

Algoritmos y Estructuras de Datos II

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

Trabajo Práctico II

Grupo: 12

Integrante	LU	Correo electrónico
Pondal, Iván	078/14	ivan.pondal@gmail.com
Paz, Maximiliano León	251/14	m4xileon@gmail.com
Mena, Manuel	313/14	manuelmena1993@gmail.com
Demartino, Francisco	348/14	demartino.francisco@gmail.com

Reservado para la cátedra

Instancia	Docente	Nota
Primera entrega		
Segunda entrega		

Índice

1. Módulo DCNet	3
1.1. Interfaz	3
1.1.1. Operaciones básicas de mapa	3
1.2. Representación	3
1.2.1. Representación de dcnet	3
1.2.2. Invariante de Representación	3
2. Módulo Red	7
2.1. Interfaz	7
2.2. Representación	8
2.2.1. Estructura	8
2.2.2. Invariante de Representación	8
2.2.3. Función de Abstracción	8
2.2.4. Función de Abstracción	8
2.3. Algoritmos	8

1. Módulo DCNet

1.1. Interfaz

se explica con: DCNET.

géneros: dcnet.

1.1.1. Operaciones básicas de mapa

CREAR() $\rightarrow res : dcnet$
Pre $\equiv \{true\}$
Post $\equiv \{res =_{obs} vacio()\}$
Complejidad: $O(1)$
Descripción: crea un mapa nuevo

1.2. Representación

1.2.1. Representación de dcnet

dcnet se representa con estr

donde estr es tupla(*topología*: red,
 vectorCompusDCNet: vector(compuDCNet),
 diccCompusDCNet: dicc_{trie}(puntero(compuDCNet)),
 laQueMásEnvió: puntero(compuDCNet))

donde compuDCNet es tupla(*pc*: puntero(compu),
 conjPaquetes: conj(paquete),
 diccPaquetesDCNet: dicc_{avl}(nat, paqueteDCNet),
 colaPaquetesDCNet: colaPrioridad(nat, puntero(paqueteDCNet)),
 paqueteAEnviar: paqueteDCNet, *enviados*: nat)

donde paqueteDCNet es tupla(*it*: itConj(paquete), *recorrido*: lista(compu))

donde paquete es tupla(*id*: nat, *prioridad*: nat, *origen*: compu, *destino*: compu)

donde compu es tupla(*ip*: string, *interfaces*: conj(nat))

1.2.2. Invariante de Representación

- (I) Las compus de los elementos de vectorCompusDCNet son punteros a todas las compus de la topología
- (II) Las claves de diccCompusDCNet son todos los hostnames de la topología
- (III) Los significados de diccCompusDCNet son punteros que apuntan a las compuDCNet cuyo hostname equivale a su clave en vectorCompusDCNet
- (IV) laQueMásEnvió es un puntero a la compuDCNet en vectorCompusDCNet que más paquetes enviados tiene. Si no hay compus es NULL
- (V) Todos los paquetes en conjPaquetes de cada compuDCNet tienen id único y tanto su origen como destino existen en la topología
- (VI) El paquete en conjPaquetes tiene que tener en su recorrido a la compuDCNet en la que se encuentra y esta no puede ser igual al destino del recorrido

- (VII) Las claves de `diccPaquetesDCNet` son los `id` de los paquetes en `conjPaquetes`
- (VIII) Los significados de `diccPaquetesDCNet` contienen un `itConj` que apunta al paquete con el `id` equivalente a su clave y en recorrido, un camino mínimo válido para el origen del paquete y la compu en la que se encuentra
- (IX) La `colaPaquetesDCNet` es vacía si y sólo si `conjPaquetes` lo es, si no lo es, su próximo es un puntero a un paqueteDCNet de `diccPaquetesDCNet` que contiene un `itConj` cuyo siguiente es uno de los paquetes de `conjPaquetes` con mayor prioridad
- (X) La cantidad de enviados de una `compuDCNet` es igual o mayor a la cantidad de apariciones de esa compu en los caminos recorridos de paquetes en la red

`Rep : estr \rightarrow bool`

`Rep(e) \equiv true \iff`

```

  (#(computadoras(e.topologia)) = long(e.vectorCompusDCNet) = #(claves(e.diccCompusDCNet)))  $\wedge_L$ 
  ( $\forall c$ : compu)( $c \in$  computadoras( $e.topologia$ )  $\Rightarrow$ 
    (
      ( $\exists cd$ : compuDCNet) ( $está?(cd, e.vectorCompusDCNet) \wedge cd.pc = puntero(c)$ )  $\wedge$ 
      ( $\exists s$ : string)( $def?(s, e.diccCompusDCNet) \wedge s = c.ip$ )
    )
  )  $\wedge_L$ 
  ( $\forall cd$ : compuDCNet)( $está?(cd, e.vectorCompusDCNet) \Rightarrow_L$ 
    ( $\exists s$ : string) ( $def?(s, e.diccCompusDCNet) \wedge$ 
       $s = cd.pc \rightarrow ip \wedge_L obtener(s, e.diccCompusDCNet) = puntero(cd)$ )
  )  $\wedge_L$ 
  ( $\exists cd$ : compuDCNet)( $está?(cd, e.vectorCompusDCNet) \wedge_L$ 
     $*(cd.pc) = compuQueMásEnvió(e.vectorCompusDCNet) \wedge e.laQueMásEnvió = puntero(cd)$ )  $\wedge_L$ 
  ( $\forall cd_1$ : compuDCNet)( $está?(cd_1, e.vectorCompusDCNet) \Rightarrow$ 
    ( $\forall p_1$ : paquete)( $p_1 \in cd_1.conjPaquetes \Rightarrow$ 
      ( $\forall cd_2$ : compuDCNet)( $(está?(cd_2, e.vectorCompusDCNet) \wedge cd_1 \neq cd_2) \Rightarrow$ 
        ( $\forall p_2$ : paquete)( $p_2 \in cd_2.conjPaquetes \Rightarrow p_1.id \neq p_2.id$ )
      )
    )
  )  $\wedge_L$ 
  ( $\forall cd$ : compuDCNet)( $está?(cd, e.vectorCompusDCNet) \Rightarrow$ 
    (
      ( $\#(cd.conjPaquetes) = \#(claves(cd.diccPaquetesDCNet))$ )  $\wedge_L$ 
      ( $\forall p$ : paquete)( $p \in cd.conjPaquetes \Rightarrow$ 
        (
          ( $(p.origen \in computadoras(e.topologia) \wedge p.destino \in computadoras(e.topologia) \wedge$ 
             $p.destino \neq *(cd.pc)) \wedge_L$ 
          ( $\exists sc$ : secu(compu))( $sc \in caminosMinimos(e.topologia, p.origen, p.destino) \wedge está(*(cd.pc), sc)$ )  $\wedge$ 
          ( $\exists n$ : nat) ( $(def?(n, cd.diccPaquetesDCNet) \wedge p.id = n) \wedge_L$ 
            ( $Siguiente(obtener(n, e.diccPaquetesDCNet).it) = p \wedge$ 
              ( $(p.origen = *(cd.pc) \wedge obtener(n, e.diccPaquetesDCNet).recorrido = *(cd.pc) \bullet <>) \vee$ 
              ( $p.origen \neq *(cd.pc) \wedge$ 
                ( $obtener(n, e.diccPaquetesDCNet).recorrido \in caminosMinimos(e.topologia, p.origen, *(cd.pc))$ )
              )
            )
          )
        )
      )  $\wedge_L$ 
      ( $\emptyset?(cd.conjPaquetes) \Leftrightarrow vacía?(cd.colaPaquetesDCNet)$ )  $\wedge$ 
      ( $\neg vacía?(cd.colaPaquetesDCNet) \Rightarrow_L$ 
        ( $\exists n$ : nat)( $def?(n, cd.diccPaquetesDCNet) \wedge_L$ 
          (
            ( $Siguiente(obtener(n, cd.diccPaquetesDCNet).it) = paqueteMásPrioridad(cd.conjPaquetes) \wedge$ 
              ( $proximo(cd.colaPaquetesDCNet) = puntero(obtener(n, cd.diccPaquetesDCNet))$ )
            )
          )
        )
      )  $\wedge$ 
      ( $cd.enviados \geq enviadosCompu(*(cd.pc), e.vectorCompusDCNet)$ )
    )
  )

```

$\text{compuQueMásEnvió} : \text{secu}(\text{compuDCNet}) \text{ } \text{scd} \longrightarrow \text{compu} \quad \{\neg \text{vacía?}(\text{scd})\}$
 $\text{maxEnviado} : \text{secu}(\text{compuDCNet}) \text{ } \text{scd} \longrightarrow \text{nat} \quad \{\neg \text{vacía?}(\text{scd})\}$
 $\text{enviaronK} : \text{secu}(\text{compuDCNet}) \times \text{nat} \longrightarrow \text{conj}(\text{compu})$
 $\text{paqueteMásPrioridad} : \text{conj}(\text{paquete}) \text{ } \text{cp} \longrightarrow \text{paquete} \quad \{\neg \emptyset?(\text{cp})\}$
 $\text{paquetesConPrioridadK} : \text{conj}(\text{cp}) \times \text{nat} \longrightarrow \text{conj}(\text{paquete})$
 $\text{altaPrioridad} : \text{conj}(\text{paquetes}) \text{ } \text{cp} \longrightarrow \text{nat} \quad \{\neg \emptyset?(\text{cp})\}$
 $\text{enviadosCompu} : \text{compu} \times \text{secu}(\text{compuDCNet}) \longrightarrow \text{nat}$
 $\text{aparicionesCompu} : \text{compu} \times \text{conj}(\text{nat}) \text{ } \text{cn} \times \text{dicc}(\text{nat} \times \text{paqueteDCNet}) \text{ } \text{dp} \longrightarrow \text{nat} \quad \{\text{claves}(\text{dp}) \subseteq \text{cn}\}$

$\text{compuQueMásEnvió}(\text{scd}) \equiv \text{dameUno}(\text{enviaronK}(\text{scd}, \text{maxEnviado}(\text{scd})))$
 $\text{maxEnviado}(\text{scd}) \equiv \text{if } \text{vacía?}(\text{fin}(\text{scd})) \text{ then } \text{prim}(\text{scd}).\text{enviados} \text{ else } \text{max}(\text{prim}(\text{scd}), \text{maxEnviado}(\text{fin}(\text{scd}))) \text{ fi}$
 $\text{enviaronK}(\text{scd}, k) \equiv \text{if } \text{vacía?}(\text{scd}) \text{ then}$
 $\quad \emptyset$
 $\quad \text{else}$
 $\quad \quad \text{if } \text{prim}(\text{scd}).\text{enviados} = k \text{ then}$
 $\quad \quad \quad \text{Ag}(*(\text{prim}(\text{scd}).\text{pc}), \text{enviaronK}(\text{fin}(\text{scd}), k))$
 $\quad \quad \text{else}$
 $\quad \quad \quad \text{enviaronK}(\text{fin}(\text{scd}), k)$
 $\quad \text{fi}$
 fi
 $\text{paqueteMásPrioridad}(\text{dcn}, \text{cp}) \equiv \text{dameUno}(\text{paquetesConPrioridadK}(\text{cp}, \text{altaPrioridad}(\text{cp})))$
 $\text{altaPrioridad}(\text{cp}) \equiv \text{if } \emptyset?(\text{sinUno}(\text{cp})) \text{ then}$
 $\quad \text{dameUno}(\text{cp}).\text{prioridad}$
 $\quad \text{else}$
 $\quad \quad \text{min}(\text{dameUno}(\text{cp}).\text{prioridad}, \text{altaPrioridad}(\text{sinUno}(\text{cp})))$
 $\quad \text{fi}$
 fi
 $\text{paquetesConPrioridadK}(\text{cp}, k) \equiv \text{if } \emptyset?(\text{cp}) \text{ then}$
 $\quad \emptyset$
 $\quad \text{else}$
 $\quad \quad \text{if } \text{dameUno}(\text{cp}).\text{prioridad} = k \text{ then}$
 $\quad \quad \quad \text{Ag}(\text{dameUno}(\text{cp}), \text{paquetesConPrioridadK}(\text{sinUno}(\text{cp}), k))$
 $\quad \quad \text{else}$
 $\quad \quad \quad \text{paquetesConPrioridadK}(\text{sinUno}(\text{cp}), k)$
 $\quad \quad \text{fi}$
 $\quad \text{fi}$
 fi
 $\text{enviadosCompu}(c, \text{scd}) \equiv \text{if } \text{vacía?}(\text{scd}) \text{ then}$
 $\quad 0$
 $\quad \text{else}$
 $\quad \quad \text{if } \text{prim}(\text{scd}) = c \text{ then}$
 $\quad \quad \quad \text{enviadosCompu}(c, \text{fin}(\text{scd}))$
 $\quad \quad \text{else}$
 $\quad \quad \quad \text{aparicionesCompu}(c, \text{claves}(\text{prim}(\text{scd}).\text{diccPaquetesDCNet}),$
 $\quad \quad \quad \text{prim}(\text{scd}).\text{diccPaquetesDCNet}) + \text{enviadosCompu}(c, \text{fin}(\text{scd}))$
 $\quad \quad \text{fi}$
 $\quad \text{fi}$
 fi

```
aparicionesCompu(c, cn, dpc)  $\equiv$  if  $\emptyset?(cn)$  then  
    0  
else  
    if está?(c, significado(dameUno(cn), dpc).recorrido) then  
        1 + aparicionesCompu(c, sinUno(cn), dpc)  
    else  
        aparicionesCompu(c, sinUno(cn), dpc)  
    fi  
fi
```

2. Módulo Red

2.1. Interfaz

se explica con: RED.

géneros: red.

INICIARRED() $\rightarrow res : \text{red}$
Pre $\equiv \{\text{true}\}$
Post $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{iniciarRed}\}$
Complejidad: $O(1)$
Descripción: Crea una red nueva

AGREGARCOMPUTADORA(in/out r : red, in c : compu)
Pre $\equiv \{(r = r_0) \wedge ((\forall c' : \text{compu}) (c' \in \text{computadoras}(r) \Rightarrow \text{ip}(c) \neq \text{ip}(c')))\}$
Post $\equiv \{r =_{\text{obs}} \text{agregarComputadora}(r_0, c)\}$
Complejidad: $O(L + n)$
Descripción: Agrega un computadora a la red

CONECTAR(in/out r : red, in c : compu, in c' : compu, in i : compu, in i' : compu)
Pre $\equiv \{(r = r_0) \wedge (c \in \text{computadoras}(r)) \wedge (c' \in \text{computadoras}(r)) \wedge (\text{ip}(c) \neq \text{ip}(c')) \wedge (\neg \text{conectadas?}(r, c, c')) \wedge (\neg \text{usaInterfaz?}(r, c, i) \wedge \neg \text{usaInterfaz?}(r, c', i'))\}$
Post $\equiv \{r =_{\text{obs}} \text{conectar}(r_0, c, i, c', i')\}$
Complejidad: $O(L)?$
Descripción: Conecta dos computadoras

COMPUTADORAS(in r : red) $\rightarrow res : \text{conj}(\text{compu})$
Pre $\equiv \{\text{true}\}$
Post $\equiv \{res = \text{computadoras}(r)\}$
Complejidad: $O(1)$

CONECTADAS?(in r : red, in c : compu, in c' : compu) $\rightarrow res : \text{bool}$
Pre $\equiv \{(c \in \text{computadoras}(r)) \wedge (c' \in \text{computadoras}(r))\}$
Post $\equiv \{res = \text{conectadas?}(r, c, c')\}$
Complejidad: $O(1)$

INTERFAZUSADA(in r : red, in c : compu, in c' : compu) $\rightarrow res : \text{interfaz}$
Pre $\equiv \{\text{conectadas?}(r, c, c')\}$
Post $\equiv \{res = \text{interfazUsada}(r, c, c')\}$
Complejidad: $O(?)$

VECINOS(in r : red, in c : compu) $\rightarrow res : \text{conj}(\text{compu})$
Pre $\equiv \{c \in \text{computadoras}(r)\}$
Post $\equiv \{res = \text{vecinos}(r, c)\}$
Complejidad: $O(n)$

USAIINTERFAZ?(in r : red, in c : compu, in i : interfaz) $\rightarrow res : \text{bool}$
Pre $\equiv \{c \in \text{computadoras}(r)\}$
Post $\equiv \{res = \text{usaInterfaz?}(r, c, i)\}$
Complejidad: $O(?)$

CAMINOSMINIMOS(**in** r : red, **in** c : compu, **in** c' : compu) $\rightarrow res$: conj(secu(compu))
Pre $\equiv \{(c \in computadoras(r)) \wedge (c' \in computadoras(r))\}$
Post $\equiv \{res = caminosMinimos(r, c, i)\}$
Complejidad: $O(L)$

HAYCAMINO?(**in** r : red, **in** c : compu, **in** c' : compu) $\rightarrow res$: bool
Pre $\equiv \{(c \in computadoras(r)) \wedge (c' \in computadoras(r))\}$
Post $\equiv \{res = hayCamino?(r, c, i)\}$
Complejidad: $O(L)$

2.2. Representación

2.2.1. Estructura

red se representa con **estr**

donde **estr** es tupla(*compus*: conj(compu) ,
dns: dicc_{Trie}(ip, nodoRed))

donde **nodoRed** es tupla(*c*: puntero(compu) ,
caminos: dicc_{Trie}(ip, conj(lista(compu))) ,
conexiones: dicc_{Lineal}(interfaz, compu))

2.2.2. Invariante de Representación

- (I) Todas las compus deben tener IPs distintas.
- (II) Ninguna compu se conecta con si misma.
- (III) Ninguna compu se conecta a otra a traves de dos interfaces distintas.
- (IV) El trie **estr.dns** apunta a un **nodoRed** por cada elemento de *compus*.
- (V) En cada **nodoRed**, *c* tiene que apuntar a un elemento de **estr.compus**.
- (VI) Para cada **nodoRed**, *caminos* tiene como claves todas las IPs de las compus de la red, y los significados corresponden a todos los caminos mínimos desde la compu *c* hacia la compu cuya IP es clave.
- (VII) **nodoRed.conexiones** contiene como claves todas las **interfaz** usaconedas de la compu *c* (que tienen que estar en *c.interfaces*)

Rep : **estr** \rightarrow bool

Rep(*e*) \equiv true \iff

2.2.3. Función de Abstracción

Abs : **estr** *e* \rightarrow red

{Rep(*e*)}

Abs(*e*) =_{obs} r : red |

2.2.4. Función de Abstracción

2.3. Algoritmos


```
iIniciarRed () → res: red
  res.compus ← Vacio ()
  res.dns ← Vacio ()
Complejidad :  $O(?)$ 
```

```
iAgregarComputadora (in/out r: red, in c: compu)
  Definir (r.dns, compu.ip, Tupla(<&c, Vacio (), Vacio (>))
  AgregarRapido (r.compus, c)
Complejidad :  $O(?)$ 
```

```
iConectar (in/out r: red, in c0: compu, in c1: compu, in i0: compu, in i1: compu)
  nr0:nodoRed ← Significado (r.dns, c0.ip)
  nr1:nodoRed ← Significado (r.dns, c1.ip)
  DefinirRapido (nr0.conexiones, i0, nr1)
  DefinirRapido (nr1.conexiones, i1, nr0)
  CrearCaminosDelDNS (r)
Complejidad :  $O(?)$ 
```

```

CrearCaminosDelDNS (in/out r: red)
  itCompus: it Conj (compu)  $\leftarrow$  CrearIt (r.compus)
  while HaySiguiente?(itCompus) do
    nr: nodoRed  $\leftarrow$  Significado(d, Siguiente(itCompus).ip)
    AsignarCaminosMinimos(nr, r)
    Avanzar(itCompus)
  end while
Complejidad :  $O(?)$ 

```

```

AsignarCaminosMinimos (in/out nr: nodoRed)
  itCompus: it Conj (compu)  $\leftarrow$  CrearIt (r.compus)
  while HaySiguiente?(itCompus) do
    Definir(nr.caminos, Siguiente(itCompus).ip)
    CrearCaminosMinimos(nr, Siguiente(itCompus).ip))
    Avanzar(itCompus)
  end while
Complejidad :  $O(?)$ 

```

```

CrearCaminosMinimos (in desde: nodoRed, in hasta: compu)  $\rightarrow$  res: conj(lista(compu))
  camMins: conj(lista(compu))  $\leftarrow$  Vacio()
  itCamMins: it Conj (conj(lista(compu)))  $\leftarrow$  CrearIt (camMins)
  pendientes: conj(nodoRed)  $\leftarrow$  Conexas(desde.conexiones)
  visitados: conj(nodoRed)  $\leftarrow$  Vacio()
  itNrs: it Conj (nodoRed)  $\leftarrow$  CrearIt (pendientes)
  cam: lista(compu)  $\leftarrow$  Vacia()
  AgregarAdelante(cam, *(desde.pc))
  while HaySiguiente?(itNrs) do
    AgregarRapido(visitados, Siguiente(itNrs))
    AgregarAdelante(cam, *(Siguiente(itNrs).pc))
    if (Siguiente(itNrs).pc  $\rightarrow$  ip = hasta.ip) then
      if (Vacio?(camMins)  $\vee$  (Longitud(cam) = Longitud(Siguiente(itCamMins)))) then
        AgregarRapido(camMins, cam)
      else
        if (Longitud(cam) < Longitud(Siguiente(itCamMins))) then
          camMins  $\leftarrow$  Vacio()
          AgregarRapido(camMins, cam)
        endif
      endif
      Comienzo(cam)
    else
      if (Vacia?(NoVisitadas(pendientes, Siguiente(itNrs), visitados, r)))
        Comienzo(cam)
      else
        UnirConjs(pendientes, NoVisitadas(Siguiente(itNrs), visitados))
      end if
    end if
    Avanzar(itNrs)
  end while
Complejidad :  $O(?)$ 

```

```

NoVisitadas (in nr: nodoRed, in visitados: conj(nodoRed)) → res: conj(nodoRed)
  itVecinos: itConj(nodoRed) ← CreaIt (Conexas(nr.conexiones))
  res ← Vacio()
  while HaySiguiente?(itVecinos) do
    if (¬Pertenece?(visitados, Siguiente(itVecinos))) then
      AgregarRapido(res, Siguiente(itVecinos))
    end if
    Avanzar(itVecinos)
  end while
Complejidad :  $O(?)$ 

```

```

Conexas (in conex: dicc(interfaz, puntero(nodoRed))) → res: conj(nodoRed)
  res ← Vacio()
  itVecinos : itDicc(interfaz, puntero(nodoRed)) ← CreaIt (conex)
  while HaySiguiente?(itVecinos) do
    AgregarRapido(res, *SiguienteSignificado(itVecinos))
    Avanzar(itVecinos)
  end while
Complejidad :  $O(?)$ 

```

```

UnirConjs (in/out cnr: conj(nodoRed), in news: conj(nodoRed))
  it: itConj(nodoRed) ← CreaIt (news)
  while HaySiguiente?(it) do
    AgregarRapido(res, Siguiente(it))
    Avanzar(it)
  end while
Complejidad :  $O(?)$ 

```

```

iComputadoras (in r: red) → res: conj(compu)
  res ← r.compus Complejidad :  $O(1)$ 
Complejidad :  $O(1)$ 

```

```

iConectadas? (in r: red, in c0: compu, in c1: compu) → res: bool
  nr0: nodoRed ← Significado(r.dns, c0.ip)  $O(L)$ 
  it : itDicc(interfaz, puntero(nodoRed)) ← CreaIt (nr0.conexiones)  $O(1)$ 
  res ← false  $O(1)$ 
  while HaySiguiente?(it) do  $O(L)$ 
    if c1.ip = SiguienteSignificado(it) → pc → ip then  $O(?)$ 
      res ← true  $O(1)$ 
    end if
    Avanzar(it)  $O(1)$ 
  end while
Complejidad :  $O(L*)$ 

```

```

iInterfazUsada (in r: red, in c0: compu, in c1: compu) → res: interfaz
  nr0: nodoRed ← Significado(r.dns, c0.ip)  $O(L)$ 
  it : itDicc(itDicc(interfaz, puntero(nodoRed))
    ← CreaIt (nr0.conexiones)  $O(1)$ 
  while HaySiguiente?(it) do  $O(L)$ 

```

```

    if c1.ip = SiguienteSignificado(it)→pc→ip then
        res ← SiguienteClave(it)
    end if
    Avanzar(it)
end while
Complejidad :  $O(1)$ 

```

```

iVecinos(in r: red, in c: compu) → res: conj(compu)
nr:nodoRed ← Significado(r.dns, c.ip)
res:conj(compu) ← Vacio()
it :itDicc(itDicc(interfaz, puntero(nodoRed))
    ← CrearIt(nr.conexiones)
while HaySiguiente?(it) do
    AgregarRapido(res,*(SiguienteSignificado(it)→pc))
    Avanzar(it)
end while
Complejidad :  $O(1)$ 

```

```

iUsaInterfaz? (in r: red, in c: compu, in i: interfaz) → res: bool
nr:nodoRed ← Significado(r.dns, c.ip)
res ← Definido?(pnr.conexiones, i)
Complejidad :  $O(n)$ 

```

```

iCaminosMinimos (in r: red, in c0: compu, in c1: compu) → res: conj(secu(compu))
nr:nodoRed ← Significado(r.dns, c0.ip)
res ← Significado(pnr.caminos, c1.ip)
Complejidad :  $O(1)$ 

```

```

HayCamino? (in r: red, in c0: compu, in c1: compu) → res: bool
nr:nodoRed ← Significado(r.dns, c0.ip)
res ← EsVacio?(Significado(pnr.caminos, c1.ip))
Complejidad :  $O(1)$ 

```

```

copiar (in r: red) → res: red
auxR:red ← iIniciarRed
auxR.dns ← r.dns
auxR.compus ← r.compus
res ← auxR
Complejidad :  $O(1)$ 

```

```

• = • (in r0: red, in r1: red) → res: bool
eq:bool ← (r0.compus = r1.compus)
eq ← (r0.dns = r1.dns)
res ← eq
Complejidad :  $O(1)$ 

```