# Noções de Complexidade

Unidade I: Análise de Algoritmos

### Agenda

- Exercícios Iniciais
- Contagem de Operações
- Funções de Complexidade
- Noção sobre a Notação Θ
- Exercícios

## **Exercícios Iniciais**

### Exercício Resolvido (1): Resolva as Equações

a) 
$$2^0 =$$

d) 
$$2^3 =$$

g) 
$$2^6 =$$

$$i) 2^9 =$$

b) 
$$2^1 =$$

e) 
$$2^4 =$$

h) 
$$2^7 =$$

k) 
$$2^{10} =$$

c) 
$$2^2 =$$

f) 
$$2^5 =$$

i) 
$$2^8 =$$

I) 
$$2^{11} =$$

### Exercício Resolvido (1): Resolva as Equações

a) 
$$2^0 =$$

d) 
$$2^3 =$$

g) 
$$2^6 =$$

$$i) 2^9 =$$

b) 
$$2^1 =$$

e) 
$$2^4 =$$

h) 
$$2^7 =$$

k) 
$$2^{10} =$$

c) 
$$2^2 =$$

f) 
$$2^5 =$$

i) 
$$2^8 =$$

I) 
$$2^{11} =$$

Pause!

### Exercício Resolvido (1): Resolva as Equações

a) 
$$2^0 = 1$$

d) 
$$2^3 = 8$$

g) 
$$2^6 = 64$$

j) 
$$2^9 = 512$$



b) 
$$2^1 = 2$$

e) 
$$2^4 = 16$$

h) 
$$2^7 = 128$$

k) 
$$2^{10} = 1024$$

c) 
$$2^2 = 4$$

f) 
$$2^5 = 32$$

i) 
$$2^8 = 256$$

I) 
$$2^{11} = 2048$$

### Exercício Resolvido (2): Resolva as Equações

d) 
$$lg(256) =$$

g) 
$$\lg(32) =$$

$$j) lg(4) =$$

b) 
$$lg(1024) =$$

e) 
$$\lg(128) =$$

h) 
$$lg(16) =$$

$$k) \lg(2) =$$

c) 
$$\lg(512) =$$

$$f) lg(64) =$$

i) 
$$lg(8) =$$

$$I) \lg(1) =$$

### Exercício Resolvido (2): Resolva as Equações

a) 
$$\lg(2048) =$$

d) 
$$lg(256) =$$

g) 
$$\lg(32) =$$

$$j) lg(4) =$$

b) 
$$lg(1024) =$$

e) 
$$\lg(128) =$$

h) 
$$lg(16) =$$

$$k) lg(2) =$$

c) 
$$\lg(512) =$$

$$f) \lg(64) =$$

i) 
$$lg(8) =$$

I) 
$$\lg(1) =$$

# Pause!

### Exercício Resolvido (2): Resolva as Equações

a) 
$$\lg(2048) = 11$$
 d)  $\lg(256) = 8$ 

g) 
$$\lg(32) = 5$$

$$j) \lg(4) = 2$$



b) 
$$\lg(1024) = 10$$
 e)  $\lg(128) = 7$ 

h) 
$$lg(16) = 4$$

k) 
$$lg(2) = 1$$

c) 
$$\lg(512) = 9$$

f) 
$$lg(64) = 6$$

i) 
$$lg(8) = 3$$

I) 
$$lg(1) = 0$$

### Exercício Resolvido (3): Resolva as Equações

a) 
$$4,01 =$$

g) 
$$\lg(17) =$$

e)
$$|g(16)|=$$

h)
$$|g(17)|=$$

k)
$$|g(15)| =$$

### Exercício Resolvido (3): Resolva as Equações

a) 
$$4,01 =$$

g) 
$$\lg(17) =$$

$$j) lg(15) =$$

e)
$$|g(16)|=$$

h)
$$|g(17)|=$$

$$k)[g(15)] =$$

Pause!

### Exercício Resolvido (3): Resolva as Equações

a)
$$4,01 = 5$$

g) 
$$\lg(17) = 4,087$$
 j)  $\lg(15) = 3,907$ 



e)
$$|g(16)| = 4$$

h)
$$|g(17)| = 5$$

$$k)[g(15)] = 4$$

c) 
$$4,99 = 5$$

$$f)|g(16)| = 4$$

a) 
$$f(n) = n^3$$

b) 
$$f(n) = n^2$$

c) 
$$f(n) = n \times lg(n)$$

$$d) f(n) = n$$

e) 
$$f(n) = sqrt(n)$$

$$f) f(n) = lg(n)$$

a) 
$$f(n) = n^3$$

b) 
$$f(n) = n^2$$

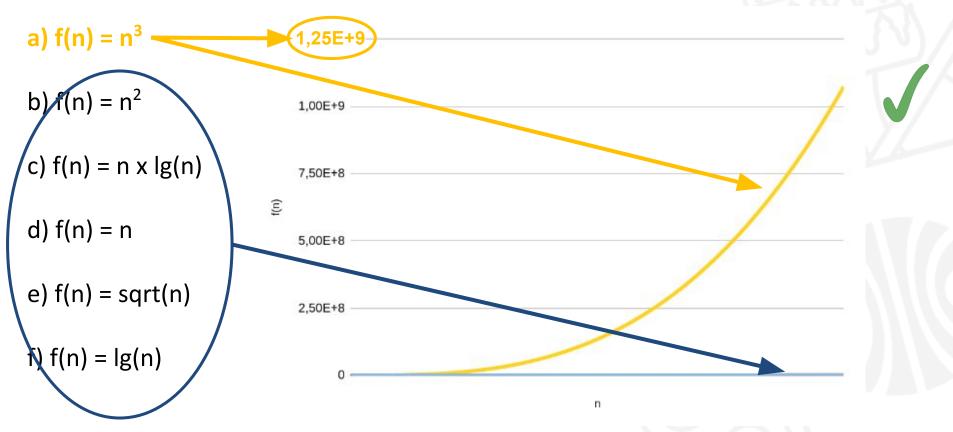
c) 
$$f(n) = n \times lg(n)$$

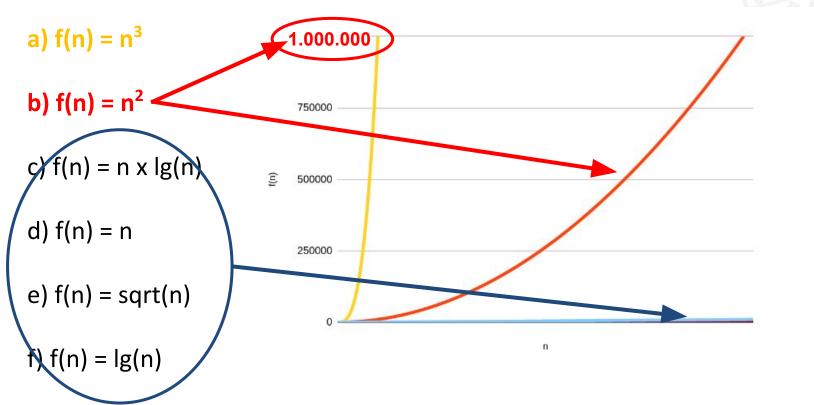
$$d) f(n) = n$$

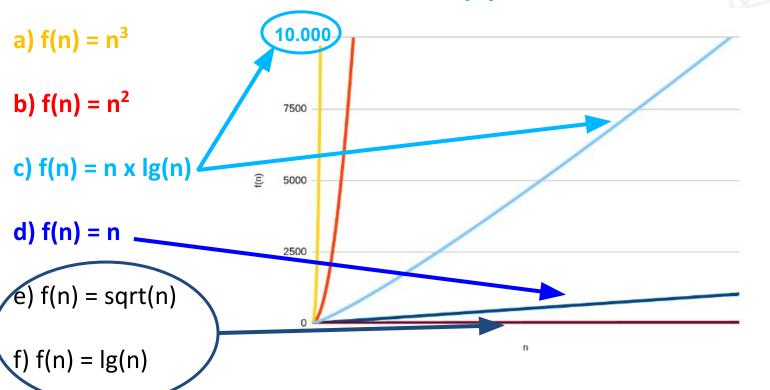
$$e) f(n) = sqrt(n)$$

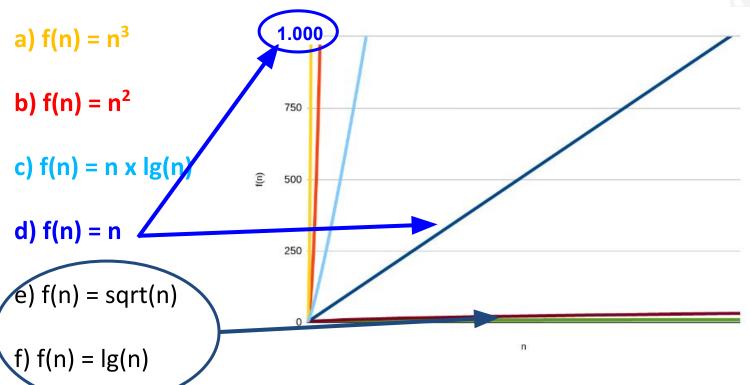
$$f) f(n) = Ig(n)$$

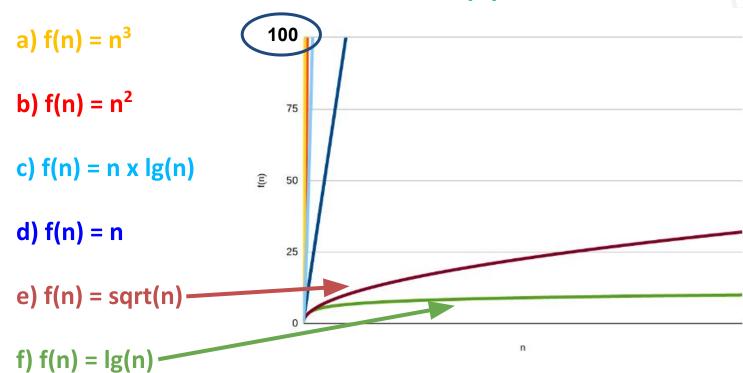












a) 
$$f(n) = n^2$$

b) 
$$f(n) = 2 x | -n^2 |$$

c) 
$$f(n) = 3n^2 + 5n - 3$$

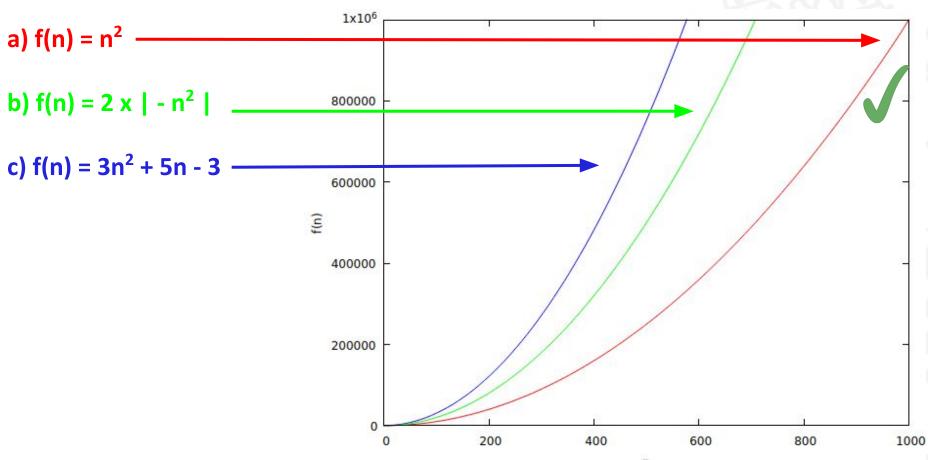


a) 
$$f(n) = n^2$$

b) 
$$f(n) = 2 x | -n^2 |$$

c) 
$$f(n) = 3n^2 + 5n - 3$$





# Contagem de Operações

### Agenda

- Exercícios Iniciais
- Contagem de Operações
- Funções de Complexidade
- Noção sobre a Notação Θ

- Estrutura sequencial e condicional
- Estrutura de repetição simples
- Estrutura de repetição dupla
- Estrutura de repetição com custo logarítmico
- Mais exercícios resolvidos

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
...
a--;
a -= 3;
a = a - 2;
```

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
...
a--;
a -= 3;
a = a - 2;
```



Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
a--;
a -= 3;
a = a - 2; //três subtrações
```

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
if (a - 5 < b - 3){
    i--;
    --b;
    a -= 3;
} else {
    j--;
}</pre>
```

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
if (a - 5 < b - 3){
    i--;
    --b;
    a -= 3;
} else {
    j--;
}</pre>
```



• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

#### **Cenários Possíveis**

- Melhor caso: menor "tempo de execução" para todas entradas possíveis de tamanho n
- Pior caso: maior "tempo de execução" para todas entradas possíveis
- Caso médio (ou esperado)<sup>(1)</sup>: média dos tempos de execução para todas as entradas possíveis

### **Contagem com Condicional**

Corresponde ao custo da condição mais o de uma das listas (verdadeira/falsa)

```
if ( condição() ){
    listaVerdadeiro();
} else {
    listaFalso();
}

Melhor caso: condição() + mínimo(listaVerdadeiro(), listaFalso())
Pior caso: condição() + máximo(listaVerdadeiro(), listaFalso())
```

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
...
if (a - 5 < b - 3 || c - 1 < d - 3){
    i--;
    --b;
    a -= 3;
} else {
    j--;
}</pre>
```



Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:



```
...

if (a - 5 < b - 3 || c - 1 < d - 3){
    i--;
    --b;
    a -= 3;
} else {
    j--;
}

Melhor ca
```

Α	В	OR
F	X	Х
Т	X	Т

Pior caso (7 subtrações): acontece quando a primeira condição do if é falsa e a segunda, verdadeira. Se a primeira é verdadeira, o *C-like* nem executa a segunda condição

Melhor caso (5 subtrações): acontece quando a primeira condição do if é verdadeira ou ambas são falsas

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:



```
...
if (a - 5 < b - 3 || c - 1 < d - 3){
    i--;
    --b;
    a -= 3;
} else {
    j--;
}</pre>
```

Α	В	OR
F	Х	X
T	Х	Т
Α	В	AND
F	X	F

Operador AND: Se a primeira condição é falsa, o *C-like* nem executa a segunda

#### Agenda

- Exercícios Iniciais
- Contagem de Operações
- Funções de Complexidade
- Noção sobre a Notação Θ

- Estrutura sequencial e condicional
- Estrutura de repetição simples
- Estrutura de repetição dupla
- Estrutura de repetição com custo logarítmico
- Mais exercícios resolvidos

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:



**PUC Minas Virtual** 

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

#### Contagem com Repetição

 Temos n iterações quando o contador da estrutura de repetição começa com zero, repete enquanto menor que n e é incrementado em uma unidade

```
for (int i = 0; i < n; i++){
    lista();
}</pre>
```

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

**Observação**: Sua resposta deve ser em função de *n* 

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

**Observação**: Sua resposta deve ser em função de *n* 



**PUC Minas Virtual** 

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
/
```

**Observação**: Sua resposta deve ser em função de *n* 

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:



**PUC Minas Virtual** 

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:



#### Por exemplo:

#### Contagem com Repetição

• Temos (n-a) iterações quando o contador da estrutura de repetição começa com a, repete enquanto menor que n e é incrementado em uma unidade

```
for (int i = a; i < n; i++){
    lista();
}</pre>
```

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
...
int i = 0, b = 10;

while (i < 3){
    i++;
    b--;
}
```

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
...
int i = 0, b = 10;

while (i < 3){
    i++;
    b--;
}</pre>
```

Pause!

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
/
```

```
...
int i = 0, b = 10;

// Faremos subtrações quando
// o valor de i igual a 0, 1 e 2,
while (i < 3){
    i++;
    b--;
}
```

#### Contagem com Repetição

 Corresponde ao custo da condição mais o número de iterações multiplicado pela soma dos custos da condição e da lista a ser repetida

```
while ( condição() ){
    lista();
}

Custo: condição() + n x (lista() + condição()), onde n é o número de vezes
    que o laço será repetido
```

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
...
int i = 0, b = 10;

do {
    i++;
    b--;
} while (i < 3);
```

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
1
```

```
...
int i = 0, b = 10;

do {
    i++;
    b--;
} while (i < 3);
```

Pause!

**PUC Minas Virtual** 

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
/
```

#### Contagem com Repetição: do-while

 Corresponde ao número de iterações multiplicado pela soma dos custos da lista a ser repetida e da condição

```
do {
    lista();
} while ( condição() );

Custo: n x (lista() + condição()), onde n é o número de vezes
    que o laço será repetido
```

#### Agenda

- Exercícios Iniciais
- Contagem de Operações
- Funções de Complexidade
- Noção sobre a Notação Θ

- Estrutura sequencial e condicional
- Estrutura de repetição simples
- Estrutura de repetição dupla
- Estrutura de repetição com custo logarítmico
- Mais exercícios resolvidos

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```



**PUC Minas Virtual** 

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
...

for (int i = 0; i < 3; i++){

    for (int j = 0; j < 2; j++){

        a--;

    }
}
```

Solução fácil: 3 x 2 x 1

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){

for (int j = 0; j < 2; j++){

a--;
}
}
```

Solução fácil:  $3 \times 2 \times 1$ 

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

Solução fácil: 3 x 2 x 1

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

Solução fácil:  $3 \times 2 \times 1$ 

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for [int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0		

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0		

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0	0	

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0	0	

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

i	j	sub
0	0	1

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0	1	1

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0	1	1

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

i	j	sub
0	1	2

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0	2	2

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
0	2	2

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3 i++) {
    for (int j = 0; j < 2; j++) {
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1		2

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1		2

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	0	2

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	0	2

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

i	j	sub
1	0	3

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	1	3

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	1	3

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

i	j	sub
1	1	4

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	2	4

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
1	2	4

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3 i++) {
    for (int j = 0; j < 2; j++) {
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2		4

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2		4

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2	0	4

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2	0	4

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

i	j	sub
2	0	5

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2	1	5

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2	1	5

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

i	j	sub
2	1	6

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2	2	6

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
2	2	6

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3 i++) {
    for (int j = 0; j < 2; j++) {
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
3		6

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
3		6

• Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < 3; i++){
    for (int j = 0; j < 2; j++){
        a--;
    }
}</pre>
```

i	j	sub
		6

#### Agenda

- Exercícios Iniciais
- Contagem de Operações
- Funções de Complexidade
- Noção sobre a Notação Θ

- Estrutura sequencial e condicional
- Estrutura de repetição simples
- Estrutura de repetição dupla
- Estrutura de repetição com custo logarítmico
- Mais exercícios resolvidos

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
...
for (int i = n; i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
...
for (int i = n; i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```



**PUC Minas Virtual** 

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
/
```

```
...
for (int i = n); i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
32	0

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
/
```

```
...
for (int i = n[i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
32	0

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
...

for (int i = n; i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
32	1

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
/
```

```
...
for (int i = n; i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
16	1

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
/
```

```
...

for (int i = n[i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
16	1

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

i	mult
16	2

• Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
/
```

```
...
for (int i = n; i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
8	2

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = n i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
8	2

• Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
/
```

```
...

for (int i = n; i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
8	3

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
...
for (int i = n; i > 0; i /= 2){

a *= 2;
}
```

i	mult
4	3

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
...

for (int i = n[i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
4	3

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
/
```

```
...

for (int i = n; i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
4	4

• Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
/
```

```
...
for (int i = n; i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
2	4

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
...
for (int i = n[i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
2	4

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
/
```

```
...

for (int i = n; i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
2	5

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
...

for (int i = n; i > 0; i /= 2){

a *= 2;
}
```

i	mult
1	5

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
/
```

```
for (int i = n[i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
1	5

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
/
```

```
...

for (int i = n; i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
1	6

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
/
```

```
...
for (int i = n; i > 0; i /= 2){

a *= 2;
}
```

i	mult
0	6

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = n[i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

i	mult
0	6

$$lg(n) + 1 vezes$$

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
...

for (int i = n, i > 0; i /= 2){

a *= 2;
}
```

Supondo n =  $2^5$  = 32, temos:

i	mult
0	6

lg(n) + 1 vezes

#### Por exemplo:

$$n = 8 \Rightarrow 4 \text{ vezes}$$
  
 $n = 16 \Rightarrow 5 \text{ vezes}$   
 $n = 64 \Rightarrow 7 \text{ vezes}$ 

- - -

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = n i > 0; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

O que acontece quando *n* não é uma potência de 2?



Calcule o número de multipl

```
...

for (int i = n i > 0; i /= 2){

a *= 2;
}
```

O que acontece quando *n* não é uma potência de 2?

Temos | Ig(n) | + 1 multiplicações

n	valores de i	multiplicações	
16	16 8 4 2 1	5	C
17	17 8 4 2 1	5	
18	18 9 4 2 1	5	H
19	199421	5	
20	20 10 5 2 1	5	
21	21 10 5 2 1	5	
22	22 11 5 2 1	5	
23	23 11 5 2 1	5	
24	24 12 6 3 1	5	H
25	25 12 6 3 1	5	┝
26	26 13 6 3 1	5	
27	27 13 6 3 1	5	s
28	28 14 7 3 1	5	e
29	29 14 7 3 1	5	e
30	30 15 7 3 1	5	٦
31	31 15 7 3 1	5	
32	32 16 8 4 2 1 0	6	٦

n	valores de i	multiplicações
32	32 16 8 4 2 1	6
33	33 16 8 4 2 1	6
34	34 17 8 4 2 1	6
35	35 17 8 4 2 1	6
36	36 18 9 4 2 1	6
37	37 18 9 4 2 1	6
38	38 19 9 4 2 1	6
39	39 19 9 4 2 1	6
40	40 20 10 5 2 1	6
41	41 20 10 5 2 1	6
42	42 21 10 5 2 1	6
43	43 21 10 5 2 1	6
44	44 22 11 5 2 1	6
45	45 22 11 5 2 1	6
46	46 23 11 5 2 1	6
47	47 23 11 5 2 1	6
48	48 24 12 6 3 1	6
49	49 24 12 6 3 1	6
50	50 25 12 6 3 1	6
51	51 25 12 6 3 1	6
52	52 26 13 6 3 1	6
53	53 26 13 6 3 1	6
54	54 27 13 6 3 1	6
55	55 27 13 6 3 1	6
56	56 28 14 7 3 1	6
57	57 28 14 7 3 1	6
58	58 29 14 7 3 1	6
59	59 29 14 7 3 1	6
60	60 30 15 7 3 1	6
61	61 30 15 7 3 1	6
62	62 31 15 7 3 1	6
63	63 31 15 7 3 1	6
64	64 32 16 8 4 2 1	7

#### Contagem de Operações com Repetição

 Temos um custo logarítmico quando a estrutura de repetição reduzir sistematicamente o escopo de busca pela metade

```
...

for (int i = n; i > 0; i /= 2){

    lista();
}
```

#### Agenda

- Exercícios Iniciais
- Contagem de Operações
- Funções de Complexidade
- Noção sobre a Notação Θ

- Estrutura sequencial e condicional
- Estrutura de repetição simples
- Estrutura de repetição dupla
- Estrutura de repetição com custo logarítmico
- Mais exercícios resolvidos

- Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de subtrações pedido em:
  - a)  $3n + 2n^2$
  - b)  $5n + 4n^3$
  - c)  $\lg(n) + n$
  - d)  $2n^3 + 5$
  - e)  $2n^4 + 2n^2 + n/2$
  - f)  $\lg(n) + 5 \lg(n)$

- Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de subtrações pedido em:
  - a)  $3n + 2n^2$
  - b)  $5n + 4n^3$
  - c)  $\lg(n) + n$
  - d)  $2n^3 + 5$
  - e)  $2n^4 + 2n^2 + n/2$
  - f)  $\lg(n) + 5 \lg(n)$



Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de

subtrações pedido em:

```
a) 3n + 2n^2
```

b) 
$$5n + 4n^3$$

c) 
$$\lg(n) + n$$

d) 
$$2n^3 + 5$$

e) 
$$2n^4 + 2n^2 + n/2$$

f) 
$$\lg(n) + 5 \lg(n)$$

```
i = 0;
while (i < n)
      i++;
      a--; b--; c--;
for (i = 0; i < n; i++){
      for (j = 0; j < n; j++)
             a--; b--;
```

- Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de subtrações pedido em:
  - a)  $3n + 2n^2$
  - b)  $5n + 4n^3$
  - c)  $\lg(n) + n$
  - d)  $2n^3 + 5$
  - e)  $2n^4 + 2n^2 + n/2$
  - f)  $\lg(n) + 5 \lg(n)$



Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de

subtrações pedido em:

a) 
$$3n + 2n^2$$

b) 
$$5n + 4n^3$$

c) 
$$\lg(n) + n$$

d) 
$$2n^3 + 5$$

e) 
$$2n^4 + 2n^2 + n/2$$

f) 
$$\lg(n) + 5 \lg(n)$$

```
i = 0;
while (i < n)
      i++;
      a--; b--; c--; d--; e--;
for (i = 0; i < n; i++){
      for (j = 0; j < n; j++)
             for (k = 0; k < n; k++, a--, b--, c--, d--);
```

- Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de subtrações pedido em:
  - a)  $3n + 2n^2$
  - b)  $5n + 4n^3$
  - c)  $\lg(n) + n$
  - d)  $2n^3 + 5$
  - e)  $2n^4 + 2n^2 + n/2$
  - f)  $\lg(n) + 5 \lg(n)$



Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de

subtrações pedido em:

```
a) 3n + 2n^2
```

b) 
$$5n + 4n^3$$

c) 
$$\lg(n) + n$$

d) 
$$2n^3 + 5$$

e) 
$$2n^4 + 2n^2 + n/2$$

f) 
$$\lg(n) + 5 \lg(n)$$

```
i = 1;
while (i < n)
      i*= 2;
      a--;
for (i = 0; i < n; i++){
      a--;
```

- Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de subtrações pedido em:
  - a)  $3n + 2n^2$
  - b)  $5n + 4n^3$
  - c)  $\lg(n) + n$
  - d)  $2n^3 + 5$
  - e)  $2n^4 + 2n^2 + n/2$
  - f)  $\lg(n) + 5 \lg(n)$



Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de

subtrações pedido em:

a) 
$$3n + 2n^2$$

b) 
$$5n + 4n^3$$

c) 
$$\lg(n) + n$$

d) 
$$2n^3 + 5$$

e) 
$$2n^4 + 2n^2 + n/2$$

f) 
$$\lg(n) + 5 \lg(n)$$

```
for (i = 0; i < n; i++)
      for (j = 0; j < n; j++){
             for (k = 0; k < n; k++, a--, b--);
a--; b--; c--; d--; e--;
```

- Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de subtrações pedido em:
  - a)  $3n + 2n^2$
  - b)  $5n + 4n^3$
  - c)  $\lg(n) + n$
  - d)  $2n^3 + 5$
  - e)  $2n^4 + 2n^2 + n/2$
  - f)  $\lg(n) + 5 \lg(n)$



Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de

subtrações pedido em:

a) 
$$3n + 2n^2$$

b) 
$$5n + 4n^3$$

c) 
$$\lg(n) + n$$

d) 
$$2n^3 + 5$$

e) 
$$2n^4 + 2n^2 + n/2$$

f) 
$$\lg(n) + 5 \lg(n)$$

```
for (i = 0; i < n; i++)
      for (j = 0; j < n; j++){
            a--; b--;
             for (k = 0; k < n; k++)
                   for (I = 0; I < n; I++, c--; d--);
      if (i % 2 == 0) e--;
```

- Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de subtrações pedido em:
  - a)  $3n + 2n^2$
  - b)  $5n + 4n^3$
  - c)  $\lg(n) + n$
  - d)  $2n^3 + 5$
  - e)  $2n^4 + 2n^2 + n/2$
  - f)  $\lg(n) + 5 \lg(n)$



 Faça um método que receba um número inteiro n e efetue o número de subtrações pedido em:

```
a) 3n + 2n^2
```

b) 
$$5n + 4n^3$$

c) 
$$\lg(n) + n$$

d) 
$$2n^3 + 5$$

e) 
$$2n^4 + 2n^2 + n/2$$

```
f) \lg(n) + 5 \lg(n)
```

```
i = 1;

while (i < n){

i*= 2;

a--; b--; c--; d--; e--; f--;
}
```

# Funções de Complexidade

#### Funções de Complexidade

- Resultam da contagem do número de operações
- Mensuram a quantidade de recursos (como tempo e espaço) que um algoritmo requer à medida que aumentamos o tamanho da sua entrada
- Podem ter como entrada, por exemplo:
  - Tamanho do array (pesquisa e ordenação)
  - Número de vértices (algoritmos em grafos)

# Exemplo: Algoritmo de Ordenação por Seleção

Números de comparações e movimentações entre elementos do array

$$c(n)=rac{n^2}{2}-rac{n}{2}$$
  $m(n)=3n-3$ 

Por exemplo, quando n = 10, temos:

$$c(10) = \frac{10^2}{2} - \frac{10}{2} = 45$$
  $m(10) = 3 \times 10 - 3 = 27$ 

Por exemplo, quando n = 100, temos:

$$c(100) = \frac{100^2}{2} - \frac{100}{2} = 4950$$
  $m(100) = 3 \times 100 - 3 = 997$ 

#### Exemplo de Funções de Complexidade

 Considere os algoritmos abaixo e suas funções de complexidade para o número de subtrações

$$f(n) = \begin{cases} 3, & \text{no melhor caso} \\ 5, & \text{no pior caso} \end{cases}$$

#### Algumas Funções de Complexidade

- Função de complexidade de tempo mensura o tempo (número de execuções da operação relevante) necessário na execução de um algoritmo
- Função de complexidade de espaço mensura a quantidade de memória necessária na execução de um algoritmo
- Função de complexidade de energia mensura a energia consumida na execução de um algoritmo



**PUC Minas Virtual** 

- Da mesma forma que calculamos o custo de um churrasco:
  - Carne: 400 gramas por pessoa (preço médio do kg R\$ 20,00 picanha, asinha, coraçãozinho ...)
  - Cerveja: 1,2 litros por pessoa (litro R\$ 3,80)
  - Refrigerante: 1 litro por pessoa (Garrafa 2 litros R\$ 3,50)

Exercício: Monte a função de complexidade (ou custo) do nosso churrasco

- Da mesma forma que calculamos o custo de um churrasco:
  - Carne: 400 gramas por pessoa (preço médio do kg R\$ 20,00 picanha, asinha, coraçãozinho ...)
  - Cerveja: 1,2 litros por pessoa (litro R\$ 3,80)
  - Refrigerante: 1 litro por pessoa (Garrafa 2 litros R\$ 3,50)

Exercício: Monte a função de complexidade (ou custo) do nosso churrasco

$$f(n) = n * \frac{400}{1000} * 20 + n * 1, 2 * 3, 8 + n * 1 * \frac{3, 5}{2} = 14, 31 * n$$

- Da mesma forma que calculamos o custo de uma viagem:
  - Passagem
  - Hotel
  - Saídas

## Cálculo de Complexidade

- Outros laços: sempre consideramos o limite superior
- Métodos: consideramos o custo do método
- Métodos recursivos: utilizamos equações de recorrência<sup>(1)</sup>

## Algoritmo Ótimo

Algoritmo cujo custo é igual ao menor custo possível

• Encontre o menor valor em um *array* de inteiros

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

• Encontre o menor valor em um *array* de inteiros

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

1º) Qual é a operação relevante?

2º) Quantas vezes ela será executada?

• Encontre o menor valor em um *array* de inteiros

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
     if (min > array[i]){
          min = array[i];
     }
}
```

1º) Qual é a operação relevante?R: Comparação entre elementos do array

2º) Quantas vezes ela será executada?

• Encontre o menor valor em um *array* de inteiros

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

1º) Qual é a operação relevante? R: Comparação entre elementos do *array* 

2º) Quantas vezes ela será executada?

Pause!

**PUC Minas Virtual** 

• Encontre o menor valor em um *array* de inteiros

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

1º) Qual é a operação relevante?R: Comparação entre elementos do array

2º) Quantas vezes ela será executada?R: Se tivermos n elementos: T(n) = n - 1

• Encontre o menor valor em um *array* de inteiros

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
     if (min > array[i]){
          min = array[i];
     }
}
```

1º) Qual é a operação relevante?R: Comparação entre elementos do array

2º) Quantas vezes ela será executada?R: Se tivermos n elementos: T(n) = n - 1

3º) O nosso T(n) = n - 1 é para qual dos três casos?

• Encontre o menor valor em um *array* de inteiros

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

Pause!

1º) Qual é a operação relevante? R: Comparação entre elementos do *array* 

2º) Quantas vezes ela será executada?R: Se tivermos n elementos: T(n) = n - 1

3º) O nosso T(n) = n - 1 é para qual dos três casos?

• Encontre o menor valor em um *array* de inteiros

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
     if (min > array[i]){
          min = array[i];
     }
}
```

1º) Qual é a operação relevante?R: Comparação entre elementos do array

2º) Quantas vezes ela será executada?R: Se tivermos n elementos: T(n) = n - 1

3º) O nosso T(n) = n - 1 é para qual dos três casos?

R: Em todos os casos

• Encontre o menor valor em um *array* de inteiros

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

4º) O nosso algoritmo é ótimo? Por que?

• Encontre o menor valor em um *array* de inteiros

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

4º) O nosso algoritmo é ótimo? Por que?



**PUC Minas Virtual** 

• Encontre o menor valor em um *array* de inteiros

```
int min = array[0];

for (int i = 1; i < n; i++){
    if (min > array[i]){
        min = array[i];
    }
}
```

4º) O nosso algoritmo é ótimo? Por que? R: Sim porque temos que testar todos os elementos para garantir nossa resposta

• Apresente a função de complexidade de tempo (número de comparações entre elementos do *array*) da pesquisa sequencial no melhor e no pior caso

```
boolean resp = false;

for (int i = 0; i < n; i++){
    if (array[i] == x){
        resp = true;
        i = n;
    }
}</pre>
```

• Apresente a função de complexidade de tempo (número de comparações entre elementos do *array*) da pesquisa sequencial no melhor e no pior caso

```
boolean resp = false;
for (int i = 0; i < n; i++){
    if (array[i] == x){
         resp = true;
         i = n;
               Pause!
```

**PUC Minas Virtual** 

 Apresente a função de complexidade de tempo (número de <u>comparações</u> <u>entre elementos do array</u>) da pesquisa sequencial no melhor e no pior caso

```
boolean resp = false;

for (int i = 0; i < n; i++){
    if (array[i] == x){
        resp = true;
        i = n;
    }
}</pre>
```

```
Melhor caso: elemento desejado na primeira posição t(n) = 1
```

<u>Pior caso</u>: elemento desejado não está no array ou está na última posição

$$t(n) = n$$

 Apresente a função de complexidade de tempo (número de comparações entre elementos do array) da pesquisa binária no melhor e no pior caso

```
boolean resp = false;
int dir = n - 1, esq = 0, meio, diferença;
while (esq <= dir) {</pre>
      meio = (esq + dir) / 2;
      diferença = (x - array[meio]);
      if (diferenca == 0){
            resp = true;
            esq = n;
      } else if (diferença > 0){
            esq = meio + 1;
      } else {
            dir = meio - 1;
```

 Apresente a função de complexidade de tempo (número de comparações entre elementos do array) da pesquisa binária no melhor e no pior caso

```
boolean resp = false;
int dir = n - 1, esq = 0, meio, diferença;
while (esq <= dir) {</pre>
      meio = (esq + dir) / 2;
      diferença = (x - array[meio]);
      if (diferenca == 0){
            resp = true;
            esq = n;
      } else if (diferença > 0){
            esq = meio + 1;
      } else {
            dir = meio - 1;
```



 Apresente a função de complexidade de tempo (número de comparações entre elementos do array) da pesquisa binária no melhor e no pior caso

```
boolean resp = false;
int dir = n-1, esq = 0, meio, diferença;
while (esq <= dir) {
      meio = (esq + dir) / 2;
      diferença = (x - array[meio]);
     if (diferenca == 0){
           resp = true;
           esq = n;
     } else if (diferença > 0){
           esq = meio + 1;
      } else {
           dir = meio - 1;
```

```
Melhor caso: elemento desejado está na posição [(esq+dir)/2] t(n) = 1
```

**Pior caso**: elemento desejado não está no array ou está na última posição procurada; contudo, lembrando que cada iteração reduz o espaço de busca pela metade

$$t(n) = lg(n)$$

Explique porque o Algoritmo de Seleção realiza m(n) = 3n - 3 movimentações de registros

```
for (int i = 0; i < (n - 1); i++) {
    int menor = i;
    for (int j = (i + 1); j < n; j++) {
        if (array[menor] > array[j]) {
            menor = j;
        }
    }
    swap(menor, i);
}

void swap(int a, int b) {
    int temp = array[a];
        array[a] = array[b];
        array[b] = temp;
}
```

ullet Explique porque o Algoritmo de Seleção realiza  $\,m(n)=3n-3\,$ 

movimentações de registros

```
for (int i = 0; i < (n - 1); i++) {
    int menor = i;
    for (int j = (i + 1); j < n; j++){
        if (array[menor] > array[j]){
            menor = j;
        }
    }
    swap(menor, i);
}
```

# Pause!

```
void swap(int a, int b) {
  int temp = array[a];
  array[a] = array[b];
  array[b] = temp;
}
```

• Explique porque o Algoritmo de Seleção realiza m(n) = 3n - 3 movimentações de registros

```
for (int i = 0; i < (n - 1); i++) {
    int memor = i;
    for (int j = (i + 1); j < n; j++) {
        if (array[menor] > array[j]) {
            menor = j;
        }
    }
    swap(menor, i);
}
```

```
<u>Todos os casos</u>: o laço repete (n-1) vezes
sendo que cada repetição chama o swap que
faz 3 movimentações, resultando em:
t(n) = 3 \times (n-1) = 3n - 3
```

```
void swap(int a, int b) {
  int temp = array[a];
  array[a] = array[b];
  array[b] = temp;
}
```

 Modifique o código do Algoritmo de Seleção para que ele contabilize o número de movimentações de registros

```
for (int i = 0; i < (n - 1); i++) {
    int menor = i;
    for (int j = (i + 1); j < n; j++){
        if (array[menor] > array[j]){
            menor = j;
        }
    }
    swap(menor, i);
}
```

 Modifique o código do Algoritmo de Seleção para que ele contabilize o número de movimentações de registros

```
for (int i = 0; i < (n - 1); i++) {
    int menor = i;
    for (int j = (i + 1); j < n; j++){
        if (array[menor] > array[j]){
            menor = j;
        }
    }
    swap(menor, i);
}
```



 Modifique o código do Algoritmo de Seleção para que ele contabilize o número de movimentações de registros

```
int mov = 0;
for (int i = 0; i < (n - 1); i++) {
      int menor = i;
      for (int j = (i + 1); j < n; j++){
            if (array[menor] > array[j]){
                  menor = j;
      swap(menor, i);
      mov += 3;
printf("Teoria: " + (3*n - 3));
printf("Prática: " + mov);
```

Explique porque o Algoritmo de Seleção realiza  $c(n) = \frac{n^2}{2} - \frac{n}{2}$  comparações entre registros

```
for (int i = 0; i < (n - 1); i++) {
    int menor = i;
    for (int j = (i + 1); j < n; j++){
        if (array[menor] > array[j]){
            menor = j;
        }
    }
    swap(menor, i);
}
```

• Explique porque o Algoritmo de Seleção realiza  $\,c(n)=rac{n^2}{2}-rac{n}{2}\,$  comparações entre registros

```
for (int i = 0; i < (n - 1); i++) {
    int menor = i;
    for (int j = (i + 1); j < n; j++){
        if (array[menor] > array[j]){
            menor = j;
        }
    }
    swap(menor, i);
}
```



Explique porque o Algoritmo de Seleção realiza  $c(n) = \frac{n^2}{2} - \frac{n}{2}$  comparações entre registros

```
for (int i = 0; i < (n - 1); i++) {
    int menor = i;
    for (int j = (i + 1); j < n; j++){
        if (array[menor] > array[j]){
            menor = j;
        }
    }
    swap(menor, i);
}
```

#### **CONSIDERAÇÕES INICIAIS:**

- 1) Comparações desejadas: no if
- 2) Laço externo repete (n-1) vezes, para: 0, 1, 2, ..., n-2
- 3) Laço interno repete n (i+1) vezes, para: i+1, i+2, i+3, ..., n-1

ullet Explique porque o Algoritmo de Seleção realiza  $\,c(n)=rac{n^2}{2}-rac{n}{2}\,$  comparações entre registros

```
for (int i = 0; i < (n - 1); i++) {
    int menor = i;
    for (int j = (i + 1); j < n; j++){
        if (array[menor] > array[j]){
            menor = j;
        }
    }
    swap(menor, i);
}
```

```
i 0 1 2 ... n-2 c(i) = (n - (i+1)) n-1 n-2 n-3 ... 1
```

#### **CONSIDERAÇÕES INICIAIS:**

- 1) Comparações desejadas: no if
- 2) Laço externo repete (n-1) vezes, para: 0, 1, 2, ..., n-2
- 3) Laço interno repete n (i+1) vezes, para: i+1, i+2, i+3, ..., n-1

ullet Explique porque o Algoritmo de Seleção realiza  $\,c(n)=rac{n^2}{2}-rac{n}{2}\,$ comparações entre registros

```
for (int i = 0; i < (n - 1); i++) {
    int menor = i;
    for (int j = (i + 1); j < n; j++){
        if (array[menor] > array[j]){
            menor = j;
        }
    }
    swap(menor, i);
}
```

```
c(n) = \sum_{i=0}^{n-2} (n-i-1)
```

**RESPOSTA:** 

## Noção sobre a Notação O

## Notação 19

- "Mão na roda" e pode ser lida como aproximadamente
- Abordada e detalhada posteriormente
- Neste ponto, apresentamos "somente" noções sobre a notação

# Notação Θ

- Identifica a tendência de crescimento de uma função de complexidade (número de operações), assim um algoritmo que realiza:
  - ∘ **f(n) = 1** operação é **⊕(1)**
  - f(n) = n operações é  $\Theta(n)$
  - $f(n) = n^2$  operações é  $\Theta(n^2)$
  - f(n) = lg(n) operações é  $\Theta(lg(n))$

### Notação 0

- Ignora as constantes, assim um algoritmo que realiza:
  - f(n) = 2, 3 ou 5 operações é  $\Theta(1)$
  - f(n) = 2n, 3n ou 5n operações é  $\Theta(n)$
  - o  $f(n) = 2n^2$ ,  $3n^2$  ou  $5n^2$  operações é  $\Theta(n^2)$
  - o f(n) = 2lg(n), 3lg(n) ou 5lg(n) operações é  $\Theta(lg(n))$

#### Notação Θ

- Ignora os termos com menor crescimento das funções de complexidade, assim um algoritmo que realiza:
  - $f(n) = 3n + 2n^2$  operações é  $\Theta(n^2)$
  - $f(n) = 5n + 4n^3$  operações é  $\Theta(n^3)$
  - f(n) = lg(n) + n operações é  $\Theta(n)$
  - $f(n) = 2n^3 + 5$  operações é  $\Theta(n^3)$
  - $\circ f(n) = 2n^4 + 2n^2 + n/2 \text{ operações } \in \Theta(n^4)$
  - f(n) = lg(n) + 5 lg(n) operações é  $\Theta(lg(n))$

#### Tipos de Funções

Ordem de complexidade	Tipo de função	Exemplos de funções
$\Theta(1)$	Constante	f(n) = 1 f(n) = 2 f(n) = 3 f(n) = 5
$\Theta(\lg n)$	Logarítmica	$\circ f(n) = \lg n$ $\circ f(n) = 2 \times \lg n$ $\circ f(n) = 3 \times \lg n$ $\circ f(n) = 5 \times \lg n$ $\circ f(n) = \lg(n) + 5\lg(n)$ $\circ f(n) = \lg(n) + 5$
$\Theta(n)$	Linear	$\circ f(n) = n$ $\circ f(n) = 2n$ $\circ f(n) = 3n$ $\circ f(n) = 5n$ $\circ f(n) = n + lg(n)$
$\Theta(n^2)$	Quadrática	$egin{array}{ll} \circ & f(n) = n^2 \ \circ & f(n) = 2n^2 \ \circ & f(n) = 3n^2 \ \circ & f(n) = 5n^2 \ \circ & f(n) = 3n + 2n^2 \end{array}$
$\Theta(n^3)$	Cúbica	$egin{array}{l} \circ f(n) = 5n + 4n^3 \ \circ f(n) = 2n^3 + 5 \ \circ f(n) = 2n^3 + 4n^2 + 2n + 5 \end{array}$
$\Theta(n^{4})$	Quártica	$ f(n) = n^4 + 2n^3 + 4n^2 + 2n + 5 $ $ f(n) = 9n^4 + 5n^2 + \frac{n}{2} $



# Exercício Resolvido (23)

```
for (int i = 0; i < n; i++){
    if (rand() % 2 == 0){
        a--;
        b--;
    } else {
        C--;
    }
}</pre>
```

# Exercício Resolvido (23)

Calcule o número de subtrações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 0; i < n; i++){
    if (rand() % 2 == 0){
        a--;
        b--;
    } else {
        c--;
    }
}</pre>
```

Pause!

**PUC Minas Virtual** 

# Exercício Resolvido (23)

```
for (int i = 0; i < n; i++){
    if (rand() % 2 == 0){
        a--;
        b--;
    } else { //Melhor caso: f(n) = n, logo, Θ(n)
        C--; //Pior caso: f(n) = 2n, logo, Θ(n)
    }
}
```

# Exercícios

**PUC Minas Virtual** 

# Exercício (1)

```
int i = 10;
while (i >= 7){
    i--;
}
```

# Exercício (2)

# Exercício (3)

```
for (int i = 0; i < 5; i++){
    if (i % 2 == 0){
        a--;
        b--;
    } else {
        C--;
    }
}
```

# Exercício (4)

```
int i = 10, b = 10;
while (i > 0)
      b--;
      i = i >> 1;
i = 0;
while (i < 15){
      b--;
      i += 2;
```

#### Exercício (5)

```
for (int i = 0; i < n; i++){
    for (int j = 0; j < n - 3; j++){
        a *= 2;
    }
}</pre>
```

### Exercício (6)

```
...
for (int i = n - 7; i >= 1; i--){
    for (int j = 0; j < n; j++){
        a *= 2;
    }
}</pre>
```

#### Exercício (7)

```
for (int i = n - 7; i >= 1; i--){
    for (int j = n - 7; j >= 1; j--){
        a *= 2;
    }
}
```

### Exercício (8)

```
...
for (int i = n; i > 1; i /= 2){
    a *= 2;
}
```

### Exercício (9)

```
...
for (int i = n + 1; i > 0; i /= 2)
a *= 2;
}
```

# Exercício (10)

# Exercício (11)

# Exercício (12)

```
...
for (int i = n+4; i > 0; i >>= 1){
    a *= 2;
}
```