Algoritmos y Estructuras de Datos II

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

Trabajo Práctico de Especificación

Grupo 1

Integrante	LU	Correo electrónico
Bálsamo, Facundo	874/10	facundobalsamo@gmail.com
Lasso, Nicolás	892/10	lasso.nico@gmail.com
Rodríguez, Agustín	120/10	agustinrodriguez90@hotmail.com
Tripodi, Guido	843/10	guido.tripodi@hotmail.com

Reservado para la cátedra

Instancia	Docente	Nota
Primera entrega		
Segunda entrega		

1. TAD LINKLINKIT

TAD LINKLINKIT

géneros lli generadores, categorias, links, categoriaLink, fechaActual, fechaUltimoAcceso, accesosRecientesDia, exporta esReciente?, accesosRecientes, linksOrdenadosPorAccesos, cantLinks BOOL, NAT, CONJUNTO, SECUENCIA, ARBOLCATEGORIAS usa observadores básicos categorias : lli s \rightarrow acat links : lli *s* $\rightarrow \text{conj(link)}$ categoriaLink : $lli \times link$ \rightarrow categoria fechaActual : lli \rightarrow fecha fechaUltimoAcceso \rightarrow fecha $\{l\exists links(s)\}$: $\text{lli } s \times \text{link } l$ accesosRecientesDia : lli $s \times \text{link } l \times \text{fecha } f$ \rightarrow nat generadores iniciar → lli : acat ac nuevoLink : lli $s \times \text{link } l \times \text{categoria } c$ \longrightarrow lli $\{\neg(l\exists links(s)) \land esta?(c, categorias(s))\}$ $\{l \exists links(s) \land f \geq fechaActual(s)\}$: lli $s \times \text{link } l \times \text{fecha } f$ \longrightarrow lliacceso otras operaciones esReciente? : lli $s \times \text{link } l \times \text{fecha } f$ \longrightarrow bool $\{l\exists links(s)\}$ accesosRecientes : lli $s \times$ categoria $c \times$ link l \rightarrow nat $\{esta?(c, categorias(s)) \land l \exists links(s) \land esSubCategoria(categorias(s), c, categoriaLink(s, l))\}$ links Ordenados Por
Accesdà $s \times$ categoria c $\longrightarrow \sec u(link)$ $\{esta?(c, categorias(s))\}$ $\operatorname{cantLinks}$: lli $s \times$ categoria c $\{esta?(c, categorias(s))\}$ \rightarrow nat : lli $s \times \text{link } l$ menorReciente \longrightarrow fecha $\{l \exists links(s)\}$ \longrightarrow fecha diasRecientes : lli $s \times \text{link } l$ $\{l\exists links(s)\}$: lli $s \times \text{link } l$ \longrightarrow fecha diasRecientesDesde $\{l\exists links(s)\}$ links Categorias O
Hijos : lli $s \times$ categoriac \longrightarrow conj(link) $\{esta?(c, categorias(s))\}$ filtrarLinksCategoriaOHijhss \times categoria $c \times \text{conj(link)}$ $ls \longrightarrow \text{conj(link)}$ $\{esta?(c, categorias(s)) \land ls \subseteq links(s)\}$ dias Recientes Para Categoli
lias \times categoria c→ conj(fecha) $\{esta?(c, categorias(s))\}$ $linkConUltimoAcceso: lli s \times categoria c \times conj(link) ls \longrightarrow link$ $\{esta?(c, categorias(s)) \land \neg \emptyset?(ls) \land ls \subseteq linksCategoriasOHijos(s, c)\}$ sumarAccesosRecientes lli $s \times \text{link } l \times \text{conj(fecha)} f s$ \longrightarrow nat $\{l\exists links(s) \land fs \subseteq diasRecientes(s, l)\}$ links Ordenados Por
Accesdi Asux categoria $c \times \text{conj}(\text{link})$ $ls \longrightarrow \text{secu}(\text{link})$ $\{esta?(c, categorias(s)) \land ls \subseteq linksCategoriasOHijos(s, c)\}$ linkConMasAccesos : $\text{lli } s \times \text{categoria } c \times \text{conj(link) } ls \longrightarrow \text{link}$ $\{esta?(c, categorias(s)) \land ls \subseteq linksCategoriasOHijos(s, c)\}$ β : bool b \longrightarrow nat $\forall it, it'$: linklinkIT axiomas $\forall a$: arbolDeCategorias $\forall c$: categoria $\forall l$: link $\forall f$: fecha $\forall cc$: conj(categoria)

```
categorias(iniciar(ac)) \equiv ac
categorias(nuevoLink(s,l,c)) \equiv categorias(ac)
categorias(acceso(s,l,f)) \equiv categorias(ac)
links(iniciar(ac)) \equiv \emptyset
links(nuevoLink(s,l,c)) \equiv Ag(l,links(s))
links(acceso(s,l,f)) \equiv links(s)
categoriaLink(nuevoLink(s,l,c),l') \equiv if l == l' then c else categoriaLink(s,l') fi
categoriaLink(acceso(s,l,f),l') \equiv categoriaLink(s,l')
fechaActual(iniciar(ac)) \equiv 0
fechaActual(nuevoLink(s,l,c)) \equiv fechaActual(s)
fechaActual(acceso(s,l,f)) \equiv f
fechaUltimoAcceso(nuevoLink(s,l,c),l') \equiv if l==l' then fechaActual(s) else fechaUltimoAcceso(s,l') fi
fechaUltimoAcceso(acceso(s,l,f),l') \equiv fechaUltimoAcceso(s,l')
menorReciente(s,l) \equiv max(fechaUltimoAcceso(s, l) + 1, diasRecientes) - diasRecientes
esReciente?(s,l,f) \equiv menorReciente(s,l) < f \land f < fechaUltimoAcceso(s,l)
accesoRecienteDia(nuevoLink(s,l,c),l',f) \equiv \textbf{if} \ l == l' \ \textbf{then} \ 0 \ \textbf{else} \ accesoRecienteDia(s,l',f) \ \textbf{fi}
accesoRecienteDia(acceso(s,l,f),l',f') \equiv \beta(l==l' \land f==f') + if esReciente?(s,l,f') then accesoRecienteDia(acceso(s,l,f),l',f') = \beta(l==l' \land f==f') + if esReciente?(s,l,f')
                                               Dia(s,l',f') else 0 fi
accesosRecientes(s, c, 1) \equiv sumarAccesosRecientes(s, l, diasRecientesParaCategoria(s, c) \cap diasRecientes(s, l))
linksOrdenadosPorAccesos(s, c) \equiv linksOrdenadosPorAccesosAux(s, c, linksOrdenadosPorAccesos(s, c))
linksOrdenadosPorAccesosAux(s,c,ls) \equiv if \emptyset?(ls) then
                                                 else
                                                    linkConMasAccesos(s, c, ls) • linksOrdernadosPorAccesosAux(s,
                                                    c, ls - linkConMasAccesos(s, c, ls))
                                                 fi
linkConMasAccesos(s, c, ls) \equiv if \#ls==1 then
                                         dameUno(ls)
                                     else
                                         if
                                                           accesosRecientes(s,c,dameUno(ls))
                                                                                                                     accesosRe-
                                         cientes(s,c,linkConMasAccesos(s,c,sinUno(ls))) then
                                             dameUno(ls)
                                             linkConMasAccesos(s,c,sinUno(ls))
                                         fi
cantLinks(s, c) = #linksCategoriaOHijos(s, c)
diasRecientes(s, l) \equiv diasRecientesDesde(s, l, menorReciente(s, l))
diasRecientesDesde(s,\,l,\,f\,\,) \ \equiv \ \textbf{if} \ \ esReciente?(s,\,l,\,f\,\,) \ \ \textbf{then} \ \ Ag(f,\,diasRecientesDesde(s,\,l,\,f+1)) \ \ \textbf{else} \ \ \emptyset \ \ \textbf{fi}
```

```
linksCategoriaOHijos(s, c) \equiv filtrarLinksCategoriaOHijos(s, c, links(s))
filtrarLinksCategoriaOHijos(s, c, ls) \equiv if \emptyset?(ls) then
                                          else
                                              (if esSubCategoria(categorias(s),c,categoriaLink(s,dameUno(ls)))
                                              then
                                                  dameUno(ls)
                                              else
                                              \mathbf{fi}) \cup filtrarLinksCategoriaOHijos(s, c, siunUno(ls))
diasRecientesParaCategoria(s, c) \equiv if \emptyset?(linksCategoriaOHijos(s,c)) then
                                       else
                                           diasRecientes(s, linkConUltimoAcceso(s, c,
                                                                                               linksCategoriaOHi-
                                           jos(s,c)))
sumarAccesosRecientes(s, l, fs) \equiv if \emptyset?(fs) then
                                     else
                                         accesosRecientesDia(s, l, dameUno(f)) + sumarAccesosRecientes(s, l,
\beta(b) \equiv if b then 1 else 0 fi
```

Fin TAD

1.0.1. Modulo de linkLinkIT

```
generos: lli
usa: bool, nat, conjunto, secuencia, arbolCategorias
se explica con: TAD linkLinkIT
géneros: lli
```

1.0.2. Operaciones Básicas

```
categorias (in s: lli) \longrightarrow res: ac
\mathbf{Pre} \equiv \mathrm{true}
Post \equiv res =_{obs} categorias(s)
Complejidad : O(#categorias(s))
Descripción: Devuelve el arbol de categorias con todas las categorias del sistema
Aliasing:ALGO
    links (in s: estrLLI) \longrightarrow res: conj(link)
\mathbf{Pre} \equiv \mathrm{true}
Post \equiv res =_{obs} links(s)
Complejidad : O(\#links(s))
Descripción: Devuelve todos los links del sistema
Aliasing:ALGO
    categoriaLink (in s: estrLLI, in l: link) ---> res: categoria
\mathbf{Pre} \equiv \mathrm{true}
Post \equiv res =_{obs} categoriaLink(s,l)
Complejidad: O(cuanto seria esto? todos los links?)
```

```
Descripción: Devuelve la categoria del link ingresado
Aliasing:ALGO
    \mathbf{fechaActual} (in s: estrLLI) \longrightarrow res: fecha
\mathbf{Pre} \equiv \mathrm{true}
Post \equiv res =_{obs} fechaActual(s)
Complejidad : O(1)
Descripción : Devuelve la fecha actual
Aliasing:ALGO
    fechaUltimoAcceso (in s: estrLLI, in l: link) \longrightarrow res: fecha
\mathbf{Pre} \equiv l \in links(s)
Post \equiv res =_{obs} fechaUltimoAcceso(s,l)
Complejidad : O(1)
Descripción : Devuelve la fecha de ultimo acceso al link
Aliasing:ALGO
    accesosRecientesDia (in s: lli, in l: link, in f: fecha) \longrightarrow res: nat
\mathbf{Pre} \equiv l \in links(s)
Post \equiv res =_{obs} accesosRecientesDia(s,l,f)
Complejidad : O(\#accesosRecientesDia(s,l,f))
Descripción : Devuelve la cantidad de accesos a un link un cierto dia
Aliasing:ALGO
    inicar (in ac: estrAC) \longrightarrow res: lli
\mathbf{Pre} \equiv \mathrm{true}
Post \equiv res =_{obs} iniciar(ac)
Complejidad : O(\#\text{categorias}(ac))
Descripción : crea un sistema dado un arbol ac de categorias
Aliasing:ALGO
    nuevoLink (in/out s: lli, in l: link , in c: categoria)
\mathbf{Pre} \equiv \mathbf{c} \in \mathbf{categorias}(\mathbf{s}) \land \mathbf{s}_0 =_{\mathbf{obs}} \mathbf{s}
\mathbf{Post} \equiv \mathbf{s} =_{obs} \text{nuevoLink}(\mathbf{s}_0, \mathbf{l}, \mathbf{c})
Complejidad : O(|l|+|c|+h)
Descripción: Agregar un link al sistema
Aliasing:ALGO
    acceso (in/out s: lli, in l: link , in f: fecha)
\mathbf{Pre} \equiv l \in links(s) \land f \geq fechaActual(s) \land s_0 =_{obs} s
Post \equiv s =_{obs} acceso(s_0, l, f)
Complejidad : O(|l|)
Descripción: Acceder a un link del sistema
Aliasing:ALGO
    esReciente? (in s: lli, in l: link, in f: fecha) \longrightarrow res: bool
\mathbf{Pre} \equiv l \in links(s)
Post \equiv res =_{obs} esReciente?(s,l,f)
Complejidad : O(y esto q es??)
Descripción: Chequea si el acceso fue reciente
Aliasing:ALGO
```

accesos Recientes (in s. lli, in c. categoria in l. link) \longrightarrow res. nat

```
\mathbf{Pre} \equiv \mathbf{c} \in \mathbf{categorias}(\mathbf{s}) \land \mathbf{l} \in \mathbf{links}(\mathbf{s})
Post \equiv res =_{obs} accesosRecientes(s,c,l)
Complejidad : O(1)
Descripción: Devuelve la cantidad de accesos recientes del link ingresado
Aliasing:ALGO
    linksOrdenadosPorAccesos (in s: lli, in c: categoria) → res: secu(link)
\mathbf{Pre} \equiv \mathbf{c} \in \mathbf{categorias}(\mathbf{s})
Post \equiv res =_{obs} linksOrdenadosPorAccesos(s,c)
Complejidad : O(n^2)
Descripción: Devuelve la cantidad de accesos recientes del link ingresado
Aliasing:ALGO
    cantlinks (in s. lli, in c. categoria) \longrightarrow res. nat
\mathbf{Pre} \equiv \mathbf{c} \in \mathbf{categorias}(\mathbf{s})
Post \equiv res =_{obs} cantlinks(s,c)
Complejidad : O(|c|)
Descripción : Devuelve la cantidad de links de la categoria c
Aliasing:ALGO
    \mathbf{menorReciente} (in s: lli, in l: link) \longrightarrow res: fecha
\mathbf{Pre} \equiv l \in links(s)
Post \equiv res =_{obs} menorReciente(s,l)
Complejidad: O(no tengo idea)
Descripción: Devuelve la fecha menor mas reciente
Aliasing:ALGO
    \mathbf{diasRecientes} (in s: lli, in l: link) \longrightarrow res: fecha
\mathbf{Pre} \equiv l \in links(s)
Post \equiv res =_{obs} diasRecientes(s,l)
Complejidad : O(1)
Descripción : Devuelve la fecha reciente del link
Aliasing:ALGO
    \mathbf{diasRecientesDesde} (in s. lli, in l. link) \longrightarrow res. fecha
\mathbf{Pre} \equiv l \in links(s)
Post \equiv res =_{obs} diasRecientesDesde(s,l)
Complejidad : O(1)
Descripción: Devuelve la fecha reciente del link
Aliasing:ALGO
    diasRecientesParestrACegorias (in s: lli, in c: categoria) → res: conj(fecha)
\mathbf{Pre} \equiv \mathbf{c} \in \mathbf{categorias}(\mathbf{s})
Post \equiv res =_{obs} diasRecientesParaCategorias(s,c)
Complejidad: O(es la cantidad de accesos recientes esto??)
Descripción: Devuelve el conjunto de fechas recientes de la categoria c
Aliasing:ALGO
    linkConUltimoAcceso (in s: lli, in c: categoria, in ls: conj(link) ) \longrightarrow res: link
\mathbf{Pre} \equiv c \in \mathrm{categorias}(s) \land \mathrm{esVacia}??(ls) \land ls \subseteq \mathrm{linksCategoriasOHijos}(s,c)
\mathbf{Post} \equiv \mathrm{res}{=_{\mathrm{obs}}}\ \mathrm{linkConUltimoAcceso}(s,c,ls)
Complejidad : O(\#ls??)
```

Descripción : Devuelve el link que se accedio por ultima vez del conjunto ls **Aliasing:**ALGO

 $\mathbf{sumarAccesosRecientes}$ (in s: lli, in l: link,in fs: $\mathbf{conj}(\mathbf{fecha})$) \longrightarrow res: nat

 $\begin{array}{l} \mathbf{Pre} \equiv l \in links(s) \, \land \, fs \subseteq diasRecientes(s,l) \\ \mathbf{Post} \equiv res=_{obs} \, sumarAccesosRecientes(s,l,fs) \end{array}$

Complejidad : O(1?)

 $\mathbf{Descripci\'on}: \mathbf{Devuelve}$ la suma de todos los accesos recientes del link l

Aliasing:ALGO

linkConMasAccesos (in s: lli, in c: categoria,in ls: conj(link)) \longrightarrow res: link

 $\begin{array}{l} \mathbf{Pre} \equiv c \in categorias(s) \wedge ls \subseteq linksCategoriasOHijos(s,c) \\ \mathbf{Post} \equiv res =_{obs} linksOrdenadosPorAccesosAux(s,c,ls) \end{array}$

Complejidad : O(1?)

Descripción : Devuelve al link con mas accesos

Aliasing:ALGO

1.1. Pautas de Implementación

1.1.1. Estructura de Representación

1.1.2. Invariante de Representación

- 1. Para todo 'link' que exista en 'accesosXLink' la 'catDLink' de la tupla apuntada en el significado debera existir en 'arbolCategorias'.
- 2. Para todo 'link' que exista en 'accesosXLink', todos los dia' de la lista 'accesosRecientes' deberan ser menor o igual a actual.
- 3. $actual' \operatorname{ser} \tilde{\mathbf{A}}_{\mathsf{i}}'$ igual a la fecha mas grande de accesosRecientes de todas las claves accesosXLink.
- 4. Para todo 'link' que exista en 'accesosXLink' su significado deberÃ; existir en 'listaLinks'
- 5. Para todo 'link' que exista en 'accesosXLink' su significado deber \tilde{A}_{\parallel} aparecer en 'arrayCantLinks' en la posicion igual al id de 'catDLink' y en todas las posiciones menores a esta.
- 6. Para todo 'link' que exista en 'accesosXLink', la 'accesosRecientes' apuntada en el significado debera tener una longitud menor o igual a 3.

```
1. (\forall x: \text{link}) (\text{def?}(x, e. \text{accesosXLink})) \leftrightarrow (*\text{obtener}(x, e. \text{accesosXLink})).\text{catDLink} \exists \text{todasLasCategorias}(e. \text{arbolCategorias}.\text{categorias})
   2. (\forall x: link) (def?(x,e.accesosXLink)) \rightarrow (ultimo((*obtener(x,e.accesosXLink)).accesosRecientes)).dia \leq e.actual
   3.
   4. (\forall x: link) (def?(x,e.accesosXLink)) \rightarrow (*obtener(x,e.accesosXLink)) \exists todosLosLinks(listaLinks)
   5. (\forall x: \text{link}) (\text{def?}(x, \text{e.accesosXLink})) \rightarrow (*\text{obtener}(x, \text{e.accesosXLink})) \exists \text{linksDeCat}(\text{e.arrayCantLinks}[\text{id}(\text{e.arbolCategorias}, \text{c.accesosXLink}))))
   6. (\forall x: \text{link}) (\text{def}?(x, e. accesosXLink)) \rightarrow \text{longitud}((*obtener(x, e. accesosXLink)).accesosRecientes}) \leq 3
1.1.3. Función de Abstraccion
     Abs: estrLLI e \rightarrow linkLinkIT
Abs(e) =_{obs} s: linkLinkIT
                                                                                                                categorias(s) = e.arbolCategorias \land
                                                                                                           links(s) = todosLosLinks(s.listaLinks) \land
                                                               \forall l: link categoriaLink(s,l) = *((obtener(l,e.accesosXLink))).catDLink \land
                                                                                                                           fechaActual(s) = e.actual \land
                   \forall l: \text{link } l \in \text{links}(l) \land_L \text{ fechaUltimoAcceso}(s,l) = \text{ultimo}((*((\text{obtener}(s,e.accesosXLink))).accesos).dia)} \land
                        \forall l: \text{link} \forall f: \text{ nat accesoRecienteDia}(s, l, f) = \text{cantidadPorDia}(f, *((\text{obtener}(s, e.accesosXLink))).accesos))
     Auxiliares
     cantidadPorDia : fecha \times lista(acceso) \longrightarrow nat
     \operatorname{cantidadPorDia}(f, ls) \equiv \mathbf{if} \quad f == (\operatorname{prim}(ls)). \text{dia } \mathbf{then} \quad \operatorname{cantAccesos} \quad \mathbf{else} \quad \operatorname{cantidadPorDia}(f, \operatorname{fin}(ls)) \quad \mathbf{fi}
    listaLinks : secu(datosLink) \longrightarrow conj(link)
    listaLinks(ls) \equiv Ag((prim(ls)).link,fin(ls))
1.1.4. Algoritmos
Algoritmo: 1
ICATEGORIAS (in s: lli) \longrightarrow res: ac
                                                                                                                                                        //{\rm O}(1)
res \leftarrow s.arbolCategorias
Complejidad: O(1)
Algoritmo: 2
ILINKS (in s: estrLLI) \longrightarrow res: conj(link)
                                                                                                                                                        //{\rm O}(1)
     res \leftarrow claves(s.accesosXLink)
Complejidad: O(\sum_{i=1}^{longitud(s.listaLinks)})
Algoritmo: 3
ICATEGORIALINK (in s: estrLLI, in l: link) → res: categoria
```

 $\mathbf{Rep} : \mathbf{estrLLI} \longrightarrow \mathbf{bool}$

 $Rep(e) \equiv true \iff$

```
res \leftarrow *((obtener(l,s.accesosXLink))).catDLink
                                                                                                                      //O(|l|)
Complejidad: O(|l|)
Algoritmo: 4
\mathbf{IFECHAACTUAL} (in s. estrLLI) \longrightarrow res. fecha
                                                                                                                       //{\rm O}(1)
    res \leftarrow s.actual
Complejidad: O(1)
Algoritmo: 5
IFECHAULTIMOACCESO (in s. estrLLI, in l. link) \longrightarrow res. fecha
                                                                                                                      //O(|l|)
    res \leftarrow ultimo(*((obtener(l,s.accesosXLink))).accesosRecientes).dia
Complejidad: O(|l|)
Algoritmo: 6
IACCESOSRECIENTESDIA (in s: estrLLI, in l: link, in f: fecha) \longrightarrow res: nat
                                                                                                                       //{\rm O}(1)
    lista(acceso) accesos \leftarrow vacia()
    res \leftarrow 0
                                                                                                                       //{\rm O}(1)
    accesos \leftarrow *((obtener(l,s.accesosXLink))).accesosRecientes
                                                                                                                      //O(|l|)
                                                                                                                       //O(1)
    while(¬esVacia?(accesos))
                                                                                                                       //O(1)
    if (prim(accesos)).dia == f
                                                                                                                       //{\rm O}(1)
    then res = (prim(accesos)).cantAccesos
                                                                                                                 //O(ALGO)
    else accesos = fin(accesos) FI //O(1)
                                                                                                                       //O(1)
    end while
Complejidad:
Algoritmo: 7
IINICIAR (in ac: acat) \longrightarrow res: estrLLI
```

res.actual $\leftarrow 1$

	//O(1)
$res.arbolCategorias \leftarrow ac$	//O(1)
var c: nat	//O(1)
$c \leftarrow 1$	//O(1)
$res.arrayCantLinks \leftarrow crearArreglo(\#categorias(ac))$	//O(1)
$res.listaLinks \leftarrow vacia()$	//O(1)
$res.accesosXLink \leftarrow vacio()$	//O(1)
while $(c \le \#categorias(ac))$	//O(1)
$linksFamilia\ llist\ \leftarrow\ vacia()$	//O(1)
$res.arrayCatLinks[c] \leftarrow llist$	//O(1)
$\mathrm{c} +\! +$	//O(1)
end while	//O(1)
Complejidad: (#categorias(ac))	
Algoritmo: 8	
INUEVOLINK (in/out s: lli, in l: link , in c: categoria)	
$puntero(datosCat) \ cat \leftarrow obtener(c,s.arbolCategorias)$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
$lista(acceso) \ accesoDeNuevoLink \leftarrow vacia()$	//O(1)
$datosLink~nuevoLink \leftarrow < l, cat, accesoDeNuevoLink >$	//O(1)
$puntero(datosLink) \ puntLink \leftarrow nuevoLink$	//O(1)
definir(l,puntLink,s.accesosXLink)	//O(l)
${\it agregarAtras} (s. lista Links, punt Link)$	//O(1)
$\mathbf{while}(\mathbf{cat} \neq \mathbf{puntRaiz}(\mathbf{s.arbolCategorias}))$	//O(1)
agregarAtras(s.arrayCatLinks[(*cat).id],puntLink)	//O(1)
$cat \leftarrow cat.padre$	//O(1)
end while	
agregarAtras(s.arrayCatLinks[(*cat).id],puntLink)	//O(1)
$ \begin{array}{c} \textbf{Complejidad: O(c + l +h)} \end{array} $	
Algoritmo: 9	
IACCESO (in/out s: lli, in l: link , in f: fecha)	

 $if \ \mathrm{s.actual} == f$

	//O(1)
$\mathbf{then} \; s.actual \leftarrow s.actual$	//O(1)
else s.actual \leftarrow f FI	//O(1)
$var\ puntero(datosLink)\ puntLink \leftarrow obtener(l,s.accesosXLink)$	//O(l)
$\mathbf{if} \ (\mathrm{ultimo}((*\mathrm{puntLink}).\mathrm{accesos})).\mathrm{dia} == \mathrm{f}$	//O(1)
$\mathbf{then} \; (\mathrm{ultimo}((*\mathrm{puntLink}).\mathrm{accesos})).\mathrm{cantAccesos} + +$	//O(1)
else agregarAtras((*puntLink).accesos), f) FI	//O(1)
$\mathbf{if} \ \mathrm{longitud}((*\mathrm{puntLink}).\mathrm{accesos}) == 4$	//O(1)
$\mathbf{then}\;\mathrm{fin}((*\mathrm{puntLink}).\mathrm{accesos})$	//O(1)
fi	
Complejidad: $O(l)$	
Algoritmo: 10	
IESRECIENTE? (in s: lli, in l: link, in f: fecha) \longrightarrow res: bool	
$res \leftarrow menorReciente(s,l) \leq f \land f \leq fechaUltimoAcceso(s,l)$	//O(ALGO)
Complejidad: O(ALGO)	
Algoritmo: 11	
$\overline{\mathbf{IACCESOSRECIENTES}} \text{ (in s: lli, in c: categoria in l: link)} \longrightarrow \mathrm{res: nat}$	
$res \leftarrow sumarAccesosRecientes(s,\ l,\ diasRecientesParaCategoria(s,\ c)\ \cap\ diasRecientes(s,\ l))$	$//{ m O(ALGO)}$
Complejidad: O(ALGO)	
Algoritmo: 12	
$\mathbf{ILINKSORDENADOSPORACCESOS} \ (\mathbf{in} \ \mathbf{s:} \ \mathbf{lli}, \ \mathbf{in} \ \mathbf{c:} \ \mathbf{categoria}) \ \longrightarrow \ \mathbf{res:} \ \mathbf{lista}(\mathbf{link})$	
$nat id \leftarrow id(s.arbolCategorias,c)$	//O(1)
$lista(puntero(datosLink)) \ listaOrdenada \leftarrow vacia()$	//O(1)
$itLista(puntero(datosLink))\ itMax \leftarrow crearIt(s.arrayCantLinks[id])$	//O(1)
$\mathbf{if} \ \neg iesta Ordenada? (s.array Cant Links[id])$	//O(1)
then	
$\mathbf{while}(\mathrm{haySiguiente?}(\mathrm{s.arrayCantLinks[id]}))$	//O(1)
$itMax \leftarrow iBuscarMax(s.arrayCantLinks[id])$	//O(n)

 ${\it agregarAtras}({\it listaOrdenada}, {\it siguiente}({\it itMax}))$

```
//O(1)
                                                                                                                               //O(1)
    eliminarSiguiente(itMax)
    fi
    end while
Complejidad: O(n<sup>2</sup>)
Algoritmo: 13
IBUSCARMAX (in ls: lista(puntero(datosLink))) \longrightarrow res: itLista(puntero(datosLink))
                                                                                                                               //O(1)
    res \leftarrow crearIt(ls)
    itLista(puntero(datosLink)) itRecorre \leftarrow crearIt(ls)
                                                                                                                               //{\rm O}(1)
                                                                                                                               //O(1)
     nat max \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes
    while(haySiguiente(itRecorre))
                                                                                                                               //{\rm O}(1)
                                                                                                                               //{\rm O}(1)
    if max <(*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes
    _{
m then}
                                                                                                                               //{\rm O}(1)
                                                                                                                               //O(1)
    \max \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes
    res \leftarrow itRecorre
                                                                                                                               //{\rm O}(1)
    end while
                                                                                                                               //{\rm O}(1)
    avanzar(itRecorre)
    end while
                                                                                                                               //O(1)
Complejidad: O(n)
Algoritmo: 14
IESTAORDENADA (in ls: lista(puntero(datosLink))) → res: bool
                                                                                                                               //{\rm O}(1)
    res \leftarrow true
                                                                                                                               //O(1)
    itLista(puntero(datosLink)) itRecorre \leftarrow crearIt(ls)
     nat aux \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes
                                                                                                                               //O(1)
                                                                                                                               //{\rm O}(1)
    \mathbf{while}(\mathbf{haySiguiente}(\mathbf{itRecorre}) \land \mathbf{res} == \mathbf{true})
    avanzar(itRecorre)
                                                                                                                               //{\rm O}(1)
    if aux <(*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes
                                                                                                                               //O(1)
                                                                                                                               //O(1)
    then
                                                                                                                               //O(1)
    res \leftarrow false
```

fi

	//O(1)
$aux \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes$	$//\mathrm{O}(1)$
end while	//O(1)
Complejidad: O(n)	
Algoritmo: 15	
ICANTLINKS (in s: lli, in c: categoria) \longrightarrow res: nat	
$puntero(datosCat) \ cat \leftarrow obtener(c,s.arbolCategorias) \ //$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
${\rm res} = {\rm longitud}({\rm arrayCantLinks}[(*{\rm cat}).{\rm id}])$	//O(1)
Complejidad: $O(c)$	
Algoritmo: 16	
$\mathbf{IMENORRECIENTE} \ (\mathbf{in} \ \mathrm{s:} \ \mathrm{lli}, \ \mathbf{in} \ \mathrm{l:} \ \mathrm{link}) \ \longrightarrow \ \mathrm{res:} \ \mathrm{fechaend} \ \mathrm{while}$	
$res \leftarrow max(fechaUltimoAcceso(s,l) + 1, diasRecientes) - diasRecientes$	//O(1)
Complejidad: O(1)	
Algoritmo: 17	
$\mathbf{IDIASRECIENTES} \ (\mathbf{in} \ \mathbf{s}: \ \mathbf{lii}, \ \mathbf{in} \ \mathbf{l}: \ \mathbf{link}) \longrightarrow \mathbf{res}: \ \mathbf{conj}(\mathbf{fecha}) \mathbf{end} \ \mathbf{while}$	
$res \leftarrow diasRecientesDesde(s,l,menorReciente(s,l))$	$//{ m O(ALGO)}$
Complejidad:O(ALGO)	
Algoritmo: 18	
$ \overline{\textbf{IDIASRECIENTESDESDE}} \text{ (in s: lli, in l: link, in f: fecha)} \longrightarrow \text{res: conj(fecha)end while} $	
$\mathbf{while}(\mathrm{esReciente?}(\mathrm{s,l,f}))$	$//\mathrm{O}(1)$
$\operatorname{Agregar}(f,\operatorname{res})$	$//\mathrm{O}(1)$
$\mathrm{fecha} \! + \! +$	$//\mathrm{O}(1)$
end while	
Complejidad: O(*1)	
Algoritmo: 19	

 $\mathbf{IDIASRECIENTESPARACATEGORIAS} \ (\mathbf{in} \ \mathrm{s:} \ \mathrm{lli}, \\ \mathbf{in} \ \mathrm{c:} \ \mathrm{categoria}) \ \longrightarrow \ \mathrm{res:} \ \mathrm{conj}(\mathrm{fecha}) \mathrm{end} \ \mathrm{while}$

```
itLista(puntero(datosLink)) links \leftarrow crearIt(arrayCatLinks[id(s.arbolCategorias,c)]
                                                                                                                //O(1)
     diasRecientes(s,linkConUltimoAcceso(s,c,links)) //O(VER COMO ESCRIBIR O DE LA LONGITUD DE UN
LINK)
Complejidad: O(ALGO)
Algoritmo: 20
ISUMARACCESOSRECIENTES (in s: lli, in l: link,in fs: conj(fecha) ) → res: natend while
    conjFecha \longleftarrow fs
                                                                                                          //O(ALGO)
    while(!\( \text{?}(\text{conjFecha}) \)
                                                                                                                //O(1)
    res \leftarrow accesosRecientesDia(s,l,dameUno(conjFecha))
                                                                                                          //O(ALGO)
                                                                                                          //O(ALGO)
    conjFecha \leftarrow sinUno(conjFecha)
    end while
Complejidad: O(ALGO)
Algoritmo: 21
ILINKCONULTIMOACCESO (in s: lli, in c: categoria, in ls: itLista(puntero(datosLink)) --> res: linkend while
    puntero(datosLink) max \leftarrow (siguiente(ls))
                                                                                                                //O(1)
    while(!haySiguiente(ls))
                                                                                                                //{\rm O}(1)
                                                                                                                //{\rm O}(1)
    avanzar(ls)
    if (ultimo((*max).accesosRecientes)).dia <(ultimo((*siguiente(ls)).accesosRecientes)).dia
                                                                                                                //{\rm O}(1)
    then \max \leftarrow (\text{siguiente(ls)})
                                                                                                                //O(1)
    fi
                                                                                                                //{\rm O}(1)
    end while
                                                                                                    //O(|(*max).link|)
    res \leftarrow (*max).link
Complejidad: O(|(*max).link|)
```

1.2. Descripcion de Complejidades de Algoritmos

ICATEGORIAS: Devuelve el arbol de categorias del sistema, esto cuesta O(1).
 Orden Total:O(1)=O(1)

2. ILINKS: Se crea un conjunto vacio, esto tarda O(1). Se crea un itLista, esto tarda O(1). Se ingresa a un ciclo preguntando si hay Siguiente, esto cuesta O(1), se le agrega link apuntado de cada tupla de datosLink de la lista listaLinks, esto tarda O(|l|), luego se avanza el it, esto cuesta O(1). Al salir del ciclo, se devuelve el conjunto. Orden Total:O(1)+O(1)+O(1)+(suma O(|l|))+O(1)=O(suma O(|l|))3. ICATEGORIALINK: Se utiliza la operacion obtener del diccionario accesosXLink, la cual devuelve un puntero se devuelve lo apuntado a catDLink, esto cuesta O(|l|). Orden Total:O(|l|) = O(|l|)4. **IFECHAACTUAL**: Devuelve la fecha actual del sistema, esto cuesta O(1). Orden Total:O(1) = O(1)5. IFECHAULTIMOACCESO: Se utiliza la operacion obtener del diccionario accesosXLink, la cual devuelve un puntero a datosLink, se accede a la lista accesosRecientes dentro de la tupla, se devuelve dia del ultimo elemento, esto cuesta O(|l|). Orden Total:O(|l|) = O(|l|)6. IACCESOSRECIENTESDIA: Se crea una lista de acceso vacia, esto cuesta O(1). Se le guarda a la lista, la lista de accesosRecientes, la cual se obtiene con la operacion obtener del diccionario accesosXLink consultando por el link dado, esto cuesta O(|l|). Se ingresa a un ciclo, preguntando si no es vacia la lista, esto cuesta O(1). Se pregunta si dia del primer elemento de la lista es igual a f, esto cuesta O(1), en caso verdadero se devuelve cantAccesos de esa tupla, esto cuesta O(1), en caso falso se modifica la lista sacando el primer elemento, esto cuesta O(1). Se sale del ciclo. **Orden Total:** O(1)+O(|l|)+=O(|l|)7. 8. 9. 10. 11. 12. 13. 14. 15. 16. 17. 18. 19. 20. 21. 2. TAD ARBOLDECATEGORIAS TAD ARBOLDECATEGORIAS géneros acat generadores, categorias, raÃz, padre, id, altura, estÃ;?, esSubCategoria, alturaCategoria, hijos exporta

BOOL, NAT, CONJUNTO

categorias : acat $ac \longrightarrow \text{conj}(\text{categoria})$

usa

observadores básicos

```
raiz : acat ac \longrightarrow categoria
                                                                                                        \{esta?(h,ac) \land raiz(ac) \neq h \}
  padre : acat ac \times categoria h \longrightarrow categoria
  id : acat ac \times categoria c \longrightarrow nat
                                                                                                                             \{esta?(c,ac)\}
generadores
  nuevo : categoria c \longrightarrow acat
                                                                                                                              \{\neg vacia?(c)\}
  agregar : acat ac \times \text{categoria } c \times \text{categoria } h \longrightarrow \text{acat} \{esta?(c,ac) \land \neg vacia?(h) \land \neg esta?(h,ac)\}
otras operaciones
  altura : acat ac \longrightarrow nat
  esta? : categoria c \times \text{acat } ac \longrightarrow \text{bool}
  esSubCategoria : acat ac \times categoria c \times categoria h \longrightarrow bool
                                                                                                           \{esta?(c,ac) \land esta?(h,ac)\}
  altura
Categoria : acatac \times categoria c \longrightarrow nat
                                                                                                                             \{esta?(c,ac)\}
  hijos : acat ac \times categoria c \longrightarrow conj(categoria)
                                                                                                                             \{esta?(c,ac)\}
                \forall a: arbolDeCategorias
axiomas
                \forall c: categoria
                \forall ca: conj(arbolDeCategoria)
                \forall cc: conj(categoria)
  categorias(nuevo(c)) \equiv c
  categorias(agregar(ac,c,h)) \equiv Ag(h, categorias(ac))
  raiz(nuevo(c)) \equiv c
  raiz(agregar(ac,c,h)) \equiv raiz(ac)
  padre(agregar(ac,c,h),h') \equiv if h == h' then c else padre(ac,c,h') fi
  id(nuevo(c), c') \equiv 1
  id(agregar(ac,c,h), h') \equiv if h==h' then \#categorias(ac) + 1 else id(ac,h2) fi
  altura(nuevo(c)) \equiv alturaCategoria(nuevo(c), c)
  \operatorname{altura}(\operatorname{agregar}(\operatorname{ac}, c, h)) \equiv \max(\operatorname{altura}(\operatorname{ac}), \operatorname{altura}(\operatorname{agregar}(\operatorname{ac}, c, h), h))
  alturaCategoria(ac, c) \equiv if c == raiz(ac) then 1 else 1 + alturaCategoria(ac, padre(ac, c)) fi
  esta?(c,ac) \equiv c \exists categorias(ac)
  esSubCategoria(ac,c,h) \equiv c == h \lor L (h = raiz(ac) \land L esSubCategoria(ac,c,padre(ac,h)))
  hijos(nuevo(c1), c2) \equiv \emptyset
  hijos(agregar(ac,c,h), c') \equiv if h == c' then \emptyset else (if c==c' then h else \emptyset fi) \cup hijos(ac,c,c') fi
```

Fin TAD

2.0.1. Modulo de Arbol de Categorias

generos: acat usa: bool, nat, conjunto

```
se explica con: TAD ArbolDeCategorias
géneros: acat
2.0.2. Operaciones Básicas
    categorias (in ac. acat) \longrightarrow res. conj(categoria)
\mathbf{Pre} \equiv \mathrm{true}
Post \equiv res =_{obs} categorias(ac)
\mathbf{Complejidad}: \mathrm{O}(\#\mathrm{categorias}(\mathrm{ac}))
Descripción : Devuelve el conjunto de categorias de un ac
Aliasing:ALGO
    \mathbf{raiz} (in ac: acat) \longrightarrow res: categoria
\mathbf{Pre} \equiv \mathrm{true}
Post \equiv res =_{obs} raiz(ac)
Complejidad : O(1)
Descripción : Devuelve la raiz del arbol ac
Aliasing:ALGO
    padre (in ac: estrAC, in h: categoria) \longrightarrow res: categoria
\mathbf{Pre} \equiv \mathbf{h} \in \mathbf{ac} \wedge \mathbf{raiz}(\mathbf{ac}) \neq \mathbf{h}
Post \equiv res =_{obs} padre(ac,h)
Complejidad : O(ni idea)
{f Descripción} : Devuelve el padre de una categoria
Aliasing:ALGO
    id (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:nat
\mathbf{Pre} \equiv \mathbf{h} \in \mathbf{ac}
Post \equiv res =_{obs} id(ac,c)
Complejidad : O(|c|)
Descripción : Devuelve el id de una categoria c en el arbol ac
Aliasing:ALGO
    nuevo (in c. categoria) \longrightarrow res:estrAC
\mathbf{Pre} \equiv \neg \text{vacia?}(c)
Post \equiv res =_{obs} nuevo(c)
Complejidad : O(|c|)
Descripción : Crea un arbol
Aliasing:ALGO
    agregar (in/out ac: estrAC,in c: categoria, in h: categoria)
\mathbf{Pre} \equiv c \in ac \land \neg vacia?(h) \land ac_0 =_{obs} ac
Post \equiv ac =_{obs} agregar(ac_0,c,h)
Complejidad : O(|c|+|h|)
Descripción : Agrega una categoria hija a una padre
Aliasing:ALGO
    altura (in ac: estrAC) \longrightarrow res:nat
```

```
\mathbf{Pre} \equiv \mathrm{true}
\mathbf{Post} \equiv \mathrm{res}{=_{\mathrm{obs}}} \; \mathrm{altura}(\mathrm{ac})
Complejidad : O(|ac|)
Descripción : Devuelve la altura del arbol ac
Aliasing:ALGO
    esta? (in c: categoria, in ac: estrAC) \longrightarrow res:bool
\mathbf{Pre} \equiv \mathrm{true}
Post \equiv res =_{obs} esta?(c,ac)
Complejidad : O(|ac|)
Descripción : Devuelve si esta o no en el arbol la categoria c
Aliasing:ALGO
    esSubCategoria (in ac: estrAC, in c: categoria,<br/>in h: categoria) \longrightarrow res:bool
\mathbf{Pre} \equiv \mathrm{esta?(c,ac)} \wedge \mathrm{esta?(h,ac)}
Post \equiv res =_{obs} esSubCategoria(ac,c,h)
Complejidad : O(no tengo idea)
\bf Descripción : Devuelve si c es descendiente de h
Aliasing:ALGO
    alturaCategoria (in ac: estrAC, in c: categoria) → res:nat
\mathbf{Pre} \equiv \mathrm{esta?}(\mathrm{c,ac})
Post \equiv res =_{obs} alturaCategoria(ac,c)
Complejidad : O(no tengo idea)
Descripción : Devuelve la altura de la categoria c
Aliasing:ALGO
    hijos (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:conj(categoria)
\mathbf{Pre} \equiv \mathrm{esta?}(\mathrm{c,ac})
Post \equiv res =_{obs} hijos(ac,c)
Complejidad : O(|c|)
Descripción : Devuelve el conjunto de categorias hijos de c
```

Aliasing:ALGO

2.1. Pautas de Implementación

2.1.1. Estructura de Representación

2.1.2. Invariante de Representación

- 1. Para cada 'padre obtener el significado devolvera un puntero (datos Cat) donde 'categoria' es igual a la clave
- 2. Para toda clave 'padre' que exista en 'familia' debera ser o raiz o pertenecer a algun conjunto de punteros de 'hijos' de alguna clave 'padre'
- 3. Todos los elementos de 'hijos de una clave 'padre', cada uno de estos hijos tendran como 'abuelo' a ese 'padre' cuando sean clave.
- 4. 'cantidad' sera igual a la longitud de la lista 'categorias'.
- 5. Cuando la clave es igual a 'raiz' la 'altura es 1.
- 6. La 'altura' del puntero a datosCat de cada clave es menor o igual a 'alturaMax'.
- 7. Existe una clave en la cual, la 'altura' del significado de esta es igual a 'alturaMax'.
- 8. Los 'hijos' de una clave tienen 'altura' igual a 1 + 'altura de la clave.
- 9. Todos los 'id' de significado de cada clave deberan ser menor o igual a 'cant'.
- 10. No hay 'id' repetidos en el 'familia.
- 11. Todos los 'id' son consecutivos.

```
\mathbf{Rep} : \mathbf{estrAC} \longrightarrow \mathbf{bool}

\mathbf{Rep}(\mathbf{e}) \equiv \mathbf{true} \iff
```

- 1. $(\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x, e.familia)) \leftrightarrow (*obtener(x, e.familia)).categoria = x$
- 2. $(\forall x, y : \text{string}) (\text{def?}(x, e.familia)) \leftrightarrow (x == e.raiz) \lor (\text{def?}(y, e.familia)) \land_L x \in \text{hijosDe}(*((\text{obtener}(y, e.familia))). \text{hijos})$
- 3. $(\forall x, y: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) \land (\text{def?}(y,e.\text{familia})) \Rightarrow_L y \in *((\text{obtener}(x,e.\text{familia}))).\text{hijos} \Leftrightarrow (*(*(\text{obtener}(y,e.\text{familia}))).\text{abuelo}).\text{categoria} = x$
- 4. e.cantidad = longitud(e.categorias)
- 5. $(\forall x: \text{string}) (\text{def}?(x,e.familia)) \land x = e.raiz \Rightarrow_L *((\text{obtener}(x,e.familia))).altura = 1$
- 6. $(\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x, e.familia)) \Rightarrow_L (*\text{obtener}(x, e.familia)).altura \leq e.alturaMax$
- 7. $(\exists x: string) (def?(x,e.familia)) \land_L *((obtener(x,e.familia))).altura = e.alturaMax$
- 8. $(\forall x, y: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) \land (\text{def?}(y,e.\text{familia})) \land_L y \in \text{hijosDe}((*(\text{obtener}(x,e.\text{familia}))).\text{hijos}) \Rightarrow (*(\text{obtener}(y,e.\text{familia}))).\text{altura} = 1 + (*(\text{obtener}(x,e.\text{familia}))).\text{altura}$

```
9. (\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) \Rightarrow_L (*(\text{obtener}(x,e.\text{familia}))).id \leq e.\text{cant}
  10. (\forall x, y : \text{string}) (\text{def?}(x, e.familia)) \land (\text{def?}(y, e.familia)) \Rightarrow_L (*(\text{obtener}(x, e.familia))).id \neq (*(\text{obtener}(y, e.familia))).id
  11. (\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x,e.familia)) (\exists y: \text{string}) (\text{def?}(y,e.familia)) \Leftrightarrow
       (*(obtener(y,e.familia))).id \leq e.cantidad \wedge (*(obtener(x,e.familia))).id < e.cantidad \wedge_L
       (*(obtener(y,e.familia))).id = 1 + (*(obtener(x,e.familia))).id
2.1.3. Función de Abstraccion
    \mathbf{Abs}: estr \mathbf{e} \to \mathrm{arbolDeCategorias}
Abs(e) =_{obs} ac: arbolDeCategorias
                                                                                categorias(ac) = todasLasCategorias(e.categorias) \wedge_L
                                                                                                           raiz(ac) = (*e.raiz).categoria \wedge_L
           (\forall c: \text{categoria}) \text{ esta?}(c,ac) \land c \neq \text{raiz}(ac) \Rightarrow_L \text{padre}(ac,c) = (*(*(\text{obtener}(c,e.familia))).abuelo).categoria <math>\land_L
                                                            (\forall c: \ categoria) \ esta?(c,ac) \Rightarrow_L \ id(ac,c) = (*(obtener(c,e.familia))).id
    Auxiliares
    todasLasCategorias : secu(datosCat) \longrightarrow conj(categoria)
    Ag((prim(cs)).categoria,fin(cs)) \equiv
2.1.4. Algoritmos
Algoritmo: 1
ICATEGORIAS (in ac: estrAC) \longrightarrow res: conj(categoria)end while
                                                                                                                                    //O(ALGO)
     res \leftarrow claves(ac.familia)
Complejidad:
Algoritmo: 2
IRAIZ (in ac: estrAC) \longrightarrow res: categoriaend while
     res \leftarrow (*ac.raiz).categoria
                                                                                                                                           //{\rm O}(1)
Complejidad: O(1)
Algoritmo: 3
IPADRE (in ac: estrAC, in h: categoria) → res: puntero(categoria)end while
                                                                                                                                    //O(ALGO)
     res \leftarrow (*(*(obtener(h,ac.familia))).abuelo).categoria //
Complejidad:
Algoritmo: 4
IID (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:natend while _{20}
```

```
//O(|c|)
    res \leftarrow (*(obtener(c,ac.familia))).id
Complejidad: O(|c|)
Algoritmo: 5
INUEVO (in c. categoria) \longrightarrow res:estrACend while
                                                                                                                          //O(1)
     res.cantidad \leftarrow 1
                                                                                                                          //{\rm O}(1)
     res.raiz = c
                                                                                                                          //O(1)
     res.alturaMax = 1
                                                                                                                          //{\rm O}(1)
     var tuplaA : datosCat
     var punt : puntero(datosCat)
                                                                                                                          //O(1)
     tuplaA \leftarrow (c,1,1,esVacia?,punt)
                                                                                                                          //{\rm O}(1)
                                                                                                                          //{\rm O}(1)
     punt \leftarrow puntero(tuplaA)
                                                                                                                         //\mathrm{O}(|\mathbf{c}|)
     res.familia = definir(padre, punt, res.familia)
                                                                                                                          //{\rm O}(1)
     res.categorias \leftarrow agregarAtras(tuplaA, res.categorias)
Complejidad: O(|c|)
Algoritmo: 6
IAGREGAR (in/out ac: estrAC,in c: categoria, in h: categoria )end while
                                                                                                                          //O(1)
     var puntPadre : puntero(datosCat)
     puntPadre \leftarrow (obtener(c,ac.familia))
                                                                                                                         //O(|c|)
                                                                                                                          //{\rm O}(1)
     if (*puntPadre).altura == ac.alturaMax
     then ac.alturaMax = ac.alturaMax + 1
                                                                                                                          //{\rm O}(1)
                                                                                                                          //O(1)
     ELSE ac.alturaMax = ac.alturaMax FI
                                                                                                                          //O(1)
     var tuplaA : datosCat
                                                                                                                          //{\rm O}(1)
     var punt : puntero(datosCat)
     tuplaA \leftarrow (h,ac.cantidad +1,(*puntPadre).altura +1,esVacia?,puntPadre)
                                                                                                                         //O(|\mathbf{h}|)
                                                                                                                          //{\rm O}(1)
     punt \leftarrow puntero(tuplaA)
     Agregar((*puntPadre).hijos,punt)
                                                                                                                          //{\rm O}(1)
                                                                                                                         //O(|\mathbf{h}|)
     definir(h,punt,ac.familia)
                                                                                                                          //O(1)
     ac.cantidad ++
```

agregarAtras(tuplaA,res.categorias)

	//O(1)
${\color{red}\textbf{Complejidad: O(c + h)}}$	
	
Algoritmo: 7	
IALTURA (in ac: estrAC) \longrightarrow res:natend while	
$res \leftarrow ac.alturaMax$	//O(1)
Complejidad: O(1)	
Algoritmo: 8	
IESTA? (in c: categoria,in ac: estrAC) \longrightarrow res:boolend while	
$res \leftarrow def?(c,ac.familia)$	//O(c)
Complejidad: $O(c)$	
Algoritmo: 9	
IESSUBCATEGORIA (in ac: estrAC, in c: categoria, in h: categoria) \longrightarrow res:boo	olend while
${ m var\ puntPadre}: { m puntero(datosCat)}$	//O(1)
$puntPadre \leftarrow (obtener(c,ac.familia))$	//O(c)
$res \leftarrow false$	//O(1)
${f if}\ {f c} == {f ac.raiz}$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
$\mathbf{then} \; \mathrm{res} \leftarrow \mathrm{true}$	//O(1)
ELSE actual \leftarrow h	//O(1)
$\mathbf{while}(\text{res} \neq \text{true} \land \text{actual} \neq \text{ac.raiz})$	//O(1)
$\mathbf{if} \ \mathrm{actual} \in (\mathrm{*puntPadre}).\mathrm{hijos}$	//O(1)
$\mathbf{then} \; \mathrm{res} \leftarrow \mathrm{true}$	//O(1)
ELSE actual \leftarrow (*(obtener(actual,ac.familia))).abuelo FI FI	//O(1)
Complejidad:	
Algoritmo: 10	
IALTURACATEGORIA (in ac: estrAC, in c: categoria) → res:natend while	
$res \leftarrow (*(obtener(c,ac.familia))).altura$	//O(c)

Complejidad: $O(c)$	
A leavitement 11	
Algoritmo: 11	
IHIJOS (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:conj(categoria)end while	
$res \leftarrow (*obtener(c,ac.familia)).hijos // O(ALGO) PREGUNTAR!!! EN EST ADOR DEVOLVEMOS EL PUNTERO? \\ \hline \\ \textbf{Complejidad:}$	E LA COMPLEJIDAD ES EL ITER-
Algoritmo 12	
$\mathbf{IOBTENER} \ (\mathbf{in} \ \mathbf{c} : \ \mathbf{categoria}, \ \mathbf{in} \ \mathbf{ac} : \ \mathbf{estrAC}) \longrightarrow \mathbf{res} : \mathbf{puntero}(\mathbf{datosCat}) \mathbf{end} \ \mathbf{wl}$	nile
$res \leftarrow obtener(c,ac.familia) \ //$	$//\mathrm{O}(c)$
Complejidad: O(c)	
Algoritmo: 13	
$\overline{\mathbf{IPUNTRAIZ}\ (\mathbf{in}\ \mathrm{ac:}\ \mathrm{estrAC}) \longrightarrow \mathrm{res:puntero}(\mathrm{datosCat})\mathrm{end}\ \mathrm{while}}$	
$res \leftarrow ac.raiz$	//O(1)
Complejidad: O(1)	
2.2. Descripcion de Complejidades de	e Algoritmos
1.	
2.	
3.	
4.	
5.	
6.	
7.	
8.	
9.	

10.

11.12.13.14.

```
\label{eq:condition} \begin{split} \operatorname{DiccTrie}(\alpha) \text{ } \mathbf{se} \text{ } \mathbf{representa} \text{ } \mathbf{con} \text{ } \operatorname{estrDT}, \text{ } \operatorname{donde} \operatorname{estrDT} \text{ } \operatorname{es} \text{ } \operatorname{Puntero}(\operatorname{Nodo}) \end{split} \operatorname{Nodo} \text{ } \operatorname{est} \text{ } \operatorname{tuplaarregloarreglo}(\operatorname{Puntero}(\operatorname{Nodo}))[27], \text{ } \operatorname{significadoPuntero}(\alpha) \end{split}
```

2.2.1. Invariante de Representación

El Invariante Informalmente

- 1. No hay repetidos en arreglo de Nodo salvo por Null. Todas las posiciones del arreglo est \tilde{A}_i n definidas.
- 2. No se puede volver al Nodo actual siguiendo alguno de los punteros hijo del actual o de alguno de los hijos de estos.
- 3. O bien el Nodo es una hoja, o todos sus punteros hijo no-nulos llevan a hojas siguiendo su recorrido.

El Invariante Formalmente

```
\mathbf{Rep}: \mathbf{estrAC} \longrightarrow \mathbf{bool} \mathbf{Rep}(\mathbf{e}) \equiv \mathbf{true} \Longleftrightarrow
1.
2.
3.
```

Funciones auxiliares

```
EncAEstrDTEnNMov : estrDT \times estrDT \times Nat \longrightarrow Bool
EncAEstrDTEnNMov(buscado,actual,n) \equiv if (n = 0) then
                                                 EstaEnElArregloActual?(buscado,actual,26)
                                                  RecurrenciaConLosHijos(buscado,actual, n-1,26)
                                              fi
EstaEnElArregloActual? : estrDT \times estrDT \times nat \longrightarrow Bool
EstaEnElArregloActual? (buscado,actual,n) \equiv if (n=0) then
                                                    ((*actual).Arreglo[0] = buscado)
                                                    ((*actual).Arreglo[n] = buscado) \lor (EstaEnElArregloActual?
                                                    (buscado,actual,n-1))
                                                 fi
RecurrenciaConLosHijos : estrDT \times estrDT \times nat \times nat \longrightarrow Bool
RecurrenciaConLosHijos(buscado,actual,n,i) \equiv if (i = 0) then
                                                     EncAEstrDTEnNMov(buscado,(*actual).Arreglo[0],n)
                                                     EncAEstrDTEnNMov(buscado,
                                                                                           (*actual).Arreglo[i],n)
                                                     (RecurrenciaConLosHijos(buscado,actual,n,i-1)
                                                  fi
SonTodosNullOLosHijosLoSon : estrDT \longrightarrow Bool
```

SonTodosNullOLosHijosLoSon(e) ≡ Los27SonNull(e,26) ∨ BuscarHijosNull (e, 26)

2.2.2. Función de Abstracción

Abs: estr $e \to diccT(c,\alpha)$

 $(\forall clave: c)def?(c,d) =_{obs} estaDefinido?(c,e) \land_{L}$

Funciones auxiliares

```
esta
Definido? : string \times estr<br/>DT \longrightarrow bool
estaDefinido?(c,e) \equiv if (e==Null) then false else NodoDef?(c,*(e)) fi
NodoDef? : string \times Nodo \longrightarrow bool
NodoDef?(c,n) \equiv if (vacia?(c)) then
                          true
                      else
                          \mathbf{if} \ (n.arreglo[numero(prim(c))] \neq Null) \ \mathbf{then}
                              NodoDef?(fin(c),*(n.arreglo[numero(prim(c))]))
                          else
                              false
                          fi
                      fi
numero : char \longrightarrow nat
numero(char) \equiv char - a
ObtenerS : string \times Nodo \longrightarrow \alpha
ObtenerS(c,n) \equiv if (vacia?(c)) then *(n.significado) else ObtenerS(fin(c),*(n.arreglo[numero(prim(c))])) fi
```

3. Renombres

TAD CATEGORIA
es String

Fin TAD

TAD LINK

es String

Fin TAD

TAD FECHA

es Nat

Fin TAD