

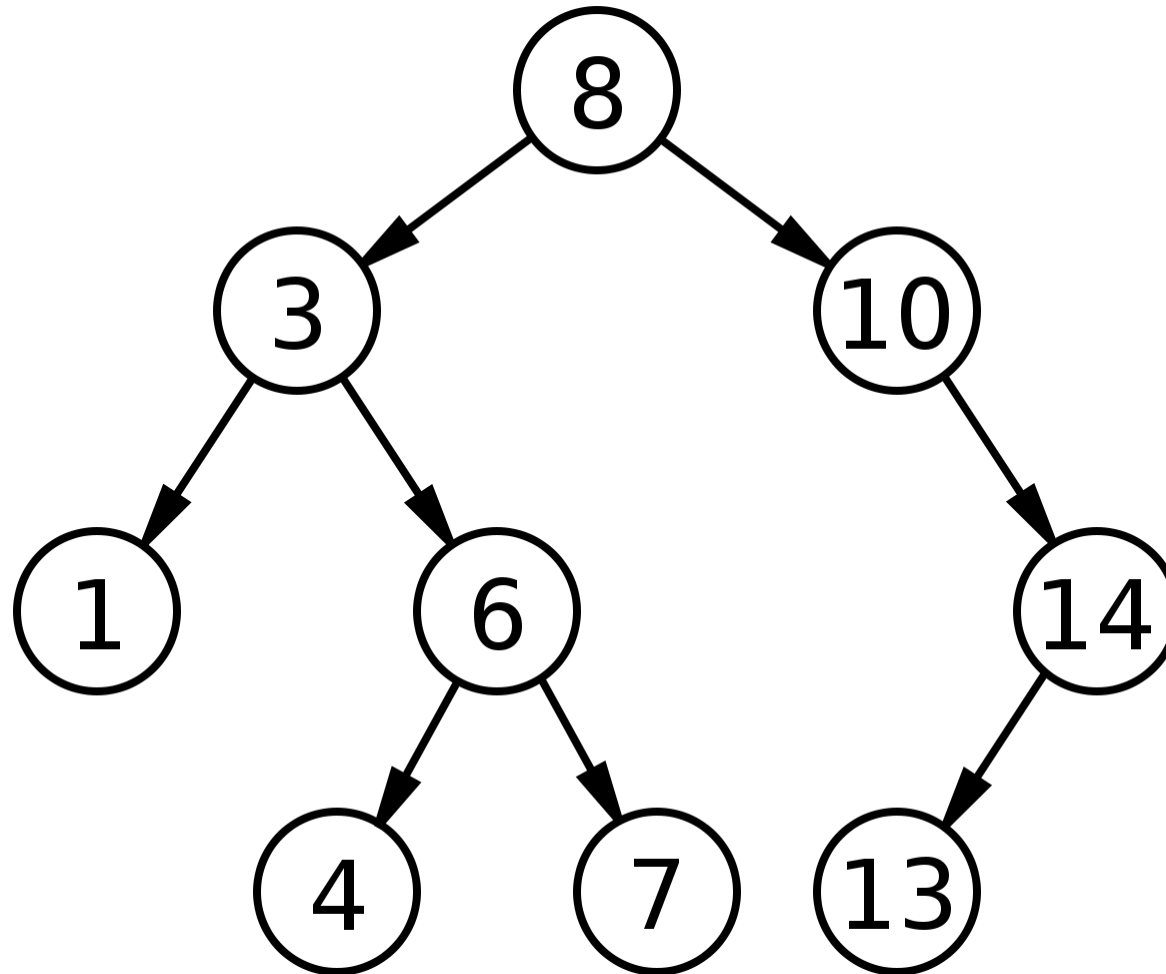
# Árboles y hashtables

Estructuras de datos

# Binary Search Tree

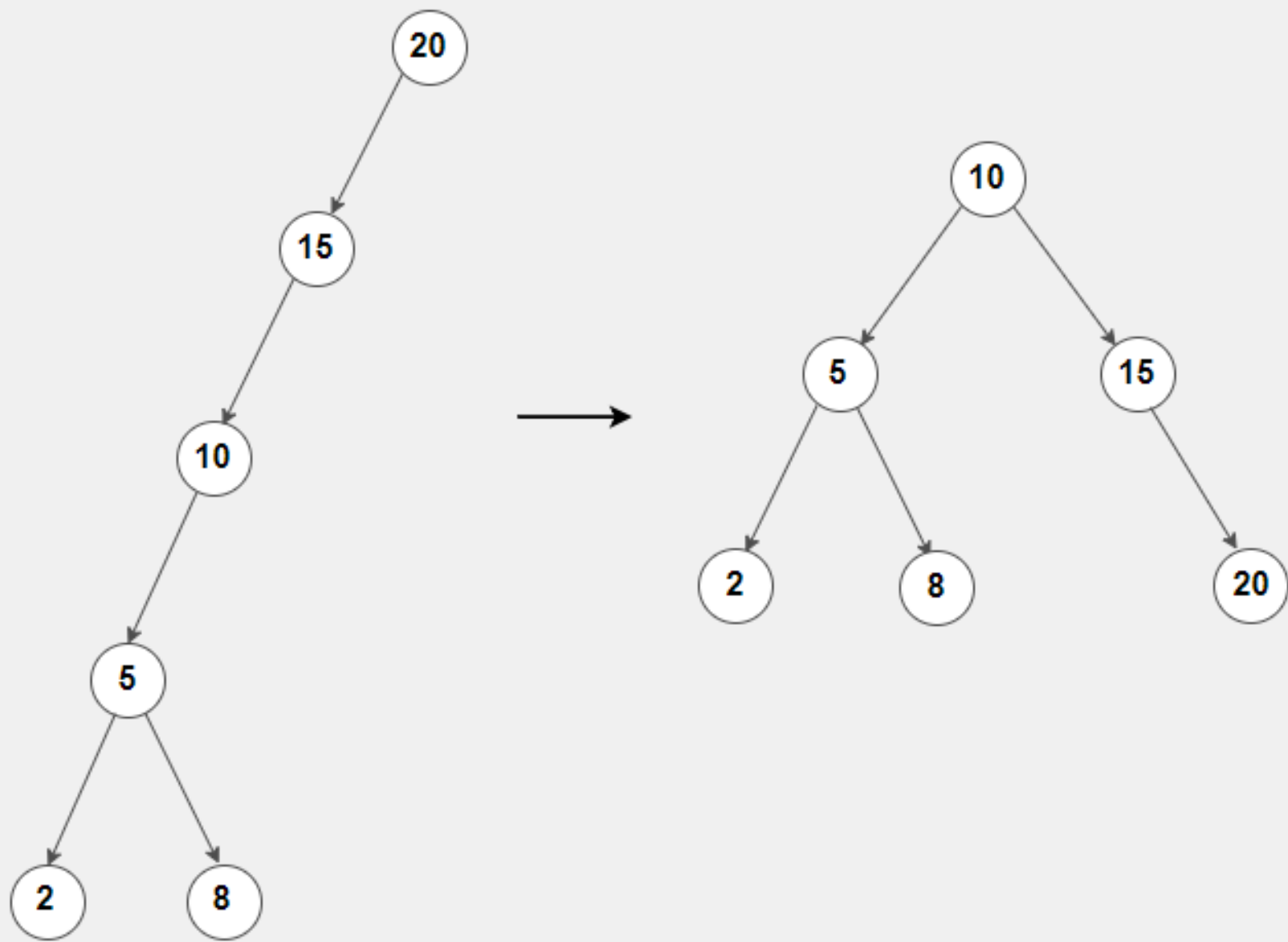
- Una forma eficiente de almacenar elementos de forma ordenada son los árboles.
- En un árbol hay un **nodo raíz** del que cuelgan todos los demás.
- Cada nodo almacena un valor y una referencia al nodo izquierdo y otra al nodo derecho.
- Los nodos que no tienen nodos hijos se denominan nodos hoja.
- Todos los nodos que cuelgan directa o indirectamente a la izquierda de un nodo almacenan valores menores que el del propio nodo.
- Todos los nodos que cuelgan directa o indirectamente a la derecha de un nodo almacenan valores mayores que el del propio nodo.

# Binary Search Tree



# Binary Search Tree

- La **profundidad de un árbol** es el número máximo de niveles que hay entre el nodo raíz y las hojas.
- La **altura de un nodo** es la distancia entre el mismo y el nodo raíz.
- Para comprobar si un elemento existe en el árbol habrá que realizar, como máximo, tantos pasos como la profundidad del árbol.
- Se dice que un árbol está **desbalanceado** cuando la diferencia de altura entre la hoja más baja y la más alta es mayor que 1.
- Cuando un árbol está **balanceado** podemos calcular su profundidad aplicando la fórmula  $\log_2(n)$ .
- Sin embargo, cuando está **desbalanceado** la profundidad puede llegar hasta **n**.



# Binary Search Tree

- Si queremos buscar un elemento en un árbol, tendremos que dar como máximo el mismo número de pasos que la profundidad del árbol.
- **Los árboles desbalanceados tienen una mayor profundidad** de la necesaria y, por tanto, reducen la eficiencia de las operaciones sobre los mismos.
- Un árbol balanceado realizará un máximo de  $\log_2(n)$  pasos para encontrar un elemento, mientras que uno desbalanceado realizará hasta  $n$  pasos.
- Por ejemplo, si en el árbol hay 16 elementos deberemos realizar un máximo de 4 pasos (balanceado) u 16 pasos (desbalanceado)

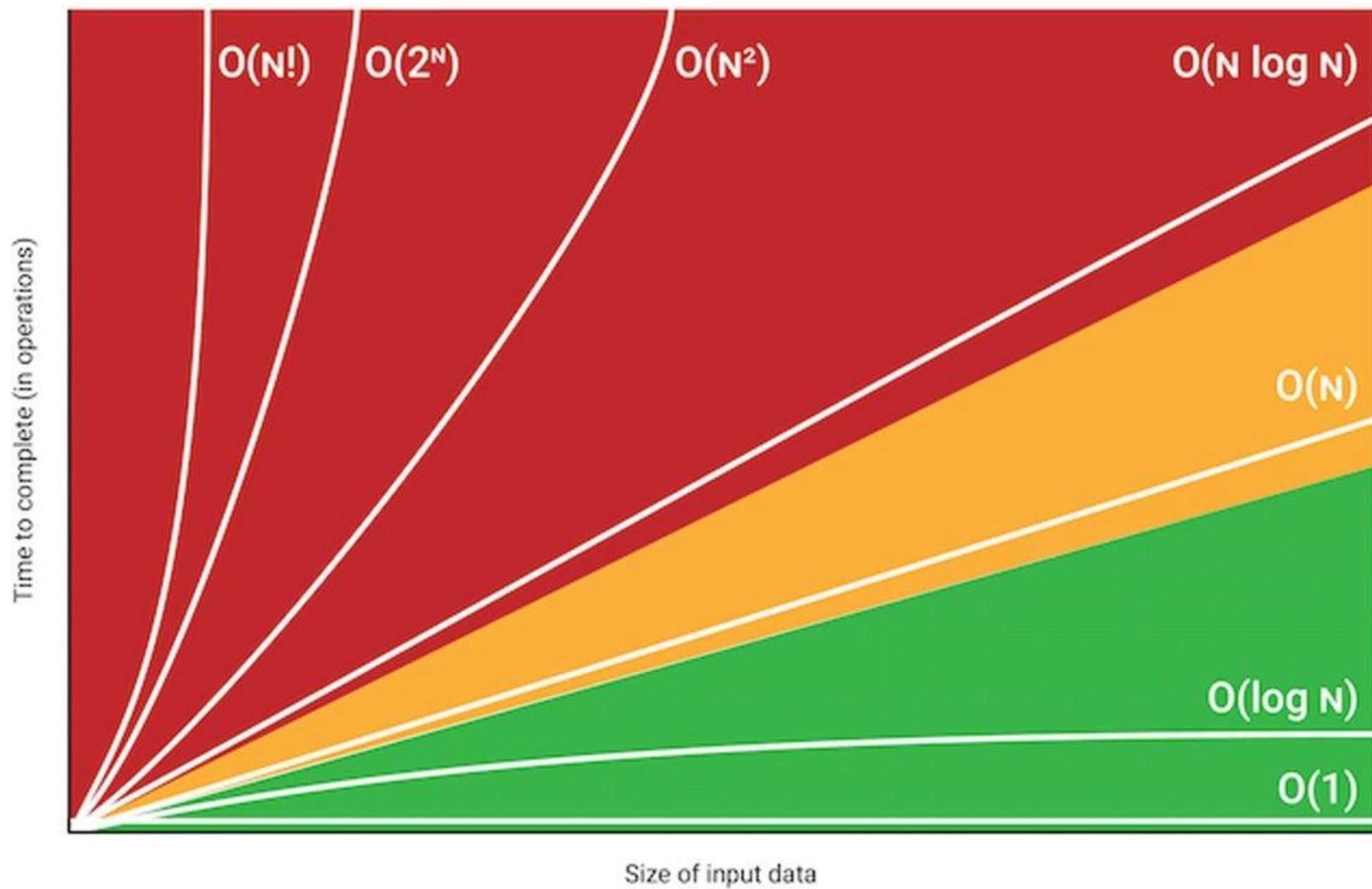
# Self Balanced Trees

- Un árbol puede acabar desbalanceado dependiendo del orden en el que se insertan / eliminan los elementos.
- Por ejemplo, cuando insertamos los elementos de mayor a menor (o viceversa) el árbol queda completamente desbalanceado.
- Para evitar este problema los árboles suelen incorporar algún algoritmo de rebalanceo como parte de su funcionalidad de inserción y eliminación.
- Los árboles auto balanceados más conocidos son **AVL** (Adelson-Velskii), **Red-Black Tree** y **B-Tree**.

Tree type		Average	Worst
Binary search tree	Space	$\Theta(n)$	$O(n)$
	Insert	$\Theta(\log n)$	$O(n)$
	Search	$\Theta(\log n)$	$O(n)$
	Delete	$\Theta(\log n)$	$O(n)$

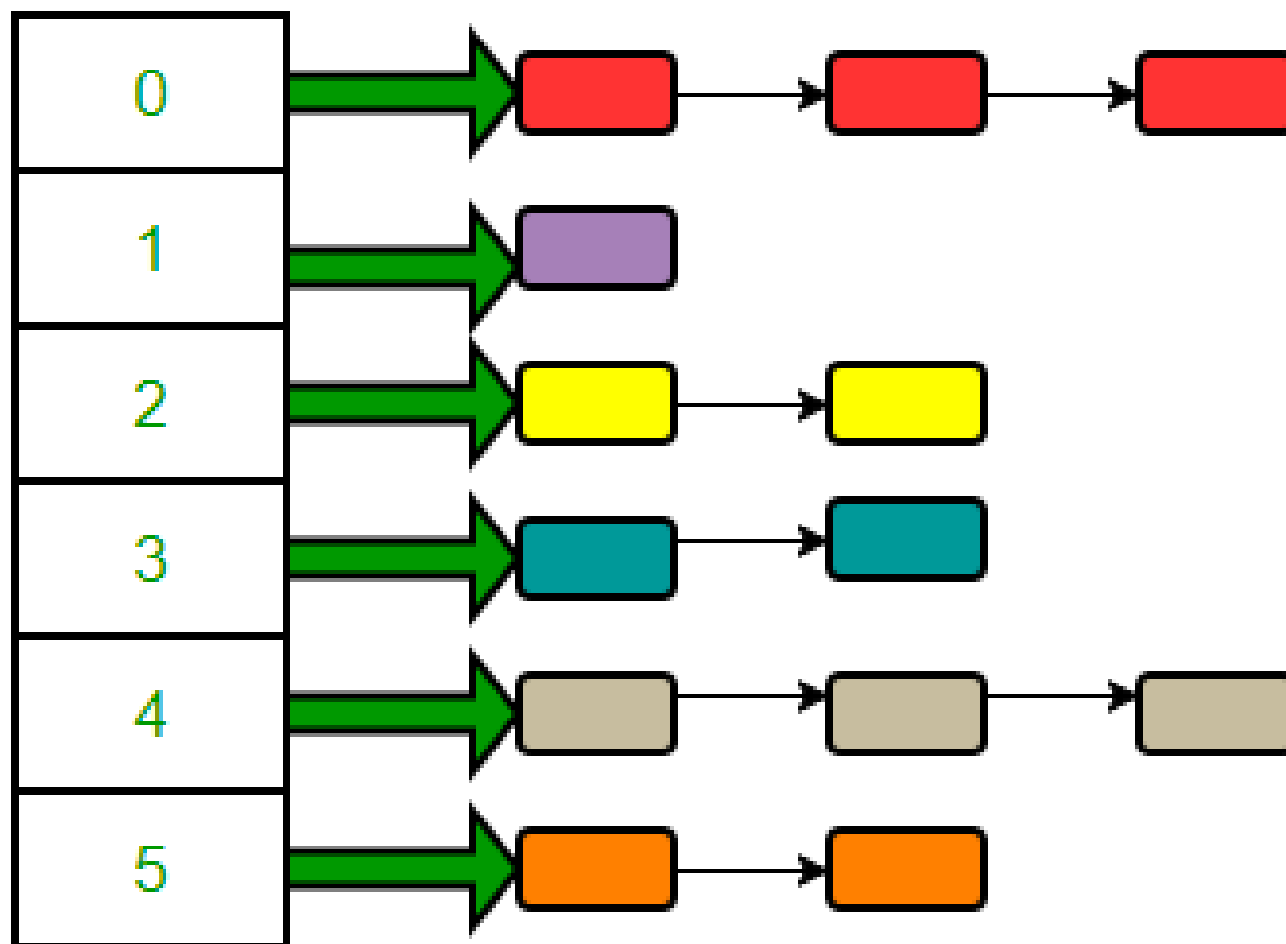
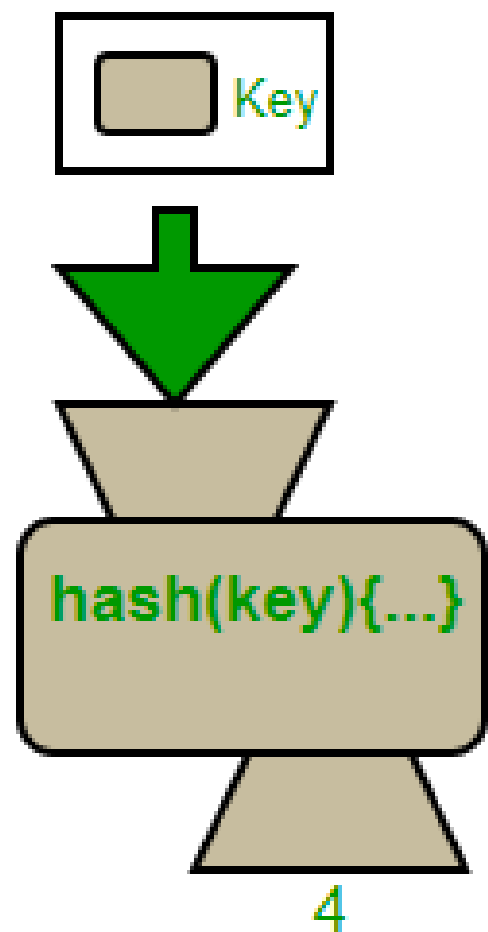
AVL tree	Space	$O(n)$	$O(n)$
	Insert	$O(\log n)$	$O(\log n)$
	Search	$O(\log n)$	$O(\log n)$
	Delete	$O(\log n)$	$O(\log n)$





# Hashtables

- Almacena los elementos en una tabla en forma de array.
- Cada elemento se almacena en una "fila" de esta tabla. Cada una de estas "filas" se denominan **buckets**.
- Dentro de cada bucket se almacena una lista de elementos.
- No es posible almacenar dos elementos iguales. Si se insertan dos iguales uno reemplazará al otro.
- Para decidir en qué bucket se almacena cada elemento se le aplica una función de **hashing al valor** (hashCode en Java). Una vez obtenido el hash se establece a qué bucket le corresponde el hash.
- Cada bucket contiene una lista con los elementos asignados al mismo.

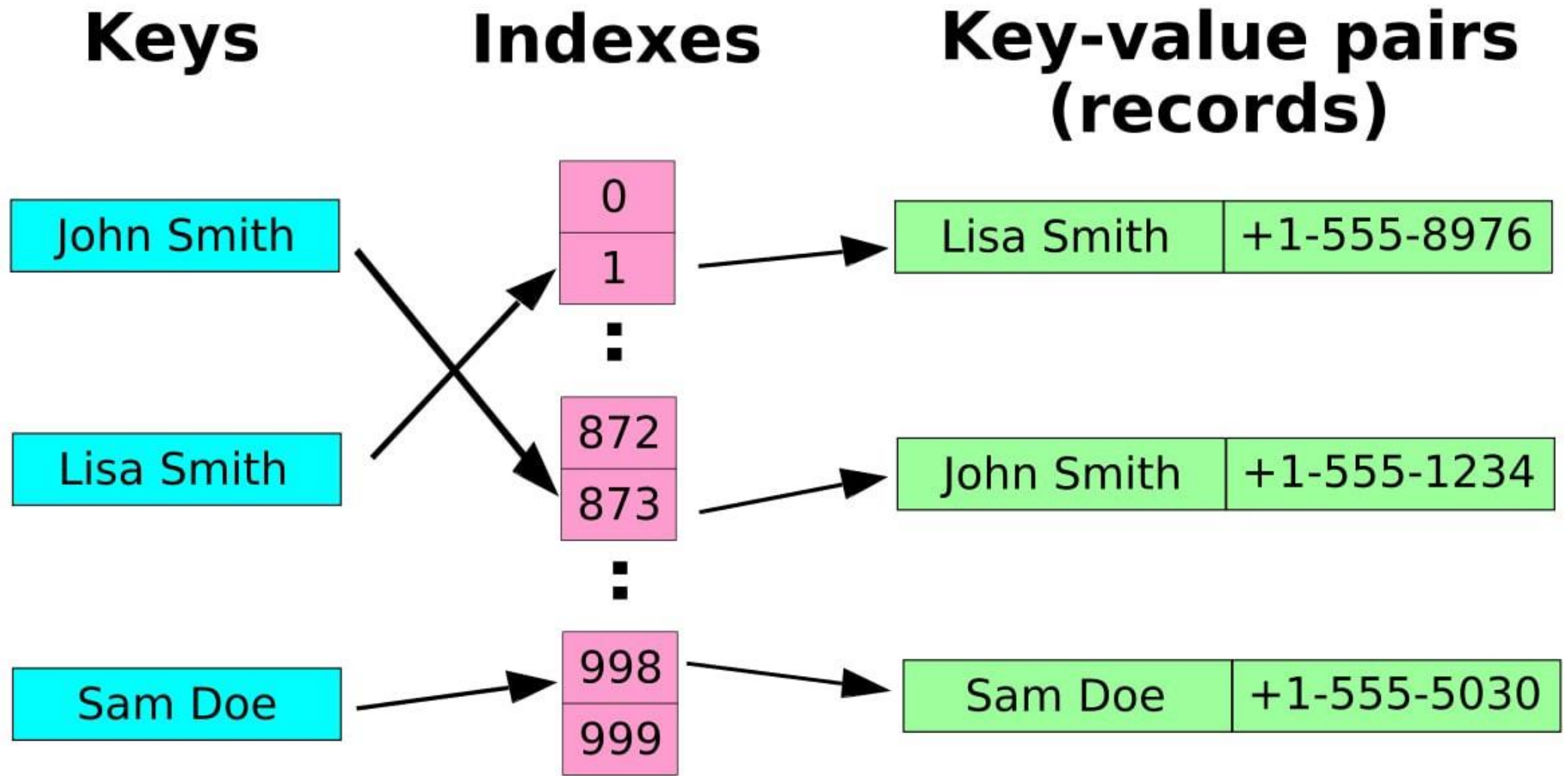


# Hashtables

- Las hashtables **no permiten almacenar los elementos en orden.**
- Están **optimizadas** para el **acceso, inserción y eliminación** de datos.

# Hashtables asociativas

- Existe una variante muy utilizada de las hashtables que implementa un array asociativo. Esta variante de las hashtables almacena pares clave-valor (records) y son conocidas con nombres como **diccionario** o **hashmap**.
- La **clave** es la que se utiliza para la **selección del bucket**, aplicandose la funcion de hashing únicamente a ella.
- La lista de elementos contiene los **pares clave-valor (records)**.
- No puede haber dos elementos con la misma clave.



Algorithm	Average Case	Worst Case
Space	$O(n)$	$O(n)$
Search	$O(1)$	$O(n)$
Insert	$O(1)$	$O(n)$
Delete	$O(1)$	$O(n)$

