UNIVERSIDAD CONTINENTAL

FACULTAD DE INGENIERÍA



INFORME DE ESTRUCTURA DE DATOS

NRC: 29901

Asignatura: Estructura de datos

Docente: Osorio Contreras Rosario Delia

Tema "ÁRBOL GENEALÓGICO - ABR"

INTEGRANTES:

- García Betancourt Israel Jedidias
- Leon Armas Luis Aram
- Ramírez Quillatupa Juan Diego
- Veliz Durand Vieri Del Piero

2025 - 10 Huancayo - Perú

ÍNDICE

Capítulo	1 - Fase de Ideación	1
1. De	escripción del problema	1
2. Re	equerimientos del sistema	1
2.1 F	uncionales	1
2.2.	No funcionales	2
3. Re	espuestas a la pregunta guía	2
3.1.	¿Qué información se debe almacenar en cada nodo del árbol?	2
3.2. estru	وCómo insertar y eliminar miembros del árbol sin romper su اددادات	2
3.3. gene	وي Qué métodos permiten recorrer el árbol para visualizar la alogía?	3
3.4.	¿Cómo determinar si un miembro pertenece a una rama específic	a?
3.5.	¿Cómo balancear el árbol si se vuelve demasiado profundo?	4
Capítulo	2 – Prototipo	5
1. De	escripción de estructuras de datos y operaciones	5
1.1.	Pseudocódigo para crear un árbol binario	5
1.2.	Operaciones implementadas	5
1.1.2.	Verificación de ancestro (esAncestro)	5
1.1.3.	Inserción de persona (insertarPersona)	6
1.1.4.	Recorridos del árbol (Preorden, Inorden y Postorden)	6
1.1.5.	Mostrar ascendencia detallada (mostrarAscendenciaDetallada)	6
1.1.6.	Añadir persona (anadirPersona)	6
1.1.7.	Eliminación de persona (eliminarPersona)	6
1.1.8.	Submenú de métodos de búsqueda (submenuMetodosBusqueda)	7
1.1.9.	Búsqueda de persona y ascendencia	7
1.1.10.	Menú principal (menu)	7
2. Al	goritmos principales	7
2.1 .	Pseudocódigo para crear un árbol binario	7
2.2.	Pseudocódigo para realizar el recorrido de un árbol	8

3. Diagramas de Flujo	8	
4. Avance del código fuente	8	
4.1. Definición de estructuras	8	
4.2. Funciones principales del árbol	9	
4.3. Operaciones del sistema	10	
4.4. Menú principal	11	
Capítulo 3 - Solución Final	11	
1. Código limpio, bien comentado y estructurado	11	
1.1. Definición de estructuras	11	
1.2. Funciones principales del árbol	12	
1.3. Operaciones del sistema	13	
1.4. Menú y ejecución principal	15	
2. Capturas de pantalla de las ventanas de ejecución con las divergruebas de validación de datos		
2.1. Menú		
2.2. Añadir Persona		
2.3. Eliminar Persona	16	
2.4. Métodos de búsqueda	17	
2.5. Buscar por ID	18	
2.6. Rebalancear árbol	18	
2.7. Salir	18	
Capítulo 4 – Evidencias del trabajo colaborativo	18	
1. Repositorio con Control de Versiones (Capturas de Pantalla)	18	
Conclusiones19		
Referencias19		
Anexos	20	

ABR - IMPLEMENTACIÓN

Capítulo 1 - Fase de Ideación

1. Descripción del problema

Un grupo de arqueólogos ha descubierto los restos de una antigua civilización. Tras un análisis detallado, se revela que su historia y linajes pueden representarse mediante un árbol genealógico. Esta representación es fundamental para entender cómo estaban organizadas las familias, qué jerarquías existían, quiénes fueron sus ancestros y cómo se distribuyeron los linajes a lo largo del tiempo.

Sin embargo, la información obtenida se encuentra dispersa y debe organizarse de forma estructurada. Para ello, se requiere una aplicación informática que permita almacenar y organizar estos datos de forma eficiente, brindando la posibilidad de realizar consultas rápidas sobre ancestros, descendientes y relaciones familiares.

El reto principal radica en crear una solución tecnológica capaz de representar fielmente esta estructura genealógica, facilitando el acceso y manipulación de los datos históricos descubiertos.

2. Requerimientos del sistema

2.1 Funcionales

- **Registro de individuos:** El sistema debe permitir ingresar personas con atributos como nombre, fecha aproximada, linaje o generación.
- **Relaciones familiares:** Posibilidad de registrar vínculos como padre, madre, hijo(a), y hermanos
- Consultas genealógicas: Las consultas genealógicas permiten extraer información específica del árbol familiar de acuerdo con las necesidades del análisis. Entre las más comunes se encuentran la búsqueda de ancestros, tanto directos como indirectos, lo cual permite rastrear el origen familiar de una persona. También es posible consultar los descendientes de un individuo determinado, es decir, obtener información sobre sus hijos, nietos y generaciones posteriores. Asimismo, se pueden visualizar líneas genealógicas completas o parciales, ya sea ascendentes o descendentes, lo que facilita comprender la estructura y la extensión del árbol familiar en función del objetivo planteado.
- Edición de datos: Actualizar o eliminar relaciones o individuos registrados.

2.2. No funcionales

- Rendimiento: El sistema debe responder rápidamente incluso con árboles de gran tamaño (miles de registros).
- **Interfaz amigable:** Fácil de usar, con menús intuitivos para arqueólogos o investigadores.
- **Escalabilidad:** Capacidad para manejar ampliaciones del árbol conforme se descubren nuevos datos
- **Seguridad:** Protección de los datos históricos almacenados para evitar pérdidas o alteraciones accidentales.

3. Respuestas a la pregunta guía

3.1. ¿Qué información se debe almacenar en cada nodo del árbol?

Cada nodo del árbol binario de búsqueda (ABB) representaría a una persona e incluiría información como su nombre completo, fecha de nacimiento y, en caso de haber fallecido, su fecha de defunción. Además, se asignaría un ID único que actuaría como clave para organizar y localizar eficientemente a los individuos dentro del árbol. El nodo también almacenaría relaciones familiares, como referencias al padre, la madre (si se permite) y los hijos, lo que facilitaría la representación de la estructura genealógica. Opcionalmente, se podrían incluir otros metadatos, como el género o el lugar de nacimiento, para enriquecer la información. Esta estructura no solo captura la identidad de cada persona, sino también su posición dentro de la genealogía, aprovechando las propiedades del ABB para garantizar un acceso y organización óptimos.

3.2. ¿Cómo insertar y eliminar miembros del árbol sin romper su estructura?

Para insertar un nuevo miembro en el árbol sin romper la estructura del Árbol Binario de Búsqueda (ABB), se utiliza un ID único como clave que permite mantener el orden. Si el ID del nuevo miembro es menor que el del nodo actual, se inserta en la rama izquierda; si es mayor, se coloca en la rama derecha. Las relaciones entre nodos (padre e hijos) se establecen de manera implícita según estas conexiones.

Para eliminar un miembro del árbol sin alterar su estructura, existen tres casos:

- Si el nodo es una hoja, se puede eliminar directamente.
- Si tiene un solo hijo, este hijo reemplaza al nodo eliminado.

• Si tiene dos hijos, se sustituye por su sucesor inorden (el nodo más pequeño del subárbol derecho) para mantener la propiedad del ABB.

En ambos casos, es fundamental actualizar correctamente las referencias entre nodos (padre, madre o hijos, si se usan explícitamente) para conservar la coherencia del árbol genealógico.

3.3. ¿Qué métodos permiten recorrer el árbol para visualizar la genealogía?

Para visualizar correctamente la genealogía en un árbol binario, se utilizan distintos métodos de recorrido que permiten interpretar las relaciones entre los miembros según el tipo de análisis que se quiera realizar. Los tres métodos más utilizados son:

- Preorden (root-left-right): Este recorrido comienza por la raíz del árbol (el ancestro común) y continúa hacia la izquierda y luego hacia la derecha. Es ideal para representar la genealogía desde el antecesor hacia sus descendientes, lo que permite construir un relato generacional desde el origen familiar. Además, es útil cuando se desea guardar o imprimir toda la estructura jerárquica respetando el orden generacional.
- Inorden (left-root-right): Recorre primero el subárbol izquierdo, luego
 el nodo actual y finalmente el derecho. Este método es especialmente
 útil cuando se quiere listar a los miembros de la genealogía en orden
 cronológico, siempre que el árbol utilice la fecha de nacimiento como
 clave. De esta manera, se puede obtener un registro ordenado de las
 generaciones, lo cual es valioso para análisis históricos o
 demográficos.
- Postorden (left-right-root): En este recorrido, se procesan primero los subárboles izquierdo y derecho, y finalmente la raíz. Es útil cuando se desea eliminar todos los nodos del árbol desde los más jóvenes hacia el ancestro, respetando una lógica de eliminación inversa a la generación. También se aplica en procesos como la liberación de memoria o la depuración del árbol genealógico en sistemas automatizados.

Cada uno de estos métodos cumple una función específica y se puede emplear dependiendo del tipo de información que se desea obtener del árbol. Por ejemplo, si se quiere responder a preguntas como "¿Cuáles son los descendientes de un antecesor específico?" se optaría por el recorrido en preorden. En cambio, si se busca analizar la genealogía desde una perspectiva temporal, el recorrido inorden es el más adecuado. Así, estos métodos no solo

permiten navegar el árbol, sino también entender la estructura familiar desde diferentes enfoques.

3.4. ¿Cómo determinar si un miembro pertenece a una rama específica?

Para determinar si un miembro pertenece a una rama específica dentro de un árbol genealógico, se realiza una búsqueda recursiva a partir del nodo raíz o desde un antepasado determinado. Durante esta búsqueda, se analiza si el ID del miembro buscado aparece en el subárbol izquierdo o derecho del nodo actual. Si se encuentra, se concluye que dicho miembro pertenece a esa rama. Este procedimiento también puede llevarse a cabo siguiendo los punteros de los hijos y comparando sus identificadores con el ID objetivo.

Este método resulta útil para responder preguntas como: "¿Está esta persona dentro del linaje de esta familia?" o "¿Desciende de este antepasado?", ya que permite verificar de forma precisa si existe una conexión directa o indirecta entre dos nodos del árbol, manteniendo así la coherencia y trazabilidad de la genealogía representada.

3.5. ¿Cómo balancear el árbol si se vuelve demasiado profundo?

Con el tiempo, un árbol genealógico basado en un árbol binario de búsqueda (ABB) podría desequilibrarse si los nodos se insertan en un orden específico, como por fechas o IDs secuenciales, lo que resultaría en una estructura similar a una lista lineal en uno de los lados. Este desbalance afectaría negativamente el rendimiento de las operaciones de búsqueda y recorrido. Para solucionar este problema, se pueden implementar estrategias como el uso de un Árbol AVL, que realiza ajustes automáticos en las alturas de las ramas después de cada inserción o eliminación, garantizando un equilibrio óptimo. Otra alternativa es emplear un Árbol Rojo-Negro, que ofrece mayor eficiencia en ciertos escenarios. Además, existe la opción de realizar un rebalanceo manual, recolectando todos los nodos en orden y reconstruyendo el árbol de manera equilibrada, insertando los elementos de forma estratégica. El objetivo principal es mantener un balance entre las ramas izquierda y derecha para asegurar que las operaciones sigan siendo eficientes, incluso cuando el árbol crezca con muchos miembros.

Capítulo 2 - Prototipo

1. Descripción de estructuras de datos y operaciones

1.1. Pseudocódigo para crear un árbol binario

Se define una estructura llamada "Nodo", que representa a cada persona dentro del árbol genealógico.

Cada nodo contiene los siguientes campos:

- id: una cadena de texto que actúa como identificador único de la persona.
- nombre: el nombre de la persona.
- apellido: el apellido de la persona.
- padre: puntero al nodo que representa al padre (antecesor inmediato).
- izq: puntero al hijo izquierdo (primer hijo).
- der: puntero al hijo derecho (segundo hijo).

Esta estructura permite construir un árbol binario con jerarquía familiar, donde cada persona puede tener como máximo dos hijos directos y un único padre. Este modelo es útil para representar genealogías de manera estructurada y organizada.

1.2. Operaciones implementadas

1.1.1. Búsqueda por ID (buscarPorID)

- Permite localizar a una persona dentro del árbol usando su identificador único (id).
- Utiliza un recorrido recursivo en preorden (raíz, hijo izquierdo, hijo derecho).
- Si el nodo con el ID buscado se encuentra, se retorna su puntero; de lo contrario, se retorna NULL.

1.1.2. Verificación de ancestro (esAncestro)

- Determina si un nodo dado es ancestro directo de otro.
- Recorre hacia arriba utilizando el puntero padre desde el nodo objetivo hasta llegar a la raíz.
- Esta función es esencial para prevenir la creación de ciclos genealógicos al insertar nuevos miembros en el árbol.

1.1.3. Inserción de persona (insertarPersona)

- Permite agregar una nueva persona al árbol como hijo de un nodo padre ya existente.
- Se validan las siguientes condiciones antes de la inserción:
 - o Que el padre exista en el árbol.
 - o Que la persona nueva no tenga ya un padre asignado.
 - Que no se cree un ciclo genealógico (verificación mediante esAncestro).
 - o Que el padre tenga espacio disponible (máximo dos hijos).
- Si todo es válido, la nueva persona se enlaza como hijo izquierdo (izq) o derecho (der) del padre.

1.1.4. Recorridos del árbol (Preorden, Inorden y Postorden)

- Preorden (preorden): primero muestra el nodo actual, luego recorre el hijo izquierdo y finalmente el derecho.
- Inorden (inorden): primero recorre el hijo izquierdo, luego muestra el nodo actual, y después recorre el hijo derecho.
- Postorden (postorden): recorre primero ambos hijos (izquierdo y derecho) y finalmente muestra el nodo actual.
- Estos recorridos se usan para visualizar el árbol en distintos órdenes según el análisis deseado.

1.1.5. Mostrar ascendencia detallada (mostrarAscendenciaDetallada)

- Muestra la línea ascendente de una persona desde el nodo seleccionado hasta la raíz.
- Se presenta el nivel jerárquico de cada ancestro encontrado.
- Además, se detectan y muestran los hermanos del nodo en cada nivel (si existen).
- Esta operación proporciona una vista clara y estructurada del linaje familiar.

1.1.6. Añadir persona (anadirPersona)

- Solicita datos básicos como ID, nombre, apellido e ID del padre.
- Verifica que el ID sea único.
- Si el árbol está vacío, la persona se convierte en la raíz del árbol.
- Si no, se llama a insertarPersona para añadirla bajo el padre indicado.

1.1.7. Eliminación de persona (eliminarPersona)

Permite eliminar un nodo del árbol solo si no tiene hijos.

- Si el nodo a eliminar es la raíz y no tiene hijos, el árbol queda vacío.
- Si el nodo tiene hijos, la eliminación es rechazada para mantener la integridad del árbol genealógico.

1.1.8. Submenú de métodos de búsqueda (submenuMetodosBusqueda)

- Ofrece un menú para que el usuario pueda ejecutar cualquiera de los tres recorridos del árbol.
- Después de mostrar los resultados, permite volver al menú principal.

1.1.9. Búsqueda de persona y ascendencia

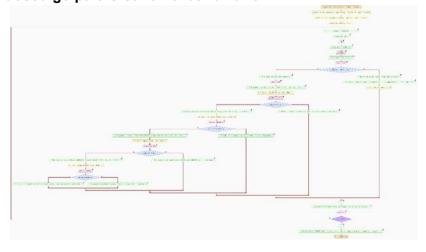
- Solicita un ID y utiliza buscarPorID para ubicar a la persona.
- Si se encuentra, se muestra la ascendencia detallada usando mostrarAscendenciaDetallada.

1.1.10. Menú principal (menu)

- Controla toda la interacción con el usuario mediante opciones por consola.
- Las opciones disponibles incluyen: agregar persona, eliminar persona, mostrar recorridos, buscar persona por ID y salir del programa.

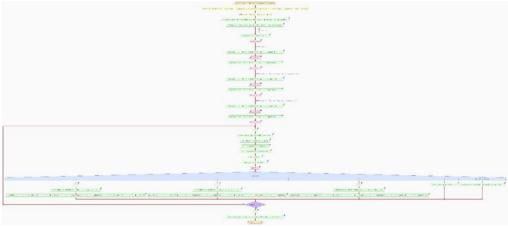
2. Algoritmos principales

2.1. Pseudocódigo para crear un árbol binario



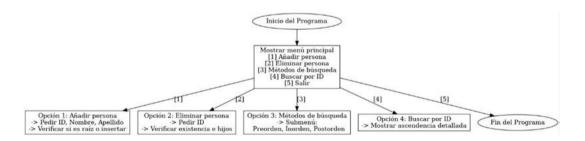
https://drive.google.com/drive/folders/1A dJmSbkKeUvANEfRnhPoYXFRTfMkJgz?usp=drive link

2.2. Pseudocódigo para realizar el recorrido de un árbol



https://drive.google.com/drive/folders/1A dJmSbkKeUvANEfRnhPoYXFRTfMkJqz?usp=drive link

3. Diagramas de Flujo



4. Avance del código fuente

A continuación, se muestran capturas del código fuente desarrollado hasta el momento para el prototipo del árbol genealógico. Estas incluyen la estructura del nodo, funciones de inserción, eliminación, búsqueda, recorridos y el menú principal.

4.1. Definición de estructuras

4.2. Funciones principales del árbol

4.2.1. Función para buscar persona por ID

```
// Función para buscar una persona en el árbol por su ID

17 □ Nodo* buscarPorID(Nodo* nodo, const string& id) {

18 | if (nodo == NULL) return NULL;  // Si el nodo es nulo, no se encontró

19 | if (nodo->id == id) return nodo;  // Si el ID coincide, se encontró

Nodo* encontrado = buscarPorID(nodo->izq, id); // Buscar recursivamente en el subárbol izquierdo

16 | if (encontrado) return encontrado;  // Si se encontró en el subárbol izquierdo, devolverlo

17 | return buscarPorID(nodo->der, id);  // Si no, buscar en el subárbol derecho
```

4.2.2. Insertar persona al árbol

```
35 // Función para insertar una nueva persona en el árbol bajo un padre especificado
36 □ bool insertarPersona(Nodo* raiz, Nodo* nueva, const string& padreID) {
37  Nodo* padre = buscarPorID(raiz, padreID); // Buscar el nodo del padre
38 □ if (padre == NULL) {
39  cout << "Error: Padre no encontrado.\n"; // Validar existencia del padre
40
                      return false;
41
42
              if (nueva->padre != NULL) {
                     // Validar que la nueva persona no tenga ya un padre asignado
cout << "Error: Esta persona ya tiene un padre asignado (" << nueva->padre->id << ").\n";
44
45
              if (esAncestro(nueva, padre)) {
    // Prevenir ciclos: no se puede insertar un ancestro como hijo de su descendiente
    cout << "Error: No se puede insertar (crear a un ciclo).\n";</pre>
47日
48
50
51
                      return false;
52
                  ueva->padre = padre:
                                                                                              // Asignar el padre
              if (padre->izq == NULL) (
padre->izq = nueva;
53 E
                                                                                             // Insertar como hijo izquierdo si está disponible
              return true;
) else if (padre->der == NULL) {
   padre->der = nueva;
55
56
57
                                                                                              // Insertar como hijo derecho si está disponible
58
59
              ) else {
   cout << "Error: El padre ya tiene dos hijos.\n"; // Si ya tiene dos hijos, no se puede insertar
                     return false;
62
63 L )
```

4.2.3. Recorridos del árbol

```
// Recorrido en preorden: visita raíz, luego hijo izquierdo y luego derecho
66 ☐ void preorden(Nodo* nodo) {
          if (nodo != NULL) {
68
               cout << nodo->nombre << " " << nodo->apellido << " (" << nodo->id << ")\n";
               preorden(nodo->izq); // Visitar hijo izquierdo
preorden(nodo->der); // Visitar hijo derecho
69
70
71
72 L }
73
74
      // Recorrido en inorden: hijo izquierdo, luego raíz, luego derecho
75 □ void inorden(Nodo* nodo) {
          if (nodo != NULL) {
               inorden(nodo->izq); // Visitar hijo izquierdo
cout << nodo->nombre << " " << nodo->apellido << " (" << nodo->id << ")\n";</pre>
77
78
                inorden(nodo->der); // Visitar hijo derecho
79
80
81 }
82
      // Recorrido en postorden: hijo izquierdo, hijo derecho, luego raíz
83
84 ☐ void postorden(Nodo* nodo) {
85日
          if (nodo != NULL) {
               postorden(nodo->izq); // Visitar hijo izquierdo
postorden(nodo->der); // Visitar hijo derecho
cout << nodo->nombre << " " << nodo->apellido << " (" << nodo->id << ")\n";</pre>
87
88
89
90 L }
```

4.3. Operaciones del sistema

4.3.1. Añadir persona

```
145 // Permite añadir una nueva persona al árbol
146 ─ void anadirPersona(Nodo*& raiz) {
147  Nodo* nueva = new Nodo(); // Crear nuevo nodo
 148
149
                        cout << "ID unico:
 150
                       getline(cin, nueva->id);
                       // Verificar si ya existe una persona con ese ID
if (raiz != NULL && buscarPorIO(raiz, nueva->id) != NULL) {
   cout << "Error: Ya existe una persona con ese ID.\n";
   delete nueva; // Liberar memoria si ya existe</pre>
 152
 153
 154
155
 156
157
                                return;
 158
                       // Ingresar nombre y apellido
cout << "Nombre: ";
getline(cin, nueva->nombre);
cout << "Apellido: ";
getline(cin, nueva->apellido);
 159
  161
  162
 163
164
                       // Inicializar punteros
nueva->izq = nueva->der = nueva->padre = NULL;
 165
 166
167
                       if (raiz == NULL) {
    raiz = nueva; // Si el árbol está vacío, esta persona es la raíz
    cout << "Anadido como raiz del arbol.\n";</pre>
 168
 169
170
                        else (
// Solicitar ID del padre y tratar de insertar
 171
 172
173
                               // Solicitar ID del padre y tratur de discretaring padreID;
cout << "ID del padre: ";
getline(cin, padreID);
if (!insertarPersona(raiz, nueva, padreID)) {
    delete nueva; // Si falla, Liberar memoria
 174
175
176 =
177
                                } else {
    cout << "Persona anadida al arbol.\n";
 177
178
179
 180
181
182
 180
183
```

4.3.2. Eliminar persona

```
// Permite eliminar una persona del árbol si no tiene hijos
185 □ void eliminarPersona(Nodo*& raiz, const string& id) {
186
          Nodo* objetivo = buscarPorID(raiz, id); // Buscar a La persona
187
          if (objetivo == NULL) {
188
               cout << "Error: Persona no encontrada.\n";
189
               return;
199
191
          // No se permite eliminar personas con hijos
if (objetivo->izq != NULL || objetivo->der != NULL) {
192
193日
              cout << "Error: No se puede eliminar. Esta persona tiene hijos.\n";
194
195
              return:
196
197
          // Si es la raíz y no tiene hijos, eliminarla y vaciar el árbol
198
          if (objetivo == raiz) {
199
200
              delete raiz;
201
               raiz = NULL;
202
              cout << "Raiz eliminada. Arbol vacio.\n";
203
              return:
204
205
206
           // Si no es la raíz, eliminarla del padre
207
          Nodo* padre = objetivo->padre;
208
          if (padre->izq == objetivo)
209
              padre->izq = NULL;
210
          else if (padre->der == objetivo)
211
             padre->der = NULL;
212
213
          delete objetivo; // Liberar memoria del nodo
214
          cout << "Persona eliminada correctamente.\n";
215
```

4.4. Menú principal

```
279 void menu() {
280 Node* raiz = NULL; // Arbot (miclaimente vacio int op;
282
283
284
285
                          // Mustrur optiones det menú principot
cout « "*** MENU ARBOL GINCALOGICO ***\n";
cout « "[1]: Anadir persona\n";
cout « "[2]: Eliminar persona\n";
cout « "[3]: Metdods de busqueda (Preorden, Inorden, Postorden)\n";
cout « "[4]: Buscar persona por ID (ascendencia)\n";
cout « "[5]: Salir\n";
286
288
289
291
292
                            // Vatidar opción ingresada
292
293
294
295
296
297
                                 cout ec "Elegir opcion: ";
                                 cin >> op;
if (op < 1 || op > 5) {
  cout << "ERROR, opcion incorrecta\n";
298
                           } while (op < 1 || op > 5);
                          cin.ignore(); // Limpiar buffer
 381
382
                          385
386
387
388
                                       break:
369
318
                                 case 2: {
// Eliminar persona del drbal
                                       string id;

cout ec "ID de la persona a eliminar: ";

getline(cin, id);

eliminarPersona(ralz, id);
311
314
315
316
317
                                 case It
                                        // Acceder a submenu de métodos de recorrido
submenuMetodosBusqueda(ralz);
break;
318
                                 case 4:
    // Buscar persona y mostrar su ascendencia
buscarPersonaYAscendencia(raiz);
 321
 322
324
                                        break;
325
326
                                 case 5:
// Satir del programa
                                       break:
327
328
                          // Pausar y Limpiar pantalla si no se ha elegido sailr
if (op != 5) {
    system("pause");
    system("cls");
338
331
332
333
334
335
336
337
                    } while (op != 5);
        E,
```

Capítulo 3 - Solución Final

1. Código limpio, bien comentado y estructurado.

1.1. Definición de estructuras

```
#include <iostream>
2
     #include <string>
     #include <clocale>
3
4
     using namespace std;
     // Definición de la estructura Nodo para representar a una persona en un árbol genealógico
6
7 ☐ struct Nodo {
                             // Identificador único de la persona
8
         string id:
                            // Nombre de la persona
         string nombre:
9
                           // Apellido de la persona
// Puntero al nodo del padre
10
         string apellido:
11
         Nodo* padre;
         Nodo* izq;
                            // Hijo izquierdo (puede representar al primer hijo)
12
         Nodo* der;
                            // Hijo derecho (puede representar al segundo hijo)
13
   L };
```

1.2. Funciones principales del árbol

1.2.1. Función para buscar persona por ID

1.2.2. Verificación de ancestros

1.2.3. Insertar persona al árbol

```
// Función para insertar una nueva persona en el árbol bajo un padre especificado
insertarPersona(Nodo* raiz, Nodo* nueva, const stringa padreID) {
Nodo* padre = buscarPorID(raiz, padreID); // Buscar el nodo del padre
if (padre == NULL) {
cout << "Error: Padre no encontrado.\n"; // Validar existencia del padre
return false;
}
if (nueva->padre != NULL) {
// Validar que la nueva persona no tenga ya un padre asignado
cout << "Error: Esta persona ya tiene un padre asignado (" << nueva->padre->id << ").\n";
return false;
}
if (esAncestro(nueva, padre)) {
// Prevenir ciclos: no se puede insertar un ancestro como hijo de su descendiente
cout << "Error: No se puede insertar (crear a un ciclo).\n";
return false;
}
neuva->padre = padre;
if (padre->izq = nueva;
return true;
}
if (padre->izq = nueva;
// Insertar como hijo izquierdo si está disponible
return true;
}
slas if (padre->der == NULL) {
padre->izq = nueva;
// Insertar como hijo derecho si está disponible
return true;
}
else if (cout << "Error: El padre ya tiene dos hijos.\n"; // Si ya tiene dos hijos, no se puede insertar
return false;
}
}
```

1.2.4. Recorridos del árbol

```
65 // Recorrido en preorden: visita raíz, luego hijo izquierdo y luego derecho
66 ♥ void preorden(Nodo* nodo) {
               d preorden(Nodo- nodo) {
if (nodo != NULL) {
   cout << nodo->nombre << " " << nodo->apellido << " (" << nodo->id << ")\n";
   preorden(nodo->izq); // Visitar hijo izquierdo
   preorden(nodo->der); // Visitar hijo derecho
69
70
71
72
}
74 // Recorrido en inorden: hijo izquierdo, Luego raíz, Luego derecho
75 □ void inorden(Nodo* nodo) {
             if (nodo != NULL) {
   inorden(nodo->izq);  // Visitar hijo izquierdo
   cout << nodo->nombre << " " << nodo->apellido <</pre>
                                                                     " << nodo->apellido << " (" << nodo->id << ")\n";
78
                       inorden(nodo->der); // Visitar hijo derecho
80 | }
83 // Recorrido en postorden: hijo izquierdo, hijo derecho, luego raíz
84 proid postorden(Nodo* nodo) {
             if (nodo != NULL) {
   postorden(nodo->izq); // Visitar hijo izquierdo
   postorden(nodo->der); // Visitar hijo derecho
   cout << nodo->nombre << " " << nodo->apellido << " (" << nodo->id << ")\n";</pre>
85 白
87
89
99 [ }
```

1.2.5. Mostrar ascendencia detallada

```
void mostrarAscendenciaDetallada(Nodo* persona) {
   if (persona == NULL) {
      cout << "Persona no encontrada.\n"; // Verifica si La persona existe
      return;</pre>
93 = 94 = 95 96 97 98 99 100 101 102 103 =
                      cout << "\nPersona encontrada: " << persona->nombre << " " << persona->apellido << " (" << persona->id << ")\n"; Nodo* camino[100]; // Arreglo para guardar la ruta hasta la raíz
                      Nodo" camino[100]; // Arreglo para guardar la ruta hasta la raíz
int nivel = 0;
Nodo" actual = persona;
while (actual != NULL) {
camino[nivel++] = actual; // Guarda cada nodo del camino hacia arriba
actual = actual->padre;
104
105
106
107
                      // Recorre el camino desde la raíz hasta la persona buscada
for (int i = nivel - 1; i >= 0; i--) {
    actual = camino[i];
    cout << "\nNivel " << (nivel - i) << ":\n ";</pre>
109
110
111
                              if (actual->padre != NULL) {
   Nodo* hermano = NULL;
// Determina si existe un hermano (el otro hijo del padre)
if (actual->padre->izq == actual && actual->padre->der != NULL)
    hermano = actual->padre->der;
else if (actual->padre->der == actual && actual->padre->izq != NULL)
    hermano = actual->padre->izq;
                                       // Si hay hermano, mostrar su información también
if (hermano!= NULL) {
  cout << " " << hermano->apellido << " (" << hermano->id;
  if (i == 0) cout << ") (hermano)"; // Hermano del nodo buscado
  else cout << ")"; // Hermano de un ancestro
133
                                          else {
  cout << "\n"; // Nueva Linea si no hay hermano</pre>
135
                              } else {
    // Es La raíz del árbol (no tiene padre)
    cout << actual->nombre << " " << actual->apellido << " (" << actual->id << ") (Raiz)\n";
137
140 -
141
```

1.3. Operaciones del sistema

1.3.1. Añadir persona

```
// Permite añadir una nueva persona al árbol
void anadirPersona(Nodo*& raiz) {

Nodo* nueva = new Nodo(); // Crear nuevo nodo
148
                cout << "ID unico: "
149
150
                getline(cin, nueva->id);
151
                // Verificar si ya existe una persona con ese ID
152
                if (raiz != NULL && buscarPorID(raiz, nueva->id) != NULL) {
   cout << "Error: Ya existe una persona con ese ID.\n";
   delete nueva; // Liberar memoria si ya existe
153 🖨
154
155
156
                      return:
157
158
                // Ingresar nombre y apellido
cout << "Nombre: ";
getline(cin, nueva->nombre);
159
160
161
                cout << "Apellido: ";
getline(cin, nueva->apellido);
163
164
165
                // Inicializar punteros
                nueva->izq = nueva->der = nueva->padre = NULL;
166
167
                if (raiz == NULL) {
    raiz = nueva; // Si el árbol está vacío, esta persona es la raíz
    cout << "Anadido como raiz del arbol.\n";</pre>
168
169
170
                } else {
// Solicitar ID del padre y tratar de insertar
171
                      string padreID;
cout << "ID del padre: ";</pre>
173
174
                      getline(cin, padreID);
if (!insertarPersona(raiz, nueva, padreID)) {
    delete nueva; // Si falla, liberar memoria
175
176
177
                      } else {
   cout << "Persona anadida al arbol.\n";</pre>
178
179
180
181
182 }
183
```

1.3.2. Eliminar persona

```
// Permite eliminar una persona del árbol si no tiene hijos
185 ☐ void eliminarPersona(Nodo*& raiz, const string& id) {
          Nodo* objetivo = buscarPorID(raiz, id); // Buscar a la persona
187
           if (objetivo == NULL) {
               cout << "Error: Persona no encontrada.\n";
188
189
               return;
190
191
          // No se permite eliminar personas con hijos
if (objetivo->izq != NULL || objetivo->der != NULL) {
192
193日
               cout << "Error: No se puede eliminar. Esta persona tiene hijos.\n";
194
195
               return:
196
197
           // Si es la raíz y no tiene hijos, eliminarla y vaciar el árbol
198
199 🗀
          if (objetivo == raiz) {
200
               delete raiz;
201
               raiz = NULL;
202
               cout << "Raiz eliminada. Arbol vacio.\n";</pre>
203
               return;
204
205
206
           // Si no es la raíz, eliminarla del padre
          Nodo* padre = objetivo->padre;
207
208
          if (padre->izq == objetivo)
              padre->izq = NULL;
209
210
           else if (padre->der == objetivo)
              padre->der = NULL;
211
212
          delete objetivo; // Liberar memoria del nodo
213
          cout << "Persona eliminada correctamente.\n";</pre>
214
215
```

1.3.3. Submenú de recorridos

```
226
227
228 —
229
                          // Validar que se elija una opción válida
                                cout << "Elegir opcion: ";
                               cin >> subopcion;
if (subopcion < 1 || subopcion > 4) {
    cout << "ERROR, opcion incorrecta.\n";
 230
 232
 233
234
                          } while (subopcion < 1 || subopcion > 4);
                         cin.ignore(); // Limpiar buffer de entrada
 238
                         switch (subopcion) {
                               tch (Supupass.,

case 1:

// Mostrar recorrido preorden

cout << "\n-- Recorrido Preorden --\n";

preorden(raiz);

break;
 239
 240
241
 242
243
244
245
246
247
                                | Dreak;
| Case 2:
| // Mostrar recorrido inorden
| cout << "\n-- Recorrido Inorden --\n";
| inorden(raiz);
 248
                                      break;
                                | Dreak;
case 3:
|/ Mostrar recorrido postorden
| cout << "\n-- Recorrido Postorden --\n";
| postorden(raiz);
| break;
 249
250
251
252
253
254
                                case 4:

// Volver al menú principal

cout << "Regresando al menu principal...\n";
 255
 256
 257
 258
 259
260
261 —
262
                         // Pausar y limpiar pantalla si no se sale
if (subopcion != 4) {
   system("pause");
   system("cls");
 263
 264
 265
                   } while (subopcion != 4);
```

1.3.4. Buscar por ID y mostrar ascendencia

1.4. Menú y ejecución principal

1.4.1. Menú principal

1.4.2. Función main

```
339 // Función principal del programa
340 ☐ int main() {
341 | setlocale(LC_ALL, "Spanish"); // Configura la codificación para admitir caracteres en español
342 | menu(); // Lloma al menú principal
343 | return 0; // Fin del programa
344 | }
```

2. Capturas de pantalla de las ventanas de ejecución con las diversas pruebas de validación de datos

2.1. Menú

```
*** MENU ARBOL GENEALOGICO ***

[1]: Anadir persona

[2]: Eliminar persona

[3]: Metodos de busqueda (Preorden, Inorden, Postorden)

[4]: Buscar persona por ID (ascendencia)

[5]: Rebalancear arbol

[6]: Salir

Elegir opcion: 1
```

2.2. Añadir Persona

```
*** MENU ARBOL GENEALOGICO ***

[1]: Anadir persona

[2]: Eliminar persona

[3]: Metodos de busqueda (Preorden, Inorden, Postorden)

[4]: Buscar persona por ID (ascendencia)

[5]: Rebalancear arbol

[6]: Salir

Elegir opcion: 1

ID unico: 1235

Nombre: María Alberta

Apellido: Valde Tapia

ID del padre: 1234

Persona anadida al arbol.

Presione una tecla para continuar . . .
```

2.3. Eliminar Persona

```
*** MENU ARBOL GENEALOGICO ***

[1]: Anadir persona

[2]: Eliminar persona

[3]: Metodos de busqueda (Preorden, Inorden, Postorden)

[4]: Buscar persona por ID (ascendencia)

[5]: Rebalancear arbol

[6]: Salir

Elegir opcion: 2

ID de la persona a eliminar: 1235

Persona eliminada correctamente.

Presione una tecla para continuar . . .
```

2.4. Métodos de búsqueda

```
** MENU ARBOL GENEALOGICO ***
[1]: Anadir persona
2]: Eliminar persona
3]: Metodos de busqueda (Preorden, Inorden, Postorden)
[4]: Buscar persona por ID (ascendencia)
5]: Rebalancear arbol
[6]: Salir
Elegir opcion: 3
 -- METODOS DE BUSOUEDA ---
[1]: Mostrar Preorden
[2]: Mostrar Inorden
[3]: Mostrar Postorden
4]: Volver al menu principal
Elegir opcion: 1
-- Recorrido Preorden --
Juan Eduardo Rojas Rivas (1234)
Juan Ramirez (1236)
Pedro Quillatupa (1239)
Presione una tecla para continuar . . .
```

```
--- METODOS DE BUSQUEDA ---
[1]: Mostrar Preorden
[2]: Mostrar Inorden
[3]: Mostrar Postorden
[4]: Volver al menu principal
Elegir opcion: 2
-- Recorrido Inorden --
Juan Ramirez (1236)
Juan Eduardo Rojas Rivas (1234)
Pedro Quillatupa (1239)
Presione una tecla para continuar . . .
```

```
--- METODOS DE BUSQUEDA ---
[1]: Mostrar Preorden
[2]: Mostrar Inorden
[3]: Mostrar Postorden
[4]: Volver al menu principal
Elegir opcion: 3

-- Recorrido Postorden --
Juan Ramirez (1236)
Pedro Quillatupa (1239)
Juan Eduardo Rojas Rivas (1234)
Presione una tecla para continuar . . .
```

2.5. Buscar por ID

```
*** MENU ARBOL GENEALOGICO ***

[1]: Anadir persona

[2]: Eliminar persona

[3]: Metodos de busqueda (Preorden, Inorden, Postorden)

[4]: Buscar persona por ID (ascendencia)

[5]: Rebalancear arbol

[6]: Salir

Elegir opcion: 4

Ingrese el ID de la persona: 1234

Persona encontrada: Juan Eduardo Rojas Rivas (1234)

Nivel 1:

Juan Eduardo Rojas Rivas (1234) (Raiz)

Presione una tecla para continuar . . .
```

2.6. Rebalancear árbol

```
*** MENU ARBOL GENEALOGICO ***

[1]: Anadir persona
[2]: Eliminar persona
[3]: Metodos de busqueda (Preorden, Inorden, Postorden)
[4]: Buscar persona por ID (ascendencia)
[5]: Rebalancear arbol
[6]: Salir
Elegir opcion: 5
Arbol rebalanceado correctamente.
Presione una tecla para continuar . . .
```

2.7. Salir

```
*** MENU ARBOL GENEALOGICO ***

[1]: Anadir persona

[2]: Eliminar persona

[3]: Metodos de busqueda (Preorden, Inorden, Postorden)

[4]: Buscar persona por ID (ascendencia)

[5]: Rebalancear arbol

[6]: Salir

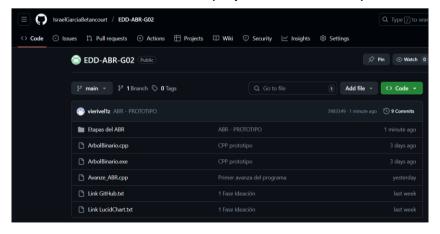
Elegir opcion: 6

Process exited after 459.5 seconds with return value 0

Presione una tecla para continuar . . .
```

Capítulo 4 – Evidencias del trabajo colaborativo

1. Repositorio con Control de Versiones (Capturas de Pantalla)



Conclusiones

- La implementación del árbol genealógico mediante estructuras de datos tipo árbol binario de búsqueda permitió representar de forma clara y ordenada la información de una civilización ficticia. Este modelo estructural resultó ser altamente eficiente para reflejar jerarquías familiares, relaciones ascendentes y descendentes, y facilitar búsquedas dentro del sistema. La correcta selección de esta estructura no solo optimizó el acceso a los datos, sino que también proporcionó un soporte teórico robusto basado en los principios de organización y eficiencia algorítmica.
- A lo largo del desarrollo del sistema, se validaron y aplicaron operaciones fundamentales como la inserción y eliminación de nodos, los distintos tipos de recorridos (preorden, inorden, postorden) y la verificación de relaciones familiares. Estas operaciones fueron cuidadosamente diseñadas para garantizar la integridad del árbol genealógico y evitar conflictos como ciclos o datos duplicados. Asimismo, se logró que el sistema mantenga una coherencia lógica y funcional, incluso en escenarios de expansión o actualización de datos.
- El proyecto también reflejó la importancia del trabajo colaborativo, ya que a través de la división de responsabilidades, el uso de herramientas digitales como Lucidspark y GitHub, y una comunicación constante, el grupo logró construir una solución funcional, bien estructurada y alineada con los requerimientos del curso. Esta experiencia fortaleció las habilidades técnicas y blandas del equipo, resaltando el valor de la planificación, la documentación y la programación orientada a problemas reales.
- Este trabajo no solo permitió aplicar conocimientos teóricos en un contexto práctico, sino que también demostró cómo la informática puede ser una herramienta clave para preservar, organizar y analizar información histórica o cultural. La estructura desarrollada puede adaptarse a otros contextos donde se necesite representar relaciones complejas, mostrando la versatilidad y el alcance del uso de estructuras de datos en el desarrollo de soluciones tecnológicas.

Referencias

- Cormen, T. H., Leiserson, C. E., Rivest, R. L., & Stein, C. (2009). *Introduction to Algorithms* (3rd ed.). MIT Press.
- Weiss, M. A. (2014). Data Structures and Algorithm Analysis in C++ (4th ed.). Pearson.
- Knuth, D. E. (1997). *The Art of Computer Programming: Volume 1 Fundamental Algorithms* (3rd ed.). Addison-Wesley.
- Baeza-Yates, R., & Ribeiro-Neto, B. (2011). *Modern Information Retrieval: The Concepts and Technology behind Search* (2nd ed.). Addison-Wesley.

- Tavares, A. H., & Silva, J. P. (2017). Using Binary Trees for Genealogical Applications.

 *Procedia Computer Science, 121, 410–417.

 https://doi.org/10.1016/j.procs.2017.11.056
- Silberschatz, A., Galvin, P. B., & Gagne, G. (2020). *Operating System Concepts* (10th ed.). Wiley.
- Pressman, R. S., & Maxim, B. R. (2014). *Software Engineering: A Practitioner's Approach* (8th ed.). McGraw-Hill.
- Shneiderman, B., Plaisant, C., Cohen, M., Jacobs, S., & Elmqvist, N. (2016). *Designing the User Interface: Strategies for Effective Human-Computer Interaction* (6th ed.). Pearson.

Anexos

Anexo 1



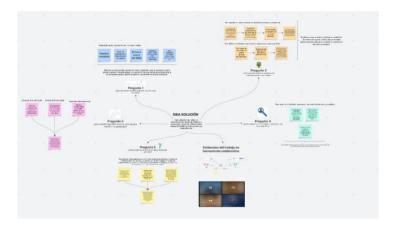
En esta imagen se observa la reunión que tuvo el grupo, para coordinar el ABR - Implementación

Anexo 2



En esta imagen se observa la coordinación en el aula de clases para coordinar el ABR – Implementación

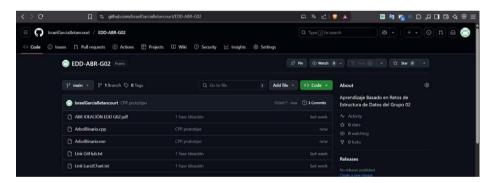
Anexo 3



En esta imagen se observa el material donde se trabajo la ideación incluyendo las preguntas guía, para efectuar la aclaración se añade el link del Lucidspark

https://lucid.app/lucidspark/f48f7979-c237-4677-939e-445a71f2edaf/edit?invitationId=inv 31a41481-1f90-4bcd-a7f2-bbc45b4195e6&page=0 0#

Anexo 4



En esta imagen se observa el repositorio donde se almacenará todos los archivos correspondientes al ABR

https://github.com/IsraelGarciaBetancourt/EDD-ABR-G02

Anexo 5



En esta imagen se observa el link de la herramienta Canva, donde se realizó las diapositivas respectivas

https://www.canva.com/design/DAGrT8oGiaU/pF9jufZwmNa0fBonk9zCrg/edit?utm_content=DAGrT8oGiaU&utm_campaign=designshare&utm_medium=link2&utm_source=sharebutton