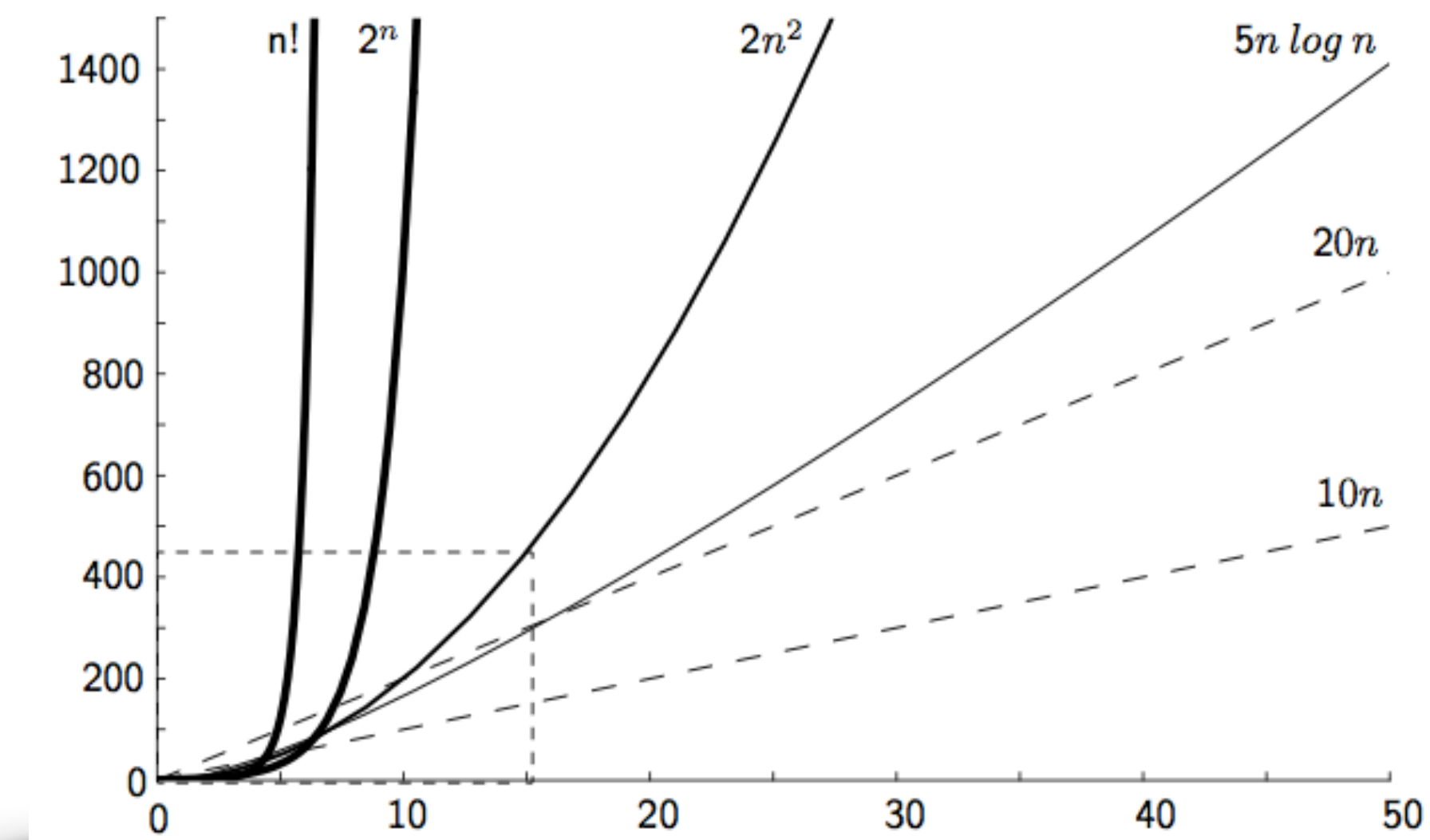


Profa. Dra. Raquel C. de Melo-Minardi
Departamento de Ciência da Computação
Instituto de Ciências Exatas
Universidade Federal de Minas Gerais



MÓDULO 3

COMPLEXIDADE DE ALGORITMOS

Função de complexidade – Parte III

ALGORITMO MAIORMENOR3

1. Vamos comparar os elementos aos pares, separando-os sempre em dois subconjuntos: o dos que foram maiores e o dos que foram menores na comparação de que participaram. Note que isso nos renderia no máximo **$n/2$ comparações** (considerando um número par de elementos na lista)
 2. Obteremos então o maior elemento na metade da lista que tem os elementos que venceram as comparações como um custo ótimo de **no máximo $n/2-1$ comparações** (usando o algoritmo “maior” já apresentado anteriormente que é ótimo)
 3. Obteremos o menor elemento de forma semelhante à obtenção do maior elemento a um custo também de **no máximo $n/2-1$**
- Somando essas três funções esse algoritmo teria a seguinte função de complexidade

$$f(n) = 3n/2 - 2$$

ALGORITMO MAIORMENOR3

```
def maiorMenor3(lista):  
    if (len(lista)%2 == 1):           # Se lista tem tamanho ímpar, faz com  
        lista.append(lista[0])      # que se torne par duplicando um valor  
                                    # qualquer (no caso o primeiro)  
  
    if (lista[0] < lista[1]):  
        menor = lista[0]  
        maior = lista[1]  
    else:  
        menor = lista[1]  
        maior = lista[0]
```

ALGORITMO MAIORMENOR3

- ▶ A função “maiorMenor3” recebe uma lista como argumento
- ▶ Declaramos as variáveis `menor` e `maior` que armazenarão o menor e o maior valores ao longo da varredura da lista
- ▶ A variável `i` será usada para percorrer a lista

ALGORITMO MAIORMENOR3

```
def maiorMenor3(lista):  
(I)    if (len(lista)%2 == 1):           # Se lista tem tamanho ímpar, faz com  
        lista.append(lista[0]) # que se torne par duplicando um valor  
        # qualquer (no caso o primeiro)  
  
(II)   if (lista[0] < lista[1]):  
        menor = lista[0]  
        maior = lista[1]  
    else:  
        menor = lista[1]  
        maior = lista[0]
```

ALGORITMO MAIORMENOR3

- ▶ O comando condicional mostrado em I serve para tratar os casos em que a lista tem tamanho ímpar
- ▶ Considere o exemplo no qual temos a lista 4 6 8 3 5 (5 elementos)
 - ▶ O menor elemento será 3 e o maior o 8
- ▶ Duplicamos o elemento `lista[0]` (que nesse exemplo é 4) colocando-o no final da lista através do comando `lista.append(lista[0])` resultando em 4 6 8 3 5 4
- ▶ **Não há prejuízo à corretude** do resultado final
- ▶ **Não** temos que **tratar nenhuma excepcionalidade** no código

ALGORITMO MAIORMENOR3

```
def maiorMenor3(lista):  
(I)    if (len(lista)%2 == 1):           # Se lista tem tamanho ímpar, faz com  
        lista.append(lista[0]) # que se torne par duplicando um valor  
        # qualquer (no caso o primeiro)  
  
(II)   if (lista[0] < lista[1]):  
        menor = lista[0]  
        maior = lista[1]  
    else:  
        menor = lista[1]  
        maior = lista[0]
```

ALGORITMO MAIORMENOR3

- ▶ O condicional destacado em **II** inicializa as variáveis `maior` e `menor`
- ▶ Como trabalharemos sempre em pares, optamos por pegar o primeiro par de elementos `lista[0]` e `lista[1]` usando o menor deles para inicializar `menor` e o maior deles para inicializar `maior`

ALGORITMO MAIORMENOR3

```
        i=2;
(III)  while (i < len(lista)):
(IV)      if lista[i] > lista[i+1]:
(V)          if lista[i] > maior:
                maior = lista[i]
(VI)      if lista[i+1] < menor:
                menor = lista[i+1]

            else:
                if lista[i+1] > maior:
                    maior = lista[i+1]
                if lista[i] < menor:
                    menor = lista[i]

            i+=2

tupla = (menor, maior)
return tupla
```

ALGORITMO MAIORMENOR3

- ▶ O código **III** é um laço que inicia com $i=2$, ou seja, avaliando a lista a partir do seu terceiro elemento e o trabalhará em pares
- ▶ A idéia desse laço é implementar o passo (1) do algoritmo explicado previamente em alto nível *"Vamos comparar os elementos aos pares, separando-os sempre em dois subconjuntos: o dos que foram maiores e o dos que foram menores na comparação de que participaram."*
- ▶ Perceba que o último comando o laço é $i+=2$ que incrementa o indexador em duas posições passando a avaliar o próximo par

ALGORITMO MAIORMENOR3

```
    i=2;
(III)  while (i < len(lista)):
(IV)      if lista[i] > lista[i+1]:
(V)          if lista[i] > maior:
                maior = lista[i]
(VI)      if lista[i+1] < menor:
                menor = lista[i+1]

        else:
            if lista[i+1] > maior:
                maior = lista[i+1]
            if lista[i] < menor:
                menor = lista[i]

        i+=2

tupla = (menor, maior)
return tupla
```

ALGORITMO MAIORMENOR3

- ▶ O condicional **IV** testa qual dos elementos do par (`lista[i]` e `lista[i+1]`) é o maior simulando como se a lista estivesse sendo dividida em duas metades como explicado também no passo (1): “(...) *separando-os sempre em dois subconjuntos: o dos que foram maiores e o dos que foram menores na comparação de que participaram.*”
- ▶ Essa divisão da lista não acontece em termos de estrutura de dados mas apenas do código

ALGORITMO MAIORMENOR3

```
        i=2;
(III)  while (i < len(lista)):
(IV)      if lista[i] > lista[i+1]:
(V)          if lista[i] > maior:
                maior = lista[i]
(VI)      if lista[i+1] < menor:
                menor = lista[i+1]

            else:

                if lista[i+1] > maior:
                        maior = lista[i+1]
                if lista[i] < menor:
                        menor = lista[i]

            i+=2

tupla = (menor, maior)
return tupla
```

ALGORITMO MAIORMENOR3

- ▶ Dentro desse condicional **IV** há o outro condicional **V** que resolve essa questão de avaliar se algum dos elementos do par é o novo menor ou maior elementos conforme explicado nos passos (2) e (3) do algoritmo *"Obteremos então o maior elemento na metade da lista que tem os elementos que venceram as comparações como um custo ótimo de no máximo $n/2-1$ comparações (usando o algoritmo "maior" já apresentado anteriormente que é ótimo)"* e *"Obteremos o menor elemento de forma semelhante à obtenção do maior elemento a um custo também de no máximo $n/2-1$."*
- ▶ A divisão da lista não ocorre então na realidade em termos de quebrar uma lista em duas mas sim no código por meio dos `ifs`

ALGORITMO MAIORMENOR3

```
        i=2;
(III)  while (i < len(lista)):
(IV)      if lista[i] > lista[i+1]:
(V)          if lista[i] > maior:
                maior = lista[i]
(VI)      if lista[i+1] < menor:
                menor = lista[i+1]

            else:

                if lista[i+1] > maior:
                    maior = lista[i+1]
                if lista[i] < menor:
                    menor = lista[i]

            i+=2

tupla = (menor, maior)
return tupla
```

ALGORITMO MAIORMENOR3

- ▶ Por fim, observe em **VII** que essa função retorna uma lista de duas posições a saber:
 - ▶ a primeira é o **menor** elemento da lista
 - ▶ a segunda é o **maior** elemento da lista

CONCLUSÃO

- ▶ Com isso finalizamos a explicação do algoritmo que, como provado em [Ziviani, 2004], é o ótimo para o problema de se obter o menor e o maior elementos em um arranjo
- ▶ Finalizamos também um exemplo prático da necessidade de se avaliar a complexidade de um algoritmo em termos dos seus melhor caso, pior caso e caso médio
- ▶ A tabela a seguir resume o comparativo entre as três funções apresentadas

f(n)			
Algoritmos	Melhor caso	Pior caso	Caso médio
maiorMenor1	$2(n-1)$	$2(n-1)$	$2(n-1)$
maiorMenor2	$n-1$	$2(n-1)$	$3n/2 - 3/2$
maiorMenor3	$3n/2-2$	$3n/2-2$	$3n/2-2$