

23

$$x = (r + \sqrt{q^3 + r^2})^{\frac{1}{3}} + (r - \sqrt{q^3 + r^2})^{\frac{1}{3}}$$

Problem:

- gdy $r^2 \gg q^3$, wtedy ~~możemy~~ możemy przekształcić:

$$(r - \sqrt{q^3 + r^2}) = \left(\frac{-q^3}{r + \sqrt{q^3 + r^2}} \right)$$

↑
zwiększenie liczby cyfr

- gdy $\sqrt{q^3 + r^2} \gg r$; wtedy możemy przekształcić:

$$(r + \sqrt{q^3 + r^2})^{\frac{1}{3}} + (r - \sqrt{q^3 + r^2})^{\frac{1}{3}} = \frac{2r}{(r + \sqrt{q^3 + r^2})^{\frac{2}{3}} + q + (r - \sqrt{q^3 + r^2})^{\frac{2}{3}}}$$

Aby uniknąć liczenia $\sqrt[3]{}$ podwójnie:

Wtedy $p_1 = (r - \sqrt{q^3 + r^2})^{\frac{2}{3}}$, wtedy

$$p_2 = (r + \sqrt{q^3 + r^2})^{\frac{2}{3}} = \left(\frac{-q^3}{r - \sqrt{q^3 + r^2}} \right)^{\frac{2}{3}} = \frac{(-q^3)^{\frac{2}{3}}}{p_1} = \frac{q^2}{p_1}$$

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

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

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

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

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