# 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:
  - Números naturais:
    - ① 0 é um número natural.
    - ② O sucessor de um número natural é um número natural.
  - Estruturas de árvores
    - 1 0 é uma árvore (chamada árvore vazia).
    - Se t1 e t2 são árvores, então a estrutura que consiste de um nó com dois ramos t1 e t2 também é uma arvore.
  - A função fatorial n!
    - 0! = 1
    - 2 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).

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

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

- 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

- O 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.
- Implemente a solução combinando os casos simples e o passo de redução.

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

Onsidere a sequência de Fibonacci, uma sequência de números inteiros definidos pela equação:

$$f_1 = 1$$

$$f_2 = 1$$

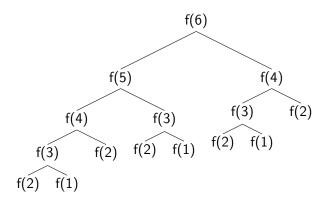
$$f_n = f_{n-1} + f_{n-2}$$

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

```
int fibonacci(int n) {
 if (n <= 2)
   return 1;
 else
    return fibonacci(n-1) + fibonacci(n-2);
void main(void) {
 int i;
 for (i = 1; i \le n; i++) {
    int f = fibonacci(i);
    printf("%d", f);
```

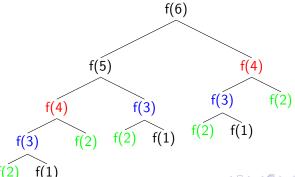
- Ao executarmos o programa de teste podemos notar que as primeiras chamadas à função fibonacci são bem rápidas. No entanto, para valores maiores, o programa pausa um tempo considerável entre as saídas.
- ② Inicialmente isso não faz sentido, uma vez que podemos calcular de forma rápida com auxílio de 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.

```
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
```



Padrão de chamada de função/método recursivo fibonacci.

- Analisando o rastro de execução do programa fica claro porque o método leva tanto tempo.
- Ele calcula os mesmos valores repetidas vezes.
- 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.
- Diferente do cálculo que faríamos manualmente.



#### Em resumo...

#### 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.