

# Introducción a las ciencias de la computación *y programación en Python*

## Diccionarios y recursión

Rodrigo Chang

Banco de Guatemala



Rodrigo Chang <[rrcp@banguat.gob.gt](mailto:rrcp@banguat.gob.gt)>  
Este material está construido a partir de modificaciones al material provisto por Ana Bell, Eric Grimson y John Guttag para el curso 6.0001 *Introduction to Computer Science and Programming in Python*, otoño 2016, Massachusetts Institute of Technology: MIT OpenCourseWare, <https://ocw.mit.edu>. Licencia: Creative Commons BY-NC-SA.

---

*“Talk is cheap. Show me the code.”*

— *Linus Torvalds*

---

Veremos un nuevo tipo **compuesto** en Python: los diccionarios.

Hablaremos del concepto de recursión y veremos sus aplicaciones.

## Diccionarios - almacenar información

---

- Supongamos que queremos guardar información de estudiantes de esta forma:

```
names = ['Ana', 'John', 'Denise', 'Katy']  
grade = ['B', 'A+', 'A', 'A']  
course = [2.00, 6.0001, 20.002, 9.01]
```

- Utilizamos una **lista diferente** para cada elemento.
  - Cada lista debe ser del mismo **largo**.
- Cada índice se refiere a la información de la misma persona.

## Diccionarios - consultar información

---

- Veamos esta función para obtener la información de student:

```
def get_grade(student, name_list, grade_list,
               course_list):
    i = name_list.index(student)
    grade = grade_list[i]
    course = course_list[i]
    return (course, grade)
```

- Es **enmarañado** si se debe registrar mucha información diferente.
- Se deben mantener muchas listas.
- Siempre deben ser índices **enteros**.
- Se debe recordar actualizar múltiples listas.

# Los diccionarios: una forma más limpia

- nice to **index item of interest directly** (not always int)
- nice to use **one data structure**, no separate lists

**A list**

0	Elem 1
1	Elem 2
2	Elem 3
3	Elem 4
...	...

index

element

**A dictionary**

Key 1	Val 1
Key 2	Val 2
Key 3	Val 3
Key 4	Val 4
...	...

custom  
index by  
label

element

# Los diccionarios: una forma más limpia

- store pairs of data
  - key
  - value

'Ana'	'B'
'Denise'	'A'
'John'	'A+'
'Katy'	'A'

custom  
index by  
label

element

my\_dict = {}

empty  
dictionary

grades = {'Ana':'B', 'John':'A+', 'Denise':'A', 'Katy':'A'}

↑  
key1

↑  
val1

↑  
key2

↑  
val2

↑  
key3

↑  
val3

↑  
key4

↑  
val4

# Los diccionarios: una forma más limpia

- similar to indexing into a list
- **looks up** the **key**
- **returns** the **value** associated with the key
- if key isn't found, get an error

'Ana'	'B'
'Denise'	'A'
'John'	'A+'
'Katy'	'A'

```
grades = {'Ana':'B', 'John':'A+', 'Denise':'A', 'Katy':'A'}
```

```
grades['John']      → evaluates to 'A+'
```

```
grades['Sylvan']    → gives a KeyError
```

# Operaciones de diccionarios

- `grades.keys()` devuelve un iterable que actúa como una tupla de todas las llaves.
- `grades.values()` devuelve un iterable que actúa como una tupla de los elementos almacenados.

```
grades = {'Ana': 'B', 'John': 'A+', 'Denise': 'A', 'Katy': 'A'}
```

```
grades.keys() # ['Denise', 'Katy', 'John', 'Ana']
```

```
grades.values() # ['A', 'A', 'A+', 'B']
```

**El orden no está determinado en estas funciones.**



# Llaves y valores

---

- Valores:
  - De cualquier tipo (mutables e inmutables).
  - Pueden ser duplicados.
  - Pueden ser listas o incluso otros diccionarios.
- Llaves:
  - Deben ser únicas.
  - Deben ser de tipos inmutables.
    - Cuidado con el tipo float utilizado como llave.
- No hay un orden en las llaves o valores:

```
d = {4:{1:0}, (1,3):"twelve", 'const': [3.14, 2.7, 8.44]}
```

# Listas vs. Diccionarios

---

- **Listas:**

- Secuencia **ordenada** de elementos.
- Búsqueda de elementos por índice entero.
- Los índices tienen orden.
- Índice o llave de tipo **int**.

- **Diccionarios:**

- **Asocian** una llave con un valor.
- Búsqueda de elementos a través de otros elementos.
- No existe un orden asociado.
- Llave o índice de tipo **immutable**.

## Ejemplo: letras de canciones

---

1. Crearemos un diccionario de frecuencias, es decir, una estructura de `str:int`
2. Encontraremos la palabra que más ocurre y cuántas veces.
  - Utilizamos una lista, por si hay más de una palabra.
  - Devolvemos una tupla (`list`, `int`).
3. Encontraremos las palabras que ocurren al menos  $X$  veces.
  - Permitimos al usuario escoger  $X$  como parámetro.
  - Devolvemos una lista de tuplas, donde cada tupla es (`list`, `int`), conteniendo la lista de palabras ordenadas por frecuencia.
  - Del diccionario, obtenemos la palabra más frecuente y borramos la entrada. Repetimos. Esto funciona porque estamos `mutando` el diccionario de frecuencias.

## Diccionario de frecuencias

---

```
def lyrics_to_frequencies(lyrics):  
    myDict = {}  
    for word in lyrics:  
        if word in myDict:  
            myDict[word] += 1  
        else:  
            myDict[word] = 1  
    return myDict
```

## Utilizando el diccionario

---

```
def most_common_words(freqs):  
    values = freqs.values()  
    best = max(freqs.values())  
    words = []  
    for k in freqs:  
        if freqs[k] == best:  
            words.append(k)  
    return (words, best)
```

## Aprovechando el uso de diccionario

---

```
def words_often(freqs, minTimes):
    result = []
    done = False
    while not done:
        temp = most_common_words(freqs)
        if temp[1] >= minTimes:
            result.append(temp)
            for w in temp[0]:
                #remove word from dict
                del(freqs[w])
        else:
            done = True
    return result
```

# ¿Qué es recursión?

Es una forma en la cual se especifica un proceso basado en su propia definición.

- Algorítmicamente: una forma de utilizar **divide y conquistarás**.
  - Reducir un problema a versiones más simples del mismo problema.
- Semánticamente: técnica de programación donde una función **se llama a sí misma**.
  - La meta es **no** tener recursión infinita.
  - Deben existir **uno o más** casos base, simples de resolver.
  - Debe permitir resolver el mismo problema con otras entradas para **simplificar** el problema más grande inicial.

# Algoritmos iterativos

- Las estructuras iterativas (ciclos **while** y **for**) llevan a los **algoritmos iterativos**.
- Capturan la computación en un conjunto de **variables de estado** que se actualizan en cada iteración del ciclo.

```
def mult_iter(a, b):  
    result = 0  
    while b > 0:  
        result += a  
        b -= 1  
    return result
```

- El estado es capturado por la **variable de iteración i**.
- El **valor actual de la computación** es almacenado: `result = result + a`.



# Algoritmos recursivos

```
def mult_recur(a, b):  
    if b == 1:  
        return a  
    else:  
        return a + mult_recur(a, b  
-1)
```

$$\begin{aligned}a * b &= \underbrace{a + a + \dots + a}_{b \text{ veces}} \\ &= a + \underbrace{a + a + \dots + a}_{b - 1 \text{ veces}} \\ &= a + a(b - 1)\end{aligned}$$

- **Paso recursivo:**
  - ¿Cómo reducir el problema a una versión **más simple / pequeña** del mismo problema?
- **Caso base:**
  - Seguir reduciendo el problema hasta obtener uno **suficientemente simple** que pueda ser resuelto directamente.
  - Cuando  $b = 1$ ,  $ab = a$

# Factorial

- Recordemos que  $n! = n * (n - 1) * (n - 2) * \dots * 1$ .

```
def factorial(n):
```

- Caso base:** ¿para qué caso conocemos el factorial?

```
    if n == 1:  
        return 1
```

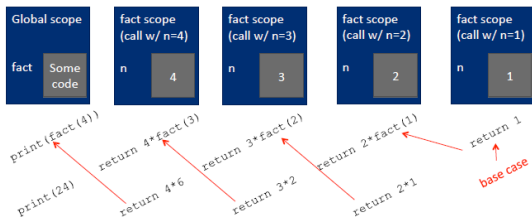
- Paso recursivo:** escribimos el problema en términos de uno más simple **para alcanzar el caso base**.

```
    else:  
        return n * factorial(n-1)
```

# Factorial

- Ver en Python Tutor

```
def factorial(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n * factorial(n-1)  
  
print(factorial(4))
```



# Recursividad: observaciones

---

- Cada llamada a una función recursiva **crea su propio scope/ambiente**.
- Las asignaciones de variables en un ambiente no son afectadas por una llamada recursiva<sup>1</sup>.
- El flujo de control regresa al **ambiente previo** cuando la llamada a la función retorna su valor.

---

<sup>1</sup>Al utilizar el mismo nombre de variable, pero son objetos diferentes en ambientes separados

# Iteración vs. Recursión

```
def factorial_iter(n):  
    prod = 1  
    for i in range(1, n+1):  
        prod *= i  
    return prod
```

```
def factorial_rec(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    else:  
        return n *  
            factorial_rec(n-1)
```

- La recursión puede ser más simple, más intuitiva.
- La recursión **puede ser más eficiente** desde el punto del programador.
- Puede **no ser tan eficiente** desde el punto de vista de la computadora.

# Razonamiento inductivo

- ¿Cómo sabemos que nuestro código recursivo funcionará?
- `mult_iter` termina, porque `b` es inicialmente positivo y decrece en cada iteración, hasta que eventualmente `b < 0`.
- `mult` llamado con `b=1` es el caso **base**.
- `mult` llamada con `b>1` hace una llamada recursiva con `b` más pequeño  $\Rightarrow$  eventualmente se llamará con `b=1`.

```
def mult_iter(a, b):  
    result = 0  
    while b > 0:  
        result += a  
        b -= 1  
    return result  
  
def mult(a, b):  
    if b == 1:  
        return a  
    else:  
        return a + mult(a, b  
-1)
```

# Inducción matemática

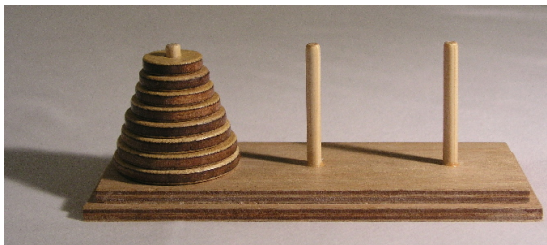
- Recordemos la **inducción matemática**: 1) asumimos  $P_1$ , luego probamos  $P_n \Rightarrow P_{n+1}$ .
- La misma lógica aplica:

```
def mult(a, b):  
    if b == 1:  
        return a  
    else:  
        return a + mult(a, b-1)
```

- Para el **caso base**, mostramos que `mult` devuelve un valor correcto.
- Para el caso recursivo, asumimos que `mult` retorna correctamente respuestas para problemas con más pequeños que `b`, por lo tanto, también lo hace para problemas de tamaño `b`.
- Por inducción, el código devuelve respuestas correctas.

# Torres de Hanoi

- 3 postes verticales.
- Pila de discos de diferentes tamaños en uno de los postes.
- Se deben mover hacia otro poste. En este caso, ¡el universo termina!
- **Reglas:** solamente se puede mover 1 disco a la vez y un disco más grande no puede cubrir a un disco más pequeño.





# Torres de Hanoi

---

- Habiendo visto algunos ejemplos, ¿cómo escribimos un programa para imprimir el conjunto de movimientos correctos?
- Debemos **¡pensar recursivamente!**
  - Resolver un problema más pequeño y más básico.

# Torres de Hanoi

---

```
def printMove(fr, to):  
    print('move from ' + str(fr) + ' to ' + str(to))  
  
def Towers(n, fr, to, spare):  
    if n == 1:  
        printMove(fr, to)  
    else:  
        Towers(n-1, fr, spare, to)  
        Towers(1, fr, to, spare)  
        Towers(n-1, spare, to, fr)
```

# Recursión con múltiples casos base

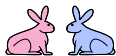
---

Leonardo de Pisa (Fibonacci) modeló el siguiente reto:

- Un par de conejos recién nacidos (una hembra y un macho) se ponen en un corral
- Los conejos se aparean a la edad de un mes
- Los conejos tienen un período de gestación de un mes
- Suponga que los conejos nunca mueren, que la hembra siempre produce un nuevo par (un macho, una hembra) cada mes desde su segundo mes en adelante.
- ¿Cuántas conejas hay al final de un año?



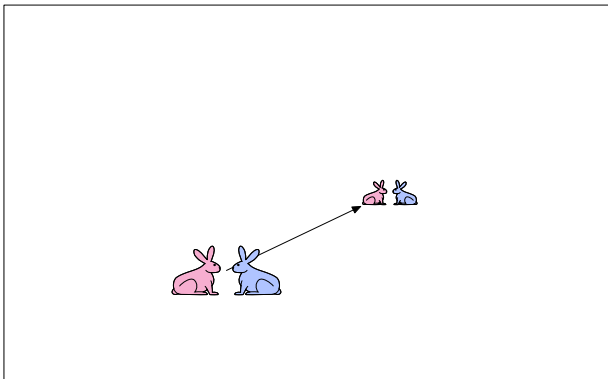
Demo courtesy of Prof. Denny Freeman and Adam Hartz



Demo courtesy of Prof. Denny Freeman and Adam Hartz

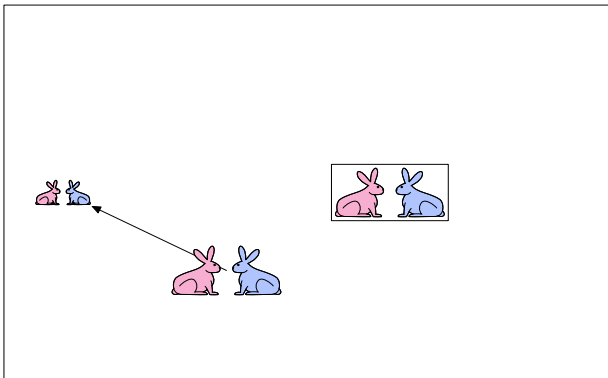
# Fibonacci

---



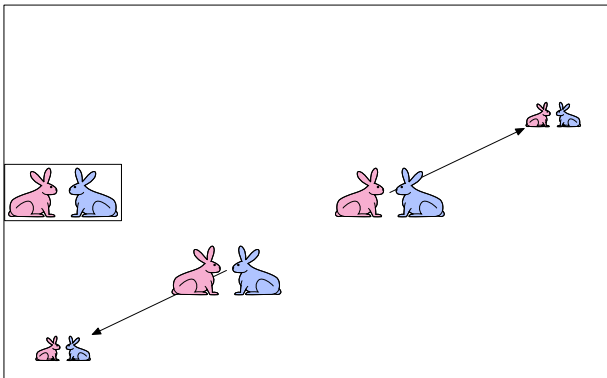
Demo courtesy of Prof. Denny Freeman and Adam Hartz

# Fibonacci



Demo courtesy of Prof. Denny Freeman and Adam Hartz

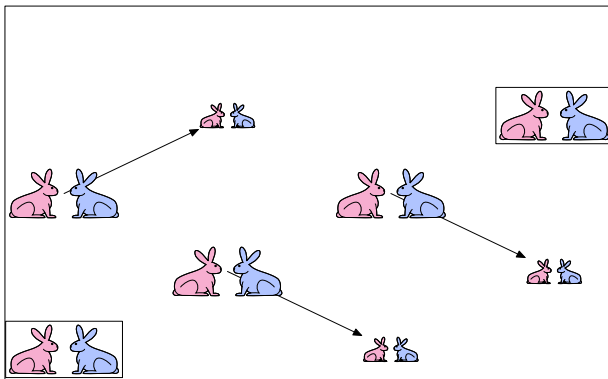
# Fibonacci



Demo courtesy of Prof. Denny Freeman and Adam Hartz

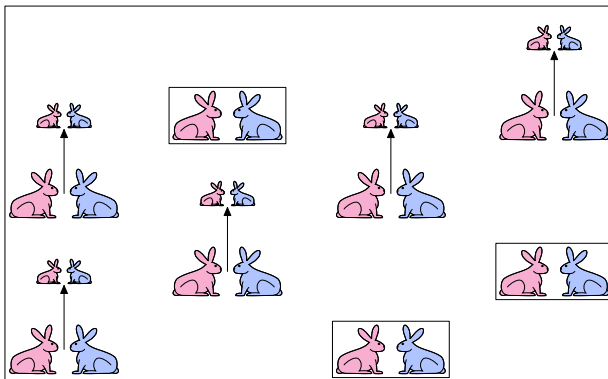


# Fibonacci

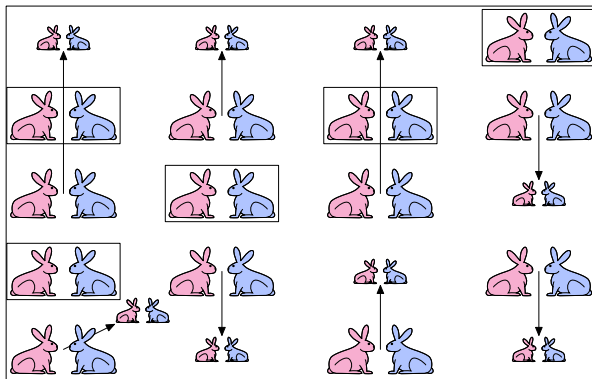


Demo courtesy of Prof. Denny Freeman and Adam Hartz

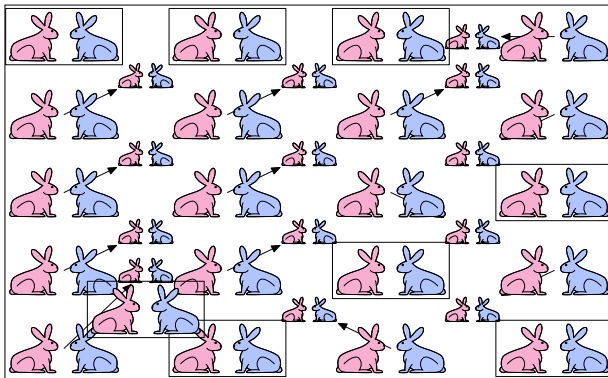
# Fibonacci



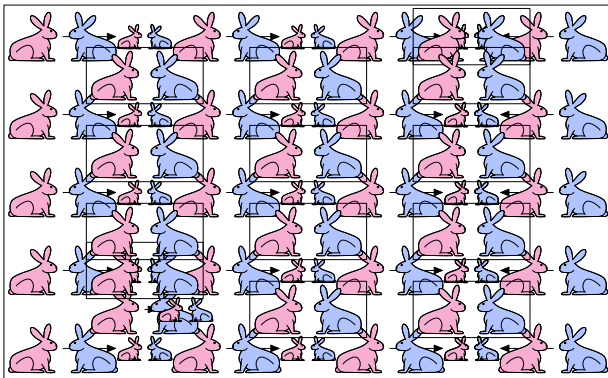
Demo courtesy of Prof. Denny Freeman and Adam Hartz



# Fibonacci



Demo courtesy of Prof. Denny Freeman and Adam Hartz



Demo courtesy of Prof. Denny Freeman and Adam Hartz

- Sucesión de eventos:
  - Luego de un mes — 1 hembra.
  - Luego de un segundo mes — 1 hembra (ahora preñada).
  - Al tercer mes - 2 hembras, una preñada y otra no.
- En general,  $f(n) = f(n - 1) + f(n - 2)$ :
  - Cada hembra viva en  $n - 2$  produce una hembra en el mes  $n$ .
  - Estas se suman a las hembras en el mes  $n - 1$ .

# Fibonacci

- **Casos base:**  $f(0) = 1$  y  $f(1) = 1$ .
- **Caso recursivo:**  $f(n) = f(n - 1) + f(n - 2)$ .

```
def fib(x):  
    """assumes x an int >= 0  
    returns Fibonacci of x"""  
    if x == 0 or x == 1:  
        return 1  
    else:  
        return fib(x-1) + fib(x-2)
```

- [Ver en Python Tutor](#)

# Palíndromos

---

- ¿Cómo revisamos si un *string* es un palíndromo (se lee igual al derecho y al revés).
- Primero, obtenemos los caracteres:
  - Quitamos puntuación.
  - Ajustamos mayúsculas y minúsculas
- Luego:
  - **Caso base:** *string* de largo 0 o 1 es palíndromo.
  - **Caso recursivo:** si primer y último carácter coinciden, es palíndromo si la sección del centro es palíndromo.



# Palíndromo

---

- 'Able was I, ere I saw Elba' → 'ablewasiereisawleba'
- `isPalindrome('ablewasiereisawleba')`  
is same as
  - `'a' == 'a'` and  
`isPalindrome('blewasiereisawleb')`

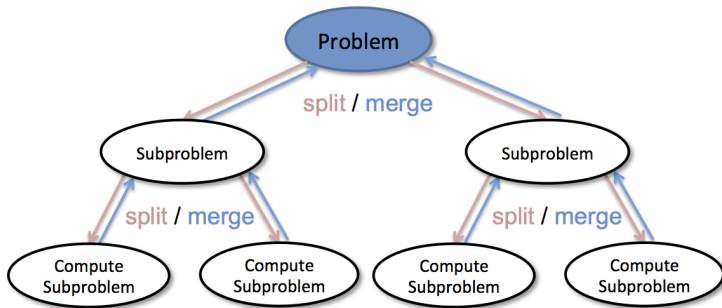
# Palíndromo

---

```
def isPalindrome(s):  
  
    def toChars(s):  
        s = s.lower()  
        ans = ''  
        for c in s:  
            if c in 'abcdefghijklmnopqrstuvwxyz':  
                ans = ans + c  
        return ans  
  
    def isPal(s):  
        if len(s) <= 1:  
            return True  
        else:  
            return s[0] == s[-1] and isPal(s[1:-1])  
  
    return isPal(toChars(s))
```

# Divide y conquistarás

- Este es también un ejemplo de la estrategia **divide y conquistarás**.
- Podemos resolver un problema **difícil** descomponiéndolo en partes tales que:
  - Los **subproblemas son más fáciles de resolver**.
  - Las soluciones a los subproblemas se pueden **combinar** para resolver el problema original.



## Ejercicio

---

- Escribir una función recursiva que implemente el algoritmo de Euclides para encontrar el *máximo común divisor* (mcd) de dos números  $a$  y  $b$ .
- ¿Cuál es el caso base?
- ¿Cuál es el paso recursivo?
- Tip: busque el vídeo de *Derivando* en Youtube para guiarse con la solución.

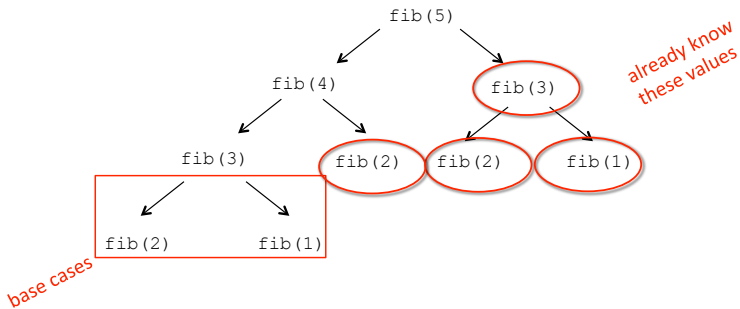
# Eficiencia: Fibonacci con diccionarios

---

```
def fib(n):  
    if n == 1:  
        return 1  
    elif n == 2:  
        return 2  
    else:  
        return fib(n-1) + fib(n-2)
```

- two base cases
- calls itself twice
- this code is inefficient

# Eficiencia: Fibonacci con diccionarios



- **recalculating** the same values many times!
- could keep **track** of already calculated values

# Eficiencia: Fibonacci con diccionarios

```
def fib_efficient(n, d):  
    if n in d:  
        return d[n]  
    else:  
        ans = fib_efficient(n-1, d) + fib_efficient(n-2, d)  
        d[n] = ans  
        return ans  
  
d = {1:1, 2:2}  
print(fib_efficient(6, d))
```

Method sometimes  
called "memoization"

Initialize dictionary  
with base cases

- do a **lookup first** in case already calculated the value
- **modify dictionary** as progress through function calls

## Eficiencia: Fibonacci con diccionarios

---

- Calling `fib(34)` results in 11,405,773 recursive calls to the procedure
- Calling `fib_efficient(34)` results in 65 recursive calls to the procedure
- Using dictionaries to capture intermediate results can be very efficient
- But note that this only works for procedures without side effects (i.e., the procedure will always produce the same result for a specific argument independent of any other computations between calls)