

# Estrutura de Dados

## Algoritmos Recursivos

Alessandro Ferreira Leite

01/2012

- Um objeto é dito recursivo se ele consistir parcialmente ou for definido em termos de si próprio. Recursões não são encontradas apenas em matemática mas também no dia a dia.
- Recursão é uma técnica particularmente poderosa em definições matemáticas. Alguns exemplos: números naturais, estrutura de árvore e certas funções:
  - ❶ Números naturais:
    - ❶ 0 é um número natural.
    - ❷ O sucessor de um número natural é um número natural.
  - ❷ Estruturas de árvores
    - ❶ 0 é uma árvore (chamada árvore vazia).
    - ❷ Se  $t_1$  e  $t_2$  são árvores, então a estrutura que consiste de um nó com dois ramos  $t_1$  e  $t_2$  também é uma árvore.
  - ❸ A função fatorial  $n!$ 
    - ❶  $0! = 1$
    - ❷  $n > 0, n! = n * (n - 1)$

- Se uma função  $f$  possuir uma referência explícita a si próprio, então a função é dita *diretamente recursiva*. Se  $f$  contiver uma referência a outra função  $g$ , que por sua vez contém uma referência direta ou indireta a  $f$ , então  $f$  é dita *indiretamente recursiva*.
- Em termos matemáticos, a recursão é uma técnica que através de substituições sucessivas reduz o problema a ser resolvido a um caso de solução mais simples (Dividir para conquistar).

# Recursão

## Exemplo

```
1 /**  
   * Calcula a soma dos números inteiros  
3  * existentes entre in e n inclusive.  
   */  
5 int somatorio(int in, int n){  
    int s = in;  
7    if (s < n)  
    {  
9        return s + somatorio(s + 1, n);  
    }  
11   return s;  
   }  
13  
15 public static void main(String args)  
   {  
17     print(somatorio(1, 100));  
   }
```

- 1 Há dois requisitos-chave para garantir que a recursão tenha sucesso:
  - 1 Toda chamada recursiva tem de simplificar os cálculos de alguma maneira.
  - 2 Tem de haver casos especiais para tratar os cálculos mais simples diretamente.
- 2 Muitas recursões podem ser calculadas com laços. Entretanto, as soluções iterativas para problemas recursivos podem ser mais complexas.
- 3 Por exemplo, a permutação de uma palavra.

# Recursão

- A permutação é um exemplo de recursão que seria difícil de programar utilizando laços simples.
- Uma permutação de uma palavra é simplesmente um rearranjo das letras. Por exemplo, a palavra “eat” tem seis permutações ( $n!$ , onde  $n$  é o número de letras que formam a palavra).
- Como gerar essas permutações?
- Simples, primeiro, gere todas as permutações que iniciam com a letra “e”, depois as que iniciam com a letra “a” e finalmente as que iniciam com a letra “t”.
- Mas, como gerar as permutações que iniciam com a letra “e”?
- Gere as permutações da sub-palavra “at”. Porém, esse é o mesmo problema, mas com uma entrada mais simples, ou seja, uma palavra menor.
- Logo, podemos usar a recursão nesse caso.

## Como pensar recursivo

- 1 Combine várias maneiras de simplificar as entradas.
- 2 Combine as soluções de entradas mais simples para uma solução do problema original.
- 3 Encontre soluções para as entradas mais simples.
- 4 Implemente a solução combinando os casos simples e o passo de redução.

# Eficiência da Recursão

- ❶ A recursão pode ser uma ferramenta poderosa para implementar algoritmos complexos.
- ❷ No entanto, a recursão pode levar a algoritmos que tem um desempenho fraco.
- ❸ Vejamos quando a recursão é benéfica e quando é ineficiente.



- 1 Considere a sequência de Fibonacci, uma sequência de números inteiros definidos pela equação:

$$f_1 = 1$$

$$f_2 = 1$$

$$f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$$

- 2 Exemplo: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, 55,  $\dots$ .
- 3 Vejamos uma implementação recursiva que calcule qualquer valor de  $n$ .

# Eficiência da Recursão

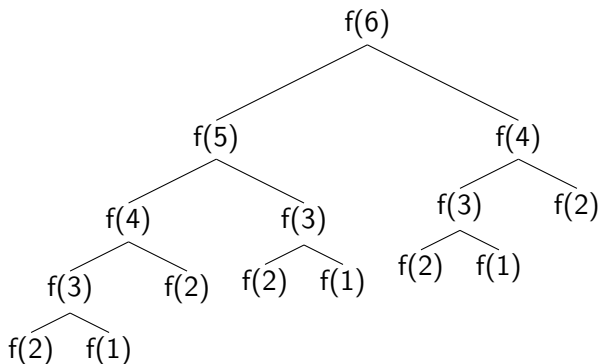
```
1  int fibonacci(int n) {  
3      if (n <= 2)  
        return 1;  
5      else  
        return fibonacci(n - 1) + fibonacci(n - 2);  
7  }  
  
9  void main(void) {  
    int i;  
11     for (i = 1; i <= n; i++) {  
        int f = fibonacci(i);  
13         printf("%d", f);  
    }  
15 }  
}
```

- 1 Ao executarmos o programa de teste podemos notar que as primeiras chamadas à função **fibonacci** são bem rápidas. No entanto, para valores maiores, o programa pausa um tempo considerável entre as saídas.
- 2 Inicialmente isso não faz sentido, uma vez que podemos calcular de forma rápida com auxílio de uma calculadora esses números, de modo que para o computador não deveria demorar tanto em hipótese alguma.
- 3 Para descobrir o problema, vamos inserir mensagens de monitoração das funções e verificar a execução para  $n = 6$ .

# Eficiência da Recursão

Início fibonacci n = 6  
Início fibonacci n = 5  
Início fibonacci n = 4  
Início fibonacci n = 3  
Início fibonacci n = 2  
Término fibonacci n = 2, retorno = 1  
Início fibonacci n = 1  
Término fibonacci n = 1, retorno = 1  
Término fibonacci n = 3, retorno = 2  
Início fibonacci n = 2  
Término fibonacci n = 2, retorno = 1  
Término fibonacci n = 4, retorno = 3  
Início fibonacci n = 3  
Início fibonacci n = 2  
Término fibonacci n = 2, retorno = 1  
Início fibonacci n = 1  
Término fibonacci n = 1, retorno = 1  
Término fibonacci n = 3, retorno = 2  
Término fibonacci n = 5, retorno = 5  
Início fibonacci n = 4  
Início fibonacci n = 3  
Início fibonacci n = 2  
Término fibonacci n = 2, retorno = 1  
Início fibonacci n = 1  
Término fibonacci n = 1, retorno = 1  
Término fibonacci n = 3, retorno = 2  
Início fibonacci n = 2  
Término fibonacci n = 2, retorno = 1  
Término fibonacci n = 4, retorno = 3  
Término fibonacci n = 6, retorno = 8  
Fibonacci(6) = 8

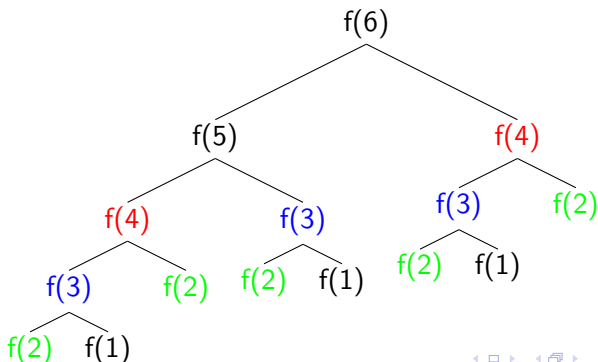
# Eficiência da Recursão



Padrão de chamada de função/método recursivo *fibonacci*.

# Eficiência da Recursão

- 1 Analisando o rastro de execução do programa fica claro porque o método leva tanto tempo.
- 2 Ele calcula os mesmos valores repetidas vezes.
- 3 Pelo exemplo, o calculo de **fibonacci(6)** chama **fibonacci(4)** duas vezes, **fibonacci(3)** três vezes, **fibonacci(2)** cinco vezes, e **fibonacci(1)** três vezes.
- 4 Diferente do cálculo que faríamos manualmente.



## Eficiência da Recursão

As vezes acontece de uma solução recursiva ser executada muito mais lentamente do que sua equivalente iterativa. Entretanto, na maioria dos casos, a solução recursiva é apenas levemente mais lenta.

Em muitos casos, uma solução recursiva é mais fácil de entender e implementar corretamente do que uma solução iterativa.