Practica 2

Los utlimos

3 de octubre de 2021

Analsis de casos por codigo

Busqueda con Arbol Binario de busqueda

Operaciones basicas consideradas: comparacion entre la llave a buscar y el elemento del nodo, la comparacion entre el arbol auxiliar y nulo y la asignacion de auxiliar.

```
void search(struct node* root, int key)
{
    struct node* aux = root;
    while(!isempty(aux) && key != aux->data)
        aux = (key < aux->data) ? aux->left : aux->right;
    if(isempty(aux))
        printf("El elemento %d no se encontro en el arbol", key);
    else
        printf("El elemento %d se encontro en el arbol", key);
}
```

Condiciones del mejor caso: que el elemento a buscar este en la raiz. Condiciones del peor caso: un arbol que tenga n niveles y el elemento este en el nodo hoja.

Funcion de complejidad temporal del mejor caso = 1 Funcion de complejidad temporal del peor caso = 4nFuncion de complejidad temporal del caso medio = $\frac{1+4n}{2}$

Busqueda Binaria

Operaciones basicas consideradas: comparaciones de la llave con elementos del arreglo, actualizacion de limite inferior y superior y la asignacion de h.

```
int binaria(int array[], int size, int key)
{
    int l = 0, r = size - 1;
    int h;
    while(l <= r)
    {
        h = l + (r - 1)/2;
        if(key < array[h])
            r = h - 1;
        else if(key > array[h])
            l = h + 1;
        else
            return h;
    }
    return -1;
}
```

Condiciones del mejor caso: cuando el numero a buscar esta en medio del arreglo.

Condiciones del peor caso: cuando el numero a buscar esta al final del arreglo.

Funcion de complejidad temporal del mejor caso = 4

Funcion de complejidad temporal del peor caso = $4log_2(n)$

Funcion de complejidad temporal del caso medio = $\frac{4log_2(n)+4+3log_2(n)}{3}$ -

Busqueda exponencial

Operaciones consideradas: Comparaciones entre el elemento buscado y los elementos del arreglo. operaciones con exponent2 e i.

```
int exponencial(int array[], int size, int key)
{
    if(array[0] == key)
        return 0;
    int i = 1;
    while(i < size && array[i] < key)
        i *= 2;
    return binaria(array, i/2, min(i, size-1), key);
}</pre>
```

Condición de mejor caso: El número buscado está en la primera posición. Condiciones Peor caso: El numero esta en una posicion $2^m + 1$ donde 2^m es el numero potencia de 2 mas cercano y menor a n.

Función de complejidad temporal del mejor caso: 1.

Función complejidad temporal del peor caso: $3 + 4log_2(n)$.

Función complejidad caso medio: $\frac{3}{2} + 2log_2(n)$.

Busqueda de fibonacci

Operaciones consideradas: Comparaciones entre el elemento buscado y los elementos del arreglo, asignaciones a las variables fibonacci dentro del while de analisis.

```
int busquedafibonacci (int arr [], int x, int n)
{
   int auxf2,auxf1,auxfm;//auxf2 tomara el valor de n-1 y auxf1 n-2 y auxfm alm
   int rango,i;
   auxf2 = 0;
   auxf1 = 1;
   auxfm= auxf2 + auxf1;
   while (auxfm < n) { //se inicia ciclo hasta que auxfm sea menor a n
        auxf2 = auxf1;
        auxf1 = auxfm;
        auxfm= auxf2 + auxf1;
   rango = -1;// rango toma el valor de -1
    //el ciclo entra hasta que ya no queden numeros a buscar ,compararemos elina
   while (auxfm > 1) {
        // verifica si auxfm2 es no es vacio
        i = min(rango + auxf2, n - 1);
        //Si numbuscar es mayor que el valor de auxfm2 el arreglo se dezplaza
        if (arr [i] <x) {
            auxfm= auxf1;
            auxf1 = auxf2;
            auxf2 = auxfm- auxf1;
            rango = i;
        //en cambio si es mayor que el valor en arr[auxfm2], dezplazamos el ar
        else if (arr [i] > x) {
            auxfm= auxf2;
            auxf1 = auxf1 - auxf2;
            auxf2 = auxfm- auxf1;
        // si el elemnto es encontrado se retorna la posicion i
        else
```

```
return i;
}
//se comprara el ultimo elemento con numbusc
if (auxf1 && arr [rango + 1] == x){
    return rango + 1;
}
//si no se encuentra se retorna -1
return -1;
}
```

Condición de mejor caso: El número buscado está en la primera posición. Condiciones Peor caso: Cuando el número que buscamos se encuentra en el sub-arreglo que tiene mayor tamaño por lo que hará un mayor número de instrucciones.

Función de complejidad temporal del mejor caso : 1. Función complejidad temporal del peor caso: 6log(n). Función complejidad caso medio: 6log(n).

Busqueda lineal

Operaciones consideradas: Comparaciones entre el elemento buscado y los elementos del arreglo.

```
int busquedaLineal(int array[], int size, int key)
{
   int i;
   for (i = 0; i < size; i++)
       if (array[i] == key)
            return i+1;
   return -1;
}</pre>
```

Condición de mejor caso: El número buscado está en la primera posición.

Condiciones Peor caso: El número buscado está al final del areglo.

Función de complejidad temporal del mejor caso: 1.

Función complejidad temporal del peor caso: n.

Función complejidad caso medio: $\frac{n(n+3)}{2(n+1)}$.