

<p>ZBIĘŻNOŚĆ KWADRATUR</p> <p>Dla Q_n $n=0,..,n$ [1] $Q_n(f) = \sum_{i=0}^n A_i^{(n)} f(x_i^{(n)})$ Przybliżamy całkę $I(f) = \int_a^b f(x) dx$ Dana jest nieskończ. macierz trójkątna węzłów $x_i^{(i)}$ i współczynników $A_i^{(i)}$</p> $\begin{bmatrix} x_0^{(0)} \\ x_0^{(1)} & x_1^{(1)} \\ x_0^{(2)} & x_1^{(2)} & x_2^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \vdots \end{bmatrix} \begin{bmatrix} A_0^{(0)} \\ A_0^{(1)} & A_1^{(1)} \\ A_0^{(2)} & A_1^{(2)} & A_2^{(2)} \\ \vdots & \vdots & \vdots \end{bmatrix}$ <p>Ciąg kwadratur jest zbieżny dla dowolnych funkcji $f(x)$ ciągłych na $[a,b]$ czyli: $\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{i=0}^n A_i^{(n)} f(x_i^{(n)}) = \int_a^b f(x) dx$ wtedy i tylko wtedy: a) ciąg [1] jest zbieżny dla dowoln. wielomianu b) istnieje stała k, taka że dla $n=0,1,..,n$ zachodzi $\sum_{i=0}^n A_i^{(n)} \leq k$ Jeżeli wszystkie współczynniki kwadratury oznaczone wzorem [1] są nieujemne to warunkiem koniecznym i wystarczającym zbieżności tego ciągu dla dowolnych funkcji ciągłych na $[a,b]$ jest jego zbieżność dla dowolnych wielomianów (a). Okazuje się że tylko dla $n \leq 7$ i $n=9$ złożenie jest prawdziwe bo tylko wtedy wszystkie czynniki są dodatnie Dla reszty założenie nie jest spełnione, dodatkowo występuje kumulacja błędów. Wniosek: Nie stosuje się kwadratur prostych NC w sposób bezpośredni.</p> <p>ZAPIS ZMIENNOPRZECINKOWY x-liczba $[a]$dziesiętny $x = s * m * 10^c$, $0,1 \leq m < 1$; s-znak, m-mantysa, c-cecha [b]dwójkowy $x = s * m * 2^c, \frac{1}{2} \leq m < 1$ </p> <table><tr><td>S</td><td>S_c</td><td>e_{d-t-1}</td><td>...</td><td>e_0</td></tr></table> <p>^ (d-t) bitów cechy -----^</p> <table><tr><td>e_{-1}</td><td>e_{-2}</td><td>...</td><td>e_{-t}</td></tr></table> <p>^ t-bitów mantysy -----^</p> <p>S-znak całości(liczby); S_c-znak cechy Problemy z reprezentacją: Dla dowolnie długiej mantysy : $m = \sum_{i=1}^{\infty} e_{-i} 2^{-i}$; $e_{-i} = 1$; $e_{-i} \in \{0,1\}$ jednak po zaokrągleniu do t miejsca: $m_t = \sum_{i=1}^t e_{-i} 2^{-i} + e_{-(t+1)} 2^{-t}$ Wynika z tego, że patrzymy na kolejny bit i dodajemy jego wartość (zaokrąglenie) Błąd zaokrąglenia do t miejsca: Wyznaczam: błąd $= m - m_t \leq \frac{1}{2} 2^{-t} = 2^{-(t+1)}$; Jest $\frac{1}{2} 2^{-t}$ ponieważ uwzględniamy przy zaokrągleniu wartość bitu $e_{-(t+1)}$ więc błąd który popełniamy jest połową wartości bitu e_{-t} Rozważam błąd względny reprezentacji: $rd(x) = s * m_t * 2^t$ $\left \frac{rd(x)-x}{x} \right = \left \frac{m_t * 2^t - m * 2^c}{m * 2^c} \right \leq \frac{1}{2} 2^{1-t} = 2^{-t}$; $m \geq \frac{1}{2}$ znak $rd(x)$ taki sam jak x $\left \frac{rd(x)-x}{x} \right = i \leq 2^{-t}$ jest to równoważne: $rd(x) = x(1 + \epsilon)$ gdzie $\epsilon \leq 2^{-t}$ Liczba cyfr mantysy odpowiada za dokładność; Liczba cyfr cechy za zakres liczb Zakres wartości cechy(wykładnik): Jest (d-t) bitów cechy $C_{max} = C_{min} = 2^{d-t} - 1$ zatem można reprezentować liczby $\frac{1}{2} 2^{Cmin} \leq x \leq 2^{Cmax}$ Jeżeli cecha $< Cmin$ to pojawia się niedomiar(zero maszynowe); Jeżeli cecha większa od $Cmax$ to pojawia się nadmiar</p> <p>ZAPIS STAŁOPOZYCYJNY</p> <table><tr><td>S</td><td>e_{d-1}</td><td>e_{d-2}</td><td></td><td>e_1</td><td>e_2</td></tr></table> <p>^---d cyfr, liczba całkowita-----^</p> <p>a – liczba całkowita w systemie dziesiętnym zapisze się ją jako $a = s \sum_{i=0}^{d-1} e_i 10^i$, a w dwójkowym $a = s \sum_{i=0}^{d-1} e_i 2^i$ przy czym $e_i \neq 0$ dla $a \neq 0$ Zakres liczb w zapisie stałopozycyjnym $a \in [-2^d + 1; 2^d + 1]$</p>	S	S_c	e_{d-t-1}	...	e_0	e_{-1}	e_{-2}	...	e_{-t}	S	e_{d-1}	e_{d-2}		e_1	e_2			
S	S_c	e_{d-t-1}	...	e_0														
e_{-1}	e_{-2}	...	e_{-t}															
S	e_{d-1}	e_{d-2}		e_1	e_2													

