# 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<br/>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<br/>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<br/>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<br/>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(s<sub>0</sub>,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)

```
diasRecientesParestrACegorias (in s: lli, in c: categoria) → 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 \text{res} =_{\text{obs}} \text{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) ) \longrightarrow res: nat
Pre \equiv l \in links(s) \land fs \subseteq 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
   \beta (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

 $linkLinkIT \ \mathbf{se} \ \mathbf{representa} \ \mathbf{con} \ estrILL \ \mathbf{donde} \ estrILL \ \mathbf{es} :$   $tupla \ ($ 

```
arbolCategorias: acat, \\ actual:nat, \\ accessosXLink: diccTrie(link:string,puntero(datosLink)), \\ listaLinks: Lista(datosLink), \\ arrayCatLinks: arreglo-dimen(linksFamilia))
\textbf{Donde} \ datosLink \ \textbf{es}: \\ tupla < link: link, \ catDLink \text{puntero}(datosCat), accesosRecientes: Lista(acceso) > \\ \\
```

Donde acceso es:

tupla < dia:nat, cantAccesos:nat>

Donde linksFamilia es:

lista (puntero(datosLink))

#### 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' serÃi 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 $\tilde{A}_{i}$  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} : \mathbf{estrLLI} \longrightarrow \mathbf{bool} \\ \mathbf{Rep}(\mathbf{e}) \equiv \mathbf{true} \Longleftrightarrow \end{array}
```

- 1.  $(\forall x: \text{link}) (\text{def}?(x,e.accesosXLink})) \leftrightarrow (*\text{obtener}(x,e.accesosXLink})).\text{catDLink} \exists \text{todasLasCategorias}(e.arbolCategorias.categorias})$
- 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.  $(\forall x: \text{link}) (\text{def}?(x, e. \text{accesos}XLink)) \rightarrow (*\text{obtener}(x, e. \text{accesos}XLink)) \exists \text{linksDeCat}(e. \text{arrayCantLinks}| \text{id}(e. \text{arbolCategorias}, (*\text{obstaner}))) \exists \text{linksDeCat}(e. \text{arrayCantLinks}) \exists \text{link$
- 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)). \operatorname{dia} \quad \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
res \leftarrow s.arbolCategorias // O(1)
Complejidad: O(1)
Algoritmo: 2
ILINKS (in s: estrLLI) \longrightarrow res: conj(link)
\text{res} \leftarrow \text{claves}(\text{s.accesosXLink}) //O(\sum_{i=1}^{longitud(s.listaLinks)})
\textbf{Complejidad: O}(\sum_{i=1}^{longitud(s.listaLinks)})
Algoritmo: 3
ICATEGORIALINK (in s. estrLLI, in l. link) \longrightarrow res. categoria
     res \leftarrow *((obtener(l,s.accesosXLink))).catDLink // O(|l|)
Complejidad: O(|l|)
Algoritmo: 4
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 prim(*((obtener(l,s.accesosXLink))).accesosRecientes).dia //O(|l|)
Complejidad: O(|l|)
Algoritmo: 6
IACCESOSRECIENTESDIA (in s. estrLLI, in l. link, in f. fecha) \longrightarrow res. nat
     lista(acceso) accesos \leftarrow vacia() //O(1)
     res \leftarrow 0 //O(1)
     accesos \leftarrow *((obtener(l,s.accesosXLink))).accesosRecientes \ //\ O(|l|)
```

while  $(\neg es Vacia? (access)) \land (prim(access)) \cdot dia \neq f)$ 

```
if (prim(accesos)).dia == f //O(1)
then res = (prim(accesos)).cantAccesos //O(1)
ELSE accesos = fin(accesos) FI //O(1) O(ALGO)
    end while
Complejidad:
Algoritmo: 7
IINICIAR (in ac: acat) \longrightarrow res: estrLLI
    res.actual \leftarrow 1 // O(1)
    res.arbolCategorias \leftarrow ac // O(1)
    var c: nat //O(1)
    c \leftarrow 1 //O(1)
    res.arrayCantLinks \leftarrow crearArreglo(\#categorias(ac)) // O(1)
    res.listaLinks \leftarrow vacia() //O(1)
    res.accesosXLink \leftarrow vacio() //O(1)
    while (c \le \#\text{categorias}(ac))
    linksFamilia llist \leftarrow vacia() //O(1)
    res.arrayCatLinks[c] \leftarrow llist //O(1)
    c ++ //O(1)
    end while
Complejidad: (#categorias(ac))
Algoritmo: 8
INUEVOLINK (in/out s: lli, in l: link , in c: categoria)
    puntero(datosCat) cat \leftarrow obtener(c,s.arbolCategorias) O(|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|)
    agregarAtras(s.listaLinks,puntLink) //O(1)
    while(cat \neq puntRaiz(s.arbolCategorias))
    agregarAtras(s.arrayCatLinks[(*cat).id],puntLink) //O(1)
    cat \leftarrow cat.padre //O(1)
    end while
    agregarAtras(s.arrayCatLinks[(*cat).id],puntLink) //O(1)
Complejidad: O(|c|+|l|+h)
Algoritmo: 9
IACCESO (in/out s: lli, in l: link , in f: fecha)
     if s.actual == f then s.actual \leftarrow s.actual ELSE s.actual \leftarrow f FI // O(1)
    var puntero(datosLink) puntLink \leftarrow obtener(l,s.accesosXLink) //O(|l|)
    if (ultimo((*puntLink).accesos)).dia == f //O(1)
    then (ultimo((*puntLink).accesos)).cantAccesos++ //O(1)
    ELSE agregarAtras((*puntLink).accesos), f) FI //O(1)
    if longitud((*puntLink).accessos) == 4 then longitud((*puntLink).accessos) //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) \le f \land f \le fechaUltimoAcceso(s,l) O(ALGO)
Complejidad: O(ALGO)
```

```
Algoritmo: 11
IACCESOSRECIENTES (in s. lli, in c. categoria in l. link) \longrightarrow res. nat
    res \leftarrow sumarAccesosRecientes(s, l, diasRecientesParaCategoria(s, c) \cap diasRecientes(s, l)) //O(ALGO)
Complejidad: O(ALGO)
Algoritmo: 12
ILINKSORDENADOSPORACCESOS (in s: lli, in c: categoria) — res: lista(link)
    nat id \leftarrow id(s.arbolCategorias,c) //O(1)
    lista(puntero(datosLink)) listaOrdenada \leftarrow vacia() //O(1)
    itLista(puntero(datosLink)) itMax \leftarrow crearIt(s.arrayCantLinks[id]) //O(1)
    if ¬iestaOrdenada?(s.arrayCantLinks[id])
    while (haySiguiente? (s.arrayCantLinks[id]))
    itMax \leftarrow iBuscarMax(s.arrayCantLinks[id]) //O(n)
    agregarAtras(listaOrdenada,siguiente(itMax)) //O(1)
    eliminarSiguiente(itMax) //O(1)
    end while
Complejidad: O(n^2)
Algoritmo: 13
IBUSCARMAX (in ls: lista(puntero(datosLink))) → 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 //O(1)
    while(haySiguiente(itRecorre))
    if max <(*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes
    \max \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(1)
    res \leftarrow itRecorre //O(1)
    fi
    avanzar(itRecorre)
    end while
Complejidad: O(n)
Algoritmo: 14
IESTAORDENADA (in ls: lista(puntero(datosLink))) → res: bool
    res \leftarrow true //O(1)
    itLista(puntero(datosLink)) itRecorre \leftarrow crearIt(ls) //O(1)
    nat aux \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(1)
    \mathbf{while}(\text{haySiguiente}(\text{itRecorre}) \land \text{res} == \text{true})
                                                         avanzar(itRecorre)
    if aux <(*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes
    then
    res \leftarrow false //O(1)
    aux \leftarrow (*siguiente(itRecorre)).cantAccesosRecientes //O(1)
    end while
Complejidad: O(n)
```

11

Algoritmo: 15

**ICANTLINKS** (in s. lli, in c. categoria)  $\longrightarrow$  res. nat

```
puntero(datosCat) cat \leftarrow obtener(c,s.arbolCategorias) // O(|c|)
    res = longitud(arrayCantLinks[(*cat).id]) // O(1)
Complejidad: O(|c|)
Algoritmo: 16
IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) \longrightarrow res: fecha
    res \leftarrow max(fechaUltimoAcceso(s,l)+1, diasRecientes) - diasRecientes //O(ALGO)
Complejidad: O(ALGO)
Algoritmo: 17
IDIASRECIENTES (in s. lli, in l. link) \longrightarrow res. fecha
    res \leftarrow diasRecientesDesde(s,l,menorReciente(s,l))
Complejidad:O(ALGO)
Algoritmo: 18
IDIASRECIENTESDESDE (in s: lli, in l: link) \longrightarrow res: fecha
     \operatorname{conj} \leftarrow \emptyset //\operatorname{O}(1)
     fecha \leftarrow f //O(1)
     while (esReciente?(s,l,fecha))
     Ag(fecha,conj)
     fecha \leftarrow fecha + 1 //O(1)
     end while
     res \leftarrow conj
Complejidad: O(ALGO)
Algoritmo: 19
IDIASRECIENTESPARACATEGORIAS (in s: lli, in c: categoria) → res: conj(fecha)
    res \leftarrow IF \emptyset?(linksCategoriaOHijos(s,c)) then
∅ ELSE diasRecientes(s,linkConUltimoAcceso(s,c,linksCategoriaOHijos(s,c)))
FI //O(ALGO)
Complejidad: O(ALGO)
Algoritmo: 20
ISUMARACCESOSRECIENTES (in s: lli, in l: link,in fs: conj(fecha) ) \longrightarrow res: nat
     conjFecha \leftarrow fs
     \mathbf{while}(!\emptyset?(\mathbf{conjFecha}))
     res \leftarrow accesosRecientesDia(s,l,dameUno(conjFecha))
    conjFecha \longleftarrow sinUno(conjFecha)
     end while
Complejidad: O(ALGO)
```

#### 2. TAD ARBOLDECATEGORIAS

#### TAD ARBOLDECATEGORIAS

```
géneros
                 acat
                 generadores, categorias, raÃz, padre, id, altura, está?, esSubCategoria, alturaCategoria, hijos
exporta
usa
                 BOOL, NAT, CONJUNTO
observadores básicos
  categorias : acat ac \longrightarrow \text{conj}(\text{categoria})
  raiz : acat ac \longrightarrow {\rm categoria}
                                                                                                          \{esta?(h,ac) \land raiz(ac) \neq h \}
  padre : acat ac \times categoria h \longrightarrow categoria
                                                                                                                              \{esta?(c,ac)\}
  id : acat ac \times categoria c \longrightarrow nat
generadores
  nuevo : categoria c \longrightarrow acat
                                                                                                                               \{\neg vacia?(c)\}
  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<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 <math>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 \textbf{if} \ h == c' \ \textbf{then} \ \emptyset \ \textbf{else} \ (\textbf{if} \ c == c' \ \textbf{then} \ h \ \textbf{else} \ \emptyset \ \textbf{fi}) \cup hijos(ac,c,c') \ \textbf{fi} \textbf{Fin TAD}
```

### 2.0.5. Modulo de Arbol de Categorias

**generos**: acat usa: bool, nat, conjunto

Complejidad : O(|c|)

```
se explica con: TAD ArbolDeCategorias
géneros: acat
         Operaciones Básicas
    categorias (in ac: acat) → res: conj(categoria)
Pre \equiv true
Post \equiv res =_{obs} categorias(ac)
Complejidad : O(#categorias(ac))
Descripción : Devuelve el conjunto de categorias de un ac
    \mathbf{raiz} (in ac: acat) \longrightarrow res: categoria
\mathrm{Pre} \equiv \mathrm{true}
Post \equiv res =_{obs} raiz(ac)
Complejidad : O(1)
Descripción : Devuelve la raiz del arbol ac
    padre (in ac: estrAC, in h: categoria) \longrightarrow res: categoria
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
   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)
```

```
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
    esSubCategoria (in ac: estrAC, in c: categoria,in h: categoria) — 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 \text{res}_{\text{obs}} \text{ alturaCategoria(ac,c)}
Complejidad: O(no tengo idea)
Descripción : Devuelve la altura de la categoria c
   hijos (in ac: estrAC, in c: categoria) → res:conj(categoria)
Pre \equiv esta?(c,ac)
Post \equiv res =_{obs} hijos(ac,c)
Complejidad : O(|c|)
Descripción : Devuelve el conjunto de categorias hijos de c
```

## 2.1. Pautas de Implementación

### 2.1.1. Estructura de Representación

arbol De<br/>Categorias se representa con estr<br/>AC donde estr AC es: tupla <

```
raiz: puntero(datosCat),
    cantidad: nat,
    alturaMax: nat,
    familia:diccTrie(padre:string,puntero(datosCat)),
    categorias: Lista(datosCat)>

Donde datosCat es:
tupla <
    categoria:string,
    id:nat,
    altura:nat,
    hijos:conj(puntero(datosCat)),
    abuelo:v>
```

#### 2.1.2. Invariante de Representación

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

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

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

- 1.  $(\forall x: \text{string}) (\text{def}?(x,e.familia)) \leftrightarrow (*obtener(x,e.familia)).categoria = x$
- 2.  $(\forall x, y : \text{string}) (\text{def?}(x, e.familia)) \leftrightarrow (x == e.raiz) \lor (\text{def?}(y, e.familia)) \land_L x \in \text{hijosDe}(*((\text{obtener}(y, e.familia))). \text{hijos})$
- 3.  $(\forall x, y: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) \land (\text{def?}(y,e.\text{familia})) \Rightarrow_L y \in *((\text{obtener}(x,e.\text{familia}))).\text{hijos} \Leftrightarrow (*(*(\text{obtener}(y,e.\text{familia}))).\text{abuelo}).\text{categoria} = x$
- 4. e.cantidad = longitud(e.categorias)
- 5.  $(\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) \land x = e.\text{raiz} \Rightarrow_L *((\text{obtener}(x,e.\text{familia}))).\text{altura} = 1$
- 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.  $(\forall x, y: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) \land (\text{def?}(y,e.\text{familia})) \land_L y \in \text{hijosDe}((*(\text{obtener}(x,e.\text{familia}))).\text{hijos}) \Rightarrow (*(\text{obtener}(y,e.\text{familia}))).\text{altura} = 1 + (*(\text{obtener}(x,e.\text{familia}))).\text{altura}$
- 9.  $(\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) \Rightarrow_L (*(\text{obtener}(x,e.\text{familia}))).\text{id} \leq e.\text{cant}$
- 10.  $(\forall x, y : \text{string}) (\text{def}?(x, e.familia)) \land (\text{def}?(y, e.familia)) \Rightarrow L (*(\text{obtener}(x, e.familia))) : \text{id} \neq (*(\text{obtener}(y, e.familia))) : \text{id}$
- 11.  $(\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) (\exists y: \text{string}) (\text{def?}(y,e.\text{familia})) \Leftrightarrow (*(\text{obtener}(y,e.\text{familia}))).id \leq e.\text{cantidad} \wedge (*(\text{obtener}(x,e.\text{familia}))).id < e.\text{cantidad} \wedge_L (*(\text{obtener}(y,e.\text{familia}))).id = 1 + (*(\text{obtener}(x,e.\text{familia}))).id$

#### 2.1.3. Función de Abstraccion

```
Abs: estr e \rightarrow arbolDeCategorias
Abs(e) =_{obs} ac: arbolDeCategorias
                                                                           {\it categorias(ac) = todasLasCategorias(e.categorias)} \ \land_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)
    res \leftarrow claves(ac.familia) // O(ALGO)
Complejidad:
    Algoritmo: 2
\mathbf{IRAIZ} (in ac: estrAC) \longrightarrow res: categoria
    res \leftarrow (*ac.raiz).categoria // O(1)
Complejidad: O(1)
    Algoritmo: 3
IPADRE (in ac: estrAC, in h: categoria) → res: puntero(categoria)
    res \leftarrow (*(*(obtener(h,ac.familia))).abuelo).categoria // O(ALGO)
Complejidad:
    Algoritmo: 4
IID (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:puntero(nat)
    res \leftarrow (*(obtener(c,ac.familia))).id // O(|c|)
Complejidad: O(|c|)
    Algoritmo: 5
INUEVO (in c. categoria) \longrightarrow res:estrAC
     res.cantidad \leftarrow 1 // O(1)
     res.raiz = c // O(1)
     res.alturaMax = 1 // O(1)
     var tuplaA : datosCat
     var punt : puntero(datosCat)
     tuplaA \leftarrow (c,1,1,esVacia?,punt)
     punt \leftarrow puntero(tuplaA)
     res.familia = definir(padre, punt, res.familia) // O(|c|)
     res.categorias \leftarrow agregarAtras(tuplaA, res.categorias)
Complejidad: O(|c|)
    Algoritmo: 6
```

IAGREGAR (in/out ac: estrAC,in c: categoria, in h: categoria)

var puntPadre : puntero(datosCat) //O(1)

```
puntPadre \leftarrow (obtener(c,ac.familia)) //O(|c|)
     if (*puntPadre).altura == ac.alturaMax //O(1)
     then ac.alturaMax = ac.alturaMax + 1 //O(1)
     ELSE ac.alturaMax = ac.altura<math>Max 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) //O(|h|)
     punt \leftarrow puntero(tuplaA) //O(1)
     Agregar((*puntPadre).hijos,punt) // O(1)
     definir(h,punt,ac.familia) //O(|h|)
    ac.cantidad ++ //O(1)
     agregarAtras(tuplaA,res.categorias) //O(1)
Complejidad: O(|c|+|h|)
   Algoritmo: 7
IALTURA (in ac: estrAC) \longrightarrow 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|)
Complejidad: O(|c|)
   Algoritmo: 9
IESSUBCATEGORIA (in ac: estrAC, in c: categoria,in h: categoria) → res:bool
     var puntPadre: puntero(datosCat) //O(1)
     puntPadre \leftarrow (obtener(c,ac.familia)) //O(|c|)
     res \leftarrow false // O(1)
     if c == ac.raiz O(|c|)
     then res \leftarrow true // O(1)
    ELSE actual \leftarrow h // O(1)
     while (res \neq true \wedge actual \neq ac.raiz)
     if actual \in (*puntPadre).hijos
    \mathbf{then} \ \mathrm{res} \leftarrow \mathrm{true}
     ELSE actual \leftarrow (*(obtener(actual,ac.familia)) ).abuelo FI FI
Complejidad:
   Algoritmo: 10
IALTURACATEGORIA (in ac: estrAC, in c: categoria) → res:nat
     res \leftarrow (*(obtener(c,ac.familia))).altura // O(|c|)
Complejidad: O(|c|)
   Algoritmo: 11
IHIJOS (in ac: estrAC, in c: categoria) → res:conj(categoria)
    res \leftarrow (*obtener(c,ac.familia)).hijos // O(ALGO) PREGUNTAR!!! EN ESTE LA COMPLEJIDAD ES EL ITER-
ADOR DEVOLVEMOS EL PUNTERO? Complejidad:
   Algoritmo 12
IOBTENER (in c. categoria, in ac. estrAC) \longrightarrow res:puntero(datosCat)
    res \leftarrow obtener(c,ac.familia) // O(|c|)
Complejidad: O(|c|)
```

Algoritmo: 13

 $\mathbf{IPUNTRAIZ}\ (\mathbf{in}\ \mathrm{ac}:\ \mathrm{estrAC}) \longrightarrow \mathrm{res:puntero}(\mathrm{datosCat})$ 

 $res \leftarrow ac.raiz // O(1)$ Complejidad: O(1)

### 3. Renombres

TAD CATEGORIA

es String

Fin TAD

TAD LINK

es String

Fin TAD

TAD FECHA

es Nat

Fin TAD