

## 1. DEFINIENDO EL PROBLEMA

Queremos encontrar la menor solución a la ecuación

$$f n = \begin{cases} 0 & \text{si } n = 0 \\ 1 & \text{si } n = 1 \\ f(n-2) & \text{c.c.} \end{cases} \quad (*)$$

Definimos  $F \in (\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_\perp) \rightarrow (\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_\perp)$  por

$$F f n = \begin{cases} 0 & \text{si } n = 0 \\ 1 & \text{si } n = 1 \\ f(n-2) & \text{c.c.} \end{cases}$$

Así,  $Ffn$  es un nombre para la parte derecha de (\*). La ecuación (\*) se puede reescribir como

$$f n = F f n$$

O más brevemente,  $f = Ff$ . Es decir que buscar una solución a (\*) es lo mismo que buscar un punto fijo de  $F$ . Y buscar la menor solución de (\*) es lo mismo que buscar el menor punto fijo de  $F$ . Asumiendo que  $F$  es continua, la menor solución de (\*) es  $\bigsqcup_{i=0}^{\infty} (F^i \perp')$  donde  $\perp'$  es el elemento mínimo de  $\mathbb{Z} \rightarrow \mathbb{Z}_\perp$ , es decir, la función que devuelve siempre  $\perp$ .

## 2. CÁLCULO DE $\bigsqcup_{i=0}^{\infty} (F^i \perp')$

- $i = 0$ , entonces  $F^i \perp' n = F^0 \perp' n = \perp' n = \perp$
- $i = 1$ , entonces

$$\begin{aligned} F^i \perp' n = F^1 \perp' n = F \perp' n &= \begin{cases} 0 & \text{si } n = 0 \\ 1 & \text{si } n = 1 \\ \perp'(n-2) & \text{c.c.} \end{cases} \\ &= \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ \perp & \text{c.c.} \end{cases} \end{aligned}$$

- $i = 2$ , entonces

$$\begin{aligned} F^i \perp' n = F^2 \perp' n = F(F \perp') n &= \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ (F \perp')(n-2) & \text{c.c.} \end{cases} \\ &= \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ n & \text{si } n \notin \{0, 1\} \wedge (n-2) \in \{0, 1\} \\ \perp & \text{c.c.} \end{cases} \\ &= \begin{cases} n \% 2 & \text{si } n \in \{0, 1, 2, 3\} \\ \perp & \text{c.c.} \end{cases} \end{aligned}$$

De la misma forma se obtiene

- $i = 3$ , entonces

$$\begin{aligned}
 F^i \perp' n = F^3 \perp' n = F(F^2 \perp') n &= \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ (F^2 \perp') (n - 2) & \text{c.c.} \end{cases} \\
 &= \begin{cases} n & \text{si } n \in \{0, 1\} \\ n \% (n - 2) & \text{si } n \notin \{0, 1\} \wedge (n - 2) \in \{0, 1, 2, 3\} \\ \perp & \text{c.c.} \end{cases} \\
 &= \begin{cases} n \% 2 & \text{si } n \in \{0, 1, 2, 3, 4, 5\} \\ \perp & \text{c.c.} \end{cases}
 \end{aligned}$$

En general (se puede demostrar por inducción en  $i$ ), se obtiene

$$F^i \perp' n = \begin{cases} n \% 2 & \text{si } n \in \{0, 1, 2, \dots, 2 * i - 1\} \\ \perp & \text{c.c.} \end{cases}$$

Recordemos ahora (revisar las filminas y el audio!!) que  $\mathbb{Z}_\perp$  es orden llano, por lo tanto la cadena

$$F^0 \perp' n \sqsubseteq F^1 \perp' n \sqsubseteq F^2 \perp' n \sqsubseteq \dots$$

tiene 2 posibilidades:

- es la cadena  $\perp \sqsubseteq \perp \sqsubseteq \perp \sqsubseteq \dots$  y por lo tanto  $\bigsqcup_{i=0}^{\infty} (F^i \perp') n = \perp$
- existe algún  $i$  tal que  $\bigsqcup_{i=0}^{\infty} (F^i \perp') n \neq \perp$ . En este caso,  $\bigsqcup_{i=0}^{\infty} (F^i \perp') n = F^i \perp' n = F^{i+1} \perp' n = \dots$

Esto nos permite deducir que :

$$\bigsqcup_{i=0}^{\infty} (F^i \perp') n = \bigsqcup_{i=0}^{\infty} (F^i \perp' n) = \begin{cases} n \% 2 & \text{si } 0 \leq n \\ \perp & \text{c.c.} \end{cases}$$

Es decir  $\bigsqcup_{i=0}^{\infty} (F^i \perp') n = \text{mod}2 n$ , para todo  $n$ , es decir,  $\bigsqcup_{i=0}^{\infty} (F^i \perp') = \text{mod}2$  que es la solución que se deseaba.