

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 (????????? esto no esta listo todavia)	8
2.2.2. Invariante de Representación	8
2.2.3. Función de Abstracción	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) 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
- (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) Si `colaPaquetesDCNet` no es vacía, 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)  $\Rightarrow$ 
          ( $\forall p_2$ : 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) =  $p \wedge$ 
                  obtener( $n$ , e.diccPaquetesDCNet).recorrido  $\in$  caminosMinimos(e.topologia,  $p.origen$ , *( $cd.pc$ ))))
              )
            )  $\wedge_L$ 
            ( $\emptyset?(cd.conjPaquetes) \Leftrightarrow$  vacía?( $cd.colaPaquetesDCNet$ ))  $\wedge_L$ 
            ( $\neg$ vacía?( $cd.colaPaquetesDCNet$ )  $\Rightarrow$ 
              ( $\exists n$ : nat)(def?( $n$ ,  $cd.diccPaquetesDCNet$ )  $\wedge_L$ 
                (
                  Siguiente(obtener( $n$ ,  $cd.diccPaquetesDCNet$ ).it) = paqueteMásPrioridad( $cd.conjPaquetes$ )  $\wedge$ 
                  proximo( $cd.colaPaquetesDCNet$ ) = puntero(obtener( $n$ ,  $cd.diccPaquetesDCNet$ ))
                )
              )
            )  $\wedge_L$ 
            ( $cd.enviados \geq$  enviadosCompu(*( $cd.pc$ ), e.vectorCompusDCNet))
          )
        )
      )
    )
  )

```

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

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

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** $r : \text{red}$, **in** $c : \text{compu}$, **in** $c' : \text{compu}$, **in** $i : \text{compu}$, **in** $i' : \text{compu}$)

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** $r : \text{red}$) $\rightarrow res : \text{conj}(\text{compu})$

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

Post $\equiv \{res = \text{computadoras}(r)\}$

Complejidad: $O(1)$

CONECTADAS?(**in** $r : \text{red}$, **in** $c : \text{compu}$, **in** $c' : \text{compu}$) $\rightarrow res : \text{bool}$

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** $r : \text{red}$, **in** $c : \text{compu}$, **in** $c' : \text{compu}$) $\rightarrow res : \text{interfaz}$

Pre $\equiv \{\text{conectadas?}(r, c, c')\}$

Post $\equiv \{res = \text{interfazUsada}(r, c, c')\}$

Complejidad: $O(?)$

VECINOS(**in** $r : \text{red}$, **in** $c : \text{compu}$) $\rightarrow res : \text{conj}(\text{compu})$

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

Post $\equiv \{res = \text{vecinos}(r, c)\}$

Complejidad: $O(n)$

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

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

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

Complejidad: $O(?)$

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

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

2.2. Representación

2.2.1. Estructura (?????????? esto no esta listo todavia)

red se representa con estr

donde estr es $\text{tupla}(\text{compus} : \text{lista}(\text{nodoRed}), \text{dns} : \text{dicc}_{Trie}(\text{string}, \text{puntero}(\text{nodoRed})))$
 donde nodoRed es $\text{tupla}(c : \text{compu}, \text{vecinos} : \text{dicc}_{Lineal}(\text{nat}, \text{puntero}(\text{nodoRed})))$

2.2.2. Invariante de Representación

2.2.3. Función de Abstracción