# Programación funcional (II)

## Ricardo Pérez López

## IES Doñana, curso 2024/2025

Generado el 2025/07/09 a las 00:35:00

## Índice

1.	Definiciones	1
	1.1. Definiciones	1
	1.2. Identificadores y ligaduras (binding)	2
	1.2.1. Ligaduras irrompibles	
	1.2.2. Inmutabilidad	
	1.2.3. Reglas léxicas	5
	1.2.4. Tipo de un identificador	5
	1.2.5. Anotaciones de tipo en definiciones	5
	1.3. Espacios de nombres	
	1.4. Marcos (frames)	7
	1.5. Evaluación de expresiones con identificadores	
	1.5.1. Resolución de identificadores	10
2.	Scripts	11
	2.1. Scripts	 11
2	Documentación interna	13
J.	3.1. Identificadores significativos	
	3.2. Comentarios	ıυ

## 1. Definiciones

### 1.1. Definiciones

Introduciremos ahora en nuestro lenguaje una nueva instrucción (técnicamente es una **sentencia**) con la que vamos a poder hacer **definiciones**.

A esa sentencia la llamaremos **definición**, y expresa el hecho de que **un** *nombre* **representa un** *valor*. Las definiciones tienen la siguiente sintaxis:

```
⟨definición⟩ ::= identificador = ⟨expresión⟩
```

Por ejemplo:

```
x = 25
```

A partir de ese momento, el identificador x representa el valor 25.

Y si x vale 25, la expresión 2 + x \* 3 vale 77.

## 1.2. Identificadores y ligaduras (binding)

Los identificadores son los nombres o símbolos que representan a los elementos del lenguaje.

Cuando hacemos una definición, lo que hacemos es asociar un identificador con un valor.

Esa asociación se denomina ligadura (o binding).

Por esa razón, también se dice que una definición crea una ligadura.

También decimos que el identificador está ligado (bound).

Lo representaremos gráficamente así:



En Python (a diferencia de lo que ocurre en un **lenguaje funcional** *puro*) las ligaduras empiezan a existir en el momento en que se ejecuta su definición, no antes.

### 1.2.1. Ligaduras irrompibles

En un **lenguaje funcional** *puro*, un identificador ya ligado no se puede ligar a otro valor. Por ejemplo, lo siguiente daría un error en un lenguaje funcional puro:

```
x = 4 # ligamos el identificador x al valor 4
x = 7 # intentamos ligar x al valor 7, pero ya está ligado al valor 4
```



En consecuencia, **las ligaduras** entre nombres y valores **no se pueden romper**, de forma que un nombre, una vez ligado a un valor, **no se puede volver a ligar a otro valor distinto** durante la ejecución del programa (efecto que se conoce como *rebinding*).

En la práctica, eso significa que el nombre representa un dato constante.

Que las ligaduras sean irrompibles son un requisito necesario para alcanzar la transparencia referencial.

Si hago:

```
x = "Hola"
```

en un lenguaje funcional puro, luego no puedo hacer:

```
x = "Hala"
```

porque eso sería hacer un *rebinding* y provocaría que, de nuevo, la expresión x tuviera distintos valores según el momento, lo que va en contra de la transparencia referencial.

Python no es un lenguaje funcional puro, por lo que sí se permite volver a ligar el mismo identificador a otro valor distinto.

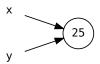
- Al hacer esto, se estaría perdiendo el valor anterior.
- Así que, por ahora, el rebinding está prohibido para nosotros (no lo hagamos).

Lo que sí se puede hacer es:

```
\begin{array}{ccc}
x &=& 25 \\
y &=& x
\end{array}
```

En este caso estamos ligando a y el mismo valor que tiene x, algo perfectamente válido en un lenguaje funcional.

Lo que hace el intérprete en este caso no es crear dos valores 25 en memoria (sería un gasto inútil de memoria), sino que x e y comparten el único valor 25 que existe:

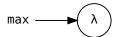


Por tanto:

```
>>> x = 25
>>> y = x
>>> y
25
```

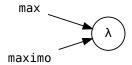
El **nombre** de una **función** es un identificador que está ligado a la función correspondiente (que en programación funcional es un valor como cualquier otro).

Por ejemplo, max es un identificador ligado a la función que devuelve el máximo de dos números (que representaremos aquí como  $\lambda$ ):



Así que ese valor se puede ligar a otro identificador y, de esta forma, ambos identificadores compartirían el mismo valor (y, por tanto, representarían a la misma función). Por ejemplo:

```
>>> maximo = max
>>> maximo(3, 4)
4
```



#### 1.2.2. Inmutabilidad

Para alcanzar la transparencia referencial, también es necesario que los objetos de datos que manipula el programa (es decir, los valores) no tengan un estado interno que pueda cambiar durante la ejecución del programa.

Eso se consigue haciendo que los valores sean inmutables.

Por ejemplo, en Python las cadenas son inmutables porque, una vez creadas, no se pueden cambiar los caracteres que la forman.

Si hago x = "Hola", luego no puedo cambiar el interior de esa cadena (por ejemplo, cambiando la 'o' por una 'a'), porque entonces la expresión x tendría distintos valores dependiendo del momento en el que se evalúe, lo que va en contra de la transparencia referencial.

Eso significa que en programación funcional tampoco estaría permitido hacer cosas como esta:

```
import math
math.constante = 405
```

ya que entonces estaríamos **creando una nueva ligadura dentro del objeto** que representa al módulo math, lo que en la práctica supone que estamos **cambiando el estado interno de ese objeto** y, por tanto, estaría **dejando de ser inmutable**.

Recordemos que los módulos son objetos y, como tales, son valores como cualquier otro.

En cambio, sí sería correcto hacer algo así:

```
import math
constante = 405
```

ya que ahí no se está cambiando el estado interno de ningún valor.

#### 1.2.3. Reglas léxicas

Cuando hacemos una definición debemos tener en cuenta ciertas cuestiones relativas al identificador:

- ¿Cuál es la longitud máxima de un identificador?
- ¿Qué caracteres se pueden usar?
- ¿Se distinguen mayúsculas de minúsculas?
- ¿Coincide con una palabra clave o reservada?
  - \* Palabra clave: palabra que forma parte de la sintaxis del lenguaje.
  - \* Palabra reservada: palabra que no puede emplearse como identificador.

En Python, los identificadores pueden ser combinaciones de letras minúsculas y mayúsculas (y distingue entre ellas), dígitos y subrayados (\_), no pueden empezar por un dígito, no pueden coincidir con una palabra reservada y pueden tener cualquier longitud.

### 1.2.4. Tipo de un identificador

Cuando un identificador está ligado a un valor, a efectos prácticos el identificador actúa como si fuera el valor.

Como cada valor tiene un tipo de dato asociado, también podemos hablar del **tipo de un identifica**dor.

El tipo de un identificador es el tipo del dato con el que está ligado.

Si un identificador no está ligado, no tiene sentido preguntarse qué tipo tiene.

#### 1.2.5. Anotaciones de tipo en definiciones

Las **anotaciones de tipo** (en inglés, *type hints*) en Python son una característica **opcional** que permite indicar qué tipo de datos se espera que tenga un identificador.

En otros lenguajes (sobre todo, de tipado estático) se denominan declaraciones de tipo.

Sirven principalmente como documentación y para herramientas de análisis estático (como mypy, Pyright o Pyre) que comprueban tipos antes de ejecutar el código, pero no son comprobadas en tiempo de ejecución por Python.

Si incorporamos las anotaciones de tipo en las sentencias de definición, la sintaxis de las mismas queda así:

```
\langle definición \rangle ::= identificador [: \langle tipo \rangle] = \langle expresión \rangle
```

siendo \(\lambda tipo \rangle\) una expresi\(\text{on que represente un tipo del lenguaje.}\)

Por ejemplo:

```
edad: int = 50
nombre: str = "Ana"
precio: float = 19.95
activo: bool = True
```

Hay que tener en cuenta que el intérprete no comprueba en ningún momento que el tipo anotado a un identificador se corresponda realmente con el tipo del valor ligado a dicho identificador.

Eso significa que lo siguiente, aunque incorrecto, se ejecutaría sin ningún error por parte del intérprete:

```
edad: str = 50
```

El uso de anotaciones de tipo, en cambio, mejora la legibilidad del código y permite la comprobación con herramientas externas, las cuales sí podrían detectar la línea anterior como incorrecta mediante un análisis estático (sin ejecutar) del código.

## 1.3. Espacios de nombres

Ciertas estructuras o construcciones sintácticas del programa definen lo que se denomina **espacios de nombres**.

Un **espacio de nombres** (del inglés, *namespace*) es una correspondencia entre nombres y valores; es decir, es un **conjunto de ligaduras**.

Su función es, por tanto, almacenar ligaduras y permitir varias ligaduras con el mismo nombre en distintas partes del programa.

En un espacio de nombres, **un identificador sólo puede tener como máximo una ligadura**. En cambio, el mismo identificador puede estar ligado a diferentes valores en diferentes espacios de nombres.

Por eso decimos que una ligadura es **local** al espacio de nombres donde se almacena, o que tiene un **almacenamiento local** a ese espacio de nombres.

Los espacios de nombres pueden estar *anidados*, es decir, que puede haber espacios de nombres dentro de otros espacios de nombres, ya que también pueden estarlo las estructuras sintácticas que los definen.

Algunos espacios de nombres provienen de estructuras estáticas (o sea, que vienen definidas en tiempo de compilación) y otras provienen de estructuras dinámicas (definidas en tiempo de ejecución).

Por tanto, podemos tener espacios de nombres estáticos y espacios de nombres dinámicos.

En Java, las clases y los paquetes son espacios de nombres estáticos, que el compilador gestiona a través de su tabla de símbolos.

Por otra parte, durante la ejecución de un programa se pueden ir creando ciertas estructuras en memoria que representan espacios de nombres dinámicos.

Los ejemplos más comunes de estas estructuras son:

- Los **marcos** que se crean al ejecutar *scripts* de Python y al invocar funciones (o métodos) definidas por el programador en Python y Java.

- Los **objetos** de Python.
- Las clases de Python (que también son objetos).
- Los **módulos** de Python (que también son objetos).

Los marcos y los objetos son los únicos espacios de nombres que existen en Python.

Por tanto, todos los espacios de nombres en Python son dinámicos.

Un espacio de nombres muy importante en Python es el que incluye las definiciones predefinidas del lenguaje (funciones max o sum, tipos como str o int, etc.)

Ese espacio de nombres se denomina <u>\_\_builtins\_\_</u> y viene implementado en forma de *módulo* que se importa automáticamente en cada sesión interactiva o cada vez que se arranca un programa Python.

Pero sabemos que también podemos usar directamente las definiciones que contiene, por lo que el efecto es como si Python ejecutara las siguientes dos sentencias nada más entrar en el intérprete:

```
import __builtins__
from __builtins__ import *
```

Esto no es exactamente así en realidad, pero por ahora haremos como si así fuera, por simplicidad.

### 1.4. Marcos (frames)

Un marco (del inglés, *frame*) es una estructura que se crea en memoria para **representar la ejecución** o *activación* de un *script* de Python o una función o método definido por el programador en Python o Java.

Los marcos son **espacios de nombres** y, entre otras cosas, almacenan las ligaduras que se definen dentro de ese *script*, función o método.

Los marcos son conceptos dinámicos:

- Se crean y se destruyen a medida que la ejecución del programa pasa por ciertas partes del mismo.
- Van almacenando nuevas ligaduras conforme se van ejecutando nuevas instrucciones que crean las ligaduras.

Por ahora, el único marco que existe en nuestros programas es el llamado *marco global*, también llamado *espacio de nombres global*.

El marco global se crea en el momento en que **se empieza a ejecutar el programa** y existe durante toda la ejecución del mismo (sólo se destruye al finalizar la ejecución del programa).

Si se está trabajando en una sesión con el intérprete interactivo, el marco global **se crea justo al empezar la sesión** y existe durante toda la sesión (sólo se destruye al salir de la misma).

Por tanto, las definiciones que se ejecutan directamente en una sesión interactiva con el intérprete, crean ligaduras que se almacenan en el marco global.

Es importante aclarar que, en un programa escrito en un lenguaje funcional puro, no importa el orden en el que aparezcan las definiciones, por lo que se podría usar un nombre antes de que aparezca su definición en el código fuente del programa.

Por ejemplo, en un lenguaje funcional puro como Haskell podríamos escribir lo siguiente:

```
a = 2 + b
b = 5
```

y funcionaría perfectamente, aunque en la primera línea de código estemos usando un nombre que se define después en el código fuente, en la segunda línea.

Eso es debido a que los lenguajes funcionales puros no dependen del orden de ejecución de las instrucciones.

En cambio, Python no es un lenguaje funcional puro, así que el orden de ejecución de las instrucciones sí que importa.

Por ejemplo, si iniciamos una sesión con el intérprete interactivo y justo a continuación tecleamos lo siguiente:

- Aquí estamos trabajando con el marco global (el único marco que existe hasta ahora para nosotros).
- En la línea 1, el identificador x aún no está ligado, por lo que su uso genera un error (el marco global no contiene hasta ahora ninguna ligadura para x).
- En la línea 6, en cambio, el identificador puede usarse sin error ya que ha sido ligado previamente en la línea 5 (el marco global ahora contiene una ligadura para x con el valor 25).

Los marcos son espacios de nombres dinámicos, que se van creando y destruyendo durante la ejecución del programa.

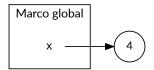
Igualmente, las ligaduras que contiene también se van creando y destruyendo a medida que se van ejecutando las instrucciones que forman el programa.

Si tenemos la siguiente sesión interactiva:

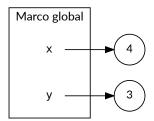
Según hasta donde hayamos ejecutado, el marco global contendrá lo siguiente:



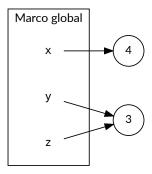
Marco global en las líneas 1-2



Marco global en la línea 3



Marco global en la línea 4



Marco global en la línea 5

Hemos visto que una ligadura es una asociación entre un identificador y un valor.

También hemos visto que los espacios de nombres almacenan ligaduras, y que un marco es un espacio de nombres.

Por tanto, **los marcos almacenan ligaduras**, **pero NO almacenan los valores** a los que están asociados los identificadores de esas ligaduras.

Por eso hemos dibujado a los valores fuera de los marcos en los diagramas anteriores.

Los valores se almacenan en una zona de la memoria del intérprete conocida como el montículo.

En cambio, los marcos se almacenan en otra zona de la memoria conocida como la **pila de control**, la cual estudiaremos mejor más adelante.

## 1.5. Evaluación de expresiones con identificadores

Podemos usar un identificador ligado dentro de una expresión, siempre que la expresión resulte ser válida según las reglas del lenguaje.

El identificador representa a su valor ligado y se evalúa a dicho valor en cualquier expresión donde aparezca ese identificador:

```
>>> x = 25
>>> 2 + x * 3
77
```

Intentar usar en una expresión un identificador no ligado provoca un error de tipo NameError (nombre no definido):

```
>>> y
Traceback (most recent call last):
File "<stdin>", line 1, in <module>
NameError: name 'y' is not defined
```

#### 1.5.1. Resolución de identificadores

Durante la evaluación de una expresión, para cada uno de los diferentes identificadores que aparecen en ella, habrá que comprobar si ese identificador está ligado y a qué valor.

- Si no está ligado, es un error de nombre no definido.
- En caso contrario, tendrá que determinar a qué valor está ligado para poder sustituir, en la expresión, cada aparición del identificador por su valor.

Para ello, habrá que buscar una ligadura con ese identificador en uno o varios espacios de nombres.

El proceso de localizar (si es que existe) la ligadura adecuada que liga a un identificador con su valor, se denomina **resolución del identificador**.

En general, al proceso de determinar con qué valores están ligados los identificadores de un programa se le denomina **resolución de identificadores** o **resolución de nombres**.

Los espacios de nombres donde se buscan las ligaduras para ese identificador dependerán del *contexto* en el que se está intentando resolver dicho identificador.

Por ejemplo, en el siguiente código:

```
>>> x = 4
>>> x
4
```

se busca una ligadura para x en el marco global.

En cambio, si se intenta acceder a un atributo de un objeto:

```
>>> import math
>>> math.pi
3.141592653589793
```

se busca una ligadura para pi en el espacio de nombres asociado al módulo math.

La resolución de identificadores es un proceso que usa mecanismos distintos dependiendo de si el lenguaje es interpretado o compilado:

- Si es un **lenguaje interpretado** (como Python): el intérprete usa un concepto llamado **entorno** en tiempo de ejecución para localizar la ligadura.

En tal caso, hablamos de resolución de nombres dinámica.

- Si es un **lenguaje compilado** (como Java): el compilador determina, en tiempo de compilación, si una ligadura es accesible haciendo uso del concepto de **ámbito** y, en caso afirmativo, deduce en qué espacio de nombres está la ligadura.

En tal caso, hablamos de resolución de nombres estática.

En general, la resolución de identificadores puede ser una tarea complicada ya que puede involucrar muchos conceptos como espacios de nombres, ámbitos, entornos, reglas de visibilidad, sombreado, sobrecargas... muchos de los cuales aún no hemos estudiado.

## 2. Scripts

### 2.1. Scripts

Cuando tenemos muchas definiciones o muy largas, resulta tedioso tener que introducirlas una y otra vez cada vez que abrimos una nueva sesión con el intérprete interactivo.

Lo más cómodo es teclearlas todas una sola vez dentro un archivo que luego cargaremos desde dentro del intérprete.

Ese archivo se llama *script* y, por ahora, contendrá una lista de las definiciones que nos interese usar en nuestras sesiones interactivas con el intérprete.

Al cargar el *script*, se ejecutarán sus instrucciones una tras otra casi de la misma forma que si las estuviéramos tecleando nosotros directamente en nuestra sesión con el intérprete, en el mismo orden.

Llegado el momento, los *scripts* contendrán el código fuente de nuestros programas y los ejecutaremos desde el intérprete por lotes.

Los nombres de archivo de los scripts en Python llevan extensión .py.

Para cargar un script en nuestra sesión tenemos dos opciones:

1. Usar la orden from dentro de la sesión actual.

Por ejemplo, para cargar un script llamado definiciones.py, usaremos:

```
>>> from definiciones import *
```

Observar que en el from se pone el nombre del script pero sin la extensión .py.

2. Iniciar una nueva sesión con el intérprete interactivo indicándole que cargue el *script* mediante la opción -i en la línea de órdenes del sistema operativo:

```
$ python -i definiciones.py
>>>
```

En este caso sí se pone el nombre completo del script, con la extensión .py.

A partir de ese momento, en el intérprete interactivo podremos usar las definiciones que se hayan cargado desde del *script*.

Por ejemplo, si el script definiciones.py tiene el siguiente contenido:

```
\begin{array}{c}
x = 25 \\
j = 14
\end{array}
```

Al cargar el *script* (usando cualquiera de las dos opciones que hemos visto anteriormente) se ejecutarán sus instrucciones (las dos definiciones) y, en consecuencia, se crearán en el marco global las ligaduras  $x \to 25$  y  $j \to 14$ :

Una limitación importante que hay que tener en cuenta es que **el script sólo puede usar definiciones que se hayan creado en el mismo script** (exceptuando las definiciones predefinidas del lenguaje).

Por ejemplo, si tenemos el siguiente script llamado prueba.py:

```
j = w + 1
```

donde se intenta ligar a j el valor ligado a w más uno, lo siguiente no funcionará:

```
>>> w = 3
>>> from prueba import *
Traceback (most recent call last):
```

```
File "<stdin>", line 1, in <module>
File "/home/ricardo/python/prueba.py", line 1, in <module>
    j = w + 1
NameError: name 'w' is not defined
```

Aunque w esté ligado a un valor al cargar el *script*, éste no podrá acceder a esa ligadura y da error de «nombre no definido».

Cuando estudiemos la programación modular entenderemos por qué.

## 3. Documentación interna

## 3.1. Identificadores significativos

Se recomienda usar identificadores descriptivos.

Es mejor usar:

```
ancho = 640
alto = 400
superficie = ancho * alto
```

que

aunque ambos programas sean equivalentes en cuanto al efecto que producen y el resultado que generan.

Si el identificador representa varias palabras, se puede usar el carácter de guión bajo (\_) para separarlas y formar un único identificador:

```
altura_triangulo = 34.2
```

#### 3.2. Comentarios

Los comentarios en Python empiezan con el carácter # y se extienden hasta el final de la línea.

Los comentarios pueden aparecer al comienzo de la línea o a continuación de un espacio en blanco o una porción de código.

Los comentarios no pueden ir dentro de un literal de tipo cadena.

Un carácter # dentro de un literal cadena es sólo un carácter más.

Cuando un comentario ocupa varias líneas, se puede usar el «truco» de poner una cadena con triples comillas:

```
x = 1
"""
Esta es una cadena
que ocupa varias líneas
y que actúa como comentario.
"""
y = 2
```

Python evaluará la cadena pero, al no usarse dentro de ninguna expresión ni ligarse a ningún identificador, simplementa la ignorará (como un comentario).

### Resumen

#### Resumen

Resumiendo, los conceptos fundamentales sobre los que se asienta la programación funcional son:

- Casi todas las instrucciones son expresiones, no sentencias.
- Las definiciones son las únicas sentencias de un programa funcional.
- Transparencia referencial.
- Ausencia de efectos laterales.
- Funciones puras.
- El valor de una expresión no depende de nada ajeno a la misma, sólo de las subexpresiones que la forman.
- Ligaduras irrompibles.
- Inmutabilidad.
- Las funciones también son valores.
- Ejecutar un programa es evaluar una expresión.
- No importa el orden en el que se ejecuten las instrucciones.
- No importa el orden en el que se evalúen las subexpresiones de una expresión.

Y otros dos conceptos fundamentales que aún no hemos estudiado pero que veremos en breve:

- Abstracciones lambda.
- Funciones de orden superior.

## **Bibliografía**

Abelson, Harold, Gerald Jay Sussman, and Julie Sussman. 1996. Structure and Interpretation of Computer Programs. 2nd ed. Cambridge, Mass.: New York: MIT Press; McGraw-Hill.

Blanco, Javier, Silvina Smith, and Damián Barsotti. 2009. *Cálculo de Programas*. Córdoba, Argentina: Universidad Nacional de Córdoba.

Van-Roy, Peter, and Seif Haridi. 2004. Concepts, Techniques, and Models of Computer Programming. Cambridge, Mass: MIT Press.