

Algoritmos y Estructuras de Datos II

Práctica 1 – Especificación con Tipos Abstractos de Datos

Notas preliminares

- Los ejercicios marcados con el símbolo ★ constituyen un subconjunto mínimo de ejercitación. Sin embargo, aconsejamos fuertemente hacer todos los ejercicios.
-

Parte 1 – Axiomatización de funciones recursivas sobre TADs básicos

Ejercicio 1 (*Repaso de funciones sobre secuencias*)

Extienda el tipo $\text{SECUENCIA}(\alpha)$ definiendo las siguientes operaciones:

- Duplicar*, que dada una secuencia la devuelve duplicada elemento a elemento.
Por ejemplo, $\text{Duplicar}(a \bullet b \bullet c \bullet \langle \rangle) \equiv a \bullet a \bullet b \bullet b \bullet c \bullet c \bullet \langle \rangle$.
- $\bullet \leq \bullet$, que chequea si una secuencia es “menor o igual” a otra según el orden lexicográfico para una relación de orden total sobre α dada¹.
- Reverso*, que dada una secuencia devuelve su reverso (la secuencia dada vuelta).
- Capicúa*, que determina si una secuencia es capicúa.
Por ejemplo, $\text{Capicúa}(a \bullet b \bullet b \bullet a \bullet \langle \rangle) \equiv \text{Capicúa}(1 \bullet \langle \rangle) \equiv \text{Capicúa}(\langle \rangle) \equiv \text{true}$.
- EsPrefijo?*, que chequea si una secuencia es prefijo de otra.
- Buscar*, que busca una secuencia dentro de otra. Si la secuencia buscada está una o más veces, la función devuelve la posición de la primera aparición; si no está, la función se indefine.
- EstáOrdenada?*, que verifica si una secuencia está ordenada de menor a mayor.
- InsertarOrdenada*, que dados una secuencia *so* (que debe estar ordenada) y un elemento *e* (de género α) inserta *e* en *so* de manera ordenada.
- CantidadApariciones*, que dados una secuencia y un α devuelve la cantidad de apariciones del elemento en la secuencia.
- EsPermutación?*, que chequea si dos secuencias dadas son permutación una de otra. Pista: utilizar *CantidadApariciones*.
- Combinar*, que dadas dos secuencias *ordenadas* devuelve una secuencia ordenada que resulta de juntar sus elementos. Por ejemplo, $\text{Combinar}(\text{“acd”}, \text{“bef”}) \equiv \text{“abcdef”}$.

Ejercicio 2 (*Funciones sobre árboles binarios*) ★

Extienda el tipo $\text{ARBOLBINARIO}(\alpha)$ (ver Apunte de TADs Básicos) con las siguientes operaciones. Recordar dentro de lo posible evitar utilizar los generadores en el lado izquierdo de los axiomas y en su lugar utilizar los observadores del tipo.

- esHoja?*, que devuelve true si el árbol no es vacío y es hoja.
- #Hojas*, que cuenta la cantidad de hojas del árbol.
- DegeneradoAlIzquierda*, que chequea si todo nodo interno (no hoja) tiene sólo subárbol izquierdo.

¹Por ejemplo, si representamos palabras como secuencias de letras y el orden de α (las letras) es el orden del alfabeto, $\text{palabra}_1 \leq \text{palabra}_2$ debería indicar que *palabra*₁ aparece en el diccionario antes que *palabra*₂.

- d) *ZigZag*, que chequea si todo el árbol es degenerado con direcciones alternadas.
- e) *ÚltimoNivelCompleto*, que devuelve el número del último nivel que está completo (es decir, aquél que tiene todos los nodos posibles).
- f) *Espejo*, que dado un árbol devuelve su reflejo simétrico, como en un espejo. Ver figura 1(a).
- g) *EsSimétrico?*, que chequea si el árbol pasado por parámetro es simétrico. Lea la nota al pie una vez que lo haya resuelto.²

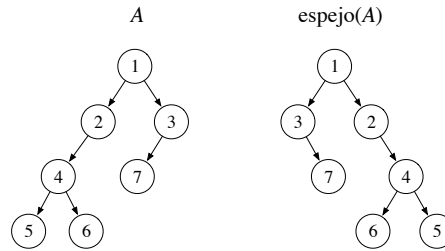
(a) Ejemplo de *Espejo*.

Figura 1: Gráfico del ejercicio 2.

Ejercicio 3 (*Funciones sobre conjuntos*)

- a) Definir la función recursiva *PartesDe*, que dado un conjunto de naturales devuelve un conjunto con todos los subconjuntos del conjunto parámetro.
- b) Definir la función *combinacionesDeK*, que dado un conjunto C y un número natural k devuelve el conjunto de todos los subconjuntos de C que contienen k elementos.

Ejercicio 4 (*Ejercicios sobre diccionario*)

- a) Axiomatizar la función **tieneValor** que, dado un diccionario a naturales y un natural, establece si el diccionario tiene alguna clave cuyo significado sea el segundo parámetro. Esto es:

$$\text{tieneValor} : \text{dicc}(\alpha, \text{nat}) \times \text{nat} \longrightarrow \text{bool}$$

Que cumple que:

$$(\forall a : \text{nat}, d : \text{dicc}(\alpha, \text{nat})) \text{ tieneValor}(d, a) \Leftrightarrow (\exists c : \alpha) c \in \text{claves}(d) \wedge_L \text{obtener}(d, c) = a$$

- b) Axiomatizar la función **clavesMayoresA** que, dado un diccionario a naturales y un natural, devuelve el conjunto de claves que tienen un significado mayor o igual a el natural parámetro.

Esto es:

$$\text{clavesMayoresA} : \text{dicc}(\alpha \times \text{nat}) \times \text{nat} \longrightarrow \text{conj}(\alpha)$$

Que cumple que:

$$(\forall a : \alpha, d : \text{dicc}(\alpha, \text{nat}), n : \text{nat}) a \in \text{clavesMayoresA}(d, n) \iff (a \in \text{claves}(d) \wedge_L \text{obtener}(d, a) \geq n)$$

Ejercicio 5 (*Más funciones sobre secuencias*)

Especifique la función *NTN* que dado un conjunto de secuencias y una secuencia nos devuelva el conjunto de las secuencias que:

²Si no utilizó la función *Espejo* para describir *EsSimétrico?*, vuelva a pensar el ejercicio

1. son subsecuencia de la pasada como segundo parámetro, y
2. no son prefijos de ninguna otra secuencia que cumpla la propiedad anterior.

Aclaración: A es **subsecuencia de** B sii todos los elementos de A aparecen en orden no necesariamente consecutivo en B (si A tiene n elementos, entonces $A[1] = B[i_1] \dots A[n] = B[i_n]$ donde $i_1 < i_2 < \dots < i_n$).

Por ejemplo, siendo la secuencia dada $7 \bullet 1 \bullet 5 \bullet 7 \bullet 2 \bullet 4 \bullet 9 \bullet \langle \rangle$, en la siguiente tabla se listan los resultados esperados para algunos conjuntos de secuencias posibles:

| conjunto de secuencias | resultado |
|--|--|
| $7 \bullet 5 \bullet 2 \bullet \langle \rangle$ | $7 \bullet 5 \bullet 2 \bullet \langle \rangle$ |
| $7 \bullet 5 \bullet 2 \bullet \langle \rangle, 7 \bullet 5 \bullet \langle \rangle$ | $7 \bullet 5 \bullet 2 \bullet \langle \rangle$ |
| $7 \bullet 5 \bullet 2 \bullet \langle \rangle, 7 \bullet 5 \bullet \langle \rangle, 7 \bullet 7 \bullet 9 \bullet \langle \rangle$ | $7 \bullet 5 \bullet 2 \bullet \langle \rangle, 7 \bullet 7 \bullet 9 \bullet \langle \rangle$ |
| $7 \bullet 5 \bullet 2 \bullet \langle \rangle, 7 \bullet 5 \bullet \langle \rangle, 7 \bullet 7 \bullet 9 \bullet \langle \rangle, 7 \bullet 7 \bullet \langle \rangle$ | $7 \bullet 5 \bullet 2 \bullet \langle \rangle, 7 \bullet 7 \bullet 9 \bullet \langle \rangle$ |
| $\langle \rangle$ | $\langle \rangle$ |
| $\langle \rangle, 7 \bullet 7 \bullet \langle \rangle$ | $7 \bullet 7 \bullet \langle \rangle$ |

Ejercicio 6 (Árboles ternarios) ★

Un árbol ternario está definido de la siguiente forma:

| | | |
|--|---|--|
| TAD ÁRBOL TERNARIO (α) | | |
| géneros | $at(\alpha)$ | |
| igualdad observacional | $(\forall a_1, a_2 : at(\alpha)) \left(a_1 =_{obs} a_2 \iff \left(\begin{array}{l} nil?(a_1) =_{obs} nil?(a_2) \wedge_L (\neg nil?(a_1) \Rightarrow_L \\ raiz(a_1) =_{obs} raiz(a_2) \wedge izq(a_1) =_{obs} izq(a_2) \\ \wedge med(a_1) =_{obs} med(a_2) \wedge der(a_1) =_{obs} der(a_2) \end{array} \right) \right)$ | |
| generadores | $nil : \longrightarrow at(\alpha)$ $tern : at(\alpha) \times at(\alpha) \times at(\alpha) \times \alpha \longrightarrow at(\alpha)$ | |
| observadores básicos | $nil? : at(\alpha) \longrightarrow bool$ $raiz : at(\alpha) \ a \longrightarrow \alpha$ $izq : at(\alpha) \ a \longrightarrow at(\alpha)$ $med : at(\alpha) \ a \longrightarrow at(\alpha)$ $der : at(\alpha) \ a \longrightarrow at(\alpha)$ | |
| | | $\{\neg nil?(a)\}$ $\{\neg nil?(a)\}$ $\{\neg nil?(a)\}$ $\{\neg nil?(a)\}$ |
| Fin TAD | | |

Escribir las siguientes funciones sobre árboles ternarios:

- a) *NivelNormal?*, que dado un árbol ternario y un entero k devuelve verdadero si todos los nodos en el nivel k tienen exactamente 3 hijos no *nil*. En caso contrario, esta función devuelve falso.
- b) *Acotado?*, que dado un árbol ternario y un entero k devuelve verdadero si todo nivel en el árbol tiene como máximo k nodos. *Acotado?* devuelve falso en caso contrario.

Ejercicio 7 (Funciones sobre rosetrees) ★

A continuación se presenta el tipo ROSETREE:

| | |
|----------------------------------|---|
| TAD ROSETREE (α) | |
| géneros | $rosetree(\alpha)$ |
| igualdad observacional | $(\forall r_1, r_2 : rosetree) (r_1 =_{obs} r_2 \iff (raiz(r_1) =_{obs} raiz(r_2) \wedge hijos(r_1) =_{obs} hijos(r_2)))$ |
| observadores básicos | |

$\text{raíz} : \text{rosetree}(\alpha) \rightarrow \alpha$
 $\text{hijos} : \text{rosetree}(\alpha) \rightarrow \text{secu}(\text{rosetree}(\alpha))$

generadores

$\text{rose} : \alpha \times \text{secu}(\text{rosetree}(\alpha)) \rightarrow \text{rosetree}(\alpha)$

axiomas $\forall s: \text{secu}(\text{rosetree}(\alpha)) \forall a: \alpha$

$\text{raíz}(\text{rose}(a, s)) \equiv a$

$\text{hijos}(\text{rose}(a, s)) \equiv s$

Fin TAD**Ejemplos de instancias:**

$\text{rose}(1, \langle \rangle)$

$\text{rose}(\text{true}, \text{rose}(\text{false}, \langle \rangle) \bullet \langle \rangle)$

$\text{rose}(\text{true}, \text{rose}(\text{false}, \langle \rangle) \bullet \text{rose}(\text{true}, \text{rose}(\text{true}, \langle \rangle) \bullet \langle \rangle) \bullet \text{rose}(\text{false}, \langle \rangle) \bullet \langle \rangle)$

Defina operaciones auxiliares para:

- Conocer la altura de un rosetree.
- Calcular la cantidad de hojas de un rosetree.
- Podar un rosetree, es decir, eliminar todas las hojas del rosetree.
- Obtener todas las ramas de un rosetree cuya longitud sea menor o igual a un valor n dado. Una rama es una secuencia de nodos del árbol que va desde la raíz hasta una de sus hojas.
- Dado un número natural n , devolver una secuencia con los elementos del nivel n enumerados de izquierda a derecha. Los elementos de nivel n son aquellos nodos que se encuentran a distancia n de la raíz del rosetree.
- Calcular el conjunto de las ramas más largas de un rosetree que contienen al menos un elemento repetido.

Parte 2 – Especificación con Tipos Abstractos**Ejercicio 8 (Polinomios) ★**

Se quieren especificar los polinomios con coeficientes naturales, sabiendo que:

- Un número natural es un polinomio.
- La indeterminada X es un polinomio.
- Si p_1 y p_2 son dos polinomios, entonces la suma $p_1 + p_2$ y el producto $p_1 \cdot p_2$ son polinomios.

Se desea tener en el tipo una operación de evaluación, que dado un polinomio y un número natural lo evalúe de la manera habitual y otra que indique si un número natural es raíz de un polinomio. Completar la especificación a partir de la signatura dada.

TAD POLINOMIO

géneros polinomio

igualdad observacional

$(\forall p_1, p_2 : \text{polinomio}) (p_1 =_{\text{obs}} p_2 \iff ((\forall n : \text{nat})(\text{Evaluar}(p_1, n) =_{\text{obs}} \text{Evaluar}(p_2, n))))$

observadores básicos

$\text{Evaluar} : \text{polinomio} \times \text{nat} \rightarrow \text{nat}$

generadores

$\text{Cte} : \text{nat} \rightarrow \text{polinomio}$

$X : \rightarrow \text{polinomio}$

$\bullet + \bullet : \text{polinomio} \times \text{polinomio} \rightarrow \text{polinomio}$

$\bullet \cdot \bullet : \text{polinomio} \times \text{polinomio} \rightarrow \text{polinomio}$

axiomas ...

Fin TAD

Ejercicio 9 (Robot)

Especifique tipos para un robot que realiza un camino a través de un plano de coordenadas cartesianas (enteras), es decir, tiene operaciones para ubicarse en un coordenada, avanzar hacia arriba, hacia abajo, hacia la derecha y hacia la izquierda, preguntar por la posición actual, saber cuántas veces pasó por una coordenada dada y saber cuál es la coordenada más a la derecha por dónde pasó.

Completar la especificación a partir de la siguiente signatura:

```

TAD ROBOT

igualdad observacional
     $(\forall r_1, r_2 : \text{robot}) (r_1 =_{\text{obs}} r_2 \iff (\text{Trayectoria}(r_1) =_{\text{obs}} \text{Trayectoria}(r_2)))$ 

observadores básicos
    Trayectoria : robot  $\longrightarrow$  secuencia(coordenada)

generadores
    Ubicar      : coordenada  $\longrightarrow$  robot
    Arriba      : robot  $\longrightarrow$  robot
    Abajo       : robot  $\longrightarrow$  robot
    Derecha     : robot  $\longrightarrow$  robot
    Izquierda   : robot  $\longrightarrow$  robot

otras operaciones
    PosiciónActual : robot  $\longrightarrow$  coordenada
    CuántasVecesPasó : coordenada  $\times$  robot  $\longrightarrow$  nat
    MásALaDerecha : robot  $\longrightarrow$  coordenada

axiomas      ...

Fin TAD

TAD COORDENADA es TUPLA(ENTERO  $\times$  ENTERO)

```

Ejercicio 10 (Insoportables) ★**Parte 1**

En este ejercicio vamos a analizar una solución para modelar el comportamiento del programa de televisión *Insoportables*. Este es un programa televisivo muy exitoso que sale al aire todas las noches; en él se debate acerca de las relaciones entre los personajes de la farándula (los “famosos”). Con el tiempo, distintos famosos se van incorporando al programa (y nunca dejan de pertenecer al mismo). A lo largo del programa, los famosos se pelean y se reconcilian entre si. Los productores nos encargaron el desarrollo de un sistema que permita saber en todo momento quiénes están peleados y quiénes no.

Se presenta la siguiente solución al problema:

```

TAD FAMOSO es String

TAD INSOPORTABLES(Extracto)

géneros      ins

observadores básicos
    famosos : ins  $\longrightarrow$  conj(famoso)
    enemigos : famoso  $f \times$  ins  $i \longrightarrow$  conj(famoso)  $\{f \in \text{famosos}(i)\}$ 

generadores
    crearIns :  $\longrightarrow$  ins
    nuevoFamoso : famoso  $f \times$  ins  $i \longrightarrow$  ins  $\{f \notin \text{famosos}(i)\}$ 
    pelear : famoso  $f \times$  famoso  $f' \times$  ins  $i \longrightarrow$  ins
 $\{\{f, f'\} \subseteq \text{famosos}(i) \wedge f \notin \text{enemigos}(f', i) \wedge f \neq f'\}$ 

axiomas

```

| | |
|---------------------------------|---|
| famosos(crearIns) | $\equiv \emptyset$ |
| famosos(nuevoFamoso(f, i)) | $\equiv \text{Ag}(f, \text{famosos}(i))$ |
| famosos(pelear(f, f', i)) | $\equiv \text{famosos}(i)$ |
| enemigos(f', nuevoFamoso(f, i)) | $\equiv \text{if } f' = f \text{ then } \emptyset \text{ else } \text{enemigos}(f', i) \text{ fi}$ |
| enemigos(f, pelear(fa, fb, i)) | $\equiv \text{if } f \in \{fa, fb\} \text{ then } (\{fa, fb\} - f) \text{ else } \emptyset \text{ fi} \cup \text{enemigos}(f, i)$ |

Fin TAD

Evaluar las siguientes preguntas. En la siguiente sección hay respuestas a algunas de las mismas, pensarlas antes de seguir leyendo.

1. ¿Son suficientes los observadores? ¿Alcanzan para distinguir todos los valores del tipo abstracto?
2. ¿Son suficientes los generadores? ¿Alcanzan para generar todos los valores distinguibles del tipo abstracto?
3. Los observadores se axiomatizan sobre los generadores, normalmente mediante el producto cruzado entre ambos. En este caso, no hay axiomas para *enemigos(crearIns)*. ¿Porqué es? ¿Es necesario?

Parte 2

Los productores del programa nos comentan que, a pesar de que la especificación permite describir todos los estados posibles del programa, preferirían que el hecho de que los famosos se reconcilian sea más explícito.

Se propone extender el TAD de la siguiente manera:

TAD INSOPORTABLES(Extensión)**otras operaciones**

reconciliar : famoso $f \times$ famoso $f' \times$ ins $i \longrightarrow$ ins
 $\{\{f, f'\} \subseteq \text{famosos}(i) \wedge f \neq f' \wedge f \in \text{enemigos}(f', i)\}$

axiomas

reconciliar(f, f', i) $\equiv \dots$

Fin TAD

1. ¿Es correcto que *reconciliar* sea una otra operación?
2. ¿Cómo puede axiomatizarse la operación como se la presenta arriba?

Parte 3

Los productores descubrieron que quienes miran el programa recuerdan a los famosos por la cantidad de veces que se pelearon a lo largo del mismo, independientemente de si se reconciliaron. Por ello, nos piden conocer cuál es la persona famosa que más peleas tiene acumuladas.

1. ¿Podemos resolver esta necesidad con los observadores y generadores actuales del tad? Dado un valor del TAD, ¿puedo saber qué peleas hubo incluso si fueron reconciliadas?
2. Si agregamos *reconciliar* como generador, ¿ahora se puede saber qué peleas hubo incluso si fueron reconciliadas? ¿Puedo conocer qué famosos se pelearon más a lo largo del programa?
3. Si extendiendo el TAD de la siguiente manera, ¿ahora puedo conocer esa información?

TAD INSOPORTABLES(Extensión)**otras operaciones**

másPeleadoresHistóricos : ins $i \longrightarrow$ conj(famosos)

Fin TAD

4. Consideremos dos programas. En p_1 , a se peleó con b y c pero luego se reconcilió con b . En p_2 , a solo se peleó con c . ¿Son iguales los programas (considerando los observadores)? ¿Qué valor tiene *másPeleadoresHistóricos* para cada programa?

$$\begin{aligned} p &\equiv \text{nuevoFamoso}(c, \text{nuevoFamoso}(a, \text{nuevoFamoso}(b, \text{crearIns}))) \\ p_1 &\equiv \text{reconciliar}(a, b, \text{pelear}(a, c, \text{pelear}(a, b, p))) \\ p_2 &\equiv \text{pelear}(a, c, p) \end{aligned}$$

5. Si *másPeleadoresHistóricos* se convierten en observador (y se agrega a la igualdad observacional), ¿se resuelve el problema de congruencia?
6. Considerando los siguientes dos programas p_1, p_2 :

$$\begin{aligned} p &\equiv \text{nuevoFamoso}(e, \text{nuevoFamoso}(d, \\ &\quad \text{nuevoFamoso}(c, \text{nuevoFamoso}(a, \text{nuevoFamoso}(b, \text{crearIns})))))) \\ p_1 &\equiv \text{pelear}(a, c, \text{pelear}(a, b, p)) \\ p_2 &\equiv \text{reconciliar}(d, e, \text{pelear}(a, c, \text{pelear}(a, b, \text{pelear}(d, e, p)))) \end{aligned}$$

- a) ¿Cuanto valen *másPeleadoresHistóricos*(p_1) y *másPeleadoresHistóricos*(p_2)?
- b) ¿Cuanto valen *másPeleadoresHistóricos*($\text{pelear}(d, b, p_1)$) y *másPeleadoresHistóricos*($\text{pelear}(d, b, p_2)$)?
- c) ¿Porqué no podía distinguir p_1 y p_2 pero sí puedo distinguirlos después de aplicar la misma operación ($\text{pelear}(d, b, \dots)$)? Notar que esto último rompe congruencia.
- d) Proponer un nuevo observador para resolver este conflicto.

Ejercicio 11 (Electroimán) ★

Se dispone de una cinta circular, dividida en una cantidad fija de celdas, sobre las cuales pueden o no existir elementos metálicos. Esta cinta se mueve en ambos sentidos.

Sobre la cinta se encuentra montado un electroimán que atrae los elementos metálicos de la cinta cuando éstos quedan debajo de él. La disposición inicial de los elementos sobre la cinta puede ser cualquiera.

El imán puede estar prendido o apagado, y sólo atrae elementos cuando está prendido y no está cargado (ocupado) con algún elemento previamente atraído. Además, el imán sólo puede apagarse si el objeto atraído (de haberlo) puede ser depositado debajo en la cinta.

Tanto el imán como cada celda de la cinta sólo pueden contener un elemento a la vez, es decir que si el imán tiene atraído un elemento no puede atraer otro, y que si sobre una celda hay un elemento no puede soltarse sobre ella el elemento que tenga atraído el imán.

Por convención numeraremos las celdas de la cinta de 0 a $n-1$, siendo n la cantidad total de celdas. Además suponemos que la celda inicial es la número 0.

Se desea conocer cuántas veces se aplicaron las funciones “girar la cinta” a la izquierda y a la derecha (\leftarrow y \rightarrow respectivamente), por separado, y si hay o no elementos metálicos sobre cada celda de la cinta.

Completar la especificación a partir de la signatura dada.

TAD ELECTROIMÁN

igualdad observacional

(\dots)

observadores básicos

Cinta : electroimán \rightarrow cinta

ImánPrendido? : electroimán \rightarrow bool

ImánCargado? : electroimán $e \rightarrow$ bool

$\{\text{ImánPrendido?}(e)\}$

generadores

Arrancar : cinta \rightarrow electroimán

Prender : electroimán $e \rightarrow$ electroimán

Apagar : electroimán $e \rightarrow$ electroimán

$\{\neg \text{ImánPrendido?}(e)\}$

$\{\text{ImánPrendido?}(e) \wedge_L (\text{ImánCargado?}(e) \Rightarrow \neg \text{CeldaActualOcupada?}(e))\}$

```

←      : electroimán  → electroimán
→      : electroimán  → electroimán

otras operaciones
CeldaActualOcupada? : electroimán → bool
#Giros←             : electroimán → nat
#Giros→             : electroimán → nat

```

axiomas ...

Fin TAD

TAD CINTA

igualdad observacional

(\dots)

observadores básicos

```

#Celdas      : cinta → nat
CeldaOcupada? : nat  $n \times$  cinta  $c \rightarrow$  bool      { $n < \#Celdas(c)$ }
CeldaActual  : cinta → nat
#Giros←      : cinta → nat
#Giros→      : cinta → nat

```

generadores

```

Arrancar    : nat  $n \rightarrow$  cinta      { $n > 0$ }
PonerElem   : cinta  $c \rightarrow$  cinta
SacarElem   : cinta  $c \rightarrow$  cinta    { $\neg CeldaActualOcupada?(c)$ }
←           : cinta → cinta        { $CeldaActualOcupada?(c)$ }
→           : cinta → cinta

```

otras operaciones

```

CeldaActualOcupada? : cinta → bool
#Elem               : cinta → nat

```

axiomas ...

Fin TAD

Ejercicio 12 (Para hacer en la fila del banco) ★

Con el objetivo de mejorar su servicio, un banco decidió analizar el comportamiento de sus largas filas de clientes. Se encargó la tarea al señor Felipe N. Sativo, empleado de la casa central del banco en cuestión, quien inmediatamente reconoció la necesidad de pedir nuestro asesoramiento.

Proponer una solución para cada ítem del ejercicio, discutirlo con sus compañeros y luego consultarlo con un docente.

- a) El señor Sativo nos presentó un informe en el que detallaba el comportamiento esperado de una fila de clientes. Después de leerlo, releerlo y extraer de allí la información importante, comprendimos que las acciones que esperaba registrar eran la apertura de la ventanilla, la llegada de un nuevo cliente a la fila, y la atención del cliente que estuviera en primer lugar (con su consecuente egreso de la fila). También quedó claro que el banco deseaba poder verificar si la fila estaba vacía, conocer la longitud (cantidad de clientes) de la fila, si un cliente determinado estaba o no esperando su atención en dicha fila y, en caso de estarlo, cuál era su posición en ella (siendo la posición 1 la del próximo cliente que sería atendido, es decir, el que haya llegado primero entre los clientes presentes).

Especificar (distinguiendo generadores, observadores básicos y otras operaciones, y escribiendo los axiomas) el tipo FILA, cuyas funciones a exportar son las siguientes:

```

AbrirVentanilla : → fila
Llegar           : persona  $p \times$  fila  $f \rightarrow$  fila      { $\neg Esperando(p, f)$ }
Atender         : fila  $f \rightarrow$  fila                  { $\neg Vacía(f)$ }

```


| | | |
|-----------|---|-----------------------|
| Esperando | : persona \times fila \longrightarrow bool | |
| Vacía | : fila \longrightarrow bool | |
| Posición | : persona $p \times$ fila $f \longrightarrow$ nat | {Esperando(p, f)} |
| Longitud | : fila \longrightarrow nat | |

El género es “fila”. Se permite agregar funciones auxiliares en caso de ser necesario.

- b) Durante el primer día de observación, Felipe N. Sativo descubrió que la realidad de las filas del banco era más compleja de lo que él había previsto. Notó que algunos clientes, desalentados por la longitud y lentitud de la fila, se retiraban sin haber sido atendidos. También detectó algunos clientes que no respetaban el orden de la fila, introduciéndose en ella delante de otros clientes que habían llegado antes (en términos más simples: colándose). Felipe decidió que era importante registrar estos sucesos, así como también conocer la identidad de los irrespetuosos alteradores del orden.

Modificar la especificación anterior para incluir las siguientes funciones:

| | | |
|-------------------|---|--|
| Retirarse | : persona $p \times$ fila $f \longrightarrow$ fila | {Esperando(p, f)} |
| ColarseAdelanteDe | : persona $p \times$ persona $q \times$ fila $f \longrightarrow$ fila | { \neg Esperando(p, f) \wedge Esperando(q, f)} |
| SeColó? | : persona $p \times$ fila $f \longrightarrow$ bool | {Esperando(p, f)} |

- c) El banco felicitó al Sr. Sativo por su gran desempeño, y le entregó un último encargo, necesario para comprobar la verdadera eficiencia del banco con respecto a la atención de sus clientes. El encargo consistía en averiguar si un cliente dado ingresó alguna vez a la fila (ya se encuentre esperando en ella, haya sido atendido o se haya retirado), y si una persona determinada había sido atendida durante el día (nótese que el tipo FILA sólo registra la información de un día, desde el momento en que se abre la ventanilla).

Modificar nuevamente la especificación para agregar las funciones faltantes:

| | |
|--------------|--|
| Entro? | : persona \times fila \longrightarrow bool |
| FueAtendido? | : persona \times fila \longrightarrow bool |

Notar que la nueva especificación puede no cumplir los puntos anteriores.

Ejercicio 13 (Stock)

Especifique un tipo abstracto de datos STOCK que permita las siguientes funcionalidades:

- Registrar un nuevo producto con su stock mínimo (un natural).
- Registrar las compras y las ventas de un producto, indicando la cantidad de elementos comprados y vendidos, respectivamente.
- Permitir que sea informado un producto sustituto para otro dado.
- Devolver el conjunto de todos los productos con stock debajo del mínimo que no tengan sustituto, o bien tales que el total del stock del producto más el de su sustituto esté por debajo del mínimo.

Ejercicio 14 (Juego de la oca) ★

Especifique el juego de la oca.

Dos jugadores, *alternadamente*, se mueven por un camino de baldosas, numeradas éstas 0, 1, 2, ... avanzando en cada turno tantas baldosas como indique el dado tirado y realizando la acción que indica el tablero para la baldosa alcanzada. Van jugando de a uno por vez.

El tablero indica que ambos jugadores comienzan en la baldosa cero, el número de la baldosa en donde está la llegada (que debe ser distinto del de partida) y cómo debe moverse un jugador cuando llega a una determinada baldosa: cuántas baldosas avanzar o retroceder, o no hacer nada (en los demás casos). La acción correspondiente a una baldosa sólo se toma si se llega a esa avanzando con el dado, no si se llega mediante la acción de otra baldosa. Gana el primer jugador que alcanza la llegada. Proveer también funciones para saber qué indicó el dado en cada jugada para cada uno de los jugadores, y para saber si un jugador pasó por una baldosa determinada.

Pista: definir al menos 2 tipos; uno para el tablero y otro para el juego de la oca propiamente dicho, que use el tablero.

Pista 2: recuerde que los TADs no nos permiten modelar eventos aleatorios.

Ejercicio 15 (*Colectivo con asientos para personas con movilidad reducida*) ★

Un colectivo realiza un recorrido fijo (es decir, tiene una cantidad predefinida de paradas). El colectivo posee una cantidad fija de asientos, dispuestos en filas de dos. Cuando una persona se sube, se sienta en alguna de las butacas libres. Si no hubiera más asientos libres, se queda parada. Al bajarse, cosa que sucede cuando el colectivo llega a la parada indicada al subir, los asientos ocupados por los pasajeros son inmediatamente ocupados por algunas de las personas paradas. Es decir, habiendo asientos libres nunca hay pasajeros parados.

Se pide:

a) Modelar el TAD COLECTIVO, realizando los siguientes pasos:

- a) Definir un conjunto de observadores básicos.
- b) Escribir la igualdad observacional.
- c) Definir un conjunto de generadores.
- d) Axiomatizar los observadores sobre los generadores. En caso de necesitar operaciones auxiliares para estos, anotar solo su aridad (nombre, parámetros y tipo de retorno) con un nombre que explice su función.
- e) Axiomatizar las otras operaciones. Recordar evitar utilizar los generadores en el lado izquierdo de las ecuaciones, y en su lugar utilizar los observadores.

b) ¿Cómo cambiaría el TAD del punto anterior si se agregara el siguiente párrafo?

Además pueden subir personas con movilidad reducida (embarazadas, discapacitados, etc). Cuando sube una persona con movilidad reducida y no hay asientos libres, alguna de las personas que esté sentada más adelante y no tenga movilidad reducida le deberá ceder el asiento. Esta persona, obviamente, continúa el viaje parada.

Describe el comportamiento de todas las funciones que cambien. Puede axiomatizar si lo desea para aportar mayor claridad, pero no es un requisito.

Ejercicio 16 (*Banco con clientes prioritarios*)

Un banco posee dos cajas y una única cola. La caja A, atiende sólo gente *bien*, mientras que la caja B atiende a los *proles*, siempre y cuando no haya en la cola gente *bien*, que tiene prioridad en esa caja. Por razones de seguridad las personas deben identificarse dando su número de DNI al entrar al banco, momento en el cuál se ponen en la cola. Pueden cansarse de esperar y retirarse antes de ser atendidas. Cuando los cajeros están libres gritan “pase el que sigue”, momento en el que atienden al próximo de la cola según el criterio de cada caja, que se retira sin dilaciones al terminar su transacción.

A los cajeros se les paga por cada operación realizada, de manera que interesa saber a quiénes atendió cada cajero, y por razones de seguridad, es necesario tener un control estricto de quienes entraron y salieron del banco.

Se pide:

a) Modelar el TAD BANCO, presentando:

- Igualdad observacional.
- Observadores básicos.
- Generadores.
- Otras operaciones.
- Axiomas.

b) ¿Cómo cambiaría el TAD del punto a) si se quisiera modelar una cantidad no determinada a priori de cajas de cada tipo y si las personas pudieran colarse? Describe el comportamiento de todas las funciones que cambien.

Parte 3 – Ejercicios de parcial

Dejamos a su disposición algunos ejercicios de parciales. De todas maneras recomendamos realizarlos luego de resolver los ejercicios de la guía.

Ejercicio 19 (*Peajes del Zar*) ★

La empresa Peajes Del Zar (PDZ) se encarga de administrar el peaje principal de la ruta 2. El peaje se conforma por un grupo de cabinas y un listado de precios que indica el monto a abonar de cada tipo de vehículo. A medida que transcurre la jornada, autos de distinto tipo van llegando a las distintas cabinas (cada auto elige a que cabina dirigirse). Por otro lado, los empleados de cada cabina van atendiendo a cada vehículo en orden de llegada, es decir, registran en el sistema un nuevo cobro.

En ciertas situaciones, una fila correspondiente a alguna de las cabinas sobrepasa el límite máximo de autos que pueden estar esperando a ser atendidos (el límite de vehículos que puede tener como máximo una fila lo determina la gerencia de la empresa cuando se inicia el sistema). Cuando esto último ocurre se levantan **todas** las barreras, dejando pasar a la mitad de los autos de cada fila sin cobrarles. Otro requerimiento del cliente es poder consultar cuanto facturó cada una de las cabinas.

Modelar con un TAD a la empresa PDZ teniendo en cuenta que además nos interesa saber dado un tipo de vehículo, por cuales cabinas pasaron más vehículos de ese tipo. En este último caso no importa si pasaron con la barrera en alto o abonaron la tarifa correspondiente, es decir, si preguntamos por donde pasaron más vehículos del tipo *camión* una respuesta posible sería decir que por las cabinas uno y dos.

Ejercicio 20 (*La red antisocial*)

Se desea modelar mediante TADs el comportamiento de la “LA RED ANTISOCIAL”. Esta red está generada por un ente, llamado líder, que se encarga de convocar a distintos “seguidores” a la red. Cada uno de estos seguidores a la vez puede convocar otros seguidores para que se unan a la red. En cualquier caso, todo miembro fue convocado por algún miembro preexistente.

En cualquier momento puede ocurrir que un miembro (incluido el líder) sea enjuiciado por la red. En dicho juicio se conforma un tribunal que dictamina si hay que echarlo o no. El tribunal está constituido por tres miembros elegidos de alguna forma (que se decidirá luego en la etapa de diseño) entre todos los integrantes de la red.

El dictamen del tribunal se puede saber directamente cuando éste se conforma: si más de la mitad del tribunal “desciende” del enjuiciado, es decir, fue convocado por él o uno de sus convocados, entonces no se lo expulsará. De otra forma se expulsará no sólo al enjuiciado, sino también a todos los miembros a quienes el expulsado haya convocado y a los convocados de los convocados (y así recursivamente).

Una vez expulsado (ya sea directa o recursivamente), cada ex-miembro queda prohibido de volver a pertenecer a la red de por vida. Claro, de por vida es mucho tiempo, sobre todo para aquellos expulsados que no fueron enjuiciados. Entonces, la red tiene un esquema de absoluciones. Si un ex-miembro que fue expulsado es absuelto, entonces se elimina cualquier registro en la red acerca de que dicha persona fue alguna vez miembro de la red y entonces puede ser nuevamente convocado a unirse.

Interesa determinar, además, la cantidad total de seguidores que tiene cada miembro de la red.

Ejercicio 21 (*La oficina postal*) ★

Se quiere especificar un sistema para controlar una oficina postal que se ocupa de almacenar, administrar y entregar la correspondencia en una ciudad. La ciudad en cuestión se encuentra dividida en zonas, cada una de las cuales se identifica con un código postal. La oficina recibe periódicamente un cargamento de paquetes (cartas, encomiendas, documentos, etc.). Cada paquete tiene escrito el código postal de su destinatario y un peso en gramos.

La oficina cuenta con un grupo de empleados destinados al reparto de paquetes (los *carteros*). A cada cartero le corresponde entregar los paquetes dentro de una única zona. Es decir, cada cartero tiene asociado un único código postal.

Cuando llega un camión con un cargamento, los empleados de la oficina organizan los paquetes recibidos. Los paquetes cuyo código postal no se corresponde con el de algún cartero se devuelven inmediatamente al camión. Los paquetes restantes ingresan al depósito del correo.

Un cartero puede iniciar su recorrido en cualquier momento, llevándose del depósito una bolsa de paquetes para repartir. Los paquetes a repartir se asignan de la manera detallada a continuación, teniendo en cuenta que el método utilizado para seleccionarlos se postergará hasta el momento de la implementación:

- A cada cartero le corresponden únicamente paquetes asociados a su código postal.
- El peso total de la bolsa no debe exceder los 25Kg.

Cuando el cartero finaliza su recorrido, reporta cuáles paquetes no pudieron ser entregados. Los paquetes *rebotados* se reingresan al depósito. Este conjunto debe ser (obviamente) un subconjunto de los paquetes que le correspondía entregar al momento de iniciar su recorrido, en caso de que sea el mismo conjunto, el cartero es **despedido** de la oficina postal.

Especificar el sistema utilizando TADs. Se desea saber en todo momento:

- Cuántos paquetes hay en el depósito, y qué características tienen.
- Cuántos paquetes fueron rebotados.

Ejercicio 22 (*Técnicos a domicilio*)

Técnicos a Domicilio (o simplemente “TaD”), es una empresa que provee servicio técnico para problemas de electricidad en hogares y empresas. TaD cuenta con un grupo de técnicos altamente capacitados para atender la demanda de sus clientes y tiene una estrategia de trabajo algo particular. Cuando alguien solicita un técnico, la central de TaD verifica si alguno de sus técnicos se encuentra en la empresa y de ser así envía inmediatamente un técnico al domicilio de la persona. En caso de no haber técnicos disponibles en ese momento (i.e., todos se encuentran atendiendo algún pedido), el pedido queda *pendiente de asignación* a la espera de que algún técnico se desocupe.

Por otro lado, cuando un técnico termina de resolver un problema, y antes de retirarse de ese domicilio, el técnico avisa por radio a la central que quedó disponible para otro trabajo. Si existiesen en ese momento pedidos *pendientes de asignación*, la central le asigna al técnico el más cercano al domicilio en el que éste se encuentra y el técnico se dirige automáticamente hacia allí (si hay más de un pendiente a la misma distancia mínima, se asignará al pedido entre éstos que lleve más tiempo esperando). Por el contrario, de no haber trabajos pendientes, el técnico regresa a la central y queda disponible para futuros trabajos.

Modelar con un TAD la empresa *Técnicos a Domicilio* descrita teniendo en cuenta además que interesa saber, dada una dirección, quiénes fueron los técnicos que la visitaron la mayor cantidad de veces (aun si todavía no resolvieron el inconveniente técnico).

Observación: Se puede asumir como dado el TAD DIRECCIÓN que exporta el género *dirección* y la operación $\text{dist}(d, d')$ que devuelve un *nat* que representa la distancia entre las direcciones d y d' .

Ejercicio 23 (*Centro comunitario de carpinteros*) ★

El Centro Comunitario de Carpinteros (CCC) brinda a la gente la posibilidad de aprender carpintería a nivel profesional. El curso de capacitación tiene 10 niveles y se ofrece al público en forma gratuita. Para ello, el CCC emplea como docentes (voluntarios) a los mismos carpinteros que se formaron o se están formando en el CCC. Se desea modelar el CCC utilizando un TAD, siguiendo las características descriptas a continuación.

Inicialmente, el CCC cuenta con un conjunto de maestros carpinteros capaces de enseñar cualquiera de los niveles del curso. En cualquier momento, una persona ajena al CCC puede iniciar el curso empezando por el nivel 1. En ese momento se le asigna un *tutor*, el cual podrá ser uno de los maestros del CCC o bien alguna de las otras personas que estén cursando niveles posteriores al nivel 1 (aun no está definido el procedimiento a seguir para realizar esta elección). La persona se convierte entonces en *aprendiz* de su tutor. La responsabilidad del tutor es realizar un seguimiento de sus aprendices y acompañarlos en su aprendizaje. Cuando el tutor detecta que un aprendiz ya comprendió lo necesario del nivel en el que está, se avanza a este último al siguiente nivel. No es deseable que una persona tenga aprendices de su mismo nivel (ni de niveles superiores obviamente), con lo cual, si al avanzar de nivel, un aprendiz alcanza el nivel de su tutor, automáticamente se le asigna un nuevo tutor siguiendo las mismas reglas que cuando ingresó al CCC. Vale aclarar que si el aprendiz completó el nivel 10, no se le asigna ningún tutor (ya que no sería posible), y en este caso el aprendiz pasa a ser parte del conjunto de maestros carpinteros del CCC.

En cualquier momento, una persona p (ya sea aprendiz o maestro carpintero) puede desertar del CCC. Si p tenía aprendices en ese momento, éstos pasan a ser aprendices del tutor de p . En el caso en que p fuese un maestro carpintero, sus aprendices pasarán a ser aprendices de algún otro maestro carpintero (aunque no está definido aun cómo se lo elegirá). Es importante notar que el CCC nunca puede quedarse sin maestros carpinteros. Una persona que deserta del CCC, no puede volver a ser miembro del mismo.

Modelar con un TAD el CCC descrito teniendo en cuenta además que, dado un miembro, interesa saber quiénes son actualmente sus *descendientes académicos*. Los *descendientes académicos* de un miembro son todos sus aprendices, y los aprendices de sus aprendices, y los aprendices de estos últimos, y así sucesivamente.