

Pregunta 1.

(4 punts)

Una cadena **a** és un **infix** d'un altra cadena **b** si la cadena **a** està continguda en la cadena **b** sense considerar els caràcters primer i últim de la cadena **b**. Es considera que la cadena buida és infix de qualsevol cadena i que una cadena de longitud menor o igual a 2 només té un infix: la cadena buida.

Per exemple, donades **a** = "ant", **b** = "atragantar", **c** = "atr", **d** = "tar" i **e** = "unt": la cadena **a** és infix de la cadena **b** però **b** no és infix de **a**; les cadenes **c**, **d** i **e** no són infixos de **b**.

Es demana: Implementar un mètode **recursiu**, amb el perfil mostrat en el requadre, que comprovi si la cadena **a** és un infix de la cadena **b**. Aquest mètode ha d'usar obligatòriament el mètode **esPrefixe** vist en la pràctica 2 que comprova si la cadena **a** és un prefixe de la cadena **b** i el seu perfil és:

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

```
/** Comprova si la cadena a és un infix de la cadena b
 * Precondició: a i b poden ser cadenes qualssevol
 */
public static boolean esInfix(String a, String b) {
    /* Cas base: la cadena buida és infix de qualsevol cadena */
    if (a.length() == 0) return true;
    /* Cas base: si a no és buida, la longitud de b ha de ser,
     com a mínim, 2 + la longitud d'a */
    else if (b.length()-2 < a.length()) return false;
    /* Cas general: a no és buida i a.length() <= b.length()-2 */
    else return esPrefixe(a, b.substring(1, b.length()-1)) ||
                esInfix(a, b.substring(1));
}
```

Pregunta 2.

(1 punt)

Es demana: Respondre a la següent pregunta equivalent a la resolta durant la pràctica 1 de PRG: Quin és el mínim nombre de moviments de discos que s'han de realitzar per resoldre el problema de les Torres d'Hanoi amb 11 discos? (Justificar la resposta)

Si per a n discos es fan $2^n - 1$ moviments, per a 11 discos es faran 2047 moviments.

Pregunta 3.**(3 punts)**

En el següent mètode, que mesura de manera empírica el cost en el cas promedi d'inserció directa, s'han comés 3 errors: 2 són per instruccions canviades de lloc i 1 és un error lògic.

```

0 public static void mesuraInsercio() {
1     int[] vAl;
2     long ti, tf, tta;
3     double tMedAl;
4
5     // Imprimir capçalera de resultats
6     System.out.println("# MESURA D'ORDENACIÓ PER INSERCIÓ DIRECTA");
7     System.out.printf("#%7s    %16s", "Talla", "T.Promedi(mseg)");
8     System.out.println("#-----");
9     tta = 0;
10    for (int talla = TALLA_INI; talla <= TALLA_FI; talla += INCREMENT) {
11        vAl = creaArrayAleatori(talla);
12        for (int i = 0; i < REPETICIONS; i++) {
13            ti = System.nanoTime();
14            AlgorismesMesurables.insercio(vAl);
15            tf = System.nanoTime();
16            tta += tf - ti;
17        }
18        tMedAl = tta / REPETICIONS;
19        System.out.printf(Locale.US, "%8d    %16.4f\n", talla, (tMedAl/1e6));
20    }
21 }

```

Es demana: Indicar en els requadres següents per a cada error el número de línia i la seua solució.

La línia 9 hauria d'anar després de la 10.

La línia 11 hauria d'anar després de la 12.

En la línia 18 falta un casting a double o multiplicar per 1.0 alguna de les dues variables.

Pregunta 4.**(2 punts)**

Es desitja obtenir el cost empíric d'un algorisme A. Després de l'obtenció de la taula de temps d'execució, s'executa el programa *gnuplot* en què es defineix la funció $f(x) = a \cdot x + b$ i s'executa el comandament **fit** obtenint el següent resultat:

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

Es demana: Escriure en el requadre següent la funció d'ajust obtinguda i donar una estimació del temps que tardarà en executar-se l'algorisme A per a una talla 10.000, suposant que les dades vénen donades en la taula en mil·lisegons.

Funció d'ajust: $f(x) = 2.0 \cdot x - 1$

Estimació del temps d'execució per a talla 10000:

El temps requerit per a l'execució de l'algorisme A per a una talla 10000 seria $f(10000) = 2.0 \cdot 10000 - 1 = 19999$ mil·lisegons.