

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** `dcnet`**igualdad observacional**

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

generadores

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

observadores básicos

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

otras operaciones

`paqueteEnTransito?` : `dcnet` \times `paquete` \longrightarrow `bool`
`perteneceBuffers?` : `paquete` \times `buffers` \longrightarrow `bool`
`maxPaquetesMandados` : `dcnet` \longrightarrow `pc`
`auxMaxPaquetes` : `dcnet` \times `conj(pc)` \longrightarrow `pc`
`pasoSeg` : `topo` \times `buffers` \times `buffers` \longrightarrow `buffers`
`regresion` : `topo` \times `buffers` \times `secu(buffers)` \longrightarrow `buffers`
`cronoPaquetes` : `dcnet` \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 $\forall p, p' : \text{paquete}, \forall c, c' : \text{pc}, \forall dcn : \text{dcnet}, \forall t : \text{topologia}$

`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><bs></code>
<code>cronoPaquetes(seg(dcn),bs)</code>	\equiv <code>bs • cronoPaquetes(dcn, \emptyset)</code>
<code>cronoPaquetes(paquetePendiente(dcn,o,d,p),bs)</code>	\equiv <code>auxDefinir(bs, o, Ag(p, \emptyset), 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 \cup 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 $\emptyset?(cp)$ then <i>bs</i> else <i>envioYReciboPaquetes(t,envio(t,bs,dameUno(cp)),sinUno(cp))</i> fi
pasarA(t,o,d)	≡ <i>prim(caminoMin(t,o,d))</i>
envio(t,bs,b)	≡ <i>auxDefinir(bs,pasarA(t,$\Pi_1(b)$,dest($\Pi_2(b)$)), <i>Ag(damePaquete(b),\emptyset),obtener</i> (<i>pasarA(t,$\Pi_1(b)$,dest($\Pi_2(b)$)),bs)</i> <i>auxBorrar(bs,$\Pi_1(b)$,damePaquete(b),</i> <i>obtener(bs,$\Pi_1(b)$))</i></i>
nuevosPaquetes(bs,nbs)	≡ if $\emptyset?(claves(nbs))$ then <i>bs</i> else <i>auxDefinir(bs,dameUno(claves(nbs)),obtener</i> (<i>dameUno(claves(nbs),nbs),obtener(dameUno</i> (<i>claves(nbs),bs)</i>)) <i>nuevosPaquetes(bs,sinUno(nbs))</i> 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

NuevaTopo	:		\longrightarrow	topologia	
Compu	:	topologia \times nat $ip \times$ nat	\longrightarrow	topologia	$\{ \neg(ip \in compus(t)) \}$
Cable	:	topologia \times nat $ipA \times$ nat $ifA \times$ nat $ipB \times$ nat ipB	\longrightarrow	topologia	$\left\{ \begin{array}{l} \neg(ipA \in compus(t) \vee ipB \in compus(t)) \wedge_L \\ (ifA \leq numInterfaces(t, ipA)) \wedge \\ (ifB \leq numInterfaces(t, ipB)) \wedge \\ \neg(ifA \in interfacesOcupadasDe(t, ipA)) \wedge \\ \neg(ifB \in interfacesOcupadasDe(t, ipB)) \wedge \\ \neg(ipA \in vecinasDe(t, ipB)) \end{array} \right\}$

observadores básicos

compus	:	topologia	\longrightarrow	conj(nat)	
cablesEn	:	topologia $t \times$ nat ip	\longrightarrow	conj(tupla(nat, nat))	$\{ ip \in compus(t) \}$
numInterfaces	:	topologia $t \times$ nat ip	\longrightarrow	nat	$\{ ip \in compus(t) \}$

otras operaciones

vecinasDe	:	topologia $t \times$ nat ip	\longrightarrow	conj(nat)	$\{ ip \in compus(t) \}$
interfacesOcupadasDe	:	topologia $t \times$ nat ip	\longrightarrow	conj(nat)	$\{ ip \in compus(t) \}$
conectadas?	:	topologia $t \times$ nat $ipA \times$ nat ipB	\longrightarrow	bool	$\{ ipA \in compus(t) \wedge ipB \in compus(t) \}$
expandirVecinas	:	topologia $t \times$ conj(nat) cs	\longrightarrow	conj(nat)	$\{ cs \subseteq compus(t) \}$
expandirUnPaso	:	topologia $t \times$ conj(nat) cs	\longrightarrow	conj(nat)	$\{ cs \subseteq compus(t) \}$
mapII ₁	:	conj(tupla(nat \times nat))	\longrightarrow	conj(nat)	
mapII ₂	:	conj(tupla(nat \times nat))	\longrightarrow	conj(nat)	

axiomas $\forall t$: topologia, $\forall ip, ipBus, ipA, ipB, ifA, ifB, numInterfaces$: nat, $\forall ctnn$: conj(tupla(nat, nat)), $\forall cs$: conj(nat)

compus(NuevaTopo)	\equiv	\emptyset
compus(Compu($t, ip, numInterfaces$))	\equiv	$Ag(ip, compus(t))$
compus(Cable(t, ipA, ifA, ipB, ifB))	\equiv	compus(t)
cablesEn(NuevaTopo, $ipBus$)	\equiv	\emptyset
cablesEn(Compu($t, ip, numInterfaces$), $ipBus$)	\equiv	cablesEn($t, ipBus$)

```

cablesEn(Cable(t, ipA, ifA, ipB, ifB), ipBus)    ≡ if ipBus = ipA then
                                                    Ag((ifA, ipB), ∅)
                                                    else
                                                    ∅
                                                    fi ∪
                                                    if ipBus = ipB then
                                                    Ag((ifB, ipA), ∅)
                                                    else
                                                    ∅
                                                    fi ∪
                                                    cablesEn(t, ipBus)

numInterfaces(NuevaTopo, ipBus)                  ≡ 0

numInterfaces(Compu(t, ip, numIfaces), ipBus)    ≡ if ipBus = ip then numIfaces else 0 fi

numInterfaces(Cable(t, ipA, ifA, ipB, ifB), ipBus) ≡ numInterfaces(t)

interfacesOcupadasDe(t, ipBus) ≡ mapΠ1(cablesEn(t, ipBus))

vecinasDe(t, ipBus) ≡ mapΠ2(cablesEn(t, ipBus))

conectadas?(t, ipA, ipB) ≡ ipA ∈ expandirVecinas(t, Ag(ipB, ∅))

expandirVecinas(t, cs) ≡ if expandirUnPaso(t, cs) = cs then
                        cs
                        else
                        expandirVecinas(t, expandirUnPaso(t, cs))
                        fi

expandirUnPaso(t, cs) ≡ if ∅?(cs) then
                        ∅
                        else
                        Ag(dameUno(cs), vecinasDe(t, dameUno(cs))) ∪ expandirUnPaso(t,
                        sinUno(cs))
                        fi

mapΠ1(ctnn) ≡ if ∅?(ctnn) then
                ∅
                else
                Ag(Π1(dameUno(ctnn)), mapΠ1(sinUno(ctnn)))
                fi

mapΠ2(ctnn) ≡ if ∅?(ctnn) then
                ∅
                else
                Ag(Π2(dameUno(ctnn)), mapΠ2(sinUno(ctnn)))
                fi

```

Fin TAD