Algoritmos y Estructuras de Datos II

Práctica 3 – Diseño: invariante de representación y función de abstracción

Notas preliminares

- Los ejercicios marcados con el símbolo ★ constituyen un subconjunto mínimo de ejercitación.
 Sin embargo, aconsejamos fuertemente hacer todos los ejercicios.
- Para todos los ejercicios de esta parte, salvo indicación contraria, se pide definir interfaz imperativa (pre y post condición y aspectos de aliasing, no la complejidad), estructura e invariante de representación, función de abstracción y los algoritmos que implementen las operaciones.

Ejercicio 1

El siguiente TAD modela una cola que puede contener a lo sumo n elementos.

```
TAD COLAACOTADA
      observadores básicos
         verCola : cacotada \longrightarrow cola(nat)
         {\it capacidad} \;:\; {\it cacotada} \;\; \longrightarrow \; {\it nat}
      generadores
         vacia : nat
                                                            → cacotada
                                                                                                    \{(tamaño(verCola(c)) < capacidad(c))\}
         encolar : nat \times cacotada c
                                                            \rightarrow cacotada
      axiomas
          verCola(vacia(c)))
                                               ≡ vacia
                                              \equiv \operatorname{encolar}(a, \operatorname{verCola}(c))
         verCola(encolar(a, c))
         \operatorname{capacidad}(\operatorname{vacia}(n))
                                               \equiv n
         \operatorname{capacidad}(\operatorname{encolar}(a, c))
                                              \equiv capacidad(c)
Fin TAD
```

Como estructura de representación se propone utilizar un $buffer\ circular$. Esta estructura almacena los k elementos de la cola en posiciones contiguas de un arreglo, aunque no necesariamente en las primeras k posiciones. Para ello, se utilizan dos índices que indican en qué posición empieza y en qué posición termina la cola. Los nuevos elementos se encolan "a continuación" de los actuales tomando módulo n, es decir, si el último elemento de la cola se encuentra en la última posición del arreglo, el próximo elemento a encolar se ubicará en la primera posición del arreglo. Notar que para desencolar el primer elemento de la cola, simplemente se avanza el índice que indica dónde empieza la cola (eventualmente volviendo éste a la primera posición del arreglo). En nuestra implementación, además de esto, se pone en cero la posición que se acaba de liberar. Se propone la siguiente estructura de representación.

```
cacotada se representa con estr, donde estr es tupla \langle inicio: nat, fin: nat, elem: array[0...n] de nat <math>\rangle
```

Se pide:

- a) Definir el invariante de representación y la función de abstracción.
- b) Escribir la interface completa y todos los algoritmos.

Ejercicio 2 ★

Se propone la siguiente estructura para representar a los polinomios que tienen a lo sumo grado n (ver TAD en Práctica 1):

```
polinomio se representa con estr, donde estr es tupla \langle grado: nat, coef: array[0 \dots n] de nat \rangle
```

Se pide:

- a) Definir el invariante de representación y la función de abstracción.
- b) Escribir la interface completa y el algoritmo para la función evaluar.

Ejercicio 3

Los palíndromos son aquellas palabras que pueden leerse al derecho o al revés. El siguiente TAD describe a los palíndromos:

```
TAD PALÍNDROMO(\alpha)
       observadores básicos
           \mathrm{ver} \; : \; \mathrm{palindromo}(\alpha) \; \; \longrightarrow \; \mathrm{secu}(\alpha)
       generadores
                                                                   \longrightarrow palindromo(\alpha)
          medio
                        : \alpha
           medioDoble : \alpha
                                                                   \longrightarrow palindromo(\alpha)
          agregar : \alpha \times \text{palindromo}(\alpha) \longrightarrow \text{palindromo}(\alpha)
       axiomas
           \operatorname{ver}(\operatorname{medio}(a))
                                              ≡ a • <>
           ver(medioDoble(a))
                                              \equiv a • a • <>
           ver(agregar(a,p))
                                              \equiv \mathbf{a} \bullet (\operatorname{ver}(p) \circ a)
Fin TAD
```

Se propone la siguiente estructura de representación:

```
palindromo se representa con estr, donde estr es tupla \langle long: nat, palabra: \sec u(\alpha) \rangle
```

dónde palabra representa el palíndromo completo. Se pide:

- a) Definir el invariante de representación y la función de abstracción.
- b) Escribir la interface y el algoritmo para la función ver.
- c) Rehacer los ítems anteriores si el campo *palabra* en lugar de la palabra completa guardamos sólo la mitad inicial de la palabra (redondeando hacia arriba).

Ejercicio 4 ★

Se propone la siguiente estructura para representar el TAD árbol binario:

```
ab se representa con puntero(estr), donde estr es tupla \langle altura: nat, izq: puntero(estr), raiz: \alpha, der: puntero(estr)\rangle
```

Se pide:

- a) Definir el invariante de representación.
- b) Función de abstracción usando los observadores.
- c) Función de abstracción utilizando los generadores.

Ayuda: Tanto el invariante de representación como la función de abstacción pueden definirse recursivamente.

Ejercicio 5 ★

Se decidió utilizar la siguiente estructura para representar una fila en un banco (Ejercicio 10, Práctica 1):

```
banco se representa con estr, donde

estr es tupla

(entraron: conj(persona),

fila: cola(persona),

colados: conj(persona),

atendidos: conjunto(persona))
```

Donde:

- Entraron es un conjunto con todas las personas que alguna vez estuvieron en la fila.
- Colados son las personas que están actualmente en la fila y se colaron al llegar.
- Atendidos son las personas que fueron atendidas en el banco.

Escribir invariante de representación y función de abstracción.

Ejercicio 6 (Alta fiesta) ★

El salón Alta Fiesta se encuentra últimamente en dificultades para coordinar el desarrollo de las reuniones que se realizan en sus facilidades. Hoy en día las fiestas se desarrollan de una manera muy particular. Los invitados llegan en grupos, por lo general numerosos, aunque también a veces de una sola persona. Que un invitado llegue sin un regalo está considerado una falta grave a las buenas costumbres. Tanto es así que a dichos individuos no se les permite el ingreso a las fiestas. Lo que sí se permite es que los invitados hagan regalos en grupo: los invitados que llegan en grupo traen un único regalo de parte de todos. Como es habitual, sólo se permite la entrada a la fiesta a aquellas personas que han sido invitadas.

Al ingresar un grupo de invitados a la fiesta, éste se identifica con un nombre: por ejemplo "Los amigos de la secundaria" o "La familia de la novia". Este nombre se usa por ejemplo para los juegos grupales que van a hacer los animadores durante la fiesta. Igualmente, dado que el comportamiento de las personas en masa no siempre es civilizado, se quiere poder saber de manera eficiente cuál es el nombre del grupo más numeroso para poder seguirle el rastro.

Además, se desea tener un registro de todos los regalos, junto con el grupo de personas que lo hicieron, y se desea conocer en todo momento qué personas se encuentran ya en la fiesta.

Se nos ha encomendado realizar un sistema que permite llevar el control del estado de la fiesta en un momento dado. La cátedra ha realizado la especificación del sistema y ha armado una estructura de representación para el diseño del mismo.

```
altafiesta se representa con estr, donde
estr es tupla
(invitados: conj(persona),
presentes: cola(persona),
grupoDe: dicc(grupo, conj(persona)),
regaloDeGrupo: dicc(grupo, regalo),
grupoMasNumeroso: grupo)

grupo, persona y regalo son string
```

Informalmente, esta representación cumple las siguiente propiedades:

- En invitados están todos los invitados a la fiesta, incluyendo también a aquellos que ya llegaron.
- En presentes están los invitados que ya llegaron a la fiesta.
- \blacksquare En grupoDe se encuentra, para cada identificador de grupo i, las personas que al llegar agrupadas se identificaron como i.
- En regaloDeGrupo se encuentra qué regalo trajo cada grupo.
- grupo Mas Numeroso contiene al identificador del grupo de más personas. En caso de empate, contiene al lexicográficamente menor de los empatados (se asume que la función $<_{string}$ está definida).

Se pide:

- a) Realizar el invariante de representación del módulo. Escribirlo en lenguaje formal y en castellano. Para que quede claro cuáles enunciados informales hacen referencia a cuáles enunciados formales se recomienda numerar cada punto del invariante para luego poder hacer referencia al mismo.
- b) Escribir la función de abstracción. De considerarse necesario, explicarla en castellano.
- c) Escribir una versión imperativa de la función llegaGrupo marcando claramente los puntos de su programa en que alguna parte del invariante de representación se rompe, indicando a qué parte se refiere, y también aquellos puntos donde éste se reestablece.

Ejercicio 7 (Planilla de actividades justificacion)

Un consultor independiente desea mantener una planilla con las actividades que realiza cada mes en cada uno de los proyectos en los que participa. La planilla que desea mantener se describe con el siguiente TAD.

```
TAD PLANILLA
       observadores básicos
          actividades : planilla
                                                                       → conjunto(actividad)
          proyectos : planilla
                                                                     → conjunto(proyecto)
                           : actividad a \times \text{planilla } p \longrightarrow \text{proyecto}
                                                                                                                                     \{(a \in \operatorname{actividades}(p))\}\
          proyecto
                           : actividad a \times \text{planilla } p \longrightarrow \text{mes}
                                                                                                                                     \{(a \in \operatorname{actividades}(p))\}\
          mes
          horas
                            : actividad a \times \text{planilla } p \longrightarrow \text{horas}
                                                                                                                                     \{(a \in \operatorname{actividades}(p))\}\
       generadores
                                                                                                                 → planilla
                    : actividad a \times \text{proyecto } p \times \text{mes } m \times \text{horas } h \times \text{planilla } q \longrightarrow \text{planilla}
                                                                                                                                       \{a \not\in \operatorname{actividades}(q)\}
       otras operaciones
                                : proyecto p \times \text{mes } m \times \text{planilla } q \longrightarrow \text{planilla}
          totProyxMes
                                                                                                                                       \{(p \in \operatorname{proyectos}(q))\}\
          proysMasHoras : planilla
                                                                                           → conj(proyecto)
Fin TAD
```

Se propone la siguiente estructura para representar dicho TAD

```
planilla se representa con estr, donde

estr es tupla

⟨detalle: dicc(actividad, tupla⟨proy: proyecto, mes: mes, horas: nat⟩),

horasPorMes: dicc(proyecto, array[mes] de horas),

ConMasHoras: conj(proyectos)⟩

mes es un entero en el rango 1...12
```

Se pide:

- a) Escribir formalmente y en castellano el invariante de representación.
- b) Escribir la función de abstracción.

Ejercicio 8 (Oficina estatal) ★

Considerar el siguiente TAD que modela el comportamiento de una oficina del Estado que procesa trámites. Cada trámite está identificado por un ID y se le asigna una categoría al momento de ingresar. Las categorías de la oficina no son fijas, y pueden agregarse nuevas categorías en cualquier momento. En cualquier momento se puede dar prioridad a una categoría. Todos los trámites pendientes que pertenecen a una categoría prioritaria se consideran prioritarios (Notar que en esta oficina, como buena dependencia estatal, un trámite nunca concluye):

```
TAD OFICINA
      géneros
                         oficina
      observadores básicos
         categorias : oficina
                                                     → conj(categoria)
         pendientes : oficina
                                                   \longrightarrow secu(id)
         prioritarias : oficina
                                                   → conj(categoria)
                      : id i \times oficina o \longrightarrow categoria
                                                                                                                         \{(i \in \text{pendientes}(o))\}\
         catTram
      generadores
                                                                        → oficina
         nuevo
         nueva
Cat\,\,: categoria c\times oficina
 o
                                                                        \rightarrow oficina
                                                                                                                          \{(c \notin \text{categorias}(o))\}
                                                                                               \{(i \not\in \text{pendientes}(o) \land c \in \text{categorias}(o))\}
         nuevoTram : id i \times categoria c \times oficina o -
                                                                         → oficina
                         : categoria c \times oficina o
                                                                                                                          \{(c \in \text{categorias}(o))\}\
         priorizar
      otras operaciones
         pendPrioritarios
                                    : oficina
                                                                                                \rightarrow secu(id)
         filtrarPorCategorias : secu(id) s \times \text{conj}(\text{categoria}) \times \text{oficina } o -
                                                                                                \rightarrow secu(id)
                                                                               \{((\forall i : \text{nat})(0 \le i < \text{long}(s) \Rightarrow_{\text{L}} s[i] \in \text{pendientes}(o)))\}
Fin TAD
```

Se decidió utilizar la siguiente estructura como representación:

```
oficina se representa con estr, donde

estr es tupla

⟨catPrioritarias: conj(categoria),

tramites: dicc(id, categoria),

tramites× Cat: dicc(categoria, conj(id)),

pendPrioritarios: secu(id),

pendientes: secu(id)⟩
```

Informalmente, catPrioritarias representa el conjunto de todas las categorías a las que se ha dado prioridad, tramites asocia a cada trámite su categoría mientras que $tramites \times Cat$ describe todos los trámites asociados a

cada categoría. pendPrioritarios contiene la secuencia de trámites pendientes que tienen una categoría prioritaria mientras que pendientes contiene todos los trámites pendientes (incluso a los prioritarios).

- a) Escribir en castellano y formalmente el invariante de representación.
- b) Escribir formalmente la función de abstracción.

Ejercicio 9 (Planta industrial) ★

Considere la siguiente especificación que modela el funcionamiento de alarmas en una planta industrial. La planta cuenta con un conjunto de alarmas asociadas a distintos sensores. Cada sensor está asociado a varias alarmas y cada alarma puede tener varios sensores asociados. Una alarma está activa cuando la medición de al menos uno de sus sensores asociados supera el valor umbral definido para ese sensor. Considere la siguiente especificación.

```
TAD PLANTA
       observadores básicos
           esAlarma
                                     : planta \times alarma
                                                                                → bool
           esSensor
                                     : planta \times sensor
                                                                                → bool
           sensores
Alarma : planta p \times alarma a
                                                                                \rightarrow conj(sensor)
                                                                                                                                                        \{\operatorname{esAlarma}(p, a)\}
           umbral
                                    : planta p \times \text{sensor } s
                                                                                                                                                          \{\operatorname{esSensor}(p, s)\}
                                                                          \longrightarrow nat
           medicion
                                     : planta p \times \text{sensor } s
                                                                            \longrightarrow nat
                                                                                                                                                          \{\operatorname{esSensor}(p,s)\}
       generadores
           crear
                                                                                                                       → planta
                                                                                                                                                      \{\neg \operatorname{esAlarma}(p, a)\}
           agregar
Alarma : planta p \times alarma a
                                                                                                                         planta
           agregar
Sensor : planta p \times \operatorname{sensor} s \times \operatorname{nat} n \times \operatorname{conj}(\operatorname{alarma}) \ c \ \longrightarrow \ \operatorname{planta}
                                                                         \{\neg \operatorname{esSensor}(p,s) \land (\forall a: \operatorname{alarma}) \ (a \in c \Rightarrow \operatorname{esAlarma}(p,a)) \land n > 0\}
           nueva
Medicion : planta p \times {\rm sensor} \ s \times {\rm nat}
                                                                                                                   \longrightarrow planta
                                                                                                                                                         \{\operatorname{esSensor}(p,s)\}
       otras operaciones
                                                                                                                                                        \{\operatorname{esAlarma}(p, a)\}
           encendida : planta p \times \text{alarma } a \longrightarrow \text{bool}
Fin TAD
```

Se decidió utilizar la siguiente estructura como representación:

```
planta se representa con estr, donde
estr es tupla
⟨alarmas: dicc(alarma, conj(sensor)),
sensores: dicc(sensor, tupla⟨alarmas: conj(alarma), umbral: nat, medición: nat⟩)⟩
```

donde *alarmas* es el diccionario que asocia a cada alarma el conjunto de los sensores asociados a la misma **que están encendidos**, y *sensores* es el diccionario que asocia a cada sensor el conjunto de alarmas que el mismo enciende, el umbral y el valor de la última medición.

Se pide:

- a) Escribir formalmente y en castellano el invariante de representación.
- b) Escribir la función de abstracción.

1. Introducción a diseño

Ejercicio 10 ★

Diseñar el TAD Cola(Nat) y el TAD Pila(Nat) utilizando una secuencia como estructura de representación.

Ejercicio 11

Diseñar el TAD Conjunto (α) sobre secuencia.

Ejercicio 12 ★

Diseñar el TAD CONJUNTO DE NATURALES EN RANGO utilizando un arreglo. El arreglo debe contener la mayor parte de la información, pero la estructura de representación puede contener la información adicional que sea necesaria.

```
TAD CONJUNTO DE NATURALES EN RANGO
      géneros
                        conjenrango
      observadores básicos
         \bullet \in \bullet: nat \times conjentango \longrightarrow bool
         lower : conjenrango
         upper : conjenrango
                                               \longrightarrow nat
      generadores
                                               → conjenrango
                                                                                                                                  \{(n < m)\}\
         \emptyset: nat n \times nat m
                                                                                                            \{(\text{lower}(c) \le a \le \text{upper}(c))\}
         Ag : nat a \times \text{conjenrango } c \longrightarrow \text{conjenrango}
      axiomas
         lower(\emptyset(n,m))
                                \equiv n
         lower(Ag(a, c))
                                \equiv lower(c)
         upper(\emptyset(n,m))
                                \equiv m
         upper(Ag(a,c))
                                \equiv \text{upper}(c)
                                \equiv false
         a \in \emptyset(n,m)
                                \equiv (a =_{\text{nat}} b) \lor (a \in c)
         a \in Ag(b, c)
Fin TAD
```

Ejercicio 13 ★

Diseñar el TAD CONJUNTO AJUSTADO DE NATURALES teniendo en cuenta lo siguiente:

"Los elementos que serán representados por el diseño propuesto pertenecerán *mayoritariamente* al rango acotado que se indica al momento de crear el conjunto ajustado."

Proponga una representación que tenga en cuenta este contexto de uso.

Considere la resolución del ejercicio anterior. ¿Se ajusta a lo pedido? Si es así, intente encontrar otra solución distinta; si no, ¿encuentra alguna forma de utilizarla?

```
TAD Conjunto ajustado de naturales

géneros conjajust

observadores básicos

• ∈ • : nat × conjajust → bool
lower : conjajust → nat
upper : conjajust → nat
generadores
```

```
\{(n \leq m)\}
          \emptyset : nat n \times nat m
                                                   \longrightarrow conjajust
          Ag : nat a \times \text{conjajust } c \longrightarrow \text{conjajust}
       axiomas
          lower(\emptyset(n,m))
                                      \equiv n
          lower(Ag(a, c))
                                      \equiv lower(c)
          upper(\emptyset(n,m))
                                      \equiv m
          upper(Ag(a, c))
                                      \equiv \text{upper}(c)
          a \in \emptyset(n,m)
                                      \equiv false
          a \in (Ag(b,c))
                                      \equiv \ a = b \, \vee \, a \in c
Fin TAD
```

Ejercicio 14

Tomando como partida el TAD $rosetree(\alpha)$ presentado en la práctica de tipos abstractos de datos, proponer:

- a) Una estructura de representación.
- b) Definir el invariante de representación.
- c) Definir la función de abstracción.

Ejercicio 15

Diseñar el TAD DICCIONARIO(STRING, NAT).

- a) Represente los diccionarios sobre secuencias.
- b) Ahora adapte el diseño a la siguiente información sobre el contexto: es habitual preguntarle al diccionario por la existencia de una clave para luego, en caso de existir, pedir su significado.

Ejercicio 16

Diseñe el TAD MULTICONJUNTO(α), considerando un contexto de uso en el que los multiconjuntos suelen tener pocos elementos distintos y abundante cantidad de repeticiones de cada uno. Escriba los algoritmos para las siguientes operaciones:

- Vacío, que devuelve un multiconjunto sin elementos.
- Agregar, que agrega una sola repetición del elemento indicado.
- Eliminar, que elimina una sola repetición del elemento indicado.
- #Repeticiones, que devuelve la cantidad de repeticiones del elemento indicado que hay en el multiconjunto.

Ejercicio 17

Dado el siguiente TAD:

```
TAD SECUNDARIO
     observadores básicos
        alumnos : secundario
                                                      \longrightarrow conj(alumno)
                                                                                                                 \{a \in alumnos(s)\}
        #faltas : alumno a \times \text{secundario } s \longrightarrow \text{nat}
                   : alumno a \times \text{secundario } s \longrightarrow \text{multiconj(nota)}
                                                                                                                 \{a \in alumnos(s)\}\
        notas
     generadores
        nuevo : conj(alumno)
                                                               → secundario
        nota  : alumno a \times nota n \times secundario s
                                                                 \rightarrow secundario
                                                                                                                 \{a \in alumnos(s)\}\
               : alumno a \times secundario s
                                                                 → secundario
                                                                                                                 \{a \in alumnos(s)\}
        falta
Fin TAD
```

Se pide:

- a) Proponer una estructura de representación.
- b) Definir el invariante de representación y la función de abstracción.