

Mauro José Sorbello Díaz

Legajo: 14006

Parte 1

Importante: Los ejercicios de esta primera parte tienen como objetivo codificar las diferentes funciones básicas necesarias para la implementar un Trie.

A partir de estructuras definidas como :

```
class Trie:
    root = None

class TrieNode:
    parent = None
    children = None
    key = None
    isEndOfWord = False
```

Sugerencia 1: Para manejar múltiples nodos, el campo children puede contener una estructura **LinkedList** conteniendo **TrieNode**

~~Para trabajar con cadenas, utilizar la clase string del módulo **algo.py**.~~

~~unacadena = **String**("esto es un string")~~

~~Luego es posible acceder a los elementos de la cadena mediante un índice.~~

```
print(unacadena[1])
>>>
```

Ejercicio 1

Crear un módulo 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

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 insert(T, element):
    if T.root == None:
        #Si esta vacio creamos una lista y le asignamos un nodo en esa lista con el valor del primer caracter
        T.root = []
        newNode = TrieNode()
        T.root.append(newNode)
    return insertRec(T, element, T.root[0], 0, T.root)

def insertRec(T, element, node, j, parent):
    if j < len(element):
        #Primero nos fijamos si el node es una lista o esta vacio
        if node.children == None:
            #Si esta vacio creamos una lista y le asignamos un nodo en esa lista con el valor del primer caracter
            node.children = []
            newNode = TrieNode()
            newNode.parent = parent
            newNode.key = element[j]
            node.children.append(newNode)
        i = 0
        check = 0
        #Despues chequeamos si la lista tiene un nodo con la key del primer caracter
        node1 = node
        while (node1.children[i] != None) and (check == 0):
            if node1.children[i].key == element[j]:
                check = 1
            else:
                if i + 1 < len(node1.children):
                    i += 1
                else:
                    i = 0
                    if node1.children[i] != None:
                        node1 = node1.children[i]
                    if node1.children == None:
                        break
        #Si no tiene un nodo con la key del primer caracter, lo agregamos:
        if check == 0:
            newNode = TrieNode()
            newNode.parent = parent
            newNode.key = element[j]
            node.children.append(newNode)
            j += 1
            return insertRec(T, element, node.children[len(node.children) - 1], j, newNode)
        else:
            #Si lo tienen devolvemos el nodo hijo
            j += 1
            return insertRec(T, element, node.children[i], j, node)
    #Asignamos al fin de palabra.
    node.isEndOfWord = True
```

```
def search(T, element):
    #Si esta vacío
    if T.root[0].children == None:
        return False
    #Si no esta vacío:
    return searchRec(T, element, T.root[0].children, 0)

def searchRec(T, element, node, j):
    # Si el nodo está vacío
    if node is None:
        return False
    #Verificar que la letra este:
    for i in range(0, len(node)):
        if node[i].key == element[j]:
            ind = i
            break
        else:
            ind = None
    #Si el ind es None, no se encuentra la letra, por ende es Falso
    if ind == None:
        return False
    else:
        #En el caso de que j sea menor que len(element) (Sigue habiendo letras que buscar)
        if j < len(element) - 1:
            #Si el hijo es None y quedan mas letras es falso
            if node[ind].children == None:
                return False
            #Si el hijo no es nulo, hacemos recursion
            else:
                return searchRec(T, element, node[ind].children, j+1)
        #Si j es igual al len(element) significa que ya no quedan letras por evaluar, entonces nos fijamos que el ultimo sea un endofword
        if node[ind].isEndOfWord:
            return True
        else:
            return False
```

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 $O(m)$.

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):
    find = search(T, element)
    #El elemento no se encuentra en el trie.
    if find == False:
        return False
    else:
        #El elemento está presente y es parte de otro mas largo
        L = lastNodeandUnique(T,element,T.root[0].children, 0)
        for j in range(0, len(L)):
            node = L[j]
            if L[j] == False:
                unico = False
                indUnico = j
            #El elemento es un prefijo
            if node[0].children != False:
                node.isEndOfWord = False
                return True
            #El elemento no es unico
            unicoNode = T.root[0].children
            if unico == False:
                while node[0] != unicoNode[indUnico]:
                    node = node[0].parent
                    node[0].pop
                return True
            else:
                #El elemento es unico
                for i in range(0, len(unico)):
                    if unicoNode[i].key == element[j]:
                        indice = i
                        break
                while node[0] != unico[indice]:
                    node = node[0].parent
                    node[0].pop
                return True

def lastNodeandUnique(T, element, node, j):
    for i in range(0, len(node)):
        if node[i].key == element[j]:
            indice = i
            break
        else:
            indice = None
    lista = []
    #En el caso de que j sea menor que len(element) (Sigue habiendo letras que buscar)
    if j < len(element) - 1:
        if len(node[indice].children) - 1 > 0:
            lista.append(indice, False)
            return searchRec(T, element, node[indice].children, j+1)
        else:
            lista.append(node[indice])
            return lista
```

Parte 2

Ejercicio 4

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

```
def allWords(T, p, n):
    #Buscamos el patron
    node = T.root[0].children
    for i in range(0, len(node)):
        if node[i].key == p:
            ind = i
            break
        else:
            ind = None
    #Si el ind = None, el patron no esta
    if ind == None:
        return None
    else:
        words = []
        return allWordsRec(T, n, words, 0, ind, node, 0)

def allWordsRec(T, n, list, j, indice, node, i):
    if j < n:
        list.append(node[indice])
        if i < len(node[indice].children) - 1:
            node = node[indice].children
            return allWordsRec(T, n, list, j+1, i+1, node, i+1)
        else:
            return allWordsRec(T, n, list, j+1, indice, node[indice].children, 0)
    else:
        return list
```

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 **Trie** pertenecen al mismo documento cuando:

1. Ambos Trie sean iguales (esto se debe cumplir)
2. El Trie **T1** contiene un subconjunto de las palabras del Trie **T2**
3. Si la implementación está basada en LinkedList, considerar el caso donde las palabras hayan sido insertadas en un orden diferente.

En otras palabras, analizar si todas las palabras de **T1** se encuentran en **T2**.

Analizar el costo computacional.

#Complejidad $O(n^2)$, hay una recursiva dentro de un bucle

```
def sameDoc (T1, T2):
    #Si ambas son nulas, o alguna de ellas es nula es falso
    if T1.root == None or T2.root == None:
        return False
    else:
        for i in range(0, len(T2.root[0].children) - 1):
            check = sameDocRec(T1.root[0].children, T2.root[i].children)
            if check == False:
                return False
            if check == True:
                return True

def sameDocRec(node1, node2):
    for i in range(0, len(node1)):
        if node1[i].key == node2[0].key:
            indice = i
            break
        else:
            indice = None
    #Si el indice es None, no esta la palabra
    if indice == None:
        return False
    else:
        if node2[0].children != None:
            #Si el hijo es None y quedan mas letras es falso
            if node1[indice].children == None:
                return False
            #Si el hijo no es nulo, hacemos recursion
            else:
                return sameDocRec(node1[indice].children, node2[0].children)
        #Si j es igual al len(node2) significa que ya no quedan letras por evaluar, entonces nos fijamos que el ultimo sea un endofword
        if node1[indice].isEndOfWord:
            return True
        else:
            return False
```

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 getcadena(T):
    if T.root[0].children == None:
        False
    else:
        for i in range(0, len(T.root[0].children)):
            cadena = []
            cadenaVect = []
            check = getcadenaRec(T, T.root[0].children, T.root[0].children, cadena, i)
            if check == True:
                cadenaVect.append(1)
            if len(cadenaVect) > 0:
                return True
            else:
                return False

def getcadenaRec(T, node, node1, cadena, i):
    letra = node[i].key
    cadena.append(letra)
    string = ""
    if node[i].children != None:
        getcadenaRec(T, node[i].children, node1, cadena, 0)
    if node[i].children == None:
        if node[i].isEndOfWord == True:
            string="".join(cadena)
            string = string[::-1]
            check = search(T, string)
            cadena = []
        return check
```

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 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 autoCompletar(Trie, cadena):
    if Trie.root == None:
        return None
    else:
        cadena2 = []
        return autoCompletarRec(T, cadena, Trie.root[0].children, 0, cadena2)

def autoCompletarRec(T, cadena, node, j, cadena2):
    # Si el nodo está vacío
    if node is None:
        return False
    #Verificar que la letra este:
    for i in range(0, len(node)):
        if node[i].key == cadena[j]:
            ind = i
            break
        else:
            ind = None
    #Si el ind es None, no se encuentra la letra, por ende es Falso
    if ind == None:
        return False
    else:
        #En el caso de que j sea menor que len(cadena) (Sigue habiendo letras que buscar)
        if j < len(cadena) - 1:
            #Si el hijo es None y quedan mas letras es falso
            if node[ind].children == None:
                return False
            #Si el hijo no es nulo, hacemos recursion
            else:
                return autoCompletarRec(T, cadena, node[ind].children, j+1, cadena2)
        else:
            while node[ind].isEndOfWord != True:
                node = node[ind].children
                letra = node[ind].key
                cadena2.append(letra)
            if node[ind].isEndOfWord == True:
                string = "".join(cadena2)
                return string
```
