

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
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		

1. TADs Auxiliares

TAD pc, ifz, id, ipOrigen, ipDestino, prioridad, ifzOrigen, ifzDestino **ES** nat

TAD paquete **ES** tupla(id, ipOrigen, ipDestino, prioridad)

TAD segmento **ES** tupla(ipOrigen, ifzOrigen, ipDestino, ifzDestino)

2. TAD DCNET

TAD DCNET

géneros dcnet

exporta dcnet, generadores, observadores, recorridoPaquete, compuQueMasEnvio, paqueteEnTransito?, #paquetesEnEspera, paquetesEnLaRed

igualdad observacional

$$(\forall d, d' : \text{dcnet}) \left(d =_{\text{obs}} d' \iff \left(\begin{array}{l} (\text{topo}(d) =_{\text{obs}} \text{topo}(d')) \wedge_{\text{L}} (\\ (\forall p : \text{pc}) (p \in \text{compus}(\text{topo}(d)) \Rightarrow_{\text{L}} (\\ (\text{buffer}(d, p) =_{\text{obs}} \text{buffer}(d', p)) \wedge \\ (\# \text{enviados}(d, p) =_{\text{obs}} \# \text{enviados}(d', p)) \end{array} \right) \right) \right)$$

generadores

CrearRed	: topo	→ dcnet
Seg	: dcnet	→ dcnet
CrearPaquete	: dcnet dcn × paquete p	→ dcnet
	$\left\{ \begin{array}{l} (\text{ipOrigen}(p) \in \text{compus}(\text{topo}(dcn)) \wedge \text{ipDestino}(p) \in \text{compus}(\text{topo}(dcn)) \wedge_{\text{L}} \\ \text{conectadas?}(\text{topo}(dcn), \text{ipOrigen}(p), \text{ipDestino}(p)) \wedge \neg(\text{id}(p) \in \text{ids}(\text{paquetesEnLaRed}(dcn))) \end{array} \right\}$	

observadores básicos

topo	: dcnet	→ topologia
#enviados	: dcnet dcn × pc ip	→ nat {ip ∈ compus(topo(dcn))}
buffer	: dcnet dcn × pc ip	→ conj(paquete) {ip ∈ compus(topo(dcn))}

otras operaciones

#paquetesEnEspera	: dcnet dcn × pc ip	→ nat {ip ∈ compus(topo(dcn))}
recorridoPaquete	: dcnet dcn × id idP	→ secu(segmento) {paqueteEnTransito?(dcn, idP)}
cortarRecHasta	: secu(segmento) × pc	→ secu(segmento)
buscarPcConPaquete	: dcnet dcn × conj(pc) pcs × id idP	→ pc {pcs ⊆ compus(topo(dcn)) ∧ paqueteEnTransito?(dcn, idP)}
ids	: conj(paquete)	→ conj(id)
paqueteEnTransito?	: dcnet × id	→ bool
rutaPaqueteEnviado	: dcnet dcn × pc compu	→ secu(segmento) {compu ∈ compus(topo(dcn))}
paquetesRecibidos	: dcnet × conj(pc) vecinasPc × pc compu	→ conj(paquete) {compu ∈ compus(topo(dcn)) ∧ _L vecinasPc ⊆ vecinas(topo(dcn), compu)}
altaPrioridad	: conj(paquetes) cp	→ prioridad {¬∅?(cp)}
darPaqueteEnviado	: conj(paquete) cp	→ paquete {¬∅?(cp)}

paquetesConPrioridadK	: conj(pc) cc × nat k	→ conj(paquete)
paquetesEnLaRed	: dcn	→ conj(paquete)
buscarPaquetesEnLaRed	: dcn dcn × conj(pc) cc	→ conj(paquete) $\{cc \subseteq compus(topo(dcn))\}$
compuQueMasEnvio	: dcn dcn	→ pc $\{\neg\emptyset?(compus(topo(dcn)))\}$
maxEnviado	: dcn dcn × conj(pc) cc	→ nat $\{\neg\emptyset?(cc) \wedge cc \subseteq compus(topo(dcn))\}$
enviaronK	: dcn dcn × conj(pc) cc × nat	→ conj(pc) $\{cc \subseteq compus(topo(dcn))\}$

axiomas

topo(crearRed(t))	≡ t
topo(seg(dcn))	≡ topo(dcn)
topo(CrearPaquete(dcn, p))	≡ topo(dcn)
#enviados(crearRed(t), ip)	≡ 0
#enviados(seg(dcn), ip)	≡ #enviados(dcn, ip) + if $\neg\emptyset?(buffer(dcn, ip))$ then 1 else 0 fi
#enviados(CrearPaquete(dcn, p), ip)	≡ #enviados(dcn, ip)
buffer(CrearRed(t), c)	≡ \emptyset
buffer(CrearPaquete(dcn, p), c)	≡ if ipOrigen(p) = c then Ag(p, buffer(dcn, c)) else buffer(dcn, c) fi
buffer(segundo(dcn), c)	≡ (buffer(dcn, c) - darPaqueteEnviado(buffer(dcn, c))) ∪ paquetesRecibidos(dcn, vecinas(c), c)
#paquetesEnEspera(dcn, ip)	≡ #(buffer(dcn, ip))
recorridoPaquete(dcn, p)	≡ cortarRecHasta(darCaminoMasCorto(topo(dcn), ipOrigen(p), ipDestino(p)), buscarPcConPaquete(compus(topo(dcn)), p))
cortarRecHasta(s, ip)	≡ if vacia?(s) ∨ _L ip = ipOrigen(prim(s)) then <> else prim(s) • cortarRecHasta(fin(s), ip) fi
buscarPcConPaquete(dcn, pcs, id)	≡ if id ∈ ids(buffer(dcn, dameUno(pcs))) then dameUno(pcs) else buscarPcConPaquete(dcn, sinUno(pcs), id) fi
ids(paquetes)	≡ if $\emptyset?(paquetes)$ then \emptyset else Ag(id(dameUno(paquetes)), ids(sinUno(paquetes))) fi
rutaPaqueteEnviado(dcn, c)	≡ darCaminoMasCorto(topo(dcn), ipOrigen(darPaqueteEnviado(dcn, buffer(dcn, c))), ipDestino(darPaqueteEnviado(dcn, buffer(dcn, c))))

```

paquetesRecibidos(dcn, vecinasPc, c)  ≡  if darSiguientePc(
    rutaPaqueteEnviado(dcn, dameUno(vecinasPc)),
    dameUno(vecinasPc)) = c then
    Ag(darPaqueteEnviado(dcn,
        buffer(dcn, dameUno(vecinasPc))), ∅) ∪
    paquetesRecibidos(dcn, sinUno(vecinasPc), c)
else
    paquetesRecibidos(dcn, sinUno(vecinasPc), c)
fi

darPaqueteEnviado(dcn, cp)              ≡  dameUno(paquetesConPrioridadK(cp, altaPrioridad(cp)))
altaPrioridad(cp)                      ≡  if ∅?(sinUno(cp)) then
    prioridad(dameUno(cp))
else
    min(prioridad(dameUno(cp)), altaPrioridad(sinUno(cp)))
fi

paquetesConPrioridadK(cp, k)            ≡  if ∅?(cp) then
    ∅
else
    if prioridad(dameUno(cp)) = k then
        Ag(dameUno(cp), paquetesConPrioridadK(sinUno(cp), k))
    else
        paquetesConPrioridadK(sinUno(cp), k)
    fi
fi

paqueteEnTransito?(dcn, id)            ≡  id ∈ ids(paquetesEnLaRed(dcn))
paquetesEnLaRed(d)                     ≡  buscarPaquetesEnLaRed(d, compus(topo(d)))
buscarPaquetesEnLaRed(dcn, cc)          ≡  if ∅?(cc) then
    ∅
else
    buffer(dcn, dameUno(cc)) ∪
    buscarPaquetesEnLaRed(dcn, sinUno(cc))
fi

compuQueMasEnvio(dcn)                  ≡  dameUno(enviaronK(dcn, compus(topo(dcn)),
    maxEnviado(dcn, compus(topo(dcn))))))

maxEnviado(dcn, cc)                    ≡  if ∅?(sinUno(cc)) then
    #enviados(dcn, dameUno(cc))
else
    max(#enviados(dcn, dameUno(cc),
        maxEnviado(dcn, sinUno(cc))))
fi

enviaronK(dcn, cc, k)                  ≡  if ∅?(cc) then
    ∅
else
    if #enviados(dcn, dameUno(cc)) = k then
        Ag(dameUno(cc), enviaronK(dcn, sinUno(cc), k))
    else
        enviaronK(dcn, sinUno(cc), k)
    fi
fi

```

Fin TAD

3. TAD TOPOLOGÍA

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

exporta topologia, generadores, observadores, vecinas, darCaminoMasCorto, conectadas?, darSiguientePC

igualdad observacional

$$(\forall t, t' : \text{topologia}) \left(t =_{\text{obs}} t' \iff \left(\begin{array}{l} (\text{compus}(t) =_{\text{obs}} \text{compus}(t')) \wedge_L \\ ((\forall p : \text{pc}) (p \in \text{compus}(t) \Rightarrow_L (\\ (\text{cablesEn}(t, p) =_{\text{obs}} \text{cablesEn}(t', p)) \wedge \\ (\# \text{interfaces}(t, p) =_{\text{obs}} \# \text{interfaces}(t', p)) \\))) \end{array} \right) \right)$$

generadores

NuevaTopo	:		→ topologia
Compu	:	topologia × pc ip × nat	→ topologia {¬(ip ∈ compus(t))}
Cable	:	topologia × pc ipA × ifz ifA × pc ipB × ifz ifB	→ topologia $\left\{ \begin{array}{l} (ipA \in \text{compus}(t) \wedge ipB \in \text{compus}(t)) \wedge_L \\ (ifA < \# \text{interfaces}(t, ipA)) \wedge \\ (ifB < \# \text{interfaces}(t, ipB)) \wedge \\ \neg (ifA \in \text{interfacesOcupadasDe}(t, ipA)) \wedge \\ \neg (ifB \in \text{interfacesOcupadasDe}(t, ipB)) \wedge \\ \neg (ipA \in \text{vecinas}(t, ipB)) \end{array} \right\}$

observadores básicos

compus	:	topologia	→ conj(pc)
cablesEn	:	topologia t × pc ip	→ conj(tupla(pc, ifz)) {ip ∈ compus(t)}
#interfaces	:	topologia t × pc ip	→ nat {ip ∈ compus(t)}

otras operaciones

vecinas	:	topologia t × pc ip	→ conj(pc) {ip ∈ compus(t)}
interfacesOcupadasDe	:	topologia t × pc ip	→ conj(ifz) {ip ∈ compus(t)}
conectadas?	:	topologia t × pc ipA × pc ipB	→ bool {ipA ∈ compus(t) ∧ ipB ∈ compus(t)}
darInterfazConectada	:	conj(tupla(pc, ifz)) cablesA × pc ipB	→ ifz {ipB ∈ ips(cablesA)}
darSegmento	:	topologia t × pc ipA × pc ipB	→ segmento {ipA ∈ compus(t) ∧ ipB ∈ vecinas(t, ipA)}
estáEnRuta?	:	secu(segmento) ruta × pc ip	→ bool
darSiguientePc	:	secu(segmento) ruta × pc ip	→ pc {estáEnRuta?(ruta, ip)}
darCaminoMasCorto	:	topologia t × pc ipA × pc ipB	→ secu(segmento) {ipA ∈ compus(t) ∧ ipB ∈ compus(t) ∧ conectadas?(t, ipA, ipB)}
darRutas	:	topologia × pc ipA × pc ipB × conj(pc) × secu(segmento)	→ conj(secu(segmento))

	$\{ipA \in compus(t) \wedge ipB \in compus(t)\}$
$darRutasVecinas : topologia\ t \times conj(pc)\ vec \times pc\ ip \times conj(pc) \times se-$ $cu(segmento)$	$\longrightarrow conj(secu(segmento))$
	$\{ip \in compus(t) \wedge vec \subseteq compus(t)\}$
$longMenorSec : conj(secu(\alpha))\ secus$	$\longrightarrow nat \quad \{-\emptyset?(secus)\}$
$secusDeLongK : conj(secu(\alpha)) \times nat$	$\longrightarrow conj(secu(\alpha))$
$ips : conj(tupla(pc, ifz))$	$\longrightarrow conj(pc)$
$interfaces : conj(tupla(pc, ifz))$	$\longrightarrow conj(ifz)$

axiomas

$compus(NuevaTopo)$	$\equiv \emptyset$
$compus(Compu(t, ipNueva, cantInterfaces))$	$\equiv Ag(ipNueva, compus(t))$
$compus(Cable(t, ipA, ifA, ipB, ifB))$	$\equiv compus(t)$
$cablesEn(NuevaTopo, ip)$	$\equiv \emptyset$
$cablesEn(Compu(t, ipNueva, cantInterfaces), ip)$	$\equiv cablesEn(t, ip)$
$cablesEn(Cable(t, ipA, ifA, ipB, ifB), ip)$	$\equiv \text{if } ip = ipA \text{ then } Ag(\langle ipB, ifA \rangle, \emptyset) \text{ else } \emptyset \text{ fi}$ $\text{if } ip = ipB \text{ then } Ag(\langle ipA, ifB \rangle, \emptyset) \text{ else } \emptyset \text{ fi}$ $cablesEn(t, ip)$
$\#interfaces(NuevaTopo, ip)$	$\equiv 0$
$\#interfaces(Compu(t, ipNueva, cantInterfaces), ip)$	$\equiv \text{if } ip = ipNueva \text{ then}$ $\quad cantInterfaces$ else $\quad \#interfaces(t, ip)$ fi
$\#interfaces(Cable(t, ipA, ifA, ipB, ifB), ip)$	$\equiv \#interfaces(t, ip)$
$interfacesOcupadasDe(t, ip)$	$\equiv interfaces(cablesEn(t, ip))$
$vecinas(t, ip)$	$\equiv ips(cablesEn(t, ip))$
$conectadas?(t, ipA, ipB)$	$\equiv \neg \emptyset?(darRutas(t, ipA, ipB, \emptyset, <>))$
$darInterfazConectada(conjCablesIpA, ipB)$	$\equiv \text{if } ipB = \pi_1(dameUno(conjCablesIpA)) \text{ then}$ $\quad \pi_2(dameUno(conjCablesIpA))$ else $\quad darInterfazConectada(sinUno(conjCablesIpA), ipB)$ fi
$darSegmento(t, ipA, ipB)$	$\equiv \langle ipA, darInterfazConectada(cablesEn(t, ipA), ipB),$ $ipB, darInterfazConectada(cablesEn(t, ipB), ipA) \rangle$
$estáEnRuta?(ruta, ip)$	$\equiv \text{if vacía?(ruta) then}$ $\quad false$ else $\quad \text{if } ipOrigen(prim(ruta)) = ip \text{ then}$ $\quad \quad true$ $\quad \text{else}$ $\quad \quad estáEnRuta?(fin(rutas), ip)$ $\quad \text{fi}$ fi
$darSiguientePc(ruta, ip)$	$\equiv \text{if } ipOrigen(prim(ruta)) = ip \text{ then}$ $\quad ipDestino(prim(ruta))$ else $\quad darSiguientePc(fin(rutas), ip)$ fi
$darCaminoMasCorto(t, ipA, ipB)$	$\equiv dameUno(secusDeLongK(darRutas(t, ipA, ipB, \emptyset, <>),$ $longMenorSec(darRutas(t, ipA, ipB, \emptyset, <>)))$

```

darRutas( $t, ipA, ipB, rec, ruta$ )  $\equiv$  if  $ipB \in vecinas(t, ipA)$  then
     $Ag(ruta \circ darSegmento(t, ipA, ipB), \emptyset)$ 
else
    if  $\emptyset?(vecinas(t, ipA) - rec)$  then
         $\emptyset$ 
    else
         $darRutas(t, dameUno(vecinas(t, ipA) - rec),$ 
             $ipB, Ag(ipA, rec),$ 
             $ruta \circ darSegmento(t, ipA, dameUno(vecinas(t, ipA) - rec))) \cup$ 
             $darRutasVecinas(t, sinUno(vecinas(t, ipA) - rec),$ 
             $ipB, Ag(ipA, rec),$ 
             $ruta \circ darSegmento(t, ipA, dameUno(vecinas(t, ipA) - rec)))$ 
    fi
fi

darRutasVecinas( $t, vecinas, ipB, rec, ruta$ )  $\equiv$  if  $\emptyset?(vecinas)$  then
     $\emptyset$ 
else
     $darRutas(t, dameUno(vecinas), ipB, rec, ruta) \cup$ 
     $darRutasVecinas(t, sinUno(vecinas), ipB, rec, ruta)$ 
fi

darCaminoMasCorto( $t, ipA, ipB$ )  $\equiv$   $dameUno(secusDeLongK(darRutas(t, ipA, ipB, \emptyset, <>),$ 
     $longMenorSec(darRutas(t, ipA, ipB, \emptyset, <>)))$ 

secusDeLongK( $secus, k$ )  $\equiv$  if  $\emptyset?(secus)$  then
     $\emptyset$ 
else
    if  $long(dameUno(secus)) = k$  then
         $dameUno(secus) \cup secusDeLongK(sinUno(secus), k)$ 
    else
         $secusDeLongK(sinUno(secus), k)$ 
    fi
fi

longMenorSec( $secus$ )  $\equiv$  if  $\emptyset?(sinUno(secus))$  then
     $long(dameUno(secus))$ 
else
     $min(long(dameUno(secus)),$ 
     $longMenorSec(sinUno(secus)))$ 
fi

ips( $conjDuplas$ )  $\equiv$  if  $\emptyset?(conjDuplas)$  then
     $\emptyset$ 
else
     $Ag(\pi_1(dameUno(conjDuplas)),$ 
     $ips(sinUno(conjDuplas)))$ 
fi

interfaces( $conjDuplas$ )  $\equiv$  if  $\emptyset?(conjDuplas)$  then
     $\emptyset$ 
else
     $Ag(\pi_2(dameUno(conjDuplas)),$ 
     $interfaces(sinUno(conjDuplas)))$ 
fi

```

Fin TAD