Całkowanie numeryczne

Kwadratura jest rzędu r jeśli jest dokładna dla wszystkich wielomianów stopnie r-1 oraz istnieje wielomian stopnia r dla której nie jest dokładna

1.1 Trapezy
$$\xi \in (a, b)$$
 $E(f) = I(f) - S(f)$

$$E(f) = -\sum_{k=1}^{N} \frac{H^3 f^{\prime\prime}(\xi_k)}{12} = -\frac{(b-a)^3}{12N^2} f^{\prime\prime}(\xi)$$

1.2 Prostokąty
$$\xi \in (a,b)$$
 $E(f) = I(f) - S(f)$

$$E(f) = \frac{(b-a)^3}{24N^2} f''(\xi) = \frac{H^2}{24} (b-a) f''(\xi)$$

1.3 Simpson
$$\xi \in (a,b)$$
 $E(f) = I(f) - S(f)$

$$E(f) = -\sum_{k=1}^{N} \frac{H^5 f^{(4)}(\xi_k)}{90 \cdot 2^5} = -\frac{(b-a)^5}{2880N^4} f^{(4)}(\xi)$$

1.4 Złożona S_1 na [a,b] S_2 na [c,d]

$$\begin{split} \int_c^d \int_a^b f(x,y) dx \, dy &\approx S_2(S_1(f)) = \\ &= \sum_{j=0}^m B_j(\sum_{i=0}^n (A_i f(x_i,y_j)) \\ &\max_{y \in [c,d]} \left| S_1(f)(y) - \int_a^b f(x,y) dx \right| \leq e_1 \end{split}$$

$$\begin{aligned} \max_{x \in [a,b]} \left| S_2(f)(x) - \int_c^d f(x,y) du \right| &\leq e_2 \\ \\ \left| S(f) - \int_c^d \int_c^b f(x,y) dx \, dy \right| &\leq (d-c)e_1 + (b-a)e_2 \end{aligned}$$

1.5 Na trójkącie P pole

formuła rzędu 2:

$$P \cdot f(p_{012})$$
 gdzie $p_{012} = \frac{1}{3}(p_0 + p_1 + p_2)$

formuła rzedu 3:

$$\frac{P}{3} \cdot [f(p_{01}) + f(p_{12}) + f(p_{02})]$$
gdzie $p_{ij} = \frac{1}{2}(p_i + p_j)$

formuła rzędu 4:

$$\begin{split} & \frac{P}{60}[27f(p_{012}) + \\ & + 3(f(p_0) + f(p_1) + f(p_2)) + 8(f(p_{01}) + f(p_{12}) + f(p_{02}) \end{split}$$

Gaussa-Legendre'a

Rząd kwadratury równy jest ilości parametrów które ustalamy (dla Gaussa przy liczeniu węzłów od 0 mamy 2n + 2

Błąd kw. złożonej Gaussa-Legendre'a:

$$(b-a)^5 \frac{1}{4320N^4} f^{(4)}(\xi)$$

2 Aproksymacja

ciągła
$$\langle f,g \rangle = \int_a^b w(x) f(x) g(x) \, dx$$
 dyskretna $\langle f,g \rangle = \sum_{i=0}^N w_i f(x_i) g(x_i)$

Konstruujemy macierz $G = \left[\langle g_i, g_j \rangle \right]_{i=k-0}^n$ (w wierszu nie zmienia się to co na pierwsze w iloczynie) wektor d = $[(g_i, f_i)]_{i=0}^n$ i szukamy rozwiązania Ax = dDla dyskretnej można $M = \left[f_j(x_i)\right]_{i,k=0}^n$ (w wierszu te same x_i) $G = M^T M$ $d = M^T F$ gdzie F to wektor dany z wartościami przybliżanej funkcji

3 Splajny

$$\begin{split} S'(a) &= f'(a), \, S'(b) = f'(b) \text{ - warunki Hermite'a} \\ S'(a) &= S'(b), \, S''(a) = S'(b) \text{ - warunki cykliczne} \\ S''(a) &= S''(b) = 0 \text{ naturalna funkcja sklejana} \\ \text{nota-knot:} \begin{cases} S(\frac{x_0 + x_1}{2}) = \frac{f(x_0) + f(x_2)}{2}, \\ S(\frac{x_n - 1 + x_n}{2}) = \frac{f(x_{n-1}) + f(x_n)}{2}, \end{cases} \end{split}$$

 Δ_n - siatka, podział przedziału[a, b] tż. $a = x_0 < x_1 < \dots < x_n = b$ $S_m(\Delta_n, k)$ - przestrzeń funkcji sklejanych, tż.: 1) są klasy $C^k([a, b])$, 2) ich obcięcie do każdego z podprzedziałów $[x_i, x_{i+1}]i = 0, 1, ..., n-1$ jest wielomianem stopnia co najwyżej m.

$$\begin{aligned} \mathbf{3.1} \quad & S_1(\Delta_n, 0) \\ \varphi_0(x) &= \frac{x_1 - x}{x_1 - X_0}, x \in [x_0, x_1] \\ \varphi_n(x) &= \frac{x - x_{n-1}}{x_n - x_{n-1}}, x \in [x_{n-1}, x] \end{aligned}$$

$$\begin{split} \varphi_0(x) &= \frac{x_1 - x}{x_1 - X_0}, x \in [x_0, x_1] \\ \varphi_n(x) &= \frac{x - x_{n-1}}{x_n - x_{n-1}}, x \in [x_{n-1}, x_n] \\ \varphi_i(x) &= \begin{cases} \frac{x - x_{i-1}}{x_i - x_{i-1}}, x \in [x_{i-1}, x_i] \\ \frac{x_{i+1} - x}{x_{i+1} - x_i}, x \in [x_i, x_{i+1}] \end{cases} \end{split}$$

nktach wszystkie funkcje mają wartość

3.2 $S_3(\Delta_n, 2)$

Węzły równo odległe, $x_i = a + ih$, $h = \frac{b-a}{n}$, i = 0, ..., n.

$$\frac{1}{h^3} \begin{cases} (x - x_{i-2})^3 \\ h^3 + 3h^2(x - x_{i-1}) + 3h(x - x_{i-1})^2 - 3(x - x_{i-1})^3 \\ h^3 + 3h^2(x_{i+1} - x) + 3h(x_{i+1} - x)^2 - 3(x_{i+1} - x)^3 \\ (x_{i+2} - x)^3 \\ 0 \end{cases}$$

Funkcja sklejana: $S(x) = \sum_{k=1}^{n+1} \alpha_k B_k(x)$,

Metoda iteracji prostej

Tw. Dzbi
ór domknięty w $\mathbb R$ oraz niech $g:D\to D$ i jest odwzorowaniem zwężającym wtedy metoda iteracji prostej q jest zbieżna na D do dokładnie jednego rozwiazania.

Jeśli g jest ciągła i D jest domknięty to mamy $g(x_1) - g(x_0) = g'(\xi)(x_1 - x_0)$

g'to macierz Jakobiego ponadto: $||g(x_1)-g(x_0)||=||g'(\xi)(x_1-x_0)||\leq ||g'(\xi)||(x_1-x_0)||$ jeśli $||g'(\xi)||<1$ to mamy odwzorowanie zwężające. Ograniczając z góry każdy wyraz z macierzy g' otrzymamy macierz Ai zachodzi $||g'(\xi)||<||A||$ (jeśli ograniczaliśmy \leq analogicznie)