#### Recursión Ultimate

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

Algoritmos y Estructuras de Datos II

#### Recordemos:

Fin TAD

```
TAD DICCIONARIO(\kappa, \sigma)
         géneros dicc(\kappa, \sigma)
         observadores básicos
              def? : \kappa \times \operatorname{dicc}(\kappa, \sigma) \longrightarrow \operatorname{bool}
              obtener : \kappa c \times \operatorname{dicc}(\kappa, \sigma) d \longrightarrow \sigma
                                                                                                                    \{def?(c, d)\}
         generadores
              vacío : \longrightarrow \operatorname{dicc}(\kappa, \sigma)
              definir : \kappa \times \sigma \times \operatorname{dicc}(\kappa, \sigma) \longrightarrow \operatorname{dicc}(\kappa, \sigma)
         otras operaciones
              borrar : \kappa c \times \text{dicc}(\kappa, \sigma) d \longrightarrow \text{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
                                             ≡ false
              def?(c,vacío)
             def?(c, definir(k, s, d)) \equiv c = k \lor def?(c, d)
obtener(c, definir(k, s, d)) \equiv if c = k then s else obtener(c, d) fi
```

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.

```
juntar : \operatorname{dicc}(\alpha, \beta) \ d_1 \times \operatorname{dicc}(\beta, \gamma) \to \operatorname{dicc}(\alpha, \gamma) { (\forall a : \alpha) \operatorname{def}?(a, d_1) \Rightarrow_{\mathbb{L}} \operatorname{def}?(\operatorname{obtener}(a, d_1), d_2) }
```

#### TAD Diccionario

#### observadores básicos

```
\begin{array}{lll} \operatorname{def?} : & \kappa \times \operatorname{dicc}(\kappa, \, \sigma) & \longrightarrow & \operatorname{bool} \\ \operatorname{obtener} : & \kappa & c \times \operatorname{dicc}(\kappa, \, \sigma) & d & \longrightarrow & \sigma \end{array} \qquad \qquad \{\operatorname{def?}(c, \, d)\}
```

#### generadores

vacío :  $\longrightarrow$  dicc $(\kappa, \sigma)$  definir :  $\kappa \times \sigma \times$  dicc $(\kappa, \sigma)$   $\longrightarrow$  dicc $(\kappa, \sigma)$ 

#### otras operaciones

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

3 / 13

```
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_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),
                                                                                                      d_2),
                               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 \mathsf{miembros}(\mathsf{cl})\}  otras operaciones islaDeAmigos : usuario u \times cl c \longrightarrow conj(usuario)  \{u \in \mathsf{miembros}(\mathsf{cl})\}
```

Fin TAD

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

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

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

```
 \text{islaDeAmigos}: \text{ usuario } u \times \text{cl } c \longrightarrow \text{conj(usuario)} \qquad \{ u \in \text{miembros(c)} \}   \text{amigosDeAmigos}: \text{conj(usuario)} \ us \times \text{cl } c \longrightarrow \text{conj(usuarios)}   \{ us \subseteq \text{miembros(c)} \}   \text{islaDeVariosAmigos}: \text{conj(usuario)} \ us \times \text{cl } c \longrightarrow \text{conj(usuario)}   \{ us \subseteq \text{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 \subseteq 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 : 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 ?? 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 \subset miembros(c)\}\
islaDeVariosAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuario)
                                                                  \{us \subset 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 \subset miembros(c)\}\
islaDeVariosAmigos : conj(usuario) us \times cl c \longrightarrow conj(usuario)
                                                                    \{us \subseteq 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: número de Kevin 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: número de Kevin 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}) \wedge_{\mathsf{L}} \mathsf{ult}(\mathsf{s}) \in \mathsf{miembros}(\mathsf{c}) \wedge \mathsf{b} \in \mathsf{miembros}(\mathsf{c})\}
```

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

```
\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} \\ \\ \mathsf{cadenasExtendidas} \; : \; \mathsf{secu}(\mathsf{usuario}) \; s \times \; \mathsf{conj}(\mathsf{usuario}) \; us \; \longrightarrow \; \mathsf{conj}(\mathsf{secu}(\mathsf{usuario})) \\ & \times \; \mathsf{usuario} \; b \times \; \mathsf{cl} \; c \\ \end{array}
```

```
seguirCadenaA : secu(usuario) s \times usuario b \times cl c \longrightarrow conj(secu(usuario))
seguirCadenaA(s, b, c) \equiv if ult(s) = b then
                                  {s}
                              else
                                  cadenasExtendidas(s, amigos(ult(s), c), b, c)
                              fi
cadenasExtendidas : secu(usuario) s \times coni(usuario) us \longrightarrow coni(secu(usuario))
                        \times usuario b \times cl c
cadenasExtendidas(s,us,b,c) \equiv if \emptyset?(us) then
                                   else
                                       if ¬ está?(dameUno(us), s) then
                                           seguirCadenaA(s o dameUno(us), b, c)
                                           ∪ cadenasExtendidas(s, sinUno(us), b,
                                           c)
                                       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\} \subseteq \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 \text{conj}(\text{usuario}) us \longrightarrow \text{conj}(\text{secu}(\text{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))
```