# 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 generadores, categorias, links, categoriaLink, fechaActual, fechaUltimoAcceso, accesosRecientesDia, exporta esReciente?, accesosRecientes, linksOrdenadosPorAccesos, cantLinks BOOL, NAT, CONJUNTO, SECUENCIA, ARBOLCATEGORIAS usa observadores básicos : lli scategorias  $\rightarrow$  acat : lli slinks  $\rightarrow \text{conj}(\text{link})$ :  $lli \times link$ categoriaLink categoria fechaActual : lli → fecha fechaUltimoAcceso → fecha  $\{l\exists links(s)\}$ : lli  $s \times \text{link } l$ accesosRecientesDia : lli  $s \times \text{link } l \times \text{fecha } f$  $\rightarrow$  nat generadores iniciar → lli : acat acnuevoLink : 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  $s \times \text{link } l \times \text{fecha } f$  $\longrightarrow$  lli acceso 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/>Accesdis  $\times$  categoria<br/> c $\longrightarrow$  secu(link)  $\{esta?(c, categorias(s))\}$ cantLinks : lli  $s \times$  categoria c $\{esta?(c, categorias(s))\}$  $\rightarrow$  nat menorReciente : lli  $s \times \text{link } l$  $\longrightarrow$  fecha  $\{l\exists links(s)\}$ diasRecientes : lli  $s \times \text{link } l$  $\longrightarrow$  fecha  $\{l\exists links(s)\}$ diasRecientesDesde : lli  $s \times \text{link } l$  $\longrightarrow$  fecha  $\{l\exists links(s)\}$ links Categorias O<br/>Hijos : lli $s \times$ categoriac $\{esta?(c, categorias(s))\}$  $\longrightarrow$  conj(link) filtrarLinksCategoriaOHijliss  $\times$  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/>ias  $\times$  categoria c $\longrightarrow$  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  $c \times \text{conj}(\text{link})$   $ls \longrightarrow \text{secu}(\text{link})$  $\{esta?(c, categorias(s)) \land ls \subseteq linksCategoriasOHijos(s, c)\}$ :  $\text{lli } s \times \text{categoria } c \times \text{conj(link)} \ ls \longrightarrow \text{link}$ linkConMasAccesos  $\{esta?(c, categorias(s)) \land ls \subseteq linksCategoriasOHijos(s, c)\}$ β : bool b $\longrightarrow$  nat  $\forall it, it'$ : linklinkIT axiomas  $\forall a: arbolDeCategorias$  $\forall c$ : categoria  $\forall l$ : link  $\forall f$ : fecha  $\forall cc: \text{conj}(\text{categoria})$ 

```
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 \mathbf{if} l == l' \mathbf{then} \ 0 \mathbf{else} \ accesoRecienteDia(s,l',f) \mathbf{fi}
accesoRecienteDia(acceso(s,l,f),l',f') \equiv \beta(l == l' \land f == f') + \mathbf{if} esReciente?(s,l,f') then accesoReciente
                                             Dia(s,l',f') else 0 fi
accesosRecientes(s, c, l) \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))
                                                                                                            accesosRecien-
                                                                                                    >
                                        tes(s,c,linkConMasAccesos(s,c,sinUno(ls))) then
                                            dameUno(ls)
                                            linkConMasAccesos(s,c,sinUno(ls))
                                        fi
                                    fi
cantLinks(s, c) \equiv \#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}
```

```
links
Categoria
O<br/>Hijos(s, c, links(s)) \equiv filtrar
Links
Categoria
O<br/>Hijos(s, c, links(s))
filtrarLinksCategoriaOHijos(s,\,c,\,ls) \ \equiv \ \textbf{if} \ \ \emptyset ? (ls) \ \ \textbf{then}
                                              else
                                                       esSubCategoria(categorias(s),c,categoriaLink(s,dameUno(ls)))
                                                  (if
                                                  then
                                                      dameUno(ls)
                                                  else
                                                  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
                                            accesosRecientesDia(s, l, dameUno(f)) + sumarAccesosRecientes(s, l,
                                        fi
\beta(b) \equiv if b then 1 else 0 fi
```

#### Fin TAD

#### 1.0.1. Modulo de linkLinkIT

```
generos: lli
usa: bool, nat, conjunto, secuencia, arbolCategorias
se explica con: TAD linkLinkIT
géneros: lli
```

### 1.0.2. Operaciones Básicas

```
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

categoriaLink (in s: estrLLI, in l: link) → res: categoria

Pre ≡ true
Post ≡ res=obs categoriaLink(s,l)
Complejidad : O(cuanto seria esto? todos los links?)
```

# 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 $Pre \equiv true$ $Post \equiv res =_{obs} iniciar(ac)$ 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) $Pre \equiv l \in links(s) \land f \geq fechaActual(s) \land s_0 =_{obs} s$ Post $\equiv s =_{obs} acceso(s_0, l, f)$ Complejidad : O(|l|)Descripción: Acceder a un link del sistema es Reciente? (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

accesos Recientes (in s: lli, in c: categoria in l: link)  $\longrightarrow$  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)
Complejidad: O(no tengo idea)
```

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

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

```
Pre \equiv c \in categorias(s)
Post \equiv res =_{obs} diasRecientesParaCategorias(s,c)
Complejidad: O(es la cantidad de accesos recientes esto??)
Descripción: Devuelve el conjunto de fechas recientes de la categoria c
   linkConUltimoAcceso (in s: lli, in c: categoria, in ls: conj(link) ) \longrightarrow res: link
Pre \equiv c \in categorias(s) \land \emptyset?(ls) \land ls \subseteq linksCategoriasOHijos(s,c)
Post \equiv res =_{obs} linkConUltimoAcceso(s,c,ls)
Complejidad : O(\#ls??)
Descripción : Devuelve el link que se accedio por ultima vez del conjunto ls
    sumarAccesosRecientes (in s: lli, in l: link,in fs: conj(fecha) ) \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

link Link IT se representa con estr<br/>ILL donde estr ILL 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'

 $categorias(s) = CHEQUEAR LA ESTRUCTURA \land$ 

 $links(s) = claves(e.accesosXLink) \land$ 

 $fechaActual(s) = e.actual \land$ 

```
\mathbf{Rep} : \mathbf{estrLLI} \longrightarrow \mathbf{bool}
Rep(e) \equiv true \iff
```

1.

#### Función de Abstraccion 1.1.3.

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

```
\forall l: link categoriaLink(s,l) = (obtener(l,e.accesosXLink)).catDLink \land
                     \forall l: \text{link } l \in \text{links}(l) \land_L \text{ fechaUltimoAcceso}(s,l) = \text{prim}(((\text{obtener}(s,e.accesosXLink})).accesos).dia) \land
                        \forall l: \text{link} \forall f: \text{nat accesoRecienteDia}(s, l, f) = \text{cantidadPorDia}(f, (\text{obtener}(s, e. \text{accesoSXLink})). \text{accesos})
1.1.4. Algoritmos
   ICATEGORIAS (in s: lli) \longrightarrow res: ac
// O(ALGO)
   ILINKS (in s: estrLLI) \longrightarrow res: conj(link)
    res = claves(s.accesosXLink) // O(ALGO)
   ICATEGORIALINK (in s. estrLLI, in l. link) \longrightarrow res. categoria
    res = (obtener(l,s.accesosXLink)).catDLink // O(ALGO)
    IFECHAACTUAL (in s. estrLLI) \longrightarrow res. fecha
    res = s.actual // O(ALGO)
   IFECHAULTIMOACCESO (in s: estrLLI, in l: link) \longrightarrow res: fecha
    res = (prim(obtener(l,s.accesosXLink))).dia //O(ALGO)
    IACCESOSRECIENTESDIA (in s: estrLLI, in l: link, in f: fecha) \longrightarrow 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
    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)
    acceso (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)
       TAD ARBOLDECATEGORIAS
2.
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
       padre : acat ac \times categoria h \longrightarrow categoria
                                                                                                    \{esta?(h,ac) \land raiz(ac) \neq h \}
       id : acat ac \times categoria c \longrightarrow nat
                                                                                                                       \{esta?(c,ac)\}
     generadores
                                                                                                                       \{\neg vacia?(c)\}
       nuevo : categoria c \longrightarrow acat
       agregar : acat ac \times categoria c \times categoria h \longrightarrow acat
                                                                                     \{esta?(c,ac) \land \neg vacia?(h) \land \neg esta?(h,ac)\}
     otras operaciones
       altura : acat ac \longrightarrow nat
       esta? : categoria c \times \text{acat } ac \longrightarrow \text{bool}
       es
SubCategoria : acatac \times categoria
 c \times categoria h \longrightarrow bool
                                                                                                      \{esta?(c,ac) \land esta?(h,ac)\}
       altura
Categoria : acatac \times categoria<br/> c \longrightarrow \text{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)
```

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

```
padre(agregar(ac,c,h),h') \equiv \textbf{if} \ h == h' \ \textbf{then} \ c \ \textbf{else} \ padre(ac,c,h') \ \textbf{fi} id(nuevo(c), c') \equiv 1 id(agregar(ac,c,h), h') \equiv \textbf{if} \ h == h' \ \textbf{then} \ \# categorias(ac) + 1 \ \textbf{else} \ id(ac,h2) \ \textbf{fi} altura(nuevo(c)) \equiv alturaCategoria(nuevo(c), c) altura(agregar(ac,c,h)) \equiv max(altura(ac), alturaCategoria(agregar(ac,c,h), h)) alturaCategoria(ac, c) \equiv \textbf{if} \ c == raiz(ac) \ \textbf{then} \ 1 \ \textbf{else} \ 1 + alturaCategoria(ac, padre(ac, c)) \ \textbf{fi} esta?(c,ac) \equiv c \ \exists \ categorias(ac) esSubCategoria(ac,c,h) \equiv c == h \ \forall L \ (h = raiz(ac) \ \land L \ esSubCategoria(ac, c, padre(ac, h))) hijos(nuevo(c1), c2) \equiv \emptyset hijos(agregar(ac,c,h), c') \equiv \textbf{if} \ h == c' \ \textbf{then} \ \emptyset \ \textbf{else} \ (\textbf{if} \ c == c' \ \textbf{then} \ h \ \textbf{else} \ \emptyset \ \textbf{fi}) \cup hijos(ac,c,c') \ \textbf{fi} \textbf{Fin TAD}
```

### 2.0.5. Modulo de Arbol de Categorias

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

#### 2.0.6. Operaciones Básicas

```
categorias (in ac: acat) → res: conj(categoria)
Pre ≡ true
Post ≡ res=obs categorias(ac)
Complejidad : O(#categorias(ac))
Descripción : Devuelve el conjunto de categorias de un ac
raiz (in ac: acat) → res: categoria
Pre ≡ true
Post ≡ res=obs raiz(ac)
Complejidad : O(1)
Descripción : Devuelve la raiz del arbol ac
padre (in ac: estrAC, in h: categoria) → res: categoria
```

```
Pre \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 ac
Post \equiv res =_{obs} id(ac,c)
Complejidad : O(|c|)
Descripción : Devuelve el id de una categoria c en el arbol ac
    nuevo (in c. categoria) \longrightarrow res:estrAC
Pre \equiv \neg vacia?(c)
Post \equiv res =_{obs} nuevo(c)
Complejidad : O(|c|)
Descripción : Crea un arbol
    agregar (in/out ac: estrAC,in c: categoria, in h: categoria)
Pre \equiv c \in ac \land \neg vacia?(h) \land ac_0 =_{obs} ac
Post \equiv ac =_{obs} agregar(ac_0,c,h)
Complejidad : O(|c|+|h|)
Descripción: Agrega una categoria hija a una padre
    altura (in ac: estrAC) \longrightarrow res:nat
Pre \equiv true
Post \equiv res =_{obs} altura(ac)
Complejidad : O(|ac|)
Descripción : Devuelve la altura del arbol ac
    esta? (in c: categoria, in ac: estrAC) \longrightarrow res:bool
Pre \equiv true
Post \equiv res =_{obs} esta?(c,ac)
Complejidad : O(|ac|)
Descripción : Devuelve si esta o no en el arbol la categoria c
    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) \longrightarrow res:nat
Pre \equiv esta?(c,ac)
Post \equiv \text{res}=_{\text{obs}} \text{alturaCategoria(ac,c)}
Complejidad: O(no tengo idea)
Descripción : Devuelve la altura de la categoria c
```

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

## 2.1. Pautas de Implementación

#### 2.1.1. Estructura de Representación

### 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.

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

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

- 8.  $(\forall x: \text{string}) (\text{def?}(x,e.\text{familia})) \Rightarrow_L (\text{obtener}(x,e.\text{familia})).\text{id} \leq e.\text{cant}$
- 9.  $(\forall x, y: \text{string}) (\text{def}?(x,e.familia})) \land (\text{def}?(y,e.familia})) \Rightarrow_L (\text{obtener}(x,e.familia})).id \neq (\text{obtener}(y,e.familia})).id$
- 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

```
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.\text{familia})).\text{abuelo } \land_L
                                               (\forall c: \text{categoria}) \text{ esta?}(c,\text{ac}) \Rightarrow_L \text{ id}(\text{ac},c) = (\text{obtener}(c,\text{e.familia})).\text{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<sub>0</sub>.cantidad +1,(obtener(c,ac<sub>0</sub>.familia)).altura +1), ac<sub>0</sub>.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) \longrightarrow res:bool
     res = false // O(ALGO)
```

```
\label{eq:continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous_continuous
```

#### 3. Renombres

TAD CATEGORIA

es String

Fin TAD

TAD LINK

es String

Fin TAD

 $\mathbf{TAD}$  Fecha

es Nat

Fin TAD