ESTRUCTURAS DE DATOS: ÁRBOLES GENERALES

Profesora: Mª José Domínguez Alda

ÁRBOLES GENERALES

Un árbol A n-ario, con $n \ge 1$, es un conjunto de elementos del mismo tipo tal que:

- existe un elemento llamado raíz;
- el resto de elementos se distribuyen en m subconjuntos disjuntos, con 0 ≤ m ≤ n, cada uno de los cuales es un árbol n-ario, llamados subárboles del árbol original.

Cuando el orden importa, se dice que el árbol está ordenado.

¡Importante!: Un árbol general no puede estar vacío

BOSQUES

- Un bosque de grado n ≥ 1 es una secuencia A₁, ..., A_m, con 0 ≤ m ≤ n, de árboles n-arios
- Cuando m = 0, el bosque se denomina vacío.

Gracias a la definición de bosque, un árbol general puede entenderse como un elemento con un bosque.

MÁS TERMINOLOGÍA

Nivel: conjunto de nodos que están en la misma profundidad.

Grado de un árbol: número máximo de hijos que puede tener un árbol.

Árbol homogéneo: aquel cuyos subárboles (excepto las hojas) tienen todos n hijos, siendo n el grado del árbol.

Árbol completo: un árbol homogéneo es completo si todas sus hojas tienen la misma profundidad.

Árbol casi completo: un árbol es casi completo cuando se puede obtener a partir de un árbol completo, eliminando cero o más hojas consecutivas del último nivel, comenzando por la hoja más a la derecha.

ESPECIFICACIÓN: ÁRBOLES

espec ÁRBOLES[ELEMENTO]
usa NATURALES2, BOOLEANOS
parametro formal
generos elemento
fparametro
generos árbol, bosque

ESPECIFICACIÓN: ÁRBOLES (2)

operaciones

```
{crea árboles generales}
 \_ullet_{-} : elemento bosque 
ightarrow árbol
[]: \rightarrow bosque
                                                   {bosque vacío}
_:_ : árbol bosque → bosque
                                       {crea bosques de árboles}
raíz : árbol → elemento
                                  {raíz del árbol; siempre existe}
hijos : árbol → bosque
                                       {bosque de hijos del árbol;
                                                 puede ser vacío}
                                   {mira si un bosque está vacío}
vacío? : bosque → bool
long: bosque → natural
                                             {tamaño del bosque}
num_hijos: árbol → natural
                                               {cantidad de hijos}
```

ESPECIFICACIÓN: ÁRBOLES (3)

```
operaciones

parcial primero : bosque → árbol
{devuelve el primer árbol del bosque}

parcial resto: bosque → bosque
{devuelve el bosque sin el primer árbol}

parcial subárbol: árbol natural → árbol
{acceso al i-ésimo hijo de un árbol}
```

var

x: elemento

a: árbol; b: bosque

n: natural

ESPECIFICACIÓN: ÁRBOLES (4)

```
ecuaciones de definitud {escrita informal por claridad}
   vacio?(b) = F \Rightarrow Def(primero(b))
   vacio?(b) = F \Rightarrow Def(resto(b))
   1 \le n \le num \ hijos(a) \Rightarrow Def(subárbol(a,n))
ecuaciones
   raiz(x \bullet b) = x
   hijos(x \cdot b) = b
   vacio?([]) = T
   vacio?(a:b) = F
   vacio?(b) = T \Rightarrow long(b) = 0
   vacio?(b) = F \Rightarrow long(b) = suc(long(resto(b)))
```

ESPECIFICACIÓN: ÁRBOLES (y 5)

ecuaciones

```
num\_hijos(x \cdot b) = long(b)
primero(a:b) = a
resto(a:b) = b
subárbol(x \cdot b, 1) = primero(b)
(1 < n) \land (n \le long(b)) \Rightarrow subárbol(x \cdot b, n) = subárbol(x \cdot resto(b), pred(n))
```

fespec

EJEMPLO 6

Ejemplo: Obtener la suma de todos los nodos de un árbol general de naturales, suponiendo que el bosque vacío tiene valor 0.

Tenemos que hacer dos operaciones:

```
suma: arbol \rightarrow natural sumabosque: bosque \rightarrow natural
```

Declaramos las variables...

```
x: natural; a: árbol; b: bosque
```

Las ecuaciones de las dos operaciones pueden quedar...

```
suma(x \cdot b) = x + sumabosque(b)
sumabosque([]) = 0
sumabosque(a:b) = suma(a) + sumabosque(b)
```

EJEMPLO 6. PSEUDOCÓDIGO

Ejemplo: Obtener la suma de todos los nodos de un árbol general de naturales, suponiendo que el bosque vacío tiene valor 0.

EJEMPLO 7

Ejemplo: Determinar si en un árbol general de naturales hay algún número que sea par.

Como siempre con árboles generales, dos operaciones:

```
hay_par?: árbol → bool
hay_par_b?: bosque → bool
```

Las ecuaciones son muy parecidas al ejemplo anterior:

```
hay_par?(x 	extit{\circ} b) = es_par?(x) \lor hay_par_b?(b)
hay_par_b?([]) = F
hay_par_b?(a:b) =
hay_par?(a) \lor hay_par_b?(b)
```

EJEMPLO 7. PSEUDOCÓDIGO

Ejemplo: Determinar si en un árbol general de naturales hay algún número que sea par.

EJEMPLO 8

Ejemplo: Contar cuántos pares tiene un árbol general de naturales

La operación es total:

```
cuantos_pares: árbol → natural
cuantos pares b: bosque→ natural
```

Las ecuaciones deben comprobar si la raíz es par o no:

EJEMPLO 8. PSEUDOCÓDIGO

Ejemplo: Contar cuántos pares tiene un árbol general de naturales

```
func cuantos pares (a:árbol) dev s:natural
  si es par?(raíz(a)) entonces
        s 

1 + cuantos pares b(bosque(a))
  si no s ← cuantos pares b(bosque(a))
  finsi
finfunc
func cuantos pares b (b:bosque) dev s:natural
  si vacio?(b) entonces s ← 0
  si no s ← cuantos pares(primero(b)) +
               cuantos pares b(resto(b))
  finsi
finfunc
```

EJEMPLO 9

Ejemplo: Comprobar si dos árboles generales tienen la misma forma (no es necesario que los datos tengan el mismo valor).

Hacemos dos operaciones, una de árbol y otra de bosque:

```
igual_forma: árbol árbol → bool igual_forma_b: bosque bosque → bool
```

Solo hay que comprobar cómo son los bosques:

```
igual\_forma(x \bullet b_1, y \bullet b_2) = igual\_forma\_b(b_1, b_2)
igual\_forma\_b([], []) = T
igual\_forma\_b(a_1:b_1, []) = F
igual\_forma\_b([], a_2:b_2) = F
igual\_forma\_b(a_1:b_1, a_2:b_2) = igual\_forma(a1, a2) \land igual\_forma\_b(b_1, b_2)
```

EJEMPLO 9-PSEUDOCÓDIGO

```
func iqual forma (a1, a2: árbol) dev b:bool
  b \leftarrow igual forma b(bosque(a1), bosque(a2))
finfunc
func iqual forma b(b1, b2: bosque) dev b:bool
  si vacio?(b1) ≠ vacio?(b2) entonces b ← F
  si no
     si vacio?(b1) entonces b 
T
     si no
       b ← igual forma(primero(b1), primero(b2))
               A
             igual forma b(resto(b1), resto(b2))
  finsi
finfunc
```

ESPECIFICACIÓN: ÁRBOLES+

espec ARBOLES+[ELEMENTO] usa ARBOLES[ELEMENTO], LISTA2[ELEMENTO], BOOLEANOS operaciones

preorden : árbol → lista

prebosque : bosque → lista {auxiliar para preorden}

postorden: árbol → lista

postbosque: bosque → lista

hoja? : árbol → bool

altura árbol: árbol → natural

altura_bosque: bosque → natural

{auxiliar para postorden}

{ver si un árbol tiene hijos}

{altura de un árbol}

{altura máxima del bosque}

ESPECIFICACIÓN: ÁRBOLES+ (2)

var

x: elemento; a: árbol; b: bosque

ecuaciones

```
preorden(x•b) = x:prebosque(b)
prebosque([]) = []
prebosque(a:b) = preorden(a) ++ prebosque(b)

postorden(x•b) = x#postbosque(b)

postbosque([]) = []
postbosque(a:b) = postorden(a)++postbosque(b)
```

ESPECIFICACIÓN: ÁRBOLES+ (y 3)

```
hoja?(a) = (num_hijos(a) == 0)

altura_árbol(x•[]) = 0

altura_árbol(x•a:b) = suc(altura_bosque(a:b))

altura_bosque([]) = 0

altura_bosque(a:b) =

max(altura_árbol(a), altura_bosque(b))

fespec
```

OPERACIÓN PREORDEN. PSEUDOCÓDIGO

OPERACIÓN POSTORDEN. PSEUDOCÓDIGO

OPERACIÓN ALTURA. PSEUDOCÓDIGO

```
func altura (a: árbol) dev n:natural
var b:bosque
  b←bosque(a)
  si vacio?(b) entonces n ← 0
  si no n ← 1+altura b(b)
  finsi
finfunc
func altura b (b:bosque) dev n:natural
  si vacio?(b) entonces n←0
  si no
     n ← máximo(altura(primero(b)),
                  altura b(resto(b)))
  finsi
finfunc
```

IMPLEMENTACIÓN DE ÁRBOLES GENERALES

- Una implementación habitual es representar el árbol como un par formado por un elemento y una lista de árboles (bosque) implementada con memoria dinámica.
- Una segunda representación es utilizar un registro con tres campos:
 - o Un elemento.
 - o Enlace a primer hijo.
 - o Enlace a árbol siguiente (siguiente hermano).

En esta representación puede utilizarse el mismo tipo de nodo para árboles que para bosques (listas de árboles) o incorporar el campo longitud en el bosque.

ÁRBOLES GENERALES. TIPOS

```
tipos
  nodo árbol = reg
     valor: elemento
     primog:bosque
     sig-herm: árbol
  freg
  árbol = puntero a nodo árbol
  bosque = reg
           longitud:natural
           inicio: árbol
           freg
```

ftipos

ÁRBOLES GENERALES. CONSTRUCTORAS

{Crear un bosque vacío}

func bosque-vacío () dev b:bosque
 b.inicio←nil
 b.longitud←0
finfunc

ÁRBOLES GENERALES. CONSTRUCTORAS

ÁRBOLES GENERALES. CONSTRUCTORAS

```
{Añadir un árbol al bosque}
```

```
proc añadir-árbol(a:árbol, b:bosque)
   a^.sig-herm←b.inicio
   b.inicio←a
   b.longitud←b.longitud+1
finproc
```

{Raíz del árbol}
func raíz (a: árbol) dev e:elemento
 si a=nil entonces
 Error('El árbol no puede ser vacío')
 sino e←a^.valor
 finsi
finfunc

{Hijos del árbol}

```
func hijos (a: árbol) dev b:bosque
b ← a^.primog
finfunc
```

{Longitud del árbol}

```
func longitud (b:bosque) dev n:natural
  n←b.longitud
finfunc
```

{Número de hijos del árbol}

```
func num-hijos (a:árbol) dev n:natural
  n←longitud(a^.primog)
finfunc
```

```
func vacio? (b:bosque) dev v:bool
  v \underbox.inicio=nil
finfunc
```