Motivación:

- Sistema de control de temperatura de un panal de abejas. Sistema de recolección de alimento de un hormiguero. Interacción entre las acciones de los individuos y un "estado macro" (temperatura, rastros de feromonas en el entorno, etc.).
- Desarrollar un sistema formal sencillo para estudiar la interacción elemental entre el estado micro (p.ej., la colección de los estados de las abejas en un instante determinado), y un estado macro (p.ej., la temperatura del panal) (Elementary Micro Macro Interaction, EMMI).
- Comparación con los autómatas celulares.

Definición de un EMMI:

- Sea $\mathcal{I} = \{1, \dots, I\}$ un conjunto de agentes. Para cada $i \in \mathcal{I}$ se define:
 - (a) Umbral $u_i \in [0, 1]$.
 - (b) Estado $x_i[k] \in \{0,1\}$, para $k \in \mathbb{N}$.

(c) Regla
$$x_i[k+1] = \begin{cases} 1, & \text{si } \frac{X[k]}{I} \le u_i \\ 0, & \text{si } u_i < \frac{X[k]}{I} \end{cases}$$

- Canal de comunicación: $X[k] = \sum_{i \in \mathcal{I}} x_i[k]$, para $k \in \mathbb{N}$.
- $u[k] = (u_1[k], \dots, u_I[k])$
- $x[k] = (x_1[k], \dots, x_I[k])$ (estado micro)

Observación 1. La dinámica del sistema es determinista, es decir, si $\mathbf{x}[k] = \mathbf{x}[l]$, entonces $\mathbf{x}[k+1] = \mathbf{x}[l+1]$, para todo $k, l \in \mathbb{N}$.

Observación 2. $Si\ X[k] = X[l]$, entonces X[k+1] = X[l+1], para todo $k, l \in \mathbb{N}$.

Observación 3.
$$X[k+1] = |\{i \in \mathcal{I} : \frac{X[k]}{I} \le u_i\}|$$

Lema 1 (Mortal).
$$Si\ X[k] \leq X[l]$$
, entonces $X[l+1] \leq X[k+1]$.

Demostración. Supongamos que $X[k] \leq X[l]$. Vamos a demostrar primero que para todo $i \in \mathcal{I}$ se tiene que $x_i[l+1] \leq x_i[k+1]$. Sea i arbitrario y observe que $x_i[k+1] \in \{0,1\}$. Consideremos cada caso por aparte:

- Supongamos que $x_i[k+1] = 0$. Luego, por la definición de $x_i[k+1]$ (ver (c) arriba) y por la hipótesis se tiene que $u_i < \frac{X[k]}{I} \le \frac{X[l]}{I}$. Es decir, $u_i < \frac{X[l]}{I}$ y, de nuevo por (c) aplicado a l+1, se tiene que $x_i[l+1] = 0$. Por lo tanto $x_i[l+1] \le x_i[k+1]$.
- \bullet Supongamos que $x_i[k+1]=1.$ Como $x_i[l+1]\in\{0,1\},$ entonces $x_i[l+1]\leq x_i[k+1].$

Como i es arbitrario, entonces $x_i[l+1] \leq x_i[k+1]$ para todo $i \in \mathcal{I}$. En consecuencia, $\sum_{i \in \mathcal{I}} x_i[l+1] \leq \sum_{i \in \mathcal{I}} x_i[k+1]$. Por lo tanto, por la definición de X[k] se tiene que $X[l+1] \leq X[k+1]$.

Corolario 1. No puede haber dos transiciones consecutivas a estados de mayor número de individuos. Es decir, si $X[k] \le X[k+1]$, entonces $X[k+2] \le X[k+1]$.

Demostración. Considere el lema mortal con l = k + 1.

Corolario 2. No puede haber dos transiciones consecutivas a estados de menor número de individuos. Es decir, si $X[k+1] \le X[k]$, entonces $X[k+1] \le X[k+2]$.

Demostración. Considere el lema mortal con l = k - 1.

Teorema 1. No existen ciclos de longitud 3. Es decir, no existe $k \in \mathbb{N}$ tal que $X[k] \neq X[k+1] \neq X[k+2]$ y X[k+3] = X[k].

Demostración. Para todo $k \in \mathbb{N}$ vamos a demostrar que si $X[k] \neq X[k+1] \neq X[k+2]$, entonces $X[k+3] \neq X[k]$. Sea k arbitrario y supongamos la hipótesis. Consideremos por aparte los casos X[k] < X[k+1] y X[k] > X[k+1]:

- Supongamos que X[k] < X[k+1]. Por el lema 1 se sigue que $X[k+2] \le X[k+1]$. Tenemos dos casos para comparar X[k] y X[k+2] (ya sabemos que, por hipótesis, ellos son distintos):
 - Caso X[k+2] < X[k]. Supongamos por absurdo que X[k+3] = X[k]. Por la observación 2 se sigue que X[k+4] = X[k+1]. Entonces, como arriba supusimos que X[k] < X[k+1], se sigue que X[k+2] < X[k+3] < X[k+4]. Esto contradice el lema 1. Concluimos que $X[k+3] \neq X[k]$.
 - Caso X[k] < X[k+2]. Supongamos por absurdo que X[k+3] = X[k]. Entonces, como arriba vimos que $X[k+2] \le X[k+1]$, se sigue que $X[k+3] < X[k+2] \le X[k+1]$. Esto contradice el lema 2. Concluimos que $X[k+3] \ne X[k]$.

En cualquiera de estos dos casos, se sigue que $X[k+3] \neq X[k]$.

■ Supongamos que X[k+1] < X[k]. El razonamiento aquí es similar al caso anterior, para concluir que $X[k+3] \neq X[k]$.

En cualqueir caso, $X[k+3] \neq X[k]$, y como k es arbitrario, entonces concluimos que si $X[k] \neq X[k+1] \neq X[k+2]$, entonces $X[k+3] \neq X[k]$, para todo $k \in \mathbb{N}$. \square

Lema 2. Si X[k] < X[l] < X[l+1], entonces $X[k] < X[l] < X[l+1] \le X[k+1]$

 $\label{eq:lemma} \begin{array}{ll} Demostraci\'on. \ \ \text{Como}\ X[k] < X[l]\ \text{se sigue por el lema mortal que}\ X[l+1] \le X[k+1], \\ \text{ademas como}\ X[l] < X[l+1]\ \text{entonces}\ X[k] < X[l] < X[l+1] \le X[k+1] \end{array}$

Teorema 2. Si existe un $k \in \mathbb{N}$ tal que X[k] = X[k+1], entonces existe un $p \in [0,1]$ tal que

$$p * I = |\{i \in \mathcal{I} : p \le u_i\}| \tag{1}$$

Demostración. Supongamos que existe un $k\in\mathbb{N}$ tal que X[k]=X[k+1] y sea $p=\frac{X[k]}{I}.$ Observe que $p\in[0,1]$ y que $p*I=\frac{X[k]}{I}*I=X[k]=X[k+1].$ Además, observe que:

$$\begin{aligned} p*I &= X[k+1] \\ &= |\{i \in \mathcal{I}: \frac{X[k]}{I} \leq u_i\}| & \text{(por la observación 3)} \\ &= |\{i \in \mathcal{I}: p \leq u_i\}| & \text{(por definición de p)} \end{aligned}$$

Por lo tanto existe un $p \in [0, 1]$ que cumple la igualdad (1).

Observación 4. Si para ningún $p \in [0,1]$ se cumple la igualdad (1), entonces el sistema no tiene un estado estable.

Observación 5. Si se cumpla la igualdad (1), p*I debe ser entero, luego $p = \frac{j}{I}$, para algún $j \in \{1, ..., I\}$.

A continuación se definira la función de utilidad de cada agente:

$$U_i(t) = Ingreso_i(t) - Costo_i(t)$$
 (2)

$$Costo_{i}[t] = \begin{cases} 1, & \text{si } x_{i}(t) = 1\\ 0, & \text{en otro caso} \end{cases}$$
 (3)

$$Ingreso_{i}[t] = \begin{cases} 2, & \text{si } x_{i}(t) = 1 \quad y \quad x_{i}(t) \leq N \\ 0, & \text{en otro caso} \end{cases}$$
 (4)

La respectiva regla de aprendizaje es:

$$\Delta u_i[t] = \begin{cases} 0, & \text{si } U_i(t) = 1\\ 0, 1(u_i - X[t]), & \text{si } U_i(t) = 0\\ -0, 1(u_i - X[t]), & \text{si } U_i(t) = -1 \end{cases}$$
 (5)