

Análisis de Eficiencia (Complejidad Temporal)

1. Agregar Persona (**add_person**)

Este método agrega un nodo al grafo.

- Complejidad Big O (O): $O(1)$
- Complejidad Theta (Θ): $\Theta(1)$
- Complejidad Omega (Ω): $\Omega(1)$

Como agregar un nodo no depende de la cantidad de nodos existentes en el grafo, esta operación es **constante**.

2. Agregar Relación (Padre-Hijo) (**add_relationship**)

Este método agrega una arista entre dos nodos, representando una relación de padre-hijo.

- Complejidad Big O (O): $O(1)$
- Complejidad Theta (Θ): $\Theta(1)$
- Complejidad Omega (Ω): $\Omega(1)$

Al igual que agregar un nodo, agregar una arista es una operación constante, ya que **networkx** maneja las conexiones directamente y no se requieren cálculos adicionales.

3. Eliminar Persona (**remove_person**)

Elimina un nodo y todas sus aristas asociadas.

- Complejidad Big O (O): $O(E)$
- Complejidad Theta (Θ): $\Theta(E)$
- Complejidad Omega (Ω): $\Omega(1)$

En el peor de los casos, la persona tiene conexiones con todos los demás nodos (es el nodo más conectado), lo que lleva a una complejidad de $O(E)$. En el mejor caso, el nodo no tiene conexiones, por lo que es $\Omega(1)$.

4. Encontrar Relación (**find_relationship**)

Este método busca el camino más corto entre dos personas en el árbol genealógico para determinar su grado de parentesco.

- **Complejidad Big O (O):** $O(N + E)$
- **Complejidad Theta (Θ):** $\Theta(N + E)$
- **Complejidad Omega (Ω):** $\Omega(1)$

Para encontrar el camino más corto en un grafo, se emplea una búsqueda como BFS (Búsqueda en Anchura). En un grafo dirigido, BFS tiene una complejidad de $O(N + E)$. En el caso ideal donde **person1** y **person2** están directamente conectados, solo se requiere una operación para verificar la relación, resultando en $\Omega(1)$.

5. Detectar Endogamia (**detect_inbreeding**)

Este método busca múltiples caminos entre dos nodos para detectar relaciones redundantes o posibles casos de endogamia.

- **Complejidad Big O (O):** $O(N^3)$
- **Complejidad Theta (Θ):** $\Theta(N^3)$
- **Complejidad Omega (Ω):** $\Omega(1)$

Para cada nodo en el grafo, el método evalúa todos los posibles caminos desde cada otro nodo, lo cual resulta en una complejidad aproximadamente cúbica $O(N^3)$ en el caso más denso. En el mejor de los casos, si no hay conexiones adicionales o ciclos, el método no encuentra rutas múltiples, logrando $\Omega(1)$.

6. Guardar y Cargar Árbol (**save_tree** y **load_tree**)

Estas funciones permiten guardar y cargar la estructura del árbol en un archivo JSON.

- **Guardar (**save_tree**):**
 - **Complejidad Big O (O):** $O(N + E)$
 - **Complejidad Theta (Θ):** $\Theta(N + E)$
 - **Complejidad Omega (Ω):** $\Omega(1)$

Para guardar el árbol, el código debe convertir todos los nodos y aristas a formato JSON. En el peor caso, debe procesar todos los nodos y aristas, resultando en $O(N + E)$. En el mejor caso (árbol vacío), solo requiere $\Omega(1)$.

- **Cargar (**load_tree**):**
 - **Complejidad Big O (O):** $O(N + E)$
 - **Complejidad Theta (Θ):** $\Theta(N + E)$
 - **Complejidad Omega (Ω):** $\Omega(1)$

Cargar los datos también implica procesar nodos y aristas, lo que resulta en $O(N + E)$. En el mejor caso, el archivo no tiene nodos ni aristas, y la complejidad es $\Omega(1)$.

7. Visualización del Árbol (**visualize_tree**)

Genera una representación gráfica del árbol genealógico.

- **Complejidad Big O (O):** $O(N + E)$
- **Complejidad Theta (Θ):** $\Theta(N + E)$
- **Complejidad Omega (Ω):** $\Omega(1)$

Dibujar el grafo requiere recorrer los nodos y aristas para su representación. En el caso ideal (árbol vacío), no hay nodos ni aristas para dibujar, por lo que es $\Omega(1)$.

Resumen de Complejidades

Método	Big O (O)	Theta (Θ)	Omega (Ω)
Agregar Persona	$O(1)$	$\Theta(1)$	$\Omega(1)$
Agregar Relación	$O(1)$	$\Theta(1)$	$\Omega(1)$
Eliminar Persona	$O(E)$	$\Theta(E)$	$\Omega(1)$
Encontrar Relación	$O(N + E)$	$\Theta(N + E)$	$\Omega(1)$
Detectar Endogamia	$O(N^3)$	$\Theta(N^3)$	$\Omega(1)$
Guardar Árbol	$O(N + E)$	$\Theta(N + E)$	$\Omega(1)$
Cargar Árbol	$O(N + E)$	$\Theta(N + E)$	$\Omega(1)$
Visualizar Árbol	$O(N + E)$	$\Theta(N + E)$	$\Omega(1)$

Este análisis muestra cómo el rendimiento depende de la cantidad de personas y relaciones en el árbol genealógico, destacando que las funciones de búsqueda y detección de endogamia tienen mayor complejidad, especialmente en árboles densos.