Algoritmos y Estructura de Datos II

Primer cuatrimestre 2014

Departamento de Computación Facultad de Ciencias Exactas y Naturales Universidad de Buenos Aires

Trabajo Practico 2

Grupo 10

Integrante	LU	Correo electrónico
Lucía, Parral	162/13	luciaparral@gmail.com
Nicolás, Roulet		
Pablo Nicolás, Gomez		
Guido Joaquin, Tamborindeguy		

Reservado para la cátedra

Instancia	$\operatorname{Docente}$	Nota
Primera entrega		
Segunda entrega		

Índice

1.	Mó	dulo Wolfie	3
	1.1.	Interfaz	3
		1.1.1. Parámetros formales	3
		1.1.2. Operaciones básicas de wolfie	3
	1.2.	Representación	4
		1.2.1. Representación de wolfie	4
2.	Mó	dulo DiccionarioTrie(alpha)	5
	2.1.	Interfaz	5
		2.1.1. Parámetros formales	5
		2.1.2. Operaciones básicas de Dicc $\mathrm{Trie}(\alpha)$	5
	2.2.	Representacion	6
		2.2.1. Representación del Diccionario $\operatorname{Trie}(\alpha)$	6
	2.3.	Algoritmos	6

1. Módulo Wolfie

1.1. Interfaz

1.1.1. Parámetros formales

```
géneros wolfie
se explica con: Wolfie.
```

1.1.2. Operaciones básicas de wolfie

```
CLIENTES(in w: wolfie) \rightarrow res: itUni(cliente)
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{\mathrm{obs}} \mathrm{crearIt}(\mathrm{clientes}(w))\}
Complejidad: \Theta(1)
Descripcion: Devuelve un iterador a los clientes de un wolfie.
TÍTULOS(in \ w: wolfie) \rightarrow res: itUni(título)
\mathbf{Pre} \equiv \{ \mathrm{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \operatorname{crearItUni}(\operatorname{títulos}(w))\}
Complejidad: \Theta(1)
Descripcion: Devuelve un iterador a los títulos de un wolfie.
PROMESASDE(in c: cliente, in w: wolfie) \rightarrow res: itPromesa(promesa)
\mathbf{Pre} \equiv \{c \in \text{clientes}(w)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{ res =_{obs} \operatorname{crearItUni}(\operatorname{promesasDe}(c, w)) \}
Complejidad: \Theta(T \cdot C \cdot | max \mid nt |)
Descripcion: Devuelve un iterador a las promesas de un wolfie
ACCIONES POR CLIENTE (in c: cliente, in nt: nombre Título, in w: wolfie) \rightarrow res: nat
\mathbf{Pre} \equiv \{c \in \text{clientes}(w) \land (\exists t : \text{título}) \ (t \in \text{títulos}(w) \land \text{nombre}(t) = nt)\}
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \operatorname{accionesPorCliente}(c, nt, w)\}\
Complejidad: \Theta(log(C) + |nt|)
Descripcion: Devuelve la cantidad de acciones que un cliente posee de un determinado título.
INAUGURARWOLFIE(in cs: conj(cliente)) \rightarrow res: wolfie
\mathbf{Pre} \equiv \{\neg \emptyset?(cs)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \text{ inaugurarWolfie}(cs)\}\
Complejidad: \Theta(\#(cs)^2)
Descripcion: Crea un nuevo wolfie a partir de un conjunto de clientes.
AGREGARTÍTULO(in \ t: título, in/out \ w: wolfie) 
ightarrow res: wolfie)
\mathbf{Pre} \equiv \{w_0 =_{\mathrm{obs}} w \land (\forall t2: \text{título}) \ (t2 \in \text{títulos}(w) \Rightarrow \mathrm{nombre}(t) \neq \mathrm{nombre}(t2)\}
\mathbf{Post} \equiv \{ w =_{\text{obs}} \operatorname{agregarTitulo}(t, w_0) \}
Complejidad: \Theta(|nombre(t)| + C) ACTUALIZARCOTIZACIÓN (in nt: nombreTítulo, in cot: nat, in/out w: wolfie) \to
res : wolfie
\mathbf{Pre} \equiv \{w_0 =_{\mathrm{obs}} w \land (\exists t : \mathsf{título}) \ (t \in \mathsf{títulos}(w) \land \mathsf{nombre}(t) = nt)\}
\mathbf{Post} \equiv \{w =_{obs} \text{ actualizarCotización}(nt, cot, w_0)\}\
Complejidad: \Theta(C \cdot |nt| + C \cdot log(C))
Descripcion: Cambia la cotización de un determinado título. Esta operación genera que se desencadene el cumplimien-
to de promesas (según corresponda): primero de venta y luego, de compra, según el orden descendente de cantidad de
acciones por título de cada cliente.
```

 $\mathbf{Pre} \equiv \{w_0 =_{\mathrm{obs}} w \land (\exists t: \mathtt{título}) \ (t \in \mathtt{títulos}(w) \land \mathtt{nombre}(t) = \mathtt{título}(p)) \land c \in \mathtt{clientes}(w) \land_{\mathtt{L}}(\forall p 2: \mathtt{promesa}) \ (p 2 \in \mathtt{promesasDe}(c, w) \Rightarrow (\mathtt{título}(p) \neq \mathtt{título}(p 2) \lor \mathtt{tipo}(p) \neq \mathtt{tipo}(p 2))) \land (\mathtt{tipo}(p) = \mathtt{vender} \Rightarrow \mathtt{accionesPorCliente}(c, \mathtt{título}(p), \mathsf{totulo}(p), \mathsf{totulo}(p), \mathsf{totulo}(p), \mathsf{totulo}(p)) \land \mathsf{totulo}(p) \Rightarrow \mathsf{totulo}(p) \Rightarrow$

 $AGREGARPROMESA(in \ c: cliente, in \ p: promesa, in/out \ w: wolfie)
ightarrow res: wolfie$

```
\begin{array}{l} w) \geq \operatorname{cantidad}(p))) \} \\ \mathbf{Post} \equiv \{w =_{\operatorname{obs}} \operatorname{agregarPromesa}(c,\,p,\,w_0)\} \\ \mathbf{Complejidad:} \; \Theta(|\operatorname{titulo}(p)| + \log(C)) \\ \mathbf{Descripcion:} \; \operatorname{Agrega} \; \operatorname{una} \; \operatorname{nueva} \; \operatorname{promesa}. \\ \\ \operatorname{ENALZA}(\mathbf{in} \; nt : \; \operatorname{nombreTitulo}, \; \mathbf{in} \; w : \; \operatorname{wolfie}) \to res : \; \operatorname{bool} \\ \mathbf{Pre} \equiv \{(\exists t : \; \operatorname{titulo}) \; (t \in \operatorname{titulos}(w) \wedge \operatorname{nombre}(t) = \operatorname{nt})\} \\ \mathbf{Post} \equiv \{res =_{\operatorname{obs}} \; \operatorname{enAlza}(nt, \; w)\} \\ \mathbf{Complejidad:} \; \Theta(|nt|) \\ \mathbf{Descripcion:} \; \operatorname{Dado} \; \operatorname{un} \; \operatorname{titulo}, \; \operatorname{informa} \; \operatorname{si} \; \operatorname{est\'{a}} \; \operatorname{o} \; \operatorname{no} \; \operatorname{en} \; \operatorname{alza}. \\ \end{array}
```

1.2. Representación

1.2.1. Representación de wolfie

```
wolfie se representa con estr
```

- (I) Los clientes de *clientes* son los mismos que hay dentro de *titulos*.
- (II) Los títulos de titulos son los mismos que hay dentro de clientes.
- (III) Las promesas de compra son de su título y cliente y no cumplen los requisitos para ejecutarse.
- (IV) Las promesas de venta son de su título y cliente y no cumplen los requisitos para ejecutarse.
- (V) Las acciones disponibles de cada título son el máximo de acciones de ese título menos la suma de las acciones de ese titulo que tengan los clientes, y son mayores o iguales a 0.
- (VI) Cada puntero a nat de cantAcc en los titulos de clientes apunta a su correspondiente cantAcc en vecClientes de titulos.
- (VII) En ultimoLlamado, los significados de promPorTitulo son todas las promesas que tiene cliente.

```
Rep : estr \longrightarrow bool
```

```
 \begin{aligned} \operatorname{Rep}(e) &\equiv \operatorname{true} \Longleftrightarrow \\ & (\operatorname{I})(\forall \ c: \operatorname{cliente}) \left(\operatorname{estáCliente}?(c, \ e. clientes) \Leftrightarrow (\exists \ t: \operatorname{título}) \left(\operatorname{def}?(t, \ e. titulos) \land_{\operatorname{L}} \operatorname{estáCliente}?(c, \ \operatorname{obtener}(t, \ e. titulos). arrayClientes))\right) \land \\ & (\operatorname{II})(\forall \ t: \operatorname{título}) \left(\operatorname{def}?(t, \ e. titulos) \Leftrightarrow (\exists \ c: \operatorname{cliente}) \left(\operatorname{estáCliente}?(c, \ e. clientes) \land_{\operatorname{L}} \operatorname{def}?(t, \ \operatorname{buscarCliente}(c, \ e. clientes). titulosDeCliente))\right) \land \\ & (\operatorname{III})(\forall \ p: \ast \operatorname{promesa}, \ t: \ \operatorname{nombre}, \ c: \ \operatorname{cliente}) \left((\operatorname{p} \neq \operatorname{NULL} \land \operatorname{def}?(t, \ e. titulos) \land_{\operatorname{L}} \operatorname{estáCliente}?(c, \ \operatorname{obtener}(t, \ e. titulos). arrayClientes). promCompra=p) \\ & \Rightarrow_{\operatorname{L}} \operatorname{título}(\ast p) = t \land \operatorname{cliente}(\ast p) = c \land \left(\operatorname{limite}(\ast p) > \operatorname{obtener}(t, \ e. titulos). \operatorname{cot} \lor \operatorname{cantidad}(\ast p) > \operatorname{obtener}(t, \ e. titulos). \operatorname{accDisponibles})\right) \land \\ & (\operatorname{IV})(\forall \ p: \ast \operatorname{promesa}, \ t: \operatorname{título}, \ c: \operatorname{cliente}) \left((\operatorname{p} \neq \operatorname{NULL} \land \operatorname{estáCliente}?(c, \ e. clientes) \land_{\operatorname{L}} \operatorname{def}?(t, \ \operatorname{buscarCliente}(c, \ e. clientes)) \land_{\operatorname{L}} \operatorname{obtener}(t, \ e. titulosDeCliente). promVenta=p) \Rightarrow_{\operatorname{L}} (\operatorname{título}(\ast p) = t \land \operatorname{cliente}(\ast p) = c \land \operatorname{limite}(\ast p) < \operatorname{obtener}(t, \ e. titulos). \operatorname{accDisponibles} = \operatorname{obtener}(nt, \ e. titulos). \operatorname{maxAcc} - \operatorname{sumaAccClientes}(\operatorname{obtener}(nt, \ e. titulos). \operatorname{vecClientes}) \land \operatorname{obtener}(nt, \ e. titulos). \operatorname{accDisponibles} \geq 0)) \land \end{aligned}
```

2. Módulo DiccionarioTrie(alpha)

2.1. Interfaz

2.1.1. Parámetros formales

```
géneros string, \alpha
se explica con: \text{DICCTRIE}(\alpha).
géneros: \text{diccTrie}(\alpha).
```

2.1.2. Operaciones básicas de DiccTrie(α)

```
CREARDICC(()) \rightarrow res: diccTrie(\alpha)
\mathbf{Pre} \equiv \{\mathrm{true}\}
Post \equiv \{res =_{obs} vacio\}
Complejidad: \Theta(1)
Descripcion: Crea un diccionario vacío.
DEFINIR(in/out d: diccTrie(\alpha), in c: string, in s: conj(\alpha))
\mathbf{Pre} \equiv \{d =_{\mathrm{obs}} d_0 \land \neg definido?(d,c)\}
\mathbf{Post} \equiv \{d =_{\text{obs}} definir(d_0, c, s)\}\
Complejidad: \Theta(longitud(c))
Descripcion: Define la clave c con el significado s en el diccionario d.
DEFINIDO?(in d: diccTrie(\alpha), in c: string) \rightarrow res: bool
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} def?(c,d)\}
Complejidad: \Theta(longitud(c))
Descripcion: Devuelve true si y solo si c está definido como clave en el diccionario.
SIGNIFICADO(in d: diccTrie(\alpha), in c: string) \rightarrow res : \alpha
\mathbf{Pre} \equiv \{def?(c,d)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{\mathrm{obs}} obtener(c, d)\}
```

```
Complejidad: \Theta(longitud(c))

Descripcion: Devuelve el significado con clave c.

Aliasing: No se devuelve una copia del \alpha en res, se devuelve una referencia a la original.

TodosLosSignificados(in/out d: diccTrie(\alpha)) \rightarrow res: conj(\alpha)

Pre \equiv {true}

Post \equiv {(\forall a: \alpha) \ a \in res \rightarrow (\exists c: clave) \ c \in claves(d) \land_L \ a = obtener(d, c)}

Complejidad: \Theta(|max_c|)

Descripcion: Devuelve todos los significados guardados en el diccionario d.

Aliasing: res no es modificable
```

2.2. Representacion

2.2.1. Representación del Diccionario Trie (α)

```
\label{eq:condic} \begin{split} \operatorname{diccTrie}(\alpha) & \text{ se representa con dic} \\ \operatorname{dondedic es tupla}(\mathit{raiz} : \operatorname{puntero}(\operatorname{nodoTrie})) \end{split} \label{eq:condo} \\ \operatorname{NodoTrie se representa con nodo} \\ \operatorname{donde nodo es tupla}(\mathit{valor} : \operatorname{puntero}(\alpha) \quad \mathit{hijos} : \operatorname{arreglo}(\operatorname{puntero}(\operatorname{nodoTrie}))) \end{split}
```

2.3. Algoritmos

Algorithm 1 iCrear()

```
n: nodo \\ n \leftarrow crearNodo() \\ raiz \leftarrow *n
```

Algorithm 2 iCrearNodo()

```
\begin{aligned} &d: arreglo\_estatico[256] \\ &i \leftarrow 0 \\ &\textbf{while} \ i < 256 \ \textbf{do} \\ &d[i] \leftarrow NULL \\ &\textbf{end while} \\ &this.hijos \leftarrow d \\ &this.valor \leftarrow NULL \end{aligned}
```

Algorithm 3 iDefinir(string: s, alfa: a)

```
i \leftarrow 0

p \leftarrow this.raiz

while i < (longitud(s)) do

if p.hijos[ord(s[i])] == NULL then

n : nodo \leftarrow crearNodo()

p.hijos[ord(s[i])] \leftarrow *n

end if

p \leftarrow p.hijos[ord(s[i])]

i + +

end while

p.valor \leftarrow a
```

Algorithm 4 iObtener(string: s)

```
i \leftarrow 0

p \leftarrow this.raiz

while i < (longitud(s)) do

p \leftarrow p.hijos[ord(s[i])]

i + +

end while

p.valor \leftarrow a return p.valor
```