# 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 $\rightarrow$  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 \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,
linksXCat: dicc (categoria: string, links: conj(link)), alturaAC: nat),
actual:nat,
accesosXLink: dicc(link:string,(catDLink:string, accesossecu((tupla(dia:nat, cantidadAcceso)))))
```

#### 1.1.2. 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}

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

1.

#### 1.1.3. Función de Abstraccion

```
\mathbf{Abs}: estrLLI e \rightarrow linkLinkIT \mathbf{Abs}(e) =<sub>obs</sub> s: linkLinkIT |
```

```
 \begin{array}{c} \operatorname{categorias}(s) = \operatorname{e.arbolCategorias} \wedge \\ \operatorname{links}(s) = \operatorname{claves}(\operatorname{e.accesos}X\operatorname{Link}) \wedge \\ \forall l: \operatorname{link} \operatorname{categoriaLink}(s,l) = (\operatorname{obtener}(l,\operatorname{e.accesos}X\operatorname{Link})).\operatorname{cat}\operatorname{DLink} \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.accesos}X\operatorname{Link})).\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.accesos}X\operatorname{Link})).\operatorname{accesos}) \end{array}
```

#### 1.1.4. Algoritmos

```
ICATEGORIAS (in s: lli) → res: ac

res = s.arbolCategorias// O(ALGO)

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

res = claves(s.accesosXLink) // O(ALGO)

ICATEGORIALINK (in s: estrLLI, in l: link) → res: categoria res = (obtener(l,s.accesosXLink)).catDLink // O(ALGO)

IFECHAACTUAL (in s: estrLLI) → res: fecha res = s.actual // O(ALGO)

IFECHAULTIMOACCESO (in s: estrLLI, in l: link) → res: fecha res = (prim(obtener(l,s.accesosXLink))).dia //O(ALGO)

IACCESOSRECIENTESDIA (in s: estrLLI, in l: link, in f: fecha) → res: nat accesos = (obtener(l,s.accesosXLink)),.accesos O(ALGO)
```

while  $(\neg\emptyset?(accesos) \land \Pi_1(prim(accesos)) \neq f)$  O(ALGO)

```
if \Pi_1(\text{prim}(\text{accesos})) == f then \text{res} = \Pi_2(\text{prim}(\text{accesos})) else \text{accesos} = \text{fin}(\text{accesos}) fi O(ALGO)
   IINICIAR (in ac: acat) \longrightarrow res: estrLLI
    todas = categorias(ac) // O(ALGO)
    while (\neg \emptyset?(todas))
    res.linksXCat = definir(dameUno(todas), \emptyset, res.linksXCat) // O(ALGO)
    todas = sinUno(todas) // O(ALGO)
    res.arbolCategorias = ac // O(ALGO)
    INUEVOLINK (in/out s: lli, in l: link , in c: categoria) O(ALGO)
    s.accesosXLink = definir(l,(c,\emptyset),s_0.accesosXlink) O(ALGO)
    obtener(c,s.linksXCat) = Ag(l,obtener(c,s_0.linksXCat)) O(ALGO)
   IACCESO (in/out s: lli, in l: link, in f: fecha)
     if s.actual == f then s.actual = s_0.actual else s.actual = f fi O(ALGO)
     if f = (prim(obtener(l,s_0.accesosXLink)).accesos).dia
   (prim(obtener(l,s.accesosXLink)).accesos).dia = (prim(obtener(l,s_0.accesosXLink)).accesos).dia + 1
else
   if long((obtener(l,s_0.accesosXLink)).accesos) < 3 then
       (obtener(l,s.accesosXLink)).accesos = (f,1) ffl (obtener(l,s_0.accesosXLink)).accesos
       (obtener(l,s.accesosXLink)).accesos
                                                                         (obtener(l,s_0.accesosXLink)).accesos
       ult((obtener(l,s_0.accesosXLink)).accesos)
   fi
fi
   IESRECIENTE? (in s: lli, in l: link, in f: fecha) \longrightarrow res: bool
       TAD ARBOLDECATEGORIAS
2.
TAD ARBOLDECATEGORIAS
     géneros
                   acat
                    generadores, categorias, raÃz, padre, id, altura, estÃ;?, esSubCategoria, alturaCategoria, hijos
     exporta
                   BOOL, NAT, CONJUNTO
     usa
     observadores básicos
       categorias : acat ac \longrightarrow \text{conj}(\text{categoria})
       raiz : acat ac \longrightarrow categoria
                                                                                               \{esta?(h,ac) \land raiz(ac) \neq h \}
       padre : acat ac \times categoria h \longrightarrow categoria
       id : acatac \times {\it categoria} \; c \; \longrightarrow \; {\it nat}
                                                                                                                \{esta?(c,ac)\}
```

altura : acat $ac \longrightarrow \mathrm{nat}$ esta? : categoria  $c \times \mathrm{acat} \ ac \longrightarrow \mathrm{bool}$ 

agregar : acat  $ac \times$  categoria  $c \times$  categoria  $h \longrightarrow$  acat

nuevo : categoria  $c \longrightarrow \operatorname{acat}$ 

generadores

otras operaciones

 $\{\neg vacia?(c)\}$ 

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

```
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 \text{nat}
                                                                                                                              \{esta?(c,ac)\}
  hijos : acat ac \times categoria c \longrightarrow conj(categoria)
                                                                                                                              \{esta?(c,ac)\}
                 \forall a: arbolDeCategorias
axiomas
                 \forall c: categoria
                 \forall ca: conj(arbolDeCategoria)
                 \forall cc: conj(categoria)
  categorias(nuevo(c)) \equiv c
  categorias(agregar(ac,c,h)) \equiv Ag(h, categorias(ac))
  raiz(nuevo(c)) \equiv c
  raiz(agregar(ac,c,h)) \equiv raiz(ac)
  padre(agregar(ac,c,h),h') \equiv if h == h' then c else <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{agregar}(\operatorname{ac}, c, h), h))
  alturaCategoria(ac, c) \equiv if c == raiz(ac) then 1 else 1 + alturaCategoria(ac, padre(ac, c)) fi
  esta?(c,ac) \equiv c \exists categorias(ac)
  esSubCategoria(ac,c,h) \equiv c == h \lor L (h = raiz(ac) \land L esSubCategoria(ac,c,padre(ac,h)))
  hijos(nuevo(c1), c2) \equiv \emptyset
  hijos(agregar(ac,c,h), c') \equiv if h == c' then \emptyset else (if c==c' then h else \emptyset fi) \cup hijos(ac,c,c') fi
```

## 2.0.5. Modulo de Arbol de Categorias

generos: acat
usa: bool, nat, conjunto

se explica con: TAD ArbolDeCategorias

géneros: acat

Fin TAD

#### 2.0.6. 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
\mathrm{Pre} \equiv \mathrm{true}
Post \equiv res =_{obs} raiz(ac)
Complejidad : O(1)
Descripción : Devuelve la raiz del arbol ac
    \mathbf{padre} (in ac: estrAC, in h: categoria) \longrightarrow res: categoria
Pre \equiv h \in ac \land 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{=_{\rm 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<sub>0</sub>,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
    \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
    alturaCategoria (in ac: estrAC, in c: categoria) → 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) \longrightarrow 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

```
arbolDeCategorias \ \mathbf{se} \ \mathbf{representa} \ \mathbf{con} \ \mathrm{estrAC} \ \mathbf{donde} \ \mathrm{estrAC} \ \mathbf{es} : \\ tupla \ ( \\ \mathit{raiz} : \ \mathrm{string}, \\ \mathit{cantidad} : \ \mathrm{nat}, \\ \mathit{cantidad} : \ \mathrm{nat}, \\ \mathit{alturaMax} : \ \mathrm{nat}, \\ \mathit{familia} : \mathrm{diccTrie}(\mathit{padre} : \mathrm{string}, \mathrm{tupla}(\mathit{abuelo} : \mathrm{string}, \mathit{hijos} : \mathrm{conj}(\mathrm{string}), \mathit{id} : \mathrm{nat}, \mathit{altura} : \mathrm{nat})), \\ )
```

## 2.1.2. 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}
 \mathbf{Rep(e)} \equiv \mathbf{true} \iff
```

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

#### 2.1.3. Función de Abstraccion

```
Abs: estr e \rightarrow arbolDeCategorias
Abs(e) =<sub>obs</sub> ac: arbolDeCategorias |
```

```
\operatorname{categorias}(\operatorname{ac}) = \operatorname{claves}(\operatorname{e.familia}) \wedge_L \\ \operatorname{raiz}(\operatorname{ac}) = \operatorname{e.raiz} \wedge_L \\ (\forall c: \operatorname{categoria}) \operatorname{esta?}(\operatorname{c,ac}) \wedge \operatorname{c} \neq \operatorname{raiz}(\operatorname{ac}) \Rightarrow_L \operatorname{padre}(\operatorname{ac,c}) = (\operatorname{obtener}(\operatorname{c,e.familia})).\operatorname{abuelo} \wedge_L \\ (\forall c: \operatorname{categoria}) \operatorname{esta?}(\operatorname{c,ac}) \Rightarrow_L \operatorname{id}(\operatorname{ac,c}) = (\operatorname{obtener}(\operatorname{c,e.familia})).\operatorname{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) \longrightarrow res. categoria
res \leftarrow (obtener(h,ac.familia)).abuelo // O(ALGO)
IID (in ac: estrAC, in c: categoria) \longrightarrow res:nat
res \leftarrow (obtener(c,ac.familia)).id // O(ALGO)
INUEVO (in c. categoria) \longrightarrow res:estrAC
 res.cantidad = 1 // O(ALGO)
 res.raiz = categoria // O(ALGO)
 res.alturaMax = 1 // O(ALGO)
 padre = c // O(ALGO)
 abuelo = c // O(ALGO)
 hijos = \emptyset // O(ALGO)
 res.familia = definir(padre, (abuelo, hijos, 1, 1), vacio) // O(ALGO)
```

```
IAGREGAR (in/out ac: estrAC,in c: categoria, in h: categoria)
       if (obtener(c,ac_0.familia).altura) == ac_0.alturaMax then
   ac.alturaMax = ac_0.alturaMax + 1
else
   ac.alturaMax = ac_0.alturaMax
fi
    (obtener(c,ac.familia)).hijos = Ag(h,(obtener(c,ac_0.familia)).hijos) \; // \; O(ALGO)
    ac.familia = definir(h, (c, \emptyset, ac_0.cantidad + 1, (obtener(c, ac_0.familia)).altura + 1), ac_0.familia) //O(ALGO)
    ac.cantidad = ac_0.cantidad + 1 //O(ALGO)
   IALTURA (in ac: estrAC) \longrightarrow res:nat
   res \leftarrow ac.alturaMax // O(ALGO)
   IESTA? (in c: categoria,in ac: estrAC) → res:bool
   res \leftarrow def?(c,ac.familia) // O(ALGO)
   IESSUBCATEGORIA (in ac: estrAC, in c: categoria,in h: categoria) → res:bool
    res = false // O(ALGO)
    if c = ac.raiz then
   res = true
else
   actual = h
   while (res \neq true \wedge actual \neq ac.raiz)
   if actual \in (obtener(c,ac.familia)).hijos then true else <math>actual = (obtener(actual,ac.familia)).abuelo fi
fi
       IALTURACATEGORIA (in ac: estrAC, in c: categoria) → res:nat
   res \leftarrow (obtener(c,ac.familia)).altura // O(ALGO)
    IHIJOS (in ac: estrAC, in c: categoria) → res:conj(categoria)
    res \leftarrow (obtener(c,ac.familia)).hijos // O(ALGO) PREGUNTAR!!!
3.
      Renombres
TAD CATEGORIA
    es String
Fin TAD
TAD LINK
    es String
Fin TAD
TAD FECHA
    es Nat
```

Fin TAD