

Calculul celui de-al n-lea număr Fibonacci

Ne propunem să calculăm **fibonacci(n)** în timp **O(log n)**.

Vom porni de la următoarea ecuație matriceală:

$$\begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} \text{fibonacci}(n) \\ \text{fibonacci}(n-1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \text{fibonacci}(n+1) \\ \text{fibonacci}(n) \end{bmatrix}$$

Efectuând calcule în partea stângă obținem:

$$\begin{bmatrix} a \cdot \text{fibonacci}(n) + b \cdot \text{fibonacci}(n-1) \\ c \cdot \text{fibonacci}(n) + d \cdot \text{fibonacci}(n-1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \text{fibonacci}(n+1) \\ \text{fibonacci}(n) \end{bmatrix}$$

De unde obținem:

$$\begin{bmatrix} a & b \\ c & d \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Rezultă:

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} \text{fibonacci}(n) \\ \text{fibonacci}(n-1) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \text{fibonacci}(n+1) \\ \text{fibonacci}(n) \end{bmatrix}$$

Sau, pentru a avea matrici de aceeași mărime:

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} \times \begin{bmatrix} \text{fibonacci}(n) & \text{fibonacci}(n-1) \\ \text{fibonacci}(n-1) & \text{fibonacci}(n-2) \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \text{fibonacci}(n+1) & \text{fibonacci}(n) \\ \text{fibonacci}(n) & \text{fibonacci}(n-1) \end{bmatrix}$$

Putem scrie:

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} \text{fibonacci}(2) & \text{fibonacci}(1) \\ \text{fibonacci}(1) & \text{fibonacci}(0) \end{bmatrix}$$

Așadar, vom avea:

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 \\ 1 & 0 \end{bmatrix}^n = \begin{bmatrix} \text{fibonacci}(n+1) & \text{fibonacci}(n) \\ \text{fibonacci}(n) & \text{fibonacci}(n-1) \end{bmatrix}$$

Astfel, putem determina exact orice număr Fibonacci în timp **O(log n)**, folosind algoritmul de exponențiere logaritmică pentru o matrice de 2x2.