

Cap 4. RECURSIVIDADE

- **Recursividade** (ou **recursão**) \Rightarrow capacidade que uma linguagem tem de permitir que uma função possa invocar a si mesma.
 - **Função recursiva** é aquela que chama a si própria.
 - Recursividade pode ser **direta** ou **indireta**:
 - \rightarrow **Recursividade Direta** \Rightarrow quando uma função invoca a si mesma no seu corpo de função.
 - \rightarrow **Recursividade Indireta** \Rightarrow quando uma função ***f*** invoca uma outra função ***g*** que, por sua vez, volta a invocar a função ***f***.
 - Funções recursivas \Rightarrow são, em sua maioria, **soluções mais elegantes e simples**.
 - \Rightarrow Essa elegância e simplicidade têm um preço \rightarrow requer muita atenção em sua implementação.
 - **Exemplo cotidiano**: ação de contar um saco de moedas.
 - \rightarrow A cada ato de retirar uma moeda do saco, precisa-se “contar dinheiro” \equiv identificar qual é o valor da moeda e somá-la à quantia que ainda está no saco.
 - \rightarrow Para identificar a quantia que ainda está no saco \Rightarrow basta chamar a função “contar dinheiro” novamente, porém, dessa vez, já considerando que essa moeda não está mais lá.
 - \rightarrow Processo de:
 1. retirar uma moeda,
 2. identificar seu valor,
 3. somar com o restante do saco
- repete-se** até que o saco esteja vazio, quando atingiremos o **ponto de parada** e a função retornará o valor zero, indicando que não há mais moedas no saco.
- \rightarrow Função “contar dinheiro” \Rightarrow foi chamada um número de vezes igual a quantidade de moedas no saco.

→ **Última chamada** ⇒ começa a devolver os valores de retorno de cada instância da função, iniciando por zero (saco vazio), somado ao valor da última moeda, da penúltima, etc, até retornar à primeira chamada referente a primeira moeda.

→ Aqui se encerra a função, trazendo como valor de retorno a soma dos valores de todas as moedas que estavam no saco.

- **Cada vez que uma função é chamada de forma recursiva** ⇒ são alojados e armazenados uma cópia dos seus parâmetros, de modo a não perder os valores dos parâmetros das chamadas anteriores.

- **Em cada instância da função** ⇒ só são diretamente acessíveis os parâmetros criados para esta instância, não sendo possível acessar os parâmetros das outras instâncias.

- A informação armazenada na chamada de uma função ⇒ é designada estrutura de invocação ou registro de ativação e contém:

- Endereço de retorno
- Estado dos registros e flags da CPU
- Variáveis passadas como argumentos para a função
- Variável de retorno

- Chamada a uma função recursiva = chamada de uma função não recursiva ⇒ é necessário guardar uma “estrutura de invocação”, sendo esta estrutura liberada depois do fim da execução da função e atualização do valor de retorno.

- Funções recursivas contêm duas partes fundamentais:

- **Ponto de Parada ou Condição de Parada**: que é o ponto onde a função será encerrada. Geralmente, é um limite superior ou inferior da regra geral.

- **Regra Geral**: é o método que reduz a resolução do problema através da invocação recursiva de casos menores, que por sua vez são resolvidos pela resolução de casos ainda menores pela própria função, assim sucessivamente até atingir o “ponto de parada” que finaliza o método.

- **Para criar um algoritmo recursivo:**

1º) Procurar encontrar uma solução de como o problema pode ser dividido em passos menores.

2º) Definir um ponto de parada.

3º) Definir uma regra geral que seja válida para todos os demais casos.

Deve-se, ainda, verificar se o algoritmo termina \equiv se o ponto de parada é atingido.

Para auxiliar nessa verificação \rightarrow recomenda-se criar uma árvore de execução do programa, mostrando o desenvolvimento do processo.

Vantagens da recursão:

\rightarrow Redução do tamanho do código fonte

\rightarrow Maior clareza do algoritmo para problemas de definição naturalmente recursiva.

Desvantagens da recursão:

\rightarrow Baixo desempenho na execução devido ao tempo para gerenciamento das chamadas \Rightarrow processo recursivo requer recursos da máquina, tanto de tempo quanto de espaço de memória.

\rightarrow Dificuldade de depuração dos subprogramas recursivos, principalmente se a recursão for muito profunda.

Quando utilizar a recursividade?

\Rightarrow Quando esta for o modo mais simples e intuitivo de implementar uma solução para a resolução de um determinado problema.

Se não for simples e intuitiva \rightarrow melhor empregar métodos não recursivos \rightarrow "métodos iterativos".

\Rightarrow A **recursividade** é uma forma de implementar um laço através de chamadas sucessivas à mesma função.

Aplicações práticas de funções recursivas na linguagem C

EX1) Como **primeiro exemplo** de função recursiva, vamos ver o **cálculo de fatorial**.

Primeiro, imaginemos um algoritmo simples para calcular o fatorial de um número.

```
int fatorial (int x)
{
    int i, p;
    p = 1;
    for ( i=2; i<=n; i++ )
        p = p * i;
    return p;
}
```

Vamos pensar como se calcula o fatorial de um número:

- O fatorial de zero é, por definição, 1.
- O fatorial de 1 é 1.
- O fatorial de 5 é 5x4x3x2x1.

Agora: **qual é o fatorial de N?**

$$N! = N * (N-1) * (N-2) * \dots * 2 * 1$$

é equivalente a:

$$N! = N * (N-1) !$$

$$\text{pois } (N-1)! = (N-1) * (N-2) * \dots * 2 * 1$$

Olhando a definição \Rightarrow podemos dizer que **o fatorial de N é realizado à custa do próprio fatorial**:

$$0! = 1$$

$$N! = N * (N-1)!$$

\Rightarrow **Viram a recursividade ?**

∴ **Versão recursiva** da função fatorial:

```
int fatorial (int x)
{
    if ( x == 0 )    //critério para término
        return 1;
    return x * fatorial(x-1);    //chamada recursiva
}
```

Viram como a função ficou bem mais simples?

⇒ **Caso da função não recursiva:** duas variáveis, *i* e *p*, são necessárias para armazenar o estado da computação.

Ex: ao calcular o fatorial de 6, o computador vai passar sucessivamente por

i	p
===	===
	1
2	2
3	6
4	24
5	120
6	720

⇒ **Caso recursivo:**

Para calcular o fatorial de 6 → computador tem que calcular primeiro o fatorial de 5 e só depois é que faz a multiplicação de 6 pelo resultado (120).

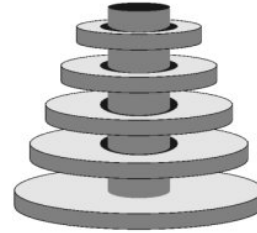
Para calcular o fatorial de 5 → tem que calcular o fatorial de 4.

Esse processo continua até chegarmos ao caso base.

Resumindo: internamente, ocorre uma expansão seguida de uma contração.

```
factorial(6)
6 * factorial(5)
6 * 5 * factorial(4)
6 * 5 * 4 * factorial(3)
6 * 5 * 4 * 3 * factorial(2)
6 * 5 * 4 * 3 * 2 * factorial(1)
6 * 5 * 4 * 3 * 2 * 1 * factorial(0)
6 * 5 * 4 * 3 * 2 * 1 * 1
6 * 5 * 4 * 3 * 2 * 1
6 * 5 * 4 * 3 * 2
6 * 5 * 4 * 6
6 * 5 * 24
6 * 120
720
```

EX2) Problema clássico: as Torres de Hanoi



→ O problema consiste em:

- uma pilha de n discos, numeradas de 1 a n ;
- 3 postes: origem (**O**), destino (**D**) e auxiliar (**A**);

→ O jogo funciona assim:

- um disco de número menor não pode estar debaixo de um disco maior;
- podemos retirar apenas o disco superior de uma determinada pilha.

→ Entradas e saídas:

- o número de **entradas** é simplesmente o número n de discos;
- as **saídas** poderão ser as mais variadas. Por exemplo, uma tela de animação.

Vamos adotar a saída em modo texto, com instruções no seguinte formato:

"Mova o disco **x** do poste **L** para o poste **M**."

→ Solução Recursiva:

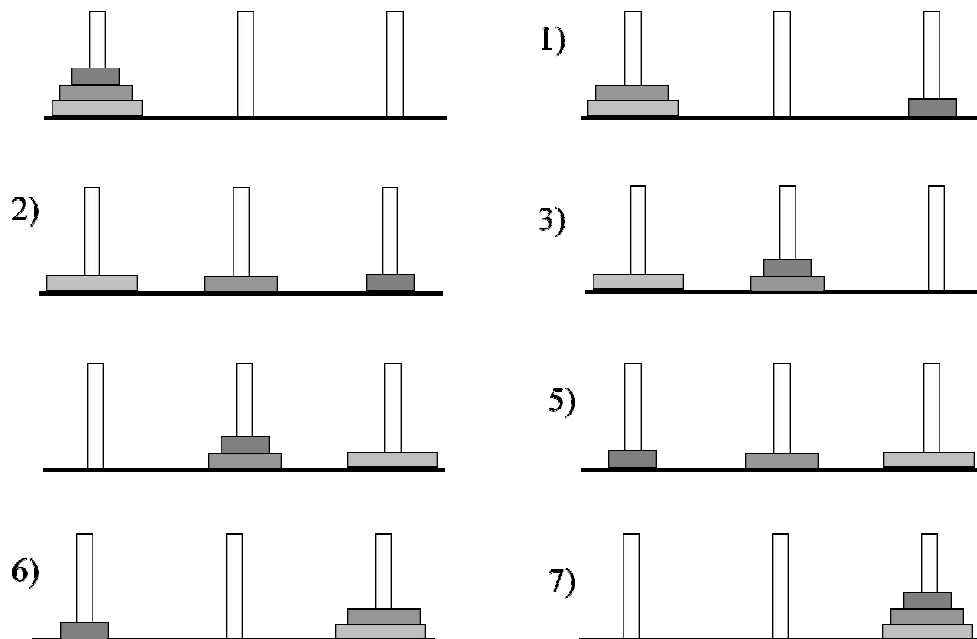
- Parte da identificação de que a solução problema, quando temos **apenas 1 disco**, é trivial \Rightarrow consiste na movimentação deste disco do poste origem para o poste destino;
- Deve ser então observado que **a solução para uma quantidade n** qualquer de discos \Rightarrow obtida considerando que temos que mover $n-1$ discos do poste origem para o poste auxiliar, chegando então ao problema trivial de um disco, e depois movimentando os mesmos $n-1$ discos do poste auxiliar para o destino.

Torre {
 Se 1 disco \Rightarrow mover do poste **atual** para seu **destino**;
 resolver torre com $n-1$ discos do poste **atual** para **auxiliar**
 Se n discos \Rightarrow resolver torre com 1 disco
 resolver torre com $n-1$ discos do **auxiliar** para **destino**

→ **Algoritmo:**

```
void hanoi (int n, int o, int a, int d)
{
    if ( n==1 ) //solução trivial
        printf("\t Mova o disco %d de %d para %d \n", n, o, d);
    else
    {
        hanoi(n-1,o,d,a);
        printf("\t Mova o disco %d de %d para %d \n", n, o, d);
        hanoi(n-1,a,o,d);
    }
}

int main (void)
{
    int total_discos;
    printf("\t Introduza o número de discos: ");
    scanf("%d",&total_discos);
    hanoi(total_discos,1,2,3);
}
```



```
Introduza o número de discos: 3
Mova o disco 1 de 1 para 3
Mova o disco 2 de 1 para 2
Mova o disco 1 de 3 para 2
Mova o disco 3 de 1 para 3
Mova o disco 1 de 2 para 1
Mova o disco 2 de 2 para 3
Mova o disco 1 de 1 para 3
```