

Algoritmos y Estructuras de Datos II

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

Trabajo Práctico I

Grupo: 12

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

Reservado para la cátedra

Instancia	Docente	Nota
Primera entrega		
Segunda entrega		

TAD DCNET**géneros** dcnnet**igualdad observacional**

$$(\forall d, d' : \text{dcnnet}) \left(d =_{\text{obs}} d' \iff \left(\begin{array}{l} (topo(d) =_{\text{obs}} topo(d')) \wedge ((\forall p : pc)(p \in pcs(topo(d)) \wedge \\ p \in pcs(topo(d')) \Rightarrow_L (buffer(d, p) =_{\text{obs}} buffer(d', p) \wedge \\ paquetesMandados(d, p) =_{\text{obs}} paquetesMandados(d', p)) \wedge \\ ((\forall p : paquetes)((\exists c : pc)(c \in pcs(topo(d') \wedge c \in \\ pcs(topo(d')) \wedge_L (p \in buffer(d, c) \wedge p \in buffer(d', c))) \Rightarrow_L \\ (recorridoPaquete(d, p) =_{\text{obs}} recorridoPaquete(d', p)))) \end{array} \right) \right)$$

generadores

crearRed : topo \longrightarrow dcnnet
 seg : dcnnet \longrightarrow dcnnet
 paquetePendiente : dcnnet dcn \times pc p1 \times pc p2 \times paquete \longrightarrow dcnnet
 $\{(p_1 \in pcs(topo(dcn)) \wedge p_2 \in pcs(topo(dcn))) \wedge_L conectadas?(topo(dcn), p_1, p_2)\}$

observadores básicos

recorridoPaquete : dcnnet dcn \times paquete p \longrightarrow secu((ip, interface)))
 $\{(\exists c : pc)(c \in pcs(topo(dcn)) \wedge_L (p \in buffer(dcn, c)))\}$
 dcNetBuffer : dcnnet dcn \times pc p \longrightarrow conj(paquete)
 $\{p \in pcs(topo(dcn))\}$
 paquetesMandados : dcnnet dcn \times pc p \longrightarrow nat $\{p \in pcs(topo(dcn))\}$
 topo : dcnnet \longrightarrow topologia

otras operaciones

paqueteEnTransito? : dcnnet \times paquete \longrightarrow bool
 perteneceBuffers? : paquete \times buffers \longrightarrow bool
 maxPaquetesMandados : dcnnet \longrightarrow pc
 auxMaxPaquetes : dcnnet \times conj(pc) \longrightarrow pc)
 pasoSeg : topo \times buffers \times buffers \longrightarrow buffers
 regresion : topo \times buffers \times secu(buffers) \longrightarrow buffers
 cronoPaquetes : dcnnet \times diccionario(pc \times \longrightarrow secu(buffers)
 conj(paquete))
 auxDefinir : buffers \times pc \times conj(paquete) \times \longrightarrow buffers
 conj(paquete)
 auxBorrar : buffers \times pc \times conj(paquete) \times \longrightarrow buffers
 conj(paquete)
 envioYReciboPaquetes : topo \times buffers \times conj(pc) \longrightarrow buffers
 envio : topo \times buffers \times buffer \longrightarrow buffers
 nuevosPaquetes : buffers \times buffers \longrightarrow buffers
 damePaquete : buffer \longrightarrow paquete
 pasarA : topologia \times pc \times pc \longrightarrow pc

axiomas $\forall p, p' : \text{paquete}, \forall c, c' : \text{pc}, \forall dcn : \text{dcnnet}, \forall t : \text{topologia}$

topo(crearRed(t)) \equiv t
 topo(seg(dcn)) \equiv topo(dcn)

<code>topo(paquetePendiente(dcn,c,c',p))</code>	\equiv <code>topo(dcn)</code>
<code>paquetesMandados(crearRed(t),c)</code>	\equiv 0
<code>paquetesMandados(seg(dcn),c)</code>	\equiv <code>paquetesMandados(dcn)</code>
<code>paquetesMandados(paquetePendiente(dcn,o,d,p),c)</code>	\equiv if $c = o$ then \quad <code>paquetesMandados(dcn, c) + 1</code> else \quad <code>paquetesMandados(dcn, c)</code> fi
<code>dcNetBuffer(dcn,c)</code>	\equiv <code>obtener(c,regresion(topo(dcn),vacio,cronoPaquetes(dcn,vacio)))</code>
<code>maxPaquetesMandados(dcn)</code>	\equiv <code>auxMaxPaquetes(dcn,pcs(topo(dcn)))</code>
<code>auxMaxPaquetes(dcn,cs)</code>	\equiv if $\emptyset?(sinUno(cs))$ then \quad <code>dameUno(cs)</code> else \quad if <code>paquetesMandados(dcn, dameUno(cs))</code> < <code>paquetesMandados(dcn, auxMaxPaquetes(dcn, sinUno(cs)))</code> then $\quad\quad$ <code>auxMaxPaquetes(dcn, sinUno(cs))</code> \quad else $\quad\quad$ <code>dameUno(cs)</code> \quad fi fi
<code>paqueteEnTransito?(dcn,p)</code>	\equiv <code>perteneceBuffers?(p,regresion(topo(dcn),vacio,cronoPaquetes(dcn,vacio)))</code>
<code>perteneceBuffers?(p,bs)</code>	\equiv if $\emptyset?(claves(bs))$ then \quad <code>false</code> else \quad if $p \in obtener(dameUno(claves(bs)), bs)$ then $\quad\quad$ <code>true</code> \quad else $\quad\quad$ <code>perteneceBuffers?(p, borrar(dameUno(claves(bs)), bs))</code> \quad fi fi
<code>cronoPaquetes(crearRed(t),bs)</code>	\equiv <code><></code>
<code>cronoPaquetes(seg(dcn),bs)</code>	\equiv <code>bs • cronoPaquetes(dcn,∅)</code>
<code>cronoPaquetes(paquetePendiente(dcn,o,d,p),bs)</code>	\equiv <code>auxDefinir(dp, o, Ag(p, ∅), obtener(o, bs))</code> <code>cronoPaquetes(dcn, bs)</code>
<code>auxDefinir(bs,c,n,v)</code>	\equiv if $def?(c, bs)$ then \quad <code>borrar(c, bs) definir(c, n ∪ v, bs)</code> else \quad <code>definir(c, n)</code> fi
<code>auxBorrar(bs,c,b,p)</code>	\equiv if $\emptyset?(p - \{b\})$ then \quad <code>borrar(c, n)</code> else \quad <code>borrar(c, bs) definir(c, p - \{b\}, bs)</code> fi
<code>regresion(t,bs,cbs)</code>	\equiv if $vacia?(fin(cbs))$ then \quad <code>pasoSeg(bs, t, prim(cbs))</code> else \quad <code>regresion(t, pasoSeg(bs, t, prim(cbs)), fin(cbs))</code> fi
<code>pasoSeg(t,bs,nbs)</code>	\equiv <code>envioYReciboPaquetes(t,bs,claves(bs))</code> <code>nuevosPaquetes(bs,nbs)</code>

```

envioYReciboPaquetes(t,bs,cp)
≡ if  $\emptyset?(sinUno(cp))$  then
    envio(t, bs, dameUno(ck))
  else
    envioYReciboPaquetes(t, envio(t, bs, dameUno(cp)),
      sinUno(cp))
  fi

pasarA(t,o,d)
≡ prim(caminoMin(t, o, d))

envio(t,bs,b)
≡ auxDefinir(bs, pasarA(t,  $\Pi_1(b)$ , dest( $\Pi_2(b)$ )),
  Ag(damePaquete(b),  $\emptyset$ ), obtener
    (pasarA(t,  $\Pi_1(b)$ , dest( $\Pi_2(b)$ )), bs)
  auxBorrar(bs,  $\Pi_1(b)$ , damePaquete(b),
    obtener(bs,  $\Pi_1(b)$ ))

nuevosPaquetes(bs,nbs)
≡ if  $\emptyset?(claves(nbs))$  then
    bs
  else
    auxDefinir(bs, dameUno(claves(nbs), obtener
      (dameUno(claves(nbs), nbs), obtener(dameUno
        (claves(nbs), bs)))
    nuevosPaquetes(bs, sinUno(nbs))
  fi

TAD buffers es diccionario(pc,conj(paquete))
TAD buffer es tupla(pc,conj(paquete))

```

Fin TAD

Este TAD modela cómo se conectan las computadoras. Las IP son únicas entre compus de la topología. Las compus tienen interfaces numeradas con los naturales de manera consecutiva (todas funcionan perfecto y todo eso, el DC las cuida y mantiene como corresponde).

TAD TOPOLOGÍA

géneros topologia

generadores

$$\begin{array}{lll}
\text{NuevaTopo} & : & \longrightarrow \text{topologia} \\
\text{Compu} & : \text{topologia} \times \text{nat} \times \text{nat} & \longrightarrow \text{topologia} \\
\text{Cable} & : \text{topologia} \times \text{nat} \times \text{nat} \times \text{nat} \times \text{nat} & \longrightarrow \text{topologia}
\end{array}$$

observadores básicos

compus	: topologia	\longrightarrow	$\text{conj}(\text{nat})$	
vecinas	: topologia $t \times \text{nat}$	ip	\longrightarrow	$\text{conj}(\text{nat})$ $\{ip \in \text{compus}(t)\}$
cables	: topologia $t \times \text{nat}$	ip	\longrightarrow	$\text{conj}(\text{tupla}(\text{nat}, \text{nat}))$ $\{ip \in \text{compus}(t)\}$

otras operaciones

seAlcanzan?	: topologia $t \times \text{nat } ipA \times \text{nat } ipB$	$\longrightarrow \text{bool}$	$\{ipA \in \text{compus}(t) \wedge ipB \in \text{compus}(t)\}$
todasLasQueAlcanza	: topologia $t \times \text{nat } ip$	$\longrightarrow \text{conj}(\text{nat})$	$\{ip \in \text{compus}(t)\}$
expandirFull	: topologia $t \times \text{conj}(\text{nat}) \text{ } cs$	$\longrightarrow \text{conj}(\text{nat})$	$\{cs \subseteq \text{compus}(t)\}$
exp1	: topologia $t \times \text{conj}(\text{nat}) \text{ } cs$	$\longrightarrow \text{conj}(\text{nat})$	$\{cs \subseteq \text{compus}(t)\}$

axioms $\forall t: \text{topologia}, \forall ip, ipBus, ipA, ipB, ifA, ifB, numIfaces: \text{nat}$

compus(NuevaTopo)	$\equiv \emptyset$
compus(Compu($t, ip, numIfaces$))	$\equiv \text{Ag}(ip, \text{compus}(t))$
compus(Cable(t, ipA, ifA, ipB, ifB))	$\equiv \text{compus}(t)$
vecinas(NuevaTopo, $ipBus$)	$\equiv \emptyset$
vecinas(Compu($t, ip, numIfaces$), $ipBus$)	$\equiv \text{vecinas}(t, ipBus)$
vecinas(Cable(t, ipA, ifA, ipB, ifB), $ipBus$)	$\equiv \text{if } ipBus = ipA \text{ then } \text{Ag}(ipB, \emptyset) \text{ else } \emptyset \text{ fi } \cup$ $\text{if } ipBus = ipB \text{ then } \text{Ag}(ipA, \emptyset) \text{ else } \emptyset \text{ fi } \cup$ $\text{vecinas}(t, ipBus)$
cables(NuevaTopo, $ipBus$)	$\equiv \emptyset$
cables(Compu($t, ip, numIfaces$), $ipBus$)	$\equiv \text{cables}(t, ipBus)$
cables(Cable(t, ipA, ifA, ipB, ifB), $ipBus$)	$\equiv \text{if } ipBus = ipA \text{ then } \text{Ag}(\langle ifA, ipB \rangle, \emptyset) \text{ else } \emptyset \text{ fi } \cup$ $\text{if } ipBus = ipB \text{ then } \text{Ag}(\langle ifB, ipA \rangle, \emptyset) \text{ else } \emptyset \text{ fi } \cup$ $\text{cables}(t, ipBus)$
seAlcanzan?(t, ipA, ipB)	$\equiv ipA \in \text{todasLasQueAlcanza}(t, ipB)$
todasLasQueAlcanza(t, ip)	$\equiv \text{expandirFull}(t, \text{Ag}(ip, \emptyset))$
expandirFull(t, cs)	$\equiv \text{if } \text{exp1}(t, cs) \subseteq cs \text{ then}$ $\quad cs$ else $\quad \text{expandirFull}(t, \text{exp1}(t, cs))$ fi

```
exp1( $t$ ,  $cs$ )  $\equiv$  if  $\emptyset?(cs)$  then  
     $\emptyset$   
else  
    Ag(dameUno( $cs$ ), vecinas( $t$ , dameUno( $cs$ )))  $\cup$  exp1( $t$ ,  
    sinUno( $cs$ ))  
fi
```

Fin TAD