# Algoritmos y Estructuras de Datos II

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

## Trabajo Práctico II

### 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		

# Índice

1.	Mó	Módulo DCNet				
	1.1.	Interfaz				
		1.1.1. Operaciones básicas de DCNet				
	1.2.	Representación				
		1.2.1. Representación de denet				
		1.2.2. Invariante de Representación				
2.	Mó	dulo Red				
	2.1.	Interfaz				
	2.2.	Representación				
		2.2.1. Estructura (????????? esto no esta listo todavia)				
		2.2.2. Invariante de Representación				
		2.2.3. Función de Abstracción				

#### 1. Módulo DCNet

#### 1.1. Interfaz

```
se explica con: DCNET.
géneros: dcnet.
```

```
1.1.1. Operaciones básicas de DCNet
    INICIARDCNET(in r: red) \rightarrow res: dcnet
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \mathrm{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} iniciarDCNet(red)\}\
    Complejidad: O(n*(n+L)) donde n es es la cantidad de computadoras y L es la longitud de nombre de
    computadora mas larga
    Descripción: crea una DCNet nueva tomando una red, generando tantas compuDCNet como compus en la red
    CREARPAQUETE(in/out \ dcn: dcnet, in \ p: paquete)
    \mathbf{Pre} \equiv \{
            dcn =_{\text{obs}} dcn_0 \wedge
           \neg(\exists p':paquete)(paqueteEnTransito(dcn, p') \land id(p) = id(p') \land origen(p) \in computadoras(red(dcn)) \land<sub>L</sub>
                    \operatorname{destino}(p) \in \operatorname{computadoras}(\operatorname{red}(dcn)) \wedge_{\operatorname{L}} \operatorname{hayCamino}(\operatorname{red}(dcn), \operatorname{origen}(p), \operatorname{destino}(p))))
    \mathbf{Post} \equiv \{dcn =_{obs} \operatorname{crearPaquete}(dcn_0)\}\
    Complejidad: O(L + log(k)) donde L es la longitud de nombre de computadora mas larga y k es la longitud de
    la cola de paquetes mas larga
    Descripción: crea un nuevo paquete
    AVANZARSEGUNDO(in/out dcn: dcnet)
    \mathbf{Pre} \equiv \{dcn =_{\mathrm{obs}} dcn_0\}
    \mathbf{Post} \equiv \{dcn =_{obs} avanzarSegundo(dcn_0)\}\
    Complejidad: O(n * (L + log(k)))
    Descripción: avanza un segundo
    Red(\mathbf{in}\ dcn: \mathtt{dcnet}) \rightarrow res: \mathtt{red}
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \mathbf{true} \}
    \mathbf{Post} \equiv \{ \mathrm{alias}(res =_{\mathrm{obs}} \mathrm{red}(dcn)) \}
    Complejidad: O(1)
    Descripción: devuelve la red de una DCNet
    Aliasing: res no debe ser modificado
    CAMINORECORRIDO(in dcn: dcnet, in p: paquete) \rightarrow res: secu(compu)
    \mathbf{Pre} \equiv \{ \text{paqueteEnTransito?}(dcn, p) \}
    \mathbf{Post} \equiv \{ \operatorname{alias}(res =_{\operatorname{obs}} \operatorname{caminoRecorrido}(dcn, p)) \}
    Complejidad: O(n * log(k))
    Descripción: devuelve el camino recorrido por un paquete
    Aliasing: res no debe ser modificado
    CANTIDADENVIADOS(in dcn: dcnet, in c: compu) \rightarrow res: nat
    \mathbf{Pre} \equiv \{c \in \operatorname{computadoras}(\operatorname{red}(dcn))\}\
    \mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} \operatorname{cantidadEnviados}(dcn, c)\}\
    Complejidad: O(L)
```

Descripción: devuelve la cantidad de paquetes enviados por una compu

```
ENESPERA(in dcn: dcnet, in c: compu) \rightarrow res: conj(paquete)
\mathbf{Pre} \equiv \{ c \in \operatorname{computadoras}(\operatorname{red}(dcn)) \}
\mathbf{Post} \equiv \{ \operatorname{alias}(res =_{\operatorname{obs}} \operatorname{enEspera}(dcn, c)) \}
Complejidad: O(L)
Descripción: devuelve la cola de paquetes de una compu
Aliasing: res no debe ser modificado
PAQUETEENTRANSITO(in dcn: dcnet, in p: paquete) \rightarrow res: bool
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{res =_{obs} paqueteEnTransito(dcn, p)\}\
Complejidad: O(n * log(k))
Descripción: indica si el paquete está en transito
LaQueMasEnvio(in \ dcn: dcnet) \rightarrow res: compu
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
Post \equiv \{alias(res =_{obs} laQueMasEnvio(dcn))\}
Complejidad: O(1)
Descripción: devuelve la compu que mas paquetes envió
Aliasing: res no debe ser modificado
```

#### 1.2. Representación

#### 1.2.1. Representación de denet

#### 1.2.2. Invariante de Representación

- (I) Los elementos de vectorCompusDCNet son punteros a todas las compus de la topología
- (II) Las claves de diccCompusDCNet son todos los hostnames de la topología
- (III) Los significados de diccCompusDCNet son punteros que apuntan a las compuDCNet cuyo hostname equivale a su clave en vectorCompusDCNet

- (IV) laQueMásEnvió es un puntero a la compuDCNet en vectorCompusDCNet que más paquetes enviados tiene. Si no hay compus es NULL
- (V) Todos los paquetes en conj Paquetes de cada compu<br/>DCNet tienen id único
- (VI) El paquete en conjPaquetes tiene que tener en su recorrido a la compuDCNet en la que se encuentra y no puede ser igual a su destino
- (VII) Las claves de diccPaquetesDCNet son los id de los paquetes en conjPaquetes
- (VIII) Los significados de diccPaquetesDCNet contienen un itConj que apunta al paquete con el id equivalente a su clave y en recorrido, un camino mínimo válido para el origen del paquete y la compu en la que se encuentra
  - (IX) Si cola PaquetesDCNet no es vacía, su próximo es un paquete<br/>DCNet que contiene un it Conj apuntando a uno de los paquetes de conj Paquetes con mayor prioridad y un recorrido, que es un camino mínimo válido para el origen del paquete y la compu en la que se encuentra

#### 2. Módulo Red

#### 2.1. Interfaz

```
se explica con: RED.
géneros: red.
INICIARRED() \rightarrow res : red
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{ res =_{\mathrm{obs}} \mathrm{iniciarRed} \}
Complejidad: O(1)
Descripción: Crea una red nueva
AGREGARCOMPUTADORA(in/out \ r : red, in \ c : compu)
\mathbf{Pre} \equiv \{(r = r_0) \land ((\forall c': \mathbf{compu}) \ (c' \in \mathbf{computadoras}(r) \Rightarrow \mathbf{ip}(c) \neq \mathbf{ip}(c'))) \}
\mathbf{Post} \equiv \{r =_{\text{obs}} \operatorname{agregarComputadora}(r_0, c)) \}
Complejidad: O(L+n)
Descripción: Agrega un computadora a la red
CONECTAR(in/out r: red, in c: compu, in c': compu, in i: compu, in i': compu)
\mathbf{Pre} \equiv \{(r = r_0) \land (c \in \mathbf{computadoras}(r)) \land (c' \in \mathbf{computadoras}(r)) \land (\mathbf{ip}(c) \neq \mathbf{ip}(c'))\}
\land (\neg conectadas?(r, c, c')) \land (\neg usaInterfaz?(r, c, i) \land \neg usaInterfaz?(r, c', i')) \}
\mathbf{Post} \equiv \{r =_{obs} \operatorname{conectar}(r_0, c, i, c', i'))\}\
Complejidad: O(L)?
Descripción: Conecta dos computadoras
COMPUTADORAS(in r : red) \rightarrow res : conj(compu)
\mathbf{Pre} \equiv \{ \text{true} \}
\mathbf{Post} \equiv \{res = \operatorname{computadoras}(r)\}\
Complejidad: O(1)
CONECTADAS? (in r: red, in c: compu, in c': compu) \rightarrow res: bool
\mathbf{Pre} \equiv \{(c \in \operatorname{computadoras}(r)) \land (c' \in \operatorname{computadoras}(r))\}
\mathbf{Post} \equiv \{res = \text{conectadas}?(r, c, c')\}\
Complejidad: O(1)
INTERFAZUSADA(in r: red, in c: compu, in c': compu) \rightarrow res: interfaz
\mathbf{Pre} \equiv \{ \mathbf{conectadas}?(r, c, c') \}
\mathbf{Post} \equiv \{res = \text{interfazUsada}(r, c, c')\}\
Complejidad: O(?)
VECINOS(in \ r : red, in \ c : compu) \rightarrow res : conj(compu)
\mathbf{Pre} \equiv \{c \in \operatorname{computadoras}(r)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{res = vecinos(r, c)\}\
Complejidad: O(n)
USAINTERFAZ?(in r: red, in c: compu, in i: interfaz) \rightarrow res: bool
\mathbf{Pre} \equiv \{c \in \operatorname{computadoras}(r)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{res = \text{usaInterfaz}?(r, c, i)\}\
Complejidad: O(?)
```

```
CaminosMinimos(in r: red, in c: compu, in c': compu) \rightarrow res: conj(secu(compu)) 

Pre \equiv \{(c \in \text{computadoras}(r)) \land (c' \in \text{computadoras}(r))\}
Post \equiv \{res = \text{caminosMinimos}(r, c, i)\}
Complejidad: O(L)

HayCamino?(in r: red, in c: compu, in c': compu) \rightarrow res: bool
Pre \equiv \{(c \in \text{computadoras}(r)) \land (c' \in \text{computadoras}(r))\}
Post \equiv \{res = \text{hayCamino}?(r, c, i)\}
Complejidad: O(L)
```

### 2.2. Representación

#### 2.2.1. Estructura (????????? esto no esta listo todavia)

```
red se representa con estr
```

```
donde estr es tupla (compus: lista(nodoRed), dns: dicc_{Trie}(string, puntero(nodoRed))) donde nodoRed es tupla (c: compu, vecinos: dicc_{Lineal}(nat, puntero(nodoRed)))
```

#### 2.2.2. Invariante de Representación

#### 2.2.3. Función de Abstracción