# Examen PED junio 2016 Modalidad 0

- Tiempo para efectuar el test: 20 minutos.

- Una pregunta mal contestada elimina una correcta.
  Las soluciones al examen se dejarán en el campus virtual.
  Este test vale 2 puntos (sobre 10).
  Una vez empezado el examen no se puede salir del aula hasta finalizarlo.
- En la hoja de contestaciones el verdadero se corresponderá con la A, y el falso con la B.

	V	$\mathbf{F}$		
En la inserción de un elemento en un árbol 2-3, la altura del árbol resultado siempre crece			1	F
(con respecto al árbol original) cuando la raíz del árbol original es un 3-nodo.				
En la inserción de un elemento en un árbol 2-3-4, la altura del árbol resultado siempre crece			2	V
(con respecto al árbol original) cuando la raíz del árbol original es un 4-nodo.				
En el algoritmo de borrado de un elemento en un árbol 2-3-4, siempre que el nodo "q" sea 2-			3	V
nodo hay que hacer reestructuraciones.				
La complejidad temporal de la operación desapilar (vista en clase) utilizando vectores (con un			4	V
índice que indica la cima de la pila) o utilizando listas enlazadas es la misma.				
La semántica de la operación quita_hojas que actúa sobre un árbol binario y devuelve el árbol			5	F
binario original sin sus hojas es la siguiente:				
VAR i, d: arbin; x: item;				
quita_hojas(crea_arbin()) = crea_arbin()				
quita_hojas(enraizar(crea_arbin(), x, crea_arbin()) = enraizar(crea_arbin(), x, crea_arbin()				
quita_hojas(enraizar(i, x, d)) = enraizar(quita_hojas(i), x, quita_hojas(d))				_
Todo árbol mínimo es un árbol binario de búsqueda	u	ш	6	F
El grado de los árboles AVL puede ser +1, 0 ó -1.			7	F
Todo árbol binario de búsqueda es un árbol 2-3.			8	F
En un árbol 2-3-4 el máximo número elementos del nivel N es 3*2 <sup>2N-2</sup>			9	V
La especificación algebraica de la siguiente operación indica que se devolverá el número de			10	V
elementos del conjunto multiplicado por 3 (C: Conjunto; x: Ítem):				
Operación(Crear) $\Leftrightarrow$ 0				
Operación (Insertar(C, x)) $\Leftrightarrow$ 3 + Operación(C)				
En el TAD Diccionario con dispersión cerrada, con función de redispersión "hi(x)=(H(x) +			11	V
k(x)*i) MOD B", con B=6 se puede dar la situación de que en una búsqueda no se acceda a				
todas las posiciones de la tabla.				
En un Hash cerrado con factor de carga $\alpha$ , se cumple que $0 \le \alpha \le 1$			12	V
En un montículo doble, un elemento "j" del montículo máximo es el simétrico de un único			13	F
elemento "i" del montículo mínimo.				
Un multigrafo es un grafo que no tiene ninguna restricción: pueden existir arcos reflexivos y			14	V
múltiples ocurrencias del mismo arco.				
Sea G=(V,A) un grafo dirigido. Diremos que G"=(V",A") es un árbol extendido de G ⇔			15	V
$V''=V, A''\subset A, \forall v\in V''\Rightarrow gradoE(v)\leq 1$				

## Examen PED julio 2016 Modalidad 0

- Tiempo para efectuar el test: 20 minutos.
- Una pregunta mal contestada elimina una correcta.

- Las soluciones al examen se dejarán en el campus virtual.
  Este test vale 4 puntos (sobre 10).
  Una vez empezado el examen no se puede salir del aula hasta finalizarlo.
- En la hoja de contestaciones el verdadero se corresponderá con la A, y el falso con la B.

	$\mathbf{V}$	$\mathbf{F}$		
La complejidad temporal (en su caso mejor) del siguiente fragmento de código es $\Omega(n)$			1	V
int i, length, n, i1, i2, k;				
for $(i = 0, length = 1; i < n-1; i++) {$				
for $(i1 = i2 = k = i; k < n-1 &\& a[k] < a[k+1]; k++, i2++);$				
if (length $<$ i2 $-$ i1 $+$ 1) length $=$ i2 $-$ i1 $+$ 1; }	_	_	_	
La complejidad temporal (en su peor caso) de la operación de insertar un elemento en una cola			2	V
circular enlazada que no admite elementos repetidos es O(n), siendo n el número de elementos				
de la cola. Un árbol con un único nodo es un árbol completo.			3	v
El nivel de la raíz en un árbol binario es 0.	_	_	4	F
Todo árbol binario mínimo es un árbol binario de búsqueda.	_	_	5	F
Un árbol binario de búsqueda completo es un AVL.			6	v
• •	_	=		
El número de rotaciones que se nos pueden dar en el borrado de un elemento en un AVL son como máximo 3 menos que la altura del árbol.			7	F
Dado un árbol 2-3 con n items con todos sus nodos del tipo 2-Nodo. La complejidad de la			8	v
operación de búsqueda de un ítem en el mencionado árbol es O(log <sub>2</sub> n).	_	_		
En un árbol 2-3-4 los nodos pueden tener 1, 2, 3 ó 4 hijos.			9	F
La mejor representación de los conjuntos siempre es el vector de bits porque es la más			10	F
eficiente espacialmente.				
Sea una tabla de dispersión cerrada con estrategia de redispersión $h_i(x)=(H(x)+C*i)$ MOD B,			11	F
con B=1000 y C=74. Para cualquier clave "x" que se desee insertar, se recorrerán todas las				
posiciones de la tabla buscando una posición libre.				
El siguiente vector representa un montículo máximo:			12	V
10 5 3 1 2				
Sea G=(V,A) un grafo dirigido. Diremos que G"=(V",A") es un árbol extendido de G ⇔			13	V
$V"=V, A" \subset A, \forall v \in V" \Rightarrow gradoE(v) \le 1$				
Un digrafo es un multigrafo que no contiene arcos reflexivos.			14	F
La especificación algebraica de la operación longitud definida en clase para el tipo lista es la			15	F
siguiente:				
VAR L1: lista; x: item;				
longitud( crear( ) ) = 0				
longitud (inscabeza(L1, x)) = 1 + inscabeza(longitud (L1), x)	_	_		
En la especificación algebraica de un tipo de datos las operaciones modificadoras devuelven			16	F
un valor de un tipo diferente al que se está definiendo.				

## Examen PED junio 2015 Modalidad 0

- Tiempo para efectuar el test: 25 minutos.
- Una pregunta mal contestada elimina una correcta.
- Las soluciones al examen se dejarán en el campus virtual.
- Este test vale 2 puntos (sobre 10).
- Una vez empezado el examen no se puede salir del aula hasta finalizarlo.
- En la hoja de contestaciones el verdadero se corresponderá con la A, y el falso con la B.

	V	$\mathbf{F}$		
Para el tratamiento de errores en la especificación algebraica, se añaden funciones constantes			1	V
que devuelven un valor del tipo que causa el error.				
La complejidad temporal (en su caso peor) del siguiente fragmento de código es O(n²)			2	F
int i, j, n, sum;				
for $(i = 4; i < n; i++)$ {				
for $(j = i-3, sum = a[i-4]; j \le i; j++) sum += a[j];$				
cout << "La suma del subarray " << i-4 << " es " << sum << endl; }	_	_		
Es posible obtener una representación enlazada de una cola utilizando un único puntero que			3	V
apuntará al fondo de la cola.	_			_
Dado un único recorrido de cualquier árbol, siempre es posible reconstruir dicho árbol		ш	4	F
El coste temporal en su peor caso de insertar una etiqueta en un árbol binario de búsqueda es logarítmica respecto a la altura del árbol			5	F
La complejidad temporal en el peor caso y en el mejor caso de la operación inserción en un			6	F
AVL son lineal y logarítmica respecto al número de nodos en el árbol	_	_		•
El borrado en un árbol AVL puede requerir una rotación en todos los nodos del camino de			7	V
búsqueda.				
Dado un árbol 2-3 de altura h con n items: $2^h-1 \le n \le 3^h-1$			8	V
Los nodos hoja de un árbol 2-3 han de estar en el mismo nivel del árbol			9	V
Para que decrezca la altura de un árbol 2-3-4 en una operación de borrado, el nodo raíz y sus			10	V
hijos tienen que ser 2-nodo				
Un árbol 2-3-4 es un árbol 4-camino de búsqueda			11	V
La especificación algebraica de la siguiente operación indica que se devolverá el número de			12	F
elementos del conjunto multiplicado por 3 (Operación(Conjunto) →Natural; Var. C:				
Conjunto; x: Ítem):				
Operación(Crear) ⇔ 1				
Operación (Insertar(C, x)) $\Leftrightarrow$ 3 + Operación(C)				
En un montículo el número de claves en el hijo izquierda de la raíz es mayor o igual que en su			13	V
hijo derecha	_			
El siguiente árbol es un montículo máximo:			14	F
10				
3 3 8 4 1				
La siguiente secuencia de nodos de un grafo es un ciclo: 1,2,3,2,1			15	F
Un bosque extendido en profundidad de un grafo dirigido al que se le añaden los arcos de			16	F
retroceso es un grafo acíclico dirigido.				

### <u>Examen PED Juno 2013</u> <u>Modalidad 0</u>

- Tiempo para efectuar el test: 20 minutos.
- Una pregunta mal contestada elimina una correcta.
- Las soluciones al examen se dejarán en el campus virtual.
- Este test vale 4 puntos (sobre 10).
- Una vez empezado el examen no se puede salir del aula hasta finalizarlo.
- En la hoja de contestaciones el verdadero se corresponderá con la A, y el falso con la B.

	1			
	V	$\mathbf{F}$		
Es posible reconstruir un único árbol binario de búsqueda de n elementos (n>1), a partir de su recorrido en inorden.			1	F
Sea un árbol binario lleno cuyo recorrido en inorden es: 10,15,17,20,21,28,35. La secuencia			2	F
de árboles cuyas etiquetas son 35,28,20 es un camino en el mencionado árbol.	_	_	2	1
Un multigrafo es un grafo que no tiene ninguna restricción: pueden existir arcos reflexivos y			3	v
múltiples ocurrencias del mismo arco.				
El número máximo de arcos que pueden existir en un grafo dirigido de n vértices son: n (n-1)		ш	4	V
+ <b>n</b> .	_	_		
En un grafo dirigido, un ciclo es un camino simple en el que el vértice primero y último coinciden.			5	V
En la especificación algebraica, para definir la semántica de una operación de un tipo de datos			6	F
sólo se pueden utilizar las operaciones generadoras constructoras.	-	_		
El resultado del cálculo de la complejidad temporal en el mejor caso de un algoritmo $X$ , da como resultado $n + n*log(n)$ . Por lo tanto, diremos que la complejidad del algoritmo $X$ cuando			7	F
$n \to \infty$ pertenece a $\Omega$ (n).				
El TAD vector visto en clase se define como un conjunto ordenado de pares <índice, valor>.  Para cada índice definido dentro de un rango finito existe asociado un valor.			8	V
En un árbol AVL cuyo nodo raíz tiene un factor de equilibrio +1 siempre que se inserte un			9	F
nuevo elemento hay que realizar una rotación.	•	_	,	1
Todo árbol completo es un árbol completamente equilibrado.			10	F
En un árbol 2-3, la altura siempre disminuye si la raíz es de tipo 2-nodo y al efectuar el borrado de un elemento es necesario realizar una combinación con el nodo raíz.			11	V
			10	г
La operación de borrar un elemento en un árbol 2-3-4 finaliza cuando el nodo p es el nodo que			12	F
contiene al elemento que se desea borrar.				
La complejidad en su caso peor, de la unión de dos conjuntos implementados como listas no ordenadas de tamaño "n" y "m" respectivamente es de O(n*m).		ш	13	V
Cuando implementamos un TAD Tabla de dispersión cerrada se usa una función de dispersión			14	F
H tal que H(x) devolverá un valor comprendido entre 0 y B, siendo B el número finito de	_	_		
clases en las que dividimos el conjunto.				
El montículo mínimo o HEAP mínimo es un árbol binario completo que además es árbol			15	V
mínimo.				

## <u>Examen PED junio 2014. GRADO</u> <u>Modalidad 0</u>

- Tiempo para efectuar el test: 20 minutos.
- Una pregunta mal contestada elimina una correcta.
- Las soluciones al examen se dejarán en el campus virtual.
- Una vez empezado el examen no se puede salir del aula hasta finalizarlo.
- En la hoja de contestaciones el verdadero se corresponderá con la A, y el falso con la B.

	V	$\mathbf{F}$		
El tiempo requerido por un algoritmo expresado en función de la talla del problema se llama			1	F*
complejidad espacial del algoritmo.				
La complejidad temporal en su caso promedio del algoritmo de ordenación de intercambio			2	V*
directo (burbuja) visto en clase es $\Theta(n^2)$ .				
Si en un árbol binario representado secuencialmente tenemos el nodo padre en la posición 5,			3	F*
sus hijos izquierdo y derecho se encuentran, respectivamente, en las posiciones 6 y 7.				
En el borrado de un elemento en un árbol 2-3-4, la altura del árbol siempre decrece cuando los			4	F*
punteros "q" y "r" son 2-nodo.				
Los árboles AVL son árboles balanceados con respecto a la altura de los subárboles.			5	V*
En las colas circulares enlazadas, el siguiente elemento apuntado por "fondo" es el primero a			6	V*
desencolar.				
En la inserción de un elemento en un árbol 2-3, la altura del árbol sólo aumenta cuando todos			7	F*
los nodos del árbol son 3-nodo.				
La complejidad temporal en el peor caso de la operación inserción en un árbol 2-3-4 es			8	V*
$O(\log_2(n+1))$ .				
Se puede obtener un único árbol 2-3-4 a partir de su recorrido por niveles.			9	V*
La representación de conjuntos mediante vectores de bits tiene una complejidad espacial			10	V*
proporcional al tamaño del conjunto universal.				
La especificación algebraica de la siguiente operación indica que se devolverá el número de			11	V*
elementos del conjunto (C: Conjunto; x: Ítem):				
Operación(Crear) $\Leftrightarrow$ 0				
Operación (Insertar(C, x)) $\Leftrightarrow$ 1 + Operación(C)				
En el TAD Diccionario con dispersión abierta, para evitar el problema del clustering			12	F*
secundario el tamaño de la tabla tiene que ser un número primo.				
Todo montículo o HEAP mínimo es un árbol binario lleno que además es árbol mínimo.			13	F*
Dado un grafo dirigido, siempre se cumple que Adyacencia de Salida(x) $\cap$			14	F*
Adyacencia de Entrada(x) = $\emptyset$ , donde x es un vértice del grafo.				
En un grafo no dirigido de "n" vértices pueden existir infinitas aristas.			15	F*

# Examen PED julio 2014. GRADO Modalidad 0

- Tiempo para efectuar el test: 25 minutos.

- Una pregunta mal contestada elimina una correcta.
  Las soluciones al examen se dejarán en el campus virtual.
  Una vez empezado el examen no se puede salir del aula hasta finalizarlo.
- En la hoja de contestaciones el verdadero se corresponderá con la A, y el falso con la B.

	V	$\mathbf{F}$		
La siguiente especificación corresponde a la operación de borrar una arista en un multigrafo:			1	V
VAR G: Grafo; a, b, z, t: Vértice; p: Ítem;				
BorrarArista( CrearGrafo(), z, t ) = CrearGrafo()				
BorrarArista(InsertarArista(G,a,b,p), z, t) =				
si(a == z)y(b == t) entonces BorrarArista(G, z, t)				
sino InsertarArista( BorrarArista( G, z, t ), a, b, p )	_	_	_	
En la escala de complejidades, la complejidad logarítmica es menor que la lineal.			2	V
El factor de carga de la dispersión abierta siempre está entre 0 y 1.			3	F
En C++, los miembros protected son privados para el exterior, pero permiten el acceso a las			4	V
clases derivadas.				
Para el siguiente algoritmo, la complejidad sería O(n²):			5	F
for (i=0; i<100; i++)				
for (j=0; j<100; j++)				
if (v[i] <v[j]) v[i]="v[j];&lt;br">else v[j]=v[i];</v[j])>				
La cota promedio de complejidad es el resultado de hacer la media entre la cota superior y la			6	F
cota inferior.	u	_	6	Г
La operación de lista: Longitud: (LISTA) → NATURAL es una operación consultora.			7	v
En la lista de acceso por posición (vista en clase) se establece un orden secuencial estricto a		_	8	v
partir de las posiciones que ocupan sus elementos.	_	_	0	٠
La complejidad temporal del recorrido por niveles en un árbol binario es la misma que las de			9	v
los recorridos in-pre-post orden.	_	_		
El mayor elemento en un árbol binario de búsqueda siempre se encuentra en un nodo hoja.			10	F
Un árbol AVL es un árbol binario de búsqueda en el que la diferencia de nodos entre el			11	F
subárbol izquierdo y derecho es como máximo uno.	_	_		
El mínimo número de elementos que se puede almacenar en un árbol 2-3 de altura h coincide			12	V
con el número de elementos que hay en un árbol binario lleno de altura h.				
Existe un único árbol 2-3 de altura 3 que representa a las etiquetas del 1 al 9.			13	F
Un árbol 2-3-4 es un árbol binario completo.			14	F
La siguiente especificación algebraica corresponde a la operación unión de conjuntos:			15	V
VAR A, B: Conjuntos; x:item	_	_		
Union(crear(), A) = A				
Union(Insertar(A,x),B)= si (Pertenece(B,x)) entonces Union(A, B)				
sino Insertar(Union(A, B), x)				
En una tabla de dispersión cerrada con la siguiente función de redispersión para la clave 14:			16	V
h <sub>i</sub> (14)=(28 + 7*i) MOD 2000, se recorrerán todas las posiciones de la tabla buscando una				
posición libre.		_		
En un montículo doble todas las claves del montículo máximo son mayores que las del			17	F
montículo mínimo.				_
Al representar un grafo dirigido de N vértices y K aristas con una matriz de adyacencia, la		Ш	18	F
matriz será simétrica respecto la diagonal principal.			10	17
Los arcos de retroceso de un recorrido en profundidad de un grafo dirigido, nos indican la		ш	19	V
presencia de un ciclo.	]			

## Examen PED junio 2013 Modalidad 0

- Tiempo para efectuar el test: 20 minutos.
- Una pregunta mal contestada elimina una correcta.
- Las soluciones al examen se dejarán en el campus virtual.
- Una vez empezado el examen no se puede salir del aula hasta finalizarlo.
- En la hoja de contestaciones el verdadero se corresponderá con la A, y el falso con la B.

	V	$\mathbf{F}$		
Longitud: LISTA -> NATURAL			1	F
Si L es una lista, a es un ítem de la lista: a = Longitud ( L ) es un uso sintácticamente correcto				
de la operación Longitud.	ĺ			
Sea el método Primera perteneciente a la clase Tlista que devuelve la primera posición de la			2	V
lista que lo invoca:				
TPosicion Tlista::Primera() class Tlista {				
{ TPosicion p; public:				
p.pos = lis; private:				
return p; } Tnodo *lis; }				
En el método Primera se invoca al constructor y destructor para el objeto TPosicion p.	_	_		
El algoritmo de intercambio directo o burbuja estudiado en clase (ordenación de los elementos			3	V
de un vector) tiene una complejidad de $\Omega(n^2)$ , siendo $n$ el número de elementos del vector.	_	_		
La operación BorrarItem, que borra todas las ocurrencias del item i que se encuentren en la		ш	4	V
lista, tiene la siguiente sintaxis y semántica:				
BorrarItem: LISTA, ITEM -> LISTA				
BorrarItem( Crear, i) = Crear				
BorrarItem (IC(L1,j), i) = $si(i == j)$ entonces BorrarItem (L1, i)				
sino IC (BorrarItem (L1, i), j)			5	Е
Existe al menos un árbol binario, que representa los siguientes recorridos: inorden = YXZT, niveles = XTYZ.		_	5	F
El coste temporal (en su peor caso) de insertar una etiqueta en un árbol binario de búsqueda es			6	V
lineal con la altura del árbol.				
Un árbol completo siempre está balanceado respecto a la altura.			7	V
El grado del árbol 2-3 es 2.			8	F
En un árbol 2-3-4 sólo los nodos hoja y la raíz pueden ser de tipo 2-nodo.			9	F
En los conjuntos representados como listas no ordenadas, la complejidad temporal de la			10	F
operación "diferencia de conjuntos" es $O(n)$ , siendo $n$ el número de elementos de cada				
conjunto.	ĺ			
En la dispersión cerrada puede haber colisiones entre claves sinónimas y no sinónimas.			11	V
La definición de un Heap Mínimo indica que ha de ser un árbol binario que además es árbol			12	F
mínimo.				
En un grafo dirigido pueden existir infinitas aristas para un número "n" de vértices.			13	F
Sea G un grafo no dirigido de n vértices. Si G tiene "n-1" aristas, entonces nunca podría tener			14	F
un ciclo.		_		

## Examen PED julio 2013 Modalidad 0

- Normas: La entrega del test no corre convocatoria.
  - Tiempo para efectuar el test: 20 minutos.

  - Tichipo para ciccular et est. 26 influters.

    Una pregunta mal contestada elimina una correcta.

    El valor del test es de 4 puntos sobre 10. Los restantes 6 puntos son de la parte de ejercicios.

    Las soluciones al examen se dejarán en el campus virtual.

    Una vez empezado el examen no se puede salir del aula hasta finalizarlo.

  - \* En la **hoja de contestaciones** el verdadero se corresponderá con la **A**, y el falso con la **B**.

	-			
	V	$\mathbf{F}$		
Las operaciones modificadoras de un TAD permiten generar, por aplicaciones sucesivas, todos los valores del TAD a especificar.			1	F
En C++, si tenemos una clase "B" definida por composición de otra "A" (definida antes que "B"), al invocar al destructor de un objeto de clase "B", el orden de invocación de los destructores es : 1) primero, el destructor de la clase "A" ; 2) después , el destructor de la clase "B".			2	F
Para el siguiente algoritmo, la complejidad sería O(1):      for (i=0; i<100; i++)         for (j=0; j<100; j++)         if (v[i] <v[j]) else="" v[i]="v[j];" v[j]="v[i];&lt;/td"><td></td><td>u</td><td>3</td><td>V</td></v[j])>		u	3	V
La complejidad temporal en el caso peor de obtener un elemento dado en un vector ordenado mediante búsqueda binaria o en una lista ordenada es la misma.			4	F
La estructura de datos árbol aparece porque los elementos que lo constituyen mantienen una estructura jerárquica, obtenida a partir de estructuras lineales, al eliminar el requisito de que cada elemento tiene como máximo un sucesor y un predecesor.			5	F
A partir del recorrido por niveles de un árbol binario completo se puede obtener el árbol binario al que representa.			6	V
Sea A un árbol binario de búsqueda lleno, cuyo recorrido por niveles es 8,5,10,3,6,9,12. La profundidad del subárbol de A cuya raíz es 10 es 1.			7	V
El número mínimo de nodos que tiene un árbol AVL de altura 5 es 12.			8	V
El número mínimo de elementos que se pueden almacenar en un árbol 2-3 de altura h es 2 <sup>h</sup> -1.			9	V
En el algoritmo de borrado de un elemento en un árbol 2-3-4 las transformaciones se realizan siempre que "p" sea 2-nodo.			10	F
En la representación de conjuntos mediante listas, el espacio es proporcional al tamaño del conjunto representado.			11	V
En el TAD Diccionario con dispersión abierta no hay colisiones entre claves no sinónimas.			12	V
El TAD Cola de Prioridad representado por un montículo, tendrá las siguientes complejidades: $O(1)$ para el borrado, y $O(log_2 n)$ para la inserción, siendo $n$ el número de elementos.			13	F
Al representar un grafo de N vértices y K aristas con una matriz de adyacencia, la operación de calcular la advacencia de salida de un vértice, tiene una complejidad de O(N)			14	V

### Examen PED junio 2012. Graao en informatica

## Modalidad 0

- Tiempo para efectuar el test: 20 minutos.
  Una pregunta mal contestada elimina una correcta.
- Las soluciones al examen se dejarán en el campus virtual.
- Una vez empezado el examen no se puede salir del aula hasta finalizarlo.
- En la hoja de contestaciones el verdadero se corresponderá con la A, y el falso con la B.

	+			
	V	$\mathbf{F}$		
En C++, la instrucción "int &a = 1; " daría error de compilación			1	V
En C++, cuando se emplea layering, desde la clase A que contiene un objeto de la clase B			2	F
siempre se puede acceder a la parte privada del objeto contenido de la clase B				
Paso de programa es una secuencia de operaciones con contenido semántico cuyo coste es dependiente de la talla del problema			3	F
La semántica de la operación cima del tipo pila vista en clase es la siguiente:			4	F
VAR p: pila, e: item;				
cima( crear( ) ) = error( )				
cima(apilar(p, e)) = cima(p)				
Dado un único recorrido de un árbol binario lleno, es posible reconstruir dicho árbol			5	V
En el borrado de un elemento que se encuentre en un nodo con dos hijos no vacíos en un árbol			6	V
binario de búsqueda, tenemos que intercambiar el elemento a borrar por el mayor del subárbol				
de la izquierda o por el menor del subarbol de la derecha				
El siguiente árbol está balanceado con respecto a la altura			7	V
El borrado de un elemento en un árbol 2-3 se realiza en las hojas. Se pueden producir			8	F
reestructuraciones del árbol aplicando el algoritmo descendente que empieza en la raíz del				
árbol y finaliza en las hojas.				_
En un árbol 2-3-4 el máximo número elementos del nivel N es 3*2N-1	<b>_</b>	ш	9	F
La especificación algebraica de la siguiente operación eliminaría todas las claves repetidas de			10	F
un determinado ítem (C: ConjuntoConClavesRepetidas; x, y: Ítem):				
Eliminar(Crear, $x$ ) $\Leftrightarrow$ Crear				
Eliminar(Insertar(C, x), y) $\Leftrightarrow$				
si (x = y) entonces C $sino Insertar(Eliminar(C, y), x)$	_	_		
En el TAD Diccionario con dispersión cerrada, los elementos se almacenan en una tabla de			11	V
tamaño fijo.		_	10	
Todo Heap Mínimo cumple las condiciones de ser un árbol binario y un árbol mínimo	ļ <b>u</b>	ū	12	V
En un multigrafo pueden existir infinitas aristas para un número "n" de vértices.			13	V
En un grafo dirigido con K arcos (el número máximo de arcos en el grafo) y N vértices, una			14	V
complejidad de O(K) es equivalente a la complejidad de O(N²).				

## Examen PED junio 2012. Grado en Ingeniería Informática Modalidad 0

- Tiempo para efectuar el test: 20 minutos.
- Una pregunta mal contestada elimina una correcta.
  Las soluciones al examen se dejarán en el campus virtual.
- Una vez empezado el examen no se puede salir del aula hasta finalizarlo.
- En la hoja de contestaciones el verdadero se corresponderá con la A, y el falso con la B.

	V	$\mathbf{F}$		
Longitud: LISTA -> NATURAL			1	V
Si L es una lista, a es un item de la lista: a = Longitud ( L ) es un uso sintácticamente				
incorrecto de la operación				
En layering los métodos de la clase derivada pueden acceder a la parte pública de la clase			2	V
base.				
En C++, el valor de la variable q al finalizar este fragmento de código es 7:			3	V
int q = 0;				
int i;				
for( $i = 1$ ; $i < 5$ ; $i = i + 1$ )				
if(i != q)				
q += i;	_	_		
En la escala de complejidades se cumple que $O(\log n) \subset O(\log \log n)$ .			4	F
En cualquier tipo de datos lineal cada elemento tiene un único sucesor y varios predecesor			5	F
Un árbol binario completo con n nodos y altura k es un árbol binario lleno para esa misma			6	F
altura				
El menor elemento en un árbol binario de búsqueda siempre se encuentra en un nodo hoja			7	F
Los árboles AVL son aquellos en los que el número de elementos en los subárboles izquierdo y derecho difieren como mucho en 1			8	F
Un árbol 2-3 es un árbol 2-ario de búsqueda			9	F
El árbol 2-3-4 no vacío tiene como mínimo una clave en cada nodo			10	V
En la representación de conjuntos mediante las listas el espacio es proporcional al tamaño del conjunto universal.			11	F
En el TAD Diccionario con dispersión abierta, la operación de búsqueda de una clave tiene			12	V
una complejidad O(L), con L=longitud de la lista de claves sinónimas colisionadas.				
El montículo o HEAP mínimo es un árbol binario lleno que además es árbol mínimo.			13	F
Un grafo no dirigido de n vértices es un árbol si está libre de ciclos y tiene "n-1" aristas			14	V
Al representar un grafo dirigido de N vértices y K aristas con una matriz de adyacencia, la		$\overline{\Box}$	15	F
operación de húsqueda de una arista tiene una complejidad de O(N)	_	_		-

## Examen PED junio 2011 Modalidad 0

- Tiempo para efectuar el test: 20 minutos.
- Una pregunta mal contestada elimina una correcta.
- Las soluciones al examen se dejarán en el campus virtual.
   Una vez empezado el examen no se puede salir del aula hasta finalizarlo.
- En la hoja de contestaciones el verdadero se corresponderá con la A, y el falso con la B.

	$\mathbf{V}$	$\mathbf{F}$		
EsVacia: PILA -> BOOLEAN			1	F
Si P y Q son pilas: Q = EsVacia (P), es una expresión sintácticamente correcta				
En C++, cuando se sobrecarga un operador que no modifica al operando izquierdo (por			2	V
ejemplo : "+") se debe crear un objeto temporal, que luego el método devuelve por valor				
La complejidad temporal (en su caso promedio) del siguiente fragmento de código es $\Theta(n^2)$			3	F
int i, length, n, i1, i2, k;				
for $(i = 0, length = 1; i < n-1; i++)$ {				
for $(i1 = i2 = k = i; k < n-1 && a[k] < a[k+1]; k++, i2++);$				
if $(length < i2 - i1 + 1) length = i2 - i1 + 1;$				
}				
En cualquier tipo de datos lineal cada elemento tiene como máximo un único sucesor y un			4	V
único predecesor				
El máximo número de nodos en un árbol binario de altura k-1 es $2^k$ - 1, $k \ge 1$ .			5	F
En la inserción, en el peor de los casos, las rotaciones realizadas en los árboles AVL para			6	F
mantenerlos balanceados tienen un coste temporal lineal respecto al número de ítems del árbol				
El borrado de un elemento en un árbol 2-3 se realiza en las hojas. Se pueden producir			7	V
reestructuraciones del árbol en el camino de vuelta desde las hojas a la raíz del árbol.				
En un árbol 2-3-4 de altura=2 y número de elementos=15, si se insertara un nuevo elemento se			8	V
tendría que hacer un DIVIDERAIZ y un DIVIDEHIJODE2				
Un árbol rojo-negro es un árbol B con m=2			9	F
Todo árbol binario de búsqueda es un árbol B con m=4.			10	F
La complejidad temporal en su peor caso de la operación de Unión entre 2 conjuntos con m			11	V
elementos cada uno y representados con una lista desordenada es 0(m <sup>2</sup> ).				
En dos tablas de dispersión cerrada y abierta con tamaños B=7 y B=6 respectivamente,			12	F
siempre se cumple que el factor de carga en la abierta es mayor que en la cerrada.				
Todo árbol binario que además es árbol mínimo es un Heap Mínimo			13	F
La complejidad temporal, en su peor caso, de la operación de PERTENECE de un elemento			14	V
de tamaño N en un árbol de búsqueda digital es 0(N+1).				

## Examen PED julio 2011 Modalidad 0

- Tiempo para efectuar el test: 20 minutos.
- Una pregunta mal contestada elimina una correcta.
- Las soluciones al examen se dejarán en el campus virtual.
  Una vez empezado el examen no se puede salir del aula hasta finalizarlo.
- En la hoja de contestaciones el verdadero se corresponderá con la A, y el falso con la B.

	V	$\mathbf{F}$		
En C++, la expresión return &c devuelve la dirección de memoria de la variable c.			1	V
En C++, una función no puede tener todos sus parámetros con valores por omisión o por			2	F
defecto.				
En la escala de complejidades se cumple que $O(\log n) \subset O(\log \log n)$ .			3	F
La operación BorrarItem, que borra todas las ocurrencias del item i que se encuentren en la			4	V
lista, tiene la siguiente sintaxis y semántica:				
BorrarItem: LISTA, ITEM -> LISTA				
BorrarItem( Crear, i) = Crear				
BorrarItem(IC(L1,j), i) = $si(i == j)$ entonces BorrarItem (L1, i)				
sino IC (BorrarItem (L1, i), j)				
Un árbol con un único nodo tiene un único camino cuya longitud es 1			5	F
En cualquier tipo de datos árbol, cada elemento puede tener varios predecesores, pero como			6	F
máximo un sucesor.				
El siguiente árbol está balanceado con respecto a la altura			7	V
Q				
$\mathcal{C}$				
XX				
9 99 0				
T T T T T T T T T T T T T T T T T T T				
0				
		_		
Si se inserta un elemento en un árbol 2-3 y todos los nodos que están en el camino desde la			8	V
raíz a la hoja donde se inserta el elemento son del tipo 3-nodo, la altura del árbol 2-3				
resultante crece con respecto al árbol 2-3 original.	_	_		_
En un árbol 2-3-4 de altura 3 donde todos sus nodos son del tipo 3-nodo, el número de	u		9	F
elementos total es 27.	}	_		
En un árbol rojo-negro, el número de enlaces negros ha de ser mayor que el de enlaces rojos.			10	F
El nodo de un árbol B m-camino de búsqueda con m=100 puede tener como máximo 99			11	V
claves.				
La complejidad temporal, en su peor caso, de la operación de Unión entre 2 conjuntos con m			12	V
elementos cada uno y representados con una lista ordenada es 0(m).				
En el Hash cerrado la tabla de dispersión de tamaño B se tiene que reestructurar cuando se			13	F
cumpla que el número de elementos n $\geq$ 2B.				
En un TRIE la complejidad temporal en su peor caso de la función Pertenece es O(n) siendo n			14	F
el número de nodos del árbol				