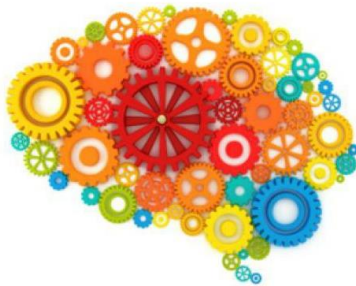




**UNIVERSIDADE FEDERAL DE RORAIMA**



## **Divisão e Conquista**



**Aula Baseada nos slides do Prof<sup>o</sup>. Rosiane Rodrigues - UFAM**

**Prof. Dr. Herbert Oliveira Rocha**  
**herberthb12@gmail.com**

# Divisão e Conquista

---

## Técnicas de Projeto

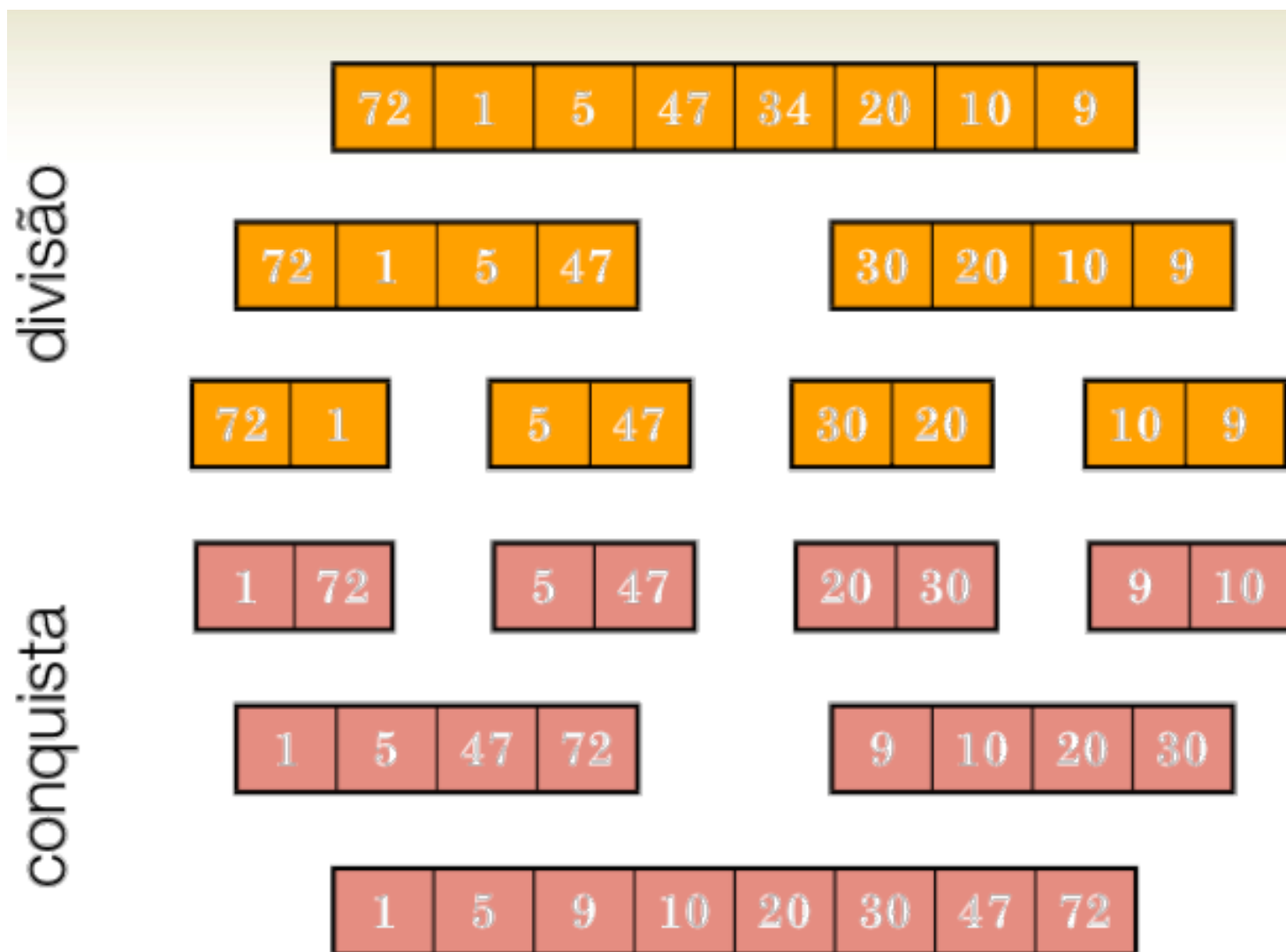
- Divisão & Conquista
- Programação Dinâmica
- Método Guloso (*Greedy*)
- Enumeração Explícita x Implícita
- Métodos Exatos x Aproximados

# Divisão e Conquista

---

- É preciso revolver um problema com uma entrada grande
- Para facilitar a resolução do problema, a entrada é quebrada em pedaços menores (**DIVISÃO**)
- Cada pedaço da entrada é então tratado separadamente (**CONQUISTA**)
- Ao final, os resultados parciais são combinados para gerar o resultado final procurado

# Divisão e Conquista



# Divisão e Conquista

---

A técnica de divisão e conquista consiste de 3 passos:

- **Divisão:** Dividir o problema original em subproblemas menores
- **Conquista:** Resolver cada subproblema recursivamente
- **Combinação:** Combinar as soluções encontradas, compondo uma solução para o problema original

# Divisão e Conquista

---

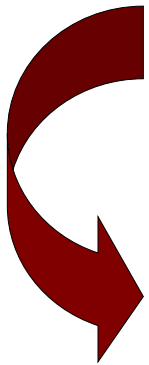
## Divisão e Conquista

- Na **técnica de decomposição** conhecida por divisão&conquista há dois critérios que devem ser levados em consideração para que se obtenha algoritmos mais eficientes:
  - 1) A soma dos tamanhos dos subproblemas deve ser a menor possível.
  - 2) Os subproblemas devem ser de tamanhos tão iguais quanto possível.

# Divisão e Conquista

## Divisão e Conquista

- Na **técnica de decomposição** conhecida por divisão&conquista há dois critérios que devem ser levados em consideração para que se obtenha algoritmos mais eficientes:
  - 1) A soma dos tamanhos dos subproblemas deve ser a menor possível.
  - 2) Os subproblemas devem ser de tamanhos tão iguais quanto possível.



**BALANCEAMENTO**

# Algoritmo Genérico

```
def divisao_e_conquista(x):  
    if x é pequeno ou simples:  
        return resolve(x)  
    else:  
        decompor x em n conjuntos menores  $x_0, x_1, \dots, x_{n-1}$   
        for i in  $[0, 1, \dots, n-1]$ :  
             $y_i = \text{divisao\_e\_conquista}(x_i)$   
        combinar  $y_0, y_1, \dots, y_{n-1}$  em y  
        return y
```



## Problema de Ordenação

Seja  $S = s_1, s_2, \dots, s_n$  uma sequência de elementos comparáveis entre si. O problema consiste em ordenar  $S$ .

- Algoritmos
  - *Bubblesort*.
  - *Mergesort*.
  - *Quicksort*.
  - *etc*

# Divisão e Conquista: Vantagens

---

- Resolução de problemas difíceis
  - Exemplo clássico: Torre de Hanói
- Pode gerar algoritmos eficientes
  - Ótima ferramenta para busca de algoritmos eficientes, com forte tendência a complexidade logarítmica
- Paralelismo
  - Facilmente paralelizável na fase de conquista
- Controle de arredondamentos
  - Em computação aritmética, divisão e conquista traz resultados mais precisos em operações com pontos flutuantes

# Divisão e Conquista: Desvantagens

- Recursão ou Pilha explícita
- Tamanho da Pilha
  - Número de chamadas recursivas e/ou armazenadas na pilha pode ser um inconveniente
- Dificuldade na seleção dos casos bases
- Repetição de sub-problemas
  - Situação que pode ser resolvida através do uso de **memoização**

## *Mergesort*

Seja  $S=s_1,s_2,\dots,s_n$  uma sequência de elementos comparáveis entre si. O problema consiste em ordenar  $S$ .

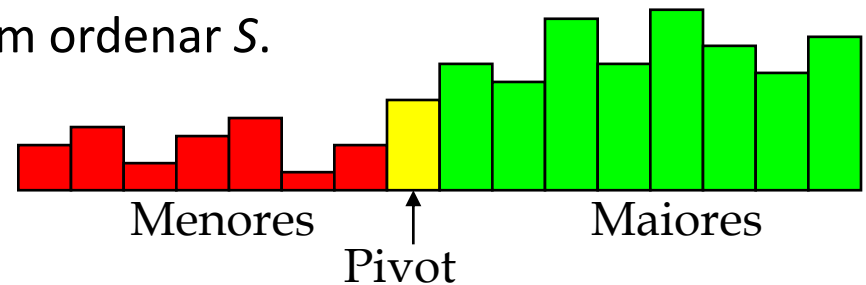
### Idéia do método

- 1 – Decompor o problema (sequência  $S$ ) de tamanho  $n$  em dois subproblemas de tamanhos  $n/2$  (piso e teto, respectivamente).
- 2 – Aplicar o mesmo método (passos 1), recursivamente, para a subsequência formada pelos  $n/2$  elementos de cada subproblema até restarem subproblemas de tamanho 1.
- 3 – Intercalar os elementos dos subproblemas ordenando-os.

# Divisão e Conquista

## Quicksort

Seja  $S=s_1,s_2,\dots,s_n$  uma sequência de elementos comparáveis entre si. O problema consiste em ordenar  $S$ .



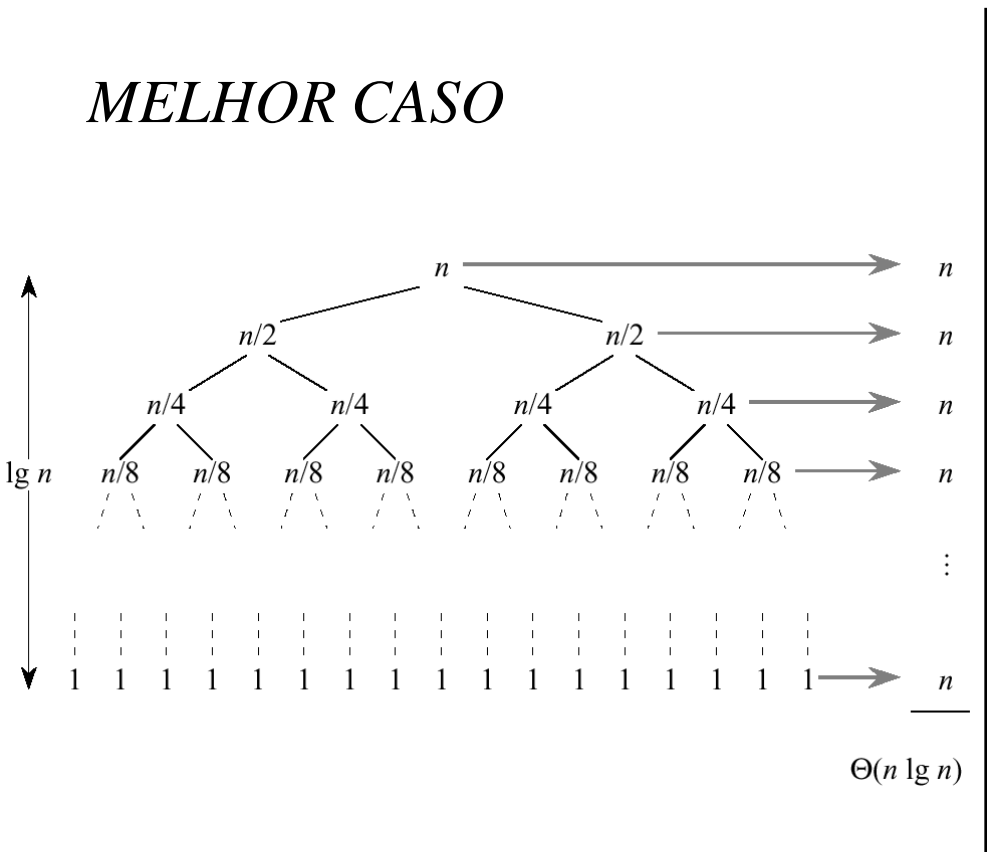
Idéia do método

- 1 – Decompor o problema (sequência  $S$ ) de tamanho  $n$  “particionando-o” em dois subproblemas, de tal forma que todos os elementos no **subproblema 1 sejam menores que os elementos no subproblema 2**.
- 2 – Aplicar o mesmo método (passos 1), recursivamente, para a subsequência formada pelos elementos de cada subproblema até restarem subproblemas de tamanho 1.
- 3 – Combinar os elementos dos subproblemas ordenando-os.

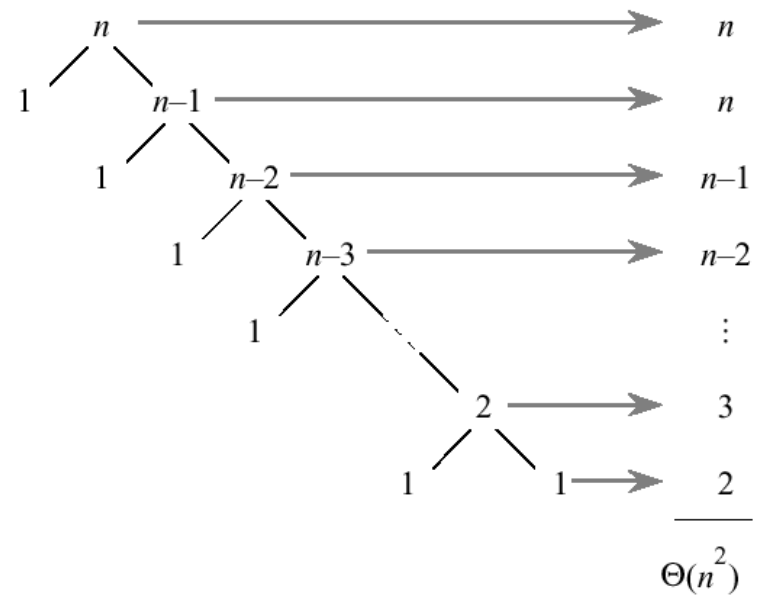
# Divisão e Conquista

## Quicksort

### MELHOR CASO



### PIOR CASO



# Maior valor de um vetor

- É possível aplicar Divisão em Conquista para encontrar o maior valor em um vetor?
- Opção 1:

```
int maxVal1(int A[], int n) {  
    int max = A[0];  
    for (int i = 1; i < n; i++) {  
        if( A[i] > max ) max = A[i];  
    }  
    return max;  
}
```

- Melhor alternativa??

# Maior valor de um vetor

```
int maxVal2(int A[], int init, int end) {  
    if (end - init <= 1)  
        return max(A[init], A[end]);  
    else {  
        int m = (init + end)/2;  
        int v1 = maxVal2(A,init,m);  
        int v2 = maxVal2(A,m+1,end);  
        return max(v1,v2);  
    }  
}
```

- E agora? Melhorou?



# Exponenciação

```
int pow1(int a, int n) {  
    int p = 1;  
    for (int i = 0; i < n; i++)  
        p = p * a;  
    return p;  
}
```

# Exponenciação

```
int pow1(int a, int n) {  
    int p = 1;  
    for (int i = 0; i < n; i++)  
        p = p * a;  
    return p;  
}
```

```
int pow2(int a, int n) {  
    if (n == 0)  
        return 1;  
    if (n % 2 == 0)  
        return pow2(a, n/2) * pow2(a, n/2);  
    else  
        return pow2(a, (n-1)/2) * pow2(a, (n-1)/2) * a;  
}
```

# Multiplicação de inteiros grandes (bignum)

---

- O problema consiste em multiplicar dois números inteiros grandes (bignum)
- A multiplicação clássica (a que aprendemos a fazer na escola) requer tempo  $O(n^2)$ . Isso porque fazemos multiplicação dígito a dígito.

```
2952 32799 03960 41408 47618 60964 35200
      X
86 83317 61881 18864 95518 19440 12800
```

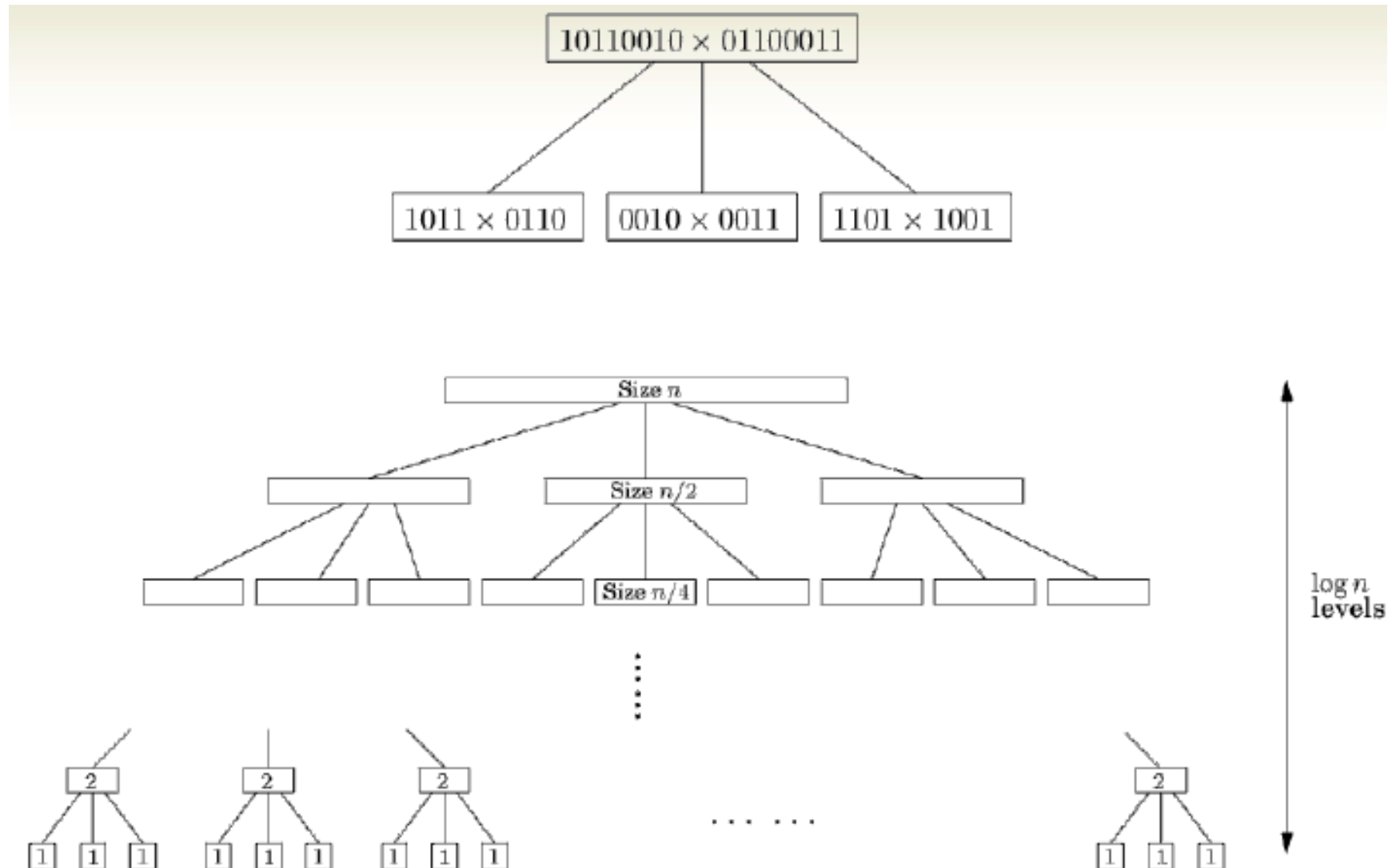
- Há uma solução alternativa por Divisão e Conquista?

# Multiplicação de inteiros grandes (bignum)

---

- Sim !!!
- Solução alternativa por Divisão e Conquista
- Para evitar maiores complicações, vamos assumir que o número de dígitos em cada número é potência de 2
- A multiplicação de um número A por um número B pode ser efetuada dividindo-se o número original em dois super-dígitos e procedendo a multiplicação

# Multiplicação de inteiros grandes (bignum)



# Multiplicação de inteiros grandes (bignum)

---

Resumindo...

- Multiplicando bignums por Divisão e Conquista:
- **Divisão:** Dividir cada número em dois números com a metade da quantidade de dígitos
- **Conquista:** Proceder a multiplicação das quatro partes
- **Combinação:** Combinar os resultados através dos respectivos deslocamentos e adições

# Divisão e Conquista

---

- Na aplicação da **técnica de decomposição**, frequentemente há casos em que um mesmo subproblema aparece diversas vezes ao longo do processo.
- A decomposição pura e simples é incapaz de reconhecer este fato.
- Nestes casos, é conveniente utilizar uma variação da decomposição denominada de **PROGRAMAÇÃO DINÂMICA**.

# See you

---



## Perguntas?