Apellidos, Nombre:		
DNI:		

Examen PED abril 2013 Modalidad 0

Normas:

- 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:		
DNI:		

Examen PED abril 2013 Modalidad 1

Normas:

- 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}	\mathbf{F}		
En C++, después de invocar el destructor (~NombreClase) de un objeto, no se puede acceder			1	F
a los miembros (propiedades y métodos) de dicho objeto.				
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 general, las operaciones modificadoras y consultoras se especifican en términos de las			4	V
generadoras. En ocasiones, una operación modificadora puede especificarse en términos de		_		
otras modificadoras o consultoras. Diremos que se trata de una operación derivada.				
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))				
El número mínimo de nodos que tiene un árbol AVL de altura 4 es 7.			9	V
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.				
Dado un único recorrido de un árbol binario, es posible reconstruir dicho árbol.			14	F

Apellidos, Nombre:		
DNI:		

Examen PED abril 2013 Modalidad 2

Normas:

- * 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}	\mathbf{F}		
La operación base, vista en clase, que actúa sobre una pila y devuelve la base de la pila (el			1	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))				
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 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.				
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