Tipos abstractos de datos básicos

Algoritmos y Estructuras de Datos II, DC, UBA.

Índice

1. TAD Bool

TAD Bool

géneros bool

exporta bool, generadores, observadores, $\neg$, $\vee$, $\wedge$, $\Rightarrow$, $\vee_L$, $\wedge_L$, $\Rightarrow_L$, β

igualdad observacional

$((true =_{\text{obs}} true) \wedge (false =_{\text{obs}} false) \wedge \neg(true =_{\text{obs}} false) \wedge \neg(false =_{\text{obs}} true))$

generadores

true	:	$\longrightarrow$	bool
false	:	$\longrightarrow$	bool

otras operaciones

if $\bullet$ **then** $\bullet$ **else** $\bullet$ **fi**	: bool $\times\ \alpha \times \alpha$	$\longrightarrow$	α
$\neg\ \bullet$	: bool	$\longrightarrow$	bool
$\bullet \vee \bullet$	: bool $\times$ bool	$\longrightarrow$	bool
$\bullet \wedge \bullet$	: bool $\times$ bool	$\longrightarrow$	bool
$\bullet \Rightarrow \bullet$	: bool $\times$ bool	$\longrightarrow$	bool
$\bullet \vee_L \bullet$	: bool $\times$ bool	$\longrightarrow$	bool
$\bullet \wedge_L \bullet$	: bool $\times$ bool	$\longrightarrow$	bool
$\bullet \Rightarrow_L \bullet$	: bool $\times$ bool	$\longrightarrow$	bool
$\beta\ (\bullet)$	: bool	$\longrightarrow$	nat

axiomas $\forall\ x, y$: bool, $\forall\ a, b$: α

if true **then** a **else** b **fi**	$\equiv$	a
if false **then** a **else** b **fi**	$\equiv$	b
$\neg\ x$	$\equiv$	**if** x **then** false **else** true **fi**
$x \vee y$	$\equiv$	**if** x **then** (**if** y **then** true **else** true **fi**) **else** y **fi**
$x \wedge y$	$\equiv$	**if** x **then** y **else** (**if** y **then** false **else** false **fi**) **fi**
$x \Rightarrow y$	$\equiv$	$\neg x \vee y$
$x \vee_L y$	$\equiv$	**if** x **then** true **else** y **fi**
$x \wedge_L y$	$\equiv$	**if** x **then** y **else** false **fi**
$x \Rightarrow_L y$	$\equiv$	$\neg x \vee_L y$
$\beta\ (x)$	$\equiv$	**if** x **then** 1 **else** 0 **fi**

Fin TAD

2. TAD Nat

TAD Nat

géneros nat

exporta nat, generadores, observadores, $+$, $-$, $\times$, $<$, $\leq$, mín, máx

usa Bool

igualdad observacional

$$(\forall n, m : \text{nat}) \left(n =_{\text{obs}} m \iff \begin{pmatrix} (n = 0? =_{\text{obs}} m = 0?) \wedge_{\text{L}} \\ (\neg(n = 0?) \Rightarrow_{\text{L}} (\text{pred}(n) =_{\text{obs}} \text{pred}(m))) \end{pmatrix} \right)$$

observadores básicos

$\bullet = 0?$	: nat	$\longrightarrow$	bool	
pred	: nat n	$\longrightarrow$	nat	$\{\neg(n = 0?)\}$

generadores

0	:	$\longrightarrow$	nat	
suc	: nat	$\longrightarrow$	nat	

otras operaciones

$\bullet + \bullet$	: nat $\times$ nat	$\longrightarrow$	nat	
$\bullet - \bullet$	: nat n $\times$ nat m	$\longrightarrow$	nat	$\{m \leq n\}$
$\bullet \times \bullet$	: nat $\times$ nat	$\longrightarrow$	nat	
$\bullet < \bullet$	: nat $\times$ nat	$\longrightarrow$	bool	
$\bullet \leq \bullet$	: nat $\times$ nat	$\longrightarrow$	bool	
mín	: nat $\times$ nat	$\longrightarrow$	nat	
máx	: nat $\times$ nat	$\longrightarrow$	nat	

axiomas $\forall\ n, m$: nat

$0 = 0?$	$\equiv$	true
suc(n)= 0?	$\equiv$	false
pred(suc(n))	$\equiv$	n
$n + m$	$\equiv$	**if** $m = 0?$ **then** n **else** suc(n + pred(m)) **fi**
$n - m$	$\equiv$	**if** $m = 0?$ **then** n **else** pred(n) $-$ pred(m) **fi**
$n \times m$	$\equiv$	**if** $m = 0?$ **then** 0 **else** $n \times$ pred(m) $+ n$ **fi**
$n < m$	$\equiv$	$\neg(m = 0?) \wedge_{\text{L}} (n = 0? \vee_{\text{L}}\ \text{pred}(n) < \text{pred}(m))$
$n \leq m$	$\equiv$	$n < m \vee n = m$
mín(n, m)	$\equiv$	**if** $m < n$ **then** m **else** n **fi**
máx(n, m)	$\equiv$	**if** $m < n$ **then** n **else** m **fi**

Fin TAD

3. TAD Tupla(α_1, ..., α_n)

TAD Tupla(α_1, ..., α_n)

igualdad observacional

$$(\forall t, t' : \text{tupla}(\alpha_1, \ldots, \alpha_n)) \ \left(t =_{\text{obs}} t' \iff (\pi_1(t) =_{\text{obs}} \pi_1(t') \land \ldots \land \pi_n(t) =_{\text{obs}} \pi_n(t'))\right)$$

parámetros formales

géneros α_1, ..., α_n

géneros tupla($\alpha_1, \ldots, \alpha_n$)

exporta tupla, generadores, observadores

observadores básicos

π_1 : tupla($\alpha_1, \ldots, \alpha_n$) $\longrightarrow$ α_1

$\vdots$

π_n : tupla($\alpha_1, \ldots, \alpha_n$) $\longrightarrow$ α_n

generadores

$\langle \bullet, \ldots, \bullet \rangle$: $\alpha_1 \times \ldots \times \alpha_n$ $\longrightarrow$ tupla($\alpha_1, \ldots, \alpha_n$)

axiomas $\forall\ a_1$: α_1 ...$\forall\ a_n$: α_n

$\pi_1(\langle a_1, \ldots, a_n \rangle) \equiv a_1$

$\vdots \quad \equiv \vdots$

$\pi_n(\langle a_1, \ldots, a_n \rangle) \equiv a_n$

Fin TAD

4. TAD Secuencia(α)

TAD Secuencia(α)

igualdad observacional

$$(\forall s, s' : \text{secu}(\alpha)) \ \left(s =_{\text{obs}} s' \iff \begin{pmatrix} \text{vacía?}(s) =_{\text{obs}} \text{vacía?}(s') \land_{\text{L}} \\ (\neg\ \text{vacía?}(s) \Rightarrow_{\text{L}} (\text{prim}(s) =_{\text{obs}} \text{prim}(s') \land \text{fin}(s) =_{\text{obs}} \\ \text{fin}(s')) \end{pmatrix}\right)$$

parámetros formales

géneros α

géneros secu(α)

exporta secu(α), generadores, observadores, &, $\circ$, ult, com, long, está?

usa Bool, Nat

observadores básicos

vacía? : secu(α) $\longrightarrow$ bool

prim : secu(α) s $\longrightarrow$ α $\{\neg$ vacía?(s)$\}$

fin : secu(α) s $\longrightarrow$ secu(α) $\{\neg$ vacía?(s)$\}$

generadores

<>	:	$\longrightarrow$ secu(α)	
$\bullet \bullet \bullet$	: $\alpha \times$ secu(α)	$\longrightarrow$ secu(α)	

otras operaciones

$\bullet \circ \bullet$	: secu(α) $\times\ \alpha$	$\longrightarrow$ secu(α)	
$\bullet$ & $\bullet$	: secu(α) $\times$ secu(α)	$\longrightarrow$ secu(α)	
ult	: secu(α) s	$\longrightarrow$ α	{¬ vacía?(s)}
com	: secu(α) s	$\longrightarrow$ secu(α)	{¬ vacía?(s)}
long	: secu(α)	$\longrightarrow$ nat	
está?	: $\alpha \times$ secu(α)	$\longrightarrow$ bool	

axiomas $\forall\ s, t$: secu(α), $\forall\ e$: α

vacía?(<>)	$\equiv$	true
vacía?(e $\bullet$ s)	$\equiv$	false
prim(e $\bullet$ s)	$\equiv$	e
fin(e $\bullet$ s)	$\equiv$	s
$s \circ e$	$\equiv$	**if** vacía?(s) **then** e $\bullet$ <> **else** prim(s) $\bullet$ (fin(s) $\circ$ e) **fi**
s & t	$\equiv$	**if** vacía?(s) **then** t **else** prim(s) $\bullet$ (fin(s) & t) **fi**
ult(s)	$\equiv$	**if** vacía?(fin(s)) **then** prim(s) **else** ult(fin(s)) **fi**
com(s)	$\equiv$	**if** vacía?(fin(s)) **then** <> **else** prim(s) $\bullet$ com(fin(s)) **fi**
long(s)	$\equiv$	**if** vacía?(s) **then** 0 **else** 1 + long(fin(s)) **fi**
está?(e, s)	$\equiv$	¬ vacía?(s) $\wedge_{\text{L}}$ (e = prim(s) $\vee$ está?(e, fin(s)))

Fin TAD

5. TAD Conjunto(α)

TAD Conjunto(α)

igualdad observacional

$(\forall c, c' : \text{conj}(\alpha))\ \ (c =_{\text{obs}} c' \iff ((\forall a : \alpha)(a \in c =_{\text{obs}} a \in c')))$

parámetros formales

géneros α

géneros conj(α)

exporta conj(α), generadores, observadores, $\emptyset$?, $\cup$, $\cap$, #, $\bullet - \{\bullet\}$, dameUno, sinUno, $\subseteq$, $\bullet - \bullet$

usa Bool, Nat

observadores básicos

$\bullet \in \bullet$	: $\alpha \times$ conj(α)	$\longrightarrow$ bool

generadores

$\emptyset$	:	$\longrightarrow$ conj(α)
Ag	: $\alpha \times$ conj(α)	$\longrightarrow$ conj(α)

otras operaciones

$\emptyset$?	: conj(α)	$\longrightarrow$ bool

$\#$: conj(α) $\longrightarrow$ nat

$\bullet - \{\bullet\}$: conj(α) $\times$ α $\longrightarrow$ conj(α)

$\bullet \cup \bullet$: conj(α) $\times$ conj(α) $\longrightarrow$ conj(α)

$\bullet \cap \bullet$: conj(α) $\times$ conj(α) $\longrightarrow$ conj(α)

dameUno : conj(α) c $\longrightarrow$ α $\{\neg\emptyset?(c)\}$

sinUno : conj(α) c $\longrightarrow$ conj(α) $\{\neg\emptyset?(c)\}$

$\bullet \subseteq \bullet$: conj(α) $\times$ conj(α) $\longrightarrow$ bool

$\bullet - \bullet$: conj(α) $\times$ conj(α) $\longrightarrow$ conj(α)

axiomas $\forall\ c, d$: conj(α), $\forall\ a, b$: α

$a \in \emptyset$ $\equiv$ false

$a \in$ Ag(b, c) $\equiv$ $(a = b) \lor (a \in c)$

$\emptyset?(\emptyset)$ $\equiv$ true

$\emptyset?$(Ag(b, c)) $\equiv$ false

$\#(\emptyset)$ $\equiv$ 0

$\#$(Ag(a, c)) $\equiv$ $1 + \#(c$ - $\{\ a\ \}\ )$

$c - \{a\}$ $\equiv$ $c -$ Ag(a, $\emptyset$)

$\emptyset \cup c$ $\equiv$ c

Ag(a, c) $\cup\ d$ $\equiv$ Ag(a, $c \cup d$)

$\emptyset \cap c$ $\equiv$ $\emptyset$

Ag(a, c) $\cap\ d$ $\equiv$ **if** $a \in d$ **then** Ag(a, $c \cap d$) **else** $c \cap d$ **fi**

dameUno(c) $\in c$ $\equiv$ true

sinUno(c) $\equiv$ $c - \{$dameUno(c)$\}$

$c \subseteq d$ $\equiv$ $c \cap d = c$

$\emptyset - c$ $\equiv$ $\emptyset$

Ag(a, c) $- d$ $\equiv$ **if** $a \in d$ **then** $c - d$ **else** Ag(a, $c - d$) **fi**

Fin TAD

6. TAD Multiconjunto(α)

TAD Multiconjunto(α)

igualdad observacional

$(\forall c, c' : \text{multiconj}(\alpha))\ \ (c =_{\text{obs}} c' \iff ((\forall a : \alpha)(\#(a, c) =_{\text{obs}} \#(a, c'))))$

parámetros formales

géneros α

géneros multiconj(α)

exporta multiconj(α), generadores, observadores, $\in$, $\emptyset?$, $\#$, $\cup$, $\cap$, $\in$, $\bullet - \{\ \bullet\ \}$, dameUno, sinUno

usa Bool, Nat

observadores básicos

$\#$: $\alpha \times$ multiconj(α) $\longrightarrow$ nat

generadores

$\emptyset$: $\longrightarrow$ multiconj(α)

Ag : $\alpha \times$ multiconj(α) $\longrightarrow$ multiconj(α)

otras operaciones

$\bullet \in \bullet$: $\alpha \times$ multiconj(α) $\longrightarrow$ bool

$\emptyset$? : multiconj(α) $\longrightarrow$ bool

$\#$: multiconj(α) $\longrightarrow$ nat

$\bullet - \{\bullet\}$: multiconj(α) $\times\ \alpha$ $\longrightarrow$ multiconj(α)

$\bullet \cup \bullet$: multiconj(α) $\times$ multiconj(α) $\longrightarrow$ multiconj(α)

$\bullet \cap \bullet$: multiconj(α) $\times$ multiconj(α) $\longrightarrow$ multiconj(α)

dameUno : multiconj(α) c $\longrightarrow$ α $\{\neg\emptyset?(c)\}$

sinUno : multiconj(α) c $\longrightarrow$ multiconj(α) $\{\neg\emptyset?(c)\}$

axiomas $\forall\ c, d$: multiconj(α), $\forall\ a, b$: α

$\#(a,\ \emptyset) \equiv 0$

$\#(a,\ \text{Ag}(b,\ c)) \equiv$ **if** $a = b$ **then** 1 **else** 0 **fi** $+ \#(a,\ c)$

$a \in c \equiv \#(a,\ c) > 0$

$\emptyset?(\emptyset) \equiv$ true

$\emptyset?(\text{Ag}(a,\ c)) \equiv$ false

$\#(\emptyset) \equiv 0$

$\#(\text{Ag}(a,\ c)) \equiv 1 + \#(c)$

$\emptyset - \{a\} \equiv \emptyset$

$\text{Ag}(a,\ c) - \{b\} \equiv$ **if** $a = b$ **then** c **else** $\text{Ag}(a,\ c - \{b\})$ **fi**

$\emptyset \cup c \equiv c$

$\text{Ag}(a,\ c) \cup d \equiv \text{Ag}(a,\ c \cup d)$

$\emptyset \cap c \equiv \emptyset$

$\text{Ag}(a,\ c) \cap d \equiv$ **if** $a \in d$ **then** $\text{Ag}(a,\ c \cap (d - \{a\}))$ **else** $c\ \cap\ d$ **fi**

$\text{dameUno}(c) \in c \equiv$ true

$\text{sinUno}(c) \equiv c\ -\ \{\text{dameUno}(c)\}$

Fin TAD

7. TAD Arreglo dimensionable(α)

TAD Arreglo dimensionable(α)

igualdad observacional

$$(\forall a, a' : \text{ad}(\alpha)) \left(a =_{\text{obs}} a' \iff \begin{pmatrix} \text{tam}(a) =_{\text{obs}} \text{tam}(a') \land \\ (\forall n : \text{nat})(\text{definido?}(a, n) =_{\text{obs}} \text{definido?}(a', n) \land \\ (\text{definido?}(a, n) \ \Rightarrow\ a[n] =_{\text{obs}} a'[n])) \end{pmatrix} \right)$$

parámetros formales

géneros α

géneros ad(α)

exporta ad(α), generadores, observadores

usa Bool, Nat

observadores básicos

tam	: ad(α)	$\longrightarrow$	nat	
definido?	: ad(α) $\times$ nat	$\longrightarrow$	bool	
$\bullet$ [$\bullet$]	: ad(α) a $\times$ nat n	$\longrightarrow$	α	{definido?(a, n)}

generadores

crearArreglo	: nat	$\longrightarrow$	ad(α)	
$\bullet$ [$\bullet$] $\leftarrow$ $\bullet$	: ad(α) a $\times$ nat n $\times$ α	$\longrightarrow$	ad(α)	{$n <$ tam(a)}

axiomas $\forall$ a: ad(α), $\forall$ e: α, $\forall$ n, m: nat

tam(crearArreglo(n))	$\equiv$	n
tam(a [n] $\leftarrow$ e)	$\equiv$	tam(a)
definido(crearArreglo(n), m))	$\equiv$	false
definido(a [n] $\leftarrow$ e, m)	$\equiv$	$n = m \vee$ definido?(a, m)
(a [n] $\leftarrow$ e) [m]	$\equiv$	**if** $n = m$ **then** e **else** a [m] **fi**

Fin TAD

8. TAD Pila(α)

TAD Pila(α)

igualdad observacional

$$(\forall p, p' : \text{pila}(\alpha)) \left(p =_{\text{obs}} p' \iff \begin{pmatrix} \text{vacía?}(p) =_{\text{obs}} \text{vacía?}(p')) \wedge_{\text{L}} (\neg\ \text{vacía?}(p) \Rightarrow_{\text{L}} \\ (\text{tope}(p) =_{\text{obs}} \text{tope}(p') \wedge \text{desapilar}(p) =_{\text{obs}} \text{desapilar}(p')) \end{pmatrix} \right)$$

parámetros formales
géneros α

géneros pila(α)

exporta pila(α), generadores, observadores, tamaño

usa Bool, Nat

observadores básicos

vacía?	: pila(α)	$\longrightarrow$	bool	
tope	: pila(α) p	$\longrightarrow$	α	{$\neg$ vacía?(p)}
desapilar	: pila(α) p	$\longrightarrow$	pila(α)	{$\neg$ vacía?(p)}

generadores

vacía	:	$\longrightarrow$	pila(α)
apilar	: α $\times$ pila(α)	$\longrightarrow$	pila(α)

otras operaciones

tamaño : pila(α) $\longrightarrow$ nat

axiomas $\forall$ p: pila(α), $\forall$ e: α

vacía?(vacía) $\equiv$ true

vacía?(apilar(e,p)) $\equiv$ false

tope(apilar(e,p)) $\equiv$ e

desapilar(apilar(e,p)) $\equiv$ p

tamaño(p) $\equiv$ **if** vacía?(p) **then** 0 **else** 1 + tamaño(desapilar(p)) **fi**

Fin TAD

9. TAD Cola(α)

TAD Cola(α)

igualdad observacional

$$(\forall c, c' : \text{cola}(\alpha)) \left(c =_{\text{obs}} c' \iff \begin{pmatrix} \text{vacía?}(c) =_{\text{obs}} \text{vacía?}(c') \land_{\text{L}} \\ (\neg\text{vacía?}(c) \Rightarrow_{\text{L}} (\text{próximo}(c) =_{\text{obs}} \text{próximo}(c') \land \\ \text{desencolar}(c) =_{\text{obs}} \text{desencolar}(c')) \end{pmatrix} \right)$$

parámetros formales

géneros α

géneros cola(α)

exporta cola(α), generadores, observadores, tamaño

usa Bool, Nat

observadores básicos

vacía? : cola(α) $\longrightarrow$ bool

próximo : cola(α) c $\longrightarrow$ α $\{\neg$ vacía?(c)$\}$

desencolar : cola(α) c $\longrightarrow$ cola(α) $\{\neg$ vacía?(c)$\}$

generadores

vacía : $\longrightarrow$ cola(α)

encolar : $\alpha \times$ cola(α) $\longrightarrow$ cola(α)

otras operaciones

tamaño : cola(α) $\longrightarrow$ nat

axiomas $\forall$ c: cola(α), $\forall$ e: α

vacía?(vacía) $\equiv$ true

vacía?(encolar(e,c)) $\equiv$ false

próximo(encolar(e,c)) $\equiv$ **if** vacia?(c) **then** e **else** próximo(c) **fi**

desencolar(encolar(e,c)) $\equiv$ **if** vacía?(c) **then** vacía **else** encolar(e, desencolar(c)) **fi**

tamaño(c) $\equiv$ **if** vacía?(c) **then** 0 **else** 1 + tamaño(desencolar(c)) **fi**

Fin TAD

10. TAD Árbol binario(α)

TAD Árbol binario(α)

igualdad observacional

$$(\forall a, a' : \mathrm{ab}(\alpha)) \left(a =_{\mathrm{obs}} a' \iff \begin{pmatrix} \mathrm{nil?}(a) =_{\mathrm{obs}} \mathrm{nil?}(a') \wedge_{\mathrm{L}} (\neg\, \mathrm{nil?}(a) \Rightarrow_{\mathrm{L}} (\mathrm{raiz}(a) =_{\mathrm{obs}} \mathrm{raiz}(a') \\ \wedge\, \mathrm{izq}(a) =_{\mathrm{obs}} \mathrm{izq}(a') \wedge \mathrm{der}(a) =_{\mathrm{obs}} \mathrm{der}(a')) \end{pmatrix} \right)$$

parámetros formales

géneros α

géneros ab(α)

exporta ab(α), generadores, observadores, tamaño, altura, tamaño, inorder, preorder, postorder

usa Bool, Nat, Secuencia(α)

observadores básicos

nil?	: ab(α)	$\longrightarrow$	bool	
raiz	: ab(α) a	$\longrightarrow$	α	$\{\neg\, \mathrm{nil?}(a)\}$
izq	: ab(α) a	$\longrightarrow$	ab(α)	$\{\neg\, \mathrm{nil?}(a)\}$
der	: ab(α) a	$\longrightarrow$	ab(α)	$\{\neg\, \mathrm{nil?}(a)\}$

generadores

nil	:	$\longrightarrow$	ab(α)
bin	: ab(α) $\times$ α $\times$ ab(α)	$\longrightarrow$	ab(α)

otras operaciones

altura	: ab(α)	$\longrightarrow$	nat
tamaño	: ab(α)	$\longrightarrow$	nat
inorder	: ab(α)	$\longrightarrow$	secu(α)
preorder	: ab(α)	$\longrightarrow$	secu(α)
postorder	: ab(α)	$\longrightarrow$	secu(α)

axiomas $\forall$ a, b: ab(α), $\forall$ e: α

nil?(nil)	$\equiv$	true
nil?(bin(a,e,b))	$\equiv$	false
raiz(bin(a,e,b))	$\equiv$	e
izq(bin(a,e,b))	$\equiv$	a
der(bin(a,e,b))	$\equiv$	b
altura(a)	$\equiv$	**if** nil?(a) **then** 0 **else** 1 + máx(altura(izq(a)), altura(der(a))) **fi**
tamaño(a)	$\equiv$	**if** nil?(a) **then** 0 **else** 1 + tamaño(izq(a)) + tamaño(der(a)) **fi**
inorder(a)	$\equiv$	**if** nil?(a) **then** <> **else** inorder(izq(a)) & (raiz(a) $\bullet$ inorder(der(a))) **fi**
preorder(a)	$\equiv$	**if** nil?(a) **then** <> **else** (raiz(a) $\bullet$ preorder(izq(a))) & preorder(der(a)) **fi**
postorder(a)	$\equiv$	**if** nil?(a) **then** <> **else** postorder(izq(a)) & (postorder(der(a)) $\circ$ raiz(a)) **fi**

Fin TAD

11. TAD Diccionario(clave, significado)

TAD Diccionario(clave, significado)

igualdad observacional

$$(\forall d, d' : \text{dicc}(\kappa, \sigma)) \left(d =_{\text{obs}} d' \iff \begin{pmatrix} (\forall c : \kappa)(\text{def?}(c, d) =_{\text{obs}} \text{def?}(c, d') \wedge_{\text{L}} \\ (\text{def?}(c, d) \Rightarrow_{\text{L}} \text{obtener}(c, d) =_{\text{obs}} \text{obtener}(c, d'))) \end{pmatrix} \right)$$

parámetros formales

géneros clave, significado

géneros dicc(clave, significado)

exporta dicc(clave, significado), generadores, observadores, borrar, claves

usa Bool, Nat, Conjunto(clave)

observadores básicos

def? : clave × dicc(clave, significado) ⟶ bool

obtener : clave c × dicc(clave, significado) d ⟶ significado {def?(c, d)}

generadores

vacío : ⟶ dicc(clave, significado)

definir : clave × significado × dicc(clave, significado) ⟶ dicc(clave, significado)

otras operaciones

borrar : clave c × dicc(clave, significado) d ⟶ dicc(clave, significado) {def?(c,d)}

claves : dicc(clave, significado) ⟶ conj(clave)

axiomas ∀ d: dicc(clave, significado), ∀ c, k: clave, ∀ s: significado

def?(c,vacío) ≡ false

def?(c, definir(k, s, d) ≡ $c = k$ ∨ def?(c, d)

obtener(c, definir(k, s, d)) ≡ **if** $c = k$ **then** s **else** obtener(c, d) **fi**

borrar(c, definir(k, s, d)) ≡ **if** $c = k$ **then**
  if def?(c,d) **then** borrar(c,d) **else** d **fi**
else
  definir(k, s, borrar(c, d))
fi

claves(vacío) ≡ ∅

claves(definir(c,s,d)) ≡ Ag(c, claves(d))

Fin TAD

12. TAD Cola de prioridad(α)

TAD Cola de prioridad(α)

igualdad observacional

$$(\forall c, c' : \text{colaPrior}(\alpha)) \left(c =_{\text{obs}} c' \iff \begin{pmatrix} \text{vacía?}(c) =_{\text{obs}} \text{vacía?}(c') \wedge_{\text{L}} \\ (\neg\text{vacía?}(c) \Rightarrow_{\text{L}} (\text{próximo}(c) =_{\text{obs}} \text{próximo}(c') \wedge \\ \text{desencolar}(c) =_{\text{obs}} \text{desencolar}(c')) \end{pmatrix} \right)$$

parámetros formales

géneros α

operaciones $\bullet < \bullet \ : \ \alpha \times \alpha \ \longrightarrow$ bool — Relación de orden total estricto[1]

géneros colaPrior(α)

exporta colaPrior(α), generadores, observadores

usa Bool

observadores básicos

vacía? : colaPrior(α) $\longrightarrow$ bool

próximo : colaPrior(α) c $\longrightarrow$ α $\{\neg$ vacía?(c)$\}$

desencolar : colaPrior(α) c $\longrightarrow$ colaPrior(α) $\{\neg$ vacía?(c)$\}$

generadores

vacía : $\longrightarrow$ colaPrior(α)

encolar : $\alpha \times$ colaPrior(α) $\longrightarrow$ colaPrior(α)

axiomas $\forall$ c: colaPrior(α), $\forall$ e: α

vacía?(vacía) $\equiv$ true

vacía?(encolar(e, c)) $\equiv$ false

próximo(encolar(e, c)) $\equiv$ **if** vacía?(c) $\vee_{\text{L}}$ proximo(c) $< e$ **then** e **else** próximo(c) **fi**

desencolar(encolar(e, c)) $\equiv$ **if** vacía?(c) $\vee_{\text{L}}$ proximo(c) $< e$ **then** c **else** encolar(e, desencolar(c)) **fi**

Fin TAD

[1] Una relación es un orden total estricto cuando se cumple:

Antirreflexividad: $\neg\, a < a$ para todo $a : \alpha$

Antisimetría: $(a < b \ \Rightarrow\ \neg\, b < a)$ para todo $a, b : \alpha$, $a \neq b$

Transitividad: $((a < b \wedge b < c) \ \Rightarrow\ a < c)$ para todo $a, b, c : \alpha$

Totalidad: $(a < b \vee b < a)$ para todo $a, b : \alpha$