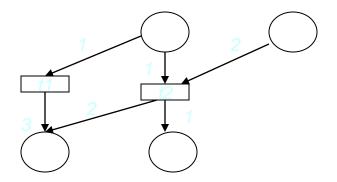
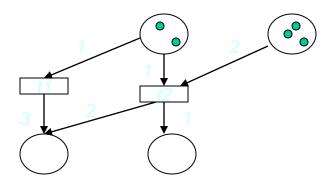
Redes de Petri: Sintaxis

- Un modelo de comportamiento con características de modelado de interacción y de estados
- Estructuralmente: un grafo dirigido bipartito de "places" y "transiciones". Los ejes tienen asociados pesos (natural positivo).
- Los places que alimentan a una transición se denominan un "preset"y los que son alimentados por ellas de denomina "poset".
- Las transiciones tiene etiquetas



Redes de Petri: Ejecuciones

- Los places pueden contener 0 o más "tokens".
- Una asignación de tokens a places se denomina "marking". Hay un marking inicial.
- Una transición puede dispararse cuando la cantidad de tokens en sus preset superan los correspondientes valores anotados en los ejes de alimentación.
- Al dispararse, se elimina esta cantidad de tokens de los presets; se agrega en los posets la cantidad de tokens anotada en los correspondientes ejes.



Familia de técnicas de descripción formal

- Inicialmente propuesta por Carl A. Petri, en la Universidade de Darmstadt, Alemania, 1962
 - Kommunikation mit Automaten

Áreas de Aplicación:

Concurrencia

- Modelado y Análisis de
- Arquitetura de Computadores Prestaciones
- Protocolo de Redes

Diagnóstico de Fallos

- Sistemas Operativos

- Control de Tráfico
- Sistemas de Producción
- Workflow

Química

- Sistemas Digitales

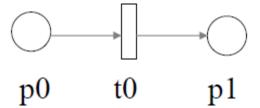
- Administración
- Hardware/Software Co-design etc
- Ingeniería de Software
- Sistemas de Tiempo Real

Componentes

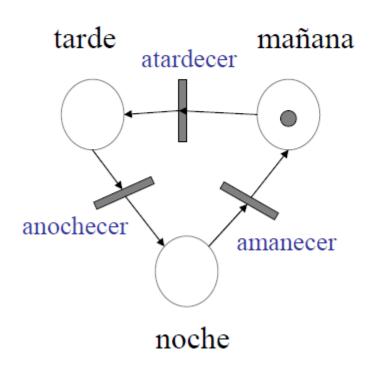
Lugar

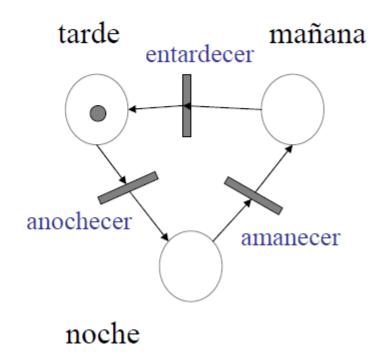
Transición

Red



Períodos del Dia



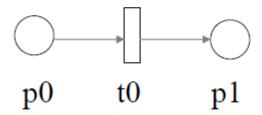


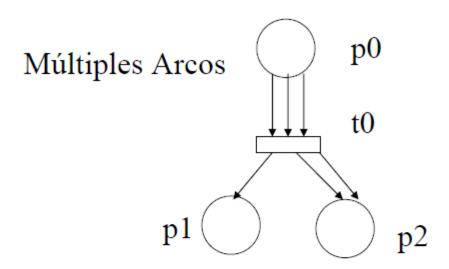
Componentes

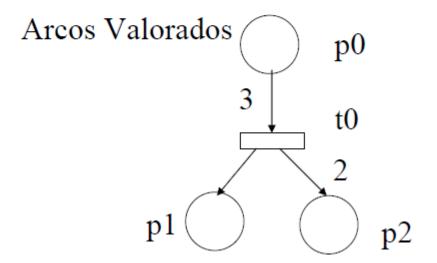
Lugar

── Transición

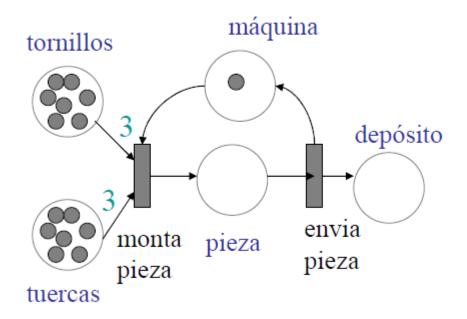
Red



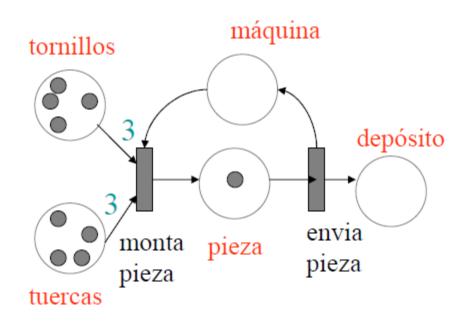




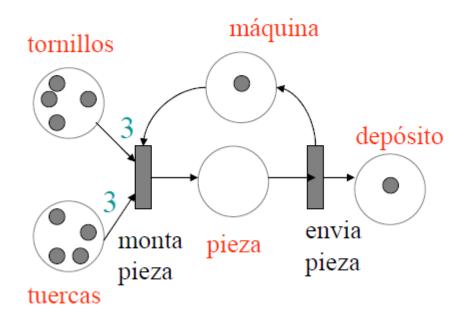
· Línea de Producción



Línea de Producción

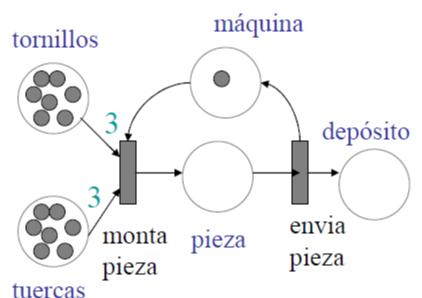


Línea de Producción



- Definición: Place/Transition Nets Teoría arcos (multiconjuntos)
 - N=(P,T,I,O,M_o)
 - P Conjunto de Lugares P={p0, ..., pn}
 - T Conjunto de transiciones T={t0, ..., tm}
 - I Conjunto de arcos de entrada I: P → T[∞]
 - O Conjunto de arcos de salida O: T → P[∞]
 - M₀- Vector marcado inicial M₀:P → N

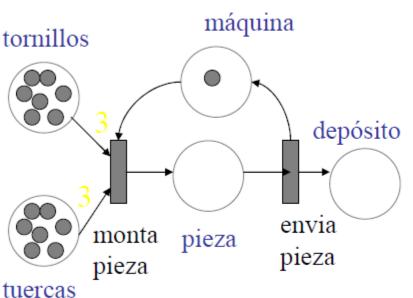
Línea de Producción



```
R_{I,P} = (P,T,I,O,M_0)
P={tornillos, tuercas, pieza, máquina depósito}
T={monta pieza,envia pieza}
I=\{I(monta pieza),I(envia pieza)\}
O={O(monta pieza),O(envia pieza)}
I(monta pieza)=[tornillos, tornillos, tornillos,
tuercas, tuercas, máquina,
I(envia pieza)=[pieza]
O(monta pieza)=[pieza]
O(envia pieza)=[máquina, depósito]
M_0 = |7,7,0,1,0|
```

- Definición: Place/Transition Nets Teoría Matricial
 - N=(P,T,I,O,M_o)
 - P Conjunto de Lugares P={p0, ..., pn}
 - T Conjunto de transiciones T={t0, ..., tm}
 - I Matriz de entrada I: P × T → N
 - O Matriz de salida O: T x P → N
 - M₀- Marcado inicial M₀:P → N

Línea de Producción



$$R_{LP} = (P, T, I, O, M_0)$$

$$P = \{tornillos, tuercas, pieza, máquina depósito\}$$

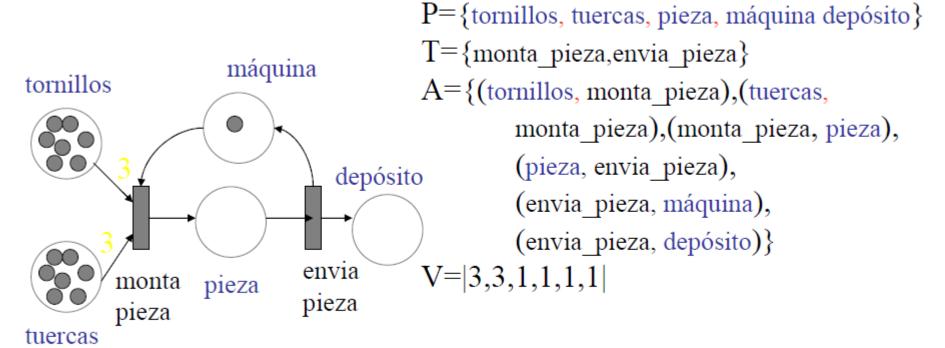
T={monta pieza,envia pieza}

$$M_0 = |7,7,0,1,0|$$

$$O = \begin{bmatrix} m_p & e_p \\ 0 & 0 \\ 0 & tornillos \\ 0 & 1 & maquina \\ 0 & 1 & depósito \\ 1 & 0 & pieza \end{bmatrix}$$

- Definición: Place/Transition Nets Relación de Flujo
 - N=(P,T,A,V,M_o)
 - P Conjunto de Lugares Estados locales
 - T Conjunto de transicioness Acciones
 - A Arcos A \subseteq (P \times T) \cup (T \times P)
 - V Valoración V: A → N
 - M_0 Marcado inicial M_0 : $P \rightarrow N$
 - Sea X = P ∪ T
 - 'x={y "∈X | (x,y) ∈ A) Conjunto de entrada
 - x*={y "∈X | (x,y) ∈ A) Conjunto de salida

Linea de Producción



Z

 $R_{LP} = (P, T, A, V, M_0)$

$$M_0 = |7,7,0,1,0|$$

Clasificación

Niveles de Abstracción Modelo Representativo

Fundamental

Elementary Net System

Condition/Event Net

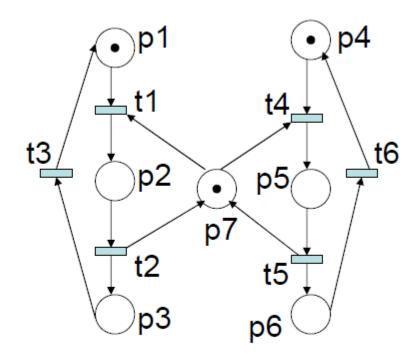
Intermedio

Place/Transition Net

Alto Nível

CPN, Predicate/Transition Nets

- $P=\{p_1,p_2,p_3,p_4,p_5,p_6,p_7\}$
- $T = \{t_1, t_2, t_3, t_4, t_5, t_6\}$



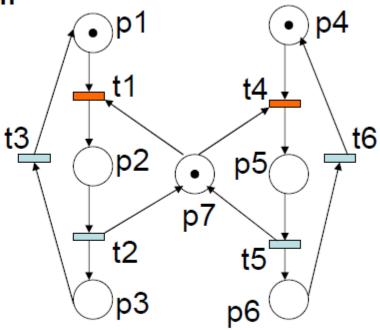
Semántica de Disparo de Transición

Reglas de habilitación

$$\begin{split} M[tj>\;, & \qquad M(pi)>=& I(pi,tj) \\ \forall\;\; pi\;\in & P \end{split}$$

$$M'(pi)=M_0(pi) - I(pi,tj) + O(pi,tj)$$

 $\forall pi \in P$



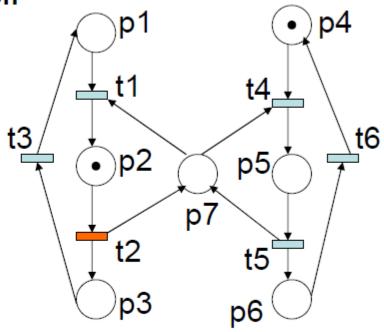
Semántica de Disparo de Transición

Reglas de habilitación

$$\begin{split} M[tj>\;, & \qquad M(pi)>=& I(pi,tj) \\ \forall \;\; pi \; \in & P \end{split}$$

$$M'(pi)=M_0(pi) - I(pi,tj) + O(pi,tj)$$

 $\forall pi \in P$



Semántica de Disparo de Transición

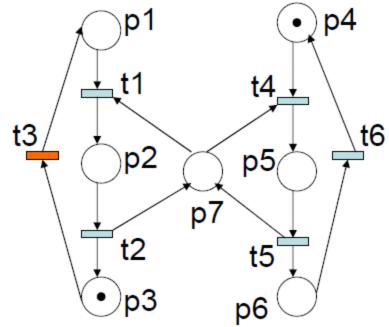
Reglas de habilitación

$$\begin{aligned} M[tj>\;, & M(pi)>=& I(pi,tj) \\ \forall\;\; pi\;\in & P \end{aligned}$$

Si M[tj>M'

$$M'(pi) = M_0(pi) - I(pi,tj) + O(pi,tj)$$

 $\forall pi \in P$



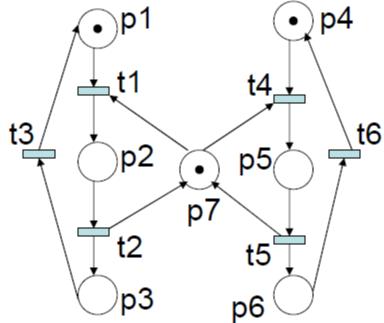
Semántica de Disparo de Transición

Reglas de habilitación

$$\begin{aligned} M[tj>\;, & M(pi)>=& I(pi,tj) \\ \forall\; pi\; \in & P \end{aligned}$$

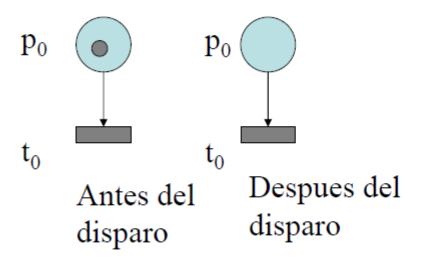
$$M'(pi) = M_0(pi) - I(pi,tj) + O(pi,tj)$$

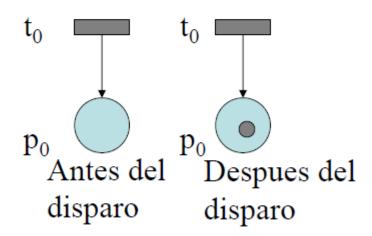
 $\forall pi \in P$

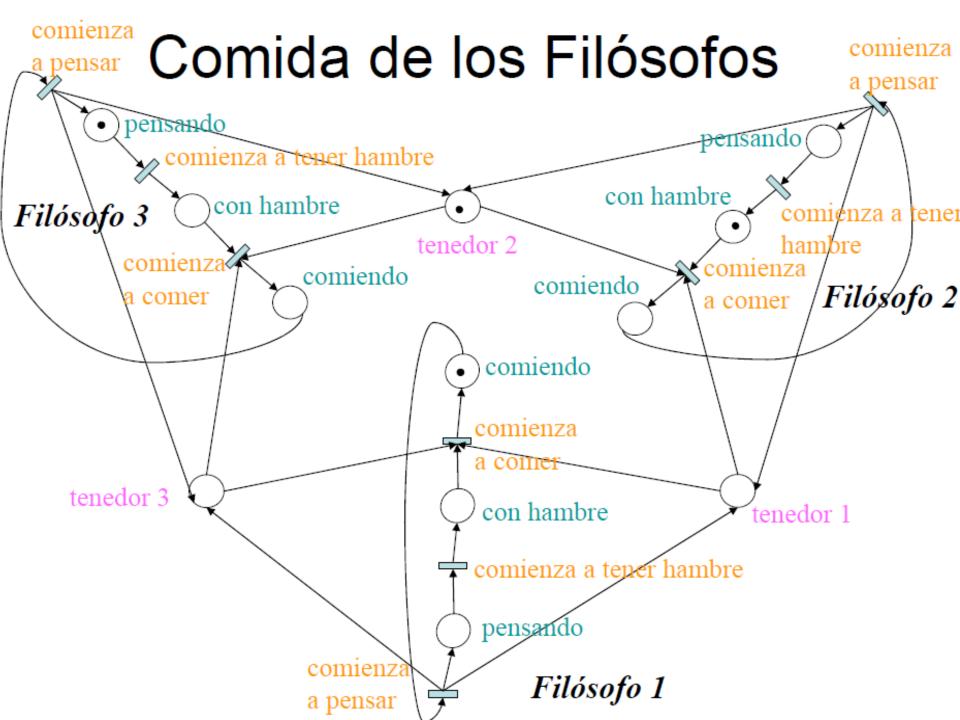


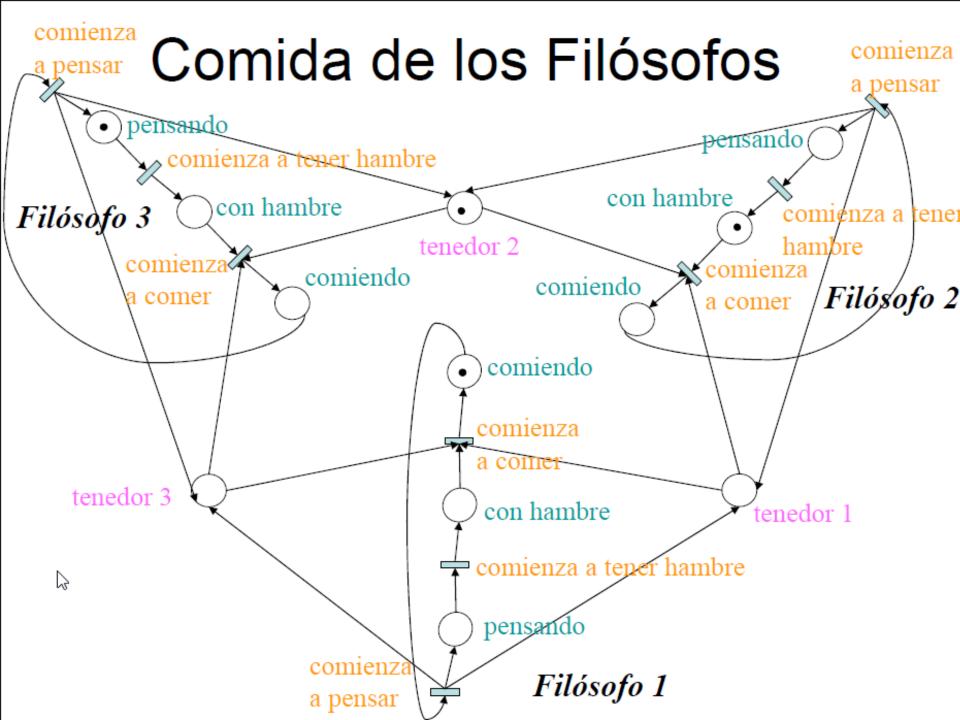
Transición Sink

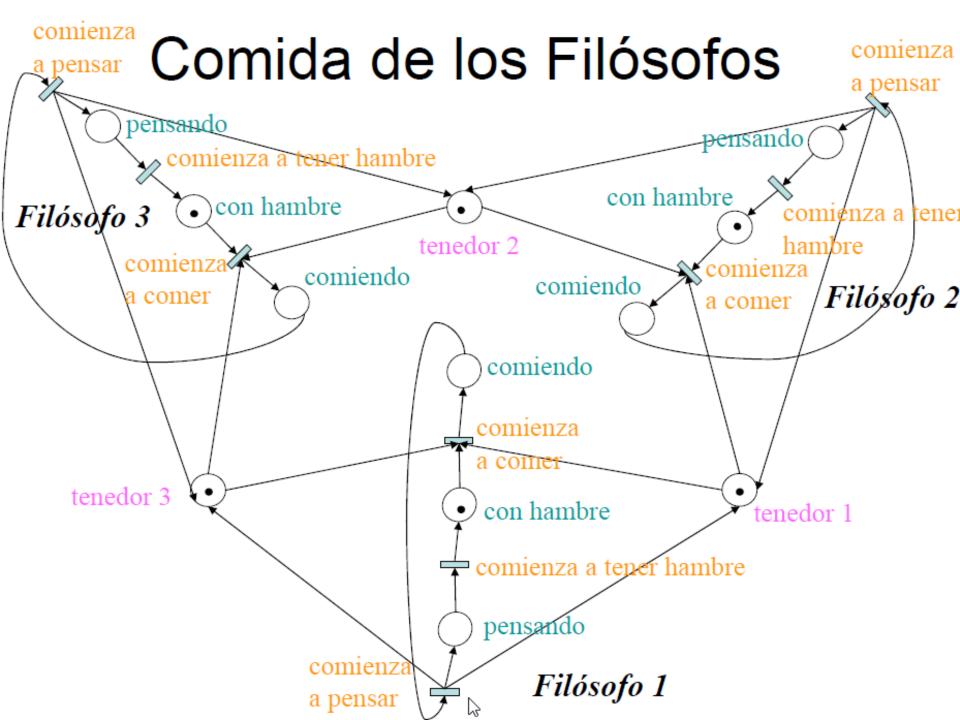
Transición Source

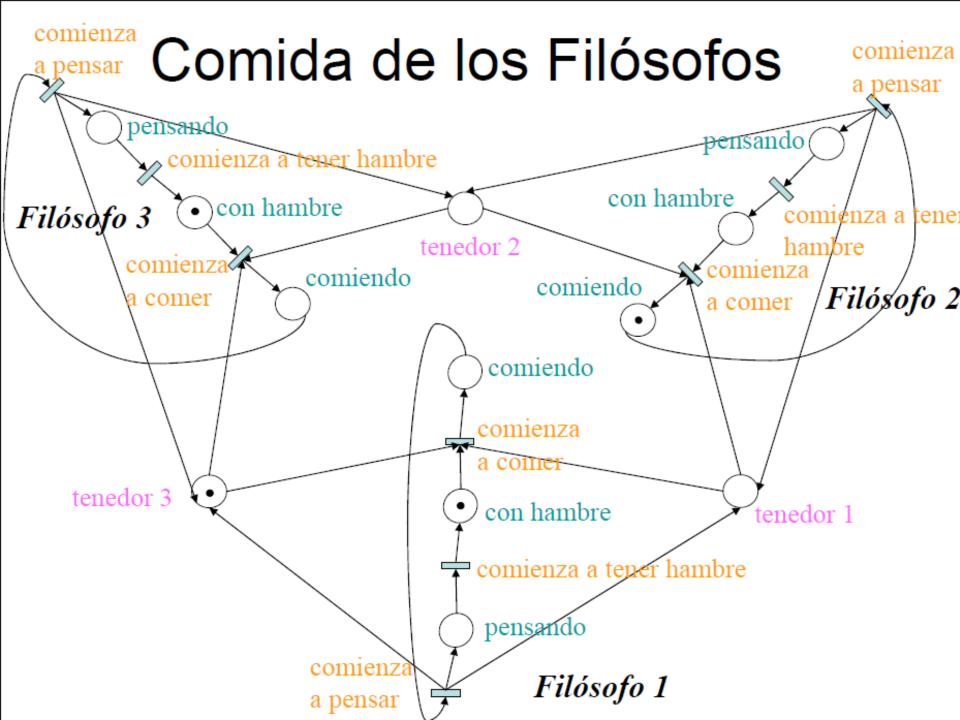


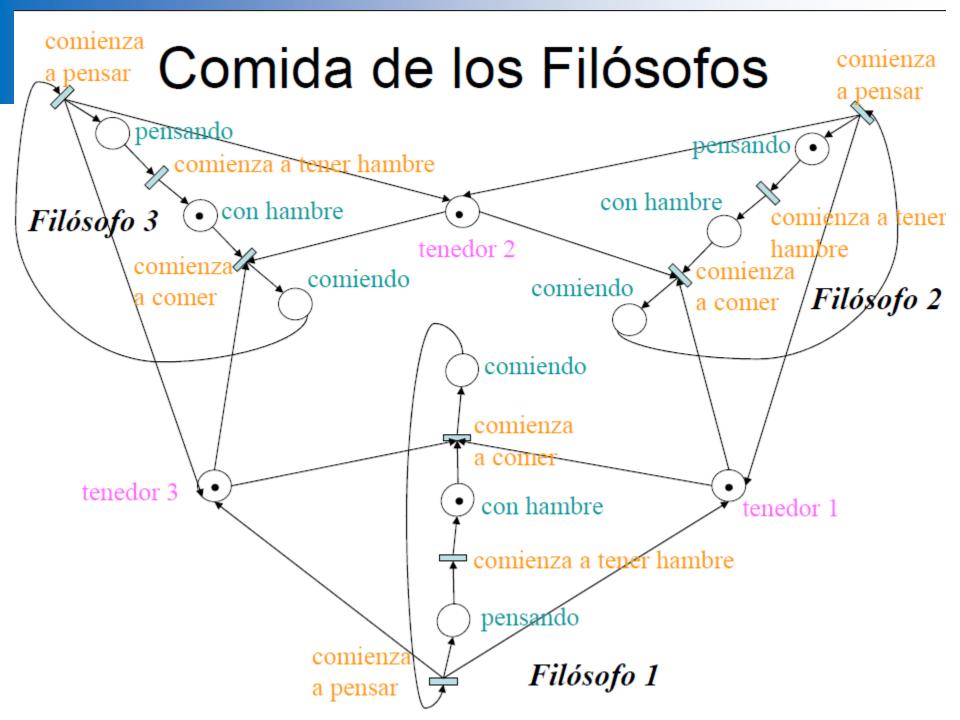












- Un marking es alcanzable si es el resultado de una secuencia de transiciones que resulte en ese marking desde marking inicial.
- Una red es N-safe si no es alcanzable ningún marking que contenga mas de N tokens en un place.
- Se pueden analizar automáticamente propiedades como invariantes (ej. Usando álgebra lineal), existencia de deadlocks, alcanzabilidad, etc.

Redes de Petri: Características

- Formal, operacional, gráfico, refutable.
- Scope: concurrencia, control (usos simil. FSM).
- Semántica: sistema de transición u ordenes parciales.
- Mecanismo de descomposición: no standard.
- Al igual que las FSM, muchos tipos de análisis posibles.
- Relación con FSM: si es N-Safe hay una relación de conversión en ambos sentidos.
- Muchas variantes: tiempo, probabilidades, datos, etc.