

Código:	MADO-20
Versión:	01
Página	37/183
Sección ISO	8.3
Fecha de emisión	20 de enero de 2017

Facultad de Ingeniería

Área/Departamento:
Laboratorio de computación salas A y B

La impresión de este documento es una copia no controlada

Guía Práctica de Estudio 4

Algoritmos de búsqueda parte 1

Elaborado por:

M.I. Elba Karen Sáenz García

Revisión:

Ing. Laura Sandoval Montaño



Código:	MADO-20
Versión:	01
Página	38/183
Sección ISO	8.3
Fecha de emisión	20 de enero de 2017

Facultad de Ingeniería Área/Departamento:
Laboratorio de computación salas A y B

La impresión de este documento es una copia no controlada

Guía Práctica 4

Estructura de datos y Algoritmos II

Algoritmos de Búsqueda. Parte 1.

Objetivo: El estudiante identificará el comportamiento y características de algunos algoritmos de búsqueda por comparación de llaves.

Actividades

- Implementar el algoritmo iterativo y recursivo de búsqueda lineal en algún lenguaje de programación para localizar alguna llave o valor en una secuencia de datos.
- Implementar el algoritmo iterativo y recursivo de búsqueda binaria en algún lenguaje de programación para localizar alguna llave o valor en una secuencia de datos.

Antecedentes

- Análisis previo de los algoritmos en clase teórica.
- Conocimiento de algún algoritmo de ordenamiento.
- Manejo de arreglos o listas, estructuras de control y funciones en Python 3.

Introducción

Recuperar información de una computadora es una de las actividades más útiles e importantes, muy comúnmente se tiene un nombre o llave que se quiere encontrar en una estructura de datos tales como una lista u arreglo.

Al proceso de encontrar un dato específico llamado llave en alguna estructura de datos, se denomina búsqueda. Este proceso termina exitosamente cuando se localiza el elemento que contienen la llave buscada, o termina sin éxito, cuando no aparece ningún elemento con esa llave.

Los algoritmos de búsqueda se pueden clasificar en:

- Búsqueda por comparación
- Búsqueda por transformación de llaves



Código:	MADO-20
Versión:	01
Página	39/183
Sección ISO	8.3
Fecha de emisión	20 de enero de 2017

Facultad de Ingeniería Área/Departamento: Laboratorio de computación salas A y B

La impresión de este documento es una copia no controlada

En este documento se describen dos de los algoritmos de búsqueda por comparación: la búsqueda lineal o secuencial y la búsqueda binaria, que son dos de las técnicas más comunes; la primera por sencilla y la otra por eficiente.

Búsqueda Lineal

En este algoritmo se empieza a buscar desde la primera posición de la lista, comparando el elemento con la llave y si no se encuentra continúa verificando las siguientes posiciones hasta encontrarlo, entonces el algoritmo termina. Así el elemento a buscar puede estar en el primer elemento, el último o entre ellos.

A continuación, se muestra un algoritmo en pseudocódigo de una función que realiza la búsqueda secuencial del elemento x en una lista implementada como un arreglo lineal $A[0,1,2,\dots n-1]$ de n elementos. El cual retorna la posición o índice del arreglo donde se encuentra el elemento x a buscar, y el valor de -1 si x no fue encontrado.

```
BúsquedaLineal (A,n,x )
Inicio
encontrado=-1
Para k=0 hasta n-1
Si x==A[k]
encontrado = k
Fin Si
Fin Para
Retorna encontrado
Fin
```

Como se puede observar en la función BúsquedaLineal(), el número de iteraciones siempre es igual al tamaño del arreglo A, independientemente de dónde se encuentre el elemento a buscar y como todas las operaciones del interior de la estructura de repetición tienen una complejidad constante, la complejidad de este algoritmo de búsqueda secuencial es de O(n).

Existen varias mejoras al algoritmo, una de ellas es no esperar a revisar todos los elementos del arreglo, si el buscado ya se encontró, entonces se tiene que terminar. Una forma de conseguirlo es revisar en cada iteración k, si el elemento a buscar x es ya igual al elemento A[K], y si lo es, entonces retornar la posición del elemento encontrado y terminar. A continuación, se muestra una posible función en pseudocódigo donde se considera esta mejora [1].



Código:	MADO-20
Versión:	01
Página	40/183
Sección ISO	8.3
Fecha de emisión	20 de enero de 2017

Facultad de Ingeniería Área/Departamento:

Laboratorio de computación salas A y B

La impresión de este documento es una copia no controlada

```
BúsquedaLinealMejorado
Inicio
encontrado=-1
Para k=0 hasta n-1
Si A[k]==x
encontrado= k
Salir de la estructura de repetición
Fin Si
Fin Para
retorna encontrado
Fin
```

También se tiene la llamada búsqueda secuencial con centinela que asegura siempre encontrar el elemento a buscar. Lo que se hace es situar el valor que se está buscando al final del arreglo A[n-1] (centinela), guardando lo que se encuentra inicialmente ahí en algún lugar temporal. Así en la estructura de repetición que va revisando todos los elementos de A siempre se obtiene un valor del índice k donde se encuentra el elemento.

Al término de las iteraciones se regresa el valor inicial del elemento A[n-1] a su lugar y solo resta verificar si éste o el posicionado en k < n-1 es el valor buscado, si no es ninguno de ellos, entonces, el elemento no está en la lista.

Lo anterior se puede representar en la siguiente función en pseudocódigo [1]

```
BusquedaLinealCentinela(A,n,x)

tmp=A[n-1]

A[n-1]=x

k=0

Mientras A[k] sea diferente de x

k=k+1

Fin Mientras

A[n-1]=tmp

Si k < n-1 o A[n-1]==x

retorna k

En otro caso
retorna -1

Fin Si

Fin
```



Código:	MADO-20
Versión:	01
Página	41/183
Sección ISO	8.3
Fecha de emisión	20 de enero de 2017

Facultad de Ingeniería Área/Departamento: Laboratorio de computación salas A y B

La impresión de este documento es una copia no controlada

En estos dos últimos algoritmos el tiempo de ejecución en el mejor de los casos se da cuando el valor a buscar se encuentra en el primer elemento de la lista y es $\theta(1)$. En el peor de los casos cuando está en la última posición y es $\theta(n)$.

Existe una versión recursiva del algoritmo de búsqueda lineal, donde se tendrá un caso base de fracaso que se da cuando se rebasa el número de elementos de la lista y un caso base de éxito cuando después de algunas llamadas recursivas el elemento analizado de la lista es igual a la llave. Un algoritmo en pseudocódigo se puede plantear como se muestra en la siguiente función.

```
BusquedaLinealRecursiva (A,x,ini,fin)
Inicio
Si ini > fin
encontrado=-1
Si no
Si A[ini]==x
encontrado=ini
Si no
encontrado = BusquedaLinealRecursiva(A, x,ini+1,fin)
Fin Si no
Fin Si no
retorna encontrado
Fin
```

Búsqueda Binaria

El algoritmo de búsqueda binaria o también llamado dicotómica es eficiente para encontrar un elemento en una lista ya ordenada y es un ejemplo de la técnica divide y conquista. Es como buscar una palabra en un diccionario, donde dependiendo de la primera letra de la palabra a buscar se abre el libro cerca del principio, del centro o al final. Se puede tener suerte y haber abierto la página correcta o bien moverse a paginas posteriores o anteriores del libro.

Entonces en el algoritmo se divide repetidamente a la mitad la porción de la lista que podría contener al elemento, hasta reducir las ubicaciones posibles a solo una. La estrategia consiste en comparar una llave con el elemento de en medio de la lista, si es igual entonces se encontró el elemento, sino, cuando x es menor que el elemento del medio se aplica la misma estrategia a la lista de la izquierda y si x es mayor, a la lista de la derecha.



Código:	MADO-20
Versión:	01
Página	42/183
Sección ISO	8.3
Fecha de emisión	20 de enero de 2017

Facultad de Ingeniería Área/Departamento: Laboratorio de computación salas A y B

La impresión de este documento es una copia no controlada

Para describir el algoritmo con más detalle, se supone una la lista ordenada de forma ascendente que está almacenada en un arreglo unidimensional A[0, ..., n-1] de n elementos y se quiere encontrar la llave x.

1. Primero se calcula el índice del punto medio del arreglo utilizando los índices de inicio (izquierdo) y fin (derecho) de la lista o sublista de búsqueda, $medio = \left\lfloor \frac{indicelzquierdo + indiceDerecho}{2} \right\rfloor$, para poder dividir la lista en dos sub-listas Figura 4.1.

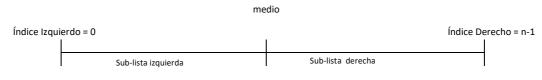
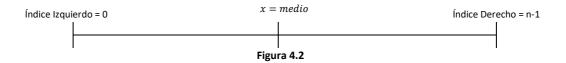


Figura 4.1

- 2. Después se compara el punto medio con la llave a buscar x,
- a) Si son iguales, entonces la llave fue encontrada, y el algoritmo termina. Figura 4.2.



b) Si el valor del arreglo A con índice medio es mayor a la llave x (A[medio] > x), se descarta la sub-lista de la derecha incluyendo el punto medio y se regresa al paso 1, donde la nueva sub-lista de búsqueda mantiene el índice izquierdo y el índice derecho cambia a medio - 1. Figura 4.3

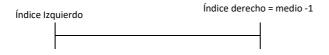


Figura 4.3

c) Si el valor del arreglo A con índice medio es menor a la llave x (A[medio] < x), se descarta la sub-lista de la izquierda incluyendo el punto medio y se regresa al paso 1, donde la nueva sub-lista de búsqueda mantiene el índice derecho y el índice izquierdo cambia a medio + 1. Figura 4.4.



Figura 4.4



Código:	MADO-20
Versión:	01
Página	43/183
Sección ISO	8.3
Fecha de emisión	20 de enero de 2017

Facultad de Ingeniería Área/Departamento: Laboratorio de computación salas A y B

La impresión de este documento es una copia no controlada

Si en algún momento la sub-lista de búsqueda tiene longitud 0 o negativa significa que el valor buscado no se encuentra en la lista.

Ejemplo: Se quiere buscar el elemento x=18 en un arreglo unidimensional de 13 elementos que contiene los siguientes datos, los cuales ya están ordenados:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12
10	12	13	14	18	20	25	27	30	35	40	45	47

Donde índice izquierdo = 0 e índice derecho = 12.

 $medio = \frac{12}{2} = 6$, entonces A[medio] = 25.

Se compara 18 con 25, como 18 < 25, ahora se trabaja con la sub-lista izquierda:

0	1	2	3	4	5
10	12	13	14	18	20

Donde índice izquierdo = 0 e índice derecho = 6-1=5.

$$medio = \frac{5}{2} = 2$$
 , $entonces\ A[medio] = 13$.

Se compara 18 con 13, como 18 > 13, ahora se trabaja con la sub-lista derecha:

Donde índice izquierdo = medio + 1 = 3 e índice derecho = 5.

$$medio = \frac{8}{2} = 4$$
, entonces $A[medio] = 18$.

Se observa que A[medio] es igual x = 18, entonces el algoritmo termina.

Una función del algoritmo en pseudocódigo de la búsqueda binaria descrita es:



Código:	MADO-20
Versión:	01
Página	44/183
Sección ISO	8.3
Fecha de emisión	20 de enero de 2017

Facultad de Ingeniería Área/Departamento:

Laboratorio de computación salas A y B

La impresión de este documento es una copia no controlada

```
BusquedaBinarialterativa(A,x,indicelzq,indiceDer)
Inicio
  Encontrado = -1
  Mientras indicelzq <= indiceDer
     Medio=|(indiceIzq + IndiceDer)/2|
        Si x == A[Medio] entonces
           Encontrado=Medio
        Si no
                 Si A[medio] < x
                         indiceIzq=medio +1
                 Si no
                         indiceDer=medio-1
                 Fin Si no
        Fin Si no
   Fin Mientras
   Retorna Encontrado
Fin
```

El algoritmo de búsqueda binaria también tiene un enfoque recursivo. Donde se tiene un caso base de fracaso, que sucede cuando se sobrepasa el número de elementos de la lista y un caso base de éxito, cuando después de algunas llamadas recursivas el elemento A[medio] es igual a la llave x.

A continuación, se muestra una función en pseudocódido que ilustra la forma recursiva:

```
BusquedaBinariaRecursiva(A,x,indiceIzq,indiceDer)
Inicio
        Si indiceIzquierdo > indiceDerecho y x es diferente de A[indiceDerecho]
                Retorna -1
        Fin Si
        medio = \lfloor (indiceIzq + IndiceDer)/2 \rfloor
        Si x==A[medio]
                Retorna medio
        En otro caso
                Six < A[medio]
                         Retorna BusquedaBinariaRecursiva(A,x,indiceIzquierdo,medio)
                En otro caso
                         Retorna BusquedaBinariaRecursiva(A,x,medio, indiceDerecho)
                Fin Si
        Fin Si
Fin
```



Código:	MADO-20
Versión:	01
Página	45/183
Sección ISO	8.3
Fecha de emisión	20 de enero de 2017

Facultad de Ingeniería	Área/Departamento: Laboratorio de computación salas A y B

La impresión de este documento es una copia no controlada

En ambos algoritmos en pseudocódigo (iterativo y recursivo) se retorna la posición donde se encuentra el elemento o bien -1 si no se encuentra. También en ambos el tiempo de ejecución es $\theta(\log n)$.

Desarrollo

Actividad 1.1

A continuación, se proporciona la implementación en Python de los pseudocódigos de las funciones para búsqueda lineal presentados en este documento. Se pide realizar un programa que utilice las tres funciones para buscar en una lista dada por el profesor, un valor o llave proporcionado en la entrada estándar. Se debe mostrar el número de iteraciones que realiza cada función, así como el índice donde se localizó la llave. Las funciones en Python son las siguientes:

```
#busqueda Lineal o secuencial
def busquedaLineal(A,n,x):
    encontrado=-1
    for k in range (n):
        if A[k] == x:
        encontrado=k
    return encontrado
```

```
#Búsqueda Lineal Mejorada

def busquedaLinealMejorada(A,n,x):
    encontrado=-1
    for k in range (n):
        if A[k] == x:
             encontrado=k
             break
    return encontrado
```



Código:	MADO-20
Versión:	01
Página	46/183
Sección ISO	8.3
Fecha de emisión	20 de enero de 2017

Facultad de Ingeniería Área/Departamento:
Laboratorio de computación salas A y B

La impresión de este documento es una copia no controlada

```
#Búsqueda Lineal con Centinela
def busquedaLinealCentinela(A,n,x):
    tmp=A[n]
    A[n]=x
    k=0
    while A[k] != x:
        k=k+1
    print (k)
    A[n]=tmp
    if k < n or A[n]==x:
        return k
    else:
        return encontrado</pre>
```

Probar su programa con diferentes llaves, y describir el porqué de los resultados obtenidos.

Actividad 1.2

Implementar la función recursiva de la búsqueda lineal utilizando el psedocódigo proporcionado en este documento.

Actividad 2

Abajo se muestran las funciones en Python de los pseudocódigos para búsqueda binaria (solución iterativa y recursiva) mencionados en esta guía. Se requiere implementar un programa utilizando estas funciones y alguna de las de ordenamiento vistas en las guías anteriores para buscar un valor en la lista proporcionada en la actividad 1.



Código:	MADO-20
Versión:	01
Página	47/183
Sección ISO	8.3
Fecha de emisión	20 de enero de 2017

Facultad de Ingeniería

Área/Departamento: Laboratorio de computación salas A y B

La impresión de este documento es una copia no controlada

```
#Búsqueda Binaria Iterativa
import math
def BusquedaBinIter(A,x,izquierda,derecha):

while izquierda <= derecha:
    medio = math.floor((izquierda+derecha)/2)
    if A[medio] == x:
        return medio
    elif A[medio] < x:
        izquierda = medio+1
    else:
        derecha = medio-1
    return -1</pre>
```

```
#Búsqueda binaria Recursiva
import math
def BusquedaBinRecursiva(A,x,izquierda,derecha):
    if izquierda > derecha :
        return -1
    medio = math.floor((izquierda+derecha)/2)
    print (medio)

if A[medio] == x:
        return medio

elif A[medio] < x:

    return BusquedaBinRecursiva(A,x,medio+1,derecha)
else:
    return BusquedaBinRecursiva(A,x,izquierda,medio-1)</pre>
```



Código:	MADO-20
Versión:	01
Página	48/183
Sección ISO	8.3
Fecha de emisión	20 de enero de 2017

Facultad de Ingeniería

Área/Departamento:
Laboratorio de computación salas A y B

La impresión de este documento es una copia no controlada

Actividad 3

Ejercicios propuestos por el profesor.

Referencias

[1] CORMEN, Thomas Algorithms Unlocked Cambridge MA, USA The MIT Press, 2013