

## Esercizi di verifica

### 3 – Approfondimento sui sistemi aritmetici di un computer: tipo numerico reale floating-point

P2\_03\_02\_AT

12. [liv.1] Scrivere una *function*  $C$  per visualizzare la rappresentazione binaria (s,e,m) di un numero *float*. Verificare che il valore del numero ottenuto coincida con il dato iniziale.
13. [liv.3] Scrivere una *function*  $C$  di conversione di un numero reale da base 10 alla rappresentazione floating-point IEEE Std 754. L'input è una stringa di *char* del tipo  $[\pm]X.Y$  dove  $X$  e  $Y$  rappresentano rispettivamente la parte intera e la parte frazionaria del numero.

P2\_03\_03\_AT

14. [liv.1] Scrivere delle *function*  $C$  per calcolare rispettivamente l'*epsilon macchina* del tipo *float*, del tipo *double* e del tipo *long double*, visualizzando ad ogni passo i singoli bit. Confrontare i risultati ottenuti con i valori delle variabili predefinite FLT\_EPSILON, DBL\_EPSILON e LDBL\_EPSILON.
15. [liv. 3] Scrivere una *function*  $C$  per calcolare dalla definizione l'ULP( $x$ ) dove  $x$  è il parametro reale *float* di input.
16. [liv.2] Generando in modo random i bit\* di un numero reale  $x$  (*double*  $x$ ) [\* vedere: uso di `rand()` in Materiale di supporto], determinare i bit della corrispondente rappresentazione *float*  $flx$  (*float*  $flx$ ;  $flx = (\text{float}) x$ ). Se il numero  $x$  è rappresentabile nel tipo *float*, calcolarne l'errore assoluto  $E_A$  e l'errore relativo  $E_R$  di rappresentazione (considerando come esatto *double*  $x$  e come approssimante *float*  $flx$ ) dalle formule:

$$E_A = |x - flx|, \quad E_R = \frac{|x - flx|}{|x|}$$

P2\_03\_04\_AT

Per gli esercizi che seguono, visualizzare l'errore di *roundoff* nel risultato di tipo *float* e stabilire se esso sia di *massima accuratezza* oppure no. L'errore di *roundoff* viene calcolato confrontando il risultato dell'algoritmo in aritmetica *float* con un valore di riferimento considerato "esatto": quest'ultimo è proprio la soluzione esatta del problema, quando questa sia nota, altrimenti il valore di riferimento viene calcolato mediante lo stesso algoritmo eseguito in una precisione maggiore (aritmetica *double* oppure *long double*).

17. [liv.2] Scrivere una *function*  $C$  per valutare un polinomio  $P(x)$  in  $x_0$  mediante *algoritmo di Horner*. Applicare l'algoritmo ai dati dell'esempio 3 nelle dispense calcolando l'errore relativo. Usare una versione dell'algoritmo a precisione estesa per ottenere il valore di riferimento.
18. [liv.1] Scrivere una *function*  $C$  per calcolare la somma di molti addendi  $a_k$  dello stesso ordine di grandezza

$$S = \sum_{k=1}^N a_k$$

mediante *algoritmo di somma a blocchi* (*Pairwise summation algorithm*) implementato in versione iterativa o ricorsiva (a scelta). Applicare l'algoritmo al seguente particolare *problema test* di cui è nota la soluzione (100):

$$N = 10^8, \quad a_k = 10^{-6}, \quad \forall k = 1, \dots, N \quad \Rightarrow \quad \sum_{k=1}^N a_k = \sum_{k=1}^{10^8} 10^{-6} = 100$$

19. [liv.1] Scrivere una *function*  $C$  per calcolare iterativamente la somma  $\sum_{k=1}^n \frac{x^k}{k!} \approx e^x$  con il *criterio di arresto naturale*.
20. [liv.1] Scrivere una *function*  $C$  per calcolare la somma di addendi ordinati; sommare gli addendi una volta in ordine crescente ed un'altra in ordine decrescente. Mostrare qual è il modo migliore di sommare in questo caso.
21. [liv.2] Scrivere una *function*  $C$  per calcolare la somma di addendi di segno alternato, evitando l'eventuale *cancellazione catastrofica*.