

Algoritmos y Estructuras de Datos: Examen 1 (recuperación) (Solución)

Departamento de Lenguajes, Sistemas Informáticos e Ingeniería de Software

Grado en Ingeniería Informática, Grado en Matemáticas e Informática y

Doble Grado en Informática y Administración y Dirección de Empresas

- Este examen dura **90 minutos** y consta de **4 preguntas** que puntúan hasta **10 puntos**.
- **Las preguntas 1 y 2 deben contestarse en la misma hoja.**
- **Las preguntas 3 y 4 deben contestarse en la misma hoja (distinta de la hoja de las preguntas 1 y 2).**
- Todas las hojas entregadas deben indicar, en la parte superior de la hoja, **apellidos, nombre, DNI/NIE** y **número de matrícula**.
- Las calificaciones provisionales de este examen se publicarán el **1 de Febrero de 2023** en el Moodle de la asignatura junto con la fecha de la revisión.
- **NOTA IMPORTANTE:** Recordad que el uso de métodos auxiliares **SÍ** está permitido y que **NO** está permitido modificar ninguna de las estructuras de datos recibidas como parámetro, salvo que se indique lo contrario en el enunciado.

(3½ puntos) 1. Se pide: Implementar en Java el método:

```
<E> boolean existeEnTodas (PositionList<PositionList<E>> listas, E e)
```

que recibe como parámetro una lista de listas y un elemento e y devuelve **true** si e está en todas las listas contenidas en listas.

La lista de entrada nunca será **null** ni podrá contener listas **null**. Sin embargo, tanto e como los valores contenidos en cada una de las listas internas sí podrán ser **null**, en cuyo caso deberán ser tratados como cualquier otro valor.

Por ejemplo, dada `l1=[[1,2,3], [2,4], [2], [null,2]]`, la llamada `estaEnTodas(l1,2)` deberá devolver **true** y la llamada `estaEnTodas(l1,1)` deberá devolver **false**. Asimismo, dada `l2=[[1,null,3], [2,null], [null,2], [9,null,8]]`, la llamada `estaEnTodas(l2,2)` deberá devolver **false** y la llamada `estaEnTodas(l2,null)` deberá devolver **true**.

Solución:

```
public static <E> boolean existeEnTodas (PositionList<PositionList<E>> listas, E e) {

    Position<PositionList<E>> cursor = listas.first();
    boolean todasOk = true;
    while (cursor != null && todasOk) {
        todasOk = member(cursor.element(), e);
        cursor = listas.next(cursor);
    }
    return todasOk;
}

private static <E> boolean member (PositionList<E> list, E element) {
    Position<E> cursor = list.first();

    while (cursor != null && !eqNull(cursor.element(), element)) {
        cursor = list.next(cursor);
    }
    return cursor!=null;
}

private static <E> boolean eqNull(E o1, E o2) {
    return o1 == o2 || o1 != null && o1.equals(o2);
}
```

(2½ puntos) 2. Se pide: implementar el método

```
public static <E> Iterable<E> filtrarNenN (Iterable<E> iterable, int n)
```

que recibe como parámetro un `Iterable<Integer>` y debe devolver un nuevo `Iterable` que contenga los elementos que ocupan las posiciones $0, n, 2*n, \dots$ en el mismo orden relativo en que los devuelve `iterable`. El iterable nunca será `null`, pero podrá contener elementos `null`, en cuyo caso no serán añadidos al resultado y no se tendrán en cuenta en el cómputo de la posición de los elementos. Se dispone de la clase `NodePositionList<E>` y de la clase `ArrayIndexedList<E>` que implementan, respectivamente, las interfaces `PositionList<E>` e `IndexedList<E>` y que disponen de un constructor sin parámetros para crear una lista vacía.

Por ejemplo, si un iterador sobre `iterable` devuelve `1, 2, null, 3, 4, null, null, null, 5, 6, 7, 8`, la llamada `filtrarNenN(iter, 2)` devolverá un iterable con los elementos `1, 3, 5, 7`, la llamada `filtrarNenN(iter, 3)` devolverá los elementos `1, 4, 7`.

Solución:

```
public static <E> Iterable<E> filtrarNenN (Iterable<E> iterable, int n) {  
    PositionList<E> res = new NodePositionList<>();  
    int c = 0;  
    for (E e: iterable) {  
        if (e != null && c % n == 0) {  
            res.addLast(e);  
        }  
        if (e != null) {  
            c++;  
        }  
    }  
  
    return res;  
}
```

(3 puntos) 3. Dado el interfaz `MultiSet<E>`:

```
public interface MultiSet<Element> {  
  
    // Devuelve el número de elementos contenidos en el multiset  
    // Complejidad: O(1)  
    public int size();  
  
    // Añade elem al multiset  
    // Complejidad: O(1)  
    public void add(Element elem);  
  
    // Borra del multiset, si elem está contenido en el conjunto, una  
    // aparición de elem. Devuelve true si ha borrado algún elemento y  
    // false si no lo ha borrado  
    // Complejidad: O(1)  
    public boolean remove(Element elem);  
  
    // Devuelve true si elem está en el multiset  
    // Complejidad: O(1)  
    public boolean contains(Element elem);  
}
```

Se pide: Implementar la clase `MultiSetMap<E>`, que implementa el interfaz `MultiSet` utilizando para ello un atributo de tipo `Map<Element, Integer>`, que contendrá los elementos contenidos en el multiset (la clave, de tipo `Element`) y su número de apariciones (el valor, de tipo `Integer`). Recuerda que un

multiset es una colección que puede tener elementos repetidos, pero en la que no es relevante el orden de estos elementos. Es necesario inicializar el/los atributos y **crear el constructor** sin parámetros de la clase MultiSetMap, que crea un multiset vacío. Por simplicidad, podéis asumir que nunca se llamará a ningún método con `elem == null`.

INVARIANTE: La implementación debe garantizar que *nunca hay una entrada en el map cuyo número de apariciones sea 0*.

NOTA IMPORTANTE: Es necesario usar, además del atributo de tipo Map, al menos otro atributo para conseguir la complejidad indicada en los métodos. Asumid que las operaciones `get`, `put` y `containsKey` sobre un Map tienen complejidad $O(1)$.

En las llamadas y comentarios adjuntos que siguen se puede ver la ejecución y el resultado esperado de una secuencia de llamadas a métodos del multiset.

```
MultiSet<Integer> m = new MultiSetMap (); // m = {}
m.add(2); // m = {2}
m.add(2); // m = {2,2}
m.add(4); // m = {2,2,4}
m.size(); // 3
m.contains(3); // false
m.contains(2); // true
m.remove(3); // false
m.size(); // 3
m.remove(2); // true, m = {2,4}
m.size(); // 2
m.contains(2); // true
```

Solución:

```
public class MultiSetMap<Element> implements MultiSet<Element>{

    private Map<Element,Integer> elements;
    private int size;

    public MultiSetMap() {
        this.elements = new HashMap<Element,Integer>();
        this.size = 0;
    }

    public void add(Element elem) {
        Integer nelem = elements.get(elem);
        elements.put(elem, (nelem==null)?1:nelem+1);
        size++;
    }

    public boolean remove(Element elem) {
        Integer nelem = elements.get(elem);
        if (nelem == null) {
            return false;
        }
        if (nelem == 1) {
            elements.remove(elem);
        }
        else {
            elements.put(elem, elements.get(elem)-1);
        }

        size--;
        return true;
    }
}
```

```

    }

    public boolean contains(Element elem) {
        return elements.containsKey(elem);
    }

    public int size() {
        return size;
    }

```

(1 punto) 4. **Se pide:** Indicar la complejidad de los métodos method1 y method2:

<pre> <E> int method1 (PositionList<E> l) { int count = 0; for (Position<E> c = l.first(); c != null; c = l.next(c)) { Position<E> c2 = l.last(); while (c2 != null) { count++; c2 = l.prev(c2); } } return count; } </pre>	<pre> int method2 (int[] l){ int counter = 0; for (int j=l.length; j > 0; j--){ for (int i=0; i < l.length; i++){ counter++; } } return counter; } </pre>
---	---

Solución:

- El método method1 tiene complejidad $O(n^2)$
- El método method2 tiene complejidad $O(n^2)$