

Algoritmos y Estructuras de Datos II

Departamento de Computación
Facultad de Ciencias Exactas y Naturales
Universidad de Buenos Aires

Trabajo Práctico Número 2

DCNet

Grupo: 21

Integrante	LU	Correo electrónico
Alvarez, Lautaro Leonel	268/14	lautarolalvarez@gmail.com
Maddonni, Axel Ezequiel	200/14	axel.maddonni@gmail.com
Thibeault, Gabriel Eric	114/13	grojo94@hotmail.com
Vigali, Leandro Ezequiel	951/12	leandrovigali@yahoo.com.ar

Reservado para la cátedra

Instancia	Docente	Nota
Primera entrega		
Segunda entrega		

Índice

1. Módulo Red	3
2. Módulo DCNet	10
3. Módulo Cola de Prioridad <i>HEAP</i> (α)	18
4. Módulo Diccionario <i>TRIE</i> (α)	23
5. Módulo Diccionario <i>AVL</i> (κ, σ)	24

1. Módulo Red

Interfaz

usa: CONJ(α), ITCONJ(α), LISTA(α), ITLISTA(α).

se explica con: RED.

géneros: red.

Operaciones de Red

COMPUTADORAS(**in** r : red) $\rightarrow res$: conj(hostname)

Pre $\equiv \{true\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} dameHostnames(computadoras(r))\}$

Complejidad: O(n)

Descripción: devuelve el conjunto de las computadoras.

Aliasing: res se devuelve por copia.

CONECTADAS?(**in** r : red, **in** $c1$: hostname, **in** $c2$: hostname) $\rightarrow res$: bool

Pre $\equiv \{c1, c2 \in dameHostnames(computadoras(r))\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} conectadas?(r, dameCompu(c1), dameCompu(c2))\}$

Complejidad: O(n*L)

Descripción: indica si las computadoras estan conectadas por alguna de sus interfaces.

INTERFAZUSADA(**in** r : red, **in** $c1$: hostname, **in** $c2$: hostname) $\rightarrow res$: interfaz

Pre $\equiv \{conectadas?(r, dameCompu(c1), dameCompu(c2))\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} interfazUsada(r, dameCompu(c1), dameCompu(c2))\}$

Complejidad: O(n*L)

Descripción: devuelve la interfaz por la cual estan conectadas c1 y c2.

INICIARRED() $\rightarrow res$: red

Pre $\equiv \{true\}$

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

Complejidad: O(1)

Descripción: crear una nueva Red.

AGREGARCOMPU(**in/out** r : red, **in** $c1$: compu)

Pre $\equiv \{r = r_0 \wedge (\forall c: compu) c \in computadoras(r_0) \Rightarrow ip(c) \neq c1\}$

Post $\equiv \{r =_{obs} agregarComputadora(r_0, c1)\}$

Complejidad: O(L+i) i=cantidad de interfaces

Descripción: agregar una computadora a la Red.

Aliasing: la computadora se agrega por copia.

CONECTAR(**in** r : red, **in** $c1$: hostname, **in** $i1$: interfaz **in** $c2$: hostname, **in** $i2$: interfaz)

Pre $\equiv \{r = r_0 \wedge c1, c2 \in dameHostnames(computadoras(r)) \wedge c1 \neq c2 \wedge \neg conectadas?(r, dameCompu(c1), dameCompu(c2)) \wedge \neg usaInterfaz?(r, dameCompu(c1), i1) \wedge \neg usaInterfaz?(r, dameCompu(c2), i2) \wedge i1 \in dameCompu(c1).interfaces \wedge i2 \in dameCompu(c2).interfaces\}$

Post $\equiv \{r =_{obs} (conectar(r_0, dameCompu(c1), i1, dameCompu(c2), i2))\}$

Descripción: conectar dos computadoras de la red.

VECINOS(**in** r : red, **in** c : hostname) $\rightarrow res$: conj(hostname)

Pre $\equiv \{c \in dameHostnames(computadoras(r))\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} dameHostnames(vecinos(r, dameCompu(c)))\}$

Complejidad: O(n*L)

Descripción: da el conjunto de computadoras vecinas.

Aliasing: el conjunto se devuelve por copia.

$\text{USAINTERFAZ?}(\text{in } r : \text{red}, \text{in } c : \text{hostname}, \text{in } i : \text{interfaz}) \rightarrow res : \text{bool}$

Pre $\equiv \{c \in \text{dameHostnames}(\text{computadoras}(r))\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} \text{usaInterfaz?}(r, \text{dameCompu}(c), i)\}$

Complejidad: $O(n)$

Descripción: indica si la interfaz está siendo utilizada.

CAMINOSMINIMOS(in $r : \text{red}$, in $c_1 : \text{hostname}$, in $c_2 : \text{hostname}$) $\rightarrow res : \text{conj}(\text{lista}(\text{hostname}))$
Pre $\equiv \{c_1, c_2 \in \text{dameHostnames}(\text{computadoras}(r))\}$
Post $\equiv \{res =_{obs} \text{dameCaminosdeHostnames}(\text{caminosMinimos}(r, \text{dameCompu}(c_1), \text{dameCompu}(c_2)))\}$
Complejidad: $O(n * L)$
Descripción: devuelve los conjuntos de caminos minimos entre las computadoras ingresadas.
Aliasing: res se devuelve por copia.

HAYCAMINO?(in $r : \text{red}$, in $c_1 : \text{hostname}$, in $c_2 : \text{hostname}$) $\rightarrow res : \text{bool}$
Pre $\equiv \{c_1, c_2 \in \text{dameHostnames}(\text{computadoras}(r))\}$
Post $\equiv \{res =_{obs} \text{hayCamino?}(r, \text{dameCompu}(c_1), \text{dameCompu}(c_2))\}$
Complejidad: $O(n * n)$
Descripción: indica si las computadoras son alcanzables mediante algún camino.

• == •(in $r_1 : \text{red}$, in $r_2 : \text{red}$) $\rightarrow res : \text{bool}$
Pre $\equiv \{\text{true}\}$
Post $\equiv \{res =_{obs} (r_1 =_{obs} r_2)\}$
Complejidad: $O(n * n * (L + n * n + m) + n * m * m)$
Descripción: indica si dos redes son iguales.

donde:

hostname es string,

interfaz es nat,

compu es tupla<ip: hostname, interfaces: conj(interfaz)>.

Especificación de las operaciones auxiliares utilizadas en la interfaz (no exportadas)

TAD RED EXTENDIDA

extiende RED

otras operaciones

damehostnames	: conj(compu) \rightarrow conj(hostname)
dameCompu	: red $r \times$ hostname $s \rightarrow$ compu $\{s \in \text{hostnames}(r)\}$
auxDameCompu	: red $r \times$ hostname $s \times$ conj(compu) $cc \rightarrow$ compu $\{s \in \text{hostnames}(r) \wedge cc \subset \text{computadoras}(r)\}$
dameCaminosDeHostnames	: conj(secu(compu)) \rightarrow conj(secu(hostname))
dameSecuDeHostnames	: secu(compu) \rightarrow secu(hostname)

axiomas $\forall r : \text{red}, \forall cc : \text{conj}(\text{compu}), \forall s : \text{hostname}, \forall cs : \text{conj}(\text{secu}(\text{compu})), \forall secu : \text{secu}(\text{compu})$

dameHostnames(cc) \equiv **if** vacio?(cc) **then**
 \emptyset
else
 Ag(ip(dameUno(cc)), dameHostnames(sinUno(cc)))
fi
 dameCompu(r, s) \equiv auxDameCompu($r, s, \text{computadoras}(r)$)
 auxDameCompu(r, s, cc) \equiv **if** ip(dameUno(cc)) = s **then**
 dameUno(cc)
else
 auxDameCompu($r, s, \text{sinUno}(cc)$)
fi

```

dameCaminosDeHostnames(cs)  $\equiv$  if vacio?(cs) then
     $\emptyset$ 
else
    Ag(
        dameSecuDeHostnames(dameUno(cs)),
        dameCaminosDeHostnames(sinUno(cs)) )
fi

dameSecuDeHostnames(secu)  $\equiv$  if vacia?(secu) then
    <>
else
    ip(prim(secu)) • dameSecuDeHostnames(fin(secu))
fi

```

Fin TAD

Representación

red se representa con `estr_red`

donde:

`estr_red` es `dicc(hostname, datos)`

donde `datos` es `tupla(interfaces: conj(interfaz)`
`conexiones: dicc(interfaz, hostname)`
`alcanzables: dicc(dest: hostname, caminos: conj(lista(hostname))))`

`hostname` es `string`, `interfaz` es `nat`.

`Rep : estr_red \longrightarrow bool`

`Rep(e) \equiv true \iff ($\forall c$: hostname, $c \in$ claves(e)) (`
`\ll 1 claves(obtener(e, c).conexiones) \subseteq obtener(e, c).interfaces \wedge`
`($\forall i$: interfaz, $i \in$ claves(obtener(e, c).conexiones)) (`
`\ll 2 obtener(obtener(e, c).conexiones, i) \in claves(e) \wedge`
`\ll 3 obtener(obtener(e, c).conexiones, i) $\neq c$ \wedge`
`\ll 4 ($\neg \exists i'$: interfaz, $i' \in$ claves(obtener(e, c).conexiones), $i \neq i'$) obtener(obtener(e,`
`c).conexiones, i) == obtener(obtener(e, c).conexiones, i') \wedge`
`\ll 5 ($\forall h$: hostname) ($h ==$ obtener(obtener(e, c).conexiones, i) \Rightarrow ($\exists i'$:int) obtener(obtener(e,`
`h).conexiones, i') == c)) \wedge`
`\ll 6 claves(obtener(e, c).alcanzables) \subseteq claves(e) \wedge`
`($\forall a$: hostname, $a \in$ claves(obtener(e, c).alcanzables) (`
`\ll 7 $a \neq c$ \wedge`
`\ll 8 ($\exists s$: secu(hostname)) esCaminoVálido(c, a, s) \wedge`
`\ll 9 #obtener(obtener(e, c).alcanzables, a) $> 0 \wedge_L$`
`($\forall camino$: secu(hostname), $camino \in$ obtener(obtener(e, c).alcanzables, a) (`
`\ll 10 esCaminoVálido(c, a, camino) \wedge`
`\ll 11 $\neg(\exists camino'$: secu(hostname), $camino \neq camino'$, esCaminoVálido(c, a, camino'))`
`long(camino') $<$ long(camino)) \wedge`
`\ll 12 $\neg(\exists camino'$: secu(hostname), $camino \neq camino'$, esCaminoVálido(c, a, camino'))`
`long(camino) == long(camino')) ($camino' \notin$ obtener(obtener(e, c).alcanzables, a))`
`))`

La abreviatura *esCaminoVálido* usada en el Rep se debe leer: (no son funciones, son abreviaturas para hacer más fácil la lectura)

$$\begin{aligned} esCaminoValido (orig, dest, secu) \equiv & (\text{prim}(secu) == orig \wedge \\ & (\forall i: \text{nat}, 0 < i < \text{long}(secu)) \text{ esVecino } (secu[i], secu[i + 1]) \wedge \\ & secu [\text{long}(secu)-1] == dest \wedge \\ & \text{sinRepetidos}(secu)) \end{aligned}$$

Con $esVecino (h1, h2) \equiv (\exists i: \text{interfaz}) h2 == \text{obtener} (\text{obtener}(e, h1).\text{conexiones}, i)$

\\ Rep en Castellano:

Para cada computadora:

1: Las interfaces usadas pertenecen al conjunto de interfaces de la compu.

2: Los vecinos pertenecen a las computadoras de la red.

3: Los vecinos son distintos a la compu actual.

4: Los vecinos no se repiten.

5: Las conexiones son bidireccionales.

6: Los alcanzables pertenecen a las computadoras de la red.

7: Los alcanzables son distintos a la actual.

8: Los alcanzables tienen un camino válido hacia ellos desde la actual.

9: Para cada alcanzable, el conjunto de caminos válidos no es vacío.

10: Todos los caminos en el diccionario alcanzables son válidos.

11: Los caminos son mínimos.

12: Están todos los mínimos.

$\text{Abs} : \text{estr_red } e \longrightarrow \text{red} \quad \{\text{Rep}(e)\}$

$\text{Abs}(e) \equiv r \mid \text{computadoras}(r) = \text{dameComputadoras}(e) \wedge_L$
 $(\forall c1, c2: \text{compu}, c1, c2 \in \text{computadoras}(r)) \text{conectadas?}(r, c1, c2) = (\exists i: \text{interfaz}) (c2.\text{ip} =$
 $\text{obtener}(\text{obtener}(e, c1.\text{ip}).\text{conexiones}, i) \wedge_L$
 $\text{interfazUsada}(r, c1, c2) = \text{buscarClave}(\text{obtener}(e, c1.\text{ip}).\text{conexiones}, c2.\text{ip}))$

Especificación de las funciones auxiliares utilizadas en abs

$\text{dameComputadoras} : \text{dicc}(\text{hostname}; X) \longrightarrow \text{conj}(\text{computadoras})$

$\text{auxDameComputadoras} : \text{dicc}(\text{hostname}; X) \times \text{conj}(\text{hostname}) \longrightarrow \text{conj}(\text{computadoras})$

$\text{buscarClave} : \text{dicc}(\text{interfaz}; \text{hostname}) \times \text{hostname} \longrightarrow \text{interfaz}$

$\text{auxBuscarClave} : \text{dicc}(\text{interfaz}; \text{hostname}) \times \text{hostname} \times \text{conj}(\text{interfaz}) \longrightarrow \text{interfaz}$

axiomas $\forall e: \text{dicc}(\text{hostname}, X), \forall d: \text{dicc}(\text{interfaz}, \text{hostname}), \forall cc: \text{conj}(\text{hostname}), \forall ci:$
 $\text{conj}(\text{interfaz}), \forall h: \text{hostname}$

$\text{dameComputadoras}(e) \equiv \text{auxDameComputadoras}(e, \text{claves}(e))$

$\text{auxDameComputadoras}(e, cc) \equiv \text{if } \emptyset?(cc) \text{ then}$
 \emptyset
 else
 $\text{Ag}(\langle \text{dameUno}(cc), \text{obtener}(e, \text{dameUno}(cc)).\text{interfaces} \rangle,$
 $\text{auxDameComputadoras}(e, \text{sinUno}(cc)))$
 fi

$\text{buscarClave}(d, h) \equiv \text{auxBuscarClave}(d, h, \text{claves}(d))$

$\text{auxBuscarClave}(d, h, ci) \equiv \text{if } \text{obtener}(d, \text{dameUno}(cc)) = h \text{ then}$
 $\text{dameUno}(cc)$
 else
 $\text{auxBuscarClave}(d, h, \text{sinUno}(ci))$
 fi

Algoritmos

Algorithm 1 Implementación de Computadoras

```

function iCOMPUTADORAS(in r: estr_red)→ res: conj(hostname)
  it ← crearIt(r)                                ▷ O(1)
  res ← Vacio()                                  ▷ conjunto ▷ O(1)
  while HaySiguiente(it) do                      ▷ Guarda: O(1)    ▷ El ciclo se ejecuta n veces ▷ O(n)
    Agregar(res, SiguienteClave(it))              ▷ O(1)
    Avanzar(it)                                  ▷ O(1)
  end while
end function                                    ▷ O(n)

```

Algorithm 2 Implementación de Conectadas?

```

function iCONECTADAS?(in r: estr_red, in c1: hostname, in c2: hostname)→ res: bool
  it ← CrearIt(Significado(r,c1).conexiones)      ▷ O(n)
  res ← FALSE                                     ▷ O(1)
  while HaySiguiente(it) && ¬res do               ▷ Guarda: O(1)    ▷ El ciclo se ejecuta a lo sumo n-1 veces ▷ O(n)
    if SiguienteClave(it)==c2 then                ▷ O(L)
      res ← TRUE
    end if
    Avanzar(it)                                  ▷ O(1)
  end while
end function                                    ▷ O(n*L)

```

Algorithm 3 Implementación de InterfazUsada

```

function iINTERFAZUSADA(in r: estr_red, in c1: hostname, in c2: hostname)→ res: interfaz
  it ← CrearIt(significado(r,c1).conexiones)      ▷ O(n)
  while HaySiguiente(it) do                      ▷ Guarda: O(1)    ▷ El ciclo se ejecuta a lo sumo n-1 veces ▷ O(n)
    if SiguienteSignificado(it)==c2 then          ▷ O(L)
      res ← SiguienteClave(it)                    ▷ nat por copia    ▷ O(copiar(nat))
    end if
    Avanzar(it)                                  ▷ O(1)
  end while
end function                                    ▷ O(n*L)

```

Algorithm 4 Implementación de IniciarRed

```

function iINICIARRED() → res: estr_red
    res ← Vacio()                                ▷ Diccionario                ▷ O(1)
end function                                     ▷ O(1)

```

Algorithm 5 Implementación de AgregarCompu

```

function iAGREGARCOMPU(inout r: estr_red, in c1: compu)
    nuevoDiccVacio ← Vacio()                    ▷ Diccionario                ▷ O(1)
    DefinirRapido(r, c1.ip, tupla(Copiar(c1.interfaces), nuevoDiccVacio, nuevoDiccVacio)) ▷
    O(Copiar(sL) + Copiar(conj(interfaz)) con sL=string de largo L
end function                                     ▷ O(L + i) con i=cantidad de interfaces

```

Algorithm 6 Implementación de Conectar

```

function iCONECTAR(inout r: estr_red, in c1: hostname)
end function

```

Algorithm 7 Implementación de Vecinos

```

function iVECINOS(inout r: estr_red, in c1: hostname) → res: conj(hostname)
    it ← CrearIt(Significado(r,c1).conexiones)    ▷ O(1) + O(n)
    res ← Vacio()                                ▷ Conjunto                ▷ O(1)
    while HaySiguiente(it) do                    ▷ Guarda: O(1)    ▷ El ciclo se ejecuta a lo sumo n-1 veces    ▷ O(n)
        AgregarRapido(res, SiguienteSignificado(it))    ▷ O(L)
        Avanzar(it)                                    ▷ O(1)
    end while
end function                                     ▷ O(n*L)

```

Algorithm 8 Implementación de UsaInterfaz

```

function iUSAINTERFAZ(in r: estr_red, in c: hostname, in i: interfaz) → res: bool
    res ← Definido?(Significado(r,c).conexiones,i)    ▷ O(comparar(nat)*n)
end function                                     ▷ O(n)

```

Algorithm 9 Implementación de CaminosMinimos

```

function iCAMINOSMINIMOS(in r: estr_red, in c1: hostname, in c2: hostname) → res:
conj(lista(hostname))
    itCaminos ← crearIt(Significado(Significado(r,c1).alcanzables, c2))    ▷ O(1) + O(L*n)
    res ← Vacio()                                                            ▷ Conjunto                ▷ O(1)
    while HaySiguiente(itCaminos) do
        AgregarRapido(res, Siguiente(itCaminos))    ▷ O(1)
        Avanzar(itCaminos)                        ▷ O(1)
    end while
end function                                     ▷ O(n*L)

```

Algorithm 10 Implementación de HayCamino?

```

function iHAYCAMINO?(in r: estr_red, in c1: hostname, in c2: hostname) → res: bool
    res ← Definido?(Significado(r,c1).alcanzables, c2)    ▷ O(n*n)
end function                                     ▷ O(n*n)

```

Algorithm 11 Implementación de ==

```

function IGUALDAD(in r1: estr_red, in r2: estr_red)→ res: bool
    res ← TRUE ▷ O(1)
    if ¬(#Claves(r1)==#Claves(r2)) then ▷ O(comparar(nat))
        // Si la cantidad de claves son distintas => las redes son distintas
        res ← FALSE ▷ O(1)
    else
        itRed1 ← CrearIt(r1) ▷ O(1)
        while HaySiguiente(itRed1) && res do ▷ Guarda: O(1)    ▷ Se ejecuta n veces    ▷ O(n)
            // Recorro la red 1 y me fijo para cada una de sus computadoras
            if ¬(Definido?(r2, SiguienteClave(itRed1)) then ▷ O(L*n)
                // Si no está definido su hostname en la red 2 => las redes son distintas
                res ← FALSE ▷ O(1)
            else
                Compu2 ← Significado(r2, SiguienteClave(itRed1)) ▷ O(L*n)
                Compu1 ← SiguienteSignificado(itRed1) ▷ O(1)
                // Tomo las computadoras de red 1 y red 2 con el mismo hostname y las comparo
                if ¬(Comp1.interfaces == Comp2.interfaces) then ▷ O(m*m) con m=cantidad de interfaces
                    // Si sus interfaces son distintas => las redes son distintas
                    res ← FALSE ▷ O(1)
                end if
                if ¬(Comp1.conexiones == Comp2.conexiones) then
                    // Si sus conexiones son distintas => las redes son distintas
                    res ← FALSE ▷ O(1)
                end if
                if ¬(#Claves(Compu1.alcanzables)==#Claves(Compu2.alcanzables)) then
                    // Si sus cantidades de alcanzables son distintas => las redes son distintas
                    res ← FALSE ▷ O(1)
                else
                    itAlc1 ← CrearIt(Compu1.alcanzables) ▷ O(1)
                    while HaySiguiente(itAlc1) && res do ▷ se ejecuta a lo sumo n-1 veces    ▷ O(n)
                        // Para cada alcanzable de la computadora de la red 1
                        if ¬(Definido?(Comp2.alcanzables, SiguienteClave(itAlc1))) then ▷ O(m)
                            // Si no está definida en los alcanzables de la compu de la red 2 => las redes son distintas
                            res ← FALSE
                        else
                            Caminos1 ← SiguienteSignificado(itAlc1) ▷ O(1)
                            Caminos2 ← Significado(Comp2.alcanzables, itAlc1) ▷ O(n)
                            // Me guardo los 2 conjuntos de caminos (de la compu de la red 1 y la de la red 2)
                            if ¬(Longitud(Caminos1) == Longitud(Caminos2)) then ▷ O(comparar(nat))
                                // Si sus cantidades son distintas => las redes son distintas
                                res ← FALSE
                            else
                                itCaminos1 ← CrearIt(Caminos1) ▷ O(1)
                                while HaySiguiente(itCaminos1) && res do
                                    // Para cada camino en el conjunto de caminos de la compu de la red 1
                                    // Recorro los caminos de la compu de la red 2
                                    itCaminos2 ← CrearIt(Caminos2) ▷ O(1)
                                    noEncontro ← TRUE ▷ O(1)
                                    while HaySiguiente(itCaminos2) && noEncontro do
                                        // Busco que el camino de la compu de la red 1 esté en la compu de la red 2
                                        if Siguiente(itCaminos2) == Siguiente(ItCaminos1) then
                                            noEncontro ← FALSE
                                        end if
                                        Avanzar(itCaminos2) ▷ O(1)
                                    end while
                                    if noEncontro then ▷ O(1)
                                        // Si no encontró alguno => las redes son distintas
                                        res ← FALSE
                                    end if
                                    Avanzar(itCaminos1) ▷ O(1)
                                end while
                            end if
                        end if
                    end while
                end if
            end if
        end if
    end if
    res ← FALSE

```

2. Módulo DCNet

Interfaz

usa: RED, CONJ(α), ITCONJ(α), LISTA(α), ITLISTA(α), DICT_{TRIE}(κ , σ), DICT_{AVL}(κ , σ), CONJ_{HEAP}(α), ITCONJ_{HEAP}(α).

se explica con: DCNET.

géneros: dcnet.

Operaciones de DCNet

RED(**in** d : dcnet) $\rightarrow res$: red

Pre $\equiv \{\text{true}\}$

Post $\equiv \{\text{alias}(res =_{obs} red(d))\}$

Descripción: devuelve la red asociada.

Aliasing: res no es modificable.

CAMINORECORRIDO(**in** d : dcnet, **in** p : IDpaquete) $\rightarrow res$: lista(hostname)

Pre $\equiv \{\text{IDpaqueteEnTransito?}(d, p)\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} dameSecuDeHostnames(caminoRecorrido(d, damePaquete(p)))\}$

Descripción: devuelve el camino recorrido desde el origen hasta el actual.

Aliasing: res se devuelve por copia.

CANTIDADENVIADOS(**in** d : dcnet, **in** c : hostname) $\rightarrow res$: nat

Pre $\equiv \{c \in dameHostnames(computadoras(red(d)))\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} cantidadEnviados(d, dameCompu(c))\}$

Descripción: devuelve la cantidad de paquetes enviados por la computadora.

ENESPERA(**in** d : dcnet, **in** c : hostname) $\rightarrow res$: conj(paquete)

Pre $\equiv \{c \in dameHostnames(computadoras(red(d)))\}$

Post $\equiv \{\text{alias}(res =_{obs} enEspera(d, dameCompu(c)))\}$

Descripción: devuelve los paquetes en la cola de la computadora.

Aliasing: res no es modificable.

INICIARDCNET(**in** r : red) $\rightarrow res$: dcnet

Pre $\equiv \{\text{true}\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} iniciarDCNet(r)\}$

Descripción: crea una nueva Dcnet.

Aliasing: la red se agrega por copia.

CREARPAQUETE(**in/out** d : dcnet, **in** p : paquete)

Pre $\equiv \{d = d_0 \wedge \neg(\exists p': \text{paquete}) (\text{paqueteEnTransito?}(d, p') \wedge \text{id}(p') = \text{id}(p)) \wedge$

$\text{origen}(p) \in \text{computadoras}(red(d)) \wedge_L \text{destino}(p) \in \text{computadoras}(red(d)) \wedge_L \text{hayCamino?}(red(d), \text{origen}(p), \text{destino}(p))\}$

Post $\equiv \{d =_{obs} \text{crearPaquete}(d_0, p)\}$

Descripción: agrega un paquete a la red.

Aliasing: el paquete se agrega por copia.

AVANZARSEGUNDO(**in/out** d : dcnet)

Pre $\equiv \{d = d_0\}$

Post $\equiv \{d =_{obs} \text{avanzarSegundo}(d_0)\}$

Descripción: realiza los movimientos de paquetes correspondientes, aplicando los cambios necesarios a la dcnet.

PAQUETEENTRANSITO?(**in** d : dcnet, **in** p : IDpaquete) $\rightarrow res$: bool

Pre $\equiv \{\text{true}\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} \text{IDpaqueteEnTransito?}(d, p)\}$

Descripción: indica si el paquete esta en alguna de las colas dado el ID.

LAQUEMASENVIO(in $d: \text{dcnet}$) $\rightarrow res: \text{hostname}$

Pre $\equiv \{\text{true}\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} \text{laQueMasEnvio}(d).\text{ip}\}$

Descripción: devuelve la computadora que más paquetes envió.

Aliasing: res se devuelve por copia.

$\bullet = \bullet$ (in $d_1: \text{dcnet}$, in $d_2: \text{dcnet}$) $\rightarrow res: \text{bool}$

Pre $\equiv \{\text{true}\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} (d_1 =_{obs} d_2)\}$

Descripción: indica si dos dcnet son iguales.

donde:

hostname es string,

interfaz es nat,

IDpaquete es nat,

compu es tupla<ip: hostname, interfaces: conj(interfaz)>,

paquete es tupla<id: IDpaquete, prioridad: nat, origen: hostname, destino: hostname >.

Especificación de las operaciones auxiliares utilizadas en la interfaz

TAD DCNET EXTENDIDA

extiende DCNET

otras operaciones

(no exportadas)

damehostnames	: conj(compu) \rightarrow conj(hostname)
dameCompu	: dcnet $d \times$ hostname $s \rightarrow$ compu $\{s \in \text{dameHostnames}(\text{computadoras}(\text{red}(d)))\}$
auxDameCompu	: hostname $s \times$ conj(compu) $cc \rightarrow$ compu
dameSecuDeHostnames	: secu(compu) \rightarrow secu(hostname)
IDpaqueteEnTransito?	: dcnet $d \times$ IDpaquete $p \rightarrow$ bool
damePaquete	: dcnet $d \times$ IDpaquete $p \rightarrow$ paquete $\{\text{IDpaqueteEnTransito?}(d, p)\}$
dameIDpaquetes	: conj(paquete) \rightarrow conj(IDpaquete)

axiomas $\forall d: \text{dcnet}, \forall s: \text{hostname}, \forall p: \text{IDpaquete}, \forall cc: \text{conj}(\text{compu}), \forall secu: \text{secu}(\text{compu}), \forall cp: \text{conj}(\text{paquete}),$

dameHostnames(cc) \equiv **if** vacio?(cc) **then**
 \emptyset
else
 Ag(ip(dameUno(cc)), dameHostnames(sinUno(cc)))
fi
 dameCompu(d, s) \equiv auxDameCompu($s, \text{computadoras}(\text{red}((d)))$)
 auxDameCompu(s, cc) \equiv **if** ip(dameUno(cc)) = s **then**
 dameUno(cc)
else
 auxDameCompu($s, \text{sinUno}(cc)$)
fi

```

dameSecuDeHostnames(secu)  $\equiv$  if vacia?(secu) then
    <>
else
    ip(prim(secu)) • dameSecuDeHostnames(fin(secu))
fi
IDpaqueteEnTransito?(d, p)  $\equiv$  auxIDpaqueteEnTransito(d, computadoras(red(d)), p)
auxIDpaqueteEnTransito(d, cc, p)  $\equiv$  if vacio?(cc) then
    false
else
    if p  $\in$  dameIDpaquetes(enEspera(dameUno(cc))) then
        true
    else
        auxIDpaqueteEnTransito(d, sinUno(cc), p)
    fi
fi
dameIDpaquetes(cp)  $\equiv$  if vacio?(cp) then
     $\emptyset$ 
else
    Ag( id(dameUno(cp)), dameIDpaquetes(sinUno(cp)) )
fi

```

Fin TAD

Representación

dcnet se representa con *estr_dcnet*

donde *estr_dcnet* es tupla(*red*: red
computadoras: dicc(hostname, X)
porHostname: dicc_{TRIE} (hostname, itDicc(hostname, X))
conMasEnvios: itDicc(hostname, X)
caminos: arreglo_dimensionable de arreglo_dimensionable de
lista(hostname))

donde X es tupla(*indice*: nat
paquetes: conj(paquete)
cola: conj_{HEAP}(itConj(paquete))
paqPorID: dicc_{AVL} (IDpaquete, itConj(paquete))
cantEnvios: nat)

Rep : *estr_dcnet* \longrightarrow bool

Rep(*e*) \equiv true \iff ...

Abs : *estr_dcnet d* \longrightarrow dcnet {Rep(*d*)}

Abs(*d*) \equiv ...

Algoritmos

Algorithm 12 Implementación de Red

```

function iRED(in  $d$ : estr_dcnet)  $\rightarrow$  res: Red
  res  $\leftarrow$  d.red
end function

```

Algorithm 13 Implementación de CaminoRecorrido

```

function iCAMINORecorrido(in  $d$ : estr_dcnet, in  $p$ : IDPaquete)  $\rightarrow$  res: lista(hostname)
  itCompu  $\leftarrow$  CrearIt(d.computadoras)  $\triangleright O(1)$ 
  yaEncontrado  $\leftarrow$  FALSE  $\triangleright O(1)$ 
  while HaySiguiente(itCompu) &&  $\neg$ yaEncontrado do  $\triangleright$  Guarda:  $O(1)$   $\triangleright$  Se repite a lo sumo  $n$  veces  $\triangleright$ 
     $O(n)$ 
    if Definido?(SiguienteSignificado(itCompu).paqPorID,  $p$ ) then  $\triangleright O(\log(k))$ 
      paquete  $\leftarrow$  Significado(SiguienteSignificado(itCompu).paqPorID,  $p$ )  $\triangleright O(1)$ 
      yaEncontrado  $\leftarrow$  TRUE  $\triangleright O(1)$ 
    else
      Avanzar(itCompu)  $\triangleright O(1)$ 
    end if
  end while
  res  $\leftarrow$  caminos[Significado(d.computadoras,  $\pi_3$ (paquete)).indice][SiguienteSignificado(itCompu).indice]
   $\triangleright O(1) + O(n) + O(1)$ 
end function

```

Algorithm 14 Implementación de paquetes enviados

```

function CANTIDADENVIADOS(in  $d$ : estr_dcnet, in  $c$ : hostname)  $\rightarrow$  res: nat
   $it \leftarrow$  Significado( $d$ .porHostname,  $c$ )  $\triangleright O(L)$ 
  res  $\leftarrow$  SiguienteSignificado(it).cantEnvios  $\triangleright O(1)$ 
end function

```

Algorithm 15

```

function iENESPERA(in d: estr_dcnet, in c: hostname) → res: estr
    it ← Significado(d.porHostname, c)                                ▷ O(L)
    res ← SiguienteSignificado(it).paquetes                        ▷ O(1)
end function

```

Algorithm 16 Implementación de iniciarDCNet

```

function iINICIARDCNET(in r: red) → res: estr_dcnet
    res.red ← r                                                        ▷ Hay que copiar Red? O(copy(r))
    diccCompus ← Vaco()                                                ▷ O(1)
    diccHostname ← Vaco()                                             ▷ O(1)
    index ← 0                                                         ▷ O(1)
    itHostname ← CrearIt(Computadoras(r))                          ▷ O(1)
    res.conMasEnvos ← Siguiente(itHostname)                          ▷ O(1)
    while HaySiguiente(itHostname) do                                ▷ O(#Computadoras(r))
        X ← < index, Vaco(), Vaco(), Vaco(), 0 >                    ▷ O(n) segun el apunte
        itX ← Definir(diccCompus, Siguiente(itHostname), X)        ▷ O(copy(Siguiente(itHostname)) +
copy(X))
        Definir(diccHostname, Siguiente(itHostname), itX)          ▷ O(copy(Siguiente(itHostname)) +
copy(X))
        index ← index + 1                                             ▷ O(1)
        Avanzar(itHostname)                                           ▷ O(1)
    end while
    res.computadoras ← diccCompus                                    ▷ O(1)
    res.porHostname ← diccHostname                                    ▷ O(1)
    n ← #Claves(diccCompus)                                           ▷ O(1)
    arrayCaminos ← CrearArreglo(n)                                  ▷ O(n)
    itPC ← CrearIt(diccCompus)                                         ▷ O(1)
    itPC2 ← CrearIt(diccCompus)                                         ▷ O(1)
    while HaySiguiente(itPC) do                                       ▷ O(1)
        arrayDestinos ← CrearArreglo(n)                             ▷ O(n)
        while HaySiguiente(itPC2) do                                   ▷ O(1)
            itConj ← CaminosMinimos(r, SiguienteClave(itPC), SiguienteClave(itPC2)) ▷ O(???)
            if HaySiguiente(itConj) then                               ▷ O(1)
                arrayDestinos[SiguienteSignificado(itPC2).indice] ← Siguiente(itConj) ▷ el apunte
            dice que no es modificable O(1)
            else
                arrayDestinos[SiguienteSignificado(itPC2).indice] ← Vaco ▷ es necesario esto? O(1)
            end if
            Avanzar(itPC2)                                             ▷ O(1)
        end while
        arrayCaminos[SiguienteSignificado(itPC).indice] ← arrayDestinos ▷ O(1)
        Avanzar(itPC)                                                 ▷ O(1)
    end while
    res.caminos ← arrayCaminos                                       ▷ O(1)
end function

```

Algorithm 17

```

function CREARPAQUETE(in/out d: estr_dcnet, in p: paquete)
    itPC ← Significado(d.porHostname, paquete.origen)                ▷ O(L)
    itPq ← Agregar(SiguienteSignificado(itPC).paquetes, p)          ▷ O(copy(p))
    Encolar(SiguienteSignificado(itPC).cola, p.prioridad, itPq)    ▷ O(log(n)), n cantidad de nodos
    Definir(SiguienteSignificado(itPC).paquetesPorID, IDpaquete, itPq) ▷ O(log(n)), n cantidad de
nodos
end function

```

Algorithm 18 Implementación de PaqueteEnTransito?

```

function iPAQUETEENTRANSITO?(in d: estr_dcnet, in p:IDpaquete)→ res: bool
    res ← false                                     ▷ O(1)
    itCompu ← crearIt(d.computadoras)                ▷ O(1)
    while HaySiguiente(itCompu) && ¬res do
▷ a lo sumo n veces, la guarda es O(1)
        itPaq ← crearIt(siguienteSignificado(itCompu).paquetes)    ▷ O(1)
        while (HaySiguiente(itPaq) && Siguiente(itPaq).id ≠ p) do    ▷ a lo sumo k veces, la guarda es
O(1)
            Avanzar(itPaq)                                     ▷ O(1)
        end while
        if Siguiente(itPaq) == p) then                               ▷ O(1)
            res ← True                                           ▷ O(1)
        end if
        Avanzar(itCompu)                                       ▷ O(1)
    end while
end function

```

Algorithm 19 Implementación de LaQueMasEnvío

```

function iLAQUEMASENVIÓ(in d: estr_dcnet)→ res: hostname
    res ← SiguienteClave(d.conMasEnvios)
end function

```

Algorithm 20 Implementación de AvanzarSegundo

```

function iAVANZARSEGUNDO(inout d: estr_dcnnet)
  arreglo ← crearArreglo[#Claves(d.computadoras)] de tupla(usedo: bool, paquete: paquete, destino:
  string), donde paquete es tupla(IDpaquete: nat, prioridad: nat, origen: string, destino: string)
                                ▷ O(n) para calcular cantidad de claves, O(1) para crearlo
  for (int i=0, < #Claves(d.computadoras), i++) do                                ▷ el ciclo se hará n veces
    arreglo[i].usedo = false                                                    ▷ O(1)
  end for

  \\ Inicializo Iterador
  itCompu ← crearIt(d.computadoras)                                            ▷ O(1)
  i ← 0
                                ▷ Ciclo 1: Desencolo y guardo en arreglo auxiliar.
  while (HaySiguiente(itCompu)) do                                            ▷ el ciclo se hará a lo sumo n veces
    if (¬(Vacía?(SiguienteSignificado(itCompu).cola))) then                    ▷ O(1)
  \\ Borro el de mayor prioridad del heap:
    itPaquete ← Desencolar(SiguienteSignificado(itCompu).cola)                ▷ O(log k)
  \\ Lo elimino del dicc AVL
    Borrar(SiguienteSignificado(itCompu).paquetesPorID, Siguiente(itPaquete).IDpaquete)
                                                                ▷ O(log k)
  \\ Guardo el paquete en una variable
    paqueteDesencolado ← Siguiente(itPaquete)                                ▷ O(1)
  \\ Lo elimino del conjunto lineal de paquetes
    EliminarSiguiente(itPaquete)                                              ▷ O(1)
  \\ Calculo proximo destino fijandome en la matriz
  \\ El origen lo tengo en O(1) en el significado del iterador de compus.
    origen ← (SiguienteSignificado(itCompu)).indice                            ▷ O(1)
  \\ El destino lo obtengo en O(L) buscando por hostname el destino del paquete, y luego guardo el indice.
    itdestino ← Significado(d.porHostname, paqueteDesencolado.destino)        ▷ O(L)
    destino ← (SiguienteSignificado(itdestino)).indice                        ▷ O(1)
    proxDest ← d.camino[origen][destino][1]                                  ▷ O(1)
  \\ Lo inserto en el arreglo junto con el destino sólo si el destino no era el final.
    if (proxDest ≠ paqueteDesencolado.destino) then
      arreglo[i] ← <true, paqueteDesencolado, proxDest>                      ▷ O(1)
    end if
  \\ Aumento cantidad de envíos
    SiguienteSignificado(itCompu).cantEnvios ++                                ▷ O(1)
  \\ Actualizo conMasEnvios
    envios ← SiguienteSignificado(itCompu).cantEnvios                          ▷ O(1)
    if (envios > SiguienteSignificado(d.conMasEnvios).cantEnvios) then        ▷ O(1)
      d.conMasEnvios ← itCompu
    end if
  end if
  \\ Avanzo de computadora
  Avanzar(itCompu)                                                            ▷ O(1)
  i++
end while

```

```

                                ▷ Ciclo 2: Encolo los paquetes del vector a sus destinos correspondientes.
    i ← 0
    while HaySiguiente(itCompu) do                                ▷ el ciclo se hará a lo sumo n veces
        if arreglo[i].usado then
            \\ Busco el proxDestino guardado en el arreglo por hostname.
            itdestino ← Significado(d.porHostname, arreglo[i].destino)                                ▷ O(L)
            \\ Agrego el paquete al conjunto de paquetes del prox destino.
            itpaquete ← AgregarRapido(SiguienteSignificado(itdestino).paquetes, arreglo[i].paquete)                                ▷ O(1)

            \\ Encolo el heap del destino
            prioridad ← (arreglo[i].paquete).prioridad
            Encolar(SiguienteSignificado(itdestino).cola, prioridad, itpaquete)                                ▷ O(log k)
            \\ Lo agrego en el dicc AVL.
            IDpaq ← (arreglo[i].paquete).IDpaquete                                ▷ O(1)
            Definir(SiguienteSignificado(itdestino).paquetesPorID, IDpaq, itpaquete)                                ▷ O(log k)
        end if
        i++
        Avanzar(itCompu)
    end while
end function

```

Algorithm 21 Implementación de ==

```

function IGUALDAD(in d1: estr_dcnet, in d2: estr_dcnet) → res: bool
    \\ Comparo redes usando == de red
    res ← (d1.red == d2.red)                                ▷ O(???)
    if (res) then                                            ▷ O(1)
        itCompu ← crearIt(d1.computadoras)                ▷ O(1)
        string host                                         ▷ O(1)
        \\ Recorro las computadoras
        while (HaySiguiente(itCompu) && res) do            ▷ iteró O(n) veces, la guarda es O(1)
            host ← SiguienteClave(itCompu)                ▷ O(1)
            \\ Comparo enEspera usando == de conjunto lineal, y cant. enviados
            res ← (enEspera(d1, host) == enEspera(d2, host) &&
cantidadEnviados(d1, host) == cantidadEnviados(d2, host))                                ▷ O(???)
            itpaq ← crearIt(SiguienteSignificado(itCompu).paquetes)                                ▷ O(1)
            int j ← 0                                        ▷ O(1)
            nat id                                           ▷ O(1)
            \\ Recorro paquetes de cada computadora
            while (HaySiguiente(itpaq) && res) do            ▷ iteró O(k) veces, la guarda es O(1)
                id ← Siguiente(itpaq).IDpaquete            ▷ O(1)
                \\ Comparo caminosRecorridos usando == de listas enlazadas
                res ← (caminoRecorrido(d1, id) == caminoRecorrido(d2, id))                                ▷ O(???)
                avanzar(itpaq)                                ▷ O(1)
            end while
            avanzar (itCompu)                                ▷ O(1)
        end while
    end if
end function

```

3. Módulo Cola de Prioridad $_{HEAP}(\alpha)$

Interfaz

usa: TUPLA, NAT, BOOL, α .

se explica con: COLA DE PRIORIDAD ALTERNATIVA.

géneros: heap.

Operaciones de Cola de Prioridad $_{HEAP}$

VACIA() $\rightarrow res : \text{heap}$

Pre $\equiv \{\text{true}\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} \text{vacía}\}$

Complejidad: $O(1)$

Descripción: Crea una cola vacía.

VACIA?(in $estr : \text{heap}$) $\rightarrow res : \text{bool}$

Pre $\equiv \{\text{true}\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} \text{vacía?}(estr)\}$

Complejidad: $O(1)$

Descripción: Indica si la cola está vacía.

ENCOLAR(in/out $estr : \text{heap}$, in $prio : \text{nat}$, in $valor : \alpha$) $\rightarrow res : \text{bool}$

Pre $\equiv \{estr = estr_0\}$

Post $\equiv \{res \wedge estr =_{obs} \text{encolar}(estr_0)\}$

Complejidad: $O(\log(n))$

Descripción: Crea un nuevo elemento con los parámetros dados y lo agrega a la cola.

DESENCOLAR(in/out $estr : \text{heap}$) $\rightarrow res : \alpha$

Pre $\equiv \{estr = estr_0 \wedge \neg \text{Vacía?}(estr)\}$

Post $\equiv \{estr =_{obs} \text{desencolar}(estr_0) \wedge res =_{obs} \text{proximo}(estr_0)\}$

Complejidad: $O(\log(n))$

Descripción: Devuelve al elemento de mayor prioridad y lo remueve de la cola. La cola no debe estar vacía.

TAD COLA DE PRIORIDAD ALTERNATIVA(α)

géneros colaPrio(α)

exporta colaPrio(α), generadores, observadores

igualdad observacional

$$\left((\forall c_1, c_2 : \text{colaPrio}(\alpha)) (c_1 =_{obs} c_2 \iff (\forall n : \text{nat}) \text{conjPorPrio}(c_1, n) =_{obs} \text{conjPorPrio}(c_2, n)) \right)$$

usa BOOL, NAT, CONJUNTO(α)

observadores básicos

prioridades : colaPrio(α) $\longrightarrow \text{conj}(\text{nat})$

conjPorPrio : colaPrio(α) \times nat $\longrightarrow \text{conj}(\alpha)$

próximo : colaPrio(α) $c \longrightarrow \alpha$ $\{-\emptyset?(\text{prioridades}(c))\}$

generadores

vacía : $\longrightarrow \text{colaPrio}(\alpha)$

$\text{encolar} : \text{colaPrio}(\alpha) \times \text{nat} \times \alpha \longrightarrow \text{colaPrio}(\alpha)$
 $\text{desencolar} : \text{colaPrio}(\alpha) \text{ } c \longrightarrow \text{colaPrio}(\alpha) \quad \{-\emptyset?(prioridades(c))\}$

otras operaciones

$\text{próximaPrio} : \text{colaPrio}(\alpha) \longrightarrow \text{nat}$
 $\text{maxConjunto} : \text{conjunto}(\text{nat}) \text{ } C \longrightarrow \text{nat}$

axiomas $\forall c : \text{colaPrio}(\alpha), \forall n, p : \text{nat}, \forall val : \alpha, \forall conj : \text{conj}(\text{nat})$

$\text{próximaPrio}(c) \equiv \text{maxConjunto}(\text{prioridades}(c))$

$\text{maxConjunto}(conj) \equiv \text{if } \emptyset?(conj) \text{ then } 0 \text{ else if } \text{dameUno}(conj) \geq \text{maxConjunto}(\text{sinUno}(conj))$
 $\text{then } \text{dameUno}(conj) \text{ else } \text{maxConjunto}(\text{sinUno}(conj))$

$\text{prioridades}(vacía) \equiv \emptyset$

$\text{prioridades}(\text{encolar}(c, n, val)) \equiv \text{Ag}(n, \text{prioridades}(c))$

$\text{prioridades}(\text{desencolar}(c)) \equiv \text{if } \#conjPorPrio(c, \text{proximaPrio}(c)) = 1 \text{ the } \text{prioridades}(c) -$
 $\{ \text{próximaPrio}(c) \} \text{ else } \text{prioridades}(c)$

$\text{conjPorPrio}(vacía, p) \equiv \emptyset$

$\text{conjPorPrio}(\text{encolar}(c, n, val), p) \equiv \text{if } p = n \text{ then } \text{Ag}(val, \text{conjPorPrio}(c, p)) \text{ else } \text{conjPorPrio}(c, p)$

$\text{conjPorPrio}(\text{desencolar}(c), p) \equiv \text{if } p = \text{proximaPrio}(c) \text{ then } \text{sinUno}(\text{conjPorPrio}(c, p)) \text{ else } \text{conjPorPrio}(c, p)$

$\text{próximo}(\text{encolar}(c, n, val)) \equiv \text{if } n = \text{proximaPrio}(c) \text{ then } \text{dameUno}(\text{Ag}(\text{conjPorPrio}(c, n))) \text{ else } \text{dameUno}(\text{conjPorPrio}(c, \text{proximaPrio}(c)))$

$\text{próximo}(\text{desencolar}(c)) \equiv \text{if } \#conjPorPrio(c, \text{proximaPrio}(c)) = 1 \text{ then } \text{dameUno}(\text{conjPorPrio}(c, \text{maxConjunto}(\text{prioridades}(c) - \{ \text{proximaPrio}(c) \}))) \text{ else } \text{dameUno}(\text{sinUno}(\text{conjPorPrio}(c, \text{proximaPrio}(c))))$

Fin TAD

Representación

heap se representa con *estr*

donde *estr* es $\text{tupla}(\text{size: nat}$
 $\quad \text{primero: nodo}(\alpha)$
 $\quad)$
 donde $\text{nodo}(\alpha)$ es $\text{tupla}(\text{padre: puntero}(\text{nodo}(\alpha))$
 $\quad \text{izq: puntero}(\text{nodo}(\alpha))$
 $\quad \text{der: puntero}(\text{nodo}(\alpha))$
 $\quad \text{prio: nat}$
 $\quad \text{valro: } \alpha$
 $\quad)$

$\text{Rep: } \text{estr} \rightarrow \text{bool}$
 $\text{Rep}(e) \equiv \text{true} \iff \text{size} = \# \text{arbol}(\text{estr.primero}) \wedge_L$
 $((\text{estr.primero}).\text{padre} = \text{null} \wedge$
 $(\forall e : \text{estr})(e \in \text{arbol}(\text{estr.primero}) \wedge e \neq (\text{estr.primero}) \Rightarrow (e.\text{padre} \neq \text{null} \wedge_L (((e.\text{padre}).\text{izq} =$
 $e \vee (e.\text{padre}).\text{der} = e) \wedge \neg(((e.\text{padre}).\text{izq} = e \wedge (e.\text{padre}).\text{der} = e)))))) \wedge$
 $(\forall e : \text{estr})(e \in \text{arbol}(\text{estr.primero}) \Rightarrow ((\text{estr.izq} \neq \text{null} \Rightarrow \text{estr.prio} \geq (\text{estr.izq}).\text{prio}) \wedge (\text{estr.der} \neq$
 $\text{null} \Rightarrow \text{estr.prio} \geq (\text{estr.der}).\text{prio}))) \wedge$
 $(\forall e : \text{estr})(e \in \text{arbol}(\text{estr.primero}) \Rightarrow \text{caminoHastaRaiz}(e, \text{arbol}(\text{estr.primero})) \leq \lfloor \log_2(\text{size}) \rfloor + 1))$
 $\text{Abs: } \text{estr } d \rightarrow \text{colaPrio}(\alpha) \{ \text{Rep}(d) \}$
 $\text{Abs}(\text{Vacía}()) \equiv \text{Vacía}$
 $(\forall e : \text{estr}, n : \text{nat}, \text{valor} : \alpha)(\text{Abs}(\text{encolar}(e, n, \text{valor}))) \equiv \text{encolar}(\text{Abs}(e), n, \text{valor})$
 $(\forall e : \text{estr})(\text{Abs}(\text{desencolar}(e))) \equiv \text{desencolar}(\text{Abs}(e))$

Especificación de las operaciones auxiliares utilizadas para Rep y Abs

$\text{arbol} : \text{nodo}(\alpha) \rightarrow \text{conj}(\text{nodo}(\alpha))$
 $\text{caminoHastaRaiz} : \text{nodo}(\alpha) \rightarrow \text{nat}$
 $\text{arbol}(n) \equiv \text{if } n.\text{izq} \neq \text{null} \wedge n.\text{der} \neq \text{null} \text{ then } \text{Ag}(n.\text{valor}, \text{arbol}(n.\text{izq}) \cup \text{arbol}(n.\text{der})) \text{ else if } n.\text{izq} \neq$
 $\text{null} \text{ then } \text{Ag}(n.\text{valor}, \text{arbol}(n.\text{izq})) \text{ else if } n.\text{der} \neq \text{null} \text{ then } \text{Ag}(n.\text{valor}, \text{arbol}(n.\text{der})) \text{ else }$
 $\text{Ag}(n.\text{valor}, \emptyset)$
 $\text{caminoHastaRaiz}(n) \equiv \text{if } n.\text{padre} = \text{null} \text{ then } 0 \text{ else } \text{caminoHastaRaiz}(n.\text{padre}) + 1$

Algoritmos

Algorithm 22 Implementación de Vacía

```
function iVACIA → res: heap
  res ← <0, null>
end function
```

▷ O(1)

Algorithm 23 Implementación de Vacía?

```
function iVACIA?(in estr: heap) → res: bool
  res ← (estr.primero == null)
end function
```

▷ O(1)

Algorithm 24 Implementación de Encolar

```

function iENCOLAR(in/out estr: heap, in prio: nat, in valor:  $\alpha$ )  $\rightarrow$  res: bool
    res  $\leftarrow$  true  $\triangleright$  O(1)
    if estr.size == 0 then  $\triangleright$  O(1)
        estr.primer  $\leftarrow$  <null, null, null, prio, valor>  $\triangleright$  O(1)
    else
        size ++  $\triangleright$  O(1)
        x  $\leftarrow$  valor  $\triangleright$  O(1)
        y  $\leftarrow$  <>  $\triangleright$  O(1)
        while x  $\neq$  0 do  $\triangleright$  La cantidad de veces que se ejecuta el ciclo es igual a la altura del heap. Al ser
un árbol binario completo, la altura siempre será O(log(n))
            y  $\leftarrow$  (x % 2) • y  $\triangleright$  O(1)
            x  $\leftarrow$  x / 2  $\triangleright$  O(1)
        end while
        y  $\leftarrow$  com(y)  $\triangleright$  O(log(n))
        z  $\leftarrow$  estr.primer  $\triangleright$  O(1)
        y  $\leftarrow$  fin(y)  $\triangleright$  O(1)
        while long(y) > 1 do  $\triangleright$  El ciclo se ejecuta O(log(n)) veces
            z  $\leftarrow$  if prim(y) == 0 then z.izq else z.der  $\triangleright$  O(1)
            y  $\leftarrow$  fin(y)  $\triangleright$  O(1)
        end while
        w  $\leftarrow$  <null, null, null, prio, valor>  $\triangleright$  O(1)
        w.padre  $\leftarrow$  z  $\triangleright$  O(1)
        if prim(y) == 0 then  $\triangleright$  O(1)
            z.izq  $\leftarrow$  w  $\triangleright$  O(1)
        else
            z.der  $\leftarrow$  w  $\triangleright$  O(1)
        end if
        while w  $\neq$  estr.primer  $\wedge_L$  w.prio > (w.padre).prio do  $\triangleright$  La cantidad de veces que se ejecuta el
ciclo es a lo sumo la altura del heap, que es O(log(n))
            aux  $\leftarrow$  w.valor  $\triangleright$  O(1)
            w.valor  $\leftarrow$  (w.padre).valor  $\triangleright$  O(1)
            (w.padre).valor  $\leftarrow$  aux  $\triangleright$  O(1)
            w  $\leftarrow$  w.padre  $\triangleright$  O(1)
        end while
    end if
end function

```

Algorithm 25 Implementación de Desencolar

```

function IDESENCOLAR(in/out estr: heap)  $\rightarrow$  res:  $\alpha$ 
    res  $\leftarrow$  estr.primer                                 $\triangleright O(1)$ 
    x  $\leftarrow$  valor                                         $\triangleright O(1)$ 
    y  $\leftarrow$   $\langle \rangle$                                            $\triangleright O(1)$ 
    while x  $\neq$  0 do  $\triangleright$  La cantidad de veces que se ejecuta el ciclo es igual a la altura del heap. Al ser un
    arbol binario completo, la altura siempre será  $O(\log(n))$ 
        y  $\leftarrow$  (x % 2) • y                                 $\triangleright O(1)$ 
        x  $\leftarrow$  x / 2                                       $\triangleright O(1)$ 
    end while
    y  $\leftarrow$  com(y)                                           $\triangleright O(\log(n))$ 
    z  $\leftarrow$  estr.primer                                     $\triangleright O(1)$ 
    y  $\leftarrow$  fin(y)                                           $\triangleright O(1)$ 
    while long(y) > 1 do  $\triangleright$  El ciclo se ejecuta  $O(\log(n))$  veces
        z  $\leftarrow$  if prim(y) == 0 then z.izq else z.der     $\triangleright O(1)$ 
        y  $\leftarrow$  fin(y)                                       $\triangleright O(1)$ 
    end while
    w  $\leftarrow$   $\langle \text{null}, \text{null}, \text{null}, \text{prio}, \text{valor} \rangle$      $\triangleright O(1)$ 
    w.padre  $\leftarrow$  z                                         $\triangleright O(1)$ 
    if prim(y) == 0 then  $\triangleright O(1)$ 
        z.izq  $\leftarrow$  w                                      $\triangleright O(1)$ 
    else
        z.der  $\leftarrow$  w                                      $\triangleright O(1)$ 
    end if
    (estr.primer).valor  $\leftarrow$  z.valor                     $\triangleright O(1)$ 
    borrar(z)                                               $\triangleright O(1)$ 
    size  $\leftarrow$  —                                           $\triangleright O(1)$ 
    while (z.izq  $\neq$  null  $\vee$  z.der  $\neq$  null)  $\wedge_L$  z.valor < maxValor(z.izq, z.der) do  $\triangleright$  La cantidad de
    veces que se ejecuta el ciclo es a lo sumo la altura del heap, que es  $O(\log(n))$ 
         $\triangleright$  maxValor devuelve el maximo valor si ambos punteros son validos, o el valor apuntado por el
        puntero no nulo en caso de que alguno no lo sea
    end while
    if z.der == null  $\vee_L$  (z.izq).valor  $\geq$  (z.der).valor then  $\triangleright O(1)$ 
        aux  $\leftarrow$  z.valor                                 $\triangleright O(1)$ 
        z.valor  $\leftarrow$  (z.izq).valor                     $\triangleright O(1)$ 
        (z.izq).valor  $\leftarrow$  aux                         $\triangleright O(1)$ 
        z  $\leftarrow$  z.izq                                   $\triangleright O(1)$ 
    else
        aux  $\leftarrow$  z.valor                                 $\triangleright O(1)$ 
        z.valor  $\leftarrow$  (z.der).valor                     $\triangleright O(1)$ 
        (z.der).valor  $\leftarrow$  aux                         $\triangleright O(1)$ 
        z  $\leftarrow$  z.der                                   $\triangleright O(1)$ 
    end if
end function

```

4. Módulo Diccionario $TRIE$ (α)

Interfaz

usa: .

se explica con: DICCIONARIO(CLAVE, SIGNIFICADO).

Operaciones

DEFINIDA(**in** d : dicc $_{TRIE}$ (clave, significado), **in** c : clave) $\rightarrow res$: Bool

Pre $\equiv \{true\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} def?(c,d)\}$

Complejidad: $O(L)$

OBTENER(**in** d : dicc $_{TRIE}$ (clave, significado), **in** c : clave) $\rightarrow res$: significado

Pre $\equiv \{def?(c,d)\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} obtener(c,d)\}$

Complejidad: $O(L)$

VACIO() $\rightarrow res$: dicc $_{TRIE}$ (clave, significado)

Pre $\equiv \{true\}$

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

Complejidad: $O(1)$

DEFINIR(**in/out** d : dicc $_{TRIE}$ (clave, significado), **in** c : clave, **in** s : significado) $\rightarrow res$: Bool

Pre $\equiv \{\neg def?(c,d) \wedge d=d_0\}$

Post $\equiv \{d=definir(c,d_0)\}$

Complejidad: $O(L)$

BORRAR(**in/out** d : dicc $_{TRIE}$ (clave, significado), **in** c : clave) $\rightarrow res$: Bool

Pre $\equiv \{d=d_0\}$

Post $\equiv \{d=borrar(c,d_0)\}$

Complejidad: $O(L)$

Descripción: Devuelve TRUE si se pudo borrar la clave, o FALSE si no la encontró

CLAVES(**in** d : dicc $_{TRIE}$ (clave, significado)) $\rightarrow res$: conj(clave)

Pre $\equiv \{true\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} claves(d)\}$

Complejidad: $O()$

5. Módulo Diccionario $_{AVL}(\kappa, \sigma)$

Interfaz

usa: .

se explica con: DICCIONARIO(CLAVE,SIGNIFICADO).

géneros: $\text{dicc}_{AA}(\text{clave}, \text{significado})$.

Operaciones

DEFINIDO?(**in** $d: \text{dicc}_{AA}(\text{clave}, \text{significado})$, **in** $c: \text{clave}$) $\rightarrow res: \text{Bool}$

Pre $\equiv \{\}$

Post $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{def?}(c,d)\}$

Complejidad: $O(\log(n))$

SIGNIFICADO(**in** $d: \text{dicc}_{AA}(\text{clave}, \text{significado})$, **in** $c: \text{clave}$) $\rightarrow res: \text{significado}$

Pre $\equiv \{\text{def?}(c,d)\}$

Post $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{obtener}(c,d)\}$

Complejidad: $O(\log(n))$

VACIO() $\rightarrow res: \text{dicc}_{AA}(\text{clave}, \text{significado})$

Pre $\equiv \{\text{true}\}$

Post $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{vacio}()\}$

Complejidad: $O(1)$

DEFINIR(**in/out** $d: \text{dicc}_{AA}(\text{clave}, \text{significado})$, **in** $c: \text{clave}$, **in** $s: \text{significado}$)

Pre $\equiv \{\neg \text{def?}(c,d) \wedge d=d_0\}$

Post $\equiv \{d=\text{definir}(c,d_0)\}$

Complejidad: $O()$

BORRAR(**in/out** $d: \text{dicc}_{AA}(\text{clave}, \text{significado})$, **in** $c: \text{clave}$)

Pre $\equiv \{\text{def?}(c,d) \wedge d=d_0\}$

Post $\equiv \{d=\text{borrar}(c,d_0)\}$

Complejidad: $O()$

Representación

dicc_{AA} se representa con estr_{AA}

donde estr_{AA} es $\text{tupla}(id: \text{nat}$
 $\text{izquierdo: puntero}(\text{nodo}(id, it))$
 $\text{derecho: puntero}(\text{nodo}(id, it))$
 $\text{valor: itConj}(\alpha)$
 $)$

$\text{Rep} \quad \quad \quad : \text{estr} \rightarrow \text{bool}$

$\text{Rep}(e) \equiv \text{true} \iff \dots$

$\text{Abs} \quad \quad \quad : \text{estr } r \rightarrow \text{dicc}_{AA}(id, it) \quad \quad \quad \{\text{Rep}(r)\}$

$\text{Abs}(r) \equiv \dots$

Algoritmos

Algorithm 26 Implementación de Definido?

```
function iDEFINIDO?(in d: estr_AA , in c: clave)→ res: bool
  nodoActual ← d
  res ← FALSE
  while ¬(nodoActual == NULO) && ¬res do
    if nodoActual.id == c then res ← TRUE
    else
      if c < nodoActual.id then nodoActual ← nodoActual.izquierdo
      else nodoActual ← nodoActual.derecho
    end if
  end if
end while
end function
```

Algorithm 27 Implementación de Significado

```
function iSIGNIFICADO(in d: estr_AA , in c: clave)→ res:  $\alpha$ 
  nodoActual ← d
  res ← FALSE
  while ¬(nodoActual == NULO) && ¬res do
    if nodoActual.id == c then res ← nodoActual.valor
    else
      if c < nodoActual.id then nodoActual ← nodoActual.izquierdo
      else nodoActual ← nodoActual.derecho
    end if
  end if
end while
end function
```

Algorithm 28 Implementación de Vacio

```
function iVACIO→ res: estr_AA
  res ← tupla(0, NULO, NULO, NULO, 0)
end function
```

Algorithm 29 Implementación de Definir

```

function IDEFINIR(in d: estr_AA , in c: nat, in s:  $\alpha$ )
  nodoActual  $\leftarrow$  d
  yaDefini  $\leftarrow$  FALSE
  while  $\neg$ yaDefini do
    if  $c < \text{nodoActual.id}$  then
      if  $\text{nodoActual.izquierdo} == \text{NULO}$  then
        nuevoNodo  $\leftarrow$  Vacio()
        nuevoNodo.valor  $\leftarrow$  Copiar(s)
        nuevoNodo.id  $\leftarrow$  c
        nodoActual.izquierdo  $\leftarrow$  nuevoNodo
        yaDefini gets TRUE
      else
        nodoActual  $\leftarrow$  nodoActual.izquierdo
      end if
    else
      if  $\text{nodoActual.derecho} == \text{NULO}$  then
        nuevoNodo  $\leftarrow$  Vacio()
        nuevoNodo.valor  $\leftarrow$  Copiar(s)
        nuevoNodo.id  $\leftarrow$  c
        nodoActual.derecho  $\leftarrow$  nuevoNodo
        yaDefini  $\leftarrow$  TRUE
      else
        nodoActual  $\leftarrow$  nodoActual.derecho
      end if
    end if
  end while
  nodoActual  $\leftarrow$  Torsion(nodoActual)
  nodoActual  $\leftarrow$  Division(nodoActual)
end function

```

Algorithm 30 Implementación de Torsion

```

function ITORSION(in d: estr_AA)  $\rightarrow$  res: estr_AA
  if  $d == \text{NULO} \parallel d.\text{izquierdo} == \text{NULO}$  then
    res  $\leftarrow$  d
  else
    if  $\text{Altura}(d.\text{izquierdo}) \geq \text{Altura}(d)$  then
      nodoAux  $\leftarrow$  d.izquierdo
      d.izquierdo  $\leftarrow$  nodoAux.derecho
      nodo.derecho  $\leftarrow$  d
      res  $\leftarrow$  nodoAux
    else
      res  $\leftarrow$  d
    end if
  end if
end function

```

Algorithm 31 Implementación de Division

```
function IDIVISION(in d: estr_AA)→ res: estr_AA
  if d == NULO || d.derecho == NULO || d.derecho.derecho == NULO then
    res ← d
  else
    if Altura(d.derecho.derecho) ≥ Altura(d) then
      nodoAux ← d.derecho
      d.derecho ← nodoAux.izquierdo
      nodoAux.izquierdo ← d
      nodoAux.altura ← nodoAux.altura + 1
      res ← nodoAux
    else
      res ← d
    end if
  end if
end function
```

Algorithm 32 Implementación de Altura

```
function IALTURA(in d: estr_AA)→ res: nat_0
  if d.derecho == NULO && d.izquierdo == NULO then
    res ← 1
  else
    if d.derecho == NULO then
      res ← Altura(d.izquierdo) + 1
    else
      if d.izquierdo == NULO then
        res ← Altura(d.derecho) + 1
      else
        Minimo(Altura(d.izquierdo), Altura(d.derecho))
        ▷ el mínimo de dos nat
      end if
    end if
  end if
end function
```
