

Zad 2.3

$$\text{rd}(x) = x ; \text{ rd}(y) = y$$

$$0 < x < y \quad ; \quad 2^{-q} \leq 1 - \frac{x}{y} \leq 2^{-p}$$

D-d: Niech $x = a \cdot 2^n$; $y = b \cdot 2^m$

Ponieważ $x > y$ więc komputer w razie potreby przenosi mniejszą liczbę bitów; tzn. wyrazi ją w postaci:

$$y = (2^{m-n} \cdot b) \cdot 2^n$$

Wtedy: $x-y = a \cdot 2^n - (2^{m-n} \cdot b) \cdot 2^n = (a - 2^{m-n} \cdot b) \cdot 2^n$

Zatem tymczasowe modyfikacja linii $x-y$ jest równa:

$$a - 2^{m-n} \cdot b = a \left(1 - \frac{2^{m-n} \cdot b}{a}\right) = a \left(1 - \frac{2^m \cdot b}{a \cdot 2^n}\right) = \\ = a \left(1 - \frac{y}{x}\right) . \text{ Zauważmy, iż } a \in \langle 1:2 \rangle \text{ (bo to modyfikacja linii } x\text{),}$$

A zatem modyfikacja $1 - \frac{y}{x} \leq 2^{-q}$, więc linia

$$a \left(1 - \frac{y}{x}\right) \leq 2^{-p+1} . \text{ Ale } a \left(1 - \frac{y}{x}\right) \text{ jest}$$

modyfikacją linii $x-y$ więc musi $\in \langle 1:2 \rangle$ więc

treba ją "przesunąć" o co najmniej 1 bit w lewo.

Dla α , dowód jest analogiczny.

