

## Recursão

PrepTech Google

# Recursão

Conceito

É quando uma função chama a si mesma durante sua execução.

## Funcionamento:

- 1 Caso base: é a condição de parada que interrompe a recursão, retornando um valor.
- 2. Caso Recursivo: é a parte da função que chama a si mesma.

Precisa ser usada com cuidado, vide problema de stack overflow pelo excesso de chamadas recursivas em uma mesma função



Exemplo - Fatorial

Conceito

$$0! = 1$$

$$2! = 2 \times 1 = 1$$

$$3! = 3 \times 2 \times 1 = 6$$

$$4! = 4 \times 3 \times 2 \times 1 = 24$$

$$5! = 5 \times 4 \times 3 \times 2 \times 1 = 120$$





Conceito

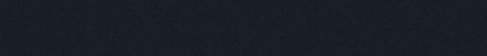
$$3! = 3 \times 2 \times 1 = 6$$

$$4! = 4 \times 3 \times 2 \times 1 = 24$$

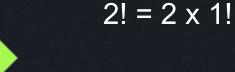
$$51 = 5 \times 4 \times 3 \times 2 \times 1 = 120$$



$$5! = 5 \times 4 \times 3 \times 2 \times 1 = 120$$



$$1! = 1 \times 0!$$







Exemplo clássico de recursão é a função fatorial

O fatorial de um número natural n, denotado por n! é definido da seguinte forma:

Caso base: 0! = 1
Caso indutivo: n! = n\*(n-1)!, para n≥1

```
def fatorial(n):
    if n == 0: # Caso base
        return 1
    else: # Caso recursivo
        return n * fatorial(n-1)
```



Exemplo clássico de recursão é a função fatorial

O fatorial de um número natural n, denotado por n! é definido da seguinte forma:

Caso base: 0! = 1
Caso indutivo: n! = n\*(n-1)!, para n≥1

```
def fatorial(n):
    if n == 0: # Caso base
        return 1
    else: # Caso recursivo
        return n * fatorial(n-1)
```



## O que ocorre quando chama o fatorial para 5?

fatorial(5)

```
def fatorial(n):
    if n == 0: # Caso base
        return 1
    else: # Caso recursivo
        return n * fatorial(n-1)
```



```
fatorial(5)
5 * fatorial(4)
```

```
def fatorial(n):
    if n == 0: # Caso base
        return 1
    else: # Caso recursivo
        return n * fatorial(n-1)
```



```
fatorial(5)
5 * fatorial(4)
4 * fatorial(3)
```

```
def fatorial(n):
    if n == 0: # Caso base
        return 1
    else: # Caso recursivo
        return n * fatorial(n-1)
```



```
fatorial(5)
5 * fatorial(4)
4 * fatorial(3)
3 * fatorial(2)
```

```
def fatorial(n):
   if n == 0: # Caso base
      return 1
   else: # Caso recursivo
      return n * fatorial(n-1)
```



```
fatorial(5)

5 * fatorial(4)

4 * fatorial(3)

3 * fatorial(2)

2 * fatorial(1)
```

```
def fatorial(n):
    if n == 0: # Caso base
        return 1
    else: # Caso recursivo
        return n * fatorial(n-1)
```



```
fatorial(5)
  5 * fatorial(4)
      4 * fatorial(3)
         3 * fatorial(2)
            2 * fatorial(1)
               1 * fatorial(0)
```

```
def fatorial(n):
   if n == 0: # Caso base
      return 1
   else: # Caso recursivo
      return n * fatorial(n-1)
```



```
def fatorial(n):
fatorial(5)
                              if n == 0: # Caso base
                                 return 1
   5 * fatorial(4)
                              else: # Caso recursivo
                                 return n * fatorial(n-1)
      4 * fatorial(3)
         3 * fatorial(2)
             2 * fatorial(1)
                1 * fatorial(0)
```



```
fatorial(5)
  5 * fatorial(4)
      4 * fatorial(3)
         3 * fatorial(2)
            2 * fatorial(1)
               1 * 1
```

```
def fatorial(n):
   if n == 0: # Caso base
      return 1
   else: # Caso recursivo
      return n * fatorial(n-1)
```



```
fatorial(5)
5 * fatorial(4)
4 * fatorial(3)
3 * fatorial(2)
2 * 1
```

```
def fatorial(n):
   if n == 0: # Caso base
      return 1
   else: # Caso recursivo
      return n * fatorial(n-1)
```



```
fatorial(5)
5 * fatorial(4)
4 * fatorial(3)
3 * 2
```

```
def fatorial(n):
   if n == 0: # Caso base
      return 1
   else: # Caso recursivo
      return n * fatorial(n-1)
```



```
fatorial(5)
5 * fatorial(4)
4 * 6
```

```
def fatorial(n):
    if n == 0: # Caso base
        return 1
    else: # Caso recursivo
        return n * fatorial(n-1)
```



Funcionamento

```
fatorial(5)
```

5 \* 24

```
def fatorial(n):
    if n == 0: # Caso base
        return 1
    else: # Caso recursivo
        return n * fatorial(n-1)
```



<u>Funcionamento</u>

```
fatorial(5)
120
```

```
def fatorial(n):
    if n == 0: # Caso base
        return 1
    else: # Caso recursivo
        return n * fatorial(n-1)
```



Exemplo - Série de Fibonacci

## Série de Fibonacci

Conceito

Primeiros elementos da série: 0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

Pode ser definida por indução.

## Funcionamento:

- 1 Caso base: termo 0 é 0, já termo 1 é 1.
- 2. Caso Recursivo: fib(n) = fib(n-2) + fib(n-1), n>1

Em outras palavras, o próximo termo é obtido pela soma dos dois anteriores

Vamos revisitar um problema já resolvido iterativamente?



### 509. Fibonacci Number

Solved @





The Fibonacci numbers, commonly denoted F(n) form a sequence, called the Fibonacci sequence, such that each number is the sum of the two preceding ones, starting from 0 and 1. That is,

```
F(0) = 0, F(1) = 1
F(n) = F(n-1) + F(n-2), for n > 1.
```

Given n, calculate F(n).

#### Example 1:

```
Input: n = 2
Output: 1
Explanation: F(2) = F(1) + F(0) = 1 + 0 = 1.
```

#### Example 2:

```
Input: n = 3
Output: 2
Explanation: F(3) = F(2) + F(1) = 1 + 1 = 2.
```

#### Example 3:

```
Input: n = 4
Output: 3
Explanation: F(4) = F(3) + F(2) = 2 + 1 = 3.
```

#### Constraints:

• 0 <= n <= 30





# Fibonacci Number

```
int fib(int n){
    if(n == 0)
        return 0;
    else if (n == 1)
        return 1;
    return fib(n-2) + fib(n-1);
```



# Fibonacci Number (iterativa)

```
int fib(int n){
    if(n == 0 || n == 1)
        return n;
    int fib1 = 0;
    int fib2 = 1;
    for(int i = 2; i \le n; i++) {
        int aux = fib2;
        fib2 = fib2 + fib1;
        fib1 = aux;
    return fib2;
```



## Fibonacci Number

Prática no LeetCode - https://leetcode.com/problems/fibonacci-number/description/

Compare o tempo de processamento dessa versão recursiva com a sua iterativa.

Linguagem: C

Recursiva: 8ms

Iterativa: 0ms

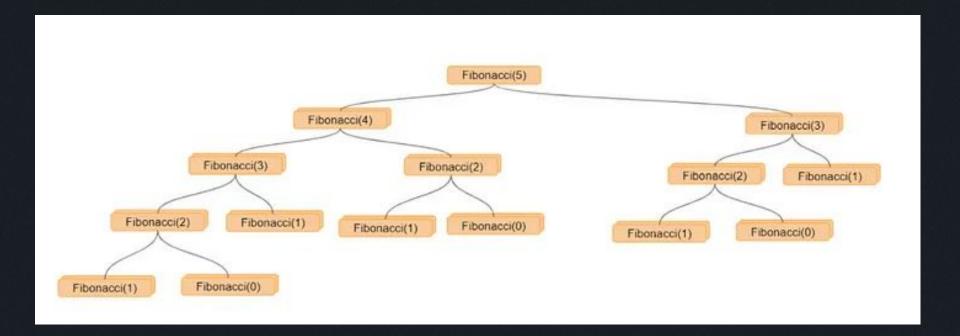
Por que a recursiva tem um desempenho pior que a iterativa?

A resposta tem a ver com a pilha de execução. O mesmo termo pode ser recalculado diversas vezes.



## Série de Fibonacci

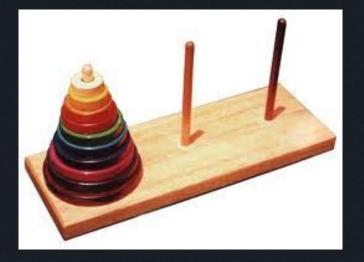
Pilha de Execução





Exemplo - Torres de Hanoi

Apresentação









Definições

Há três hastes e um número natural N de discos
Os N discos são de tamanhos diferentes
Inicialmente, todos os N discos estão na primeira haste





Regras

- Move-se um único disco por vez
- Um disco deve estar sempre em uma das três hastes ou em movimento de uma haste para outra
- Um disco maior não pode ser colocado sobre um disco menor

## Objetivo:

Mover os N discos da primeira haste para a terceira haste



Lenda

- Foi proposto inicialmente pelo matemático francês Edouard Lucas, em 1883
- Ele criou a lenda que um grupo de monges deveria mover 64 discos concêntricos da primeira para a terceira hastes, respeitando as regras descritas
- Proposta inicial: criar uma regra de movimentação ótima



Exemplo de estado



Aqui não parecem estar resolvendo o problema da melhor forma :)
O estado da figura é válido, pois não há um disco maior sobre um menor



Algoritmo Recursivo

hanoi( N, sourceStem, auxStem, targetStem )

- Caso base:
  - o Não precisa fazer nada se o N for 0
- Caso recursivo:
  - Usando a função hanoi, move os N-1 discos de sourceStem para auxStem, usando o targetStem como auxiliar
  - Move o disco N (o maior) de sourceStem diretamente para o targetStem
  - Usando a função hanoi, move os N-1 discos de auxStem para targetStem, usando o sourceStem como auxiliar



Algoritmo Recursivo

```
def hanoi(N, sourceStem, auxStem, targetStem):
    if N>=1:
        hanoi(N-1, sourceStem, targetStem, auxStem)
        print('move', N, 'from', sourceStem, 'to', targetStem)
        hanoi(N-1, auxStem, sourceStem, targetStem)
```

• Onde está o caso base? Por que o algoritmo pára quando N<1?



Funcionamento do código

Olhem o que imprime quando chama hanoi(3, 'A', 'B', 'C')

```
move 1 from A to C
move 2 from A to B
move 1 from C to B
move 3 from A to C

move 1 from B to A
move 2 from B to C
move 1 from A to C
```



## Torres de Hanoi

Funcionamento do código

Olhem o que imprime quando chama hanoi(5, 'A', 'B', 'C')

```
hanoi(4, 'A', 'C', 'B')
move 1 from A to C
move 2 from A to B
                             ( ... continuando ... )
move 1 from C to B
                             move 1 from B to A
move 3 from A to C
                             move 2 from B to C
move 1 from B to A
                             move 1 from A to C
move 2 from B to C
                             move 3 from B to A
move 1 from A to C
                             move 1 from C to B
move 4 from A to B
                             move 2 from C to A
move 1 from C to B
                             move 1 from B to A
move 2 from C to A
                             move 4 from B to C
move 1 from B to A
                             move 1 from A to C
move 3 from C to B
                             move 2 from A to B
move 1 from A to C
                             move 1 from C to B
move 2 from A to B
                             move 3 from A to C
move 1 from C to B
                             move 1 from B to A
move 5 from A to C
                             move 2 from B to C
                             move 1 from A to C
(... continua ao lado
```

hanoi(4, 'B', 'A', 'C')



## Torres de Hanoi

Complexidade do Algoritmo

Quantas operações são necessárias?

T(N) = 
$$\begin{cases} 1, \text{ se N=1} \\ 2*T(N-1)+1, \text{ se N>1} \end{cases}$$

- Isso significa que a quantidade de operações, dado N com entrada é 2<sup>N</sup> − 1
- Torres de hanoi é um problema computacionalmente intensivo



## Torres de Hanoi

Complexidade do Algoritmo

N	Operações
1	1
2	3
3	7
4	15
5	31
6	63
7	127
8	255
9	511
10	1023



Problemas do LeetCode

- https://leetcode.com/problems/merge-two-sorted-lists/description/
- https://leetcode.com/problems/palindrome-linked-list/description/
- https://leetcode.com/problems/decode-string/description/

```
decode("3[a2[c]]")
   3 * decode("a2[c]]")
       "a" + 2 * decode("c]]")
```

```
decode("3[a2[c]]")
   3 * decode("a2[c]]")
        "a" + 2 * decode("c]]")
                                    "a" + 2 * "c"
```

```
decode("3[a2[c]]")

3 * decode("a2[c]]")

"a" + 2 * "c" ——— "a" + "cc"
```

```
decode("3[a2[c]]")

3 * decode("a2[c]]")

"a" + 2 * "c" —— "a" + "cc" —— "acc"
```

```
decode("3[a2[c]]")

3 * "acc" —— "accaccacc"
```

decode("3[a2[c]]") "accaccacc"

## Obrigado