

## Calcolo Numerico

Corso di Laurea in Ingegneria Elettronica

Compitino dell'8 novembre 2022

### Problema 1

Siano  $M = F(2, 5)$  e rd la funzione di arrotondamento in  $M$  con RTTE. Dopo aver verificato che  $3 \in M$ , calcolare

$$\xi = 3 \otimes (1 \oslash 3)$$

Risolvere, infine, lo stesso problema assumendo  $M = F_d(2, 5, -50, 50)$  e rd la funzione di arrotondamento in  $M$  con RTTE.

### Problema 2

Per ogni  $x \in \mathbb{R}$  sia  $f(x) = e^x - x - 2$

Determinare il numero di zeri di  $f$  e separarli. Per ciascuno degli zeri individuati: decidere se il metodo di Newton sia utilizzabile per l'approssimazione e, in caso affermativo, indicare un punto iniziale  $x_0$  a partire dal quale la successione generata del metodo di Newton risulta convergente allo zero.

### Problema 3

Scrivere un *function* di *Scilab*, di intestazione

$$y = \text{ContaUno}(x)$$

che, detta  $f$  la frazione di un assegnato un numero di macchina  $x$ , restituisce il *numero di cifre uguali a uno* nella scrittura posizionale di  $f$  in base due.

---

## Soluzione

---

### Problema 1

L'espressione di tre in base due è 11. Allora  $3 = 2^2 \cdot 0.11 \in M$ .

Per determinare  $\theta = 1 \otimes 3 = \text{rd}(\frac{1}{3})$ , calcoliamo l'esponente e la scrittura posizionale della frazione di  $\frac{1}{3}$  in base due. Si ha:

$$\frac{1}{4} \leq \frac{1}{3} < \frac{1}{2} \quad \text{da cui} \quad \frac{1}{3} = 2^{-1}g \quad , \quad g = \frac{2}{3}$$

Con un procedimento usuale si determina poi la scrittura posizionale di  $g$  :

$$g = 0.\overline{10}$$

Dunque:

$$\frac{1}{3} = 2^{-1} \cdot 0.\overline{10}$$

Per determinare l'arrotondato si individuano gli elementi di  $M$ ,  $\xi_-$  e  $\xi_+$ , adiacenti ad  $\frac{1}{3}$ :

$$\xi_- = 2^{-1} \cdot 0.10101 \quad (\text{ottenuto troncando la scrittura di } g \text{ alla quinta cifra})$$

e

$$\xi_+ = \sigma(\xi_-) = 2^{-1} \cdot 0.10110$$

Si confronta poi  $\frac{1}{3}$  con il punto medio  $m$  dell'intervallo di estremi  $\xi_-$ ,  $\xi_+$ :

$$m = 2^{-1} \cdot 0.101011 > 2^{-1} \cdot 0.\overline{10} = \frac{1}{3}$$

Allora:

$$\theta = 1 \otimes 3 = \text{rd}(\frac{1}{3}) = \xi_- = 2^{-1} \cdot 0.10101$$

Infine, si calcola  $3 \otimes (1 \otimes 3) = \text{rd}(3\theta)$ . Procedendo come sopra si ha:

$$3\theta = (2 + 1)\theta = 2\theta + \theta = 0.10101 + 0.010101 = 0.111111$$

e poi:

$$\xi_- = 2^0 \cdot 0.11111 \quad (\text{ottenuto troncando la scrittura di } 3\theta \text{ alla quinta cifra})$$

e

$$\xi_+ = \sigma(\xi_-) = 2^1 \cdot 0.10000$$

Per il punto medio  $m$  dell'intervallo di estremi  $\xi_-$ ,  $\xi_+$  si ha adesso:

$$m = 2^0 \cdot 0.111111 = 3\theta$$

Allora, utilizzando il criterio RTTE:

$$\text{rd}(3\theta) = \xi_+ = 2^1 \cdot 0.10000 = 1$$

Assumendo  $M = F_d(2, 5, -50, 50)$  e  $\text{rd}$  la funzione di arrotondamento in  $M$  con RTTE, i calcoli precedenti restano invariati: tutti gli elementi di volta in volta considerati sono infatti *elementi normalizzati* di  $F_d(2, 5, -50, 50)$ .

## Problema 2

La funzione  $f(x)$  è regolare in tutto il suo insieme di definizione,  $\mathbb{R}$ . Inoltre:

$$f'(x) = e^x - 1 \quad , \quad f''(x) = e^x$$

Poiché per ogni  $x \in \mathbb{R}$  si ha  $f''(x) > 0$ , il *numero massimo* di zeri di  $f$  è *due*. Inoltre, constatato che:

$$f(0) = -1 < 0 \quad , \quad \lim_{x \rightarrow +\infty} f(x) = \lim_{x \rightarrow -\infty} f(x) = +\infty$$

si deduce che  $f(x)$  ha due zeri,  $\alpha_1 < 0$  e  $\alpha_2 > 0$ . Per separare gli zeri si osserva che:

$$f(-2) = e^{-2} > 0 \quad , \quad f(-1) = e^{-1} - 1 < 0 \quad (\text{segue da } e > 1)$$

e

$$f(1) = e - 3 < 0 \quad (\text{segue da } e < 3) \quad , \quad f(2) = e^2 - 4 > 0 \quad (\text{segue da } e > 2)$$

Dalle disuguaglianze, per il Teorema di esistenza degli zeri, si ricava:

$$\alpha_1 \in [-2, -1] \quad , \quad \alpha_2 \in [1, 2]$$

Per decidere l'utilizzabilità del metodo di Newton, ricordato che  $f$  ha derivata seconda continua per ogni  $x \in \mathbb{R}$ , basta osservare che:

$$\text{per ogni } x \in [-2, -1] \text{ si ha } f'(x) \neq 0$$

e:

$$\text{per ogni } x \in [1, 2] \text{ si ha } f'(x) \neq 0$$

Dalla prima osservazione si deduce che il metodo è utilizzabile per approssimare  $\alpha_1$ , dalla seconda che è utilizzabile per approssimare  $\alpha_2$ .

Per determinare un punto iniziale che garantisca la convergenza della successione si osserva che:

$$\text{per ogni } x \in [-2, -1] \text{ si ha } f'(x) \neq 0, f''(x) > 0 \text{ e inoltre } f(-2) > 0$$

e:

$$\text{per ogni } x \in [1, 2] \text{ si ha } f'(x) \neq 0, f''(x) > 0 \text{ e inoltre } f(2) > 0$$

Se ne deduce che: a partire da  $x_0 = -2$  si ottiene una successione convergente ad  $\alpha_1$  e *monotona crescente*; a partire da  $x_0 = 2$  si ottiene una successione convergente ad  $\alpha_2$  e *monotona decrescente*.

## Problema 3

Una realizzazione possibile è:

```
function y = ContaUno(x)
    \ x: un elemento di  $F_d(2, 53, -1021, 1024)$ .
    \ y: il numero di cifre uguali a uno nella scrittura
    \   posizionale in base due della frazione di x.
    [f,e] = log2(x);
    \ Si ricordi che log2(x) restituisce la frazione con segno di x.
    f = abs(f);
    y = 0;
```

```
for k = 1:53,  
    c = int(2 * f);  
    if c == 1 then y = y + 1; end;  
    f = 2 * f - c;  
end  
endfunction
```

Ad esempio, si ha (verificare i risultati!):

```
--> ContaUno(0)
```

```
ans =
```

```
0.
```

```
--> ContaUno(nearfloat('succ',0))
```

```
ans =
```

```
1.
```

```
--> ContaUno(nearfloat('pred',0))
```

```
ans =
```

```
1.
```

```
--> ContaUno(number_properties('huge'))
```

```
ans =
```

```
53.
```

```
--> ContaUno(nearfloat('pred',1))
```

```
ans =
```

```
53.
```