Apellidos:		
Nombre:		
Convocatoria:		
DNI:		

Examen PED febrero 2007 Modalidad 0

Normas: •

- 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	\mathbf{F}		
En C++ y cuando se emplea composición (layering), los métodos de la clase derivada pueden			1	V
acceder a la parte pública de la clase base.	_	_	_	_
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 (por ejemplo: <i>TLista a; a.TLista();</i>).			3	F
En C++, la siguiente declaración es incorrecta: $int\& a = 1;$		П	4	V
En la escala de complejidades se cumple que $O(\log n) \subset O(\log \log n)$.	J	_	5	F
			6	
El algoritmo de búsqueda binaria estudiado en clase (búsqueda de un elemento en un vector		ч	О	V
ordenado) tiene una complejidad de $\Omega(1)$.	П		7	17
Para un vector de naturales, se define la operación <i>eliminar</i> que borra las posiciones pares del vector manafordoles con "0" (para calcular el mate de una división con puede utilizar la		Ц	7	V
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: <i>eliminar: vector</i> \rightarrow <i>vector</i>				
Var v:vector; i: entero; x:natural;				
eliminar(crear_vector()) = crear_vector()				
si (i MOD 2) == 0				
st(tMOD 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) sino eliminar(asignar(v,i,x)) = asignar(eliminar(v),i,x)				
La semántica de la operación <i>ultima</i> vista en clase es la siguiente:		П	8	F
VAR L1: lista; x: item;	_	_	O	1
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.				
La sintaxis y semántica de la operación quita_hojas, que actúa sobre un árbol binario y			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(enraizar(crea_arbin(), x, crea_arbin()) = crea_arbin()				
$quita_hojas(enraizar(i, x, d)) =$				
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.				