



Recursos compartidos y su especificación

Lecturas: apuntes de especificación de la asignatura

Manuel Carro

Universidad Politécnica de Madrid

22 de noviembre de 2007

Este texto se distribuye bajo los términos de la [Creative Commons License](http://creativecommons.org/licenses/by/3.0/)

Del problema a la solución



Problema:

muchos datos a tener en cuenta simultáneamente

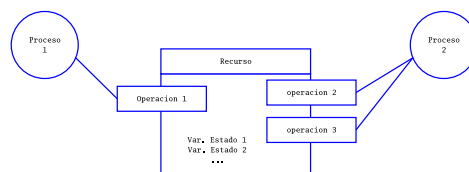
Solución:

- Refinamiento progresivo
- Concentrarse en cada momento en pocos detalles:
 - ▶ Análisis de procesos y recursos
 - ▶ Estudio de condiciones de seguridad
 - ▶ Estudio de condiciones de vivacidad
- Algunos pasos automáticos
- Otros necesitan estudio especial

Recursos compartidos



- Similares a *cápsulas* (Gehani)
- Tipo abstracto con:
 - ▶ Estado interno
 - ▶ Operaciones
 - ▶ Condiciones de sincronización
 - ▶ Exclusión mutua implícita



- Notación alto nivel
- Independiente de la implementación

Especificación



- Nos centraremos en la especificación:
 - ▶ Formal (no ambigua, teoría de prueba)
 - ▶ Independiente del lenguaje
 - ▶ Clara y breve (al menos eso queremos)
- Muchas posibilidades
- Usaremos lógica primer orden
- Estructurada por recursos
- En cierto sentido, aumento de TAD de estructuras de datos

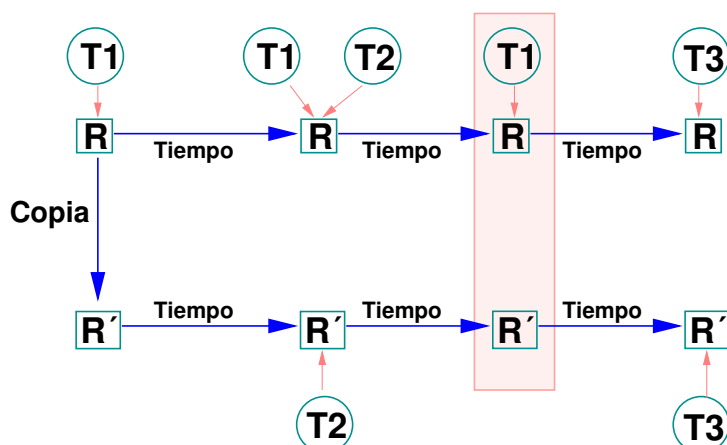
Recursos y TADs



- **Semejanzas:**
 - ▶ Encapsulamiento datos
 - ▶ Reusabilidad
 - ▶ Razonamiento corrección recurso independiente de su uso
 - ▶ Razonamiento uso correcto sin su implementación
- **Diferencias:**
 - ▶ Estado recurso dependiente del mundo externo (tareas accediendo)
 - ▶ No noción igualdad, no copia
 - ▶ Notación aumentada
 - ▶ Algunos argumentos *privilegiados*: recurso único \rightarrow cambios propagados inmediatamente

Historia de un recurso

¿Qué problemas hay para copiar un recurso?



Especificación: visión general



C-TADSOL Nombre Recurso

OPERACIONES**ACCIÓN** $Op_1: Tipo_Recurso[es] \times \dots$ **SEMÁNTICA****DOMINIO:****TIPO:** $Tipo_Recurso = \dots$ **INVARIANTE:** $\forall r \in Tipo_Recurso \cdot Inv(r)$ **INICIAL**(r): $Ini(r)$ **CPRE:** $P(r, a_1, \dots, a_n)$ **Op₁**(r, a_1, \dots, a_n)**POST:** $Q(r, a_1, \dots, a_n)$

Declaración de interfaz



- Nombre de operaciones + tipos y *modos* de argumentos
- Modos: no necesarios, ayudan a documentar: $[es]$, $[e]$, $[s]$
- Tipos:
 - ▶ Básicos: \mathbb{B} , \mathbb{N} , \mathbb{Z} , \mathbb{R}
 - ▶ Algebraicos: tuplas $[(Ta \times Tb)]$, constructores $[Nombre(Ta \times Tb)]$, unión de tipos $[(Ta \mid Tb)]$
 - ▶ Especiales: secuencias $[Secuencia(Ta)]$, conjuntos $[Conjunto(Ta)]$, tablas / *maps* / funciones parciales $[Ta \leftrightarrow Tb]$

Tipo	Ejemplo valor
$\mathbb{N} \times \mathbb{B}$	$(3, \text{falso})$
$par(\mathbb{Z} \times \mathbb{R})$	$par(-7, \pi)$
$Secuencia(\mathbb{B})$	$\langle \text{cierto}, \text{falso}, \text{falso}, \text{cierto} \rangle$
$Conjunto(\mathbb{R})$	$\{3.4, e, \log 2\}$
$\mathbb{N} \leftrightarrow \mathbb{B}$	$\{(2, \text{true}), (3, \text{true}), (4, \text{false}), (9, \text{false})\}$

Dominio: tipo + invariante



- Tipos: admitimos campos con nombre en tuplas (\equiv registros / *records*)

TIPO: $TipoComplejo = Par(\text{real}: \mathbb{R} \times \text{imaginario}: \mathbb{R})$

- Invariante: restringe valores permitidos por el tipo

TIPO: $Tipo_Irracional = \mathbb{R}$ **INVARIANTE:** $\forall i \in Tipo_Irracional \cdot \nexists p, q \in \mathbb{Z} \cdot i = \frac{p}{q}$ **TIPO:** $Tipo_Creciente = Secuencia(\mathbb{N})$ **INVARIANTE:** $\forall s \in Tipo_Creciente \cdot (l = Longitud(s) \wedge \forall k, 1 \leq k \leq l - 1 \cdot s(k) < s(k + 1))$

Invariante

INVARIANTE: $I(r)$



Magnitud o ley que se mantiene tras una transformación

- Verdad antes de la **entrada** y tras la **salida** de cada operación
- Puede *violarse* dentro de una operación
- Muy importante:
 - ▶ Permite establecer propiedades generales
 - ▶ Permite trabajar contra esas propiedades

Estado inicial recurso

INICIAL(r): $In(r)$



- Determina valor inicial recurso
(corrección en base a la historia del recurso)
- ¿Operación separada?
 - ▶ Sería algo especial
 - ▶ Sólo podría ser llamada una vez
 - ▶ Muchos lenguajes permiten especificar estado inicial

Especificación de operaciones



PRE: $P(a_1, \dots, a_n)$

CPRE: $C(r, a_1, \dots, a_n)$

Op₁(r, a_1, \dots, a_n)

POST: $Q(r, a_1, \dots, a_n)$

- Precondición secuencial (**PRE**):
 - ▶ Condiciones no relacionadas con la concurrencia
- Precondición de concurrencia (**CPRE**):
 - ▶ Sincronización entre operaciones
- Postcondición (**POST**):
 - ▶ Cambio en el recurso / argumentos

Especificación de operaciones (Cont.)



- División precondiciones: $P(a_1 \dots a_n) \wedge C(r, a_1, \dots, a_n)$
- Relacionadas con el recurso compartido: **CPRE**
 - ▶ Determinan sincronización
 - ▶ Pueden causar suspensión
 - ▶ Recurso cambiado por otras tareas
- Relacionadas con otros argumentos: **PRE**
 - ▶ Determinan corrección llamada
 - ▶ Pueden causar error de ejecución, excepciones, etc.

Ejemplos de especificación

Uso de aparcamiento



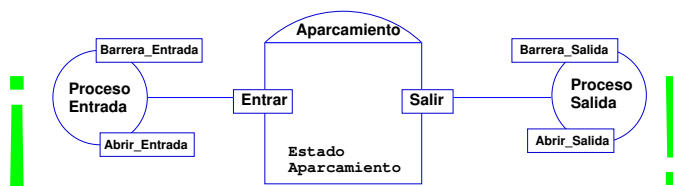
R_Aparcamiento: Tipo_Aparcamiento

loop — *Entrada*

```
Barrera_Entrada;
Entrar (R_Aparcamiento);
Abrir_Entrada;
```

end loop;**loop** — *Salida*

```
Barrera_Salida;
Salir (R_Aparcamiento);
Abrir_Salida;
```

end loop;

Ejemplos de especificación

Aparcamiento

**ACCIÓN** Entrar: $Tipo_Aparcamiento[es]$ **ACCIÓN** Salir: $Tipo_Aparcamiento[es]$ **TIPO:** $Tipo_Aparcamiento = 0..Max$ **INVARIANTE:** *cierto***INICIAL(a):** $a = 0$ **CPRE:** *cierto***Salir(a)****POST:** $a^{sal} = a^{ent} - 1$ **CPRE:** $a < Max$ **Entrar(a)****POST:** $a^{sal} = a^{ent} + 1$ *¿a < Max necesaria?*

Almacén de un dato



ACCIÓN Poner: $Tipo_Almacen[es] \times Tipo_Dato[e]$

ACCIÓN Tomar: $Tipo_Almacen[es] \times Tipo_Dato[s]$

TIPO: $Tipo_Almacén = (Dato: Tipo_Dato \times HayDato: \mathbb{B})$

INVARIANTE: *cierto*

INICIAL(b): $\neg b.HayDato$

CPRE: $b.HayDato$

Tomar(b, e)

POST: $e^{sal} = b^{ent}.Dato \wedge \neg b^{sal}.HayDato$

CPRE: $\neg b.HayDato$

Poner(b, e)

POST: $b^{sal}.Dato = e^{ent} \wedge b^{sal}.HayDato$

- Recordad implementación: sólo un semáforo
- Veremos prueba corrección seguridad

Almacén un dato (Cont.)



- Separación estado recurso / dato almacenado
- Operaciones excluyentes:

CPRE: $b.HayDato$

Tomar(b, e)

POST: $e^{sal} = b^{ent}.Dato \wedge \neg b^{sal}.HayDato$

CPRE: $\neg b.HayDato$

Poner(b, e)

POST: $b^{sal}.Dato = e^{ent} \wedge b^{sal}.HayDato$

CPRE(Tomar(b, e₁)) \wedge CPRE(Poner(b, e₂)) \equiv

$\neg b.HayDato \wedge b.HayDato \equiv$

false

- Respetar acceso a dato asegura exclusión mutua
 \implies no necesario semáforo dedicado

Buffer



ACCIÓN Poner: $Tipo_Buffer[es] \times Tipo_Dato[e]$

ACCIÓN Tomar: $Tipo_Buffer[es] \times Tipo_Dato[s]$

TIPO: $Tipo_Buffer = Secuencia(Tipo_Dato)$

INVARIANTE: $\forall b \in Tipo_Buffer \bullet Longitud(b) \leq MAX$

INICIAL(b): $Longitud(b) = 0$

CPRE: $Longitud(b) > 0$

Tomar(b, d)

POST: $l = Longitud(b^{ent}) \wedge b^{ent}(1) = d^{sal} \wedge b^{sal} = b^{ent}(2..l)$

CPRE: $Longitud(b) < MAX$

Poner(b, d)

POST: $l = Longitud(b^{ent}) \wedge Longitud(b^{sal}) = l + 1 \wedge$
 $b^{sal}(l + 1) = d^{ent} \wedge b^{sal}(1..l) = b^{ent}$

Productor/Consumidor de pares e impares



ACCIÓN Poner: $Tipo_PI[es] \times \mathbb{N}[e]$

ACCIÓN Tomar: $Tipo_PI[es] \times \mathbb{N}[s]$

TIPO: $Tipo_PI = (Dato : \mathbb{N} \times HayDato : \mathbb{B})$

INVARIANTE: *cierto*

INICIAL(b): $\neg b.HayDato$

CPRE: $\neg b.HayDato$

Poner(b, d)

POST: $b^{sal}.Dato = d^{ent} \wedge b^{sal}.HayDato$

CPRE: $b.HayDato \wedge (b.Dato \bmod 2 = 0)$

TomarPar(b, d)

POST: $b^{sal}.Dato = d^{ent} \wedge \neg b^{sal}.HayDato$

CPRE: $b.HayDato \wedge (b.Dato \bmod 2 = 1)$

TomarImpar(b, d)

POST: $b^{sal}.Dato = d^{ent} \wedge \neg b^{sal}.HayDato$

Productor/Consumidor de pares e impares

Variante con una sola operación de tomar



ACCIÓN Poner: $Tipo_PI[es] \times \mathbb{N}[e]$

ACCIÓN Tomar: $Tipo_PI[es] \times \mathbb{N}[s] \times Tipo_Paridad[e]$

TIPO: $Tipo_PI = (Dato : \mathbb{N} \times HayDato : \mathbb{B})$
 $Tipo_Paridad = Par | Impar$

INVARIANTE: *cierto*

INICIAL(b): $\neg b.HayDato$

CPRE: $\neg b.HayDato$

Poner(b, d)

POST: $b^{sal}.Dato = d^{ent} \wedge b^{sal}.HayDato$

CPRE: $b.HayDato \wedge ((b.Dato \bmod 2 = 0) \leftrightarrow (t = Par))$

Tomar(b, d, t)

POST: $b^{sal}.Dato = d^{ent} \wedge \neg b^{sal}.HayDato$