Operación	Lista en- lazada	Lista enlazada ordenada	Árbol binario de búsqueda	Árbol AVL	Heap	Trie
Pertenenc	iaO(n)	O(n)	O(n)	$O(\log n)$	O(n)	O(m)
Inserción	O(1)	O(n)	O(n)	$O(\log n)$	$O(\log n)$	O(m)
$\mathbf{Borrado}$	O(n)	O(n)	O(n)	$O(\log n)$	O(n)	O(m)
Búsqueda	O(n)	O(1)	O(n)	$O(\log n)$	O(1)	O(n)
del mínimo Borrado del mínimo	O(n)	<i>O</i> (1)	O(n)	$O(\log n)$	$O(\log n)$	O(n)

Explicaciones Adicionales

1. Lista enlazada:

- Pertenencia: Debe recorrer toda la lista para encontrar un elemento.
- Inserción: Puede insertar un nuevo nodo al inicio en O(1).
- Borrado: Necesita buscar el nodo antes de borrarlo, lo cual toma O(n).
- Búsqueda del mínimo: Debe recorrer toda la lista para encontrar el mínimo.
- Borrado del mínimo: Debe encontrar el mínimo primero, lo cual toma O(n).

2. Lista enlazada ordenada:

- Pertenencia: Debe recorrer la lista, similar a la lista enlazada no ordenada.
- Inserción: Debe encontrar la posición correcta para mantener el orden, lo cual toma O(n).
- Borrado: Similar a la lista no ordenada, necesita buscar el nodo.
- **Búsqueda del mínimo**: El primer nodo siempre es el mínimo, por lo que es O(1).
- Borrado del mínimo: Borrar el primer nodo es O(1).

3. Árbol binario de búsqueda (BST):

- **Pertenencia**: En el peor caso, el árbol puede degenerar en una lista enlazada, tomando O(n).
- Inserción: Similar a la búsqueda, puede ser O(n) en el peor caso.
- Borrado: Igual que la búsqueda e inserción, en el peor caso es O(n).
- **Búsqueda del mínimo**: Puede requerir recorrer todo el árbol en el peor caso, O(n).
- Borrado del mínimo: Debe encontrar el mínimo primero, lo cual es O(n).

4. Árbol AVL:

- Pertenencia: Los AVL están balanceados, por lo que siempre es $O(\log n)$.
- Inserción: Mantiene el balance, lo cual toma $O(\log n)$.
- Borrado: Similar a la inserción, manteniendo balance toma $O(\log n)$.
- **Búsqueda del mínimo**: Siempre es $O(\log n)$.
- Borrado del mínimo: Igual que la búsqueda del mínimo, luego un re-balanceo que es $O(\log n)$.

5. Heap:

- **Pertenencia**: No optimizado para búsqueda de elementos arbitrarios, toma O(n).
- Inserción: Insertar un elemento y reajustar toma $O(\log n)$.
- Borrado: Debe encontrar el elemento, lo cual es O(n) si no es el mínimo.
- Búsqueda del mínimo: El mínimo siempre está en la raíz, O(1).
- Borrado del mínimo: Quitar la raíz y reajustar toma $O(\log n)$.

6. Trie:

- **Pertenencia**: Basado en la longitud de la clave, es O(m), donde m es la longitud de la clave.
- Inserción: También O(m) basado en la longitud de la clave.
- Borrado: O(m), igual que la inserción y pertenencia.
- **Búsqueda del mínimo**: No está optimizado para encontrar el mínimo en términos de valores naturales, puede requerir O(n).
- Borrado del mínimo: Similar a la búsqueda del mínimo, O(n).