## Complejidad de las Funciones HummanStructures.

#### Función getbits O(n)

Nota: hace una recursión T(n-1) con cota de complejidad de O(n) y por jerarquía queda O(n)Función CreateHeap O(1)

#### Funcion mergeTrees O(nlog n)

```
//unir todos los nodos en uno solo

struct node* mergeTrees(Heap* heap){

while(heap->count > 1){
    struct node* node1 = PopMin(heap);
    struct node* node2 = PopMin(heap);
    insert(heap, mergeNodes(node1, node2))
}

return PopMin(heap);
}
```

Nota se utiliza el valor de la complejidad insert y dentro de insert se llama a la funcion mergeNodes con pmplejidad de O(1) ya que es llamada durante la funcion mergeTrees al gual que PopMin es llamada dos veces por ciclo y tiene una complejidad O(n).

#### Funcion heapy\_bottom\_Top O(n)

## Función insert O(n)

```
void insert(Heap *heap, struct node* node){
   if(heap->count < heap->capacity){
     heap->arrayOfNodes[heap->count] = node;
     heapify_bottom_top(heap, heap->count);
     heap->count++;
}
```

Nota: se utilizo la complejidad de heapy\_bottom\_top ya que es usada en la función

## Función PushTree O(1)

```
void pushTree(struct node* root, unsigned char byte, int frecuency){
   root->data.frequency = frecuency;
   root->data.byte = byte;
   root->left = NULL;
   root->right = NULL;
}
```

## Función InsertTree O(n^2)

```
//Funciones con el arbol y heap
//*****

//formar en el arbol las frecuencias y formar esos arboles en la cola

void insertTree(struct data bytesFrecuency[], struct node roots[], Heap* heap){

int i;

for(i = 0; i < 256; i++){ O (N)}

    if(bytesFrecuency[i].frequency > 0){ O (N)}

    pushTree(&roots[i], bytesFrecuency[i].byte, bytesFrecuency[i].frequency);

    insert(heap, &roots[i]);

}

}

}
```

Nota se toma la complejidad de insert ya que es llamada en la función.

## Función mergeNodes O(1)

```
//unir los nodos
struct node* mergeNodes(struct node* node1, struct node* node2){
    struct node* new_node = malloc(sizeof(struct node));
    new_node->data.byte = 0;
    new_node->left = node1;
    new_node->right = node2;
    new_node->data.frequency = node1->data.frequency + node2->data.frequency;
    return new_node;
}
```

### Funcon heapify\_Top\_bottom O(n)

```
void heapify_top_bottom(Heap *heap, int parent_node){
  int left = parent_node * 2 + 1;
  int right = parent_node * 2 + 2;
  int min;
  struct node* temp;
                                                  Por jerarquia D(n)
  if(left >= heap->count || left <0)
  if(right >= heap->count || right <0)
     right = -1;
  if(left != -1 && heap->arrayOfNodes[left]->data.frequency < heap->arrayOfNodes[parent_node]->data.frequency)
      min - left:
      if(right != -1 && heap->arrayOfNodes[right]->data.frequency < heap->arrayOfNodes[min]->data.frequency)
     min - right; O()
  if(min != parent_node){ ()
      heap->arrayOfNodes[min] = heap->arrayOfNodes[parent_node]; ()
     Tung-ound
      heapify_top_bottom(heap, min);
```

Nota hace una recursión N veces por lo que su cota de complejidad es O(n)

#### Función PopMin O(1)

Nota llama a la funcion heapify\_Top\_bottom que tiene una complejidad de O(n)

# Funcion getCharacters O(n)

```
int getCharacters(struct node* HuffmanTree, unsigned char* cadena, int posInBits, unsigned char* byteToWrite}{
   if(isLeaf(HuffmanTree)){
        *byteToWrite = HuffmanTree->data.byte;
        return posInBits;
}
else{
   if(posInBits < 0){
        (*posInString) ++;
        posInBits = 7;
}
if(((int)CONSULTARBIT(cadena[(*posInString)], (posInBits))) == 0)
        return getCharacters(HuffmanTree->left, cadena, posInString, (posInBits)-1, byteToWrite); Tcn-l)=D(n)
else
   return getCharacters(HuffmanTree->right, cadena, posInString, posInBits-1, byteToWrite); Tcn-l)=O(n)
}
```

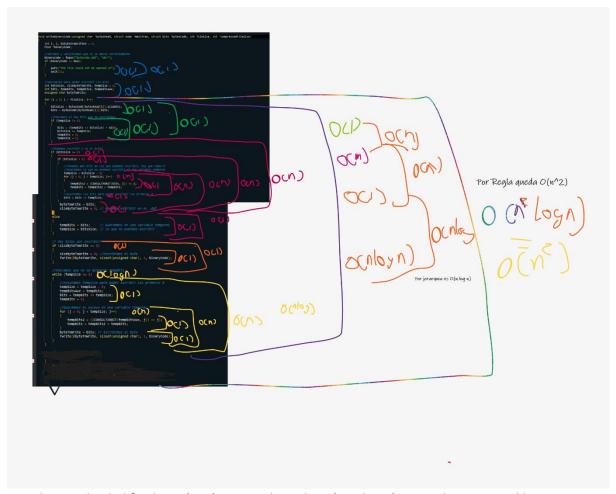
Nota: hace una recursión T(n-1) con cota de complejidad de O(n) y por jerarquía queda O(n)

## Complejidad de Funciones de CompressHufman

#### Función wirteFrecuencyTable O(n)

#### Funcion ReadFile O(n)

# Funcion WriteBinaryCode es O(n^2)



Nota la complejidad final es  $O(n^2)$  ya que al quedar  $O(n^2 \log n)$  por regla se retira el log n ya que cuenta como una constante.

# Complejidad del Programa CompressHufman O(n^2)

```
int main(int argc, char *argv[])
     //Variables para et control de tiempo
double utimeê, stimeê, wtimeê, utimel, stimel, wtimel;
     //Arregio pura almacenar to frequencia de bytes
struct data *bytesFrequency = malloc(256 * sizeof(struct data));
     //Arregto para atmacenar to codificacion de Huffmon
struct bits *bytesCode = malloc(256 * sizeof(struct bits));
     struct node *roots = (struct node *)malloc(256 * sizeof(struct node));
     struct node "HuffmanTree;
     unsigned char *bytesRead;
     //Cola de priorisos
Heap *heap = CreateHeap(511);
Heap *heap = CreateHeap(511);
     int fileSize, compressedFileSize;
     puts("\nComprimir archivos usando el algoritmo de Huffman.\n");
      // Iniciar el conteo del tiempo para las evaluaciones de rendimiento
     uswtime(Eutime@, &stime@, Ewtime@);
     //Guardomos en un arreglo todos los bytes (eldos bytesRead = readfile(argv[1], bytesFrecuency, &fileSize); — 7 O(n)
                                                                                                                      Por jerarquias:
                                                                                                                      la complejidad es de
     //formar en et arbot las frecuencias y formar esos arbotes en la insertTree(bytesFrecuency, roots, heap); —> O(n^2)
//unir los arbotes en et arbot de Huffman
HuffmanTree = mergeTrees(heap); O(n log n)
                                                                                                                       O(n^2)
     HuffmanTree = mergeTrees(heap); O(n log n)

//Obtener Los bits que vote codo byte
getBits(HuffmanTree, bytesCode, &, &); O(n^2)
     writeBinaryCode(bytesRead, HuffmanTree, bytesCode, fileSize, 8compressedFileSize);
                                                                                                                                          O(n^2)
     writeFrecuenyTable(bytesFrecuency, fileSize); — ) O(n)
     uswtime(&utime1, &stime1, &wtime1);
     printf("TamaAro de %s: %d bytes\n", argv[1], fileSize);
printf("TamaAro del archivo comprimido: %d bytes\n", compressedFileSize);
printf("Porcentaje de compression alcanzado: %.2f%%\n", ((float)fileSize / (float)compressedFileSize) * 160);
printf("Tiempo real de Ejecucion: %.10e s\n\n", wtime1 - wtime0);
     return &:
```

Nota: Son llamada funciones donde ya se saco su complejidad anteriormente y con jerarquía la complejidad queda como  $O(n^2)$ .

## Complejidad Funciones de DescompressedHumman

## Funcion writeFileO(n)

#### Funcion readFrecuencyTable O(logn)

```
void readFrecuencyTable(struct_data bytesFrecuency[], int* fileSize){
                                                   por jerarquia
   int byte, frecuency, i = 0;
   FILE* frecuencyTable;
                                                   O(log n)
   if(frecuencyTable == NULL){
       puts("The file could not be opened.\n");
       exit(1);
   //Leemos el tamaÂto de archivo y las vaces que se reptte sada byte while(!feof(frecuencyTable)){
   if(i == 0)
       fscanf(frecuencyTable, "%d", fileSize);
   fscanf(frecuencyTable, "%d", &byte);
fscanf(frecuencyTable, "%d", &frecuency);
   bytesFrecuency[byte].byte =
                                byte;
   bytesFrecuency[byte].frequency = frecuency;
    fclose(frecuencyTable);
```

## Funcion ReadByteCode O(n)

```
unsigned char* readByteCode(int* byteFileSize){
    unsigned char c;
    int i;
    FILE* file;

//Abrimos y verificamos que si se abrio correctamente
    file = fopen("byteCode_dat", "rb");
    if(file == NULL){
        puts("Open file Failed");
        exit(1);
    }

//Obtenemos el tamañto del archivo .dat
    fseek(file, 0l, SEEK_END);
    ("byteFileSize) = ftell(file);
        rewind(file);

//Reservamos memoria donde guardaremos los bytes leidos
    unsigned char* bytesRead = malloc(("byteFileSize) * sizeof(unsigned char));

//Leemos Los bytes del .dat y Los guardamos en un arresto
    for(i = 0; i < ("byteFileSize); i++){
        fread(8c, sizeof(unsigned char), 1, file);
        bytesRead[i] = c;
    }
} fclose(file);
    return bytesRead;
}</pre>
```

# Complejidad Programa DescompressHumman O(n^2)

```
int main(int argc, char* argv[]){
      //Variables para el control de tiems
    double utime@, stime@, wtime@, utime1, stime1, wtime1;
    struct data* bytesFrecuency = malloc(256 * sizeof(struct data));
    //ArregLo para almacenar Lo codificación de Huffman
struct bits* bytesCode = malloc(256* sizeof(struct bits));
    //Arregto para almacenar et byte y frecuencia en cada nodo del arbot
struct node* roots = (struct node*)malloc(256 * sizeof(struct node));
    struct node* HuffmanTree;
                                  del archivo original
    unsigned char* bytesRead;
    Heap* heap = CreateHeap(511);
//Variables para almacenar los tamaAzos de archivos
int fileSize = 0, byteFileSize = 0;
    puts("\nDescomprimir archivos usando el algoritmo de Huffman\n");
    uswtime(&utime@, &stime@, &wtime@);
    readFrecuencyTable(bytesFrecuency, &fileSize); -> O(log n)
    //hacer et arbot can la tabla de frecuencias
InsertTree(bytesFrecuency, roots, heap); O(n^2)
                                                                               Por jeararquia
                                                                               la complejidad es
    HuffmanTree = mergeTrees(heap); - ) O(nlog n)
    getBits(HuffmanTree, bytesCode, ℓ, ℓ); → O(N)
                                                                               O(n^2)
    bytesRead = readByteCode(EbyteFileSize); O(N)
//sustituir Lu codena de .dut por su valor de arbol
    writeFile(bytesRead, HuffmanTree, argv[1], byteFileSize, &fileSize) > O(n)
    // Evaluar los tiempos de ejecuciA³n
    uswtime(Sutime1, Sstime1, Swtime1);
    printf("TamaAro de %s: %d bytes\n", argv[1], fileSize);
    printf("Tiempo real de Ejecucion: %.10e s\n\n", wtime1 - wtime0);
```