Apellidos, Nombre:		
DNI:		

Examen PED marzo 2015 Modalidad 0

Normas:

- 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)))).	_	_	4	г
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		Ц	5	F
lista que lo invoca:				
TPosicion TLista::Primera() class TLista {				
{ TPosicion p; public:				
p.pos = primero; private:				
return p; } TNodo *primero; } En al método Primero sa invoca da forma implícita a los constructores da TPociaion 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
	_	ч	O	Г
sintácticamente correcta. La complejidad temporal del siguiente fragmento de código es O(n)			7	V
int i, j, n, sum;				٧
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.	_	_		_
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} , $i \ge 2$	<u> </u>	_	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()				
si esvacia(c) entonces desencolar(encolar(c, x)) = crear ()				
si no 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.				