## Sincronismo

Algoritmo / protocolo es sincrónico si sus acciones pueden ser delimitadas en el tiempo.

- Sincrónico. Entrega de msj posee timeout conocido.
- Parcialmente sincrónico. No posee timeout conocido o es variable.
- Asincrónico. No posee timeout asociado.

### **Propiedades**

- Tiempo de Delivery: tiempo que tarda mensaje en ser recibido luego de haber sido enviado.
- Timeout de Delivery: todo mensaje enviado va a ser recibido antes de un tiempo conocido.
- Steadiness: máxima diferencia entre el mínimo y máximo tiempo de delivery de cualquier mensaje recibido por un proceso.
  - Define varianza con la cual un proceso observa que recibe los msjs.
  - Qué tan constante es la recepción de mensajes.
- Tightness: máxima diferencia entre los tiempos de delivery para cualquier mensaje.
  - Define simultaneidad con la cual un mensaje es definido por múltiples procesos.

#### **Protocolos**

- Time-driven.
- Clock-driven.

### Orden

- Delivery de Mensajes != Envío.
- Delivery: procesar mensaje, provocando cambios en el estado.
- Cola de mensajes, permite:
  - Hold-back queue y delivery queue.
  - Demorar el **delivery**.
  - Re-ordenar mensajes en la cola.

### Órdenes

- FIFO. Orden en el que fueron enviados entre un mismo emisor y un mismo receptor.
- Causal. Todo mensaje que implique la generación de un nuevo mensaje es entregado manteniendo esta secuencia de causalidad, sin importar receptor.
- Total. Todo par de mensajes entregados a los mismos receptores es recibido en el mismo órden por esos receptores.

# Estado y consistencia

- Estado Local. Valores de variables en un momento dado.
- Estado Global. Unión de todos los estados locales del sistema.

### Máquina de estados

- Modelar el sistema como serie de estados.
- Evolución de estados debido a eventos.
- Con múltiples procesos hay estados globales inválidos.

## Historia y Corte

- Historia (corrida). Secuencia de todos los eventos procesados por un proceso Pi.
- Corte. Unión del subconjunto de historias de todos los procesos del sistema hasta cierto evento k de cada proceso.
  - Consistente si por cada evento que contiene también contiene a aquellos que ocurren antes.

## Algoritmo de Chandy & Lamport

- Snapshots de estados globales en sistemas distribuidos.
- Objetivo: estado global almacenado es consistente.

### Comunicación reliable

Si se garantiza integridad, validez y atomicidad en el delivery de los mensajes.

- Uno a uno. Trivial sobre TCP/IP y red segura.
- · Uno a muchos.
  - El grupo debe proveer las 3 propiedades.
  - $-\,$  Bajo TCP/IP, ojo con atomicidad.
  - Definir qué órden de mensajes se garantiza.