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,
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)

```
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.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
   IACCESOSRECIENTES (in s. lli, in c. categoria in l. link) \longrightarrow res. nat
   \mathbf{ILINKSORDENADOSPORACCESOS} \ (\mathbf{in} \ \mathbf{s}: \ \mathbf{lli}, \ \mathbf{in} \ \mathbf{c}: \ \mathbf{categoria}) \ \longrightarrow \ \mathbf{res}: \ \mathbf{secu}(\mathbf{link})
     res = linksOrdernadosPorAccesosAux(s, c, linksCategoriaOHijos(s, c))
   ICANTLINKS (in s. lli, in c. categoria) \longrightarrow res. nat
   IMENORRECIENTE (in s: lli, in l: link) \longrightarrow res: fecha
   IDIASRECIENTES (in s. lli, in l. link) \longrightarrow res. fecha
   \mathbf{IDIASRECIENTESDESDE} \ (\mathbf{in} \ \mathbf{s:} \ \mathbf{lli}, \ \mathbf{in} \ \mathbf{l:} \ \mathbf{link}) \longrightarrow \mathbf{res:} \ \mathbf{fecha}
   ILINKSCATEGORIAOHIJOS (in s: lli, in c: categoria) → res: conj(link)
   IFILTRARLINKSCATEGORIASOHIJOS (in s: lli, in c: categoria,in ls: conj(link) ) \longrightarrow res: conj(link)
```

if $\Pi_1(\text{prim}(\text{accesos})) == f$ then $\text{res} = \Pi_2(\text{prim}(\text{accesos}))$ else accesos = fin(accesos) fi O(ALGO)

```
ILINKCONULTIMOACCESO (in s: lli, in c: categoria, in ls: conj(link)) \longrightarrow res: link
    ISUMARACCESOSRECIENTES (in s: lli, in l: link,in fs: conj(fecha) ) --> res: nat
    ILINKSORDENADOSPORACCESOSAUX (in s: lli, in c: categoria,in ls: conj(link) ) ---> res: secu(link)
    ILINKCONMASACCESOS (in s: lli, in c: categoria,in ls: conj(link) ) ---> res: link
    \beta (in b: bool) \longrightarrow res: nat
       TAD ARBOLDECATEGORIAS
2.
TAD ARBOLDECATEGORIAS
     géneros
                     acat
                     generadores, categorias, ra\tilde{A}z, padre, id, altura, est\tilde{A}_i?, esSubCategoria, alturaCategoria, hijos
     exporta
                     BOOL, NAT, CONJUNTO
     usa
     observadores básicos
        categorias : acatac \longrightarrow \text{conj}(\text{categoria})
        raiz : acat ac \longrightarrow \text{categoria}
        padre : acat ac \times categoria h \longrightarrow categoria
                                                                                                      \{esta?(h,ac) \land raiz(ac) \neq h \}
                                                                                                                         \{esta?(c,ac)\}
        id : acat ac \times categoria c \longrightarrow nat
     generadores
        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
SubCategoria : acat ac \times categoria c \times categoria
 h \longrightarrow bool
                                                                                                        \{esta?(c,ac) \land esta?(h,ac)\}
        altura
Categoria : acatac \times categoria
 c \longrightarrow {\rm nat}
                                                                                                                         \{esta?(c,ac)\}
                                                                                                                         \{esta?(c,ac)\}
        hijos : acat ac \times \text{categoria } c \longrightarrow \text{conj}(\text{categoria})
     axiomas
                     \forall a: arbolDeCategorias
                     \forall c: categoria
                     \forall ca: conj(arbolDeCategoria)
                     \forall cc: conj(categoria)
```

IDIASRECIENTESPARACATEGORIAS (in s. lli, in c. categoria) — res. conj(fecha)

 $categorias(nuevo(c)) \equiv c$

 $categorias(agregar(ac,c,h)) \equiv Ag(h, categorias(ac))$

2.0.5. Modulo de Arbol de Categorias

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

2.0.6. Operaciones Básicas

```
categorias (in ac: acat) → res: conj(categoria)

Pre ≡ true
Post ≡ res=obs categorias(ac)
Complejidad : O(#categorias(ac))
Descripción : Devuelve el conjunto de categorias de un ac

raiz (in ac: acat) → res: categoria

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

```
padre (in ac: estrAC, in h: categoria) \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{=_{\rm obs}\ nuevo(c)}
Complejidad : O(|c|)
Descripción: Crea un arbol
    agregar (in/out ac: estrAC,in c: categoria, in h: categoria)
Pre \equiv c \in ac \land \neg vacia?(h) \land ac_0 =_{obs} ac
Post \equiv ac =_{obs} agregar(ac_0,c,h)
Complejidad : O(|c|+|h|)
Descripción: Agrega una categoria hija a una padre
    altura (in ac: estrAC) \longrightarrow res:nat
Pre \equiv true
Post \equiv res =_{obs} altura(ac)
Complejidad : O(|ac|)
Descripción : Devuelve la altura del arbol ac
    esta? (in c: categoria, in ac: estrAC) \longrightarrow res:bool
\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) \longrightarrow res:nat
Pre \equiv esta?(c,ac)
```

```
Post ≡ res=obs alturaCategoria(ac,c)
Complejidad : O(no tengo idea)
Descripción : Devuelve la altura de la categoria c

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

Pre ≡ esta?(c,ac)
Post ≡ 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 se representa con estrAC donde estrAC es:
tupla (
    raiz: string,
    cantidad: nat,
    alturaMax: nat,
    familia:diccTrie(padre:string,tupla(abuelo:string,hijos:conj(string),id:nat,altura: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}(\mathbf{e}) \equiv \mathbf{true} \iff
```

- 1. $(\forall x, y: \text{string}) (\text{def}?(x, e.familia)) \iff (x == e.raiz) \lor (\text{def}?(y, e.familia)) \land_L x \in (\text{obtener}(y, e.familia)).$ hijos
- 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. $(\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) \land x = e.\text{raiz} \Rightarrow_L (\text{obtener}(x,e.\text{familia})).\text{altura} = 1$

```
5. (\forall x: \text{string}) (\text{def}?(x,e.familia)) \Rightarrow L (\text{obtener}(x,e.familia)).altura \leq e.alturaMax
```

- 6. $(\exists x: string) (def?(x,e.familia)) \land_L (obtener(x,e.familia)).altura = e.alturaMax$
- 7. $(\forall x, y: \text{string}) (\text{def}?(x,e.familia)) \land (\text{def}?(y,e.familia)) \land_L y \in (\text{obtener}(x,e.familia)). \text{hijos} \Rightarrow$ (obtener(y,e.familia)).altura = 1 + (obtener(x,e.familia)).altura
- 8. $(\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x, \text{e.familia})) \Rightarrow_L (\text{obtener}(x, \text{e.familia})).\text{id} \leq \text{e.cant}$
- 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. $(\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) (\exists y: \text{string}) (\text{def?}(y,e.\text{familia})) \Leftrightarrow$ (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

```
\mathbf{Abs}: estr \mathbf{e} \to \text{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

fi

```
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
     (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) \longrightarrow res. bool
    res \leftarrow def?(c,ac.familia) // O(ALGO)
```

```
IESSUBCATEGORIA (in ac: estrAC, in c: categoria,in h: categoria) → res:bool
```

```
 \begin{array}{lll} res = false \ // \ O(ALGO) \\ & \textbf{if} & c = ac.raiz & \textbf{then} \\ & res = true \\ & \textbf{else} \\ & actual = h \\ & while (res \neq true \land actual \neq ac.raiz) \\ & \textbf{if} & actual \in (obtener(c,ac.familia)).hijos & \textbf{then} & true & \textbf{else} & actual = (obtener(actual,ac.familia)).abuelo & \textbf{fi} \\ & \textbf{IALTURACATEGORIA} & \textbf{(in} & ac: estrAC, \textbf{in} & c: categoria) & \longrightarrow res:nat \\ & res \leftarrow (obtener(c,ac.familia)).altura \ // & O(ALGO) \\ & \textbf{IHIJOS} & \textbf{(in} & ac: estrAC, \textbf{in} & c: categoria) & \longrightarrow res:conj(categoria) \\ & res \leftarrow (obtener(c,ac.familia)).hijos \ // & O(ALGO) & PREGUNTAR!!! \\ \end{array}
```

3. Renombres

TAD CATEGORIA

es String

Fin TAD

TAD LINK

es String

Fin TAD

TAD FECHA

es Nat

Fin TAD