

## Reasignación lineal

### → Búsqueda:

```
public Cliente buscar(String clave) {
    int hash = generarHash(clave, capacidad); → O(4K+2)
    int original = hash; → O(1)
    while (tabla[hash] != null && !tabla[hash].getClaveHash().equals(clave)) {
        hash = (hash + 1) % capacidad; → O(1)
        if (hash == original) return null; → O(1) } O(1) × n veces
    }
    return tabla[hash];
}
```

$O(4n)$

```
public static int generarHash(String clave, int tamañoTabla) {
    int hash = 0; → O(1)
    for (char c : clave.toCharArray()) {
        hash = (hash * 31 + c) % tamañoTabla; → O(1) } K veces
    }
    return hash;
}
```

En el peor de los casos, el bucle while se recorre n veces, el tamaño de la tabla

- función tiempo:  $4n + 4K + 3$
- notación asintótica:  $O(n)$

el for se repetirá por K char que tenga la clave,

- función tiempo:  $4K + 1$
- notación asintótica:  $O(K)$

### → Inserción

```
public void insertar(Cliente cliente) {
    int hash = generarHash(cliente.getClaveHash(), capacidad); → O(4K+2)
    int original = hash; → O(1)
    while (tabla[hash] != null) { → O(1) } n veces
        hash = (hash + 1) % capacidad; → O(1)
        if (hash == original) return; → O(1) }
    tabla[hash] = cliente; → O(1)
}
```

$O(5n)$

En el peor de los casos, se recorre toda la tabla buscando un espacio libre.

- función tiempo:  $5n + 4K + 5$
- notación:  $O(n)$

## Encadenamiento con ABB

### → Insertar

```
public void insertar(Cliente cliente) {
    int hash = HashLineal.generarHash(cliente.getClaveHash(), capacidad); → O(4K+1)
    tabla[hash].insertar(cliente); → O(m)
}
```

- f. tiempo:  $4K + 1 + m$
- notación:  $O(K + m)$

```
private NodoArbol insertarRecursivo(NodoArbol nodo, Cliente cliente) {
    if (nodo == null) return new NodoArbol(cliente); → O(1)
    if (cliente.getClaveHash().compareTo(nodo.cliente.getClaveHash()) < 0) {
        nodo.izquierda = insertarRecursivo(nodo.izquierda, cliente); → O(1) }
    else {
        nodo.derecha = insertarRecursivo(nodo.derecha, cliente); → O(1)
    }
    return nodo;
}
```

max =  $O(1 + 1) = O(2)$

La recursividad en el mejor caso será cuando está balanceado  $O(\log m)$ , en el peor de los casos  $O(m) \rightarrow m$ : # elementos en la lista/arbol de colisión

- f. tiempo:  $3m$
- notación:  $O(m)$

### → Búsqueda:

```
public Cliente buscar(String clave) {
    int hash = HashLineal.generarHash(clave, capacidad);
    return tabla[hash].buscar(clave);
}
```

mismo análisis que con la inserción

- f. tiempo:  $4K + 1 + m$
- notación:  $O(K + m)$

```
private Cliente buscarRecursivo(NodoArbol nodo, String clave) {
    if (nodo == null) return null;
    if (nodo.cliente.getClaveHash().equals(clave)) return nodo.cliente;
    if (clave.compareTo(nodo.cliente.getClaveHash()) < 0) {
        return buscarRecursivo(nodo.izquierda, clave);
    } else {
        return buscarRecursivo(nodo.derecha, clave);
    }
}
```