Asserting the sequence of the second of the Asserting the, appearing quarters, for specifical to become place and place quarters can be about the second of th c.  $Re^2 + 8\pi^4 + 30\pi^2 + 100e^2 = O(\pi^2)$ d. 4"-0(x") e.  $\log_M n = O(1)$ , described M = O(1)f squite) =  $O(n\log n)$  g logs  $n^{g} + O(\log_2 n)$ h 2" = O(n") Ot µr@color respressions for fine tem Haupson's grown πς ίδιες αποιτήσεις μνήμης h. The this assume continue properties, aspiratory, ε. την έδια πολοπλοκόσητα μέσης περίπτυσης 3. Οι μάθοδοι επέρτέμησης Quicksort και Mergesort έχουν τις ίδως αποιούρους μνήμης δ. την έδια πολιακλοκότητα χειρότερης περίπτικτης την ίδα πολισέλουστητα μέσης περίπτικης; 4. Τα τυχαιοποιημένα δέντρα δυαδικής αναζήτησης διαφέρουν από τα δέντρα κύκοκτυσυματίρου εις προς τον χρόνο αναξήτησης στη μέση περίπτωση μ τος χρόνο αναζήτησης στη Χειροτερή περίπτωση το ύψος του δέντρου στη χειρότερη περίπτωση από την εισαγωγή ει στοιχείων Έστα ένα δέντρο 2-3-4 και ένα ΑVL δέντρο με τον ίδιο αριθμό αντικειμένων. Έστιο h το ύψος του δέντρου 2-3-4. Το ύψος του ΑVL δέντρου είναι πάντα b. τουλάχιστον 2h μικρότερο ή ίσο από 2h 6. Εστω ένας σωρός, στον οποίο έχουν ήδη εισαχθεί 11 αντικείμενα (με τη ρίζα να είναι στο επίπεδο 0 του δέντρου). Το επόμενο αντικείμενο που θα εισαχθεί με την κλήση της insert,

θα τοποθετηθεί αρχικά στο επίπεδο

£ 4

## ΘΕΜΑ 2 (14 μονάδες)

## Εκτιμώμενος χρόνος επίλυσης: 15-20 λεπτά

Δίνεται ο ακόλουθος ορισμός των κόμβων ενός δέντρου διαδικής αναζήτησης. Κάθε κόμβος περιέχει ένα ακέρειο κλειδί λεγ και δύο συνδέσμους προς το αριστερό και δεξιό υποδέντρο.

```
class Node (
     int keys
     Node left, rights
```

(a) [10 μονάδες] Συμπληρώστε τον κώδικα που λείπει παρακάτω έτσι ώστε η μέθοδος sort (Node h), να τυπώνει σε αυζουσα σειρά τα κλειδιά ενός δέντρου διαιδικής αναζήτησης με ρίζα τον κόμβο h. Δεν είναι απαραίτητο να συμπληρώσετε όλα τα κενά στον παρακάτω κώδικα για να είναι σωστή η υλοποίηση. Δεν μπορείτε να ορίσετε άλλες μεθόδους, θα πρέπει απλά να συμπληρώσετε ό,τι λείπει στον κώδικα της μεθόδου και να προσθέσετε το πολύ μια εντυλή σε κάθε κενή γραμμή.

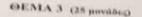
void :	sort (N	ode h)				
		null)				
* **	statat			 1111	. 443	
		raction.	11111	 	0.02	<u>2</u> 11
Syst	em.ou	t.pri	ntln(			1
				 444		٠
				 ***		*

```
(β) [4 μονάδες] Θεωρήστε την παρακάτω μέθοδο, η οποία δέχεται ως είσοδο έναν κόμβο h, και ας υποθέσουμε οτι ο h είναι η ρίζα κάποιου δυαδικού δέντρου.

void foo (Node h) (
if (h=null) System.out.println("Last line I print");
else (
System.out.println("I am printing one more line");
foo (h.left);
```

Έστω οτι το δέντρο περιέχει Ν μη κενούς κόμβους. Η μέθοδος αυτή τυπώνει στην έξοδο κάποιες γραμμές, ο αριθμός των οποίων εξαρτάται από τη δομή του δέντρου.

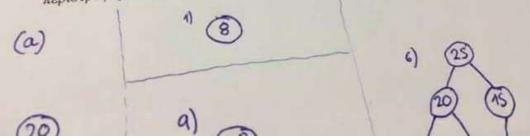
Αν το δέντρο είναι ισοζυγισμένο, πόσες γραμμές τυπώνει η μέθοδος (ως συνάρτηση του Ν, σε τάξ μεγέθους, με συμβολισμό μεγάλου Ο);



## Εκτιμώμενος χρόνος επίλυσης: 25-30 λεπτά

(a) [9 μονάδες] Εεκινώντας από έναν άδειο δουδικό φωρό, να κάνετε εκουρισής των εξής στοιχώνοι (με τη σειρά που δίνονται) 8, 20, 18, 13, 9, 26, 22, 28, 26, 16 το σχούωσετε το δύντρο που εξίνονται) 8, 20, 18, 13, 9, 26, 22, 28, 26, 16 το σχούωσετε το δύντρο που εκουρισκό. Τη στιγμή που έχει ολοκληρωθεί η εκάστοτε εκουρίαγή (συνολοκά πρέπει να σχούωσετε να σχούωσετε προυιρετικά και τα οδύμωσε δύντρα που προκύπτουν μετά από κάθε ανάδυση, κατά τη διάρκεια των επαιριστών.

(β) [6 μονάδες] Εστω ότι έχετε ένα σωρό με τις εξής ιδιοτητες α σωρός έχει 9 αντικέψενα με ακέραια κλειδιά, και η ρίζα έχει το κλειδί 20. Στο αριστερό υποδέντρο του σωρού ωτχώε εκίσης ότι: ι) κάθε παιδί ενός κόμβου του αριστερού υποδέντρονο έχει τιμή το πολό ίση με το μωθι τις τιμής του πατέρα του, ii) το δεξιό παιδί έχει τιμή μεγαλύτερη από το αριστερό. Για το δεξιό υποδέντρο του πατέρα του, ii) το δεξιό παιδί έχει τιμή μεγαλύτερη από το αριστερό. Για το δεξιό υποδέντρο του σορού δεν υπάρχει κάποιος περιορισμός εκτός του ότι πρέπει να ικανοποιείται η ιδιότητα του σωρού. Να σχεδιάσετε ένα δυαδικό δέντρο το οποίο αναπαριστά ένα οωρό με όλες τις παραπέσω σωρού. Να σχεδιάσετε ένα δυαδικό δέντρο το οποίο αναπαριστά ένα οωρό με όλες τις παραπέσω.



## Εκτιμώμενος χρόνος επίλυσης: 20-25 λεπτά

- (α) [10 μονάδες] Θιθέσμε να αποθηκεύσουμε 6000 αντικείμενα σε πίνακα κατακτρματισμού. Εστον ότι υπάρχει συστρούς προσφάρες Εστου ότι υπάρχει αυστικός περιορισμός ότι το μέσο πλήθες διερευνήσεων για τις ανεπτυχείς αυστικός περιορισμός ότι το μέσο πλήθες διερευνήσεων για τις ανεπτυχείς του πίνακο αναξητήσεις δεν πρέπει να υπερβαίνει το 25. Ποιο πρέπει να είναι το ελάχειτο μέγεθος του πίνακο
  - σ αν χρησιμοποιήσουλε σεγή γραμεική υπτρέγολου!
  - αλ Χλιλατhοποσιλοφούπ φιάγο καιπεχδηπιμούο.

Τι οπό τα 2 μες συμφέρει περισσότερο, με κριτήριο τις απειτήσεις μέναση του κάθε συστήματος. Το μέρο πίλθος του περισσότερο, με κριτήριο τις απειτήσεις μένασης του κάθε συστήματος. Το μέσο ελήθος διερουνήσεων στη γραμμική διερουνήση είναι  $(I + I)I \cdot a(I) \cdot 2$  για ανεπινησές αναξητήσεων δερ αννιζητήσεις όπου α ο συντελεστής φορτιου Αντίστοχα, στο διελό κυτικερματισμό είναι 1/1/-α/-

(β) [12 μονάδες] Στο παρακάτω δέντρο 2-3-4, να εκσάγετε με ανοδική εισαγωγή πρώτα το κλειδί 34 και μετά το κλειδί 9 Για κάθεμια από τις 2 εισαγωγές, δείξτε τα βήματα που γίνονται καθώς και το δέντρο που προκύπτει όταν ολοκληρώνεται η κάθε εισαγωγή. Σχεδιάστε επίσης και ένα ισοδόναμο δεντρο κόκκινου-μπύρου για το τελικό δέντρο που προέκυψε μετά την ολοκλήρωση των εισαγωγών.

