Algoritmos y Estructuras de Datos I

Primer cuatrimestre de 2018

Departamento de Computación - FCEyN - UBA

Secuencias o listas

1

Secuencias, Notación

- ▶ Una forma de escribir un elemento de tipo $seq\langle T \rangle$ es escribir términos de tipo T separados por comas, entre $\langle \dots \rangle$.
 - $ightharpoonup \langle 1,2,3,4,1,0 \rangle$ es una secuencia de \mathbb{Z} .
 - $ightharpoonup \langle 1, 1+1, 3, 2*2, 5 \mod 2, 0 \rangle$ es otra secuencia de \mathbb{Z} (igual a la anterior).
- ► La secuencia vacía se escribe ⟨⟩, cualquiera sea el tipo de los elementos de la secuencia.
- ▶ Se puede formar secuencias de elementos de cualquier tipo.
 - ▶ Como $seq\langle \mathbb{Z} \rangle$ es un tipo, podemos armar secuencias de $seq\langle \mathbb{Z} \rangle$ (secuencias de secuencias de \mathbb{Z} , o sea $seq\langle seq\langle \mathbb{Z} \rangle \rangle$).

Secuencias

- ► **Secuencia:** Varios elementos del mismo tipo *T*, posiblemente repetidos, ubicados en un cierto orden.
- ▶ seq⟨T⟩ es el tipo de las secuencias cuyos elementos son de tipo T.
- ► T es un tipo arbitrario.
 - ► Hay secuencias de ℤ, de Bool, de Días, de 5-uplas;
 - ▶ también hay secuencias de secuencias de *T*;
 - etcétera.

2

Secuencias bien formadas

Indicar si las siguientes secuencias están bien formadas. Si están bien formadas, indicar su tipo $(seq\langle \mathbb{Z} \rangle, etc...)$

- $\blacktriangleright \langle 1, 2, 3, 4, 5 \rangle$? Bien Formada. Tipa como $seq\langle \mathbb{Z} \rangle$ y $seq\langle \mathbb{R} \rangle$
- ► $(1,2,3,4,\frac{1}{0})$? No está bien formada porque uno de sus componentes está indefinido
- ► $\langle 1, true, 3, 4, 5 \rangle$? No está bien formada porque no es homogénea (Bool y \mathbb{Z})
- $\langle 'a',2,3,4,5 \rangle$? No está bien formada porque no es homogénea (*Char* y \mathbb{Z})
- $\langle 'H', 'o', 'I', 'a' \rangle$? Bien Formada. Tipa como $seq\langle Char \rangle$
- ► ⟨true, false, true, true⟩? Bien Formada. Tipa como seq⟨Bool⟩
- $\langle \frac{2}{5}, \pi, e \rangle$? Bien Formada. Tipa como $seq\langle \mathbb{R} \rangle$
- \blacktriangleright $\langle \rangle$? Bien formada. Tipa como cualquier secuencia $seq\langle X \rangle$ donde X es un tipo válido.
- ▶ $\langle \langle \rangle \rangle$? Bien formada. Tipa como cualquier secuencia $seq\langle seq\langle X\rangle \rangle$ donde X es un tipo válido.

Funciones sobre secuencias

Longitud

- ▶ $length(a : seq\langle T \rangle) : \mathbb{Z}$
 - ▶ Representa la longitud de la secuencia a.
 - ► Notación: *length*(a) se puede escribir como |a| o como a.*length*.
- ► Ejemplos:
 - $|\langle\rangle|=0$
 - $|\langle H', o', H', a' \rangle| = 4$
 - $\qquad |\langle 1,1,1,1\rangle|=4$

5

Funciones con secuencias

Igualdad

Dos secuencias s_0 y s_1 (notación $s_0 = s_1$) son iguales si y sólo si

- ► Tienen la misma cantidad de elementos
- ▶ Dada una posición, el elemento contenido en la secuencia s_0 es igual al elemento contenido en la secuencia s_1 .

Ejemplos:

- $ightharpoonup \langle 1, 2, 3, 4 \rangle = \langle 1, 2, 3, 4 \rangle$? Sí
- ► ⟨⟩ = ⟨⟩ ? Sí
- $ightharpoonup \langle 4, 4, 4 \rangle = \langle 4, 4, 4 \rangle$? Sí
- $ightharpoonup \langle 1, 2, 3, 4, 5 \rangle = \langle 1, 2, 3, 4 \rangle$? No
- $\blacktriangleright~\langle 1,2,3,4,5\rangle = \langle 1,2,4,5,6\rangle$? No

Funciones con secuencias

I-ésimo elemento

- ► Indexación: $seq\langle T \rangle [i : \mathbb{Z}] : T$
 - ▶ Requiere $0 \le i < |a|$.
 - ▶ Es el elemento en la *i*-ésima posición de *a*.
 - La primera posición es la 0.
 - ▶ Notación: a[i].
- ► Ejemplos:
 - ('H','o','I','a')[0] = 'H'
 - $\langle 'H', 'o', 'I', 'a' \rangle [1] = 'o'$

 - $ightharpoonup \langle 1, 1, 1, 1 \rangle [0] = 1$
 - $ightharpoonup \langle \rangle [0] = \bot$ (Indefinido)
 - $ightharpoonup \langle 1,1,1,1 \rangle [7] = \bot$ (Indefinido)

Funciones con secuencias

Cabeza o Head

- ► Cabeza: $head(a : seq\langle T \rangle) : T$
 - Requiere |a| > 0.
 - ▶ Es el primer elemento de la secuencia a.
 - ► Es equivalente a la expresión a[0].
- ► Ejemplos:

 - $head(\langle 1, 1, 1, 1 \rangle) = 1$
 - ▶ $head(\langle \rangle) = \bot$ (Indefinido)

Funciones con secuencias

Cola o Tail

- ► Cola: $tail(a : seq\langle T \rangle) : seq\langle T \rangle$
 - ▶ Requiere |a| > 0.
 - ► Es la secuencia resultante de eliminar su primer elemento.
- ► Ejemplos:
 - $\blacktriangleright tail(\langle'H','o','I','a'\rangle) = \langle'o','I','a'\rangle$
 - ightharpoonup tail $(\langle 1,1,1,1\rangle)=\langle 1,1,1\rangle$
 - ightharpoonup tail($\langle \rangle$) = \perp (Indefinido)

9

Funciones con secuencias

Agregar al principio o addFirst

- ▶ Agregar cabeza: $addFirst(t : T, a : seq\langle T \rangle) : seq\langle T \rangle$
 - ► Es una secuencia con los elementos de *a*, agregándole *t* como primer elemento.
 - Es una función que no se indefine
- ► Ejemplos:
 - $\Rightarrow addFirst('x', \langle 'H', 'o', 'l', 'a' \rangle) = \langle 'x', 'H', 'o', 'l', 'a' \rangle$
 - $addFirst(5, \langle 1, 1, 1, 1 \rangle) = \langle 5, 1, 1, 1, 1 \rangle$
 - $addFirst(1,\langle\rangle) = \langle 1 \rangle$

10

Funciones con secuencias

Concatenación o concat

- ▶ Concatenación: $concat(a : seq\langle T \rangle, b : seq\langle T \rangle) : seq\langle T \rangle$
 - ▶ Es una secuencia con los elementos de a, seguidos de los de b.
 - Notación: concat(a, b) se puede escribir a ++ b.
- ► Ejemplos:
 - $\qquad \qquad \mathsf{concat}(\langle 'H','o'\rangle,\langle 'I','a'\rangle) = \langle 'H','o','I','a'\rangle$
 - $concat(\langle 1, 2 \rangle, \langle 3, 4 \rangle) = \langle 1, 2, 3, 4 \rangle$
 - $concat(\langle \rangle, \langle \rangle) = \langle \rangle$
 - $concat(\langle 2,3\rangle,\langle \rangle) = \langle 2,3\rangle$
 - $\qquad \qquad \textbf{concat}\big(\langle\rangle,\langle 5,7\rangle\big) = \langle 5,7\rangle \\$

Funciones con secuencias

Subsecuencia o subseq

- ► Subsecuencia: $subseq(a : seq\langle T \rangle, d, h : \mathbb{Z}) : \langle T \rangle$
 - ► Es una sublista de *a* en las posiciones entre *d* (inclusive) y *h* (exclusive).
 - ▶ Cuando no es $0 \le d \le h \le |a|$, se indefine!
 - ▶ Cuando es $0 \le d = h \le |a|$, retorna la secuencia vacía.
- ► Ejemplos:
 - $subseq(\langle 'H', 'o', 'I', 'a' \rangle, 0, 1) = \langle 'H' \rangle$
 - subseq $(\langle 'H', 'o', 'l', 'a' \rangle, 0, 4) = \langle 'H', 'o', 'l', 'a' \rangle$
 - subseq($\langle 'H', 'o', 'I', 'a' \rangle, 2, 2$) = $\langle \rangle$
 - subseq($\langle 'H', 'o', 'I', 'a' \rangle, -1, 3$) = \bot
 - $subseq(\langle 'H', 'o', 'l', 'a' \rangle, 0, 10) = \bot$
 - subseq($\langle 'H', 'o', 'I', 'a' \rangle, 3, 1$) = \bot

Funciones con secuencias

► Cambiar una posición:

 $setAt(a : seq\langle T \rangle, i : \mathbb{Z}, val : T) : seq\langle T \rangle$

- ▶ Requiere 0 < i < |a|
- Es una secuencia igual a a, pero con valor val en la posición i.
- ► Ejemplos:
 - $> setAt(\langle'H','o','I','a'\rangle,0,'X') = \langle'X','o','I','a'\rangle$
 - $\blacktriangleright setAt(\langle'H','o','I','a'\rangle,3,'A') = \langle'H','o','I','A'\rangle$
 - $setAt(\langle \rangle, 0, 5) = \bot$ (Indefinido)

13

Operaciones sobre secuencias

- ▶ $length(a : seq\langle T \rangle) : \mathbb{Z} \text{ (notación } |a|)$
- ▶ Indexación: $seg\langle T \rangle [i : \mathbb{Z}] : T$
- ▶ Igualdad: $seq\langle T \rangle = seq\langle T \rangle$
- ▶ $head(a : seq\langle T \rangle) : T$
- ightharpoonup tail(a: seq $\langle T \rangle$): seq $\langle T \rangle$
- ightharpoonup addFirst(t : T, a : $seq\langle T \rangle$) : $seq\langle T \rangle$
- $concat(a : seq\langle T \rangle, b : seq\langle T \rangle) : seq\langle T \rangle$ (notación a++b)
- ▶ $subseq(a : seq\langle T \rangle, d, h : \mathbb{Z}) : \langle T \rangle$
- ightharpoonup setAt(a: seq $\langle T \rangle$, i: \mathbb{Z} , val: T): seq $\langle T \rangle$

Lemas sobre secuencias

Sea s_0 , s_1 secuencias de tipo T y e un elemento de tipo T. Justificar brevemente por qué cada una de las siguientes afirmaciones son verdaderas:

- ► $|addFirst(e, s_0)| = 1 + |s_0|$? Sí
- $ightharpoonup |concat(s_0, s_1)| = |s_0| + |s_1|$? Sí
- $ightharpoonup s_0 = tail(addFirst(e, s_0))$? Sí
- $ightharpoonup s_0 = subseq(s_0, 0, |s_0|)$? Sí
- $ightharpoonup s_0 = subseq(concat(s_0, s_1), 0, |s_0|)$? Sí
- ▶ $head(addFirst(e, s_0)) = e$? Sí
- ightharpoonup addFirst $(e, s_0)[0] = e$? Sí
- ▶ $addFirst(e, s_0)[0] = head(addFirst(e, s_0))$? Sí

Repaso: Cuantificadores

El lenguaje de especificación provee formas de predicar sobre los elementos de un tipo de datos

- ▶ $(\forall x : T)P(x)$: Afirma que todos los elementos de tipo T cumplen la propiedad P.
 - ▶ Se lee "Para todo x de tipo T se cumple P(x)"
- ▶ $(\exists x : T)P(x)$: Afirma que al menos un elemento de tipo T cumple la propiedad P.
 - ▶ Se lee "Existe al menos un x de tipo T que cumple P(x)"

Ejemplo

- ► Crear un predicado que sea **Verdadero** si y sólo si una secuencia de enteros sólo posee enteros mayores a 5.
- ► Solución:

```
pred seq_gt_five(s: seq\langle \mathbb{Z} \rangle) {
   (\forall i: \mathbb{Z})(0 \leq i < |s| \rightarrow_L s[i] > 5)
```

Ejemplo

- ► Crear un predicado que sea **Verdadero** si y sólo si hay algún elemento en la secuencia s que sea par y mayor que 5.
- ► Solución:

```
pred seq_has_elem_even_gt_five(s: seq\langle \mathbb{Z}\rangle) {
     ((0 \le i < |s| \land s[i] \mod 2 = 0) \land_L (s[i] > 5))
```

Ejemplo

- ► Crear un predicado que sea **Verdadero** si y sólo si todos los elementos en posiciones pares de una secuencia de enteros sson mayores a 5.
- ▶ Solución:

```
pred seq_even_gt_five(s: seq(\mathbb{Z})) {
   (\forall i: \mathbb{Z})(
      ((0 \le i < |s|) \land (i \mod 2 = 0))
         \rightarrow_L s[i] > 5
```

Predicando sobre secuencias

Secuencia vacía o "isEmpty"

- ▶ Definir un predicado isEmpty que indique si la secuencia s no tiene elementos.
- ► Solución

```
pred isEmpty(s: seq\langle T \rangle) {
  |s|=0
```

Predicando sobre secuencias

Pertenencia o "has"

- ▶ Definir un predicado has que indique si el elemento *e* aparece (al menos una vez) en la secuencia *s*.
- ► Solución

```
pred has(s: seq\langle T \rangle, e: T) { (\exists i : \mathbb{Z})(0 \le i < |s| \land_L s[i] = e) }
```

▶ Notación: Podemos utilizar este predicado como $e \in s$

21

Predicando sobre secuencias

Cambiar un elemento o "setAt"

- ▶ Definir un predicado isSetAt(s1,s2,e,i) que indique si la secuencia s1 es igual a la secuencia s2 pero reemplazando el elemento de la posición i con el elemento e.
- ► En el caso que **no se cumpla** que $0 \le i < \#(s2)$, retornar **Falso** sólo si ambas secuencias **no son** iguales.
- ► Solución

```
pred igualLongitud(s1, s2:seq\langle T\rangle) { |s1|=|s2| } pred enRango(i: \mathbb{Z}, s:seq\langle T\rangle) { 0 \leq i < |s| }
```

Predicando sobre secuencias

Igualdad o "equals"

- ► Definir un predicado equals(s1,s2) que indique si la secuencia s1 es igual a la secuencia s2.
- ► Solución

```
pred equals(s1, s2: seq\langle T \rangle) { s1 = s2 }
```

Predicando sobre secuencias

```
Cambiar un elemento o "setAt" (cont.)
```

\sum - Sumatoria

El lenguaje de especificación provee formas de acumular resultados para los tipos numéricos $\mathbb Z$ y $\mathbb R.$

El término

$$\sum_{i=from}^{to} Expr(i)$$

retorna la suma de todas las expresiones Expr(i) entre from y to. Es decir,

$$Expr(from) + Expr(from + 1) + \cdots + Expr(to - 1) + Expr(to)$$

- ▶ Expr(i) debe ser un tipo numérico (\mathbb{R} o \mathbb{Z}).
- ▶ from y to es un rango (finito) de valores enteros y from ≤ to (retorna 0 si no se cumple).
- ▶ Si existe *i* tal que $from \le i \le to$ y $Expr(i) = \bot$, entonces toda la expresión se indefine!

25

\sum - Ejemplos

Retornar la sumatoria de la posición 1 (únicamente) de la secuencia s.

Solución:

$$\sum_{i=1}^{1} s[i]$$

Ejemplos:

- ► Si $s = \langle 7, 1, 3, 3, 2, 4 \rangle$ retornará s[1] = 1.
- ▶ Si $s = \langle 7 \rangle$ la sumatoria se indefine ya que $s[1] = \bot$.

\sum - Ejemplos

Retornar la sumatoria de una secuencia s de tipo $seq\langle T \rangle$. **Solución:**

$$\sum_{i=0}^{|s|-1} s[i]$$

Ejemplos:

► Si $s = \langle 1, 1, 3, 3 \rangle$ retornará

$$s[0] + s[1] + s[2] + s[3] = 1 + 1 + 3 + 3 = 8$$

▶ Si $s = \langle \rangle$, entonces from = 0 y to = -1, por lo tanto retornará 0

 \sum - Ejemplos

Retornar la sumatoria de los índices pares de la secuencia s. **Solución:**

$$\sum_{i=0}^{|s|-1} (\text{if } (i \mod 2 = 0) \text{ then } s[i] \text{ else } 0 \text{ fi})$$

Ejemplos:

► Si $s = \langle 7, 1, 3, 3, 2, 4 \rangle$ retornará

$$s[0] + 0 + s[2] + 0 + s[4] + 0 = 7 + 0 + 3 + 0 + 2 + 0 = 12$$

► Si $s = \langle 7 \rangle$ retornará s[0] = 7.

\sum - Ejemplos

Retornar la sumatoria de los elementos mayores a 0 de la secuencia s.

Solución:

$$\sum_{i=0}^{|s|-1}$$
 (if $(s[i]>0)$ then $s[i]$ else 0 fi)

Ejemplos:

 $lackbox{ Si } s = \langle 7, 1, -3, 3, 2, -4
angle \ ext{retornará}$

$$s[0] + s[1] + 0 + s[3] + s[4] + 0 = 7 + 1 + 0 + 3 + 2 + 0 = 13$$

► Si $s = \langle -7 \rangle$ retornará 0.

29

∏ - Ejemplos

Retornar la productoria de los elementos mayores a 0 de la secuencia s.

Solución:

$$\prod_{i=0}^{|s|-1}$$
 (if $(s[i]>0)$ then $s[i]$ else 1 fi)

Ejemplos:

► Si $s = \langle 7, 1, -3, 3, 2, -4 \rangle$ retornará

$$s[0] * s[1] * 1 * s[3] * s[4] * 1 = 7 * 1 * 1 * 3 * 2 * 1 = 42$$

► Si $s = \langle -7 \rangle$ retornará 1.

□ - Productoria

El término

$$\prod_{i=from}^{to} Expr(i)$$

retorna el producto de todas las expresiones Expr(i) entre from y to. Es decir,

$$Expr(from) * Expr(from + 1) * \cdots * Expr(to - 1) * Expr(to)$$

- ▶ Expr(i) debe ser un tipo numérico (\mathbb{R} o \mathbb{Z}).
- ▶ from y to define un rango de valores enteros (finito) y from ≤ to (retorna 1 si no se cumple).
- ▶ Si $Expr(i) = \bot$, toda la productoria se indefine.

30

Funciones auxiliares imprescindibles

Definir una función que permita contar la cantidad de apariciones de un elemento *e* en la secuencia *s*:

fun #apariciones(s:
$$seq\langle T \rangle$$
, e: T): $\mathbb{Z} = \sum_{i=0}^{|s|-1} (if \ s[i] = e \ then \ 1 \ else \ 0 \ fi)$

Ejemplos:

- #apariciones((5, 1, 1, 1, 3, 3), 1)=3
- #apariciones((5, 1, 1, 1, 3, 3), 2)=0
- #apariciones((5, 1, 1, 1, 3, 3), 3)=2
- #apariciones((5, 1, 1, 1, 3, 3), 5)=1
- \blacktriangleright #apariciones($\langle \rangle$, 5)=0

Funciones auxiliares imprescindibles

Definir un predicado que sea verdadero si y sólo si una secuencia es una permutación¹ de otra secuencia:

```
pred es_permutacion(s1, s2 : seq\langle T \rangle){

|s1| = |s2| \land_L

(\forall i : \mathbb{Z})(0 \le i < |s1|

\rightarrow_L \#apariciones(s1, s1[i]) = \#apariciones(s2, s1[i]))

}
```

33

Otro ejemplo con cantidades

Definir una función que retorne la cantidad de números primos menores a un entero n (o 0 si n < 0)

```
fun \#primosMenores(n : \mathbb{Z}) = \sum_{i=2}^{n-1} (\text{if } soy\_primo(i) \text{ then } 1 \text{ else } 0 \text{ fi})
```

- 1. Por cada número entre 2 y n-1 me fijo si n es primo.
- 2. Cada vez que encuentro un número primo, acumulo 1
- 3. Si n < 0, entonces $\neg (2 \le -1)$, por lo que \sum retorna 0.

Un ejemplo con cantidades

Otra forma de definir un predicado que sea verdadero si un número entero n es primo:

```
pred soy\_primo(n: \mathbb{Z})\{ n>1\land (\sum_{i=2}^{n-1}(\text{if }(n \bmod i=0) \text{ then } 1 \text{ else } 0 \text{ fi}))=0 \}
```

- 1. Por cada número entre 2 y n-1 me fijo si n es divisible por ese número.
- 2. Cada vez que encuentro un número i que me divide, acumulo 1
- 3. Si al final no acumulé nada, quiere decir que no encontré ningún número entre 2 y n-1 que divida a n

34

Contando elementos en un conjunto

► La siguiente expresión es muy común en especificaciones de problemas:

$$\sum_{i \in A} \text{if } P(i) \text{ then } 1 \text{ else } 0 \text{ fi.}$$

► Introducimos la siguiente notación como reemplazo sintáctico para esta sumatoria:

$$\#\{i \in A : P(i)\}$$

► Por ejemplo, podemos escribir

$$\#\{i: 1 \leq i \leq n-1 \land soy_primo(i)\}.$$

► Observación: *A* tiene que se un conjunto **finito**.

 $^{^{1}\}mathrm{mismos}$ elementos y misma cantidad por cada elemento, en un orden potencialmente distinto

Sumatoria de secuencias de ${\mathbb R}$

Definir una función que sume los inversos multiplicativos de una lista de reales.

Si no existe el inverso multiplicativo, ignorar el término.

```
fun sumarInvertidos(s : seq\langle \mathbb{R} \rangle) : \mathbb{R} = \sum_{i=0}^{|s|-1} (\text{if } s[i] \neq 0 \text{ then } \frac{1}{s[i]} \text{ else } 0 \text{ fi})
```

37

Secuencias de Char (strings)

Indistintamente las llamamos

- ► seg⟨Char⟩
- ► String

Ejemplo de especificación con sumatorias

Especificar un programa que sume los inversos multiplicativos de una lista de reales, pero que requiera que todos los elementos de la secuencia **tengan** inverso multiplicativo.

```
pred todos_tienen_inverso(s: seq\langle\mathbb{R}\rangle) {  (\forall i:\mathbb{Z})(0 \leq i < |s| \rightarrow_{L} s[i] \neq 0)  } proc sumalnversos(in s: seq\langle\mathbb{R}\rangle, out result: \mathbb{R}) {  Pre \ \{ \ todos\_tienen\_inverso(s) \ \}  Post \{ \ result= \ sumarlnvertidos(s) \ \}  }
```

3

Problema con strings y secuencias de string

- ▶ Nos gustaría especificar el problema de decidir si alguna de las palabras contenidas en una lista aparece en un texto.
- ► ¿Qué **argumentos** tiene mi problema?
 - ▶ Para representar un texto usamos el tipo String (i.e. seq⟨Char⟩).
 - ▶ Para representar una palabra sola usamos también el tipo *String*.
 - ▶ Para representar la lista de palabras usamos $seq\langle String\rangle$.
- ▶ ¿Qué **precondiciones** tiene mi problema?
 - ► Cada palabra debe tener al menos una letra
 - Ninguna palabra contiene un espacio (dejarían de ser palabras)
 - Asumimos que todos los *Char* (menos el espacio) son caracteres válidos de una palabra.

Problema con string y secuencias de string

Primero, necesitamos asegurarnos que no haya palabras vacías. ¿Cómo lo podemos hacer?

```
pred noVacias(words: seq\langle String\rangle) { (\forall s: String)(s \in words \rightarrow |s| > 0) }
```

Segundo, necesitamos asegurarnos que la lista de strings efectivamente sea una lista de palabras (sin espacios en blanco)

```
pred sinEspacios(words: seq\langle String\rangle) { (\forall s: String)(s \in words \rightarrow ' \_' \not\in s) }
```

41

Problema con string y secuencias de string

Ahora, podemos empezar a especificar nuestro problema:

```
proc hayAlguna(in words: seq\langle String\rangle, in book: String, out result: Bool) {

Pre { noVacias(words) \land sinEspacios(words) }

Post { ? }
}
```

Nos falta especificar la postcondición de nuestro problema.

Problema con string y secuencias de string

Tenemos que retornar **true** únicamente en el caso que exista una palabra en la lista de palabras que aparezca en el libro. ¿Cómo podemos saber si una palabra s aparece en el libro?

```
pred aparece(w: String, book: String) {  (\exists \ desde : \mathbb{Z}) \\ (\exists \ hasta : \mathbb{Z}) \\ ( \\ subseq(book, desde, hasta) = w \\ \land (desde > 0 \rightarrow_L book[desde - 1] = ' \_') \\ \land (hasta < |book| - 1 \rightarrow_L book[hasta + 1] = ' \_') \\ ) }
```

Ya tenemos todas las funciones suficientes para terminar nuestra especificación

Problema con string y secuencias de string

Ahora, podemos empezar a especificar nuestro problema:

```
proc hayAlguna(in words: seq\langle String\rangle, in book: String, out result: Bool) {

Pre { noVacias(words) \land sinEspacios(words) }

Post { result=true \leftrightarrow ((\exists w: String)(w \in words \land aparece(w, book))) }
```

Especificaciones y nombres de predicados y funciones

Especificar el problema de retornar el índice del menor elemento de una lista de enteros no negativos y distintos entre sí.

Arranquemos definiendo predicados auxiliares que capturen las precondiciones de mi problema

► Los enteros en la secuencia son no negativos

```
pred noNegativos(s: seq\langle \mathbb{Z}\rangle) { (\forall i: \mathbb{Z})(0 \leq i < |s| \rightarrow_L s[i] > 0) }
```

▶ No hay enteros repetidos en la secuencia:

```
pred noHayRepetidos(s: seq\langle \mathbb{Z} \rangle) { (\forall i : \mathbb{Z})(\forall j : \mathbb{Z})((0 \le i, j < |s| \land i \ne j) \rightarrow_L s[i] \ne s[j])) }
```

Observación: Los nombres de los predicados/funciones ayudan a describir el significado de las precondiciones y postcondiciones de las especificaciones.

45

Matrices

- ► Una matriz es una secuencia de secuencias, todas con la misma longitud.
- ► Cada posición de esta secuencia es a su vez una secuencia, que representa una fila de la matriz.
- ▶ Definimos $Mat\langle \mathbb{Z} \rangle$ como un reemplazo sintáctico para $Seq\langle Seq\langle \mathbb{Z} \rangle \rangle$.
- ▶ Una $Seq\langle Seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle$ representa una matriz si todas las secuencias tienen la misma longitud! Definimos entonces:

```
pred esMatriz(m: Seq\langle Seq\langle \mathbb{Z}\rangle\rangle) { (\forall i: \mathbb{Z})(\forall j: \mathbb{Z})(0 \leq i, j < |m| \rightarrow_L |m[i]| = |m[j]|) }
```

▶ Notar que podemos reemplazar $Mat\langle \mathbb{Z} \rangle$ por $Seq\langle Seq\langle \mathbb{Z} \rangle \rangle$ en la definición del predicado.

Especificaciones y comentarios

Ahora especifiquemos usando los predicados auxiliares que capturan las precondiciones del problema

```
proc menorElemDistintos(in s: seq\langle\mathbb{Z}\rangle, out result: \mathbb{Z}) {
    Pre { noNegativos(s) \land noHayRepetidos(s) }
    Post {
        /* result es un indice válido de s */
        0 \leq result < |s|\land_L
        /* s[result] es el menor elemento de s */
        (\forall i: \mathbb{Z})((0 \leq i < |s|) \rightarrow_L s[result] \leq s[i])}
}
```

Observación: Los comentarios (/*...*/) también ayudan a describir el significado de las precondiciones y postcondiciones de las especificaciones y son útiles si no hay predicados

46

Matrices

► Tenemos funciones para obtener la cantidad de filas y columnas de una matriz:

```
fun rows(m : Mat\langle \mathbb{Z} \rangle) : \mathbb{Z} = |m|
fun columns(m : Mat\langle \mathbb{Z} \rangle) : \mathbb{Z}
= if rows(m) > 0 then |m[0]| else 0 fi
```

► En muchas ocasiones debemos recibir matrices cuadradas. Definimos también:

```
\begin{array}{l} \mathsf{pred} \ \mathsf{esMatrizCuadrada}(\mathsf{m} \colon \mathit{Seq} \langle \mathit{Seq} \langle \mathbb{Z} \rangle \rangle) \ \{ \\ \quad \mathit{esMatriz}(m) \ \land \ \mathit{rows}(m) = \mathit{columns}(m) \\ \} \end{array}
```

Matrices

► **Ejemplo:** Un predicado que determina si una matriz es una matriz identidad.

```
\begin{array}{l} \mathsf{pred} \ \mathsf{esMatrizIdentidad}(\mathsf{m} \colon \mathit{Mat} \langle \mathbb{Z} \rangle) \ \{ \\ \ \mathsf{esMatrizCuadrada}(m) \ \land_L \\ \ (\\ \ (\forall i : \mathbb{Z}) \ (0 \leq i < \mathit{rows}(m) \rightarrow_L m[i][i] = 1) \ \land \\ \ (\forall i : \mathbb{Z}) \ (\forall j : \mathbb{Z}) \ (0 \leq i, j < \mathit{rows}(m) \land i \neq j \\ \ \rightarrow_L m[i][j] = 0) \\ \} \end{array}
```

49

Se desea especificar el problema de, dada una lista s con al menos dos elementos distintos, retornar una lista con los mismos elementos que no esté ordenada de menor a mayor.

¡ Está sobreespecificada la siguiente especificación?

Sobrespecificación usando secuencias

Está sobreespecificada ya que fuerza a que todas las implementaciones retornen la secuencia ordenada de mayor a menor.

50

Sobrespecificación usando secuencias

```
¿Está sobreespecificada la siguiente especificación? pred ordenada(s: seq\langle\mathbb{Z}\rangle) {  (\forall i:\mathbb{Z})(0\leq i<(|s|-1)\rightarrow_L(s[i]\leq s[i+1])) \} proc desordena(in s: seq\langle\mathbb{Z}\rangle, result: seq\langle\mathbb{Z}\rangle) { Pre {  /^* \text{ al menos dos elementos distintos */ } (\exists i:\mathbb{Z}) \ ((0\leq i<|s|)\land_L \ ((\exists j:\mathbb{Z}) \ (0\leq j<|s|)\land_L \ (i\neq j\land s[i]\neq s[j]))) \} }  Post \{ es\_permutacion(s, result) \land \neg ordenada(result) \}
```

Está nueva especificación no sobre-restringe las posibles implementaciones del problema.

Bibliografía

- ► David Gries The Science of Programming
 - ► Chapter 4 Predicates (cuantificación, variables libres y ligadas, etc.)
 - ► Chapter 5 Notations and Conventions for Arrays (secuencias)

-