

$\beta \text{ int} \geq 2, m \text{ int} > 0; M = F(\beta, m); rd: \mathbb{R} \rightarrow M$

def: $\forall x \in \mathbb{R}, \delta(x) = rd(x) - x$ f. errore assoluto
 $\forall x \in \mathbb{R} \setminus \{0\}, \epsilon(x) = \frac{rd(x) - x}{x}$ f. errore relativo

teo: $x = \beta^b g; |\delta(x)| \leq \frac{1}{2} \beta^{b-m}, |\epsilon(x)| \leq \frac{1}{2} \beta^{1-m}$
(dim: ...)

def (precisione di macchina): $u = \frac{1}{2} \beta^{1-m}$

oss: $rd(x) = x + \delta(x); rd(x) = x(1 + \epsilon(x))$

- Es:
- $x = \frac{1}{3}, M = F(10, 3);$ calcolare $rd(x), \delta(x), \epsilon(x)$ e verificare le disug del teo.
 - $x = 7, \tilde{x}$ tale che $|\frac{\tilde{x} - x}{x}| \leq \frac{1}{100};$ quanto vale $\tilde{x}?$
 - $x = 7, \tilde{x}$ " " $|\frac{\tilde{x} - x}{x}| \leq 1;$ " " " ?

oss: Sia Φ l'insieme di tutte le f su elementi di M a valori in M . Elementi di Φ sono, ad esempio, le pseudo-op aritmetiche $\oplus, \ominus, \otimes, \oslash$ def da: $\xi_1 \oplus \xi_2 = rd(\xi_1 * \xi_2)$

def: le funzioni predefinite sono un sottoinsieme finito di Φ .

def: una elaborazione elementare e' il calcolo di una f predefinita o il confronto di due elem di M ($=, \neq, >, \geq$).

un calcolatore e' un dispositivo capace di eseguire sequenze finite di elaborazioni elementari.

oss: Sia $\varphi: A \rightarrow M$ un elem di Φ . Un calc puo' essere utilizzato per calcolare φ se $\forall \xi \in A, \varphi(\xi)$ si puo' ottenere con una seq finita di elabor elem. Qualunque descriz di φ in termini di seq finite di elabor elem si chiama algoritmo.

- Es:
- $M = F(10, 2);$ determinare tutti gli elementi $\alpha \in M$ tali che: $\alpha \oplus 1 = 1$
 - dati $n \in \mathbb{Z}$ e $\xi \in M,$ decidere se: $\beta^n \otimes \xi = \beta^n \xi$ (ovvero se $\beta^n \xi \in M$)
 - decidere se in $M = F(10, 2)$ si ha: $(1 \otimes 3) \otimes 3 = 1$
 - decidere se $\frac{1}{10} \in F(10, 3)$ e se $\frac{1}{10} \in F(2, 4)$