PRÁCTICA 6

LISTAS LIGADAS SIMPLES

MATÚ HERNÁNDEZ DIANA ROJO MATA DANIEL

Explicación de los algoritmos

■ Método constructor.

```
public ListaLigadaSimple(){

cabeza = null;

rabo = null;

longitud = 0;
}
```

El método que se implemento es correcto ya que el *constructor* inicializa el objeto deseado con sus propiedades y valores, en este caso, una lista vacia, por lo tanto sus propiedades: cabeza, rabo y longitud, se representan con *null* y la longitud de la lista con 0.

Método insertar

```
public void insertar(T elemento) throws IllegalArgumentException {
    Nodo nuevoNodo = new Nodo(elemento);

if (cabeza == null) {
    cabeza = nuevoNodo;

    rabo = nuevoNodo;
}

else {
```

```
cabeza.modificaSiguiente(nuevoNodo);

cabeza = nuevoNodo;

longitud++;

}
```

Cuando la lista está vacía, crea un nuevo nodo que se convierte en tanto la cabeza como el rabo de la lista, esto se puede apreciar en las líneas 2-5. En el caso de una lista no vacía, bloque else 7-10, el nuevo nodo se conecta correctamente al nodo que antes era la cabeza, y luego se convierte en la nueva cabeza.

Además, se asegura el incrementar la longitud de la lista después de cada inserción por un elemento, esto es, se suma una unidad a la longitud de la lista, línea 11.

Estas operaciones garantizan que los elementos se inserten correctamente al principio de la lista enlazada, manteniendo la estructura y la longitud de la lista de manera precisa, así pues, el algoritmo es correcto.

Método eliminar

```
public void eliminar(int i) {
    if (i < 0 || i >= this.longitud ) {
        throw new IllegalArgumentException("Índice inválido");
    }

Nodo nodoActual = this.cabeza;
Nodo nodoAnterior = null;

for (int j = 0; j < i; j++) {
        nodoAnterior = nodoActual;
        nodoActual = nodoActual.siguiente;
}</pre>
```

```
14
            if (nodoAnterior == null) {
15
                this.cabeza = nodoActual.siguiente;
16
            }
17
            else {
                nodoAnterior.siguiente = nodoActual.siguiente;
19
                if (nodoActual.siguiente == null) {
                    this.rabo = nodoAnterior;
21
                }
            }
23
            this.longitud--;
       }
```

El bloque if 3 – 5 asegura la inserción de índices válidos, esto es, no se admiten índices con valores negativos o que estén fuera del rango de la longitud de la lista. En caso contrario se lanza una excepción del tipo IllegalArgumentException.

Se itera a través de un ciclo for, líneas 10-13, la lista hasta llegar al nodo en la posición del índice proporcionado. nodoActual es el nodo que se eliminará, en palabras, es el nodo i, mientras que nodoAnterior mantiene la referencia al nodo i-1, éstos se definen en las líneas 7-8.

El bloque if - else, líneas 15 - 23 consta de lo siguiente:

Si el nodo a eliminar es el primero (cabeza), se actualiza this.cabeza para que apunte al siguiente nodo.

Si el nodo a eliminar está en una posición diferente, se actualiza nodo Anterior. siguiente para omitir el nodo que se eliminará. Si el nodo a eliminar es el último nodo (rabo), se actualiza this. rabo para que apunte al nodo anterior.

Por último, se decrementa en una unidad la longitud de la lista, línea 25.

El método es correcto porque en principio comprueba índices válidos, evita nodos desconectados y actualiza enlaces para preservar la estructura de la lista, además, ajusta la longitud y maneja nodos de inicio y fin.

Método acceder

```
public T acceder(int i) throws IllegalArgumentException {
    if(this.longitud < i || i < 0){
        throw new IllegalArgumentException("Índice no válido");
    }

Nodo nodoActual = this.cabeza;

for(int j=0 ; j < i; j++){
        nodoActual = nodoActual.siguiente;
    }

return nodoActual.elemento;
}</pre>
```

El bloque if 3 – 5 asegura la inserción de índices válidos, esto es, no se admiten índices con valores negativos o que estén fuera del rango de la longitud de la lista. En caso contrario se lanza una excepción del tipo IllegalArqumentException.

El algoritmo utiliza un bucle for, líneas 8-10, para iterar a través de la lista enlazada hasta llegar al nodo en la posición del índice proporcionado. Se inicializa un nodo llamado nodoActual el cual hace referencia a la cabeza de la lista.

Cada iteración mueve *nodoActual* al siguiente nodo en la lista, asegurando que se alcance la posición deseada, esto es, el índice *i*. El algoritmo devuelve el elemento del nodo en la posición del índice especificado, línea 12, que es correcto ya que proporciona el valor del nodo correspondiente al índice solicitado.

Para este caso se puede dar un invariante de ciclo en forma de Lema:

LEMA: Antes de la iteración j nodoActual hace referencia a la posición del nodo con índice i

• Inicialización: Al comienzo del bucle, j=0, nodoActual se establece en la cabeza de la lista, que es la posición del nodo 0 (NodonodoActual=this.cabeza;), así, el invariante se cumple.

- Mantenimiento: En cada iteración, nodo Actual se mueve al siguiente nodo (nodo Actual = nodo Actual. siguiente;). Dado que nodo Actual se actualiza en cada paso, sigue apuntando al nodo siguiente en la lista en cada iteración, es decir, hace referencia al nodo en la posición i, luego, el invariante se mantiene.
- Finalización: Cuando el bucle finaliza (j alcanza el valor de i), nodo Actual está en el último nodo catalogado por j, esto es, está en la posición del índice i. Por lo tanto, el invariante se mantiene al finalizar el bucle.

Con base a lo argumentado anteriormente, el método es correcto.

Método buscar

```
public boolean buscar(T elemento) {
    Nodo nodoActual = this.cabeza;

while (nodoActual != null) {
    if (nodoActual.elemento.equals(elemento)) {
        return true;
    }
    nodoActual = nodoActual.siguiente;
}

return false;
}
```

El *Nodo nodoActual* se inicializa en la cabeza de la lista, que es el primer nodo (con índice 0).

El algoritmo recorre la lista mientras nodoActual no sea nulo verificando en cada iteración si el elemento del nodo actual es igual al elemento que se está buscando, bloque if 6 – 8. Si encuentra una coincidencia, el algoritmo devuelve true, línea 7, indicando que el elemento está presente en la lista. Si no encuentra coincidencias en toda la lista, devuelve false (línea

11) después de recorrerla por completo, esto es, cuando nodo Actual. siguiente = null. Se expresa un invariante de ciclo en forma de Lema:

LEMA: En cada iteración del bucle while, si el elemento está en la lista, será encontrado eventualmente en ésta o en las iteraciones posteriores, lo que llevará a la devolución de true. Si el bucle ha revisado toda la lista sin encontrar el elemento, el método devolverá false.

- Inicialización: Al iniciar el bucle, nodo Actual se establece en la cabeza de la lista, asegurando que se esté apuntando a un nodo válido (distinto de null). Si es el caso que nodo Actual elemento es igual a elemento, se retorna true, encontrando al elemento en esta iteración, manteniéndose el invariante. Si no se encuentra se retorna simplemente false, pues no hay más iteraciones, cumpliéndose el invariante.
- Mantenimiento: Mientras nodo Actual no sea null, el bucle se ejecuta. Dentro del bucle, se verifica si nodo Actual elemento es igual al elemento pasado como argumento. Si hay una coincidencia, el método retorna true en ésta iteración. Si no hay coincidencia, nodo Actual se mueve al siguiente nodo en la lista (nodo Actual = nodo Actual .siguiente;) es decir, la iteración posterior, si ocurre que esta iteración existe la coincidencia buscada, se retorna true, de lo contrario se repite lo anterior; se hace el comparativo en la iteración posterior. Si en alguna iteración posterior se satisface el bloque if 6 8, entonces el invariante se cumple.

Ahora, si se hizo la comparación del bloque 6-8 para toda iteración posterior hasta que nodoActual = null (es decir, se comparó con todos los nodos) entonces se retorna false, indicando que no se encontró el elemento correspondiente, así pues, el invariante se mantiene.

Este paso asegura que el algoritmo se desplaza correctamente a través de la lista, manteniendo el invariante del ciclo.

• Finalización: La etapa de finalización se alcanza cuando el bucle while ha revisado toda la lista y nodo Actual se ha convertido en null. En este punto, el algoritmo sabe que el elemento buscado no está en la lista y devuelve false para indicar que el elemento no fue encontrado en ningún nodo de la lista. Así pues, se cumple el invariante.

Con base a lo argumentado anteriormente, el método es correcto.

Método darLongitud

```
public int darLongitud() {
return this.longitud;
}
```

En la línea 2 se retorna el atributo *longitud* de la lista. Si la lista es vacía se regresaría 0, de lo contrario se retorna un valor natural.

El algoritmo es correcto porque devuelve el valor actual de longitud, el cual se mantiene correctamente y refleja el número actual de elementos en la lista enlazada

Complejidad en tiempo y espacio

■ Método constructor.

```
public ListaLigadaSimple(){
        cabeza = null; // 1
        rabo = null; // 1
        longitud = 0; // 1
    }

        T(n) = 3
        M(n) = 0
```

Método insertar.

```
public void insertar(T elemento) throws IllegalArgumentException {
    Nodo nuevoNodo = new Nodo(elemento); // 1

if (cabeza == null) { // 1

cabeza = nuevoNodo; // 1

rabo = nuevoNodo; // 1
}
```

Método eliminar.

```
@Override
       public void eliminar(int i) {
           if (i < 0 || i >= this.longitud ) { //5
               throw new IllegalArgumentException("Indice invalido");
           }
           Nodo nodoActual = this.cabeza; // 2
           Nodo nodoAnterior = null; // 1
           for (int j = 0; j < i; j++) { // 4
10
               nodoAnterior = nodoActual; // 1
               nodoActual = nodoActual.siguiente; // 2
12
           }
13
14
           if (nodoAnterior == null) { // 1
               this.cabeza = nodoActual.siguiente; // 3
           }
           else {
```

```
nodoAnterior.siguiente = nodoActual.siguiente; // 3

if (nodoActual.siguiente == null) { // 2

this.rabo = nodoAnterior; // 2

}

this.longitud--; // 3

T(n) = 3n + 23
M(n) = 1
```

Método acceder.

```
@Override
       public T acceder(int i) throws IllegalArgumentException {
           if(this.longitud < i || i < 0){ // 4
           throw new IllegalArgumentException("Indice no valido");
           }
           Nodo nodoActual = this.cabeza;
           for(int j=0; j < i; j++){ // 4
               nodoActual = nodoActual.siguiente; // 2
           }
10
11
           return nodoActual.elemento; // 1
12
       }
                                T(n) = 2n + 9
                                   M(n) = 1
```

Método buscar.

```
public boolean buscar(T elemento) {
    Nodo nodoActual = this.cabeza; // 2

while (nodoActual != null) { // 2
    if (nodoActual.elemento.equals(elemento)) { // 2
        return true;
    }
    nodoActual = nodoActual.siguiente; // 2
}

return false;
}

T(n) = 2n + 6
    M(n) = 1
```

• Método darLongitud.

Pseudocódigos

■ Método constructor.

```
function ListaLigadaSimple
null -> cabeza
null -> rabo
0 -> longitud
end function
```

- Método insertar
- Entrada: Dato de tipo T a ser agregado al inicio de la lista.
- Salida: Lista actualizada con el nuevo elemento agregado al principio.

```
1
        function insertar
 2
             new Nodo -> nodoNuevo
 3
             if (cabeza == null)
                  nuevoNodo \rightarrow cabeza
 4
                  nuevoNodo \, -\!\! > \, rabo
 5
             end if
 6
             else
 7
 8
                  cabeza. modifica Siguiente
9
                  nuevoNodo -> cabeza
             end else
10
             longitud+1 -> longitud
11
        end function
12
```

Método eliminar

- Entrada: Índice i del nodo a ser eliminado, i número natural.
- Salida: Lista actualizada después de eliminar el nodo en la posición i, si el índice es válido. En caso de índice inválido, se lanza una excepción.

```
1
       function eliminar(i)
2
            if i < 0 OR i >= longitud entonces
3
                throw "Indice no valido"
            end if
4
5
           Nodo nodoActual <- cabeza
           Nodo nodoAnterior <- null
6
            for j < 0 to i - 1 do
7
8
                nodoAnterior <- nodoActual
9
                nodoActual <- nodoActual.siguiente
           end for
10
            if nodoAnterior = null entonces
11
12
                cabeza <- nodoActual.siguiente
            else
13
14
                nodoAnterior.siguiente <- nodoActual.siguiente
15
                if nodoActual.siguiente = null entonces
16
                    rabo <- nodoAnterior
                end if
17
18
           end if
            longitud <- longitud - 1
19
20
       end function
```

- Método acceder.
- Entrada: Índice i del nodo al que se desea acceder, i número natural.
- Salida: Elemento del nodo en la posición i, si el índice es válido. En caso de índice inválido, se lanza una excepción.

```
1
       function acceder (i)
2
           if i < 0 OR i >= longitud entonces
                throw "Indice no valido"
3
           end if
4
5
           Nodo nodoActual <- cabeza
           for j < 0 to i - 1 do
6
                nodoActual <- nodoActual.siguiente
           end for
           return nodoActual.elemento
9
       end function
10
```

- Método buscar.
- Entrada: Elemento de tipo T que se busca en la lista.
- Salida: true si el elemento está presente en la lista, false si no lo está.

```
function buscar(T)
1
2
           Nodo nodoActual <- cabeza
                while nodoActual != null do
3
                    if nodoActual.elemento = T entonces
4
5
                         return true
6
                    end if
7
                    nodoActual <- nodoActual.siguiente
                end while
9
            return false
       end function
10
```

- Método darLongitud.
- \bullet Entrada: La lista en sí misma, llamada L.
- Salida: Número de elementos en la lista, es decir, su longitud.
- $1 \qquad \quad function \ dar Longitud (L)$
- 2 return L.longitud
- 3 end function