

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. Módulo DCNet	3
1.1. Interfaz	3
1.1.1. Operaciones básicas de DCNet	3
1.2. Representación	4
1.2.1. Representación de dcnet	4
1.2.2. Invariante de Representación	4
2. Módulo Red	6
2.1. Interfaz	6
2.2. Representación	7
2.2.1. Estructura (????????? esto no esta listo todavia)	7
2.2.2. Invariante de Representación	7
2.2.3. Función de Abstracción	7

1. Módulo DCNet

1.1. Interfaz

se explica con: DCNET.

géneros: dcnnet.

1.1.1. Operaciones básicas de DCNet

INICIARDCNET(**in** $r : \text{red}$) $\rightarrow res : \text{dcnnet}$

Pre $\equiv \{\text{true}\}$

Post $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{iniciarDCNet}(red)\}$

Complejidad: $O(n * (n + L))$ donde n es la cantidad de computadoras y L es la longitud de nombre de computadora mas larga

Descripción: crea una DCNet nueva tomando una red

CREARPAQUETE(**in/out** $dcn : \text{dcnnet}$, **in** $p : \text{paquete}$)

Pre $\equiv \{$

$dcn =_{\text{obs}} dcn_0 \wedge$

$\neg((\exists p' : \text{paquete}) (\text{paqueteEnTransito}(dcn, p') \wedge \text{id}(p) = \text{id}(p') \wedge \text{origen}(p) \in \text{computadoras}(\text{red}(dcn)) \wedge_L$

$\text{destino}(p) \in \text{computadoras}(\text{red}(dcn)) \wedge_L \text{hayCamino}?(\text{red}(dcn), \text{origen}(p), \text{destino}(p))))$

$\}$

Post $\equiv \{dcn =_{\text{obs}} \text{crearPaquete}(dcn_0)\}$

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** $dcn : \text{dcnnet}$)

Pre $\equiv \{dcn =_{\text{obs}} dcn_0\}$

Post $\equiv \{dcn =_{\text{obs}} \text{avanzarSegundo}(dcn_0)\}$

Complejidad: $O(n * (L + \log(k)))$ donde n es la cantidad de computadoras, L es la longitud de nombre de computadora mas larga y k es la longitud de la cola de paquetes mas larga

Descripción: envia los paquetes con mayor prioridad a la siguiente compu

RED(**in** $dcn : \text{dcnnet}$) $\rightarrow res : \text{red}$

Pre $\equiv \{\text{true}\}$

Post $\equiv \{\text{alias}(res =_{\text{obs}} \text{red}(dcn))\}$

Complejidad: $O(1)$

Descripción: devuelve la red de una DCNet

Aliasing: res es una referencia no modificable

CAMINORECORRIDO(**in** $dcn : \text{dcnnet}$, **in** $p : \text{paquete}$) $\rightarrow res : \text{secu}(\text{compu})$

Pre $\equiv \{\text{paqueteEnTransito}?(dcn, p)\}$

Post $\equiv \{\text{alias}(res =_{\text{obs}} \text{caminoRecorrido}(dcn, p))\}$

Complejidad: $O(n * \log(k))$ donde n es la cantidad de computadoras y k es la longitud de la cola de paquetes mas larga

Descripción: devuelve el camino recorrido por un paquete

Aliasing: res es una referencia no modificable

CANTIDADENVIADOS(**in** $dcn : \text{dcnnet}$, **in** $c : \text{compu}$) $\rightarrow res : \text{nat}$

Pre $\equiv \{c \in \text{computadoras}(\text{red}(dcn))\}$

Post $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{cantidadEnviados}(dcn, c)\}$

Complejidad: $O(L)$ donde L es la longitud de nombre de computadora mas larga

Descripción: devuelve la cantidad de paquetes enviados por una compu

ENESPERA(**in** *dcn*: *dcnet*, **in** *c*: *compu*) \rightarrow *res* : *conj*(*paquete*)

Pre $\equiv \{c \in \text{computadoras}(\text{red}(dcn))\}$

Post $\equiv \{\text{alias}(res =_{\text{obs}} \text{enEspera}(dcn, c))\}$

Complejidad: $O(L)$ donde L es la longitud de nombre de computadora mas larga

Descripción: devuelve el conjunto de paquetes encolados en una compu

Aliasing: res es una referencia no modificable

PAQUETEENTRANSITO(**in** *dcn*: *dcnet*, **in** *p*: *paquete*) \rightarrow *res* : *bool*

Pre $\equiv \{\text{true}\}$

Post $\equiv \{res =_{\text{obs}} \text{paqueteEnTransito}(dcn, p)\}$

Complejidad: $O(n * \log(k))$ donde n es es la cantidad de computadoras y k es la longitud de la cola de paquetes mas larga

Descripción: indica si el paquete está en transito

LAQUEMASENVIO(**in** *dcn*: *dcnet*) \rightarrow *res* : *compu*

Pre $\equiv \{\text{true}\}$

Post $\equiv \{\text{alias}(res =_{\text{obs}} \text{laQueMasEnvio}(dcn))\}$

Complejidad: $O(1)$

Descripción: devuelve la compu que mas paquetes envió

Aliasing: res es una referencia no modificable

1.2. Representación

1.2.1. Representación de *dcnet*

dcnet se representa con *estr*

donde *estr* es *tupla*(*topología*: *red*,
vectorCompusDCNet: *vector*(*compuDCNet*),
diccCompusDCNet: *dicc_{trie}*(*puntero*(*compuDCNet*)),
laQueMásEnvió: *puntero*(*compuDCNet*))

donde *compuDCNet* es *tupla*(*pc*: *puntero*(*compu*),
conjPaquetes: *conj*(*paquete*),
diccPaquetesDCNet: *dicc_{avl}*(*nat*, *paqueteDCNet*),
colaPaquetesDCNet: *colaPrioridad*(*nat*, *paqueteDCNet*),
paqueteAEnviar: *paqueteDCNet*, *enviados*: *nat*)

donde *paqueteDCNet* es *tupla*(*it*: *itConj*(*paquete*), *recorrido*: *lista*(*compu*))

donde *paquete* es *tupla*(*id*: *nat*, *prioridad*: *nat*, *origen*: *compu*, *destino*: *compu*)

donde *compu* es *tupla*(*ip*: *string*, *interfaces*: *conj*(*nat*))

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) `laQueMásEnvío` 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 `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 `colaPaquetesDCNet` no es vacía, su próximo es un `paqueteDCNet` que contiene un `itConj` apuntando a uno de los paquetes de `conjPaquetes` 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() $\rightarrow res : red$

Pre $\equiv \{true\}$

Post $\equiv \{res =_{obs} iniciarRed\}$

Complejidad: $O(1)$

Descripción: Crea una red nueva

AGREGARCOMPUTADORA(**in/out** $r : red$, **in** $c : compu$)

Pre $\equiv \{(r = r_0) \wedge ((\forall c' : compu) (c' \in computadoras(r) \Rightarrow ip(c) \neq ip(c')))\}$

Post $\equiv \{r =_{obs} agregarComputadora(r_0, c)\}$

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** $i' : compu$)

Pre $\equiv \{(r = r_0) \wedge (c \in computadoras(r)) \wedge (c' \in computadoras(r)) \wedge (ip(c) \neq ip(c'))$

$\wedge (\neg conectadas?(r, c, c')) \wedge (\neg usaInterfaz?(r, c, i) \wedge \neg usaInterfaz?(r, c', i'))\}$

Post $\equiv \{r =_{obs} conectar(r_0, c, i, c', i')\}$

Complejidad: $O(L)?$

Descripción: Conecta dos computadoras

COMPUTADORAS(**in** $r : red$) $\rightarrow res : conj(compu)$

Pre $\equiv \{true\}$

Post $\equiv \{res = computadoras(r)\}$

Complejidad: $O(1)$

CONECTADAS?(**in** $r : red$, **in** $c : compu$, **in** $c' : compu$) $\rightarrow res : bool$

Pre $\equiv \{(c \in computadoras(r)) \wedge (c' \in computadoras(r))\}$

Post $\equiv \{res = conectadas?(r, c, c')\}$

Complejidad: $O(1)$

INTERFAZUSADA(**in** $r : red$, **in** $c : compu$, **in** $c' : compu$) $\rightarrow res : interfaz$

Pre $\equiv \{conectadas?(r, c, c')\}$

Post $\equiv \{res = interfazUsada(r, c, c')\}$

Complejidad: $O(?)$

VECINOS(**in** $r : red$, **in** $c : compu$) $\rightarrow res : conj(compu)$

Pre $\equiv \{c \in computadoras(r)\}$

Post $\equiv \{res = vecinos(r, c)\}$

Complejidad: $O(n)$

USAIINTERFAZ?(**in** $r : red$, **in** $c : compu$, **in** $i : interfaz$) $\rightarrow res : bool$

Pre $\equiv \{c \in computadoras(r)\}$

Post $\equiv \{res = usaInterfaz?(r, c, i)\}$

Complejidad: $O(?)$

$\text{CAMINOSMINIMOS}(\text{in } r : \text{red}, \text{in } c : \text{compu}, \text{in } c' : \text{compu}) \rightarrow res : \text{conj}(\text{secu}(\text{compu}))$
Pre $\equiv \{(c \in \text{computadoras}(r)) \wedge (c' \in \text{computadoras}(r))\}$
Post $\equiv \{res = \text{caminosMinimos}(r, c, i)\}$
Complejidad: $O(L)$

$\text{HAYCAMINO?}(\text{in } r : \text{red}, \text{in } c : \text{compu}, \text{in } c' : \text{compu}) \rightarrow res : \text{bool}$
Pre $\equiv \{(c \in \text{computadoras}(r)) \wedge (c' \in \text{computadoras}(r))\}$
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 $\text{tupla}(\text{compus} : \text{lista}(\text{nodoRed}), \text{dns} : \text{dicc}_{Trie}(\text{string}, \text{puntero}(\text{nodoRed})))$
 donde nodoRed es $\text{tupla}(c : \text{compu}, \text{vecinos} : \text{dicc}_{Lineal}(\text{nat}, \text{puntero}(\text{nodoRed})))$

2.2.2. Invariante de Representación

2.2.3. Función de Abstracción