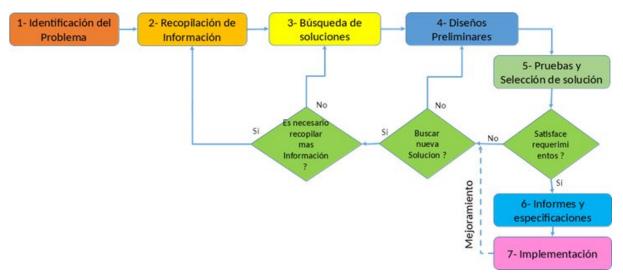
MÉTODO DE LA INGENIERÍA

Contexto problemático

Un banco necesita implementar un software para modelar el funcionamiento de una de sus sedes con mayor flujo de personas. El banco requiere un programa capaz de resolver todas la necesidades del cliente, entre las cuales se encuentran el proceso de turnos al momento del ingreso (fila para clientes y fila para personas con diferentes prioridades), manejo de tablas de datos, entre otros.

Desarrollo de la Solución

Seguiremos estos pasos mostrados en el siguiente diagrama de flujo para llegar al desarrollo de la solución:



Paso 1: Identificación del problema

Identificación de necesidades y síntomas

- 1. El banco necesita un software capaz de resolver las necesidades del cliente, además de llevar un buen manejo de la información de estos.
- 2. Se necesita un control en el sistema de turnos para poder clasificar a los clientes en dos filas.
- 3. Se busca que en lo posible, al ordenar la información de los clientes esta se haga de manera eficiente y consuma pocos recursos.
- 4. El banco desea poder revertir cambios hechos con la información del cliente, debido a que pueden haber errores al ingresar o cambiar estos datos.
- 5. El banco desea tener un buen manejo de su base de datos para poder buscar la información de manera eficiente.

Definición del Problema

El banco requiere un programa capaz de resolver todas la necesidades del cliente, entre las cuales se encuentran el proceso de turnos al momento del ingreso (fila para clientes y fila para personas con diferentes prioridades), manejo de tablas de datos, entre otros.

Paso 2: Recopilación de la información

Definiciones

Retiro bancario: El concepto de retiro bancario hace referencia a la acción de extraer dinero en efectivo de un banco. Para que este proceso sea posible, la persona debe contar con una cuenta en la entidad bancaria en cuestión y, a la vez, tener fondos disponibles en la misma.

Consignación: Consiste en la colocación de fondos en un banco u otras instituciones financieras para su custodia. Estas consignaciones se realizan al depositar en cuentas tales como cuentas de ahorro, cuentas corrientes y cuentas del mercado monetario.

<u>Cuenta de ahorros</u>: Una cuenta de ahorros es un producto financiero ofrecido por el Banco que permite ahorrar dinero de forma segura. El dinero depositado en una cuenta generará intereses de acuerdo a las políticas del banco y a las características de cada producto. Estas permiten disponer de tu dinero de forma rápida. Al abrir tu cuenta, el banco te entregará una tarjeta débito con la que podrás realizar retiros en los cajeros automáticos que dispone el banco.

Complejidad de algoritmos recursivos: Los algoritmos recursivos tienen asociada una ecuación de recurrencia conocida como el Teorema Maestro donde:

Parámetro	Significado
а	Número de llamadas recursivas que se realizan en el caso recursivo
b	Factor por el cual se divide el tamaño del problema en cada llamada recursiva
k	Mayor exponente de las polinomios asociados a las complejidades del caso base y de la parte no recursiva de la rama recursiva del algoritmo, asumiendo que en ambos caso

Fuentes:

https://definicion.de/

https://www.lifeder.com/

https://www.scotiabankcolpatria.com/personas/cuentas-e-inversion/mas-informacion/de finicion-cuenta-ahorro

http://www.cime.cl/archivos/ILI134/9261 Complejidad Algoritmos Recursivos.pdf

https://ocw.unican.es/pluginfile.php/1246/course/section/1539/Recursivos.pdf

Paso 3: Búsqueda de soluciones creativas

Opción 1:

Determinar las acciones que se pueden realizar dentro de la cuenta como pilas de pares instanciando cada cambio que se realiza y añadiendolo dentro de las pilas, para a su vez, poder revertir las acciones que se realizan dentro del sistema.

El manejo de las filas de clientes y las filas de prioridad se realizarán con colas.

El cliente es un hashMap/hashTable donde tenga como key sus respectivas cédulas, y su valor sea el objeto Cliente.

La cola de clientes tendrá dos botones distintos para atender a los clientes de acuerdo a su prioridad o no.

Utilizar quicksort, mergesort, insertion, in order como métodos de ordenamiento para cada criterio diferente.

Opción 2:

- Utilizar Listview para mostrar el estado de las colas en interfaz gráfica.
- Utilizar Tableview para mostrar los datos de los clientes en las bases de datos.
- Implementar métodos de ordenamiento eficientes que permitan mostrar a los clientes de manera ascendente dado un criterio.
- Implementar una tablaHash basada en la técnica de encadenamiento para hacer búsquedas rápidas entre los clientes.
- Utilizar operaciones básicas para calcular cuando un cliente realiza un depósito o un retiro.
- Utilizar operaciones básicas para calcular cuando un cliente cancela el monto utilizado por su tarjeta de crédito.
- Utilizar un stack implementado como una lista doblemente enlazada para revertir la operación de cancelamiento de la cuenta de un cliente.

- Utilizar una cola implementada como una lista enlazada para almacenar los clientes corrientes y utilizar un heap de prioridad para almacenar los clientes con prioridades.
- Utilizar un escritor de archivos para guardar la información del banco.

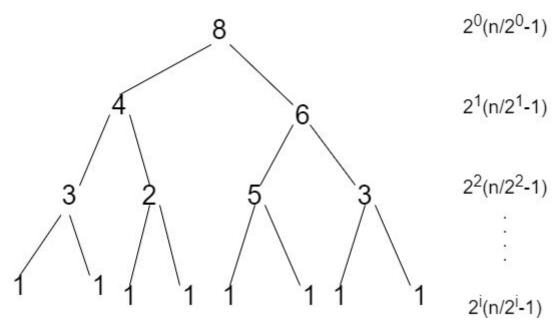
Paso 4. Transición de las Ideas a los Diseños Preliminares

Opción 1:

- Puede ser muy engorroso tener dos botones distintos para atender a las personas ya que implica tener dos acciones distintas y aumentar el espacio y quitarle practicalidad a la solución.
- Si se usa una HashTable la búsqueda será más eficiente.
- Insertion sort tiene una complejidad temporal de (n^2) en el peor de los casos, esta complejidad al no ser eficiente, haría que el problema no fuera lo más eficaz posible.
- Mergesort y quicksort tienen complejidad nlog(n) en el mejor de sus casos haciendo más eficiente los ordenamientos.

COMPLEJIDAD TEMPORAL:

Usar <u>merge sort</u> como método de ordenamiento resulta más eficiente debido a su complejidad temporal:



Lo puedo dividir 3 veces, y log(8)= 3 Recurrencia n=8

$$T(n)=T(n/2) + T(n/2) + (n-1)$$

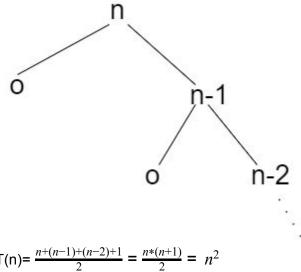
En este caso n es igual a 8, por tanto
 $T(8)=T(8/2) + T(8/2) + (8-1)$
 $T(8)=2T(4) + 7$
 $T(4)=T(4/2) + (4-1)$
 $T(4)=2T(2) + 3$

T(2)= 2T(2/2) +(2-1)
T(2)= 2T(1) + 1 El caso base hace que T(1)=0

$$2^{i}(n/2^{i}-1)$$
n- 2^{i}

$$\sum_{i=0}^{log(n)-1} = n(log(n)-1 -(0)) +1)$$
= $n log(n)$

Quicksort: en su mejor caso es:



$$T(n) = \frac{n + (n-1) + (n-2) + 1}{2} = \frac{n + (n+1)}{2} = n^2$$

y el mejor caso

$$T(n)=T(n/2)+T(n/2)+(n-1)$$

 $\sum_{i=0}^{log(n)-1}2^{i}(n/2^{i}-1)$

$$\sum_{i=0}^{\log(n)-1} = n(\log(n)-1 - (0)) + 1)$$

$$= n \log(n)$$

<u>Insertion sort</u> llega a ser ineficiente debido a la complejidad de su peor caso:

public void sortClientsByTime() {	Best case	Worst case
for (int i = 1; i < clientList.size(); i++) {		n
Client key = clientList.get(i);		n-1
int j = i-1;		n-1
while (j >= 0 && key.getMemberSinceDate().compareTo(clientList.get(j).getMemberSinceDate()) < 0) {	1	$\frac{n(n+1)}{2}$ -1
clientList.set(j+1, clientList.get(j));	0	$\frac{n(n+1)}{2}$ -n
Ь	0	$\frac{n(n+1)}{2}$ -n
}	0	0
clientList.set(j+1, key);		n-1
}		0
}		0
Time complexity. Average case: $ heta(n^2)$	$T(n) = 4n - 2 = \Omega(n)$	$T(n) = \frac{3n^2}{2} + \frac{7x}{2} - 4 = O(n^2)$

inOrder sort:

public void inOrder(Collection <v> collection) {</v>	Best case	Worst case
if(left!=null)		1
left.inOrder(collection);	T	$\left(\frac{n}{2}\right) + 1$
collection.add(v);		1
if(right!=null)		1
right.inOrder(collection);	T	$\left(\frac{n}{2}\right) + 1$
Time complexity. Average case: $ heta(n)$	$T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + 5 = \Omega(n)$	$T(n) = 2T\left(\frac{n}{2}\right) + 5 = O(n)$
	Apply Master theorem case	$c < \log_b a$ where $a = 2, b = 2, c =$

Teorema maestro: a*T(n/b)

 $f(n)=O(n^c)$ donde c < c_critico (c_critico es $log_b(a)$)

T(n)=teta(n^(c_crit)) que es lo mismo que teta(n)

COMPLEJIDAD ESPACIAL:

sortClientsByTime()	2	1
Input	clientList	n
Auxiliary	ĺ	1
A 200	key	1
	j	1
Output	N/A	7
Space Complexity		O(n)

In Order If the bst happens to be balanced, the addresses are removed from the memory stack when returning. This space is re-used when making a new call from a level closer to the root. So the maximum numbers of memory addresses on the stack at the same time is the tree height: $\theta(logn) = \theta(h)$ Space Complexity Avarage/Best Case Worst Case

O(n)

Merge sort space Complexity:

 $\theta(logn)$

O(n), debido a que cada partición que hace es n/2 creando sub arreglos, pero debido a que estos son arreglos temporales y se volverá al arreglo original, el espacio que ocupe el arreglo va a seguir siendo n.

Heapsort space complexity:

O(n log(n)) debido que al hacer las particiones, va guardandolas en la memoria (n) después de eso se llama a sí mismo recursivamente log(n)

Opción 2:

- Una hashtable basada en la técnica de encadenamiento requiere seguir punteros para buscar en cada lista enlazada.
- El método de ordenamiento insertion tiene complejidad cuadrática en el peor caso.
- Atender dos clientes a la vez no es muy práctico y puede generar confusión en la interfaz de usuario.

Paso 5. Evaluación y Selección de la Mejor Solución

Criterios

- Criterio A: Precisión de la solución. La alternativa entrega una solución:
 - [2] Exacta
 - [1] Aproximada
- **Criterio B:** Eficiencia. Se prefiere una solución con mejor eficiencia que las otras consideradas. La eficiencia puede ser:
 - [4] Constante
 - [3] Mayor a constante
 - [2] Logarítmica
 - [1] Lineal
- Criterio C: Completitud. El programa cumple con cuantos requerimientos:
 - [3] Todas
 - [2] Más de una si las hay, aunque no todas
 - [1] Sólo una o ninguna
- Criterio D: Manejo de la tabla hash:
 - [2] Se pueden colocar más de dos elementos en un mismo index.
 - [1] No se pueden colocar elementos en un mismo index.

Evaluación

Opción 1:

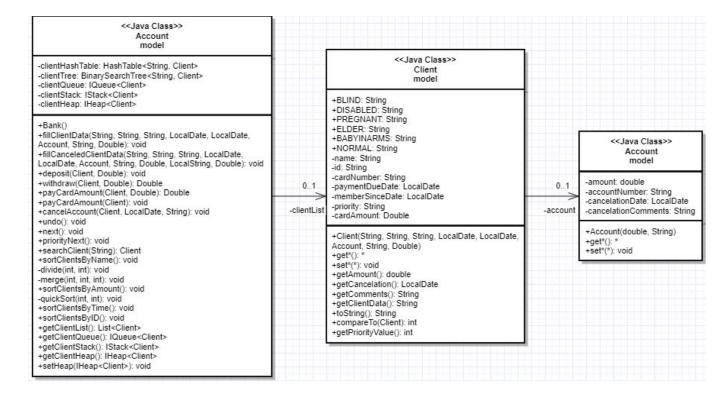
- → A= 2
- → B= 2

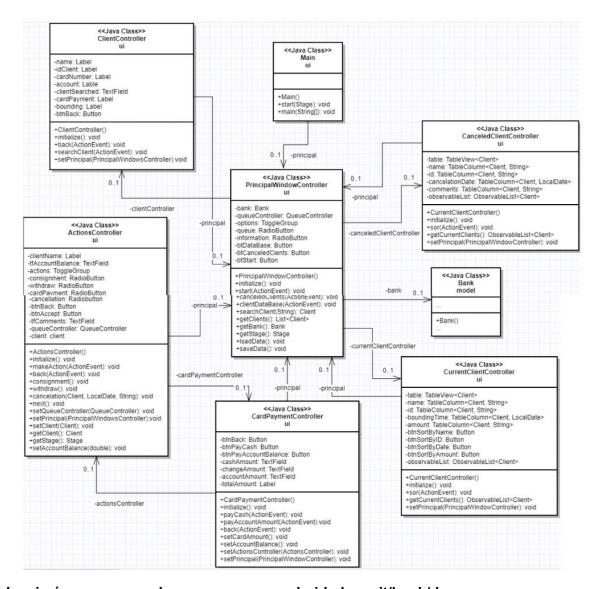
- → C= 3
- → D= 1

Opción 2:

- → A= 2
- → B= 2
- → C= 3
- → D= 2

Paso 6: Preparación de informes y especificaciones





Las imágenes se pueden ver con mayor claridad en git/bank/docs.

Especificación del problema general: Un banco requiere un sistema completo para poder atender a sus clientes de mejor manera.

Consideraciones:

- Se debe de tener en cuenta que no va a ser posible atender a un cliente con prioridad y a un cliente normal a la misma vez, ya que esto produciría una colisión para ser atendidos.
- 2. El programa solamente deshace las acciones de cancelar cuenta, las demás acciones no pueden ser cambiadas.
- Se debe tener muy en cuenta los montos y/o la cantidad de dinero disponible, ya que de no ser así, el sistema no le permitirá hacer parte de las acciones dentro del software.

Paso 7: Implementación del diseño

Implementando en el lenguaje de programación Java en el paradigma orientado a objetos.

Tareas a implementar:

- a. Mostrar la interfaz de cola de usuarios.
- b. Mostrar la interfaz de datos del usuario
- c. Ordenar a los usuarios de acuerdo al criterio deseado.
- d. Buscar información del usuario en el banco
- e. Realizar consignaciones.
- f. Realizar retiros.
- g. Cancelar cuentas bancarias de clientes.
- h. Pago de la tarjeta de crédito
- i. Deshacer una acción.

SUBRUTINAS:

Nombre	Mostrar cola de usuarios
Resumen	Muestra la interfaz en donde los clientes están esperando en 2 colas distintas, una es la de clientes y otra es la cola de clientes con prioridad
Entradas	Cliente
Salidas	Muestra en pantalla los clientes en sus respectivas filas y en su orden.

Nombre	Mostrar datos de usuario
Resumen	Muestra la interfaz con el nombre, cédula, fecha en que se inscribió al banco y su monto actual.
Entradas	cedula
Salidas	Se muestra la información del cliente en su respectiva interfaz con sus datos.

```
@FXML
```

```
void searchClient(ActionEvent event) {
    try {
        Client client = principal.searchClient(clientSearched.getText());
        name.setText(client.getName());
        idClient.setText(client.getId());
        account.setText(client.getAccount().getAccountNumber());
        cardNumber.setText(client.getCardNumber());
        cardPayment.setText(client.getPaymentDueDate().toString());
        bounding.setText(client.getMemberSinceDate().toString());
    }catch(NullPointerException e) {
        JOptionPane.showMessageDialog(null, "Client not found.");
    }
}
```

Nombre	Ordenar lista de clientes
Resumen	Ordenar los usuarios de acuerdo a algún criterio específico, hay 4 criterios disponibles: nombre, cedula, monto, tiempo de vinculación del cliente
Entradas	criterio de ordenamiento
Salidas	Lista de clientes ordenados por el criterio deseado.

```
if(start<end && (end-start)>=1){
               int mid = (end + start)/2;
               divide(start, mid);
               divide(mid+1, end);
               merge(start,mid,end);
        }
}
private void merge(int start,int mid,int end){
       List<Client> mergedSortedArray = new ArrayList<Client>();
       int left = start:
       int right = mid+1;
       while(left<=mid && right<=end){
       if(clientList.get(left).getName().compareTo(clientList.get(right).getName())<0){
               mergedSortedArray.add(clientList.get(left));
               left++;
       }else{
               mergedSortedArray.add(clientList.get(right));
               right++;
       }
       }
       while(left<=mid){
               mergedSortedArray.add(clientList.get(left));
               left++;
       }
       while(right<=end){
       mergedSortedArray.add(clientList.get(right));
       right++;
       }
       int i = 0;
       int j = start;
       while(i<mergedSortedArray.size()){
       clientList.set(j, mergedSortedArray.get(i++));
       j++;
       }
}
Ordenar por la cédula
public void sortClientsByID() {
       clientList.clear();
```

clientTree.inOrder(clientList);

```
}
 public void inOrder(Collection<V> collection) {
         if(left!=null)
                 left.inOrder(collection);
         collection.add(v);
         if(right!=null)
                 right.inOrder(collection);
 }
Ordenar por el tiempo de vinculación
 public void sortClientsByTime() {
         for (int i = 1; i < clientList.size(); i++){
                 Client key = clientList.get(i);
                  int j = i-1;
                 while (j >= 0 \&\&
         key.get Member Since Date ().compare To (client List.get (j).get Member Since Date \\
         ()) < 0) {
                 clientList.set(j+1, clientList.get(j));
                 j--;
         }
                 clientList.set(j+1, key);
         }
 }
 Ordenar por el monto
 public void sortClientsByAmount() {
         quickSort(0, clientList.size()-1);
 }
 protected void quickSort(int a, int b) {
         if(a<b) {
                 Client pivot = clientList.get(b);
                 int left = a;
                 int right = b;
                 while (left < right) {
                          while(clientList.get(left).getAccount().getAmount() <
                 pivot.getAccount().getAmount())
                          left++;
                          while(clientList.get(right).getAccount().getAmount() >
                 pivot.getAccount().getAmount())
                          right--;
                       if (right > left) {
                          Collections.swap(clientList, left, right);
```

```
}

quickSort(a, right-1);
quickSort(right+1, b);
}
```

Nombre	Buscar cliente
Resumen	Buscar la información del cliente en el banco con base en su ID
Entradas	cedula
Salidas	Muestra la información del usuario específico o null si no hay ningún cliente

```
public Client searchClient(String iD) {
     return clientHashTable.get(iD);
}
```

Nombre	Realizar consignación
Resumen	Guarda una consignación de un monto de dinero que haga un cliente al banco.
Entradas	cantidad a consignar
Salidas	La consignación se ha realizado y el dinero del cliente se ha guardado en el banco.

Nombre	Realizar retiro
Resumen	Saca una cantidad de dinero específica del banco con base en el monto actual del cliente, y lo devuelve en efectivo al cliente.
Entradas	Cliente que va a realizar el retiro, y el monto a retirar
Salidas	El monto actual después del retiro.

Nombre	Cancelar cuenta bancaria
Resumen	Cancela la cuenta creada para la persona, y la transfiere a la base de datos de cuentas canceladas.
Entradas	Cuenta del cliente a cancelar
Salidas	Los datos del cliente y su cuenta han sido retirados del sistema bancario y quedan en una base de datos reservada.

```
public void cancelAccount(Client client, LocalDate cancelationDate, String
cancelationComments) throws IOException{
       client.getAccount().setCancelationDate(cancelationDate);
       client.getAccount().setCancelationComments(cancelationComments);
       clientStack.push(client);
       File tempFile = new File("resources\\tempFile.txt");
       File file1 = new File("resources\\canceledAccounts.txt");
       File file2 = new File("resources\\database.txt");
       BufferedWriter tempBw = new BufferedWriter(new FileWriter(tempFile));
       BufferedWriter bw = new BufferedWriter(new FileWriter(file1, true));
       BufferedReader br = new BufferedReader(new FileReader(file2));
       updateDataBase(client, tempBw, bw, br);
       Files.move(tempFile.toPath(),
       file2.toPath(),StandardCopyOption.REPLACE_EXISTING);
       clientList.remove(client);
       clientTree.deleteNode(client.getId());
       clientHashTable.delete(client.getId());
}
```

Nombre	Pagar tarjetas de crédito
Resumen	Paga las cuentas de las tarjeta de crédito que la persona tenga, se puede pagar de dos formas: con dinero o con el monto

	actual disponible en el banco.
Entradas	Cliente, y la cantidad solamente cuando se va a pagar con efectivo.
Salidas	Las cuentas quedan pagas.

Pagar con dinero

Pagar con el monto de la cuenta

Nombre	Deshacer una acción
Resumen	Deshace la acción de cancelar la cuenta de un cliente para volver a ingresar sus datos a la base de datos de clientes del banco.
Entradas	
Salidas	Retorna el cliente de la base de datos de clientes retirados a la de activos.

```
public void undo() throws Exception {
          Client client = clientStack.pop();
```

```
client.getAccount().setCancelationDate(null);
client.getAccount().setCancelationComments(null);
clientList.add(client);
clientTree.addNode(client.getId(), client);
clientHashTable.delete(client.getId());
```

}

PRUEBAS UNITARIAS

Configuración de los Escenarios de la clase Bank:

Nombre	Clase	Escenario
setUpStage1	GameTest	User name= "Fernanda", nickname= "fernandarojas152", gender="femenine", password= "fernanda"

Diseño de Casos de Prueba:

1 -	Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de verificar que existen usuarios registrados previamente dentro del usuario y no permite ingresar uno con el mismo apodo.				
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado	
Game	addUser()	setUpStage	User2 name= "Fernanda", nickname= "fernandarojas152 ", gender="femenine ", password= "fernanda"	UserAlreadyExistsExcep tion	

Configuración de los Escenarios de Stack:

Nombre	Clase	Escenario
setUpStage1	StackTest	
		Se instancia únicamente el stack.

Nombre	Clase	Escenario
setUpStage2	StackTest	stack= new IStack <integer>() stack.push(12) stack.push(432) stack.push(14) stack.push(65) stack.push(76) stack.push(67) stack.push(19) stack.push(1) stack.push(23) stack.push(34) stack.push(45)</integer>

Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de atrapar la excepción cuando se intenta eliminar un elemento en una pila ya vacía.				
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado
IStack	stack.po p()	setUpStage		EmptyStackException

Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de atrapar la excepción cuando se intenta mirar el top una pila ya vacía.					
Clase	Clase Método Escenario Valores de Entrada Resultado				

IStack	ata ali ma	AT C	EmptyStackException
	stack.pe ek()	setUpStage	

Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de mostrar el top de la pila.				
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado
IStack	stack.pe ek()	setUpStage 2		45

Objetivo de la	Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de retornar el tamaño actual de la pila				
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado	
IStack	stack.get Size()	setUpStage 2		11	

Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de identificar si la pila está vacía o no					
Clase	Clase Método Escenario Valores de Entrada Resultado				

IStack		true	
stack.isE mpty()	setUpStage		
mpty()	1		

Objetivo de la	Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de agregar un elemento cuando la pila esta vacia					
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado		
IStack	stack.pu sh()	setUpStage 1	stack.push(19)	19		

	Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de añadir un nuevo elemento a una pila con elementos previos						
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado			
IStack	stack.pu sh()	setUpStage 2	stack.push(14)	14			

Configuración de los Escenarios de Heap:

Nombre	Clase	Escenario

setUpStage1	HeapTest	Se instancia únicamente el heap con tamaño 100 y en maxHeap.
-------------	----------	--

Nombre	Clase	Escenario
setUpStage2	HeapTest	heap= new IHeap <integer>(100, true); heap.insert(7); heap.insert(8); heap.insert(6); heap.insert(50); heap.insert(86);</integer>

Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de verificar si el heap está vacío o no						
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado		
IHeap	heap.isE mpty()	setUpStage 1		true		

Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de eliminar el maximo elemento en el heap						
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado		

IHeap			86
	stack.ext ract()	setUpStage	
	Ιασι()	2	

Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de eliminar todos los elementos en el heap					
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado	
IHeap			heap.extract();	6	
	stack.ext ract()	setUpStage 2	heap.extract();		
			heap.extract();		
			heap.extract();		

Objetivo de la	Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de mostrar el valor máximo dentro del heap.					
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado		
ІНеар	stack.ma x()	setUpStage 2	heap.extract();	50		

Objetivo de la max-heap	Objetivo de la Prueba:. El programa agrega un elemento al heap y mantiene la propiedad de max-heap					
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado		

IHeap			heap.insert(4);	14
	stack.ins ert()	setUpStage 1	heap.insert(14);	
			heap.insert(12);	

Objetivo de la	Objetivo de la Prueba:. El programa puede verificar cual es el tamaño del heap.						
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado			
ІНеар	stack.get Heap_Si ze()	setUpStage 2		5			

Configuración de los Escenarios de Queue:

Nombre	Clase	Escenario
setUpStage1	QueueTest	Se instancia únicamente la cola

Nombre	Clase	Escenario
setUpStage2	QueueTest	q= new IQueue <integer>(); q.enqueue(76); q.enqueue(54); q.enqueue(22); q.enqueue(32);</integer>

|--|

Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de verificar si la cola está vacía o no						
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado		
IQueue	q.isEmpt y()	setUpStage 1		true		

Objetivo de la	Objetivo de la Prueba:. El programa agrega un nuevo elemento a la cola.							
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado				
IQueue	stack.en queue()	setUpStage 1	q.enqueue(14); q.enqueue(33);	14				

Objetivo de la Prueba:. El programa elimina un elemento de la cola							
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado			

IQueue			76
	stack.de	setUpStage	
	queue()	2	

Objetivo de la	Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de mostrar el tamaño actual de la cola.						
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado			
IQueue	stack.siz e()	setUpStage 2		4			

Objetivo de la	Objetivo de la Prueba:. El programa muestra la cola							
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado				
IQueue	stack.get Rear()	setUpStage 2		32				

Objetivo de la Prueba:. El programa muestra la cabeza						
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado		

IQueue			76
	stack.get Front()	setUpStage	
	Front()	2	

Configuración de los Escenarios de Binary Search Tree:

Nombre	Clase	Escenario
setUpStage1	BSTTest	
		Se instancia únicamente el arbol binario

Nombre	Clase	Escenario
setUpStage2	BSTTest	b= new BinarySearchTree <integer, string="">(); b.addNode(3, "Poe"); b.addNode(6, "Akutagawa"); b.addNode(2, "Conan Doyle"); b.addNode(1, "Woolf");</integer,>

Objetivo de la Prueba:. El programa es capaz de agregar nuevos elementos al arbol binario				
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado

BinarySear chTree	b.addNo de()	setUpStage	b.addNode(2, "Rimbaud");	Rimbaud
		1		

Objetivo de la Prueba:. El programa no permite agregar un elemento a la misma llave cuando esta ya esta ocupada. Escenario Clase Método Valores de Entrada Resultado BinarySear Exception b.addNo b.addNode(2, de() "Pizarnik"); setUpStage chTree b.addNode(1, "Verlaine"); b.addNode(6, "Edogawa"); b.addNode(1, "Baudelaire")

Objetivo de la binario	a Prueba:. El	programa perm	ite actualizar el valor de ι	una llave dentro del arbol
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado
BinarySear chTree	b.update Node()	setUpStage 2	b.updateNode(1, "Osamu");	"Osamu"

Objetivo de la Prueba:. El programa permite buscar una llave, y mostrar el valor de la llave o del valor establecido para esta.

Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado
BinarySear chTree	b.search Node()	setUpStage 2		"Poe"

Objetivo de la	a Prueba:. El	programa permi	ite eliminar una llave	
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado
BinarySear chTree	b.Delete()	setUpStage 2		True

Objetivo de la	Objetivo de la Prueba:. El programa permite calcular el peso de un arbol binario			
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado
BinarySear chTree	b.Weight ()	setUpStage 2		4

Objetivo de la	a Prueba:. El	programa permi	te calcular la altura de ur	n arbol binario
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado

BinarySear	b.Height(3
chTree)	setUpStage	
		2	

Configuración de los Escenarios de HashTable:

Nombre	Clase	Escenario
setUpStage1	HashTest	
		Se instancia únicamente el hashTable

Nombre	Clase	Escenario
setUpStage2	HashTest	hash= new HashTable <integer, string="">(); hash.insert(2, "Pedro"); hash.insert(2, "Alejandra"); hash.insert(5, "Maria"); hash.insert(1, "Susana");</integer,>

Objetivo de la lave	a Prueba:. El	programa es ca	paz de buscar un elemer	nto aunque tengan la misma
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado

HashTable	hash.get)		"Alejandra"
		setUpStage	
		2	

Objetivo de la	a Prueba:. El	programa es ca	paz de buscar un elemer	nto
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado
HashTable	hash.get)	setUpStage 2		"Susana"

Objetivo de la	a Prueba:. El	programa es ca	paz de verificar si la tabla	a hash esta vacia o no
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado
HashTable	hash.get Size()	setUpStage 1		true

г

-1

Objetivo de la	a Prueba:. El	programa es ca	paz de dar el tamaño de	la hash
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado

HashTable	hash.get Size()	setUpStage	true
		2	

Objetivo de la	a Prueba:. El	programa es ca	paz de verificar si la tabla	a hash añade un elemento
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado
HashTable	hash.ins ert()	setUpStage 1	hash.insert(6, "Amanda");	"Amanda"

Objetivo de la misma II		l programa es ca	paz de verificar si la tabla	a hash añade un elemento con
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado
HashTabl	hash.ins ert()	setUpStage 2	hash.insert(1, "Amanda");	"Amanda"

Objetivo de la	a Prueba:. El	programa es ca	paz de eliminar un eleme	ento
Clase	Método	Escenario	Valores de Entrada	Resultado

|--|