

Turma: 11

Nome: Pedro Lucas Damasceno Silva

Matrícula: 20.1.4003

1.

divide(44,5)	(8,4)
divide(22,5)	(4,2)
divide(11,5)	(2,1)
divide(5,5)	(1,0)
divide(2,5)	(0,2)
divide(1,5)	(0,1)
divide(0,5)	(0,0)

2. if ($y = 0$) return 1; $O(n)$
 $z = \text{modexp}(x, \text{floor}(y/2), N)$; **Pior caso na divisão por 2: n shifts**
 if ($y \% 2 = 0$) $O(n^2)$
 return $z^2 \bmod N$; $n^2 + n^2 = O(n^2)$
 else
 return $x \cdot z^2 \bmod N$; $n^2 + n^2 = O(n^2)$

No pior caso, são feitos n shifts à direita. Multiplicando pelo custo local (n^2), temos: $n \cdot O(n^2) = O(n^3)$.

3. Pick positive integers $a_1, a_2, \dots, a_k < N$ at random; **k**
 if ($a_i^{N-1} \equiv 1 \pmod{N}$) for all $i = 1, 2, \dots, k$; $O(n^3)$ *
 return yes; **$O(1)$**
 else
 return no; **$O(1)$**

*No pior caso, todo laço de repetição é executado, realizando $k + 1$ comparações. Multiplicando pelo custo de *mod*, temos: $kO(n^3) + n(k+1)$, considerando a comparação de custo n . Eliminando as constantes e prevalecendo o termo de maior grau: **$O(n^3)$** .