

### Zad 2.3

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

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

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

Ponieważ  $x > y$  więc komputer w razie potrzeby przesunie mantysę  $y$  tak aby zrównać cechy liczb; tzn. wyrazi  $y$  w postaci:

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

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

Zatem tymczasowa mantysa liczby  $x - y$  jest równa:

$$\begin{aligned} a - 2^{m-n} \cdot b &= a \left( 1 - \frac{2^{m-n} \cdot b}{a} \right) = a \left( 1 - \frac{2^m \cdot b}{a \cdot 2^n} \right) = \\ &= a \left( 1 - \frac{y}{x} \right). \end{aligned}$$

Zauważmy, że  $a \in \langle 1; 2 \rangle$  (bo to mantysa liczby  $x$ ),

z założenia  $1 - \frac{y}{x} \leq 2^{-q}$ , więc liczba

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

mantysą liczby  $x - y$  więc musi  $\in \langle 1; 2 \rangle$  więc

treba jej „przesunąć” o co najmniej  $p$  bitów w lewo.

Dla  $q$  dowód jest analogiczny.

