Parcial 1 - PRÁCTICAS - PRG - ETSInf. Curso 2015-16 11 de abril de 2016. Duración: 1 hora

(Nota: El examen se evalua sobre 10 puntos, pero su peso específico en la nota final de la asignatura es de 0,8 puntos)

NOMBRE: GRUPO DE PRÁCTICAS:

- 1. 2 puntos **Se pide:** responder a las siguientes preguntas sobre la práctica 1.
 - a) Si sobre la torre origen hay 30 discos, ¿qué debe hacerse con los 29 discos que hay sobre el disco de mayor diámetro antes de poder moverlo a la torre destino?

```
Solución: Moverlos a la torre auxiliar.
```

b) En el método hanoi, para un número de discos mayor que 1, la primera llamada moverDisco(origen, destino) que se ejecuta, ¿está asociada a su caso base o al general?

Solución: Está asociada a su caso base.

2. 3 puntos El método posFracSep(String), visto en la práctica 2, determina recursivamente la posición del separador de la parte fraccionaria de un número en coma flotante bien formado contenido en una String, esto es, la posición del carácter punto '.' o coma ',' que aparezca o -1 en caso de que no exista.

Se pide: completar con las instrucciones necesarias el método recursivo posFracSep(String) siguiente para que sea correcto, teniendo en cuenta que se ha optado por una descomposición recursiva descendente de la String, es decir, se ha considerado el último carácter de la String y la substring inicial (desde la posición 0 hasta la s.length()-2).

```
/** Devuelve la posición donde se encuentra el separador de la parte
 * fraccionaria o -1 si no se encuentra.
 * @param s String que contiene el valor en coma flotante.
 * @return int posición del separador o -1 si no se encuentra.
 * PRECONDICIÓN: s contiene un número en coma flotante bien formado. */
public static int posFracSep(String s) {
   int ult = s.length() - 1;
   if (s.charAt(ult) == '.' || s.charAt(ult) == ',') { return ult; }
   else { return posFracSep(s.substring(0, ult)); }
}
```

Recuerda que s.substring(i, j) devuelve un objeto String que representa la substring de s formada con los caracteres comprendidos entre el i y el j-1.

```
Solución:

public static int posFracSep(String s) {
    if (s.length() == 0) { return -1; }
    else {
        int ult = s.length() - 1;
        if (s.charAt(ult) == '.' || s.charAt(ult) == ',') { return ult; }
        else { return posFracSep(s.substring(0, ult)); }
    }
}
```

3. 5 puntos Se desea medir el tiempo promedio de ejecución de un algoritmo de ordenación de arrays de enteros, cuya ejecución, para un array a, se realiza mediante la llamada:

```
AlgoritmosMedibles.ordena(a);
```

Además, para mejorar la precisión de la medida, se deberá repetir la misma un número numReps de repeticiones.

Adicionalmente, se dispone de los métodos siguientes para inicializar un array según lo deseado:

```
private static int[] crearArrayAleatorio(int t)
private static int[] crearArrayOrdCreciente(int t)
private static int[] crearArrayOrdDecreciente(int t)
```

y se puede utilizar la rutina de temporización del sistema, tal como se ha visto en la práctica 3:

```
long t = System.nanoTime();
```

Se pide: escribir un método con la cabecera siguiente:

```
public static double tiempoMilisPromedio(int t, int numReps)
```

que devuelva como resultado el tiempo de ejecución en el caso promedio, en milisegundos, de la ordenación con el método ordena(int[]) para una talla t y con un número de repeticiones numReps.

Debe tenerse en cuenta que se ha de elegir el método más conveniente para crear el array según el caso a medir y que no se debe volver a ordenar un array ya ordenado.

```
public static double tiempoMilisPromedio(int t, int numReps) {
    final double NANOS_MILIS = 1e6;
    int[] a;
    long tIni, tFin;
    double acum = 0;
    for (int i = 0; i < numReps; i++) {
        a = crearArrayAleatorio(t);
        tIni = System.nanoTime();
        AlgoritmosMedibles.ordena(a);
        tFin = System.nanoTime();
        acum += tFin - tIni;
    }
    return acum / numReps / NANOS_MILIS;
}</pre>
```