

# Índice de Seguridad: un indicador de dependencia comercial directa e indirecta

Equipo Índice de Seguridad  
contacto@indice-seguridad.org

20 de octubre de 2025

## Resumen

### 1. Introducción y motivación

- Proponemos un indicador *trazable* de dependencia total (DT) desagregado por país y por industria.
- Distinguimos DD (bilateral) de DI (rutas con intermediarios) y caracterizamos “*hidden dependence*” cuando  $DT/DD \gg 1$ .
- Ofrecemos salidas operativas (rutas críticas, intermediarios) útiles para vigilancia de riesgo.

### 2. Relación con la literatura

### 3. Datos

- Universo de países: *[completar]*; industrias: *[completar]*.
- Matrices  $X^{(\ell)}$  por industria  $\ell$ : entrada  $X_{uv}^{(\ell)}$  es el flujo de  $u \rightarrow v$ .
- Limpieza: corte relativo por columna (importador) y eliminación de columnas/filas nulas tras el corte.

### 4. Metodología del indicador

#### 4.1. Dependencia directa

Para un par país destino  $i$  y origen  $j$ , definimos la dependencia directa como

$$DD_{ij} = \frac{X_{ji}}{\sum_k X_{ki}}, \quad (1)$$

donde el denominador suma todas las importaciones de  $i$ .

#### 4.2. Matriz de transición por columnas

Definimos la matriz de transición  $T$  con normalización por columnas:

$$T_{uv} = \frac{X_{uv}}{\sum_a X_{av}}, \quad \text{con la convención } \sum_a X_{av} = 0 \Rightarrow T_{uv} = 0. \quad (2)$$

### 4.3. Dependencia indirecta (rutas)

Sea  $\mathcal{P}_{j \leadsto i}$  el conjunto de rutas simples (sin repetir nodos) desde  $j$  hasta  $i$  con longitudes  $2, \dots, L_{\max}$ . La contribución de una ruta  $p = (j \rightarrow \dots \rightarrow i)$  es el producto de transiciones:

$$\text{contrib}(p) = \prod_{(u \rightarrow v) \in p} T_{uv}. \quad (3)$$

La dependencia indirecta de  $i$  respecto a  $j$  es

$$\text{DI}_{ij} = \sum_{p \in \mathcal{P}_{j \leadsto i}} \text{contrib}(p). \quad (4)$$

### 4.4. Dependencia total y “hidden dependence”

$$\text{DT}_{ij} = \text{DD}_{ij} + \text{DI}_{ij}. \quad (5)$$

Diremos que existe *hidden dependence* cuando  $\text{DT}_{ij}/\text{DD}_{ij} \gg 1$  para un umbral a definir (p. ej.,  $> 2$ ).

### 4.5. Intermediarios críticos

Definimos una puntuación para un país  $m$  como intermediario en rutas hacia  $i$  que parten de  $j$  combinando (i) la *frecuencia* con que  $m$  aparece en rutas de mayor contribución y (ii) la *fuerza* acumulada de dichas rutas. La métrica compuesta puede escribirse como

$$\text{IC}_{m;ij} = \alpha \cdot \text{freq}_{m;ij} + (1 - \alpha) \cdot \text{strength}_{m;ij}, \quad \alpha \in [0, 1]. \quad (6)$$

## 5. Implementación computacional (reproducibilidad)

- Precalcular  $T$  por industria; filtrar aristas con  $T_{uv} < \epsilon_{\text{edge}}$ .
- Para cada par  $(j, i)$ , explorar rutas con DFS con poda ( $L_{\max}, \epsilon_{\text{contrib}}, \text{top\_m}$ ). Paralelizar por pares  $(j, i)$ . Almacenar: DD, DI, DT, rutas críticas y métricas de intermediación.

## 6. Resultados

- Distribución de DD, DI, DT por país destino e industria.
- Top 10 dependencias totales por industria y sus rutas críticas asociadas.
- Ranking de intermediarios críticos.

## 7. Robustez y sensibilidad

## 8. Discusión

## 9. Conclusiones

## Apéndices

### A. Tabla de notación

### B. Pseudocódigo (DFS con poda)

Input:  $T$  (matriz de transición),  $i$  (destino),  $j$  (origen),

Símbolo	Descripción
$X_{uv}$	Flujo de comercio desde $u$ (origen) hacia $v$ (destino)
$T_{uv}$	Proporción del suministro de $v$ que proviene de $u$ (normalización por columnas)
$DD_{ij}$	Dependencia directa de $i$ respecto a $j$
$DI_{ij}$	Dependencia indirecta (suma de rutas)
$DT_{ij}$	Dependencia total
$L_{\max}$	Longitud máxima de las rutas consideradas
$\epsilon_{\text{edge}}$	Umbral mínimo para conservar una arista en $T$
$\epsilon_{\text{contrib}}$	Umbral mínimo de contribución de una ruta durante la exploración
$\text{top\_m}$	Máximo de vecinos por nodo en la exploración

$L_{\max}$ ,  $\epsilon_{\text{edge}}$ ,  $\epsilon_{\text{contrib}}$ ,  $\text{top\_m}$

```
function IndirectDependence(i, j):
    total = 0
    stack = [(j, 0, 1.0)] # (nodo actual, longitud, prod acumulado)
    while stack not empty:
        (u, L, prod) = stack.pop()
        if L >= 1 and u == i:
            total += prod
        if L == Lmax: continue
        # Seleccionar vecinos relevantes (v) con  $T[u,v] \geq \epsilon_{\text{edge}}$ 
        for v in top_neighbours(u, top_m):
            w = T[u,v]
            if w < eps_edge: continue
            prod2 = prod * w
            if prod2 < eps_contrib: continue
            if v not in ruta_actual: # evitar ciclos
                push (v, L+1, prod2)
    return total
```