

# MC-202 – Unidade 1

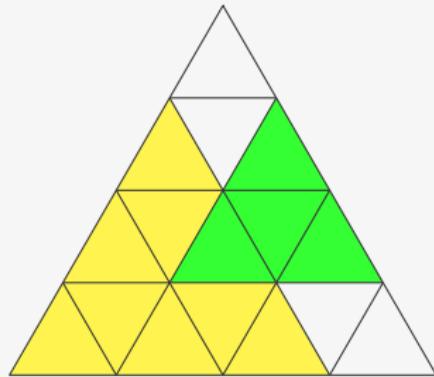
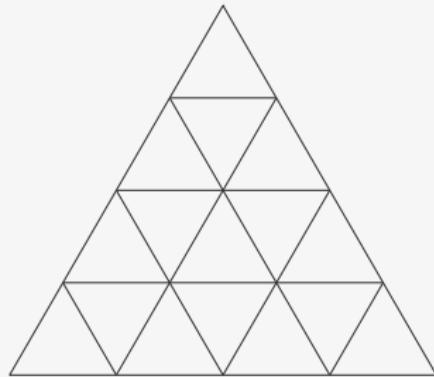
## Revisão de recursão

Rafael C. S. Schouery  
[rafael@ic.unicamp.br](mailto:rafael@ic.unicamp.br)

Universidade Estadual de Campinas

1º semestre/2017

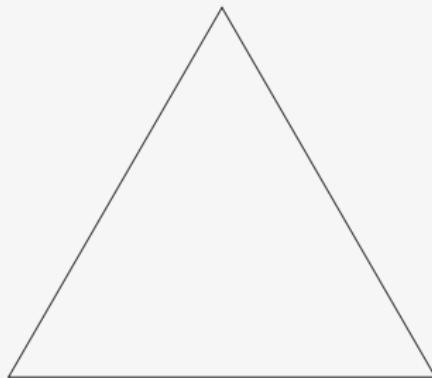
# Triângulos



Quantos triângulos em pé (tamanhos variados) podemos encontrar em uma grade de triângulos com altura  $n$ ?

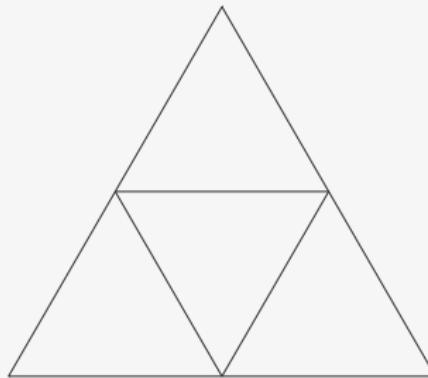
- No exemplo, a grade tem altura 4

# Triângulos



Para uma grade de altura  $n = 1$ , temos  $t(1) = 1$  triângulo

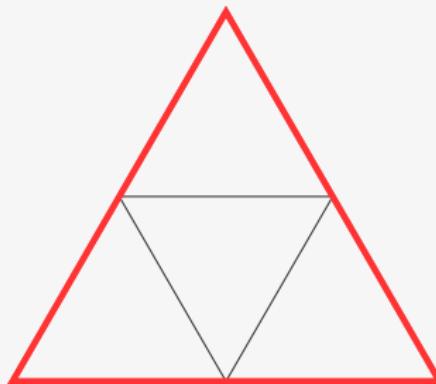
# Triângulos



Para altura  $n = 2$ , temos  $t(2) = 4$  triângulos:

- 2 com o vértice superior
- 2 outros triângulos

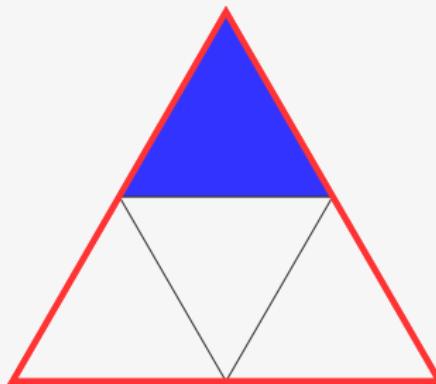
# Triângulos



Para altura  $n = 2$ , temos  $t(2) = 4$  triângulos:

- 2 com o vértice superior
- 2 outros triângulos

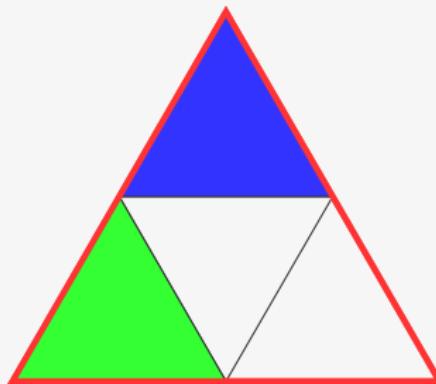
# Triângulos



Para altura  $n = 2$ , temos  $t(2) = 4$  triângulos:

- 2 com o vértice superior
- 2 outros triângulos

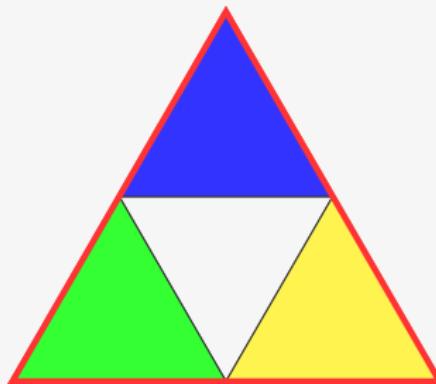
# Triângulos



Para altura  $n = 2$ , temos  $t(2) = 4$  triângulos:

- 2 com o vértice superior
- 2 outros triângulos

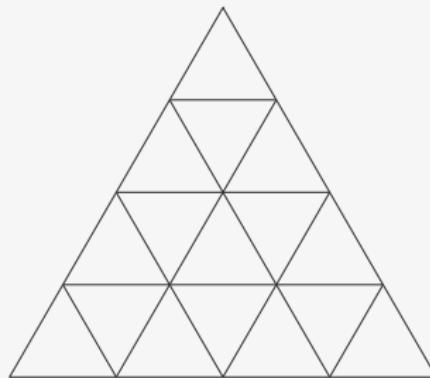
# Triângulos



Para altura  $n = 2$ , temos  $t(2) = 4$  triângulos:

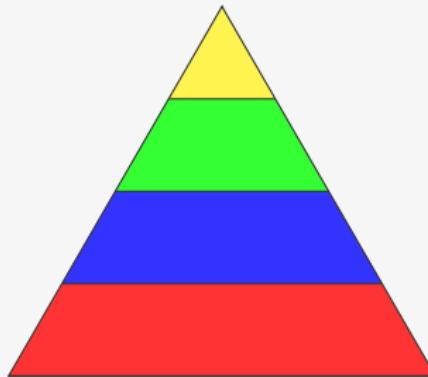
- 2 com o vértice superior
- 2 outros triângulos

# Triângulos



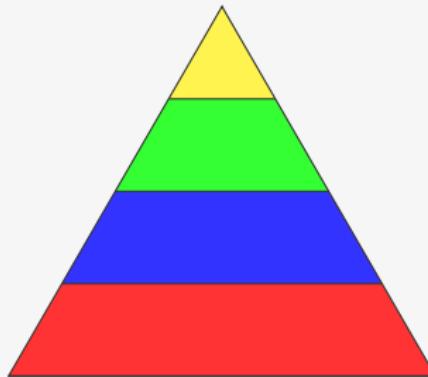
Podemos encontrar algum padrão para  $n = 4$ ?

# Triângulos



4 triângulos têm o vértice superior coincidente com o vértice superior do triângulo maior

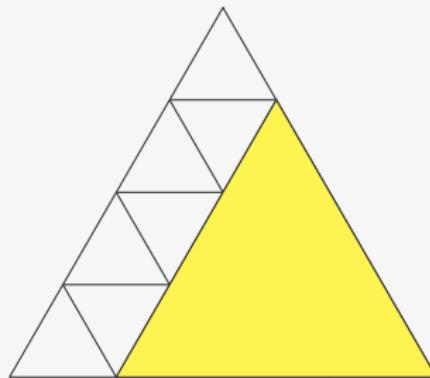
# Triângulos



4 triângulos têm o vértice superior coincidente com o vértice superior do triângulo maior

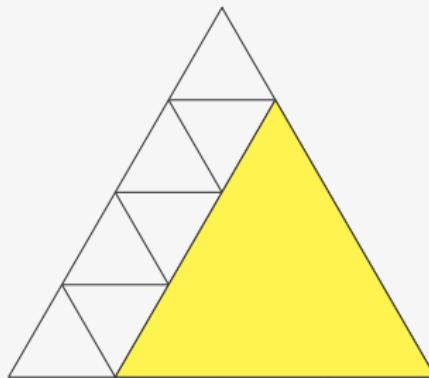
Além desses, quantos outros triângulos faltam?

# Triângulos



Faltam os triângulos do lado direito e os do lado esquerdo

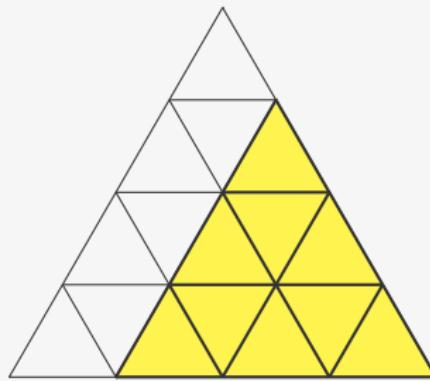
# Triângulos



Faltam os triângulos do lado direito e os do lado esquerdo

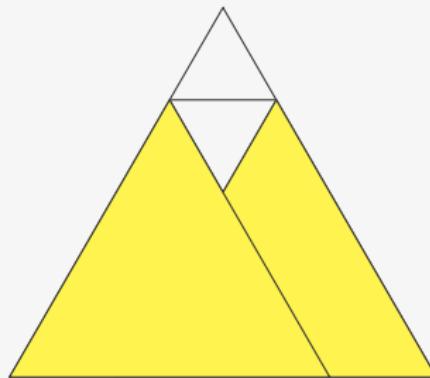
Mas como calcular o número de triângulos de um lado?

# Triângulos



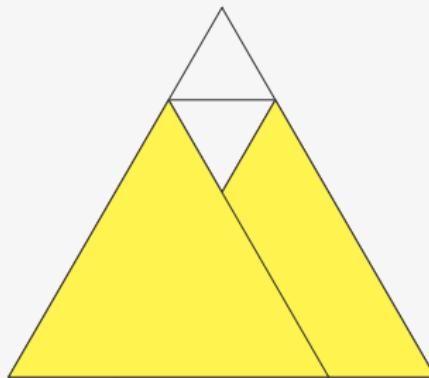
Recaímos no mesmo problema anterior mas agora para  $n = 3$

# Triângulos



Suponha que já sabemos:  $t(1) = 1, t(2) = 4, t(3) = 10$

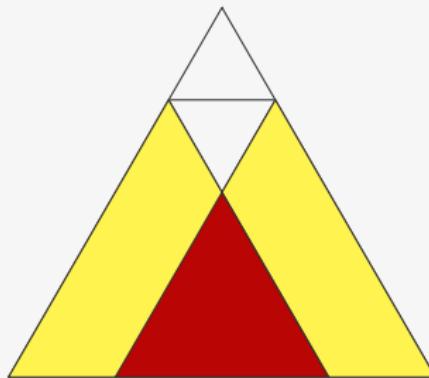
# Triângulos



Suponha que já sabemos:  $t(1) = 1$ ,  $t(2) = 4$ ,  $t(3) = 10$

Calculamos  $t(4)$  somando os triângulos superiores aos os triângulos da esquerda e da direita

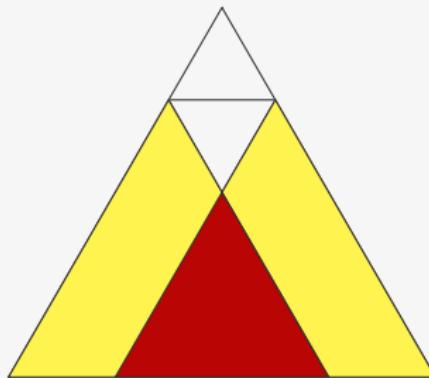
# Triângulos



Suponha que já sabemos:  $t(1) = 1$ ,  $t(2) = 4$ ,  $t(3) = 10$

Calculamos  $t(4)$  somando os triângulos superiores aos os triângulos da esquerda e da direita e subtraindo a interseção

# Triângulos

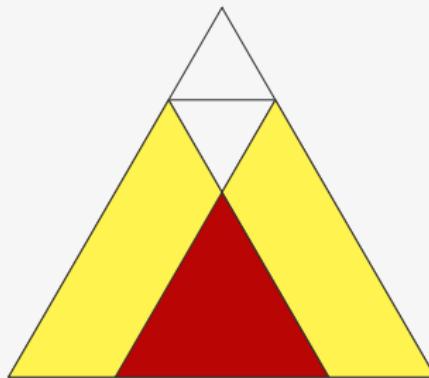


Suponha que já sabemos:  $t(1) = 1$ ,  $t(2) = 4$ ,  $t(3) = 10$

Calculamos  $t(4)$  somando os triângulos superiores aos os triângulos da esquerda e da direita e subtraindo a interseção

$$t(4) =$$

# Triângulos

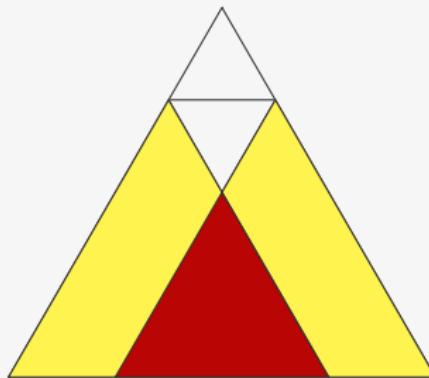


Suponha que já sabemos:  $t(1) = 1, t(2) = 4, t(3) = 10$

Calculamos  $t(4)$  somando os triângulos superiores aos os triângulos da esquerda e da direita e subtraindo a interseção

$$t(4) = 4 + t(3) + t(3) - t(2)$$

# Triângulos

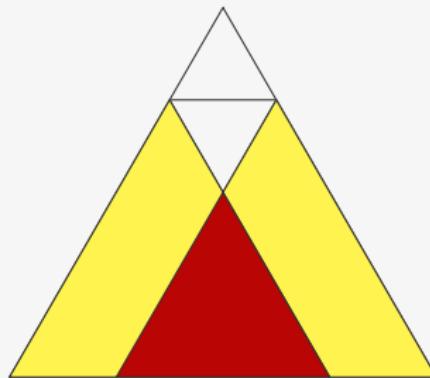


Suponha que já sabemos:  $t(1) = 1, t(2) = 4, t(3) = 10$

Calculamos  $t(4)$  somando os triângulos superiores aos os triângulos da esquerda e da direita e subtraindo a interseção

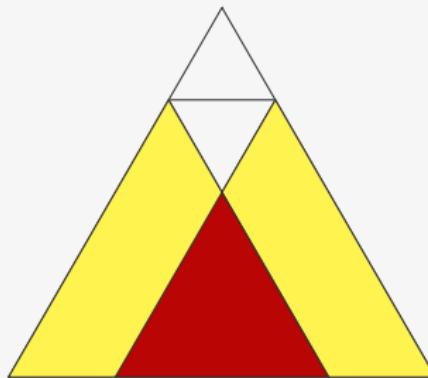
$$t(4) = 4 + t(3) + t(3) - t(2) = 20$$

# Triângulos



E para calcular  $t(n)$  para um  $n$  qualquer?

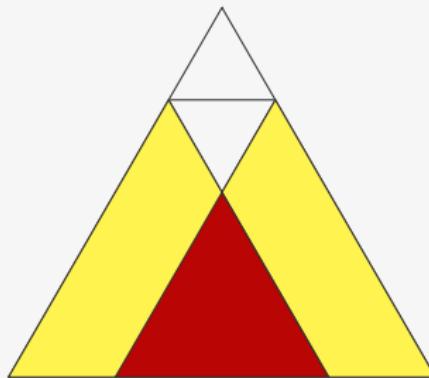
# Triângulos



E para calcular  $t(n)$  para um  $n$  qualquer?

- Se  $n = 0$ , então  $t(n) = 0$

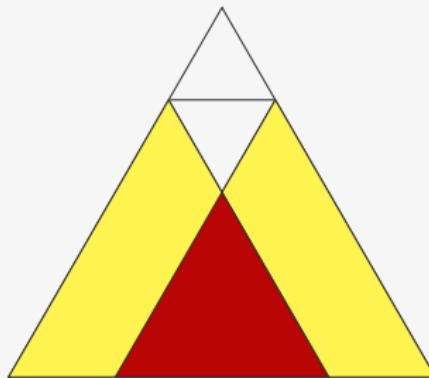
# Triângulos



E para calcular  $t(n)$  para um  $n$  qualquer?

- Se  $n = 0$ , então  $t(n) = 0$
- Se  $n = 1$ , então  $t(n) = 1$

# Triângulos



E para calcular  $t(n)$  para um  $n$  qualquer?

- Se  $n = 0$ , então  $t(n) = 0$
- Se  $n = 1$ , então  $t(n) = 1$
- Do contrário,  $t(n) = n + 2 \cdot t(n - 1) - t(n - 2)$

# Triângulos - código

Escreva uma função que calcule o número de triângulos em pé de uma grade de tamanho  $n$

# Triângulos - código

Escreva uma função que calcule o número de triângulos em pé de uma grade de tamanho  $n$

```
1 int triangulos(int n) {  
2     if (n == 0)  
3         return 0;  
4     else if (n == 1)  
5         return 1;  
6     else  
7         return n + 2*triangulos(n-1) - triangulos(n-2);  
8 }
```

# Triângulos - código

Escreva uma função que calcule o número de triângulos em pé de uma grade de tamanho  $n$

```
1 int triangulos(int n) {  
2     if (n == 0)  
3         return 0;  
4     else if (n == 1)  
5         return 1;  
6     else  
7         return n + 2*triangulos(n-1) - triangulos(n-2);  
8 }
```

A função `triangulos` chama a própria função `triangulos`

- Isso é chamado de **recursão**

# Recursão



# Recursão



A ideia é que um problema pode ser resolvido da seguinte maneira:

# Recursão



A ideia é que um problema pode ser resolvido da seguinte maneira:

- **Primeiro**, definimos as soluções para casos básicos

# Recursão



A ideia é que um problema pode ser resolvido da seguinte maneira:

- **Primeiro**, definimos as soluções para casos básicos
- **Em seguida**, tentamos reduzir o problema para instâncias menores do problema

# Recursão



A ideia é que um problema pode ser resolvido da seguinte maneira:

- **Primeiro**, definimos as soluções para casos básicos
- **Em seguida**, tentamos reduzir o problema para instâncias menores do problema
- **Finalmente**, combinamos o resultado das instâncias menores para obter um resultado do problema original

# Genericamente

Caso base:

# Genericamente

Caso base:

- resolve **instâncias pequenas** diretamente

## Genericamente

Caso base:

- resolve **instâncias pequenas** diretamente

Caso geral:

# Genericamente

Caso base:

- resolve **instâncias pequenas** diretamente

Caso geral:

- reduz o problema para **instâncias menores** do mesmo problema

# Genericamente

Caso base:

- resolve **instâncias pequenas** diretamente

Caso geral:

- reduz o problema para **instâncias menores** do mesmo problema
- chama a função recursivamente

# Genericamente

Caso base:

- resolve **instâncias pequenas** diretamente

Caso geral:

- reduz o problema para **instâncias menores** do mesmo problema
- chama a função recursivamente

```
1 int fat(int n) {
```

# Genericamente

Caso base:

- resolve **instâncias pequenas** diretamente

Caso geral:

- reduz o problema para **instâncias menores** do mesmo problema
- chama a função recursivamente

```
1 int fat(int n) {
```

# Genericamente

Caso base:

- resolve **instâncias pequenas** diretamente

Caso geral:

- reduz o problema para **instâncias menores** do mesmo problema
- chama a função recursivamente

```
1 int fat(int n) {  
2     if (n == 0) // caso base  
3         return 1;
```

# Genericamente

Caso base:

- resolve **instâncias pequenas** diretamente

Caso geral:

- reduz o problema para **instâncias menores** do mesmo problema
- chama a função recursivamente

```
1 int fat(int n) {  
2     if (n == 0) // caso base  
3         return 1;  
4     else // caso geral  
5         return n * fat(n-1); // instância menor  
6 }
```

## Definições recursivas

Algumas operações matemáticas ou objetos matemáticos têm uma definição recursiva

## Definições recursivas

Algumas operações matemáticas ou objetos matemáticas têm uma definição recursiva

- Ex: fatorial, sequência de Fibonacci, palíndromos, etc...

## Definições recursivas

Algumas operações matemáticas ou objetos matemáticas têm uma definição recursiva

- Ex: fatorial, sequência de Fibonacci, palíndromos, etc...
- ou podem ser vistos do ponto de vista da recursão

# Definições recursivas

Algumas operações matemáticas ou objetos matemáticas têm uma definição recursiva

- Ex: fatorial, sequência de Fibonacci, palíndromos, etc...
- ou podem ser vistos do ponto de vista da recursão
  - multiplicação, divisão, exponenciação, etc...

## Definições recursivas

Algumas operações matemáticas ou objetos matemáticas têm uma definição recursiva

- Ex: fatorial, sequência de Fibonacci, palíndromos, etc...
- ou podem ser vistos do ponto de vista da recursão
  - multiplicação, divisão, exponenciação, etc...

Isso nos permite projetar algoritmos para lidar com essas operações/objetos

## Definições recursivas

Algumas operações matemáticas ou objetos matemáticas têm uma definição recursiva

- Ex: fatorial, sequência de Fibonacci, palíndromos, etc...
- ou podem ser vistos do ponto de vista da recursão
  - multiplicação, divisão, exponenciação, etc...

Isso nos permite projetar algoritmos para lidar com essas operações/objetos

**Ex:** Exponenciação

## Definições recursivas

Algumas operações matemáticas ou objetos matemáticos têm uma definição recursiva

- Ex: fatorial, sequência de Fibonacci, palíndromos, etc...
- ou podem ser vistos do ponto de vista da recursão
  - multiplicação, divisão, exponenciação, etc...

Isso nos permite projetar algoritmos para lidar com essas operações/objetos

**Ex:** Exponenciação

Seja  $a$  é um número real e  $b$  é um número inteiro não-negativo

# Definições recursivas

Algumas operações matemáticas ou objetos matemáticas têm uma definição recursiva

- Ex: fatorial, sequência de Fibonacci, palíndromos, etc...
- ou podem ser vistos do ponto de vista da recursão
  - multiplicação, divisão, exponenciação, etc...

Isso nos permite projetar algoritmos para lidar com essas operações/objetos

## Ex: Exponenciação

Seja  $a$  é um número real e  $b$  é um número inteiro não-negativo

- Se  $b = 0$ , então  $a^b = 1$

# Definições recursivas

Algumas operações matemáticas ou objetos matemáticos têm uma definição recursiva

- Ex: fatorial, sequência de Fibonacci, palíndromos, etc...
- ou podem ser vistos do ponto de vista da recursão
  - multiplicação, divisão, exponenciação, etc...

Isso nos permite projetar algoritmos para lidar com essas operações/objetos

## Ex: Exponenciação

Seja  $a$  é um número real e  $b$  é um número inteiro não-negativo

- Se  $b = 0$ , então  $a^b = 1$
- Se  $b > 0$ , então  $a^b = a \cdot a^{b-1}$

# Definições recursivas

Algumas operações matemáticas ou objetos matemáticos têm uma definição recursiva

- Ex: fatorial, sequência de Fibonacci, palíndromos, etc...
- ou podem ser vistos do ponto de vista da recursão
  - multiplicação, divisão, exponenciação, etc...

Isso nos permite projetar algoritmos para lidar com essas operações/objetos

## Ex: Exponenciação

Seja  $a$  é um número real e  $b$  é um número inteiro não-negativo

- Se  $b = 0$ , então  $a^b = 1$
- Se  $b > 0$ , então  $a^b = a \cdot a^{b-1}$

```
1 double potencia(double a, int b) {  
2     if (b == 0)  
3         return 1;  
4     else  
5         return a * potencia(a, b-1);  
6 }
```

# Palíndromos

Uma palavra é um **palíndromo** se ela é igual ao seu reverso

# Palíndromos

Uma palavra é um **palíndromo** se ela é igual ao seu reverso

- Ex: ana, ovo, osso, radar

# Palíndromos

Uma palavra é um **palíndromo** se ela é igual ao seu reverso

- Ex: ana, ovo, osso, radar

Matematicamente, uma palavra é palíndromo se:

# Palíndromos

Uma palavra é um **palíndromo** se ela é igual ao seu reverso

- Ex: ana, ovo, osso, radar

Matematicamente, uma palavra é palíndromo se:

- ou tem zero letras (palavra vazia)

# Palíndromos

Uma palavra é um **palíndromo** se ela é igual ao seu reverso

- Ex: ana, ovo, osso, radar

Matematicamente, uma palavra é palíndromo se:

- ou tem zero letras (palavra vazia)
- ou tem uma letra

# Palíndromos

Uma palavra é um **palíndromo** se ela é igual ao seu reverso

- Ex: ana, ovo, osso, radar

Matematicamente, uma palavra é palíndromo se:

- ou tem zero letras (palavra vazia)
- ou tem uma letra
- ou é da forma  $\alpha p \alpha$  onde

# Palíndromos

Uma palavra é um **palíndromo** se ela é igual ao seu reverso

- Ex: ana, ovo, osso, radar

Matematicamente, uma palavra é palíndromo se:

- ou tem zero letras (palavra vazia)
- ou tem uma letra
- ou é da forma  $\alpha p \alpha$  onde
  - $\alpha$  é uma letra

# Palíndromos

Uma palavra é um **palíndromo** se ela é igual ao seu reverso

- Ex: ana, ovo, osso, radar

Matematicamente, uma palavra é palíndromo se:

- ou tem zero letras (palavra vazia)
- ou tem uma letra
- ou é da forma  $\alpha p \alpha$  onde
  - $\alpha$  é uma letra
  - $p$  é um palíndromo

# Palíndromos

Uma palavra é um **palíndromo** se ela é igual ao seu reverso

- Ex: ana, ovo, osso, radar

Matematicamente, uma palavra é palíndromo se:

- ou tem zero letras (palavra vazia)
- ou tem uma letra
- ou é da forma  $\alpha p \alpha$  onde
  - $\alpha$  é uma letra
  - $p$  é um palíndromo

```
1 int eh_palindromo(char *palavra, int ini, int fim) {  
2     if (ini >= fim)  
3         return 1;
```

# Palíndromos

Uma palavra é um **palíndromo** se ela é igual ao seu reverso

- Ex: ana, ovo, osso, radar

Matematicamente, uma palavra é palíndromo se:

- ou tem zero letras (palavra vazia)
- ou tem uma letra
- ou é da forma  $\alpha p \alpha$  onde
  - $\alpha$  é uma letra
  - $p$  é um palíndromo

```
1 int eh_palindromo(char *palavra, int ini, int fim) {  
2     if (ini >= fim)  
3         return 1;
```

# Palíndromos

Uma palavra é um **palíndromo** se ela é igual ao seu reverso

- Ex: ana, ovo, osso, radar

Matematicamente, uma palavra é palíndromo se:

- ou tem zero letras (palavra vazia)
- ou tem uma letra
- ou é da forma  $\alpha p \alpha$  onde
  - $\alpha$  é uma letra
  - $p$  é um palíndromo

```
1 int eh_palindromo(char *palavra, int ini, int fim) {  
2     if (ini >= fim)  
3         return 1;  
4     return (palavra[ini] == palavra[fim]) &&  
5             eh_palindromo(palavra, ini+1, fim-1);  
6 }
```

# Palíndromos

Uma palavra é um **palíndromo** se ela é igual ao seu reverso

- Ex: ana, ovo, osso, radar

Matematicamente, uma palavra é palíndromo se:

- ou tem zero letras (palavra vazia)
- ou tem uma letra
- ou é da forma  $\alpha p \alpha$  onde
  - $\alpha$  é uma letra
  - $p$  é um palíndromo

```
1 int eh_palindromo(char *palavra, int ini, int fim) {
2     if (ini >= fim)
3         return 1;
4     return (palavra[ini] == palavra[fim]) &&
5            eh_palindromo(palavra, ini+1, fim-1);
6 }
7
8 eh_palindromo(palavra, 0, strlen(palavra)-1);
```

# Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

## Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

## Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

**Caso geral:**

# Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

**Caso geral:**

- Se  $\text{dados}[m] == x$ , onde  $m = (l+r)/2$

# Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

**Caso geral:**

- Se  $\text{dados}[m] == x$ , onde  $m = (l+r)/2$ 
  - Devolvemos  $m$

# Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

**Caso geral:**

- Se  $\text{dados}[m] == x$ , onde  $m = (l+r)/2$ 
  - Devolvemos  $m$
- Se  $\text{dados}[m] < x$ , então  $x$  só pode estar entre  $m + 1$  e  $r$

# Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

**Caso geral:**

- Se  $\text{dados}[m] == x$ , onde  $m = (l+r)/2$ 
  - Devolvemos  $m$
- Se  $\text{dados}[m] < x$ , então  $x$  só pode estar entre  $m + 1$  e  $r$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva

# Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

**Caso geral:**

- Se  $\text{dados}[m] == x$ , onde  $m = (l+r)/2$ 
  - Devolvemos  $m$
- Se  $\text{dados}[m] < x$ , então  $x$  só pode estar entre  $m + 1$  e  $r$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva
- Se  $\text{dados}[m] > x$ , então  $x$  só pode estar entre  $l$  e  $m - 1$

# Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

**Caso geral:**

- Se  $\text{dados}[m] == x$ , onde  $m = (l+r)/2$ 
  - Devolvemos  $m$
- Se  $\text{dados}[m] < x$ , então  $x$  só pode estar entre  $m + 1$  e  $r$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva
- Se  $\text{dados}[m] > x$ , então  $x$  só pode estar entre  $l$  e  $m - 1$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva

# Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

**Caso geral:**

- Se  $\text{dados}[m] == x$ , onde  $m = (l+r)/2$ 
  - Devolvemos  $m$
- Se  $\text{dados}[m] < x$ , então  $x$  só pode estar entre  $m + 1$  e  $r$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva
- Se  $\text{dados}[m] > x$ , então  $x$  só pode estar entre  $l$  e  $m - 1$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva

```
1 int busca_binaria(int *dados, int l, int r, int x) {  
2     int m = (l+r)/2;
```

# Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $dados$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

**Caso geral:**

- Se  $dados[m] == x$ , onde  $m = (l+r)/2$ 
  - Devolvemos  $m$
- Se  $dados[m] < x$ , então  $x$  só pode estar entre  $m + 1$  e  $r$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva
- Se  $dados[m] > x$ , então  $x$  só pode estar entre  $l$  e  $m - 1$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva

```
1 int busca_binaria(int *dados, int l, int r, int x) {  
2     int m = (l+r)/2;
```

# Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

**Caso geral:**

- Se  $\text{dados}[m] == x$ , onde  $m = (l+r)/2$ 
  - Devolvemos  $m$
- Se  $\text{dados}[m] < x$ , então  $x$  só pode estar entre  $m + 1$  e  $r$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva
- Se  $\text{dados}[m] > x$ , então  $x$  só pode estar entre  $l$  e  $m - 1$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva

```
1 int busca_binaria(int *dados, int l, int r, int x) {  
2     int m = (l+r)/2;  
3     if (l > r)  
4         return -1;
```

# Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

**Caso geral:**

- Se  $\text{dados}[m] == x$ , onde  $m = (l+r)/2$ 
  - Devolvemos  $m$
- Se  $\text{dados}[m] < x$ , então  $x$  só pode estar entre  $m + 1$  e  $r$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva
- Se  $\text{dados}[m] > x$ , então  $x$  só pode estar entre  $l$  e  $m - 1$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva

```
1 int busca_binaria(int *dados, int l, int r, int x) {
2     int m = (l+r)/2;
3     if (l > r)
4         return -1;
5     if (dados[m] == x)
6         return m;
```

# Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

**Caso geral:**

- Se  $\text{dados}[m] == x$ , onde  $m = (l+r)/2$ 
  - Devolvemos  $m$
- Se  $\text{dados}[m] < x$ , então  $x$  só pode estar entre  $m + 1$  e  $r$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva
- Se  $\text{dados}[m] > x$ , então  $x$  só pode estar entre  $l$  e  $m - 1$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva

```
1 int busca_binaria(int *dados, int l, int r, int x) {
2     int m = (l+r)/2;
3     if (l > r)
4         return -1;
5     if (dados[m] == x)
6         return m;
7     else if (dados[m] < x)
8         return busca_binaria(dados, m + 1, r, x);
```

# Busca Binária

Para buscar  $x$  no vetor ordenado  $\text{dados}$  entre as posições  $l$  e  $r$

**Caso base:** Se o intervalo for vazio ( $l > r$ ),  $x$  não está no vetor

**Caso geral:**

- Se  $\text{dados}[m] == x$ , onde  $m = (l+r)/2$ 
  - Devolvemos  $m$
- Se  $\text{dados}[m] < x$ , então  $x$  só pode estar entre  $m + 1$  e  $r$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva
- Se  $\text{dados}[m] > x$ , então  $x$  só pode estar entre  $l$  e  $m - 1$ 
  - Devolvemos o resultado da chamada recursiva

```
1 int busca_binaria(int *dados, int l, int r, int x) {  
2     int m = (l+r)/2;  
3     if (l > r)  
4         return -1;  
5     if (dados[m] == x)  
6         return m;  
7     else if (dados[m] < x)  
8         return busca_binaria(dados, m + 1, r, x);  
9     else  
10        return busca_binaria(dados, l, m - 1, x);  
11 }
```

# Comparando recursão e algoritmos iterativos

Normalmente algoritmos recursivos são:

# Comparando recursão e algoritmos iterativos

Normalmente algoritmos recursivos são:

- mais simples de entender

# Comparando recursão e algoritmos iterativos

Normalmente algoritmos recursivos são:

- mais simples de entender
- menores e mais fáceis de programar

# Comparando recursão e algoritmos iterativos

Normalmente algoritmos recursivos são:

- mais simples de entender
- menores e mais fáceis de programar
- mais “elegantes”

# Comparando recursão e algoritmos iterativos

Normalmente algoritmos recursivos são:

- mais simples de entender
- menores e mais fáceis de programar
- mais “elegantes”

Mas algumas vezes podem ser

# Comparando recursão e algoritmos iterativos

Normalmente algoritmos recursivos são:

- mais simples de entender
- menores e mais fáceis de programar
- mais “elegantes”

Mas algumas vezes podem ser

- **muito** ineficientes (quando comparados a algoritmos iterativos para o mesmo problema)

# Comparando recursão e algoritmos iterativos

Normalmente algoritmos recursivos são:

- mais simples de entender
- menores e mais fáceis de programar
- mais “elegantes”

Mas algumas vezes podem ser

- **muito** ineficientes (quando comparados a algoritmos iterativos para o mesmo problema)

Estratégia ideal:

# Comparando recursão e algoritmos iterativos

Normalmente algoritmos recursivos são:

- mais simples de entender
- menores e mais fáceis de programar
- mais “elegantes”

Mas algumas vezes podem ser

- **muito** ineficientes (quando comparados a algoritmos iterativos para o mesmo problema)

Estratégia ideal:

1. encontrar algoritmo recursivo para o problema

# Comparando recursão e algoritmos iterativos

Normalmente algoritmos recursivos são:

- mais simples de entender
- menores e mais fáceis de programar
- mais “elegantes”

Mas algumas vezes podem ser

- **muito** ineficientes (quando comparados a algoritmos iterativos para o mesmo problema)

Estratégia ideal:

1. encontrar algoritmo recursivo para o problema
2. reescrevê-lo como um algoritmo iterativo

# Comparando recursão e algoritmos iterativos

Normalmente algoritmos recursivos são:

- mais simples de entender
- menores e mais fáceis de programar
- mais “elegantes”

Mas algumas vezes podem ser

- **muito** ineficientes (quando comparados a algoritmos iterativos para o mesmo problema)

Estratégia ideal:

1. encontrar algoritmo recursivo para o problema
2. reescrevê-lo como um algoritmo iterativo

Isso sempre é possível? Quando for possível, sempre melhora a eficiência do algoritmo?

# Comparando recursão e algoritmos iterativos

Normalmente algoritmos recursivos são:

- mais simples de entender
- menores e mais fáceis de programar
- mais “elegantes”

Mas algumas vezes podem ser

- **muito** ineficientes (quando comparados a algoritmos iterativos para o mesmo problema)

Estratégia ideal:

1. encontrar algoritmo recursivo para o problema
2. reescrevê-lo como um algoritmo iterativo

Isso sempre é possível? Quando for possível, sempre melhora a eficiência do algoritmo?

- Veremos mais sobre isso no curso...

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci:

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1,

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2,

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3,

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5,

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8,

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13,

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

```
1 int fib_rec(int n) {
```

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

```
1 int fib_rec(int n) {  
2     if (n == 1)  
3         return 1;
```

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

```
1 int fib_rec(int n) {  
2     if (n == 1)  
3         return 1;  
4     else if (n == 2)  
5         return 1;
```

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

```
1 int fib_rec(int n) {  
2     if (n == 1)  
3         return 1;  
4     else if (n == 2)  
5         return 1;  
6     else  
7         return fib_rec(n-2)+  
8             fib_rec(n-1);  
9 }
```

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

```
1 int fib_rec(int n) {  
2     if (n == 1)  
3         return 1;  
4     else if (n == 2)  
5         return 1;  
6     else  
7         return fib_rec(n-2)+  
8             fib_rec(n-1);  
9 }
```

```
1 int fib_iterativo(int n) {
```

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

```
1 int fib_rec(int n) {  
2     if (n == 1)  
3         return 1;  
4     else if (n == 2)  
5         return 1;  
6     else  
7         return fib_rec(n-2)+  
8             fib_rec(n-1);  
9 }
```

```
1 int fib_iterativo(int n) {  
2     int ant, atual, prox, i;
```

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

```
1 int fib_rec(int n) {  
2     if (n == 1)  
3         return 1;  
4     else if (n == 2)  
5         return 1;  
6     else  
7         return fib_rec(n-2)+  
8             fib_rec(n-1);  
9 }
```

```
1 int fib_iterativo(int n) {  
2     int ant, atual, prox, i;  
3     ant = atual = 1;
```

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

```
1 int fib_rec(int n) {  
2     if (n == 1)  
3         return 1;  
4     else if (n == 2)  
5         return 1;  
6     else  
7         return fib_rec(n-2)+  
8             fib_rec(n-1);  
9 }
```

```
1 int fib_iterativo(int n) {  
2     int ant, atual, prox, i;  
3     ant = atual = 1;  
4     for (i = 3; i < n; i++) {
```

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

```
1 int fib_rec(int n) {  
2     if (n == 1)  
3         return 1;  
4     else if (n == 2)  
5         return 1;  
6     else  
7         return fib_rec(n-2)+  
8             fib_rec(n-1);  
9 }
```

```
1 int fib_iterativo(int n) {  
2     int ant, atual, prox, i;  
3     ant = atual = 1;  
4     for (i = 3; i < n; i++) {  
5         prox = ant + atual;  
6         ant = atual;  
7         atual = prox;  
8     }  
9 }
```

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

```
1 int fib_rec(int n) {  
2     if (n == 1)  
3         return 1;  
4     else if (n == 2)  
5         return 1;  
6     else  
7         return fib_rec(n-2)+  
8             fib_rec(n-1);  
9 }
```

```
1 int fib_iterativo(int n) {  
2     int ant, atual, prox, i;  
3     ant = atual = 1;  
4     for (i = 3; i < n; i++) {  
5         prox = ant + atual;  
6         ant = atual;
```

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

```
1 int fib_rec(int n) {  
2     if (n == 1)  
3         return 1;  
4     else if (n == 2)  
5         return 1;  
6     else  
7         return fib_rec(n-2)+  
8             fib_rec(n-1);  
9 }
```

```
1 int fib_iterativo(int n) {  
2     int ant, atual, prox, i;  
3     ant = atual = 1;  
4     for (i = 3; i < n; i++) {  
5         prox = ant + atual;  
6         ant = atual;  
7         atual = prox;  
8     }
```

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

```
1 int fib_rec(int n) {  
2     if (n == 1)  
3         return 1;  
4     else if (n == 2)  
5         return 1;  
6     else  
7         return fib_rec(n-2)+  
8             fib_rec(n-1);  
9 }
```

```
1 int fib_iterativo(int n) {  
2     int ant, atual, prox, i;  
3     ant = atual = 1;  
4     for (i = 3; i < n; i++) {  
5         prox = ant + atual;  
6         ant = atual;  
7         atual = prox;  
8     }  
9     return atual;  
10 }
```

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

```
1 int fib_rec(int n) {  
2     if (n == 1)  
3         return 1;  
4     else if (n == 2)  
5         return 1;  
6     else  
7         return fib_rec(n-2)+  
8             fib_rec(n-1);  
9 }
```

```
1 int fib_iterativo(int n) {  
2     int ant, atual, prox, i;  
3     ant = atual = 1;  
4     for (i = 3; i < n; i++) {  
5         prox = ant + atual;  
6         ant = atual;  
7         atual = prox;  
8     }  
9     return atual;  
10 }
```

Número de operações:

# Fibonacci: recursivo vs. iterativo

Sequência de Fibonacci: 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, ...

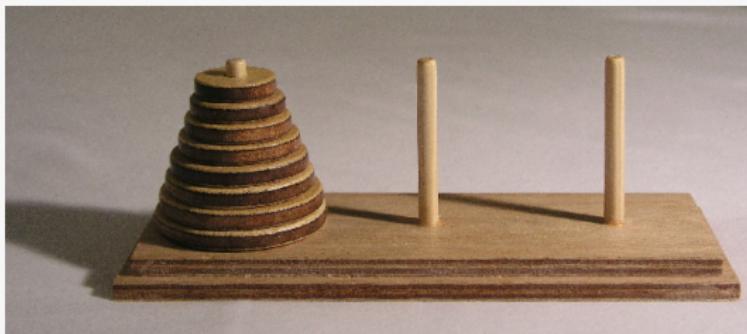
```
1 int fib_rec(int n) {  
2     if (n == 1)  
3         return 1;  
4     else if (n == 2)  
5         return 1;  
6     else  
7         return fib_rec(n-2)+  
8             fib_rec(n-1);  
9 }
```

```
1 int fib_iterativo(int n) {  
2     int ant, atual, prox, i;  
3     ant = atual = 1;  
4     for (i = 3; i < n; i++) {  
5         prox = ant + atual;  
6         ant = atual;  
7         atual = prox;  
8     }  
9     return atual;  
10 }
```

Número de operações:

- iterativo:  $\approx n$
- recursivo:  $\approx \text{fib}(n)$  (aproximadamente  $1.6^n$ )

# Torres de Hanói



A torre de Hanói é um brinquedo com três estacas *A*, *B* e *C* e discos de tamanhos diferentes

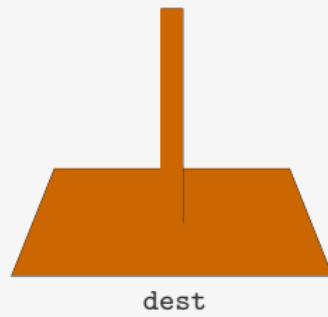
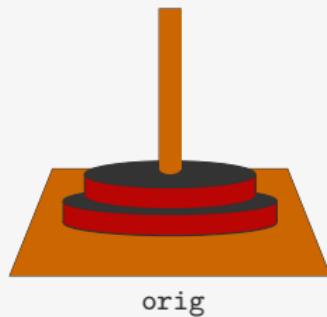
Objetivo:

- mover todos os discos da estaca *A* para a estaca *C*

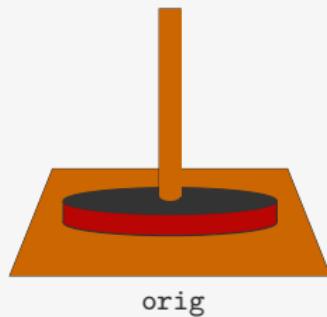
Regras:

- Apenas um disco pode ser movido de cada vez
- Um disco maior não pode ser colocado sobre um menor

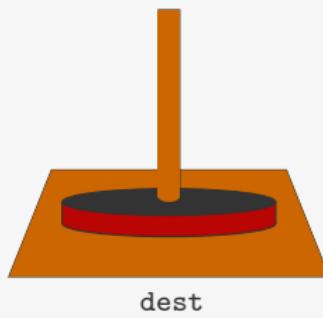
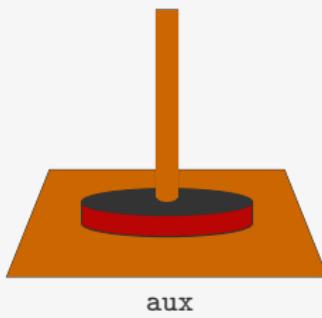
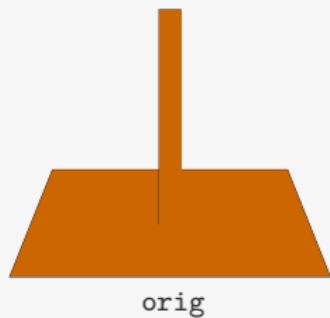
# Torres de Hanói recursivo



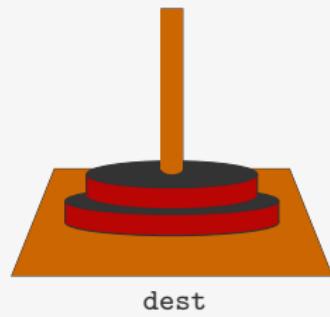
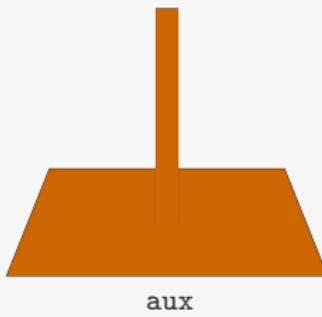
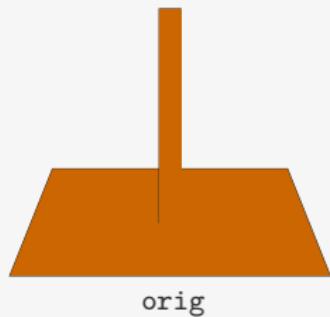
# Torres de Hanói recursivo



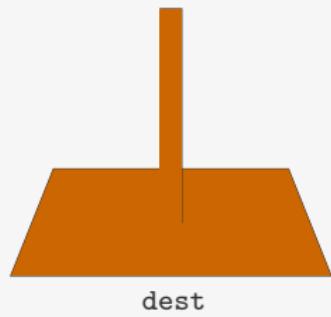
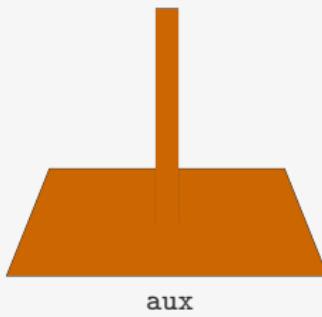
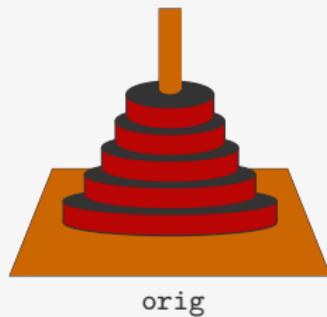
# Torres de Hanói recursivo



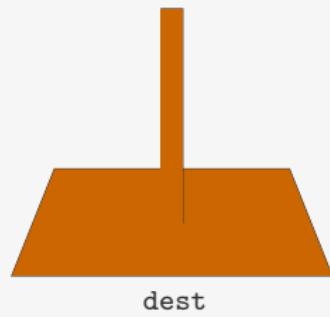
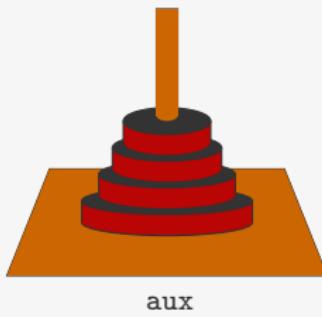
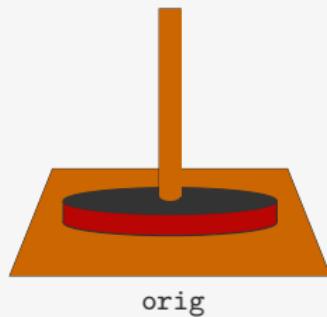
# Torres de Hanói recursivo



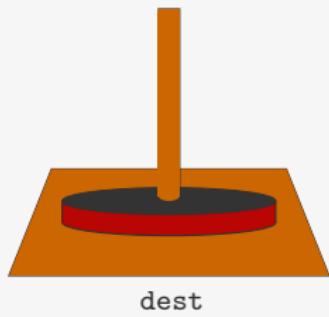
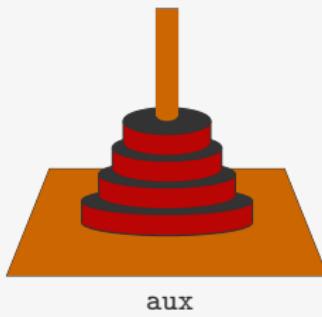
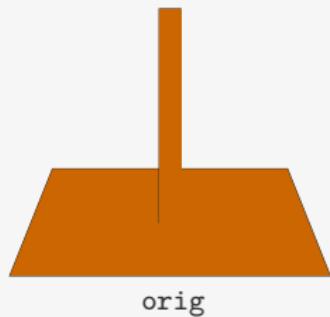
# Torres de Hanói recursivo



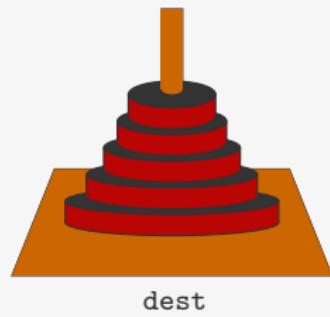
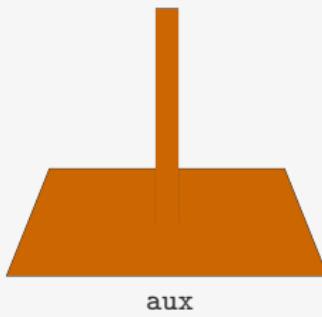
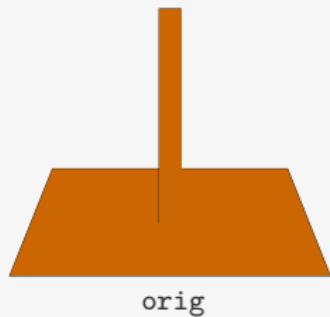
# Torres de Hanói recursivo



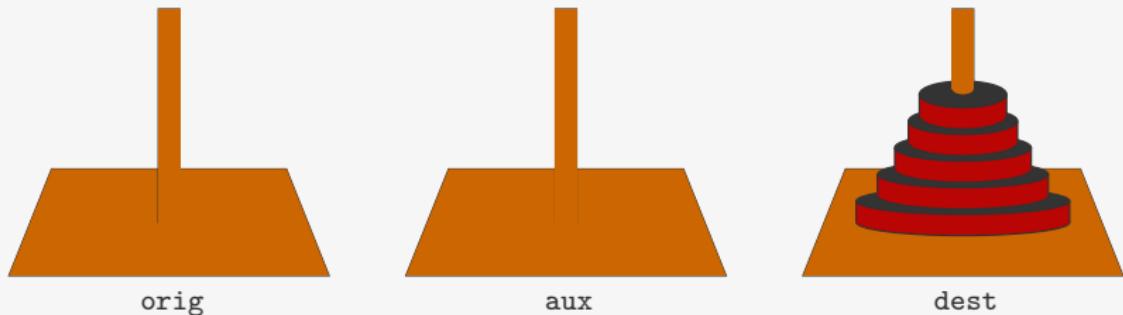
# Torres de Hanói recursivo



# Torres de Hanói recursivo

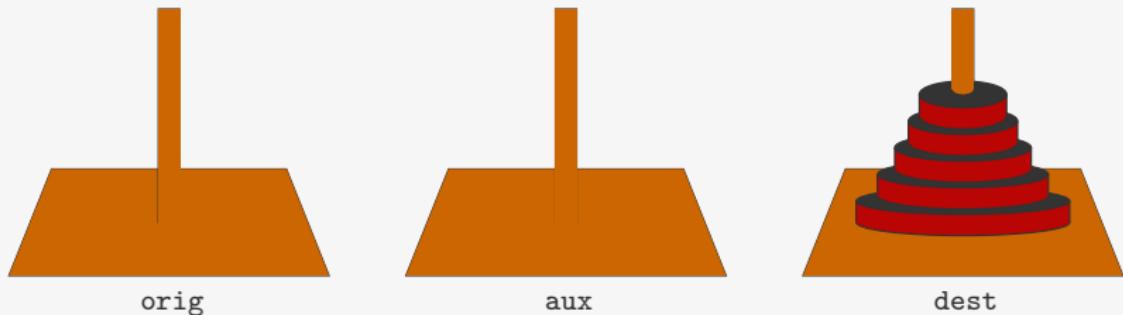


# Torres de Hanói recursivo



```
1 void hanoi(int n, char orig, char dest, char aux) {  
2     // caso base: n == 0 - não faz nada  
3     if (n > 0) { // caso geral  
4         hanoi(n-1, orig, aux, dest);  
5         printf("move de %c para %c\\n", orig, dest);  
6         hanoi(n-1, aux, dest, orig);  
7     }  
8 }
```

# Torres de Hanói recursivo



```
1 void hanoi(int n, char orig, char dest, char aux) {  
2     // caso base: n == 0 - não faz nada  
3     if (n > 0) { // caso geral  
4         hanoi(n-1, orig, aux, dest);  
5         printf("move de %c para %c\\n", orig, dest);  
6         hanoi(n-1, aux, dest, orig);  
7     }  
8 }
```

Chamada da função: `hanoi(n, 'a', 'c', 'b');`

# Exercícios

1. Escreva uma função que calcula o número de triângulos virados de ponta-a-cabeça (os triângulos com uma ponta em baixo e duas em cima) em uma grade de triângulos de altura  $n$ .
2. Crie um algoritmo recursivo que calcule a  $n$ -ésima potência de um número. O seu algoritmo não pode fazer mais do que  $2 \log_2 n$  multiplicações. Demonstre isso.
3. Reescreva o algoritmo do item acima de forma iterativa.
4. Quem faz mais multiplicações: a versão iterativa ou a versão recursiva do fatorial?