## 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.		dulo DCNet
	1.1.	Interfaz
		1.1.1. Operaciones básicas de mapa
	1.2.	Representación
		1.2.1. Representación de dcnet
		1.2.2. Invariante de Representación
2. Mó		dulo Red
	2.1.	Interfaz
	2.2.	Representación
		2.2.1. Estructura
		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 mapa

```
CREAR() \rightarrow res : dcnet
Pre \equiv \{true\}
Post \equiv \{res =_{obs} vacio()\}
Complejidad: O(1)
Descripción: crea un mapa nuevo
```

### 1.2. Representación

#### 1.2.1. Representación de denet

```
dcnet se representa con estr
```

#### 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 conjPaquetes de cada compuDCNet tienen id único
- (VI) El paquete en conj Paquetes tiene que tener en su recorrido a la compu DCN<br/>et 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 Paquetes<br/>DCNet 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 \text{conectadas}?(r, c, c')) \land (\neg \text{usaInterfaz}?(r, c, i) \land \neg \text{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 \{ \text{conectadas}?(r, c, c') \}
\mathbf{Post} \equiv \{res = \text{interfazUsada}(r, c, c')\}\
Complejidad: O(?)
VECINOS(\mathbf{in}\ r : \mathtt{red},\ \mathbf{in}\ c : \mathtt{compu}) \to res : \mathtt{conj}(\mathtt{compu})
\mathbf{Pre} \equiv \{c \in \operatorname{computadoras}(r)\}\
\mathbf{Post} \equiv \{res = \text{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

red se representa con estr

```
 \begin{array}{c} \operatorname{donde} \ \operatorname{estr} \ \operatorname{estupla}(compus: \ \operatorname{conj}(\operatorname{compu}) \ , \\ vectorNodos: \ \operatorname{vector}(\operatorname{nodoRed}) \ , \\ dns: \ \operatorname{dicc}_{Trie}(\operatorname{ip, \ puntero}(\operatorname{nodoRed})) \ ) \\ \\ \operatorname{donde} \ \operatorname{nodoRed} \ \operatorname{estupla}(c: \ \operatorname{puntero}(\operatorname{compu}) \ , \\ caminos: \ \operatorname{dicc}_{Trie}(\operatorname{ip, \ conj}(\operatorname{lista}(\operatorname{compu}))) \ , \\ conexiones: \ \operatorname{dicc}_{Lineal}(\operatorname{interfaz, \ compu}) \ ) \end{array}
```

#### 2.2.2. Invariante de Representación

- (I) Todas las compus deben tener IPs distintas.
- (II) Ninguna compu se conecta con si misma.
- (III) Ninguna compu se conecta a otra a traves de dos interfaces distintas.
- (IV) El trie estr. dns apunta a un nodoRed por cada elemento de compus.
- (V) En cada nodoRed, c tiene que apuntar a un elemento de estr.compus.
- (VI) Para cada nodoRed, caminos tiene como claves todas las IPs de las compus de la red, y los significados corresponden a todos los caminos mínimos desde la compu c hacia la compu cuya IP es clave.
- (VII) nodoRed.conexiones contiene como claves todas las interfaz usaconedas de la compu c (que tienen que estar en c.interfaces)

```
Rep : estr \longrightarrow boolRep(e) \equiv true \iff
```

#### 2.2.3. Función de Abstracción

```
Abs : estr e \longrightarrow \text{red} {Rep(e)}
Abs(e) =_{\text{obs}} \text{r: red} |
```