

Metodología de la Programación

*Grado en Ingeniería Informática de Gestión y Sistemas de Información
Escuela de Ingeniería de Bilbao (UPV/EHU)*

Departamento de Lenguajes y Sistemas Informáticos

Curso: 1º

Curso académico: 2020-2021

Grupo 01

Tema 5: Especificación ecuacional de los tipos abstractos de datos (TAD)

2,5 puntos

06-05-2021

Solución

Índice

1	Especificación ecuacional — Listas (0,750 puntos)	2
1.1	Especificación ecuacional de la función <i>selec</i> (0,550 puntos)	2
1.2	Desarrollo de un ejemplo para la función <i>selec</i> (0,200 puntos)	3
2	Inducción sobre listas (1,000 puntos)	4
2.1	Especificación ecuacional de la función <i>longitud</i> (0,100 puntos)	4
2.2	Especificación ecuacional de la función <i>eliminar</i> (0,100 puntos)	4
2.3	Especificación ecuacional de la función <i>++</i> (0,100 puntos)	4
2.4	Prueba por inducción (0,100 + 0,600 puntos)	5
3	Especificación ecuacional — Pilas (0,200 puntos)	8
3.1	Especificación ecuacional de la función <i>sm</i> (0,200 puntos)	8
4	Especificación ecuacional — Colas (0,150 puntos)	10
4.1	Especificación ecuacional de la función <i>edt</i> (0,150 puntos)	10
5	Especificación ecuacional — Árboles binarios (0,400 puntos)	10
5.1	Especificación ecuacional de la función <i>riq</i> (0,400 puntos)	10

Lista de figuras

1	Árbol binario <i>a</i> . Los nodos que forman la rama más a la izquierda están señalados en amarillo.	12
2	Árbol binario <i>riq</i> (18, <i>a</i>). Los nodos que han sido modificados con respecto al árbol binario <i>a</i> de la figura 1 están señalados en amarillo.	12
3	Árbol binario <i>b</i> . Los nodos que forman la rama más a la izquierda están señalados en amarillo.	13
4	Árbol binario <i>riq</i> (40, <i>b</i>). Los nodos que han sido modificados con respecto al árbol binario <i>b</i> de la figura 3 están señalados en amarillo.	13

1.2 Desarrollo de un ejemplo para la función *selec* (0,200 puntos)

Una vez dadas las ecuaciones, desarrollar paso a paso el siguiente ejemplo. En cada paso hay que indicar qué ecuación se ha utilizado:

$$selec([8, 7, 5, 9, 7], [True, False, False, True, False])$$

Solución

$$selec([8, 7, 5, 9, 7], [True, False, False, True, False]) =$$

$$selec(\underbrace{8}_x : \underbrace{7 : 5 : 9 : 7 : []}_s, \underbrace{True : False : False : True : False : []}_r) = (4^a \text{ ec.})$$

$$primero(r) = True, \text{ resto}(r) = False : False : True : False : []$$

$$8 : selec(\underbrace{7}_x : \underbrace{5 : 9 : 7 : []}_s, \underbrace{False : False : True : False : []}_r) = (5^a \text{ ec.})$$

$$primero(r) = False, \text{ resto}(r) = False : True : False : []$$

$$8 : selec(\underbrace{5}_x : \underbrace{9 : 7 : []}_s, \underbrace{False : True : False : []}_r) = (5^a \text{ ec.})$$

$$primero(r) = False, \text{ resto}(r) = True : False : []$$

$$8 : selec(\underbrace{9}_x : \underbrace{7 : []}_s, \underbrace{True : False : []}_r) = (4^a \text{ ec.})$$

$$primero(r) = True, \text{ resto}(r) = False : []$$

$$8 : 9 : selec(\underbrace{7}_x : \underbrace{[]}_s, \underbrace{False : []}_r) = (5^a \text{ ec.})$$

$$primero(r) = False, \text{ resto}(r) = []$$

$$8 : 9 : selec([], \underbrace{[]}_r) = (1^a \text{ ec.})$$

$$8 : 9 : [] =$$

$$[8, 9]$$

2 Inducción sobre listas (1,000 puntos)

2.1 Especificación ecuacional de la función *longitud* (0,100 puntos)

Especificar ecuacionalmente la función *longitud* que, dada una lista de tipo t , devuelve el número de elementos de la lista.

$$\text{longitud} :: ([t]) \rightarrow \text{Int}$$

Ejemplos

$$\triangleright \text{longitud}([8, 5, 9, 5]) = 4 \qquad \triangleright \text{longitud}([80]) = 1 \qquad \triangleright \text{longitud}([]) = 0$$

Solución

$$\text{longitud} :: ([t]) \rightarrow \text{Int}$$

$$\text{longitud}([]) = 0 \qquad (1^{\text{a}} \text{ ec.})$$

$$\text{longitud}(a : b) = 1 + \text{longitud}(b) \quad (2^{\text{a}} \text{ ec.})$$

2.2 Especificación ecuacional de la función *eliminar* (0,100 puntos)

Especificar ecuacionalmente la función *eliminar* que, dados un elemento de tipo t y una lista de tipo $[t]$, devuelve la lista que se obtiene eliminando, de la lista dada, todas las apariciones del elemento dado.

$$\text{eliminar} :: (t, [t]) \rightarrow [t]$$

Ejemplos

$$\begin{aligned} \triangleright \text{eliminar}(6, [5, 6, 20, 6, 6, 10, 34]) &= [5, 20, 10, 34] & \triangleright \text{eliminar}(8, [8, 8, 8]) &= [] \\ \triangleright \text{eliminar}(8, [5, 20, 34]) &= [5, 20, 34] & \triangleright \text{eliminar}(15, []) &= [] \end{aligned}$$

Solución

$$\text{eliminar} :: (t, [t]) \rightarrow [t]$$

$$\text{eliminar}(c, []) = [] \qquad (3^{\text{a}} \text{ ec.})$$

$$\begin{aligned} \text{eliminar}(c, d : e) & \\ \quad | c == d &= \text{eliminar}(c, e) \quad (4^{\text{a}} \text{ ec.}) \\ \quad | c \neq d &= d : \text{eliminar}(c, e) \quad (5^{\text{a}} \text{ ec.}) \end{aligned}$$

2.3 Especificación ecuacional de la función $++$ (0,100 puntos)

Especificar ecuacionalmente la función $++$ que, dadas dos listas de tipo $[t]$, devuelve la lista que se obtiene concatenando las dos listas dadas.

$$++ :: ([t], [t]) \rightarrow [t]$$

Ejemplos

$$\begin{aligned} \triangleright [1, 8] ++ [4, 0, 8, 7] &= [1, 8, 4, 0, 8, 7] & \triangleright [1, 8] ++ [] &= [1, 8] \\ \triangleright [] ++ [4, 0, 8, 7] &= [4, 0, 8, 7] & \triangleright [] ++ [] &= [] \end{aligned}$$

Solución

$$(++) :: ([t], [t]) \rightarrow [t]$$

$$[] ++ f = f \quad (6^{\text{a}} \text{ ec.})$$

$$(g : h) ++ f = g : (h ++ f) \quad (7^{\text{a}} \text{ ec.})$$

2.4 Prueba por inducción (0,100 + 0,600 puntos)

Probar por inducción que para cualquier elemento x (de tipo t) y cualquier par de listas s y r (de tipo $[t]$), se cumple la siguiente propiedad.

$$\text{longitud}(\text{eliminar}(x, s ++ r)) = \text{longitud}(\text{eliminar}(x, s)) + \text{longitud}(\text{eliminar}(x, r))$$

La inducción debe realizarse sobre la lista s considerando el caso básico $s = []$ y el caso inductivo $s = z : w$. La hipótesis de la inducción consistirá en suponer que para el elemento x y las listas w y r se cumple la propiedad que se está probando. Se necesitan las siguientes propiedades:

- (Prop 1) La suma es asociativa: $i + (j + k) = (i + j) + k$.
- (Prop 2) 0 es elemento neutro para la suma: $i + 0 = 0 + i = i$.

Solución

Caso simple: $s = []$

$$i \underbrace{\text{longitud}(\text{eliminar}(x, [] ++ r))}_{\alpha} = \underbrace{\text{longitud}(\text{eliminar}(x, []))}_{\beta} + \text{longitud}(\text{eliminar}(x, r)) ?$$

Desarrollo de α y β :

- Desarrollo de α :

$$\alpha =$$

$$\text{longitud}(\text{eliminar}(x, \underbrace{[] ++ r})) = (6^{\text{a}} \text{ ec.})$$

$$\text{longitud}(\text{eliminar}(x, r))$$

- Desarrollo de β :

$$\beta =$$

$$\text{longitud}(\underbrace{\text{eliminar}(x, [])}_{\beta}) + \text{longitud}(\text{eliminar}(x, r)) = (3^{\text{a}} \text{ ec.})$$

$$\underbrace{\text{longitud}([])}_{\beta} + \text{longitud}(\text{eliminar}(x, r)) = (1^{\text{a}} \text{ ec.})$$

$$\underbrace{0 + \text{longitud}(\text{eliminar}(x, r))}_{\beta} = (\text{Prop 2})$$

$$\text{longitud}(\text{eliminar}(x, r))$$

Se ha obtenido la misma expresión en ambos lados (α y β).

Caso inductivo: $s = z : w$

$$¿ \underbrace{longitud(eliminar(x, (z : w) + +r))}_{\gamma} = \underbrace{longitud(eliminar(x, (z : w))) + longitud(eliminar(x, r))}_{\delta} ?$$

Hipótesis de la inducción (hi):

$$\underbrace{longitud(eliminar(x, w + +r))}_{\lambda} = \underbrace{longitud(eliminar(x, w)) + longitud(eliminar(x, r))}_{\pi}$$

Desarrollo de γ y δ :

- Desarrollo de γ :

$$\gamma =$$

$$longitud(eliminar(x, \underbrace{(z : w) + +r})) = (7^a \text{ ec.})$$

$$longitud(\underbrace{eliminar(x, z : (w + +r))}) = \dots$$

Para seguir desarrollando esa expresión, es necesario diferenciar los subcasos $x = z$ y $x \neq z$:

- Subcaso $x = z$:

$$longitud(\underbrace{eliminar(x, z : (w + +r))}) = (4^a \text{ ec.})$$

$$\underbrace{longitud(eliminar(x, w + +r))}_{\lambda} = (hi)$$

$$\underbrace{longitud(eliminar(x, w)) + longitud(eliminar(x, r))}_{\pi}$$

- Subcaso $x \neq z$:

$$longitud(\underbrace{eliminar(x, z : (w + +r))}) = (5^a \text{ ec.})$$

$$\underbrace{longitud(z : eliminar(x, w + +r))}_{\lambda} = (2^a \text{ ec.})$$

$$1 + \underbrace{longitud(eliminar(x, w + +r))}_{\lambda} = (hi)$$

$$1 + \underbrace{(longitud(eliminar(x, w)) + longitud(eliminar(x, r)))}_{\pi}$$

- Desarrollo de δ :

$$\delta =$$

$$longitud(\underbrace{eliminar(x, z : w)}) + longitud(eliminar(x, r)) = \dots$$

Para seguir desarrollando esa expresión, es necesario diferenciar los subcasos $x = z$ y $x \neq z$:

○ Subcaso $x = z$:

$$\text{longitud}(\underbrace{\text{eliminar}(x, z : w)}_{\pi}) + \text{longitud}(\text{eliminar}(x, r)) = (4^{\text{a}} \text{ ec.})$$

$$\underbrace{\text{longitud}(\text{eliminar}(x, w)) + \text{longitud}(\text{eliminar}(x, r))}_{\pi}$$

Para el subcaso $x = z$, se ha obtenido la misma expresión tanto en el lado γ como en el δ . Por tanto, cuando se cumple $x = z$, las expresiones γ y δ son iguales.

○ Subcaso $x \neq z$:

$$\text{longitud}(\underbrace{\text{eliminar}(x, z : w)}_{\pi}) + \text{longitud}(\text{eliminar}(x, r)) = (5^{\text{a}} \text{ ec.})$$

$$\underbrace{\text{longitud}(z : \text{eliminar}(x, w))}_{\pi} + \text{longitud}(\text{eliminar}(x, r)) = (2^{\text{a}} \text{ ec.})$$

$$(1 + \text{longitud}(\text{eliminar}(x, w))) + \text{longitud}(\text{eliminar}(x, r)) = (\text{Prop 1})$$

$$1 + \underbrace{(\text{longitud}(\text{eliminar}(x, w)) + \text{longitud}(\text{eliminar}(x, r)))}_{\pi}$$

También para el subcaso $x \neq z$, se ha obtenido la misma expresión tanto en el lado γ como en el δ . Por tanto, cuando se cumple $x \neq z$, las expresiones γ y δ son iguales.

En resumen, se han desarrollado las expresiones γ y δ y se ha constatado que son iguales. En ambos casos, se han tenido que considerar los subcasos $x = z$ y $x \neq z$ y se ha comprobado que bajo el supuesto de que se cumple $x = z$, γ y δ son iguales y que bajo el supuesto de que se cumple $x \neq z$, γ y δ son también iguales.

En la tabla 1 de la página 12, se recogen las denominaciones de las letras griegas utilizadas en la solución del ejercicio de inducción sobre listas.

3 Especificación ecuacional — Pilas (0,200 puntos)

3.1 Especificación ecuacional de la función sm (0,200 puntos)

Especificar ecuacionalmente la función sm que, dadas dos pilas de enteros, realiza lo siguiente:

- ☐ Si las pilas tienen distinta altura, devuelve un mensaje de error.
- ☐ Si las pilas tienen la misma altura, devuelve la pila que se genera colocando a cada altura un valor que depende del signo de los elementos que están a la misma altura. El criterio a seguir es el siguiente:
 - ◇ Si las dos pilas son vacías, se ha de devolver la pila vacía.
 - ◇ Si no, si el elemento de la segunda pila es 0, colocar el valor -1 .
 - ◇ Si no, si alguno de los dos elementos es negativo, colocar el valor -2 .
 - ◇ Si no, es decir, si el elemento de la primera pila no es negativo (≥ 0) y el elemento de la segunda pila es positivo (≥ 1), colocar el resultado de la división entera entre el elemento de la primera pila y el elemento de la segunda pila. Por tanto, el elemento de la primera pila dividido por el elemento de la segunda pila.

Además de las operaciones constructoras $Pvacía$ y $Apilar$, se pueden utilizar las siguientes funciones auxiliares sin necesidad de definir las:

- es_pvacia , que dada una pila, devuelve $True$ si la pila es vacía y $False$ en caso contrario.
- $altura$, que dada una pila, devuelve el número de elementos de la pila.
- $cima$, que dada una pila, devuelve el elemento que está más arriba.
- $desapilar$, que dada una pila, devuelve la pila que se obtiene al quitar el elemento de la cima (el que está más arriba).

Ejemplos

- ▷ En este primer ejemplo, se tienen dos pilas de altura 9 representadas gráficamente. En la pila resultado se indica en qué casos se ha realizado la división entera.

12	3	4	12 div 3
2	2	1	2 div 2
-7	10	-2	
5	8	0	5 div 8
20	2	10	20 div 2
-3	0	-1	
32	4	8	32 div 4
-6	-4	-2	
15	0	-1	

- ▷ En este segundo ejemplo, se tienen dos pilas de altura 2 representadas mediante expresiones formadas con las dos operaciones constructoras: $Pvacía$ y $Apilar$. En la altura 2 se realiza la división $12 \text{ div } 3$, es decir, 4. En la altura 1, estamos en uno de los casos en los que no hay que realizar la división: el elemento de la segunda pila no es 0, pero el de la primera pila es negativo y, consecuentemente, se ha puesto -2 .

$$sm(Apilar(12, Apilar(-10, Pvacía)), Apilar(3, Apilar(11, Pvacía))) = \\ Apilar(4, Apilar(-2, Pvacía))$$

Solución

$sm :: (Pila\ Int, Pila\ Int) \rightarrow Pila\ Int$

$sm(Pvacia, r)$		
$es_pvacia(r)$	$= Pvacia$	(1ª ec.)
$otherwise$	$= error\ "Distinta\ altura"$	(2ª ec.)

$sm(Apilar(x, s), r)$		
$altura(Apilar(x, s)) \neq altura(r)$	$= error\ "Distinta\ altura"$	(3ª ec.)
$cima(r) == 0$	$= Apilar(-1, sm(s, desapilar(r)))$	(4ª ec.)
$x < 0 \parallel cima(r) < 0$	$= Apilar(-2, sm(s, desapilar(r)))$	(5ª ec.)
$otherwise$	$= Apilar((x \div cima(r)), sm(s, desapilar(r)))$	(6ª ec.)

4 Especificación ecuacional — Colas (0,150 puntos)

4.1 Especificación ecuacional de la función *edt* (0,150 puntos)

Especificar ecuacionalmente la función *edt* que, dados un número entero y una cola de enteros, devuelve la cola que se obtiene eliminando los elementos de dicha cola que son distintos al número dado. Si la cola inicial es vacía, se ha de devolver la cola vacía.

Ejemplos

- ▷ $edt(8, \langle\langle 5, 7, 8, 8, 1, 8 \rangle\rangle) = \langle\langle 8, 8, 8 \rangle\rangle$
- ▷ $edt(8, \langle\langle 5, 7, 1 \rangle\rangle) = \langle\langle \rangle\rangle$
- ▷ $edt(8, \langle\langle 7, 8, 4 \rangle\rangle) = \langle\langle 8 \rangle\rangle$
- ▷ $edt(8, Poner(Poner(Poner(Cvacía, 7), 8), 4)) = Poner(Cvacía, 8)$

Solución

$$\begin{aligned}
 edt &:: (Int, Cola\ Int) \rightarrow Cola\ Int \\
 \\
 edt(x, Cvacía) &= Cvacía \quad (1^a\ ec.) \\
 \\
 \begin{array}{ll}
 edt(x, Poner(s, y)) & \\
 \quad | \ x == y & = Poner(edt(x, s), y) \quad (2^a\ ec.) \\
 \quad | \ x \neq y & = edt(x, s) \quad (3^a\ ec.)
 \end{array}
 \end{aligned}$$

5 Especificación ecuacional — Árboles binarios (0,400 puntos)

5.1 Especificación ecuacional de la función *riq* (0,400 puntos)

Especificar ecuacionalmente la función *riq* que, dados un valor de tipo *t* y un árbol binario de tipo *t*, devuelve el árbol binario que se obtiene sustituyendo por el valor dado, los valores de los nodos de la rama que está más a la izquierda en el árbol de entrada. Si el árbol de entrada es vacío, se ha de devolver el árbol vacío.

Los nodos de la rama que está más a la izquierda son la raíz y todos los nodos que se encuentran en el camino entre la raíz y la hoja que está más a la izquierda. La hoja que está más a la izquierda es aquella a la cual se accede desde la raíz eligiendo, siempre que se pueda, el camino que va por el subárbol izquierdo correspondiente. Solo en caso de que no haya subárbol izquierdo pero sí subárbol derecho, se sigue por el subárbol derecho.

Además de las operaciones constructoras *Avacio* y *Crear*, se puede utilizar la función *es_avacio* que decide si un árbol binario es vacío o no, devolviendo *True* o *False* según el caso.

Ejemplos

- ▷ En la figura 1 de la página 12, se muestra la representación gráfica —o diagrama— de un árbol binario al que se le ha llamado *a*. En esa figura, los nodos que pertenecen a la rama que está más a la izquierda del árbol binario *a* aparecen marcados con el color amarillo. En la figura 2 de la página 12, se muestra el diagrama del árbol binario *riq*(18, *a*), es decir, el árbol binario que se ha obtenido a partir del árbol binario *a* sustituyendo por 18 el valor de los nodos que conforman la rama que está más a la izquierda.

- ▷ En la figura 3 de la página 13, se muestra el diagrama de un árbol binario al que se le ha llamado b . En esa figura, los nodos que pertenecen a la rama que está más a la izquierda del árbol binario b aparecen marcados con el color amarillo. En la figura 4 de la página 13, se muestra el diagrama del árbol binario $riq(40, b)$, es decir, el árbol binario que se ha obtenido a partir del árbol binario b sustituyendo por 40 el valor de los nodos que conforman la rama que está más a la izquierda.
- ▷ En la tabla 2 de la página 13, se muestra la aplicación de la función riq al número 18 y a un árbol binario representado de manera formal, es decir, utilizando las operaciones constructoras $Avacio$ y $Crear$. Después de la igualdad ($=$) se presenta el árbol binario resultante.

Solución

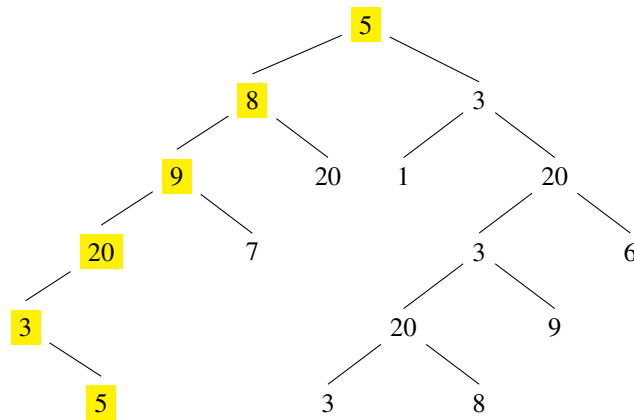
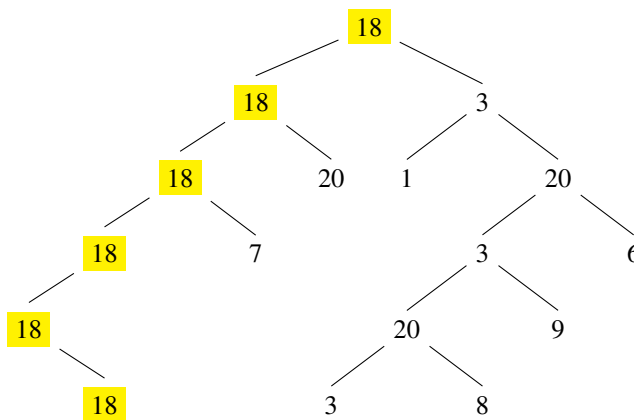
$$riq :: (t, Arbin\ t) \rightarrow Arbin\ t$$

$$riq(x, Avacio) = Avacio \quad (1^a\ ec.)$$

$$riq(x, Crear(y, a, b)) = \begin{array}{l} | \text{es_avacio}(a) \\ | \text{otherwise} \end{array} \quad \begin{array}{l} = Crear(x, a, riq(x, b)) \\ = Crear(x, riq(x, a), b) \end{array} \quad \begin{array}{l} (2^a\ ec.) \\ (3^a\ ec.) \end{array}$$

Letras griegas utilizadas en la solución del ejercicio de inducción sobre listas:					
α : alfa	β : beta	γ : gamma	δ : delta	λ : lambda	π : pi

Tabla 1: Denominaciones de las letras griegas utilizadas en la solución del ejercicio de inducción sobre listas.

Figura 1: Árbol binario a . Los nodos que forman la rama más a la izquierda están señalados en amarillo.Figura 2: Árbol binario $riq(18, a)$. Los nodos que han sido modificados con respecto al árbol binario a de la figura 1 están señalados en amarillo.

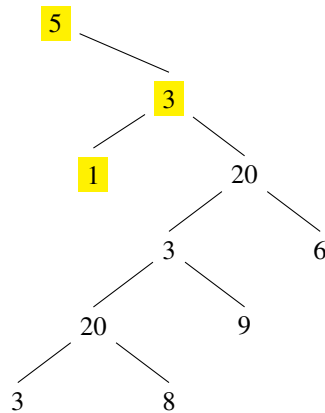


Figura 3: Árbol binario b . Los nodos que forman la rama más a la izquierda están señalados en amarillo.

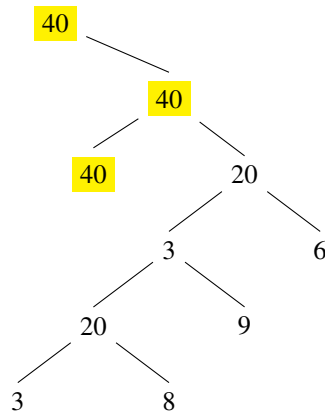


Figura 4: Árbol binario $riq(40, b)$. Los nodos que han sido modificados con respecto al árbol binario b de la figura 3 están señalados en amarillo.

```

riq(18, Crear(1, Crear(2, Avacio, Avacio),
                  Crear(3, Crear(4, Avacio, Avacio),
                          Avacio
                  )
            )
    )
=
    Crear(18, Crear(18, Avacio, Avacio),
          Crear(3, Crear(4, Avacio, Avacio),
                  Avacio
          )
    )
  
```

Tabla 2: Aplicación de la función riq al número 18 y a un árbol binario. Después de la igualdad, se muestra el árbol resultante.