# ESPECIFICACIÓN ALGEBRAICA DE TIPOS DE DATOS ABSTRACTOS: EL LENGUAJE NEREUS 2022

Liliana Favre

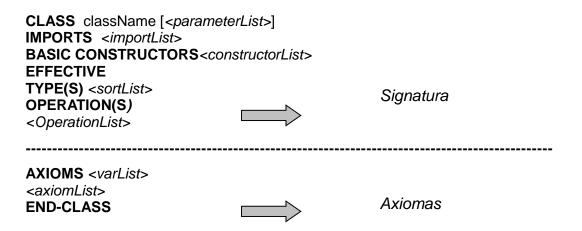
Se describen a continuación las construcciones del lenguaje algebraico *Nereus* utilizado en el curso de "Análisis y diseño de algoritmos 1" para especificar tipos de datos abstractos.

# 1. ESPECIFICACIONES BÁSICAS

La especificación de un TDA se encapsula dentro de una clase en *Nereus*. A continuación se muestra la sintaxis de una especificación básica en *Nereus*.

CLASS className [<parameterList>]
IMPORTS
<importList>
BASIC CONSTRUCTORS
<constructorList>
EFFECTIVE
TYPE (S)
<typeList>
OPERATION(S)
<operationList>
AXIOMS <varList>
<axiomList>
END-CLASS

Podemos distinguir en una clase una especificación sintáctica, dada por la signatura del tipo y una especificación semántica dada por la cláusula AXIOMS.



El encabezamiento de la clase declara el nombre de la clase y puede incluir una lista de parámetros *<parameterList>*. *Nereus* provee la posibilidad de restringir cada uno de

estos parámetros a un determinado tipo. La lista de parámetros *<parameterList>* está compuesta por pares de la forma *C1:C2* separados por comas, donde *C1* es un parámetro formal genérico restringido por una clase existente *C2*. En particular, *C1:ANY* expresa una parametrización sin restricción de tipos. Este tipo de parametrización sin restricción puede abreviarse simplemente como *C1*. En las secciones 2 y 3 se ampliará la descripción de clases parametrizadas.

La cláusula **IMPORTS** lista a las especificaciones importadas, es decir expresa relaciones cliente ("usa-a"). La especificación de la nueva clase está basada en las especificaciones importadas declaradas en <*importList*>.

La cláusula **BASIC CONSTRUCTORS** lista las operaciones constructoras básicas.

La cláusula **EFFECTIVE** declara nuevos tipos y operaciones definidos en forma completa. Se ampliará la descripción de esta cláusula en la sección 2.

Una declaración de tipos tiene la forma **TYPES**  $s_1, s_2, ... s_n$  o **TYPE** s, si se declara un único tipo.

En la cláusula **OPERATION(S)** se declaran las funcionalidades de las operaciones con la sintaxis **OPERATIONS** op1;op2;...opn;. Si se declara una única operación la sintaxis es **OPERATION** op1;.

Es posible definir operaciones en forma parcial. El dominio de definición de una función parcial puede hacerse explícito mediante el uso de aserciones, que deben suceder a la funcionalidad de la operación tras la palabra clave "**pre:**".

Se muestra a continuación la signatura de la clase Boolean:

```
CLASS Boolean

BASIC CONSTRUCTORS True, False

EFFECTIVE

TYPE

Boolean

OPERATIONS

True: →Boolean;

False: →Boolean;

not_: Boolean →Boolean;

_and_: Boolean * Boolean →Boolean;

_or_: Boolean * Boolean →Boolean;

_xor_: Boolean * Boolean →Boolean;

_=>_: Boolean * Boolean →Boolean;

_=>_: Boolean * Boolean →Boolean;

_=>_: Boolean * Boolean →Boolean;
```

Tras la palabra clave **AXIOMS** se declaran pares de la forma v1:C1 donde v1 es una variable universalmente cuantificada de tipo C1. Los axiomas incluidos a continuación de esta declaración expresan las propiedades requeridas por la especificación a partir de expresiones en lógica de primer orden construidas sobre términos y fórmulas. La

lista de axiomas no puede ser vacía. Si no hubiera axiomas, porque las operaciones son totalmente diferidas, o porque no son necesarios, simplemente se omitirá la cláusula **AXIOMS** por completo.

Un término es una variable *tipada*, una constante o una aplicación de una operación en la que los argumentos satisfacen los tipos del dominio y el rango de la operación.

Las fórmulas son atómicas o compuestas. Una fórmula atómica es una ecuación entre dos términos del mismo tipo, separados por "=".

Las ecuaciones de la forma *término=True* pueden ser abreviadas escribiendo simplemente el término. Por ejemplo, *vaciaLista* (*inicLista*())=*True* puede escribirse como *vaciaLista*(*inicLista*()).

Una fórmula compuesta (o predicado) puede ser construida a partir de los conectivos lógicos *not*, *and*, or,  $\Rightarrow$  y  $\Leftrightarrow$ .

Se muestran a continuación algunos axiomas de la clase *Boolean*:

```
AXIOMS x,y,z: Bolean;
not True = False;
not False = True;
False and x = False;
x and False = False;
True and True = True;
....
```

**END-CLASS** 

Todas las cláusulas son opcionales y no existe un orden entre ellas. La clase *Boolean* está implícitamente importada por todas las especificaciones y no es necesario incluirla en una cláusula **IMPORTS.** 

Se presentan a continuación ejemplos de especificaciones básicas NEREUS.

# Ejemplo 1: La clase Pila

CLASS Pila [elem:ANY]
BASIC CONSTRUCTORS inicPila, agregarPila
EFFECTIVE
TYPE Pila
OPERATIONS
inicPila: -> Pila:

```
agregarPila: Pila * elem -> Pila;
vaciaPila: Pila -> Boolean;
tope: Pila(p) -> elem
    pre: not vaciaPila(p);
eliminarPila: Pila (p) -> Pila
    pre: not vaciaPila(p);

AXIOMS p:Pila;e:elem;
tope(agregarPila(p,e))= e;
vaciaPila(inicPila()) = True;
vaciaPila (agregarPila(p,e)) = False;
eliminarPila(agregarPila(p,e))=p;
END-CLASS
```

### Ejemplo 2: La clase Fila

```
CLASS Fila [Elemento]
BASIC CONSTRUCTORS inicFila, agregarFila
EFFECTIVE
TYPE Fila
OPERATIONS
inicFila: -> Fila;
agregarFila: Fila * Elemento -> Fila;
vaciaFila: Fila -> Boolean;
recuperarFila: Fila(f) -> Elemento
  pre: not vaciaFila (f);
eliminarFila: Fila(f) -> Fila
  pre: not vaciaFila(f);
AXIOMS f: Fila; e: Elemento;
vaciaFila (inicFila() ) =True;
vaciaFila (agregarFila (f,e)) = False;
vaciaFila (f) => eliminarFila (agregarFila(f, e)) = inicFila();
not vaciaFila (f) => eliminarFila(agregarFila (f,e)) = agregarFila (eliminarFila (f), e);
vaciaFila (f) => recuperarFila (agregarFila (f, e)) = e;
not vaciaFila (f) => recuperarFila (agregarFila (f, e)) = recuperarFila (f);
END-CLASS
```

### Ejemplo 3: La clase Lista

CLASS Lista [Elemento]
IMPORTS Nat
BASIC CONSTRUCTORS inicLista, agregarLista
EFFECTIVE

```
TYPE Lista
OPERATIONS
inicLista: -> Lista:
longLista: Lista-> Nat;
agregarLista: Lista (I) * Nat (i) * Elemento -> Lista
  pre: (i \ge 1) and (i \le longLista(l) + 1);
eliminarLista: Lista (I) * Nat (i) -> Lista
  pre: (i \ge 1) and (i \le longLista(l));
recuperarLista: Lista (I) * Integer (i) -> Elemento
  pre: (i \ge 1) and (i \le longLista(l));
AXIOMS I:Lista; e: Elemento; i,j:Nat;
longLista(inicLista())= 0;
longLista (agregarLista (I,i,e)) = 1 + longLista (I);
(i == j) => (eliminarLista(agregarLista(l,i,e), j) = l);
(i > j) => (eliminarLista (agregarLista(I, i,e), j) =
                agregarLista(eliminarLista(I,j), i-1, e));
(i < j) => (eliminarLista(agregarLista(l,e,i), j) =
                agregarLista(eliminarLista(I,j-1), e,i));
(i == j) => (recuperarLista (agregarLista(l,i, e), j) = e);
(i > j) => (recuperarLista(agregarLista(I, i, e), j) = recuperarLista(I, j));
(i < j) => (recuperarLista(agregarLista(l, i, e), j) = recuperarLista(l, j-1));
END-CLASS
Aclaración:
Nat = \langle S, F \rangle donde S= {Boolean, Nat} y F = {==, <, >, <=, >=, suc, 0, 1,+, *}
```

### Ejemplo 4: La clase Arbin (árbol binario)

El ejemplo 10 incluye una especificación de Nat.

La clase *Arbin* define una especificación de árboles binarios. Sus operaciones constructoras básicas son las operaciones *inicArbin* y *crearArbin*. Las operaciones observadoras son *raiz*, *vacioArbin* y las transformadoras (modificadoras) *subIzquierdo* y *subDerecho*.

```
CLASS Arbin [Elemento]
BASIC CONSTRUCTORS inicArbin, crearArbin
EFFECTIVE
TYPE Arbin
OPERATIONS
inicArbin: -> Arbin;
crearArbin: Arbin * Arbin * Elemento -> Arbin;
vacioArbin: Arbin -> Boolean;
raiz: Arbin(t) -> Elemento
pre: not vacioArbin(t);
subIzquierdo: Arbin (t)->Arbin
```

```
pre: not vacioArbin(t);
subDerecho: Arbin (t) -> Arbin
pre: not vacioArbin(t);

AXIOMS t1,t2: Arbin; e: Elemento;
vacioArbin (inicArbin ()) = True;
vacioArbin (crearArbin(t1,t2,e)) = False;
raiz(crearArbin(t1,t2,e)) = e;
subIzquierdo(crearArbin(t1,t2,e)) = t1;
subDerecho(crearArbin(t1,t2,e)) = t2;
END-CLASS
```

### Ejemplo 5. La clase Heap de Nat

```
CLASS Heap
IMPORTS Nat
BASIC CONSTRUCTORS inicHeap, agregarHeap
EFFECTIVE
TYPE Heap
OPERATIONS
inicHeap: -> Heap;
agregarHeap: Heap * Nat -> Heap;
vacioHeap: Heap -> Boolean;
raizHeap: Heap(h) -> Nat
 pre: not vacioHeap(h);
eliminarHeap: Heap (h) -> Heap
 pre: not vacioHeap(h);
AXIOMS h:Heap; e: Nat;
vacioHeap(inicHeap()) = True;
vacioHeap(agregarHeap(h,e)) = False;
vacioHeap(h) => (raizHeap(agregarHeap(h,e)) = e);
(not vacioHeap(h) and e < raizHeap(h)) =>
raizHeap(agregarHeap(h,e)) = e;
(not vacioHeap(h) and e \ge raizHeap(h))) =>
raizHeap(agregarHeap(h,e)) = raizHeap(h);
vacioHeap(h) => eliminarHeap(agregarHeap(h,e)) = inicHeap();
(not vacioHeap(h) and e < raizHeap(h)) =>
eliminarHeap(agregarHeap(h,e)) = h;
(not vacioHeap(h) and e \ge raizHeap(h)) =>
eliminarHeap(agregarHeap(h,e)) = agregarHeap(eliminarHeap(h),e);
END-CLASS
```

### Ejemplo 6. La Clase Arbus (árbol binario de búsqueda)

```
CLASS Arbus
IMPORTS Nat
BASIC CONSTRUCTORS inicArbus, agregarArbus
EFFECTIVE
TYPE Arbus
OPERATIONS
inicArbus: - > Arbus:
agregarArbus: Arbus * Nat - > Arbus;
crearArbus: Arbus * Arbus * Nat -> Arbus;
vacioArbus: Arbus -> Boolean;
raiz: Arbus (t) -> Nat
 pre: not vacioArbus(t);
subIzquierdo: Arbus (t) - > Arbus
 pre: not vacioArbus (t);
subDerecho: Arbus (t) -> Arbus
 pre: not vacioArbus (t);
eliminar Arbus: Arbus(t) * Nat (n) - > Arbus
 pre: not vacioArbus(t);
AXIOMS b1,b2 :Arbus; i, j, k: Nat;
agregarArbus (inicArbus (), i) = crearArbus (inicArbus(), inicArbus(), i);
(i==j) = > (agregarArbus(crearArbus(b1,b2,j), i) = crearArbus(b1,b2,j));
(i < j) = > (agregarArbus(crearArbus(b1,b2,j), i) =
           crearArbus(agregarArbus(b1,i) b2, j)) );
(i > j) = > (agregarArbus(crearArbus(b1,b2,j), i) =
           crearArbus(b1, agregarArbus(b2,i), j)) );
crearArbus(inicArbus(), inicArbus(), i) = agregarArbus(inicArbus(), i);
crearArbus(inicArbus (), agregarArbus(b2,k), i) =
agregarArbus(agregarArbus(b2,k), i);
crearArbus(agregarArbus(b1,j), inicArbus(), i) = agregarArbus(agregarArbus(b1,j),i);
crearArbus(agregarArbus(b1,j), agregarArbus(b2,k), i) =
agregarArbus(agregarArbus(crearArbus(b1,b2,i),j), k);
(i==i) => eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),i) = b1;
((not i==i) and not esvacio(b1)) =>
eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),i) = agregarArbus(eliminarArbus(b1,i), i);
((not i==i) and esvacio(b1)) =>
eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),j) = agregarArbus(inicArbus(),i);
vacioArbus( inicArbus ( )) = True;
vacioArbus ( agregarArbus (b1,i)) = False;
subIzquierdo(agregarArbus(inicArbus(),i)) = inicArbus();
subDerecho(agregarArbus(inicArbus(),i)) = inicArbus();
```

```
(not vacioArbus(b1) and (i < raiz(b1)) = >
subIzquierdo (agregarArbus (b1,i)) = agregarArbus(subIzquierdo(b1), i);
(not vacioArbus(b1) and (i \ge raiz(b1)) = 
                   subIzquierdo (agregarArbus (b1,i)) = subIzquierdo(b1);
(not vacioArbus(b1) and (i > raiz(b1)) = >
                                     subDerecho( agregar Arbus (b1, i) =
 agregarArbus (subDerecho(b1),i);
(not vacioArbus(b1) and (i \le raiz(b1)) = >
                       subDerecho( agregar Arbus (b1, i)) = subDerecho (b1);
vacioArbus(b1) => raiz(agregarArbus(b1,i)) = i;
not vacioArbus(b1) => raiz(agregarArbus (b1,i)) = raizArbus(b1);
END-CLASS
Otra especificación para ARBUS
CLASS Arbus
IMPORTS Nat
BASIC CONSTRUCTORS inicArbus, agregarArbus
EFFECTIVE
TYPE Arbus
OPERATIONS
inicArbus: - > Arbus;
agregarArbus: Arbus * Nat - > Arbus;
crearArbus: Arbus * Arbus * Nat -> Arbus;
vacioArbus: Arbus -> Boolean;
raiz: Arbus (t) -> Nat
 pre: not vacioArbus(t);
subIzquierdo: Arbus (t) - > Arbus
 pre: not vacioArbus (t);
subDerecho: Arbus (t) -> Arbus
 pre: not vacioArbus (t);
eliminarArbus: Arbus(t) * Nat (n) - > Arbus
 pre: not vacioArbus(t);
AXIOMS b1,b2 :Arbus; i, j, k: Nat;
agregarArbus ( inicArbus( ), i) = crearArbus (inicArbus(), inicArbus(), i);
(i==j) = > (agregarArbus(crearArbus(b1,b2,j), i) = crearArbus(b1,b2,j));
(i < j) = > (agregarArbus(crearArbus(b1,b2,j), i) =
           crearArbus(agregarArbus(b1,i) b2, j)) );
(i > j) = > (agregarArbus(crearArbus(b1,b2,j), i) =
           crearArbus(b1, agregarArbus(b2,i), j));
crearArbus(inicArbus(), inicArbus(), i) = agregarArbus(inicArbus(), i);
crearArbus(inicArbus (), agregarArbus(b2,k), i) =
agregarArbus(agregarArbus(b2,k), i);
```

```
\label{eq:crearArbus} $$ (agregarArbus(b1,j), inicArbus(), i) = agregarArbus(agregarArbus(b1,j),i); $$ (rearArbus(agregarArbus(b1,j), agregarArbus(b2,k), i) = $$ (rearArbus(agregarArbus(agregarArbus(b1,j), k), b2, i); $$ (i==j) => eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),j) = b1; $$ ((not i==j) and not esvacio(b1)) => $$ (eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),j) = agregarArbus(eliminarArbus(b1,j), i); $$ ((not i==j) and esvacio(b1)) => $$$ (eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),j) = agregarArbus(inicArbus(),i); $$ (vacioArbus( inicArbus( )) = True; $$ vacioArbus( agregarArbus(b1,i), j) = False; $$ subIzquierdo(crearArbus(t1,t2,e)) = t1; $$ subDerecho(crearArbus(t1,t2,e)) = t2; $$ raiz(crearArbus(t1,t2,e)) = e; $$$ END-CLASS $$
```

### 2. ESPECIFICACIONES INCOMPLETAS

A continuación se muestra la sintaxis de una especificación incompleta en Nereus

**CLASS** className [<*parameterList*>] **IMPORTS** <importList> **BASIC CONSTRUCTORS** <constructorList> **DEFERRED** TYPE(S) <typeList> **OPERATION(S)** <operationList> **EFFECTIVE** TYPE(S) <typeList> **OPERATION(S)** <OperationList> **AXIOMS** <*varList*> <axiomList> **END-CLASS** 

Las especificaciones incompletas agregan la cláusula **DEFERRED**. La misma declara tipos y operaciones que no están completamente definidos debido a que, o bien no hay suficientes ecuaciones para definir el comportamiento de las nuevas operaciones o, no hay suficientes operaciones para generar todos los valores de un tipo.

La cláusula **EFFECTIVE** agrega tipos y operaciones completamente definidos o completa la definición de algún tipo u operación definido en forma incompleta en

alguna superclase. Una operación preexistente cuya definición se completa puede ser declarada en la cláusula **EFFECTIVE** dando sólo su nombre.

Se presentan a continuación ejemplos de especificaciones incompletas (Ejemplo 8 y Ejemplo 9).

# Ejemplo 7: La clase ConOrden

La clase ConOrden especifica cualquier conjunto de valores ordenados.

```
CLASS ConOrden
IMPORTS Boolean
DEFERRED
TYPE ConOrden
OPERATIONS
_==_: ConOrden * ConOrden -> Boolean;
_<=_: ConOrden * ConOrden -> Boolean;
EFFECTIVE
OPERATIONS
_>=_: ConOrden * ConOrden -> Boolean;
_<_: ConOrden * ConOrden -> Boolean;
_>_: ConOrden * ConOrden -> Boolean;
AXIOMS a.b.c: ConOrden:
a == a:
a <= a;
(a==b) or not (a==b);
(a==b) => (b==a);
(a \le b) \text{ or } (b \le a);
(a \le b) and (b \le c) = (a \le c);
(a \le b) and (b \le a) = (a = b);
(a >= b) = (b <= a),
(a > b) = not(a <= b);
(a < b) = (b > a);
END-CLASS
```

### Ejemplo 8: La clase Recorrible

La clase *Recorrible* especifica en forma incompleta el comportamiento de estructuras que pueden ser recorridas. Independientemente del tipo de estructura que se trate y cualquiera sea la forma de recorrerla, necesitaremos operaciones para acceder a un elemento (*primero*), a la estructura restante (*resto*), y reconocer el final (*fin*). Estas operaciones no pueden definirse en forma completa hasta no saber el tipo de estructura por ejemplo, un árbol o una lista.

CLASS Recorrible [Elemento]
DEFERRED
TYPE Recorrible
OPERATIONS
fin: Recorrible -> Boolean;
primero: Recorrible (t) -> Elemento
pre: not fin (t);

resto: Recorrible (t) -> Recorrible

pre: not fin(t);
END-CLASS

### La claúsula HIDE

En una especificación se pueden remover símbolos de la signatura y por ende de los modelos. Nereus provee la claúsula HIDE para expresarlo listando los símbolos a ocultarse (tipo, operaciones). Cuando un tipo es removido lo son también las operaciones y axiomas que lo incluyen.

La sintaxis de esta claúsula es la siguiente:

**HIDE** < hideList > donde < hideList > es una lista de símbolos ocultos

El siguiente ejemplo muestra su uso.

### Ejemplo 9. La clase ListaConOrden

La clase *ListaConOrden* especifica listas cuyos elementos están restringidos a elementos con orden. Tiene una operación ordenar que permite ordenar ascendentemente los elementos de cualquier lista. Los clientes de esta clase sólo necesitan usar la operación *ordenar* y la operación *insertar* se oculta a través de la claúsula HIDE.

CLASS ListaConOrden[elem:ConOrden]

IMPORTS Nat

BASIC CONSTRUCTORS inicLista, agregarLista

EFFECTIVE

TYPE ListaConOrden

OPERATIONS

inicLista: -> ListaConOrden;
agregarLista: elem \* ListaConOrden -> ListaConOrden;/\*agrega al principio\*/
longLista: ListaConOrden -> Nat;
eliminarLista: ListaConOrden (I) \* Nat (i) -> ListaConOrden

pre: (i >= 1) and (i <= longLista(l));/\*elimina el i-ésimo elemento\*/
recuperarLista: Lista (I) \* Nat (i) -> elem

pre: (i >= 1) and (i <= longLista(l));/\*recupera el i-ésimo elemento\*/
ordenar: ListaConOrden -> ListaConOrden; /\*ordena la lista\*/

```
insertar: elem * ListaConOrden -> ListaConOrden; /*insertar con orden*/
AXIOMS s:ListaConOrden; x,y,e: elem; i,j:Nat;
longLista(inicLista())= 0;
longLista (agregarLista (e, s)) = 1 + longLista (s);
(i == 1) => (eliminarLista(agregarLista (e,s), i) = s);
not (j== 1) => (eliminarLista (agregarLista(e, s), j) =
               agregarLista (e, eliminarLista(s, j-1));
(i == 1) => (recuperarLista (agregarLista (e, s), i) = e);
not (j== 1) => (recuperarLista(agregarLista (e, s),j) = recuperarLista (s, j-1));
ordenar(inicLista())= inicLista();
ordenar(agregarLista(x,s)) = insertar(x,ordenar(s));
insertar(x, inicLista())= agregarLista(x, inicLista());
(x \le y) => (insertar(x, agregarLista(y,s)) =
agregarLista(x, insertar(y,s)));
(not (x \le y)) => (insertar(x, agregarLista(y, s)) =
agregarLista(y, insertar(x,s)));
HIDE insertar;
END-CLASS
```

### 3. HERENCIA DE ESPECIFICACIONES

La cláusula **INHERITS** y la claúsula **IS-SUBTYPE-OF** permiten especificar relaciones de herencia entre especificaciones. Se muestra a continuación la sintaxis de una clase Nereus que las incluye.

```
CLASS className [<parameterList>]
IMPORTS <importList>
INHERITS < inheritList>
IS-SUBTYPE-OF < subtypeList>
BASIC CONSTRUCTORS
<constructorList>
DEFERRED
TYPE (S) <typeList>
OPERATION(S)
<OperationList>
EFFECTIVE
TYPE(S)
<typeList>
OPERATION(S)
<OperationsList>
AXIOMS <varList> <axiomList>
END-CLASS
```

*Nereus* soporta herencia múltiple expresada tanto a partir tanto de la claúsula **INHERITS** como de la cláusula **IS-SUBTYPE-OF.** 

La cláusula **INHERITS** expresa que la clase es construida a partir de la unión de las clases que aparecen en *<inheritList>*. Los componentes de cada una de ellas serán componentes de la nueva clase, y sus propios tipos y operaciones serán tipos y operaciones de la nueva clase. Es decir pertenecerán a su "parte propia". El tipo de interés de la clase es también implícitamente renombrado cada vez que la clase es sustituida o renombrada.

La claúsula **INHERITS** soporta herencia enfocada en la reusabilidad de especificaciones. La herencia desde el punto de vista de "comportamiento" se expresa a través de la claúsula **IS-SUBTYPE-OF** donde *<subtypeList>* es una lista no vacía de clases heredadas, separadas por comas. Un concepto relacionado a este tipo de herencia es el polimorfismo donde se satisface la propiedad que una instancia de una clase es a la vez una instancia de la superclase. El casting de un supertipo a un subtipo está implícito. Un término de un subtipo puede ser considerado un término de un supertipo. Por el contrario, el casting de un término del supertipo al subtipo debe explicitarse a partir de la notación *as*. El casting de un término *t* del supertipo a un término *s* del subtipo se denota como *t as s*.

*Nereus* permite definir instancias locales de una clase en las cláusulas **IMPORTS**, **INHERITS** y **IS-SUBTYPE-OF** mediante la siguiente sintaxis:

ClassName [<parameterList>] [<bindingList>]

donde los elementos de *<parameterList>* pueden ser pares de nombres de clases *C1:C2*, donde *C2* es una subespecificación importada de *ClassName*.

 $<\!\!bindingList\!\!>$ es una lista de renombres separados por comas, precedidos por la palabra clave rename de la forma siguiente

**rename** nombreOrigen **as** nombreDestino, que indica los renombres de miembros de ClassName para ser utilizados dentro de la clase donde se está instanciando className. Es decir, nombreOrigen corresponde a la parte propia de la clase ClassName, y será referenciado con nombreDestino dentro de la clase que se está definiendo.

Durante el proceso de construcción de una especificación de una clase puede suceder que dos o más tipos o funciones provenientes de especificaciones diferentes tengan el mismo nombre. En *Nereus*, dentro de una misma especificación, dos tipos (u operationes con la misma aridad) se identifican. Si esto no es lo que se busca, *Nereus* ofrece el mecanismo de renombre de tipos y operaciones.

## Ejemplo 10: La clase ConOrdenNatural

CLASS ConOrdenNatural
INHERITS ConOrden
BASIC CONSTRUCTORS 0,suc;
EFFECTIVE
TYPE ConOrdenNatural

### **OPERATIONS**

```
_==_, _<=_;
0: -> ConOrdenNatural;
suc: ConOrdenNatural -> ConOrdenNatural;
AXIOMS a,b: ConOrdenNatural;
not (0 == suc(a));
(suc(a) == suc(b)) = (a == b);
0 <= suc(a);
not (suc(a) <= 0);
(suc (a) <= suc (b)) = (a <= b);
END-CLASS
```

### **Ejemplo 11: La clase Nat**

```
CLASS Nat
INHERITS ConOrdenNatural
EFFECTIVE
OPERATIONS
_+_: Nat * Nat -> Nat,;
_*_: Nat * Nat -> Nat;
1: \rightarrow Nat;
AXIOMS x,y: Nat;
x + 0 = x;
x + y = y + x;
x + suc(y) = suc(x+y);
(x + y) + z = x + (y + z);
x * 0 = 0;
1* x = x;
suc(x) * y = y + (x + y);
x * y = y *x;
(x * y) * z = x * (y * z);
1 = suc(0)
END-CLASS
```

# Ejemplo 12: La clase Heap[Elemento:ConOrden]

*Nereus* provee la posibilidad de restringir cada uno de los parámetros a un determinado tipo además instanciarse con cualquiera de sus subtipos.

El parámetro *Elemento* de la clase *Heap* restringe la instanciación a la clase *ConOrden* o sus subclases (por ejemplo Nat).

```
CLASS Heap [Elemento: ConOrden]
BASIC CONSTRUCTORS inicHeap, agregarHeap
EFFECTIVE
TYPE Heap
OPERATIONS
inicHeap: -> Heap;
agregarHeap: Heap * Elemento -> Heap;
vacioHeap: Heap -> Boolean;
raizHeap: Heap(h) -> Elemento
 pre: not vacioHeap(h);
eliminarHeap: Heap (h) -> Heap
 pre: not vacioHeap(h);
AXIOMS h:Heap; e: Elemento;
vacioHeap(inicHeap()) = True;
vacioHeap(agregarHeap(h,e)) = False;
vacioHeap(h) => (raizHeap(agregarHeap(h,e)) = e);
(not vacioHeap(h) and e < raizHeap(h) = >
raizHeap(agregarHeap(h,e)) = e;
(not vacioHeap(h) and e \ge raizHeap(h))) =>
raizHeap(agregarHeap(h,e)) = raizHeap(h);
vacioHeap(h) => eliminarHeap(agregarHeap(h,e)) = inicHeap();
(not vacioHeap(h) and e < raizHeap(h) = >
eliminarHeap(agregarHeap(h,e)) = h;
(not vacioHeap(h) and e \ge raizHeap(h)) =>
eliminarHeap(agregarHeap(h,e)) = agregarHeap(eliminarHeap(h),e);
END-CLASS
```

### Ejemplo 13: La clase Arbus[Elemento:ConOrden]

```
CLASS Arbus [ Elemento: Con Orden]

BASIC CONSTRUCTORS inicArbus, agregarArbus

EFFECTIVE

TYPE Arbus

OPERATIONS

inicArbus: -> Arbus;
agregarArbus: Arbus * Elemento -> Arbus;
crearArbus: Arbus * Arbus "* Elemento -> Arbus;
vacioArbus: Arbus -> Boolean;
raiz: Arbus (t) -> Elemento

pre: not vacioArbus(t);
subIzquierdo: Arbus (t) -> Arbus

pre. not vacioArbus (t);
subDerecho: Arbus (t) -> Arbus
```

```
pre: not vacioArbus (t);
eliminarArbus: Arbus(t) * Elemento (e) - > Arbus
 pre: not vacioArbus(t);
AXIOMS b1,b2 :Arbus; i, j, k: Nat;
agregarArbus (inicArbus,i) = crearArbus (inicArbus(), inicArbus(), i);
(i==j) = > (agregarArbus(crearArbus(b1,b2,j), i) = crearArbus(b1,b2,j));
(i < j) = > (agregarArbus(crearArbus(b1,b2,j), i) =
           crearArbus(agregarArbus(b1,i) b2, j)) );
(i > j) = > (agregarArbus(crearArbus(b1,b2,j), i) =
           crearArbus(b1, agregarArbus(b2,i), j)) );
crearArbus(inicArbus(), inicArbus (), i) = agregarArbus(inicArbus(), i);
crearArbus(inicArbus (), agregarArbus(b2,k), i) =
agregarArbus(agregarArbus(b2,k), i);
crearArbus(agregarArbus(b1,j), inicArbus(), i) = agregarArbus(agregarArbus(b1,j),i);
crearArbus( agregarArbus(b1,j), agregarArbus(b2,k), i) =
crearArbus(agregarArbus(agregarArbus(b1,j), k), b2, i);
(i==j) => eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),j) = b1;
((not i==i) and not vacioArbus(b1)) =>
eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),j) = agregarArbus(eliminarArbus(b1,j), i);
((not i==j) and vacioArbus (b1)) =>
eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),j) = agregarArbus(inicArbus(),i);
vacioArbus( inicArbus ( )) = True;
vacioArbus ( agregarArbus (b1,i)) = False;
subIzquierdo(agregarArbus(inicArbus(),i)) = inicArbus();
subDerecho(agregarArbus(inicArbus(),i)) = inicArbus();
(not vacioArbus(b1) and (i < raiz(b1)) =>
subIzquierdo (agregarArbus (b1,i)) = agregarArbus(subIzquierdo(b1), i);
(not vacioArbus(b1) and (i \ge raiz(b1)) = >
                    subIzquierdo (agregarArbus (b1,i)) = subIzquierdo(b1);
(not vacioArbus(b1) and (i > raiz(b1)) = >
                                      subDerecho( agregar Arbus (b1, i) =
 agregarArbus (subDerecho(b1),i);
(not vacioArbus(b1) and (i \le raiz(b1)) = >
                       subDerecho( agregar Arbus (b1, i)) = subDerecho (b1);
vacioArbus(b1) => raiz(agregarArbus(b1,i)) = i;
not vacioArbus(b1) => raiz(agregarArbus (b1,i)) = raizArbus(b1);
END-CLASS
```

### Otra forma de especificar Arbus

CLASS Arbus [ Elemento: Con Orden]
BASIC CONSTRUCTORS inicArbus, agregarArbus

```
EFFECTIVE
TYPE Arbus
OPERATIONS
inicArbus: - > Arbus;
agregarArbus: Arbus * Elemento - > Arbus;
crearArbus: Arbus * Arbus ** Elemento -> Arbus;
vacioArbus: Arbus -> Boolean;
raiz: Arbus (t) -> Elemento
 pre: not vacioArbus(t);
subIzquierdo: Arbus (t) - > Arbus
 pre. not vacioArbus (t):
subDerecho: Arbus (t) -> Arbus
 pre: not vacioArbus (t);
eliminarArbus: Arbus(t) * Elemento (e) - > Arbus
 pre: not vacioArbus(t);
AXIOMS b1,b2 :Arbus; i, j, k: Nat;
agregarArbus (inicArbus,i) = crearArbus (inicArbus(), inicArbus(), i);
(i==j) = > (agregarArbus(crearArbus(b1,b2,j), i) = crearArbus(b1,b2,j));
(i < j) = > (agregarArbus(crearArbus(b1,b2,j), i) =
           crearArbus(agregarArbus(b1,i) b2, j)) );
(i > j) = > (agregarArbus(crearArbus(b1,b2,j), i) =
           crearArbus(b1, agregarArbus(b2,i), j)) );
crearArbus(inicArbus(), inicArbus(), i) = agregarArbus(inicArbus(), i);
crearArbus(inicArbus (), agregarArbus(b2,k), i) =
agregarArbus(agregarArbus(b2,k), i);
crearArbus(agregarArbus(b1,j), inicArbus(), i) = agregarArbus(agregarArbus(b1,j),i);
crearArbus(agregarArbus(b1,j), agregarArbus(b2,k), i) =
crearArbus(agregarArbus(agregarArbus(b1,j), k), b2, i);
(i==j) => eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),j) = b1;
((not i==i) and not vacioArbus (b1)) =>
eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),j) = agregarArbus(eliminarArbus(b1,j), i);
((not i==j) and vacioArbus (b1)) =>
eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),j) = agregarArbus(inicArbus(),i);
vacioArbus( inicArbus ( )) = True;
vacioArbus (agregarArbus (b1,i)) = False;
subIzquierdo(crearArbus(t1,t2,e)) = t1;
subDerecho(crearArbus(t1,t2,e)) = t2;
raiz(crearArbus(t1,t2,e)) = e;
END-CLASS
```

### Ejemplo 14: La clase Arbus a partir de una relación de herencia con Arbin

```
CLASS Arbus [ Elemento: Con Orden]
IS-SUBTYPE-OF Arbin[Elemento]
BASIC CONSTRUCTORS inicArbus, agregarArbus
EFFECTIVE
OPERATIONS
agregarArbus: Arbus * Elemento - > Arbus;
eliminarArbus: Arbus(t) * Elemento (e) -> Arbus
 pre: not vacioArbin(t):
AXIOMS b1,b2 : Arbus; i, j, k: Elemento;
agregarArbus (inicArbin() as Arbus, i) =
crearArbin (inicArbin(), inicArbin(), i) as Arbus;
(i==i) = >
(agregarArbus(crearArbin (b1,b2,j) as Arbus, i) = crearArbin(b1, b2, j) as Arbus);
(i < j) = > (agregarArbus(crearArbin (b1,b2,j), i) as Arbus =
           crearArbin(agregarArbus(b1,i) b2, j) as Arbus));
(i > j) = > (agregarArbus(crearArbin (b1,b2,j), i) as Arbus =
           crearArbin(b1, agregarArbus(b2,i), j) as Arbus));
crearArbin(inicArbin(), inicArbin(), i) as Arbus =
agregarArbus(inicArbin() as Arbus, i);
crearArbin(inicArbin (), agregarArbus(b2,k), i) =
agregarArbus( agregarArbus(b2,k), i);
crearArbin(agregarArbus(b1,j), inicArbin(), i) as Arbus =
    agregarArbus(agregarArbus(b1,j),i);
crearArbin( agregarArbus(b1,j), agregarArbus(b2,k), i) as Arbus =
crearArbin(agregarArbus(agregarArbus(b1,j), k), b2, i) as Arbus;
(i==j) => eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),j) = b1;
((\text{not i}==\text{i}) \text{ and } (\text{not vacioArbin } (\text{b1})) =>
eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),j) = agregarArbus(eliminarArbus(b1,j), i);
((not i==i) and (vacioArbin(b1)) =>
(eliminarArbus(agregarArbus(b1,i),j) =
agregarArbus(inicArbin() as Arbus,i);
END-CLASS
```

### Ejemplo 15: La clase PostArbin

La clase *PostArbin* refina *Arbin* (Ej. 4) especificando árboles binarios que se recorren en postorden. *PostArbin* hereda las operaciones y axiomas de *Arbin* y *Recorrible* (Ej. 8). Las operaciones *primero* y *resto* heredadas de *Recorrible* se definen ahora en forma completa a partir de un conjunto de axiomas. La operación *fin* se define también en forma completa renombrándola por *vacioArbin* que proviene de *Arbin*. Las funciones

*primero*, *resto* y *fin* se declaran efectivas como *PostArbin*. Nótese que sólo basta listar sus nombres y no repetir sus funcionalidades.

```
CLASS PostArbin [Elem]
```

**IS-SUBTYPE-OF** Arbin [Elem]; Recorrible [Elem] **rename** fin as vacioArbin **EFFECTIVE** 

**TYPE** PostArbin

**OPERATIONS** primero, resto, vacioArbin;

**AXIOMS** t1,t2: PostArbin; x : Elem;

vacioArbin(t1) and vacioArbin(t2) => primero (crearArbin (t1,t2,x)) as PostArbin = x; vacioArbin(t1) and  $(not \ vacioArbin(t2)) =>$ 

primero (crearArbin (t1,t2,x) as PostArbin) = primero (t2);

not vacioArbin(t1) => primero (crearArbin(t1,t2,x) as PostArbin) = primero (t1);

vacioArbin(t1) and vacioArbin(t2) =>

resto(crearArbin(t1,t2,x) as PostArbin) = inicArbin() as PostArbin;

vacioArbin(t1) and (not vacioArbin(t2)) =>

resto (crearArbin (t1, t2, x)as PostArbin) = crearArbin(t1,resto(t2),x) as PostArbin; not vacioArbin(t1) =>

resto(crearArbin(t1,t2,x)) as PostArbin) = crearArbin(resto(t1), t2, x) as PostArbin;

**END-CLASS**