

# Fundamentos de Programação

## Recursividade - Introdução

Dainf - UTFPR

Profa. Leyza Baldo Dorini

## Recursividade

Um objeto é dito recursivo se pode ser definido em termos de si próprio.

Toda recursão é composta por

- **Um caso base**, uma instância do problema que pode ser solucionada facilmente. Por exemplo, é trivial fazer a soma de uma lista com um único elemento.
- **Uma ou mais chamadas recursivas**, onde o objeto define-se em termos de si próprio, tentando convergir para o caso base. A soma de uma lista de  $n$  elementos pode ser definida a partir da lista da soma de  $n - 1$  elementos.

Como definir recursivamente a soma abaixo?

$$\sum_{k=m}^n k = m + (m + 1) + \cdots + (n - 1) + n$$

Primeira definição recursiva

$$\sum_{k=m}^n k = \begin{cases} m & \text{se } n = m \\ \sum_{k=m}^{n-1} k + n & \text{se } n > m \end{cases}$$

Segunda definição recursiva

$$\sum_{k=m}^n k = \begin{cases} m & \text{se } n = m \\ m + \sum_{k=m+1}^n k & \text{se } n > m \end{cases}$$

# Recursão na computação

```
1  int soma(int m, int n) {
2      if (m == n)
3          return n;
4      else
5          return m + soma(m+1, n);
6  }
7
8  main() {
9      int m, n, s;
10
11     printf("Digite m e n: ");
12     scanf("%d %d", &m, &n);
13     s = soma(m, n);
14     printf("Soma de %d a %d = %d\n", m, n, s);
15 }
```

Quando uma função é chamada:

- é preciso inicializar os parâmetros da função com os valores passados como argumento;
- o sistema precisa saber onde reiniciar a execução do programa.

Informações de cada função (variáveis retorno) devem ser guardadas até a função acabar a execução.

- cada chamada de função o sistema reserva espaço para parâmetros, variáveis locais e valor de retorno.

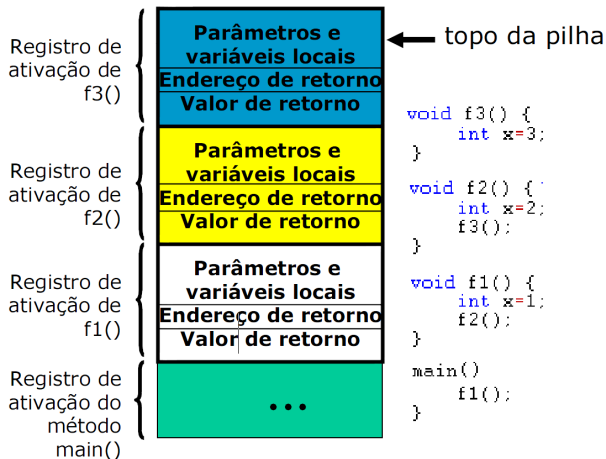
Mas como diferenciar as variáveis de cada chamada? - Registro de ativação



# Registro de ativação

- Área de memória que guarda o estado de uma função, ou seja: variáveis locais, valores dos parâmetros, endereço de retorno (instrução após a chamada do método corrente) e valor de retorno;
- Registro de ativação são criados em uma pilha em tempo de execução;
- Existe um registro de ativação (um nó na pilha) para cada método;
- Quando um método é chamado é criado um registro de ativação para ele, que é empilhado na pilha;
- Quando o método finaliza sua execução o registro de ativação desse método é desalocado.

# Ilustração



- A cada chamada de função o sistema reserva espaço para parâmetros, variáveis locais e valor de retorno.

main	s
	ret: ??
soma	m: 5
	n: 10
soma	ret: ??
	m: 6
	n: 10
	...

# Estouro de pilha de execução

“To understand recursion you must first understand recursion.”

- O que acontece se a função não tiver um caso base?
- O sistema de execução não consegue implementar infinitas chamadas. Lembre-se, somente Chuck Norris conta até o infinito.

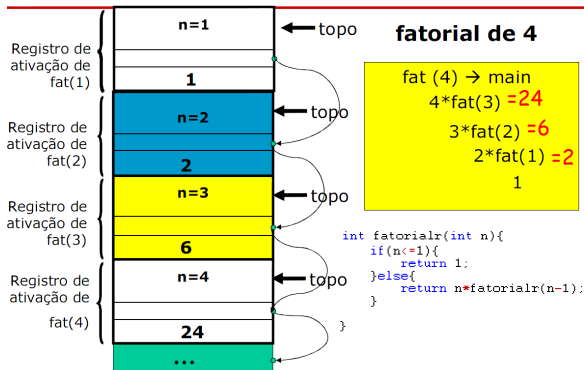
```
1 void recInfinita(int n) {  
2     if (n % 10000 == 0)  
3         printf("n = %d\n", n);  
4     recInfinita(n+1);  
5 }  
  
6  
7 main() {  
8     recInfinita(0);  
9 }
```

Exemplo clássico: fatorial!

$$n! = \begin{cases} 1 & \text{se } n = 0 \\ n(n-1)! & \text{se } n > 0 \end{cases}$$

```
1 int fatorial(int n) {  
2     if (n == 0)  
3         return 1;  
4     else  
5         return n * fatorial (n-1);  
6 }
```

# Exemplo: fatorial



# Função fatorial

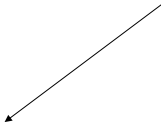
- Considere, novamente, o exemplo para 4!:

```
int fatorial(int n)
{
    if (n == 0)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n-1);
}
```

Pilha de Execução



Empilha fatorial(4)



fatorial(4)

-> return 4\*fatorial(3)

# Função fatorial

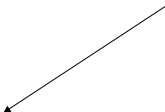
- Considere, novamente, o exemplo para 4!:

```
int fatorial(int n)
{
    if (n == 0)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n-1);
}
```

Pilha de Execução



Empilha fatorial(3)



fatorial(3)	-> return 3*fatorial(2)
fatorial(4)	-> return 4*fatorial(3)



# Função fatorial

- Considere, novamente, o exemplo para 4!:

```
int fatorial(int n)
{
    if (n == 0)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n-1);
}
```

Pilha de Execução



Empilha fatorial(2)



fatorial(2)	-> return 2*fatorial(1)
fatorial(3)	-> return 3*fatorial(2)
fatorial(4)	-> return 4*fatorial(3)

# Função fatorial

- Considere, novamente, o exemplo para 4!:

```
int fatorial(int n)
{
    if (n == 0)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n-1);
}
```

Pilha de Execução



Empilha fatorial(1)



fatorial(1)	-> return 1*fatorial(0)
fatorial(2)	-> return 2*fatorial(1)
fatorial(3)	-> return 3*fatorial(2)
fatorial(4)	-> return 4*fatorial(3)

# Função fatorial

- Considere, novamente, o exemplo para 4!:

```
int fatorial(int n)
{
    if (n == 0)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n-1);
}
```

Pilha de Execução



Empilha fatorial(0)

fatorial(0)	-> return 1 (caso trivial)
fatorial(1)	-> return 1*fatorial(0)
fatorial(2)	-> return 2*fatorial(1)
fatorial(3)	-> return 3*fatorial(2)
fatorial(4)	-> return 4*fatorial(3)

# Função fatorial

- Considere, novamente, o exemplo para 4!:

```
int fatorial(int n)
{
    if (n == 0)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n-1);
}
```

Pilha de Execução



Desempilha fatorial(0)

fatorial(0)	-> return 1 (caso trivial)
fatorial(1)	-> return 1*fatorial(0)
fatorial(2)	-> return 2*fatorial(1)
fatorial(3)	-> return 3*fatorial(2)
fatorial(4)	-> return 4*fatorial(3)

# Função fatorial

- Considere, novamente, o exemplo para 4!:

```
int fatorial(int n)
{
    if (n == 0)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n-1);
}
```

Pilha de Execução



Desempilha fatorial(1)

<b>fatorial(1)</b>	-> return 1*1
fatorial(2)	-> return 2*fatorial(1)
fatorial(3)	-> return 3*fatorial(2)
fatorial(4)	-> return 4*fatorial(3)

# Função fatorial

- Considere, novamente, o exemplo para 4!:

```
int fatorial(int n)
{
    if (n == 0)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n-1);
}
```

Pilha de Execução



Desempilha fatorial(2)

fatorial(2)	-> return 2*(1*1)
fatorial(3)	-> return 3*fatorial(2)
fatorial(4)	-> return 4*fatorial(3)

# Função fatorial

- Considere, novamente, o exemplo para 4!:

```
int fatorial(int n)
{
    if (n == 0)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n-1);
}
```

Pilha de Execução



Desempilha fatorial(3)

fatorial(3)	-> return 3*(2*1*1)
fatorial(4)	-> return 4*fatorial(3)

# Função fatorial

- Considere, novamente, o exemplo para 4!:

```
int fatorial(int n)
{
    if (n == 0)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n-1);
}
```

Pilha de Execução



Desempilha fatorial(4)

fatorial(4)

-> return 4\* (3\*2\*1\*1)



# Função fatorial

- Considere, novamente, o exemplo para 4!:

```
int fatorial(int n)
{
    if (n == 0)
        return 1;
    else
        return n * fatorial(n-1);
}
```

Resultado = 24

# Função Fibonacci

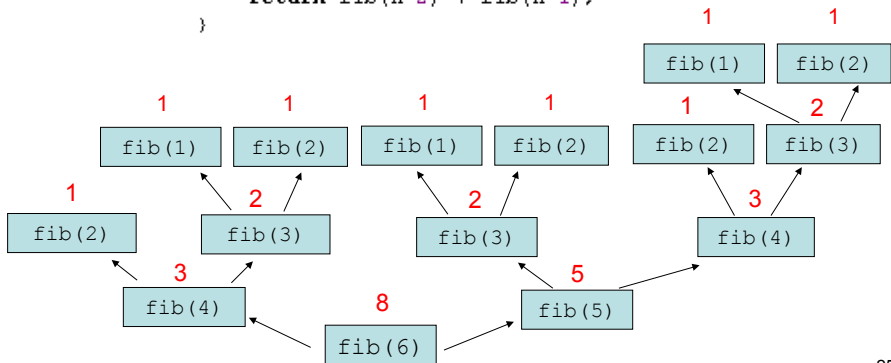
- A função **Fibonacci** retorna o **n-ésimo** número da seqüência: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ....
- Os dois primeiros termos são iguais a 1 e cada um dos demais números é a soma dos dois números imediatamente anteriores.
- Sendo assim, o n-ésimo número ***fib(n)*** é dado por:

$$fib(n) = \begin{cases} 1 & n = 1 \\ 1 & n = 2 \\ fib(n-2) + fib(n-1) & n > 2 \end{cases}$$

# Função Fibonacci

- Veja uma implementação recursiva para esta função:

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



# Função Fibonacci

- A função recursiva para cálculo do **n-ésimo** termo da seqüência é **extremamente ineficiente**, uma vez que recalcula o mesmo valor várias vezes

Observe agora uma  
versão iterativa da  
função **fib**:



```
int fib(int n)
{
    int i,a,b,c;
    if ((n == 1) || (n == 2))
        return 1;
    else
    {
        a = 0;
        b = 1;
        for (i = 3; i <= n; i++)
        {
            c = a + b;
            a = b;
            b = c;
        }
        return c;
    }
}
```

# Função Fibonacci

- O livro dos autores Brassard e Bradley (*Fundamentals of Algorithmics*, 1996, pág. 73) apresenta um quadro comparativo de tempos de execução das versões iterativa e recursiva:

n	10	20	30	50	100
<b>recursivo</b>	8 ms	1 s	2 min	21 dias	10 <sup>9</sup> anos
<b>iterativo</b>	0.17 ms	0.33 ms	0.50 ms	0.75 ms	1,50 ms

- Portanto:** um algoritmo recursivo nem sempre é o melhor caminho para se resolver um problema.
- No entanto, a recursividade muitas vezes torna o algoritmo mais simples.

Exemplo: potência!

$$x^n = \begin{cases} \frac{1}{x^{(-n)}} & \text{se } n < 0 \\ 1 & \text{se } n = 0 \\ x \cdot x^{(n-1)} & \text{se } n > 0 \end{cases}$$

```
1 double pot(double x, int n) {  
2     if (n == 0) return 1;  
3     else if (n < 0)  
4         return 1/pot(x, -n);  
5     else  
6         return x*pot(x, n-1);  
7 }
```

# Maior elemento de um vetor

Problema: encontrar o valor do maior elemento do vetor  $v[0 \dots n-1]$  ( com  $n$  elementos)

```
1 //iterativo
2 int maior(int v[], int n)
3 {
4     int x = v[0], i;
5     for (i=1; i< n; i++)
6         if (x < v[i])
7             x = v[i];
8     return x;
9 }
```

## Maior elemento de um vetor

```
1 //recursivo
2 int maior_r(int v[], int n)
3 {
4     int x;
5     if (n==1)
6         return v[0];
7
8     x = maior_r(v, n-1);
9     if (x > v[n-1])
10         return x;
11     else
12         return v[n-1];
13 }
```



# Busca binária

```
1  int bb(int vetor[], int ini, int fim, int pesq){
2      int meio;
3
4      if(ini>fim)
5          return -1;
6      else{
7          meio = (ini+fim)/2;
8
9          if(vetor[meio]==pesq)
10             return meio;
11         else if (vetor[meio]<pesq)
12             return bb(vetor,meio+1,fim,pesq);
13         else
14             return bb(vetor,ini,meio-1,pesq);
15     }
16 }
```

- É sempre mais simples usar recursão? Lembre-se que todo algoritmo recursivo pode ser transformado para um iterativo.
- É mais eficiente? As implementações recursivas tendem a ser mais custosas tanto em termos de memória como também de CPU, já que é alocada uma pilha de processamento e de memória muito grande.

## Questões de desempenho

```
1 double pot(double x, int n) {
2     double res = 1;
3     int i;
4
5     if (n < 0)
6         for (i = 1; i <= -n; i++)
7             res *= 1/x;
8     else
9         for (i = 1; i <= n; i++)
10            res *= x;
11     return res;
12 }
```

Exemplo clássico: sequência de Fibonacci!

$$n! = \begin{cases} fib(0) & 0 \\ fib(1) & 1 \\ n(n-1)! & \text{se } n > 0 \end{cases}$$

```
1 //A função recebe n >= 0 e devolve F(n).
2 long fibonacci(int n) {
3
4     if (n <= 1) return n;
5
6     return fibonacci(n-1) + fibonacci(n-2);
7 }
```