TAD DCNET

géneros dcnet

igualdad observacional

$$(\forall d, d' : \text{dcnet}) \left(d =_{\text{obs}} d' \iff \begin{pmatrix} (topo(d) =_{\text{obs}} topo(d')) \wedge ((\forall p : pc)(p \in pcs(topo(d)) \wedge \\ p \in pcs(topo(d')) \Rightarrow_{\text{L}} (buffer(d,p) =_{\text{obs}} buffer(d',p) \wedge \\ paquetesMandados(d,p) =_{\text{obs}} paquetesMandados(d',p)) \wedge \\ ((\forall p : paquetes)((\exists c : pc)(c \in pcs(topo(d') \wedge c \in \\ pcs(topo(d')) \wedge_{\text{L}} (p \in buffer(d,c) \wedge p \in buffer(d',c))) \Rightarrow_{\text{L}} \\ (recorridoPaquete(d,p) =_{\text{obs}} recorridoPaquete(d',p))) \end{pmatrix} \right)$$

generadores

crearRed	: topo	$\longrightarrow$	dcnet	
seg	: dcnet	$\longrightarrow$	dcnet	
paquetePendiente	: dcnet dcn × pc $p1$ × pc $p2$ × paquete	$\longrightarrow$	dcnet	$\{(p_1 \in pcs(topo(dcn)) \wedge p_2 \in pcs(topo(dcn))) \wedge_{\text{L}} conectadas?(topo(dcn), p_1, p_2)\}$

observadores básicos

recorridoPaquete	: dcnet dcn × paquete p	$\longrightarrow$	secu((ip,interface)))	$\{(\exists c : pc)(c \in pcs(topo(dcn)) \wedge_{\text{L}} (p \in buffer(dcn, c))\}$
dcNetBuffer	: dcnet dcn × pc p	$\longrightarrow$	conj(paquete)	$\{p \in \text{pcs(topo}(dcn))\}$
paquetesMandados	: dcnet dcn × pc p	$\longrightarrow$	nat	$\{p \in \text{pcs(topo}(dcn))\}$
topo	: dcnet	$\longrightarrow$	topologia	

otras operaciones

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

axiomas $\forall\ p, p'$: paquete,$\forall\ c, c'$: pc,$\forall\ dcn$: dcnet,$\forall\ t$: topologia

topo(crearRed(t))	$\equiv$	t
topo(seg(dcn))	$\equiv$	topo(dcn)
topo(paquetePendiente(dcn,c,c',p))	$\equiv$	topo(dcn)

paquetesMandados(crearRed(t),c) ≡ 0

paquetesMandados(seg(dcn),c) ≡ paquetesMandados(dcn)

paquetesMandados(paquetePendiente(dcn,o,d,p),c) ≡ **if** $c = o$ **then**
$paquetesMandados(dcn, c) + 1$
else
$paquetesMandados(dcn, c)$
fi

dcNetBuffer(dcn,c) ≡ obtener(c,regresion(topo(dcn),vacio,cronoPaquetes(dcn,vacio)))

maxPaquetesMandados(dcn) ≡ auxMaxPaquetes(dcn,pcs(topo(dcn)))

auxMaxPaquetes(dcn,cs) ≡ **if** $\emptyset?(sinUno(cs))$ **then**
$dameUno(cs)$
else
if $paquetesMandados(dcn, dameUno(cs)) < paquetesMandados(dcn, auxMaxPaquetes(dcn, sinUno(cs)))$ **then**
$auxMaxPaquetes(dcn, sinUno(cs))$
else
$dameUno(cs)$
fi
fi

cronoPaquetes(crearRed(t),bs) ≡ $<>$

cronoPaquetes(seg(dcn),bs) ≡ bs • cronoPaquetes(dcn,$\emptyset$)

cronoPaquetes(paquetePendiente(dcn,o,d,p),bs) ≡ $auxDefinir(dp, o, Ag(p, \emptyset), obtener(o, bs))$
$cronoPaquetes(dcn, bs)$

auxDefinir(bs,c,n,v) ≡ **if** $def?(c, bs)$ **then**
$borrar(c, bs)$ $definir(c, n \cup v, bs)$
else
$definir(c, n)$
fi

auxBorrar(bs,c,b,p) ≡ **if** $\emptyset?(p - \{b\})$ **then**
$borrar(c, n)$
else
$borrar(c, bs)$ $definir(c, p - \{b\}, bs)$
fi

regresion(t,bs,cbs) ≡ **if** $vacia?(fin(cbs))$ **then**
$pasoSeg(bs, t, prim(cbs))$
else
$regresion(t, pasoSeg(bs, t, prim(cbs)), fin(cbs))$
fi

pasoSeg(t,bs,nbs) ≡ envioYReciboPaquetes(t,bs,claves(bs)) nuevosPaquetes(bs,nbs)

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) $\equiv$ **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

NuevaTopo	:		$\longrightarrow$ topologia	
Compu	:	topologia $\times$ nat $\times$ nat	$\longrightarrow$ topologia	
Cable	:	topologia $\times$ nat $\times$ nat $\times$ nat $\times$ nat	$\longrightarrow$ topologia	

observadores básicos

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

otras operaciones

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

axiomas $\forall$ t: topologia, $\forall$ $ip, ipBus, ipA, ipB, ifA, ifB, numIfaces$: nat

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