Analiza błędów

Reprezentacja liczb

 $x=smB^c$, s- znak, $1\leqslant m< B$ - mantysa, c- cecha **Def.** t- długość mantysy, $u=2^{-t-1}$ - precyzja arytmetyki Błąd zaokrąglenia w górę: $|rd(x)-x|\leqslant 2^{-t-1}2^c$, Błąd Zaokrągienia w Borę. I w w porekti producty product

 $\text{Tw. Jeśli } |\alpha_i|\leqslant u, |\rho_i|=1, nu<1, \text{ to } \prod_{i=1}^n (1+\alpha_i)^{\rho_i}=1+\theta_n, \text{ gdzie } |\theta_n|\leqslant \frac{nu}{1-nu}$

Tw. Jeśli $|\alpha_i|\leqslant u, nu<0.01$, to $\prod^u(1+\alpha_i)=1+\theta_n$, gdzie $|\theta_n|\leqslant 1.01nu$.

Def. Zadanie jest **źle uwarunkowane**, jeśli niewielkie względne zmiany danych powodują duże względne zmiany wyniku. Wielkości charakteryzujące wpływ zaburzeń danych na zaburzenie wyniku to **wskaźniki uwarunkowania**:

zaburzenie wyniku to **wskaźniki uwarunkowania**: $|\frac{f(x+h)-f(x)}{f(x)}| \approx |\frac{xf'(x)}{f(x)}||\frac{h}{x}|$ **Def.** Niech \tilde{y} - wynik algorytmu obliczającego f(x). Jeśli dla małych $\Delta x, \Delta y$ mamy $\tilde{y}+\Delta y=f(x+\Delta x)$, tzn. wynik jest lekko zaburzony dla lekko zaburzonych danych, to algorytm jest **numerycznie poprawny**. Jeśli $\tilde{y}=f(x+\Delta x)$ (wynik dokładny dla lekko zaburzonych danych), to algorytm jest **numerycznie bardzo poprawny**.

Interpolacia

Postacie wielomianów interpolacyjnych

$$\textbf{Lagrange'a:} \ L_n(x) = \sum_{k=0}^n y_k \lambda_k, gdzie \quad \lambda_k = \frac{\prod_{j=0, j \neq k}^n (x-x_j)}{\prod_{j=0, j \neq k}^n (x_k-x_j)}$$

Barycentryczna: Dla
$$\sigma_k = \prod_{j=0, j \neq k}^n \frac{1}{x_k - x_j}$$

$$L_n(x) = \left\{ \begin{array}{l} \sum_{k=0}^n \frac{\sigma_k}{x - x_k} y_k \middle/ \sum_{k=0}^n \frac{\sigma_k}{x - x_k} & \text{gdy } x \notin \{x_0, x_1, \dots, x_n\} \\ y_k & wpp. \end{array} \right.$$

Reszta wielomianu interpolacyjnego

$$\begin{split} f(x) - L_n(x) &= \frac{1}{(n+1)!} f^{(n+1)}(\xi_x) p_{n+1}(x) \\ \max_{-1 \leqslant x \leqslant 1} |f(x) - L_n(x)| &= \frac{1}{(n+1)!} \max_{-1 \leqslant x \leqslant 1} |f^{(n+1)}(x)| \max_{-1 \leqslant x \leqslant 1} |p_{n+1}(x)| \end{split}$$

Spline

$$\begin{array}{ll} \text{naturalna:} & s''(a) = 0 \wedge s''(b) = 0 \\ \text{zupelna:} & s'(a) = f'(a) \wedge s'(b) = f'(b) \\ \text{okresowa:} & s'(a) = s'(b) \wedge s''(a) = s''(b) \\ \text{Fakt:} & \int_a^b \left(s''(x) \right)^2 dx = \sum_{k=1}^{n-1} \left(f\left[x_k, x_{k+1} \right] - f\left[x_{k-1}, x_k \right] \right) s''(x_k) \\ \lambda_k M_k + 2 M_k + (1 - \lambda_k) M_{k-1} = 6 * f\left[x_{k-1}, x_k, x_{k+1} \right] \\ (k = 1, ..., n-2) \text{ oraz } \lambda_k = h_k / (h_k + h_{k+1}) \text{ oraz } h_k = x_k - x_{k-1} \end{array}$$

Wielomiany Bernsteina

Def.
$$B_i^n(u) = \binom{n}{i} u^i (1-u)^{n-i}$$
 Własności:
$$1) \sum_i B_i^n(u) = 1$$

$$a = 0$$

2) $B_{\cdot}^{n}(u) > 0$

$$A(u) = (1-u) * B^{n-1}(u) + uB^{n-1}(u)$$

$$\begin{split} &\sum_{i=0}^{i=0} \\ &2)B_i^n(u) > 0 \\ &3)B_i^n(u) = (1-u)*B_i^{n-1}(u) + uB_{i-1}^{n-1}(u) \\ &4)B_i^n(u) = \frac{n+1-i}{n+1}B_i^{n+1}(u) + \frac{i+1}{n+1}B_{i+1}^{n+1}(u) \\ &5)\left(B_i^n(u)\right)' = n\left(B_{i-1}^{n-1} - B_i^{n-1}\right) \end{split}$$

5)
$$(B_i^n(u))' = n (B_{i-1}^{n-1} - B_i^{n-1})$$

Wielomiany Ortogonalne

Czebyszew I rodzaju

$$\begin{split} &T_0(x) = 1, \ T_1(x) = x \\ &T_n(x) = 2x \, T_{n-1}(x) - T_{n-2}(x) \\ &T_k(x) = \cos(k \arccos x), \ x \in [-1,1] \\ &\operatorname{zera} \, T_{n+1} \ (k=0,1,\dots n) \colon \ t_k = \cos\left(\frac{2k+1}{2n+2}\pi\right) \\ &\operatorname{ekstrema} \, T_n : \ u_k = \cos\left(\frac{k}{n}\pi\right) \\ &\operatorname{waga:} \ p(x) = (1-x^2)^{-1/2} \\ &\int_{-1}^1 p(x) T_k(x) T_l(x) dx = 0 \qquad (k \neq l) \\ &\int_{-1}^1 p(x) (T_k(x))^2 dx = \left\{\begin{array}{cc} \pi & \operatorname{gdy} \ k = 0 \\ \pi/2 & \operatorname{gdy} \ k \geqslant 1 \end{array}\right. \end{split}$$

Normy

Wektorowe

$$\begin{split} \|\mathbf{x}\|_p &= \left(\left|x_1\right|^p + \left|x_2\right|^p + \ldots + \left|x_n\right|^p\right)^{1/p}, \ \|\mathbf{x}\|_\infty = \max_{1\leqslant j\leqslant n} \left\{\left|x_i\right|\right\} \end{split}$$
 Norma musi spełniać 3 warunki:
$$\|x\| = 0 \Rightarrow x = 0; \ \|\alpha x\| = |\alpha|\|x\|; \ \|x+y\| \leqslant \|x\| + \|y\|.$$

Macierzowe

$$\begin{split} \|\mathbf{A}\|_1 &= \max_{1 \leqslant j \leqslant n} \sum_i |a_{ij}|, \ \|\mathbf{A}\|_\infty = \max_{1 \leqslant i \leqslant n} \sum_j |a_{ij}|, \\ \|\mathbf{A}\|_p &= \max_{\mathbf{x} \neq \mathbf{0}} \frac{\|\mathbf{A}\mathbf{x}\|_p}{\|\mathbf{x}\|_p}. \\ \|\mathbf{A}\|_E &= \sqrt{\sum_{i,j} |a_{i,j}|^2} \text{ (euklidesowa/Frobeniusa)} \\ \|\mathbf{A}\|_2 &= \sqrt{\rho(\mathbf{A}^T\mathbf{A})} \text{ (spektralna, } \rho(X) = \max |\lambda(X)|) \end{split}$$

Aproksymacja

Normy, iloczyn skalarny, błąd

$$||f||_{\infty} = \sup_{x \in [a,b]} |f(x)|, ||f||_{2} = \sqrt{\int_{a}^{b} p(x)f^{2}(x) dx}$$
$$\langle f, g \rangle := \int_{a}^{b} p(x) f(x) g(x) dx, \sqrt{\langle f, f \rangle} = ||f||_{2}$$
$$E_{n}(f) := \inf_{W \in \Pi_{n}} ||f - W_{n}||_{\infty}^{T}$$

Wielomian optymalny

$$w_n^* = \sum_{k=0}^n \frac{\langle f, P_k \rangle}{\langle P_k, P_k \rangle} P_k, \ \|f - w_n^*\|_2 = \sqrt{\|f\|_2^2 - \sum_{k=0}^n \frac{\langle f, P_k \rangle^2}{\langle P_k, P_k \rangle}}$$

Wielomiany ortogonalne

$$\begin{split} P_0(x) &= 1, \quad P_1(x) = x - c_1, \ P_k(x) = (x - c_k) P_{k-1}(x) - d_k P_{k-2}(x) \\ c_k &= \frac{\langle x P_{k-1}, P_{k-1} \rangle}{\langle P_{k-1}, P_{k-1} \rangle}, \quad d_k = \frac{\langle P_{k-1}, P_{k-1} \rangle}{\langle P_{k-2}, P_{k-2} \rangle}, \end{split}$$

Kwadratury interpolacyjne

$$I_p(f)=\int_a^b p(x)f(x)dx\approx \sum_{k=0}^n A_kf(x_k),$$
 Wiel. węzłowy: $\omega(x)=(x-x_0)(x-x_1)..(x-x_n)$

Kwadratury Newtona-Cotesa

$$\begin{split} h &= (b-a)/n, \quad x_k = a+kh \\ \text{Wz\'or trapez\'ow: } n &= 1, \ A_0 = A_1 = h/2, \ R_1(f) = -\frac{h^3}{12}f^{\prime\prime}(\xi) \\ \text{Wz\'or Simpsona: } n &= 2, A_0 = A_2 = h/3, \ A_1 = 4h/3, \ R_2(f) = -\frac{h^5}{90}f^{(4)}(\xi) \\ \text{Z\'{I.}} \text{ wz\'or trapez\'ow: } T_n &= h \sum_{n=1}^{\infty} f^{(n)}(x_n), \ R_n^T(f) = -\frac{h^3n}{12}f^{\prime\prime}(\xi) \end{split}$$

Zł. wzór trapezów:
$$T_n=h\sum_{k=0}^n{}''\;f(x_k),\,R_n^T(f)=-\frac{h^3n}{12}f''(\xi)$$
 Zł. wzór Simpsona: $n=2m,\,\,S_n(f)=(4T_n-T_m)/3$ $R_n^S(f)=-(b-a)\frac{h^4}{180}f^{(4)}(\xi)$ Metoda Romberga: $h_1=(b-a)/2^k$

$$I_p(f) - Q_n(f) = \begin{cases} & \frac{f^{(n+1)}(\xi)}{(n+1)!} \int_a^b \omega(x) dx & \text{ gdy } n = 1, 3, \dots \\ & \frac{f^{(n+2)}(\xi)}{(n+2)!} \int_a^b x \omega(x) dx & \text{ gdy } n = 2, 4, \dots \end{cases}$$

Kwadratury Gaussa

$$\begin{split} &x_k \text{ - zera wiel. orto. } P_{n+1}(x), c_k \text{ wsp. wiod. } P_k \\ &\lambda_k(x) = \omega(x)/[\omega'(x_k)(x-x_k)]. \\ &0 < A_k = \int_a^b p(x)\lambda_k(x)dx = \frac{c_{n+1}}{c_n} \frac{||P_n||^2}{P'_{n+1}(x_k)P_n(x_k)}. \\ &R_n(f) = \frac{f^{(n+2)}(\xi)}{(2n+2)!c_{n+1}^2} \int_a^b p(x)[P_{n+1}(x)]^2 dx \end{split}$$

Gauss-Czebyszew

$$\begin{split} & \int_{-1}^{1} p(x)f(x)dx \approx \int_{-1}^{1} p(x)I_{n}(x)dx \\ & I_{n}(x) = \sum_{i=0}^{n} \prime \alpha_{i}T_{i}(x), \alpha_{i} = \frac{2}{n+1} \sum_{i=0}^{n} f(t_{k})T_{i}(t_{k}) \\ & Q_{n}^{QC}(f) = \sum_{k=0}^{n} A_{k}f(t_{k}), A_{k} = \frac{\pi}{n+1} \end{split}$$

Gauss-Lobatto

$$\begin{aligned} x_k &= u_k = \cos\left(\frac{k}{n}\pi\right) \\ \int_{-1}^1 p(x)f(x)dx &\approx \int_{-1}^1 p(x)J_n(x)dx \\ J_n(x) &= \sum_{j=0}^n {}'' \beta_j T_j(x), \beta_j = \frac{2}{n} \sum_{k=0}^n {}'' (u_k)T_j(u_k) \\ Q_n^L(f) &= \sum_{k=0}^n {}'' A_k f(u_k), A_k = \frac{\pi}{n}. \end{aligned}$$

Algebra numeryczna

Metody iteracyjne

$$x^{(k+1)} = B_{\tau} x^{(k)} + c \quad (k \geqslant 0)$$

 $x^{(\kappa+1)} = B_\tau x^{(\kappa)} + c \quad (k \geqslant 0)$ Tw. Metoda iter. jest zbieżna dla dowolnego $x^{(0)}$, jeśli $\rho(B) < 1$, gdzie $\rho(B) := \max_{1 \leqslant i \leqslant n} (\lambda_i)$ to promień spektralny macierzy B. Metoda Richardsona: $B_\tau = I - \tau A, \quad c = \tau b$ Tw. Załóżmy, że wszystkie λ_i spełniają: $0 < \alpha \leqslant \lambda_i \leqslant \beta$.

Wtedy metoda Richardsona jest zbieżna dla $0 < \tau < \frac{2}{\beta}$.

Metoda Jacobiego: $B_J=-D^{-1}(L+U)$ Tw. Jeśli A jest macierzą ze ściśle dominującą przekątną, tj.

 $|a_{ii}| > \sum |a_{ij}|$, to wtedy $\|B_J\|_{\infty} < 1$ i $\|B_S\|_{\infty} < 1$.

Metoda Gaussa-Seidela: $B_S = -(D+L)^{-1}U$ Tw. Jeśli A jest symetryczna i dodatnio określona, to $\|B_S\|_{\infty} < 1$. $B_{\omega} = (I - \omega M)^{-1} (\omega N + (1 - \omega)I), \quad M = -D^{-1} L, N = -D^{-1} U$

Teoretycznie przydatne wzory

Nierówność Cauchy'ego-Schwarza:
$$\Big(\sum_{k=1}^n a_k b_k\Big)^2 \leqslant \Big(\sum_{k=1}^n a_k^2\Big) \Big(\sum_{k=1}^n b_k^2\Big)$$

Inaczej: $\langle v,w \rangle \leqslant \|v\|_2 \cdot \|w\|_2$ Bairstowa: $p(z)=a_nz^n+\cdots+a_0$ Związek: $b_k=a_k+ub_{k+1}+vb_{k+2}$ Niech ciąg a_k będzie zbieżny do g. Jeśli istnieją takie liczby rzeczywiste p i C (C >

Niech ciąg a_k będzie zbieżny do g. Jeśli istnieją takie liczby rzeczywiste p:C (C>0), że $\lim_{n\to\inf}\frac{|a_{n+1}-g|}{|a_n-g|^p}=C$, to p jest wykładnikiem zbieżności ciągu, a C – stałą asymptotyczną błędu. Dla p=1 oraz 0< C<1 zbieżność jest liniowa, dla p=2 – kwadratowa, dla p=3 – sześcienna. gdy p=1 i C=1 - zbieżność podliniowa, jeśli p=1, C=0 - nadliniowa. $\frac{x\pm y}{2}\cdot\cos\frac{x\mp y}{2}$ $\cos x+\cos y=2\cos\frac{x+y}{2}\cdot\cos\frac{x-y}{2}$ $\sin(x\pm y)=\sin x\cdot\cos y\pm\cos x\cdot\sin y$ $\cos(x\pm y)=\cos x\cdot\cos y\mp\sin x\cdot\sin y$

$$\sin x \pm \sin y = 2\sin \frac{x \pm y}{2} \cdot \cos \frac{x \mp y}{2}$$

$$\cos x + \cos y = 2\cos\frac{x+y}{2} \cdot \cos\frac{x-y}{2}$$

$$\sin(x \pm y) = \sin x \cdot \cos y \pm \cos x \cdot \sin y$$

$$\cos(x \pm y) = \cos x \cdot \cos y \mp \sin x \cdot \sin y$$

$$\cos(x \pm y) = \cos x \cdot \cos y \mp \sin x \cdot \sin y$$
$$\cos x - \cos y = -2\sin\frac{x+y}{2} \cdot \sin\frac{x-y}{2}$$