

Exámen 2012, preguntas y respuestas - Resolucion del Primer Parcial

Estructuras de datos y algoritmos (Universitat Politecnica de Valencia)

Resolución del Primer parcial de EDA (12/3/2012)

1.- La siguiente interfaz extiende la funcionalidad de una Lista con Punto de Interés para añadir un nuevo método, *borrarTodos*:

```
public interface ListaConPIPlus<E> extends ListaConPI<E> {
  intborrarTodos(Ex);
}
```

public classImplementacionListaConPIPlus<E>

}

}

Este método elimina todos los elementos de la lista que sean iguales a x, y devuelve el número de elementos que se han borrado. **Se pide** completar el método borrar Todos en la siguiente clase, haciendo uso únicamente de los métodos de la interfaz Lista ConPI: (2puntos)

```
public interface
ListaConPI<E> {
  voidinsertar(E e);
  voideliminar();
  E recuperar();
  voidinicio();
  voidsiguiente();
  booleanesFin();
  booleanesVacia();
  voidfin();
  inttalla();
 }
```

2.-La clase *LEGCola* es una implementación de la interfaz *Cola* mediante una lista enlazada. Se ha diseñado una nueva clase, *LEGColaDeEnteros*, a la que se quiere añadir un nuevo método, *borrarPrimero*, que elimine el primer elemento de la cola sí y sólo sí el valor del primer elemento es mayor que la suma de todos los demás. El método devuelve *true* si se ha realizado el borrado y *false* en caso contrario.

Se pide completar el método *borrarPrimero* asumiendo que hay, al menos, dos elementos en la cola: (2 puntos)

```
public class LEGColaDeEnteros extends LEGCola<Integer> {
   public booleanborrarPrimero() {
     int suma = 0;
}
```

```
int suma = 0;
NodoLEG<Integer> aux = primero.siguiente;
while ( aux!=null ) {
        suma += aux.dato;
        aux = aux.siguiente;
}
if ( primero.dato.compareTo(suma)>0 ) {
        primero = primero.siguiente;
        return true;
}
else return false;
```

```
publicclassLEGCola<E>
implements Cola<E>{
protectedNodoLEG<E>
primero, fin;
...
}
classNodoLEG<E>{
E dato;
NodoLEG<E>siguiente;
...
}
```

3.- Se desea analizar el coste temporal del siguiente método recursivo: (3 puntos)

```
public int metodo(int v[], int i, intj){
    if ( i>j )return 0;
    else{
        int medio = ( i + j )/2;
        int n1 = metodo(v, i, medio - 1);
        int n2 = metodo(v, medio + 1, j);
        return n1 + v[medio] + n2;
    }
}
```

Para ello se pide:

a) Expresar la talla del problema en función de los parámetros del método:

(0.5 puntos)

```
x = j-i+1
```

b) Indica de forma justificada si existen instancias significativas para una talla dada: (0.5 puntos)

No hay instancias significativas pues, en cualquier caso, se debe recorrer el (sub) array v[i...j]

c) Escribir las Relaciones de Recurrencia que definan el coste del método: (1punto)

```
T_{metodo}(x) = \begin{cases} k' & \text{si } x = 0\\ T_{metodo}\left(\frac{x}{2}\right) + k & \text{si } x > 0 \end{cases}
```

d) Resuelve las relaciones de recurrencia del apartado anterior y escribe el coste temporal asintótico del método: (1 punto)

```
Por Teorema 3 con a =c=2, T_{metodo}(x) \in \Theta(x)
```

4.- Dado un array v de componentes de tipo int, ordenado de forma creciente y sin elementos repetidos, se quiere determinar si existe alguna componente de v que represente el mismo valor que el de su posición en v (y obtener dicha posición). En el caso de que no haya ninguna, se devolverá -1. (3 puntos)

Ejemplo:

}

Para ello **se pide**: completar el método recursivo *igualAPosicion* haciendo uso de la estrategia Divide y Vencerás para obtener una implementación lo más eficiente posible.

```
public static int igualAPosicion(int v[]){
    return igualAPosicion(v, 0, v.length-1);
}
```

private static int igualAPosicion(int v[], int izq, int der){

```
if ( izq <= der) {
   int mitad = (izq + der)/2;
   if ( v[mitad]==mitad ) return mitad;
   if ( v[mitad]< mitad ) return igualAPosicion(v, mitad+1, der);
   else return igualAPosicion(v, izq, mitad-1);
}
else return -1;</pre>
```