Programación imperativa

Ricardo Pérez López

IES Doñana, curso 2019/2020

Índice general

| 1. | | 2 |
|----|---|------------------|
| | 1.1. Máquina de estados | |
| | 1.2. Secuencia de instrucciones | |
| | 1.3. Sentencias | 3 |
| 2. | 0 | 3 3 |
| | | 3 |
| | 2.3. Estado | 4 |
| | 2.4. Marcos en programación imperativa | |
| | | 5 |
| | , , , | 6 |
| | 2.6. Evaluación de expresiones con variables | |
| | 2.7. Constantes | |
| | · | 7 |
| | 2.9. Asignación compuesta | |
| | 2.10. Asignación múltiple | 9 |
| 3. | Mutabilidad 10 | _ |
| | 3.1. Estado de un dato | |
| | 3.2. Tipos mutables e inmutables | |
| | 3.2.1. Inmutables | |
| | 3.2.2. Mutables | _ |
| | 3.3. Alias de variables | |
| | 3.3.1. id | |
| | 3.3.2. is | 8 |
| , | | |
| 4. | Cambios de estado ocultos 19 | 9 |
| 4. | | - |
| 4. | 4.1. Funciones puras | 9 |
| 4. | 4.1. Funciones puras 1° 4.2. Funciones impuras 1° | 9 |
| 4. | 4.1. Funciones puras 19 4.2. Funciones impuras 19 4.3. Efectos laterales 19 | 999 |
| 4. | 4.1. Funciones puras194.2. Funciones impuras194.3. Efectos laterales194.4. Transparencia referencial20 | 9 9 9 |
| 4. | 4.1. Funciones puras 19 4.2. Funciones impuras 19 4.3. Efectos laterales 19 | 9 9 0 1 |

| | 4.5.2. input | 22 |
|-----|--|----|
| | Saltos 5.1. Incondicionales 5.2. Condicionales | |
| Bil | iografía | 24 |

1. Modelo de ejecución

1.1. Máquina de estados

La programación imperativa es un paradigma de programación basado en el concepto de sentencia.

Un programa imperativo está formado por una sucesión de sentencias que se ejecutan **en un orden determinado, una tras otra**.

Una sentencia es una instrucción del programa que lleva a cabo una de estas acciones:

- Cambiar el estado interno del programa, normalmente mediante la llamada sentencia de asignación.
- Cambiar el **flujo de control** del programa, haciendo que la ejecución se bifurque (*salte*) a otra parte del mismo.

El modelo de ejecución de un programa imperativo es el de una **máquina de estados**, es decir, una máquina que va pasando por diferentes estados a medida que el programa va ejecutándose.

El concepto de **tiempo** cobra mucha importancia en programación imperativa, ya que el estado del programa va cambiando a lo largo del tiempo conforme se van ejecutando las sentencias que lo forman.

A su vez, el comportamiento del programa depende del estado en el que se encuentre.

Eso significa que, ante los mismos datos de entrada, una función puede devolver **valores distintos en momentos distintos**.

En programación funcional, en cambio, el comportamiento de una función no depende del momento en el que se ejecute, ya que siempre devolverá los mismos resultados ante los mismos datos de entrada.

Eso significa que, para modelar el comportamiento de un programa imperativo, ya **no nos vale el modelo de sustitución**.

1.2. Secuencia de instrucciones

Un programa imperativo es una **secuencia de instrucciones**, y ejecutar un programa es provocar los **cambios de estado** que dictan las instrucciones en el **orden** definido por el programa.

Las instrucciones del programa van provocando **transiciones** entre estados, haciendo que la máquina pase de un estado al siguiente.

Para modelar el comportamiento de un programa imperativo tendremos que saber en qué estado se encuentra el programa, para lo cual tendremos que seguirle la pista desde su estado inicial al estado actual.

Eso básicamente se logra «ejecutando» mentalmente el programa instrucción por instrucción y llevando la cuenta de los valores ligados a sus identificadores.

1.3. Sentencias

A las instrucciones de un programa imperativo también se las denomina sentencias.

La principal diferencia entre una *sentencia* y una *expresión* es que las sentencias no denotan ningún valor, sino que son órdenes a ejecutar por el programa para cambiar el estado de éste.

- Las expresiones se evalúan.
- Las sentencias se ejecutan.

En muchos lenguajes imperativos (como ocurre con Python y Java) es posible colocar una expresión donde se espera una sentencia (aunque no al revés), si bien no suele resultar útil ya que, en ese caso, la ejecución de tal «sentencia» consistiría en evaluar la expresión, pero el resultado de dicha evaluación se perdería.

Sólo resultaría útil en caso de que la evaluación de la expresión provocara efectos laterales (cosa que estudiaremos en breve).

2. Asignación destructiva

2.1. Referencias al montículo

Todos los valores se almacenan en una zona de la memoria conocida como el montículo.

Cada vez que aparece un nuevo dato en el programa, el intérprete lo crea dentro del montículo a partir de una determinada dirección de la memoria y ocupando el espacio de memoria que se necesite en función del tamaño que tenga el dato.

Esa dirección de comienzo de la zona que ocupa el dato dentro del montículo se denomina **referencia** y sirve para identificar al dato y acceder al mismo.

En determinados casos, el intérprete puede no crear un nuevo dato sino aprovechar otro exactamente igual que ya haya en el montículo para así ahorrar memoria (lo estudiaremos más adelante cuando hablemos de los *alias*).

2.2. Variables

Una variable es un lugar en la memoria donde se puede almacenar una referencia a un valor almacenado en el montículo.

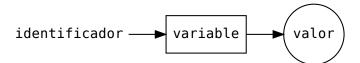
Cuando una variable contiene una referencia a un valor, decimos que la variable hace referencia al valor o que apunta al valor.

Por abuso del lenguaje, también se suele decir que la variable **almacena o contiene el valor**, aunque eso no es estríctamente cierto.

El valor de una variable (o mejor dicho, la referencia que contiene) **puede cambiar** durante la ejecución del programa, haciendo que la variable pueda *apuntar* a distintos valores durante la ejecución del programa.

A partir de ahora, un identificador no se liga directamente con un valor, sino que tendremos:

- Una **ligadura** entre un identificador y una **variable**.
- La variable hace referencia al valor.



Este comportamiento es el propio de los **lenguajes de programación** *orientados a objetos* (como Python o Java), que son los lenguajes imperativos más usados a día de hoy.

Otros lenguajes imperativos más «clásicos» se comportan, en general, de una forma diferente.

En esos lenguajes (como C o Pascal), los valores se almacenan directamente dentro de las variables, es decir, las variables son contenedores que almacenan valores.

Por tanto, el compilador tiene que reservar espacio suficiente en la memoria para cada variable del programa de manera que dicha variable pueda contener un dato de un determinado tamaño y que ese dato «quepa» dentro de la variable.

De todos modos, los lenguajes de programación suelen tener un comportamiento híbrido, que combina ambas técnicas:

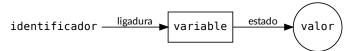
- En Java, existen tipos primitivos (cuyos valores se almacenan directamente en las variables) y tipos referencia (cuyos valores se almacenan en el montículo y las variables contienen referencias a esos valores).
- En C, los valores se almacenan dentro de las variables, pero es posible reservar memoria dinámicamente dentro del montículo y almacenar en una variable un *puntero* al comienzo de dicha zona de memoria, lo que permite crear y destruir datos en tiempo de ejecución.

2.3. Estado

La **ligadura** es la asociación que se establece entre un identificador y una variable.

El estado de una variable es el valor al que hace referencia una variable en un momento dado.

Por tanto, el estado es la asociación que se establece entre una variable y un valor (es decir, la referencia que contiene).



Tanto las ligaduras como los estados pueden cambiar durante la ejecución de un programa imperativo.

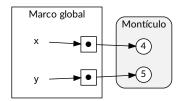
El **estado de un programa** es el conjunto de los estados de todas sus variables (más cierta información auxiliar gestionada por el intérprete).

2.4. Marcos en programación imperativa

Hasta ahora, los marcos contenían ligaduras entre identificadores y valores.

A partir de ahora, un marco contendrá:

- El conjunto de las ligaduras entre identificadores y variables, y
- El **estado de cada variable**, es decir, el conjunto de las variables y las referencias que contienen en un momento dado.



2.5. Sentencia de asignación

La forma más básica de cambiar el estado de una variable es usando la sentencia de asignación.

Es la misma instrucción que hemos estado usando hasta ahora para ligar valores a identificadores, pero ahora, en el paradigma imperativo, tiene otro significado:

```
x = 4  # se lee: «asignar el valor 4 a la variable x»
```

El efecto que produce es el de almacenar, en la variable ligada al identificador x, una referencia al valor 4 almacenado en el montículo.

También se dice (pero mal dicho) que «la variable x pasa a valer 4».

La asignación es **destructiva** porque al cambiarle el valor a una variable se destruye su valor anterior. Por ejemplo, si ahora hacemos:

```
 x = 9
```

El valor de la variable a la que está ligada el identificador x pasa ahora a ser 9, perdiéndose el valor 4 anterior.

Por abuso del lenguaje, se suele decir:

«se asigna el valor 9 a la variable x»

0

«se asigna el valor 9 a la variable ligada al identificador x»

en lugar de la forma correcta:

«se asigna una referencia al valor 9 a la variable ligada al identificador x»

Aunque esto simplifica las cosas a la hora de hablar, hay que tener cuidado, porque llegará el momento en que podremos tener:

- Varios identificadores distintos ligados a la misma variable.
- Un mismo identificador ligado a distintas variables en diferentes puntos del programa.
- Varias variables apuntando al mismo valor.

Cada nueva asignación provoca un cambio de estado en el programa.

En el ejemplo anterior, el programa pasa de estar en un estado en el que la variable x vale 4 a otro en el que la variable vale 9.

Al final, un programa imperativo se puede reducir a una **secuencia de asignaciones** realizadas en el orden dictado por el programa.

Este modelo de funcionamiento está estrechamente ligado a la arquitectura de un ordenador: hay una memoria formada por celdas que contienen datos que pueden cambiar a lo largo del tiempo según dicten las instrucciones del programa que controla al ordenador.

2.5.1. Un ejemplo completo

Cuando se ejecuta la siguiente instrucción en el ámbito global:

```
x = 2500
```

ocurre lo siguiente:

- 1. Se crea el valor 2500 en el montículo y el intérprete devuelve una referencia al mismo.
 - En determinadas situaciones, no crea un nuevo valor si ya había otro exactamente igual en el montículo, pero éste no es el caso.
- 2. El intérprete identifica a qué variable está ligado el identificador x consultando el marco global (si no existía dicha variable, la crea en ese momento y la liga a x).
- 3. Almacena en la variable la referencia creada en el paso 1.

2.6. Evaluación de expresiones con variables

Al evaluar expresiones, las variables actúan de modo similar a las ligaduras de la programación funcional, pero ahora los valores de las variables pueden cambiar a lo largo del tiempo, por lo que deberemos seguirle la pista a las asignaciones que sufran dichas variables.

Todo lo visto hasta ahora sobre marcos, ámbitos, sombreado, entornos, etc. se aplica igualmente a las variables.

2.7. Constantes

En programación funcional no existen las variables y un identificador sólo puede ligarse a un valor (un identificador ligado no puede re-ligarse a otro valor distinto).

- En la práctica, eso significa que un identificador ligado actúa como un valor constante que no puede cambiar durante la ejecución del programa.
- El valor de esa constante es el valor al que está ligado el identificador.

En programación imperativa, los identificadores se ligan a variables, que son las que realmente apuntan a los valores.

Una **constante** en programación imperativa sería el equivalente a una variable cuyo valor no puede cambiar durante la ejecución del programa.

Muchos lenguajes de programación permiten definir constantes, pero Python no es uno de ellos.

En Python, una constante **es una variable más**, pero **es responsabilidad del programador** no cambiar su valor durante todo el programa.

Python no hace ninguna comprobación ni muestra mensajes de error si se cambia el valor de una constante.

En Python, por **convenio**, los identificadores ligados a una variable con valor constante se escriben con todas las letras en **mayúscula**:

```
PI = 3.1415926
```

El nombre en mayúsculas nos recuerda que PI es una constante.

Aunque nada nos impide cambiar su valor (cosa que debemos evitar):

```
PI = 99
```

2.8. Tipado estático vs. dinámico

Cuando una variable tiene asignado un valor, al ser usada en una expresión actúa como si fuera ese valor.

Como cada valor tiene un tipo de dato asociado, también podemos hablar del tipo de una variable.

El **tipo de una variable** es el tipo del dato al que hace referencia la variable.

Si a una variable se le asigna otro valor de un tipo distinto al del valor anterior, el tipo de la variable cambia y pasa a ser el del nuevo valor que se le ha asignado.

Eso quiere decir que el tipo de una variable podría cambiar durante la ejecución del programa.

A este enfoque se le denomina **tipado dinámico**.

Lenguajes de tipado dinámico:

Son aquellos que permiten que el tipo de una variable cambie durante la ejecución del programa.

En contraste con los lenguajes de tipado dinámico, existen los llamados lenguajes de tipado estático.

En un lenguaje de tipado estático, el tipo de una variable se define una sola vez (en la fase de compilación o justo al empezar a ejecutarse el programa), y **no puede cambiar** durante la ejecución del mismo.

Definición:

Lenguajes de tipado estático:

Son aquellos que asocian forzosamente un tipo a cada variable del programa desde que comienza a ejecutarse y **prohíben** que dicho tipo **cambie** durante la ejecución del programa.

Estos lenguajes disponen de construcciones sintácticas que permiten declarar de qué tipo serán los datos que se pueden asignar a una variable.

Por ejemplo, en Java podemos hacer:

```
String x;
```

con lo que declaramos que a x sólo se le podrán asignar valores de tipo String (es decir, *cadenas*) desde el primer momento y a lo largo de toda la ejecución del programa.

A veces, se pueden realizar al mismo tiempo la declaración del tipo y la asignación del valor:

```
String x = "Hola";
```

Otros lenguajes disponen de un mecanismo conocido como **inferencia de tipos**, que permite *deducir* automáticamente el tipo de una variable.

Por ejemplo, en Java podemos hacer:

```
var x = "Hola";
```

El compilador de Java deduce que la variable x debe ser de tipo String porque se le está asignando una cadena (el valor "Hola").

Normalmente, los lenguajes de tipado estático son también lenguajes compilados y también fuertemente tipados.

Asimismo, los lenguajes de tipado dinámico suelen ser lenguajes interpretados y a veces también son lenguajes débilmente tipados.

Pero nada impide que un lenguaje de tipado dinámico pueda ser compilado, por ejemplo.

Los tres conceptos de:

- Compilado vs. interpretado
- Tipado fuerte vs. débil
- Tipado estático vs. dinámico

son diferentes aunque están estrechamente relacionados.

2.9. Asignación compuesta

Los operadores de **asignación compuesta** nos permiten realizar operaciones sobre una variable y luego asignar el resultado a la misma variable.

Tienen la forma:

```
 \langle asig\_compuesta \rangle ::= \langle identificador \rangle \langle op \rangle = \langle expresión \rangle   \langle op \rangle ::= + | - | * | / | % | / / | * * | & | | | ^ | >> | <<
```

| Operador | Ejemplo | Equivalente a |
|----------|---------|---------------|
| = | x = 5 | x = 5 |
| += | x += 5 | x = x + 5 |
| -= | x -= 5 | x = x - 5 |
| *= | x *= 5 | x = x * 5 |
| /= | x /= 5 | x = x / 5 |
| %= | x %= 5 | x = x % 5 |
| //= | x //= 5 | x = x // 5 |
| **= | x **= 5 | x = x ** 5 |
| 8= | x δ= 5 | x = x & 5 |
| = | x = 5 | x = x 5 |
| ^= | x ^= 5 | x = x ^ 5 |
| >>= | x >>= 5 | x = x >> 5 |
| <<= | x <<= 5 | x = x << 5 |

2.10. Asignación múltiple

Con la **asignación múltiple** podemos asignar valores a varias variables **al mismo tiempo** en una sola sentencia.

La sintaxis es:

con la condición de que tiene que haber tantos identificadores como expresiones.

Por ejemplo:

```
x, y = 10, 20
```

asigna el valor 10 a x y el valor 20 a y.

3. Mutabilidad

3.1. Estado de un dato

Ya hemos visto que en programación imperativa es posible cambiar el estado de una variable asignándole un nuevo valor (un nuevo dato).

Al hacerlo, no estamos cambiando el valor en sí, sino que estamos sustituyendo el valor de la variable por otro nuevo, mediante el uso de la asignación destructiva.

Sin embargo, también existen valores que poseen su propio **estado interno** y es posible cambiar dicho estado, no asignando un nuevo valor a la variable que lo contiene, sino **modificando el contenido de dicho valor**.

Es decir: no estaríamos **cambiando** el estado de la variable (haciendo que ahora contenga un nuevo valor) sino **el estado interno** del propio valor contenido dentro de la variable.

Los valores que permiten cambiar su estado interno se denominan **mutables**.

3.2. Tipos mutables e inmutables

En Python existen tipos cuyos valores son inmutables y otros que son mutables.

Un valor **inmutable** es aquel cuyo estado interno no puede cambiar durante la ejecución del programa.

Los tipos inmutables en Python son los números (int y float), los booleanos (bool), las cadenas (str), las tuplas (tuple), los rangos (range) y los conjuntos congelados (frozenset).

Un valor **mutable** es aquel cuyo estado interno (normalmente, su **contenido**) puede cambiar durante la ejecución del programa.

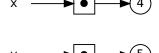
El principal tipo mutable en Python es la lista (list), pero también están los conjuntos (set) y los diccionarios (dict).

3.2.1. Inmutables

Un valor de un tipo inmutable no puede cambiar su estado interno.

Por ejemplo, si tenemos:

```
    \begin{array}{rcl}
      x & = & 4 \\
      y & = & 5
    \end{array}
```

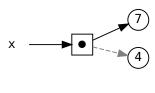




y hacemos:

x = 7

quedaría:





Lo que hace la asignación x = 7 no es cambiar el contenido del valor 4, sino hacer que la variable x contenga otro valor distinto (el valor 4 en sí mismo no se cambia internamente en ningún momento).

Con las cadenas sería exactamente igual.

Si tenemos:

x = 'hola'

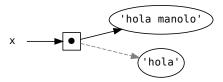


y luego hacemos:

```
x = 'hola manolo'
```

se crea una nueva cadena y se la asignamos a la variable x.

Es decir: la cadena 'hola' original **no se cambia** (p. ej., no se le añade 'manolo' al final), sino que **se sustituye por una nueva**.



Aunque las cadenas son datos inmutables, también son datos compuestos y podemos acceder individualmente a sus elementos componentes y operar con ellos aunque no podamos cambiarlos.

Para ello podemos usar las operaciones comunes a toda secuencia de elementos (una cadena también es una **secuencia de caracteres**):

| Operación | Resultado |
|------------|-------------------------------|
| x in s | True si x está en s |
| x not in s | True si x no está en s |

| Operación | Resultado |
|------------|--|
| s[i] | (Indexación) El i-ésimo elemento de s, empezando por 0 |
| s[i:j] | (Slicing) Rodaja de s desde i hasta j |
| s[i:j:k] | Rodaja de s desde i hasta j con paso k |
| s.index(x) | Índice de la primera aparición de x en s |
| s.count(x) | Número de veces que aparece x en s |

El *operador* de **indexación** consiste en acceder al elemento situado en la posición indicada entre corchetes:

```
s | P | y | t | h | o | n |

0 1 2 3 4 5

-6 -5 -4 -3 -2 -1
```

```
>>> s[2]
't'
>>> s[-2]
'o'
```

El **slicing** (hacer rodajas) es una operación que consiste en obtener una subsecuencia a partir de una secuencia, indicando los índices de los elementos inicial y final de la misma:

```
>>> s[0:2]
'py'
>>> s[-5:-4]
'y'
>>> s[-4:-5]
''
>>> s[0:4:2]
'pt'
>>> s[-3:-6]
''
>>> s[-3:-6:-1]
'hty'
```

3.2.2. Mutables

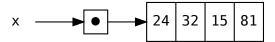
Los valores de tipos **mutables**, en cambio, pueden cambiar su estado interno durante la ejecución del programa.

El tipo mutable más frecuente es la lista.

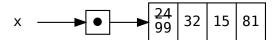
Una lista es como una tupla que puede cambiar sus elementos, aumentar o disminuir de tamaño (puede cambiar su contenido y, por tanto, su estado).

Al cambiar el estado interno de una lista no se crea una nueva lista, sino que **se modifica la ya existente**:

```
>>> x = [24, 32, 15, 81]
>>> x[0] = 99
>>> x
[99, 32, 15, 81]
```



La lista antes de cambiar x [0]



La lista después de cambiar x [0]

Las listas son secuencias mutables y, como tales, se pueden modificar usando ciertas operaciones:

- Los operadores de indexación y slicing combinados con = y del:

```
1 | 124 | 333 | 'a' | 3.2 | 9 | 53 |

0 1 2 3 4 5 6

-6 -5 -4 -3 -2 -1
```

```
>>> l = [124, 333, 'a', 3.2, 9, 53]
>>> l[3]
3.2
>>> l[3] = 99
>>> l
[124, 333, 'a', 99, 9, 53]
>>> l[0:2] = [40]
>>> l
[40, 'a', 99, 9, 53]
>>> del l[3]
```

```
>>> l
[40, 'a', 99, 53]
```

- Métodos como append, clear, insert, remove, reverse o sort.

Las siguientes tablas muestran todas las **operaciones** que nos permiten **modificar secuencias mutables**.

(\underline{s} y \underline{t} son listas, y \underline{x} es un valor cualquiera)

| Operación | Resultado |
|--------------|---|
| s[i] = x | El elemento <i>i-</i> ésimo de <i>s</i> se sustituye por <i>x</i> |
| s[i:j] = t | La rodaja de s desde i hasta j se sustituye por t |
| s[i:j:k] = t | Los elementos de $s[i:j:k]$ se sustituyen por t |
| del s[i:j] | Elimina los elementos de $s[i:j]$ Equivale a hacer $s[i:j] = []$ |
| del s[i:j:k] | Elimina los elementos de $s[i:j:k]$ |

| Operación | Resultado |
|---------------------------------|---|
| s.append(x) | Añade x al final de s Equivale a hacer $s[len(s):len(s)] = [x]$ |
| <pre>s.clear()</pre> | Elimina todos los elementos de s Equivale a hacer del $s[:]$ |
| <pre>s.extend(t) ó s += t</pre> | Amplía s con el contenido de t Equivale a hacer $s[len(s):len(s)] = t$ |
| <pre>s.insert(i, x)</pre> | Inserta x en s en el índice i Equivale a hacer $s[i:i] = [x]$ |
| s.pop([i=-1]) | Devuelve el elemento i-ésimo y lo elimina de s |
| <pre>s.remove(x)</pre> | Elimina el primer elemento de s que sea igual a x |
| <pre>s.reverse()</pre> | Invierte los elementos de s |

Partiendo de x = [8, 10, 7, 9]:

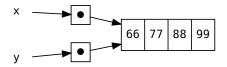
| Ejemplo | Valor de x después |
|-----------------|--------------------|
| x.append(14) | [8, 10, 7, 9, 14] |
| x.clear() | [] |
| x.insert(3, 66) | [8, 10, 7, 66, 9] |
| x.remove(7) | [8, 10, 9] |

| Ejemplo | Valor de x después |
|-------------|--------------------|
| x.reverse() | [9, 7, 10, 8] |

3.3. Alias de variables

Cuando una variable que tiene un valor se asigna a otra, ambas variables pasan a tener **el mismo** valor (lo comparten), produciéndose un fenómeno conocido como alias de variables.

```
x = [66, 77, 88, 99]
y = x # x se asigna a y; ahora y tiene el mismo valor que x
```



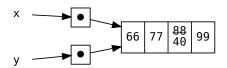
Si el valor es **mutable** y cambiamos su **contenido** desde x, también cambiará y (y viceversa), pues ambas variables **apuntan al mismo dato**:

```
>>> y[2] = 40
>>> x
[66, 77, 40, 99]
```

No es lo mismo cambiar el **valor** que cambiar el **contenido** del valor.

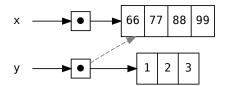
Cambiar el **contenido** es algo que sólo se puede hacer si el valor es **mutable** (por ejemplo, cambiando un elemento de una lista):

```
>>> x = [66, 77, 88, 99]
>>> y = x
>>> y[2] = 40
```



Cambiar el **valor** es algo que **siempre** se puede hacer (da igual la mutabilidad) simplemente **asignando** a la variable **un nuevo valor**:

```
>>> x = [66, 77, 88, 99]
>>> y = x
>>> y = [1, 2, 3]
```

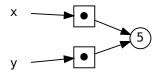


El intérprete puede crear alias de variables **implícitamente** para ahorrar memoria y sin que seamos conscientes de ello.

No tiene mucha importancia práctica, aunque es interesante saberlo en ciertos casos.

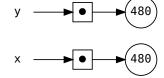
Por ejemplo, el intérprete de Python crea internamente todos los números enteros comprendidos entre -5 y 256, por lo que todas las variables de nuestro programa que contengan el mismo valor dentro de ese intervalo compartirán el mismo valor (serán *alias*):

```
x = 5 # está entre -5 y 256
y = 5
```



Se comparte el valor

```
x = 480 # no está entre -5 y 256
y = 480
```

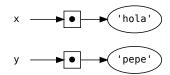


No se comparte el valor

También crea valores compartidos cuando contienen exactamente las mismas cadenas.

Si tenemos:

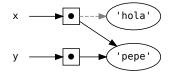
```
x = 'hola'
y = 'pepe'
```



y hacemos:

```
x = 'pepe'
```

quedaría:



El intérprete aprovecharía el dato ya creado y no crearía uno nuevo, para ahorrar memoria.

También se comparten valores si se usa el mismo dato varias veces.

Por ejemplo, si hacemos:

```
>>> x = [1, 2, 3]
>>> y = [x, x]
>>> y
[[1, 2, 3], [1, 2, 3]]
```

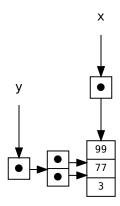
nos quedaría:

أمأ

Y si ahora hacemos:

```
>>> y[0][0] = 99
>>> x[1] = 77
>>> y
[[99, 77, 3], [99, 77, 3]]
```

nos quedaría:



3.3.1. id

Para saber si dos variables comparten **el mismo dato**, se puede usar la función id.

La función id devuelve un identificador único para cada dato.

Por tanto, si dos variables tienen el mismo id, significa que el valor que contienen es realmente el mismo valor.

Normalmente, el id de un valor se corresponde con la dirección de memoria donde está almacenado dicho valor.

```
>>> id('hola') == id('hola')
True
>>> x = 'hola'
>>> y = 'hola'
>>> id(x) == id(y)
True
```

```
>>> x = [1, 2, 3, 4]

>>> y = [1, 2, 3, 4]

>>> id(x) == id(y)

False

>>> y = x

>>> id(x) == id(y)

True
```

3.3.2. is

Otra forma de comprobar si dos datos son realmente el mismo dato en memoria (es decir, si son **idénticos**) es usar el operador is, que comprueba la **identidad** de un dato:

Su sintaxis es:

```
\langle is \rangle ::= \langle valor1 \rangle  is \langle valor2 \rangle
```

Es un operador relacional que devuelve True si $\langle valor1 \rangle$ y $\langle valor2 \rangle$ son **el mismo dato en memoria** (es decir, si se encuentran almacenados en la misma celda de la memoria y, por tanto, son **idénticos**)

y False en caso contrario.

Cuando se usa con variables, devuelve True si los datos que almacenan las variables son realmente el mismo dato, y False en caso contrario.

En la práctica, equivale a hacer $id(\langle valor1 \rangle) == id(\langle valor2 \rangle)$

4. Cambios de estado ocultos

4.1. Funciones puras

Las funciones puras son aquellas que cumplen que:

- su valor de retorno depende únicamente del valor de sus argumentos, y
- calculan su valor de retorno sin provocar cambios de estado observables en el exterior de la función.

Una llamada a una función pura se puede sustituir libremente por su valor de retorno sin afectar al resto del programa (es lo que se conoce como **transparencia referencial**).

Las funciones puras son las únicas que existen en programación funcional.

4.2. Funciones impuras

Por contraste, una función se considera impura:

- si su valor de retorno o su comportamiento dependen de algo más que de sus argumentos, o
- si provoca cambios de estado observables en el exterior de la función.

En éste último caso decimos que la función provoca efectos laterales.

Toda función que provoca efectos laterales es impura, pero no todas las funciones impuras provocan efectos laterales (puede ser impura porque su comportamiento se vea afectado por los efectos laterales provocados por otras partes del programa).

4.3. Efectos laterales

Un **efecto lateral** es cualquier cambio de estado llevado a cabo por una parte del programa (normalmente, una función) que puede observarse desde otras partes del mismo, las cuales podrían verse afectadas por él de una manera poco evidente o impredecible.

Una función puede provocar efectos laterales, o bien verse afectada por efectos laterales provocados por otras partes del programa.

Los casos típicos de efectos laterales en una función son:

- Cambiar el valor de una variable global.
- Cambiar el estado de un argumento mutable.
- Realizar una operación de entrada/salida.

En cualquiera de estos casos, tendríamos una función **impura**.

4.4. Transparencia referencial

En un lenguaje imperativo **se pierde la transparencia referencial**, ya que ahora el valor de una función puede depender no sólo de los valores de sus argumentos, sino también además de los valores de las variables libres que ahora pueden cambiar durante la ejecución del programa:

```
>>> suma = lambda x, y: x + y + z

>>> z = 2

>>> suma(3, 4)

9

>>> z = 20

>>> suma(3, 4)

27
```

Por tanto, cambiar el valor de una variable global es considerado un **efecto lateral**, ya que puede alterar el comportamiento de otras partes del programa de formas a menudo impredecibles.

Cuando el efecto lateral lo produce la propia función también estamos perdiendo transparencia referencial, pues en tal caso no podemos sustituir libremente la llamada a la función por su valor de retorno, ya que ahora la función **hace algo más** que calcular dicho valor y que es observable fuera de la función.

Por ejemplo, una función que imprime algo por la pantalla o escribe algo en un archivo del disco tampoco es una función pura y, por tanto, en ella no se cumple la transparencia referencial.

Lo mismo pasa con las funciones que modifican algún argumento mutable. Por ejemplo:

```
>>> ultimo = lambda x: x.pop()
>>> lista = [1, 2, 3, 4]
>>> ultimo(lista)
4
>>> ultimo(lista)
3
>>> lista
[1, 2]
```

Los efectos laterales hacen que sea muy difícil razonar sobre el funcionamiento del programa, puesto que las funciones impuras no pueden verse como simples correspondencias entre los datos de entrada y el resultado de salida, sino que además hay que tener en cuenta los **efectos ocultos** que producen en otras partes del programa.

Por ello, se debe **evitar**, siempre que sea posible, escribir funciones impuras.

Ahora bien: muchas veces, la función que se desea escribir tiene efectos laterales porque esos son, precisamente, los efectos deseados.

- Por ejemplo, una función que actualice los salarios de los empleados en una base de datos, a partir del salario base y los complementos.

En ese caso, es importante **documentar** adecuadamente la función para que, quien desee usarla, sepa perfectamente qué efectos produce más allá de devolver un resultado.

4.5. Entrada y salida por consola

Nuestro programa puede comunicarse con el exterior realizando operaciones de entrada/salida.

Interpretamos la palabra exterior en un sentido amplio; por ejemplo:

- El teclado
- La pantalla
- Un archivo del disco duro
- Otro ordenador de la red

La entrada/salida por consola se refiere a las operaciones de lectura de datos por el teclado y escritura por la pantalla.

Las operaciones de entrada/salida se consideran **efectos laterales** porque producen cambios en el exterior o pueden hacer que el resultado de una función dependa de los datos leídos y, por tanto, no depender sólo de sus argumentos.

4.5.1. print

La función print imprime (escribe) por la salida (normalmente la pantalla) el valor de una o varias expresiones.

Su sintaxis es:

```
\langle print \rangle ::= print(\langle expresión \rangle (, \langle expresión \rangle)^* 
[, sep=\langle expresión \rangle][, end=\langle expresión \rangle])
```

El sep es el separador y su valor por defecto es ' ' (un espacio).

El end es el terminador y su valor por defecto es '\n' (el carácter de nueva línea).

Las expresiones se convierten en cadenas antes de imprimirse.

Por ejemplo:

```
>>> print('hola', 'pepe', 23)
hola pepe 23
```

4.5.1.1. El valor None

Es importante resaltar que la función print **no devuelve** el valor de las expresiones, sino que las **imprime** (provoca el efecto lateral de cambiar la pantalla haciendo que aparezcan nuevos caracteres).

La función print como tal no devuelve ningún valor, pero como en Python todas las funciones devuelven *algún* valor, en realidad lo que ocurre es que **devuelve un valor None**.

None es un valor especial que significa «**ningún valor**» y se utiliza principalmente para casos en los que no tiene sentido que una función devuelva un valor determinado, como es el caso de print.

Pertenece a un tipo de datos especial llamado NoneType cuyo único valor posible es None, y para comprobar si un valor es None se usa \(\frac{\valor}{\pi} \) is None.

Podemos comprobar que, efectivamente, print devuelve None:

```
>>> print('hola', 'pepe', 23) is None
hola pepe 23  # ésto es lo que imprime print
True  # ésto es el resultado de comprobar si el valor de print es None
```

4.5.2. input

La función input lee datos desde la entrada (normalmente el teclado) y devuelve el valor del dato introducido.

Siempre devuelve una cadena.

Su sintaxis es:

```
\langle input \rangle ::= input([\langle prompt \rangle])
```

Por ejemplo:

```
>>> nombre = input('Introduce tu nombre: ')
Introduce tu nombre: Ramón
>>> print('Hola,', nombre)
Hola, Ramón
```

Provoca el efecto lateral de alterar el estado de la consola imprimiendo el prompt y esperando a que desde el exterior se introduzca el dato solicitado (que en cada ejecución podrá tener un valor distinto).

Eso hace que sea *impura* por partida doble: provoca un efecto lateral y puede devolver un resultado distinto cada vez que se la llama.

5. Saltos

5.1. Incondicionales

Un **salto incondicional** es una ruptura abrupta del flujo de control del programa hacia otro punto del mismo.

Se llama *incondicional* porque no depende de ninguna condición, es decir, se lleva a cabo **siempre** que se alcanza el punto del salto.

Históricamente, a esa instrucción que realiza saltos incondicionales se la ha llamado **instrucción GOTO**.

El uso de instrucciones GOTO es considerado, en general, una mala práctica de programación ya que favorece la creación del llamado **código espagueti**: programas con una estructura de control tan complicada que resultan casi imposibles de mantener.

En cambio, usados controladamente y de manera local, puede ayudar a escribir soluciones sencillas y claras.

Python no incluye la instrucción GOTO pero se puede simular usando el módulo with_goto del paquete llamado goto-statement:

```
$ sudo apt install python3-pip
$ python3 -m pip install goto-statement
```

Sintaxis:

```
\( \langle goto \rangle ::= \text{goto} \langle etiqueta \rangle \( \langle etiqueta \rangle ::= \text{ldentificador} \rangle \)
```

Un ejemplo de uso:

```
from goto import with_goto

CODIGO = """
print('Esto se hace')
goto .fin
print('Esto se salta')
label .fin
print('Aquí se acaba')
"""

exec(with_goto(compile(CODIGO, '', 'exec')))
```

5.2. Condicionales

Un **salto condicional** es un salto que se lleva a cabo sólo si se cumple una determinada condición. En Python, usando el módulo with_goto, podríamos implementarlo de la siguiente forma:

```
⟨salto_condicional⟩ ::= if ⟨condición⟩: goto ⟨etiqueta⟩
```

Ejemplo de uso:

```
from goto import with_goto

CODIGO = """
primero = 2
ultimo = 25

i = primero

label .inicio
if i == ultimo: goto .fin

print(i, end=' ')
i += 1
goto .inicio

label .fin
"""
```

```
exec(with_goto(compile(CODIGO, '', 'exec')))
```

Bibliografía

Aguilar, Luis Joyanes. 2008. Fundamentos de Programación. Aravaca: McGraw-Hill Interamericana de España.

Pareja Flores, Cristóbal, Manuel Ojeda Aciego, Ángel Andeyro Quesada, and Carlos Rossi Jiménez. 1997. Desarrollo de Algoritmos Y Técnicas de Programación En Pascal. Madrid: Ra-Ma.