RECURSIÓN ULTIMATE

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

Algoritmos y Estructuras de Datos II

```
TAD DICCIONARIO(\kappa, \sigma)
        géneros dicc(\kappa, \sigma)
        observadores básicos
            \mathsf{def?} \quad : \ \kappa \times \mathsf{dicc}(\kappa, \, \sigma) \qquad \longrightarrow \mathsf{bool}
             obtener : \kappa c \times \text{dicc}(\kappa, \sigma) d \longrightarrow \sigma
                                                                                                          \{def?(c, d)\}
        generadores
             vacío :
                                                \longrightarrow dicc(\kappa, \sigma)
             definir : \kappa \times \sigma \times \operatorname{dicc}(\kappa, \sigma) \longrightarrow \operatorname{dicc}(\kappa, \sigma)
        otras operaciones
             borrar : \kappa c \times \operatorname{dicc}(\kappa, \sigma) d \longrightarrow \operatorname{dicc}(\kappa, \sigma)
                                                                                                           \{def?(c,d)\}
             claves : dicc(\kappa, \sigma) \longrightarrow conj(\kappa)
        axiomas \forall d: dicc(\kappa, \sigma), \forall c, k: \kappa, \forall s: \sigma
             def?(c, vacio) \equiv false
            def?(c, definir(k, s, d)) \equiv c = k \vee def?(c, d)
             obtener(c, definir(k, s, d)) \equiv if c = k then s else obtener(c, d) fi
Fin TAD
```

Dados dos diccionarios donde el significado de uno es la clave del otro, crear un nuevo diccionario que tenga las claves del primero y los significados del segundo, estando estos relacionados por el significado/clave en común.

TAD DICCIONARIO

observadores básicos

def? : $\kappa \times \operatorname{dicc}(\kappa, \sigma) \longrightarrow \operatorname{bool}$ obtener : $\kappa c \times \operatorname{dicc}(\kappa, \sigma) d \longrightarrow \sigma$

 $\{\operatorname{def}?(c, d)\}$

generadores

 $\mathsf{vac\'{io}} \;:\; \longrightarrow \; \mathsf{dicc}(\kappa,\,\sigma)$

 $\mathsf{definir} \; : \; \kappa \times \sigma \times \mathsf{dicc}(\kappa, \, \sigma) \; \longrightarrow \; \mathsf{dicc}(\kappa, \, \sigma)$

otras operaciones

borrar : κ $c \times \operatorname{dicc}(\kappa, \sigma)$ $d \longrightarrow \operatorname{dicc}(\kappa, \sigma)$ {def?(c,d)}

claves : $dicc(\kappa, \sigma) \longrightarrow conj(\kappa)$

990

```
juntar : \operatorname{dicc}(k \times s_1)d_1 \times \operatorname{dicc}(s_1 \times s_2) \longrightarrow \operatorname{dicc}(k,s_2)
                                   \{(\forall c: k) \text{ def?}(c, d_1) \Rightarrow_{\mathsf{L}} \text{def?}(\text{obtener}(c, d_1), d_2)\}
juntar(d_1, d_2) \equiv if \emptyset?(claves(d_1)) then
                                vacío
                           else
                                definir(
                                dameUno(claves(d_1)),
                                obtener(obtener(dameUno(claves(d_1)), d_1),
                                juntar(borrar(dameUno(claves(d_1)), d_1), d_2)
                           fi
```

Dado el TAD CARALIBRO que representa una red social, se nos pide axiomatizar la función *islaDeAmigos(u, c)* que dado un miembro de la red social nos devuelva el conjunto de usuarios que son alcanzables con la relación de amistad.

```
TAD CARALIBRO
      géneros cl
      observadores básicos
         miembros : cl \longrightarrow conj(usuario)
         amigos : usuario u \times cl c \longrightarrow conj(usuario)
                                                                 \{u \in miembros(cl)\}\
      otras operaciones
         islaDeAmigos : usuario u \times cl c \longrightarrow conj(usuario)
                                                                 \{u \in miembros(c)\}\
Fin TAD
```

islaDeAmigos : usuario $u \times \operatorname{cl} c \longrightarrow \operatorname{conj}(\operatorname{usuario}) \qquad \{u \in \operatorname{miembros}(\operatorname{c})\}$

```
islaDeAmigos : usuario u \times cl c \longrightarrow conj(usuario) {u \in miembros(c)}
amigosDeAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuarios)
                                                                    \{us \subseteq miembros(c)\}\
```

```
islaDeAmigos : usuario u \times cl c \longrightarrow conj(usuario) {u \in miembros(c)}
amigosDeAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuarios)
                                                                 \{us \subset miembros(c)\}\
amigosDeAmigos(us, c) \equiv if \emptyset?(us) then
                               else
                                   amigos(dameUno(us), c) \cup \{dameUno(us)\} \cup
                                   amigosDeAmigos(sinUno(us), c)
                               fi
```

```
islaDeAmigos : usuario u \times cl c \longrightarrow conj(usuario) {u \in miembros(c)}
amigosDeAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuarios)
                                                                      \{us \subseteq miembros(c)\}\
islaDeVariosAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuario)
                                                                      \{us \subseteq miembros(c)\}\
```

```
islaDeAmigos : usuario u \times cl c \longrightarrow conj(usuario) {u \in miembros(c)}
amigosDeAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuarios)
                                                                  \{us \subset miembros(c)\}\
islaDeVariosAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuario)
                                                                  \{us \subseteq miembros(c)\}\
islaDeVariosAmigos(us, c) \equiv if ?? then
                                       us
                                  else
                                       islaDeVariosAmigos(amigosDeAmigos(us, c),
                                      c)
                                  fi
```

```
islaDeAmigos : usuario u \times cl c \longrightarrow conj(usuario) {u \in miembros(c)}
amigosDeAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuarios)
                                                                  \{us \subset miembros(c)\}\
islaDeVariosAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuario)
                                                                  \{us \subset miembros(c)\}\
islaDeVariosAmigos(us, c) \equiv if ?? then
                                      us
                                  else
                                      islaDeVariosAmigos(amigosDeAmigos(us, c),
                                      c)
                                  fi
```

 $islaDeAmigos(u, c) \equiv islaDeVariosAmigos(\{u\}, c)$

```
islaDeAmigos : usuario u \times cl c \longrightarrow conj(usuario) {u \in miembros(c)}
amigosDeAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuarios)
                                                                   \{us \subseteq miembros(c)\}\
islaDeVariosAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuario)
                                                                   \{us \subseteq miembros(c)\}\
islaDeVariosAmigos(us, c) \equiv if amigosDeAmigos(us, c) \subseteq us then
                                       us
                                  else
                                       islaDeVariosAmigos(amigosDeAmigos(us, c),
                                       c)
                                   fi
```

```
islaDeAmigos : usuario u \times cl c \longrightarrow conj(usuario) {u \in miembros(c)}
amigosDeAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuarios)
                                                                     \{us \subseteq miembros(c)\}\
islaDeVariosAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuario)
                                                                     \{us \subset miembros(c)\}\
```

 $islaDeAmigos(u, c) \equiv islaDeVariosAmigos({u}, c)$

Ahora que sabemos cómo se componen las islas de amigos, nos piden especificar todas las cadenas de menor cantidad de saltos entre dos usuarios en una misma isla. Esto es, aquellas cadenas de amistad entre dos usuarios con largo equivalente al grado de separación entre ellos (Ver el *numero de bacon*).

Ahora que sabemos cómo se componen las islas de amigos, nos piden especificar todas las cadenas de menor cantidad de saltos entre dos usuarios en una misma isla. Esto es, aquellas cadenas de amistad entre dos usuarios con largo equivalente al grado de separación entre ellos (Ver el *numero de bacon*).



```
gradosDeSeparación : usuario a \times usuario b \times clc \longrightarrow conj(secu(usuario)) \{\{a,b\} \subseteq \mathsf{miembros}(\mathsf{c})\}
```

```
gradosDeSeparación : usuario a \times usuario b \times clc \longrightarrow conj(secu(usuario)) \{\{a,b\} \subseteq \mathsf{miembros}(\mathsf{c})\} seguirCadenaA : secu(usuario) s \times usuario b \times clc \longrightarrow conj(secu(usuario)) \{\neg \emptyset ? (\mathsf{s}) \land_{\mathsf{L}} \mathsf{ult}(\mathsf{s}) \in \mathsf{miembros}(\mathsf{c}) \land \mathsf{b} \in \mathsf{miembros}(\mathsf{c})\}
```

```
gradosDeSeparación : usuario a \times usuario b \times cl c \longrightarrow conj(secu(usuario))
                                                                       \{\{a,b\}\subset \mathsf{miembros}(\mathsf{c})\}
seguirCadenaA : secu(usuario) s \times usuario b \times cl c \longrightarrow conj(secu(usuario))
                               \{\neg\emptyset?(s) \land_L ult(s) \in miembros(c) \land b \in miembros(c)\}
cadenasExtendidas : secu(usuario) s \times conj(usuario) us \longrightarrow conj(secu(usuario))
                             \times usuario b \times cl c
                                                  \{b \in miembros(c) \land us \subseteq miembros(c)\}
```

```
\begin{array}{lll} \mathsf{seguirCadenaA} &: \mathsf{secu}(\mathsf{usuario}) \ s \times \mathsf{usuario} \ b \times \mathsf{cl} \ c & \longrightarrow \mathsf{conj}(\mathsf{secu}(\mathsf{usuario})) \\ \mathsf{seguirCadenaA}(\mathsf{s}, \ \mathsf{b}, \ \mathsf{c}) & \equiv & \mathsf{if} \ \mathsf{ult}(\mathsf{s}) = \mathsf{b} \ & \mathsf{then} \\ & & \{\mathsf{s}\} \\ & \mathsf{else} \\ & & \mathsf{cadenasExtendidas}(\mathsf{s}, \ \mathsf{amigos}(\mathsf{ult}(\mathsf{s}), \ \mathsf{c}), \ \mathsf{b}, \ \mathsf{c}) \\ & \mathsf{fi} \end{array}
```

```
\begin{array}{lll} \mathsf{seguirCadenaA} &: \; \mathsf{secu(usuario)} \; s \times \mathsf{usuario} \; b \times \mathsf{cl} \; c & \longrightarrow \; \mathsf{conj(secu(usuario))} \\ \mathsf{seguirCadenaA(s, b, c)} & \equiv \; \mathsf{if} \; \mathsf{ult(s)} = \mathsf{b} \; \; \mathsf{then} \\ & \{\mathsf{s}\} \\ & \mathsf{else} \\ & \mathsf{cadenasExtendidas(s, amigos(\mathsf{ult(s), c), b, c)}} \\ & \mathsf{fi} \end{array}
```

```
cadenasExtendidas : secu(usuario) s \times \text{conj}(\text{usuario}) us \longrightarrow \text{conj}(\text{secu}(\text{usuario})) \times \text{usuario} b \times \text{cl } c
```

```
\begin{array}{lll} \mathsf{seguirCadenaA} & : & \mathsf{secu}(\mathsf{usuario}) \ s \times \mathsf{usuario} \ b \times \mathsf{cl} \ c & \longrightarrow \mathsf{conj}(\mathsf{secu}(\mathsf{usuario})) \\ \mathsf{seguirCadenaA}(\mathsf{s}, \ \mathsf{b}, \ \mathsf{c}) & \equiv & \mathsf{if} \ \mathsf{ult}(\mathsf{s}) = \mathsf{b} \ \mathbf{then} \\ & \{\mathsf{s}\} \\ & \mathsf{else} \\ & \mathsf{cadenasExtendidas}(\mathsf{s}, \ \mathsf{amigos}(\mathsf{ult}(\mathsf{s}), \ \mathsf{c}), \ \mathsf{b}, \ \mathsf{c}) \\ & \mathsf{fi} \end{array}
```

```
cadenasExtendidas : secu(usuario) s \times conj(usuario) us \longrightarrow conj(secu(usuario))
                        \times usuario b \times cl c
cadenasExtendidas(s,us,b,c) \equiv if \emptyset?(us) then
                                   else
                                       if \neg está?(dameUno(us), s) then
                                           seguirCadenaA(s o dameUno(us), b, c)
                                           ∪ cadenasExtendidas(s, sinUno(us), b,
                                       else
                                           cadenasExtendidas(s, sinUno(us), b, c)
                                       fi
                                   fi
```

```
seguirCadenaA : secu(usuario) s \times usuario b \times cl c \longrightarrow conj(secu(usuario))
                               \{\neg\emptyset?(s) \land_L ult(s) \in miembros(c) \land b \in miembros(c)\}
cadenasExtendidas : secu(usuario) s \times conj(usuario) us \longrightarrow conj(secu(usuario))
                             \times usuario b \times cl c
                                                  \{b \in miembros(c) \land us \subseteq miembros(c)\}
gradosDeSeparación : usuario a \times usuario b \times cl c \longrightarrow conj(secu(usuario))
                                                                       \{\{a,b\}\subset \mathsf{miembros}(\mathsf{c})\}
```

```
seguirCadenaA : secu(usuario) s \times usuario b \times cl c \longrightarrow conj(secu(usuario))
                              \{\neg\emptyset?(s) \land_L ult(s) \in miembros(c) \land b \in miembros(c)\}
cadenasExtendidas : secu(usuario) s \times conj(usuario) us \longrightarrow conj(secu(usuario))
                            \times usuario b \times cl c
                                                \{b \in miembros(c) \land us \subseteq miembros(c)\}
gradosDeSeparación : usuario a \times usuario b \times cl c \longrightarrow conj(secu(usuario))
                                                                    \{\{a,b\}\subseteq\mathsf{miembros}(\mathsf{c})\}
gradosDeSeparación(a,b,c) \equiv minLargo(seguirCadenaA(a • <>, b, c))
```