PRG - ETSInf. PRÀCTIQUES. Curs 2013-14. Parcial 1. 14 d'abril de 2014. Duració: 1 hora

1. 2.5 punts La següent implementació de l'algorisme recursiu del problema de les torres d'Hanoi es compila correctament i no es produeix cap error en la seua execució.

```
public static void hanoi(int discos, String origen, String destino, String auxiliar) {
   if (discos==1)
      moverDisco(origen, destino);
   else {
      hanoi(discos-1, origen, auxiliar, destino);
      moverDisco(origen, destino);
      hanoi(discos-2, origen, destino, auxiliar);
   }
}
```

No obstant, conté errors lògics, és a dir, el resultat de la seua execució és incorrecte respecte al vist en pràctiques.

Es demana: localitzar els errors, explicar-los i corregir el codi per tal que la solució siga la vista en pràctiques.

Solució: La segona crida recursiva, hanoi(discos-2, origen, destino, auxiliar), és incorrecta per les següents raons:

- Després de desplaçar un disc, encara queden discos-1 en la torre auxiliar, no discos-2.
- En aquesta segona crida recursiva, la torre auxiliar ha de fer la funció de origen, i la torre origen la funció de auxiliar.

En consequència, l'error es corregeix canviant la instrucció per la següent:

```
hanoi(discos-1, auxiliar, destino, origen);
```

2. 2.5 punts Es disposa d'un mètode boolean esSufixe(String a, String b) que torna true si la cadena a és un sufixe de b i false en cas contrari.

Es demana: implementar un mètode recursiu que, fent ús del mètode anterior, torne si una cadena donada s és subcadena d'un altra t. La capçalera del mètode ha de ser necessàriament:

```
public static boolean esSubcadena(String s, String t)
```

Recorda que s.substring(i,j) és un mètode disponible en la llibreria de Java que torna un objecte String que representa la substring de s formada per els caràcters compresos entre el i i el j-1.

```
Solució:
    public static boolean esSubcadena(String s, String t) {
        if (s.length()>t.length()) return false;
        else if (esSufixe(s, t)) return true;
        else return esSubcadena(s, t.substring(0, t.length()-1));
}
```

3. 2.5 punts El mètode estàtic ordena(int[]) de la classe AlgorismesMesurables té, en el cas promedi, un cost quadràtic, prenent com talla la grandària de l'array que se li passa com paràmetre.

Es demana: completar el codi del següent mètode per tal d'estudiar el seu cost empíric en el cas promedi, realitzant 50 repeticions per a cada talla t. Es poden utilitzar els següents mètodes:

- public static int[] crearArrayAleatori(int talla), que torna un array de grandària talla amb els seus elements generats de forma aleatòria.
- public static long nanoTime(), de la classe java.lang.System, que torna el valor actual del temporitzador més precis del sistema en nano-segons.

```
public static void mesuraOrdenacio() {
    System.out.printf("# Talla Temps\n");
    System.out.printf("#-----\n");
    long t1 = 0, t2 = 0, tt = 0; double tmedt = 0; // Temps
    for (int t=10000; t<=100000; t+=10000) {
        // COMPLETAR

        System.out.printf("%8d %8d\n", t, tmedt/1000);
    }
}</pre>
```

```
Solució:
    public static void mesuraOrdenacio() {
        System.out.printf("# Talla
                                     Temps\n");
        System.out.printf("#----\n");
        long t1 = 0, t2 = 0, tt = 0; double tmedt = 0; // Temps
        for (int t=10000; t<=100000; t+=10000) {
          tt = 0;
                                         // Temps acumulat inicial a 0
          for (int r=0; r<50; r++) {
            int[] a = crearArrayAleatori(t);
            t1 = System.nanoTime();
                                        // Temps inicial
            AlgorismesMesurables.ordena(a);
            t2 = System.nanoTime();
                                      // Temps final
            tt += (t2-t1);
                                        // Actualitzar temps acumulat
          }
          tmedt = (double)tt/50;
                                        // Temps promedi
          System.out.printf("%8d %8d\n", t, tmedt/1000);
        }
    }
```

- 4. 2.5 punts Suposant que els resultats de l'estudi empíric anterior s'han emmagatzemat al fitxer resultats en dues columnes (talla i temps), es demana:
 - a) (1.75 punts) Definir la funció a ajustar a la curva definida per l'estudi del cost teòric i realitzar l'ajust d'aquesta funció mitjançant l'ordre fit de Gnuplot, la sintaxi de la qual és la següent:

fit funció fitxer using i:j via paràmetres

on:

• funció: indica el nom de la funció a ajustar.

- fitzer: indica el nom del fitzer amb les dades a ajustar (s'especifica entre cometes dobles).
- using i:j: especifica les columnes del fitxer de dades que s'usaran (i per a l'eix X i j per a l'eix Y).
- via paràmetres: especifica els paràmetres (separats per comes) de la funció a ajustar.
- b) (0.75 punts) Una vegada fet l'ajust, com calcularies el temps del mètode per a una talla igual a 25000?

Solució:

- a) f(x) = a*x*x + b*x + c; fit f(x) "resultats" using 1:2 via a,b,c
- b) Una vegada coneguts a, b i c (resultat d'haver realitzat l'ordre fit), calcular f(25000)