

# **Abstracciones de diseño**

# Abstracciones de diseño

- Abstracción por parametrización
- Abstracción por especificación
- Especificación e implementación de TADs
- Abstracciones genéricos
- Abstracciones de control

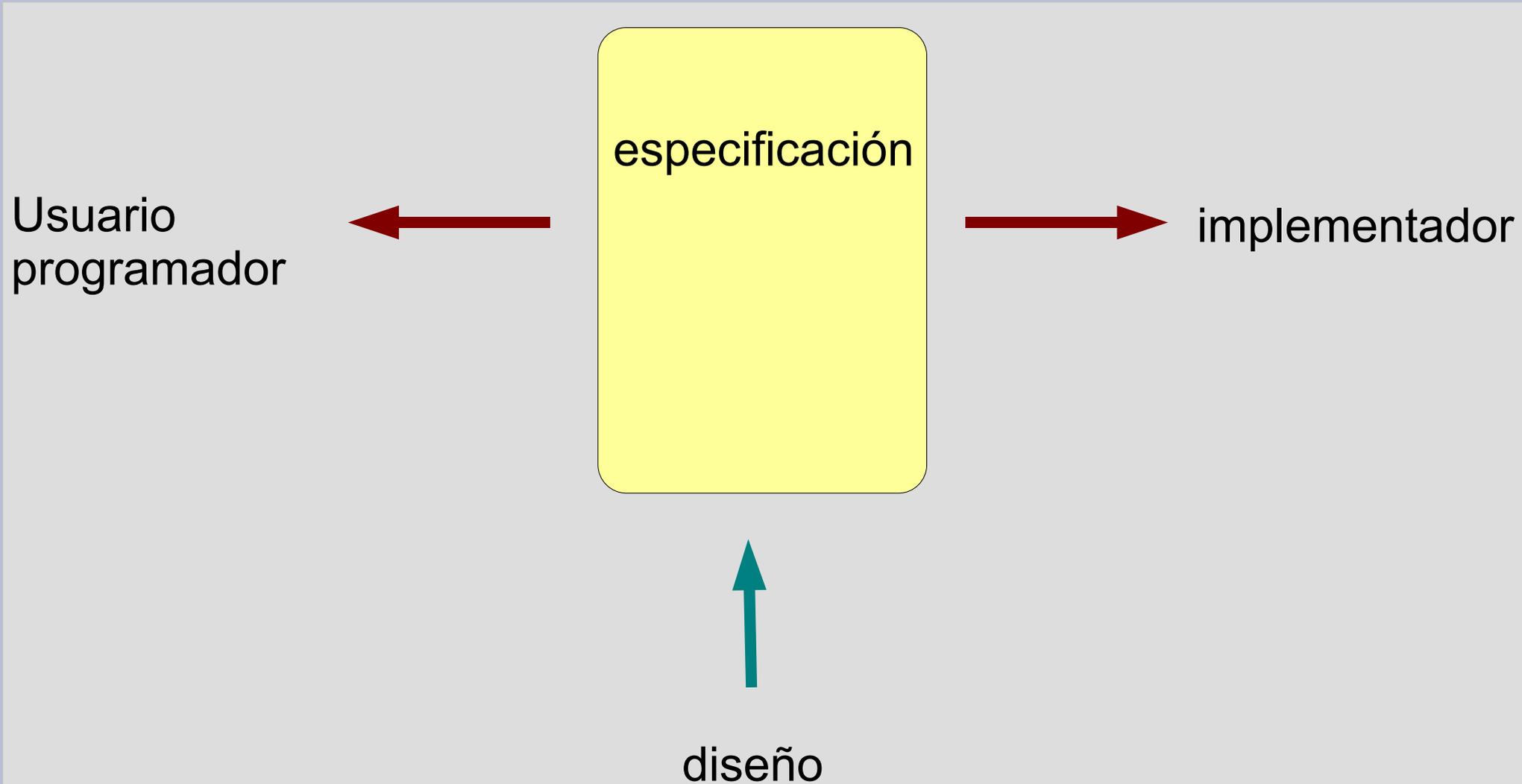
# Abstracción por parametrización

- Por parametrización se obtienen las abstracciones procedimentales
- La definición de parámetros nos permite abstraer su valor concreto (actual)
- También abstraemos la particularidad de la ejecución concreta

# Abstracción por especificación

- Mediante especificación abstraemos los detalles de implementación.
- Establecemos un contrato entre usuario e implementador
- Este contrato permite:
  - ◇ Al usuario centrarse en su problema
  - ◇ Al implementador despreocuparse de las posibles consecuencias de un mal uso de la implementación
  - ◇ A ambos cambiar de implementación

# especificación - contrato



# Especificación mediante...

- Pre-condiciones
  - ◊ Lo que debe cumplirse antes de la llamada
- Post-condiciones
  - ◊ Lo que se cumplirá después de la llamada, supuesta la precondition

**¿Quién debe comprobar la precondition?**

# Especificación mediante...

- La precondition es responsabilidad del usuario
- La postcondición es responsabilidad del implementador

# Especificación mediante...

```
int index(colecc X, tipo_elemento ele)
```

**pre:** *true*

**post:** si ele es uno de los valores contenidos en el X devuelve el índice correspondiente, en caso contrario devuelve el valor int(-1)

# Especificación mediante...

```
float sqrt(float X)
```

**pre:**  $X \geq 0$

**post:** devuelve  $(X)^{1/2}$

# Abstracción por especificación

- *Abstracciones de datos:*
  - ◊ se especifica un TAD sin hacer referencia a la representación ni a la implementación de las operaciones
- Abstracción por especificación de procedimientos y funciones

# Un estilo de especificación

Interface: `int index(int ele)`

requer.:

modif.:

efecto: si `ele` es uno de los valores contenidos en el array devuelve el índice correspondiente, en caso contrario devuelve el valor `int(-1)`

# Estilo de especificación de TAD de B. Liskov

TAD: nombre

Descripción: .....

Operaciones:

- signatura -> información sintáctica

Pre-Condición: Debe cumplirla el programador usuario

Post-Condición:

Si a la entrada se cumplía la Pre-Condición, a la salida se cumplirá la Post-Condición

- int member ( int ele)

requer.:

modifica:

efecto:

- .....

# Estilo de implementación de Liskov

- La implementación debe asociar un tipo **rep**resentación al tipo **A**bstracto
- Al tipo **A**bstracto pertenecen todos los posibles objetos compatibles con la especificación
- El tipo abstracto posee las operaciones especificadas

# Estilo de implementación de Liskov

- Al tipo **rep**representación pertenecen todos los objetos representación de objetos abstractos
- El tipo **rep**:
  - Debe poseer implementaciones para las operaciones del tipo abstracto
  - Puede poseer algunas operaciones de uso interno en la implementación

# Estilo de implementación...

- Para obtener una implementación de un TAD:
  - ◊ debe escogerse una representación
  - ◊ deben implementarse las operaciones del TAD
  - ◊ deben especificarse e implementarse las operaciones internas necesarias

# Estilo de implementación..

- La elección de la representación implica:
  - ◊ Una declaración sintáctica
  - ◊ Un significado de la representación
- La implementación de las operaciones exige la elección de una política de implementación, acorde con la especificación del TAD y con el significado de la implementación.

# Estilo de implementación..

- Es conveniente explicitar y documentar el significado de la representación y la política de implementación al comenzar esta;
- así podremos recordarlo a lo largo de los trabajos de implementación,
- y facilitaremos la coherencia de la implementación y de su mantenimiento

# Estilo de implementación..

## Función de abstracción

$rep: A \rightarrow A$

asocia a cada objeto rep el objeto abstracto que representa

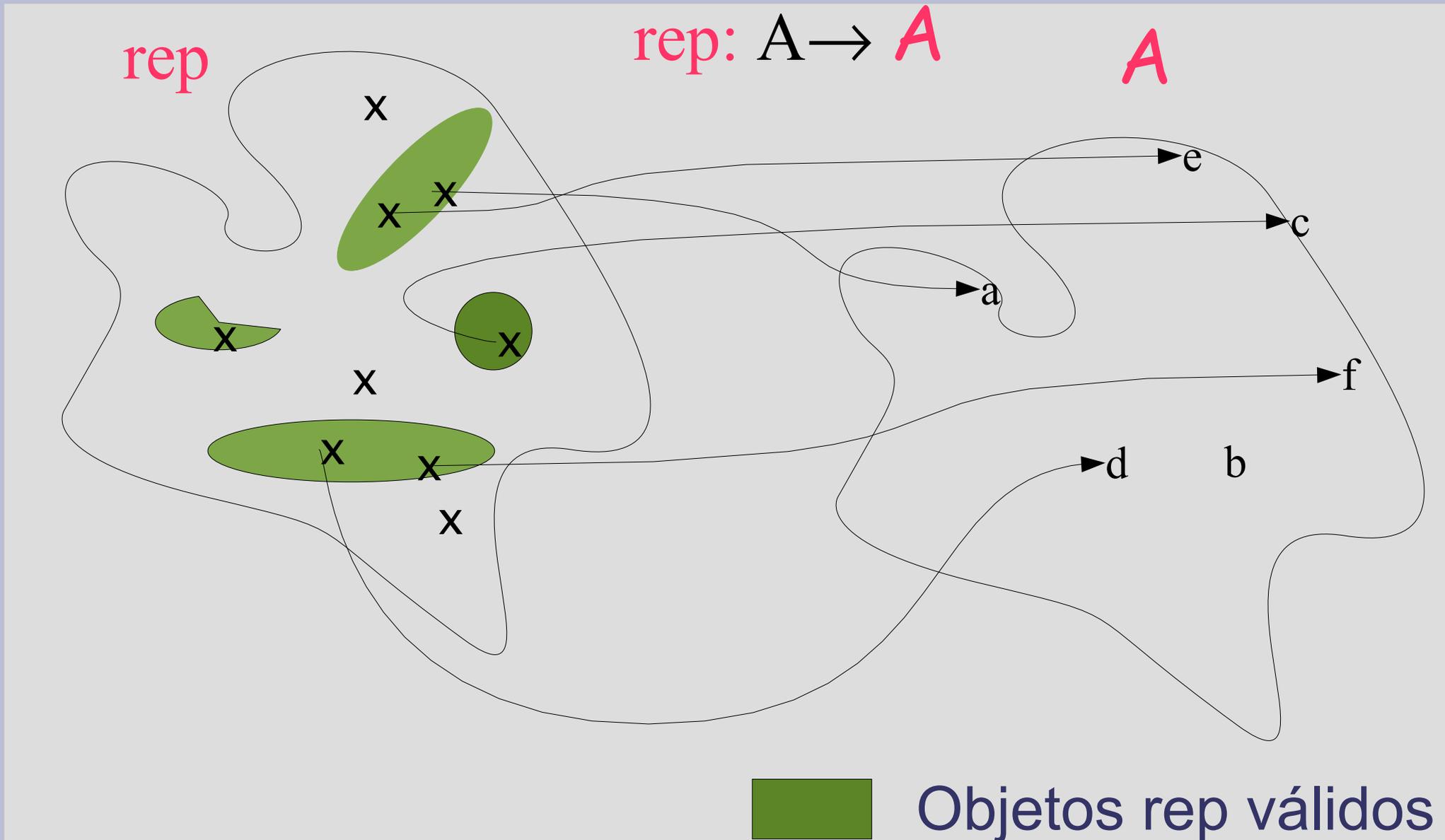
# Estilo de implementación..

## Invariante de la representación

I: *rep*  $\rightarrow$  {*true* , *false*}

es una propiedad que deben cumplir todos los objetos *rep* válidos

# Estilo de implementación..



# Estilo de implementación..

- Un buen sitio para indicar la función de abstracción y el invariante de la representación es la implementación
- No es necesario adoptar un estilo formal para definir las
- Sólo se trata de explicar el sentido de la representación y la política de implementación

Tad: int\_set\_100

Representacion:

```
Rep = int_set_100 data members:  
    {int cursize;  
     int members[100];}
```

Rep r;

F.Abstraccion: r representa al conjunto de todos  
los valores enteros de los primeros r.cursize  
elementos de r.members

I.Representacion: entre los primeros r.cursize valores  
de  
r.members no hay repeticiones

# Abstracciones genéricas

- Los dos mecanismos de abstracción pueden **combinarse a distintos niveles**
- Las abstracciones genéricas se obtienen introduciendo un **nivel extra** de **parametrización**, p.e. mediante la definición de *tipos parámetro*
- Un tipo parámetro es un parámetro formal cuyos valores actuales son tipos

# Abstracciones genéricas

- Abstrayendo los valores concretos de los tipos parametro damos generalidad a nuestras abstracciones
- Para hacer uso de las abstracciones genericas sera necesario instanciarlas, dando valores concretos a los par

# Abstracciones genéricas

- La obtención de código genérico se basa en el uso de plantillas (templates)
- La generación de código objeto eficiente antes de la instanciación es problemática
- En un primer momento se pueden comprobar la coherencia del código genérico, y las restricciones que tendrá su uso
- Después, tras comprobar las restricciones e instanciar los parámetros se puede generar el código objeto

# Abstracciones genéricas

- Al especificarlas se deben indicar las restricciones que ha de cumplir la instanciación
- Al especificar TAD genericos con el estilo de Liskov podria introducirse una clausula general de requerimientos de la instanciacion, p.e. a continuacion de

TAD: nombre<class tip, ...>

requer: que tip resida en el stack, y ....

# Abstracciones de control

- Se obtienen abstrayendo los detalles del flujo de control,
- mediante parametrización y especificación
- Ejemplos
  - ◊ Iteradores
  - ◊ Manejo de excepciones
  - ◊ Mecanismos de concurrencia

# iteradores

```
arbol<personas> arbol_genealogico;
```

```
...
```

```
foreach ele in arbol_genealogico
```

```
do
```

```
{
```

```
...
```

```
}
```

- Liskov los incorporó al lenguaje CLU

# Tipos generadores

- Una forma de implementar iteradores
- A las colecciones (conjuntos, bags, árboles, listas, ...) se les asocian tipos generadores de iteraciones (*iteradores*)
- Puede haber varios para una misma colección, para llevar a cabo recorridos de distintos tipos (primero en profundidad, primero en anchura)
- A veces, las iteraciones se llevan a cabo sobre copias de las colecciones, o se requiere su no modificación durante la iteración

# Tipos generadores

- Operaciones:
  - ◇ Constructor (asocia el objeto iterador con el objeto colección)
  - ◇ Inicialización: `begin()`, `end()`
  - ◇ Avance:
    - `++` , `next()`, `next_n()`
    - `--` , `previous`, `previous_n()`
    - `object_at(posición)` (posición dentro de la iteración)
  - ◇ Obtención del elemento
  - ◇ Detección del final `atEnd()`

```
template <class tipel,int deftam>
```

```
tipel Pila<tipel,deftam>::pop()
```

```
{ if (tope == 0) throw Vacia(); return v[--tope]; }
```

---

```
try
```

```
{ for(int i=1;i<20;i++) cout << p2.pop()<<'\n'; }
```

```
catch(...)
```

```
{ cout<<"problemas"<<'\n'; }
```