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 \longrightarrow 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
    \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.

```
Rep(e) \equiv true \iff
   1. (\forall x: \text{link}) (\text{def}?(x, e. accesos XLink})) \leftrightarrow (*\text{obtener}(x, e. accesos XLink})).catDLink \exists todasLasCategorias(e. arbolCategorias.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,e.accesosXLink})) \rightarrow (*\text{obtener}(x,e.accesosXLink})) \exists \text{linksDeCat}(e.arrayCantLinks}[\text{id}(e.arbolCategorias},(*\text{obstener}(x,e.accesosXLink}))))
   6. (\forall x: link) (def?(x,e.accesosXLink)) \rightarrow longitud((*obtener(x,e.accesosXLink)).accesosRecientes) \leq 3
          Función de Abstraccion
    \mathbf{Abs}: estrLLI e \rightarrow linkLinkIT
Abs(e) =_{obs} s: linkLinkIT
                                                                                                     categorias(s) = e.arbolCategorias \wedge
                                                                                                 links(s) = todosLosLinks(s.listaLinks) \wedge
                                                         \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
    cantidadPorDia(f,ls) \equiv if f == (prim(ls)).dia then cantAccess else cantidadPorDia(f,fin(ls)) fi
    listaLinks : secu(datosLink) → conj(link)
    listaLinks(ls) \equiv Ag((prim(ls)).link,fin(ls))
1.1.4. Algoritmos
Algoritmo: 1
ICATEGORIAS (in s: lli) \longrightarrow res: ac
                                                                                                                                         //O(1)
res \leftarrow s.arbolCategorias
Complejidad: O(1)
Algoritmo: 2
ILINKS (in s: estrLLI) \longrightarrow res: conj(link)
                                                                                                                                         //O(1)
     itLista\ iterador \leftarrow crearIt(s.listaLinks)
     while(haySiguiente(iterador))
                                                                                                                           //O(|s.listaLinks|)
                                                                                                                                        //O(|l|)
     agregar(res,(*siguiente(iterador).link))
                                                                                                                                         //{\rm O}(1)
     avanzar(iterador)
```

8

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

end while

Complejidad: $O(\sum_{i=1}^{longitud(s.listaLinks)})$	
Algoritmo: 3	
${f CATEGORIALINK}$ (in s: estrLLI, in l: link) \longrightarrow res: categoria	
$res \leftarrow *((obtener(l,s.accesosXLink))).catDLink$	//O([1]]
$\operatorname{Complejidad:} \mathrm{O}(\mathrm{l})$	
Algoritmo: 4	
$\mathbf{IFECHAACTUAL}$ (in s: estrLLI) \longrightarrow res: fecha	
$res \leftarrow s.actual$	//O(1)
Complejidad: O(1)	
Algoritmo: 5	
IFECHAULTIMOACCESO (in s: estrLLI, in l: link) \longrightarrow res: fecha	
$res \leftarrow ultimo(*((obtener(l,s.accesosXLink))).accesosRecientes).dia$	//O(1)
Complejidad: $O(l)$	
Algoritmo: 6	
$\mathbf{IACCESOSRECIENTESDIA} \ (\mathbf{in} \ \mathrm{s:} \ \mathrm{estrLLI}, \ \mathbf{in} \ \mathrm{l:} \ \mathrm{link}, \ \mathbf{in} \ \mathrm{f:} \ \mathrm{fecha}) \longrightarrow \mathrm{res:} \ \mathrm{nat}$	
$lista(acceso) \ accesos \leftarrow vacia()$	//O(1)
$\mathrm{res} \leftarrow 0$	//O(1)
$accesos \leftarrow *((obtener(l,s.accesosXLink))).accesosRecientes$	//O(l)
$while(\neg es Vacia?(accesos) \land res = 0)$	$//\mathrm{O}(\mathrm{accesos})$
$\mathbf{if} \ (\mathrm{ultimo(accesos)}).\mathrm{dia} == \mathrm{f}$	//O(1)
$\mathbf{then} \ \mathrm{res} \leftarrow (\mathrm{ultimo}(\mathrm{accesos})).\mathrm{cantAccesos}$	//O(1)
else $accesos \leftarrow fin(accesos) FI$	//O(1)
end while	

//O(1)
//O(1)
$//{ m O}(\#{ m categorias}({ m ac}))$
//O(1)
//O(1)
//O(1)
//O(1)
//O(c)
//O(1)
//O(l)
$//\mathrm{O}(1)$
//O(l)
//O(1)
$//{ m O(h)}$
//O(1)
//O(1)
//O(1)

 ${\bf Complejidad;} O(|l|)$

Algoritmo: 9	
IACCESO (in/out s: lli, in l: link , in f: fecha)	
$\mathbf{if} \mathrm{s.actual} == \mathrm{f}$	//O(1)
$\mathbf{then} \; \mathbf{s.actual} \leftarrow \mathbf{s.actual}$	//O(1)
$\mathbf{else} \ \mathrm{s.actual} \leftarrow \mathrm{f} \ \mathrm{FI}$	//O(1)
$var\ puntero(datosLink)\ puntLink \leftarrow obtener(l,s.accesosXLink)$	//O(l)
$ \textbf{if} \ (ultimo((*puntLink).accesos)).dia == f \\$	//O(1)
$\mathbf{then} \ (\mathrm{ultimo}((\mathrm{*puntLink}).\mathrm{accesos})).\mathrm{cantAccesos} + +$	//O(1)
else agregarAtras((*puntLink).accesos), f) FI	//O(1)
$\mathbf{if} \ \mathrm{longitud}((*\mathrm{puntLink}).\mathrm{accesos}) == 4$	$//\mathrm{O}(1)$
$\mathbf{then}\;\mathrm{fin}((*\mathrm{puntLink}).\mathrm{accesos})$	//O(1)
fi	
Complejidad: $O(l)$	
Algoritmo: 10	
$\textbf{IESRECIENTE? (in s: lli, in l: link , in f: fecha) \longrightarrow res: bool}$	
$res \leftarrow menorReciente(s,l) \leq f \wedge f \leq fechaUltimoAcceso(s,l)$	//O(l)
$ \begin{array}{c} \textbf{Complejidad: O(l)} \end{array} $	
Algoritmo: 11	
$\overline{\mathbf{IACCESOSRECIENTES}} \text{ (in s: lli, in c: categoria in l: link)} \longrightarrow \mathrm{res: nat}$	
$res \leftarrow sumarAccesosRecientes(s,\ l,\ diasRecientesParaCategoria(s,\ c)\ \cap\ diasRecientes(s,\ l))$	//O(l)
$\begin{array}{c} \textbf{Complejidad: O(l)} \\ \hline \end{array}$	
Algoritmo: 12	
$\overline{\mathbf{ILINKSORDENADOSPORACCESOS}} \text{ (in s: lli, in c: categoria)} \longrightarrow \mathrm{res: itUniL(lista(link))}$	
$nat id \leftarrow id(s.arbolCategorias,c)$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
$lista(puntero(datosLink)) \ listaOrdenada \leftarrow vacia()$	//O(1)

 $itLista(puntero(datosLink))\ itMax \leftarrow crearIt(s.arrayCantLinks[id])$

	//O(1)
$\mathbf{if} \ \neg iestaOrdenada? (s.arrayCantLinks[id])$	//O(1)
then	
$\mathbf{while}(\mathrm{haySiguiente?}(\mathrm{s.arrayCantLinks[id]}))$	$//\mathrm{O}(1)$
$itMax \leftarrow iBuscarMax(s.arrayCantLinks[id])$	$//\mathrm{O}(\mathrm{n})$
${\it agregarAtras}({\it listaOrdenada, siguiente(itMax)})$	$//\mathrm{O}(1)$
${\it eliminar Siguiente (it Max)}$	$//\mathrm{O}(1)$
fi	
end while	
Complejidad: $O(n^2)$	
Algoritmo: 13	
$\mathbf{IBUSCARMAX} \text{ (in } ls: lista(puntero(datosLink)))} \longrightarrow res: itLista(puntero(datosLink))$	
$res \leftarrow crearIt(ls)$	//O(1)
$itLista(puntero(datosLink))\ itRecorre \leftarrow crearIt(ls)$	//O(1)
$nat\ max \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes$	$//\mathrm{O}(1)$
$\mathbf{while}(\mathbf{hay Siguiente}(\mathbf{it Recorre}))$	$//\mathrm{O}(1)$
$\mathbf{if} \ \max < (* siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes$	//O(1)
then	$//\mathrm{O}(1)$
$\max \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes$	//O(1)
$res \leftarrow itRecorre$	$//\mathrm{O}(1)$
end while	
${\rm avanzar}({\rm itRecorre})$	$//\mathrm{O}(1)$
end while	//O(1)
Complejidad: O(n)	
Algoritmo: 14	
$\mathbf{IESTAORDENADA} \text{ (in } \mathrm{ls:} \ \mathrm{lista}(\mathrm{puntero}(\mathrm{datosLink}))) \longrightarrow \mathrm{res:} \ \mathrm{bool}$	
$res \leftarrow true$	//O(1)
$itLista(puntero(datosLink))\ itRecorre \leftarrow crearIt(ls)$	//O(1)
$nat~aux \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes$	//O(1)

12

 $\mathbf{while}(\mathrm{haySiguiente}(\mathrm{itRecorre}) \, \wedge \, \mathrm{res} == \, \mathrm{true})$

	$//\mathrm{O}(1)$
$\operatorname{avanzar}(\operatorname{it}\operatorname{Recorre})$	//O(1)
$if \ aux < (*siguiente(itRecorre)). cantAccesosRecientes \\$	//O(1)
then	//O(1)
$res \leftarrow false$	//O(1)
fi	//O(1)
$aux \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes$	//O(1)
end while	//O(1)
Complejidad: O(n)	
Algoritmo: 15	
$ICANTLINKS$ (in s: lli, in c: categoria) \longrightarrow res: nat	
$puntero(datosCat) \ cat \leftarrow obtener(c,s.arbolCategorias) \ //$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
m res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id])	//O(1)
Algoritmo: 16	
IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) → res: fechaend while	
$res \leftarrow max(fechaUltimoAcceso(s,l) + 1, diasRecientes) \text{ - } diasRecientes$	//O(l)
Complejidad: O(1)	
Algoritmo: 17	
IDIASRECIENTES (in s: lli, in l: link) \longrightarrow res: conj(fecha)end while	
$res \leftarrow diasRecientesDesde(s,l,menorReciente(s,l))$	//O(l)
$\begin{array}{c} \\ \\ \\ \\ \\ \\ \end{array}$	
Algoritmo: 18	
$\mathbf{IDIASRECIENTESDESDE} \ (\mathbf{in} \ \mathrm{s:} \ \mathrm{lli}, \ \mathbf{in} \ \mathrm{l:} \ \mathrm{link}, \ \mathbf{in} \ \mathrm{f:} \ \mathrm{fecha}) \longrightarrow \mathrm{res:} \ \mathrm{conj}(\mathrm{fecha}) \mathrm{end} \ \mathrm{while}$	
$\mathbf{while}(\mathrm{esReciente?}(\mathrm{s,l,f}))$	$//\mathrm{O}(\mathrm{l})$
$\operatorname{Agregar}(f,\operatorname{res})$	//O(1)

13

fecha++

end while	//0(1,
Complejidad: $O(l)$	
Algoritmo: 19	
$ \begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	while
itLista(puntero(datosLink)) links \leftarrow crearIt(arrayCatLinks[id(s.arbolCategorias,c)]	//O(1)
	// 0(1)
$\begin{array}{cccccccccccccccccccccccccccccccccccc$	
Algoritmo: 20	
$\mathbf{ISUMARACCESOSRECIENTES} \; (\mathbf{in} \; \mathrm{s:} \; \mathrm{lli}, \; \mathbf{in} \; \mathrm{l:} \; \mathrm{link}, \\ \mathbf{in} \; \mathrm{fs:} \; \mathrm{conj}(\mathrm{fecha}) \;) \longrightarrow \mathrm{res:} \; \mathrm{natend} \; \mathrm{whi}$	le
$itConj\ iterador \longleftarrow crearIt(fs)$	//O(1
$\mathbf{while}(! \mathbf{haySiguiente}(\mathbf{iterador}))$	//O(1
$res \longleftarrow accesosRecientesDia(s,l,siguiente(iterador))$	//O(l
avanzar(iterador)	//O(1)
end while	
Complejidad: $O(l)$	
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)
$\mathbf{while}(! \mathbf{haySiguiente}(\mathbf{ls}))$	//O(1)
avanzar(ls)	//O(1
$\mathbf{if} \ (\mathrm{ultimo}((*\mathrm{max}).\mathrm{accesosRecientes})).\mathrm{dia} < (\mathrm{ultimo}((*\mathrm{siguiente(ls)}).\mathrm{accesosRecientes})).\mathrm{dia}$	//O(1
$\mathbf{then} \; \max \leftarrow (\mathrm{siguiente}(\mathrm{ls}))$	//O(1
fi	//O(1)
end while	
$res \leftarrow (*max).link$	//O((*max).link
Complejidad: O((*max).link)	

1.2. Descripcion de Complejidades de Algoritmos

1. 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 haySiguiente, 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 a datosLink, 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()=O(|l|)

7. IINICIAR:

Se guarda en res. actual la fecha igual a 1, esto cuesta O(1). Se pasa por referencia el arbol dado y se lo guarda en res. arbol Categorias, estoy cuesta O(1). Se crea una variable del tipo nat, cuesta O(1), se inicializa esta variable con 1, esto cuesta O(1), se crea un arreglo con tamaño igual a #categorias(ac) y se lo guarda en res. array CatLinks, esto cuesta O(1),

se inicializa res. listaLinks como vacia, esto cuesta O(1), se inicializa con vacio el diccionario res. accesos XLink. Se ingresa a un ciclo consultando si c es menor o igual a la cantidad de categorias de ac, esto cuesta O(1). Se crea una lista linksFamilia inicializada con vacio, esto cuesta O(1).

Se guarda en res.arrayCatLinks[c] la lista linksFamilia, esto cuesta O(1), se le suma 1 a c, esto cuesta O(1). Se sale del ciclo, esto cuesta O(1).

8. INUEVOLINK:

Se crea un puntero a datosCat cat donde se le pasa el puntero obtenido por la operacion obtener del modulo arbolCategorias, esto cuesta O(|c|). Se crea una lista de acceso inicializada vacia, que cuesta O(1).

Se crea una tupla datosLink, a la cual se le pasa una tupla con el link dado, el puntero a datosCat y la lista de acceso, la cual tarda O(|l|). Se crea un puntero a datosLink y se le pasa la tupla datosLink, esto cuesta O(1). Se utiliza la operacion definir del diccTrie en la cual se agrega el link dado al diccionario accesosXLink, lo cual tarda O(|l|).

Se utiliza la operacion agregarAtras que agrega el puntero a datosLink a la lista listaLinks, esto demora O(1). Se ingresa a un ciclo si cat es distinto de la operacion puntRaiz de arbolCategorias, esto tarda O(1). Se utiliza la operacion agregarAtras que agrega el puntero a datosLink a la lista que esta en la posicion (*cat).id del arreglo arrayCatLinks, lo cual tarda O(1).

Se modifica el puntero a datos Cat y se guarda cat. padre, lo cual tarda O(1). Se sale del ciclo tardando O(1). Se utiliza la operacion agregar Atras que agrega el puntero a datos Link a la lista que esta en la posicion (*cat). id del arreglo array Cat Links, lo cual tarda O(1).

Orden Total: O(|c|) + O(1) + O(|l|) + O(1) + O(1) + O(1) + O(1) + O(1) + O(1) + O(1)) + O(1) +

9. IACCESO:

Se pregunta si la fecha actual del sistema es igual a f, esto demora O(1), en caso verdadero se deja actual como esta, en caso negativo se modifica a y se guarda f como fecha actual, esto tarda O(1).

Se crea un puntero a datosLink puntLink que se le pasa un puntero obtenido por medio de la operacion obtener del diccionario accesosXLink dando el link que se quiere ingresar al sistema, esto demora O(|l).

Se pregunta si el dia de la tupla del ultimo elemento de la lista accesosRecientes de la tupla apuntada por el puntero puntLink es igual al f dado, esto cuesta O(1), en caso positivo, se modifica cantAccesos de la misma tupla del elemento sumandole uno, esto demora O(1)

en caso negativo se utiliza la operacion agregarAtras y se agrega una tupla acceso con la fecha f y cantAccesos igual a 1 a la lista de accesosRecientes, lo cual demora O(1).

Por ultimo, se consulta por la longitud de la lista accesosRecientes, consultando si la nueva longitud es igual a 4, esto demora O(1), en caso positivo se modificara la lista sacando el primer elemento de la misma. Esto demora O(1).

Orden Total: $O(1) + O(1) = O(|\mathbf{l}|)$

10. **IESRECIENTE**:

Devuelve un bool dependiendo si el f pasado es mayor o igual a la fecha obtenida por la operacion menor-Reciente(s,l) la cual tarda O(|l|) y si es menor o igual a la fechaUltimoAcceso(s,l) la cual tambien tarda O(l). Tanto menorReciente como fechaUltimoAcceso son operaciones del modulo LinkLinkIT y se les pasa el sistema y un link.

Orden Total:O(|l|)+O(|l|)=O(|l|)

11. IACCESOSRECIENTES:

Devuelve un nat, el cual proviene de la operacion sumarAccesosRecientes que se le pasa el sistema, el link y la interseccion que demora O(1) de la operacion diasRecientesParaCategoria(s,c), que demora $O(|\star l|)$ con la operacion diasRecientes(s,l) que demora O(|l|).

Aclaracion: ★l es el link obtenido de la operacion linkConMasAccesos el cual pertenece al conjunto de links de la categoria c.

Orden Total:O(|l|) + (O(1)*(O(|l|) + O(|l|))) = O(|l|)

12. ILINKSORDENADOSPORACCESOS:

Orden Total:O(|l|)+O(|l|)+O(|l|)+O(1)=O(|l|)

13. **IBUSCARMAX**:

14. **IESTAORDENADA**:

Se inicializa res con true, esto demanda O(1). Se crea un itLista de puntero a datosLink itRecorre al cual se lo inicializa con una lista la que pasan como parametro, esto cuesta O(1).

Se crea un nat aux el cual es inicializado con el valor de cantAccesosRecientes apuntado en la posicion actual del iterador. Esto cuesta O(1). Se ingresa con la condicion de que haySiguiente del iterador sea verdadera y que res sea igual a true, esto cuesta O(1).

Se avanza el iterador, lo que cuesta O(1). Se pregunta si el valor de aux es menor a el valor de cantAccesosRecientes apuntado en la posicion actual del iterador, esto demanda O(1), en caso afirmativo se modifica res por false, tardando O(1).

Se modifica aux pasandole el valor de cant Accesos Recientes apuntado en la posicion actual del iterador. Luego de las iteraciones correspondientes, se sale del ciclo. **Orden Total:** O(1) + O(1) +

15. ICANTLINKS:

Se crea un puntero a datos Cat cat al cual se le guarda el puntero obtenido por la operacion obtener del modulo arbol Categorias, lo cual tarda O(|c|).

Se devuelve la longitud de la lista del arreglo arrayCantLinks[(*cat).id], lo que demora O(1)

Orden Total:O(|c|)+O(1)=O(|c|)

16. IMENORRECIENTE:

Se devuelve la resta la cual demora O(1), del maximo que tarda O(1), de la operacion fechaUltimoAcceso(s,l) que demora O(|l|) + 1, con el valor constante diasRecientes.

Orden Total:O(|l|) + O(1) + O(1) = O(|l|)

17. IDIASRECIENTES:

Devuelve un conjunto de fechas dado por la operacion dias Recientes
Desde que demora O(|l|), a la cual se le pasa el sistema, un link y la operacion menor Reciente que tambien demora O(|l|).

Orden Total:O(|l|)+O(|l|)=O(|l|)

18. IDIASRECIENTESDESDE:

Se ingresa a un ciclo consultando por la operacion esReciente chequeando si la fecha es reciente, esta operacion tarda O(|l|), dentro del ciclo, se utiliza la operacion Agregar que agrega por copia la fecha al conjunto, esto demora O(1).

Se modifica f y se le suma uno, esto demora tambien O(1). Se sale del ciclo.

Orden Total:O(|l|) + O(1) + O(1) = O(|l|)

19. IDIASRECIENTESPARACATEGORIAS:

Se crea un iterador it Lista de puntero a datos Link links el cual se inicializa con array
Cat Links [id(s.arbolCategorias,c)], o sea la lista Links de la posicion id(s.arbolCategorias,c) del arreglo array
Cat Links, esto demora O(1). Se devuelve un conjunto de fechas dado por la operacion dias
Recientes que demora O(\star |l|) a la cual se le pasan el sistema, y la operacion link Con
Mas Accesos que demora O(\star |l|) a la cual se le pasan, el sistema, la categoria c
 y el it Lista links.

Aclaracion: ★l es el link obtenido de la operacion linkConMasAccesos el cual pertenece al conjunto de links de la categoria c.

Orden Total: $O(1)+O(\star|l|)+O(\star|l|)=O(\star|l|)$

20. ISUMARACCESOSRECIENTES:

Se crea un itConj iterador al cual se le pasa un conjunto de fechas, lo que demora O(1). Se ingresa a un ciclo consultando por si haySiguiente del itConj, esto demora O(1).

Se modifica res sumandole, la cual demora O(1), al valor anterior que tenia, el valor de la operacion accesosRecientesDia que demora O(|l|), pasandole el sistema, el link, y el valor de la posicion actual del iterador.

Luego se avanza el iterador que demora O(1). Se sale del ciclo

Orden Total:O(|l|) + O(1) + O(1) = O(|l|)

21. ILINKCONULTIMOACCESO:

Se crea un puntero a datosLink nombrado max que se le pasa la posicion actual el itLista que se ingresa, esto demora O(1), se ingresa a un ciclo consultando si hay siguiente del itLista, lo que demora O(1).

Se avanza el iterador, lo que cuesta O(1). Se pregunta si el dia de la tupla del ultimo elemento de la lista de acceso de accesosRecientes de la tupla apuntada en el puntero max es menor a el dia de la tupla del ultimo elemento de la lista de acceso de accesosRecientes de la tupla apuntada en la posicion actual del iterador, esto demora O(1).

En caso afirmativo, se modifica max guardando la posicion actual del iterador, esto demora O(1). Se sale del ciclo. Se devuelve el link de la tupla apuntada por max. Esto demora O(|l|).

Orden Total:O(1)+O(1)+O(1)+O(1)+O(1)+O(1)+O(|1|)=O(|1|)

esSubCategoria : acat $ac \times$ categoria $c \times$ categoria $h \longrightarrow$ bool

2. TAD ARBOLDECATEGORIAS

TAD ARBOLDECATEGORIAS

```
géneros
                generadores, categorias, raÃz, padre, id, altura, estÃ;?, esSubCategoria, alturaCategoria, hijos
exporta
                BOOL, NAT, CONJUNTO
usa
observadores básicos
  categorias : acat ac \longrightarrow \text{conj}(\text{categoria})
  raiz : acat ac \longrightarrow categoria
  padre : acat ac \times categoria h \longrightarrow categoria
                                                                                                      \{esta?(h,ac) \land raiz(ac) \neq h \}
                                                                                                                          \{esta?(c,ac)\}
  id : acat ac \times categoria c \longrightarrow nat
generadores
                                                                                                                           \{\neg vacia?(c)\}
  nuevo : categoria c \longrightarrow acat
                                                                                     \{esta?(c,ac) \land \neg vacia?(h) \land \neg esta?(h,ac)\}
  agregar : acat ac \times categoria c \times categoria h \longrightarrow acat
otras operaciones
  altura : acat ac \longrightarrow nat
  esta? : categoria c \times \text{acat } ac \longrightarrow \text{bool}
```

 $\{esta?(c,ac) \land esta?(h,ac)\}$

```
altura
Categoria : acatac \times categoria<br/> c \ \longrightarrow \ \mathrm{nat}
                                                                                                                                 \{esta?(c,ac)\}
                                                                                                                                 \{esta?(c,ac)\}
        hijos : acat ac \times categoria c \longrightarrow conj(categoria)
                      \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

```
 \begin{array}{c} \textbf{categorias} \ (\textbf{in} \ \textbf{ac:} \ \textbf{acat}) \longrightarrow \textbf{res:} \ \textbf{conj}(\textbf{categoria}) \\ \textbf{Pre} \equiv \textbf{true} \end{array}
```

```
Post \equiv res =_{obs} categorias(ac)
Complejidad : O(#categorias(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
    \mathbf{padre} (in ac: estrAC, in h: categoria) \longrightarrow res: categoria
\mathbf{Pre} \equiv h \in ac \wedge raiz(ac) \neq h
Post \equiv res =_{obs} padre(ac,h)
Complejidad : O(ni idea)
Descripción: Devuelve el padre de una categoria
Aliasing:ALGO
    id (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:nat
\mathbf{Pre} \equiv h \in ac
\mathbf{Post} \equiv \mathrm{res} =_{\mathrm{obs}} \mathrm{id}(\mathrm{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)
\mathbf{Post} \equiv \mathrm{res} =_{\mathrm{obs}} \mathrm{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 \mathbf{c} \in \mathbf{ac} \land \neg \mathbf{vacia}?(\mathbf{h}) \land \mathbf{ac_0} =_{\mathbf{obs}} \mathbf{ac}
\mathbf{Post} \equiv \mathbf{ac} =_{\mathbf{obs}} \mathbf{agregar}(\mathbf{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}
Post \equiv res =_{obs} altura(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
```

```
\mathbf{Pre} \equiv \mathrm{esta?(c,ac)} \wedge \mathrm{esta?(h,ac)}
\mathbf{Post} \equiv \mathrm{res}{=_{\mathrm{obs}}} \; \mathrm{esSubCategoria}(\mathrm{ac,c,h})
Complejidad : O(no tengo idea)
Descripción : Devuelve si c es descendiente de h
Aliasing:ALGO
    alturaCategoria (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:nat
\mathbf{Pre} \equiv \mathbf{esta}?(\mathbf{c},\mathbf{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 \mathbf{esta}?(\mathbf{c},\mathbf{ac})
Post \equiv res =_{obs} hijos(ac,c)
Complejidad : O(|c|)
Descripción : Devuelve el conjunto de categorias hijos de c
Aliasing:ALGO
```

esSubCategoria (in ac. estrAC, in c. categoria, in h. categoria) \longrightarrow res. bool

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 (datosCat) 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}
Rep(e) \equiv true \iff
```

- 1. $(\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) \leftrightarrow (*\text{obtener}(x,e.\text{familia})).\text{categoria} = x$
- 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. $(\forall x, y: \text{string}) (\text{def}?(x,e.familia)) \land (\text{def}?(y,e.familia)) \Rightarrow_L y \in *((\text{obtener}(x,e.familia))). \text{hijos} \Leftrightarrow$ (*(obtener(y,e.familia))).abuelo).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. $(\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) \Rightarrow_L (*\text{obtener}(x,e.\text{familia})).\text{altura} \leq e.\text{alturaMax}$
- 7. $(\exists x: string) (def?(x,e.familia)) \land_L *((obtener(x,e.familia))).altura = e.alturaMax$
- 8. $(\forall x, y: \text{string}) (\text{def?}(x, e.familia)) \land (\text{def?}(y, e.familia)) \land_L y \in \text{hijosDe}((*(\text{obtener}(x, e.familia))).hijos) \Rightarrow$ (*(obtener(y,e.familia))).altura = 1 + (*(obtener(x,e.familia))).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. $(\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x,e.familia)) (\exists y: \text{string}) (\text{def?}(y,e.familia)) \Leftrightarrow$ $(*(obtener(y,e.familia))).id \le e.cantidad \land (*(obtener(x,e.familia))).id < e.cantidad \land_L$ (*(obtener(y,e.familia))).id = 1 + (*(obtener(x,e.familia))).id

2.1.3. Función de Abstraccion

```
Abs: estr e \rightarrow 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: \text{categoria}) \text{ esta?}(c, \text{ac}) \Rightarrow_L \text{ id}(\text{ac}, c) = (*(\text{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)

 $//{\rm O}(1)$ $res \leftarrow vacio()$

	//O(1)
$\mathbf{while}(\mathbf{hay Siguiente}(\mathbf{iterador}))$	$//{ m O(longitud(ac.categorias))}$
agregar(res, siguiente(iterador).categoria)	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
end while	//O(1)
Complejidad: sumatoria	
Algoritmo: 2	
\mathbf{IRAIZ} (in ac: estrAC) \longrightarrow res: categoria	
$res \leftarrow (*ac.raiz).categoria$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
Complejidad: $O(c)$	
Algoritmo: 3	
$\mathbf{IPADRE} \ (\mathbf{in} \ \mathrm{ac:} \ \mathrm{estrAC}, \ \mathbf{in} \ \mathrm{h:} \ \mathrm{categoria}) \longrightarrow \mathrm{res:} \ \mathrm{puntero}(\mathrm{categoria})$	
$res \leftarrow (*(*(obtener(h,ac.familia))).abuelo).categoria$	$//\mathrm{O}(\mathrm{h} + \mathrm{res})$
Complejidad: $O(h + res)$	
Algoritmo: 4	
IID (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:nat	
$res \leftarrow (*(obtener(c,ac.familia))).id$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
Complejidad: $O(c)$	
Algoritmo: 5	
INUEVO (in c: categoria) \longrightarrow res:estrAC	
$res.cantidad \leftarrow 1$	//O(1)
$datosCat\ tuplaA$	$//\mathrm{O}(c)$
$puntero(datosCat) \ punt \leftarrow \&tuplaA$	//O(1)
$tuplaA \leftarrow tupla(c,1,1,vacio(), \ punt)$	$//\mathrm{O}(c)$
$res.raiz \leftarrow punt$	//O(1)
$res.alturaMax \leftarrow 1$	//O(1)
$res.familia \leftarrow definir(c, punt, res.familia)$	$//\mathrm{O}(c)$

$res.categorias \leftarrow agregarAtras(tuplaA, res.categorias)$	//O(1)
Algoritmo: 6	
IAGREGAR (in/out ac: estrAC,in c: categoria, in h: categoria)	
$puntero(datosCat) \ puntPadre \leftarrow obtener(c,ac.familia)$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
$\mathbf{if} \ (\mathrm{*puntPadre}).\mathrm{altura} == \mathrm{ac.alturaMax}$	//O(1)
then ac.altura $Max \leftarrow ac.alturaMax + 1$	//O(1)
ELSE ac.altura $Max \leftarrow ac.alturaMax FI$	//O(1)
$datosCat\ tuplaA\ \leftarrow\ (h,ac.cantidad\ +1,(*puntPadre).altura\ +1,vacio(),puntPadre)$	$//\mathrm{O}(\mathrm{h})$
$puntero(datosCat) punt \leftarrow \& tuplaA$	//O(1)
Agregar((*puntPadre).hijos,punt)	//O(1)
definir(h,punt,ac.familia)	$//\mathrm{O}(\mathrm{h})$
${ m ac.cantidad} ++$	//O(1)
agregarAtras(tuplaA, res. categorias)	//O(1)
Algoritmo: 7	
$\mathbf{IALTURA} \text{ (in ac: estrAC)} \longrightarrow \mathbf{res:nat}$	
$res \leftarrow ac.alturaMax$	//O(1)
Complejidad: O(1)	
Algoritmo: 8	
IESTA? (in c: categoria,in ac: estrAC) \longrightarrow res:bool	
$res \leftarrow def?(c,ac.familia)$	//O(c)
$\begin{array}{c} \textbf{Complejidad: O(c)} \end{array}$	
Algoritmo: 9	

$puntero(datosCat) puntPadre \leftarrow (obtener(c,ac.familia))$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
$\operatorname{res} \leftarrow \operatorname{false}$	//O(1)
puntero(datosCat) actual	$//\mathrm{O}(1)$
$\mathbf{if} \mathrm{c} == \mathrm{ac.raiz}$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
$\mathbf{then} \ \mathrm{res} \leftarrow \mathrm{true}$	$//\mathrm{O}(1)$
$ELSE\ actual\ \leftarrow\ (obtener(h,ac.familia))$	$//\mathrm{O}(\mathrm{h})$
$\mathbf{while}(\mathrm{res} \neq \mathrm{true} \land \mathrm{actual} \neq \mathrm{ac.raiz})$	$//\mathrm{O}(\star(\mathrm{h}))$
if PERTENECE?((*puntPadre).hijos,actual)	$//\mathrm{O}(1)$
$\mathbf{then} \ \mathrm{res} \leftarrow \mathrm{true}$	$//\mathrm{O}(1)$
ELSE actual \leftarrow (*(obtener(actual,ac.familia))).abuelo FI FI	$//\mathrm{O}(1)$
$\textbf{Complejidad:O(c + h +\star(h))}$	
Algoritmo: 10	
IALTURACATEGORIA (in ac: estrAC, in c: categoria) — res:nat	
$res \leftarrow (*(obtener(c,ac.familia))).altura$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
Complejidad: $O(c)$	
Algoritmo: 11	
$\overline{\textbf{IHIJOS}} \text{ (in ac: estrAC, in c: categoria)} \longrightarrow \overline{\text{res:itConj}(\text{puntero}(\text{datosCat}))}$	
$res \leftarrow crearIt((*obtener(c,ac.familia)).hijos)$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
${\bf Complejidad; O(c)}$	
Algoritmo 12	
$res \leftarrow obtener(c,ac.familia)$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
Complejidad: $O(c)$	
Algoritmo: 13	
$\mathbf{IPUNTRAIZ}\ (\mathbf{in}\ \mathrm{ac}:\ \mathrm{estrAC}) \ \longrightarrow \ \mathrm{res:puntero}(\mathrm{datosCat})$	
$res \leftarrow ac.raiz$	$//\mathrm{O}(1)$
Complejidad: O(1)	

2.2. Descripcion de Complejidades de Algoritmos

2.

3.

4.

5.

6.

7.

8.

9.

10.

11.

12.

13.

14.

 $\operatorname{DiccTrie}(\alpha)$ se representa con estrDT, donde estrDT es Puntero(Nodo)

Nodo es tupla
arreglo(Puntero(Nodo))[27], significado Puntero(α)

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} ;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

 $\mathbf{Rep} : \mathbf{estrAC} \longrightarrow \mathbf{bool}$ $\mathbf{Rep}(\mathbf{e}) \equiv \mathbf{true} \iff$

- 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)
                                                    else
                                                       RecurrenciaConLosHijos(buscado,actual, n-1,26)
                                                    fi
   Esta
En<br/>ElArreglo
Actual? : estr
DT \times estr
DT \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))
   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)
                                                        else
                                                           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)
   Los 27 Son Null : estr DT \times nat \longrightarrow Bool
   Los27SonNull(e,i) \equiv if(i = 0) then
                               ((*e).Arreglo[0] = null)
                               ((*e).Arreglo[i] = null) \, \land \, Los27SonNull(e, \, i\text{--}1)
   BuscarHijosNull : estrDT \times nat \longrightarrow Bool
   BuscarHijosNull(e,i) \equiv if(i = 0) then
                                 ((*e).Arreglo[0] = null) \lor SonTodosNullOLosHijosLoSon((*e).Arreglo[0])
                                                                         SonTodosNullOLosHijosLoSon((*e).Arreglo[i]))
                                  (((*e).Arreglo[i])
                                                           null)
                                 BuscarHijosNull(e,i-1)
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
   estaDefinido? : string \times estrDT \longrightarrow bool
```

 $estaDefinido?(c,e) \equiv if (e==Null) then false else NodoDef?(c,*(e)) fi$

```
\label{eq:NodoDef} \begin{split} \operatorname{NodoDef?}(c,n) &\equiv \text{if } (\operatorname{vacia?}(c)) \text{ then } \\ &\quad \operatorname{true} \\ &\quad \operatorname{else} \\ &\quad \operatorname{if } (\operatorname{n.arreglo[numero(prim(c))]} \neq \operatorname{Null)} \text{ then } \\ &\quad \operatorname{NodoDef?}(\operatorname{fin}(c),^*(\operatorname{n.arreglo[numero(prim(c))]})) \\ &\quad \operatorname{else} \\ &\quad \operatorname{false} \\ &\quad \operatorname{fi} \\ \\ \operatorname{numero} : \operatorname{char} &\longrightarrow \operatorname{nat} \\ \operatorname{numero(char)} &\equiv \operatorname{char} - \operatorname{a} \\ \\ ObtenerS : \operatorname{string} \times \operatorname{Nodo} &\longrightarrow \alpha \\ \\ \operatorname{ObtenerS}(c,n) &\equiv \operatorname{if } (\operatorname{vacia?}(c)) \text{ then } ^*(\operatorname{n.significado}) \text{ else } \operatorname{ObtenerS}(\operatorname{fin}(c),^*(\operatorname{n.arreglo[numero(prim(c))]})) \text{ fi} \\ \end{split}
```

3. Renombres

TAD CATEGORIA

es String

Fin TAD

 \mathbf{TAD} Link

es String

Fin TAD

TAD FECHA

 $es\ Nat$

Fin TAD