MC102 – Aula 25 Recursão II

Alexandre M. Ferreira

IC - Unicamp

02/06/2017

Roteiro

- Recursão Relembrando
- 2 Cálculo de Potências
- Torres de Hanoi
- 4 Exercício

Recursão - Relembrando



- Definições recursivas de funções são baseadas no princípio matemático da indução que vimos anteriormente.
- A idéia é que a solução de um problema pode ser expressa da seguinte forma:
 - Definimos a solução para os casos básicos;
 - Definimos como resolver o problema geral utilizando soluções do mesmo problema só que para casos menores.

Suponha que temos que calcular x^n para n inteiro positivo. Como calcular de forma recursiva?

 x^n é:

- 1 se n = 0.
- xx^{n-1} caso contrário.

```
long pot(long x, long n){
  if(n == 0)
    return 1;
  else
    return x*pot(x,n-1);
}
```

Neste caso a solução iterativa é mais eficiente.

```
long pot(long x, long n){
  long p = 1, i;
  for( i=1; i<=n; i++)
      p = p * x;
  return p;
}</pre>
```

- O laço é executado *n* vezes.
- Na solução recursiva são feitas *n* chamadas recursivas, mas tem-se o custo adicional para criação/remoção de variáveis locais na pilha.

Mas e se definirmos a potência de forma diferente? x^n é:

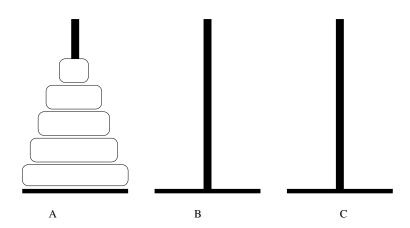
- Caso básico:
 - ▶ Se n = 0 então $x^n = 1$.
- Caso Geral:
 - Se n > 0 e é par, então $x^n = (x^{n/2})^2$.
 - Se n > 0 e é impar, então $x^n = x(x^{(n-1)/2})^2$.

Note que aqui também definimos a solução do caso maior em termos de casos menores.

Este algoritmo é mais eficiente do que o iterativo. Por que? Quantas chamadas recursivas o algoritmo pode fazer?

```
long pot(long x, long n){
    double aux:
    if(n = 0)
       return 1:
    else if (n\%2 = 0){ //se n é par
      aux = pot(x, n/2);
      return aux * aux:
    else{ //se n é impar
      aux = pot(x, (n-1)/2);
      return x*aux*aux;
```

- No algoritmo anterior, a cada chamada recursiva o valor de n é dividido por 2. Ou seja, a cada chamada recursiva, o valor de n decai para pelo menos a metade.
- Usando divisões inteiras faremos no máximo $\lceil (\log_2 n) \rceil + 1$ chamadas recursivas.
- Enquanto isso, o algoritmo iterativo executa o laço n vezes.



- Inicialmente temos 5 discos de diâmetros diferentes na estaca A.
- O problema das torres de Hanoi consiste em transferir os cinco discos da estaca A para a estaca C (pode-se usar a estaca B como auxiliar).
- Porém deve-se respeitar as seguintes regras:
 - ▶ Apenas o disco do topo de uma estaca pode ser movido.
 - Nunca um disco de diâmetro maior pode ficar sobre um disco de diâmetro menor.

- Vamos considerar o problema geral onde há *n* discos.
- Vamos usar indução para obtermos um algoritmo para este problema.

Teorema

É possível resolver o problema das torres de Hanoi com n discos.

Prova.

- Base da Indução: n = 1. Neste caso temos apenas um disco. Basta mover este disco da estaca A para a estaca C.
- Hipótese de Indução: Sabemos como resolver o problema quando há n-1 discos.

Prova.

- Passo de Indução: Devemos resolver o problema para n discos assumindo que sabemos resolver o problema com n-1 discos.
 - Por hipótese de indução sabemos mover os n-1 primeiros discos da estaca **A** para a estaca **B** usando a estaca **C** como auxiliar.
 - ▶ Depois de movermos estes n-1 discos, movemos o maior disco (que continua na estaca \mathbf{A}) para a estaca \mathbf{C} .
 - Novamente pela hipótese de indução sabemos mover os n-1 discos da estaca $\bf B$ para a estaca $\bf C$ usando a estaca $\bf A$ como auxiliar.
- Com isso temos uma solução para o caso onde há *n* discos.

Torres de Hanoi: Passo de Indução

 A indução nos fornece um algoritmo e ainda por cima temos uma demonstração formal de que ele funciona!

Problema: Mover n discos de **A** para **C**.

- **1** Se n = 1 então mova o único disco de **A** para **C** e pare.
- ② Caso contrário (n > 1) desloque de forma recursiva os n 1 primeiros discos de **A** para **B**, usando **C** como auxiliar.
- Mova o último disco de A para C.
- **1** Mova, de forma recursiva, os n-1 discos de **B** para **C**, usando **A** como auxiliar.

• A função que computa a solução em C terá o seguinte protótipo:

```
void hanoi(int n, char estacalni, char estacaFim, char estacaAux);
```

 É passado como parâmetro o número de discos a ser movido (n), e um caracter indicando de onde os discos serão movidos (estacalni); para onde devem ser movidos (estacaFim); e qual é a estaca auxiliar (estacaAux).

A função que computa a solução é:

```
void hanoi(int n, char estacalni, char estacaFim, char estacaAux){
  if(n==1) //Caso base. Move único disco do Ini para Fim
    printf("\nMova disco %d da estaca %c para %c.", n, estacalni, estacaFim);
  else{
    //Move n-1 discos de Ini para Aux com Fim como auxiliar
    hanoi(n-1,estacaIni, estacaAux, estacaFim);

    //Move maior disco para Fim
    printf("\nMova disco %d da estaca %c para %c.", n, estacaIni, estacaFim);

    //Move n-1 discos de Aux para Fim com Ini como auxiliar
    hanoi(n-1,estacaAux, estacaFim, estacaIni);
}
```

```
#include <stdio.h>
void hanoi(int n, char estacalni, char estacaFim, char estacaAux);
int main(){
  hanoi(4, 'A', 'C', 'B');
  printf("\n");
//Discos são numerados de 1 até n
void hanoi(int n, char estacalni, char estacaFim, char estacaAux){
 if(n==1)
    printf("\nMova disco %d da estaca %c para %c.", n, estacalni, estacaFim);
 else{
    hanoi(n-1, estacalni, estacaAux, estacaFim);
    printf("\nMova disco %d da estaca %c para %c.", n, estacalni, estacaFim);
    hanoi(n-1,estacaAux, estacaFim, estacaIni);
```

Exercício

- Defina de forma recursiva a busca binária.
- Escreva um algoritmo recursivo para a busca binária.

Exercício

 Escreva um programa que lê uma string do teclado e então imprime todas as permutações desta palavra. Se por exemplo for digitado "abca"o seu programa deveria imprimir: aabc aacb abac abca acab acba baac baca bcaa caab caba cbaa