



UNIVERSIDADE DA CORUÑA

Programación II

Introducción a los Tipos Abstractos de Datos (TAD)

“Los estudiantes deben convencerse de que la programación *no es un arte* misterioso, sino una *disciplina ingenieril*...

...la *abstracción* y la *especificación* deben ser las piezas clave para conseguir una *programación efectiva*”

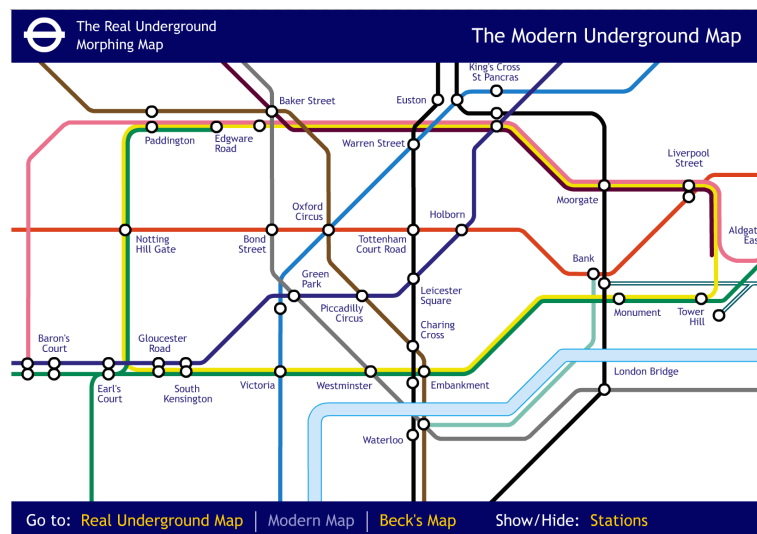
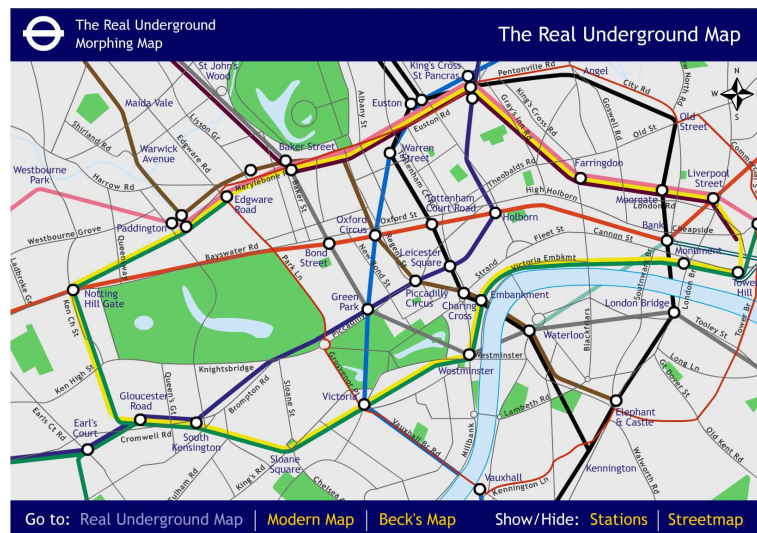
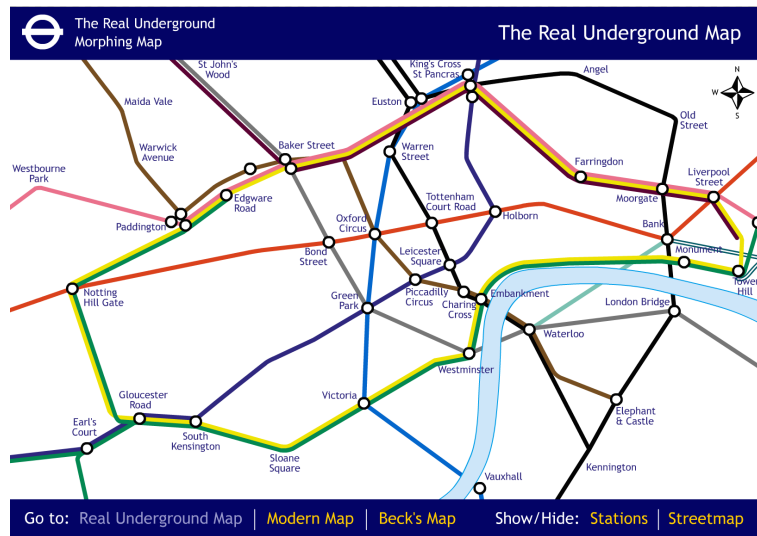
Barbara Liskov y John Guttag



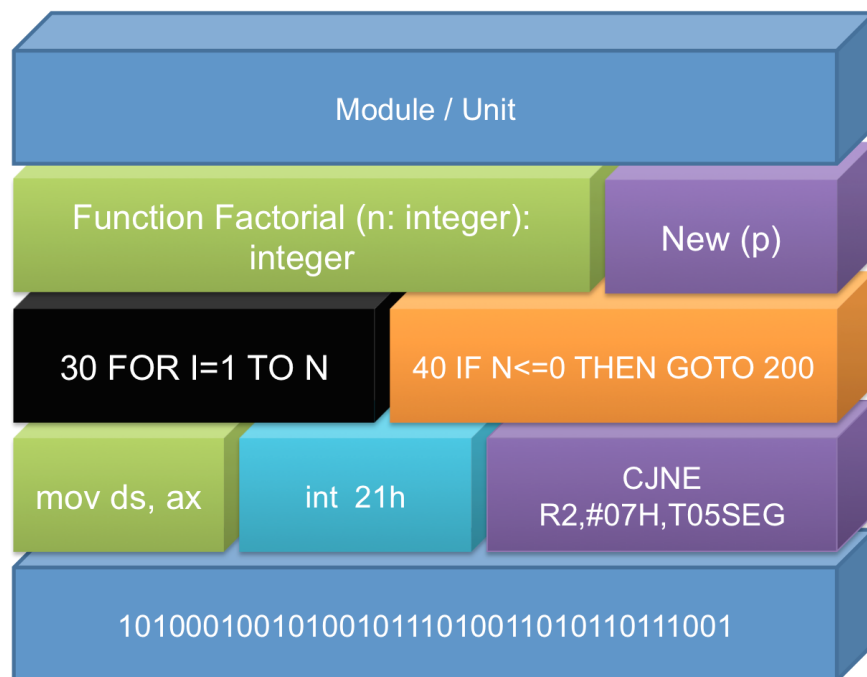
Del lat. *abstrahĕre*.

1. tr. Separar por medio de una operación intelectual un rasgo o una cualidad de algo para analizarlos aisladamente o considerarlos en su pura esencia o noción.

¿Con cuál te quedas?

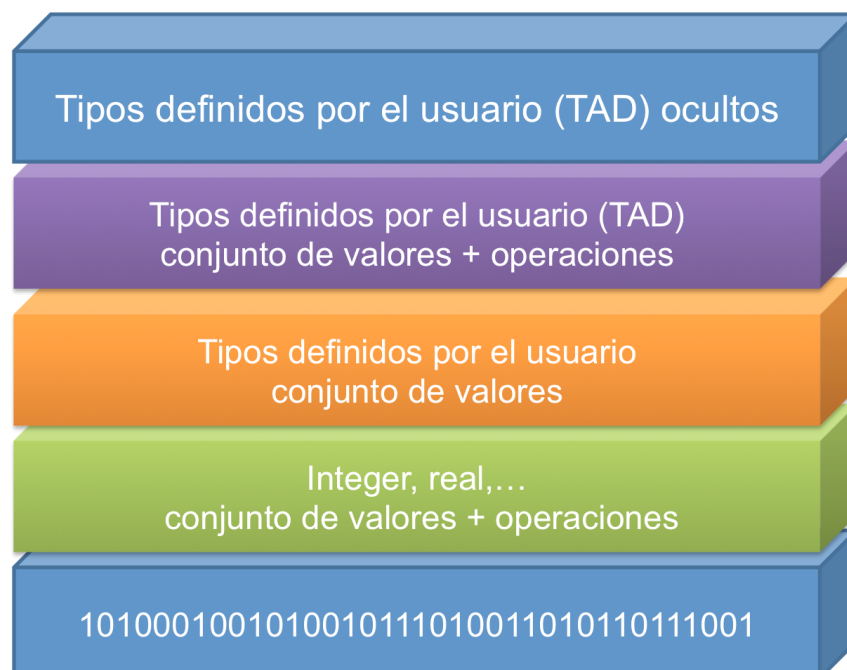


Niveles de abstracción funcional



Niveles de abstracción de datos

Objetivo: Conseguir que los tipos definidos por el programador se manejen como los incluidos en el propio lenguaje



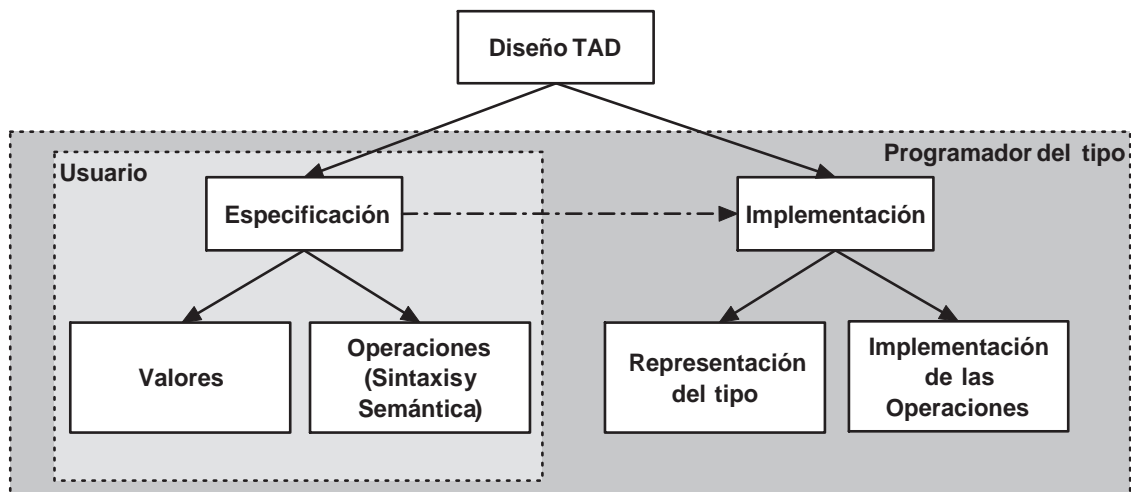
Definición de Tipo Abstracto de Datos (TAD)

John Guttag (1974):

Un tipo abstracto de datos es aquél **definido por el programador** que puede ser manipulado de forma **similar** a los **definidos por el sistema**.

Al igual que estos últimos, un tipo abstracto de datos corresponde a un **conjunto de valores** lícitos y de **operaciones** asociadas a los mismos, operaciones que se definen mediante una **especificación** que es **independiente de la implementación** de esos datos.

Niveles de especificación, implementación y uso de un TAD



Especificación formal de un TAD

Tipo	<i>Nombre del TAD</i>
Sintaxis	<i>Operaciones, tipo argumentos y resultado</i>
Semántica	<i>Comportamiento de las operaciones</i>

Hay que tener en cuenta que:

- Las reglas de comportamiento se intentarán en el orden indicado.
- Ciertos operadores no se definen. Pueden considerarse axiomas o *constructores* de los valores del tipo.
- La expresión del resultado puede ser recursiva, conteniendo referencias al mismo operador o a otros del TAD.
- Las expresiones pueden contener referencias a otros tipos ya definidos.

Ejemplo: definición formal del TAD correspondiente a los números naturales

Tipo	<i>Natural</i>
Sintaxis	<p>cero: $\rightarrow \text{Natural}$</p> <p>sucesor: $\text{Natural} \rightarrow \text{Natural}$</p> <p>escero: $\text{Natural} \rightarrow \text{Boolean}$</p> <p>igual: $\text{Natural} \times \text{Natural} \rightarrow \text{Boolean}$</p> <p>suma: $\text{Natural} \times \text{Natural} \rightarrow \text{Natural}$</p>
Semántica	<p>$\text{escero}(\text{cero}) \Rightarrow \text{true}$</p> <p>$\text{escero}(\text{sucesor}(n)) \Rightarrow \text{false}$</p> <p>$\text{igual}(\text{cero}, n) \Rightarrow \text{escero}(n)$</p> <p>$\text{igual}(\text{sucesor}(n), \text{cero}) \Rightarrow \text{false}$</p> <p>$\text{igual}(\text{sucesor}(n), \text{sucesor}(m)) \Rightarrow \text{igual}(n, m)$</p> <p>$\text{suma}(\text{cero}, n) \Rightarrow n$</p> <p>$\text{suma}(\text{sucesor}(n), m) \Rightarrow \text{sucesor}(\text{suma}(n, m))$</p>

donde “cero” y “sucesor” son los *constructores* del TAD.

Especificación informal de un TAD

TAD Nombre_del_tipo

VALORES: valores que pueden tomar los datos del tipo

OPERACIONES: nombre de las operaciones que los manipulan

Para cada operación (SINTAXIS y SEMÁNTICA):

Nombre_de_operación (tipo_de_argumento) \rightarrow tipo_de_resultado

{**Objetivo:** Descripción de la operación

Entrada: Descripción de los datos de entrada

Salida: Indica qué es lo que retorna la operación al invocarla

Precondiciones: Posibles excepciones. Características que tendrán que reunir los datos de entrada para que se realice bien la operación.

Poscondiciones: Indica un efecto lateral en la invocación a una función. Afirmaciones que podemos hacer sobre los datos después de que se ejecute la operación y que complete la información del objetivo y las salidas}

Pasos en la especificación de un TAD T

1. Seleccionar las operaciones, teniendo en cuenta para qué se va a utilizar dicho TAD T .
2. Clasificarlas:
 - *Constructoras*: Su resultado es de tipo T
 - *Generadoras*: Sólo con ellas es posible generar cualquier valor del tipo T y excluyendo cualquiera de ellas hay valores que no pueden ser generados.
 - *Modificadoras*: El resto
 - *Observadoras/Acceso*: Su resultado no es de tipo T .
 - *Destructoras*: Su resultado es de tipo T .

Ejemplo: Especificación del Tipo Abstracto de Datos *Racional*

VALORES

- Concepto matemático de números racionales, es decir, un par de números enteros tal que el primero es el numerador y el segundo el denominador.

OPERACIONES (Sintáxis y Semántica)

- Constructoras Generadoras
 - `CreaRacional (n,d:entero) → Racional`
{ *Objetivo*: Crea un número racional
Entrada:
 n: Numerador del nuevo racional
 d: Denominador del nuevo racional
Salida: El número racional creado }
- Constructoras Modificadoras
 - `Suma (r1,r2:Racional) → Racional`
{ *Objetivo*: Calcula la suma de dos número racionales
Entrada: r1, r2: Números racionales a sumar
Salida: Un nuevo racional suma de los números a la entrada }
- Observadoras
 - `Numerador (Racional) → Entero`
{ *Objetivo*: Obtiene el numerador de un número racional
Entrada:
 Número racional del que obtener el numerador
Salida: Numerador del número a la entrada }
 - `Denominador (Racional) → Entero`
{ *Objetivo*: Obtiene el denominador de un número racional
Entrada:
 Número racional del que obtener el denominador
Salida: Denominador del número a la entrada }

Definición Ampliada de Tipo Abstracto de Datos (TAD)

Ghezzi (1987):

Un nuevo tipo de dato se considera un TAD sólo si:

- El lenguaje proporciona algún método para permitir **asociar** la **representación** de los datos con las **operaciones** que los manipulan.
- La representación del nuevo tipo de dato así como la implementación de las operaciones pueden permanecer **ocultas** al resto de los módulos que los utilizan.

Es decir, para construir un tipo abstracto de datos, debemos ser capaces de:

- Exportar una definición de tipo.
- Proporcionar un conjunto de operaciones que puedan usarse para manipular los ejemplares de tipo.
- Proteger los datos asociados con el tipo de tal manera que se pueda operar con ellos sólo mediante las operaciones provistas.

Estructura de una unit en Pascal

```
unit <nombre_unidad>;

interface

    <clausula uses>

    <constantes, tipos y variables publicas>

    <cabeceras de procedimientos y funciones>

implementation

    <clausula uses>

    <constantes, tipos y variables privadas>

    <procedimientos/funciones privadas>

    <cuerpos procedimientos/funciones publicas>

begin

    <secuencia de inicializacion>

end.
```

Ejemplo de Tipo de dato como conjunto de valores

```
program ejemplo1;

type
  Racional = record
    num, den: integer
  end;

var
  r1,r2,r3,r4,s: Racional;

begin
  r1.num:= 2; r1.den:= 3;
  r2.num:= 5; r2.den:= 7;

  r3.num:= 7; r3.den:= 8;
  r4.num:= 5; r4.den:= 0;

  (* s suma de r1 y r2 *)
  s.num:= r1.num * r2.den + r2.num * r1.den;
  s.den:= r1.den * r2.den;
  writeln('la suma es ', s.num,'/',s.den);

  (* s suma de r3 y r4 *)
  s.num:= r3.num * r4.den + r4.num * r3.den;
  s.den:= r3.den * r4.den;
  writeln('la suma es ', s.num,'/',s.den);
end.
```

Ejemplo de Tipo de dato como conjunto de valores y operaciones

```
program ejemplo2;
type
  Racional = record
    num, den: integer
  end;
var
  r1, r2, r3, r4, s: Racional;

function CreaRacional (n, d: integer): Racional;
  (* Operacion para crear un racional *)
var
  temp: Racional;
begin
  temp.num := n; temp.den := d;
  CreaRacional := temp;
end;

function Numerador (r: Racional): integer;
  (* Operacion que retorna el numerador de un racional *)
begin
  Numerador := r.num
end;

function Denominador (r: Racional): integer;
  (* Operacion que retorna el denominador de un racional *)
begin
  Denominador := r.den
end;

function Suma (r1, r2: Racional): Racional;
  (* Operacion que retorna la suma de dos racionales *)
var
  s: Racional;
begin
  s.num := r1.num * r2.den + r2.num * r1.den;
  s.den := r1.den * r2.den;
  Suma := s;
end;

begin
  r1 := CreaRacional(2,3); r2 := CreaRacional(5,7);
  r3 := CreaRacional(7,3); r4 := CreaRacional(5,4);

  s := Suma(r1,r2); writeln('La suma es ', Numerador(s), '/', Denominador(s));
  s := Suma(r3,r4); writeln('La suma es ', Numerador(s), '/', Denominador(s));
end.
```

Encapsulando y compilando de forma independiente...utilizando como estructura de datos un registro...

```
Unit UnitRacional;
Interface
type
  Racional = record
    num,den: integer
  end;

  function CreaRacional (n,d: integer): Racional;
  function Numerador (r: Racional): integer;
  function Denominador (r: Racional): integer;
  function Suma (r1,r2: Racional): Racional;

Implementation
  function CreaRacional (n,d: integer): Racional;
    (* Operacion para crear un racional *)
  var
    temp: Racional;
  begin
    temp.num:= n; temp.den:= d;
    CreaRacional:= temp;
  end;

  function Numerador (r: Racional): integer;
    (* Operacion que retorna el numerador de un racional *)
  begin
    Numerador:= r.num
  end;

  function Denominador (r: Racional): integer;
    (* Operacion que retorna el denominador de un racional *)
  begin
    Denominador:= r.den
  end;

  function Suma (r1,r2: Racional): Racional;
    (* Operacion que retorna la suma de dos racionales *)
  var
    s: Racional;
  begin
    s.num:= r1.num * r2.den + r2.num * r1.den;
    s.den:= r1.den * r2.den;
    Suma:= s;
  end;
end.
```

...utilizando como estructura de datos un puntero a un registro...

```
Unit UnitRacional;

Interface
  type
    Racional= ^datos;
    datos= record
      num, den:integer
    end;

    function CreaRacional (n,d: integer): Racional;
    function Numerador (r: Racional): integer;
    function Denominador (r: Racional): integer;
    function Suma (r1,r2: Racional): Racional;

Implementation
  function CreaRacional (n,d: integer): Racional;
  var
    temp: Racional;
  begin
    new(temp);
    temp^.num:= n;
    temp^.den:= d;
    CreaRacional:= temp;
  end;

  function Numerador (r:Racional): integer;
  begin
    Numerador:= r^.num
  end;

  function Denominador (r: Racional): integer;
  begin
    Denominador:= r^.den
  end;

  function Suma (r1,r2: Racional): Racional;
  var
    s: Racional;
  begin
    new(s);
    s^.num:= r1^.num * r2^.den + r2^.num * r1^.den;
    s^.den:= r1^.den * r2^.den;
    Suma:= s;
  end;
end.
```


...el programa que utiliza el tipo de datos es independiente de la representación del tipo de dato

```
program ejemplo3;

uses UnitRacional;
  (*uso del tipo de dato Racional*)

var
  r1,r2,s: Racional;

begin
  r1:= CreaRacional(2,3); r2:= CreaRacional(5,7);

  (* s es la suma de r1 y r2 *)
  s:= Suma(r1,r2);
  writeln('La suma es ', Numerador(s),'/',Denominador(s));
end.
```

Ventajas del uso de un Tipo Abstracto de Datos (TAD)

1. Recogen mejor la semántica de los tipos. Al agrupar la representación junto a las operaciones que definen su comportamiento, y forzar a utilizar el TAD a través de estas operaciones se evitan errores en el manejo del tipo de datos (Por ejemplo, la división por 0 en el caso del TAD *Racional*).
2. Abstracción: Separa la especificación (**qué hace**) de la implementación (**cómo lo hace**). Los usuarios de un TAD no necesitan conocer sus detalles de implementación. Como consecuencia:
 - a) Se favorece la extensibilidad del código: Es posible *modificar* y *mejorar* la implementación del TAD sin afectar a los demás módulos que lo utilizan.
 - b) Aumenta la facilidad de uso.
 - c) Aumenta la legibilidad del código que usa el TAD.
3. Produce código reutilizable.
4. Favorece la ausencia de errores, al reutilizar código ya probado y forzar a utilizar la estructura de datos correctamente.