Clase de TADs avanzada Clase práctica AED II

29 de Agosto de 2014

La Clase

Previously on Algo2...

- Clase 1:
 - Definimos observadores e igualdad observacional
 - Definimos generadores
 - Axiomatizamos
 - Definimos y axiomatizamos otras operaciones, en caso de haberlas.
 - Aprendimos que los observadores deben ser un conjunto minimal
- Clase 2: Ejemplos de comportamiento automático
- Clase 3: Inducción estructural (no veremos nada relacionado hoy)

Objetivos de hoy

- Ver errores comúnes de modelado y de uso de los TADs básicos.
- Presentar la técnica de modelado en varios niveles de TADs. No tiene porqué ser algo novedoso.
- Analizar cuándo y porqué sirve esta técnica así como el modo de usarla.

TADs Básicos

- Bool
- Nat
- Tupla($\alpha_1, \ldots, \alpha_n$)
- Secuencia(α)
- Conjunto(α)
- Multiconjunto(α)
- Arreglo dimensionable(α)
- Pila(α)
- Cola(α)
- Árbol binario(α)
- Diccionario(clave, significado)
- Cola de prioridad(α)

...En una biblioteca se guarda información sobre libros y sus autores...

TAD Biblioteca

```
géneros biblio
```

...

observadores básicos

```
libros : biblio \longrightarrow secu(libro) autores : biblio \longrightarrow secu(autor)
```

..

...En una biblioteca se guarda información sobre libros y sus autores...

TAD Biblioteca

```
géneros biblio
```

...

observadores básicos

```
libros : biblio \longrightarrow secu(libro) autores : biblio \longrightarrow secu(autor)
```

. . .

Fin TAD

<code>¡Mal!</code> Secu (α) determina un orden. No necesitamos definir un orden para los libros y los autores .

4 / 24

Versión correcta:

Enunciado

...En una biblioteca se guarda información sobre libros y sus autores...

TAD Biblioteca

```
géneros biblio
```

...

observadores básicos

```
libros : biblio \longrightarrow conj(libro) autores : biblio \longrightarrow conj(autor)
```

•••

Se desea especificar el comportamiento de una comisión del Congreso. Los comisión tiene al menos ocho miembros. Los expedientes son ingresados a la comisión por cualquiera de sus miembros(..)

```
TAD Comision
```

Persona es Nat Expediente es Nat

géneros comision

observadores básicos

miembros : comision \longrightarrow conj(persona)

...

generadores

...

Se desea especificar el comportamiento de una comisión del Congreso. Los comisión tiene al menos ocho miembros. Los expedientes son ingresados a la comisión por cualquiera de sus miembros(..)

```
TAD Comision
      Persona es Nat.
      Expediente es Nat
      géneros comision
      observadores básicos
         miembros : comision \longrightarrow conj(persona)
      . . .
      generadores
         iniciar : conj(pers) ms \times conj(tupla(exp, pers)) ingresados \longrightarrow comision
                       \{\#(ms) \geq 8 \land \forall e : \mathsf{tupla}(\mathsf{exp}, \mathsf{pers}) \ e \in \mathit{ingresados} \ \Rightarrow \ \pi_2(e) \in \}
```

Fin TAD

No modela el comportamiento de ingresar un expediente al sistema, 📭 🕞 🦠

Se desea especificar el comportamiento de una comisión del Congreso. Los comisión tiene al menos ocho miembros. Los expedientes son ingresados a la comisión por cualquiera de sus miembros(..)

TAD Comision

Persona es Nat

Expediente es Nat

géneros comision

observadores básicos

miembros : comision

: comision

...

generadores

iniciar : conj(pers) *ms*

 \longrightarrow comision

→ conj(persona)

 $\{\#(ms)\geq 8\}$

ingresarExp : exp $e \times pers p \times comision c \longrightarrow comision$

 $\{p \in miembros(c)\}$

Enunciado: Ventanilla de atención al cliente

...Cuando llega un cliente se identifica por su DNI. Si la ventanilla está libre es atendido inmediatamente, sino queda esperando. Cuando el cliente que está siendo atendido se retira se pasa a atender al siguiente en la fila.

```
géneros ventanilla
```

observadores básicos

```
estaLibre? : ventanilla \longrightarrow bool siendoAtendido : ventanilla v \longrightarrow DNI \{\neg estaLibre?(v)\}
```

esperando : ventanilla \longrightarrow cola(DNI)

generadores

abrir :
$$\longrightarrow$$
 ventanilla

$$\mathsf{llegaCliente} \qquad : \ \mathsf{DNI} \ c \times \mathsf{ventanilla} \ v \ \longrightarrow \ \mathsf{ventanilla} \qquad \{ ... \}$$

seLibera : ventanilla $v \longrightarrow \text{ventanilla}$

$$\{\neg estaLibre?(v)\}$$

atenderSiguiente : ventanilla $v \longrightarrow v$ entanilla

$$\{estaLibre?(v) \land \neg vacia?(esperando(v))\}$$

Fin TAD

9 / 24

```
géneros ventanilla
```

observadores básicos

```
estaLibre? : ventanilla \longrightarrow bool siendoAtendido : ventanilla v \longrightarrow DNI \{\neg estaLibre?(v)\} esperando : ventanilla \longrightarrow cola(DNI)
```

generadores

```
\{\neg \textit{estaLibre}?(v)\} atenderSiguiente : ventanilla v \longrightarrow \text{ventanilla}
```

$$\{estaLibre?(v) \land \neg vacia?(esperando(v))\}$$

Fin TAD

Atender a un cliente debería ser un comportamiento automático que se produce cuando se libera la ventanilla.

géneros ventanilla

observadores básicos

estaLibre? : ventanilla \longrightarrow bool

siendoAtendido : ventanilla $v \longrightarrow DNI \quad \{\neg estaLibre?(v)\}$

: ventanilla \longrightarrow cola(DNI)

generadores

esperando

abrir : \longrightarrow ventanilla

seLibera : ventanilla $v \longrightarrow \text{ventanilla}$

 ${\neg estaLibre?(v)}$

ventanilla géneros

observadores básicos

estaLibre? : ventanilla \longrightarrow bool

siendoAtendido : ventanilla v \longrightarrow DNI $\{\neg estaLibre?(v)\}$ esperando

→ cola(DNI) : ventanilla

generadores

abrir → ventanilla

llegaCliente : DNI $c \times \text{ventanilla } v \longrightarrow \text{ventanilla}$ {...}

seLibera : ventanilla v → ventanilla

 $\{\neg estaLibre?(v)\}$

Fin TAD

Bien. Los eventos desencadenados por seLibera se reflejan en la axiomatización de los observadores.

¿Y este otro modelo?

TAD Ventanilla

géneros ventanilla

observadores básicos

estaLibre? : ventanilla \longrightarrow bool

siendoAtendido : ventanilla $v \longrightarrow DNI \quad \{\neg estaLibre?(v)\}$ esperando : ventanilla $\longrightarrow cola(DNI)$

generadores

abrir : \longrightarrow ventanilla

otras operaciones

seLibera : ventanilla $v \longrightarrow ventanilla$

 $\{\neg estaLibre?(v)\}$

¿Y este otro modelo?

TAD Ventanilla

géneros ventanilla

observadores básicos

estaLibre? : ventanilla \longrightarrow bool

siendoAtendido : ventanilla $v \longrightarrow DNI \quad \{\neg estaLibre?(v)\}$ esperando : ventanilla $\longrightarrow cola(DNI)$

generadores

abrir : \longrightarrow ventanilla

 $\mathsf{IlegaCliente} \qquad : \ \mathsf{DNI} \ c \times \mathsf{ventanilla} \ v \ \longrightarrow \ \mathsf{ventanilla} \qquad \qquad \{...\}$

otras operaciones

seLibera : ventanilla $v \longrightarrow \text{ventanilla}$

 $\{\neg estaLibre?(v)\}$

Fin TAD

Es discutible, pero no necesariamente está mal. Acá no hay comportamiento automático, esa axiomatización que estaba en los observadores ahora está en la Otra Operación. No hay registro de las veces que se liberó una ventanilla. Si quedan dudas sobre la diferencia entre este y el anterior CONSULTAR!

TADs multinivel: La técnica

Hablamos de TADs en varios niveles cuando definimos TADs que usan otros TADs internamente. En general, hablamos de TADs en múltiples niveles. Esto se hace principalmente para:

- Agrupar comportamientos y entidades.
- En general sirve para separar los aspectos estáticos y dinámicos del problema.
- Simplificar TADs mediante el uso de otros y sus propiedades.

En resumen, hacer que el TAD sea lo más simple y conciso posible, expresando todo lo que debe expresar.

Competencias matemáticas

En la facultad de exactas se decidieron organizar competencias de acertijos matemáticos. Las competencias se organizarían periódicamente. Los jugadores que vayan a participar deben inscribirse previo al inicio de la temporada. Los datos de la inscripción son nombre y carrera y no puede haber dos jugadores con el mismo nombre. Al se publican los acertijos. Durante el transcurso de la misma nuevos acertijos pueden ser publicados. Estos se identifican con un número y no existe distinción relacionada a cuándo fueron publicados. Los jugadores deberán encontrar respuesta a la mayor cantidad de acertijos posible.

```
TAD jugador es tupla(nombre, carrera)
TAD Temporada
       géneros temp
       observadores básicos
           jugadores : temp \longrightarrow conj(jugador)
           acertados : temp t \times jugador j \longrightarrow conj(nat)
                                                                                                            \{j \in \text{jugadores}(t)\}
           acertijos : temp \longrightarrow conj(nat)
       generadores
           initTemp : conj(jugador) js \times conj(nat) as \longrightarrow temp
                                 \{(\forall j, j': \mathsf{jugador})(\{\mathsf{j}, \mathsf{j'}\} \subseteq \mathsf{js} \Rightarrow \neg(\prod_1(\mathsf{j}) = \prod_1(\mathsf{j'}) \land \prod_2(\mathsf{j}) \neq \prod_2(\mathsf{j'})))\}
           anotarAcertijo : temp t \times nat n \times jugador j \longrightarrow temp
                                                       \{j \in \text{jugadores}(t) \land_L n \in (\text{acertijos}(t) - \text{acertados}(t, j))\}
                                                                                                         \{\neg n \in acertijos(t)\}
           agregarAcertijo: temp t \times nat n \longrightarrow temp
```

axiomas

```
 \begin{array}{ll} \text{jugadores}(\text{initTemp}(js,\,as)) &\equiv js \\ \text{jugadores}(\text{agregarAcertijo}(t,\,n)) &\equiv \text{jugadores}(t) \\ \text{jugadores}(\text{anotarAcertijo}(t,\,n,\,j)) &\equiv \text{jugadores}(t) \\ \\ \text{acertados}(\text{initTemp}(js,\,as),\,n') &\equiv \emptyset \\ \\ \text{acertados}(\text{agregarAcertijo}(t,\,n),\,n') &\equiv \text{acertados}(t,\,n') \\ \\ \text{acertados}(\text{anotarAcertijo}(t,\,n,\,j),\,n') &\equiv \text{if }n' &= j \\ \\ &\quad \text{then Ag}(n,\,\text{acertados}(t,\,n')) \\ \\ \text{else acertados}(t,\,n') \\ \\ \text{fi} \\ \\ \text{acertijos}(\text{initTemp}(js,\,as)) &\equiv \text{as} \\ \\ \text{acertijos}(\text{agregarAcertijo}(t,\,n)) &\equiv \text{Ag}(n,\,\text{acertijos}(t)) \\ \\ \text{acertijos}(\text{anotarAcertijo}(t,\,n,\,j)) &\equiv \text{acertijos}(t) \\ \end{array}
```

La facultad decidió agregar algunos condimentos a las competencias. Los acertijos son categorizados con un número de complejidad del 1 al 5 y los mismos se organizan de forma laberíntica. Los acertijos están fijos desde el inicio de la competencia.

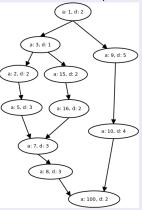
El objetivo de la competencia es ser el primero en atravesar el laberinto (ver Cuadro). Todos los jugadores comienzan con un acertijo inicial. Al resolverlo tienen la posibilidad de avanzar en el laberinto. Cuando se resuelve un acertijo el jugador obtiene acceso a uno o más acertijos nuevos. No obstante, el jugador debe elegir con cuál de estos nuevos acertijos quiere enfrentarse. Esta decisión lo restringe a un camino en el laberinto. Todos los caminos posibles terminan en un acertijo final. No existen ciclos en el laberinto.

Los jugadores tienen completo conocimiento de las relaciones entre los acertijos y sus dificultades. La temporada solo termina al ser resuelto el acertijo final y el ganador es quién lo haga.

El laberinto de acertijos requerido para una temporada tiene ciertas restricciones:

Hay un único acertijo final y un único acertijo inicial

 Siguiendo un camino del laberinto no puedo llegar a un acertijo ya resuelto



Cuadro : Ejemplo de un laberinto de acertijos

Se pide modificar el TAD Temporada para que maneje la nueva información administrativa. Se debe conocer los acertijos y la relación entre ellos, así como sus dificultades. Además debe mantener la información sobre los jugadores, en qué acertijo se encuentran y cuáles resolvieron, e imponer las restricciones del laberinto a la hora de moverse por él. La temporada debe finalizar cuando un jugador resuelve el acertijo final, luego de esto el jugador pasa a ser el ganador de la temporada y ningún otro jugador puede resolver acertijos.

TAD jugador es tupla(nombre, carrera)

TAD Laberinto

géneros lab

observadores básicos

acertijos : lab \longrightarrow conj(nat)

dificultad : lab $I \times nat a \longrightarrow nat$ opciones : lab $I \times nat a \longrightarrow conj(nat)$

 $\{a \in acertijos(I)\}\$ $\{a \in acertijos(I)\}\$

generadores

 $\mathsf{nuevoLab} \;:\; \mathsf{nat}\; \mathsf{a} \;\times\; \mathsf{nat}\; \mathsf{d} \;\;\longrightarrow\; \mathsf{lab}$

 $\{1 \leq d \leq 5\}$

 $\mathsf{agAcertijo} \; : \; \mathsf{lab} \; \mathsf{I} \; \times \; \mathsf{nat} \; \mathsf{acj} \; \times \; \mathsf{nat} \; \mathsf{dif} \; \times \; \mathsf{conj(nat)} \; \mathsf{prev} \; \; \longrightarrow \; \mathsf{lab}$

 $\{\mathsf{prev} \subseteq \mathsf{acertijos}(\mathsf{I}) \, \land \, 1 \leq \mathsf{dif} \leq 5 \, \land \neg \, \mathsf{acj} \in \mathsf{acertijos}(\mathsf{I}) \, \land \, \#(\mathsf{prev}) \geq 1\}$

otras operaciones

acertijolnicial : lab \longrightarrow nat

 $\mathsf{acertijosFinales} \; : \; \mathsf{lab} \; \longrightarrow \; \mathsf{conj}(\mathsf{nat})$

 $\mathsf{filtrarAcertijosFinales} \; : \; \mathsf{lab} \; \mathsf{I} \times \mathsf{conj}(\mathsf{nat}) \; \mathsf{as} \; \longrightarrow \; \mathsf{conj}(\mathsf{nat}) \qquad \quad \{\mathsf{as} \subseteq \mathsf{acertijos}(\mathsf{I})\}$

```
axiomas
acertijos(nuevoLab(a, d)) \equiv Ag(a, \emptyset)
acertijos(agAcertijo(I, acj, dif, prev)) \equiv Ag(acj, acertijos(I))
dificultad(nuevoLab(a, d), a') \equiv d
dificultad(agAcertijo(I, acj, dif, prev), a') 

ifacj = a' thendif elsedificultad(I, a') fi
opciones(nuevoLab(a, d), a') \equiv \emptyset
opciones(agAcertijo(I, acj, dif, prev), a') \equiv if a' \in prev then Ag(acj, \emptyset) else \emptyset fi
                                                    if a' \in acertijos(I) then opciones(I, a') else \emptyset fi
acertijoInicial(nuevoLab(a,d)) \equiv a
acertijolnicial(agAcertijo(I, acj, dif, prev)) = acertijolnicial(I)
acertijosFinales(I) \equiv filtrarAcertijosFinales(I, acertijos(I))
```

TAD Temporada

```
géneros
                              temp
observadores básicos
    jugadores : temp → conj(jugador)
                                                                                                                                           \{j \in jugadores(t)\}
     acertados : temp t \times jugador j \longrightarrow conj(nat)
     actual : temp t \times jugador j \longrightarrow nat
                                                                                                                                           \{j \in jugadores(t)\}
     lab : temp \longrightarrow lab
generadores
     initTemp : conj(jugador) is \times lab I \longrightarrow temp
                              \begin{cases} (\forall j, j' \colon \mathsf{jugador})(\{\mathsf{j}, \, \mathsf{j'}\} \subseteq \mathsf{js} \Rightarrow (\prod_1(\mathsf{j}) = \prod_1(\mathsf{j'}) \, \land \, \prod_2(\mathsf{j}) \neq \prod_2(\mathsf{j'}))) \, \land \\ \#(\mathsf{acertijosFinales}(\mathsf{l})) = 1 \end{cases} 
     anotarYproxAcertijo : temp t \times jugador j \times nat elec \longrightarrow temp
                              \begin{cases} j \in \mathsf{jugadores}(t) \land_L \neg \mathsf{actual}(t,j) \in \mathsf{acertijosFinales}(\mathsf{laberinto}(t)) \land \mathsf{elec} \\ \in \mathsf{opciones}(\mathsf{laberinto}(t), \mathsf{actual}(t,j)) \land \neg \mathsf{finalizada}(t) \end{cases} 
     anotarAcertijoFinal : temp t \times jugador j \longrightarrow temp
                             \begin{cases} j \in \mathsf{jugadores}(t) \land \mathsf{actual}(t, j) \in \mathsf{acertijosFinales}(\mathsf{laberinto}(t)) \land \neg \mathsf{finali-} \\ \mathsf{zada}(t) \end{cases}
```

otras operaciones

finalizada : temp \longrightarrow bool

```
axiomas
jugadores(initTemp(js, I)) \equiv js
jugadores(anotarYproxAcertijo(t, n, j)) \equiv jugadores(t)
jugadores(anotarAcertijoFinal(t, j)) \equiv jugadores(t)
acertados(initTemp(js, I), j') \equiv \emptyset
acertados(anotarYproxAcertijo(t, j, elec), j') \equiv if j' = j then
                                                      Ag(actual(t, j), acertados(t, j'))
                                                      else
                                                      acertados(t, j')
acertados(anotarAcertijoFinal(t, j), j') \equiv if j' = j then
                                               Ag(actual(t, j), acertados(t, j'))
                                               else
                                                acertados(t, j')
actual(initTemp(js, I), j') \equiv acertijoInicial(I)
actual(anotarYproxAcertijo(t, j, elec), j') \equiv if j = j'
                                                   then elec
                                                   else actual(t, j')
actual(anotarAcertijoFinal(t, j), j') \equiv actual(t, j')
```

```
\begin{array}{ll} \textbf{axiomas} \\ lab(initTemp(js, l)) & \equiv l \\ lab(anotarYproxAcertijo(t, j, elec)) & \equiv lab(t) \\ lab(anotarAcertijoFinal(t, j)) & \equiv lab(t) \\ \\ finalizada(initTemp(js, l)) & \equiv false \\ finalizada(anotarYproxAcertijo(t, j, elec)) & \equiv false \\ finalizada(anotarAcertijoFinal(t, j)) & \equiv true \\ \end{array}
```

Axiomas de los acertijos finales del Laberinto

```
 \begin{array}{ll} \mathsf{acertijosFinales}(\mathsf{I}) & \equiv \mathsf{filtrarAcertijosFinales}(\mathsf{I}, \, \mathsf{acertijos}(\mathsf{I})) \\ \mathsf{filtrarAcertijosFinales}(\mathsf{I}, \, \mathsf{as}) & \equiv & \mathsf{if} \, \, \emptyset?(\mathsf{as}) \\ & & \mathsf{then} \, \, \mathsf{as} \\ & & \mathsf{else}( \\ & & \mathsf{if} \, \, \emptyset?(\mathsf{opciones}(\mathsf{dameUno}(\mathsf{as}), \, \mathsf{I})) \\ & & \mathsf{then} \, \, \mathsf{Ag}(\mathsf{dameUno}(\mathsf{as}), \, \emptyset) \\ & & \mathsf{else} \, \, \emptyset \\ & & \mathsf{fi} \\ & & \cup \, \, \mathsf{filtrarAcertijosFinales}(\mathsf{I}, \mathsf{sinUno}(\mathsf{as})) \\ & & \mathsf{g} \\ \end{array}
```