

# Estructuras de Datos



**UNIVERSIDAD  
DE BURGOS**

Autores:

Jorge Navarro González

Mario Ubierna San Mamés

Índice de la complejidad de los métodos:

put: ..... 3

remove: ..... 3

get: ..... 4

containsKeys:..... 4

containsValue:..... 5

row: ..... 5

column:..... 5

cellSet: ..... 6

size:..... 6

isEmpty:..... 7

clear:..... 7

put:

```
21 public V put(R row, C column, V value) {
22     if (mapa.containsKey(row)) {
23         if (!mapa.get(row).containsKey(column)) {
24             elementos++;
25         }
26     } else if (!mapa.containsKey(row)) {
27         mapa.put(row, new HashMap<C, V>());
28         elementos++;
29     }
30     return mapa.get(row).put(column, value);
31 }
```

- En este método tenemos que todos y cada una de las interacciones que se realiza en el mapa es  $O(\log n)$  ya que en recorrer las filas tardamos  $O(\log n)$  y en recorrer las columnas  $O(\log m)$ , pero al no estar concatenados, aplicamos la regla de la suma, esto significa que nos quedamos con la  $O()$  mayor, en este caso se corresponde con  $O(\log n)$ .

remove:

```
35 @Override
36 public V remove(R row, C column) {
37     elementos--;
38     return mapa.get(row).remove(column);
39 }
```

- En este método sucede algo parecido al anterior método, ya que en recorrer las filas tardamos  $O(\log n)$  y en recorrer las columnas  $O(\log m)$ , por lo que en el peor de los casos tarda  $O(\log n + \log m)$  es igual  $O(\log nm)$ .

get:

```
43 @Override
44 public V get(Object row, Object column) {
45     if (mapa.get(row) == null) {
46         return null;
47     } else {
48         return mapa.get(row).get(column);
49     }
50 }
51 }
```

- En este método tenemos que acceder a las filas tardamos  $O(\log n)$ , acceder a las columnas  $O(\log m)$ , por lo que en el peor de los casos tendríamos  $O(\log n + \log m)$  es igual a  $O(\log nm)$ .

containsKeys:

```
53 @Override
54 public boolean containsKeys(Object row, Object column) {
55     if (mapa.containsKey(row) && mapa.get(row).containsKey(column)) {
56         return true;
57     } else {
58         return false;
59     }
60 }
61 }
```

- En este caso debemos tener en cuenta que no hay las mismas filas que columnas, por lo que en recorrer las filas tardamos  $O(\log n)$ , en recorrer las columnas tardamos  $O(\log m)$ , por lo tanto tenemos  $O(\log n + \log n + \log m)$  es igual a  $O(\log n^2 * m)$ .

## containsValue:

```
64 @Override
65 public boolean containsValue(V value) {
66     for (R a : mapa.keySet()) {
67         if (mapa.get(a).containsValue(value)) {
68             return true;
69         }
70     }
71     return false;
72 }
73 }
```

- En este caso al tener un bucle for each, éste tiene una complejidad de  $n$ , la complejidad de `get` es  $O(\log m)$ , por lo que aplicamos la regla de la multiplicación y tenemos que la complejidad del método es  $O(n * \log m)$ .

## row:

```
76 @Override
77 public Map<C, V> row(R rowKey) {
78     return mapa.get(rowKey);
79 }
80 }
```

- Como ya hemos mencionado antes, acceder a las filas tardamos  $O(\log n)$ , por lo que la complejidad es  $O(\log n)$ .

## column:

```
82 @Override
83 public Map<R, V> column(C columnKey) {
84     Map<R, V> map = new HashMap<R, V>();
85     for (R a : mapa.keySet()) {
86         if (mapa.get(a).containsKey(columnKey)) {
87             map.put(a, mapa.get(a).get(columnKey));
88         }
89     }
90     return map;
91 }
92 }
```

- En este caso el bucle externo es  $O(n)$ , lo que hay dentro del bucle ya lo he mencionado en anteriores métodos y la complejidad sería  $O(\log n + \log m + 1 + \log n + \log m)$ , por lo que la complejidad del método sería  $O(n * \log n + \log m + 1 + \log n + \log m)$  es igual a  $O(n * \log n^2 * m^2)$ .

## cellSet:

```

129 @Override
130 public Collection<es.ubu.lsi.edat.pract08.Table.Cell<R, C, V>> cellSet() {
131
132     List<Cell<R, C, V>> lista = new ArrayList<>(this.size());
133     Iterator<R> it = mapa.keySet().iterator();
134     while (it.hasNext()) {
135         R next = it.next();
136         Iterator<C> it2 = mapa.get(next).keySet().iterator();
137         while (it2.hasNext()) {
138             C next2 = it2.next();
139             lista.add(new Celda<R, C, V>(next, next2, mapa.get(next).get(next2)));
140         }
141     }
142     return Collections.unmodifiableCollection(lista);
143 }

```

- Tenemos dos bucles while, los cuales tienen una complejidad de  $O(nm)$ , además dentro del primer bucle tenemos  $O(n)$  por el keySet que hay dentro, además hay que añadir el keySet que tenemos antes del bucle por tanto con todo ello nos quedará una complejidad de  $O(n + nm^2)$ , pero también tenemos un get que tiene una complejidad de  $\log n$  y otro con complejidad  $\log m$  porque uno recorre la fila y otro la columna por tanto la complejidad total será de  $O(n + nm^2 * \log nm)$ .

## size:

```

145 @Override
146 public int size() {
147
148     return elementos;
149 }

```

- En este caso se realizan operaciones básicas, cuya complejidad es  $O(1)$ .

isEmpty:

```
151 @Override
152 public boolean isEmpty() {
153
154     return elementos == 0;
155 }
```

- Al igual que en el método anterior, hacemos una operación básica en  $O(1)$ .

clear:

```
157 @Override
158 public void clear() {
159
160     mapa = new HashMap<R, Map<C, V>>();
161     elementos = 0;
162 }
163
164 }
```

- En este caso también realizamos las operaciones básicas en  $O(1)$ .