

# ESAME GIUGNO 2022

## Esercizio 1 (10 punti):

Per la soluzione di un certo problema disponiamo di un algoritmo iterativo con costo computazionale  $\Theta(n^2)$ . Ci viene proposto in alternativa un algoritmo ricorsivo il cui costo è catturato dalla seguente ricorrenza:

$$T(n) = a \cdot T\left(\frac{n}{4}\right) + \Theta(1) \text{ per } n \geq 4$$

$$T(n) = \Theta(1) \text{ altrimenti}$$

Dove  $a$  è una certa costante intera positiva con  $a \geq 2$ .

Determinare qual è il valore massimo che la costante intera  $a$  può avere perché l'algoritmo ricorsivo risulti asintoticamente più efficiente dell'algoritmo iterativo di cui disponiamo. **Motivare bene la vostra risposta.**

SE DOVESSIMO APPLICARE IL TEOREMA PRINCIPALE ALLA FUNZIONE RICORSIVA, NOTEREMMO CHE, ESSENDO  $2 \geq 2$ ,  $n^{\log_4 2} \geq \sqrt{n}$ , QUINDI,  $\forall 2 \geq 2$ ,  $n^{\log_4 2} = O(f(n))$ , QUINDI, ESSENDO IL PRIMO CASO DEL TEOREMA PRINCIPALE, SI HA CHE  $T(n) = \Theta(n^{\log_4 2})$  QUANDO ALLORA  $\log_4 2 < 3$ ?  $\forall 2 \leq 15$ , QUINDI,  $\forall 2 \leq 15$ ,  $n^{\log_4 2} < n^3$ , RENDENDO L'ALGORITMO RICORSIVO PIU' EFFICIENTE.

## Esercizio 2 (10 punti):

Sia  $A$  un array di  $n$  interi. Con la coppia ordinata  $(i, j)$ ,  $0 \leq i \leq j < n$ , rappresentiamo il suo sottoarray che parte dall'elemento in posizione  $i$  e termina con

l'elemento in posizione  $j$ , definiamo *valore* di un sottoarray come la somma dei suoi elementi.

Progettare un algoritmo che, dato un array  $A$  di interi positivi ed un intero positivo  $s$ , restituisce la coppia ordinata che rappresenta il sottoarray di  $A$  più a sinistra che ha valore  $s$ . Se un tale sottoarray non esiste, la funzione deve restituire *None*. L'algoritmo deve avere costo computazionale  $O(n)$ .

Ad esempio, per  $A = [1, 3, 5, 2, 9, 3, 3, 1, 6]$

- con  $s = 7$  l'algoritmo deve restituire la coppia  $(2, 3)$  (ci sono infatti in  $A$  tre sottoarray con valore 7 le cui coppie nell'ordine da sinistra a destra sono  $(2, 3)$ ,  $(5, 7)$ ,  $(7, 8)$ ).
- con  $s = 21$  l'algoritmo deve restituire *None* in quanto  $A$  non ha sottoarray con valore 21.

Dell'algoritmo proposto:

- a) si dia la descrizione a parole;
- b) si scriva lo pseudocodice;
- c) si giustifichi il costo computazionale.

## PSEUDO CODICE

DEF ES3(A, S):

    i = 0;

    j = 1;

    SOMMA = A[i] + A[j];

    WHILE !(i == LEN(A)-2 AND j == LEN(A)-1):

        IF SOMMA < S AND j < LEN(A)-1:

            j += 1;

            SOMMA += A[j];

        IF SOMMA > S AND j - i > 1:

            SOMMA -= A[i];

            i += 1;

        IF SOMMA == S:

            RETURN (i, j);

    RETURN NONE;

$\Theta(1)$

$\Theta(1)$

$\Theta(1)$

AL PIU' 2M VOLTE

$\Theta(1)$

$\Theta(1)$

$\Theta(1)$

$\Theta(1)$

$\Theta(1)$

$\Theta(1)$

$\Theta(1)$

$\Theta(1)$

$\Theta(1)$

$$\Theta(1) + 2M\Theta(1) = \Theta(n)$$

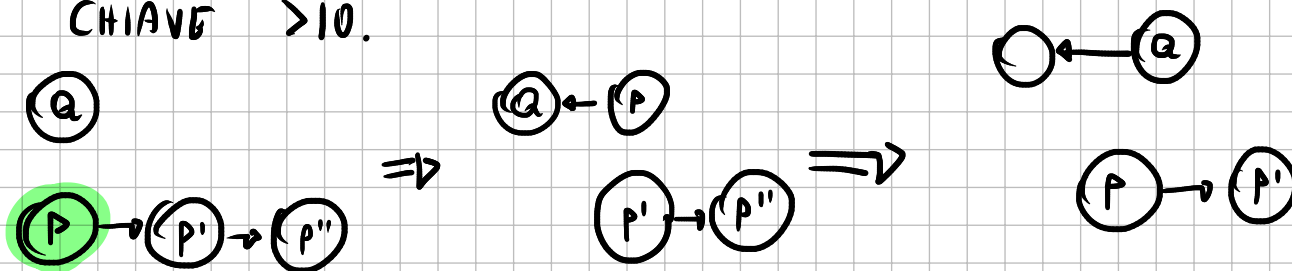
USEREMO 2 INDICI  $i$  E  $j$  INIZIALIZZATI COME 0 ED 1, FAREMO CAMMINARE  $j$  OGNI QUAL VOLTA IL SOTTOARRAY AVRA' SOMMA INFERIORE AD  $S$ , SOMMANDO  $A[j]$ , QUANDO INVECE LA SOMMA SARA' SUPERIORE, SOTTRARREMO  $A[i]$ , FACENDO POI CAMMINARE  $i$ , SE LA SOMMA SARA'  $S$ , RITORNEREMO  $(i, j)$ , SENNO', GIUNTI AL TERMINE CON  $i$  E  $j$ , TORNEREMO NONE;

**Esercizio 3 (10 punti):** Si consideri una lista concatenata dove ogni nodo ha 2 campi, il campo key contenente un intero ed il campo next con il puntatore al nodo seguente (next vale *None* per l'ultimo nodo della lista).

Bisogna aggiornare i puntatori della lista in modo da creare una nuova lista priva dei nodi con valore superiore a 10 e in cui i nodi rimanenti appaiono in ordine inverso rispetto all'originale. Ad esempio per la lista di seguito a sinistra la funzione deve restituire la lista di seguito a destra:



ITERERO' PER I NODI COSTRUIENDO UNA LISTA D'APPOGGIO ALLA QUALE COLLEGHERO' IN TESTA IL NODO. TAGLIERO' I VALORI CON CHIAVE >10.



DEF ES3(P):

WHILE (P → KEY > 10):

P = P → NEXT;

Q = NONE;

WHILE (P):

IF (P.NEXT.KEY > 10):

P → NEXT = P → NEXT → NEXT

T = P.NEXT;

P → NEXT = Q;

Q = P;

P = T;

RETURN Q;

ESEGUE IL CICLO PER TUTTI I NODI DELLA LISTA, QUINDI IL COSTO E'  $\Theta(n)$

Progettare un algoritmo che, dato il puntatore  $p$  alla testa della lista, risolve il problema in tempo  $\Theta(n)$  dove  $n$  è il numero di nodi della lista originaria. Lo spazio di lavoro dell'algoritmo proposto deve essere  $\Theta(1)$  (in altri termini non è possibile definire e utilizzare altre liste o nodi).

Dell'algoritmo proposto:

- a) si dia la descrizione a parole,
- b) si scriva lo pseudocodice,
- c) si giustifichi il costo computazionale.