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)

```
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 \emptyset?(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 se representa con estrILL donde estrILL es: tupla (

```
arbolCategorias: acat,
       actual:nat,
       accesosXLink: dicc(link:string,puntero(datosLink)),
      listaLinks:Lista(datosLink),
                                           arrayCantLinks:arreglo-dimen(linksFamilia) )
   Donde datosLink es:
tupla < link: link, catDLink: string, accesos: Lista(acceso) >
   Donde acceso es:
tupla < dia:nat, cantAccesos:nat>
   Donde linksFamilia es:
lista (puntero(datosLink))
       Invariante de Representación
   1. Para todo 'link' que exista en 'accesosXLink' debera existir en algun 'links' de una clave 'categoria' de 'linksXCat'
  2. Todos los dia' deberan ser menor o igual a actual
  3. Para todos los link que existan en 'links' de una categoria de 'linksXCat', esa categoria debera aparecer como
      'catDLink' cuando se consulte por algun link del conjunto como clave en 'accesosXLink'
   \mathbf{Rep} : \mathbf{estrLLI} \longrightarrow \mathbf{bool}
Rep(e) \equiv true \iff
```

1.1.3. Función de Abstraccion

```
\mathbf{Abs}: estrLLI e \rightarrow linkLinkIT \mathbf{Abs}(e) =_{\mathbf{obs}} s: linkLinkIT |
```

1.

```
 \begin{array}{c} \operatorname{categorias}(s) = \operatorname{e.arbolCategorias} \wedge \\ \operatorname{links}(s) = \operatorname{claves}(\operatorname{e.accesosXLink}) \wedge \\ \forall l: \operatorname{link} \operatorname{categoriaLink}(s,l) = *((\operatorname{obtener}(l,\operatorname{e.accesosXLink})).\operatorname{datosLink}).\operatorname{catDLink} \wedge \\ \operatorname{fechaActual}(s) = \operatorname{e.actual} \wedge \\ \forall l: \operatorname{link} l \in \operatorname{links}(l) \wedge_L \operatorname{fechaUltimoAcceso}(s,l) = \operatorname{prim}((*((\operatorname{obtener}(s,\operatorname{e.accesosXLink})).\operatorname{datosLink}).\operatorname{accesos}).\operatorname{dia}) \wedge \\ \forall l: \operatorname{link} \forall f: \operatorname{nat} \operatorname{accesoRecienteDia}(s,l,f) = \operatorname{cantidadPorDia}(f,*((\operatorname{obtener}(s,\operatorname{e.accesosXLink})).\operatorname{datosLink}).\operatorname{accesos}) \end{array}
```

1.1.4. Algoritmos

```
ICATEGORIAS (in s: lli) \longrightarrow res: ac

res \leftarrow s.arbolCategorias// O(1)

ILINKS (in s: estrLLI) \longrightarrow res: conj(link)

res \leftarrow claves(s.accesosXLink) // O(\sum_{i=1}^{longitud(s.listaLinks)})

ICATEGORIALINK (in s: estrLLI, in l: link) \longrightarrow res: categoria res \leftarrow *((obtener(l,s.accesosXLink))).catDLink // O(|l|)
```

```
IFECHAACTUAL (in s. estrLLI) \longrightarrow res. fecha
    res \leftarrow s.actual // O(1)
   IFECHAULTIMOACCESO (in s. estrLLI, in l. link) \longrightarrow res. fecha
    res \leftarrow prim(*((obtener(l,s.accesosXLink))).accesos).dia //O(|l|)
   IACCESOSRECIENTESDIA (in s: estrLLI, in l: link, in f: fecha) \longrightarrow res: nat
    lista(acceso) accesos \leftarrow vacia() //O(1)
    accesos \leftarrow *((obtener(l,s.accesosXLink))).accesos O(|l|)
    while(\neg esVacia?(accesos) \land (prim(accesos)).dia \neq f)
    if (prim(accesos)).dia == f then res = (prim(accesos)).cantAccesos else accesos = fin(accesos) fi O(ALGO)
    end while
    IINICIAR (in ac: acat) \longrightarrow res: estrLLI
    res.actual \leftarrow 1 // O(ALGO)
    res.arbolCategorias \leftarrow ac \ // \ O(ALGO)
    var c: nat //O(1)
    c \leftarrow 1 //O(1)
    res.arrayCantLinks \leftarrow crearArreglo(\#categorias(ac)) // O(1)
    while (c \le \#\text{categorias}(ac))
    res.arrayCantLinks[c] \leftarrow 0 //O(1)
    c ++ //O(1)
    end while
   INUEVOLINK (in/out s: lli, in l: link , in c: categoria) O(ALGO)
    s.accesosXLink \leftarrow definir(l,(c,\emptyset),s.accesosXlink) O(ALGO)
    obtener(c,s.linksXCat) \leftarrow Ag(l,obtener(c,s.linksXCat)) O(ALGO)
   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(ALGO)
     if f = (prim*((obtener(l, s.accesosXLink)).datosLink).accesos).dia
then
    (\text{prim}^*((\text{obtener(l,s.accesosXLink})).datosLink).accesos).dia \leftarrow (\text{prim}^*((\text{obtener(l,s.accesosXLink})).datosLink).accesos).dia
else
   if long(*((obtener(l,s.accesosXLink)).datosLink).accesos) < 3 then
       *((obtener(l,s.accesosXLink)).datosLink).accesos \leftarrow (f,1) ffl *((obtener(l,s.accesosXLink)).datosLink).accesos
   else
       *((obtener(l,s.accesosXLink)).datosLink).accesos
                                                              \leftarrow
                                                                      *((obtener(l,s.accesosXLink)).datosLink).accesos
       ult(*((obtener(l,s.accesosXLink)).datosLink).accesos)
   IESRECIENTE? (in s: lli, in l: link, in f: fecha) \longrightarrow res: bool
   IACCESOSRECIENTES (in s: lli, in c: categoria in l: link) \longrightarrow res: nat
   ILINKSORDENADOSPORACCESOS (in s: lli, in c: categoria) ---> res: secu(link)
     res \leftarrow linksOrdernadosPorAccesosAux(s, c, linksCategoriaOHijos(s, c)) // O(ALGO)
   ICANTLINKS (in s. lli, in c. categoria) \longrightarrow res. nat
```

fi

```
IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) \longrightarrow res: fecha
   IDIASRECIENTES (in s: lli, in l: link) \longrightarrow res: fecha
   IDIASRECIENTESDESDE (in s: lli, in l: link) \longrightarrow res: fecha
   ILINKSCATEGORIAOHIJOS (in s: lli, in c: categoria) → res: conj(link)
    res \leftarrow filtrarLinksCategoriaOHijos(s, c, links(s)) //O(ALGO)
   IFILTRARLINKSCATEGORIASOHIJOS (in s: lli, in c: categoria,in ls: conj(link) ) ---> res: conj(link)
    var todoElConjunto: conj(link) //O(ALGO)
    todoElConjunto \leftarrow ls //O(ALGO)
    while (\neg \emptyset? (todoElConjunto) \land \neg \emptyset (ls))
    if esSubCategoria(categorias(s),c,categoriaLink(s,dameUno(todoElConjunto))) then
   res \leftarrow Ag(dameUno(todoElConjunto), res)
else
   res \leftarrow res
    todoElConjunto \leftarrow sinUno(todoElConjunto) //O(ALGO)
    end while
IDIASRECIENTESPARACATEGORIAS (in s: lli, in c: categoria) --> res: conj(fecha)
   ILINKCONULTIMOACCESO (in s: lli, in c: categoria,in ls: conj(link) ) ---> res: link
   ISUMARACCESOSRECIENTES (in s: lli, in l: link,in fs: conj(fecha) ) \longrightarrow res: nat
   ILINKSORDENADOSPORACCESOSAUX (in s: lli, in c: categoria,in ls: conj(link) ) ---> res: secu(link)
    var todoElConjunto: conj(link) //O(ALGO)
    todoElConjunto \leftarrow ls //O(ALGO)
    while (\neg \emptyset? (todoElConjunto) \land \neg \emptyset (ls))
    res \leftarrow linkConMasAccesos(s,c,todoElConjunto) ffl res // O(ALGO)
    todoElConjunto \leftarrow todoElConjunto - linkConMasAccesos(s,c,todoElConjunto) // O(ALGO)
    endwhile
   ILINKCONMASACCESOS (in s: lli, in c: categoria,in ls: conj(link) ) ---> res: link
    var todoElConjunto: conj(link) //O(ALGO)
    todoElConjunto \leftarrow ls \ //O(ALGO)
    while((todoElConjunto) >1)
   \beta (in b. bool) \longrightarrow res. nat
```

fi

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 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 \ \mathbf{if} \ \ h == \ c' \ \ \mathbf{then} \ \ \emptyset \ \ \mathbf{else} \ \ (\mathbf{if} \ \ c == c' \ \ \mathbf{then} \ \ h \ \ \mathbf{else} \ \ \emptyset \ \ \mathbf{fi}) \ \cup \ hijos(ac,c,c') \ \ \mathbf{fi} \mathbf{Fin} \ \mathbf{TAD}
```

2.0.5. Modulo de Arbol de Categorias

generos: acat usa: bool, nat, conjunto

 $Post \equiv res =_{obs} nuevo(c)$

```
se explica con: TAD ArbolDeCategorias
géneros: acat
         Operaciones Básicas
    categorias (in ac. acat) \longrightarrow res. conj(categoria)
\mathrm{Pre} \equiv \mathrm{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
Pre \equiv 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)
```

Complejidad : O(|c|)

Descripción : Crea un arbol

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

 $\mathrm{Pre} \equiv c \in \mathrm{ac} \wedge \neg \mathrm{vacia?}(h) \wedge \mathrm{ac}_0 =_{\mathrm{obs}} \mathrm{ac}$

Post \equiv ac=obs agregar(ac₀,c,h)

Complejidad : O(|c|+|h|)

Descripción: Agrega una categoria hija a una padre

altura (in ac: estrAC) \longrightarrow res:nat

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

 $Post \equiv res =_{obs} altura(ac)$ Complejidad : O(|ac|)

Descripción : Devuelve la altura del arbol ac

esta? (in c: categoria, in ac: estrAC) \longrightarrow res:bool

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

Post \equiv res $=_{obs}$ esta?(c,ac) Complejidad : O(|ac|)

Descripción : Devuelve si esta o no en el arbol la categoria c

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

alturaCategoria (in ac: estrAC, in c: categoria) --> res:nat

 $\mathrm{Pre} \equiv \mathrm{esta?}(\mathrm{c,ac})$

Post $\equiv \text{res}_{\text{obs}} \text{ alturaCategoria(ac,c)}$

Complejidad: O(no tengo idea)

Descripción : Devuelve la altura de la categoria ${\bf c}$

hijos (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:conj(categoria)

 $Pre \equiv esta?(c,ac)$

 $Post \equiv res{=_{\rm obs}} \ hijos(ac{,}c)$

Complejidad : O(|c|)

Descripción : Devuelve el conjunto de categorias hijos de c

2.1. Pautas de Implementación

2.1.1. Estructura de Representación

```
arbolDeCategorias se representa con estrAC donde estrAC es:
tupla <
       raiz: string,
       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:string>
        Invariante de Representación
   1. Para todo 'padre' que exista en 'familia' debera ser o raiz o pertenecer a algun conjunto de hijos de alguna clave
      'padre'
  2. Todos los elementos de 'hijos de una clave 'padre', cada uno de estos hijos tendran como 'abuelo' a ese 'padre'
      cuando sean clave.
  3. 'cantidad' sera igual a la cantidad de elementos del conjunto de todas las claves del dicc 'familia'.
  4. Cuando la clave es igual a 'raiz' la 'altura es 1.
  5. La 'altura' de cada clave es menor o igual a 'alturaMax'.
  6. Existe una clave en la cual su 'altura' es igual a 'alturaMax'.
   7. Los 'hijos' de una clave tienen 'altura' igual a 1 + 'altura de la clave.
  8. Todos los 'id' de significado de cada clave deberan ser menor o igual a 'cant'.
  9. No hay 'id' repetidos en el 'familia.
 10. Todos los 'id' son consecutivos.
   \mathbf{Rep} : \mathbf{estrAC} \longrightarrow \mathbf{bool}
Rep(e) \equiv true \iff
```

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

```
9. (\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)))
  10. (\forall x: \text{string}) (\text{def}?(x,e.familia)) (\exists y: \text{string}) (\text{def}?(y,e.familia)) \Leftrightarrow
       *((obtener(y,e.familia)) ).id \leq e.cantidad \wedge *((obtener(x,e.familia)) ).id < e.cantidad \wedge_L
       ((obtener(y,e.familia)) ).id = 1 + *((obtener(x,e.familia))).id
2.1.3. Función de Abstraccion
    Abs: estr e \rightarrow arbolDeCategorias
Abs(e) =_{obs} ac: arbolDeCategorias |
                                                                                               categorias(ac) = claves(e.familia) \wedge_L
                                                                                                                    raiz(ac) = e.raiz \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 \land_L
                                                       (\forall c: \text{categoria}) \text{ esta?}(c,ac) \Rightarrow_L \text{ id}(ac,c) = (*(\text{obtener}(c,e.familia))).id)
2.1.4. Algoritmos
    ICATEGORIAS (in ac: estrAC) \longrightarrow res: conj(categoria)
    res \leftarrow claves(ac.familia) // O(ALGO)
    IRAIZ (in ac: estrAC) \longrightarrow res: categoria
    res \leftarrow ac.raiz // O(1)
    IPADRE (in ac: estrAC, in h: categoria) → res: puntero(categoria)
    res \leftarrow (*(obtener(h,ac.familia))).abuelo // O(ALGO)
    IID (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:puntero(nat)
    res \leftarrow (*(obtener(c,ac.familia))).id // O(ALGO)
    INUEVO (in c. categoria) \longrightarrow res:estrAC
     res.cantidad \leftarrow 1 // O(ALGO)
     res.raiz = c // O(ALGO)
     res.alturaMax = 1 // O(ALGO)
     var tuplaA : datosCat
     var punt : puntero(datosCat)
     tuplaA \leftarrow (c,1,1,\emptyset,punt)
     punt \leftarrow puntero(tuplaA)
     res.familia = definir(padre, punt, res.familia) // O(ALGO)
     res.categorias \leftarrow agregarAtras(tuplaA, res.categorias)
    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)
   ac.alturaMax = 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,\emptyset,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)
   IALTURA (in ac: estrAC) \longrightarrow res:nat
     res \leftarrow ac.alturaMax
                                                                                                                //O(1)
       IESTA? (in c. categoria, in ac. estrAC) \longrightarrow res:bool
     res \leftarrow def?(c,ac.familia)
                                                                                                                 //O(|c|)
   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|)
     _{
m 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
         then
      res \leftarrow true
   else
      actual \leftarrow (*(obtener(actual, ac.familia))).abuelo
   fi
fi
       IALTURACATEGORIA (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:nat
     res \leftarrow (*(obtener(c,ac.familia))).altura // O(ALGO)
       IHIJOS (in ac: estrAC, in c: categoria) → res:conj(categoria)
    res ← (obtener(c,ac.familia)).hijos // O(ALGO) PREGUNTAR!!! EN ESTE LA COMPLEJIDAD ES EL ITER-
ADOR DEVOLVEMOS EL PUNTERO?
3.
      Renombres
TAD CATEGORIA
     es String
Fin TAD
TAD LINK
    es String
Fin TAD
TAD FECHA
```

es Nat

Fin TAD