

Programmazione e Algoritmi 1

A.A. 2023/24 — Soluzioni compito del 12 febbraio 2024

prof. Gianluca Amato

Esercizio 1 – 4

Controllare i file sorgente allegati a questa soluzione.

Esercizio 5 (5 punti)

L'algoritmo di ricerca lineare prende in input una lista \mathbf{l} ed un valore \mathbf{x} , e restituisce la posizione di \mathbf{x} in \mathbf{l} , oppure un valore speciale se \mathbf{x} non è presente in \mathbf{l} . Nel seguito assumeremo che questo valore speciale sia -1 . L'algoritmo funziona scandendo la lista \mathbf{l} dalla prima all'ultima posizione, fermandosi non appena viene trovato \mathbf{x} e restituendone la posizione. Se la scansione termina senza che \mathbf{x} sia stato trovato, l'algoritmo restituisce -1 .

Nel caso pessimo in cui l'elemento \mathbf{x} non si trovi in \mathbf{l} , l'algoritmo di ricerca lineare esegue un numero di operazioni proporzionale alla lunghezza n , della lista \mathbf{l} , per cui la sua complessità è $O(n)$.

L'algoritmo di ricerca binaria ha stessi input e stesso valore di ritorno della ricerca lineare, ma ha come requisito aggiuntivo che la lista \mathbf{l} sia ordinata. Grazie a questo requisito, l'algoritmo di ricerca binaria può eseguire la ricerca in modo più efficiente. L'algoritmo funziona in questo modo:

1. Se la lista è vuota, restituisce -1 .
2. Altrimenti,
 - (a) calcola l'indice \mathbf{m} che corrisponde all'elemento centrale della lista.
 - (b) Se $\mathbf{l}[\mathbf{m}]$ è uguale a \mathbf{x} , restituisce \mathbf{m} .
 - (c) Se $\mathbf{l}[\mathbf{m}]$ è maggiore di \mathbf{x} , esegue la ricerca binaria sulla sottolista che va dal primo elemento all'elemento in posizione $\mathbf{m}-1$.
 - (d) Se $\mathbf{l}[\mathbf{m}]$ è minore di \mathbf{x} , esegue la ricerca binaria sulla sottolista che va dall'elemento in posizione $\mathbf{m}+1$ all'ultimo.

Nel caso pessimo in cui l'elemento \mathbf{x} non si trova in \mathbf{l} , l'algoritmo di ricerca lineare esegue un numero di operazioni proporzionale al logaritmo della lunghezza n della lista \mathbf{l} , per cui la sua complessità è $O(\log n)$. L'algoritmo è quindi più efficiente della ricerca lineare, ma ha lo svantaggio di richiedere che la lista \mathbf{l} sia ordinata.

Ricerca lineare del numero 10 nella lista contenente i numeri da 1 a 100. L'algoritmo esegue i seguenti passi:

passo	posizione i sotto esame	valore in posizione i
1	0	99
2	1	48
\vdots	\vdots	\vdots
10	9	10

Dunque al decimo passo l'algoritmo restituisce 9.

Ricerca binaria del numero 10 nella lista contenente i numeri da 1 a 100. L'algoritmo esegue i seguenti passi:

passo	pos. iniziale sottolista	pos. finale sottolista	indice centrale	valore centale
1	0	99	49	50
2	0	48	24	25
3	0	23	11	12
4	6	10	8	9
5	9	10	9	10

Dunque al quinto passo l'algoritmo restituisce 9.

Esercizio 6 (8 punti)

riga programma				valore variabili	note
10					call ackermann(1,2)
	1			m=1 n=2	
	2			m=1 n=2	
	4			m=1 n=2	
	7			m=1 n=2 x=?	call ackermann(1,1)
		1		m=1 n=1	
		2		m=1 n=1	
		4		m=1 n=1	
		7		m=1 n=1 x=?	call ackermann(1,0)
			1	m=1 n=0	
			2	m=1 n=0	
			4	m=1 n=0	
			5	m=1 n=0	call ackermann(0, 1)
				1 m=0 n=1	
				2 m=0 n=1	
				3 m=0 n=1	return 2
			5	m=1 n=0	return 2
		7		m=1 n=1 x=2	
		8		m=1 n=1 x=2	call ackermann(0, 2)
				1 m=0 n=2	
				2 m=0 n=2	
				3 m=0 n=2	return 3
		8		m=1 n=1 x=2	return 3
	7			m=1 n=2 x=3	
	8			m=1 n=2 x=3	call ackermann(0, 3)
		1		m=0 n=3	
		2		m=0 n=3	
		3		m=0 n=3	return 4
	8			m=1 n=2 x=3	return 4
10					print 4