

# EXAMEN-MAYO-2021-SOL.pdf



**Taurux**



**Programación II**



**1º Grado en Ingeniería Informática**



**Facultad de Informática  
Universidad de A Coruña**



**Que no te escriban poemas de amor  
cuando terminen la carrera**



*(a nosotros por  
suerte nos pasa)*

**WUOLAH**

# WUOLAH

Oh Wuolah wuolithah  
Tu que eres tan bonita

2. En una implementación dinámica de las listas es imposible tener acceso eficiente al último elemento de la lista.

Falso. Normalmente en una implementación dinámica de las listas habría que recorrer toda la lista para acceder al último elemento, lo cual no sería eficiente, sin embargo esto no es así en el caso de una lista dinámica doblemente enlazada, ya que cuenta con un puntero que apunta al último elemento de la lista.

3. En una pila los elementos se extraen en orden inverso al de entrada.

Verdadero. Una pila tiene una estructura LIFO (last in, first out), es decir, el último elemento en entrar a la pila será el último en salir.

4. Los árboles completos son árboles binarios de búsqueda equilibrados.

Verdadero. Un árbol completo cumple las condiciones de un árbol equilibrado. Es verdad que no todos los árboles equilibrados son completos, pero todos los completos son equilibrados.

### EJERCICIO 3 ( 0,75 PUNTOS)

En el siguiente código hay tres errores. Identifica cada uno de ellos, indica por qué se trata de un error y propón el correspondiente código corregido (basta con reescribir la parte del código afectada).

```
01  #include
02  #include
03  typedef struct tNode* tPosL;
04  struct tNode{
        int datum;
        tPosL next;
    };
05  void corrects (int max, tPosL L){
06      struct tNode i;
07      for(i=L; i!=NULL; i=i->next) {
08          if (i->datum > max)
09              i->datum = max;
10          printf("%d ", i->datum);
11      }
12  }
13  int main(){
14      tPosL q, L;
15      L = malloc(sizeof(struct tNode));
16      printf("Type first value: "); scanf("%d",&L->datum);
17      q = malloc(sizeof(struct tNode));
18      q = L;
19      for(int i=2; i<=10; i++){
20          q->next = malloc(sizeof(struct tNode));
```

**Que no te escriban poemas de amor  
cuando terminen la carrera ▶▶▶▶▶▶▶▶**  
(a nosotros por suerte nos pasa) 😊



**WUOLAH**



```

21             q = q->next;
22             printf("Type next value: "); scanf("%d", &q->datum);
23         }
24         q->next = NULL;
25         corrects(5,&L);
26     }

```

1. En la función hay que pasar por referencia o por valor, pero la forma en la que se muestra es incorrecta, ya que no completa ninguna de las dos.
2. La línea 6 debería ser tPosL i, no struct tNode.
3. La línea 17 sobra por completo.

#### EJERCICIO 4 ( 1,25 PUNTOS)

El tipo abstracto de datos (TAD) tBinTree sirve para representar árboles binarios de búsqueda de enteros positivos y para manipularlo solamente disponemos de la siguiente interfaz:

```

#define TNULL ...
typedef unsigned int tItemT;
typedef ... tBinTree;

void createEmptyTree(tBinTree *T);
bool buildTree(tBinTree LTree, tItemT d, tBinTree Rtree, tBinTree *T);
tBinTree leftChild(tBinTree T);
tBinTree rightChild(tBinTree T);
tItemT root(tBinTree T);
bool isEmptyTree(tBinTree T);

```

NOTA: Precondición común a leftChild, rightChild y root: árbol no vacío.

#### A) (0,75 PUNTOS)

- 1) Determinar qué OPERACIÓN hace la función WhatItDoes.

```

int WhatItDoes(tBinTree A){
    if (isEmptyTree(A))
        return 0;
    else if (root(A)%2!= 0)
        return(WhatItDoes (leftChild (A)) + WhatItDoes (rightChild
(A)));
    else
        return(root(A) + WhatItDoes (leftChild (A)) + WhatItDoes (rightChild
(A)));
}

```

La función WhatItDoes suma todas los números no impares almacenados en un árbol.

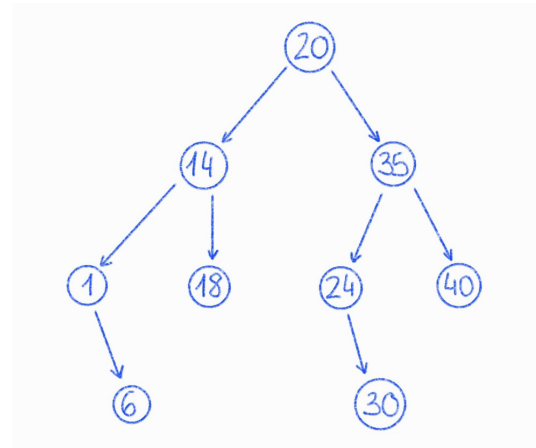
- 2) Aplícala al árbol de la figura y obtén su resultado.

Que no te escriban poemas de amor  
cuando terminen la carrera ▶▶▶▶▶▶▶▶▶▶



WUOLAH

(a nosotros por suerte nos pasa)



Aplicada al árbol de la figura, la función WhatItDoes devolverá 152 tras ser ejecutada.

B) (0,5 PUNTOS)

- 1) Identificar qué tipo de recorrido nos permitiría mostrar las claves del árbol de la figura en este orden: 20-14-1-6-18-35-24-30-40.

El tipo de recorrido que permitiría mostrar las claves del árbol de la figura en el orden especificado es Preorden.

- 2) Aplicando el siguiente pseudocódigo al mismo árbol, ¿cuál sería la secuencia de claves?

**Procedimiento** recorrido (tBinTree)

**Inicio**

**si** no es árbol vacío (tBinTree) **entonces**  
    recorrido (hijo izquierdo (tBinTree))  
    recorrido (hijo derecho (tBinTree))  
    imprime (raíz (tBinTree))

**Fin**

El pseudocódigo mostrado representa un recorrido tipo Posorden, por lo que la secuencia resultante será la siguiente: 6-1-18-14-30-24-40-35-20.

- 3) Suponiendo que el árbol de la figura es AVL, elimina la clave 20, y muestra el árbol resultado identificando cualquier transformación necesaria y explicándola paso a paso.
  1. En primer lugar, como vamos a eliminar un nodo con 2 hijos, lo intercambiamos con su antecesor.
  2. A continuación eliminamos el nodo y hacemos que el puntero apunte a NULL, ya que el nodo eliminado no tiene hijos.

No si antes decirte  
Lo mucho que te voy a recordar

Pero me voy a graduar.  
Mañana mi diploma y título he de pagar

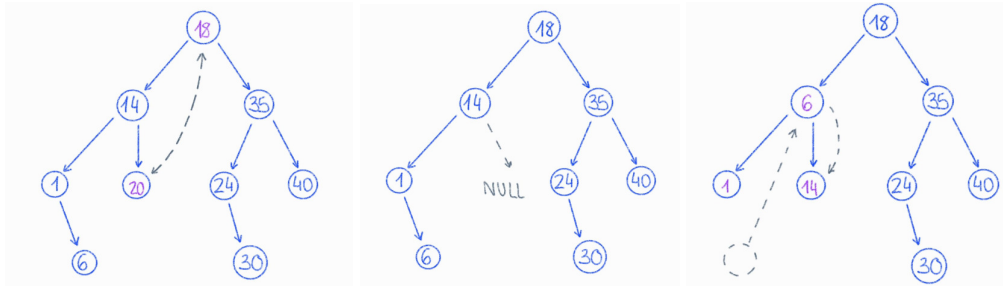
Llegó mi momento de despedirte  
Tras años en los que has estado mi lado.

Siempre me has ayudado  
Cuando por exámenes me he agobiado

Oh Wuolah wuolah  
Tu que eres tan bonita

WUOLAH

3. Por último, para mantener el árbol equilibrado se realiza una rotación de tipo LR en los nodos 14, 1 y 6.



### EJERCICIO 5 ( 5,5 PUNTOS)

```
A) // Tipos de datos
#define Q_MAX 100
#define MAX_PAR_LENGTH 32
#define NULLQ -1

typedef char tCode;

typedef struct ItemQ{
    tCode code;
    char parameter1[MAX_PAR_LENGTH];
    char parameter2[MAX_PAR_LENGTH];
    char parameter3[MAX_PAR_LENGTH];
}tItemQ;

typedef int tPosQ;

typedef struct Queue{
    tItemQ data[Q_MAX];
    tPosQ front;
    tPosQ rear;
}tQueue;

// Funciones
int addOne(int i){
    if (i == Q_MAX - 1)
        return 0;
    else
        return ++i;
}

bool isEmptyQueue(tQueue Q){
    return (Q.front == addOne(addOne(Q.rear)) );
}
```

```
bool enqueue(tItemQ d, tQueue *Q){
    if (Q->rear == addOne(addOne(Q->rear)) )
        return false;
    else{
        Q->rear == addOne(Q->rear);
        Q->data[Q->rear] = d;
        return true;
    }
}

void dequeue(tQueue *Q){
    Q->font = addOne(Q->front);
}
```