

8: Memoria Principal

Sistemas Operativos 1 Ing. Alejandro León Liu



Memoria principal

- Arreglo de bytes, cada uno con su dirección
- Uso
 - CPU obtiene y decodifica instrucciones de memoria
 - Parámetros adicionales obtenidos de memoria
 - Almacenar resultado en memoria

Input Queue

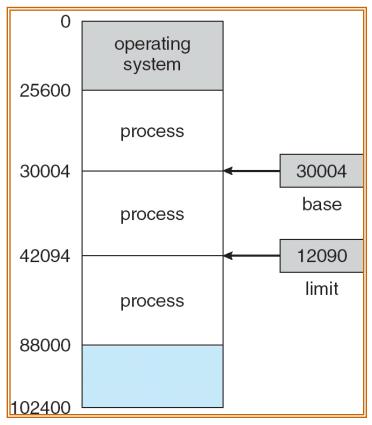
- Procesos esperando a ser admitidos al sistema
- Al cargar programa en memoria se pasan a Ready (ready queue)
- No se manejó en el proyecto

CPU puede acceder directamente

- Registros: Directamente
- Memoria: Varios ciclos
 - Cache



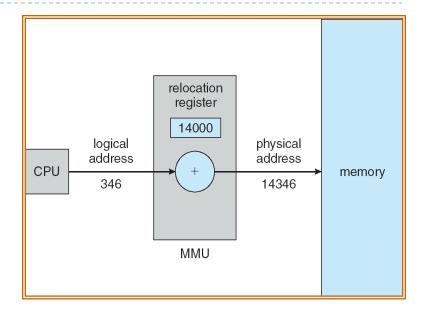
- Protección de memoria de cada proceso
 - Registros base y limit





Direcciones de memoria

- Lógicas (o virtuales)
 - Generada por el CPU
 - Vistas por usuarios
- Físicas
 - Dirección real en memoria



Memory Management Unit

- Hardware transforma direcciones lógicas en direcciones físicas
- Relocation register = base



Address binding

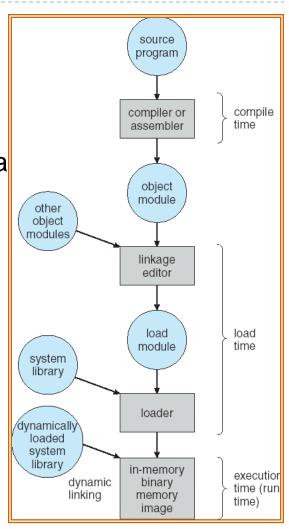
Construir direcciones físicas

```
data1: dw
            32
                                  0x300_ 00000020
                                        8C2000C0
start: lw r1,0(data1)
                                  0x900
       jal checkit
                                        0C000340
                                  0x904
loop: addi r1, r1, -1
                                        2021FFFF
                                  0x908
                                  0x90C 1420FFFF
       bnz
            r1, r0, loop
checkit: ...
                                  0xD00
```



Puede ocurrir

- Al compilar
 - Código absoluto
 - Necesario saber dónde residirá programa
 - MS DOS. Un proceso en memoria
- Load time (link)
 - Código relocalizable
 - Enlazar varios módulos (stubs)
 - Depende de dirección base
- Tiempo de ejecución
 - Necesita MMU
 - Utilizado por mayoría de S.O.





Dynamic loading

- Rutinas son cargadas a memoria hasta ser invocadas
- Rutinas poco usadas como manejo de errores

Dynamic linking

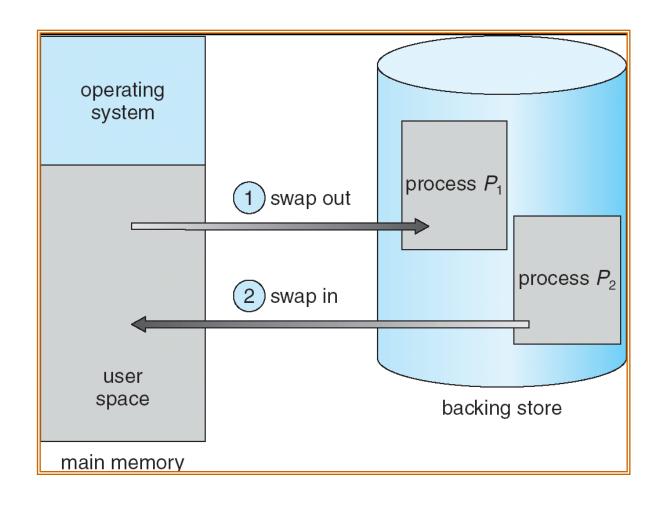
- Bibliotecas cargadas en tiempo de ejecución
- .dll
- Bibliotecas pueden ser actualizadas y no hay necesidad de volver a compilar programas



Swapping

- Temporalmente almacenar proceso en almacenamiento secundario.
- Permite tener más procesos listos para ejecutarse (ready queue)
- Ejecutado durante context-switch
 - Swap in / swap out
 - No necesariamente regresa a la misma posición de memoria





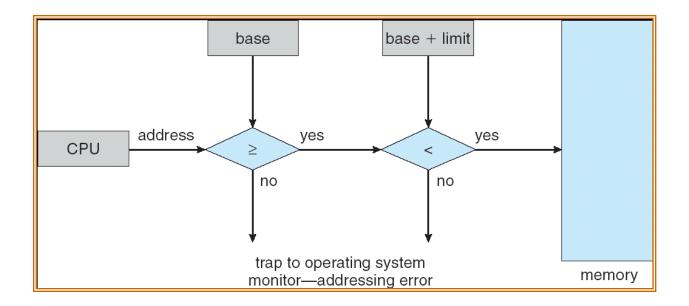


- Tiempo de context switch
 - Proceso de 10MB. Transferencia de 40MB/s
 - ▶ 10000 KB / 40000 KB por segundo = 1/4 segundo
- Garantizar que el quantum sea mucho más grande que el tiempo de context switch
- Elección de procesos a sacar de memoria
 - Procesos completamente iddle
 - No estén realizando I/O
 - I/O asincrónica accediendo memoria

1) ASIGNACIÓN DE MEMORIA CONTINUA



- Cada proceso se asigna en una sección continua
- Registro base y limit
 - Permiten mapear memoria
 - Protección de memoria





Asignación de memoria

- Ambientes batch
 - Partición = tamaño máximo de memoria para cada proceso
 - Cuando un proceso termina, la partición puede ser reutilizada
- Múltiples particiones
 - Memoria completa es un solo hoyo (secciones libres de memoria)
 - Nuevo proceso
 - □ Buscar el hoyo suficientemente grande
 - □ Asignar memoria necesaria
 - □ El resto se convierte en otro hoyo



- Encontrar el mejor hoyo
 - Primer encontrado
 - □ Rápido. Para al encontrar el primer hoyo suficientemente grande
 - Mejor ajuste
 - ☐ Hoyo más pequeño
 - □ Suficientemente grande para el proceso
 - □ Produce un hoyo pequeño
 - Búsqueda completa
 - Peor ajuste
 - □ Hoyo más grande
 - □ Produce el hoyo más grande (de todas las posibilidades)
 - Más útil que un hoyo pequeño
 - Búsqueda completa
- Lista de hoyos ordenada por tamaño



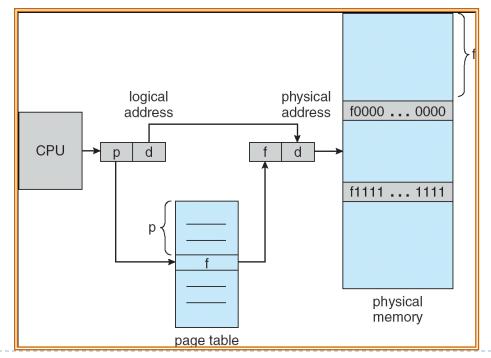
Fragmentación

- Externa
 - □ Suficiente espacio disponible para un proceso, pero en hoyos no continuos.
 - □ Peor de los casos: un hoyo entre cada par de procesos
 - □ N bloques asignados, en promedio N/2 hoyos perdidos por fragmentación.
- Interna
 - Espacio dentro de una partición (asignada a un proceso) que es desperdiciado
 - □ Proceso: 14bytes
 - □ Partición: 16bytes
 - 2 bytes perdidos por fragmentación interna



2) PAGINACIÓN DE MEMORIA

- Permite que los espacios de memoria física de un proceso no sean continuos
- Separar memoria física en frames
- Separar memoria lógica en páginas





- Dirección lógica es separada en
 - Número de página
 - Offset
- Tabla de paginación
 - Traduce número de página a número de frame
- Tabla de frames
 - Por cada frame, indica si está ocupada, por qué proceso y qué página
 - Frames disponibles



0 a 1 b 2 c 3 d 4 e 5 f 6 g 7 h 8 i 2 1	0 4	i j k	
9 j 3 2 10 k 2 2 11 l page table 12 m 13 n 14 o 15 p	12	m n o p	
logical memory	16		
	20	a b c d	
	24	e f g h	
	28physical	momor	rv



- Soporte de hardware
 - Translation lookaside buffer
- Protección



... incompleto