

Teste de primalidade

Carlos Eduardo Gonzaga Romaniello de Souza - 19.1.4003

18 de abril de 2022

A) Faça a divisão de 44 por 5 usando o algoritmo Divide(x,y) do slide 5 da aula sobre Teste de primalidade:

- $\text{Divide}(44, 5) = (8, 4)$
- $\text{Divide}(22, 5) = (4, 2)$
- $\text{Divide}(11, 5) = (2, 1)$
- $\text{Divide}(5, 5) = (1, 0)$
- $\text{Divide}(2, 5) = (0, 2)$
- $\text{Divide}(1, 5) = (0, 1)$
- $\text{Divide}(0, 5) = (0, 0)$

B) Faça a análise de complexidade da função $\text{modexp}(x, y, N)$ do slide 7 no pior caso:

Para a complexidade local temos as seguintes análises:

- $O(n)$ para conferir se y vale 0
- $O(n)$ para o pior caso nas chamadas recursivas da função modexp
- $O(1)$ para verificar se o número é par
- $O(n^2)$ para as multiplicações
- $O(n^2)$ para a divisão inteira

Somando tudo temos que a complexidade local é $O(n^2)$, porém a função pode ser chamada n vezes no pior caso, com isso temos que a complexidade será $n \times O(n^2) = O(n^3)$. A imagem 1 mostra as complexidades citadas a cima.

```

function modexp(x, y, N)
Input:  Two  $n$ -bit integers
Output:  $x^y \bmod N$ 

if  $y = 0$ : return 1  $O(1)$ 
 $z = \text{modexp}(x, \lfloor y/2 \rfloor, N)$  no pior caso é  $O(n)$ 
if  $y$  is even:  $O(1)$ 
    return  $z^2 \bmod N$   $O(n^2)$ 
else:
    return  $x \cdot z^2 \bmod N$   $O(n^2)$ 

```

Handwritten notes: $n \cdot O(n^2)$ and $O(n^3)$ (boxed and underlined).

Figure 1: Resolução letra B

C) Faça a análise de complexidade da função `primality2(N)` no pior caso (slide 15):

Para a complexidade local temos as seguintes análises:

- $O(n^3)$ para a exponenciação
- $O(n^2)$ para a divisão inteira
- $O(n)$ para a comparação
- Há um *for* que será executado k vezes

Com isso temos que a exponenciação, que é a operação com a maior complexidade, será executada k vezes, portanto temos que $k \times O(n^3) = O(n^3)$. A imagem 2 mostra todas as complexidades citadas a cima.

```

function primality2( $N$ )
Input:  Positive integer  $N$ 
Output: yes/no

Pick positive integers  $a_1, a_2, \dots, a_k < N$  at random
if  $a_i^{N-1} \equiv 1 \pmod{N}$  for all  $i = 1, 2, \dots, k$ :
    return yes
else:
    return no

```

$a_i^{N-1} \pmod{N}$ $O(n^3)$ $k \cdot O(n^3)$
 $O(n^2)$ $O(k^3)$
 if $a_i^{N-1} \equiv 1 \pmod{N}$ $O(n)$
 for all $i = 1, 2, \dots, k$: $O(k)$

Figure 2: Resolução letra C