

$$W(x) = 3 \cdot x^3 + 3x^2 - 2x + 11 = x \cdot (3 \cdot x^2 + 3x - 2) + 11 = x \cdot (x \cdot (3 \cdot x + 3) - 2) + 11$$

$$W(x) = 3x^3 + 3x^2 - 2x + 11$$

L6.1. 1 punkt Uzasadnij, że schemat Hornera jest algorytmem numerycznie poprawnym.

$$W_0 = x(x(\dots x(x \cdot a_n + a_{n-1}) + a_{n-2}) + a_{n-3}) + \dots + a_1) + a_0$$

W0 - pełne wyrażenie za pomocą schematu

$$1^0 \cdot x a_n (1 + \beta_n)$$

$$2^0 (x a_n (1 + \beta_n) + a_{n-1}) (1 + \alpha_{n-1}) (1 + \beta_{n-1})$$

$$x^2 a_n (1 + \beta_n) (1 + \alpha_{n-1}) (1 + \beta_{n-1}) + a_{n-1} (1 + \alpha_{n-1}) (1 + \beta_{n-1}) = \dots$$

α_i - błędy z dodawania
 β_i - błędy z mnożenia

$$W = \sum_{i=0}^n (x^i a_i \cdot \prod_{j=0}^{i-1} (1 + \beta_j) \cdot \prod_{j=0}^{i-1} (1 + \alpha_j))$$

By uprościć, przyjmijmy że $(1 + \beta)$ to największy z błędów $(1 + \beta_j)$, $(1 + \alpha)$ analogicznie

$$W \leq \sum_{i=0}^n x^i a_i (1 + \beta)^i (1 + \alpha)^{i-1}$$

z tw. o kumulacji błędów wiemy że łączny błąd będzie $\leq (2^i - 1) 2^{-i}$

$$W \leq \sum_{i=0}^n (1 + \epsilon)^{2^i - 1} a_i x^i$$

$$|1 + \beta| \leq 2^{-t}$$

$$|1 + \alpha| \leq 2^{-t}$$

$|1 + \epsilon|$ analogicznie