Universidad Nacional de Cuyo Facultad de Ingeniería Licenciatura en Ciencias de la Computación

Trabajo Práctico Nº 3

Algoritmos y Estructuras de Datos Árboles N-arios: Trie

2024

Gonzalo Padilla Lumelli Abril 2024



Parte 1

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

A partir de estructuras definidas como:

```
class Trie:
    root = None

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

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 not element or not T:
        return None
    if not T.root:
        T.root = TrieNode()
        T.root.children = [None] * 27
    node = T.root
    element = element.lower()
    for i, char in enumerate(element):
        indexChild = ord(char) - 97
        nextNode = node.children[indexChild]
        if not nextNode:
            node.children[indexChild] = TrieNode()
            nextNode = node.children[indexChild]
            nextNode.children = [None] * 27
            nextNode.key = char
            nextNode.parent = node
        if i == len(element) - 1:
```



```
nextNode.isEndOfWord = True
node = nextNode
return None
```

Ejercicio 2 (no code)

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).

Solución

La implementación de search() en el ejercicio 1 ya es de orden O(m), ya que en cada nodo, no es necesario buscar al siguiente nodo hijo recorriendo una lista de largo $|\Sigma|$, sino que se accede a él directamente mediante acceso indexado en un arreglo de longitud $|\Sigma|$. Si se busca el nodo con la letra 'a', simplemente se accede al elemento 0 del arreglo. Si se quiere el nodo con la letra 'b', se accede al índice 1, y así para cualquier letra. Para calcular el índice correspondiente a cada letra, se resta 97 al valor asociado a la misma en ASCII (la letra debe ser minúsucula).

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 not T or not T.root or not element:
     return False
```



```
node = _findLastNodeOfWord(T, element) # final de palabra, si existe

if not node:
    return False # Si no existe, no hacemos nada

node.isEndOfWord = False

# Mientras no tenga hijos ni sea fin de otra palabra, borramos nodo:
while (not any(child for child in node.children) and not node.isEndOfWord):
    node.parent.children[ord(node.key)-97] = None # borramos el nodo
    node = node.parent # pasamos a su padre

return True
```

Parte 2

Ejercicio 4

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

```
def printWordsWithPrefixAndLength(t, prefix, length):
    if not t or not t.root or not prefix or not length:
        return
    if length < len(prefix):</pre>
        return
    # Encontrar node final del prefijo
    node = t.root
    prefix = prefix.lower()
    for c in prefix:
        node = node.children[ord(c) - 97]
        if not node or node.key != c:
            return
    def printWordsFromNodeWithLength(node, word):
        if not node:
            return
        if len(word) == length:
            if node.isEndOfWord:
                print(word)
            return
```



```
# Si todavía no llegamos al largo indicado
# recorremos cada hijo del nodo
for child in node.children:
    if child:
        printWordsFromNodeWithLength(child, word + child.key)

# Imprimimos palabras del largo indicado
# partiendo desde el final del prefijo
printWordsFromNodeWithLength(node, prefix)
```

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 pertenece al mismo documento cuando:

- 1. Ambos Trie sean iguales (esto se debe cumplir)
- 2. 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.

```
def areEqual(t1, t2):
    if not t1 or not t2:
        return False

# Caso trivial, mismo nodo en memoria
if t1 == t2:
    return True

# Compara nodo a nodo, recursivamente
def compareTrees(node1, node2):
    # Si ambos son None
    if not node1 and not node2:
        return True

# Si uno es None y el otro no
    if not node1 or not node2:
        return False

# Si difieren en alguna forma
    if (node1.key != node2.key
        or node1.isEndOfWord != node2.isEndOfWord
        or len(node1.children) != len(node2.children)):
        return False

# Comparar hijos
```



```
for i in range(len(node1.children)):
    # Si alguno difiere, ya podemos retornar falso
    if not compareTrees(node1.children[i], node2.children[i]):
        return False

# Se cumplió todo, retornamos que son iguales
    return True

# Comparamos ambos árboles a partir de la raíz
    return compareTrees(t1.root, t2.root)
```

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.

Solución

```
def hasInvertedWords(t):
return False
```

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 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 "" (cadena vacía) si T presenta las cadenas "madera" y "mama"

```
def autoCompletar(t, cadena):
return ""
```