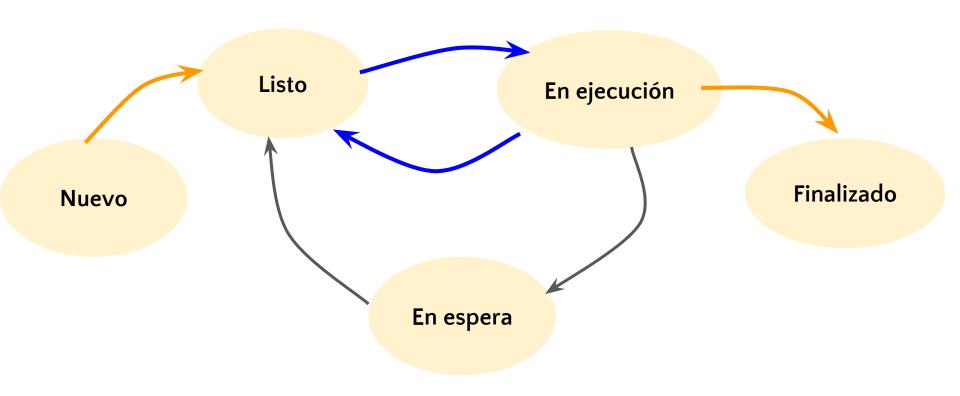


Planificación de Procesos

DIAGRAMA DE 5 ESTADOS



- Aprovechar RAM + uso efectivo de la CPU
- Podemos pasar a disco procesos bloqueados que estén en memoria

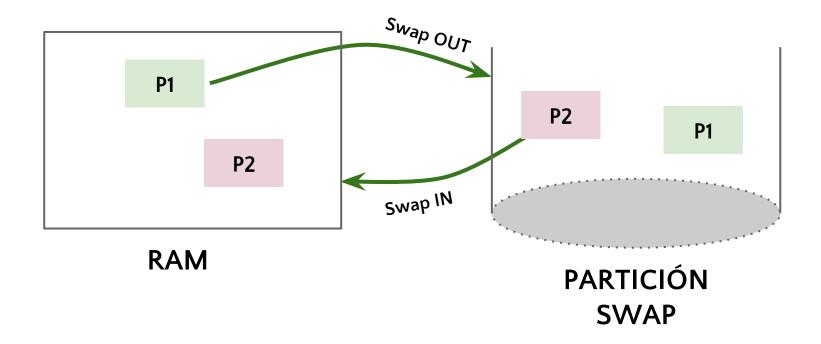
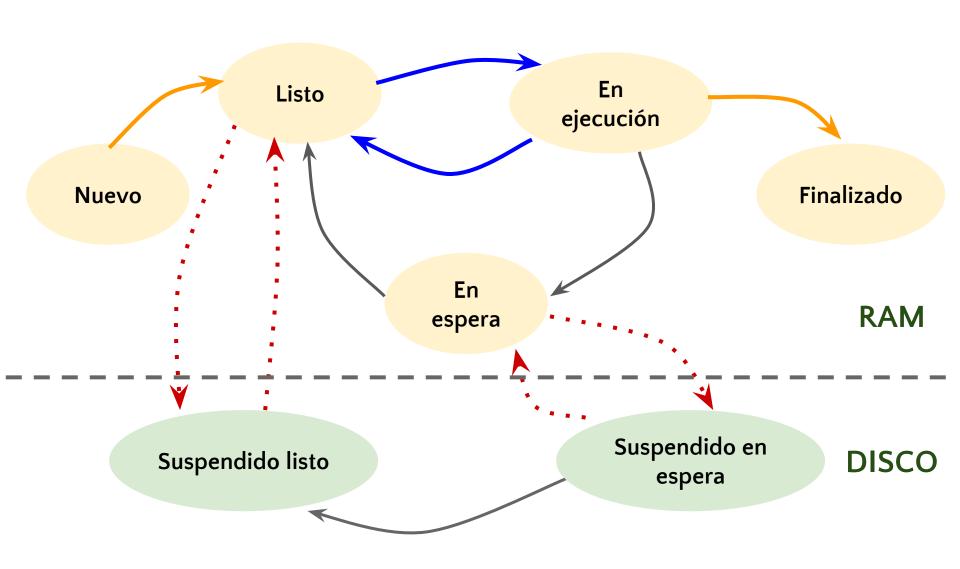


DIAGRAMA DE 7 ESTADOS



CONCEPTOS Y CLASIFICACIÓN

El planificador (o scheduler) tiene como objetivo asignar procesos para ser ejecutados en la CPU (administrando diferentes colas: READY – BLOCKED) de forma que cumplan los objetivos del sistema.

Tiempo de respuesta

Eficiencia CPU

Según que tan frecuente debe tomar decisiones, podemos diferenciar 3 tipos de planificadores:

Extra
Largo
plazo
Mediano
plazo
Mediano
plazo
Mediano
plazo

PLANIFICADOR LARGO PLAZO

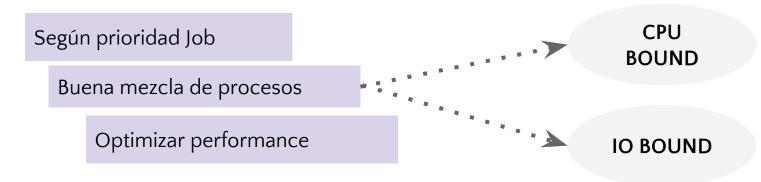
- Debe tomar la decisión de si se agregará un nuevo proceso al conjunto de procesos que están activos
- Se ejecuta cuando un nuevo proceso es creado.
 - O Decide en qué momento se puede cargar un nuevo proceso

Proceso finaliza -> disminuye grado multiprogramación

Monitoreo uso CPU -> cierto tiempo CPU IDLE

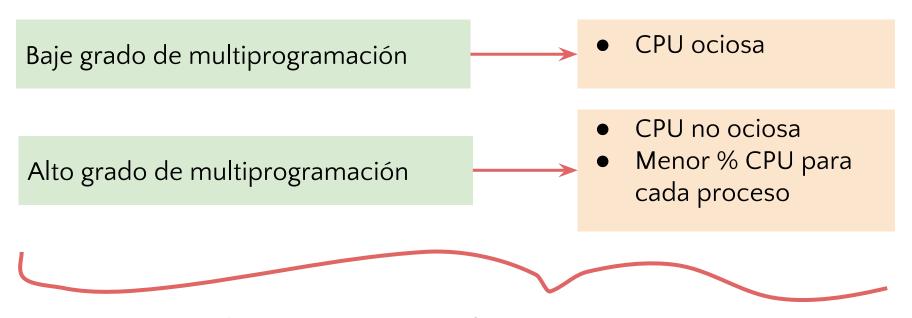
Job alta prioridad

Decide qué job será aceptado y convertido en proceso



PLANIFICADOR LARGO PLAZO

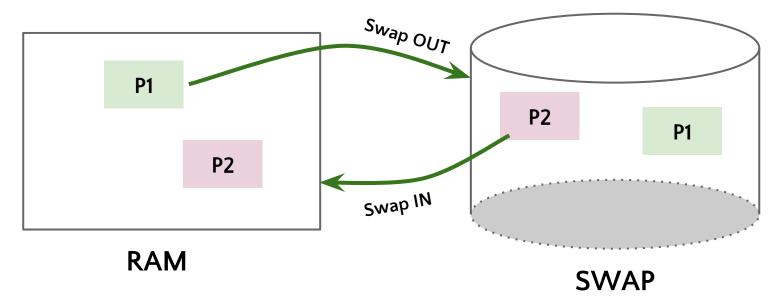
Controla el grado de multiprogramación del sistema



Brindar un servicio satisfactorio a los procesos LISTOS

PLANIFICADOR MEDIANO PLAZO

- Debe realizar operaciones de swapping (intercambio) -> IN/OUT
- Debe tomar la decisión de si es necesario suspender un proceso -> almacenamiento secundario. También debe decidir cuándo volver a cargar en RAM un proceso suspendido
- Modifica el grado de multiprogramación -> tratando de lograr una buena mezcla de procesos CPU/IO BOUND
 - SWAP IN -> aumento
 - SWAP OUT -> disminución



PLANIFICADOR MEDIANO PLAZO

Ejemplos:

Muchos procesos IO BOUND

Todos bloqueados -> CPU IDLE

Suspender procesos + cargar procesos CPU BOUND desde swap

Muchos procesos
CPU BOUND

Mal uso dispositivos

Suspender procesos + cargar procesos IO BOUND desde swap

Proceso mayor prioridad + sin RAM Suspender un proceso y cargar al de > prioridad

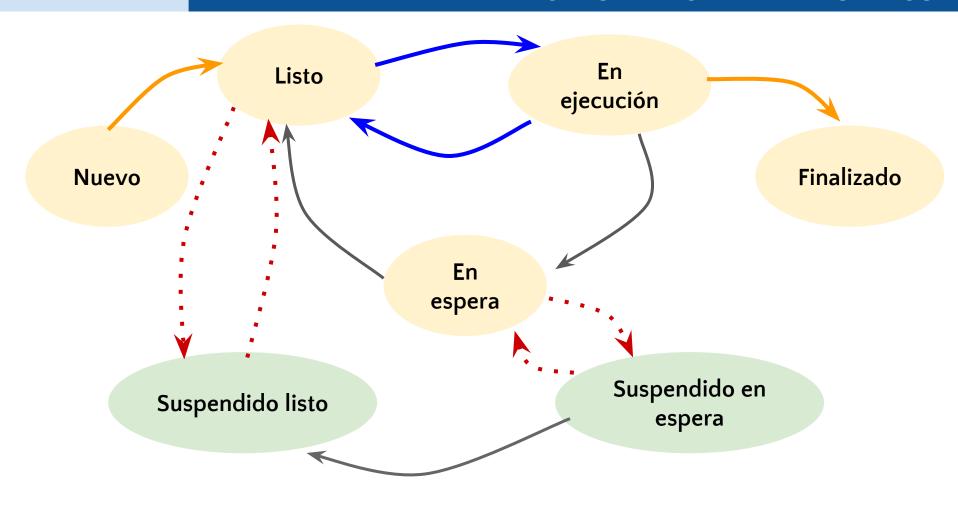
Proceso suspendido se está por desbloquear + RAM libre

Cargar proceso en RAM para acelerar su vuelta en ejecución

PLANIFICADOR CORTO PLAZO

- Comprende la decisión de a cuál de los procesos que en un momento se encuentran cargados en RAM listos para ejecutarse se le asignará CPU
- Se ejecuta con mayor frecuencia que el resto -> debe tomar buenas decisiones + el overhead debe ser mínimo
- Es invocado cuando ocurre un evento que libera a la CPU o que provee la oportunidad de seleccionar otro proceso más "prioritario". Eventos a tener en cuenta:
 - Interrupciones de I/O
 - Llamadas al sistema
 - Señales

PLANIFICADORES Y DIAGRAMA DE ESTADOS



PLANIFICADOR MEDIANO PLAZO
PLANIFICADOR CORTO PLAZO

PLANIFICADOR LARGO PLAZO

CRITERIOS

Orientados al usuario

Orientados al sistema

Tiempo de respuesta

Predictibilidad

Cumplimiento de deadlines

Utilización CPU

Throughput

Respetar prioridades

Utilización de recursos

Tiempo de espera

Tiempo de ejecución

Justicia

TIPO DE PLANIFICADOR (CORTO PLAZO)

Dependiendo de qué eventos tenga en cuenta un algoritmo de planificación de corto plazo se clasificará en :

- Con desalojo / Apropiativo / Preemptive
- Sin desalojo / No apropiativo / Non preemptive / Cooperativo

Eventos a tener en cuenta (eventos de replanificación)

Siempre a tener en cuenta:

- → Proceso finaliza (Running -> Finished)
- → Proceso se bloquea (Running -> Blocked)
- Proceso cede voluntariamente CPU (Running -> Ready)

Pueden ser considerados

- → Proceso recibe evento esperado (Blocked -> Ready)
- → Proceso nuevo (Syscall : New -> Ready)
- Interrupción por timer

Puede convenir elegir otro proceso

LIBERADA

TIPO DE PLANIFICADOR (CORTO PLAZO)

Los planificadores que sólo tienen en cuenta los eventos que son obligatorios (los que liberan a la CPU) son llamados **Sin desalojo / No apropiativos / Non preemptive / Cooperativos** ya que esperan a que el proceso le devuelva el control al SO para elegir otro proceso a ejecutar.

Los planificadores que además de considerar los eventos obligatorios consideran <u>al menos UNO</u> del resto de los eventos son llamados **Con desalojo / Apropiativo / Preemptive** ya que pueden interrumpir la ejecución de un proceso (desalojarlo de CPU -> vuelta a READY) para ejecutar otro más prioritario

Preguntas?

