1. In	ndica	are la veridicità di ognuna delle seguenti affermazioni.
v	F	
	X	Quick sort non ordina in loco.
X		Bucket sort ordina in tempo lineare n array di interi distribuiti uniformemente in [0,1].
×		Heap sort ordina in loco.
	×	Radix sort non è stabile.
×		Merge sort è stabile e ordina in $O(n^2)$. $ \eta^{\log_2 40} \approx \eta^{3.3} $
2. I	a so	eluzione all'equazione di ricorrenza $T(n) = 10T(n/2) + n^3/2 \ e$ $\frac{1}{2} \in O(n^{3.3-\xi}) \rightarrow T \in \Theta(n^{3.3})$
		$O(\log n) \searrow \Omega(n \log^2 n)$ $O(n^2 \log n)$ $O(n^3)$ $\Theta(5n^3)$
3. I	l pro	oblema dell'ordinamento di un array appartiene a
		$O(\log n) \times \Omega(n) \times \Theta(n \log n) \times O(n^2) \Omega(n^2/\log n)$
	2	
4a. l	Indi	care la veridicità di ognuna delle seguenti affermazioni. (esame completo)
V	F	
	×	Le matrici di adiacenza sono particolarmente indicate per rappresentare grafi sparsi.
	×	E' possibile verificare se un grafo orientato è aciclico in Θ (V ² + E).
X		E' possibile verificare se un grafo non orientato è bipartito in Θ (V + E).
		L'algoritmo di Dijkstra per i cammini minimi è applicabile quando non esistono cicli
nega	anvi	
×	ne se	L'algoritmo di Johnson per i cammini minimi tra tutte le coppie produce risposte corrette applicato a grafi sparsi.
4b.	Indi	care la veridicità di ognuna delle seguenti affermazioni. (prova parziale)
V	F	
0	×	Non esistono algoritmi probabilistici lineari per il problema della selezione.
×	0	Se bucket sort è applicabile, allora anche radix sort è applicabile.
D	×	Il problema della moltiplicazione di due matrici quadrate appartiene ad O(n²).
	×	Quick sort funziona in tempo pessimo n log n.
	X	Non è possibile unire due heap binomiali in tempo logaritmico



Università degli Studi di Verona

Dipartimento di Informatica

Ca' Vignal 2 Strada le Grazie 15 37134 Verona - Italia Tel. +39 045 802 7069 Fax +39 045 802 7068

Esame di ALGORITMI: Co

	14 giugno 2022
1,	Indicare la veridicità di ognuna delle seguenti affermazioni. (prova completa)
V	F (prova completa)
0	Quick sort ordina n tempo pessimo n log n.
0	Bucket si applica solo su dati distribuiti uniformemente.
×	Radix sort è stabile ma non ordina in loco.
×	□ Heap sort non è stabile.
×	E' possibile ordinare in O(n log(log n)) un array di numeri interi tra -100 e 1000. $n^{\frac{\log_3 3}{2}} = n' = n$
2. 1	a soluzione all'equazione di ricorrenza $T(n) = 3T(n/3) + n^2/2$ è $N^2 = 0$ ($N^{1+\epsilon}$)
	$\square \ O(\log n) \ \ $
3. I	l problema della costruzione dell'albero dei cammini minimi di un grafo, dove il costo di un mino è dato dal doppio del numero dei suoi archi, appartiene a
	\times $O(V^2)$ \square Ω (VE) \times Θ (V+E) \square $O(V \log E)$ \square Ω (E ²)
4. In	dicare la veridicità di ognuna delle seguenti affermazioni.
v	F
	✓ Le matrici di adiacenza possono essere usate solo per rappresentare grafi completi.
X	☐ E' possibile verificare se un grafo orientato è aciclico in O (V ^{2.5}),
0	X Tutti i grafi bipartiti contengono un numero pari di nodi.
×	In una rete di flusso un flusso è massimo se e solo se non esistono cammini aumentanti.
X	L'algoritmo di Johnson per i cammini minimi tra tutte le coppie appartiene a O(V(V+E)).
5. In	dicare la veridicità di ognuna delle seguenti affermazioni. (secondo parziale)
V	F
o ami	Se în un grafo tutti gli archi hanno lo stesso peso, positivo o negativo, allora l'albero dei ni minimi può essere calcolato dall'algoritmo di visita in ampiezza.
×	□ E' possibile trovare un ciclo in un grafo sparso, se esiste, in Θ (V+E)
olo :	Il problema dei cammini di lunghezza massima tra tutti i nodi di un grafo ha soluzione su grafi senza pesi positivi.
ume	☐ Se în una rete di flusso troviamo più di un taglio non saturo allora esiste un cammino ntante.
×	In un grafo non orientato le componenti fortemente connesse non sono più numerose delle



Università degli Studi di Verona

Dipartimento di Informatica

Ca' Vignal 2 Strada le Grazie 15 37134 Verona - Italia Tel. +39 045 802 7069 Fax +39 045 802 7068

Esame di ALGORITMI: Corso di Laurea in Informatica 9 Febbraio 2022

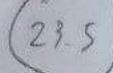
1. Indic	are la veridicità di ognuna delle seguenti affermazioni.
V F	
×	Quick sort ordina in tempo pessimo quadratico.
×	Bucket sort ordina in tempo pessimo quadratico.
\times	
\times	
\times	Merge sort è stabile ma non ordina in loco. $ Q ^{\frac{N^3}{2}} \in O(n^{3-\epsilon}) \to T \in O(n^3) $
	a soluzione all'equazione di ricorrenza $T(n) = 8T(n/2) + 8\log(n^3/2)$ è
2. L	a soluzione an equazione di ricorrela $O(\log n)$ $O(n^2 \log n)$ $O(n^3)$ $O(n^3)$ $O(n^3)$
	O(log ll) / \22(ll log ly
3 11	problema della selezione del mediano di un array ordinato appartiene a
***	$ \times O(\log n) \qquad \Omega (n/\log n) \qquad \Theta (n \log n) \qquad \times O(n^2) \qquad \Omega (n^2/\log n) $
91	dicare la veridicità di ognuna delle seguenti affermazioni. (esame completo)
70.00	F
sebben	e non necessariamente di costo minimo.
	E' possibile verificare se un grafo orientato è aciclico in Θ (V+V ²).
à o	E' possibile verificare se un grafo non orientato è bipartito in $\Theta(V+E)$.
0 8	L'algoritmo di Dijkstra per cammini minimi è applicabile solo se non esistono cicli negativi.
	L'algoritmo di Johnson per i cammini minimi tra tutte le coppie non produce risposte
corrette	quando applicato a grafi completi.
4h India	care la veridicità di ognuna delle seguenti affermazioni. (prova parziale)
V F	
	Il problema dello zaino è risolvibile con programmazione dinamica solo se per ognì
	si impone di usare tutto o niente.
	E' possibile calcolare efficientemente sottosequenze massimali comuni di due sequenze
	tecnica Greedy.
X	Il problema della moltiplicazione di due matrici quadrate appartiene ad O(n ⁴).
X	E' possibile unire due RB-alberi in tempo logaritmico.
\times	L'algoritmo merge sort è una applicazione della tecnica del divide et impera.

Per	nuna delle domande seguenti indicare le risposte corrette.	
1. 1	icare la veridicità di ognuna delle seguenti affermazioni.	
v		
X	Quick sort è ordina in loco.	
X	Bucket sort è stabile.	
	Radix sort ordina in loco.	
D	✓ Heap sort è stabile.	
R	Merge sort è stabile ma non ordina in loco.	
2. 1	soluzione all'equazione di ricorrenza $T(n) = 8T(n/2) + n^3/2 \stackrel{.}{e} \stackrel{N^3}{\geq} \Theta(h^3) \ni T \in M$ $M = M = M = M = M = M = M = M = M = M =$	
3. 1	roblema della selezione del mediano di un array non ordinato appartiene a \square O(log n) $\bowtie \Omega$ (n) $\bowtie \Omega$ (n log n) $\bowtie \Omega$ (n ² /log n)	
4. In	care la veridicità di ognuna delle seguenti affermazioni.	
V		
	Un grafo è rappresentabile con liste di adiacenza solo se è connesso.	
а	E' possibile verificare se un grafo orientato è aciclico in Θ (E).	
×	L'algoritmo del simplesso viene usato per risolvere problemi di programmazio	ne lineare.
□ neo	L'algoritmo di Dijkstra per i cammini minimi è applicabile solo se non esiston	o cicli

 \square \bowtie L'algoritmo di Johnson per i cammini minimi tra tutte le coppie produce risposte corrette solo se applicato a grafi sparsi.

Esame di ALGORITMI: Corso di Laurea in Informatica 23 giugno 2023

Per ognuna delle domande seguenti indicare le risposte corrette.



1. E' possibile ordinare in tempo asintoticamente lineare

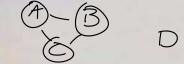
- V
- Un array di interi nell'intervallo [-7,2]. ×
 - Un array di razionali dell'intervallo [1,1.5] con numeratore limitato.
 - ∠ Un array di razionali dell'intervallo [0,0.5] con numeratore limitato.
 - Un array di razionali con denominatore limitato.
- Un array di byte. X
- n 10924 = 12
 - $O(\log n)$ $\times \Omega(n \log^2 n)$ $\times O(n^2 \log n)$ $\times O(n^3)$ $\Theta(n^{1.5} \sqrt{(n)})$
- 3. Il problema del matching massimale su grafo bipartito appartiene a

$$O(V+E) \times \Omega(V) \times O((V+E) V) \quad \Theta(V^2+E) \times O(VE(V+E))$$

4. Indicare la veridicità di ognuna delle seguenti affermazioni.

V

7-5



- Il problema dei cammini di lunghezza minima con sorgente singola è esprimibile come problema di cammini di costo minimo in cui tutti gli archi hanno costo 0.
 - \times E' possibile verificare se un grafo non orientato è connesso in $\Theta(V + E)$.
- X In un grafo completo i cammini di lunghezza minima tra ogni coppia di nodi distinti hanno funghezza 1.
- E' possibile unire due RB-alberi in O (n log n). \vee
- Non è possibile rimuovere tutte le radici di uno heap binomiale in tempo O(log² n). \times

Calcolo del punteggio:

Domande a risposta obbligata: Errata (0) Corretta (1,5)

Domande a risposta multipla: Errata (0), Omessa (0,5) Corretta (1,5).



Università degli Studi di Verona

Dipartimento di Informatica

Ca' Vignal 2 Strada le Grazie 15 37134 Verona - Italia Tel. +39 045 802 7069 Fax +39 045 802 7068

Esame di ALGORITMI: Corso di Laurea in Informatica 18 luglio 2023

Per ognuna delle domande seguenti indicare le risposte corrette.

	nuna delle domande seguenti indicare le risposte con
Per o	muna dene dame
	possibile ordinare in tempo asintoticamente lineare
1. E	possibile ordinare in tempe
V	Un array di colori rappresentation Un array di bit. Un array di bit. Un array di bit. $4n^2 \in O(h^2) \rightarrow 7 \in O(h^2 + h^2)$ 2. La soluzione all'equazione di ricorrenza $T(n) = 4T(n/2) + 4n^2 \hat{e}$ $O(\log n) \times O(n^3 / \log n) \times O(n^3)$ $O(\log n) \times O(\log n) \times O(n^3 / \log n)$ $O(\log n) \times O(\log n) \times O(\log n) \times O(\log n)$
	O(10g 11)
	4. Indicare in section di matrici usando
	V F Non è possibile trovare una parentesizzazione ottimale per il prodotto di matrici usando una tecnica di programmazione dinamica. una tecnica di programmazione dinamica. Il calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a Θ(V + E). Il calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti fortemente connesse di un grafo appartiene a la calcolo delle componenti di lunghezza minima tra ogni coppia di nodi distinti hare connesse di un grafo conn
	In un grafo completo i canada. E' possibile unire due RB-alberi in Θ (n log n). E' possibile rimuovere tutte le radici di uno heap binomiale in tempo O(log² n). E' possibile rimuovere tutte le radici di uno heap binomiale in tempo O(log² n). E' possibile rimuovere tutte le radici di uno heap binomiale in tempo O(log² n). Calcolo del punteggio: Calcolo del punteggio: Domande a risposta obbligata: Errata (0) Corretta (1,5). Domande a risposta multipla: Errata (0), Omessa (0,5) Corretta (1,5).