

## Ejercicio 1

Crear un modulo de nombre **trie.py** que **implemente** las siguientes especificaciones de las operaciones elementales para el **TAD Trie** .

### **insert(T,element)**

**Descripción:** insert un elemento en T, siendo T un Trie.

**Entrada:** El Trie sobre la cual se quiere agregar el elemento (Trie) y el valor del elemento (palabra) a agregar.

**Salida:** No hay salida definida

```
def insertTrie(T, element):
```

```
    if T.root == None:
```

```
        T.root = TrieNode()
```

```
        T.root.isEndOfWord=False
```

```
        T.root.key=""
```

```
        T.root.parent=None
```

```
    insertTrieR(T,T.root,element,0)
```

```
def insertTrieR(T,node,element,i):
```

```
    if i == len(element):
```

```
        node.isEndOfWord=True
```

```
        return
```

```
    currentNode = node.children
```

```
    if currentNode == None:
```

```
        return insertOnlyDown(node,element,i)
```

```
    while currentNode != None:
```

```
        if currentNode.key == element[i]:
```

```
            return insertTrieR(T,currentNode,element,i+1)
```

```
        if currentNode.nextNode ==None:
```

```
            newNode = createTrieNode(element[i])
```

```
            currentNode.nextNode =newNode
```

```
            newNode.parent = currentNode.parent
```

```
            return insertOnlyDown(newNode,element,i+1)
```

```
        currentNode=currentNode.nextNode
```

### **search(T,element)**

**Descripción:** Verifica que un elemento se encuentre dentro del Trie

**Entrada:** El Trie sobre la cual se quiere buscar el elemento (Trie) y el valor del elemento (palabra)

**Salida:** Devuelve **False** o **True** según se encuentre el elemento.

```
def SearchTrie(T,element):
```

```

    if T.root==None:
        return None
    else:
        return SearchTrieR(T,T.root.children,element,0)

def SearchTrieR(T,node,element,c):
    if node.nextNode==None:
        if node.key!=element[c]:
            return False
        else:
            if len(element)-1==c:
                if node.isEndOfWord:
                    return True
                else:
                    return False
            else:
                if node.children==None:
                    return False
                else:
                    return
    SearchTrieR(T,node.children,element,c+1)

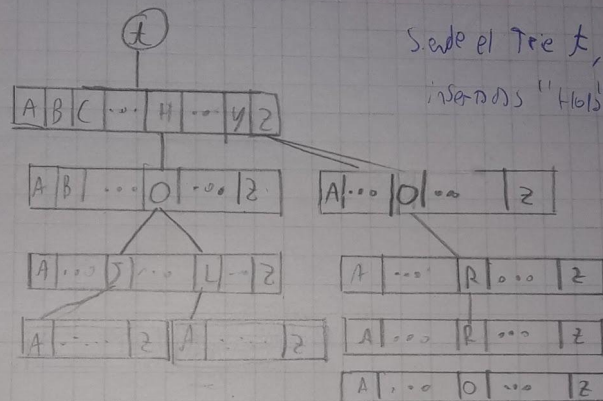
    else:
        if node.key!=element[c]:
            return SearchTrieR(T,node.nextNode,element,c)
        else:
            if len(element)-1==c:
                if node.isEndOfWord:
                    return True
                else:
                    return False
            else:
                if node.children==None:
                    return False
                else:
                    return
    SearchTrieR(T,node.children,element,c+1)

```

## Ejercicio 2

Sabiendo que el orden de complejidad para el peor caso de la operación `search()` es de  $O(m |\Sigma|)$ . Proponga una versión de la operación `search()` cuya complejidad sea  $O(n)$ .

En caso de un `search` de Tries con una complejidad de  $O(n)$  usamos la implementación de Arrays para cada hijo, como este ej.



Cuando hacemos la búsqueda de la palabra Hoja, o cualquier sea, la complejidad va a ser disminuido, ya que utilizando la forma de implementación con arreglos, se accede a la búsqueda de principio a fin, saltando entre hijos si los posee, y no se debe de recorrer la lista de hijos ya que se puede acceder directamente al índice de la letra siguiente (método ASCII u otra implementación) con una complejidad  $O(1)$ , pero accederá secundariamente a hijos de la misma longitud de la palabra por lo que concluye en  $O(n)$ .

## Ejercicio 3

### delete(T,element)

**Descripción:** Elimina un elemento se encuentre dentro del Trie

**Entrada:** El Trie sobre la cual se quiere eliminar el elemento (Trie) y el valor del elemento (palabra) a eliminar.

**Salida:** Devuelve **False** o **True** según se haya eliminado el elemento.

```
def delete(T,element):
    if T.root==None:
        return None
    else:
        node=SearchNode(T,element)
        if SearchTrie(T,element):
            return deleteR(T,node,element,0)
        else:
            return False
def deleteR(T,node,element,c):
    parentN=node.parent
    if node.isEndOfWord and node.children!=None:
        node.isEndOfWord=False
        return True
    if parentN==T.root or parentN.isEndOfWord or
parentN.children!=node or node.nextNode!=None:
        linksDeleteR(node)
        return True
    linksDeleteR(node)
    return deleteR(T,parentN,element,c)

def linksDeleteR(node):
    if node.parent.children==node:
        if node.nextNode!=None:
            node.parent.children=node.nextNode
            node.nextNode=None
        else:
            node.parent.children=None
    else:
        nodoaux=node.parent.children
        while nodoaux.nextNode!=None:
            if nodoaux.nextNode==node:
                nodoaux.nextNode=node.nextNode
                node.nextNode=None
                break
            nodoaux=nodoaux.nextNode

    node.parent=None
```

```
node.isEndOfWord=None
```

## Parte 2

### Ejercicio 4

Escribir una algoritmo que dado un árbol **Trie T**, una palabra **p** y un entero **n**, escriba todas las palabras del árbol que empiezan por **p** y sean de longitud **n**.

```
def searchPtoN(T,p,n):
    if T==None or n<1 or (len(p)>n):
        print(len(p))
        return False
    L=LinkedList()
    searchPtoNRec(T,T.root.children,p,n,p,False,L)
    return L

def searchPtoNRec(T,node,p,n,con,i,L):
    cont=0
    nodea=node
    while nodea.children!=None:
        if len(p)==0:
            i=True
            break
        elif cont==len(p):
            i=True
            break
        elif p[cont]==nodea.key:
            cont+=1
            nodea=nodea.children
        elif p[cont]!=nodea.key:
            if nodea.nextNode==None:
                break
            else:
                searchPtoNRec(T,nodea.nextNode,substr(p,cont,len(p)),n-cont,con,False,L)
                break

    if i:
        countsonsPtoN(T,nodea,con,n-1,cont,L)
```

```

def countsonsPtoN(T,node,p,n,cont,L):
    conta=cont
    while node!=None:
        if node.nextNode!=None:
            countsonsPtoN(T,node.nextNode,p,n,conta,L)
        p=p+node.key
        if (conta<n):
            conta+=1
            node=node.children
        elif conta==n:
            if node.isEndOfWord:
                add(L,p)
                return
            else:
                return
        else:
            return

```

## Ejercicio 5

Implementar un algoritmo que dado los **Trie** T1 y T2 devuelva **True** si estos pertenecen al mismo documento y **False** en caso contrario. Se considera que un 2 Trie pertenecen al mismo documento cuando:

1. Ambos Trie sean iguales
2. El Trie A contiene un subconjunto de las palabras del Trie B.
3. Si la implementación está basada en LinkedList, considerar el caso donde las hayan sido insertadas en un orden diferente.

Analizar el costo computacional.

```

def isTrie1inTrie2(T1,T2):
    cond1=True
    cond2=True
    L1=searchWordsTrie(T1)
    L2=searchWordsTrie(T2)
    c1=L1.head
    c2=L2.head
    while c1!=None:
        if SearchTrie(T2,c1.value_L):
            c1=c1.nextNode
        else:
            cond1=False
            break
    while c2 !=None:
        if SearchTrie(T1,c2.value_L):

```

```

        c2=c2.nextNode
    else:
        cond2=False
        break
    return (cond1 or cond2)

```

## Ejercicio 6

Implemente un algoritmo que dado el **Trie** T devuelva True si existen en el documento T dos cadenas invertidas. Dos cadenas son invertidas si se leen de izquierda a derecha y contiene los mismos caracteres que si se lee de derecha a izquierda, ej: **abcd** y **dcba** son cadenas invertidas, **gfdsa** y **asdfg** son cadenas invertidas, sin embargo **abcd** y **dcka** no son invertidas ya que difieren en un carácter.

def haveInverses(T):

```

    L1=searchWordsTrie(T)

    cnode=L1.head

    while cnode!=None:

        S=inverseString(cnode.value_L)

        print (cnode.value_L,"inv",S)

        if search(L1,S) is not None:

            return True

        cnode=cnode.nextNode

    return False

```

def inverseString(S):

```

    returnString=""

    for i in range (len(S)-1,-1,-1):

        returnString=returnString+S[i]

    return returnString

```

## Ejercicio 7

Un corrector ortográfico interactivo utiliza un **Trie** para representar las palabras de su diccionario. Queremos añadir una función de auto-completar (al estilo de la tecla TAB en

Linux): cuando estamos a medio de escribir una palabra, si sólo existe una forma correcta de continuarla entonces debemos indicarlo.

Implementar la función **autoCompletar(Trie, cadena)** dentro del módulo **trie.py**, que dado el árbol **Trie T** y la cadena **“pal”** devuelve la forma de auto-completar la palabra. Por ejemplo, para la llamada **autoCompletar(T, ‘groen’)** devolvería **“land”**, ya que podemos tener **“groenlandia”** o **“groenlandés”** (en este ejemplo la palabra groenlandia y groenlandés pertenecen al documento que representa el Trie). Si hay varias formas o ninguna, devolvería la cadena vacía. Por ejemplo, **autoCompletar(T, ma’)** devolvería **“”** si **T** presenta las cadenas **“madera”** y **“mama”**.

```
def autoCompleteR(T,node,p,i):
    cont=0
    nodea=node
    while nodea.children!=None:
        if len(p)==0:
            i=True
            break
        elif cont==len(p):
            i=True
            break
        elif p[cont]==nodea.key:
            cont+=1
            nodea=nodea.children
        elif p[cont]!=nodea.key:
            if nodea.nextNode==None:
                break
            else:
                return
    autoCompleteR(T,nodea.nextNode,substr(p,cont,len(p)),False)
    break

    if i:
        returnString=""
        while nodea!=None:
            print( returnString)
            if nodea.nextNode!=None:
                return returnString
            else:
                returnString=returnString+nodea.key
                nodea=nodea.children
        return returnString
    else:
        return None
```



