

LISTA 4 - RECURSIVIDADE

Aluno: Vitor Bruno de Oliveira Barth

Professor: Ruy de Oliveira

Disciplina: Algoritmos II

Cuiabá

2016

Considere a função Comb(n, k), que representa o número de grupos distintos com k pessoas que podem ser formados a partir de n pessoas. Por exemplo, Comb(4, 3) = 4, pois com 4 pessoas (A, B, C, D), é possível formar 4 diferentes grupos: ABC, ABD, ACD e BCD. Sabe-se que:

$$Comb(n,k) = \begin{cases} n & \text{se } k = 1\\ 1 & \text{se } k = n\\ Comb(n-1,k-1) + Comb(n-1,k) & \text{se } 1 < k < n \end{cases}$$

Implemente em portugol uma função recursiva para Comb (n, k) e mostre o diagrama de execução para chamada Comb (5, 3). Sabendo-se ainda Comb (n, k) = n! / (k! (n-k)!), implemente uma função não recursiva de Comb (n, k).

```
algoritmo { calcula uma combinação através de recursividade }
       declare n, k, comb
       leia n, k
       imprima comb(n, k)
fim-algoritmo
subrotina comb(n, k numéricos)
       declare resultado numerico
       se k = 1 então {caso base }
              resultado <- n
       <u>senão</u>
              se k=n então
                      comb(1, 1) \{ se k = n, comb = 1 \}
              senão
                      resultado \leftarrow comb(n-1,k-1) + comb (n-1,k)
              fim-se
       fim-se
       retorna resultado
fim-subrotina
```

comb(5, 3)

comb(4, 2)

comb(4, 3)

comb(3, 1) = 3

comb(3, 2)

comb(3, 2)

comb(3, 3) = 1

comb(3, 1) = 3

comb(2, 1) = 2

comb(2, 2) = 1

```
algoritmo { resolve combinação através de fatorial }

declare n, k, comb
leia n, k
imprima fatorial(n)/(fatorial(k)*fatorial(n-k))
fim-algoritmo

subrotina fatorial(n numéricos)
se n = 0 então
resultado <- 1
senão
resultado <- n*fatorial(n-1)
fim-se
fim-subrotina
```

2 - Implemente recursivamente uma função Max que retorne o maior valor armazenado em um vetor V, contendo n números inteiros.

```
algoritmo { retorne o maior valor de um vetor }
       <u>declare</u> i, n <u>numerico</u>
       <u>leia</u> n
       declare v1[n] numérico
       leia v1
       max(v1, n)
fim-algoritmo
subrotina max(v1, n numéricos)
       declare resultado numéricos
       \underline{se} n = 2 \underline{então}
               resultado <- maior(v1[0], v1[1])
       senão
               resultado <- maior(v1[n], max(v1, n-1))
       fim-se
       retorna resultado
fim-subrotina
subrotina maior(a, b, numéricos)
       declare resultado
       <u>se</u> a > b
               resultado <- a
       senão
               resultado <- b
       fim-se
       retorne resultado
fim-subrotina
```

3) Dada a implementação em portugol da função abaixo:

```
função F(N : natural) : natural
início
  se N < 4 então
    retorne 3 N
  senão
    retorne 2 * F(N - 4) + 5
fim</pre>
```

Quais são os valores de F(3) e de F(7)?

$$F(3) = 3*3 = 9$$

$$F(7) = 2*F(3)+5 = 23$$

$$F(3) = 3*3 = 9$$

4) O cálculo da raiz quadrada de um número real x pode ser feito através do seguinte algoritmo:

$$RaizQ(x, x_0, \varepsilon) = \begin{cases} x_0 & se \mid x_0^2 - x \mid \le \varepsilon \\ RaizQ(x, \frac{x_0^2 + x}{2x_0}, \varepsilon) & \text{caso contrário} \end{cases}$$

em que x_0 é uma aproximação inicial do valor \sqrt{x} e ε é um erro admissível. Implemente o algoritmo em Portugol e mostre o diagrama de execução para a chamada RaizQ(13, 3.2, 0.001).

```
algoritmo
```

RaizQ(13, 3.2, 0.001)

RaizQ(13, 3.63125, 0.001)

RaizQ(13, 3.60564, 0.001)

 $3.60564^2 = 13,0006 < 0.001$

5) Dada a definição da função de Ackerman:

$$A(m,n) = \begin{cases} n+1 & \text{se } m=0 \\ A(n-1,1) & \text{se } m>0 \text{ e } n=0 \\ A(m-1,A(m,n-1)) & \text{se } m>0 \text{ e } n>0 \end{cases}$$

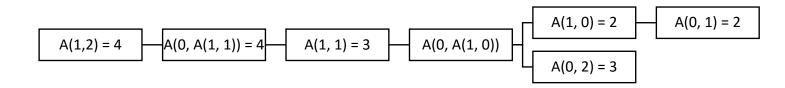
válida para valores inteiros não negativos de m e n, implemente uma versão recursiva do algoritmo e faça o diagrama de execução de A(1, 2).

```
algoritmo

declare m, n, x numérico
leia m, n x
escreva A(m, n)

fim algoritmo

subrotina A (m, n numérico)
se m = 0 então { caso base }
resultado <- n+1
senão se m > 0 && n = 0 então
resultado <- A(m-1, 1)
senão
resultado <- A(m-1, 1)
fim-se
retorne resultado
fim-subrotina
```



6) A função $f(x, n) = x^n$, em que x é um número real e n um número inteiro, pode ser calculada eficientemente como nos exemplos abaixo:

$$x^{0} = 1$$
; $x^{1} = x$; $x^{2} = x^{2}$; $x^{3} = x x^{2}$; $x^{4} = (x^{2})^{2}$ $x^{5} = x (x^{2})^{2}$; $x^{6} = (x x^{2})^{2}$; $x^{11} = x ((x (x^{2})^{2})^{2})^{2}$; $x^{-2} = 1/x^{2}$ etc.

Elabore a definição recursiva de f(x, n) e implemente um algoritmo recursivo para f(x,n).

```
<u>algoritmo</u>
```

fim-subrotina

```
declare x, n numérico
       <u>leia</u> x, n
       imprima f(x, n)
fim-algoritmo
<u>subrotina</u> f(x, n numérico)
        <u>declare</u> resultado
       <u>se</u> n < 0
                resultado <-1/f(x, n^*-1)
        senão se n = 0 então
               resultado <- 1
        senão se n = 1 então
               resultado <- x
        senão se n = 2 então
                resultado <- x²
        senão se n%2 = 0 então
                resultado \leftarrow f(fx, n/2), 2
        <u>senão</u>
               resultado <-x*f(x, n-1)
        fim-se
        retorne resultado
```

7) A recursividade pode ser utilizada para gerar todas as possíveis permutações de um conjunto de símbolos. Por exemplo, existem seis permutações no conjunto de símbolos A, B e C: ABC, ACB, BAC, BCA, CBA e CAB. O conjunto de permutações de N símbolos é gerado tomando-se cada símbolo por vez e prefixando-o a todas as permutações que resultam dos (N - 1) símbolos restantes. Conseqüentemente, permutações num conjunto de símbolos podem ser especificadas em termos de permutações num conjunto menor de símbolos. Formule um algoritmo recursivo para este problema.

```
algoritmo
       declare num, i numérico
       leia num
       declare str[num] literal
       leia str
       permut(str, 0)
fim algoritmo
subrotina permut(str literal, k numérico)
       declare i, tam numérico
       tam <- tamanho(str)
       se k = tam então
              para i de 0 até num faça
                         imprima str[i]
              fim para
       senão
              para i de k até tam -1 faça
                     troca(str, k, i)
                     permut(str, k+1)
                     troca(str, i, k)
              fim para
       fim se
fim-subrotina
subrotina troca(str literal, a, b numérico)
       declare aux literal
       aux <- str[a]
       str[a] <- str[b]
       str[b] = aux
fim-subrotina
```

8) Considere uma partida de futebol entre duas equipes A x B, cujo placar final é *m* x *n*, em que *m* e *n* são os números de gols marcados por A e B, respectivamente. Implemente um algoritmo recursivo que imprima todas as possíveis sucessões de gols marcados. Por exemplo, para um resultado de 3 x 1 as possíveis sucessões de gols são "A A A B", "A A B A", "A B A A" e "B A A A".

```
<u>algoritmo</u>
        declare golsT1, golsT2, i, j numérico
        leia golsT1, golsT2
        imprima calcula(golsT1, golsT2)
fim-algoritmo
<u>subrotina</u> calcula(golsT1, golsT2 <u>numérico</u>)
        declare totalGols
        totalGols <- golsT1+golsT2
        se totalGols = 2
                imprima AB, BA
        <u>senão</u>
                <u>se</u> golsT1 > 1
                        <u>imprima</u> A
                                 para i de 0 a golsT1 faça
                                         calcula(1, golsT2-1)
                                 fim-para
                 senão se golsT2 > 1
                        imprima B
                                 para i de 0 a golsT2 faça
                                         calcula(golsT1-1, 1)
                                 fim-para
                fim-se
        fim-se
```

fim-subrotina