**Une image contenant texte, capture d’écran, Police, graphisme

Description générée automatiquement**

**Contenido**

[Objetivo: 3](#_Toc182162231)

[Material: 3](#_Toc182162232)

[Desarrollo: 4](#_Toc182162233)

[Problema 1 4](#_Toc182162234)

[Planteamiento del problema 4](#_Toc182162235)

[Solución de problemática 4](#_Toc182162236)

[Problema 2 8](#_Toc182162237)

[Planteamiento del problema 8](#_Toc182162238)

[Solución de problemática 8](#_Toc182162239)

[Implementación en main 12](#_Toc182162240)

[Conclusiones: 13](#_Toc182162241)

## Objetivo:

El objetivo de este resultado de aprendizaje es resolver diferentes problemáticas usando la estructura de arboles binarios.

## Material:

Internet

IntelliJ

NeoVim (el comeback)

## Desarrollo:

Problema 1

### Planteamiento del problema

Escribir una función recursiva que encuentre el número de nodos de un árbol binario.

### Solución de problemática

Para este problema se creó una nueva clase **TreeOperations<T>**, donde se implementó la función recursiva **countNodes(Nodo <T> root)**

**public int** countNodes(Nodo<T> root){  
 **if** (root == **null**) {  
 **return** 0;  
 }  
  
 **int** l = countNodes(root.getLeft());  
 **int** r = countNodes(root.getRight());  
  
 **return** 1 + l + r;  
}

La función countNodes es recursiva y cuenta el número de nodos en un árbol binario. Si el nodo raíz (root) es null, retorna 0, manejando así el caso de un árbol vacío o un nodo hoja. Para nodos no nulos, la función llama recursivamente a sí misma para contar los nodos en los subárboles izquierdo y derecho. Luego, suma estos resultados más uno para incluir el nodo actual, devolviendo así el total de nodos en el árbol. Por ejemplo, en el arbol siguiente, esta función devolvería 4.

Une image contenant texte, écriture manuscrite, Police, conception

Description générée automatiquement

Problema 2

### Planteamiento del problema

Escribir una función recursiva que encuentre la altura de un árbol binario.

### Solución de problemática

Siguiendo la metodología de la función anterior, se tiene que analizar todo el arbol y ahora llevar un conteo de la cantidad de niveles que se desciende en cada camino del arbol.

Este acercamiento requiere que se retorne -1 en lugar de 0, ya que un nodo hoja tiene una altura de 0.

**public int** findAltura(Nodo<T> root){  
  
 **if** (root == **null**) **return** -1;  
  
 **int** l = findAltura(root.getLeft());  
 **int** r = findAltura(root.getRight());  
  
 **if** (l < r){  
 **return** r + 1;  
 } **else** {  
 **return** l + 1;  
 }  
 // Aqui si fue sentir que uno se avienta al vacio confiando en la recursion  
 // se sintió raro  
  
}

La función **findAltura** calcula la altura de un árbol binario de manera recursiva. Si el nodo raíz (root) es null, la función retorna -1, lo que indica que un árbol vacío tiene una altura de -1. Para un nodo no nulo, la función realiza llamadas recursivas para calcular la altura de los subárboles izquierdo y derecho. Al alcanzar un nodo hoja, las llamadas a sus hijos retornan -1. La función luego compara las alturas de los subárboles izquierdo y derecho y devuelve el mayor de los dos + 1, para incluir el nodo actual en el conteo. Este proceso se repite hasta que se llega de nuevo al nodo raíz, donde se determina la altura total del árbol. La recursión permite explorar todo el árbol, confiando en que cada subárbol devuelve su altura correcta.

Une image contenant texte, Police, écriture manuscrite, diagramme

Description générée automatiquement

Problema 3

### Planteamiento del problema

Implementar una función que refleje al árbol binario, traduciendo su implementación en C++.

El árbol resultante debe ser un reflejo del original (como si se reflejara en un espejo).

### Solución de problemática

Para realizar este ejercicio, se utilizó la herramienta C++ Code Explain (https://zzzcode.ai/cplusplus/code-explain). Se cargó el código en la plataforma y analicé su contenido para comprender los conceptos específicos de C++ y planificar su adaptación a Java.

Une image contenant texte, logiciel, Logiciel multimédia, Icône d’ordinateur

Description générée automatiquement

Posteriormente, se tradujo cada función a Java.

|  |  |
| --- | --- |
| **C++** | **Java** |
| void refleja (ArbolBinario<int>& a) {  ArbolBinario<int> ai,ad;  if (!a.empty()) {  a.podar\_izquierda(a.raiz(),ai);  a.podar\_derecha(a.raiz(),ad);  refleja(ai);  refleja(ad);  a.insertar\_izquierda(a.raiz(),ad);  a.insertar\_derecha(a.raiz(),ai);  }  } | **public** Btree<Integer> refleja(Btree<Integer> copia) {  **if** (copia.getRoot() == **null**) {  **return null**;  }   Btree<Integer> ai = **new** Btree<>();  Btree<Integer> ad = **new** Btree<>();  ai = copia.podarIzq(copia.getRoot(), ai);  ad = copia.podarDer(copia.getRoot(), ad);   ai = refleja(ai);  ad = refleja(ad);   copia.insertarIzq(copia.getRoot(), ad);  copia.insertarDer(copia.getRoot(), ai);   **return** copia; |
| void ArbolBinario<Tbase>::podar\_izquierda(Nodo n, ArbolBinario<Tbase>& dest) {  assert(n!=0);  destruir(dest.laraiz);  dest.laraiz=n->izqda;  if (dest.laraiz!=0) {  dest.laraiz->padre=0;  n->izqda=0;  }  } | **public** Btree<T> podarIzq(Nodo<T> n, Btree<T> dest) {  **if** (n != **null**) {  dest.root = **null**;  dest.root = n.getLeft();  **if** (dest.root != **null**) {  n.setLeft(**null**);  }  }  **return** dest; } |
| void ArbolBinario<Tbase>::podar\_derecha(Nodo n, ArbolBinario<Tbase>& dest) {  assert(n!=0);  destruir(dest.laraiz);  dest.laraiz=n->drcha;  if (dest.laraiz!=0) {  dest.laraiz->padre=0;  n->drcha=0;  }  } | **public** Btree<T> podarDer(Nodo<T> n, Btree<T> dest) {  **if** (n != **null**) {  dest.root = **null**;  dest.root = n.getRight();  **if** (dest.root != **null**) {  n.setRight(**null**);  }  }  **return** dest; } |
| *void* ***a****rbolBinario<Tbase>::insertar\_izquierda(Nodo n,   ArbolBinario<Tbase>& rama)*  *{*  *assert(n!=0);*  *destruir(n->izqda);*  *n->izqda=rama.laraiz;*  *if (n->izqda!=0)       {*  *n->izqda->padre= n;*  *rama.laraiz=0;*  *}*  *}* | **public** Btree<T> insertarIzq(Nodo<T> n, Btree<T> rama) {  **if** (rama == **null**) {  **return null**;}  **if** (n != **null**) {  n.setLeft(**null**);  n.setLeft(rama.root);  **if** (n.getLeft() != **null**) {  rama.root = **null**; }}  **return** rama; } |
| *void ArbolBinario<Tbase>::insertar\_derecha (Nodo n,    ArbolBinario<Tbase>& rama)*      {  *assert(n!=0);*  *destruir(n->drcha);*  *n->drcha=rama.laraiz;*  *if (n->drcha!=0)*  *{*  *n->drcha->padre= n;*  *rama.laraiz=0;*  *}*  *}* | **public** Btree<T> insertarDer(Nodo<T> n, Btree<T> rama) {  **if** (rama == **null**) {  **return null**;  }  **if** (n != **null**) {  n.setRight(**null**);  n.setRight(rama.root);  **if** (n.getRight() != **null**) {  rama.root = **null**;  }  }  **return** rama; } |

Cuando se ejecuta la funcion refleja, se recibe un arbol binario y nos encontramos con el caso base de la llamada recursiva.

**public** Btree<Integer> refleja(Btree<Integer> copia) {  
 **if** (copia.getRoot() == **null**) {  
 **return null**;  
 }  
  
 Btree<Integer> ai = **new** Btree<>();  
 Btree<Integer> ad = **new** Btree<>();  
 ai = copia.podarIzq(copia.getRoot(), ai);  
 ad = copia.podarDer(copia.getRoot(), ad);  
  
 ai = refleja(ai);  
 ad = refleja(ad);  
  
 copia.insertarIzq(copia.getRoot(), ad);  
 copia.insertarDer(copia.getRoot(), ai);  
  
 **return** copia;

Vamos a detener esta recursión cuando la función refleja se ejecute sobre un nodo nulo y se devolverá nulo.

Se crean dos arboles nuevos, ai (inteligencia artificia… digo, arbol izquierdo) y ad (arbol derecho).

En estos nuevos arboles se llama a la función podar respectiva de cada lado (podarIzq(root, ai) o podarDer(nodo, ad)), enviando el nodo raíz actual y el nuevo objeto arbol.

**public** Btree<T> podarIzq(Nodo<T> n, Btree<T> dest) {  
 **if** (n != **null**) {  
 dest.root = **null**;  
 dest.root = n.getLeft();  
 **if** (dest.root != **null**) {  
 n.setLeft(**null**);  
 }  
 }  
 **return** dest;  
}

Esta función revisa si el nodo recibido no es nulo, despues, limpia el contenido del arbol destino (en este caso de ai); ahora, con el arbol destino limpio, se encarga de cambiar el root y le asigna el hijo izquierdo del nodo recibido. Posteriormente hace una comprobación para despejar la memoria del nodo utilizado (mañas de C++).

Ahora, el arbol destino almacena todo el subarbol izquierdo del nodo padre recibido, el cual es devuelto.

Se realiza lo mismo con el arbol ad

Ahora, ad y ai contienen los hijos del nodo root del arbol inicial.

Despues, ejecutamos los metodos insertarIzq e insertarDer al arbol inicial, con la finalidad de cambiar de posición los nodos.

Esto sucede hasta alcanzar las hojas de cada rama, obteniendo así un arbol reflejado, donde los numeros a la derecha son menores y los numeros a la izquierda son mayores.

Ejemplos gráficos:

Une image contenant capture d’écran, cercle

Description générée automatiquement

Ejecución

Implementación en main

Conclusiones:

**Referencias**

*CS Dojo. (2020, October 16). Introduction to Stacks and Queues (Data Structures & Algorithms #12) [Video]. YouTube. https://www.youtube.com/watch?v=A3ZUpyrnCbM*

*ProgressiveCoder. (2020, January 17). Sort a stack using a temporary stack [Video]. YouTube. https://www.youtube.com/watch?v=K0XXVSL4wUo*