Algoritmos y Estructuras de Datos II

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

RTP 2 - Broker System

Grupo 20

Integrante	LU	Correo electrónico
Fernando Gasperi Jabalera	56/09	fgasperijabalera@gmail.com
Esteban Romero	659/06	estebantaborcias@gmail.com
Leandro Tozzi	-	leandro.tozzi@gmail.com
Alfredo Terrile Cendoya	022/11	freddy199_0@hotmail.com

Reservado para la cátedra

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

Índice

1. Observaciones generales	3
2. Módulo Wolfie	3
3. Módulo Diccionario Títulos	13
4. Módulo Diccionario Clientes	18

1. Observaciones generales

Convenciones que adoptamos en todos los móduos:

- nos referimos a los campos de las tuplas por el nombre de los mismos, no por $\prod_1, \prod_2,...,\prod_n$
- en los algoritmos utilizamos los alias de los tipos de tuplas que definimos en la estructura de representación. Por ejemplo, si en la estructura de representación definimos una tupla que la llamamos tuplaEspecial:

 donde tuplaEspecial es tupla(campoEspecial₁: tipo₁, campoEspecial₂: tipo₂, campoEspecial₃: tipo₃)
 después en los algoritmos cada vez que usemos una tupla con esos tipos usamos el alias tuplaEspecial y nos referimos a sus campos por campoEspecial₁, campoEspecial₂ y campoEspecial₃.

Correcciones realizadas:

Diccionario Clientes

- (estructura) d.claves dejó de ser un arreglo Ordenado para ser un arreglo Dimensionable.
- (estructura) agregamos un dc.tamanio que nos dice cuántas claves hay definidas en el diccionario. Esto es necesario porque para asegurar que obtener toma O(log n) necesitamos saber exactamente dónde están las claves en el arreglo. En este caso estarán en las primeras [0, dc.tamanio) posiciones.
- (invariante) agregamos la condición de que d.claves debe estar ordenado.
- (invariante) agregamos el invariante escrito en lenguaje coloquial.
- (algoritmos) la búsqueda binaria se realiza en el mismo obtener del diccionario.

Diccionario Títulos

- (estructura) sacamos la lista de significados del diccionario.
- (estructura) cambiamos la estructura del iterador porque ahora sólo guardamos una lista de claves y la de significados no.
- (invariante) agregamos la restricción de que dos padres no pueden compartir un hijo.
- (invariante) hicimos las modificaciones necesarias para que la nueva estructura de representación fuera consistente.
- (algoritmos) corregimos el error de agregar claves repetidas al listado de claves lo cual hacía que el iterador recorra repetidos y las complejidades no se satisfacieran.
- (algoritmos) el agregarAtrás(dc.claves, c) solo lo hacemos en los casos en los que la clave no estaba previamente definida.
- (algoritmos) modificamos todos los algoritmos del iterador para que operen sobre la nueva estructura.
- corregimos un error en la axiomatización de ObtDeEstruct, función auxiliar de la función de abstracción, que consideraba el caso en el que no estaba definida la clave que recibía y nunca era llamada de esa forma.

2. Módulo Wolfie

Interfaz

```
parámetros formales géneros \alpha función Copiar(in a: \alpha) \rightarrow res: \alpha Pre \equiv \{ true \} Post \equiv \{ res =_{obs} a \} Complejidad: \Theta(copy(a)) Descripción: función de copia de \alpha's se explica con: Wolfie.
```

Operaciones básicas de Wolfie

```
INAUGURARWOLFIE (in clientes: conj(clientes)) \rightarrow res: wolfie
\mathbf{Pre} \equiv \{\neg \emptyset?(clientes)\}\
Post \equiv \{res =_{obs} inaugurarWolfie(clientes)\}\
Complejidad: O(\#(clientes)^2)
Descripción: genera un wolfie con los clientes recibidos en clientes.
AGREGARTÍTULO(in/out w: wolfie, in nomTit: string, in maxAcciones: nat, in cot: nat)
\mathbf{Pre} \equiv \{w =_{\mathrm{obs}} w_0 \land (\forall t : titulo) \ (t \in \mathsf{titulos}(w_0) \Rightarrow \mathsf{nombre}(t) \neq \mathsf{nomTit}) \ \}
\mathbf{Post} \equiv \{w =_{\text{obs}} \operatorname{agregarTitulo}(\operatorname{crearTitulo}(nomTit, cot, maxAcciones), w_0)\}
Complejidad: O(|nomTit|)
Descripción: agrega un título a w con el nombre nt, la cotización cotizacion y un tope máximo de acciones
maxAcciones.
ACTUALIZARCOTIZACIÓN (in/out \ w: wolfie, in \ nomTit: string, in \ cot: nat)
\mathbf{Pre} \equiv \{ w =_{\text{obs}} w_0 \land (\exists \ t : titulo) \ (t \in \text{titulos}(w_0) \land \text{nombre}(t) = \text{nomTit}) \}
\mathbf{Post} \equiv \{w =_{obs} \text{ actualizar Cotización}(nomTit, cot, w_0)\}
Complejidad: O(\#w.clientes * (|nomTit| + log \#w.clientes)))
Descripción: actualiza la cotización del título cuyo nombre es nt a la cotización cotización y ejecuta las promesas
de venta y compra que puedan hacerse dada la nueva cotización del título.
AGREGARPROMESA(in/out w: wolfie, in cliente: cliente, in nomTit: string, in tipo: string, in umbral:
nat, in cantidad: nat)
\mathbf{Pre} \equiv \{w = \mathbf{obs} \ w_0 \land (\exists \ \mathrm{t:titulo}) \ (t \in \mathrm{titulos}(w_0) \land \mathrm{nombre}(t) = \mathrm{nomTit}) \land c \in \mathrm{clientes}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{Los}(w_0) \land_{\mathsf{L}} \ (\forall p : promesa) \ (p \in \mathsf{L
promesasDe(c, w_0) \Rightarrow (nomTit \neq titulo(p) \lor tipo \neq tipo(p)) \land (tipo = vender \Rightarrow accionesPorCliente(c, titulo(p)))
> \operatorname{cantidad}(p)) }
\mathbf{Post} \equiv \{w =_{\text{obs}} \text{ agregarPromesa}(c, \text{ crearPromesa}(nomTit, tipo, umbral, cantidad), w_0)\}
Complejidad: O(|nomTit| + log#w.clientes)
Descripción: agrega una promesa de tipo tipo al cliente c sobre el título cuyo nombre sea nomTit.
CLIENTES(in w: wolfie) \rightarrow res: itDiccClientes(nat, infoCliente)
\mathbf{Pre} \equiv \{true\}
\mathbf{Post} \equiv \{ \text{haySiguiente}(res) \land \text{esPermutación}(\text{SecuSuby}(res), \text{clientes}(w)) \} 
Complejidad: O(1)
Descripción: devuelva un iterador a el diccionario de clientes.
TITULOS(in \ w: wolfie) \rightarrow res: itDiccTitulos(string, infoTitulo)
\mathbf{Pre} \equiv \{true\}
\mathbf{Post} \equiv \{ \text{haySiguiente}(res) \land \text{esPermutación}(\text{SecuSuby}(res), \text{títulos}(w)) \} 
Complejidad: O(1)
Descripción: devuelva un iterador a el diccionario de títulos.
PROMESASDE(in w: wolfie, in c: cliente) \rightarrow res: itLst(promesasTítulo)
\mathbf{Pre} \equiv \{c \in \text{clientes}(w)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \mathbf{promesasDe}(c, w)\}\
Complejidad: O(\#w.titulos * max(|nomTit|))
Descripción: devuelve todas las promesas del cliente c.
ACCIONESPORCLIENTE(in w: wolfie, in nomTit: string, in cliente: c) \rightarrow res: nat
\mathbf{Pre} \equiv \{c \in \mathrm{clientes}(w) \land (\exists t : ttulo)(t \in \mathrm{titulos}(w) \land \mathrm{nombre}(t) = nomTit)\}\
Post \equiv \{res =_{obs} accionesPorCliente(c, nomTit, w)\}\
Complejidad: O(log(\#w.clientes) * |nomTit|)
Descripción: devuelve la cantidad de acciones que tiene el cliente c del título cuyo nombre es nomTit.
ENALZA(in w: wolfie, in nomTit: string) \rightarrow res: bool
\mathbf{Pre} \equiv \{(\exists t : ttulo)(t \in titulos(w) \land nombre(t) = nomTit)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} enAlza(nomTit, w)\}\
Complejidad: O(max(|nomTit|))
Descripción: devuelve true si el título acaba de agregarse a Wolfie o si la cotización actual es mayor a la anterior.
```

```
MAXIMARACHA(in w: wolfie, in nomTit: string) \rightarrow res: bool \mathbf{Pre} \equiv \{(\exists t: ttulo)(t \in \mathsf{titulos}(w) \land \mathsf{nombre}(t) = nomTit)\}
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{\mathrm{obs}} \max(\mathsf{nomTit})\}
\mathbf{Complejidad}: O(max(|nomTit|))
\mathbf{Descripción}: devuelve true \ si \ el \ titulo \ acaba \ de \ agregarse \ a \ Wolfie \ o \ si \ la \ cotización \ actual \ es \ mayor \ a \ la \ anterior.
\mathsf{TITULOMASVOLATIL}(in \ w: wolfie) \rightarrow res : \mathsf{string}
\mathbf{Pre} \equiv \{\neg\emptyset?(w.\mathsf{titulos})\}
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{\mathrm{obs}} \mathsf{tituloMásVolátil}(w)\}
\mathbf{Complejidad}: O(\#w.titulos* max(|nomTit|))
\mathbf{Descripción}: devuelve \ uno \ de \ los \ titulos \ con \ más \ fluctuaciones \ de \ wolfie.
```

Representación

Representación de Wolfie

Invariante de representación

donde cliente es nat

Entre wolfieEstr.clientes y wolfieEstr.Títulos:

- 1. Todos los títulos que están definidos en los infoCliente.títulos también están definidos en el wolfieEstr.títulos. $(\forall claveCliente: cliente)$ (def?(claveCliente, w.clientes) \Rightarrow ($\forall nomTit: titulo$) (def?(nomTit, dameTítulos(claveCliente, w.clientes)) \Rightarrow def?(nomTit, w.titulos)))
- 2. Para cada título definido en wolfieEstr.títulos el infoTítulo.accionesDisponibles es igual a la resta entre: infoTítulo.maxAcciones y la suma de la cantidad de acciones de ese título que tienen todos los clientes, es decir, la suma de los infoTítuloCliente.cantidadAcciones que se correspondan con el nombre del título que estamos calculando de todos los clientes.

```
(\forall nomTit: string) \ (def?(nomTit, w.titulos) \Rightarrow dameDisponibles(nomTit, w.titulos) = dameMaxAcciones(nomTit, w.titulos) - sumatoriaAccionesTítulo(t, w.clientes))
```

donde promesa es tupla(pendiente: bool, umbral: nat, cantidad: nat)

Adentro de wolfieEstr.títulos:

1. acciones Disponibles no puede ser mayor a maxAcciones. $(\forall nomTit: titulo) \ (\text{def?}(nomTit,\ w.titulos) \Rightarrow \text{cantidadMaximaAcciones}(nomTit,\ w.titulos) \geq \text{accionesDisponibles}(nomTit,\ w.titulos))$

Adentro de wolfieEstr.clientes:

1. En cada infoCliente el totalAcciones tiene que ser igual a la suma de cantidadAcciones de todos los títulos definidos en infoCliente.títulos.

```
(\forall claveCliente: cliente) \ (def?(claveCliente, w.clientes) \Rightarrow totalAcciones(claveCliente, w.clientes) = sumatoriaCantidadAcciones(dameTítulos(claveCliente, w.clientes))
```

2. En todas las entradas de infoTítuloCliente si promesas.venta.pendiente es verdadero entonces promesas.venta.cantidad tiene que ser menor o igual a el infoTítuloCliente.cantidadAcciones.

Adentro de wolfieEstr.promesasDe cuando promesasDe.actualizado sea verdadero:

- 1. no puede haber más de una promesa de compra sobre cada título wolfieEstr.promesasDe.actualizado $\Rightarrow (\forall nomTit: string)$ (cantidadDeCompra(wolfieEstr.promesasDe.promesas, nomTit) = 1)
- 2. no puede haber más de una promesa de venta sobre cada título wolfieEstr.promesasDe.actualizado $\Rightarrow (\forall nomTit: string)$ (cantidadDeVenta(wolfieEstr.promesasDe.promesas, nomTit) = 1)

Entre wolfieEstr.promesasDe y wolfieEstr.clientes cuando wolfieEstr.promesasDe.actualizado sea verdadero:

- 1. promesasDe.cliente pertenece a los clientes de wolfie.
 wolfieEstr.promesasDe.actualizado ⇒ def?(wolfieEstr.clientes, promesasDe.cliente)
- 2. todas las promesas en promesasDe.promesas están en el correspondiente infoCliente y viceversa.
 promesasDe.actualizado ⇒
 esPermutacion(promesasALista(dameTítulosCliente(wolfieEstr.clientes, promesasDe.cliente)), promesasDe.promesas)

```
\text{Rep}: \text{wolfie} \longrightarrow \text{bool}
```

 $\operatorname{Rep}(w) \equiv \operatorname{true} \iff (\forall nomTit: titulo) (\operatorname{def}?(nomTit, w.titulos) \Rightarrow \operatorname{cantidadMáximaAcciones}(nomTit, w.titulos) \geq$ $accionesDisponibles(nomTit, w.titulos)) \land (\forall claveCliente : cliente) (def?(claveCliente, w.clientes) \Rightarrow$ totalAcciones(claveCliente, w.clientes) = sumatoriaCantidadAcciones(dameTítulos(claveCliente,titulo) (def?(nomTit, dameTitulos(claveCliente, w.clientes)) w.clientes)) $\land (\forall nomTit)$: w.clientes))cantidadPrometidasVenta(obtener(nomTit,dameTítulos(claveCliente, ${\rm def?}(nomTit,$ cantidadAcciones(obtener(nomTit,dameTítulos(claveCliente, w.clientes))w.titulos)) \land ($\forall nomTit : string$) (def?(nomTit, w.titulos) \Rightarrow dameDisponibles(nomTit, w.titulos) $w \ titulos)$ dameMaxAcciones(nomTit, $w \ titulos)$ sumatoriaAccionesTítulo(t,wolfieEstr.promesasDe.actualizado w.clientes)) \Rightarrow $((\forall nomTit)$ string)tidadDeCompra(wolfieEstr.promesasDe.promesas, nomTit) =1 Λ cantidadDeVenta(wolfieEstr.promesasDe.promesas, nomTit) = 1)) \(\tag{def?}(\text{wolfieEstr.clientes}, \text{promesasDe.cliente}) ∧ esPermutacion(promesasALista(dameTítulosCliente(wolfieEstr.clientes, promesasDe.cliente)), promesasDe.promesas)

```
 \begin{aligned} \text{sumatoriaAccionesT\'{i}tulo} : & t \ string \times \text{clientes} \ dict(cliente, infoCliente) \ \longrightarrow \ \text{nat} \\ \text{sumatoriaAccionesT\'{i}tulo}(t, clientes) & \equiv \ \text{sumatoriaAccionesT\'{i}tuloConj}(t, \text{claves}(clientes), \ clientes) \end{aligned}   \begin{aligned} \text{sumatoriaAccionesT\'{i}tuloConj} : & t \ string \times \text{claves} \ conj(string) \times \text{clientes} \ dict(nat, infoCliente) \ \longrightarrow \ \text{nat} \end{aligned}   \begin{aligned} \text{sumatoriaAccionesT\'{i}tuloConj}(t, \ claves, \ clientes) & \equiv \ \textbf{if} \ \emptyset?(\text{claves}) \ \textbf{then} \end{aligned}   \begin{aligned} 0 \\ \textbf{else} \\ & \text{dameCantAcciones}(t, \text{dameT\'{i}tulos}(\text{obtener}(\text{dameUno}(claves), \ clientes))) \ & + \ \text{sumatoriaAccionesT\'{i}tuloConj}(t, \ sinUno(claves), \ clientes) \end{aligned}
```

```
dameCantAcciones : nomTit string \times títulos dict(nat, infoTituloCliente) \longrightarrow nat
dameCantAcciones(nomTit,ttulos) \equiv if def?(nomTit,titulos) then
                                                 obtener(nomTit, titulos).cantidadAcciones
                                             else
                                                 0
                                             fi
dameMaxAcciones : nomTit string \times títulos dict(string, infoTitulo) \longrightarrow nat
                                                                                                       \{def?(nomTit, titulos)\}
dameMaxAcciones(nomTit, ttulos) \equiv \prod_{1}(obtener(nomTit, titulos))
cantidadMáximaAcciones: nomTit\ string \times títulos dict(string, infoTitulo) \longrightarrow nat\ \{def?(nomTit,\ titulos)\}
\operatorname{cantidadMaximaAcciones}(nomTit,ttulos) \equiv \operatorname{obtener}(nomTit,titulos).\operatorname{maxAcciones}
acciones
Disponibles : nomTit string \times títulos dict(string, infoTitulo) \longrightarrow nat
                                                                                                       \{def?(nomTit, titulos)\}
accionesDisponibles(nomTit,ttulos) \equiv obtener(nomTit,titulos).accionesDisponibles
dameTítulos : c nat \times clientes \ dict(nat, infoCliente) \longrightarrow dict
                                                                                                              \{def?(c, clientes)\}
dameTitulos(c, clientes) \equiv obtener(c, clientes).titulos
totalAcciones : c nat \times clientes dict(nat, infoCliente) <math>\longrightarrow dict
                                                                                                              \{def?(c, clientes)\}
totalAcciones(c, clientes) \equiv obtener(c, clientes).totalAcciones
sumatoria Cantidad Acciones: títulos dict(string, infoTtuloCliente) \longrightarrow nat
sumatoria Cantidad Acciones(titulos) \equiv sumatoria Primera Componente Diccionario(claves(titulos), titulos)
sumatoria Primera Componente Diccionario: cconj(string) \times ddict(string, info Ttulo Cliente) \longrightarrow nat
sumatoria Primera Componente Diccionario (c, d) \equiv \mathbf{if} \emptyset ?(c) then
                                                           else
                                                               \prod_1 (\text{obtener}(\text{dameUno}(c),
                                                               sumatoria Primera Componente Diccionario (\sin U no(c), d)
cantidad
Prometidas
Ventas : tinfoTituloCliente \longrightarrow nat
cantidadPrometidasVentas(t) \equiv t.venta.cantidad
\operatorname{cantidadAcciones}: \operatorname{t} infoTituloCliente \longrightarrow \operatorname{nat}
cantidadAcciones(t) \equiv t.cantidadAcciones
cantidadDeCompra: promesas secu(promesaTtulo) \times nomTit string \longrightarrow nat
```

```
cantidad De Compra (promesas, nomTit) \equiv if vacia? (promesas) then
                                                   (if prim(promesas).nomTit = nomTit \land prim(promesas).tipo = com-
                                                  pra then
                                                      1
                                                  else
                                                  \mathbf{fi}) + cantidadDeCompra(fin(promesas), nomTit)
                                               fi
cantidad DeVenta: promesas secu(promesaTtulo) \times nomTit string \longrightarrow nat
cantidad De Venta (promesas, nomTit) \equiv if vacia? (promesas) then
                                             else
                                                (if prim(promesas).nomTit = nomTit \land prim(promesas).tipo = venta
                                                   1
                                                else
                                                \mathbf{fi}) + cantidadDeVenta(fin(promesas), nomTit)
dameTítulosCliente : clientes dict(nat \times infoCliente) \times c cliente \longrightarrow dictTítulos
dameTítulosCliente(clientes, c) \equiv obtener(clientes, c).títulos
promesas ALista: titulos dict(string \times infoT \text{ ftuloCliente}) \longrightarrow secu(promesa T \text{ ftulo})
promesasALista(titulos) \equiv promesasAListaConClaves(claves(titulos), titulos)
promesas ALista Con Claves: claves conj(string) \times titulos dict(string \times info Titulo Cliente) \longrightarrow secu(promesa Titulo)
promesas ALista Con Claves (claves, titulos) \equiv if \emptyset? (claves) then
                                                     <>
                                                  else
                                                     generarPromesasTítulo(dameUno(claves),
                                                                                                            obtener(titulos,
                                                     dameUno(claves)) & promesasAListaConClaves(sinUno(claves),
                                                     titulos)
generarPromesasTítulo : nomTit string \times info\ infoTtuloCliente \longrightarrow secu(promesaTítulo)
generarPromesasTítulo(nomTit, info) \equiv (if info.promesas.compra.pendiente then
                                                 generarPromesaTítulo(nomTit,compra, info.promesas.compra)
                                             else
                                             fi) & (if info.promesas.venta.pendiente then
                                                 generarPromesaTítulo(nomTit, venta, info.promesas.venta)
                                             else
                                             fi)
generarPromesaTítulo : nomTit string \times tipo \ string \times p \ promesa \longrightarrow promesaTítulo
generarPromesasTítulo(nomTit, tipo, p) \equiv \langle nomTit, tipo, p.umbral, p.cantidad \rangle
```

Función de abstracción

```
\{\operatorname{Rep}(e)\}
Abs : wolfie e \longrightarrow wolfie
Abs(e) \equiv clientes(w) = claves(we.clientes) \land titulos(w) = claves(we.titulos) \land (\forall c: cliente, t: titulo) (c \in clientes(w))
                        \land t \in \text{titulos}(w) \Rightarrow \text{accionesPorCliente}(c, \text{nombre}(t), w) = \text{dameCantAcciones}(\text{nombre}(t), \text{dameTitulos}(c, t))
                        (veclientes)) \land (\forall c: cliente) (c \in clientes(w) \Rightarrow (\forall p: promesa) (p \in promesa) (p \in promesa) (p \in promesa)
                        promesaTtulo / pEstr \in promesasAConj(c, we.clientes) \land tp.tipo = tipo(p) \land tp.umbral = limite(p) \land tp.tipo = tipo(p) \land tp.tipo(p) \land tp.tipo(p) = tipo(p) = tipo(p) \land tp.tipo(p) = tipo(p) = tipo(
                        tp.cantidad = cantidad(p) \land tp.nomTit = titulo(p))))
promesasAConj : c cliente \times clientes dict(nat, infoCliente) <math>\longrightarrow conj(tPromesa)
promesasAConj(c, clientes) \equiv damePromesas(obtener(clientes, c).titulos)
damePromesas : titulos dict(string \times infoTituloCliente) \longrightarrow conj(promesaTitulo)
damePromesas(titulos) \equiv promesasAConjConClaves(claves(titulos), titulos)
promesas A Conj Con Claves: claves conj(string) \times titulos \ dict(string \times infoTituloCliente) \longrightarrow secu(promesa Titulo)
promesas A Conj Con Claves (claves, titulos) \equiv if \emptyset? (claves) then
                                                                                                            generarPromesasTítulo(dameUno(claves),
                                                                                                                                                                                                                             obtener(titulos,
                                                                                                            dameUno(claves)) \cup promesasAConjConClaves(sinUno(claves)),
                                                                                                      fi
generarPromesasTítulo : nomTit string \times info infoTtuloCliente \longrightarrow secu(promesaTítulo)
generarPromesasTítulo(nomTit, info) \equiv (if info.promesas.compra.pendiente then
                                                                                                    generarPromesaTítulo(nomTit,compra, info.promesas.compra)
                                                                                             else
                                                                                             \mathbf{fi}) \cup (if info.promesas.venta.pendiente then
                                                                                                    generarPromesaTítulo(nomTit, venta, info.promesas.venta)
                                                                                             else
                                                                                             fi)
generarPromesaTítulo : nomTit string \times tipo \ string \times p \ promesa \longrightarrow promesaTítulo
generarPromesasTítulo(nomTit, tipo, p) \equiv \langle nomTit, tipo, p.umbral, p.cantidad \rangle
dameCantAcciones : nomTit string \times títulos dict(string, infoTituloCliente) \longrightarrow nat
dameCantAcciones(nomTit, titulos) \equiv \mathbf{if} \ \text{def}?(nomTit, titulos) \ \mathbf{then} \ \prod_1(\text{obtener}(nomTit, titulos)) \ \mathbf{else} \ 0 \ \mathbf{fi}
dameTitulos : c nat \times clientes dict(nat, infoCliente) \longrightarrow dict(string, infoTituloCliente)
                                                                                                                                                                                                               \{def?(c, clientes)\}
dameTítulos(c, clientes) \equiv \prod_{1} (obtener(c, clientes))
```

Algoritmos

```
iInaugurarWolfie(in clientes: conj(cliente))
diccTítulos w.títulos \leftarrow NuevoDiccionario();
                                                                                                          // 0(1)
diccClientes w.clientes \leftarrow Vacío();
                                                                                                          // 0(1)
itConj itClientes = crearIt(clientes);
                                                                                                          // 0(1)
while haySiquiente(itClientes) do
                                                                                                // O(#(clientes))
   diccTítulos títulos ← NuevoDiccionario();
                                                                                                          // 0(1)
   Definir(w.clientes, siguiente(itClientes), <títulos, 0>);
                                                                                                          // 0(1)
   avanzar(itClientes);
                                                                                                          // 0(1)
\mathbf{end}
iAgregarTítulo(in/out w: wolfie, in nomTit: string, in maxAcciones: nat, in cot: nat)
nat accionesDisponibles \leftarrow maxAcciones
bool enAlza \leftarrow true
nat\ rachaActual \leftarrow 0
nat racha
Maxima<br/> \leftarrow 0
nat fluctuaciones \leftarrow 0
tupla infoTítulo \leftarrow < maxAcciones, accionesDisponibles, cot, enAlza, rachaActual, rachaAaxima, fluctuaciones>
Definir(nomTit, infoTítulo, w.títulos);
                                                                                                 // O( |nomTit| )
```

```
iActualizarCotización(in/out w: wolfie, in nomTit: string, in cot: nat)
w.promesasDe.actualizado \leftarrow false
                                                                                                        // O( |nomTit| )
tupla infoTítulo \leftarrow Obtener(w.títulos, nomTit);
{f if}\ info\, Titulo.\, cotizaci\'on\,>\! cot\,\, {f then}
   if info Titulo.enAlza then
       infoTitulo.fluctuaciones \leftarrow infoTitulo.fluctuaciones + 1
   infoTítulo.enAlza \leftarrow false infoTítulo.rachaActual \leftarrow 0
\mathbf{end}
else
   if !info Titulo.enAlza then
       infoTitulo.fluctuaciones \leftarrow infoTitulo.fluctuaciones + 1
   infoTítulo.enAlza \leftarrow true
   infoTítulo.rachaActual \leftarrow infoTítulo.rachaActual + 1
   {f if}\ info\, Titulo. rachaActual > info\, Titulo. rachaMaxima\ {f then}
       infoTitulo.rachaMaxima \leftarrow infoTitulo.rachaActual
   end
end
infoTítulo.cotización \leftarrow cot
// ejecutamos todas las promesas de venta
itDiccClientes itClientes \leftarrow crearIt(w.clientes)
while haySiguiente(itClientes) do
                                                                                                       // O( #clientes )
   tupla infoCliente ← siguienteSignificado(itClientes)
   if definido (nom Tit, info Cliente. títulos) then
                                                                                                        // O( |nomTit| )
                                                                                                        // O( |nomTit| )
       tupla títutloActual ← obtener(infoCliente.títulos, nomTit);
       nat acciones Vendidas ← ejecutar Venta (título Actual. promesas, cot);
                                                                                                                  // 0(1)
       if acciones Vendidas > \theta then
           t\'itulo Actual. cantidad Acciones \leftarrow t\'itulo Actual. cantidad Acciones - acciones Vendidas
           infoCliente.totalAcciones \leftarrow infoCliente.totalAcciones - accionesVendidas
           infoTítulo.accionesDisponibles \leftarrow infoTítulo.accionesDisponibles + accionesVendidas
       end
   end
end
//generamos un arreglo de tuplas <cliente, totalAcciones>ordenado por la segunda
//componente de las tuplas
                                                                                                                  // 0(1)
itDiccClientes\ itClientes \leftarrow crearIt(w.clientes);
nat cantidadClientes \leftarrow #claves(w.clientes)
\operatorname{arr} \operatorname{clientesPorAcciones} \leftarrow \operatorname{crearArreglo}(\operatorname{cantidadClientes});
                                                                                                       // O( #clientes )
nat i \leftarrow 0
while haySiguiente(itClientes) do
                                                                                                       // O( #clientes )
   tupla\ clienteTotalAcciones \leftarrow < siguienteClave(itClientes),\ siguienteSignificado(itClientes).totalAcciones>
\mathbf{end}
                                                                                                                  // 0(1)
clientesPorAcciones \leftarrow mergeSort(clientesPorAcciones);
// ejecutamos todas las promesas de compra
for nat i \leftarrow 0 to (cantidadClientes-1) do
   tupla \ infoCliente \leftarrow obtener(w.clientes, \ clientesPorAcciones[i])
   if definido (nom Tit, infoCliente.títulos) then
       tupla tituloActual \leftarrow obtener(infoClientes.titulos, nomTit)
       nat accionesCompradas ← ejecutarCompra(títuloActual.promesas, cot)
       {f if}~accionesCompradas>0~{f then}
           títuloActual.cantidadAcciones \leftarrow títuloActual.cantidadAcciones + accionesCompradas
           infoCliente.totalAcciones \leftarrow infoCliente.totalAcciones + accionesCompradas
           infoTítulo.accionesDisponibles \leftarrow infoTítulo.accionesDisponibles - acciones<math>Compradas
                                                           11/21
   end
```

```
iEjecutar Venta(in/out promesas: promesas,in cot: nat) \longrightarrow res:nat
\textbf{if} \ \textit{promesas.venta.pendiente} \ \land_{\scriptscriptstyle L} \ \textit{promesas.venta.umbral} < cot \ \textbf{then}
    promesas.venta.pendiente \leftarrow false
    res \leftarrow promesas.venta.cantidad
    else
        res \leftarrow 0
    \mathbf{end}
end
iEjecutarCompra(in/out promesas: promesas,in cot: nat) \longrightarrow res:nat
\textbf{if} \ \textit{promesas.compra.pendiente} \ \land_{\scriptscriptstyle{L}} \ \textit{promesas.compra.umbral} < cot \ \textbf{then}
    promesas.compra.pendiente \leftarrow false
    res \leftarrow promesas.compra.cantidad
    else
        res \leftarrow 0
    \mathbf{end}
end
iAgregarPromesa(in/out w: wolfie,in c: cliente, in nomTit: string, in tipo: string, in umbral: nat, in
cantidad: nat)
if c = w.promesasDe.cliente then
    w.promesasDe.actualizado \leftarrow false
tupla infoCliente \leftarrow obtener(c, w.clientes)
if definido (info Cliente. títulos, nom Tit) then
    tupla infoTítuloCliente ← obtener(infoCliente.títulos, nomTit)
    if tipo = venta then
        infoTítuloCliente.promesas.venta \leftarrow <true, umbral, cantidad>
    end
    if tipo = compra then
        infoTítuloCliente.promesas.compra \leftarrow <true, umbral, cantidad>
    end
end
else
    tupla infoTítuloCliente
    infoTítuloCliente.cantidadAcciones \leftarrow 0
    if tipo = venta then
        infoTítuloCliente.promesas.compra \leftarrow <false, 0, 0>
        infoTítuloCliente.promesas.venta \leftarrow <true, umbral, cantidad>
    \mathbf{end}
    if tipo = compra then
        info
Título
Cliente.promesas.venta \leftarrow <false, 0, 0>
        infoTítuloCliente.promesas.compra \leftarrow <true, umbral, cantidad>
    definir(infoCliente.títulos, nomTit, infoTítuloCliente)
iclientes() \longrightarrow res: itDiccClientes(nat)
res \leftarrow crearItDiccOrd(w.clientes)
itítulos() \longrightarrow res: itDiccTítulos(nat)
res \leftarrow crearItDiccTítulos(w.títulos)
```

```
iPromesasDe(in/out w: wolfie, in c: cliente) \longrightarrow res: itLst(promesasTítulo)
if c = w.promesasDe.cliente \land w.promesasDe.actualizado then
    res \leftarrow crearIt(w.promesasDe.promesas)
tupla infoCliente \leftarrow obtener(w.clientes, c)
itDiccTítulos itTítulos \leftarrow crearItDiccTítulos (infoCliente.títulos)
lista promesas \leftarrow vacia()
while haySiquiente(itTítulos) do
    tupla infoTítulo ← siguienteSignificado(itTítulos)
    {f if}\ info \it Titulo.promes as.venta.pendiente\ {f then}
        agregarAdelante(promesas, < siguienteClave(itTitulos), \ venta, \ infoTitulo.promesas.venta.umbral,
        infoTítulo.promesas.venta.cantidad>
    end
    if info Título.promesas.compra.pendiente then
        agregarAdelante(promesas, < siguienteClave(itTítulos), compra, infoTítulo.promesas.compra.umbral,
        infoTítulo.promesas.compra.cantidad>
    end
\mathbf{end}
w.promesasDe.actualizado \leftarrow true
w.promesasDe.cliente \leftarrow c
w.promesasDe.promesas \leftarrow promesas
res \leftarrow crearIt(promesas)
iAccionesPorCliente(in w: wolfie, in nomTit: string, in c: cliente) \longrightarrow res: nat
tupla infoCliente \leftarrow obtener(w.clientes, c)
tupla infoTítulo ← obtener(infoCliente.títulos, nomTit)
res \leftarrow infoTitulo.cantidadAcciones
i \text{EnAlza}(\text{in } w : \text{wolfie}, \text{in } nomTit : \text{string}) \longrightarrow \text{res: bool}
tupla infoTítulo \leftarrow obtener(w.títulos, nomTit)
res \leftarrow infoTítulo.enAlza)
imaximaRacha(in w: wolfie, in nomTit: string) \longrightarrow res: nat
tupla infoTitulo \leftarrow obtener(w.titulos, nomTit)
res \leftarrow infoTítulo.maximaRacha
itituloMasVolatil(in w: wolfie, in nomTit: string) \longrightarrow res: nomTit
itTitulos \leftarrow crearIt(w.titulos)
nomTitMaximo \leftarrow siguiente(itTitulos)
\maxFluctuacion \leftarrow Obtener(nomTitMaximo, w.titulos).fluctuaciones
avanzar(itTitulos)
while haySiguiente?(itTitulos) do
    flucActual \leftarrow Obtener(siguiente(itTitulos), w.titulos).fluctuaciones
    \mathbf{if} \quad \mathit{flucActual} > \!\! \mathit{maxFluctuacion} \ \mathbf{then}
        maxFluctuacion \leftarrow flucActual
        nomTitMaximo \leftarrow siguiente(itTitulos)
    end
end
res \leftarrow nomTitMaximo
```

3. Módulo Diccionario Títulos

Interfaz

```
parámetros formales
        géneros
        función
                       Copiar(in a:\alpha) \rightarrow res:\alpha
                       \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
                       \mathbf{Post} \equiv \{res =_{\mathrm{obs}} a\}
                       Complejidad: \Theta(copy(a))
                       Descripción: función de copia de \alpha's
    se explica con: Diccionario (String, \alpha).
    géneros: diccTítulo(String, \alpha), itDicc(\alpha).
Operaciones básicas de diccionario títulos
    NUEVODICCIONARIO() \rightarrow res: diccTítulo(String, \alpha)
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \mathbf{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{ res =_{obs}  vacio() \}
    Complejidad: \Theta(1)
    Descripción: Crea un nuevo diccionario vacío.
    DEFINIR(in c: string, in s: \alpha, in/out d: diccTítulo(String, \alpha))
    \mathbf{Pre} \equiv \{d =_{\text{obs}} d_0\}
    \mathbf{Post} \equiv \{d =_{\text{obs}} \operatorname{definir}(d_0, c, s)\}\
    Complejidad: \Theta(|c| + copy(s))
    Descripción: Define la clave c con el significado s en el diccionario d.
    Aliasing: Se agrega por copia el significado s
    OBTENER(in c: string, in d: diccTítulo(String, \alpha)) \rightarrow res : \alpha
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \det?(c, d) \}
    \mathbf{Post} \equiv \{ res =_{obs} obtener(c, d) \}
    Complejidad: \Theta(|c|)
    Descripción: Devuelve el significado de la clave c contenida en el diccionario d.
    DEFINIDO?(in c: string, in d: diccTítulo(String, \alpha)) \rightarrow res : bool
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} def?(c, d)\}
    Complejidad: \Theta(|c|)
    Descripción: Chequea si está definida la clave c en el diccionario d.
    \#\text{CLAVES}(\textbf{in }d: \texttt{diccTitulo}(String, \alpha)) \rightarrow res: \texttt{nat}
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{res =_{\mathbf{obs}} \#(\mathsf{claves}(d))\}\
    Complejidad: \Theta(1)
    Descripción: Devuelve la cantidad de claves del diccionario.
Operaciones del iterador
    CREARIT(in d: diccTítulo(String, \alpha)) \rightarrow res: itDicc(String, \alpha)
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{ res =_{obs} < \operatorname{crearItUni}(<>, d.\operatorname{claves}), \operatorname{crearItUni}(<>, d.\operatorname{alfas}) > \} 
    Complejidad: \Theta(1)
    Descripción: Crea un iterador unidireccional del diccionario. Se pueden recorrer los elementos aplicando iterati-
    vamente Siguiente
    HAYSIGUIENTE?(in it: itDicc(String, \alpha)) \rightarrow res: bool
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \text{ haySiguiente?}(it)\}
    Complejidad: \Theta(1)
    Descripción: Devuelve true si y sólo si en el iterador todavía quedan elementos para avanzar
    SIGUIENTE(in it: itDicc(String, \alpha)) \rightarrow res: tupla(String, \alpha)
```

```
\mathbf{Pre} \equiv \{\text{HaySiguiente?}(it)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{ alias(res =_{obs} Siguiente(it)) \}
Complejidad: \Theta(1)
Descripción: Devuelve el elemento siguiente del iterador
Aliasing: res. significado es un puntero al objeto \alpha y es modificable si y sólo si it es modificable. En cambio,
res.clave no es modificable
SIGUIENTE CLAVE (in it: it Dicc (String, \alpha)) \rightarrow res: String
\mathbf{Pre} \equiv \{ \mathbf{HaySiguiente?}(it) \}
\mathbf{Post} \equiv \{ \operatorname{alias}(res =_{\operatorname{obs}} \operatorname{Siguiente}(it).\operatorname{clave}) \}
Complejidad: \Theta(1)
Descripción: Devuelve la clave del elemento siguiente del iterador
Aliasing: res no es modificable
SIGUIENTE SIGNIFICADO (in it: itDicc (String, \alpha)) \rightarrow res: \alpha
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{HaySiguiente?}(it) \}
Post \equiv \{alias(res = obs Siguiente(it))\}\
Complejidad: \Theta(1)
Descripción: Devuelve el significado del elemento siguiente del iterador
Aliasing: res es modificable si y sólo si it es modificable
AVANZAR(\mathbf{in}/\mathbf{out}\ it: \mathbf{itDicc}(String, \alpha))
\mathbf{Pre} \equiv \{it = it_0 \land \mathrm{HaySiguiente?}(it)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{it =_{obs} Avanzar(it_0)\}\
Complejidad: \Theta(1)
Descripción: Avanza a la posición siguiente del iterador
```

Representación

Representación del diccionario:

```
diccTítulo(String, \alpha) se representa con estr_diccTítulo donde estr_diccTítulo es tupla(raiz: estr_nodo , claves: lista(String) ) donde estr_nodo es tupla(significado: puntero (\alpha) , hijos: array[256] de puntero(estr_nodo))
```

Invariante de representación:

- 1. Dos nodos no pueden compartir un hijo
- 2. Sin ciclos en el árbol
- 3. Las hojas del árbol no pueden tener significado nulo
- 4. La cantidad de claves ingresadas en e.claves debe ser igual a la cantidad de significados válidos (distintos de NULL) del árbol Trie
- 5. Las claves contenidas en e.claves deben estar definidas en el arbol Trie

```
\begin{aligned} \operatorname{Rep}: & \operatorname{estr\_diccTitulo} &\longrightarrow \operatorname{bool} \\ \operatorname{Rep}(e) &\equiv & \operatorname{true} \Longleftrightarrow \\ & & \operatorname{SinCiclos}(e.\operatorname{raiz},\emptyset) \wedge_{\operatorname{L}} & 1. \\ & \operatorname{NoCompartenHijos}(e.\operatorname{raiz}) \wedge_{\operatorname{L}} & 1. \\ & & \operatorname{SignificadosHojasNotNull}(e.\operatorname{raiz}) \wedge & 2. \\ & & \operatorname{Longitud}(e.\operatorname{claves}) =_{\operatorname{obs}} \operatorname{CantSignificados}(e.\operatorname{raiz}) \wedge & 3. \\ & & (\forall clave: String) \; ((\operatorname{est\'a?}(clave, e.\operatorname{claves})) \Leftrightarrow \operatorname{definido?}(clave, e.\operatorname{raiz})) & 4. \end{aligned} SignificadoHojaNotNull: estr nodo e \longrightarrow \operatorname{bool}
```

SignificadoHojaNotNull $(e) \equiv \mathbf{if} \text{ Hoja}?(e, 0) \quad \mathbf{then} \quad \neg(\text{significado}(e) =_{\text{obs}} \text{NULL}) \quad \mathbf{else} \quad \text{RecorrerHijos}(e, 0) \quad \mathbf{fi}$

```
Hoja? : estr nodo e \times \text{nat} \longrightarrow \text{bool}
    \text{Hoja?}(e,n) \equiv (e.\text{hijos}[n] = \text{obs NULL}) \wedge \text{if } (n < 256) \text{ then Hoja?}(e,n+1) \text{ else true fi}
    Recorrer
Hijos : estr nodo e \times nat \longrightarrow bool 
                                                                                                                                 \{\operatorname{SinCiclos}(e,0)\}
    RecorrerHijos(e,n) \equiv (if (\neg(e.hijos[n] = obs NULL)) then SignificadoHojaNotNull(*(e.hijos[n])) else true fi) \land
                                  (if (n < 256) then RecorrerHijos(e, n+1) else true fi) FI
    CantSignificados : estr nodo e \longrightarrow nat
    CantSignificados(e) \equiv (if (e.significado = obs NULL) then 0 else 1 fi) + SigHijos(e,0)
    SigHijos : estr nodo e \times nat \longrightarrow nat
    SigHijos(e,n) \equiv (if (e.hijos[n] =_{obs} NULL) then 0 else CantSignificados(*(e.hijos[n])) fi) + (if (n < 256) then
                          SigHijos(e,n+1) else 0 fi)
    Función de abstracción:
    Abs : estr diccTítulo e \longrightarrow \text{dicc(string, } \alpha)
                                                                                                                                           \{\operatorname{Rep}(e)\}
    Abs(e) =_{obs} d: dicc(string, \alpha) \mid \#(claves(d)) =_{obs} Longitud(e.clave) \land_{L}
                                                                                                                                                    1.
                                            (\forall c: \text{string})(\text{def}?(c, d) \Rightarrow_{\text{L}}
                                                                                                                                                    2.
                                                   (definido?(c, e.raíz) \land_{L}
                                                        obtener(c, d) =_{obs} *(ObtDeEstruc(c, e.raíz)))
    definido? : string e \times \operatorname{estr} nodo e \longrightarrow bool
    definido?(c,n) \equiv \mathbf{if} \operatorname{vacía?}(c) \mathbf{then}
                                \neg(n.significado = NULL)
                                \mathbf{if} \text{ n.hijos}[ORD(prim(c))] = NULL \mathbf{then} \text{ false } \mathbf{else} \text{ definido?}(fin(c), n.hijos[ORD(prim(c))] \mathbf{fi}
    ObtDeEstruc : string e × estr nodo e \longrightarrow \alpha
    ObtDeEstruc(c,n) \equiv \mathbf{if} \operatorname{vac}(a?(c) \mathbf{then} \operatorname{n.significado} \mathbf{else} \operatorname{ObtDeEstruc}(\operatorname{fin}(c), n.\operatorname{hijos}[\operatorname{ORD}(\operatorname{prim}(c))] \mathbf{fi}
    Representación del iterador:
     El iterador del diccionario es simplemente un iterador a la lista de claves.
     Lo único que hay que pedir es que satisfaga el Rep de esta lista.
     Por implementación, alcanza con que sea unidireccional.
    itDiccTítulos(String, \alpha) se representa con itDic
      donde itDic es tupla (claves: itLista(String))
    Rep: itDic \longrightarrow bool
    Rep(it) \equiv true \iff
                   Rep(it.claves)
                                                                                                                                          \{\operatorname{Rep}(it)\}
    Abs: itDic it \longrightarrow itUni(String)
    Abs(it) \equiv CrearItUni(Siguientes(it.claves)))
Algoritmos
     iNuevoDiccionario() \longrightarrow res: bool
       Orden Complejidad: O(1)
       res \leftarrow \langle raíz: iNodoNuevo(), Claves: Vacía(), Alfas: Vacía() >;
                                                                                                                                        // 0(1)
    iNodoNuevo() \longrightarrow res: estr nodo
       Orden Complejidad: O(1)
```

```
res \leftarrow \langle significado: NULL, hijos: CrearArreglo() \rangle;
                                                                                                                            // 0(1)
  for var\ i : nat \leftarrow 0 to 255;
                                                                                                                         // 0(256)
      res.hijos[i] \leftarrow NULL
  end
iDefinir(in c: string, in s: \alpha, in/out d: estr_diccTítulo) \longrightarrow res: estr_dicTrie
  Orden Complejidad: O(|c|)
  var\ actual : puntero(estr\_nodo) \leftarrow \&(d.raíz);
                                                                                                                         // 0(1)
  for var\ i : nat \leftarrow 0 to (Longitud(c) - 1);
                                                                                                                         // O(|c|)
  do
      if actual \rightarrow hijos[ORD(c[i])] = NULL then
           AgregarAtrás(d.Claves, c);
                                                                                                                         // O(|c|)
           actual \rightarrow hijos[ORD(c[i])] \leftarrow \&(iNodoNuevo())
      end
      actual \leftarrow (actual \rightarrow hijos[ORD(c[i])])
  end
  \operatorname{actual} \to \operatorname{significado} \leftarrow \&(\operatorname{Copiar}(s));
                                                                                                                         // 0(1)
iObtener(in c: string, in d: estr_diccTítulo) \longrightarrow res:\alpha
  Orden Complejidad: O(|c|)
  var\ actual : puntero(estr\_nodo) \leftarrow \&(d.raíz);
                                                                                                                         // 0(1)
  for var i : nat \leftarrow 0 to (Longitud(c) - 1);
                                                                                                                          // O(|c|)
  do
      actual \leftarrow (actual \rightarrow hijos[ORD(c[i])])
  end
  res \leftarrow * (actual \rightarrow significado);
                                                                                                                         // 0(1)
iDefinido?(in c: string, in d: estr_diccTítulo)\longrightarrow res: bool
  Orden Complejidad: O(|c|)
  var\ actual : puntero(estr\_nodo) \leftarrow \&(d.raíz);
                                                                                                                         // 0(1)
                                                                                                                         // 0(1)
  var i : Nat \leftarrow 0;
  while actual != NULL \&\& (i < Longitud(c));
                                                                                                                         // O(|c|)
  do
      i \leftarrow i + 1
      actual \leftarrow (actual \rightarrow hijos[ORD(c[i])])
  end
  if (actual != NULL) then
      if (actual \rightarrow significado) != NULL then
                                                                                                                         // 0(1)
          res \leftarrow true;
      else
                                                                                                                         // 0(1)
           res \leftarrow false;
      \mathbf{end}
  else
                                                                                                                         // 0(1)
      res \leftarrow false;
  end
i \# \text{Claves}(\text{in } d: \text{estr\_diccTítulo}) \longrightarrow \text{res: nat}
  Orden Complejidad: O(1)
  res \leftarrow Longitud(d.Claves);
                                                                                                                         // 0(1)
Algoritmos del iterador
iCrearIT(in d: diccTítulo(String, \alpha)) \longrightarrow res: ItDicc(String, \alpha)
  Orden Complejidad: O(1)
  res \leftarrow claves: CrearIt(d.claves)
```

```
iHaySiguiente?(in it: ItDicc(String, \alpha)) \longrightarrow res: bool
  Orden Complejidad: O(1)
  res \leftarrow HaySiguiente(it.claves)
iSiguiente(in it: ItDicc(String, \alpha)) \longrightarrow res: String
  Orden Complejidad: O(1)
  res \leftarrow Siguiente(it.claves)
i \text{Avanzar}(\text{in it: ItDicc}(String, \alpha)) \longrightarrow \text{res: ItDicc}(String)
  Orden Complejidad: O(1)
  res \leftarrow Avanzar(it.claves)
```

Módulo Diccionario Clientes 4.

Interfaz

```
parámetros formales
    géneros
                  Copiar(in a:\alpha) \rightarrow res:\alpha
    función
                  \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
                  \mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} a\}
                  Complejidad: \Theta(copy(a))
                 Descripción: función de copia de \alpha's
se explica con: Diccionario(\alpha, \sigma), Iterador Unidireccional(\text{Tupla}(\alpha, \sigma)).
géneros: dictClientes(nat, infoCliente), itDictClientes(Tupla(\alpha, \sigma)).
Operaciones básicas de diccionario ordenado
VACIO(in \ n: nat) \rightarrow res : dictClientes(nat, infoCliente)
\mathbf{Pre} \equiv \{ \mathbf{true} \}
Post \equiv \{res =_{obs} vacio\}
Complejidad: O(n)
Descripción: genera un diccionario vacío.
DEFINIR(in/out d: dict(nat, infoCliente), in c: nat, in s: infoCliente)
\mathbf{Pre} \equiv \{d =_{\text{obs}} d_0\}
\mathbf{Post} \equiv \{d =_{obs} definir(d_0, c, s)\}\
Complejidad: O(\#claves(d) + copy(c) + copy(s))
Descripción: define la clave c con el significado s en el diccionario.
Aliasing: los elementos c y s se definen por copia.
OBTENER(in d: dictClientes(nat, infoCliente), in c: nat) 
ightarrow res: infoCliente
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{def?(c,d)} \}
\mathbf{Post} \equiv \{ \operatorname{esAlias}(res, \operatorname{obtener}(c, d)) \}
Complejidad: O(log(n))
Descripción: obtiene el significado \sigma que corresponde a la clave c.
Aliasing: se genera aliasing entre res y el significado \sigma
Operaciones del iterador
CREARIT(in d: dicc(nat, infoCliente)) \rightarrow res: itDicc(\alpha, \sigma)
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{ \text{alias}(\text{esPermutacion}(\text{SecuSuby}(\text{res}), d)) \land \text{vacia?}(\text{Anteriores}(\text{res})) \}
```

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: crea un iterador unidireccional del diccionario, de forma tal que HayAnterior evalúe a false (i.e., que se pueda recorrer los elementos aplicando iterativamente Siguiente)

```
\begin{split} & \text{HaySiguiente}(\textbf{in } it : \texttt{itDicc}(\textbf{nat, infoCliente})) \rightarrow res : \texttt{bool} \\ & \textbf{Pre} \equiv \{\text{true}\} \\ & \textbf{Post} \equiv \{\text{res} =_{\text{obs}} \text{ haySiguiente?(it)}\} \\ & \textbf{Complejidad: } \Theta(1) \end{split}
```

Descripción: devuelve true si y sólo si en el iterador todavía quedan elementos para avanzar.

```
\begin{array}{l} \text{Siguiente}(\textbf{in } it: \texttt{itDicc}(\texttt{nat}, \texttt{infoCliente})) \rightarrow res: \texttt{tupla}(\alpha, \sigma) \\ \textbf{Pre} \equiv \{\text{HaySiguiente?}(\texttt{it})\} \\ \textbf{Post} \equiv \{\text{alias}(\text{res} =_{\text{obs}} \text{Siguiente}(\texttt{it}))\} \\ \textbf{Complejidad:} \ \Theta(1) \end{array}
```

Descripción: devuelve el elemento siguiente del iterador.

Aliasing: res. significado es modificable si y sólo si it es modificable. En cambio, res. clave no es modificable.

```
SIGUIENTE CLAVE (in it: itDicc(nat, infoCliente)) \rightarrow res: nat \mathbf{Pre} \equiv \{ \mathrm{HaySiguiente?(it)} \}
\mathbf{Post} \equiv \{ \mathrm{alias(res} =_{\mathrm{obs}} \mathrm{SiguienteClave(it))} \}
\mathbf{Complejidad:} \ \Theta(1)
```

Descripción: devuelve el elemento siguiente del iterador.

Aliasing: res.significado es modificable si y sólo si it es modificable. En cambio, res.clave no es modificable.

```
SIGUIENTE SIGNIFICADO (in it: itDicc(nat, infoCliente)) \rightarrow res: infoCliente \mathbf{Pre} \equiv \{ \mathrm{HaySiguiente?(it)} \}
\mathbf{Post} \equiv \{ \mathrm{alias(res} =_{\mathrm{obs}} \mathrm{SiguienteSignificado(it))} \}
\mathbf{Complejidad:} \ \Theta(1)
```

Complejidad: $\Theta(1)$

Descripción: devuelve el elemento siguiente del iterador.

Aliasing: res. significado es modificable si y sólo si it es modificable. En cambio, res. clave no es modificable.

```
AVANZAR(in it: itDicc(nat, infoCliente))

Pre \equiv {HaySiguiente?(it)}

Post \equiv {alias(res =_{obs} Avanzar(it))}

Complejidad: \Theta(1)
```

Descripción: devuelve el elemento siguiente del iterador.

Aliasing: res. significado es modificable si y sólo si it es modificable. En cambio, res. clave no es modificable.

Representación

Representación de Diccionario Clientes

```
dictClientes(nat, infoCliente) se representa con dc

donde dc es tupla(claves: arreglo(nat), significados: arreglo(infoCliente), tamanio: nat)
```

Invariante de representación

- La capacidad de los contenedores de claves y significados debe ser la misma.
- dc.tamanio debe indicar la cantidad de entradas en el diccionario y éstas deben estar en las primeras (dc.tamanio1) primeras posiciones de los respectivos arreglos.
- El arreglo de claves debe estar ordenado.

```
 \begin{array}{lll} \operatorname{Rep}: \ \operatorname{dc} & \longrightarrow \ \operatorname{bool} \\ \operatorname{Rep}(dc) & \equiv \ \operatorname{true} \Longleftrightarrow (\operatorname{tam}(dc.claves)) = \operatorname{tam}(d.significados)) \land \\ & (\forall \ p, \ q: \ \operatorname{nat}) \ p < dc.tamanio \Rightarrow_{\operatorname{L}} \ (\operatorname{definido?}(dc.claves, \ \operatorname{p}) \land \ \operatorname{definido?}(dc.significados, \ \operatorname{p})) \land \ (p < q < dc.tamanio \Rightarrow dc.claves[p] < dc.claves[p]) \\ \end{array}
```

```
Abs: dictClientes(nat, infoCliente) dc \longrightarrow dict(nat, infoCliente)
                                                                                                                                                                                                                                                                            \{\operatorname{Rep}(dc)\}
Abs(dc) = obs d: dict(nat, infoCliente) \mid (\forall c: \alpha)(def?(c, d) \Leftrightarrow c \in arregloAConjunto(dc.claves, tam(dc.claves)) \land dist(dc) = obs d: dict(nat, infoCliente) \mid (\forall c: \alpha)(def?(c, d) \Leftrightarrow c \in arregloAConjunto(dc.claves, tam(dc.claves)) \land dist(dc) = obs d: dict(nat, infoCliente) \mid (\forall c: \alpha)(def?(c, d) \Leftrightarrow c \in arregloAConjunto(dc.claves, tam(dc.claves)) \land dist(dc) = obs d: dict(nat, infoCliente) \mid (\forall c: \alpha)(def?(c, d) \Leftrightarrow c \in arregloAConjunto(dc.claves, tam(dc.claves)) \land dist(dc) = obs d: dict(nat, infoCliente) \mid (\forall c: \alpha)(def?(c, d) \Leftrightarrow c \in arregloAConjunto(dc.claves, tam(dc.claves)) \land dist(dc) = obs d: dict(nat, infoCliente) \mid (\forall c: \alpha)(def?(c, d) \Leftrightarrow c \in arregloAConjunto(dc.claves, tam(dc.claves)) \land dist(dc) = obs d: dist(
                                                                                                      (def?(c, d) \Rightarrow obtener(d, c) = dc.significados[posición(dc.claves, 0, c)]))
arregloAConjunto: arr <math>arreglo(nat) \times tamanio nat \longrightarrow conj(nat)
arreglo A Conjunto (arr, tamanio) \equiv if 0?(tamanio) then
                                                                                              else
                                                                                                      if definido?(arr, tamanio-1) then
                                                                                                               Ag(arr[tamanio-1], arregloAConjunto(arr, tamanio-1)
                                                                                                               arregloAConjunto(arr, tamanio-1)
                                                                                                      fi
                                                                                              fi
posicion : arr arreglo(nat) \times pos \ nat \times buscado \ nat \longrightarrow nat
                                                                                                                                                                           \{buscado \in arregloAConjunto(arr, tam(arr))\}
posicion(arr, pos, buscado) = if arr[pos] = buscado then pos else posicion(arr, pos+1, buscado) fi
Representación del iterador
itDictClientes(nat, infoCliente) se representa con iter
     donde iter es tupla (posición:
                                                                                                                                                                                           puntero(arrOrd(nat)),
                                                                                                                                                                                                                                                                     significados:
                                                                                            nat,
                                                                                                                 limite:
                                                                                                                                            nat,
                                                                                                                                                                 claves:
                                                           puntero(arr(infoCliente)))
\operatorname{Rep}: \operatorname{iter} \longrightarrow \operatorname{bool}
\operatorname{Rep}(it) \equiv \operatorname{true} \iff \operatorname{iter.posición} < \operatorname{iter.límite}
Abs: iter it \longrightarrow itUni(\alpha)
                                                                                                                                                                                                                                                                              \{\operatorname{Rep}(it)\}
Abs(it) = _{obs} b: itUni(\alpha) \mid Siguientes(b) = arreglos A SecuDes de(it.posición, it.límite, it.claves, it.significados)
arreglos A Secu Desde: posición nat \times límite nat \times claves puntero(arrOrd(nat)) \times significados puntero(arrOrd(infoClient))
arreglos A Secu Desde(posición, límite, claves, significados) \equiv if posición = límite then
                                                                                                                                                             else
                                                                                                                                                                                                                             significados[posición]>•
                                                                                                                                                                      <claves[posición],</pre>
                                                                                                                                                                      reglosASecuDesde(posición+1, límite, claves, signifi-
                                                                                                                                                             fi
```

Algoritmos

```
i \operatorname{vac}(in \ n : nat) \longrightarrow res: \operatorname{dictClientes}(nat, \operatorname{infoCliente})
dc.claves \leftarrow crearArreglo(n)
dc.significados \leftarrow crearArreglo(n)
dc.tamanio \leftarrow n
res \leftarrow dc
```

```
i \operatorname{definir}(\operatorname{in/out} dc) : \operatorname{dictClientes}(\operatorname{nat}, \operatorname{infoCliente}), \operatorname{in} c : \operatorname{nat}, \operatorname{in} s : \operatorname{infoCliente})
posActual \leftarrow dc.tamanio
while (dc.claves/posActual-1/>c) do
    dc.claves[posActual] \leftarrow dc.claves[posActual-1]
    dc.significados[posActual \leftarrow dc.significados[posActual-1]]
    posActual-;
end
dc.claves[posActual] \leftarrow c
dc.significados[posActual] \leftarrow s
dc.tamanio += 1
iobtener(in/out\ dc: dictClientes(nat, infoCliente),\ in\ c: nat) \longrightarrow res: infoCliente
der \leftarrow dc.tamanio-1
izq \leftarrow 0
medio \leftarrow dc.tamanio/2
while dc.clave[medio] != c do
    if dc.clave[medio] > c then
        der \leftarrow medio
    end
    if dc.clave[medio] < c then
        izq \leftarrow medio
    \quad \mathbf{end} \quad
end
res \leftarrow dc.significados[medio]
icrearIt(in/out dc: dictClientes(nat, infoCliente)) \longrightarrow res: itDictClientes(nat, infoCliente)
it.posicion \leftarrow 0
it.limite \leftarrow tamanio(dc.significados)
it.claves \leftarrow \&(dc.claves)
it.significados \leftarrow \&(dc.significados)
res \leftarrow it
ihaySiguiente(in it: itDictClientes(nat, infoCliente)) \longrightarrow res: bool
res \leftarrow it.posición < it.límite
i siguiente(in/out dc: itDictClientes(nat, infoCliente)) \longrightarrow res: tupla(nat, infoCliente)
res \leftarrow <*(it.claves[it.posición]), *(it.significados[it.posición])>
isiguienteClave(in/out dc: itDictClientes(nat, infoCliente)) \longrightarrow res: nat
res \leftarrow *(it.claves[it.posición])
isiguienteSignificado(in/out dc: itDictClientes(nat, infoCliente)) \longrightarrow res: infoCliente
res \leftarrow *(it.significados[it.posición])
iavanzar(in/out dc: itDictClientes(nat, infoCliente))
it.posición \leftarrow it.posición + 1
```