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))
                                           fi
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
                                          accesos Recientes Dia(s,\ l,\ dame Uno(f\ ))\ +\ sumar Accesos Recientes(s,\ l,
                                      fi
\beta(b) \equiv if b then 1 else 0 fi
```

Fin TAD

generos: lli

1.0.1. Modulo de linkLinkIT

usa: bool, nat, conjunto, secuencia, arbolCategorias

```
se explica con: TAD linkLinkIT
géneros: lli

1.0.2. Operaciones Básicas
categorias (in s: lli) — res: ac
```

```
categorias (in s: lli) → res: ac

Pre ≡ true

Post ≡ res=obs categorias(s)

Complejidad : O(#categorias(s))

Descripción : Devuelve el arbol de categorias con todas las categorias del sistema

links (in s: estrLLI) → res: conj(link)

Pre ≡ true

Post ≡ res=obs links(s)

Complejidad : O(#links(s))

Descripción : Devuelve todos los links del sistema
```

```
{\bf categoriaLink} (in s: estrLLI, in l: link) \longrightarrow res: categoria
```

$$\begin{split} & \text{Pre} \equiv \text{true} \\ & \text{Post} \equiv \text{res} =_{\text{obs}} \text{categoriaLink(s,l)} \\ & \text{Complejidad}: \text{O(cuanto seria esto? todos los links?)} \end{split}$$

$fechaActual (in s: estrLLI) \longrightarrow res: fecha$ $\mathrm{Pre} \equiv \mathrm{true}$ $Post \equiv res =_{obs} fechaActual(s)$ Complejidad : O(1)Descripción: Devuelve la fecha actual fechaUltimoAcceso (in s: estrLLI, in l: link) \longrightarrow res: fecha $Pre \equiv l \in links(s)$ $Post \equiv res =_{obs} fechaUltimoAcceso(s,l)$ Complejidad : O(1)Descripción : Devuelve la fecha de ultimo acceso al link accesosRecientesDia (in s: lli, in l: link, in f: fecha) \longrightarrow res: nat $Pre \equiv l \in links(s)$ $Post \equiv res =_{obs} accesosRecientesDia(s,l,f)$ Complejidad : O(#accesosRecientesDia(s,l,f)) Descripción : Devuelve la cantidad de accesos a un link un cierto dia inicar (in ac: estrAC) \longrightarrow res: lli $\mathrm{Pre} \equiv \mathrm{true}$ $Post \equiv res =_{obs} iniciar(ac)$ Complejidad : O(#categorias(ac))Descripción: crea un sistema dado un arbol ac de categorias nuevoLink (in/out s: lli, in l: link , in c: categoria) $Pre \equiv c \in categorias(s) \land s_0 =_{obs} s$ Post \equiv s=obs nuevoLink(s₀,l,c) Complejidad : O(|l|+|c|+h)Descripción: Agregar un link al sistema acceso (in/out s: lli, in l: link , in f: fecha) $\mathrm{Pre} \equiv l \in \mathrm{links}(s) \, \wedge \, f \geq \mathrm{fechaActual}(s) \, \wedge \, s_0 =_{\mathrm{obs}} s$ Post $\equiv s =_{obs} acceso(s_0, l, f)$ Complejidad : O(|l|)Descripción: Acceder a un link del sistema esReciente? (in s: lli, in l: link, in f: fecha) \longrightarrow res: bool $Pre \equiv l \in links(s)$ $Post \equiv res =_{obs} esReciente?(s,l,f)$ Complejidad : O(y esto q es??) Descripción: Chequea si el acceso fue reciente

accesosRecientes (in s: lli, in c: categoria in l: link) ---> res: nat

```
Post \equiv res =_{obs} accesosRecientes(s,c,l)
Complejidad : O(1)
Descripción: Devuelve la cantidad de accesos recientes del link ingresado
   linksOrdenadosPorAccesos (in s: lli, in c: categoria) → res: secu(link)
Pre \equiv c \in categorias(s)
Post \equiv res =_{obs} linksOrdenadosPorAccesos(s,c)
Complejidad : O(1)
Descripción: Devuelve la cantidad de accesos recientes del link ingresado
    cantlinks (in s. lli, in c. categoria) \longrightarrow res. nat
Pre \equiv c \in categorias(s)
Post \equiv res =_{obs} cantlinks(s,c)
Complejidad : O(|c|)
Descripción : Devuelve la cantidad de links de la categoria c
    menorReciente (in s: lli, in l: link) \longrightarrow res: fecha
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
    \mathbf{diasRecientes} (in s: lli, in l: link) \longrightarrow res: fecha
\mathrm{Pre} \equiv l \in \mathrm{links}(s)
Post \equiv res =_{obs} diasRecientes(s,l)
Complejidad : O(1)
Descripción : Devuelve la fecha reciente del link
    \mathbf{diasRecientesDesde} (in s. lli, in l. link) \longrightarrow res. fecha
Pre \equiv l \in links(s)
Post \equiv res =_{obs} diasRecientesDesde(s,l)
Complejidad: O(1)
Descripción: Devuelve la fecha reciente del link
   linksCategoriasOHijos (in s: lli, in c: categoria) → res: conj(link)
Pre \equiv c \in categorias(s)
Post \equiv res =_{obs} linksCategoriasOHijos(s,c)
Complejidad : O(1)
Descripción: Devuelve el conjunto de links de la categoria c y sus hijos
    filtrarLinksCategoriasOHijos (in s: lli, in c: categoria, in ls: conj(link) ) \longrightarrow res: conj(link)
Pre \equiv c \in categorias(s) \land ls \subseteq links(s)
Post \equiv res =_{obs} filtrar Lins Categorias O Hijos(s,c,ls)
```

 $Pre \equiv c \in categorias(s) \land l \in links(s)$

Complejidad : O(no tengo idea)

$\mathbf{diasRecientesParestrACegorias}$ (in s: lli, in c: categoria) \longrightarrow res: conj(fecha)

 $Pre \equiv c \in categorias(s)$

 $Post \equiv res =_{obs} diasRecientesParaCategorias(s,c)$

Complejidad: O(es la cantidad de accesos recientes esto??)

Descripción : Devuelve el conjunto de fechas recientes de la categoria c

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

 $Pre \equiv c \in categorias(s) \land esVacia??(ls) \land ls \subseteq linksCategoriasOHijos(s,c)$

 $Post \equiv res =_{obs} linkConUltimoAcceso(s,c,ls)$

Complejidad : O(#ls??)

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

sumarAccesosRecientes (in s: lli, in l: link,in fs: conj(fecha)) ---> res: nat

 $\mathrm{Pre} \equiv l \in \mathrm{links}(s) \, \wedge \, \mathrm{fs} \subseteq \mathrm{diasRecientes}(s,l)$

 $Post \equiv res =_{obs} sumarAccesosRecientes(s,l,fs)$

Complejidad : O(1?)

Descripción : Devuelve la suma de todos los accesos recientes del link l

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

 $Pre \equiv c \in categorias(s) \land ls \subseteq linksCategoriasOHijos(s,c)$

 $Post \equiv res =_{obs} linksOrdenadosPorAccesosAux(s,c,ls)$

Complejidad : O(1?)

Descripción : Devuelve la secuencia de links ordenados por accesos de mas recientes a menos recientes

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

 $Pre \equiv c \in categorias(s) \land ls \subseteq linksCategoriasOHijos(s,c)$

 $Post \equiv res =_{obs} linksOrdenadosPorAccesosAux(s,c,ls)$

Complejidad: O(1?)

Descripción: Devuelve al link con mas accesos

 β (in b. bool) \longrightarrow res. nat

 $\mathrm{Pre} \equiv \mathrm{true}$

Post $\equiv \text{res}_{\text{obs}} \beta(b)$ Complejidad : O(1)

Descripción : Devuelve 1 o 0 dependiendo el valor de verdad de b

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' serA; igual a la fecha mas grande de accesosRecientes de todas las claves accesosXLink.
- 4. Para todo 'link' que exista en 'accesosXLink' su significado deber $\tilde{\mathbf{A}}_{\mathsf{i}}$ existir en 'listaLinks'
- 5. Para todo 'link' que exista en 'accesosXLink' su significado deber \tilde{A}_i 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.

7.

```
\begin{array}{c} \mathbf{Rep} : \mathrm{estr} \mathrm{LLI} \longrightarrow \mathrm{bool} \\ \mathrm{Rep}(\mathrm{e}) \equiv \mathrm{true} \Longleftrightarrow \end{array}
```

- $1. \ \, (\forall x: link) \ (def?(x,e.accesosXLink)) \leftrightarrow (*obtener(x,e.accesosXLink)).catDLink \ \exists \ todasLasCategorias(e.arbolCategorias.categorias)) \ \, (\forall x: link) \ (def?(x,e.accesosXLink)) \ \, (\forall x: link) \ (def?(x,e.accesosXLink)) \ \, (\forall x: link) \ (def?(x,e.accesosXLink)) \ \, (\forall x: link) \ \, (def?(x,e.accesosXLink)) \ \, (def.(x,e.accesosXLink)) \ \,$
- 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. $(\forall x: \text{link}) (\text{def}?(x,e.accesosXLink})) \rightarrow (*\text{obtener}(x,e.accesosXLink})) \exists \text{linksDeCat}(e.arrayCantLinks}[\text{id}(e.arbolCategorias},(*\text{obstaner})))$
- 6. $(\forall x: link) (def?(x,e.accesosXLink)) \rightarrow longitud((*obtener(x,e.accesosXLink)).accesosRecientes) \leq 3$

1.1.3. Función de Abstraccion

```
\mathbf{Abs}: estrLLI e \rightarrow linkLinkIT \mathbf{Abs}(e) =<sub>obs</sub> 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
                                                                                                                                             //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
                                                                                                                                            //O(|l|)
     res \leftarrow *((obtener(l,s.accesosXLink))).catDLink
Complejidad: O(|l|)
Algoritmo: 4
IFECHAACTUAL (in s. estrLLI) \longrightarrow res. fecha
                                                                                                                                             //O(1)
     res \leftarrow s.actual
Complejidad: O(1)
Algoritmo: 5
IFECHAULTIMOACCESO (in s. estrLLI, in l. link) \longrightarrow res. fecha
```

 $res \leftarrow ultimo(*((obtener(l,s.accesosXLink))).accesosRecientes).dia$

Complejidad:	0	(1)
--------------	---	-----	---

Algoritmo: 6 IACCESOSRECIENTESDIA (in s. estrLLI, in l. link, in f. fecha) \longrightarrow res. na	\mathbf{t}
$lista(acceso) \ accesos \leftarrow vacia()$	//O(1)
$res \leftarrow 0$	//O(1)
$accesos \leftarrow *((obtener(l,s.accesosXLink))).accesosRecientes$	//O(l)
$while(\neg esVacia?(accesos) \land (prim(accesos)).dia \neq f)$	//O(1)
${f if} \ ({ m prim}({ m accesos})).{ m dia} == { m f}$	//O(1)
${f then} \; { m res} = ({ m prim}({ m accesos})).{ m cant} { m Accesos}$	//O(1)
$\mathbf{else} \mathbf{accesos} = \mathrm{fin}(\mathbf{accesos}) \mathrm{FI} / / \mathrm{O}(1)$	$//{ m O(ALGO)}$
end while	//O(1)
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)
$c \leftarrow 1$	$//\mathrm{O}(1)$
$res.arrayCantLinks \leftarrow crearArreglo(\#categorias(ac))$	//O(1)
$res.listaLinks \leftarrow vacia()$	//O(1)
$res.accesosXLink \leftarrow vacio()$	$//\mathrm{O}(1)$
	//O(1)
while $(c \le \#\text{categorias}(ac))$	//0(1)
while $(c \le \#\text{categorias}(ac))$ $\text{linksFamilia llist} \leftarrow \text{vacia}()$	//0(1)
$linksFamilia \ llist \leftarrow vacia()$	//O(1) //O(1) //O(1)

Algoritmo: 8 INUEVOLINK (in/out s: lli, in l: link , in c: categoria) 10

$puntero(datosCat) \ cat \leftarrow obtener(c,s.arbolCategorias)$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
$lista(acceso) \ accesoDeNuevoLink \leftarrow vacia()$	//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)
$\mathbf{while}(\mathrm{cat} \neq \mathrm{puntRaiz}(\mathrm{s.arbolCategorias}))$	//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)
Algoritmo: 9 IACCESO (in/out s: lli, in l: link , in f: fecha)	
$\mathbf{if} \mathrm{s.actual} == \mathrm{f}$	//O(1)
$\mathbf{then} \; \mathrm{s.actual} \leftarrow \mathrm{s.actual}$	//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)
$ 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)
if longitud((*puntLink).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	
$res \leftarrow menorReciente(s,l) \leq f \land f \leq fechaUltimoAcceso(s,l)$	$//{ m O(ALGO)}$

```
Complejidad: O(ALGO)
Algoritmo: 11
IACCESOSRECIENTES (in s. lli, in c. categoria in l. link) \longrightarrow res. nat
                                                                                                                  //O(ALGO)
    res \leftarrow sumarAccesosRecientes(s, l, diasRecientesParaCategoria(s, c) \cap diasRecientes(s, l))
Complejidad: O(ALGO)
Algoritmo: 12
ILINKSORDENADOSPORACCESOS (in s: lli, in c: categoria) — res: lista(link)
                                                                                                                         //O(1)
    nat id \leftarrow id(s.arbolCategorias,c)
                                                                                                                         //{\rm O}(1)
    lista(puntero(datosLink)) listaOrdenada \leftarrow vacia()
                                                                                                                        //{\rm O}(1)
    itLista(puntero(datosLink)) itMax \leftarrow crearIt(s.arrayCantLinks[id])
    if ¬iestaOrdenada?(s.arrayCantLinks[id])
                                                                                                                         //{\rm O}(1)
    then
                                                                                                                        //O(1)
    \mathbf{while}(\mathrm{haySiguiente?}(\mathrm{s.arrayCantLinks[id]}))
                                                                                                                        //O(n)
    itMax \leftarrow iBuscarMax(s.arrayCantLinks[id])
    agregarAtras(listaOrdenada,siguiente(itMax))
                                                                                                                        //O(1)
                                                                                                                         //O(1)
    eliminarSiguiente(itMax)
    fi
    end while
Complejidad: O(n^2)
Algoritmo: 13
IBUSCARMAX (in ls: lista(puntero(datosLink))) → res: itLista(puntero(datosLink))
                                                                                                                         //O(1)
    res \leftarrow crearIt(ls)
                                                                                                                         //{\rm O}(1)
    itLista(puntero(datosLink)) itRecorre \leftarrow crearIt(ls)
                                                                                                                        //{\rm O}(1)
     nat max \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes
                                                                                                                        //{\rm O}(1)
    while (hay Siguiente (it Recorre))
    if \ \max < (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes \\
                                                                                                                        //{\rm O}(1)
                                                                                                                        //{\rm O}(1)
    then
                                                                                                                         //{\rm O}(1)
    \max \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes
                                                                                                                         //{\rm O}(1)
    res \leftarrow itRecorre
```

12

end while

Algoritmo: 14 IESTAORDENADA (in ls: lista(puntero(datosLink))) → res: bool res ← true		//O(1)
Algoritmo: 14 IESTAORDENADA (in ls: lista(puntero(datosLink))) → res: bool res ← true	Complejidad: O(n)	
IESTAORDENADA (in ls: lista(puntero(datosLink))) → res: bool res ← true itLista(puntero(datosLink)) itRecorre ← crearIt(ls) nat aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes (/O(while(haySiguiente(itRecorre) ∧ res == true) avanzar(itRecorre) if aux < (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes (/O(then		
res ← true itLista(puntero(datosLink)) itRecorre ← crearlt(is) nat aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(while(haySiguiente(itRecorre) ∧ res == true) avanzar(itRecorre) if aux < (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes then //O(res ← false //O(aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes end while //O(Complejidad: O(n) Algoritmo: 15 ICANTLINKS (in s: lli, in c: categoria) → res: nat puntero(datosCat) cat ← obtener(c,s.arbolCategorias) // res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id]) //O(Complejidad: O(c) Algoritmo: 16 IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) → res: fechaend while res ← max(fechaUltimoAcceso(s:l)-1,diasRecientes) - diasRecientes //O(Algoritmo: 14	
itLista(puntero(datosLink)) itRecorre ← crearIt(ls) nat aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(while(haySiguiente(itRecorre) ∧ res == true) avanzar(itRecorre) if aux < (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(then //O(res ← false fl //O(aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(complejidad: O(n) Algoritmo: 15 ICANTLINKS (in s: lli, in c: categoria) → res: nat puntero(datosCat) cat ← obtener(c,s.arbolCategorias) // res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id]) Complejidad: O(c) Algoritmo: 16 IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) → res: fechaend while res ← max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1,diasRecientes) - diasRecientes //O(//O()	$\mathbf{IESTAORDENADA} \ (\mathbf{in} \ \mathrm{ls:} \ \mathrm{lista}(\mathrm{puntero}(\mathrm{datosLink}))) \longrightarrow \mathrm{res:} \ \mathrm{bool}$	
nat aux ← (*siguiente(itRecorre)),cantAccesosRecientes //0(while(haySiguiente(itRecorre)	$res \leftarrow true$	//O(1)
while (hay Siguiente (it Recorre)	$itLista(puntero(datosLink)) \ itRecorre \leftarrow crearIt(ls)$	//O(1)
avanzar(itRecorre) if aux < (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(then //O(res ← false fi //O(aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(end while //O(Complejidad: O(n) Algoritmo: 15 ICANTLINKS (in s: lli, in c: categoria) → res: nat puntero(datosCat) cat ← obtener(c,s.arbolCategorias) // res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id]) //O(Complejidad: O(c) Algoritmo: 16 IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) → res: fechaend while res ← max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1,diasRecientes) - diasRecientes //O($nat\ aux \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes$	$//\mathrm{O}(1)$
if aux <(*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(then //O(res ← false //O(fi //O(aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(end while //O(Complejidad: O(n) Algoritmo: 15 ICANTLINKS (in s: lli, in c: categoria) → res: nat puntero(datosCat) cat ← obtener(c,s.arbolCategorias) // //O(res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id]) //O(Complejidad: O(c) Algoritmo: 16 IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) → res: fechaend while res ← max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1,diasRecientes) - diasRecientes //O($\mathbf{while}(\mathbf{haySiguiente}(\mathbf{itRecorre}) \land \mathbf{res} == \mathbf{true})$	//O(1)
then //O($res \leftarrow false $	${\rm avanzar}({\rm itRecorre})$	//O(1)
res ← false //O(fi //O(aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(end while //O(Complejidad: O(n) Algoritmo: 15 ICANTLINKS (in s: lli, in c: categoria) → res: nat puntero(datosCat) cat ← obtener(c,s.arbolCategorias) // //O(res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id]) //O(Complejidad: O(c) Algoritmo: 16 IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) → res: fechaend while res ← max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1,diasRecientes) - diasRecientes //O($if \ aux < (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes \\$	//O(1)
fi aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(end while //O(Complejidad: O(n) Algoritmo: 15 ICANTLINKS (in s: lli, in c: categoria) → res: nat puntero(datosCat) cat ← obtener(c,s.arbolCategorias) // res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id]) //O(Complejidad: O(c) Algoritmo: 16 IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) → res: fechaend while res ← max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1,diasRecientes) - diasRecientes //O(then	//O(1)
aux ← (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(end while //O(Complejidad: O(n) Algoritmo: 15 ICANTLINKS (in s: lli, in c: categoria) → res: nat puntero(datosCat) cat ← obtener(c,s.arbolCategorias) // //O(res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id]) //O(Complejidad: O(c) Algoritmo: 16 IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) → res: fechaend while res ← max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1,diasRecientes) - diasRecientes //O($res \leftarrow false$	//O(1)
end while //O(Complejidad: O(n) Algoritmo: 15 ICANTLINKS (in s: lli, in c: categoria) → res: nat puntero(datosCat) cat ← obtener(c,s.arbolCategorias) // //O(c) res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id]) //O(Complejidad: O(c) Algoritmo: 16 IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) → res: fechaend while res ← max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1,diasRecientes) - diasRecientes //O(fi	//O(1)
Complejidad: O(n) Algoritmo: 15 ICANTLINKS (in s: lli, in c: categoria) → res: nat puntero(datosCat) cat ← obtener(c,s.arbolCategorias) // //O(c c c c c c c c c c c c c c c c c c c	$aux \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes$	//O(1)
Algoritmo: 15 ICANTLINKS (in s: lli, in c: categoria) → res: nat puntero(datosCat) cat ← obtener(c,s.arbolCategorias) // //O(c) res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id]) //O(Complejidad: O(c) Algoritmo: 16 IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) → res: fechaend while res ← max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1,diasRecientes) - diasRecientes //O(end while	//O(1)
ICANTLINKS (in s: lli, in c: categoria) → res: nat puntero(datosCat) cat ← obtener(c,s.arbolCategorias) // //O(c) res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id]) //O(Complejidad: O(c) Algoritmo: 16 IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) → res: fechaend while res ← max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1,diasRecientes) - diasRecientes //O(Complejidad: O(n)	
puntero(datosCat) cat ← obtener(c,s.arbolCategorias) // res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id]) //O(Complejidad: O(c) Algoritmo: 16 IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) → res: fechaend while res ← max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1,diasRecientes) - diasRecientes //O(
res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id])		$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
Algoritmo: 16 IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) \longrightarrow res: fechaend while $res \leftarrow max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1,diasRecientes) - diasRecientes //O(s)$		//O(1)
IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) \longrightarrow res: fechaend while res \leftarrow max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1,diasRecientes) - diasRecientes //O(
$res \leftarrow max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1, diasRecientes) - diasRecientes $		
Complejidad: O(1)		//O(1)
Algoritmo: 17	Algoritmo: 17	

```
//O(ALGO)
   res \leftarrow diasRecientesDesde(s,l,menorReciente(s,l))
Complejidad:O(ALGO)
Algoritmo: 18
//{\rm O}(1)
    while(esReciente?(s,l,f))
    Agregar(f,res)
                                                                                                    //{\rm O}(1)
                                                                                                    //{\rm O}(1)
    fecha++
    end while
Complejidad: O(*1)
Algoritmo: 19
IDIASRECIENTESPARACATEGORIAS (in s: lli, in c: categoria) → res: conj(fecha)end while
                                                                                                    //O(1)
    itLista(puntero(datosLink)) links \leftarrow crearIt(arrayCatLinks[id(s.arbolCategorias,c)]
    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
                                                                                               //O(ALGO)
    conjFecha \leftarrow fs
                                                                                                    //{\rm O}(1)
    while(!\( \text{?(conjFecha} \))
    res \leftarrow accesosRecientesDia(s,l,dameUno(conjFecha))
                                                                                               //O(ALGO)
    conjFecha \leftarrow sinUno(conjFecha)
                                                                                               //O(ALGO)
    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))
                                                                                                    //{\rm O}(1)
    while(!haySiguiente(ls))
                                                                                                    //O(1)
                                                                                                    //{\rm O}(1)
    avanzar(ls)
```

 $\mathbf{if} \ (\mathrm{ultimo}((*\mathrm{max}).\mathrm{accesosRecientes})). \\ \mathrm{dia} < (\mathrm{ultimo}((*\mathrm{siguiente}(\mathrm{ls})).\mathrm{accesosRecientes})). \\ \mathrm{dia} < (\mathrm{ultimo}((*\mathrm{siguientes}(\mathrm{ls})).\mathrm{accesosRecientes})). \\ \mathrm{dia} < (\mathrm{ultimo}((*\mathrm{siguientes}(\mathrm{ls})).\mathrm{accesosRecientes})). \\ \mathrm{dia} < (\mathrm{ultimo}((*\mathrm{ultimo}(\mathrm{ls})).\mathrm{accesosRecientes})). \\ \mathrm{dia} < (\mathrm{ultimo}(\mathrm{ultimo}(\mathrm{ls})). \\ \mathrm{dia} < (\mathrm{ultimo}(\mathrm{ls})). \\ \mathrm{dia} <$

```
//O(1)
                                                                                                                           //O(1)
     then \max \leftarrow (\text{siguiente(ls)})
                                                                                                                           //O(1)
     fi
     end while
                                                                                                              //O(|(*max).link|)
     res \leftarrow (*max).link
Complejidad: O(|(*max).link|)
```

2. TAD ARBOLDECATEGORIAS

```
TAD ARBOLDECATEGORIAS
```

```
géneros
                 acat
exporta
                 generadores, categorias, raÃz, padre, id, altura, está?, esSubCategoria, alturaCategoria, hijos
                 BOOL, NAT, CONJUNTO
usa
observadores básicos
  categorias : acat ac \longrightarrow \text{conj}(\text{categoria})
  raiz : acat ac \longrightarrow categoria
                                                                                                          \{esta?(h,ac) \land raiz(ac) \neq h \}
  padre : acat ac \times categoria h \longrightarrow categoria
                                                                                                                               \{esta?(c,ac)\}
  id : acatac \times {\it categoria} \; c \; \longrightarrow \; {\it nat}
generadores
                                                                                                                               \{\neg vacia?(c)\}
  nuevo : categoria c \longrightarrow acat
  agregar : acat ac \times categoria c \times categoria h \longrightarrow 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}
  es
Sub<br/>Categoria : acatac \timescategoria c \timescategoria <br/> h \longrightarrow bool
                                                                                                             \{esta?(c,ac) \land esta?(h,ac)\}
  altura
Categoria : acatac \times categoria
 c \longrightarrow {\rm nat}
                                                                                                                               \{esta?(c,ac)\}
  hijos : acatac \times {\it categoria} \; c \; \longrightarrow \; {\it conj}({\it categoria})
                                                                                                                               \{esta?(c,ac)\}
axiomas
                 \forall a: arbolDeCategorias
                 \forall c: categoria
                 \forall ca: \text{conj}(\text{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 <math>padre(ac,c,h') fi
```

```
\begin{split} &\mathrm{id}(\mathrm{nuevo}(c),\,c') \,\equiv\, 1 \\ &\mathrm{id}(\mathrm{agregar}(\mathrm{ac},c,h),\,h') \,\equiv\, \mathbf{if} \ h\!=\!=\!h' \ \mathbf{then} \ \#\mathrm{categorias}(\mathrm{ac}) \,+\, 1 \ \mathbf{else} \ \mathrm{id}(\mathrm{ac},\!h\!2) \ \mathbf{fi} \\ \\ &\mathrm{altura}(\mathrm{nuevo}(c)) \,\equiv\, \mathrm{alturaCategoria}(\mathrm{nuevo}(c),\,c) \\ &\mathrm{altura}(\mathrm{agregar}(\mathrm{ac},c,h)) \,\equiv\, \mathrm{max}(\mathrm{altura}(\mathrm{ac}),\,\mathrm{alturaCategoria}(\mathrm{agregar}(\mathrm{ac},c,h),\,h)) \\ &\mathrm{alturaCategoria}(\mathrm{ac},\,c) \,\equiv\, \mathbf{if} \ c == \mathrm{raiz}(\mathrm{ac}) \ \mathbf{then} \ 1 \ \mathbf{else} \ 1 \,+\, \mathrm{alturaCategoria}(\mathrm{ac},\,\mathrm{padre}(\mathrm{ac},\,c)) \ \mathbf{fi} \\ \\ &\mathrm{esta?}(\mathrm{c},\mathrm{ac}) \,\equiv\, \mathrm{c} \,\exists\, \mathrm{categorias}(\mathrm{ac}) \\ \\ &\mathrm{esSubCategoria}(\mathrm{ac},c,h) \,\equiv\, \mathrm{c} \,=\, \mathrm{h} \,\vee \mathrm{L} \,\left(\mathrm{h} \,=\, \mathrm{raiz}(\mathrm{ac}) \,\wedge \mathrm{L} \,\,\mathrm{esSubCategoria}(\mathrm{ac},\,c,\,\mathrm{padre}(\mathrm{ac},\,\mathrm{h}))\right) \\ \\ &\mathrm{hijos}(\mathrm{nuevo}(\mathrm{c1}),\,\mathrm{c2}) \,\equiv\, \emptyset \\ \\ &\mathrm{hijos}(\mathrm{agregar}(\mathrm{ac},c,h),\,\mathrm{c'}) \,\equiv\, \mathbf{if} \ \mathrm{h} \,==\, \mathrm{c'} \ \mathbf{then} \ \emptyset \ \mathbf{else} \ (\mathbf{if} \ \mathrm{c}==\mathrm{c'} \ \mathbf{then} \ \mathrm{h} \ \mathbf{else} \,\emptyset \ \mathbf{fi}) \,\cup\, \mathrm{hijos}(\mathrm{ac},c,c,c') \ \mathbf{fi} \\ \\ &\mathrm{Fin} \ \mathbf{TAD} \end{split}
```

2.0.5. Modulo de Arbol de Categorias

```
generos: acat
usa: bool, nat, conjunto
se explica con: TAD ArbolDeCategorias
géneros: acat
```

2.0.6. Operaciones Básicas

```
categorias (in ac: acat) → res: conj(categoria)
Pre ≡ true
Post ≡ res=obs categorias(ac)
Complejidad : O(#categorias(ac))
Descripción : Devuelve el conjunto de categorias de un ac

raiz (in ac: acat) → res: categoria

Pre ≡ true
Post ≡ res=obs raiz(ac)
Complejidad : O(1)
Descripción : Devuelve la raiz del arbol ac

padre (in ac: estrAC, in h: categoria) → res: categoria

Pre ≡ h ∈ ac ∧ raiz(ac) ≠ h
Post ≡ res=obs padre(ac,h)
Complejidad : O(ni idea)
Descripción : Devuelve el padre de una categoria
```

```
id (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:nat
\mathrm{Pre} \equiv h \in \mathrm{ac}
Post \equiv res =_{obs} id(ac,c)
Complejidad : O(|c|)
Descripción : Devuelve el id de una categoria c en el arbol ac
    nuevo (in c: categoria) \longrightarrow res:estrAC
Pre \equiv \neg vacia?(c)
Post \equiv res =_{obs} nuevo(c)
Complejidad : O(|c|)
Descripción: Crea un arbol
    agregar (in/out ac: estrAC,in c: categoria, in h: categoria)
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
    altura (in ac: estrAC) \longrightarrow res:nat
Pre \equiv true
Post \equiv res =_{obs} altura(ac)
Complejidad : O(|ac|)
Descripción : Devuelve la altura del arbol ac
    esta? (in c: categoria, in ac: estrAC) \longrightarrow res:bool
Pre \equiv true
Post \equiv res =_{obs} esta?(c,ac)
Complejidad : O(|ac|)
Descripción : Devuelve si esta o no en el arbol la categoria c
    \mathbf{esSubCategoria} (in ac: estrAC, in c: categoria, in h: categoria) \longrightarrow res:bool
Pre \equiv esta?(c,ac) \land esta?(h,ac)
Post \equiv res =_{obs} esSubCategoria(ac,c,h)
Complejidad: O(no tengo idea)
Descripción : Devuelve si c es descendiente de h
    altura Categoria (in ac. estrAC, in c. categoria) \longrightarrow res:nat
Pre \equiv esta?(c,ac)
Post \equiv res =_{obs} alturaCategoria(ac,c)
Complejidad: O(no tengo idea)
Descripción : Devuelve la altura de la categoria c
    hijos (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:conj(categoria)
```

```
\begin{split} & \text{Pre} \equiv \text{esta?}(\text{c,ac}) \\ & \text{Post} \equiv \text{res} =_{\text{obs}} \text{ hijos}(\text{ac,c}) \\ & \text{Complejidad}: O(|\text{c}|) \\ & \text{Descripción}: \text{Devuelve el conjunto de categorias hijos de c} \end{split}
```

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}

\mathbf{Rep}(\mathbf{e}) \equiv \mathbf{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. $(\forall x, y: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) \land (\text{def?}(y,e.\text{familia})) \Rightarrow_L y \in *((\text{obtener}(x,e.\text{familia}))).\text{hijos} \Leftrightarrow (*(*(\text{obtener}(y,e.\text{familia}))).\text{abuelo}).\text{categoria} = x$

```
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.\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
    \mathbf{Abs}: estr \mathbf{e} \to \mathrm{arbolDeCategorias}
Abs(e) =_{obs} ac: arbolDeCategorias
                                                                            categorias(ac) = todasLasCategorias(e.categorias) \land_L
                                                                                                      raiz(ac) = (*e.raiz).categoria \wedge_L
          (\forall c: \text{categoria}) \text{ esta?}(c,ac) \Rightarrow_L \text{ id}(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) → 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
                                                                                                                                     //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	
$res \leftarrow (*(obtener(c,ac.familia))).id$	//O(c)
Algoritmo: 5 INUEVO (in c: categoria) \longrightarrow res:estrACend while	
$res.cantidad \leftarrow 1$	//O(1)
$\operatorname{res.raiz} = \operatorname{c}$	//O(1)
${ m res.alturaMax}=1$	$//\mathrm{O}(1)$
var tuplaA : datosCat	$//\mathrm{O}(1)$
var punt : puntero(datosCat)	$//\mathrm{O}(1)$
$tuplaA \leftarrow (c,1,1,esVacia?,punt)$	$//\mathrm{O}(1)$
$punt \leftarrow puntero(tuplaA)$	//O(1)
res.familia = definir(padre, punt, res.familia)	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
$res.categorias \leftarrow agregarAtras(tuplaA, res.categorias)$	//O(1)
Complejidad: $O(c)$	
Algoritmo: 6 IAGREGAR (in/out ac: estrAC,in c: categoria, in h: categoria)end while	
var puntPadre : puntero(datosCat)	//O(1)
$puntPadre \leftarrow (obtener(c,ac.familia))$	//O(c)
${f if}\ ({ m *puntPadre}). {f altura} == {f ac. alturaMax}$	//O(1)
${f then} \ { m ac.alturaMax} = { m ac.alturaMax} + 1$	//O(1)
$ELSE\ ac.alturaMax = ac.alturaMax\ FI$	//O(1)
var tuplaA : datosCat	//O(1)
var punt : puntero(datosCat)	//O(1)
$tuplaA \leftarrow (h,ac.cantidad +1,(*puntPadre).altura +1,esVacia?,puntPadre)$	$//\mathrm{O}(\mathrm{h})$
$punt \leftarrow puntero(tuplaA)$	//O(1)
Agregar((*puntPadre).hijos,punt)	//O(1)

20

definir(h,punt,ac.familia)

	$//\mathrm{O}(\mathrm{h})$
${ m ac.cantidad} ++$	//O(1)
${\it agregarAtras}({\it tuplaA,res.categorias})$	//O(1)
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)> res:boole var puntPadre: puntero(datosCat)	nd while $//O(1)$
$puntPadre \leftarrow (obtener(c,ac.familia))$	$//\mathrm{O}(\mathbf{c})$
$res \leftarrow false$	$//\mathrm{O}(1)$
$\mathbf{if} \ \mathrm{c} == \mathrm{ac.raiz}$	$//\mathrm{O}(\mathrm{c})$
$\mathbf{then} \ \mathrm{res} \leftarrow \mathrm{true}$	//O(1)
ELSE actual \leftarrow h	//O(1)
$\mathbf{while}(\text{res} \neq \text{true} \land \text{actual} \neq \text{ac.raiz})$	//O(1)
if $actual \in (*puntPadre).hijos$	//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: $O(c)$	
Algoritmo: 11 IHIJOS (in ac: estrAC, in c: categoria) → res:conj(categoria)end while res ← (*obtener(c,ac.familia)).hijos // O(ALGO) PREGUNTAR!!! EN ESTE LA COMADOR DEVOLVEMOS EL PUNTERO? Complejidad:	4PLEJIDAD ES EL ITER- ———
Algoritmo 12 IOBTENER (in c: categoria, in ac: estrAC) \longrightarrow res:puntero(datosCat)end while res \leftarrow obtener(c,ac.familia) //	//O(c)
Complejidad: $O(c)$	
Algoritmo: 13 IPUNTRAIZ (in ac: estrAC) \longrightarrow res:puntero(datosCat)end while res \leftarrow ac.raiz	//O(1)
Complejidad: O(1)	

 $\mathrm{DiccTrie}(\alpha)$ se representa con estr
DT, donde estr DT es Puntero(Nodo)

> Nodo es tupla
arregloarreglo(Puntero(Nodo))[27], significado Puntero
($\alpha)$

2.1.5. 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} in 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)
                                                       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)
                                                      else
                                                          ((*actual).Arreglo[n] = buscado) ∨ (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)
                                                       else
                                                           EncAEstrDTEnNMov(buscado,
                                                                                                  (*actual).Arreglo[i],n)
                                                           (RecurrenciaConLosHijos(buscado,actual,n,i-1)
                                                       fi
   SonTodosNullOLosHijosLoSon : estrDT \longrightarrow Bool
   SonTodosNullOLosHijosLoSon(e) \equiv Los27SonNull(e,26) \lor 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])
                              else
                                  (((*e).Arreglo[i])
                                                           null)
                                                                         SonTodosNullOLosHijosLoSon((*e).Arreglo[i]))
                                 BuscarHijosNull(e,i-1)
                              fi
2.1.6. 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

3. Renombres

TAD CATEGORIA

es String

Fin TAD

 \mathbf{TAD} Link

es String

Fin TAD

 \mathbf{TAD} Fecha

 es Nat

Fin TAD