AED II - Notações de Complexidade

Luca Ribeiro Schettino Regne

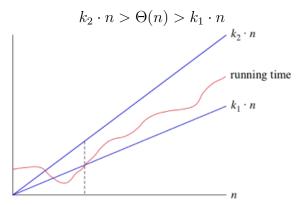
1

1. Notação assintótica

A notação assintótica é um método utilizado para quantificar e definir, através do comportamento de algoritmos, o seu nível de complexidade. Para simplificação, essa notação desconsidera constantes aditivas e mutiplicativas e leva em consideração apenas a **taxa de crescimento**, isto é, o quão rápido uma função cresce a medida que se aumenta o tamanho da entrada.

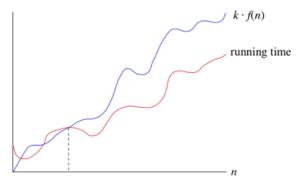
1.1. Big-Θ

Na definição de $\Theta(n)$ são utilizados limites lineares para o tempo de execução, sendo que, quando n fica grande o bastante, o tempo de execução é de pelo menos $k_1 \cdot n$ e, no máximo, de $k_2 \cdot n$ para quaisquer constantes k_1 e k_2 . Sendo assim temos o seguinte cenário $\Theta(n)$:



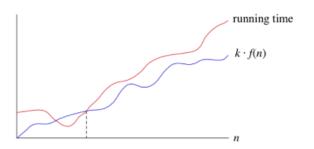
1.2. Big-O

Diferente da $\Theta(n)$ na notação chamado Big O, ou Grande-O, é utilizado quando se deseja encontrar limites assintóticos superiores, ou seja, é traçado apenas o pior caso.



1.3. Big- Ω

De maneira contrária ao Big-O a notação Big- Ω defini apenas um limite inferior. Então podemos concluir que, seja um tempo de execução $\Omega(f(n))$, para um n suficientemente grande, ele será ao menos $k \cdot f(n)$ para uma constante qualquer.



2. Exercícios Resolvidos

2.1. Exercício Resolvido 1

```
1 ...

2 a--;

3 a -= 3;

4 a = 1 - 2;
```

- O(1)
- $\Theta(1)$
- $\Omega(1)$

2.2. Exercício Resolvido 2

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

- O(1)
- $\Theta(1)$
- $\Omega(1)$

2.3. Exercício Resolvido 3

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

- O(1)
- $\Theta(1)$
- $\Omega(1)$

2.4. Exercício Resolvido 4

```
for (int i = 0; i < 4; i++) {
    a--;
}</pre>
```

O(1)

 $\Theta(1)$

 $\Omega(1)$

2.5. Exercício Resolvido 5

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

O(n)

 $\Theta(n^2)$

 $\Omega(1)$

2.6. Exercício Resolvido 6

```
int i =0, b = 10;
while(i < 3) {
   i++;
   b--;
}</pre>
```

O(1)

 $\Theta(1)$

 $\Omega(1)$

2.7. Exercício Resolvido 7

```
1  ...
2  for(int i = 3; i < n; i++) {
3   a--;
4  }</pre>
```

O(n)

 $\Theta(n)$

 $\Omega(n)$

2.8. Exercício Resolvido 8

```
int a = 10;

int a = 10;

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

O(1)

 $\Theta(1)$

 $\Omega(1)$

2.9. Exercício Resolvido 9

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

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

```
O(\log_2 n)
O(\log_2 n)
\Omega(1)
```

2.10. Exercício Resolvido 10

```
i = 0;
2
   while (i < n) {
     i++;a--;
5
    b--;
    c--;
6
  for (i = 0; i < n; i++) {</pre>
9
  for (j = 0; j < n; j++) {
10
    a--;
b--;
11
12
13 }
12
14 }
```

```
O(n^3)

\Theta(n^3)

\Omega(n)
```

2.11. Exercício Resolvido 11

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];
   }
}
```

O(n)

 $\Theta(n)$

 $\Omega(1)$

3. Exercícios

3.1. Exercício 1

a) $2^0 = 1$

e) $2^4 = 16$

i) $2^8 = 256$

b) $2^1 = 2$

f) $2^5 = 32$

 $j) 2^9 = 512$

 $(c) 2^2 = 4$

g) $2^6 = 64$

 $k) 2^{10} = 1024$

d) $2^3 = 8$

 $h) 2^7 = 128$

1) $2^{11} = 2048$

$$O(1)$$
 - $\Theta(1)$ - $\Omega(1)$

3.2. Exercício 2

a) $\log 2048 = 11$

d) $\log 256 = 8$

 $j) \log 32 = 5$

 $j) \log 4 = 2$

b) $\log 1024 = 10$

e) $\log 128 = 7$

h) $\log 16 = 4$

 $k) \log 2 = 1$

c) $\log 512 = 9$

f) $\log 64 = 6$

i) $\log 8 = 3$

 $1) \log 1 = 0$

$$O(1)$$
 - $\Theta(1)$ - $\Omega(1)$

3.3. Exercício 3

a) [4,01] = 5

e) $\lceil \log 16 \rceil = 4$

i) $|\log 17| = 5$

b) |4,01| = 4

f) $|\log 16| = 4$

 $j \log 15 = 3.90$

c) [4,99] = 5

g) $\log 17 = 4.08$

k) $\lceil \log 15 \rceil = 3$

d) |4,99| = 4

h) $\lceil \log 17 \rceil = 4$

1) $|\log 15| = 4$

$$O(1)$$
 - $\Theta(1)$ - $\Omega(1)$

3.4. Exercício 4

a)
$$f(n) = n$$

 $O(n) - \Theta(n) - \Omega(1)$

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

 $O(n^2) - \Theta(n^2) - \Omega(n)$

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

 $O(n^3) - \Theta(n^3) - \Omega(n^2)$
d) $f(n) = sqrt(n)$
 $O(n^{1/2}) - \Theta(n^{1/2}) - \Omega(n^{1/4})$
e) $f(n) = \lg n = \log_2 n$
 $O(\log_2 n) - \Theta(\log_2 n) - \Omega(1)$
f) $f(n) = 3n^2 + 5n - 3$
 $O(n^2) - \Theta(n^2) - \Omega(n)$
g) $f(n) = -3n^2 + 5n - 3$
 $O(n^2) - \Theta(n^2) - \Omega(n)$

h)
$$f(n) = |-n^2|$$

 $O(n^2) - \Theta(n^2) - \Omega(n)$

i)
$$f(n) = 5n^4 + 2n^2$$

 $O(n^4) - \Theta(n^4) - \Omega(n^3)$

j)
$$f(n) = n * \lg(n)$$

 $O(n \cdot lg(n)) - \Theta(n \cdot lg(n)) - \Omega(lg(n))$

3.5. Exercício 5

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

- O(1)
- $\Theta(1)$
- $\Omega(1)$

3.6. Exercício 6

```
for(int i = 5; i >- 2; i--) {
    a--;
}
```

- O(1)
- $\Theta(1)$
- $\Omega(1)$

3.7. Exercício 7

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

- O(1)
- $\Theta(1)$
- $\Omega(1)$

3.8. Exercício 8

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

 $O(n^2)$ $\Theta(n^2)$ $\Omega(n)$

3.9. Exercício 9

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

- O(1)
- $\Theta(1)$
- $\Omega(1)$

3.10. Exercício 10

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

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

 $\begin{array}{l} O(n^2) \\ \Theta(n^2) \\ \Omega(n^2) \end{array}$

3.11. Exercício 11

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

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

O(n)

 $\Theta(n)$

 $\Omega(1)$

3.12. Exercício 12

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

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

O(n)

 $\Theta(n)$

 $\Omega(1)$

3.13. Exercício 13

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

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

O(n)

 $\Theta(n)$

 $\Omega(1)$

3.14. Exercício 14

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = n - 7; i >= 1; i--)

for (int j = n - 7; j >= 1; j--)

a *= 2;
```

```
O(n^2)

\Theta(n^2)

\Omega(n)
```

3.15. Exercício 15

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = n + 1; i > 0; i /= 2) a *= 2; O(lg_n) \Theta(lg_n) \Omega(1)
```

3.16. Exercício 16

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = n; i > 1; i /= 2)
a *= 2
O(lg_n)
\Theta(lg_n)
\Omega(1)
```

3.17. Exercício 17

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 1; i < n; i *= 2) a *= 2; O(2^n) \Theta(2^n) \Omega(n^2)
```

3.18. Exercício 18

Calcule o número de multiplicações que o código abaixo realiza:

```
for (int i = 1; i <= n; i*= 2)

a *= 2;
```

 $O(2^n) \\ \Theta(2^n) \\ \Omega(n^2)$