Alumno: Manuel Matías QUESADA RICCIERI

Parte 1

```
T.root = S
   S = T.root
return insertR(T.root, S, element)
def insertR(lastNode, S, element):
   for node in S:
       if node.key == element[0]:
           trieNode = node
       trieNode = TrieNode()
       trieNode.key = element[0]
       trieNode.parent = lastNode
           trieNode.children = []
           trieNode.isEndOfWord = True # Agregamos esta línea para establecer isEndOfWord en True para los nodos hoja
           trieNode.children = None
       S.append(trieNode)
       if trieNode.children == None:
           trieNode.children = []
       insertR(trieNode, trieNode.children, element)
```

```
def search(T, element):
    return searchR(T.root, element)

def searchR(S, element):
    #$i la lista $ es None el elemento no se encuentra en la lista
    if $ = None:
        return False

#Iteramos sobre los elementos de la lista $
for i in range(len(5)):
    #$i encontramos un elemento cuya key es igual a la primera letra del elemento buscado, almacenamos su indice en la variable 'index' y
    #$salimos del bucle con 'break'
    if $[i].key == element[0]:
        index = i
        break

else:
    #$i no encontramos ningún elemento cuya key sea igual a la primera letra del elemento buscado, significa que el elemento no se encuentra
    #en el trie
    return False

#$i todavía quedan letras por buscar en el elemento continuamos buscando en la lista de hijos

if len(element) != 1:
    element = element[i:]
    return searchR($[index].children, element)

else:
    #$i ya no quedan letras por buscar en el elemento y el nodo actual es un nodo final de palabra entonces hemos encontrado el elemento
    #buscado
    if $[index].isEndOfNord == True:
        return True
        else:
        return False
```

Algoritmos y Estructuras de Datos II:

Árboles N-arios:Trie

Ejercicio 2

La versión de la operación search() para Trie que cumpla con la complejidad O(m) que yo propondría sería usando arrays en vez de LinkedList.

Con esto conseguimos acceder directamente a la letra que estamos buscando sin necesidad de hacer un recorrido por el árbol.

Árboles N-arios:Trie

Parte 2

```
def getWords(T):
   words = []
    #Si el root del árbol no es nulo comienzo a recorrer sus nodos
    if T.root != None:
        stack = [(node, '') for node in T.root]
        while stack:
            node, prefix = stack.pop()
            #Creamos una nueva palabra al agregar la clave del nodo al prefijo
           word = prefix + node.key
            #Si este nodo es el final de una palabra, la agregamos a la lista de palabras encontradas
            if node.isEndOfWord:
                words.append(word)
            #Si el nodo tiene hijos, los agregamos a la pila junto con el prefijo actualizado.
            if node.children != None:
                for child in reversed(node.children):
                    stack.append((child, word))
    return words
```

Árboles N-arios:Trie

Ejercicio 5

```
def sameWords(Trie1, Trie2):
    #Obtengo todas las palabras de ambos árboles Trie y las ordeno por orden alfabético
    listTrie1 = sorted(getWords(Trie1))
    listTrie2 = sorted(getWords(Trie2))

#Compruebo si la Trie1 es una sublista de Trie2
    if set(listTrie1).issubset(set(listTrie2)):
        return True

#Compruebo si la Trie2 es una sublista de Trie1
    elif set(listTrie2).issubset(set(listTrie1)):
        return True

#Compruebo si Trie1 y Trie2 son iguales
    elif listTrie1 == listTrie2:
        return True

return False
```

El costo computacional del algoritmo es de O(n1 + n2 + n log n)

El costo computacional de la función getWords es O(n) ya que en todos los casos recorrerá todo el árbol en busca de todas las palabras del mismo

Al llamar a getWords() dentro de sameWords para llenar las listas 1 y 2 obtenemos un costo computacional O(n1 + n2), donde las n son los números totales de nodos en los Tries.

Luego, dentro de sameWords() se llevan a cabo 2 ordenaciones que tienen un costo de O(n log n), donde n es la longitud de la lista de palabras

Entonces en conclusión obtendremos un costo computacional de O(n1 + n2 + n log n)

Árboles N-arios:Trie