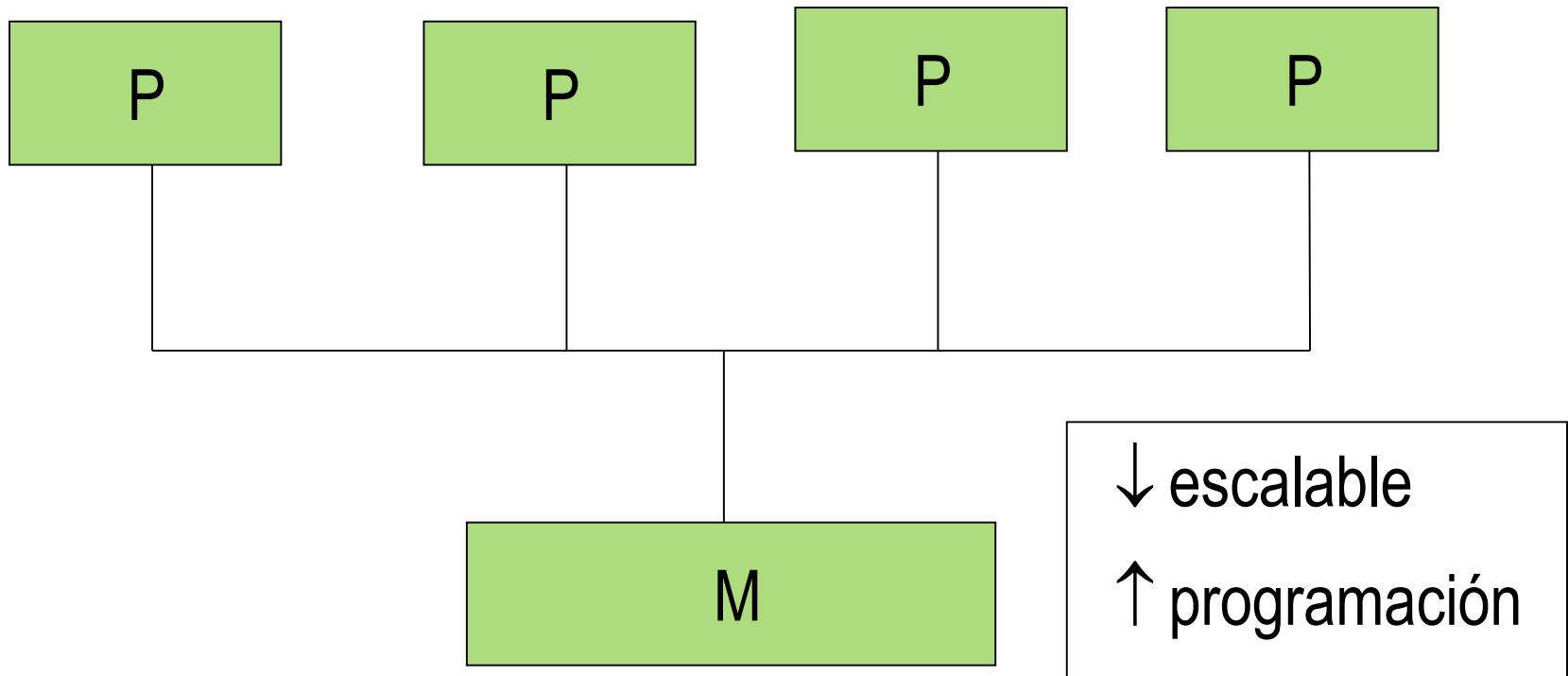


Sistemas Distribuidos

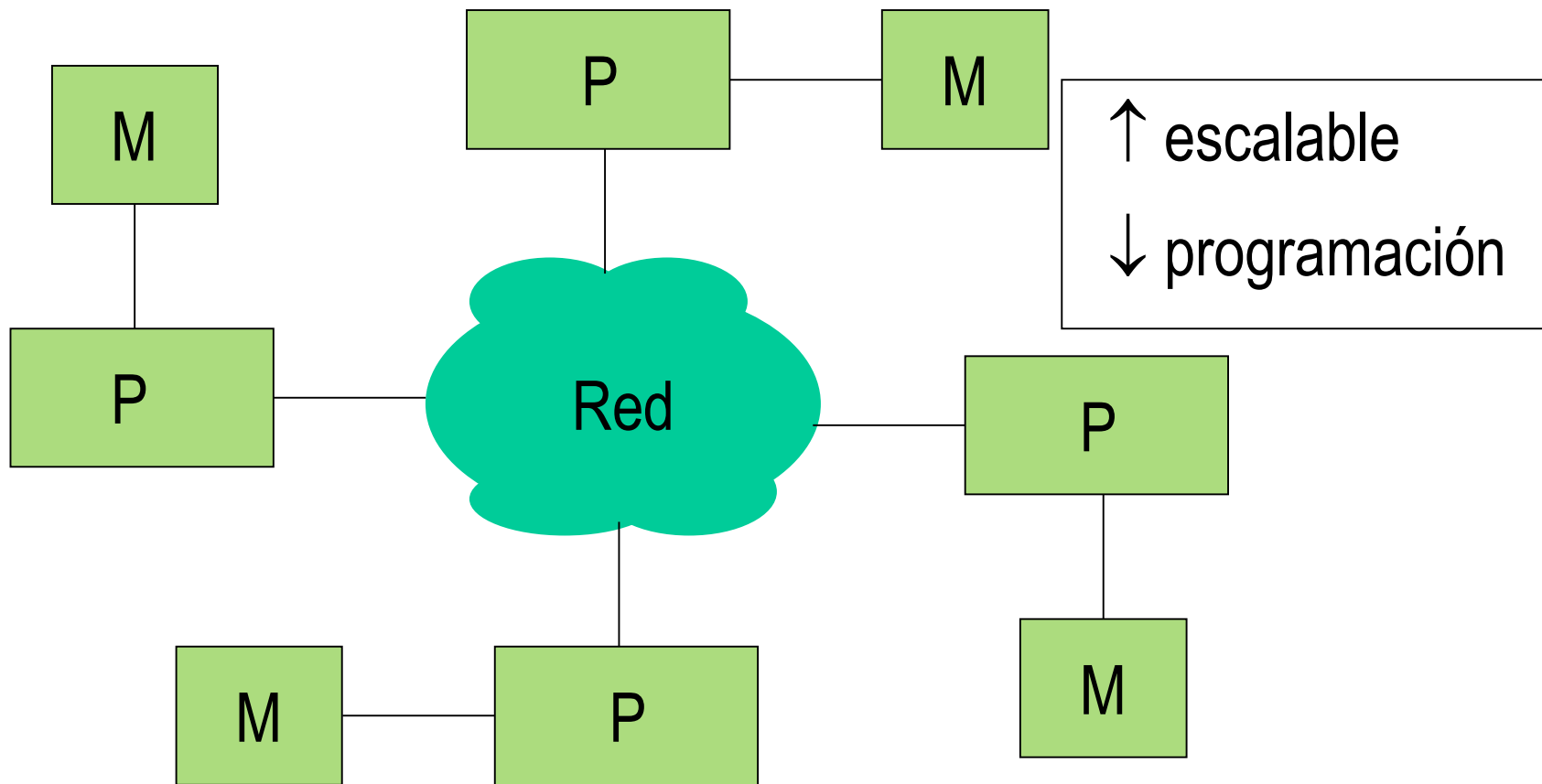
**Memoria
compartida
distribuida**

**(DSM, *Distributed
Shared Memory*)**

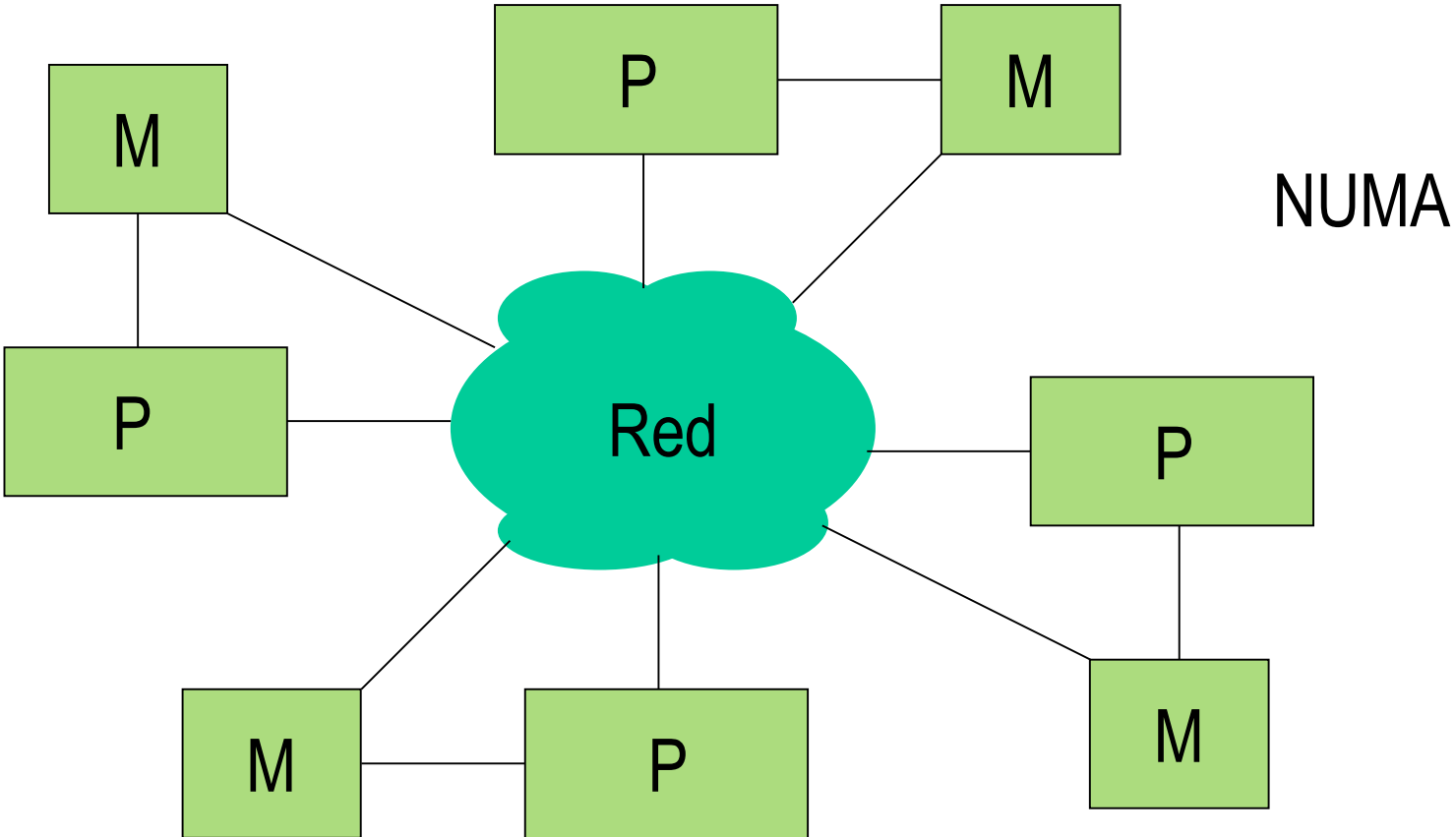
Memoria centralizada y compartida



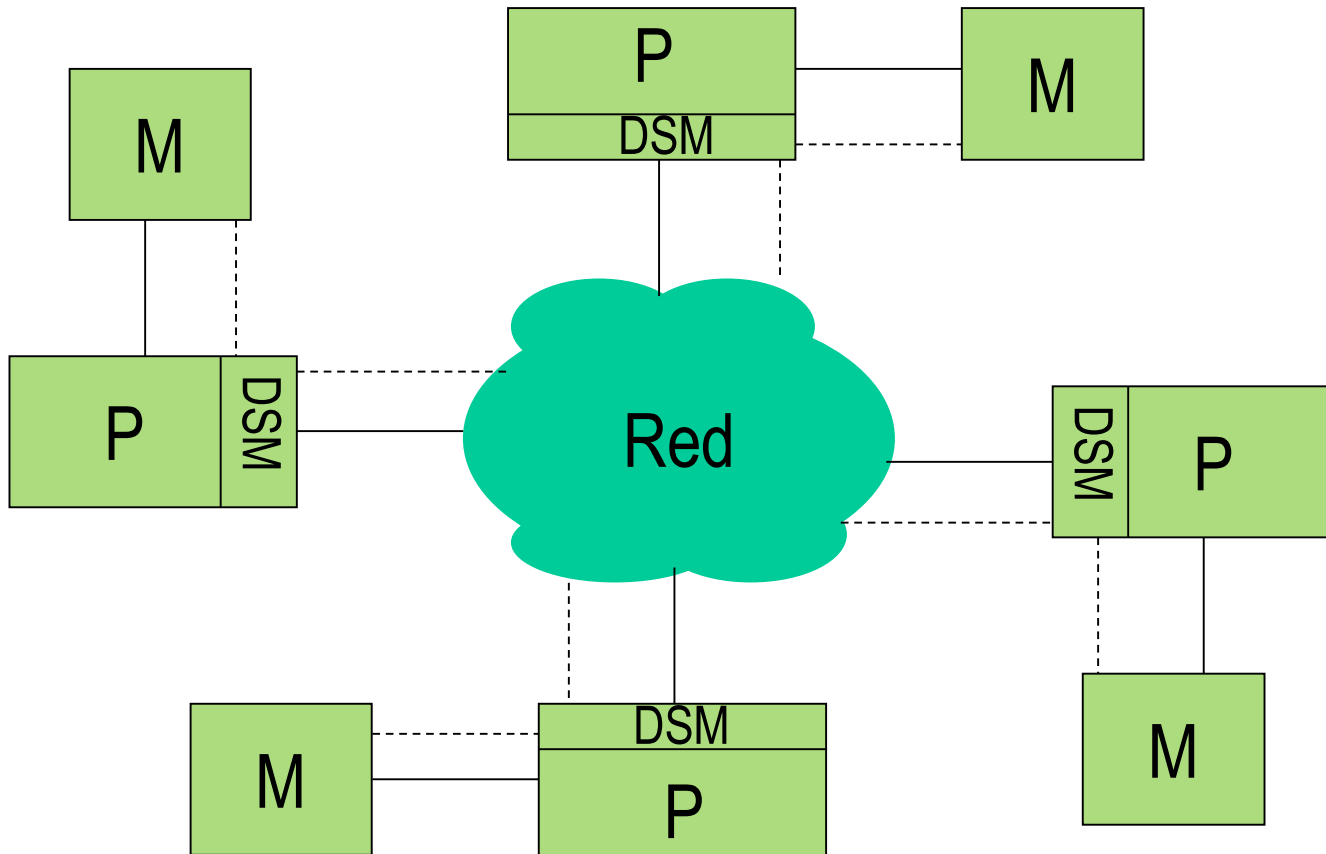
SD: Memoria distribuida y privada



DSM HW: Memoria distribuida y compartida



DSM SW: Memoria distribuida y compartida



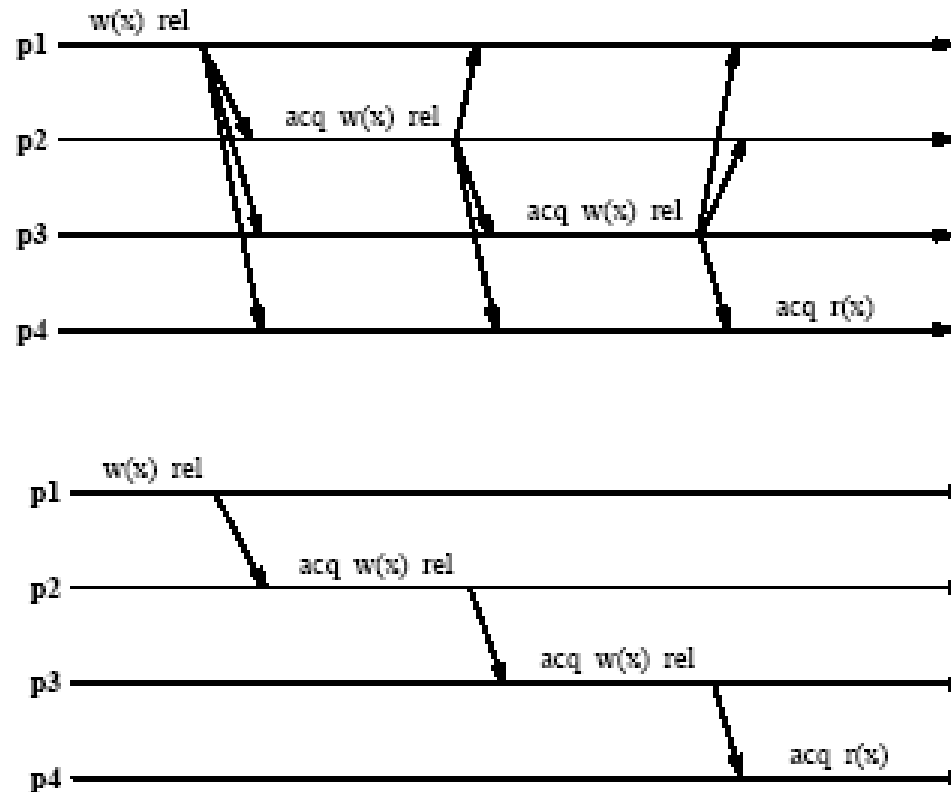
Introducción

- Multiprocesadores con mem. compartida vs. s. distribuidos:
 - HW más complejo y menos *escalable*; SW más sencillo y conocido
- Modelo de programación en sistemas con mem. compartida
 - Llamadas a procedimiento (o invocación de métodos)
 - Comunicación mediante datos compartidos
 - Sincronización mediante semáforos o mecanismos equivalentes
- Modelo de programación tradicional en s. distribuidos
 - Paso de mensajes para comunicación y sincronización
- Nuevo modelo de programación en SD: RPC (o RMI) + DSM
 - Ejecutar en SD aplicación paralela basada en m.comp.
- Dos implementaciones alternativas:
 - VM-DSM: basada m. virtual → fallo página se sirve de nodo remoto
 - RT-DSM: la gestiona el *runtime* del lenguaje

Modelos de coherencia

- Si cada escritura en memoria genera mensaje: DSM inviable
- ¿Cómo lograr implementación relativamente eficiente?
 - Programa bien construido → no condiciones de carrera
 - Accesos conflictivos a datos deben usar sección crítica (SC)
 - Sólo asegurar coherencia de los datos dentro de la SC
 - Articular la propagación de los cambios con entrar o salir de la SC
- 3 esquemas habituales:
 - *Eager Release Consistency* (ERC)
 - Al salir de SC se propagan a todos cambios en variables compartidas
 - *Lazy Release Consistency* (LRC)
 - Al entrar en SC se contacta con último proceso que estuvo en SC
 - Se le solicitan todos los cambios sobre las variables compartidas
 - *Entry Consistency* (EC): similar a LRC pero
 - Toda variable compartida está asociada a un cerrojo
 - Al entrar SC de un cerrojo, se contacta con último proceso que lo usó
 - Se le solicitan sólo cambios sobre v. compartidas asociadas a ese cerrojo

ERC vs. LRC



Lazy Release Consistency for Distributed Shared Memory.

Tesis de Peter Keleher, 1995

Coherencia de entrada (EC)

```
int main() {  
    shared tipo1 v1; shared tipo2 v2; shared tipo3 v3;...  
    cerrojo c1, c2;  
    .....  
    asociar(c1, v1);  
    asociar(c1, v2);  
    asociar(c2, v4);  
    .....  
    adquirir(c1); // entrada en sección crítica: solicita últimos cambios en variables asociadas a c1  
    .....  
    v1.xx...  
    v2.yy...  
    .....  
    liberar(c1);  
    .....  
}
```