

## 1 Całkowanie numeryczne

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

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

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

**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  $[c, d]$

$$\int_c^d \int_a^b f(x, y) dx dy \approx S_2(S_1(f)) =$$

$$= \sum_{j=0}^m B_j \left( \sum_{i=0}^n (A_i f(x_i, y_j)) \right)$$

$$\max_{y \in [c, d]} \left| S_1(f)(y) - \int_a^b f(x, y) dx \right| \leq e_1$$

$$\max_{x \in [a, b]} \left| S_2(f)(x) - \int_c^d f(x, y) dy \right| \leq e_2$$

$$\left| S(f) - \int_c^d \int_a^b f(x, y) dx dy \right| \leq (d-c)e_1 + (b-a)e_2$$

**1.5 Na trójkącie**  $P$  pole

formuła rzędu 2:

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

formuła rzędu 3:

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

formuła rzędu 4:

$$\frac{P}{60} [27f(p_{012}) + 3(f(p_0) + f(p_1) + f(p_2)) + 8(f(p_{01}) + f(p_{12}) + f(p_{02})) + P = \frac{1}{2} |\det[1; \vec{x}; \vec{y}]| - \text{pole}$$

Błąd dla powyższych (przypadek)  $E \leq Ch^p$ , gdzie  $p$  - rząd kwadratur

## 1.6 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 Wielomiany ortogonalne

$$\langle g, h \rangle = \int_a^b w(x)g(x)h(x)dx$$

$$P_k(x) = (\alpha_k x + \beta_k)P_{k-1}(x) + \gamma_k P_{k-2}(x)$$

$$P_{-1}(x) = 0, \quad P_0(x) = a_0 \neq 0$$

$$\alpha_k = \frac{a_k}{a_{k-1}}, \quad \beta_k = - \frac{\alpha_k \langle x P_{k-1}, P_{k-1} \rangle}{\|P_{k-1}\|^2}$$

$$\gamma_k = - \frac{\alpha_k \|P_{k-1}\|^2}{\alpha_{k-1} \|P_{k-2}\|^2}$$

## 3 Aproksymacja

Tw. Element  $f^* \in U$  jest elementem optymalnym dla  $f \in V$  ( $U \subset V$ ) względem przestrzeni  $U \iff$  dla dowolnego  $g \in U$   $\langle f^* - f, g \rangle = 0$  (a więc  $f^* - f$  jest ortogonalny do  $U$ )

$$\text{ciągła } \langle f, g \rangle = \int_a^b w(x)f(x)g(x)dx$$

$$\text{dyskretna } \langle f, g \rangle = \sum_{i=0}^N w_i f(x_i)g(x_i)$$

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

## 4 Splajny

$S'(a) = f'(a)$ ,  $S'(b) = f'(b)$  - warunki Hermite'a  
 $S'(a) = S'(b)$ ,  $S''(a) = S''(b)$  - warunki cykliczne  
 $S''(a) = S''(b) = 0$  naturalna funkcja sklejana

$$\text{nota-knot: } \begin{cases} S(\frac{x_0+x_1}{2}) = \frac{f(x_0)+f(x_1)}{2}, \\ S(\frac{x_{n-1}+x_n}{2}) = \frac{f(x_{n-1})+f(x_n)}{2}, \end{cases}$$

Funkcja sklejana  $n$ -tego stopnia to jest, że jest klasy  $C^{n-1}$

$\Delta_n$  - 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  $[x_i, x_{i+1}]$   $i = 0, 1, \dots, n-1$  jest wielomianem stopnia co najwyżej  $m$ .

#### 4.1 $S_1(\Delta_n, 0)$

$$\varphi_0(x) = \frac{x_1 - x}{x_1 - x_0}, x \in [x_0, x_1]$$

$$\varphi_n(x) = \frac{x - x_{n-1}}{x_n - x_{n-1}}, x \in [x_{n-1}, x_n]$$

$$\varphi_i(x) = \begin{cases} \frac{x - x_{i-1}}{x_i - x_{i-1}}, & x \in [x_{i-1}, x_i] \\ \frac{x_{i+1} - x}{x_{i+1} - x_i}, & x \in [x_i, x_{i+1}] \end{cases}$$

W pozostałych punktach wszystkie funkcje mają wartość 0.

#### 4.2 $S_3(\Delta_n, 2)$

Węzły równo odległe,  $x_i = a + ih$ ,

$$h = \frac{b-a}{n}, i = 0, \dots, n.$$

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

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

### 5 Metoda iteracji prostej

Tw.  $D$  zbiór domknięty w  $\mathbb{R}$  oraz niech  $g : D \rightarrow D$  i jest odwzorowaniem zwężającym wtedy metoda iteracji prostej  $g$  jest zbieżna na  $D$  do dokładnie jednego rozwiązania.

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:

$$||g(x_1) - g(x_0)|| = ||g'(\xi)(x_1 - x_0)|| \leq$$

$$||g'(\xi)|| ||x_1 - x_0|| \text{ jeśli } ||g'(\xi)|| < 1 \text{ to mamy}$$

odwzorowanie zwężające.

Ograniczając z góry każdy wyraz z macierzy  $g'$  otrzymamy macierz  $A$  i zachodzi  $||g'(\xi)|| < ||A||$  (jeśli ograniczaliśmy  $\leq$  analogicznie)