

Tópicos Avançados em Estrutura de Dados

Atividade 5

Bruna Galastri Guedes	18.00189-0
Daniel Ughini Xavier	18.00022-3
Rodolfo Cochi Bezerra	18.00202-0
Vítor Martin Simoni	18.00050-9
Leonardo de Barros Rodrigues	18.02401-7

22/04/2020

Para a realização de todas as questões, será aplicada a definição de Big O.

Questão 1

- $F(n) = 5n^2 + 10n + 8 \rightarrow$ - Complexidade $O(n^2)$

$$\begin{aligned} 5n^2 + 10n + 8 &\leq 5n^2 + 10n^2 + 8n^2 \\ 5n^2 + 10n + 8 &\leq 23n^2 \end{aligned}$$

Portanto, para todo $n \geq 1$ e para $c = 23$, temos que $5n^2 + 10n + 8 \leq 23n^2$, então podemos afirmar que a complexidade é $O(n^2)$.

Questão 2

- $F(n) = n^3 \rightarrow$ - Complexidade $O(n^3)$

$$n^3 \leq c \cdot n^3$$

Percebe-se que, para qualquer valor de c , como $c = 5$, a função será menor ou igual a $c \cdot n^3$;

Considerando um n muito grande e para todo $c \geq 1$ temos $n^3 \leq c \cdot n^3$, então podemos afirmar que a complexidade é $O(n^3)$.

Questão 3

- $F(n) = 5n^2 + 10n + 8 \rightarrow$ Complexidade $O(n)$

$$\begin{aligned} 5n^2 + 10n + 8 &\leq c \cdot n \\ 5n^2 + (10 - c)n &\leq -8 \\ n \cdot (5n + 10 - c) &\leq -8 \end{aligned}$$

Sabendo que n deve ser positivo, a parcela que ele multiplica deve ser negativa:

$$\begin{aligned} 5n + 10 - c &< 0 \\ 5n &< c - 10 \\ n &< \frac{(c - 10)}{5} \end{aligned}$$

O resultado fornece um n menor do que uma constante, o que é absurdo;

Considerando um n muito grande, neste caso não podemos afirmar que para todo $c \geq 1$ teremos $5n^2 + 10n + 8 \leq c \cdot n$. Portanto, não é de complexidade $O(n)$.

Questão 4

- $F(n) = n^3 \rightarrow$ Complexidade $O(n^2)$

$$\begin{aligned} n^3 &\leq c \cdot n^2 \\ n^3 - n^2 &\leq 0 \\ n^2 \cdot (n - 1) &\leq 0 \end{aligned}$$

Sabendo que n deve ser positivo, a parcela que ele multiplica deve ser negativo:

$$\begin{aligned} n - 1 &< 0 \\ n &< 1 \end{aligned}$$

O resultado fornece um n menor do que 1, o que é absurdo;

Considerando um n muito grande, neste caso não podemos afirmar que para todo $c \geq 1$, teremos $n^3 \leq c \cdot n^2$. Portanto, não é de complexidade $O(n^2)$.

Questão 5

- $F(n) = n \rightarrow$ Complexidade $O(n)$

$$n \leq c \cdot n$$

Percebe-se que, para qualquer valor de c , como $c = 2$, a função será menor ou igual a $c \cdot n$;

Considerando um n muito grande e para todo $c \geq 1$, temos $n \leq c \cdot n$, então podemos afirmar que a complexidade é $O(n)$.

Questão 6

- $F(n) = 50n^2 \rightarrow$ Complexidade $O(n)$

$$\begin{aligned} 50n^2 &\leq c \cdot n \\ 50n^2 - c \cdot n &\leq 0 \\ n \cdot (50n - c) &\leq 0 \end{aligned}$$

Sabendo que n deve ser positivo, a parcela que ele multiplica deve ser negativo:

$$\begin{aligned} 50n - c &< 0 \\ 50n &< c \\ n &< \frac{c}{50} \end{aligned}$$

O resultado fornece um n menor do que uma constante, o que é absurdo;

Considerando um n muito grande, neste caso não podemos afirmar que para todo $c \geq 1$ teremos $50n^2 \leq c \cdot n$. Portanto, não é de complexidade $O(n)$.

Questão 7

- $F(n) = 50n^2 \rightarrow$ Complexidade $O(n^3)$

$$\begin{aligned} 50n^2 &\leq c \cdot n^3 \\ 50n^2 - c \cdot n^3 &\leq 0 \\ n^2 \cdot (50 - c \cdot n) &\leq 0 \end{aligned}$$

Sabendo que n deve ser positivo, a parcela que ele multiplica deve ser negativo:

$$\begin{aligned} 50 - c \cdot n &< 0 \\ c \cdot n &> 50 \\ n &> \frac{50}{c} \end{aligned}$$

O resultado fornece um n maior do que uma constante, que está no denominador de uma fração;

Considerando um n muito grande, neste caso podemos afirmar que, para todo $c \geq 1$, como $c = 50$, teremos $50n^2 \leq c \cdot n^3$. Portanto, é de complexidade $O(n^3)$.

Questão 8

- $F(n) = \frac{3n^2}{2} + \frac{7n}{2} + 4 \rightarrow$ Complexidade $O(n)$

$$\begin{aligned} \frac{3n^2}{2} + \frac{7n}{2} + 4 &\leq c \cdot n \\ \frac{3n^2}{2} + \frac{7n}{2} - c \cdot n &\leq -4 \\ \frac{3n}{2} + \frac{7}{2} - c &\leq \frac{-4}{n} \end{aligned}$$

Como n é um número grande, todas as frações que possuem n no denominador tendem a 0;

$$\frac{3n}{2} \leq c - \frac{7}{2}$$

$$n \leq \frac{2}{3} \cdot \left(c - \frac{7}{2}\right)$$

Isso é um absurdo! Como n é um número muito grande, é completamente errado dizer que ele seria menor do que uma constante.

Sendo assim, considerando um n muito grande e $c \geq 1$, não teremos $\frac{3n^2}{2} + \frac{7n}{2} + 4$. Portanto, a complexidade não é $O(n)$.

Questão 9

- $F(n) = \frac{3n^2}{2} + \frac{7n}{2} + 4 \rightarrow$ Complexidade $O(n^2)$

$$\frac{3n^2}{2} + \frac{7n}{2} + 4 \leq \frac{3n^2}{2} + \frac{7n^2}{2} + 4n^2$$

$$\frac{3n^2}{2} + \frac{7n}{2} + 4 \leq \frac{3n^2}{2} + \frac{7n^2}{2} + 4n^2$$

$$\frac{3n^2}{2} + \frac{7n}{2} + 4 \leq 9n^2$$

Questão 10

- $F(n) = 5n^2 + 10n + 900 \rightarrow$ Complexidade $O(n^2)$

$$5n^2 + 10n + 900 \leq 5n^2 + 10n^2 + 900n^2$$

$$5n^2 + 10n + 900 \leq 915n^2$$

Portanto, para todo $n \geq 1$ e para $c = 915$, temos que $5n^2 + 10n + 900 \leq 915n^2$ então podemos afirmar que a complexidade é $O(n^2)$.

Questão 11

- $F(n) = 5n^2 + 10n + 900 \rightarrow$ Complexidade $O(n)$

$$5n^2 + 10n + 900 \leq c \cdot n$$

$$5n^2 + (10 - c)n \leq -900$$

$$n \cdot (5n + 10 - c) \leq -900$$

Sabendo que n deve ser positivo, a parcela que ele multiplica deve ser negativa:

$$5n + 10 - c < 0$$

$$5n < c - 10$$

$$n < \frac{(c - 10)}{5}$$

O resultado fornece um n menor do que uma constante, o que é absurdo;

Considerando um n muito grande, neste caso não podemos afirmar que para todo $c \geq 1$ teremos $5n^2 + 10n + 900 \leq c \cdot n$. Portanto, não é de complexidade $O(n)$.

Questão 12

- $F(n) = 10 + \frac{2}{n} \rightarrow$ Complexidade $O(n^2)$

$$10 + \frac{2}{n} \leq c \cdot n^2$$

Sabendo que n é um número muito grande, pode-se afirmar que quaisquer números com n no denominador valem 0:

$$10 \leq c \cdot n^2$$

Sendo assim, considerando um n muito grande e $c \geq 1$, como por exemplo, $c = 10$, conclui-se que qualquer valor de c fará com que a inequação seja válida. Portanto, a complexidade é $O(n^2)$.

Questão 13

- $F(n) = 10 + \frac{2}{n} \rightarrow$ Complexidade $O(n)$

$$10 + \frac{2}{n} \leq c \cdot n$$

Sabendo que n é um número muito grande, pode-se afirmar que quaisquer números com n no denominador valem 0:

$$10 \leq c \cdot n$$

Sendo assim, considerando um n muito grande e $c \geq 1$, como por exemplo, $c = 10$, conclui-se que qualquer valor de c fará com que a inequação seja válida. Portanto, a complexidade é $O(n)$.

Questão 14

- $F(n) = 10 + \frac{2}{n} \rightarrow$ Complexidade $O(\log n)$

$$10 + \frac{2}{n} \leq c \cdot O(\log n)$$

Sabendo que n é um número muito grande, pode-se afirmar que quaisquer números com n no denominador valem 0:

$$10 \leq c \cdot O(\log n)$$

Sendo assim, considerando um n muito grande (sempre maior que 0, para que $\log n > 0$) e $c \geq 1$, como por exemplo, $c = 10$, conclui-se que qualquer valor de c fará com que a inequação seja válida. Portanto, a complexidade é $O(n)$.

Questão 15

- $F(n) = 10 + \frac{2}{n} \rightarrow$ Complexidade $O(1)$

$$10 + \frac{2}{n} \leq c \cdot 1$$

Sabendo que n é um número muito grande, pode-se afirmar que quaisquer números com n no denominador valem 0:

$$10 \leq c$$

Sendo assim, considerando um n muito grande, e uma constante $c = 11$, conclui-se que a complexidade é $O(1)$.

Questão 16

- $F(n) = n^3 + 9999999n^2 + 100000 \rightarrow$ Complexidade $O(n^4)$

$$\begin{aligned} n^3 + 9999999n^2 + 100000 &\leq c \cdot n^4 \\ \frac{n^3}{n^4} + \frac{9999999n^2}{n^4} + \frac{100000}{n^4} &\leq c \\ \frac{1}{n} + \frac{9999999}{n^2} + \frac{100000}{n^4} &\leq c \end{aligned}$$

Sabendo que n é um número muito grande, pode-se afirmar que quaisquer números com n no denominador valem 0:

$$0 \leq c$$

Sendo assim, considerando um n muito grande e qualquer valor constante que faça com que $c \geq 0$ (sendo que c deve ser sempre maior que 1), como por exemplo $c = 2$, conclui-se que a complexidade é $O(n^4)$.

Questão 17

- $F(n) = n^3 + 9999999n^2 + 100000 \rightarrow$ Complexidade $O(n^3)$

$$\begin{aligned} n^3 + 9999999n^2 + 100000 &\leq c \cdot n^3 \\ \frac{n^3}{n^3} + \frac{9999999n^2}{n^3} + \frac{100000}{n^3} &\leq c \\ 1 + \frac{9999999}{n} + \frac{100000}{n^2} &\leq c \end{aligned}$$

Sabendo que n é um número muito grande, pode-se afirmar que quaisquer números com n no denominador valem 0:

$$1 \leq c$$

Sendo assim, considerando um n muito grande e qualquer valor constante que faça com que $c \geq 1$, como por exemplo $c = 2$, conclui-se que a complexidade é $O(n^3)$.

Questão 18

- $F(n) = n^3 + 9999999n^2 + 100000 \rightarrow$ Complexidade $O(n^2)$

$$\begin{aligned} n^3 + 9999999n^2 + 100000 &\leq c \cdot n^2 \\ \frac{n^3}{n^2} + \frac{9999999n^2}{n^2} + \frac{100000}{n^2} &\leq c \\ n + 9999999 + \frac{100000}{n^2} &\leq c \end{aligned}$$

Sabendo que n é um número muito grande, pode-se afirmar que quaisquer números com n no denominador valem 0:

$$n + 9999999 \leq c$$

O resultado indica que o n , um número muito grande, seria menor do que uma constante, o que é absurdo. Sendo assim, considerando n muito grande e $c \geq 1$, conclui-se que a complexidade não é $O(n^2)$.

Questão 19

- $F(n) = 2^{n+1} \rightarrow$ Complexidade $O(2^n)$

$$\begin{aligned} 2^{n+1} &\leq c \cdot 2^n \\ 2^n \cdot 2^1 &\leq c \cdot 2^n \\ 2 &\leq c \end{aligned}$$

O resultado indica que, com uma constante $c \geq 2$, como $c = 3$, a desigualdade torna-se verdadeira; Sendo assim, considerando n muito grande, conclui-se que a complexidade é $O(2^n)$.

Questão 20

- $F(n) = 3^n \rightarrow$ Complexidade $O(2^n)$

$$3^n \leq c \cdot 2^n$$
$$\left(\frac{3}{2}\right)^n \leq c$$

O resultado indica que c , uma constante, será maior do que um número elevado a n , que em si é um número muito grande, portanto a inequação é uma absurdo!

Sendo assim, considerando n muito grande, conclui-se que a complexidade não é $O(2^n)$.