

1. Clase PrendaRopa

```
import uuid

class PrendaRopa: 19 usages  ⤴ alejandrobarrache
    def __init__(self, nombre, precio, stock, color, tipo_de_prenda, material):  ⤴ alejandrobarrache
        self._id_producto = str(uuid.uuid4()) # Genera un UUID único
        self.nombre = nombre
        self._precio = precio
        self._stock = stock
        self.color = color
        self.tipo_de_prenda = tipo_de_prenda
        self.material = material

    @property 3 usages  ⤴ alejandrobarrache
    def id_producto(self):
        """Getter para id_producto."""
        return self._id_producto 1

    @property 4 usages (1 dynamic)  ⤴ alejandrobarrache
    def precio(self):
        """Getter para precio."""
        return self._precio 1

    @precio.setter 1 usage (1 dynamic)  ⤴ alejandrobarrache
    def precio(self, precio):
        """Setter para precio."""
        if precio < 0:
            raise ValueError("El precio no puede ser negativo")
        self._precio = precio 1

    @property 4 usages (1 dynamic)  ⤴ alejandrobarrache
    def stock(self):
        """Getter para stock."""
        return self._stock 1

    @stock.setter 1 usage (1 dynamic)  ⤴ alejandrobarrache
    def stock(self, stock):
        """Setter para stock."""
        if stock < 0:
            raise ValueError("El stock no puede ser negativo")
        self._stock = stock 1
```

La clase PrendaRopa representa una prenda individual, y sus métodos principales son los getters y setters para los atributos.

- **Getters y Setters:** Cada getter y setter es $O(1)$ debido a que solo acceden o modifican atributos individuales. Por lo tanto también son $\Omega(1)$

2. Clase Arbol (AVL)

El árbol AVL es una estructura de datos balanceada, lo que garantiza que las operaciones de búsqueda, inserción y eliminación sean eficientes. Dado que se mantiene balanceado, la altura del árbol es $O(\log N)$, donde N es el número de nodos.

- **Inserción (insertar):** $O(\log N) / \Omega(1)$
 - Insertar un nodo en un árbol AVL toma $O(\log N)$, ya que el árbol se balancea con cada inserción. En el caso más sencillo tarda una ejecución
 - **Eliminación (eliminar):** $O(\log N) / \Omega(1)$
 - Similar a la inserción, eliminar un nodo implica operaciones de rebalanceo, por lo que es $O(\log N)$. En el caso más sencillo vuelve a tardar una ejecución
 - **Búsqueda (buscar):** $O(\log N) / \Omega(1)$
 - Localizar un nodo específico también toma $O(\log N)$. Sin embargo, si el primer elemento es el que busca tarda una sola iteración
 - **Altura (obtener_altura):** $O(1) / \Omega(1)$
 - La altura de cada nodo se almacena, por lo que acceder a ella es una operación constante.
 - **Balanceo (balancear):** $O(\log n) / \Omega(1)$

$O(1)$ para cada nodo; sin embargo, en el peor caso de una operación de inserción o eliminación, se aplicará a $O(\log N)$ nodos.

 - Esta operación depende de la rotación requerida para el balanceo (rotación simple o doble), por lo que cada llamada de balanceo es $O(1)$.
 - **Listar en Orden (listar_en_orden):** $O(N) / \Omega(n)$
 - Generar una lista ordenada de los nodos requiere un recorrido in-order, que visita cada nodo una vez.
 - **Buscar en Rango (buscar_en_rango):** $O(\log N) / \Omega(\log n)$
 - Al ser un árbol balanceado tarda $\log n$ en encontrar todos los elementos que estén dentro de un rango
-

3. Clase Catalogo

La clase Catalogo gestiona el inventario de ropa mediante un diccionario y dos árboles AVL (para atributos de precio y stock). Este diseño permite acceder a prendas rápidamente por su ID y realizar búsquedas eficientes por precio y stock.

- **Añadir Prenda (añadir_prenda):** $O(\log N) / \Omega(1)$
 - Insertar una prenda en el diccionario es $O(1)$.
 - Insertarla en los árboles AVL de precio y stock toma $O(\log N)$, ya que se realiza una operación de inserción en un árbol balanceado; que como he mencionado previamente, en el mejor caso tarda $\Omega(1)$.
 - **Eliminar Prenda (eliminar_prenda):** $O(\log N) / \Omega(1)$
 - Similar a añadir_prenda, eliminar una prenda del diccionario es $O(1)$, pero requiere $O(\log N)$ para eliminarla de los árboles AVL.
 - **Buscar Prenda (buscar_prenda):** $O(1) / \Omega(1)$
 - La búsqueda por ID en el diccionario es $O(1)$.
 - **Listar Prendas (listar_prendas):** $O(N) / \Omega(n)$
 - Listar todas las prendas implica recorrer cada entrada en el diccionario, lo cual es $O(N)$ y $\Omega(n)$ para cualquier caso.
 - **Listar por Precio (listar_porPrecio):** $O(N) / \Omega(n)$
 - Esta operación depende del recorrido in-order en el árbol AVL de precios, que es $O(N)$ en el peor y en el mejor caso, puesto que recorre todos los elementos del árbol
 - **Listar por Stock (listar_porStock):** $O(N) / \Omega(n)$
 - Similar a listar_porPrecio, este método también requiere un recorrido completo en el árbol AVL de stock.
 - **Buscar en Rango de Precio (buscar_en_rango):** $O(\log N) / \Omega(\log n)$
 - Utiliza el método buscar_en_rango del árbol AVL para precios, que es $O(\log N)$ en el peor y en el mejor caso puesto que el árbol está balanceado.
 - **Buscar en Rango de Stock (buscar_en_rango):** $O(\log N) / \Omega(\log n)$
 - Igualmente, el árbol AVL de stock se recorre en $O(\log N)$.
-

4. Flujo Principal (main.py)

El flujo principal se encarga de manejar el menú interactivo, ejecutando funciones específicas en Catalogo según la entrada del usuario.

- **Opciones del Menú:** $O(1)$ / $\Omega(1)$ para mostrar opciones y procesar la entrada.
- **Operaciones del Catálogo:** La complejidad de cada opción del menú depende de la operación que se llame en la clase Catalogo.

Resumen de Complejidades

Clase	Operación	Complejidad O	Complejidad Ω	Complejidad Θ
PrendaRopa	Creación de Prenda	$O(1)$	$\Omega(1)$	$\Theta(1)$
	Getters/Setters	$O(1)$	$\Omega(1)$	$\Theta(1)$
Arbol (AVL)	Insertar	$O(\log N)$	$\Omega(1)$	-
	Eliminar	$O(\log N)$	$\Omega(1)$	-
	Buscar	$O(\log N)$	$\Omega(1)$	-
	Balanceo	$O(\log n)$	$\Omega(1)$	
	Listar en Orden	$O(N)$	$\Omega(n)$	$\Theta(n)$
	Buscar en Rango	$O(\log N)$	$\Omega(\log n)$	$\Theta(\log n)$
Catalogo	Añadir Prenda	$O(\log N)$	$\Omega(1)$	-
	Eliminar Prenda	$O(\log N)$	$\Omega(1)$	-
	Buscar Prenda	$O(1)$	$\Omega(1)$	$\Theta(1)$
	Listar Prendas	$O(N)$	$\Omega(n)$	$\Theta(n)$
	Listar por Precio	$O(N)$	$\Omega(n)$	$\Theta(n)$
	Listar por Stock	$O(N)$	$\Omega(n)$	$\Theta(n)$
	Buscar en Rango (Precio)	$O(\log N)$	$\Omega(\log n)$	$\Theta(\log n)$

Clase	Operación	Complejidad O	Complejidad Ω	Complejidad Θ
	Buscar en Rango (Stock)	$O(\log N)$	$\Omega(\log n)$	$\Theta(\log n)$
Main	Menú Principal	$O(1)$	$\Omega(1)$	$\Theta(1)$