



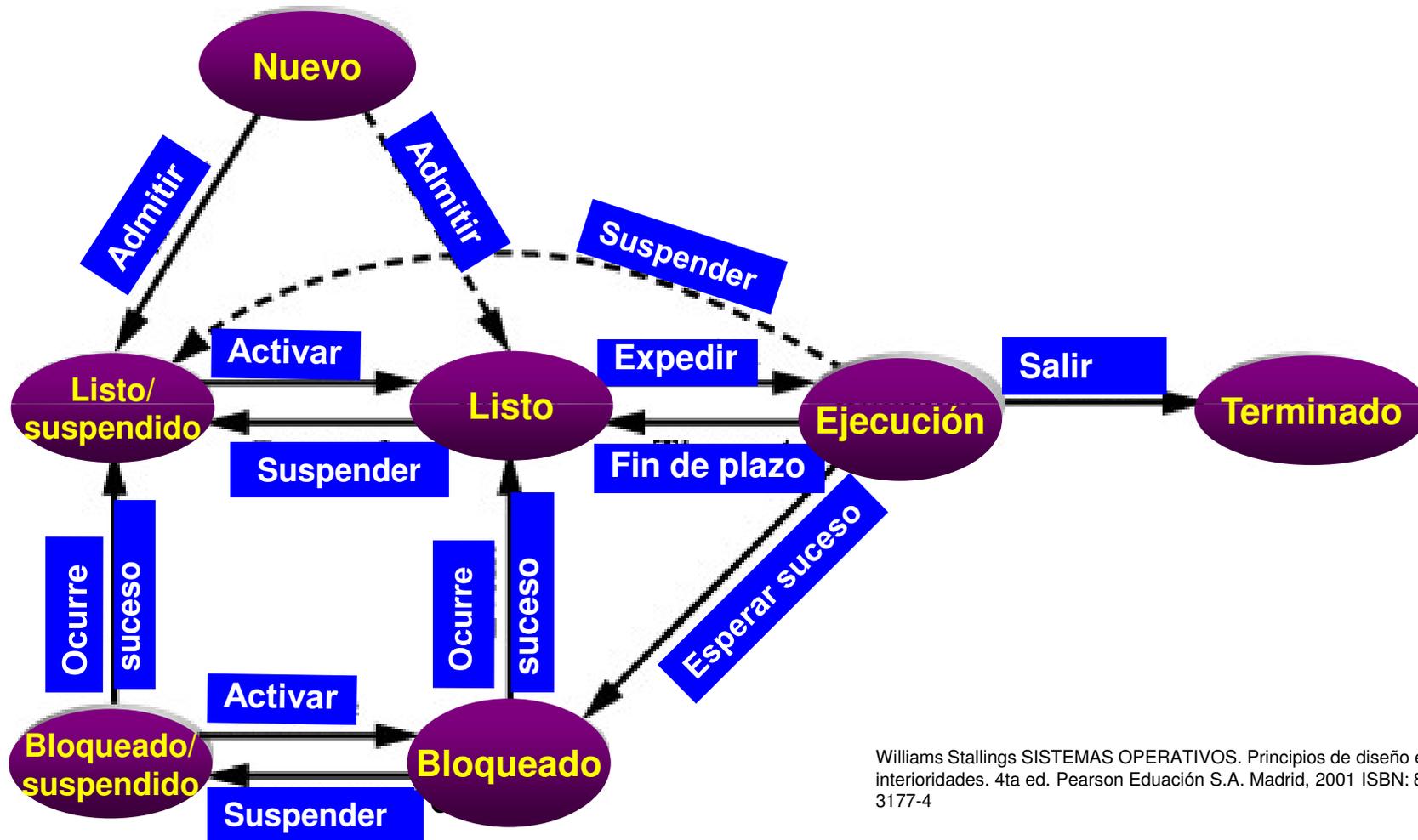
UNIVERSIDAD DE
Belgrano
BUENOS AIRES - ARGENTINA



SISTEMAS OPERATIVOS

UNIDAD I (Parte C) PLANIFICACION DE PROCESOS

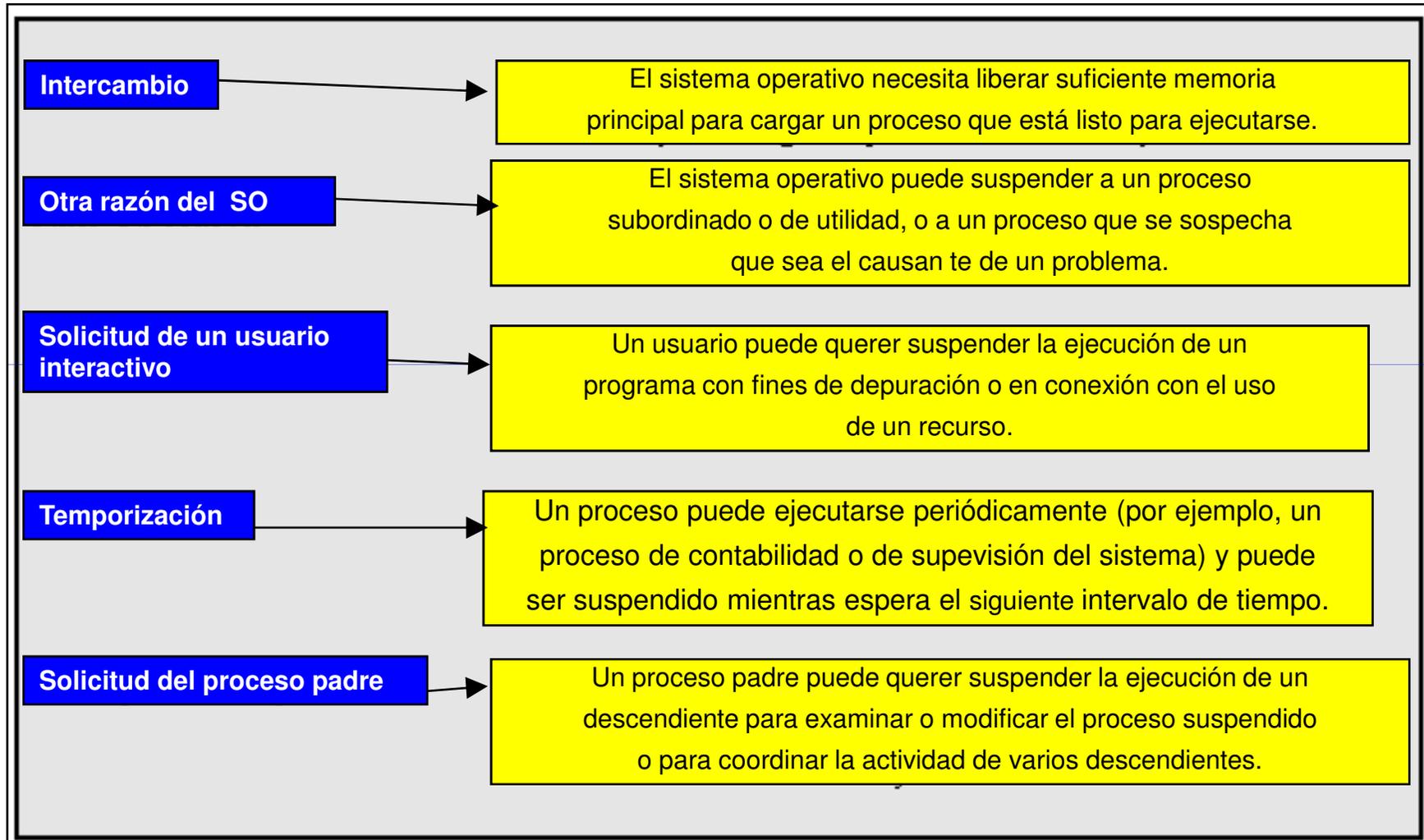
SISTEMA CON DOS ESTADOS DE SUSPENSION



Williams Stallings SISTEMAS OPERATIVOS. Principios de diseño e interioridades. 4ta ed. Pearson Educación S.A. Madrid, 2001 ISBN: 84-205-3177-4

Con dos estados de suspensión

PROCESOS: CAUSAS DE SUSPENSION



PROCESOS: ASIGNACION DE RECURSOS

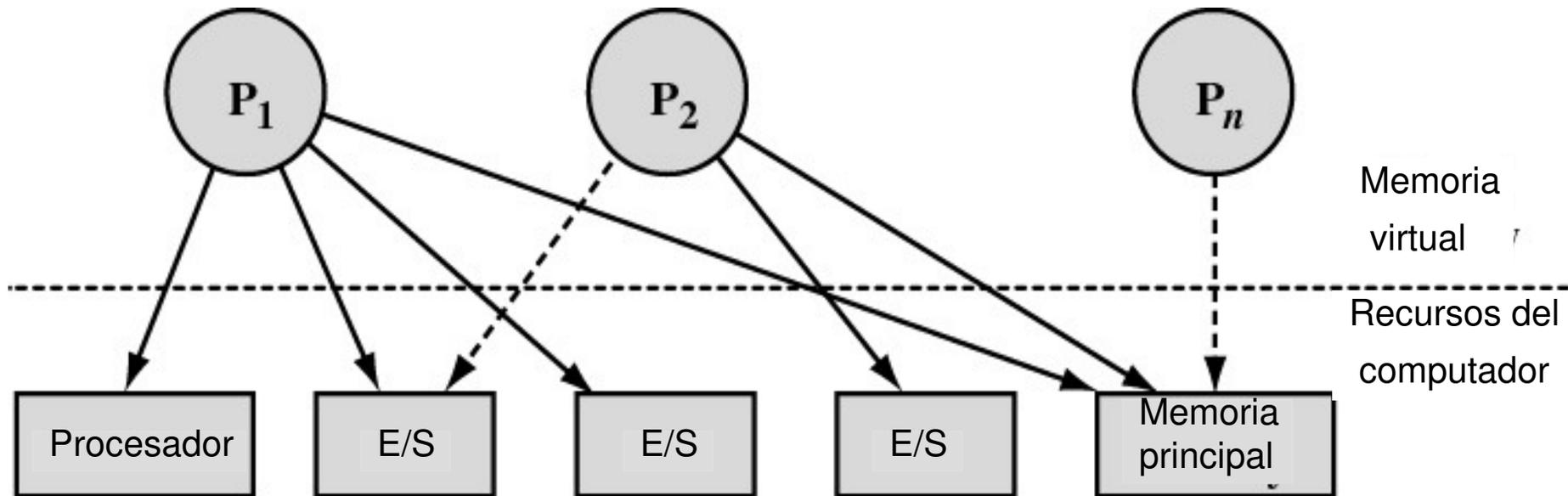


Figura 3.9. Procesos y recursos (asignación de recursos en un instante de tiempo).

Williams Stallings SISTEMAS OPERATIVOS. Principios de diseño e interioridades. 4ta ed. Pearson Educación S.A. Madrid, 2001 ISBN: 84-205-3177-4

PROCESOS: CAUSAS DE CONTEXT SWITCH

- **Interrupción de reloj:**
 - El proceso en ejecución ha consumido la fracción máxima de tiempo permitida.
- **Interrupción de E/S.**
- **Fallo de memoria:**
 - La dirección de memoria se encuentra en la memoria virtual, por lo tanto debe ser llevada a la memoria principal.
 - **Cepos:**
 - Se ha producido un error.
 - Puede hacer que el proceso que se estaba ejecutando pase al estado de Terminado.
- **Llamada del supervisor:**
 - Como la operación de abrir una archivo.

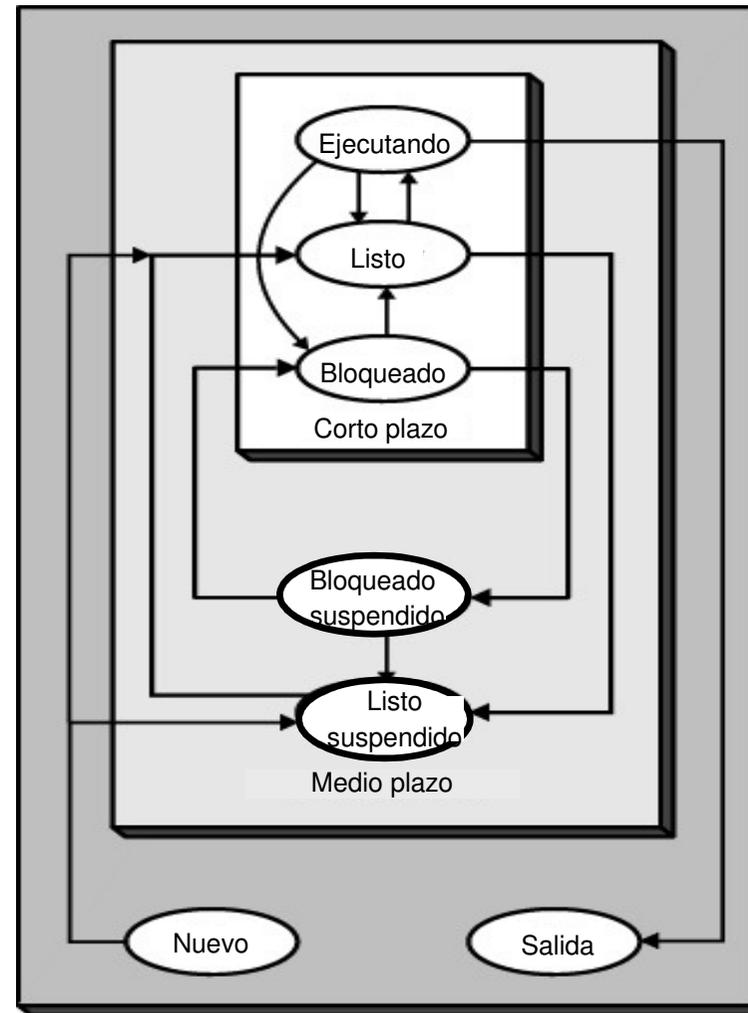
**PROPOSITOS DE LA
PLANIFICACION**

- **Tiempo de respuesta.**
- **Productividad.**
- **Eficiencia del procesador.**

TIPOS DE PLANIFICACION

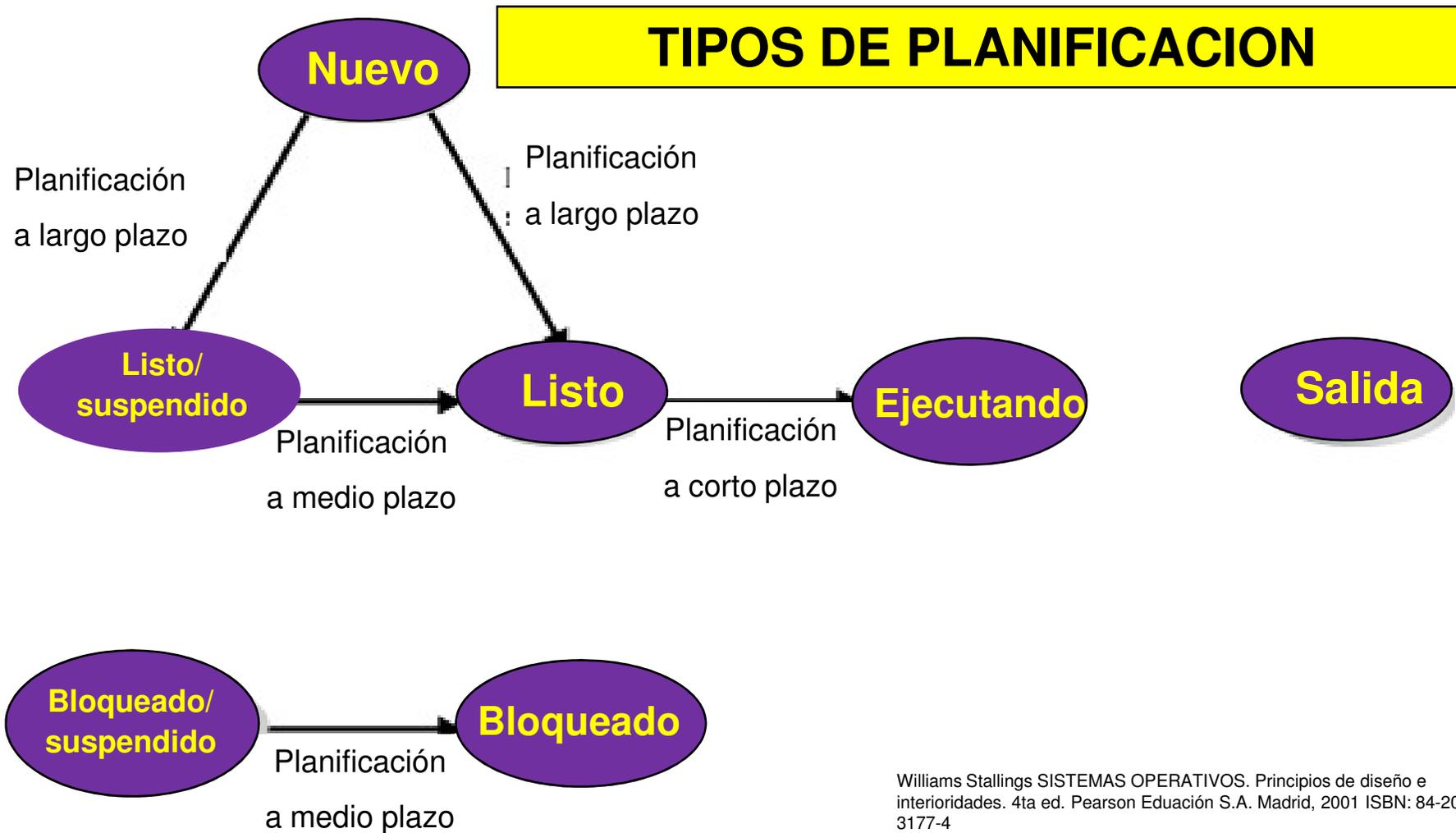
Planificación a largo plazo	Decisión de añadir procesos al conjunto de procesos a ejecutar
Planificación a medio plazo	Decisión de añadir procesos al conjunto de procesos que se encuentran parcial o completamente en la memoria
Planificación a corto plazo	Decisión sobre qué proceso disponible será ejecutado en el procesador
Planificación de E/S	Decisión sobre qué solicitud de E/S pendiente será tratada por un dispositivo de E/S disponible

NIVELES DE PLANIFICACION



Williams Stallings SISTEMAS OPERATIVOS. Principios de diseño e interioridades. 4ta ed. Pearson Educación S.A. Madrid, 2001 ISBN: 84-205-3177-4

Figura 9.1. Niveles de planificación.



Williams Stallings SISTEMAS OPERATIVOS. Principios de diseño e interioridades. 4ta ed. Pearson Educación S.A. Madrid, 2001 ISBN: 84-205-3177-4

Figura 9.1. Planificación y transiciones de estado de los procesos.

TIPOS DE PLANIFICACION

LARGO PLAZO

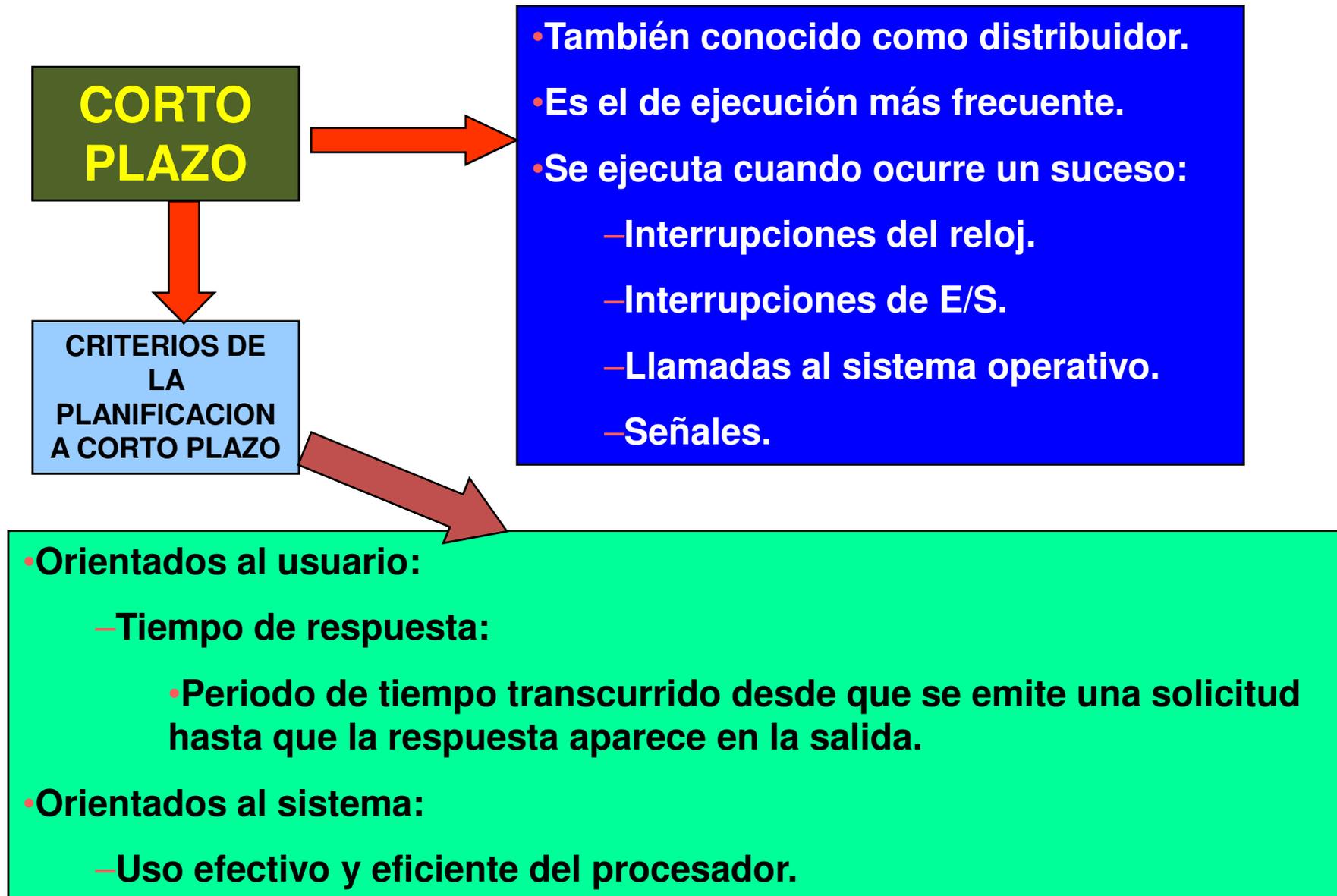


- Determina cuáles son los programas admitidos en el sistema.
- Controla el grado de multiprogramación.
- Cuantos más procesos se crean, menor es el porcentaje de tiempo en el que cada proceso se puede ejecutar.

MEDIANO PLAZO



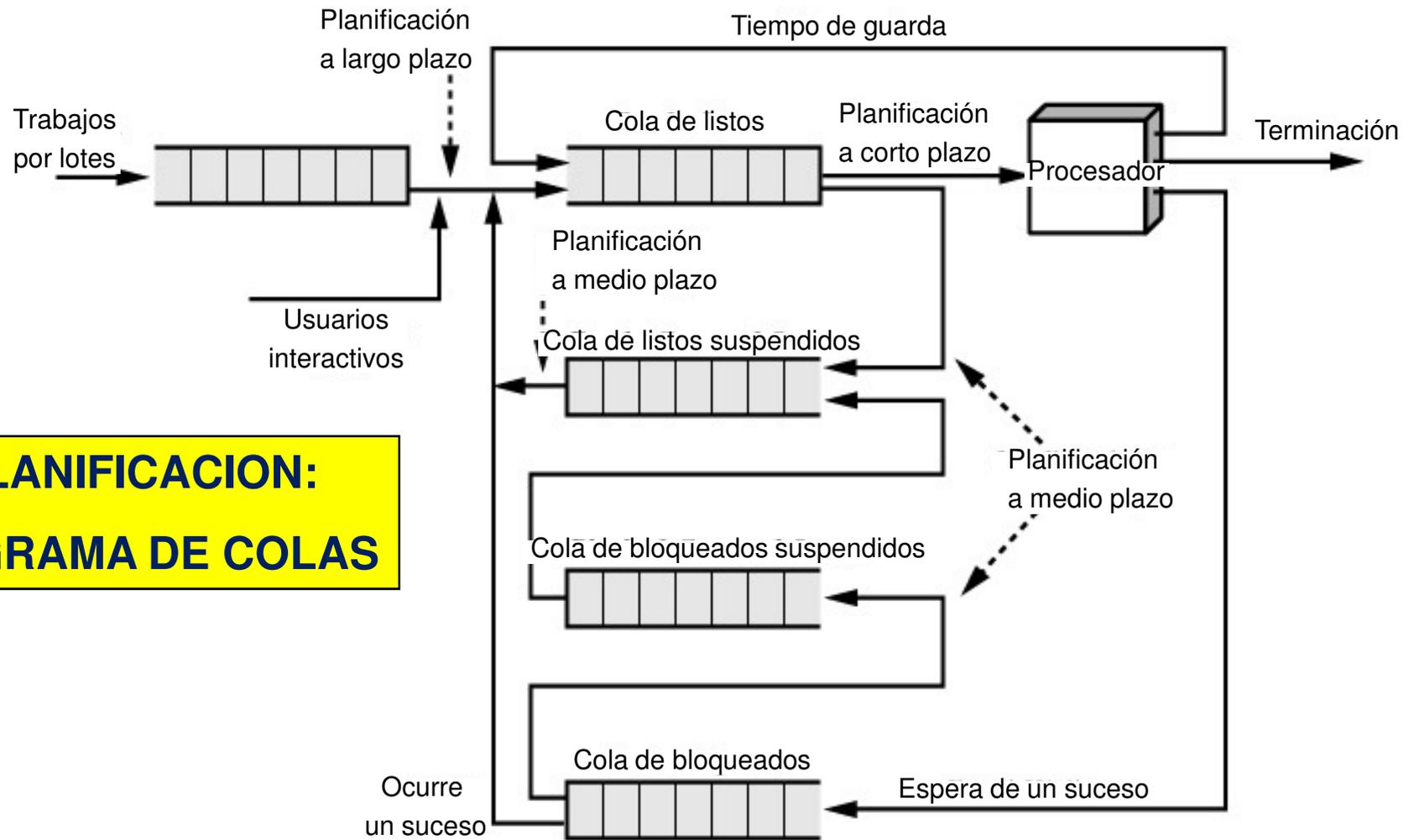
- Forma parte de la función de intercambio.
- Se basa en la necesidad de controlar el grado de multiprogramación.



OTROS CRITERIOS DE PLAN. CORTO PLAZO

- **Relativos al rendimiento del sistema:**
 - **Cuantitativos.**
 - **Pueden evaluarse fácilmente. Algunos ejemplos son el tiempo de respuesta y la productividad.**
- **No relativos al rendimiento del sistema:**
 - **Cualitativos.**
 - **Previsibilidad.**

**PLANIFICACION:
DIAGRAMA DE COLAS**



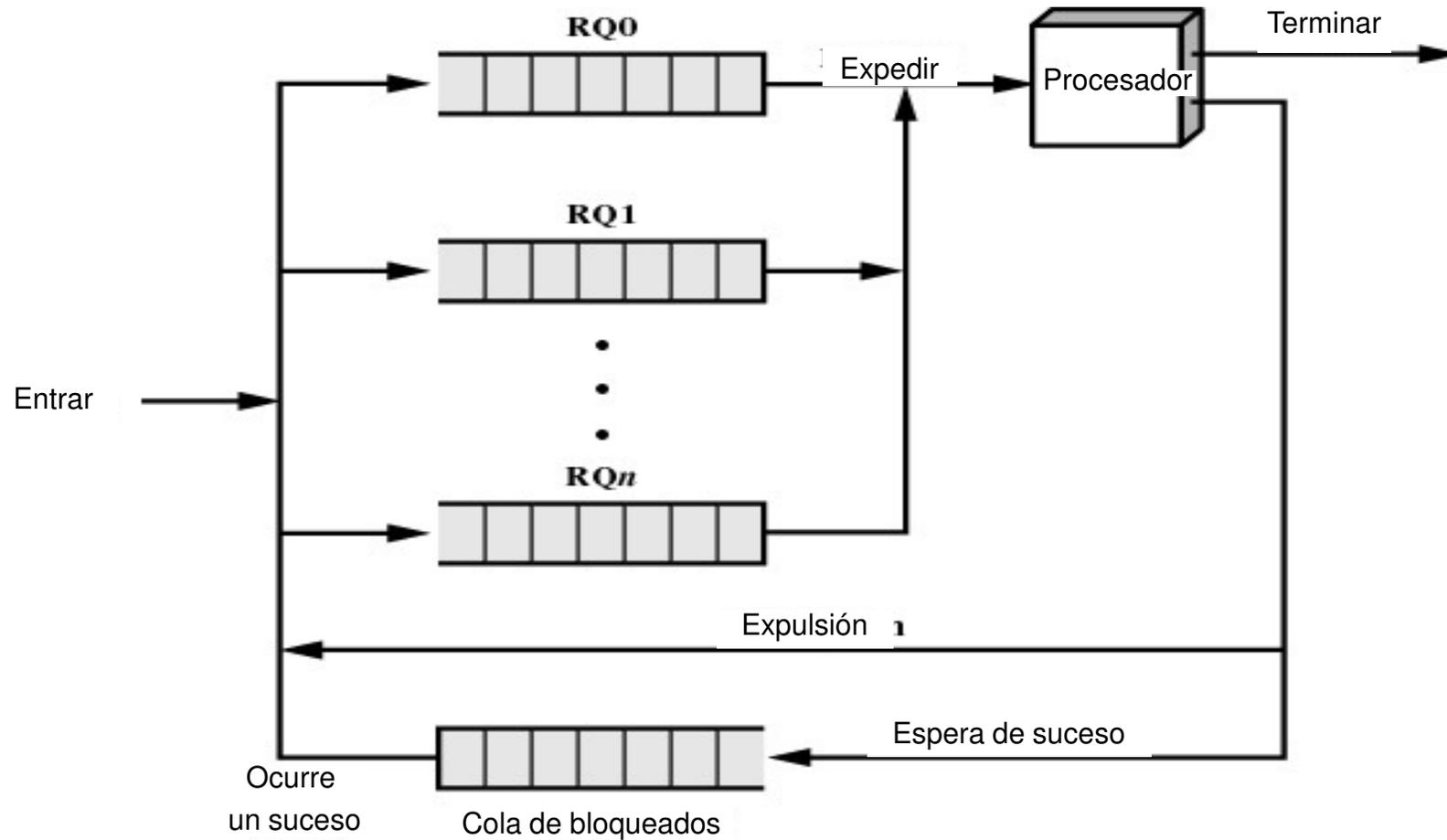
Williams Stallings SISTEMAS OPERATIVOS. Principios de diseño e interioridades. 4ta ed. Pearson Educación S.A. Madrid, 2001 ISBN: 84-205-3177-4

Figura 9.3. Diagrama de colas de planificación.

PLANIFICACION POR PRIORIDADES

- El planificador seleccionará siempre a un proceso de mayor prioridad antes que a los de menor prioridad.
- Tiene múltiples colas de Listos para representar cada nivel de prioridad.
- Los procesos de prioridad más baja pueden sufrir inanición:
 - Permite que un proceso cambie su prioridad en función de su edad o su historial de ejecución.

PLANIFICACION POR PRIORIDADES



Williams Stallings SISTEMAS OPERATIVOS. Principios de diseño e interioridades. 4ta ed. Pearson Educación S.A. Madrid, 2001 ISBN: 84-205-3177-4

Figura 9.4. Colas de prioridad.

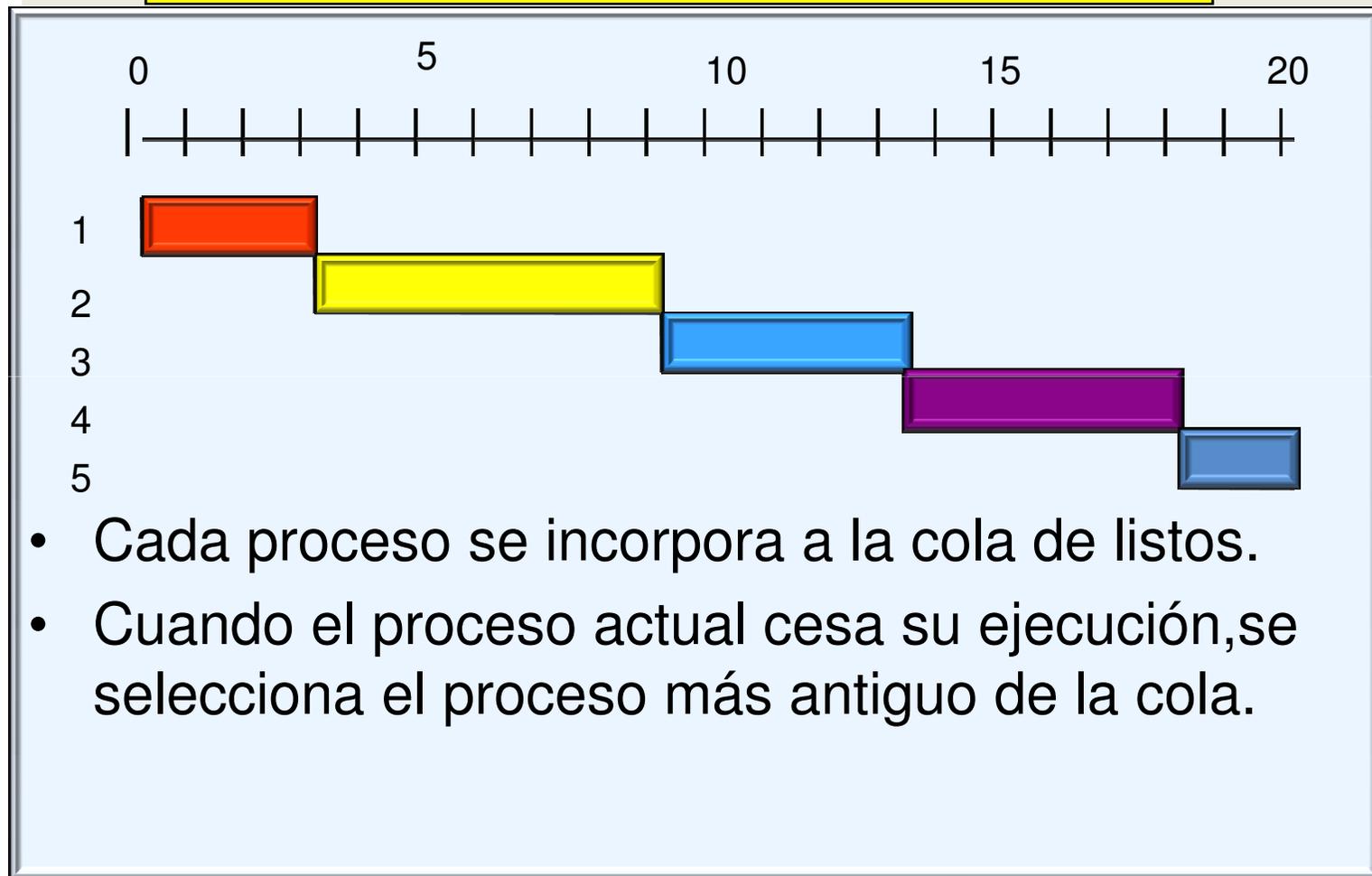
MODOS DE DECISION (por tipo de multitarea)

- No preferente (No-Preemptiva):
 - Una vez que el proceso pasa al estado de Ejecución, continúa ejecutando hasta que termina o se bloquea en espera de una E/S.
- Preferente (Preemptiva):
 - El proceso que se está ejecutando actualmente puede ser interrumpido y pasado al estado de Listos por el sistema operativo.
 - Permiten dar un mejor servicio ya que evitan que un proceso pueda monopolizar el procesador durante mucho tiempo.

EJEMPLO DE APLICACION

Proceso	Instante de llegada	Tiempo de servicio
A	0	3
B	2	6
C	4	4
D	6	5
E	8	2

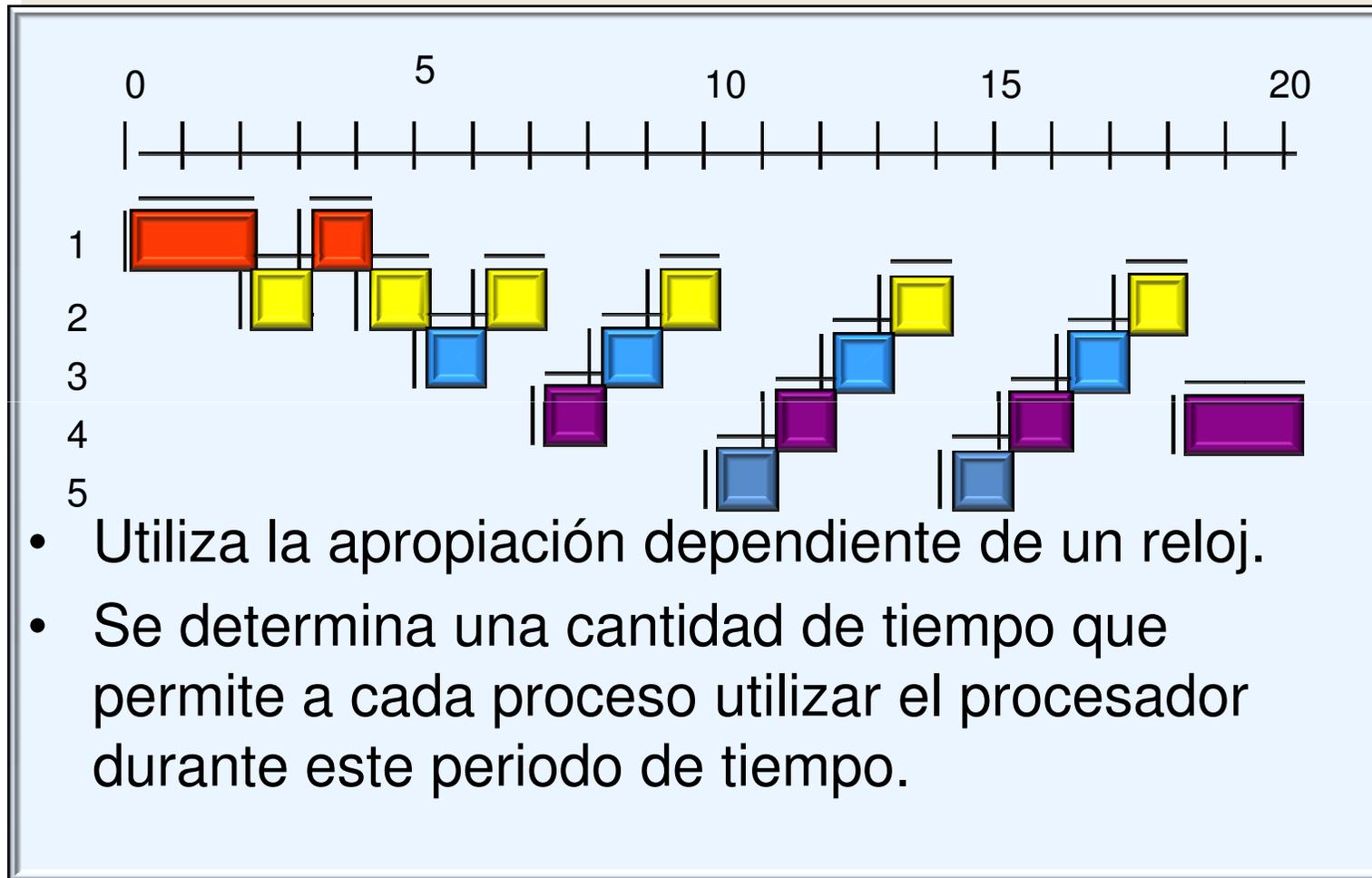
FCFS (PRIMERO EN LLEGAR PRIMERO EN SERVIRSE)



FCFS: CONCLUSIONES

- Puede que un proceso corto tenga que esperar mucho tiempo antes de que pueda ser ejecutado.
- Favorece a los procesos con carga de CPU:
 - Los procesos con carga de E/S tienen que esperar a que se completen los procesos con carga de CPU.

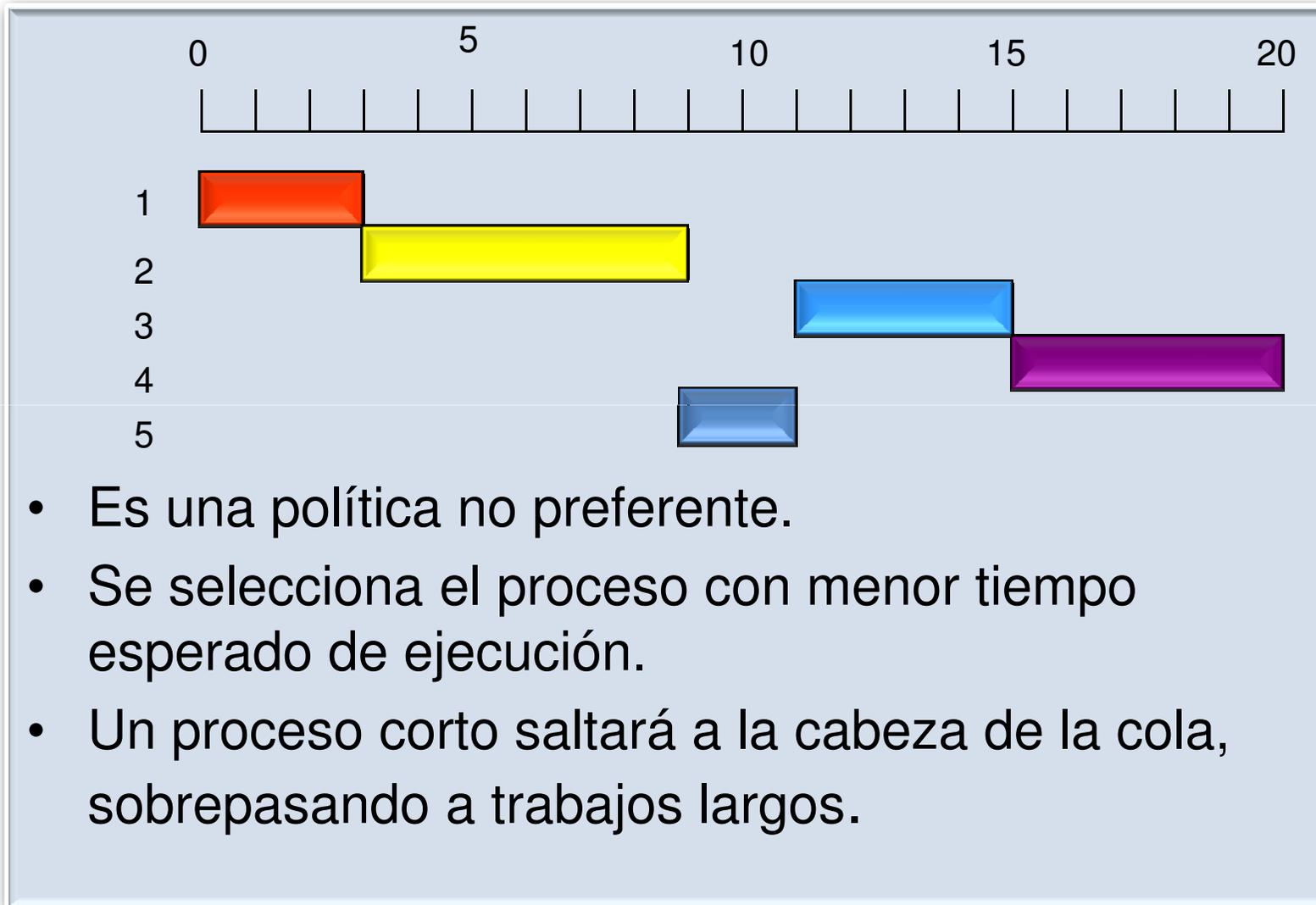
ROUND ROBIN (TURNO ROTATIVO)



ROUND ROBIN: CARACTERISTICAS

- Periódicamente, se genera una interrupción de reloj.
- Cuando se genera la interrupción, el proceso que está en ejecución se sitúa en la cola de Listos:
 - Se selecciona el siguiente trabajo.
- Se conoce también como fracciones de tiempo.

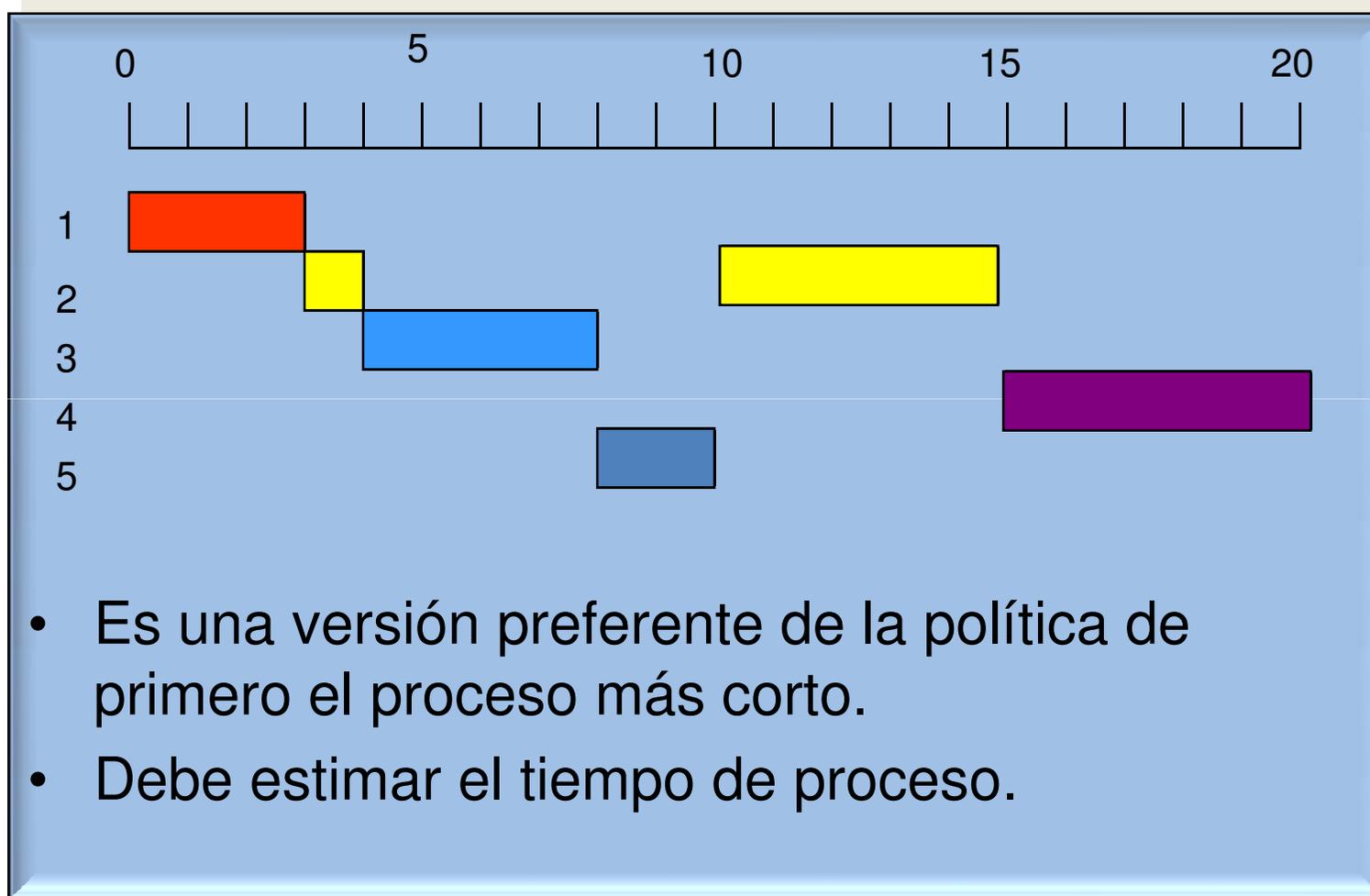
SPN (PRIMERO EL PROCESO MAS CORTO)



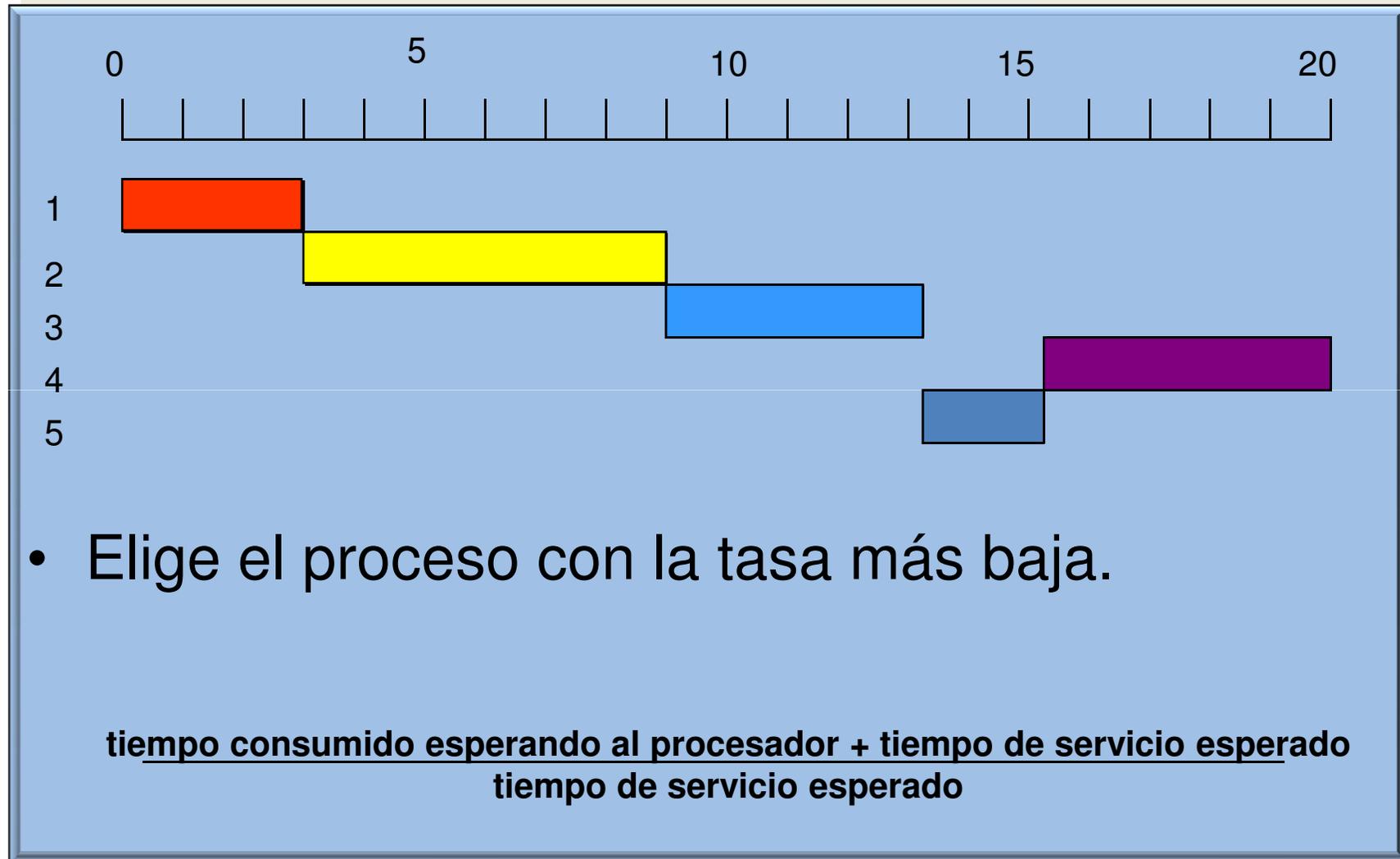
SPN: CONCLUSIONES

- Se reduce la previsibilidad de los procesos largos.
- Si la estimación de tiempo del proceso no es correcta, el sistema puede abandonar el trabajo.
- Posibilidad de inanición para los procesos largos.

SRT (MENOR TIEMPO RESTANTE)

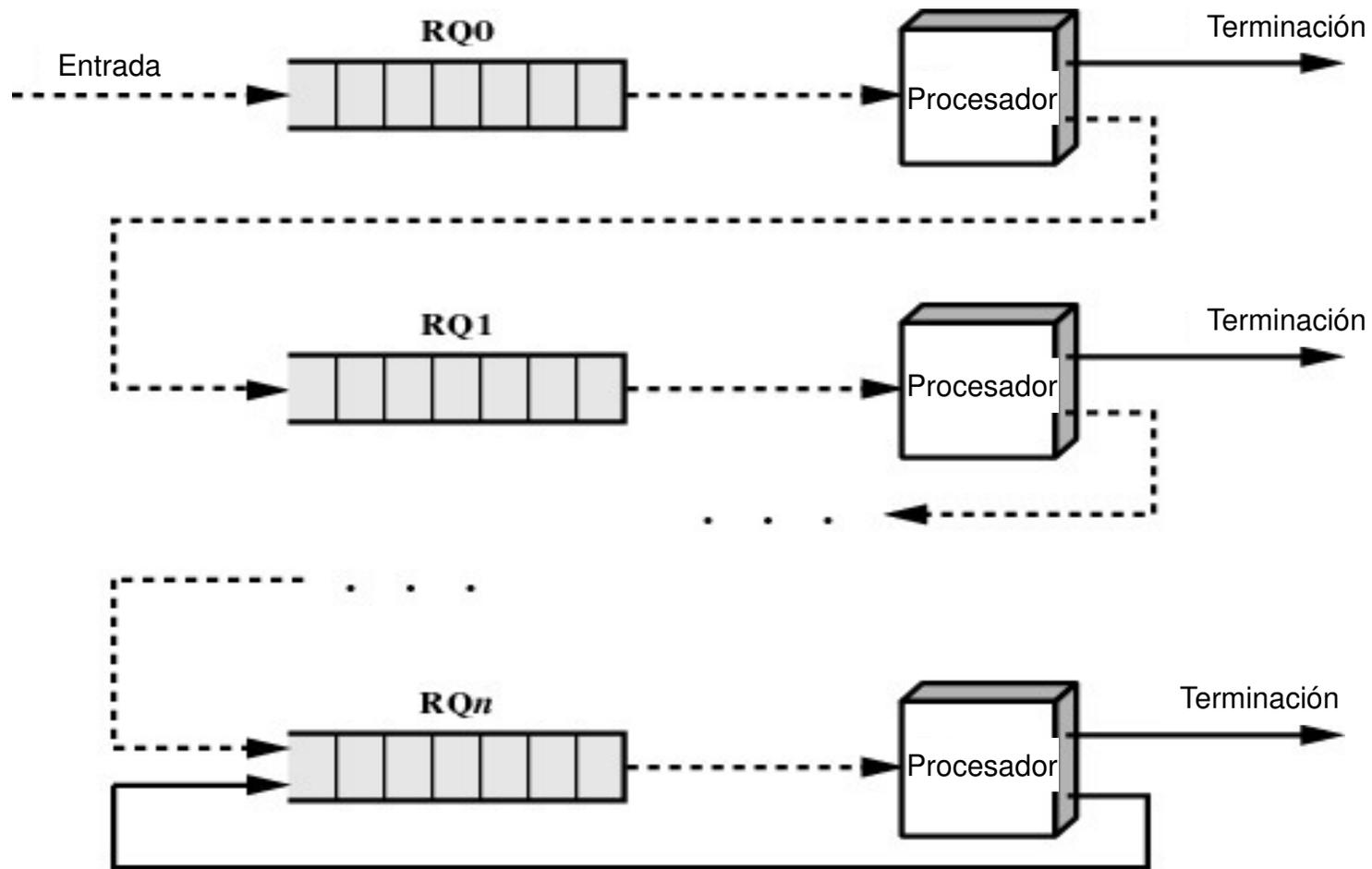


HRRN (MAYOR TASA DE RESPUESTA)



REALIMENTACION





REALIMENTACION

Williams Stallings SISTEMAS OPERATIVOS. Principios de diseño e interioridades. 4ta ed. Pearson Educación S.A. Madrid, 2001 ISBN: 84-205-3177-4

Figura 9.10. Planificación con realimentación.

PLANIFICACION EN UNIX

- Emplea realimentación multinivel usando turno rotatorio en cada una de las colas de prioridad.
- La prioridad de cada proceso se calcula cada segundo.
- La prioridad base divide los procesos en bandas fijas de prioridad.
- Se utiliza un factor de ajuste para impedir que un proceso salga fuera de la banda que tiene asignada.

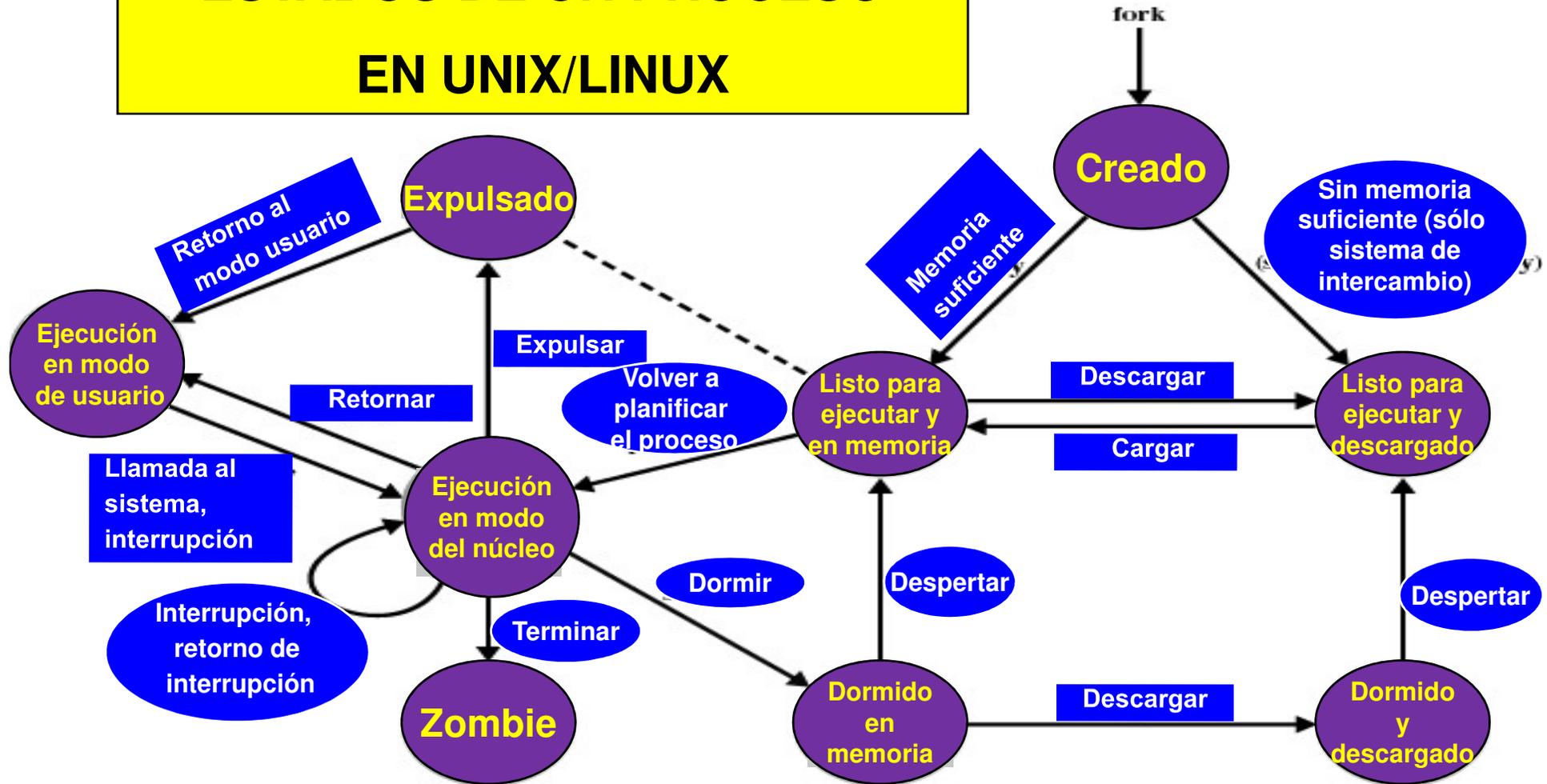
BANDAS DE PRIORIDAD EN UNIX

- **En orden decreciente de prioridad:**
 - **Intercambio.**
 - **Control de dispositivos de E/S de bloques.**
 - **Gestión de archivos.**
 - **Control de dispositivos de E/S de caracteres.**
 - **Procesos de usuario.**

ESTADOS DE UN PROCESO EN UNIX/LINUX

Ejecución en modo de usuario	Ejecutando en modo de usuario.
Ejecución en modo del núcleo	Ejecutando en modo de núcleo.
Listo para ejecutar y en memoria	Listo para ejecutar tan pronto como el núcleo lo planifique.
Dormido y en memoria	Incapaz de ejecutar hasta que se produzca un suceso; el proceso está en memoria principal.
Listo para ejecutar y descargado	El proceso está listo para ejecutar, pero se debe cargar el proceso en memoria principal antes de que el núcleo pueda planificarlo para la ejecución.
Dormido y descargado	El proceso está esperando un suceso y ha sido expulsado al almacenamiento secundario.
Expulsado	El proceso retorna del modo del núcleo al modo de usuario, pero el núcleo lo expulsa y realiza un cambio de contexto para planificar otro proceso.
Creado	El proceso está recién creado y aún no está listo para ejecutar.
Zombie	El proceso ya no existe, pero deja un registro para que lo recoja el proceso padre.

ESTADOS DE UN PROCESO EN UNIX/LINUX



Williams Stallings SISTEMAS OPERATIVOS. Principios de diseño e interioridades. 4ta ed. Pearson Educación S.A. Madrid, 2001 ISBN: 84-205-3177-4

Figura 3.16. Diagrama de transición de estados de los procesos en UNIX.

RELACIONES ENTRE PROCESOS

TIPOS

- ❖ PADRE - HIJO
- ❖ GRUPO DE PROCESOS
- ❖ SESIONES

MANIPULACION DE PROCESOS

OPERACIONES

- ❖ CREACION (system, fork, exec).
- ❖ MUERTE (kill)
- ❖ SUICIDIO (exit, abort)
- ❖ ESPERA DE FIN HIJO (wait)

INFORMACION DE USUARIO

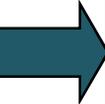
FUNCION getlogin: Retorna nombre del Usr que accede

Librería: unistd.h

FUNCION times & getusage: Retorna los tiempos de los procesos

Librería: sys/times.h

TIEMPOS



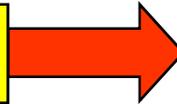
- ❖ T normal (T transcurrido)
- ❖ T de CPU del USR (T servicio Modo USR)
- ❖ T de CPU del Sistema (T ejecución de Código Kernel)

Struct rusage: Almacena el conjunto de recursos usados

Librería: sys/resource.h

RECURSOS USADOS

Struct rusage



- ❖ T USR usado
- ❖ T Sistema usado
- ❖ Máx. Tamaño para residentes.
- ❖ Tamaño Memoria compartida.
- ❖ Tamaño Memoria de datos no compartidos.
- ❖ Tamaño de pila no compartida.
- ❖ Referencias a páginas.
- ❖ Fallos de Página.
- ❖ Permutaciones.
- ❖ Operaciones de entrada en Bloque.
- ❖ Operaciones de salida en Bloque
- ❖ Mensajes enviados.
- ❖ Mensajes recibidos.
- ❖ Especificaciones voluntarias de contexto.
- ❖ Especificaciones involuntarias de contexto.

EJERCICIOS:

1. Que diferencias hay entre Usuario efectivo y real. Para que se usa?
2. `ls -l /usr/include | sort | wc -l` . Que PID tendrá?
3. Analizar `vfork`, y sacar las conclusiones de diferencias de uso (Usar el código de la página 78)
4. En que caso usar `fork` o `exec` ?
5. Cuando usar `exit` o `abort`?

BIBLIOGRAFIA DE REFERENCIA

1. **Manual de Actualización y reparación de PCs, 12va. Ed. Scott Mueller. Que. Pearson, Prentice Hall. Mexico, 2001.**
2. **Sistemas de Computadoras, un enfoque estructurado. 7ma ed. Andrew Tannenbaum. Prentice Hall, 1994.**
3. **Operating Systems, 2da. Ed. William Stallings. Prentice Hall. 1995.**
4. **Sistemas Operativos, 4ta ed. William Stallings. Pearson, Prentice Hall. Madrid, 2001.**
5. **Sistemas Operativos. 5ta Ed. William Stalling. Pearson Prentice Hall. Madrid. 2006**
6. **Unix, Sistema V Versión 4. Rosen,Rozinsky y Farber.McGraw Hill. NY 2000.**
7. **Lunix, Edición especial. Jack Tackett, David Guntery Lance Brown. Ed. Prentice Hall. 1998.**
8. **Linux, Guía del Administrador avanzado. Facundo Arena. MP ediciones. BsAs. 2000.**



FIN UNIDAD I (Parte C)
**PROCESOS - ADMINISTRACION
DE PROCESOS**

