Ejercicios de funciones recursivas

Programación — DAW

Ricardo Pérez López IES Doñana

1 de noviembre de 2020

1. Dada la siguiente función matemática:

$$f(n) = \begin{cases} 0 & \text{si } n = 0\\ 1 + 2 \cdot f(n-1) & \text{si } n > 0 \end{cases}$$

calcular el valor de f(3).

2. La función potencia tiene la siguiente especificación:

$$\begin{cases}
\mathbf{Pre} : b \ge 0 \\
\mathsf{potencia}(a: \mathsf{int}, b: \mathsf{int}) \rightarrow \mathsf{int} \\
\mathbf{Post} : \mathsf{potencia}(a, b) = a^b
\end{cases}$$

- a) Implementar la función de forma no recursiva.
- b) Implementar la función de forma recursiva.
- 3. La función repite tiene la siguiente especificación:

$$\begin{cases}
\mathbf{Pre} : n \ge 0 \\
\mathbf{repite}(s: \mathsf{str}, n: \mathsf{int}) \rightarrow \mathsf{str} \\
\mathbf{Post} : \mathsf{repite}(s, n) = s * n
\end{cases}$$

Implementar la función de forma recursiva.

4. La suma lenta es un algoritmo para sumar dos números para el que sólo necesitamos saber cuáles son el anterior y el siguiente de un número dado. El algoritmo se basa en la siguiente recurrencia:

$$suma_lenta(a,b) = \begin{cases} b & \text{si } a = 0\\ suma_lenta(ant(a), sig(b)) & \text{si } a > 0 \end{cases}$$

Suponiendo que tenemos las siguientes funciones ant y sig:

```
ant = lambda n: n - 1
sig = lambda n: n + 1
```

Se pide:

- a) Escribir su especificación.
- b) Implementar una función recursiva que satisfaga dicha especificación.
- 5. La función suma_digitos calcula la suma de los dígitos de un número entero:

```
suma_digitos(423) = 4 + 2 + 3 = 9
suma_digitos(7) = 0
```

Se pide:

- a) Escribir su especificación.
- b) Implementar una función recursiva que satisfaga dicha especificación.

Indicación: Recordar que n // 10 le quita el último dígito a n. Además, n % 10 devuelve el último dígito de n.

6. La función voltea le da la vuelta a un número entero:

```
voltea(423) = 324
voltea(7) = 7
```

Se pide:

- a) Escribir su especificación.
- b) Implementar una función recursiva que satisfaga dicha especificación.

Indicación: Usar la función digitos que devuelve la cantidad de dígitos que tiene un entero. Usar además la indicación del ejercicio anterior.

7. La función par_positivo determina si un número entero positivo es par:

```
par_positivo(0) = True
par_positivo(1) = False
par_positivo(27) = False
par_positivo(82) = True
```

Se pide:

- a) Escribir su especificación.
- b) Implementar una función recursiva que satisfaga dicha especificación.
- 8. La función par determina si un número entero (positivo o negativo) es par:

```
par(0) = True
par(1) = False
par(-27) = False
```

Se pide:

- a) Escribir su especificación.
- b) Implementar una función recursiva que satisfaga dicha especificación.
- c) ¿Cómo se podría implementar una función impar a partir de la función par?

Soluciones

```
1. f(3) = 1 + 2 \cdot f(2) = 1 + 2 \cdot (1 + f(1)) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot f(0))) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0)) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 0) = 1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 
            1 + 2 \cdot (1 + 2 \cdot 1) = 1 + 2 \cdot 3 = 7.
2.
                        a) potencia = lambda a, b: a ** b
                        b) potencia = lambda a, b: 1 if b == 0 else a * potencia(a, b - 1)
3. repite = lambda s, n: '' if n == 0 else s + repite(s, n - 1)
                        a)
                                                                                                                                     \begin{cases} \mathbf{Pre} : a \ge 0 \\ \mathsf{suma\_lenta}(a: \mathsf{int}, b: \mathsf{int}) \rightarrow \mathsf{int} \\ \mathbf{Post} : \mathsf{suma\_lenta}(a, b) = a + b \end{cases}
                        b) suma_lenta = lambda a, b: b if a == 0 else <math>suma_lenta(ant(a), sig(b))
5.
                        a)
                                                                                                    \left\{ \begin{array}{l} \mathbf{Pre} : n \geq 0 \\ \mathsf{suma\_digitos}(n : \mathsf{int}) \to \mathsf{int} \\ \mathbf{Post} : \mathsf{suma\_digitos}(n) = \mathsf{la} \; \mathsf{suma} \; \mathsf{de} \; \mathsf{los} \; \mathsf{digitos} \; \mathsf{de} \; n \end{array} \right. 
                        b) suma_digitos = lambda n: n if n < 10 else (n \% 10) + suma_digitos(n // 10)
6.
                        a)
                                                                                                  \begin{cases}
\mathbf{Pre} : n \ge 0 \\
\text{voltea}(n: \text{ int) } -> \text{ int} \\
\mathbf{Post} : \text{voltea}(n) = \text{el número } n \text{ con los dígitos al revés}
\end{cases}
                        b) voltea = lambda n: n if n < 10 else \setminus
                                                                                                                                              (n % 10) * 10 ** (digitos(n) - 1) + voltea(n // 10)
7.
                        a)
                                                                                                \begin{cases} \mathbf{Pre} : n \ge 0 \\ \mathsf{par\_positivo}(n : \mathsf{int}) \rightarrow \mathsf{bool} \\ \mathbf{Post} : \mathsf{par\_positivo}(n) = \begin{cases} \mathsf{True} & \mathsf{si} \ n \ \mathsf{es} \ \mathsf{par} \\ \mathsf{False} & \mathsf{en} \ \mathsf{caso} \ \mathsf{contrario} \end{cases} 
                        b) par_positivo = lambda n: True if n == 0 else \
                                                                                                                                                                              False if par_positivo(n - 1) else \
                                                                                                                                                                              True
```

8.

a)
$$\begin{cases} \mathbf{Pre} : \mathsf{True} \\ \mathsf{par}(n: \mathsf{int}) \to \mathsf{bool} \end{cases}$$

$$\begin{cases} \mathbf{Post} : \mathsf{par}(n) = \begin{cases} \mathsf{True} & \mathsf{si} \ n \ \mathsf{es} \ \mathsf{par} \\ \mathsf{False} & \mathsf{en} \ \mathsf{caso} \ \mathsf{contrario} \end{cases}$$

c) impar = lambda n: not par(n)