

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*

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)}
maxPrioridad	: 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 ⊆ compus(topo(dcn))}
compuQueMasEnvio	: dcn dcn	→ pc {¬∅?(compus(topo(dcn)))}
maxEnviado	: dcn dcn × conj(pc) cc	→ nat {¬∅?(cc) ∧ cc ⊆ compus(topo(dcn))}
enviaronK	: dcn dcn × conj(pc) cc × nat	→ conj(pc) {cc ⊆ 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 ¬∅?(buffer(dcn, ip)) then 1 else 0 fi
#enviados(CrearPaquete(dcn, p), ip)	≡ #enviados(dcn, ip)
buffer(CrearRed(t), c)	≡ ∅
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 ∅?(paquetes) then ∅ 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, maxPrioridad(cp)))

maxPrioridad(cp)                        ≡  if ∅?(sinUno(cp)) then
    prioridad(dameUno(cp))
else
    max(prioridad(dameUno(cp)), maxPrioridad(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

igualdad observacional

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

generadores

NuevaTopo	:		\longrightarrow	topologia
Compu	:	topologia \times pc $ip \times$ nat	\longrightarrow	topologia $\{ \neg(ip \in \text{compus}(t)) \}$
Cable	:	topologia \times pc $ipA \times$ ifz $ifA \times$ pc $ipB \times$ ifz ifB	\longrightarrow	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	\longrightarrow	conj(pc)
cablesEn	:	topologia $t \times$ pc ip	\longrightarrow	conj(tupla(pc, ifz)) $\{ ip \in \text{compus}(t) \}$
#interfaces	:	topologia $t \times$ pc ip	\longrightarrow	nat $\{ ip \in \text{compus}(t) \}$

otras operaciones

vecinas	:	topologia $t \times$ pc ip	\longrightarrow	conj(pc) $\{ ip \in \text{compus}(t) \}$
interfacesOcupadasDe	:	topologia $t \times$ pc ip	\longrightarrow	conj(ifz) $\{ ip \in \text{compus}(t) \}$
conectadas?	:	topologia $t \times$ pc $ipA \times$ pc ipB	\longrightarrow	bool $\{ ipA \in \text{compus}(t) \wedge ipB \in \text{compus}(t) \}$
darInterfazConectada	:	conj(tupla(pc, ifz)) $cablesA \times$ pc ipB	\longrightarrow	ifz $\{ ipB \in \text{ips}(cablesA) \}$
darSegmento	:	topologia $t \times$ pc $ipA \times$ pc ipB	\longrightarrow	segmento $\{ ipA \in \text{compus}(t) \wedge_L ipB \in \text{vecinas}(t, ipA) \}$
estáEnRuta?	:	secu(segmento) $ruta \times$ pc ip	\longrightarrow	bool
darSiguientePc	:	secu(segmento) $ruta \times$ pc ip	\longrightarrow	pc $\{ estáEnRuta?(ruta, ip) \}$
darCaminoMasCorto	:	topologia $t \times$ pc $ipA \times$ pc ipB	\longrightarrow	secu(segmento) $\{ ipA \in \text{compus}(t) \wedge ipB \in \text{compus}(t) \wedge_L \text{conectadas?}(t, ipA, ipB) \}$
darRutas	:	topologia \times pc $ipA \times$ pc $ipB \times$ conj(pc) \times secu(segmento)	\longrightarrow	conj(secu(segmento)) $\{ ipA \in \text{compus}(t) \wedge ipB \in \text{compus}(t) \}$

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

axiomas

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

```

darRutas(t, ipA, ipB, rec, ruta)  ≡ if ipB ∈ vecinas(t, ipA) then
    Ag(ruta ∘ darSegmento(t, ipA, ipB) , ∅)
else
    if ∅?(vecinas(t, ipA) - rec) then
        ∅
    else
        darRutas(t, dameUno(vecinas(t, ipA) - rec),
            ipB, Ag(ipA, rec),
            ruta ∘ darSegmento(t, ipA, dameUno(vecinas(t, ipA) - rec))) ∪
            darRutasVecinas(t, sinUno(vecinas(t, ipA) - rec),
            ipB, Ag(ipA, rec),
            ruta ∘ darSegmento(t, ipA, dameUno(vecinas(t, ipA) - rec)))
    fi
fi

darRutasVecinas(t, vecinas, ipB, rec, ruta)  ≡ if ∅?(vecinas) then
    ∅
else
    darRutas(t, dameUno(vecinas), ipB, rec, ruta) ∪
    darRutasVecinas(t, sinUno(vecinas), ipB, rec, ruta)
fi

darCaminoMasCorto(t, ipA, ipB)  ≡ dameUno(secusDeLongK(darRutas(t, ipA, ipB, ∅, <>),
    longMenorSec(darRutas(t, ipA, ipB, ∅, <>)))

secusDeLongK(secus, k)  ≡ if ∅?(secus) then
    ∅
else
    if long(dameUno(secus)) = k then
        dameUno(secus) ∪ secusDeLongK(sinUno(secus), k)
    else
        secusDeLongK(sinUno(secus), k)
    fi
fi

longMenorSec(secus)  ≡ if ∅?(sinUno(secus)) then
    long(dameUno(secus))
else
    min(long(dameUno(secus)),
        longMenorSec(sinUno(secus)))
fi

ips(conjDuplas)  ≡ if ∅?(conjDuplas) then
    ∅
else
    Ag(π1(dameUno(conjDuplas)),
        ips(sinUno(conjDuplas)))
fi

interfaces(conjDuplas)  ≡ if ∅?(conjDuplas) then
    ∅
else
    Ag(π2(dameUno(conjDuplas)),
        interfaces(sinUno(conjDuplas)))
fi

```

Fin TAD