

Z6

Niech  $l_i = \ln(\cancel{h^{-i}} \cdot x)$   $f(\ln(x)) = x(1 + \epsilon_{hx})$   $\epsilon_{hx} \leq 2^{-t}$   
 $\downarrow$  mnożenie (Niech  $b_1 = 0$ )  $\downarrow$  dodawanie

$$f(s) = ((y_1 \cdot l_1 (1 + \epsilon_{l_1}) (1 + \alpha_1) + y_2 \cdot l_2 (1 + \epsilon_{l_2}) (1 + \alpha_2)) (1 + \beta_2) + y_3 \cdot l_3 (1 + \epsilon_3) (1 + \alpha_3)) (1 + \beta_3) + y_4 \cdot l_4 (1 + \epsilon_4) (1 + \alpha_4)) (1 + \beta_4) =$$

$$= \sum_{i=1}^4 (y_i \cdot l_i (1 + \epsilon_i) (1 + \alpha_i) \prod_{j=i}^4 (1 + \beta_j)) = (*)$$

Niech  $\prod_{j=1}^4 (1 + \beta_j) = (1 + B_i), |B_i| \leq \frac{(h-i)}{2^t}$

$$(*) = \sum_{i=1}^4 y_i \cdot l_i \cdot \underbrace{(1 + \epsilon_i) (1 + \alpha_i) (1 + B_i)}_{\substack{\leq i \cdot 2^{-t} \quad \leq i \cdot 2^{-t} \quad \leq (h-i) \cdot 2^{-t}}} = (**)$$

$$|E_i| \leq \left( \frac{h-i}{2^t} + \frac{1-i}{2^t} \right) = \frac{h-i+1-i}{2^t} = \frac{h-i+1-i}{2^t}$$

$$(**) = \sum_{i=1}^4 y_i \cdot l_i (1 + E_i)$$

Cygli mamy kilka zobowiązań cyfrowych, dla kilku zobowiązań domagali się, czyli Algorytm Numerycznej Poprawy.