ECM404 – Estruturas de Dados e Técnicas de Programação







Recursividade Quicksort

Exemplo de Recursividade

Do dicionário

Recursividade:

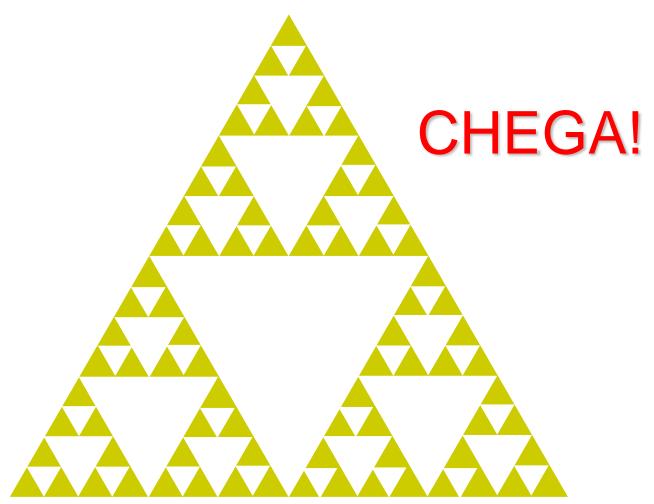
Veja Recursividade. Se não entender, veja Recursão.

Recursão:

Veja Recursividade.

Exemplo de Recursividade

Fractal – Triângulo de Sierpinski



Recursividade Matemática

Um objeto é dito recursivo quando é definido em termos de um caso mais simples de si mesmo;

Muitas funções de interesse são definidas desta forma.

Exemplos:

Fatorial de um número natural ($n \in N$)

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

Recursividade Matemática

Exemplos:

Multiplicação de números naturais (a, b ∈ N)

$$m(a,b) = \begin{cases} 0 & , se b = 0 \\ a + m(a,b-1), se b \neq 0 \end{cases}$$

Número de Fibonacci (n ∈ N)

$$F(n) = \begin{cases} 0 & \text{, se } n = 0 \\ 1 & \text{, se } n = 1 \\ F(n-2) + F(n-1), \text{caso contrário} \end{cases}$$

Recursividade Matemática

Exercite:

$$f(6) =$$

$$m(5,3) =$$

$$F(9) =$$

Sub-rotinas Recursivas

Assim como na Matemática, na linguagem C uma função é classificada como recursivos quando é definida em termos de um caso mais simples de si mesmo.

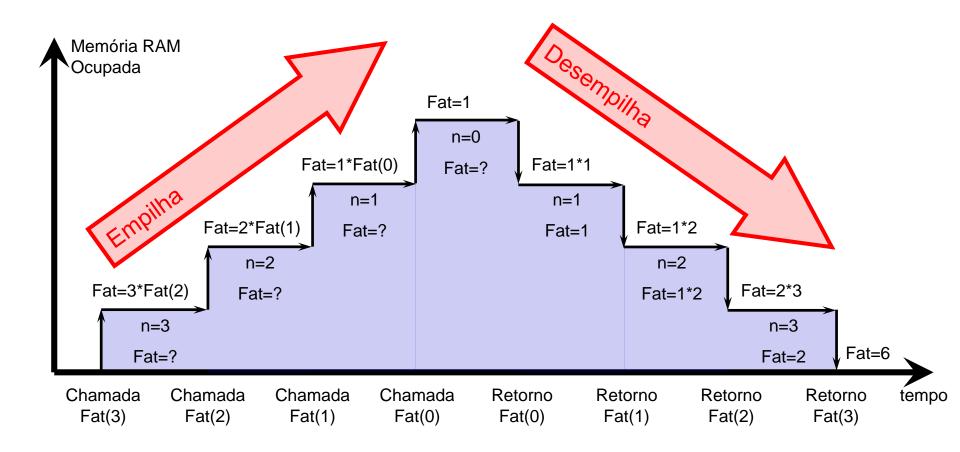
Exemplos

Fatorial de um número natural (n ∈ N)

```
int fatorial(int n) {
    if (n == 0)
        return 1;
    else
        return n*fatorial(n-1);
}
f(n) = \begin{cases} 1 & \text{, se } n = 0 \\ n \cdot f(n-1), \text{ se } n > 0 \end{cases}
```

Alocação de Memória

Veja como é feita a alocação de memória em um algoritmo recursivo.



Vantagens e Desvantagens

★Grande facilidade na implementação de algoritmos com características recursivas;

▼grande consumo de memória;

normalmente, o tempo de execução é maior do que em algoritmos iterativos.

Fibonacci(50)	Iterativo	Recursivo
Operações	152	2075316635
Tempo (s)	< 1	257

Quick Sort

Também conhecido como ordenação por partição;

publicado por Hoare, em 1961;

faz trocas entre elementos mais distantes entre si na lista;

sequência reversa: apenas n/2 trocas;

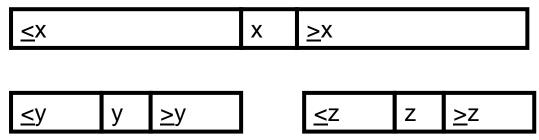
realiza trocas sobre um elemento (pivô) que particiona a lista de maneira conveniente.

Quick Sort

Escolher, de forma aleatória, um elemento x da sequência $v_0, v_1, ..., v_{n-1}$, de n elementos;

Percorrer sequência deixando os valores menores que x à sua esquerda e os maiores à sua direita;

Dessa maneira, teremos:



Repetir o processo de partição nas duas listas geradas, até que as novas listas possuam apenas um elemento;

A lista é dividida em listas menores e, depois, as listas menores vão aumentando, já ordenadas...

Quick Sort Recursivo

```
void quicksort(int *v, int 1, int r) {
  int pivo, novoPivo;
  /* se a lista possui 2 ou mais elementos */
  if (1 < r) {
     /* escolher o índice do meio como pivô */
     pivo = (1 + r) / 2;
     novoPivo = particionar(v, l, r, pivo);
     /* ordenação recursiva dos subvetores */
     quicksort(v, l, novoPivo - 1);
     quicksort(v, novoPivo + 1, r);
```

Quick Sort Recursivo

```
int particionar(int *v, int 1, int r, int p) {
   int i, j;
   int valor pivo = v[p];
   trocar(&v[p], &v[r]);
  \dot{j} = 1;
  for (i = 1; i <= r - 1; i++) {
     if (v[i] <= valor pivo) {</pre>
        trocar(&v[i], &v[j]);
        j++;
   trocar(&v[j], &v[r]);
   return j;
```

Método da Bissecção Recursivo

- Calcular a raiz da função f(x) = sen(x 0.1234).
- Sabe-se que a raiz pertence ao intervalo [0; 0,2].
- Implementar o método da bissecção recursivo.
- Considere 10⁻⁶ como precisão da resposta.