

MAC0122 Princípios de Desenvolvimento de Algoritmos

Edição 2024

Slides originais do Prof. Coelho

AULA 1

Administração

Página da disciplina:

<http://www.ime.usp.br/~cris/mac0122/>

- ▶ programação das aulas e slides
- ▶ exercícios-programa
- ▶ listas de exercícios
- ▶ fórum: **perguntem, respondam, ...**
<https://edisciplinas.usp.br/>
- ▶ material: **brinquem com os programas**

Livros

Nossa referência básica é o livro

PF = Paulo Feofiloff,

Algoritmos em linguagem C,

Este livro é baseado no material do sítio

Projeto de Algoritmos em C.



Outros livros são

S = Robert Sedgewick,

Algorithms in C, vol. 1

SW = Robert Sedgewick and Kevin Wayne,

Algorithms

Onde você se meteu...

Blue Pill or Red Pill - The Matrix

Apresentação no YouTube sobre **MAC0122**:

<https://www.youtube.com/watch?v=OGNTReARNL4>.

MAC0122 é uma disciplina introdutória em:

- ▶ projeto, correção e eficiência de algoritmos e
- ▶ estruturas de dados

MAC0122

MAC0122 combina técnicas de

- ▶ programação
- ▶ correção de algoritmos (relações invariantes)
- ▶ análise da eficiência de algoritmos e
- ▶ estruturas de dados elementares

que nasceram de aplicações cotidianas em ciência da computação.

Pré-requisitos

O pré-requisito oficial de **MAC0122** é

- ▶ **MAC2166** Introdução à Computação.

Principais tópicos

Alguns dos tópicos de **MAC0122** são:

- ▶ recursão;
- ▶ listas encadeadas;
- ▶ listas lineares: filas e pilhas;
- ▶ árvores de busca binária e tabelas de símbolos;
- ▶ busca (binária) em vetor (ordenado);
- ▶ algoritmos de ordenação: mergesort, heapsort, . . . ;
- ▶ algoritmos de enumeração.

Tudo regado a muita

análise de eficiência de algoritmos e invariantes.

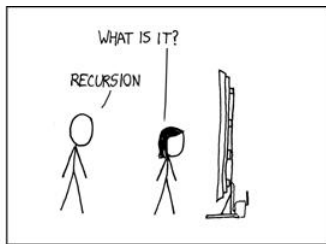
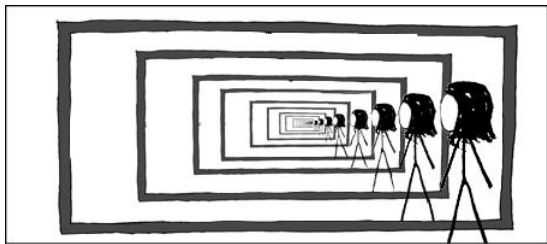
Localização

MAC0122 é um primeiro passo na direção de

- ▶ Algoritmos
- ▶ Estruturas de Dados

Várias outras disciplina se apoiam em MAC0122.

Recursão



Fonte: <http://xkcdsw.com/1105>

PF 2.1, 2.2, 2.3 S 5.1

<http://www.ime.usp.br/~pf/algoritmos/aulas/recu.html>

Recursão

“To understand recursion, we must first understand recursion.”

—folclore

“Para fazer uma função recursiva é preciso ter fé.”

—Siang Wu Song

Torres de Hanoi

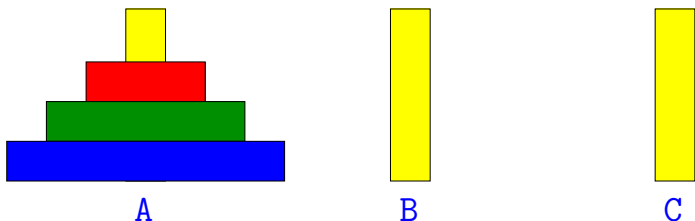


Fonte: <http://commons.wikimedia.org/>
Licensed under Creative Commons Attribution

Share Alike 3.0 via Wikimedia Commons

http://en.wikipedia.org/wiki/Hanoi_tower

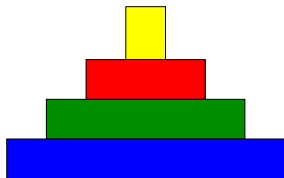
Torres de Hanoi



Desejamos transferir n discos do pino A para o pino C usando o pino B como auxiliar, respeitando as regras:

- ▶ podemos mover apenas um disco por vez;
- ▶ nunca um disco de diâmetro maior poderá ser colocado sobre um disco de diâmetro menor.

Ideia



A



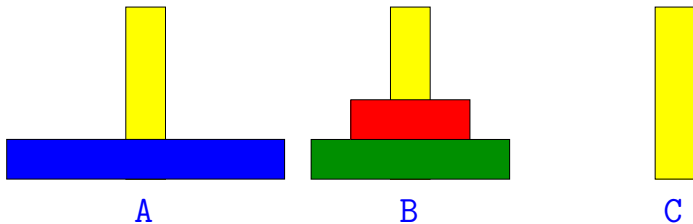
B



C

Posso não saber qual é o primeiro movimento,
mas é fácil saber qual é o **movimento do meio**.

Ideia

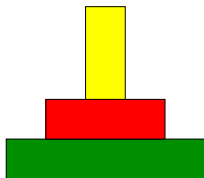


Posso não saber qual é o primeiro movimento,
mas é fácil saber qual é o **movimento do meio**.

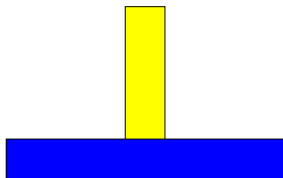
Ideia



A



B



C

Posso não saber qual é o primeiro movimento,
mas é fácil saber qual é o **movimento do meio**.

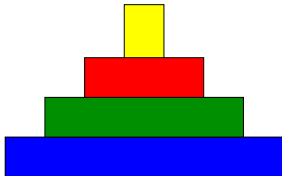
Ideia



A



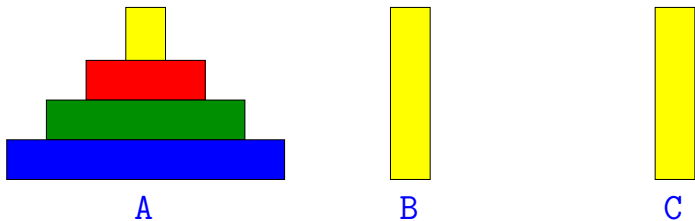
B



C

Posso não saber qual é o primeiro movimento,
mas é fácil saber qual é o **movimento do meio**.

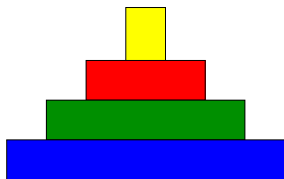
Torres de Hanoi



Denotaremos por $\text{HANOI}(n, A, B, C)$ o problema de transferir n discos do pino A para o pino C usando o pino B como auxiliar.

Como resolver $\text{HANOI}(n, A, B, C)$?

Solução



A



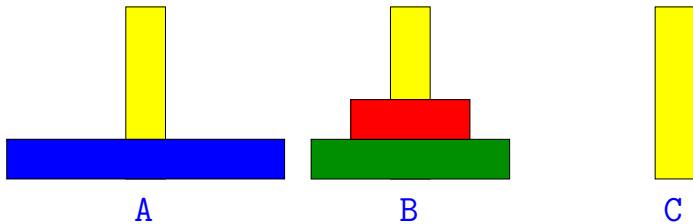
B



C

Para resolver $\text{HANOI}(n, A, B, C)$ basta:

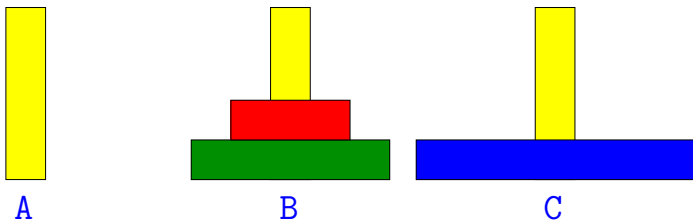
Solução



Para resolver $\text{HANOI}(\underline{n}, A, B, C)$ basta:

1. resolver $\text{HANOI}(\underline{n-1}, A, C, B)$

Solução



Para resolver $\text{HANOI}(\underline{n}, A, B, C)$ basta:

1. resolver $\text{HANOI}(\underline{n-1}, A, C, B)$
2. mover o disco n de A para C

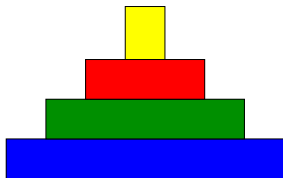
Solução



A



B



C

Para resolver $\text{HANOI}(\underline{n}, A, B, C)$ basta:

1. resolver $\text{HANOI}(\underline{n-1}, A, C, B)$
2. mover o disco n de A para C
3. resolver $\text{HANOI}(\underline{n-1}, B, A, C)$

Solução

Para resolver $\text{HANOI}(n, A, B, C)$ basta:

1. resolver $\text{HANOI}(n-1, A, C, B)$
2. mover o disco n de A para C
3. resolver $\text{HANOI}(n-1, B, A, C)$

E daí?

Reduzimos o problema com n discos
para 2 problemas com $n-1$ discos!

Paramos de reduzir quando soubermos resolver o problema. Por exemplo, sabemos resolver

$$\text{HANOI}(0, \dots, \dots, \dots)$$

Função que resolve o problema

```
void hanoi(int n, char origem,
           char auxiliar, char destino) {
    if (n > 0) {
        hanoi(n-1, origem, destino, auxiliar);
        printf("mova disco %d de %c para %c.\n",
               n, origem, destino);
        hanoi(n-1, auxiliar, origem, destino);
    }
}
```

Primeira chamada: `hanoi(n, 'A', 'B', 'C');`

hanoi(3, 'A', 'B', 'C')

1: mova o disco 1 do pino A para o pino C.
2: mova o disco 2 do pino A para o pino B.
3: mova o disco 1 do pino C para o pino B.
4: mova o disco 3 do pino A para o pino C.
5: mova o disco 1 do pino B para o pino A.
6: mova o disco 2 do pino B para o pino C.
7: mova o disco 1 do pino A para o pino C.

hanoi(4, 'A', 'B', 'C')

1: mova o disco 1 do pino A para o pino B.
2: mova o disco 2 do pino A para o pino C.
3: mova o disco 1 do pino B para o pino C.
4: mova o disco 3 do pino A para o pino B.
5: mova o disco 1 do pino C para o pino A.
6: mova o disco 2 do pino C para o pino B.
7: mova o disco 1 do pino A para o pino B.
8: mova o disco 4 do pino A para o pino C.
9: mova o disco 1 do pino B para o pino C.
10: mova o disco 2 do pino B para o pino A.
11: mova o disco 1 do pino C para o pino A.
12: mova o disco 3 do pino B para o pino C.
13: mova o disco 1 do pino A para o pino B.
14: mova o disco 2 do pino A para o pino C.
15: mova o disco 1 do pino B para o pino C.

Recursão

A resolução recursiva de um problema tem tipicamente a seguinte estrutura:

```
se a instância em questão é "pequena"  
    resolva-a diretamente  
    (use força bruta se necessário);  
senão  
    reduza-a a uma instância "menor"  
    do mesmo problema,  
    aplique o método à instância menor e  
    volte à instância original.
```

Fatorial recursivo

$$n! = \begin{cases} 1 & \text{se } n = 0, \\ n \times (n - 1)! & \text{se } n > 0. \end{cases}$$

Fatorial recursivo

$$n! = \begin{cases} 1 & \text{se } n = 0, \\ n \times (n-1)! & \text{se } n > 0. \end{cases}$$

```
long fatorial(long n) {  
    if (n == 0) return 1;  
    return n * fatorial(n-1);  
}
```

fatorial(10)

```
fatorial(10)
  fatorial(9)
    fatorial(8)
      fatorial(7)
        fatorial(6)
          fatorial(5)
            fatorial(4)
              fatorial(3)
                fatorial(2)
                  fatorial(1)
                    fatorial(0)
fatorial de 10 e' 3628800.
```

Diagramas de execução

fatorial(3)

n
3

fatorial(2)

n
2

fatorial(1)

n
1

fatorial(0)

n
0

return 1

return n * fatorial(0) = 1 * 1

return n * fatorial(1) = 2 * 1 = 2

return n * fatorial(2) = 3 * 2 = 6

```
hanoi(2,'A','B','C')
```

```
hanoi(1,'A','C','B')
```

```
hanoi(0,'A','B','C')
```

1: mova o disco 1 do pino A para o pino B.

```
hanoi(0,'B','A','B')
```

2: mova o disco 2 do pino A para o pino C.

```
hanoi(1,'B','A','C')
```

```
hanoi(0,'B','C','A')
```

3: mova o disco 1 do pino B para o pino C.

```
hanoi(0,'A','B','C')
```

Fatorial iterativo

```
long fatorial(long n) {  
    int i, ifat;  
  
    ifat = 1;  
    for(i = 1; /*1*/ i <= n; i++)  
        ifat *= i;  
    return ifat;  
}
```

Em /*1*/ vale que $\text{ifat} == (i-1)!$.

Problema do máximo

Problema: encontrar o valor de um elemento máximo de um vetor $v[0 \dots n-1]$.

Entra:

	0			4							n-1
v	10	44	10	35	99	40	20	65	55	50	38

Sai: máximo == 99

Máximo recursivo

```
int maximoR(int n, int v[]) {  
    if (n == 1)  
        return v[0];  
    else {  
        int x;  
        x = maximoR(n-1, v);  
        if (x > v[n-1])  
            return x;  
        else  
            return v[n-1];  
    }  
}
```

...mais compactamente ...

```
int maximoR(int n, int v[]) {  
    int x;  
    if (n == 1) return v[0];  
    x = maximoR(n-1, v);  
    if (x > v[n-1]) return x;  
    return v[n-1];  
}
```

Outro máximo recursivo

```
int maximo(int n, int v[]) {  
    return maxR(0, n, v);  
}
```

```
int maxR(int i, int n, int v[]) {  
    if (i == n-1) return v[i];  
    else {  
        int x;  
        x = maxR(i+1, n, v);  
        if (x > v[i]) return x;  
        else return v[i];  
    }  
}
```

...alternativamente ...

```
int maximo(int n, int v[]) {  
    return maxR(0, n, v);  
}
```

```
int maxR(int i, int n, int v[]) {  
    int x;  
  
    if (i == n-1) return v[i];  
    x = maxR(i+1, n, v);  
    if (x > v[i]) return x;  
    return v[i];  
}
```

Exercícios

Escreva uma função **recursiva** que recebe como parâmetros:

- ▶ um inteiro $n \geq 0$,
- ▶ um vetor v com n números inteiros e
- ▶ um inteiro x

e devolve quantas vezes que x aparece em $v[0..n-1]$.

Quantas linhas a função **HANOI**(**n**,**A**,**B**,**C**) imprime?

Exercícios

A função de Fibonacci é definida assim:

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

Escreva uma função `Fib` em linguagem C que calcule $F(n)$. Escreva uma versão recursiva e uma iterativa da função. Sua função recursiva é tão eficiente quanto a iterativa? Por que?

Avisos importantes

Exercício programa 1: disponível na página
<http://www.ime.usp.br/~cris/mac0122/eps/>

Leia o enunciado para discutirmos na aula que vem!

Monitores: Francisco e Lorenzo