Segon Parcial d'IIP (ETSInf). Recuperació 18 de gener de 2019. Durada: 2 hores i 30 minuts

Nota: L'examen s'avalua sobre 10 punts, però el seu pes específic en la nota final d'IIP és de 3,6 punts

NOM: GRUP:

1. 6 punts Es té un sistema de distribució d'internet i TV en una localitat, i es desitja estudiar les fallades o avaries que es produeixen en el servei al llarg d'un dia. Per a això es disposa de la classe Failure, els objectes de la qual representen la notificació d'una avaria i que conté l'identificador de la notificació, i l'instant del dia en què es va produir la fallada. La classe posseeix els següents mètodes:



Els instants són de la classe TimeInstant, ja coneguda, alguns dels mètodes de la qual són:

representat per l'objecte en curs.

Es desitja desenvolupar una classe Java que permeta estudiar la distribució de les avaries notificades al llarg d'un dia.

Torna el nombre de minuts transcorreguts des de les 00:00 fins l'instant

Es demana: Implementar la classe tipus de dades FailureReport que representa el conjunt d'avaries produïdes en la localitat al llarg d'un dia, usant els següents atributs i mètodes:

a) (0,5 punts) Atributs:

Class TimeInstant

- MAX: atribut de classe públic constant de tipus enter, que indica el màxim nombre d'avaries que poden guardar-se, sent 100 en aquest cas.
- reported: atribut d'instància privat de tipus array d'objectes de la classe Failure i capacitat MAX, per a emmagatzemar les avaries que es van notificant. Cada Failure s'emmagatzema en posicions consecutives de l'array, des de la 0 fins a nFailures 1. Un nou Failure sempre es disposa en l'array a continuació de l'últim prèviament guardat (no té per què hi haver cap ordenació de cap tipus entre els elements de l'array).
- nFailures: atribut d'instància privat de tipus enter que indica el nombre de Failures que es porten emmagatzemats.

- b) (0,5 punts) Un constructor per defecte (sense paràmetres) que crea l'array i inicialitza a 0 el nombre d'avaries emmagatzemades.
- c) (0,75 punts) Un mètode amb perfil:

```
public boolean add(Failure f)
```

que afegeix f al FailureReport i torna un boolean que indica si l'operació s'ha completat amb èxit. S'ha de situar f en la primera posició lliure de reported, a la dreta de tots les components ocupades de l'array, sempre que hi haja espai en l'array, en aquest cas es torna true. Si l'array estiguera ocupat per complet, no s'afegeix f, i es torna false.

d) (1,25 punts) Un mètode amb perfil:

```
public Failure search(int hour, int iniM, int finM)
```

que cerca i torna el primer Failure del que l'instant de fallada es corresponga a una hora hour, i uns minuts entre iniM i finM, tots dos inclusivament. Com a precondició se suposa que 0 <= hour <= 23 i 0 <= iniM <= 59. Si no en troba cap, torna null.

e) (1,5 punts) Un mètode amb perfil:

```
public TimeInstant closest(TimeInstant t)
```

que torna, de totes les fallades guardades en el FailureReport, l'instant més proper a t en el qual s'ha produït alguna fallada, és a dir, aquell que difereix un mínim en minuts respecte a t. Com a precondició se suposarà que en el FailureReport hi ha almenys un Failure.

f) (1,5 punts) Un mètode amb perfil:

```
public int[] histogram()
```

que torna la distribució de fallades al llarg de les 24 hores d'un dia, en forma d'un array d'int en el qual la component 0 conté el nombre de fallades l'instant de les quals es troba entre les 00:00 i les 00:59 inclusivament, la component 1 el nombre de fallades entre les 01:00 i les 01:59, ..., i l'última component el nombre de fallades entre les 23:00 i les 23:59.

```
Solució:
public class FailureReport {
    public static final int MAX = 100;
    private Failure[] reported;
   private int nFailures;
    public FailureReport() {
        reported = new Failure[MAX];
        nFailures = 0;
    public boolean add(Failure f) {
        if (nFailures == MAX) { return false; }
        reported[nFailures] = f;
        nFailures++;
        return true;
    /** Precondició: 0 <= hour <= 23, 0 <= iniM <= finM <= 59. */
    public Failure search(int hour, int iniM, int finM) {
        int i = 0; boolean found = false;
        while (i < nFailures && !found)
            TimeInstant t = reported[i].getInstant();
            int h = t.getHours(), m = t.getMinutes();
            if (h == hour && iniM <= m && m <= finM) { found = true; }
            else { i++; }
        if (found) { return reported[i]; }
        else { return null; }
    /** Precondició: En this hi ha almenys un Failure. */
    public TimeInstant closest(TimeInstant t) {
        TimeInstant tI = reported[0].getInstant(), minT = tI;
        int tToMinutes = t.toMinutes();
        int min = Math.abs(tI.toMinutes() - tToMinutes);
```

```
for (int i = 1; i < nFailures; i++) {
    tI = reported[i].getInstant();
    int dif = Math.abs(tI.toMinutes() - tToMinutes);
    if (dif < min) { min = dif; minT = tI; }
    }
    return minT;
}

public int[] histogram() {
    int[] result = new int[24];
    for (int i = 0; i < nFailures; i++) {
        int h = reported[i].getInstant().getHours();
        result[h]++;
    }
    return result;
}</pre>
```

2. 2 punts Donat un enter $n \ge 0$, es desitja calcular l'invertit de n, és a dir, un altre enter que continga les mateixes xifres que n però en ordre invers. Per a això, s'escriuran un parell de mètodes que se suposaran en la mateixa classe, de manera que un puga usar a l'altre en els seus càlculs.

Es demana:

- 1. (1 punt) Realitzar un mètode estàtic que calcule el nombre de xifres d'un enter donat ≥ 0 . Per exemple, per a 2347 el mètode ha de tornar 4, per a 8 ha de retornar 1, per a 0 ha de tornar 1.
- 2. (1 punt) Usant el mètode anterior, realitzar un mètode estàtic que calcule l'invertit d'un enter donat ≥ 0 . Per exemple, per al 2347 haurà de calcular el 7432.

Noteu en l'exemple que $7432 = 7 \cdot 1000 + 4 \cdot 100 + 3 \cdot 10 + 2 \cdot 1$.

Es podrà usar el mètode Math.pow(a, b) predefinit de Java, que torna un double: a^b.

```
Solució:
    /** Calcula el nombre de xifres de n, n >= 0. */
    public static int digits(int n) {
        int count = 1;
        while (n > 9) {
            n = n / 10;
            count++;
        return count;
    }
    /** Calcula l'invertit de n, n >=0. Versió 1 */
    public static int reversed(int n) {
        int i = digits(n) - 1, add = 0;
        while (i \ge 0) {
            add = add + (n \% 10) * (int) (Math.pow(10, i));
            n = n / 10; i--;
        return add;
    /** Calcula l'invertit de n, n >=0. Versió 2 */
    public static int reversed(int n) {
        int i = digits(n), add = 0;
        while (i > 0) {
            add = add * 10 + (n \% 10);
            n = n / 10; i--;
        return add;
    }
```

3. 2 punts Es demana: escriure un mètode estàtic que tinga com a paràmetre un array a de char i que escriga en l'eixida estàndard, línia a línia, tots els *sufixos* de la cadena de caràcters en a, des del més curt endavant. S'entén per sufix qualsevol subcadena que comprèn els caràcters des d'un donat fins a l'últim inclusivament. Per exemple, si a és {'s', 't', 'a', 't', 'i', 'c'}, s'ha d'escriure:

```
c
ic
tic
atic
tatic
tatic
static
```

```
Solució:
    /** Versió 1 */
   public static void suffixes(char[] a) {
        String s = "";
        for (int i = a.length - 1; i >= 0; i--) {
            s = a[i] + s;
            System.out.println(s);
        }
   }
    /** Versió 2 */
   public static void suffixes(char[] a) {
        for (int i = a.length - 1; i >= 0; i--) {
            for (int j = i; j < a.length; j++) {
                System.out.print(a[j]);
            System.out.println();
        }
   }
```