

NOM: \_\_\_\_\_ COGNOMS: \_\_\_\_\_

No es poden utilitzar apunts ni llibres. Les preguntes s'han de contestar en el mateix full de forma concisa i clara.

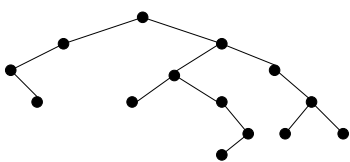
1. (1 punt) Contesteu vertader (V) o fals (F):

- a)  Si una operació no modifica l'estat de l'estructura de dades, el seu cost és zero.
- b)  El mètode del potencial exigeix que el potencial inicial siga zero.
- c)  En qualsevol seqüència d'operacions sobre una estructura de dades la suma dels costos amortitzats ha de ser major que la dels "reals".
- d)  El cost amortitzat pot ser inferior al real, per a alguna operació.
- e)  Un arbre binari de cerca de  $n$  elements és millor que un altre si esta més equilibrat.
- f)  Els arbres Roig-Negre són un cas particular dels AVL (sense considerar colors).
- g)  Els arbres Desplegats estan més equilibrats que els arbres AVL.
- h)  Els arbres binaris de cerca són un cas particular dels arbres B d'ordre 4.
- i)  La profunditat d'un monticle oblicu és logarítmica.
- j)  La profunditat d'un monticle de Fibonacci és logarítmica.

2. (0.5 punts) Defineix arbre AVL.

3. (0.5 punts) Enumera breument els avantatges dels arbre roig-negre en front dels AVL.

4. (0.5 punts) Considera l'arbre binari de cerca de la figura. a) Digues en **quins** nodes no es compleix la propietat AVL. b) Numera els nodes en ordre infix d'esquerra a dreta i aplica la operació `splay` dels arbres desplegats al node més profund. Mostra tots els estats pels que passa l'arbre (amb els nodes numerats) fins a arribar al resultat.



5. (1 punt) Digues si o no (S o N en les caselles) en funció que els arbres siguen (estructuralment) AVL, roig-negre (RN) o Monticles a esquerres (M-esq).

AVL	RN	M-esq	AVL	RN	M-esq
AVL	RN	M-esq	AVL	RN	M-esq
AVL	RN	M-esq	AVL	RN	M-esq
AVL	RN	M-esq	AVL	RN	M-esq
AVL	RN	M-esq	AVL	RN	M-esq

6. (0.5 punts) Explica breument en què consisteix la dispersió doble i digues perquè és millor que altres opcions (contesta darrere).

Es poden utilitzar apunts. Estructurar de forma clara les contestacions i fer referència als diferents aspectes relacionats amb el disseny d'algorismes: formalització, correcció (sense demostracions), anàlisi dels costos, implementació (fins on es pugui), etc.

7. (1 punt) Escriu un algorisme que donat un arbre binari de cerca que conté enters i un determinat interval,  $(\ell, r)$ , done com a resultat una llista amb tots els nodes,  $x$ , tals que  $\ell \leq x \leq r$ .
8. (3 punts) Considera una taula de  $n$  files i  $n$  columnes de nombres positius i negatius. Es tracta de calcular quina és la màxima seqüència de valors de la taula la suma de la qual siga zero. De cada columna es pot seleccionar com a molt un element.
  - (a) planteja el problema de forma recursiva
  - (b) dona un algorisme recursiu que calcule el valor de la solució òptima.
  - (c) dona un algorisme iteratiu equivalent.
  - (d) Comenta com modificaries els anteriors algorismes per tal de calcular la seqüència que es demana.
  - (e) Comenta què hauries de canviar en els plantejaments anteriors per calcular *totes* les seqüències que sumen zero.

Exemple:

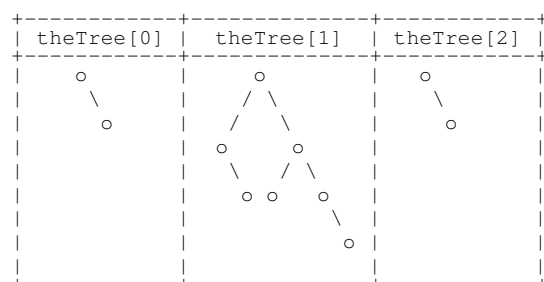
1	-1	-2	1
3	1	-1	-7
0	2	-4	2
5	1	0	-1

seqüències que sumen zero :  $\{0\}$ ,  $\{1,-1\}$ ,  $\{1,1,-2\}$ ,  $\{3,-1,-1,-1\}$ ,  $\{1,-1,-1,1\}$   
 les dues últimes són maximals.

1. (a) Explicar para que hace falta el metodo public String get\_usuario() {} en la clase usodisco de la practica 2. ¿Que problemas tendríamos caso de no existir?  
 (b) La inicializacion del arbol en dicha practica se hacia con una sentencia como la siguiente:  
`RedBlackTree rb = new RedBlackTree(new usu2disco("", 0, 0));`  
 ¿Por que? Si has usado otra inicializacion explica tu version.
2. Completar el siguiente metodo de la clase BinomialQueue base del monticulo binomial perezoso de la tercera practica:

```
public void mi_mezcla()
{
    theTrees[3] = combineTrees(theTree[0], theTree[2]);
}
```

Suponiendo que cuando se llama a dicha funcion se sabe que



y que `theTree[i] = nil` con  $i > 2$ ., de forma que el resultado siga siendo un BinomialQueue normal despues de la operacion `merge()`.