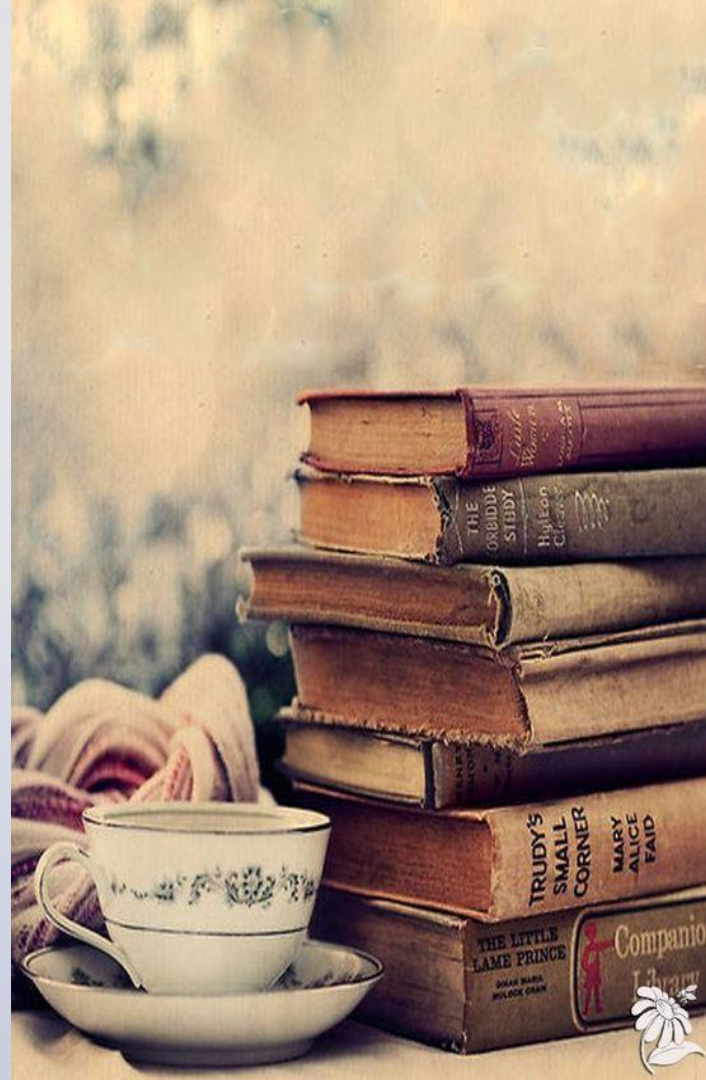


LABORATÓRIO DE PROGRAMAÇÃO II

RECURSIVIDADE





Agenda

Objetivos:

Apresentar conceitos de recursividade, vantagens e aplicações

Agenda:

- Recursividade
- Como o Compilador Executa a Recursão
- Exemplos
- Recursão X Iteração
- Considerações
- Atividade



Recursividade

Uma função que chama a si mesma é dita **recursiva**.

Geralmente as funções recursivas são divididas em duas partes:

- (i) chamada recursiva, e
- (ii) condição de parada (também chamada de Caso Base) para evitar *loop* infinito.

```
<tipo> nome_func(<lista de parâmetros>){  
    ...  
    if(<critério de parada>)//parada  
        return<func(<argumentos>)>;//chamada recursiva  
    ...  
}
```






Recursividade



Como o compilador executa a recursão?

Internamente, quando qualquer chamada de função é feita dentro de um programa, é criado um registro de ativação na **Pilha de Execução do programa**.



O registro de ativação armazena os parâmetros e variáveis locais da função, bem como o “registro de retorno”.

Ao final da execução dessa função, o registro é desempilhado e a execução é retomada de acordo com a informação armazenada no “registro de retorno”






Recursividade



A ideia básica da recursão é **dividir um problema maior em um conjunto de problemas menores**, que são então resolvidos de forma independente e depois combinados para gerar a solução final.

DIVIDIR E CONQUISTAR



Isso fica evidente no cálculo do fatorial.

O fatorial de um número **n** é o **produto de todos os números inteiros entre 1 e n**. Por exemplo, o fatorial de **3** é igual a **$1*2*3$** , ou seja, **6**.

Assim, o fatorial desse mesmo número 3 pode ser definido em termos do fatorial de 2, ou seja, **$3! = 3* 2!$**






Exemplo

Recursividade



Realizar o fatorial de um número inteiro positivo:

Sendo n um número de inteiros: $n! = \begin{cases} 1 & \text{se } n = 0 \\ n * n - 1 & \text{se } n > 0 \end{cases}$



ou seja,

$$0! = 1$$

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



Recursividade

Exemplo

4! =

4 * fatorial(3)

3 * fatorial(2)

2 * fatorial(1)

1

fatorial(4) = 4 * 6 = 24

fatorial(3) = 3 * 2 = 6

fatorial(2) = 2 * 1 = 2

fatorial(1) = 1

...

Recursividade

Exemplo



Recursividade

Exemplo

Realizar o fatorial de um número inteiro positivo

Solução Iterativa

```
int fatorial(int n)
{
    if(n <= 0)
        return 1;
    else {
        int i, f=1;
        for(i=2; i<=n; i++)
            f*=i;
        return f;
    }
}
```

Solução Recursiva

```
int fatorial(int n)
{
    if(n <= 1) //caso base
        return 1;
    else
        return n*fatorial(n-1);
}
```

O fatorial de um número inteiro não negativo n , escrito como $n!$, é o produto de todos os números inteiros entre n e 1 (ou entre 1 e n):

$$n! = n \times (n-1) \times (n-2) \times (n-3) \times \dots \times 1 \text{ ou } n! = n \times (n-1)! \dots$$

Recursividade

Exemplo

4! É o produto $4 * 3 * 2 * 1 = 24$

	Empilha (Chamada, num)
4	2 * FAT (2-1)
3	3 * FAT (3-1)
2	4 * FAT (4-1)
1	FAT (4)

Desempilha (Retorno)
2 * 1
3 * 2
4 * 6
24

Solução Recursiva

```
int fatorial(int n)
{
    if(n <= 1) // caso base
        return 1;
    else
        return n*fatorial(n-1);
}

int main()
{
    printf("%d", FAT(4));
    return 0;
}
```



Recursividade

Exemplo

Em geral, as formas recursivas dos algoritmos são consideradas “**mais elegantes**” do que suas formas iterativas.

Isso **facilita a interpretação do código**.

Porém, esses algoritmos apresentam **maior dificuldade na detecção de erros** e podem ser **ineficientes**.

Todo cuidado é pouco ao se fazer funções recursivas, pois duas coisas devem ficar bem estabelecidas:

- O critério de parada e,
- O parâmetro da chamada recursiva.

Recursividade

Exemplo

Solução Recursiva

```
int fatorial(int n)
{
    if(n <= 1)//caso base
        return 1;
    else
        return n*fatorial(n-1);
}

int main()
{
    printf("%d", FAT(4));
    return 0;
}
```

Critério de parada determina quando a função deverá parar de chamar a si mesma. Se ela não existir, a função irá executar infinitamente.

Parâmetro da chamada recursiva: quando chamamos a função dentro dela mesmo, devemos sempre **mudar o valor do parâmetro passado**, de forma que a recursão chegue a um término.

Recursividade

Exemplo

Realizar a soma dos 5 primeiros números naturais.

Solução Iterativa

```
res = SOMAR(5);  
int SOMAR(int num){  
    int j, soma=0;  
  
    for(j=0; j<num; j++)  
        soma+=j;  
  
    return soma;  
}
```

Solução Recursiva

```
res = SOMAR(1);  
int SOMAR(int num)  
{  
    if(num < 5)  
        return num+SOMAR(num+1);  
    else  
        return 0;  
}
```

O fatorial de um número inteiro não negativo n , escrito como $n!$, é o produto de todos os números inteiros entre n e 1 (ou entre 1 e n):

$$n! = n \times (n-1) \times (n-2) \times (n-3) \times \dots \times 1 \text{ ou } n! = n \times (n-1)!$$

Recursividade

Exemplo

Cada chamada à função recursiva, bem como seus parâmetros e variáveis locais, são armazenados em uma pilha, tal que o retorno à função ocorra na ordem LIFO

	Empilha (Chamada, num)	Desempilha (Retorno)
5	4+SOMAR (4+1)	4+0
4	3+SOMAR (3+1)	3+4
3	2+SOMAR (2+1)	2+7
2	1+SOMAR (1+1)	1+9
1	SOMAR (1)	10

Solução Recursiva

```
int SOMAR(int num){
    if(num < 5)
        return num+SOMAR(num+1);
    else
        return 0;
}

int main()
{
    printf("%d", SOMAR(1));
    return 0;
}
```



Recursividade



Sempre que chamamos uma função, é necessário um **espaço de memória para armazenar os parâmetros, variáveis locais e endereço de retorno da função.**

Numa função recursiva, essas informações **são armazenadas para cada chamada da recursão**, sendo, portanto a memória necessária para armazená-las **proporcionalmente ao número de chamadas da recursão.**

Além disso, todas essas tarefas de alocar e liberar memória, copiar informações, dentre outros, envolvem **tempo computacional**, de modo que uma função recursiva gasta mais tempo que sua versão iterativa (sem recursão).

Portanto, **algoritmos recursivos tendem a necessitar de mais tempo e/ou espaço do que algoritmos iterativos.**





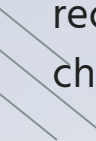
Recursividade



Exemplo

Abra o arquivo **a_Recurso.c**

No mesmo arquivo, insira como comentários a ordem de do empilhamento das chamadas recursivas com o valor da variável empilhada, e depois o respectivo valor de cada retorno à chamada, como nos exemplos anteriores. Considere como entrada o valor 4.






Recursividade



Recursão X Iteração

Tanto a iteração como a recursão se baseiam em uma estrutura de controle:

- ✓ A iteração usa uma estrutura de repetição
- ✓ A recursão usa uma estrutura condicional



Os dois métodos envolvem repetições:

- ✓ Iteração usa explicitamente uma estrutura de repetição
- ✓ Recursão obtém repetição por intermédio de chamadas repetidas de funções





Recursividade

Recursão X Iteração

Os dois métodos envolvem um teste de encerramento:

- ✓ A iteração termina quando uma condição de continuação de laço se torna falsa
- ✓ A recursão termina quando um caso básico é reconhecido

Desvantagens da utilização de recursão:

- ✓ A recursão faz repetidas chamadas à função, e isso pode custar caro tanto em tempo de processamento como em espaço de memória, já que o valor das variáveis locais tem de ser mantidos em pilhas



Recursividade

Recursão X Iteração

Vantagens da utilização de recursão

- ✓ Criar versões mais claras e simples de algoritmos

Exemplos: pesquisa binária; algoritmo de ordenação QuickSort (método de ordenação) é muito difícil de implementar de forma iterativa; muitos problemas relacionados com inteligência artificial também são resolvidos mais facilmente utilizando recursão

Escolher recursão quando

- ✓ O problema puder ser resolvido de modo mais natural, resultando em programas mais fáceis de compreender
- ✓ Uma solução iterativa não for fácil de ser encontrada





Recursividade



Considerações

- A técnica de recursividade, que é um paradigma de projeto de algoritmos, permite escrever algoritmos de modo mais claro.
- É usada para resolver problemas complexos e repetitivos; possibilita, sucessivamente, diminuir um problema em um problema menor ou mais simples, até que ele possa ser resolvido sem recorrer a si mesmo.
- Cada chamada à função recursiva, bem como seus parâmetros e variáveis locais, são armazenados em uma pilha tal que o retorno à função ocorra na ordem LIFO (*Last In, First Out*).



Exemplo

Série de Fibonacci

Obs.

Cada elemento da Série é a soma dos dois anteriores:

1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

$$\text{Fib}(0) = 0$$

$$\text{Fib}(1) = 1$$

$$\text{Fib}(n) = \text{Fib}(n-1) + \text{Fib}(n-2) \text{ para } n > 1$$

Assim, no algoritmo recursivo, para $n=0$ ou $n=1$ (que representam o caso base, isto é, quando a função não recorre a si mesma), retornar n .

Caso contrário ($n>1$), retornar $\text{Fib}(n-1) + \text{Fib}(n-2)$



Atividade

$$\text{FIB}(0) = 0$$

$$\text{FIB}(1) = 1$$

$$\text{FIB}(n) = \text{FIB}(n - 1) + \text{FIB}(n - 2) \text{ para } n > 1$$

$$\text{FIB}(5) = ?$$

FIB
(5)

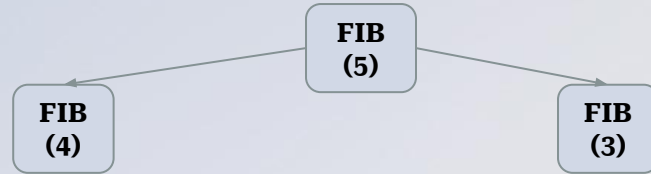
Atividade

$$\text{FIB}(0) = 0$$

$$\text{FIB}(1) = 1$$

$$\text{FIB}(n) = \text{FIB}(n - 1) + \text{FIB}(n - 2) \text{ para } n > 1$$

FIB(5) = ?



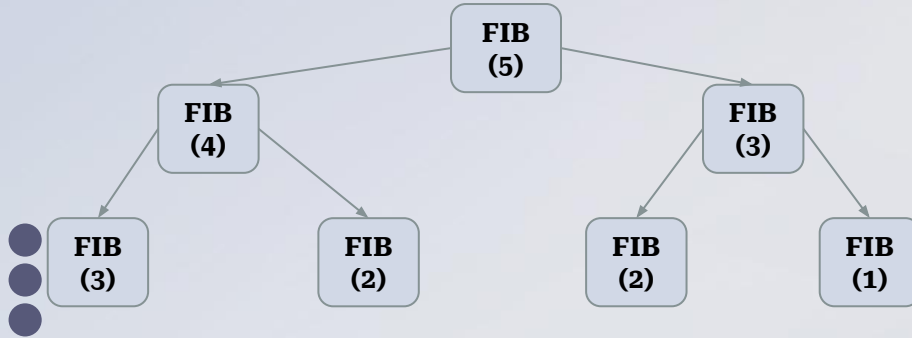
Atividade

$$\text{FIB}(0) = 0$$

$$\text{FIB}(1) = 1$$

$$\text{FIB}(n) = \text{FIB}(n - 1) + \text{FIB}(n - 2) \text{ para } n > 1$$

FIB(5) = ?



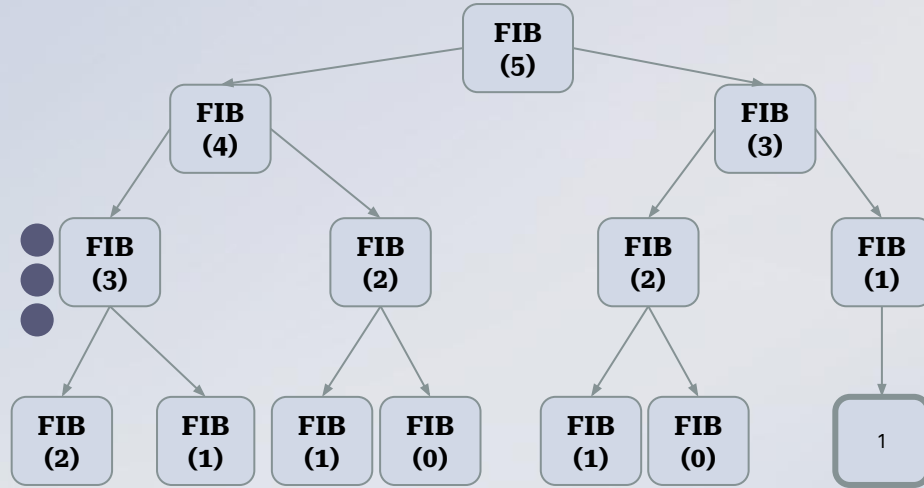
Atividade

$$\text{FIB}(0) = 0$$

$$\text{FIB}(1) = 1$$

$$\text{FIB}(n) = \text{FIB}(n - 1) + \text{FIB}(n - 2) \text{ para } n > 1$$

FIB(5) = ?



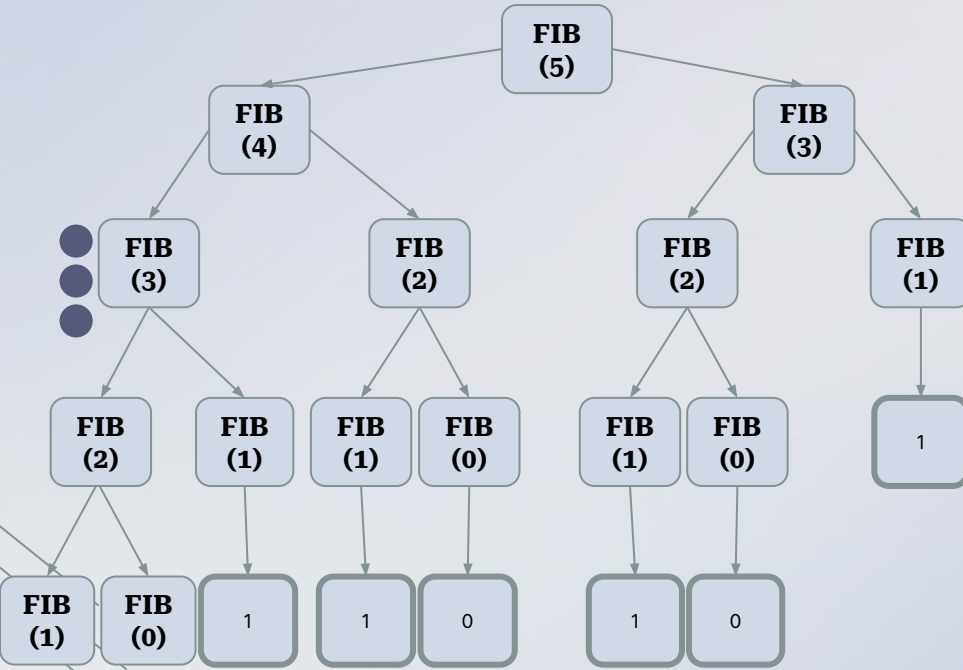
Atividade

$$\text{FIB}(0) = 0$$

$$\text{FIB}(1) = 1$$

$$\text{FIB}(n) = \text{FIB}(n - 1) + \text{FIB}(n - 2) \text{ para } n > 1$$

FIB(5) = ?



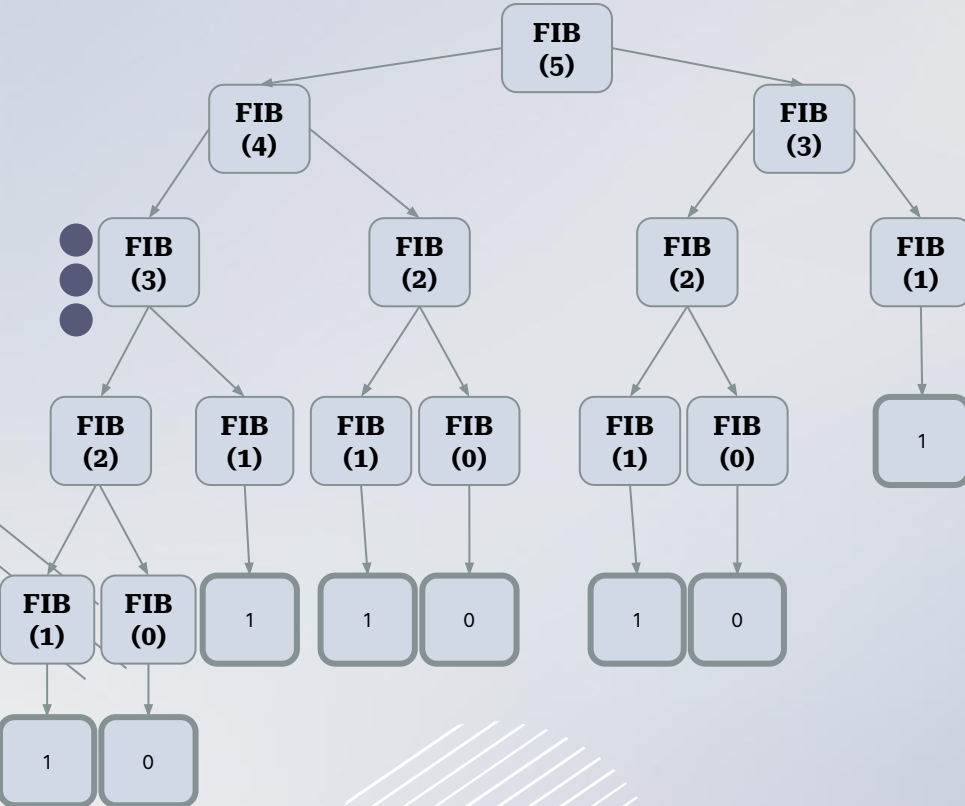
Atividade

$$\text{FIB}(0) = 0$$

$$\text{FIB}(1) = 1$$

$$\text{FIB}(n) = \text{FIB}(n - 1) + \text{FIB}(n - 2) \text{ para } n > 1$$

FIB(5) = ?



$$\text{FIB}(1) = 1$$







Atividade

Faça uma solução iterativa e uma recursiva para obter o n-ésimo termo da Série de Fibonacci em **b_Fibonacci.c**

Obs.

Cada elemento da Série é a soma dos dois anteriores:

1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

$\text{Fib}(0) = 0$

$\text{Fib}(1) = 1$

$\text{Fib}(n) = \text{Fib}(n-1) + \text{Fib}(n-2)$ para $n > 1$

Assim, no algoritmo recursivo, para $n=0$ ou $n=1$ (que representam o caso base, isto é, quando a função não recorre a si mesma), retornar n .

Caso contrário ($n > 1$), retornar $\text{Fib}(n-1) + \text{Fib}(n-2)$

Abra o arquivo **c_exerciciosRecursao.c** e faça as atividades solicitadas.