

## Pregunta 1.

(4 puntos)

Una cadena **a** es un **infijo** de otra cadena **b** si la cadena **a** está contenida en la cadena **b** sin considerar los caracteres primero y último de la cadena **b**. Se considera que la cadena vacía es infijo de cualquier cadena y que una cadena de longitud menor o igual a 2 solo tiene un infijo: la cadena vacía.

Por ejemplo, dadas **a** = "ant", **b** = "atragantar", **c** = "atr", **d** = "tar" y **e** = "unt": la cadena **a** es infijo de la cadena **b** pero **b** no es infijo de **a**; las cadenas **c**, **d** y **e** no son infijos de **b**.

**Se pide:** Implementar un método **recursivo**, con el perfil mostrado en el recuadro, que compruebe si la cadena **a** es un infijo de la cadena **b**. Dicho método debe usar obligatoriamente el método **esPrefijo** visto en la práctica 2 que comprueba si la cadena **a** es un prefijo de la cadena **b** y cuyo perfil es:

```
public static boolean esPrefijo(String a, String b)
```

```
/** Comprueba si la cadena a es un infijo de la cadena b
 * Precondición: a y b pueden ser cadenas cualesquiera
 */
public static boolean esInfijo(String a, String b) {
    /* Caso base: la cadena vacía es infijo de cualquier cadena */
    if (a.length() == 0) return true;
    /* Caso base: si a no es vacía, la longitud de b debe ser,
       como mínimo, 2 + la longitud de a */
    else if (b.length()-2 < a.length()) return false;
    /* Caso general: a no está vacía y a.length() <= b.length()-2 */
    else return esPrefijo(a, b.substring(1,b.length()-1)) ||
               esInfijo(a, b.substring(1));
}
```

## Pregunta 2.

(1 punto)

**Se pide:** Responder a la siguiente pregunta equivalente a la resuelta durante la práctica 1 de PRG: ¿Cuál es el mínimo número de movimientos de discos que se deben realizar para resolver el problema de las Torres de Hanoi con 11 discos? (Justificar la respuesta)

Si para  $n$  discos se realizan  $2^n - 1$  movimientos, para 11 discos se realizarán 2047 movimientos.

**Pregunta 3.****(3 puntos)**

En el siguiente método, que mide de manera empírica el coste en el caso promedio de *inserción directa*, se han cometido 3 errores: 2 son por instrucciones cambiadas de sitio y 1 es un error lógico.

```

0 public static void medidaInsercion() {
1     int[] vAl;
2     long ti, tf, tta;
3     double tMedAl;
4
5     // Imprimir cabecera de resultados
6     System.out.println("# MEDIDA DE ORDENACIÓN POR INSERCIÓN DIRECTA");
7     System.out.printf("%7s    %16s", "Talla", "T.Promedio(mseg)");
8     System.out.println("#-----");
9     tta = 0;
10    for (int talla = TALLA_INI; talla <= TALLA_FIN; talla += INCREMENTO) {
11        vAl = creaArrayAleatorio(talla);
12        for (int i = 0; i < REPETICIONES; i++){
13            ti = System.nanoTime();
14            AlgoritmosMedibles.insercion(vAl);
15            tf = System.nanoTime();
16            tta += tf - ti;
17        }
18        tMedAl = tta / REPETICIONES;
19        System.out.printf(Locale.US, "%8d%16.4f\n", talla, (tMedAl/1e6));
20    }
21 }

```

**Se pide:** Indicar en los recuadros siguientes para cada error el número de línea y su solución.

La línea 9 debería ir después de la 10.

La línea 11 debería ir después de la 12.

En la línea 18 falta un casting a double o multiplicar por 1.0 alguna de las dos variables.

**Pregunta 4.****(2 puntos)**

Se desea obtener el coste empírico de un algoritmo A. Tras la obtención de la tabla de tiempos de ejecución, se arranca el programa *gnuplot* en el que se define la función  $f(x) = a \cdot x + b$  y se ejecuta el comando `fit` obteniendo el siguiente resultado:

Final set of parameters	Asymptotic Standard Error
=====	=====
a = 2.0	+/- 1.819 (8.088%)
b = -1	+/- 1.128e+05 (25.33%)

**Se pide:** Escribir en el recuadro siguiente la función de ajuste obtenida y dar una estimación del tiempo que tardará en ejecutarse el algoritmo A para una talla 10.000 suponiendo que los datos vinieran dados en la tabla en milisegundos.

Función de ajuste:  $f(x) = 2.0 \cdot x - 1$

Estimación del tiempo de ejecución para talla 10000:

El tiempo requerido para la ejecución del algoritmo A para una talla 10000 sería  $f(10000) = 2.0 \cdot 10000 - 1 = 19999$  milisegundos.