

# Aluno: André Santos Rocha

## Ra: 235887

### Problema 1: D - Power of Matrix

Dada uma matriz quadrada  $M$  e um número inteiro  $n$ , queremos computar  $M$  elevado a  $n$ .

#### 1.1 Ideia de solução

Para este problema, usaremos a exponenciação rápida de matrizes por uma estratégia de divisão e conquista. Para um  $n=0$ , devolvemos a matriz identidade. Para um  $n$  par,  $A^n = A^{\frac{n}{2}} \times A^{\frac{n}{2}}$ . Para um  $n$  ímpar,  $A^n = A \times A^{\frac{n-1}{2}} \times A^{\frac{n-1}{2}}$ . Assim, é possível obter o resultado esperado de uma forma otimizada.

#### 1.2 Detalhes de implementação

Sabemos que a multiplicação de matrizes exige um algoritmo  $O(m^3)$ . Com isso, junto à exponenciação por divisão e conquista, alcançamos uma complexidade de  $O(m^3 \log n)$ .

### Problema 2: F - XORinacci

Neste problema, queremos determinar o  $n$ -ésimo termo de uma sequência chamada XORinacci. Sabemos que  $f(0) = a$ ,  $f(1) = b$ ,  $f(n) = f(n-1) \oplus f(n-2)$ , onde  $\oplus$  é a operação bitwise XOR.

#### 2.1 Ideia de solução

Para este problema, perceba que  $f(2) = b \oplus a$ ,  $f(3) = f(2) \oplus f(1) = b \oplus a \oplus b = a$ ,  $f(4) = f(3) \oplus f(2) = a \oplus b \oplus a = b$ ,  $f(5) = f(4) \oplus f(3) = a \oplus b$ . Ora, como  $f(5) = f(2)$ ,  $f(4) = f(1)$ ,  $f(3) = f(0)$ , teremos que  $f(6) = f(2) \oplus f(1) = f(3) = f(0)$ , e também que  $f(7) = f(1)$ ,  $f(8) = f(2)$ . Dessa forma, percebemos que  $f(0)$ ,  $f(1)$  e  $f(2)$  seguirão sendo repetidos nessa sequência. Então para obter  $f(n)$ , basta observar a qual elemento na sequência  $f(0)$ ,  $f(1)$  e  $f(2)$  ele corresponde e devolver seu valor.

#### 2.2 Detalhes de implementação

Perceba que para descobrir o que devolver entre  $f(0)$ ,  $f(1)$  e  $f(2)$ , podemos realizar a operação  $n \% 3$  e devolver  $f(n \% 3)$ , que será exatamente o resultado que procuramos.