643 |
| 13 | 2.23500 | 1.53090 | 1.34062 | 1.51721 | 1.52199 | 1.53089 |
| 14 | 2.33000 | 1.70713 | 1.44962 | 1.68770 | 1.69333 | 1.70712 |
| 15 | 2.42500 | 1.94532 | 1.58577 | 1.91626 | 1.92284 | 1.94529 |
| 16 | 2.52000 | 2.28175 | 1.75851 | 2.23503 | 2.24252 | 2.28169 |
| 17 | 2.61500 | 2.78861 | 1.98225 | 2.70542 | 2.71305 | 2.78847 |
| 18 | 2.71000 | 3.63278 | 2.28004 | 3.45972 | 3.46390 | 3.63226 |
| 19 | 2.80500 | 5.30646 | 2.69075 | 4.83886 | 4.82237 | 5.30322 |
| 20 | 2.90000 | 10.17241 | 3.28441 | 8.01230 | 7.86910 | 10.11166 |

Table 7: Valorile coeficien@tilor $b_{i,r}$ pentru $r = \overline{1,5}$.

| | 6 | | | | | |
|---|-------------|-------------|------------|-------------|-----------|-----------|
| | $i = 0$ | $i = 1$ | $i = 2$ | $i = 3$ | $i = 4$ | $i = 5$ |
| 1 | $3/2$ | $-1/2$ | - | - | - | - |
| 2 | $23/12$ | $-4/3$ | $5/12$ | - | - | - |
| 3 | $55/24$ | $-59/24$ | $37/24$ | $-3/8$ | - | - |
| 4 | $1901/720$ | $-1387/360$ | $109/30$ | $-637/360$ | $251/720$ | - |
| 5 | $4277/1440$ | $-2641/480$ | $4991/720$ | $-3649/720$ | $959/480$ | $-95/288$ |

Metode numerice pentru ecuații neliniare

Metoda biseției

Exemplul -1.1 Să se aproximeze soluția ecuației $x^3 + 4x^2 - 10 = 0$ (conținută în intervalul $[-1, 2]$).

Soluție Avem

$$a_0 = a = -1, b_0 = b = 2, f(a) = -7, f(b) = 14.$$

Atunci $c_0 = (a_0 + b_0)/2 = 1/2$. Cum $f(c_0) < 0$ rezultă că

$$a_1 = c_0 = 1/2, b_1 = b_0 = 2, c_1 = (a_1 + b_1)/2 = 5/4 = 1,25$$

Cum $f(c_1) < 0$ rezultă că

$$a_2 = c_1 = 5/4, b_2 = b_1 = 2, c_2 = (a_2 + b_2)/2 = 13/8 = 1,625$$

Cum $f(c_2) > 0$ rezultă că

$$a_3 = a_2 = 5/4, b_3 = c_2 = 13/8, c_3 = (a_3 + b_3)/2 = 23/16 = 1,4375$$

Cum $f(c_3) > 0$ rezultă că

$$a_4 = a_3 = 5/4, b_4 = c_3 = 23/16, c_4 = (a_4 + b_4)/2 = 43/32 = 1,34375$$

etc.

Regula falsi

Exemplul -1.2 Să se aproximeze soluția ecuației $x^3 + 4x^2 - 10 = 0$ (conținută în intervalul $[-1, 2]$).

Soluție Avem

$$a_0 = a = -1, b_0 = b = 2, f(a) = -7, f(b) = 14.$$

Atunci $c_0 = (a_0 f(b_0) - b_0 f(a_0)) / (f(b_0) - f(a_0)) = 0$. Cum $f(c_0) < 0$ rezultă că

$$a_1 = c_0 = 0, b_1 = b_0 = 2, c_1 = (a_1 f(b_1) - b_1 f(a_1)) / (f(b_1) - f(a_1)) = 5/6 = 0,83333$$

Cum $f(c_1) < 0$ rezultă că

$$a_2 = c_1 = 5/6, b_2 = b_1 = 2, c_2 = (a_2 f(b_2) - b_2 f(a_2)) / (f(b_2) - f(a_2)) = 110/91 = 1,20879$$

etc.

Metoda coardei

Exemplul -1.3 Să se aproximeze soluția ecuației $2x^3 - 4x + 1 = 0$ (conținută în intervalul $[1/4, 1]$), folosind metoda coardei.

Soluție: Fie $f(x) = 2x^3 - 4x + 1$. Avem: $f'(x) = 6x^2 - 4$ și $f''(x) = 12x$. Luam $a = 1/4$ și $b = 1$. Evident, f'' nu se anulează pe $[a, b]$, $f(a) \cdot f''(a) = 3/32 > 0$ și $f(a) \cdot f(b) = -1/32 < 0$. Deci condițiile de aplicabilitate ale metodei coardei sunt indeplinite. Luam $x_0 = 1/4$ și $x_1 = 1$. Atunci

$$x_2 = \frac{x_0 f(x_1) - x_1 f(x_0)}{f(x_1) - f(x_0)} = \frac{3}{11}, x_3 = \frac{x_0 f(x_3) - x_3 f(x_0)}{f(x_3) - f(x_0)} = \frac{899}{3475}, \text{ etc. } \square$$

Metoda secantei

Exemplul -1.4 Să se aplice metoda secantei pe intervalul $[0, 1]$ pentru rezolvarea ecuației $3e^x - 4 \cos x = 0$ pentru $x_0 = 1$ și $x_1 = 0,9$.

Soluție: Evident f este de două ori derivabilă pe $[0, 1]$ și $f'(x) = 3e^x + 4 \sin x$, funcție care evident nu se anulează pe $[0, 1]$. Cum $f(0) \cdot f(1) = -3e + 4 \cos 1 < 0$ rezultă că ecuația are o rădăcină în intervalul $[0, 1]$.

Avem

$$x_2 := \frac{x_0 f(x_1) - x_1 f(x_0)}{f(x_1) - f(x_0)} = \frac{3e^{9/10} - 4 \cos(9/10) - 9/10(3e - 4 \cos 1)}{3e^{9/10} - 4 \cos(9/10) - 3e + 4 \cos 1} = 0,45575$$

Metoda lui Newton

Exemplul -1.5 Să se arate că se aplică metoda lui Newton pe intervalul $[0, 1]$ pentru rezolvarea ecuației $3e^x - 4 \cos x = 0$. Luând $x_0 = 1$, să se calculeze valoarea primei iterații.

Soluție: Evident f este de două ori derivabilă pe $[0, 1]$ și $f'(x) = 3e^x + 4 \sin x$, $f''(x) = 3e^x + 4 \cos x$, funcții care evident nu se anulează pe $[0, 1]$. Cum $f(0) \cdot f(1) = -3e + 4 \cos 1 < 0$ și $f(1) \cdot f''(1) = 9e^2 - 16 \cos 1 > 0$, rezultă că metoda lui Newton se aplică.

Avem

$$x_1 := x_0 - \frac{f(x_0)}{f'(x_0)} = 1 - \frac{3e - 4 \cos 1}{3e + 4 \sin 1} = \frac{4 \sin 1 + 4 \cos 1}{3e + 4 \sin 1} = 0,47975$$

Principiul contracției

Exemplul -1.6 Fie funcția

$$f : \left[-\frac{3}{4}, -\frac{1}{2}\right] \rightarrow \mathbf{R}, f(x) = x^2 + x - \frac{7}{16}$$

Să se arate că f este o contracție. Luând $x_0 = -\frac{5}{8}$, să se determine numărul de iterații necesari pentru a aproxima soluția ecuației $f(x) = x$ cu o eroare ε .

Soluție Funcția f este derivabilă și

$$f'(x) = 2x + 1$$

Avem

$$\max_{x \in \left[-\frac{3}{4}, -\frac{1}{2}\right]} |f'(x)| = \max_{x \in \left[-\frac{3}{4}, -\frac{1}{2}\right]} |2x + 1| = \max_{x \in \left[-\frac{3}{4}, -\frac{1}{2}\right]} (-2x - 1) = -2 \cdot \left(-\frac{3}{4}\right) - 1 = \frac{1}{2}$$

Deci

$$|f'(x)| \leq q := \frac{1}{2}.$$

Notăm $a = -\frac{3}{4}, b = -\frac{1}{2}$. Atunci

$$\begin{aligned} \left| f\left(\frac{a+b}{2}\right) - \frac{a+b}{2} \right| &\leq (1-q) \cdot \frac{b-a}{2} \iff \left| f\left(-\frac{5}{8}\right) + \frac{5}{8} \right| \leq \left(1 - \frac{1}{2}\right) \cdot \frac{1}{8} \iff \\ &\iff \left| \frac{25}{64} - \frac{5}{8} - \frac{7}{16} + \frac{5}{8} \right| \leq \frac{1}{16} \iff \frac{3}{64} \leq \frac{4}{64}, \text{ ceea ce este adevărat.} \end{aligned}$$

Deci f este o contracție. Fie z soluția ecuației $f(x) = x$ pe intervalul $[a, b]$.

Din formula de evaluare a erorii avem

$$|x_n - z| \leq \frac{q^n}{1-q} |x_1 - x_0|$$

Dacă

$$\frac{q^n}{1-q} |x_1 - x_0| \leq \varepsilon, \text{ atunci } |x_n - z| \leq \varepsilon, \text{ deci } x_n \text{ aproximează pe } z \text{ cu eroarea } \varepsilon.$$

Avem

$$x_1 = f(x_0) = f\left(-\frac{5}{8}\right) = \frac{25}{64} - \frac{5}{8} - \frac{7}{16} = -\frac{43}{64}$$

și

$$|x_1 - x_0| = \left| -\frac{43}{64} + \frac{5}{8} \right| = \frac{3}{64}$$

Atunci

$$\frac{q^n}{1-q} |x_1 - x_0| \leq \varepsilon \iff \frac{\left(\frac{1}{2}\right)^n}{1 - \frac{1}{2}} \cdot \frac{3}{64} \leq \varepsilon \iff \frac{3}{2^{n+5}} \leq \varepsilon \iff$$

$$\Longleftrightarrow 2^{n+5} \geq \frac{3}{\varepsilon} \Longleftrightarrow n \geq \log_2 \left(\frac{3}{\varepsilon} \right) - 5$$

Deci putem lua

$$n = \left\lceil \log_2 \left(\frac{3}{\varepsilon} \right) \right\rceil - 4, \text{ unde } [\cdot] \text{ reprezintă partea întreagă.}$$

Metode pentru rezolvarea sau aproximarea soluțiilor sistemelor de ecuații liniare

Norme de vectori și norme de matrici

Exemplul -1.7 *Fie*

$$A = \begin{pmatrix} 1 & -2 & 3 \\ 4 & -5 & 6 \\ 7 & -8 & 9 \end{pmatrix}$$

Atunci

$$\begin{aligned} \|A\|_1 &= \max_{1 \leq j \leq 3} \sum_{i=1}^3 |a_{ij}| = \\ &= \max(|1| + |4| + |7|, |-2| + |-5| + |-8|, |3| + |6| + |9|) = \max(12, 15, 18) = 18 \end{aligned}$$

și

$$\begin{aligned} \|A\|_\infty &= \max_{1 \leq i \leq 3} \sum_{j=1}^3 |a_{ij}| = \\ &= \max(|1| + |-2| + |3|, |4| + |-5| + |6|, |7| + |-8| + |9|) = \max(6, 15, 24) = 24. \end{aligned}$$

Condiționarea unui sistem de ecuații liniare

Exemplul -1.8

$$A = \begin{pmatrix} 10 & 7 & 8 & 7 \\ 7 & 5 & 6 & 5 \\ 8 & 6 & 10 & 9 \\ 7 & 5 & 9 & 10 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 32 \\ 23 \\ 33 \\ 31 \end{pmatrix} \quad \text{cu soluția} \quad x = \begin{pmatrix} 1 \\ 1 \\ 1 \\ 1 \end{pmatrix}$$

Considerăm sistemul perturbat $A(x + \delta x) = b + \delta b$ unde

$$A = \begin{pmatrix} 10 & 7 & 8 & 7 \\ 7 & 5 & 6 & 5 \\ 8 & 6 & 10 & 9 \\ 7 & 5 & 9 & 10 \end{pmatrix} \quad b + \delta b = \begin{pmatrix} 32,1 \\ 22,9 \\ 33,1 \\ 30,9 \end{pmatrix}$$

$$\text{cu soluția } x + \delta x = \begin{pmatrix} 9,2 \\ -12,6 \\ 4,5 \\ -1,1 \end{pmatrix} \quad (1)$$

Considerăm și sistemul perturbat $(A + \Delta A)(x + \Delta x) = b$ unde

$$A = \begin{pmatrix} 10 & 7 & 8,1 & 7,2 \\ 7,08 & 5,04 & 6 & 5 \\ 8 & 5,98 & 9,89 & 9 \\ 6,99 & 4,99 & 9 & 9,98 \end{pmatrix} \quad b = \begin{pmatrix} 32 \\ 23 \\ 33 \\ 30 \end{pmatrix}$$

$$\text{cu soluția } x + \Delta x = \begin{pmatrix} -81 \\ 137 \\ -34 \\ 22 \end{pmatrix} \quad (2)$$

Exemplul -1.9 Sa se arate ca $\frac{\|\delta x\|_\infty}{\|x\|_\infty} = \text{cond}(A) \cdot \frac{\|\delta b\|_\infty}{\|b\|_\infty}$ (Vom considera cazul sistemului (1) și vom lucra cu norma infinit).

Avem:

$$\begin{aligned} \|\delta x\|_\infty &= \|x + \delta x - x\|_\infty = \|(9,2 - 1; -12,6 - 1; 4,5 - 1; -1,1 - 1)\|_\infty = \\ &= \|(8,2; -13,6; 3,5; -2,1)\|_\infty = \max(|8,2|; |-13,6|; |3,5|; |-2,1|) = 13,6. \end{aligned}$$

$$\|x\|_{\infty} = \|(1; 1; 1; 1)\|_{\infty} = \max(|1|; |1|; |1|; |1|) = 1.$$

Atunci

$$\frac{\|\delta x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}} = \frac{13,6}{1} = 13,6$$

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 25 & -41 & 10 & -6 \\ -41 & 68 & -17 & 10 \\ 10 & -17 & 5 & -3 \\ -6 & 10 & -3 & 2 \end{pmatrix}$$

$$\begin{aligned} \|A\|_{\infty} &= \max(|10|+|7|+|8|+|7|, |7|+|5|+|6|+|5|, |8|+|6|+|10|+|9|, |7|+|5|+|9|+|10|) = \\ &= \max(32, 23, 33, 31) = 33 \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \|A^{-1}\|_{\infty} &= \max(|25|+|-41|+|10|+|-6|, |-41|+|68|+|-17|+|10|, \\ &, |10|+|-17|+|5|+|-3|, |-6|+|10|+|-3|+|2|) = \\ &= \max(82, 136, 35, 21) = 136. \end{aligned}$$

Rezultă că

$$\text{cond}(A) := \|A\|_{\infty} \cdot \|A^{-1}\|_{\infty} = 33 \cdot 136 = 4488$$

Avem

$$\begin{aligned} \|\delta b\|_{\infty} &= \|b + \delta b - b\|_{\infty} = \|(32, 1 - 32; 22, 9 - 23; 33, 1 - 33; 30, 9 - 31)\|_{\infty} = \\ &= \|(0, 1; -0, 1; 0, 1; -0, 1)\|_{\infty} = \max(|0, 1|; |-0, 1|; |0, 1|; |-0, 1|) = 0, 1. \end{aligned}$$

$$\|b\|_{\infty} = \|(32; 23; 33; 31)\|_{\infty} = \max(|32|; |23|; |33|; |31|) = 33..$$

Atunci

$$\frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} = \frac{0,1}{33} = \frac{1}{330}$$

și

$$\text{cond}(A) \cdot \frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}} = 4488 \cdot \frac{1}{330} = 13,6$$

Deci

$$\frac{\|\delta x\|_{\infty}}{\|x\|_{\infty}} = \text{cond}(A) \cdot \frac{\|\delta b\|_{\infty}}{\|b\|_{\infty}}$$

Metode directe

Metoda lui Gauss (cu pivotare parțială)

Exemplul -1.10 Fie sistemul de ecuații liniare

$$\begin{cases} x + \frac{1}{2}y + \frac{1}{3}z &= 1 \\ \frac{1}{2}x + \frac{1}{3}y + \frac{1}{4}z &= 2 \\ \frac{1}{3}x + \frac{1}{4}y + \frac{1}{5}z &= 3 \end{cases}$$

Să se calculeze determinantul matricei sistemului și să se rezolve sistemul cu metoda lui Gauss.

Soluție Notăm cu $(a_{ij})_{1 \leq i, j \leq 3}$ matricea sistemului. Inițializăm $\det = 1$. La etapa $n = 1$ căutăm cel mai mare element în modul de pe coloana n a matricei sistemului. Acesta este $\max = |a_{11}| = 1$ și se află pe linia 1. Deci $s = 1$ și $piv = a_{11} = 1$. Calculăm $\det = \det * piv$, deci $\det = 1$. Cum $s = n$ se trece la pasul împărțirii la pivot. Cum pivotul este egal cu 1, prin împărțire la pivot linia n rămâne nemodificată. Eliminăm x din liniile 2 și 3 ca în algoritm. Obținem următorul sistem de ecuații:

$$\begin{cases} x + \frac{1}{2}y + \frac{1}{3}z &= 1 \\ \frac{1}{12}y + \frac{1}{12}z &= \frac{3}{2} \\ \frac{1}{12}y + \frac{4}{45}z &= \frac{8}{3} \end{cases}$$

La etapa $n = 2$ căutăm cel mai mare element în modul de pe coloana n a matricei sistemului (de la elementul a_{22} în jos). Acesta este $\max = |a_{22}| = 1/12$ și se află pe

linia 2. Deci $s = 2$ și $piv = a_{22} = 1/12$. Calculăm $\det = \det * piv$, deci $\det = 1/12$. Cum $s = n$ se trece la pasul împărțirii la pivot. Ecuația 2 devine $y + z = 18$. Eliminăm y din linia 3 ca în algoritm. Obținem următorul sistem de ecuații:

$$\begin{cases} x + \frac{1}{2}y + \frac{1}{3}z = 1 \\ y + z = 18 \\ \frac{1}{180}z = \frac{7}{6} \end{cases}$$

Calculăm determinantul matricei sistemului $\det = \det * a_{33} = \frac{1}{12} * \frac{1}{180} = \frac{1}{2160}$ și rezolvăm sistemul anterior. Obținem $z = 210$, $y = -192$, $x = 27$.

Metoda lui Gauss-Jordan de calcul a inversei unei matrice

Exemplul -1.11 Folosind metoda Gauss-Jordan să se calculeze inversa matricei

$$A = \begin{pmatrix} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \frac{1}{4} \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{4} & \frac{1}{5} \end{pmatrix}$$

Soluție Formăm ansamblul matriceal

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & 1 & 0 & 0 \\ \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \frac{1}{4} & 0 & 1 & 0 \\ \frac{1}{3} & \frac{1}{4} & \frac{1}{5} & 0 & 0 & 1 \end{array} \right)$$

Cu transformările din algoritm obținem:

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & 1 & 0 & 0 \\ 0 & \frac{1}{12} & \frac{1}{12} & -\frac{1}{2} & 1 & 0 \\ 0 & \frac{1}{12} & \frac{4}{45} & -\frac{1}{3} & 0 & 1 \end{array} \right)$$

$$\left(\begin{array}{ccc|ccc} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & -6 & 12 & 0 \\ 0 & \frac{1}{12} & \frac{4}{45} & -\frac{1}{3} & 0 & 1 \end{array} \right)$$

$$\begin{pmatrix} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \left| & 1 & 0 & 0 \right. \\ 0 & 1 & 1 & \left| & -6 & 12 & 0 \right. \\ 0 & 0 & \frac{1}{180} & \left| & \frac{1}{6} & -1 & 1 \right. \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} & \left| & 1 & 0 & 0 \right. \\ 0 & 1 & 1 & \left| & -6 & 12 & 0 \right. \\ 0 & 0 & 1 & \left| & 30 & -180 & 180 \right. \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & \frac{1}{2} & 0 & \left| & -9 & 60 & -60 \right. \\ 0 & 1 & 0 & \left| & -36 & 192 & -180 \right. \\ 0 & 0 & 1 & \left| & 30 & -180 & 180 \right. \end{pmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & \left| & 9 & -36 & 30 \right. \\ 0 & 1 & 0 & \left| & -36 & 192 & -180 \right. \\ 0 & 0 & 1 & \left| & 30 & -180 & 180 \right. \end{pmatrix}$$

Deci

$$A^{-1} = \begin{pmatrix} 9 & -36 & 30 \\ -36 & 192 & -180 \\ 30 & -180 & 180 \end{pmatrix}$$

Rezolvarea unui sistem de ecuații liniare $Ax = b$ este echivalentă, după ce s-a calculat inversa matricei A , cu egalitatea $x = A^{-1}b$.

Factorizarea LU

Exemplul -1.12 *Să se factorizeze sub forma LU matricea*

$$A = \begin{pmatrix} 2 & 4 & -2 & 0 \\ -1 & -1 & 2 & 3 \\ 4 & 5 & -2 & -9 \\ 0 & 1 & 3 & 4 \end{pmatrix}$$

Soluție Se verifică mai întâi că determinanții de colț ai matricei A sunt nenuli. Cu formulele (??) și (??) se obține:

$$l_{11} = 2, \quad l_{21} = -1, \quad l_{31} = 4, \quad l_{41} = 0$$

$$u_{11} = 1, \quad u_{12} = 2, \quad u_{13} = -1, \quad u_{14} = 0$$

$$l_{22} = 1, \quad l_{32} = -3, \quad l_{42} = 1$$

$$u_{22} = 1, \quad u_{23} = 1, \quad u_{24} = 3$$

$$l_{33} = 5, \quad l_{43} = 2$$

$$u_{33} = 1, \quad u_{34} = 0$$

$$l_{44} = 1$$

$$u_{44} = 1$$

Deci

$$L = \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 \\ -1 & 1 & 0 & 0 \\ 4 & -3 & 5 & 0 \\ 0 & 1 & 2 & 1 \end{pmatrix}, \quad U = \begin{pmatrix} 1 & 2 & -1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & 3 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}$$

Metoda rădăcinii pătrate

Exemplul -1.13 Folosind metoda rădăcinii pătrate, să se rezolve sistemul de ecuații liniare $Ax = b$ cu

$$A = \begin{pmatrix} 4 & 2 & 2 \\ 2 & 10 & 4 \\ 2 & 4 & 6 \end{pmatrix}, \quad b = \begin{pmatrix} 8 \\ 16 \\ 12 \end{pmatrix}$$

Soluție Se verifică imediat că matricea A este simetrică. Deoarece

$$\Delta_1 = |4| > 0, \quad \Delta_2 = \begin{vmatrix} 4 & 2 \\ 2 & 10 \end{vmatrix} = 36 > 0, \quad \Delta_3 = \begin{vmatrix} 4 & 2 & 2 \\ 2 & 10 & 4 \\ 2 & 4 & 6 \end{vmatrix} = 144 > 0$$

rezultă că matricea A este pozitiv definită. **Cu formulele din curs** se obține

$$l_{11} = 2, \quad l_{21} = 1, \quad l_{31} = 1$$

$$l_{22} = 3, \quad l_{32} = 1$$

$$l_{33} = 2$$

Rezultă că

$$y_1 = 4, \quad y_2 = 4, \quad y_3 = 2$$

și

$$x_3 = 1, \quad x_2 = 1, \quad x_1 = 1.$$

Metode iterative de rezolvare a sistemelor de ecuații liniare

Metoda lui Jacobi

Exemplul -1.14 *Să se arate că se poate aplica metoda lui Jacobi (relativă la normele 1 și ∞) pentru sistemul de ecuații liniare $Ax = b$ cu*

$$A = \begin{pmatrix} 0,9 & 0,1 & 0,2 & 0,3 \\ -0,2 & 0,8 & 0,1 & 0,4 \\ 0,1 & -0,3 & 0,7 & -0,1 \\ -0,3 & -0,2 & -0,1 & 0,9 \end{pmatrix}; \quad b = \begin{pmatrix} 3,6 \\ 2 \\ 2,4 \\ 1,5 \end{pmatrix}.$$

Luând $x^{(0)} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}$ să se determine numărul de iterații necesar pentru a aproxima soluția sistemului cu o eroare mai mică de 10^{-10} .

Soluție: Avem

$$B = I - A = \begin{pmatrix} 0,1 & -0,1 & -0,2 & -0,3 \\ 0,2 & 0,2 & -0,1 & -0,4 \\ -0,1 & 0,3 & 0,3 & 0,1 \\ 0,3 & 0,2 & 0,1 & 0,1 \end{pmatrix}$$

Atunci

$$\|B\|_1 = \max_{1 \leq j \leq 4} \sum_{i=1}^4 |b_{ij}| = \max(|0,1| + |0,2| + |-0,1| + |0,3|, |-0,1| + |0,2| + |0,3| + |0,2|, \\ |-0,2| + |-0,1| + |0,3| + |0,1|, |-0,3| + |-0,4| + |0,1| + |0,1|) = \max(0,7; 0,8; 0,7; 0,9) = 0,9 < 1.$$

și

$$\|B\|_\infty = \max_{1 \leq i \leq 4} \sum_{j=1}^4 |b_{ij}| = \max(|0,1| + |-0,1| + |-0,2| + |-0,3|, |0,2| + |0,2| + |-0,1| + |-0,4|, \\ |-0,1| + |0,3| + |0,3| + |0,1|, |0,3| + |0,2| + |0,1| + |0,1|) = \max(0,7; 0,9; 0,8; 0,7) = 0,9 < 1.$$

Deci metoda lui Jacobi se aplică. Din formula de evaluare a erorii avem:

$$\|x^{(n)} - x\|_p \leq \frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_p, \quad \forall n \in \mathbf{N}^*$$

unde $p = 1$ sau $p = \infty$, $q = 0,9$, $x^{(1)} = Bx^{(0)} + b = b$. Deci, pentru a aproxima x cu

$x^{(n)}$ cu eroarea $\varepsilon = 10^{-10}$ este suficient ca $\frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_p < \varepsilon$. Avem

$$\|x^{(1)} - x^{(0)}\|_1 = \|b\|_1 = |3,6| + |2| + |2,4| + |1,5| = 9,5$$

și

$$\|x^{(1)} - x^{(0)}\|_{\infty} = \|b\|_{\infty} = \max(|3, 6|, |2|, |2, 4|, |1, 5|) = 3, 6$$

Atunci

$$\frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_1 < \varepsilon \iff \frac{0,9^n}{1-0,9} 9,5 < \varepsilon \iff 0,9^n < \frac{\varepsilon}{95} \iff n = \left\lceil \log_{0,9} \frac{\varepsilon}{95} \right\rceil + 1$$

și

$$\frac{q^n}{1-q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_{\infty} < \varepsilon \iff \frac{0,9^n}{1-0,9} 3,6 < \varepsilon \iff 0,9^n < \frac{\varepsilon}{36} \iff n = \left\lceil \log_{0,9} \frac{\varepsilon}{36} \right\rceil + 1$$

Metoda Gauss-Seidel

Exemplul -1.15 Fie sistemul de ecuații liniare

$$\begin{cases} x_1 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{3}x_3 = 1 \\ \frac{1}{5}x_1 + x_2 + \frac{1}{6}x_3 = 2 \\ \frac{1}{10}x_1 + \frac{1}{20}x_2 + x_3 = 3 \end{cases}$$

Să se arate că se aplică metoda Gauss-Seidel.

Soluție Notăm cu A matricea coeficienților sistemului. Avem

$$A = \begin{pmatrix} 1 & \frac{1}{2} & \frac{1}{3} \\ \frac{1}{5} & 1 & \frac{1}{6} \\ \frac{1}{10} & \frac{1}{20} & 1 \end{pmatrix}$$

Atunci

$$B = I - A = \begin{pmatrix} 0 & -\frac{1}{2} & -\frac{1}{3} \\ -\frac{1}{5} & 0 & -\frac{1}{6} \\ -\frac{1}{10} & -\frac{1}{20} & 0 \end{pmatrix}$$

și

$$q_1 = |b_{11}| + |b_{12}| + |b_{13}| = \left| -\frac{1}{2} \right| + \left| -\frac{1}{3} \right| = \frac{5}{6}$$

$$q_2 = |b_{21}| q_1 + |b_{22}| + |b_{23}| = \left| -\frac{1}{5} \right| \cdot \frac{5}{6} + \left| -\frac{1}{6} \right| = \frac{1}{3}$$

$$q_3 = |b_{31}| q_1 + |b_{32}| q_2 + |b_{33}| = \left| -\frac{1}{10} \right| \cdot \frac{5}{6} + \left| -\frac{1}{20} \right| \cdot \frac{1}{3} = \frac{1}{10}$$

Deci

$$q = \max(q_1, q_2, q_3) = \max\left(\frac{5}{6}, \frac{1}{3}, \frac{1}{10}\right) = \frac{5}{6} < 1$$

Rezultă că metoda Gauss-Seidel se aplică.

Metoda relaxării simultane

Exemplul -1.16 Fie sistemul de ecuații liniare:

$$\begin{cases} 5x_1 + 3x_2 + 2x_3 = 1 \\ 3x_1 + 6x_2 + 3x_3 = 2 \\ 2x_1 + 3x_2 + 5x_3 = 3 \end{cases}$$

Să se arate că se poate aplica metoda relaxării simultane. Să se determine parametrul optim de relaxare. Luând $x^{(0)} = (0, 0, 0)$ să se evalueze eroarea $x - x^{(n)}$.

Soluție: Notăm cu A matricea sistemului. Avem

$$A = \begin{pmatrix} 5 & 3 & 2 \\ 3 & 6 & 3 \\ 2 & 3 & 5 \end{pmatrix} = A^t \text{ transpusa matricei } A.$$

Deci A simetrică. Deoarece

$$\Delta_1 := |5| > 0, \quad \Delta_2 := \begin{vmatrix} 5 & 3 \\ 3 & 6 \end{vmatrix} > 0, \quad \Delta_3 := \begin{vmatrix} 5 & 3 & 2 \\ 3 & 6 & 3 \\ 2 & 3 & 5 \end{vmatrix} > 0,$$

cu teorema lui Sylvester rezultă că matricea A este și pozitiv definită. În concluzie, se poate aplica metoda relaxării simultane.

Fie $D = \text{diag}(A)$. Atunci

$$D^{-1}A = \begin{pmatrix} 1 & 3/5 & 2/5 \\ 1/2 & 1 & 1/2 \\ 2/5 & 3/5 & 1 \end{pmatrix}$$

și $\det(D^{-1}A - \lambda I) = 0 \iff (1 - \lambda)^3 - \frac{19}{25}(1 - \lambda) + \frac{6}{25} = 0$. Dacă notăm $1 - \lambda = t$, atunci ecuația $25t^3 - 19t + 6 = 0$ are rădăcinile $t_1 = -1$, $t_2 = 2/5$, $t_3 = 3/5$, de unde rezultă că valorile proprii ale matricei $D^{-1}A$ sunt $\lambda_1 = 2 > \lambda_2 = 3/5 > \lambda_3 = 2/5$. Parametrul optim de relaxare este

$$\sigma = \frac{2}{\lambda_1 + \lambda_3} = \frac{5}{6}$$

căruia îi corespunde

$$q = \frac{\lambda_1 - \lambda_3}{\lambda_1 + \lambda_3} = \frac{2}{3}.$$

Avem $x^{(1)} = C_\sigma x^{(0)} + c_\sigma = c_\sigma = \sigma D^{-1}b = 5/6 \cdot (1/5; 2/6; 3/5)^t$ unde $b = (1; 2; 3)^t$ este vectorul termenilor liberi din sistem. Atunci

$$\|x^{(1)}\|_D^2 = \langle Dx^{(1)}, x^{(1)} \rangle = \frac{25}{36} \left(\frac{1}{5} + \frac{2}{3} + \frac{9}{5} \right) = \frac{2}{3} \cdot \frac{25}{9}$$

și

$$\|x^{(n)} - x\|_D \leq \frac{q^n}{1 - q} \|x^{(1)} - x^{(0)}\|_D = 5 \cdot \left(\frac{2}{3} \right)^{n + \frac{1}{2}}.$$

Metoda lui Ritz

Exemplul -1.17 Fie $A = \begin{pmatrix} 1 & 2 & 3 & 4 \\ 2 & 5 & 1 & 10 \\ 3 & 1 & 35 & 5 \\ 4 & 10 & 5 & 30 \end{pmatrix}$. Folosind metoda lui Ritz să se calculeze A^{-1} .

Se verifică mai întâi că matricea A este simetrică și pozitiv definită. Luăm $w_0 = (1, 0, 0, 0)^*$. Atunci $w_0^*Aw_0 = 1$ și

$$C_1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad D_1 = \begin{pmatrix} 0 & -2 & -3 & -4 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

Luăm $v_1 = (0, 1, 0, 0)^*$. Rezultă că $w_1 = (-2, 1, 0, 0)^*$ și $w_1^*Aw_1 = 1$, de unde

$$C_2 = \begin{pmatrix} 5 & -2 & 0 & 0 \\ -2 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad D_2 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & -13 & 0 \\ 0 & 0 & 5 & -2 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

Luăm $v_2 = (0, 0, 1, 0)^*$. Rezultă că $w_2 = (-13, 5, 1, 0)^*$ și $w_2^*Aw_2 = 1$, de unde

$$C_3 = \begin{pmatrix} 174 & -67 & -13 & 0 \\ -67 & 26 & 5 & 0 \\ -13 & 5 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}, \quad D_3 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 39 \\ 0 & 0 & 0 & -17 \\ 0 & 0 & 0 & -3 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix}.$$

Luăm $v_3 = (0, 0, 0, 1)^*$. Rezultă că $w_3 = (39, -17, -3, 1)^*$ și $w_3^*Aw_3 = 1$, de unde

$$C_4 = \begin{pmatrix} 1695 & -730 & -130 & 39 \\ -730 & 315 & 56 & -17 \\ -130 & 56 & 10 & -3 \\ 39 & -17 & -3 & 1 \end{pmatrix}, \quad D_4 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Pseudoinversa unei matrice

Exemplul -1.18 *Fi*e

$$T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & -1 \end{pmatrix} \text{ cu } \text{rang}(T) = 2 \text{ și } H_0 = \mathbf{0}.$$

$$\text{Luăm } y_1 = T^* * \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix} \text{ (avem } y_1 - H_0 T y_1 = y_1 \neq 0. \text{ Atunci } w_1 =$$

$$y_1 - H_0 T y_1 = y_1 \text{ și } T w_1 = \begin{pmatrix} 2 \\ 0 \\ 2 \\ 2 \end{pmatrix}. \text{ Rezultă că } \|T w_1\|^2 = 12, \text{ iar } w_1(T w_1)^* =$$

$$\begin{pmatrix} 2 & 0 & 2 & 2 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ -2 & 0 & -2 & -2 \end{pmatrix}. \text{ Deci}$$

$$H_1 = H_0 + \frac{w_1(T w_1)^*}{\|T w_1\|^2} = \begin{pmatrix} 1/6 & 0 & 1/6 & 1/6 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ -1/6 & 0 & -1/6 & -1/6 \end{pmatrix}.$$

$$\text{Luăm } y_2 = T^* * \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix} \text{ (avem } y_2 - H_1 T y_2 = \begin{pmatrix} -1/2 \\ 1 \\ 1/2 \end{pmatrix} \neq 0. \text{ Atunci}$$

$$w_2 = y_2 - H_1 T y_2 \text{ și } T w_2 = \begin{pmatrix} -1 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \end{pmatrix}. \text{ Rezultă că } \|T w_2\|^2 = 3, \text{ iar } w_2(T w_2)^* =$$

$$\begin{pmatrix} 1/2 & -1/2 & 0 & -1/2 \\ -1 & 1 & 0 & 1 \\ -1/2 & 1/2 & 0 & 1/2 \end{pmatrix}. \text{ Deci}$$

$$H_2 = H_1 + \frac{w_2(T w_2)^*}{\|T w_2\|^2} = \begin{pmatrix} 1/3 & -1/6 & 1/6 & 0 \\ -1/3 & 1/3 & 0 & 1/3 \\ -1/3 & 1/6 & -1/6 & 0 \end{pmatrix}$$

În concluzie

$$T^+ = H_2 = \begin{pmatrix} 1/3 & -1/6 & 1/6 & 0 \\ -1/3 & 1/3 & 0 & 1/3 \\ -1/3 & 1/6 & -1/6 & 0 \end{pmatrix}$$

Exemplul -1.19 Fie

$$T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & -1 \end{pmatrix} \text{ cu } \dim R(T^*) = 2$$

Luând $e_1 = (1; 0; -1)^*$, $e_2 = (0; 1; 0)^*$ (bază în $R(T^*)$) obținem $f_1 = (2; 0; 2; 2)^*$, $f_2 = (0; 1; 1; 2)^*$. Atunci

$$x_1 = \frac{1}{2\sqrt{3}}(1; 0; -1)^*, \quad y_1 = \frac{1}{\sqrt{3}}(1; 0; 1; 1)^*$$

În continuare

$$e'_2 = e_2 - \langle f_2, y_1 \rangle x_1 = \frac{1}{2}(-1; 2; 1)^* \text{ și } f'_2 = T e'_2 = (-1; 1; 0; 1)^*$$

Atunci

$$x_2 = \frac{1}{2\sqrt{3}}(-1; 2; 1)^*, \quad y_2 = \frac{1}{\sqrt{3}}(-1; 1; 0; 1)^*$$

Rezultă că

$$T^+ = x_1 y_1^* + x_2 y_2^* = \frac{1}{6} \begin{pmatrix} 2 & -1 & 1 & 0 \\ -2 & 2 & 0 & 2 \\ -2 & 1 & -1 & 0 \end{pmatrix}$$

Exemplul -1.20 Fie

$$T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & -1 \\ 0 & 1 & 0 \\ 1 & 1 & -1 \\ 1 & 2 & -1 \end{pmatrix} \quad \text{cu } \text{rang}(T) = 2 \text{ și } H_0 = T^*$$

$$\text{Luând } a_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad b_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \quad \text{obținem } v_0 := (I - TH_0)^* T a_1 = \begin{pmatrix} -5 \\ -3 \\ -8 \\ -11 \end{pmatrix},$$

$$w_0 = H_0 b_1 = \begin{pmatrix} 1 \\ 0 \\ -1 \end{pmatrix}, \quad u_0 := \frac{1}{\langle v_0, T w_0 \rangle} (I - H_0 T) w_0 = \begin{pmatrix} 5/48 \\ 1/8 \\ -5/48 \end{pmatrix},$$

$$H_1 := H_0 + u_0 \cdot v_0^* = \begin{pmatrix} 23/48 & -5/16 & 1/6 & -7/48 \\ -5/8 & 5/8 & 0 & 5/8 \\ -23/48 & 5/16 & 1/6 & 7/48 \end{pmatrix}$$

$$\text{Luând } a_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \end{pmatrix}, \quad b_2 = \begin{pmatrix} 0 \\ 1 \\ 0 \\ 0 \end{pmatrix} \quad \text{obținem } v_1 := (I - TH_1)^* T a_2 = \begin{pmatrix} 7/8 \\ -7/8 \\ 0 \\ -7/8 \end{pmatrix}, \quad w_1 =$$

$$H_1 b_2 = \begin{pmatrix} -5/16 \\ 5/8 \\ 5/16 \end{pmatrix}, u_1 := \frac{1}{\langle v_1, T w_1 \rangle} (I - H_1 T) w_1 = \begin{pmatrix} -1/6 \\ 1/3 \\ 1/6 \end{pmatrix}, \text{ deci}$$

$$T^+ = H_2 := H_1 + u_1 \cdot v_1^* = \begin{pmatrix} 1/3 & -1/6 & 1/6 & 0 \\ -1/3 & 1/3 & 0 & 1/3 \\ -1/3 & 1/6 & -1/6 & 0 \end{pmatrix}.$$

Metode pentru aproximarea valorilor proprii ale unei matrice

Metode folosind polinomul caracteristic

Metoda Danilevsky

.

Exemplul -1.21 *Determinați polinomul caracteristic pentru matricea*

$$A = \begin{pmatrix} -12 & -4 & 3 & 4 \\ -23 & -8 & 6 & 8 \\ -60 & -39 & 21 & 28 \\ -3 & -2 & 1 & 2 \end{pmatrix},$$

folosind metoda Danilevski.

Aplicând pașii algoritmului se obține:

$$A_0 = \begin{pmatrix} -12 & -4 & 3 & 4 \\ -23 & -8 & 6 & 8 \\ -60 & -39 & 21 & 28 \\ -3 & -2 & 1 & 2 \end{pmatrix},$$

$$S_3 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 3 & 2 & 1 & -2 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow A_1 = S_3^{-1} A_0 S_3 = \begin{pmatrix} -3 & 2 & 3 & -2 \\ -5 & 4 & 6 & -4 \\ 22 & -11 & 2 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix},$$

$$S_2 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 \\ 2 & -\frac{1}{11} & \frac{2}{11} & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow A_2 =$$

$$= S_2^{-1} A_1 S_2 = \begin{pmatrix} 1 & -\frac{2}{11} & \frac{37}{11} & -2 \\ -11 & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 170 & 0 \end{pmatrix},$$

$$S_1 = \begin{pmatrix} -\frac{1}{11} & \frac{2}{11} & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 \end{pmatrix} \Rightarrow A_3 = S_1^{-1} A_2 S_1 = \begin{pmatrix} 3 & 0 & -37 & 22 \\ 1 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 0 \end{pmatrix},$$

Deci polinomul caracteristic este:

$$p_A(\lambda) = \lambda^4 - 3\lambda^3 + 37\lambda - 22. \quad \square$$

Metoda Krylov

Exemplul -1.22 *Determinați polinomul caracteristic pentru matricea*

$$A = \begin{pmatrix} 5 & -4 & -3 & -1 \\ 1 & 4 & 2 & -9 \\ 2 & 5 & 1 & -5 \\ 7 & 1 & 2 & -1 \end{pmatrix},$$

folosind metoda Krylov.

Alegem pentru aplicarea metodei Krylov vectorul $y^{(0)} = \begin{pmatrix} 1 \\ 2 \\ 3 \\ 4 \end{pmatrix}$ și calculăm

$$y^{(1)} = Ay^{(0)} = \begin{pmatrix} -16 \\ -21 \\ -5 \\ 11 \end{pmatrix}, \quad y^{(2)} = Ay^{(1)} = \begin{pmatrix} 8 \\ -209 \\ -197 \\ -154 \end{pmatrix},$$

$$y^{(3)} = Ay^{(2)} = \begin{pmatrix} 1621 \\ 164 \\ -456 \\ -393 \end{pmatrix}, \quad y^{(4)} = Ay^{(3)} = \begin{pmatrix} 9210 \\ 4902 \\ 5571 \\ 10992 \end{pmatrix}.$$

Coeficienții polinomului caracteristic se obțin rezolvând sistemul:

$$\begin{pmatrix} 1621 & 8 & -16 & 1 \\ 164 & -209 & -21 & 2 \\ -456 & -197 & -5 & 3 \\ -393 & -154 & 11 & 4 \end{pmatrix} \begin{pmatrix} p_1 \\ p_2 \\ p_3 \\ p_4 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 9210 \\ 4902 \\ 5571 \\ 10992 \end{pmatrix}.$$

Folosind o metodă de rezolvare a sistemelor liniare, obținem $p = \begin{pmatrix} 9 \\ -45 \\ 369 \\ 885 \end{pmatrix}$ și polino-

mul caracteristic este:

$$p_A(\lambda) = \lambda^4 + 9\lambda^3 - 45\lambda^2 + 369\lambda + 885. \quad \square$$

Metoda Leverrier

Exemplul -1.23 *Determinați, folosind metoda Leverrier, polinomul caracteristic și matricea A^{-1} , dacă există, pentru matricea*

$$A = \begin{pmatrix} 11 & 0 & -3 & 12 \\ -9 & -5 & 2 & 5 \\ 2 & -4 & 15 & -11 \\ 2 & 6 & -7 & 10 \end{pmatrix},$$

Aplicând metoda Leverrier pentru matricea A și $m = 4$, obținem:

$$s_1 = 31, \quad p_1 = -31,$$

- pentru $k = 2$:

$$A_2 = A^2 = \begin{pmatrix} 139 & 84 & -162 & 285 \\ -40 & 47 & 12 & -105 \\ 66 & -106 & 288 & -271 \\ -26 & 58 & -169 & 231 \end{pmatrix}, \quad s_2 = 705, \quad p_2 = 128,$$

- pentru $k = 3$:

$$A_3 = A^3 = \begin{pmatrix} 1019 & 1938 & -4674 & 6720 \\ -1049 & -913 & 1129 & -1427 \\ 7714 & -2248 & 5807 & -5616 \\ -684 & 1772 & -3958 & 4147 \end{pmatrix},$$

$$s_3 = 10060, \quad p_3 = 2609,$$

- pentru $k = 4$:

$$A_4 = A^4 = \begin{pmatrix} -2141 & 49326 & -116331 & 140532 \\ -3918 & -8513 & 28245 & -43842 \\ 39468 & -45684 & 116779 & -110709 \\ -23094 & 31854 & -82803 & 85660 \end{pmatrix},$$

$$s_4 = 191785, \quad p_4 = -12761,$$

și polinomul caracteristic este:

$$p_A(\lambda) = \lambda^4 - 31\lambda^3 + 128\lambda^2 + 2609\lambda - 12761.$$

Cum $p_4 \neq 0$, rezultă că:

$$\begin{aligned} A^{-1} &= -\frac{1}{p_4} (A^3 + p_1 A^2 + p_2 A + p_3 I_4) \\ &= \begin{pmatrix} 0.0570 & -0.0522 & -0.0028 & -0.0454 \\ -0.0753 & -0.0314 & 0.0794 & 0.1934 \\ -0.0060 & 0.0412 & 0.1103 & 0.1079 \\ 0.0296 & 0.0581 & 0.0302 & 0.0686 \end{pmatrix}. \square \end{aligned}$$

Exemplul -1.24 *Calculați coeficienții polinomului caracteristic și matricea A^{-1} , dacă există, pentru matricea*

$$A = \begin{pmatrix} 11 & 1 & -3 & 2 \\ -9 & -5 & 12 & 5 \\ 2 & -4 & 5 & -11 \\ 2 & 16 & -7 & 10 \end{pmatrix},$$

folosind algoritmul Fadeev.

Aplicând algoritmul Fadeev obținem:

$$\begin{aligned} A_1 &= A, \\ p_1 &= -\text{tr}(A_1) = -21, \quad B_1 = A_1 + p_1 I_4 = \begin{pmatrix} -10 & 1 & -3 & 2 \\ -9 & -26 & 12 & 5 \\ 2 & -4 & -16 & -11 \\ 2 & 16 & -7 & -11 \end{pmatrix}, \end{aligned}$$

- pentru $k = 2$

$$A_2 = AB_1 = \begin{pmatrix} -121 & 29 & 13 & 38 \\ 169 & 153 & -260 & -230 \\ 4 & -90 & -57 & 50 \\ -158 & -226 & 228 & 51 \end{pmatrix},$$

$$p_2 = -\frac{1}{\text{tr}(A_2)} = -13, \quad B_2 = A_2 + p_2 I_4 = \begin{pmatrix} -134 & 29 & 13 & 38 \\ 169 & 140 & -260 & -230 \\ 4 & -90 & -70 & 50 \\ -158 & -226 & 228 & 38 \end{pmatrix},$$

- pentru $k = 3$

$$A_3 = AB_2 = \begin{pmatrix} -1633 & 277 & 549 & 114 \\ -381 & -3171 & 1483 & 1598 \\ 814 & 1534 & -1792 & 828 \\ 828 & 668 & -1364 & -3574 \end{pmatrix},$$

$$p_3 = -\frac{1}{\text{tr}(A_3)} = 3390, \quad B_3 = A_3 + p_3 I_4 = \begin{pmatrix} 1757 & 277 & 549 & 114 \\ -381 & 219 & 1483 & 1598 \\ 814 & 1534 & 1598 & 828 \\ 828 & 668 & -1364 & -184 \end{pmatrix},$$

- pentru $k = 4$

$$A_4 = AB_3 = \begin{pmatrix} 18160 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 18160 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 18160 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 18160 \end{pmatrix},$$

$$p_4 = -\frac{1}{\text{tr}(A_4)} = -18160, \quad B_4 = A_4 + p_4 I_4 = \begin{pmatrix} 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 \end{pmatrix}.$$

Polinomul caracteristic este:

$$p_A(\lambda) = \lambda^4 - 21\lambda^3 - 13\lambda^2 + 3390\lambda - 18160.$$

Cum $p_4 \neq 0$, rezultă că:

$$A^{-1} = -\frac{1}{p_4} B_3 = \begin{pmatrix} 0.0968 & 0.0153 & 0.0302 & 0.0063 \\ -0.0210 & 0.0121 & 0.0817 & 0.0880 \\ 0.0448 & 0.0845 & 0.0880 & 0.0456 \\ 0.0456 & 0.0368 & -0.0751 & -0.0101 \end{pmatrix}. \quad \square$$

Metoda coeficienților nedeterminați

Exemplul -1.25 *Determinați coeficienții polinomului caracteristic pentru matricea*

$$A = \begin{pmatrix} 9 & -4 & 10 & 13 \\ 11 & -1 & -15 & 8 \\ 1 & -2 & -3 & 1 \\ 2 & 4 & 5 & 7 \end{pmatrix},$$

folosind metoda coeficienților nedeterminați.

Avem $p_4 = -2703$. Se obține sistemul

$$\begin{pmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 8 & 4 & 2 \\ 27 & 9 & 3 \end{pmatrix} p = \begin{pmatrix} 334 \\ 482 \\ 372 \end{pmatrix}$$

a cărui soluție este:

$$p = \begin{pmatrix} -12 \\ -57 \\ 403 \end{pmatrix}.$$

Deci polinomul caracteristic este:

$$p_A(\lambda) = \lambda^4 - 12\lambda^3 - 57\lambda^2 + 403\lambda - 2703. \quad \square$$

Metoda rotațiilor

Exemplul -1.26 *Fie matricea*

$$A = \begin{pmatrix} 17 & -2 & 3\sqrt{3} \\ -2 & 8 & 2\sqrt{3} \\ 3\sqrt{3} & 2\sqrt{3} & 11 \end{pmatrix}.$$

Folosind metoda rotațiilor, să se determine valorile proprii ale matricei A .

Se verifică imediat că matricea A este simetrică. Se aleg $p < q$ astfel încât

$$|a_{pq}| = \max\{|a_{ij}|; i < j \in \{1, 2, 3\}\}.$$

Atunci $p = 1$, $q = 3$. Se calculează

$$\theta = \frac{1}{2} \cdot \arctan \frac{2 \cdot a_{pq}}{a_{pp} - a_{qq}} = \frac{\pi}{6}.$$

Se ia

$$T = \begin{pmatrix} \cos \theta & 0 & -\sin \theta \\ 0 & 1 & 0 \\ \sin \theta & 0 & \cos \theta \end{pmatrix}$$

și se calculează matricea

$$B = T^t A T = \begin{pmatrix} 20 & 0 & 0 \\ 0 & 8 & 4 \\ 0 & 4 & 8 \end{pmatrix}$$

Se aleg $p < q$ astfel încât

$$|b_{pq}| = \max\{b_{ij}; i < j \in \{1, 2, 3\}\}.$$

Atunci $p = 2, q = 3$. Se calculează

$$\theta = \frac{\pi}{4} \text{ deoarece } b_{pp} = b_{qq}.$$

Se ia

$$T = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 \\ 0 & \cos \theta & -\sin \theta \\ 0 & \sin \theta & \cos \theta \end{pmatrix}$$

și se calculează matricea

$$B = T^t A T = \begin{pmatrix} 20 & 0 & 0 \\ 0 & 12 & 0 \\ 0 & 0 & 4 \end{pmatrix}$$

Rezultă că valorile proprii ale matricei A sunt $\lambda_1 = 20, \lambda_2 = 12, \lambda_3 = 4$. \square

Ecuații neliniare în R^m

Principiul contracției

Exemplul -1.27 Fie sistemul de ecuații

$$\begin{cases} x = (80 + x^3 - x^2 - 3yz)/100 \\ y = (60 - y^3 - z^2 + 4xz)/86 \\ z = (40 + z^3 + y^2 - 5xy)/72 \end{cases} \quad (3)$$

Folosind principiul contractiei în raport cu norma $\|\cdot\|_\infty$, să se arate că sistemul (3) are soluție unică v în $V := [0, 2]^3$. Pentru o eroare ε dată și pentru iterata inițială $x^{(0)} := (1, 1, 1)$ să se calculeze iterata $x^{(n)}$ (din principiul contractiei) pentru care $\|x^{(n)} - v\|_\infty \leq \varepsilon$.

Fie $r = 1$ și $a = (1, 1, 1)$. Atunci mulțimea $V = \{x \in \mathbf{R}^3 \mid \|x - a\|_\infty \leq r\}$. Fie funcția $F = (f, g, h) : V \rightarrow \mathbf{R}^3$ cu $f(x, y, z) := (80 + x^3 - x^2 - 3yz)/100$, $g(x, y, z) := (60 - y^3 - z^2 + 4xz)/86$ și $h(x, y, z) := (40 + z^3 + y^2 - 5xy)/72$, $\forall (x, y, z) \in V$. Sistemul de ecuații (3) este echivalent cu $F(x, y, z) = (x, y, z)$.

Avem

$$F'(x, y, z) = \begin{pmatrix} (3x^2 - 2x)/100 & -3z/100 & -3y/100 \\ 4z/86 & -3y^2/86 & (-2z + 4x)/86 \\ -5y/72 & (2y - 5x)/72 & 3z^2/72 \end{pmatrix},$$

deci $\|F'(x, y, z)\|_\infty = \max(|3x^2 - 2x| + |-3z| + |-3y|)/100, (|4z| + |-3y^2| + |-2z + 4x|)/86, (|-5y| + |2y - 5x| + |3z^2|)/72) \leq \max(28/100, 32/86, 36/72) = 1/2$ (am folosit $0 \leq x, y, z \leq 2$). Putem lua $q = 1/2$. Pe de altă parte $\|F(a) - a\|_\infty = \max(28/100, 24/86, 35/72) = 35/72 < (1 - q)r = 1/2$. Deci F este $1/2$ -contractie a mulțimii V în raport cu norma $\|\cdot\|_\infty$. Din principiul contractiei rezultă că ecuația $F(x, y, z) = (x, y, z)$ are soluție unică în V .

Pentru $x^{(0)} = (1, 1, 1)$ se calculează $x^{(n)}$ cu formula de recurență $x^{(n)} = F(x^{(n-1)})$, $\forall n \in \mathbf{N}$. Se oprește procesul iterativ atunci când $q/(1 - q)\|x^{(n)} - x^{(n-1)}\|_\infty < \varepsilon$.

Metoda Gauss-Seidel neliniară

Exemplul -1.28 Fie sistemul de ecuații

$$\begin{cases} x = (432 + x^4 + y^4 - 2z^4 + y^2z^2)/234 \\ y = (324 - x^4 + 2y^4 - 3z^4 + 3x^2z^2)/432 \\ z = (234 + 2x^4 - 3y^4 + 4z^4 - x^2y^2 + 3x + y)/324 \end{cases} \quad (4)$$

Folosind metoda Gauss-Seidel neliniară, să se arate că sistemul (4) are soluție unică v în $V := [-2, 2] \times [-1, 1] \times [0, 1]$. Pentru o eroare ε dată și pentru iterata inițială $x^{(0)} := (0, 0, 1/2)$ să se calculeze iterata $x^{(n)}$ pentru care $\|x^{(n)} - v\|_\infty \leq \varepsilon$.

Fie $r_1 = 2$, $r_2 = 1$ și $r_3 = 1/2$, $a_1 = a_2 = 0$ și $a_3 = 1/2$. Atunci mulțimea $V = \{(x, y, z) \in \mathbf{R}^3 \mid |x - a_1| \leq r_1, |y - a_2| \leq r_2, |z - a_3| \leq r_3\}$. Fie funcția $F = (f, g, h) : V \rightarrow \mathbf{R}^3$ cu $f(x, y, z) := (432 + x^4 + y^4 - 2z^4 + y^2z^2)/234$, $g(x, y, z) := (324 - x^4 + 2y^4 - 3z^4 + 3x^2z^2)/432$ și $h(x, y, z) := (234 + 2x^4 - 3y^4 + 4z^4 - x^2y^2 + 3x + y)/324$, $\forall (x, y, z) \in V$. Sistemul de ecuații (4) este echivalent cu $F(x, y, z) = (x, y, z)$.

Avem $F'(x, y, z) =$

$$\begin{pmatrix} 4x^3/234 & (4y^3 + 2yz^2)/234 & (-8z^3 + 2y^2z)/234 \\ (-4x^3 + 6xz^2)/432 & 8y^3/432 & (-12z^3 + 6x^2z)/432 \\ (8x^3 - 2xy^2 + 3)/324 & (-12y^3 - 2x^2y + 1)/324 & 16z^3/324 \end{pmatrix},$$

deci $\|F'(x, y, z)\|_\infty = \max(|4x^3| + |4y^3 + 2yz^2| + |-8z^3 + 2y^2z|)/234, (|-4x^3 + 6xz^2| + |8y^3| + |-12z^3 + 6x^2z|)/432, (|8x^3 - 2xy^2 + 3| + |-12y^3 - 2x^2y + 1| + |16z^3|)/324 \leq \max(48/234, 88/432, 108/324) = 1/3$ (am folosit $-2 \leq x \leq 2$, $-1 \leq y \leq 1$, $0 \leq z \leq 1$). Putem lua $q = 1/3$. Pe de altă parte $|f(x, y, z) - a_1| \leq (|432| + |x^4| + |y^4| + |2z^4| + |y^2z^2|)/234 \leq 452/234 < 2$, $|g(x, y, z) - a_2| \leq (|324| + |x^4| + |2y^4| + |3z^4| + |3x^2z^2|)/432 \leq 357/432 < 1$ și $|h(x, y, z) - a_3| \leq (|234| + |2x^4| + |3y^4| + |4z^4| + |x^2y^2| + |3x| + |y|)/324 \leq 122/324 < 1/2$, $\forall (x, y, z) \in V$. Deci $F(V) \subset V$ și F este $1/3$ -contracție a mulțimii V în raport cu norma $\|\cdot\|_\infty$. Din principiul contracției rezultă că ecuația $F(x, y, z) = (x, y, z)$ are soluție unică în V .

Pentru $x^{(0)} = (0, 0, 1/2)$ se calculează $x^{(n)} = (x_1^{(n)}, x_2^{(n)}, x_3^{(n)})$ cu formula de recurență $x_1^{(n)} = f(x^{(n-1)})$, $x_2^{(n)} = g(x_1^{(n)}, x_2^{(n-1)}, x_3^{(n-1)})$, $x_3^{(n)} = h(x_1^{(n)}, x_2^{(n)}, x_3^{(n-1)}) \forall n \in N$. Se oprește procesul iterativ atunci când $q/(1 - q)\|x^{(n)} - x^{(n-1)}\|_\infty < \varepsilon$.

Metoda lui Newton

Exemplul -1.29 Fie sistemul de ecuații

$$\begin{cases} x^3 + 3xy^2 + 3xz^2 - 183x + 2 = 0 \\ y^3 + 3x^2y + 3yz^2 - 193y + 1 = 0 \\ z^3 + 3x^2z + 3y^2z - 188(z - 1) - 1 = 0 \end{cases} \quad (5)$$

Folosind metoda Newton relativă la norma $\|\cdot\|_\infty$, să se arate că sistemul (5) are soluție unică v în $V := [-1, 1]^2 \times [0, 2]$. Pentru o eroare ε dată și pentru iterata inițială $x^{(0)} := (0, 0, 1)$ să se calculeze iterata $x^{(n)}$, pentru care $\|x^{(n)} - v\|_\infty \leq \varepsilon$.

Fie $r = 1$ și $a = (0, 0, 1)$. Atunci mulțimea V este $\overline{B_r(a)}$ în raport cu norma $\|\cdot\|_\infty$. Fie funcția $F = (f, g, h) : V \rightarrow \mathbf{R}^3$ cu $f(x, y, z) := x^3 + 3xy^2 + 3xz^2 - 183x + 2$, $g(x, y, z) := y^3 + 3x^2y + 3yz^2 - 193y + 1$ și $h(x, y, z) := z^3 + 3x^2z + 3y^2z - 188(z - 1) - 1 = 0$, $\forall (x, y, z) \in V$. Sistemul de ecuații (5) este echivalent cu $F(x, y, z) = 0$.

Avem $F'(x, y, z) =$

$$\begin{pmatrix} 3x^2 + 3y^2 + 3z^2 - 183 & 6xy & 6xz \\ 6xy & 3x^2 + 3y^2 + 3z^2 - 193 & 6yz \\ 6xz & 6yz & 3x^2 + 3y^2 + 3z^2 - 188 \end{pmatrix},$$

$$F''(x, y, z) = \begin{pmatrix} 6x & 6y & 6z & 6y & 6x & 0 & 6z & 0 & 6x \\ 6y & 6x & 0 & 6x & 6y & 6z & 0 & 6z & 6x \\ 6z & 0 & 6x & 0 & 6z & 6y & 6x & 6y & 6z \end{pmatrix},$$

deci $\|F''(x, y, z)\|_\infty \leq \max(|18x| + |12y| + |12z|, |12x| + |18y| + |12z|, |12x| + |12y| + |18z|) \leq \max(54, 54, 60) = 60$ (am folosit $-1 \leq x, y \leq 1$, $0 \leq z \leq 2$). Putem lua

$$M = 60. \text{ Avem } F'(a) = \begin{pmatrix} -180 & 0 & 0 \\ 0 & -190 & 0 \\ 0 & 0 & -185 \end{pmatrix}, \text{ deci } F'(a) \text{ inversabilă, } (F'(a))^{-1} =$$

$$\begin{pmatrix} -1/180 & 0 & 0 \\ 0 & -1/190 & 0 \\ 0 & 0 & -1/185 \end{pmatrix} \text{ și } \|(F'(a))^{-1}\|_\infty = \max(1/180, 1/190, 1/185) = 1/180.$$

Luăm $\alpha = 1/180$. Cum $Mr\alpha = 60/180 < 1$ și $\alpha/(1 - Mr\alpha) = 1/120$, putem lua $\mu = 120$. Avem $F(a) = (2, 1, 0)^t$ și $(F'(a))^{-1}F(a) = (-1/90, -1/190, 0)^t$, deci $\|(F'(a))^{-1}F(a)\|_\infty = 1/90$. Luăm $\beta = 1/90$. Condiția $\beta \leq (1 - q)r$ implică $q \leq 89/90$. Din $\|F(x, y, z)\|_\infty \leq \max(|x^3| + |3xy^2| + |3xz^2| + |183x| + 2, |y^3| + |3x^2y| + |3yz^2| + |193y| + 1, |z^3| + |3x^2z| + |3y^2z| + |188(z - 1)| + 1) \leq \max(201, 210, 209) = 210$ rezultă că $(M/\mu^2)\|F(x, y, z)\|_\infty \leq q \Leftrightarrow q \geq 210/240 = 7/8$. Din $Mr/\mu \leq q$ rezultă $q \geq 1/2$. Deci putem lua $q = 7/8$ și atunci ecuația $F(x, y, z) = 0$ are o soluție unică în V .

Pentru $x^{(0)} = (0, 0, 1)$ se calculează $x^{(n)}$ cu formula de recurență (5) (folosind la fiecare pas o procedură de inversare a matricei $(F'(x^{(n)}))^{-1}$). Se oprește calculul iterativ atunci când $(2\mu)/M \cdot q^{2^n} \leq \varepsilon \Leftrightarrow 4 \cdot (7/8)^{2^n} \leq \varepsilon$.

Metoda lui Newton simplificata

Exemplul -1.30 Fie sistemul de ecuații

$$\begin{cases} x^2 + y^2 + z^2 + x + y + z - 853/144 = 0 \\ 3x^2 - 4y^2 + z^2 + x - y - 3z + 1309/432 = 0 \\ 5x^2 + 2y^2 - 3z^2 + 2x - 4y - 6z + 37/9 = 0 \end{cases} \quad (6)$$

Folosind metoda Newton simplificată relativă la norma $\|\cdot\|_\infty$, să se arate că sistemul (6) are soluție unică v în $V := [-0, 8; 1, 2]^3$. Pentru o eroare ε dată și pentru iterata inițială $x^{(0)} := (1, 1, 1)$, să se calculeze iterata $x^{(n)}$ pentru care $\|x^{(n)} - v\|_\infty \leq \varepsilon$.

Fie $r := 0, 2 = 1/5$ și $a := (1, 1, 1)$. Atunci mulțimea V este $\overline{B_r(a)}$ în raport cu norma $\|\cdot\|_\infty$. Fie funcția $F = (f, g, h) : V \rightarrow \mathbf{R}^3$ cu $f(x, y, z) := x^2 + y^2 + z^2 + x + y + z - 853/144$, $g(x, y, z) := 3x^2 - 4y^2 + z^2 + x - y - 3z + 1309/432$ și $h(x, y, z) := 5x^2 + 2y^2 - 3z^2 + 2x - 4y - 6z + 37/9$, $\forall (x, y, z) \in V$. Sistemul de ecuații (6) este echivalent cu $F(x, y, z) = 0$.

Avem

$$F'(x, y, z) = \begin{pmatrix} 2x + 1 & 2y + 1 & 2z + 1 \\ 6x + 1 & -8y - 1 & 2z - 3 \\ 10x + 2 & 4y - 4 & -6z - 6 \end{pmatrix},$$

$$F''(x, y, z) = \begin{pmatrix} 2 & 0 & 0 & 0 & 2 & 0 & 0 & 0 & 2 \\ 6 & 0 & 0 & 0 & -8 & 0 & 0 & 0 & 2 \\ 10 & 0 & 0 & 0 & 4 & 0 & 0 & 0 & -6 \end{pmatrix},$$

deci $\|F''(x, y, z)\|_\infty \leq \max(|2|+|2|+|2|, |6|+|-8|+|2|, |10|+|4|+|-6|) = 20, \forall (x, y, z) \in$

V . Putem lua $M = 20$. Avem $F'(a) = \begin{pmatrix} 3 & 9 & 3 \\ 7 & -9 & -1 \\ 12 & 0 & -12 \end{pmatrix}$, cu $\det(F'(a)) = 72$, deci

$F'(a)$ inversabilă, $(F'(a))^{-1} = \frac{1}{72} \begin{pmatrix} 9 & 3 & 2 \\ 6 & -6 & 2 \\ 9 & 3 & -4 \end{pmatrix}$ și $\|(F'(a))^{-1}\|_\infty = \max(14/72, 14/72, 16/72) =$

$2/9$. Luăm $\alpha = 2/9$. Avem $F(a) = (11/144, 13/432, 1/9)^t$ și $(F'(a))^{-1}F(a) = (1/72, 1/144, 1/216)^t$, deci $\|(F'(a))^{-1}F(a)\|_\infty = 1/72$. Luăm $\beta = 1/72$. Condiția $\beta \leq (1 - q)r$ implică $q \leq 67/72$. Din $\alpha Mr \leq q$ rezultă $q \geq 8/9$. Deci putem lua $q = 8/9$ și atunci ecuația $F(x, y, z) = 0$ are o soluție unică în V .

Pentru $x^{(0)} = (1, 1, 1)$ se calculează $x^{(n)}$ cu formula de recurență (6). Se oprește calculul iterativ atunci când $q/(1 - q) \cdot \|x^{(n)} - x^{(n-1)}\|_\infty \leq \varepsilon$.

Interpolare polinomială

Formula lui Lagrange

Exemplul -1.31 *Utilizând formula lui Lagrange de reprezentare să se determine polinomul de interpolare de grad 2 ce verifică condițiile:*

$$P(0) = 2, P(1) = 1, P(4) = 4.$$

Din curs rezultă că:

$$P(x) = P(0)L_1(x) + P(1)L_2(x) + P(4)L_3(x).$$

Avem:

$$L_1(x) = \frac{(x-1)(x-4)}{(0-1)(0-4)} = \frac{x^2 - 5x + 4}{4},$$

$$L_2(x) = \frac{x(x-4)}{(1-0)(1-4)} = \frac{x^2 - 4x}{-3},$$

$$L_3(x) = \frac{x(x-1)}{(4-0)(4-1)} = \frac{x^2 - x}{12}.$$

Atunci:

$$P(x) = 2 \cdot \frac{x^2 - 5x + 4}{4} + 1 \cdot \frac{x^2 - 4x}{-3} + 4 \cdot \frac{x^2 - x}{12} = \frac{1}{2}x^2 - \frac{3}{2}x + 2. \square$$

Algoritmul lui Aitken

Exemplul -1.32 Fie funcția $f : [0, 12] \rightarrow \mathbb{R}$ cu $f(x) = 6\sqrt{2x+1} - 2x$, $\forall x \in [0, 12]$.

Să se determine polinomul de interpolare Lagrange $P(f; 0, 4, 12; x)$ utilizând algoritmul Aitken.

Nodurile sunt $x_1 = 0, x_2 = 4, x_3 = 12$. Atunci $P_{11}(x) = f(0) = 6$, $P_{12}(x) = f(4) = 10$, $P_{13}(x) = f(12) = 6$. Rezultă că

$$P_{22}(x) = \frac{10x - 6(x-4)}{4} = x + 6,$$

$$P_{23}(x) = \frac{6x - 6(x-12)}{12} = 6$$

și astfel

$$P(f; 0, 4, 12; x) = P_{33}(x) = -\frac{x^2}{8} + \frac{3x}{2} + 6.$$

Algoritmul lui Neville

Exemplul -1.33 Fie funcția $f : [0, 12] \rightarrow R$ cu $f(x) = 6\sqrt{2x+1} - 2x, \forall x \in [0, 12]$. Să se determine polinomul de interpolare Lagrange $P(f; 0, 4, 12; x)$ utilizând algoritmul Neville.

Nodurile sunt $x_1 = 0, x_2 = 4, x_3 = 12$. Atunci $P_{11}(x) = f(0) = 6, P_{12}(x) = f(4) = 10, P_{13}(x) = f(12) = 6$. Rezultă că

$$P_{22}(x) = \frac{10x - 6(x-4)}{4} = x + 6,$$

$$P_{23}(x) = \frac{6(x-4) - 10(x-12)}{8} = -\frac{x}{2} + 12$$

și astfel

$$P(f; 0, 4, 12; x) = P_{33}(x) = -\frac{x^2}{8} + \frac{3x}{2} + 6$$

Formula lui Newton de reprezentare a polinomului de interpolare

Exemplul -1.34 Fie funcția $f : [0, 4] \rightarrow R$ cu $f(x) = 6\sqrt{2x+1} - 2x, \forall x \in [0, 4]$. Utilizând formula de reprezentare Newton să se determine polinomul de interpolare Hermite $P(x) = P(f; 0, 0, 0, 4, 4; x)$. Se se evalueze eroarea $|f(x) - P(x)|$.

Avem $x_1 = x_2 = x_3 = 0, x_4 = x_5 = 4$. Din formula de reprezentare Newton avem:

$$\begin{aligned} P(f; 0, 0, 0, 4, 4; x) &= f(0) + f(0, 0)x + f(0, 0, 0)x^2 + \\ &+ f(0, 0, 0, 4)x^3 + f(0, 0, 0, 4, 4)x^3(x-4) \end{aligned}$$

Vom calcula diferențele divizate cu formulele de recurență date de (??). Calculele le

vom organiza într-un tabel de forma:

| <i>nod</i> | <i>d.d.</i> | <i>d.d.</i> | <i>d.d.</i> | <i>d.d.</i> | <i>d.d.</i> |
|------------|-------------|---------------|--------------------|-------------------------|----------------------|
| | $1n$ | $2n$ | $3n$ | $4n$ | $5n$ |
| x_1 | $f(x_1)$ | $f(x_1, x_2)$ | $f(x_1, x_2, x_3)$ | $f(x_1, x_2, x_3, x_4)$ | $f(x_1, \dots, x_5)$ |
| x_2 | $f(x_2)$ | $f(x_2, x_3)$ | $f(x_2, x_3, x_4)$ | $f(x_2, x_3, x_4, x_5)$ | |
| x_3 | $f(x_3)$ | $f(x_3, x_4)$ | $f(x_3, x_4, x_5)$ | | |
| x_4 | $f(x_4)$ | $f(x_4, x_5)$ | | | |
| x_5 | $f(x_5)$ | | | | |

(am notat cu "d.d.kn " diferențe divizate asociate la k noduri).

Cum $f(x) = 6\sqrt{2x+1} - 2x = 6(2x+1)^{1/2} - 2x$, rezultă că $f'(x) = 6(2x+1)^{-1/2} - 2$ și $f''(x) = -6(2x+1)^{-3/2}$. Atunci $f(0) = 6$, $f(4) = 10$, $f(0,0) = f'(0) = 4$, $f(0,4) = (f(4) - f(0))/(4 - 0) = 1$, $f(4,4) = f'(4) = 0$, $f(0,0,0) = \frac{1}{2}f''(0) = -3$, $f(0,0,4) = (f(0,4) - f(0,0))/(4 - 0) = -3/4$ etc.. Rezultă următorul tabel în cazul datelor problemei:

| <i>nod</i> | $1n$ | $2n$ | $3n$ | $4n$ | $5n$ |
|------------|------|------|------|------|-------|
| 0 | 6 | 4 | -3 | 9/16 | -7/64 |
| 0 | 6 | 4 | -3/4 | 2/16 | |
| 0 | 6 | 1 | -1/4 | | |
| 4 | 10 | 0 | | | |
| 4 | 10 | | | | |

Atunci (cu formula de reprezentare Newton) avem

$$P(f; 0, 0, 0, 4, 4; x) = 6 + 4x - 3x^2 + \frac{9}{16}x^3 - \frac{7}{64}x^3(x-4).$$

Din formula de evaluare a erorii rezultă că

$$|f(x) - P(f; 0, 0, 0, 4, 4; x)| \leq \frac{M_5}{5!} |x^3(x-4)^2| \quad \forall x \in [0, 4],$$

unde $M_5 = \sup_{x \in [0,4]} |f^{(5)}(x)|$. Avem $f^{(3)}(x) = 18(2x+1)^{-5/2}$, $f^{(4)}(x) = -90(2x+1)^{-7/2}$, $f^{(5)}(x) = 630(2x+1)^{-9/2}$. Cum $f^{(6)}(x) = -630 \cdot 9(2x+1)^{-11/2} < 0$, rezultă că $f^{(5)}$ este descrescătoare și cum $f^{(5)}(x) > 0 \forall x \in [0, 4]$ rezultă că $M_5 = f^{(5)}(0) = 630$. Atunci

$$|f(x) - P(x)| \leq \frac{630}{120} |x^3(x-4)^2| = \frac{21}{4} x^3(x-4)^2, \quad \forall x \in [0, 4]. \quad \square$$

Formula lui Newton de interpolare ascendentă

Exemplul -1.35 Să se determine, folosind formula de interpolare Newton ascendentă, polinomul Lagrange atașat datelor: $n = 3$, $x_0 = 4$, $h = 2$ (de unde $x_1 = 6$, $x_2 = 8$, $x_3 = 10$) și $f : R \rightarrow R$ o funcție continuă cu $f(x_0) = 1$, $f(x_1) = 3$, $f(x_2) = 8$, $f(x_3) = 20$ și să se estimeze valoarea funcției f în punctul $x = 7$.

Organizăm calculul diferențelor nedivizate ascendente în tabelul următor:

| k | x_k | $f(x_k)$ | $\Delta_h^1 f(x_k)$ | $\Delta_h^2 f(x_k)$ | $\Delta_h^3 f(x_k)$ |
|-----|-------|----------|---------------------|---------------------|---------------------|
| 0 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 |
| 1 | 6 | 3 | 5 | 7 | |
| 2 | 8 | 8 | 12 | | |
| 3 | 10 | 20 | | | |

(De exemplu $\Delta_h^1 f(x_0) = \Delta_h f(x_0) = f(x_1) - f(x_0) = 3 - 1 = 2$, $\Delta_h^2 f(x_0) = \Delta_h^1 \Delta_h f(x_0) = \Delta_h f(x_1) - \Delta_h f(x_0) = \Delta_h^1 f(x_1) - \Delta_h^1 f(x_0) = 5 - 2 = 3$, etc.) Atunci $\Delta_h^0 f(x_0) = 1$, $\Delta_h^1 f(x_0) = 2$, $\Delta_h^2 f(x_0) = 3$, $\Delta_h^3 f(x_0) = 4$.

Fie $x \in \mathbf{R}$ Avem $q = \frac{x - x_0}{h} = \frac{x - 4}{2}$ și atunci $C_q^0 = 1$, $C_q^1 = q = \frac{x - 4}{2}$, $C_q^2 = \frac{q(q-1)}{2} = \frac{(x-4)(x-6)}{8}$, $C_q^3 = \frac{q(q-1)(q-2)}{6} = \frac{(x-4)(x-6)(x-8)}{48}$. Rezultă că: $P(f; x_0, x_1, x_2, x_3; x) =$

$$\sum_{i=0}^3 C_q^i \Delta_h^i f(x_0) = 1 + (x-4) + \frac{3}{8}(x-4)(x-6) + \frac{4}{48}(x-4)(x-6)(x-8)$$

și deci

$$P(f; x_0, x_1, x_2, x_3; 7) = 1 + 3 + \frac{9}{8} - \frac{1}{4} = \frac{39}{8} = 4.875. \quad \square$$

Formula lui Newton de interpolare descendentă

Exemplul -1.36 Să se determine, folosind formula de interpolare Newton descendentă, polinomul Lagrange atașat datelor: $n = 3$, $x_0 = 10$, $h = 2$ (de unde $x_{-1} = 8$, $x_{-2} = 6$, $x_{-3} = 4$) și $f : \mathbf{R} \rightarrow \mathbf{R}$ o funcție continuă cu $f(x_0) = 20$, $f(x_{-1}) = 8$, $f(x_{-2}) = 3$, $f(x_{-3}) = 1$ și să se estimeze valoarea funcției f în punctul $x = 7$.

Organizăm calculul diferențelor nedivizate descendente în tabelul următor:

| k | x_k | $f(x_k)$ | $\nabla_h^1 f(x_k)$ | $\nabla_h^2 f(x_k)$ | $\nabla_h^3 f(x_k)$ |
|-----|-------|----------|---------------------|---------------------|---------------------|
| 0 | 10 | 20 | 12 | 7 | 4 |
| -1 | 8 | 8 | 5 | 3 | |
| -2 | 6 | 3 | 2 | | |
| -3 | 4 | 1 | | | |

(De exemplu $\nabla_h^1 f(x_0) = \nabla_h f(x_0) = f(x_0) - f(x_{-1}) = 20 - 8 = 12$, $\nabla_h^2 f(x_0) = \nabla_h^1 \nabla_h f(x_0) = \nabla_h f(x_0) - \nabla_h f(x_{-1}) = \nabla_h^1 f(x_0) - \nabla_h^1 f(x_{-1}) = 12 - 5 = 7$, etc.) Atunci $\nabla_h^0 f(x_0) = 20$, $\nabla_h^1 f(x_0) = 12$, $\nabla_h^2 f(x_0) = 7$, $\nabla_h^3 f(x_0) = 4$.

Fie $x \in \mathbf{R}$. Avem $q = \frac{x - x_0}{h} = \frac{x - 10}{2}$ și atunci

$$C_{-q}^0 = 1, C_{-q}^1 = -q = -\frac{x - 10}{2}, C_{-q}^2 = \frac{-q(-q - 1)}{2} = \frac{(x - 10)(x - 8)}{8}, C_{-q}^3 = \frac{-q(-q - 1)(-q - 2)}{6} = \frac{(x - 10)(x - 8)(x - 6)}{48}.$$

Rezultă că:

$$\begin{aligned} P(f; x_0, x_{-1}, x_{-2}, x_{-3}; x) &= \sum_{i=0}^3 (-1)^i C_{-q}^i \nabla_h^i f(x_0) = \\ &= 20 + \frac{12}{2}(x - 10) + \frac{7}{8}(x - 10)(x - 8) + \frac{4}{48}(x - 10)(x - 8)(x - 6) \end{aligned}$$

și deci

$$P(f; x_0, x_{-1}, x_{-2}, x_{-3}; 7) = 20 - 18 + \frac{21}{8} + \frac{1}{4} = \frac{39}{8} = 4.875. \square$$

Formula de interpolare Gauss înainte

Exemplul -1.37 Să se determine, folosind formula de interpolare Gauss înainte, polinomul Lagrange atașat datelor: $n = 2$, $x_0 = 6$, $h = 2$ (de unde $x_{-2} = 2$, $x_{-1} = 4$, $x_1 = 8$, $x_2 = 10$) și $f : R \rightarrow R$ o funcție continuă cu $f(x_{-2}) = -2$, $f(x_{-1}) = 1$, $f(x_0) = 3$, $f(x_1) = 8$, $f(x_2) = 20$ și să se estimeze valoarea funcției f în punctul $x = 7$.

Printr-un calcul elementar, se arată că, pentru orice $i = \overline{1, 2}$:

$$\delta_h^{2i-1} f(x_{1/2}) = \Delta_h^{2i-1} f(x_{-i+1}) \text{ și } \delta_h^{2i} f(x_0) = \Delta_h^{2i} f(x_{-i}).$$

Atunci: $P(f; x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1, x_2; x) =$

$$\begin{aligned} & f(x_0) + \sum_{i=1}^2 (C_{q+i-1}^{2i-1} \Delta_h^{2i-1} f(x_{-i+1}) + C_{q+i-1}^{2i} \Delta_h^{2i} f(x_{-i})) = \\ & = f(x_0) + C_q^1 \Delta_h^1 f(x_0) + C_q^2 \Delta_h^2 f(x_{-1}) + C_{q+1}^3 \Delta_h^3 f(x_{-1}) + C_{q+1}^4 \Delta_h^4 f(x_{-2}). \end{aligned}$$

Organizăm calculul diferențelor finite ascendente în tabelul următor:

| k | x_k | $f(x_k)$ | $\Delta_h^1 f(x_k)$ | $\Delta_h^2 f(x_k)$ | $\Delta_h^3 f(x_k)$ | $\Delta_h^4 f(x_k)$ |
|-----|-------|----------|---------------------|---------------------|---------------------|---------------------|
| -2 | 2 | -2 | 3 | -1 | 4 | 0 |
| -1 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | |
| 0 | 6 | 3 | 5 | 7 | | |
| 1 | 8 | 8 | 12 | | | |
| 2 | 10 | 20 | | | | |

Avem: $f(x_0) = 3$, $\Delta_h^1 f(x_0) = 5$, $\Delta_h^2 f(x_{-1}) = 3$, $\Delta_h^3 f(x_{-1}) = 4$, $\Delta_h^4 f(x_{-2}) = 0$. Cum $q = \frac{x-6}{2}$ rezultă că $C_q^1 = q = \frac{x-6}{2}$, $C_q^2 = \frac{q(q-1)}{2} = \frac{(x-6)(x-8)}{8}$, $C_{q+1}^3 = \frac{(q+1)q(q-1)}{6} = \frac{(x-4)(x-6)(x-8)}{48}$. Atunci:

$$P(f; x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1, x_2; x) =$$

$$= 3 + 5\frac{x-6}{2} + 3\frac{(x-6)(x-8)}{8} + 4\frac{(x-4)(x-6)(x-8)}{48}$$

și

$$f(7) \simeq P(f; x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1, x_2; 7) = 3 + \frac{5}{2} - \frac{3}{8} - \frac{1}{4} = \frac{39}{8} = 4.875 \text{ .}\square$$

Formula de interpolare Gauss înapoi

Exemplul -1.38 Să se determine, folosind formula de interpolare Gauss înapoi, polinomul Lagrange atașat datelor: $n = 2$, $x_0 = 6$, $h = 2$ (de unde $x_{-2} = 2$, $x_{-1} = 4$, $x_1 = 8$, $x_2 = 10$) și $f : R \rightarrow R$ o funcție continuă cu $f(x_{-2}) = -2$, $f(x_{-1}) = 1$, $f(x_0) = 3$, $f(x_1) = 8$, $f(x_2) = 20$ și să se estimeze valoarea funcției f în punctul $x = 7$.

Printr-un calcul elementar, se arată că, pentru orice $i = \overline{1, 2}$:

$$\delta_h^{2i-1} f(x_{1/2}) = \Delta_h^{2i-1} f(x_{-i+1}) \text{ și } \delta_h^{2i} f(x_0) = \Delta_h^{2i} f(x_{-i}).$$

Atunci: $P(f; x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1, x_2; x) =$

$$\begin{aligned} & f(x_0) + \sum_{i=1}^2 (C_{q+i-1}^{2i-1} \Delta_h^{2i-1} f(x_{-i}) + C_{q+i}^{2i} \Delta_h^{2i} f(x_{-i})) = \\ & = f(x_0) + C_q^1 \Delta_h^1 f(x_{-1}) + C_{q+1}^2 \Delta_h^2 f(x_{-1}) + C_{q+1}^3 \Delta_h^3 f(x_{-2}) + C_{q+2}^4 \Delta_h^4 f(x_{-2}). \end{aligned}$$

Organizăm calculul diferențelor finite ascendente în tabelul următor:

| k | x_k | $f(x_k)$ | $\Delta_h^1 f(x_k)$ | $\Delta_h^2 f(x_k)$ | $\Delta_h^3 f(x_k)$ | $\Delta_h^4 f(x_k)$ |
|-----|-------|----------|---------------------|---------------------|---------------------|---------------------|
| -2 | 2 | -2 | 3 | -1 | 4 | 0 |
| -1 | 4 | 1 | 2 | 3 | 4 | |
| 0 | 6 | 3 | 5 | 7 | | |
| 1 | 8 | 8 | 12 | | | |
| 2 | 10 | 20 | | | | |

Avem: $f(x_0) = 3, \Delta_h^1 f(x_{-1}) = 2, \Delta_h^2 f(x_{-1}) = 3, \Delta_h^3 f(x_{-2}) = 4, \Delta_h^4 f(x_{-2}) = 0$. Cum $q = \frac{x-6}{2}$, rezultă că $C_q^1 = q = \frac{x-6}{2}, C_{q+1}^2 = \frac{(q+1)q}{2} = \frac{(x-4)(x-6)}{8}, C_{q+1}^3 = \frac{(q+1)q(q-1)}{6} = \frac{(x-4)(x-6)(x-8)}{48}$. Atunci:

$$P(f; x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1, x_2; x) = \\ = 3 + 2\frac{x-6}{2} + 3\frac{(x-4)(x-6)}{8} + 4\frac{(x-4)(x-6)(x-8)}{48}$$

și

$$f(7) \simeq P(f; x_{-2}, x_{-1}, x_0, x_1, x_2; 7) = 3 + 1 + \frac{9}{8} - \frac{1}{4} = \frac{39}{8} = 4.875 . \square$$

Metode numerice pentru ecuații diferențiale

Metode într-un pas (directe)

Metoda Euler explicită (progresivă)

Exemplul -1.39 Folosind metoda Euler, determinați soluția aproximativă a problemei

Cauchy:

$$\begin{cases} y' = y^2 - \frac{y}{t} - \frac{1}{4t^2}, & t \in [1, 2] \\ y(1) = 0.75 \end{cases}$$

în $t = 2$, luând $h = 0.5$.

Avem $f(t, y) = y^2 - \frac{y}{t} - \frac{1}{4t^2}$, $t_0 = 1$ și $y_0 = 0.75$. Se obține $N = 2$ și $y_{n+1} = y_n + 0.5f(t_n, y_n)$, pentru $n = 0, 1$. Deci rezultă:

$$t_1 = 1.5, y(t_1) \simeq y_1 = y_0 + 0.5f(t_0, y_0) = 0.75 + 0.5f(1, 0.75) = \\ 0.75 + 0.5(-0.4375) = 0.5313, \\ t_2 = 2, y(t_2) \simeq y_2 = y_1 + 0.5f(t_1, y_1) = 0.5313 + 0.5f(1.5, 0.5313) = \\ 0.5313 + 0.5(-0.1831) = 0.4397 . \square$$

Metode Runge-Kutta

Exemplul -1.40 Se dă problema Cauchy:

$$\begin{cases} y' = y^2 - \frac{y}{t} - \frac{1}{4t^2}, & t \in [1, 2.9] \\ y(1) = 0.75 \end{cases}$$

Să se determine valoarea aproximativă a soluției în $t = 2.9$, folosind metoda și RK_{24} , pentru $N = 2$.

Pentru $N = 2$ avem $h = 0.9500$. Luăm $y_0 = 0.75$, $t_0 = 1$. Pentru metoda RK_{24} , avem $f(t, y) = y^2 - \frac{y}{t} - \frac{1}{4t^2}$. Se obține:

- pentru $n = 1$:

$$\begin{aligned} y_{0,1} &= y_0 = 1, & t_{0,1} &= t_0 = 1, \\ y_{0,2} &= y_0 = 1 + 0.95f(t_{0,1}, y_{0,1})/2 = 0.8812, & t_{0,2} &= t_0 + 0.95/2 = 1.4750, \\ y_{0,3} &= y_0 = 1 + 0.95f(t_{0,2}, y_{0,2})/2 = 1.0305, & t_{0,3} &= t_0 + 0.95/2 = 1.4750, \\ y_{0,4} &= y_0 = 1 + 0.95f(t_{0,3}, y_{0,3}) = 1.2360, & t_{0,4} &= t_0 + 0.95 = 1.9500, \\ y_1 &= y_0 + 0.95(f(t_{0,1}, y_{0,1}) + 2f(t_{0,2}, y_{0,2}) + 2f(t_{0,3}, y_{0,3}) + f(t_{0,4}, y_{0,4}))/6 = \\ &= 1 + 0.95(-0.2500 + 2 \cdot 0.0642 + 2 \cdot 0.2484 + 0.8281)/6 = 1.1905 \\ t_1 &= t_0 + h = 1.9500 \end{aligned}$$

- pentru $n = 2$:

$$\begin{aligned} y_{1,1} &= y_1 = 1.1905, & t_{1,1} &= t_1 = 1.95, \\ y_{1,2} &= y_1 = 1 + 0.95f(t_{1,1}, y_{1,1})/2 = 1.5425, & t_{1,2} &= t_1 + 0.95/2 = 2.4250, \\ y_{1,3} &= y_1 = 1 + 0.95f(t_{1,2}, y_{1,2})/2 = 1.9984, & t_{1,3} &= t_1 + 0.95/2 = 2.4250, \\ y_{1,4} &= y_1 = 1 + 0.95f(t_{1,3}, y_{1,3}) = 4.1612, & t_{1,4} &= t_1 + 0.95 = 2.9, \\ y_2 &= y_1 + 0.95(f(t_{1,1}, y_{1,1}) + 2f(t_{1,2}, y_{1,2}) + 2f(t_{1,3}, y_{1,3}) + f(t_{1,4}, y_{1,4}))/6 = \\ &= 1.1905 + 0.95(0.7411 + 2 \cdot 1.7008 + 2 \cdot 3.1270 + 15.8509)/6 = 5.3464 \\ t_2 &= t_1 + h = 2.9. \square \end{aligned}$$

Metode în mai mulți pași (indirecte)

Metoda Adams-Bashforth

Exemplul -1.41 Folosind metoda Adams-Bashforth pentru $r = 3$, determinați soluția aproximativă a problemei Cauchy:

$$\begin{cases} y' = y^2 - \frac{y}{t} - \frac{1}{4t^2}, & t \in [1, 2.25] \\ y(1) = 0.75 \end{cases}$$

în $t = 2.25$ pentru $N = 5$, determinând valorile de început y_1, y_2, y_3 cu metoda Euler progresivă.

Avem $h = 0.25$ și $f(t, y) = y^2 - \frac{y}{t} - \frac{1}{4t^2}$. Aplicând metoda Euler progresivă se obține:

$$\begin{aligned} t_0 &= 1, & y_0 &= 0.75, & f_0 &= f(t_0, y_0) = -0.4375, \\ t_1 &= 1.25, & y_1 &= 0.6406, & f_1 &= f(t_1, y_1) = -0.2621, \\ t_2 &= 1.5, & y_2 &= 0.5751, & f_2 &= f(t_2, y_2) = -0.1638, \\ t_3 &= 1.75, & y_3 &= 0.5342, & f_3 &= f(t_3, y_3) = -0.1015, \end{aligned}$$

și, în continuare, cu metoda Adams-Bashforth pentru $r = 3$, rezultă:

$$t_4 = 2, \quad y_4 = y_3 + \frac{h}{24} (55f_3 - 59f_2 + 37f_1 - 9f_0) = 0.5166,$$

$$f_4 = f(t_4, y_4) = -0.0539,$$

$$t_5 = 2.25, \quad y_5 = y_4 + \frac{h}{24} (55f_4 - 59f_3 + 37f_2 - 9f_1) = 0.5096,$$

$$f_5 = f(t_5, y_5) = -0.0162.$$