Apellidos, Nombre:		
DNI:		

## Examen PED abril 2013 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.

, , , ,		-		
	$\mathbf{V}$	F		
En general, las operaciones modificadoras y consultoras se especifican en términos de las			1	V
generadoras. En ocasiones, una operación modificadora puede especificarse en términos de				
otras modificadoras o consultoras. Diremos que se trata de una operación derivada.				
Sea un vector de números naturales. La operación eliminar que borra las posiciones pares del			2	F
vector marcándolas con "0", vista en clase, se define así:				
eliminar: vector -> vector				
Var v:vector; i: entero; x:natural;				
eliminar(crear()) = crear()				
si (i MOD 2) == 0				
entonces eliminar(asignar( $v,i,x$ )) = asignar(eliminar( $v$ ), $i,x$ )				
si no eliminar(asignar( $v,i,x$ )) = asignar(eliminar( $v$ ), $i,0$ )				
En C++, el puntero this sólo se puede usar dentro de los métodos de la clase.			3	V
En C++, después de invocar el destructor (~NombreClase) de un objeto, no se puede acceder			4	F
a los miembros (propiedades y métodos) de dicho objeto.				
En la escala de complejidades, la mejor complejidad temporal que se puede conseguir en un			5	F
algoritmo es O(n), siendo "n" la talla del problema.				
El algoritmo de búsqueda binaria estudiado en clase (búsqueda de un elemento en un vector			6	V
ordenado) tiene una complejidad de $\Omega(1)$ .				
La operación BorrarItem tiene la siguiente sintaxis y semántica:			7	V
BorrarItem: LISTA, ITEM -> LISTA				
BorrarItem( Crear, i) = Crear				
BorrarItem( $IC(L1,j)$ , $i$ ) = $si(i == j)$ entonces $L1$				
sino IC (BorrarItem (L1, i), j)				
Esta operación borra la primera ocurrencia del item que se encuentra en la lista.				
La operación base, vista en clase, que actúa sobre una pila y devuelve la base de la pila (el			8	F
primer elemento que se ha apilado) es la siguiente:				
base(pila) -> item				
Var p: pila; x: item;				
base(crear()) = error()				
base(apilar(crear(),x)) = x				
base(apilar(p,x)) = base(desapilar(p))				
Dado un único recorrido de un árbol binario, es posible reconstruir dicho árbol.			9	F
El grado de un nodo es el número máximo de items asociados a dicho nodo.			10	F
El coste temporal (en su peor caso) de insertar una etiqueta en un árbol binario de búsqueda es			11	V
lineal respecto al número de nodos del árbol.				
Dada la siguiente representación secuencial del árbol binario A, [14] 8 [19] 5			12	V
el elemento 5 es el hijo izquierda del elemento 8.				
Cuando se realiza un borrado en un árbol AVL, en el camino de vuelta atrás para actualizar			13	F
los factores de equilibrio, como mucho sólo se va a efectuar una rotación.	_	_		_
El número mínimo de nodos que tiene un árbol AVL de altura 4 es 7.			14	V

Apellidos, Nombre:		
<u>DNI:</u>		

### Examen PED marzo 2015 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.

	$\mathbf{V}$	$\mathbf{F}$		
En la especificación algebraica, las operaciones constructoras se clasifican en generadoras y			1	V
modificadoras.				
Las ecuaciones (vistas en clase) que permiten realizar la suma de números naturales son las			2	F
siguientes:				
VAR x, y: natural;				
suma(x, cero) = x				
suma(cero, x) = x				
suma(x, suc(y)) = suma(x, y)	_			
Dentro de la especificación algebraica de los números naturales, definimos la sintaxis de la			3	V
función F como: F: natural→BOOL, y su semántica como: F(cero)=TRUE,				
F(suc(cero))=FALSE, $F(suc(suc(x)))=F(x)$ . Para el número natural x=35, la función F				
devolvería FALSE. Nota: se asume que x=35 es la forma simplificada de indicar				
x=suc(suc(suc(suc(cero)))).		_		_
Todo árbol binario de altura 9 y 511 nodos es un árbol binario lleno y además es árbol binario		Ц	4	F
de búsqueda.			~	г
Sea el método Primera perteneciente a la clase TLista que devuelve la primera posición de la		ш	5	F
lista que lo invoca:				
TPosicion TLista::Primera() class TLista {				
{ TPosicion p; public:				
p.pos = primero; private:				
return p; }  TNodo *primero; }  En al mátada Primero sa invaca da forma implícita a los constructores da TPacicion y TL ista				
En el método Primera, se invoca de forma implícita a los constructores de TPosicion y TLista. En C++, si la variable p es un puntero a un objeto, entonces la expresión p.f() es			6	F
sintácticamente correcta.		ч	6	Г
La complejidad temporal del siguiente fragmento de código es O(n)			7	V
int i, j, n, sum;	J	ч	,	V
for $(i = 4; i < n; i++)$ {				
for $(j = i-3, sum = a[i-4]; j <= i; j++) sum += a[j];$				
cout << "La suma del subarray " << i-4 << " es " << sum << endl; }				
La mejor complejidad temporal que se puede conseguir en un algoritmo es O(n), siendo "n" la		П	8	F
talla del problema.	J	_	Ü	-
Es posible reconstruir un único árbol binario de búsqueda a partir de su recorrido en postorden			9	V
El máximo número de nodos en un nivel i-1 de un árbol binario es $2^{i-2}$ , $i \ge 2$		_	10	V
Un camino en un árbol es una secuencia $a_1,, a_s$ de árboles tal que para todo		_	11	V
$i \in \{1,, s-1\}, a_{i+1}$ es subárbol de $a_i$ .				
El grado de un árbol es el máximo nivel que pueden tener sus subárboles.			12	F
La operación desencolar vista en clase es la siguiente:		$\overline{\Box}$	13	V
VAR c: cola, x: item;				
desencolar( crear( ) ) = crear( )				
<b>si</b> esvacia( c ) <b>entonces</b> desencolar( encolar( c, x ) ) = crear ( )				
<b>si no</b> desencolar(encolar(c, x)) = encolar(desencolar(c), x)				
El ítem medio (según la relación de orden en la búsqueda) almacenado en un árbol binario de			14	F
búsqueda siempre se encuentra en la raíz.				

Apellidos, Nombre:		
<u>DNI:</u>		

# Examen PED abril 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.
- Una vez empezado el examen no se puede salir del aula hasta finalizarlo.

• En la <b>hoja de contestaciones</b> el verdadero se corresponderá con la <b>A</b> , y el falso con la <b>B</b> .				
	V	$\mathbf{F}$		
En la especificación algebraica, una operación es una función que toma como parámetros			1	F
(entrada) uno o más valores de diversos tipos, y produce como resultado un solo valor de otro				
tipo.				
Las ecuaciones (vistas en clase) que permiten realizar la multiplicación de números naturales			2	V
son las siguientes:				
VAR x, y: natural;				
mult(cero, x) = cero				
mult(x, cero) = cero				
mult(suc(y), x) = suma(mult(y, x), x)				
En la especificación algebraica, para el tratamiento de errores se añade una constate a la			3	V
signatura que modeliza un valor de error, por ejemplo error <sub>nat</sub> $\rightarrow$ natural.				
En C++, si se declara un objeto a (p. ej. TPoro a;) cuando la variable a se sale de ámbito			4	V
entonces se invoca automáticamente al destructor de ese objeto.				
Las ecuaciones (vistas en clase) para la operación recu de un vector son las siguientes:			5	F
recu(crear(), i) = error()				
recu(asig(v, i, x), j)				
$\mathbf{si}$ ( $\mathbf{i} == \mathbf{j}$ ) entonces $\mathbf{j}$				
si no recu(v, j) fsi				
La complejidad temporal de la operación desapilar (vista en clase) utilizando vectores (con un			6	V
índice que indica la cima de la pila) o utilizando listas enlazadas es la misma.				
La complejidad temporal del siguiente fragmento de código es O(n²)			7	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; }				
En las colas circulares enlazadas vistas en clase, las operaciones <i>encolar</i> y <i>desencolar</i> tienen			8	V
complejidad temporal $\Theta(1)$ .				
Las ecuaciones (vistas en clase) para la operación desencolar son las siguientes:			9	V
desencolar( crear( ) ) = crear( )				
si esvacia( c ) entonces				
desencolar(encolar(c, x)) = crear()				
si no desencolar( encolar( c, x ) ) =				
encolar(desencolar(c), x)		_		
Es posible reconstruir un único árbol binario de búsqueda a partir de un recorrido en preorden.			10	V
Un camino en un árbol es una secuencia a <sub>1</sub> ,, a <sub>s</sub> de árboles tal que para todo			11	F
$i \in \{1,, s-1\}$ , $a_i$ es subárbol de $a_{i+1}$ .				
A los árboles generales también se les llama árboles multicamino de búsqueda.			12	F
La semántica de la operación quita hojas que actúa sobre un árbol binario y devuelve el árbol			13	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))				
Profundidad de un subárbol es la longitud del único camino desde la raíz a dicho subárbol.			14	V

Apellidos, Nombre:		
DNI:		

# Examen PED abril 2013 Modalidad 2

- 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.				
, , , , , , , , , , , , , , , , , , ,	$\mathbf{V}$	F		
La operación <i>base</i> , vista en clase, que actúa sobre una pila y devuelve la base de la pila (el primer elemento que se ha apilado) es la siguiente:	Ġ		1	F
base(pila) -> item				
Var p: pila; x: item;				
base(crear()) = error()				
base(apilar(crear(),x)) = x				
base(apilar(p,x)) = base(desapilar(p))				
Sea un vector de números naturales. La operación <i>eliminar</i> que borra las posiciones pares del			2	F
vector marcándolas con "0", vista en clase, se define así:				
eliminar: vector -> vector				
Var v:vector; i: entero; x:natural;				
eliminar(crear()) = crear()				
si (i MOD 2) == 0				
entonces eliminar(asignar( $v,i,x$ )) = asignar(eliminar( $v$ ), $i,x$ )				
si no eliminar(asignar( $v,i,x$ )) = asignar(eliminar( $v,i,0$ )				
El algoritmo de búsqueda binaria estudiado en clase (búsqueda de un elemento en un vector			3	V
ordenado) tiene una complejidad de $\Omega(1)$ .				
En C++, después de invocar el destructor (~NombreClase) de un objeto, no se puede acceder			4	F
a los miembros (propiedades y métodos) de dicho objeto.				
En la escala de complejidades, la mejor complejidad temporal que se puede conseguir en un			5	F
algoritmo es O(n), siendo "n" la talla del problema.				
En C++, el puntero this sólo se puede usar dentro de los métodos de la clase.			6	V
La operación <i>BorrarItem</i> tiene la siguiente sintaxis y semántica:			7	V
BorrarItem: LISTA, ITEM -> LISTA				
BorrarItem( Crear, i) = Crear				
BorrarItem( $IC(L1,j)$ , $i$ ) = $si(i == j)$ entonces $L1$				
sino IC (BorrarItem (L1, i), j)				
Esta operación borra la primera ocurrencia del item que se encuentra en la lista.				
En general, las operaciones modificadoras y consultoras se especifican en términos de las			8	V
generadoras. En ocasiones, una operación modificadora puede especificarse en términos de				
otras modificadoras o consultoras. Diremos que se trata de una operación derivada.				
Dado un único recorrido de un árbol binario, es posible reconstruir dicho árbol.			9	F
Cuando se realiza un borrado en un árbol AVL, en el camino de vuelta atrás para actualizar			10	F
los factores de equilibrio, como mucho sólo se va a efectuar una rotación.				
El coste temporal (en su peor caso) de insertar una etiqueta en un árbol binario de búsqueda es			11	V
lineal respecto al número de nodos del árbol.				
Dada la siguiente representación secuencial del árbol binario A, 148 19 5			12	V
el elemento 5 es el hijo izquierda del elemento 8.				
El grado de un nodo es el número máximo de items asociados a dicho nodo.			13	F
El número mínimo de nodos que tiene un árbol AVL de altura 4 es 7.			14	V

Apellidos, Nombre:		
DNI:		

# Examen PED abril 2014 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	$\mathbf{F}$		
La operación <i>palindromo</i> (sobre un vector) vista en clase es la siguiente:			1	F
Var v: vector; i,x: natural;				
palindromo(crear_vector()) = VERDADERO				
$palindromo(asig(v,i,x)) = si i \le 50$				
entonces si $recu(v,100-i+1) == x$				
entonces palindromo(asig $(v,i,x)$ )				
sino FALSO				
sino VERDADERO				
Una operación del TAD X que tenga la sintaxis Crear() →X es una operación constructora			2	V
generadora.		_		
En C++, al hacer layering los métodos de la clase derivada pueden acceder a la parte pública y			3	F
privada de la clase base.	_	_		
En C++, si un objeto se sale de ámbito entonces se invoca automáticamente al destructor de		ш	4	V
ese objeto.	_	_	_	* 7
El algoritmo de intercambio directo o burbuja estudiado en clase (ordenación de los elementos		Ц	5	V
de un vector) tiene una complejidad promedio de $\Theta(n^2)$ , siendo n el número de elementos del				
vector.	_	_		* 7
La complejidad espacial es la cantidad de recursos espaciales que un algoritmo consume o	u	Ч	6	V
necesita para su ejecución.  La complejidad temporal en el peor caso para la inserción de un elemento en una lista			7	V
		ч	/	V
ordenada y en otra no ordenada, que no permiten elementos repetidos, siempre es lineal con el número de elementos en ambos casos.				
El tipo de datos vector (visto en clase) se define como un conjunto en el que sus componentes		П	8	F
ocupan posiciones consecutivas de memoria.	_	_	O	1
Sea el TIPO arbin definido en clase. La semántica de la operación nodos es la siguiente:	П		9	F
Var i,d:arbin; x:item;	_	_		1
nodos(crear_arbin())=0				
nodos(enraizar(i,x,d))=nodos(i)+nodos(d)				
Es posible reconstruir un único árbol binario de altura 6 a partir de un recorrido en postorden			10	V
con 63 etiquetas.				
El ítem medio (según la relación de orden) almacenado en un árbol binario de búsqueda lleno			11	V
siempre se encuentra en la raíz.				
A los árboles generales también se les llama árboles multicamino de búsqueda.			12	F
Las rotaciones que hay que realizar en los árboles AVL para mantenerlos balanceados tienen			13	F
un coste temporal (en su peor caso) lineal con respecto al número de items del árbol.				
El grado de los árboles AVL puede ser +1, 0 ó -1.			14	F

Apellidos:		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

### Examen TAD/PED diciembre 2003 Modalidad 0

- $\underline{\textbf{Normas:}} \quad \bullet \quad \text{La entrega del test } \underline{\textbf{no}} \text{ corre convocatoria.}$ 
  - 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. A continuación comenzará el siguiente ejercicio.
  - El test vale un 40% de la nota de teoría.
  - En la hoja de contestaciones el verdadero se corresponderá con la A, y el falso con la B.

	$\mathbf{V}$	$\mathbf{F}$		
La complejidad logarítmica aparece en algoritmos que descartan muchos valores			V	1.
(generalmente la mitad) en un único paso.	_			
En C++, la parte privada de una clase sólo es accesible por los métodos de la propia clase.			F	2.
El tipo posición en una lista con acceso por posición se puede instanciar a diferentes tipos de			V	3.
objetos.				
El recorrido en postorden es el inverso especular del recorrido en preorden para un árbol			V	4.
binario dado.				
En un árbol AVL las inserciones siempre se realizan en las hojas.			V	5.
Dado un árbol 2-3 de altura h con n items con todos sus nodos del tipo 3-Nodo: la			F	6.
complejidad de la operación de búsqueda de un ítem es O(log <sub>3</sub> h).				
En un árbol 2-3-4 las reestructuraciones se realizan desde la raíz hacia las hojas.			V	7.
En un árbol rojo-negro, el número de enlaces negros ha de ser mayor que el de enlaces rojos.			F	8.
La altura del árbol B m-camino de búsqueda es "log <sub>m</sub> n", con "n=número total de claves".			F	9.
La función de redispersión en una tabla hash abierta, para que se recorran todas las posiciones			F	10.
del vector, tiene que cumplir que el valor de B sea primo.				
El siguiente árbol es un montículo doble:			F	11.
(1)				
Todo árbol Leftist cumple las condiciones para ser un árbol binario de búsqueda.			F	12.
Al representar un grafo dirigido de N vértices y K aristas con una lista de adyacencia, la			V	13.
operación de hallar la adyacencia de entrada de un vértice, tiene una complejidad de $O(N^2)$ .				
En C++, el constructor de copia sustituye al operador asignación.			F	14.

Apellidos:		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

### Examen TAD/PED diciembre 2004 Modalidad 0

- Normas: La entrega del test no corre convocatoria.
  - 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. A continuación comenzará el siguiente ejercicio.
  - El test vale un 40% de la nota de teoría.
  - En la **hoja de contestaciones** el verdadero se corresponderá con la **A**, y el falso con la **B**.

	$\mathbf{V}$	$\mathbf{F}$		
En un Tipo Abstracto de Datos la manipulación de los objetos o valores de un tipo, sólo			V	1.
depende del comportamiento descrito en su especificación y es independiente de su				
implementación.				
La complejidad temporal (en su peor caso) de la operación de insertar un elemento en una cola			V	2.
circular enlazada que no admite elementos repetidos es O(n).		_	Е	2
La complejidad temporal de la operación <i>apilar</i> en una pila es independiente de su implementación.	J	Ч	F	3.
Sea el TIPO <i>arbin</i> definido en clase. La semántica de la operación <i>nodos</i> es la siguiente:			F	4.
var i,d:arbin; x:item;	J	_	1	4.
$nodos(crear\ arbin())=0$				
nodos(eneaizar(i,x,d)) = nodos(i) + nodos(d)				
En un árbol AVL, el factor de equilibrio de un nodo se define como el valor absoluto de la			F	5.
altura del subárbol de la derecha menos la altura del subárbol de la izquierda.				
El mínimo número de elementos que se puede almacenar en un árbol 2-3 de altura h coincide			V	6.
con el número de elementos que hay en un árbol binario lleno de altura h.				
Al insertar un único ítem en un árbol 2-3-4 puede ocurrir que haya que realizar dos			V	7.
operaciones: DIVIDERAIZ (p) y DIVIDEHIJODE2 (p, q).				
La inserción de una etiqueta en un árbol rojo-negro se efectuará creando un hijo de color rojo.			V	8.
Un árbol binario de búsqueda con altura 7 y 127 nodos es un árbol B con m=3			V	9.
En la operación de búsqueda de un elemento en un conjunto ordenado representado mediante			V	10.
un vector de elementos ordenado (representación no enlazada de una lista), se puede utilizar el				
algoritmo de búsqueda binaria.				
El factor de carga de la dispersión abierta siempre está entre 0 y 1.			F	11.
En un montículo doble, un elemento "i" del montículo mínimo tiene como máximo un			V	12.
elemento simétrico "j" del montículo máximo.				
Un árbol binario de búsqueda cumple las propiedades de un árbol Leftist.			F	13.
La siguiente secuencia de nodos de un grafo es un ciclo: 1,2,3,1.			V	14.

### Examen PED diciembre 2007 <u>Modalidad 0</u>

Normas: • La entrega del test no corre convocatoria.

- Tiempo para efectuar el test: 15 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	F		
	vistas en clase) que permite	n realizar la suma de números naturales son las			1	F
siguientes:	zi naturali					
VAR X, Y	y: natural;					
suma(x,	cero) = x					
suma(cer						
	suc(y)) = $suma(suc(x), y)$	DOTA 1 10 1		_	2	_
	nte declaración es INCORR				2	F
constructor, const (se muestra el con Nota: El construct	ructor sobrecargado, sobreca atenido de cada posición del tor por defecto crea un vecto	s sus métodos implementados: arga del corchete, sobrecarga del operador salida vector dejando un espacio), etc. or vacío. 1, pone todos los elementos a 0.			3	F
class TDir	class TVectorDir	main()				
{	(	{				
public:	public:	TDir a(1,1);				
private:	private:	TVectorDir v;				
int e1;	TDir *vector;	cout<<"v_antes="< <v<<endl;< td=""><td></td><td></td><td></td><td></td></v<<endl;<>				
int e2;	int longitud;	v[1]=a;				
<i>};</i>	<i>};</i>	cout<<"v_despues="< <v<<endl;< td=""><td></td><td></td><td></td><td></td></v<<endl;<>				
		}				
El resultado obter	nido tras la ejecución del ma	in() sería:				
v_antes=	: 00					
v_despue		. 1 . 2		_	4	<b>T</b> 7
necesita para su e		ecursos espaciales que un algoritmo consume o	ш	ч	4	V
	,	ende de la complejidad espacial del mismo.			5	F
- ·	a operación <i>desencolar</i> vista				6	V
	cola, x: item;	-				
	a(c) entonces	1.7				
	desencolar( encolar( c, x ) ) encolar( encolar( c, x ) ) = en					
	inico nodo es un árbol lleno.				7	V
	inico nodo tiene un único car		_	_	8	F
		y niveles de un árbol binario de altura 7 y 64			9	V
hojas es posible re	econstruir un único árbol bin	nario.		_		
En la representaci tamaño del conjur		istas, la complejidad espacial es proporcional al			10	V
		ristas para un número "n" de vértices.			11	F
	<del>-</del>		ı —			

Apellidos:	
Nombre:	
Convocatoria:	
DNI:	

### Examen PED diciembre 2008 Modalidad 0

- La entrega del test <u>no</u> corre convocatoria.
- 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  $\mathbf{hoja}$   $\mathbf{de}$   $\mathbf{contestaciones}$  el verdadero se corresponderá con la  $\mathbf{A}$ , y el falso con la  $\mathbf{B}$ .

	17	F		
Los enriquecimientos forman parte de la definición de un TAD.		r	1	F
Sea el método <i>Primera</i> perteneciente a la clase <i>TLista</i> que devuelve la primera posición de la	15		2	F
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 a la sobrecarga del operador asignación entre objetos del tipo				
TPosicion.				
En C++, las funciones y clases AMIGAS es obligatorio declararlas siempre antes de la			3	F
sección PUBLIC de la clase				
En la escala de complejidades se cumple que $O(\log n) \subset O(\log \log n)$ .			4	F
Sea el tipo <i>cola</i> definido en clase. La semántica de la operación <i>cabeza</i> es la siguiente:			5	F
Var c:cola; x:item;				
cabeza(crear_cola())=error_item()				
$si\ esvacia(c)\ entonces\ cabeza(encolar(c,x))=x$				
$sino\ cabeza(encolar(c,x))) = encolar(cabeza(c),x)$				
El nivel de un nodo en un árbol coincide con la longitud del camino desde la raíz a dicho			6	F
nodo				
A los árboles generales también se les llama árboles multicamino de búsqueda			7	F
Un árbol completo siempre está balanceado respecto a la altura			8	V
El número mínimo de elementos que se pueden almacenar en un árbol 2-3 de altura $h$ es $2^h$ -1			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 rojo-negro es un árbol binario balanceado respecto a la altura			11	F
El árbol 2-3 es un árbol B m-camino de búsqueda con m=2			12	F
Sea una tabla de dispersión cerrada con estrategia de redispersión $h_i(x)=(H(x) + C*i)$ MOD B,			13	F
con B=1000 y C=74. Para cualquier clave "x" se recorrerán todas las posiciones de la tabla				
buscando una posición libre.				
Para todo nodo de un árbol Leftist, se cumple que el número de nodos de su hijo izquierdo es			14	F
menor que el de su hijo derecho.				
En un multigrafo pueden existir infinitas aristas para un número "n" de vértices.			15	V

Apellidos:		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

# Examen PED diciembre 2009 Modalidad 0

- Normas: La entrega del test no corre convocatoria.
  - Tiempo para efectuar el test: 22 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**.

	$\mathbf{V}$	$\mathbf{F}$		
Para el siguiente fragmento de código C++ de un posible método perteneciente a la conocida clase TCoordenada, la línea "delete b;" liberaría correctamente la memoria dinámica de b. void Funcion(void) {  TCoordenada *a = new TCoordenada;  TCoordenada *b = new TCoordenada[5];  ()  delete b;			1	F
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			2	F
$n \to \infty$ pertenece a $\Omega$ (n). Las pilas también se conocen como listas LIFO.		П	3	V
-			4	V
Dado un único recorrido de un árbol binario lleno, es posible reconstruir dicho árbol.			5	F
A los árboles generales también se les llama árboles multicamino de búsqueda.  Cuando se realiza una inserción en un AVL, en el camino de vuelta atrás para actualizar los			6	V
factores de equilibrio, como mucho solo se va a efectuar una rotación.			U	•
La altura de un árbol 2-3 únicamente crece cuando se inserta un elemento y todos los nodos			7	F
del árbol son 3-nodo.				
Con las operaciones de inserción y borrado es posible conseguir un árbol 2-3-4 de altura 4 con			8	F
todos sus nodos de tipo 2-nodo.	_	_	0	<b>T</b> 7
Las operaciones de transformación cuando se inserta un elemento en un árbol 2-3-4, en el caso de un árbol rojo-negro, se reducen a cambios de colores o rotaciones.		Ч	9	V
El árbol 2-3 es un árbol B m-camino de búsqueda con m=2.		П	10	F
La dispersión abierta elimina el problema del clustering secundario.			11	V
Sea una tabla de dispersión cerrada con estrategia de redispersión $h_i(x)=(H(x) + C^*i)$ MOD B,			12	F
con B=1000 y C=74. Para cualquier clave "x" se recorrerán todas las posiciones de la tabla		_	12	1
buscando una posición libre cuando se inserta el elemento.				
El siguiente árbol es un montículo máximo:			13	F
10				
(5) (2) (3) (8) (4) (1)				
Para todo nodo de un árbol Leftist, se cumple que el número de nodos de su hijo izquierdo es	П		14	F
mayor o igual que el de su hijo derecho.	<b>"</b>	J	14	Г
Un grafo no dirigido de $n$ vértices es un árbol si está libre de ciclos y tiene $n$ - $1$ aristas.			15	V

Apellidos:		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

## Examen PED diciembre 2010 Modalidad 0

- La entrega del test <u>no</u> corre convocatoria.
- 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  $\mathbf{hoja}$   $\mathbf{de}$   $\mathbf{contestaciones}$  el verdadero se corresponderá con la  $\mathbf{A}$ , y el falso con la  $\mathbf{B}$ .

	i			
	$\mathbf{V}$	$\mathbf{F}$		
Sea el método Primera perteneciente a la clase TLista que devuelve la primera posición de la			1	F
lista que lo invoca:				
TPosicion TLista::Primera() class TLista {				
{ TPosicion p; public:				
p.pos = lis; private:				
return p; }  TNodo *lis; }				
En la línea resaltada, se invoca a la sobrecarga del operador asignación entre objetos del tipo				
TPosicion.		_	•	* 7
En la escala de complejidades se cumple que $O(n \log n) \subset O(n^2)$ .	ч	ш	2	V
La operación BorrarItem tiene la siguiente sintaxis y semántica:			3	V
BorrarItem: LISTA, ITEM -> LISTA				
BorrarItem( Crear, i) = Crear				
BorrarItem( $IC(L1,j)$ , $i$ ) = $si(i == j)$ entonces $L1$				
sino IC (BorrarItem (L1, i), j)				
Esta operación borra la primera ocurrencia del item que se encuentra en la lista	_	_		_
El nivel de un nodo en un árbol coincide con la longitud del camino desde la raíz a dicho nodo		u	4	F
A los árboles generales también se les llama árboles multicamino de búsqueda			5	F
Cuando se realiza una inserción en un AVL, en el camino de vuelta atrás para actualizar los			6	V
factores de equilibrio, sólo se va a efectuar una rotación como mucho				
Dado un árbol 2-3 con $n$ items con todos sus nodos del tipo 2-Nodo: la complejidad de la				V
operación de búsqueda de un ítem es $O(\log_2 n)$				
Un árbol Rojo-Negro es una representación sobre árbol binario de un árbol 2-3			8	F
Un árbol rojo-negro es un árbol binario balanceado respecto a la altura			9	F
La raíz del árbol B m-camino de búsqueda siempre tiene al menos m/2 claves o etiquetas			10	F
La especificación algebraica de la siguiente operación eliminaría todas las claves repetidas de			11	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 una tabla de dispersión cerrada con la siguiente función de redispersión para la clave 14:			12	V
$h_i(14)=(28+7*i)\ MOD\ 2000$ , se recorrerán todas las posiciones de la tabla buscando una				
posición libre.				
El TAD Cola de Prioridad representado por un montículo, tendrá las siguientes complejidades:			13	F
$O(1)$ para el borrado, y $O(\log n)$ para la inserción, siendo $n$ el número de elementos.				
En un árbol binario lleno, el camino mínimo de la raíz (longitud del camino más corto hasta			14	V
un árbol vacío) es igual a la altura del árbol.				
La altura máxima de un árbol de búsqueda digital es "n+1", siendo n el número de bits de la			15	V
clave.				

Apellidos:		
<del>-</del>		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		
D1 11.		

### Examen PED diciembre 2005 Modalidad 0

- Normas: La entrega del test no corre convocatoria.
  - 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. A continuación comenzará el siguiente ejercicio.
  - El test vale un 40% de la nota de teoría.
  - En la **hoja de contestaciones** el verdadero se corresponderá con la **A**, y el falso con la **B**.

	V	F		
Las colas también se conocen como listas FIFO.			1.	V
Un árbol binario lleno es también un árbol 2-3-4.			2.	F
Sea un árbol 2-3-4 inicialmente vacío. Tras utilizar las operaciones de inserción y borrado de un árbol 2-3-4 siempre se consigue un árbol binario lleno.			3.	F
Un árbol binario completo es un árbol 2-3-4.			4.	F
Un árbol binario completo de altura h y con 2 <sup>h</sup> -1 nodos es un árbol 2-3-4.			5.	F
Un árbol Rojo – Negro con todos sus enlaces negros tiene los mismos nodos que el árbol 2-3-4 equivalente.			6.	V
En un árbol B todos los nodos han de tener al menos m/2 hijos o (m-1)/2 claves.			7.	F
En una tabla Hash con dispersión cerrada, las casillas vacías hay que diferenciarlas de las suprimidas para realizar una inserción.			8.	F
En un Hash cerrado, el factor de carga ( $\alpha$ = n/B) puede ser mayor que 1 cuando n sea mayor que B.			9.	F
En un multigrafo pueden existir infinitas aristas para un numero "n" de vértices.			10.	V
La operación concatena es un enriquecimiento de las operaciones definidas para el tipo cola.			11.	V
Es posible reconstruir un único árbol AVL a partir de un recorrido por niveles.			12.	V
El borrado en un árbol AVL nunca requiere más de una rotación en el camino de búsqueda.			13.	F
En la escala de complejidades, la complejidad cuadrática es menor que la logarítmica.			14.	F

Apellidos:		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

### Examen PED enero 2006 Modalidad 0

- La entrega del test <u>no</u> corre convocatoria.
- Tiempo para efectuar el test: 35 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**.

	$\mathbf{V}$	F		
En la especificación de un TAD, las operaciones auxiliares son visibles para los usuarios.			1.	F
Una operación del TAD X que tenga la sintaxis Crear() →X es una operación constructora			2.	V
generadora.				
En C++, los miembros <i>protected</i> son privados para el exterior, pero permiten el acceso a las			3.	V
clases derivadas.	_	_		
Dadas las clases TDir y TVectorDir:	Ц	Ц	4.	F
class TDir { class TVectorDir { TVectorDir::~ TVectorDir () { public: if (v!=NULL)				
private: private: delete v;				
int e1; TDir *vector; dim=0;				
char c1; }; int dim; }; v=NULL; }				
¿Es correcta la implementación del destructor de TVectorDir?				
El nivel de un nodo en un árbol coincide con la longitud del camino desde la raíz a dicho			5.	F
nodo				
Dado un único recorrido de un árbol binario lleno es posible reconstruir dicho árbol			6.	V
Sea el tipo <i>arbin</i> definido en clase. La semántica de la operación <i>nodos</i> es la siguiente:			7.	F
Var i,d:arbin; x:item;				
nodos(crear_arbin())=0 nodos(enraizar(i,x,d))=nodos(i)+nodos(d)				
A los árboles generales también se les llama árboles multicamino de búsqueda			8.	F
El ítem medio (según la relación de orden) almacenado en un árbol binario de búsqueda lleno			9.	V
siempre se encuentra en la raíz.			7.	٧
Un árbol completo siempre está balanceado respecto a la altura			10.	V
En un árbol AVL siempre que se inserte una etiqueta hay que realizar una rotación			11.	F
El coste temporal en el peor caso de la operación de inserción en un árbol 2-3-4 es $log_2(n+1)$			12.	V
$\approx log_2(n)$ siendo "n" el número total de items				
Se puede obtener un único árbol 2-3-4 a partir de su recorrido por niveles			13.	V
La semántica de la operación <i>anterior</i> vista en clase es la siguiente:			14.	V
VAR L1: lista; x: item; p: posicion;				
anterior( L1, primera( L1 ) ) = error_posicion( ); si p != ultima( L1 ) entonces anterior( L1, siguiente( L1, p ) ) = p				
anterior( inscabeza( L1, x ), primera( L1 ) ) = primera( inscabeza( L1, x ) )				
Sea el tipo <i>vector</i> definido en clase. La semántica de la operación <i>recu</i> es la siguiente:			15.	F
Var v:vector; i,j:int; x:item;				
recu(crear_vector(),i)=error_item()				
si i⇔j entonces recu(asig(v,i,x),j)=recu(v,j) sino recu(asig(v,i,x),j)=TRUE				
crear pila(), apilar(pila,item) y desapilar(pila) son operaciones constructoras del tipo pila.			16.	V
Todo árbol binario de búsqueda es un árbol 2-3-4	ā	ā	17.	F
La semántica de la operación <i>Base</i> que actúa sobre una <i>pila</i> y devuelve el primer elemento			18.	F
apilado es la siguiente:	_			
Base(crear_pila ()) = crear_pila ()				
Base(apilar(crear_pila (), x)) = x $Rase(apilar(n, x)) = Rase(n)$				
Base(apilar(p, x)) = Base(p)				

Apellidos:		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

### Examen PED febrero 2007 Modalidad 0

- La entrega del test <u>no</u> corre convocatoria.
- Tiempo para efectuar el test: 35 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	F		
En C++ y cuando se emplea composición ( <i>layering</i> ), los métodos de la clase derivada pueden acceder a la parte pública de la clase base.			1	V
En C++, el puntero <i>this</i> no se puede emplear para modificar el objeto al que apunta.			2	F
En C++, los constructores se pueden invocar explícitamente cuando el programador lo desee		_	3	F
(por ejemplo: <i>TLista a; a.TLista();</i> ).	J	_	3	•
En C++, la siguiente declaración es incorrecta: $int \& a = 1;$			4	V
En la escala de complejidades se cumple que $O(\log n) \subset O(\log \log n)$ .			5	F
El algoritmo de búsqueda binaria estudiado en clase (búsqueda de un elemento en un vector			6	V
ordenado) tiene una complejidad de $\Omega(1)$ .				
Para un vector de naturales, se define la operación <i>eliminar</i> que borra las posiciones pares del vector marcándolas con "0" (para calcular el resto de una división, se puede utilizar la operación MOD). La sintaxis y la semántica de la operación <i>eliminar</i> es la siguiente:			7	V
eliminar: vector				
eliminar(crear_vector()) = crear_vector()				
si (i MOD 2) == 0				
entonces eliminar(asignar( $v,i,x$ )) = asignar(eliminar( $v$ ), $i$ ,0)				
$si \ no \ eliminar(asignar(v,i,x)) = asignar(eliminar(v),i,x)$				
La semántica de la operación <i>ultima</i> vista en clase es la siguiente:			8	F
VAR L1: lista; x: item;				
si esvacia( L1 ) entonces				
ultima(inscabeza(L1, x) = primera(L1)				
$si\ no\ ultima(\ inscabeza(\ L1,\ x\ )=ultima(\ L1\ )$				
Es posible reconstruir un único árbol binario de altura 6 a partir de un recorrido en preorden			9	F
con 62 etiquetas.	1	_	10	• •
La sintaxis y semántica de la operación quita_hojas, que actúa sobre un árbol binario y		u	10	V
devuelve el árbol binario original sin sus hojas, es la siguiente:				
quita_hojas(arbin) → arbin				
VAR i, d: arbin; x: item; quita_hojas(crea_arbin()) = crea_arbin()				
quita_hojas(crea_arbin()) = crea_arbin() quita_hojas(enraizar(crea_arbin(), x, crea_arbin()) = crea_arbin()				
$quita\_hojas(enraizar(i, x, d)) = quita\_hojas(enraizar(i, x, d)) $				
enraizar(quita_hojas(i), x, quita_hojas(d))				
Dados los recorridos de preorden, postorden y niveles de un árbol binario de altura 2 y 1 hoja			11	V
es posible reconstruir 2 árboles binarios.				
Todo árbol AVL es un árbol 2-3-4			12	F
La operación (DIVIDEHIJODE2 (p, q)) en la inserción de un elemento en un árbol 2-3-4			13	F
puede aumentar la altura del árbol original.		_		
En el algoritmo del borrado de un elemento en un árbol 2-3-4 si $q$ es 2-nodo y $r$ es 3-nodo hay			14	V
que hacer una ROTACIÓN.				

Apellidos:	
Nombre:	
Convocatoria:	
DNI:	

### Examen PED febrero 2008 Modalidad 0

- La entrega del test <u>no</u> corre convocatoria.
- Tiempo para efectuar el test: 30 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  $\mathbf{hoja}$  de  $\mathbf{contestaciones}$  el verdadero se corresponderá con la  $\mathbf{A}$ , y el falso con la  $\mathbf{B}$ .

	V	F		
La complejidad logarítmica aparece en algoritmos que descartan muchos valores			1	V
(generalmente la mitad) en un único paso.	_	_	_	_
Dada la sintaxis de la función <i>IC(lista,item)</i> → <i>lista</i> , que inserta un elemento a la cabeza de la	u	Ц	2	F
lista pasada como parámetro y <i>crear() → lista</i> , que crea una lista vacía. La siguiente secuencia:				
$IC(IC(IC\ (crear(),a),b),c)$ , daría como resultado una lista con los elementos en este orden:				
$a \rightarrow b \rightarrow c$ , donde a es el primer elemento de la lista	_	_	_	_
Dentro de la especificación algebraica de los números naturales definimos la sintaxis de la		ч	3	F
función F como: F: natural \(\rightarrow\) BOOL, y su semántica como: F(cero)=TRUE,				
F(suc(cero))=FALSE, F(suc(suc(x)))=F(x). Para el número natural x=35, la función F devolvería TRUE.				
En C++, si un objeto se sale de ámbito entonces se invoca automáticamente al destructor de		П	4	V
ese objeto.	u	ч	4	V
En C++, el constructor de copia recibe como argumento un objeto del mismo tipo pasado por		П	5	F
referencia o por valor.	J	_	5	•
El algoritmo de búsqueda binaria estudiado en clase (búsqueda de un elemento en un vector			6	V
ordenado) tiene una complejidad de $\Omega(1)$ .				
La complejidad espacial es la cantidad de recursos espaciales que un algoritmo consume o			7	V
necesita para su ejecución				
La operación BorrarItem, que borra todas las ocurrencias del item i que se encuentren en la			8	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)		_		
La semántica de la operación obtener en una lista con acceso por posición es la siguiente (IC=			9	F
InsertarCabeza(Lista, Ítem), p: posición, l1: lista, x: ítem):				
obtener(crear(),p)=error_item()				
si $p = primera(IC(11,x))$ entonces obtener(IC(11,x),p)=x				
sino obtener( $IC(11,x),p$ )= $IC(obtener(11,p),x)$	_	_	1.0	* 7
El máximo número de nodos en un nivel i-1 de un árbol binario es $2^{i-2}$ , $i \ge 2$	<b>_</b>	<u>_</u>	10	V
Sea el TIPO arbin definido en clase. La semántica de la operación nodos es la siguiente:			11	F
Var i,d:arbin; x:item;				
nodos(crear_arbin())=0				
nodos(enraizar(i,x,d))=nodos(i)+nodos(d)	_	_		
El coste temporal en su peor caso de insertar una etiqueta en un árbol binario de búsqueda es lineal con la altura del árbol		u	12	V
Se puede obtener un único árbol 2-3-4 a partir de su recorrido por niveles		П	13	V
Se paede obtener un unico aron 2-3-4 a partir de su recontido por inveies	J		13	v

Apellidos:		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

### Examen PED febrero 2009 Modalidad 0

- La entrega del test <u>no</u> corre convocatoria.
- 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	F		
En C++, al declarar una clase "A" como AMIGA de otra clase "B", todas las funciones miembro de "B" automáticamente pasan a ser funciones AMIGAS de "A"			1	F
En C++, si una clase "B" se construye por composición (layering), a partir de otra clase "A",			2	V
definiendo un objeto miembro de la clase "A" en su parte privada, al invocar al constructor de				
"B" se invoca antes al constructor de "A" y luego al de "B"				
Las funciones y clases amigas se tienen que declarar en la parte pública de la clase.			3	F
Para el siguiente algoritmo, la complejidad temporal en su peor caso sería O(1):			4	V
for (i=0; i<100; i++) for (j=0; j<100; j++) if (v[i] <v[j]) <math="">v[i]=v[j]; else <math>v[j]=v[i];</math></v[j])>				
La complejidad temporal en su peor caso del siguiente fragmento de código es O(n)			5	V
int i, j, n, sum;				
for(i = 4; i < n; i++)				
for (j = i-3, sum = a[i-4]; j <= i; j++) sum += a[j];				
cout << "La suma del subarray " << i-4 << " es " << sum << endl; }				
La semántica de la operación esvaciapos del tipo vector vista en clase es la siguiente:			6	V
VAR v: vector; i, j: int; x: item;		_		
esvaciapos(crear(), i) = CIERTO				
esvaciapos(asig(v, i, x), j)				
$si\ (i==j)\ entonces\ FALSO$				
si no esvaciapos( v, j ) fsi				
La semántica de la operación anterior vista en clase es la siguiente:			7	F
VAR L1: lista; x: item; p: posicion;				
anterior( L1, primera( L1 ) ) = error_posicion( );				
$si\ p != ultima(\ L1\ )\ entonces\ anterior(\ L1,\ siguiente(\ L1,\ p\ )\ )=p$				
anterior( inscabeza( $L1$ , $x$ ), primera( $L1$ ) ) = $L1$				
La sintaxis y semántica de la operación simétricos, que comprueba que 2 árboles binarios son			8	F
simétricos, es la siguiente:				
$sim\'etricos(arbin, arbin) \rightarrow bool$				
VAR i1, d1, i2, d2: arbin; x, y: item;				
$sim\'etricos(enraizar(i1, x, d1), crea\_arbin()) = FALSO$				
$sim\'etricos(crea\_arbin(), enraizar(il, x, dl)) = FALSO$				
$sim\'etricos(enraizar(i1, x, d1), enraizar(i2, y, d2)) =$				
si(x == y) entonces ( $simétricos(i1, d2)$ & $simétricos(d1, i2)$ )				
sino FALSO				
Un árbol binario completo es un AVL			9	F

Apellidos, Nombre:		
DNI:		

## Examen PED enero 2010 Modalidad 0

Normas: • La entrega del test  $\underline{no}$  corre convocatoria.

- Tiempo para efectuar el test: 15 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 <b>hoja de contestaciones</b> el verdadero se corresponderá con la <b>A</b> , y el falso con la <b>B</b> .	1			
	V	<u>F</u>		• •
En C++, el valor de la variable q al finalizar este fragmento de código es 11: $int q = 0$ ;			I	V
$int \ q = 0,$ $int \ k = 5;$				
do {				
q += k;				
$k++;$ } while $(q < 7);$				
La complejidad temporal (en su caso mejor) del siguiente fragmento de código es $\Omega(n)$			2	V
To be a control of the control of th	_	ч		
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 $(length < i2 - i1 + 1) length = i2 - i1 + 1; \}$				
ij (tengti < t2 - t1 + 1) tengti = t2 - t1 + 1, j				
La semántica de la operación insertar del tipo lista vista en clase es la siguiente:			3	F
	_	_		
VAR L1: lista; x,y: item; p: posicion;				
insertar(crear(), p, x) = crear()				
si p == primera(inscabeza(L1, x)) entonces				
insertar(inscabeza(L1, x), p, y) = inscabeza(inscabeza(L1, x), y)				
si no insertar( inscabeza( $L1$ , $x$ ), $p$ , $y$ ) = inscabeza( insertar( $L1$ , $p$ , $y$ ), $x$ )				
El grado de un árbol es el grado mínimo de todos los nodos de ese árbol			4	F
	_	<b>_</b>	_	_
El siguiente árbol es binario de búsqueda			5	F
(b) (m)				
(j) (p)				
<u>f</u> k				
Dada la siguiente representación secuencial del árbol binario A, 148 195			6	V
el elemento 5 es el hijo izquierda del elemento 8  En el algoritmo de borrado de un elemento de un árbol AVL, tenemos que actualizar los factores de			7	V
equilibrio de todos los nodos que han intervenido en la búsqueda del elemento a borrar	Ч	Ш	,	•
En el algoritmo del borrado de un elemento en un árbol 2-3-4 siempre que q sea 2-nodo hay que	П		8	V
hacer una reestructuración.				_
El árbol 2-3-4 no vacío tiene como mínimo dos claves en cada nodo			9	F
La operación <i>BorrarItem</i> , que borra todas las ocurrencias del item <i>i</i> que se encuentren en la lista,			10	V
tiene la siguiente sintaxis y semántica:	_	J		
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)				
(2.,./,)/	j			

<u>Apellidos:</u>		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

### Examen TAD/PED julio 2010 Modalidad 0

- La entrega del test no corre convocatoria.
- 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. A continuación comenzará el siguiente ejercicio.
- El test vale un 40% de la nota de teoría: 4 puntos.
- En la **hoja de contestaciones** el verdadero se corresponderá con la **A**, y el falso con la **B**.

	V	F		• •
Dentro de la especificación algebraica de los números naturales definimos la sintaxis de la función F como: F: natural→BOOL, y su semántica como: F(cero)=TRUE,		Ц	1	V
función F como: F: natural $\rightarrow$ BOOL, y su semántica como: F(cero)=TRUE, F(suc(cero))=FALSE, F(suc(suc(x)))=F(x). Para el número natural x=35, la función F				
devolvería FALSE.				
En C++, la memoria que se reserva con new se libera automáticamente por el destructor.			2	F
La mejor complejidad temporal que se puede conseguir en un algoritmo es O(n), con "n"			3	F
como la talla del problema.				
La semántica de la operación <i>sublista</i> del tipo lista vista en clase es la siguiente:			4	F
VAR L: lista; x, y: item; n: natural; p: posicion;				
sublista(L, p, 0) = crear()				
sublista(crear(), p, n) = crear() $si \ p == primera(inscabeza(L, x)) entonces$				
sip = -primera(inscabeza(L, x)) enonces $sublista(inscabeza(L, x), p, n) = inscabeza(sublista(L, primera(L), n), x)$				
si no sublista( inscabeza( $L, x$ ), $p, n$ ) = sublista( $L, p, n$ )				
Dado un único recorrido de un árbol binario lleno, es posible reconstruir dicho árbol			5	V
Cuando realizamos un recorrido en inorden en un árbol binario de búsqueda las etiquetas			6	V
aparecen ordenadas de menor a mayor				
Todo árbol binario de búsqueda es un árbol mínimo			7	F
El siguiente árbol está balanceado con respecto a la altura			8	V
Q				
Ø Ø				
$\langle \lambda \lambda \lambda \rangle$				
9000				
O				
Todo árbol binario de búsqueda es un árbol 2-3.			9	F
En un árbol 2-3-4 sólo los nodos hoja y la raíz pueden ser de tipo 2-nodo			10	F
En un árbol rojo-negro la búsqueda de una etiqueta dependerá de los colores de los hijos de			11	F
cada nodo				
El árbol 2-3 es un árbol B m-camino de búsqueda con m=2			12	F
El TAD Diccionario es un subtipo del TAD Conjunto			13	V
La dispersión abierta elimina el problema del clustering secundario.			14	V
En un montículo doble de altura $h$ se pueden almacenar un máximo de $2^{h-2}$ claves.			15	F
Un árbol leftist mínimo es un árbol binario mínimo tal que si no es vacío:			16	F
CMÍN(HijoIzq(x)) > CMÍN(HijoDer(x)) para todo x no vacío				

Apellidos:		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

### Examen PED enero 2006 Modalidad 0

- La entrega del test <u>no</u> corre convocatoria.
- Tiempo para efectuar el test: 35 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**.

	$\mathbf{V}$	F		
En la especificación de un TAD, las operaciones auxiliares son visibles para los usuarios.			1.	F
Una operación del TAD X que tenga la sintaxis Crear() →X es una operación constructora			2.	V
generadora.				
En C++, los miembros <i>protected</i> son privados para el exterior, pero permiten el acceso a las			3.	V
clases derivadas.	_	_		
Dadas las clases TDir y TVectorDir:	Ц	Ц	4.	F
class TDir { class TVectorDir { TVectorDir::~ TVectorDir () { public: if (v!=NULL)				
private: private: delete v;				
int e1; TDir *vector; dim=0;				
char c1; }; int dim; }; v=NULL; }				
¿Es correcta la implementación del destructor de TVectorDir?				
El nivel de un nodo en un árbol coincide con la longitud del camino desde la raíz a dicho			5.	F
nodo				
Dado un único recorrido de un árbol binario lleno es posible reconstruir dicho árbol			6.	V
Sea el tipo <i>arbin</i> definido en clase. La semántica de la operación <i>nodos</i> es la siguiente:			7.	F
Var i,d:arbin; x:item;				
nodos(crear_arbin())=0 nodos(enraizar(i,x,d))=nodos(i)+nodos(d)				
A los árboles generales también se les llama árboles multicamino de búsqueda			8.	F
El ítem medio (según la relación de orden) almacenado en un árbol binario de búsqueda lleno	_		9.	V
siempre se encuentra en la raíz.			7.	٧
Un árbol completo siempre está balanceado respecto a la altura			10.	V
En un árbol AVL siempre que se inserte una etiqueta hay que realizar una rotación			11.	F
El coste temporal en el peor caso de la operación de inserción en un árbol 2-3-4 es $log_2(n+1)$	ā		12.	V
$\approx log_2(n)$ siendo "n" el número total de items				
Se puede obtener un único árbol 2-3-4 a partir de su recorrido por niveles			13.	V
La semántica de la operación <i>anterior</i> vista en clase es la siguiente:			14.	V
VAR L1: lista; x: item; p: posicion;				
anterior( L1, primera( L1 ) ) = error_posicion( ); si p != ultima( L1 ) entonces anterior( L1, siguiente( L1, p ) ) = p				
anterior( inscabeza( L1, x ), primera( L1 ) ) = primera( inscabeza( L1, x ) )				
Sea el tipo <i>vector</i> definido en clase. La semántica de la operación <i>recu</i> es la siguiente:			15.	F
Var v:vector; i,j:int; x:item;				
recu(crear_vector(),i)=error_item()				
si i⇔j entonces recu(asig(v,i,x),j)=recu(v,j) sino recu(asig(v,i,x),j)=TRUE				
crear pila(), apilar(pila,item) y desapilar(pila) son operaciones constructoras del tipo pila.			16.	V
Todo árbol binario de búsqueda es un árbol 2-3-4	ā	ā	17.	F
La semántica de la operación <i>Base</i> que actúa sobre una <i>pila</i> y devuelve el primer elemento			18.	F
apilado es la siguiente:	_			
Base(crear_pila ()) = crear_pila ()				
Base(apilar(crear_pila (), x)) = x $Rase(apilar(n, x)) = Rase(n)$				
Base(apilar(p, x)) = Base(p)				

Apellidos:		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

### Examen TAD/PED septiembre 2004 <u>Modalidad 0</u>

Normas: • La entrega del test no corre convocatoria.

- 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. A continuación comenzará el siguiente ejercicio.
- El test vale un 40% de la nota de teoría.
- En la **hoja de contestaciones** el verdadero se corresponderá con la **A**, y el falso con la **B**.

	$\mathbf{V}$	$\mathbf{F}$		
Las operaciones modificadoras de un TAD permiten generar, por aplicaciones sucesivas,			F	1.
todos los valores del TAD a especificar.				
Sea el método Primera perteneciente a la clase Tlista que devuelve la primera posición de la			F	2.
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 de Tlista.				
Sea el tipo cola definido en clase. La semántica de la operación cabeza es la siguiente:			F	3.
Var c:cola; x:item;				
cabeza(crear_cola())=error_item()				
si esvacia(c) entonces cabeza(encolar(c,x))=x				
sino cabeza(encolar(c,x)))=encolar(cabeza(c),x)				
El recorrido en postorden de un árbol binario es el inverso especular del recorrido en preorden			V	4.
del mismo árbol				
En la operación de borrado de un ítem en un árbol AVL, si se realiza una rotación II, al menos			F	5.
es necesario realizar otra rotación de cualquier tipo.				
Los nodos de grado 0 de un árbol 2-3 han de estar en el mismo nivel del árbol			V	6.
Al insertar un elemento en un árbol 2-3-4 se pueden realizar una operación de DIVIDERAIZ y				7.
otra de DIVIDEHIJODE2.				
En un árbol rojo-negro ha de haber al menos un enlace rojo.			F	8.
En un árbol B tiene que haber el mismo número de nodos en el hijo izquierdo de la raíz que en			F	9.
el hijo derecho.	_			
La especificación algebraica de la siguiente operación indica que se devolverá el número de			V	10.
elementos del conjunto multiplicado por 3 (C: Conjunto; x: Ítem):				
$Operación(Crear) \Leftrightarrow 0$				
Operación (Insertar(C, x)) $\Leftrightarrow$ 3 + Operación(C)				
En la dispersión abierta se pueden producir colisiones entre claves sinónimas y no sinónimas			F	11.
Un recorrido en inorden de un montículo nos devolverá todos los elementos de forma			F	12.
ordenada.				
Un árbol 2-3 cumple las propiedades de un árbol Leftist.			F	13.
Un bosque extendido en profundidad de un grafo dirigido al que se le añaden los arcos de			V	14.
cruce es un grafo acíclico dirigido.	_	_	•	

<u>Apellidos:</u>		
Nombre:		
Convocatoria:		
<u>DNI:</u>		

### Examen TAD/PED septiembre 2005 Modalidad 0

- Normas: La entrega del test no corre convocatoria.
  - 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. A continuación comenzará el siguiente ejercicio.
  - El test vale un 40% de la nota de teoría.
  - En la **hoja de contestaciones** el verdadero se corresponderá con la **A**, y el falso con la **B**.

	$\mathbf{v}$	F		
El siguiente árbol está balanceado con respecto a la altura			1.	V
La siguiente función de C++, <i>int&amp; Incremento(int valor){valor=valor+5;return valor}</i> , devuelve el resultado por referencia.			2.	V
En las colas, las inserciones y borrados se realizan por el mismo extremo.			3.	F
La siguiente estructura es un árbol binario:			4.	F
			_	
Un árbol completo es un árbol completamente equilibrado		<u>_</u>	5.	F
Los árboles AVL son árboles balanceados con respecto a la altura de los subárboles.  En un árbol 2-3, la diferencia en número de nodos entre los subárboles de la raíz es como mucho 1.			6. 7.	V F
Un árbol rojo-negro, en el que no hay ningún enlace rojo, es un árbol binario completo.			8.	F
Un árbol binario de búsqueda con altura 7 y 127 nodos es un árbol B con m=2			9.	V
En un árbol m-camino de búsqueda, todos los nodos excepto la raíz tienen al menos m/2 hijos.			10.	F
En la dispersión cerrada se pueden producir colisiones entre claves no sinónimas			11.	V
En un montículo doble, un elemento "j" del montículo máximo es el simétrico de un único elemento "i" del montículo mínimo.			12.	F
Un árbol Rojo-Negro cumple las propiedades de un árbol Leftist.			13.	F
Al representar un grafo no dirigido con una matriz de adyacencia, su diagonal principal (casillas i,i) siempre tendrá valores Falso.			14.	V

Apellidos:			
Nombre:			
Convocatoria:			
DNI:			

### Examen TAD/PED septiembre 2006 Modalidad 0

- La entrega del test no corre convocatoria.
- Tiempo para efectuar el test: 18 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. A continuación comenzará el siguiente ejercicio.
- El test vale un 40% de la nota de teoría.
- En la **hoja de contestaciones** el verdadero se corresponderá con la **A**, y el falso con la **B**.

	1			
	${f V}$	${f F}$		
Las operaciones constructoras generadoras de un tipo permiten obtener cualquier valor de dicho tipo.			1.	V
En C++, si no se ha implementado la sobrecarga del operador asignación, se invoca			2.	F
automáticamente al constructor de copia.				
Es posible reconstruir un único árbol binario de altura 6 a partir de un recorrido en postorden			3.	V
con 63 etiquetas.  La semántica de la operación nodos del tipo <i>arbin</i> vista en clase es la siguiente:			4.	F
VAR i, d: arbin; x: item;	J	ч	4.	1.
nodos( crea_arbin( ) ) = 0				
$nodos(crea_arbin(j) = 0$ nodos(enraizar(i, x, d)) = nodos(i) + nodos(d)				
Se puede reconstruir un único árbol binario cualquiera teniendo sus recorridos en preorden y	П		5.	F
postorden.	J	_	٦.	1
La semántica de la operación <i>recu</i> vista en clase es la siguiente:			6.	F
VAR v: vector; i, j: int; x,: item;				
recu(crear_vector(), i) = error_item()				
recu(asig(v, i, x), j)				
si(i == j) entonces x				
sino FALSO				
fsi				
En un árbol AVL cuyo factor de equilibrio es 2, al insertar un elemento en la rama derecha, el			7.	
árbol vuelve al estado de equilibrio.				
Dado un árbol 2-3 de altura $h$ con $n$ items con todos sus nodos del tipo 2-Nodo: la			8.	V
complejidad de la operación de búsqueda de un ítem es $O(\log_2 n)$			9.	V
Un árbol binario de búsqueda lleno de altura 4 es un árbol 2-3-4, pero no se puede conseguir a		ч	9.	V
partir de un árbol inicialmente vacío y utilizando las operaciones de inserción y borrado de un árbol 2-3-4				
Un grafo no dirigido puede tener aristas que empiecen y acaben en el mismo vértice.			10.	F
El siguiente árbol es leftist mínimo:			11.	V
Q	•	_		·
7 3				
(4)				
Un trie cumple las propiedades de un árbol general.			12.	V

Apellidos:		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

### Examen TAD/PED julio 2004 Modalidad 0

Normas: • La entrega del test no corre convocatoria.

- 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. A continuación comenzará el siguiente ejercicio.
- El test vale un 40% de la nota de teoría.
- En la **hoja de contestaciones** el verdadero se corresponderá con la **A**, y el falso con la **B**.

						V	F		
La operación cre	ar_pila() es cons	structora modific	adora.					F	1.
En C++, una for	ma correcta de c	opiar una cadena	es la siguiente:					F	2.
char a[:	50J = "Tipos Ab	stractos de Dato	s";						
char *b	<del>,</del>								
b = new	char[strlen(a)]	;							
strcpy(b									
El caso peor de	la búsqueda es	más eficiente e	n una lista orde	nada que en un	a lista cuyos			F	3.
elementos no est									
En un árbol bina	rio cada element	o puede tener co	mo máximo dos	predecesores.				F	4.
Si se implement	ta el algoritmo	de ordenación o	de un vector "h	eapsort" utiliza	ndo un heap			F	5.
máximo los elem	nentos quedan or	denados en el ve	ctor de forma de	scendente.	1	_			
Dado un recorrio					n único árbol			V	6.
AVL.	1		1						
El número máxir	no de elementos	que se puede al	macenar en un ár	bol 2-3 de altura	a h es 3 <sup>h</sup> -1			V	7.
Al borrar un eler	nento en un árbo	ol 2-3-4 se puede	realizar una ope	ración de DIVII	DERAIZ.			F	8.
En un árbol B m-camino de búsqueda con m=16: en cualquier nodo excepto la raíz hay 8				la raíz hay 8			F	9.	
ítems como míni		•	•	•			- <u></u>		
La especificación	n algebraica de l	a siguiente opera	ación permite la	inserción de cla	ves repetidas			V	10.
(C: ConjuntoCor	nClavesRepetida	s; x, y: Ítem):			_				
Insertar	(Insertar(C, x), y	r) ⇔							
	Insertar(Inserta	r(C,y), x)							
En el TAD Dico	cionario con dis	persión cerrada,	con función de	redispersión "h	$h_i(x) = (H(x) + $			V	11.
k(x)*i) MOD B'	', con B=6 se pi	iede dar la situa	ción de que en u	ına búsqueda no	se acceda a				
todas las posicio	nes de la tabla.		_	-					
El siguiente vect	or representa un	montículo máxi	mo:					V	12.
10	5	3	1	2					
10	5	3	1	2					
Para todo nodo de un árbol Leftist, se cumple que la altura de su hijo izquierdo es menor que						F	13.		
la de su hijo derecho.									
La complejidad	temporal de la l	oúsqueda en un	trie es lineal res	pecto al número	de palabras			F	14.
almacenadas		•							
Un bosque extendido en profundidad de un grafo no dirigido es un grafo acíclico.						V	15.		

Apellidos:	
Nombre:	
Convocatoria:	
DNI:	

### Examen TAD/PED Junio 2005 Modalidad 0

- La entrega del test <u>no</u> corre convocatoria.
- 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. A continuación comenzará el siguiente ejercicio.
- El test vale un 40% de la nota de teoría.
- En la HOJA DE CONTESTACIONES el verdadero se corresponderá con la A y el falso con la B.

	V	F		
Siempre que se realiza una rotación DD en el borrado de un elemento en un árbol AVL decrece la altura del subárbol sobre el que se realiza la rotación.			1	F
Un árbol 2-3 es un árbol <i>m</i> -camino de búsqueda con <i>m</i> =3.			2	V
La complejidad temporal (en su peor caso) de buscar un elemento en un vector ordenado utilizando un algoritmo de búsqueda binaria es $O(\log_n 2)$ [siendo n el número de elementos].			3	F
Un árbol rojo-negro, en el que no hay ningún enlace rojo, es un árbol binario lleno			4	V
En una tabla de dispersión cerrada con la siguiente función de redispersión para la clave 14: $h_i(14)$ =(28 + 7*i) MOD 2000, se recorrerán todas las posiciones de la tabla buscando una posición libre.			5	V
En el algoritmo HeapSort, después del primer paso de insertar todos los elementos en un Heap representado como un vector, los elementos del mismo quedan ordenados.			6	F
Un bosque extendido en profundidad de un grafo dirigido al que se le añaden los arcos de avance y de cruce es un grafo acíclico dirigido.			7	V
Sea G=(V,A) un grafo dirigido. Diremos que G"=(V",A") es un árbol extendido de $G \Leftrightarrow V$ "=V, A" $\subset A$ , $\forall v \in V$ " $\Rightarrow$ grado <sub>E</sub> ( $v$ ) $\leq 1$ .			8	V
La operación <i>BorrarItem</i> , que borra la primera ocurrencia del item <i>i</i> que se encuentre en la lista, tiene la siguiente sintaxis y semántica:  BorrarItem: LISTA, ITEM -> LISTA			9	F
BorrarItem( Crear, i) = Crear BorrarItem( IC(L1,j), i) = $si(i == j)$ entonces BorrarItem (L1, i) sino IC( BorrarItem(L1, i), j)				
Se puede reconstruir un único árbol binario de búsqueda teniendo sus recorridos en preorden y postorden.			10	V
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 predecesor.			11	F
Al realizar un recorrido en inorden de un montículo obtenemos una sucesión de claves ordenadas.			12	F
La funcion de redispersión en una tabla hash abierta tiene que cumplir como condición para que se recorran todas las posiciones del vector que el valor de B sea primo			13	F
Un grafo que tiene componentes fuertemente conexas es un grafo necesariamente libre de ciclos			14	F

Apellidos:		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

# Examen PED junio 2008 Modalidad 0

- La entrega del test <u>no</u> corre convocatoria.
- Tiempo para efectuar el test: 15 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  ${\bf A}$ , y el falso con la  ${\bf B}$ .

	V	$\mathbf{F}$		
Las ecuaciones (vistas en clase) que permiten realizar la multiplicación de números naturales son las siguientes:			1	V
VAR x, y: natural;				
mult(cero, x) = cero				
mult(x, cero) = cero mult(suc(y), x) = suma(mult(y, x), x)				
En C++ y cuando se emplea composición (layering), los métodos de la clase derivada pueden acceder a la parte protegida de la clase base.			2	F
Para el siguiente algoritmo, la complejidad sería $O(n^2)$ :			3	F
for $(i=0; i<100; i++)$ for $(j=0; j<100; j++)$ if $(v[i]< v[j])$ $v[i]=v[j];$ else $v[j]=v[i];$				
Dados los recorridos de preorden, postorden y niveles de un árbol binario sólo se puede reconstruir un único árbol binario.			4	F
Sabiendo que A es un árbol binario de búsqueda completo y dado su recorrido inorden 1,4,6,7,9,12,14,20,23. La secuencia 12,7,20,4,9,14,23,1,6, se corresponde con su recorrido por niveles.			5	V
Cuando se borra un elemento en un AVL habrá casos en los que no sea necesario reestructurar el árbol. Para aquellos en los que sí se necesita reestructuración, se realizará una única rotación.				F
Dado un árbol 2-3, si la clave a borrar x está en un nodo no hoja, x se podría sustituir por la clave anterior a x en el recorrido en inorden del árbol, y continuar con el algoritmo de borrado.			7	V
La altura $h$ de un árbol 2-3-4 con $n$ elementos se encuentra entre los límites $log_4(n+1) \ge h \ge log_2(n+1)$ .			8	F
Un árbol binario completo es un árbol 2-3-4			9	F
Un árbol Rojo – Negro de altura 2 puede tener todos sus enlaces de color rojo			10	V
En la inserción en un árbol B se realiza un recorrido descendente desde la raíz en el que se van dividiendo los nodos llenos que nos encontremos por el camino hasta las hojas.			11	F

Apellidos:		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

### Examen PED junio 2010 Modalidad 0

- Normas: La entrega del test no corre convocatoria.
  - 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**.

	$\mathbf{V}$	$\mathbf{F}$		
En C++, la expresión return *c; devuelve la dirección de memoria de la variable c.			1	F
En un multigrafo pueden existir infinitas aristas para un número "n" de vértices.				V
La semántica de la operación obtener del tipo lista vista en clase es la siguiente:			3	F
VAR L1: lista; x: item; p: posicion;				
obtener( crear( ), p ) = error_item( )				
si p == primera( inscabeza( L1, x ) ) entonces				
obtener( inscabeza( $L1, x), p$ ) = $x$				
si no obtener( inscabeza( $L1, x), p$ ) = inscabeza( obtener( $L1, p$ ), $x$ )				
		_	4	г
El nivel de un nodo en un árbol coincide con la longitud del camino desde la raíz a dicho nodo		ш	4	F
A los árboles generales también se les llama árboles multicamino de búsqueda			5	F
Un árbol binario de búsqueda equilibrado respecto a la altura tiene una complejidad temporal en su peor caso en la búsqueda de $O(log_2(n))$ , con $n$ el número de elementos del árbol.			6	V
En un árbol 2-3 la altura siempre disminuye si al borrar un elemento se produce una combinación con los elementos de la raíz del árbol			7	F
En la operación de borrado de un elemento en un árbol 2-3-4, si hay que realizar				F
reestructuraciones, éstas se realizan desde las hojas hacia la raíz.				
Las rotaciones en un árbol Rojo - Negro requieren un cambio de color en los nodos				F
implicados.				
Todo árbol binario de búsqueda es un árbol B con m=3.			10	F
En la dispersión cerrada puede haber colisiones entre claves sinónimas y no sinónimas.			11	V
Un Heap Mínimo es un árbol binario que además es árbol mínimo			12	F
En un árbol leftist se cumple que:				V
CMÍN(x) = 1 + CMÍN(HijoDer(x)) para todo x no vacío y x con dos hijos		_		

Apellidos:	
Nombre:	
Convocatoria:	
DNI:	

### Examen PED junio 2006 Modalidad 0

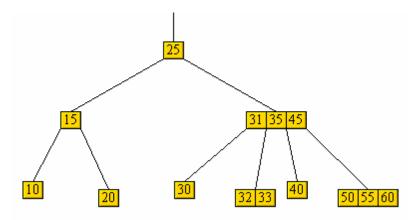
 $\underline{\textbf{Normas:}} \quad \bullet \quad \text{La entrega del test } \underline{\textbf{no}} \text{ corre convocatoria.}$ 

- Tiempo para efectuar el test: 15 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	F				
En C++, la instrucción $TPila\ a=b$ ; donde $b$ es de tipo $TPila$ invoca al constructor de copia.							1.	V	
La semántica de	la operación con	ncatena del tipo	cola vista en clas	se es la sigui	ente:			2.	V
VAR c,	q: cola; x: item	;							
concate	na( c, crear_cola	()) = c							
concate	na(crear_cola ( )	(, c) = c							
concate	na( c, encolar( q	(x) = encolar(	concatena( c, q	), x )					
Se puede recon	struir un árbol	binario cualqui	iera teniendo su	is recorrido	s en preorden e			3.	V
inorden.						J			
En la operación	de borrado de u	n elemento en u	n árbol AVL, si	se realiza ui	na rotación doble			4.	V
siempre decrece	la altura del árb	ol sobre el que se	e ha realizado la	rotación.					
El número máxi	mo de elementos	s que se puede a	lmacenar en un	árbol 2-3 de	altura $h$ coincide			5.	F
con el número de elementos que hay en un árbol binario lleno de altura h.				_					
En un árbol 2-3-4, los nodos pueden tener 1, 2 ó 3 hijos.						6.	F		
Todo árbol Rojo – Negro es un árbol 2-3-4.						7.	F		
Todo árbol B con m=4 es un árbol 2-3						8.	F		
El siguiente vector representa un montículo máximo:						9.	F		
10	5	(Vacío)	1	2					
10	3	(vacio)	1	2					
			_	•					
				J					
Un bosque extendido en profundidad de un grafo dirigido al que se le añaden los arcos de						10.	V		
avance es un grafo acíclico dirigido.									

### Examen PED junio 2006

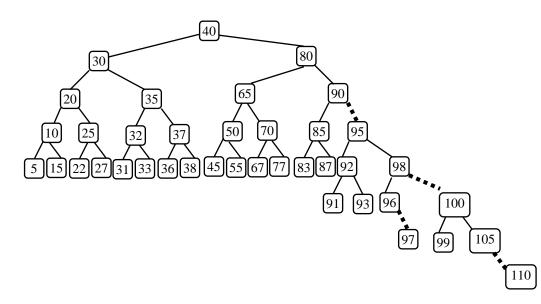
- Tiempo para efectuar el ejercicio: 2 horas
- En la cabecera de cada hoja Y EN ESTE ORDEN hay que poner: Apellidos, Nombre.
- Se dispone de 20 minutos para abandonar el examen sin que corra convocatoria.
- Las soluciones al examen se dejarán en el campus virtual.
- Se puede escribir el examen con lápiz, siempre que sea legible
- Todas las preguntas tienen el mismo valor. Este examen vale el 60% de la nota de teoría.
- Publicación de notas de exámenes: 3 de julio por la mañana. Fecha de revisión de exámenes: 3 de julio, 17 h. en aula SIN01 de la EPS IV
- Los alumnos que estén en 5ª o 6ª convocatoria deben indicarlo en la cabecera de todas las hojas
- 1. Utilizando exclusivamente las operaciones constructoras generadoras del tipo grafo, definid la semántica de la operación 'examen' que se aplica sobre un grafo dirigido ponderado cuyos arcos están etiquetados con números naturales (es decir, el peso de los arcos son números naturales) y devuelve el número de arcos cuyo peso es igual a uno especificado. La sintaxis de la operación 'examen' es la siguiente: examen: grafo, natural peso → natural
- 2. Dado el siguiente árbol 2-3-4, realiza las siguientes operaciones de forma sucesiva sobre el árbol obtenido en cada operación (criterio: sustituir por el mayor de la izquierda, elegir hijo izquierda cuando haya dos):
  - Inserta 11, 12, 13, 65
  - b) Borra 35, 30



- 3. Dada la siguiente expresión aritmética:  $[(a+b)^2 + (b+c)] * [(d+f)/(d+e)]$ .
  - a) Construir el GAD (grafo aciclico dirigido) que lo representa, utilizando exclusivamente los operadores + \*/. Numera los nodos. Ejemplo:



- b) Calcula el bosque extendido en profundidad partiendo desde el único nodo que no tiene adyacencia de entrada. En el recorrido expresa además de la etiqueta del nodo, la numeración anterior. Recorrer la adyacencia de salida de un vértice continuando por el de menor numeración. Ejemplo: A<sub>1</sub>, B<sub>2</sub>, C<sub>3</sub>
- c) Etiqueta los arcos.
- 4. a) Sobre el siguiente árbol R-N, realizar la inserción de las claves 130 y 120, detallando los cambios de color rotaciones empleadas. No será válido, realizar la inserción como si fuese un árbol 2-3-4 y realizar una transformación final a R-N, en caso contrario no se puntuará la pregunta.
- b) Obtener de forma razonada la complejidad en el peor caso de la operación de inserción en un árbol R-N.

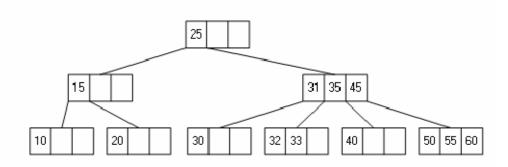


### Examen PED junio 2006. Soluciones

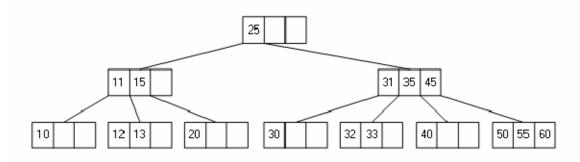
1.

Var G: grafo; x,y: vértice; p,q: natural; examen(crear\_grafo(),q)=0 examen(InsertarArista(G,x,y,p),q)= si (q == p) entonces 1 + examen(G,q) si no examen(G,q)

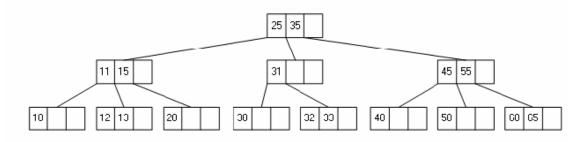
2.



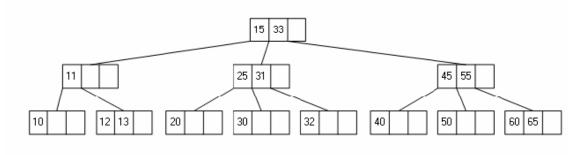
Inserta 11, 12, 13



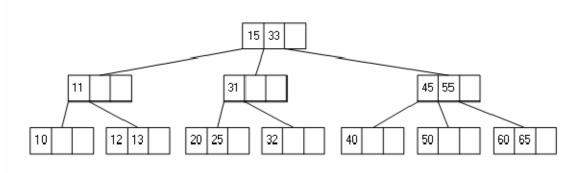
### Inserta 65



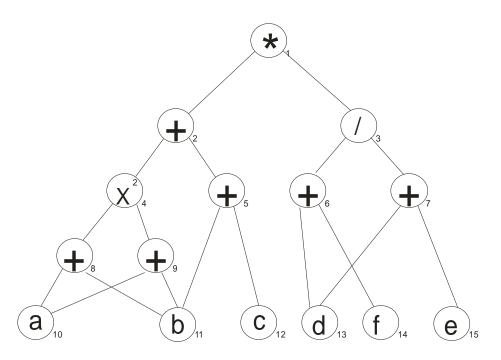
### Borra 35



Borra 30



3. a)



b)

Recorrido:  ${}^{\star}_{1}$ ,  ${}^{\star}_{2}$ ,  ${}^{\star}_{4}$ ,  ${}^{\star}_{8}$ ,  $a_{10}$ ,  $b_{11}$ ,  ${}^{\star}_{9}$ ,  ${}^{\star}_{5}$ ,  $c_{12}$ ,  ${}^{\prime}_{3}$ ,  ${}^{\star}_{6}$ ,  $d_{13}$ ,  $f_{14}$ ,  ${}^{\star}_{7}$ ,  $e_{15}$ 

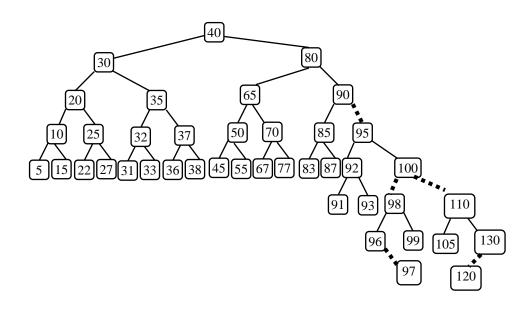
c)

 $(1,2)\rightarrow Arbol$  $(2,4) \rightarrow Arbol$  $(4,8) \rightarrow Arbol$ (8,10)→Arbol (8,11)→ Arbol (4,9) → Arbol (9,10) → Cruce (9,11) → Cruce  $(2,5) \rightarrow Arbol$ (5,11) → Cruce (5,12) → Arbol  $(1,3) \rightarrow Arbol$   $(3,6) \rightarrow Arbol$ (6,13)→Arbol (6,14) → Arbol  $(3,7)\rightarrow Arbol$ (7,13) → Cruce  $(7,15) \rightarrow Arbol$ 

### **4.** a) Inserción del 130: rotación DD Inserción del

120: cambio de color y rotación

DD



b) O(h), con h la altura del árbol, ya que la inserción en su peor caso comenzará en la raíz y finalizará en las hojas, sin recorrido de vuelta atrás.