

# *Introducción a los Sistemas Operativos*

## Administración de Memoria - I



- ✓ Versión: Septiembre 2017
- ✓ Palabras Claves: Procesos, Espacio de Direcciones, Memoria, Seguridad, Paginación, Segmentación Fragmentación

Algunas diapositivas han sido extraídas de las ofrecidas para docentes desde el libro de Stallings (Sistemas Operativos) y el de Silberschatz (Operating Systems Concepts). También se incluyen diapositivas cedidas por Microsoft S.A.



# Administración de Memoria

- ✓ División Lógica de la Memoria Física para alojar múltiples procesos
  - Garantizando protección
  - Depende del mecanismo provisto por el HW
- ✓ Asignación eficientemente
  - Contener el mayor numero de procesos para garantizar el mayor uso de la CPU por los mismos



# Requisitos

## ☑ Reubicación

- ✓ El programador no debe ocuparse de conocer donde será colocado en la Memoria RAM
- ✓ Mientras un proceso se ejecuta, puede ser sacado y traído a la memoria (swap) y, posiblemente, colocarse en diferentes direcciones.
- ✓ Las referencias a la memoria se deben “traducir” según ubicación actual del proceso.



# Requisitos (cont).

## ☑ Protección

- ✓ Los procesos NO deben referenciar – acceder - a direcciones de memoria de otros procesos
  - Salvo que tengan permiso
- ✓ El chequeo se debe realizar durante la ejecución:
  - ♦ NO es posible anticipar todas las referencias a memoria que un proceso puede realizar.



# Requisitos (cont).

## ☑ Compartición

- ✓ Permitir que varios procesos accedan a la misma porción de memoria.
  - ♦ Ej: Rutinas comunes, librerías, espacios explícitamente compartidos, etc.
- ✓ Permite un mejor uso – aprovechamiento – de la memoria RAM, evitando copias innecesarias (repetidas) de instrucciones

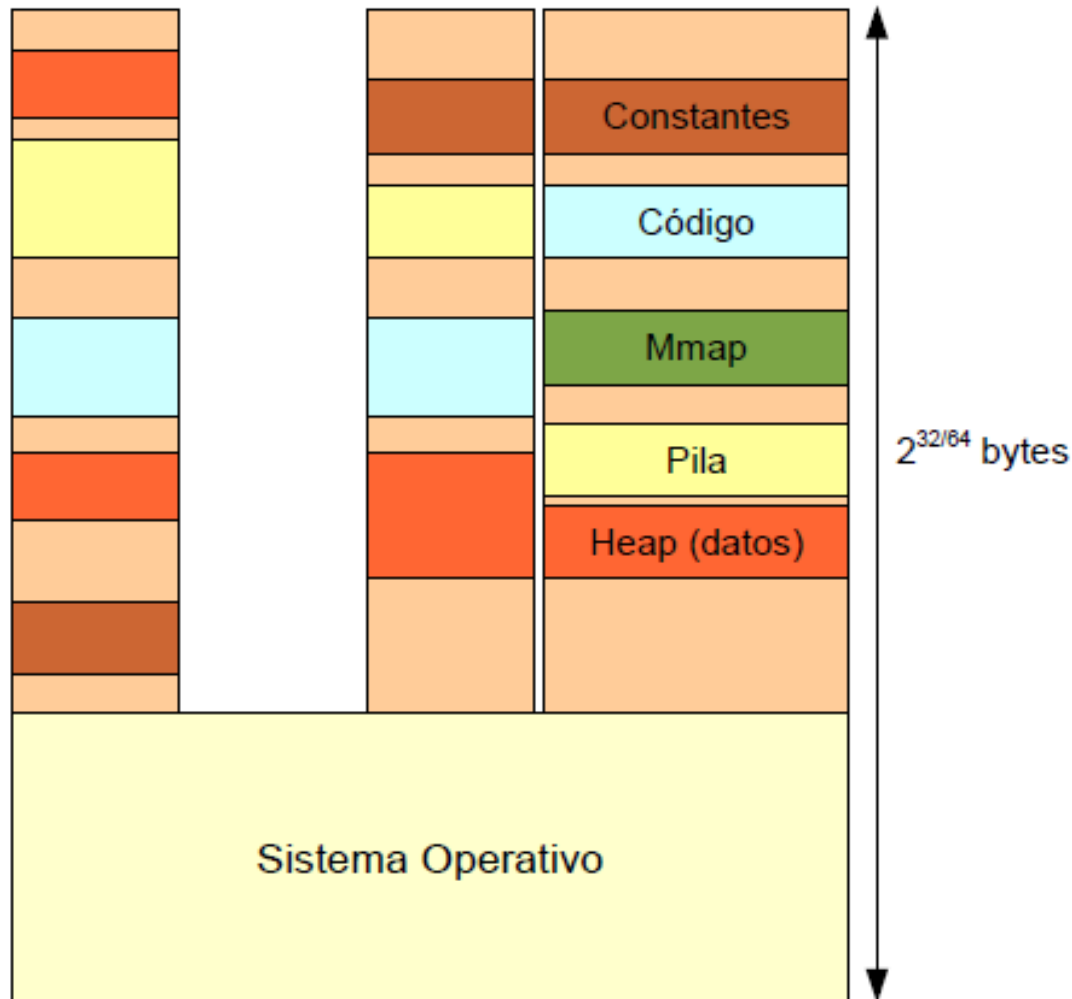


# Abstracción - Espacio de Direcciones

- ✓ Rango de direcciones (a memoria) posibles que un proceso puede utilizar para direccionar sus instrucciones y datos.
- ✓ El tamaño depende de la Arquitectura del Procesador
  - ✓ 32 bits:  $0 \dots 2^{32} - 1$
  - ✓ 64 bits:  $0 \dots 2^{64} - 1$
- ✓ Es independiente de la ubicación “real” del proceso en la Memoria RAM



# Abstracción -Espacio de Direcciones (cont.)





# Direcciones

## ✓ Lógicas

- ✓ Referencia a una localidad de memoria independiente de la asignación actual de los datos en la memoria.
- ✓ Representa una dirección en el “Espacio de Direcciones del Proceso”

## ✓ Físicas

- ✓ Referencia una localidad en la Memoria Física (RAM)
  - Dirección absoluta

En caso de usar direcciones Lógicas, es necesaria algún tipo de conversión a direcciones Físicas.



# Conversión de Direcciones

Una forma simple de hacer esto es utilizando registros auxiliares

- ✓ Registro Base

- ✓ Dirección de comienzo del Espacio de Direcciones del proceso en la RAM

- ✓ Registro Limite

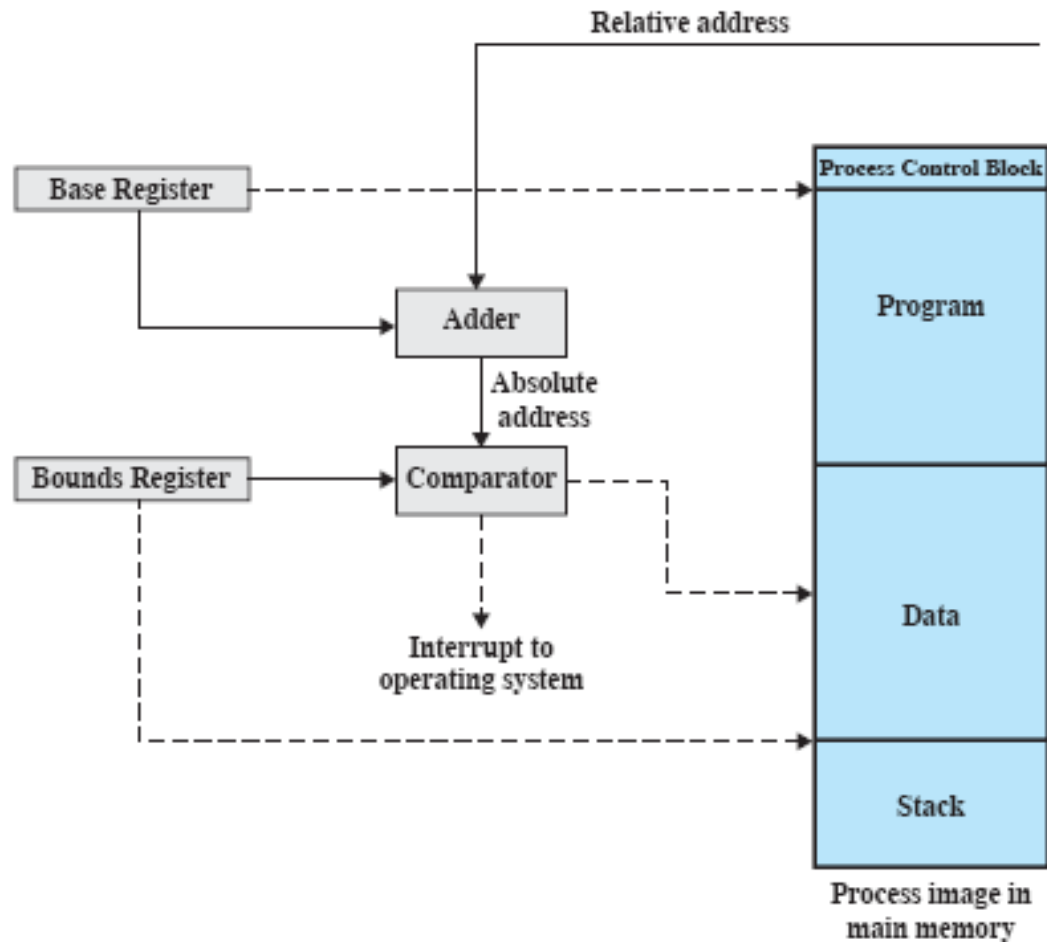
- ✓ Dirección final del proceso o medida del proceso – Tamaño de su Espacio de Direcciones

- ✓ Ambos valores se fijan cuando el ED del proceso es cargado a memoria.

- ✓ Varían entre procesos (Context Switch)



# Direcciones (cont.)



# Dir. Lógicas vs. Físicas

- ☑ Si la CPU trabaja con direcciones lógicas, para acceder a memoria principal, se deben transformar en direcciones físicas.
  - Resolución de direcciones (address-binding): transformar la dirección lógica en la dirección física correspondiente
- ☑ Resolución en momento de compilación (Archivos .com de DOS) y en tiempo de carga
  - ✓ Direcciones Lógicas y Físicas son idénticas
  - ✓ Para reubicar un proceso es necesario recompilarlo o recargarlo.



# Dir. Lógicas vs. Físicas

- ☑ Resolución en tiempo de ejecución
  - ✓ Direcciones Lógicas y Físicas son diferentes
  - ✓ Direcciones Lógicas son llamadas “Direcciones Virtuales”
  - ✓ La reubicación se puede realizar fácilmente
  - ✓ El mapeo entre “Virtuales” y “Físicas” es realizado por hardware
    - Memory Management Unit (MMU)

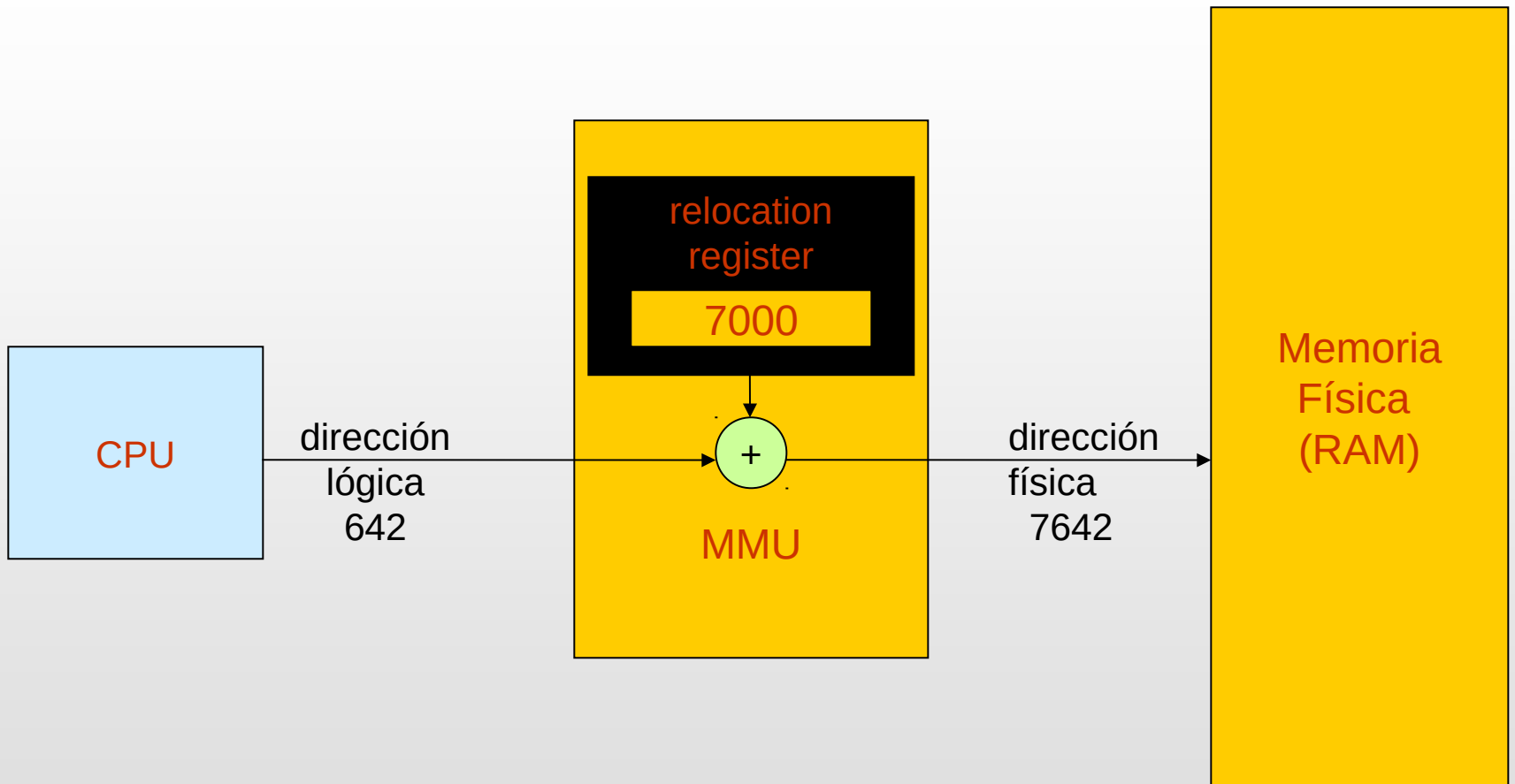


# Memory Management Unit (MMU)

- ☑ Dispositivo de Hardware que mapea direcciones virtuales a físicas
  - ✓ Es parte del Procesador
  - ✓ Re-programar el MMU es una operación privilegiada
    - solo puede ser realizada en Kernel Mode
- ☑ El valor en el “registro de realocación” es sumado a cada dirección generada por el proceso de usuario al momento de acceder a la memoria.
  - ✓ Los procesos nunca usan direcciones físicas



# MMU



# Problemas del esquema

- ✓ El esquema de Registro Base + Limite presenta problemas:
  - Necesidad de almacenar el Espacio de Direcciones de forma continua en la Memoria Física
  - Fragmentación
  - Mantener “partes” del proceso que no son necesarias
  
- ✓ Solución
  - Paginación
  - Segmentación



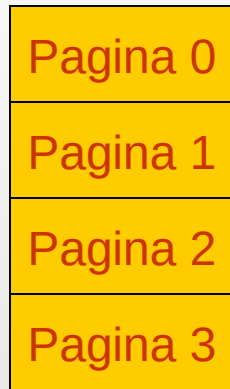


# Paginación

- ✓ Memoria Física es dividida lógicamente en pequeños trozos de igual tamaño → **Marcos**
- ✓ Memoria Lógica (espacio de direcciones) es dividido en trozos de igual tamaño que los marcos → **Paginas**
- ✓ El SO debe mantener una tabla de paginas por cada proceso, donde cada entrada contiene (entre otras) el **Marco** en la que se coloca cada pagina.
- ✓ La dirección lógica se interpreta como:
  - un numero de pagina y un desplazamiento dentro de la misma.



# Paginación – Ejemplo I



Memoria  
Lógica  
(Espacio de Direcciones)

0	4
1	1
2	6
3	3

Tabla de  
Paginas

# Marco



Memoria Física  
(RAM)



# Paginación – Ejemplo II

Frame number	Main memory	Main memory	Main memory
0		A.0	A.0
1		A.1	A.1
2		A.2	A.2
3		A.3	A.3
4			B.0
5			B.1
6			B.2
7			
8			
9			
10			
11			
12			
13			
14			

0	0
1	1
2	2
3	3

Process A  
page table

0	—
1	—
2	—

Process B  
page table

0	7
1	8
2	9
3	10

Process C  
page table

0	4
1	5
2	6
3	11
4	12

Process D  
page table

13
14

Free frame  
list

Main memory	
0	A.0
1	A.1
2	A.2
3	A.3
4	B.0
5	B.1
6	B.2
7	C.0
8	C.1
9	C.2
10	C.3
11	
12	
13	
14	

Main memory	
0	A.0
1	A.1
2	A.2
3	A.3
4	
5	
6	
7	C.0
8	C.1
9	C.2
10	C.3
11	
12	
13	
14	

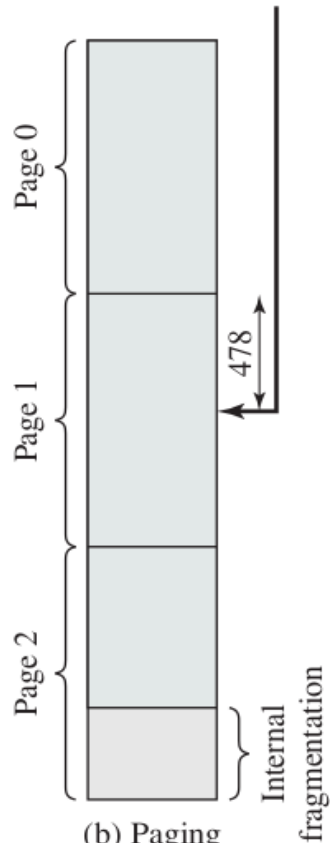
Main memory	
0	A.0
1	A.1
2	A.2
3	A.3
4	D.0
5	D.1
6	D.2
7	C.0
8	C.1
9	C.2
10	C.3
11	D.3
12	D.4
13	
14	



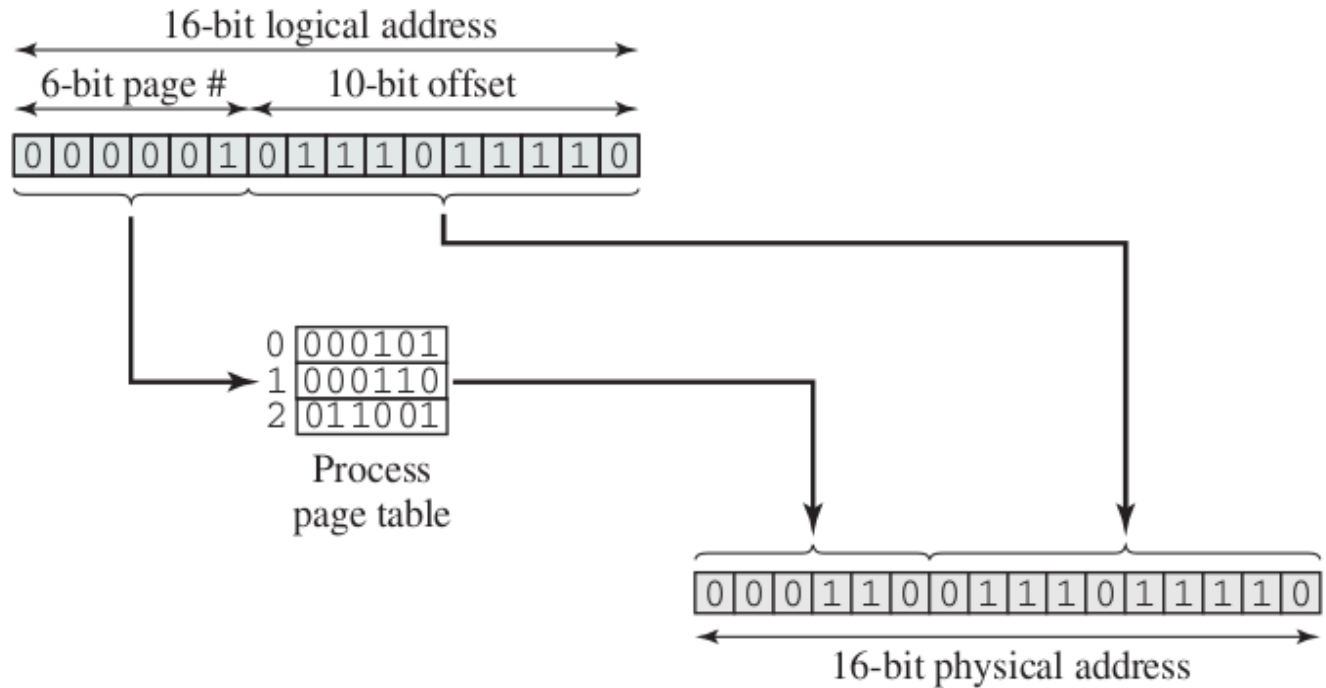
# Paginación – Direcciones Lógicas

Logical address =  
Page# = 1, Offset = 478

0000010111011110



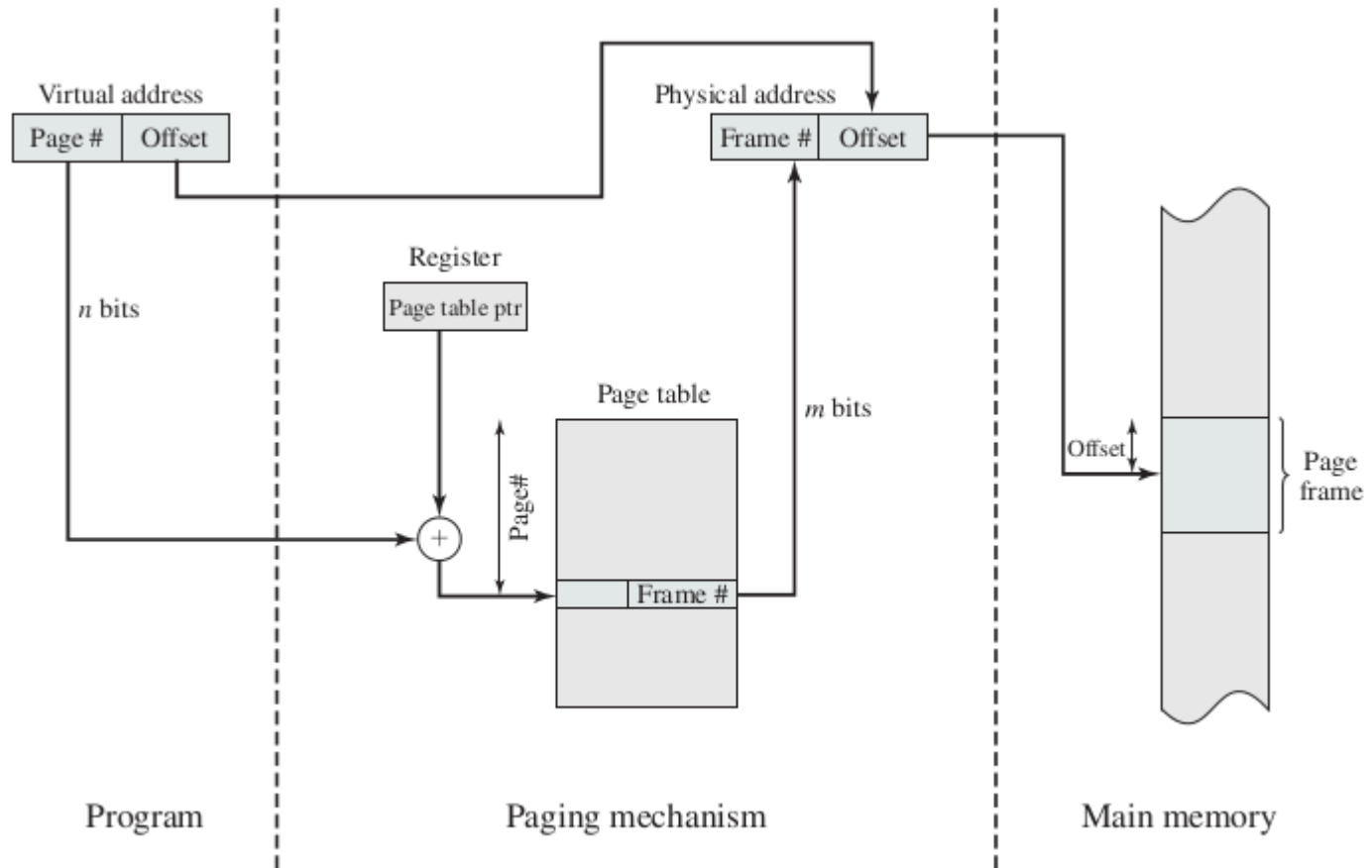
(b) Paging  
(page size = 1K)



(a) Paging



# Traducción de direcciones



**Figure 8.3** Address Translation in a Paging System

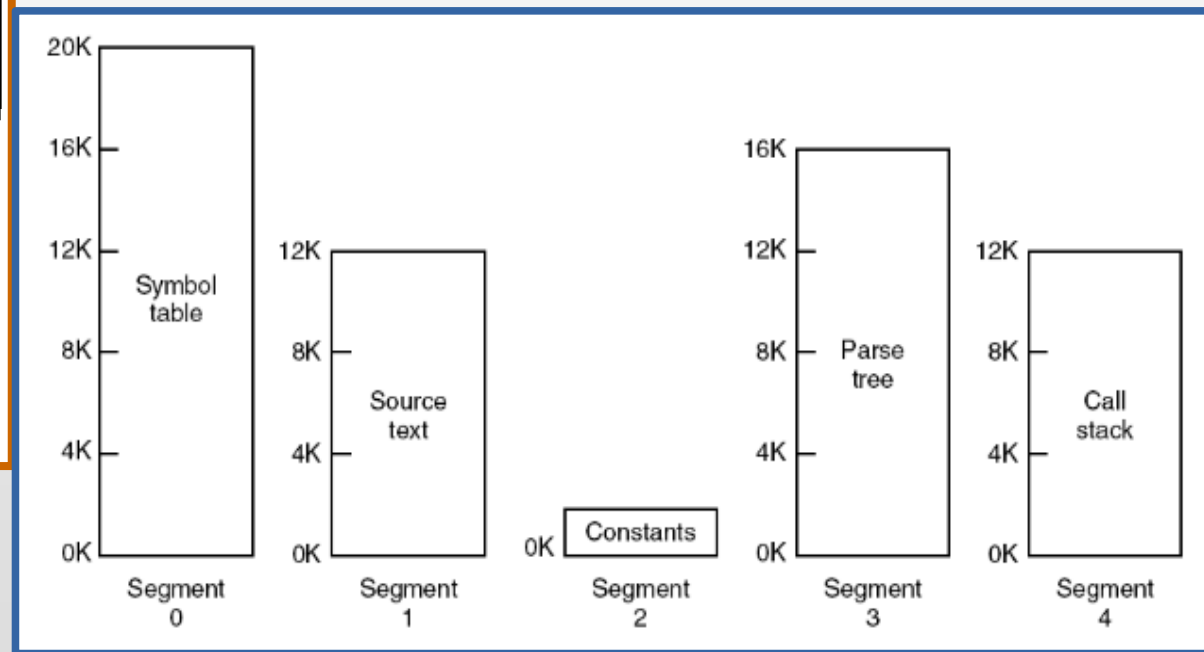
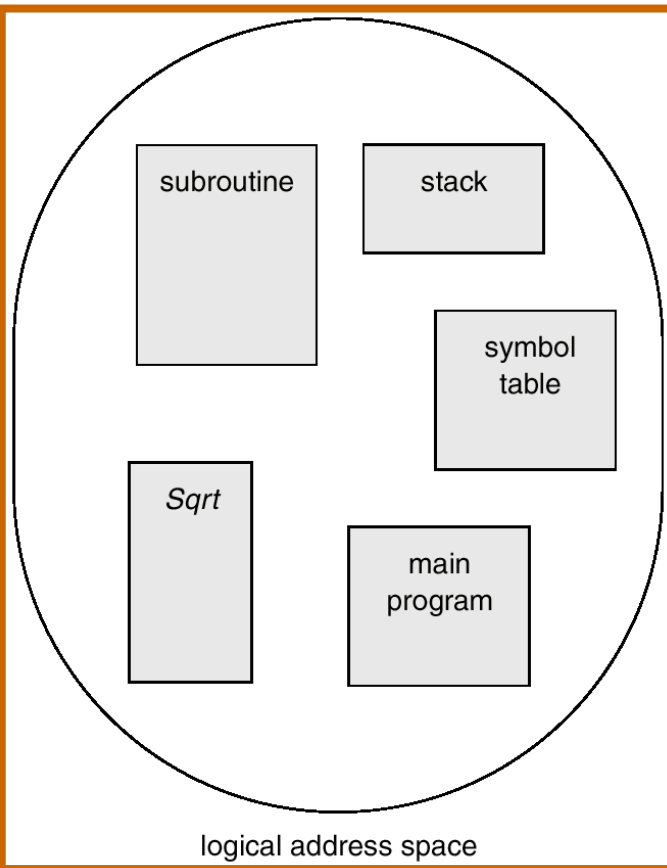


# Segmentación

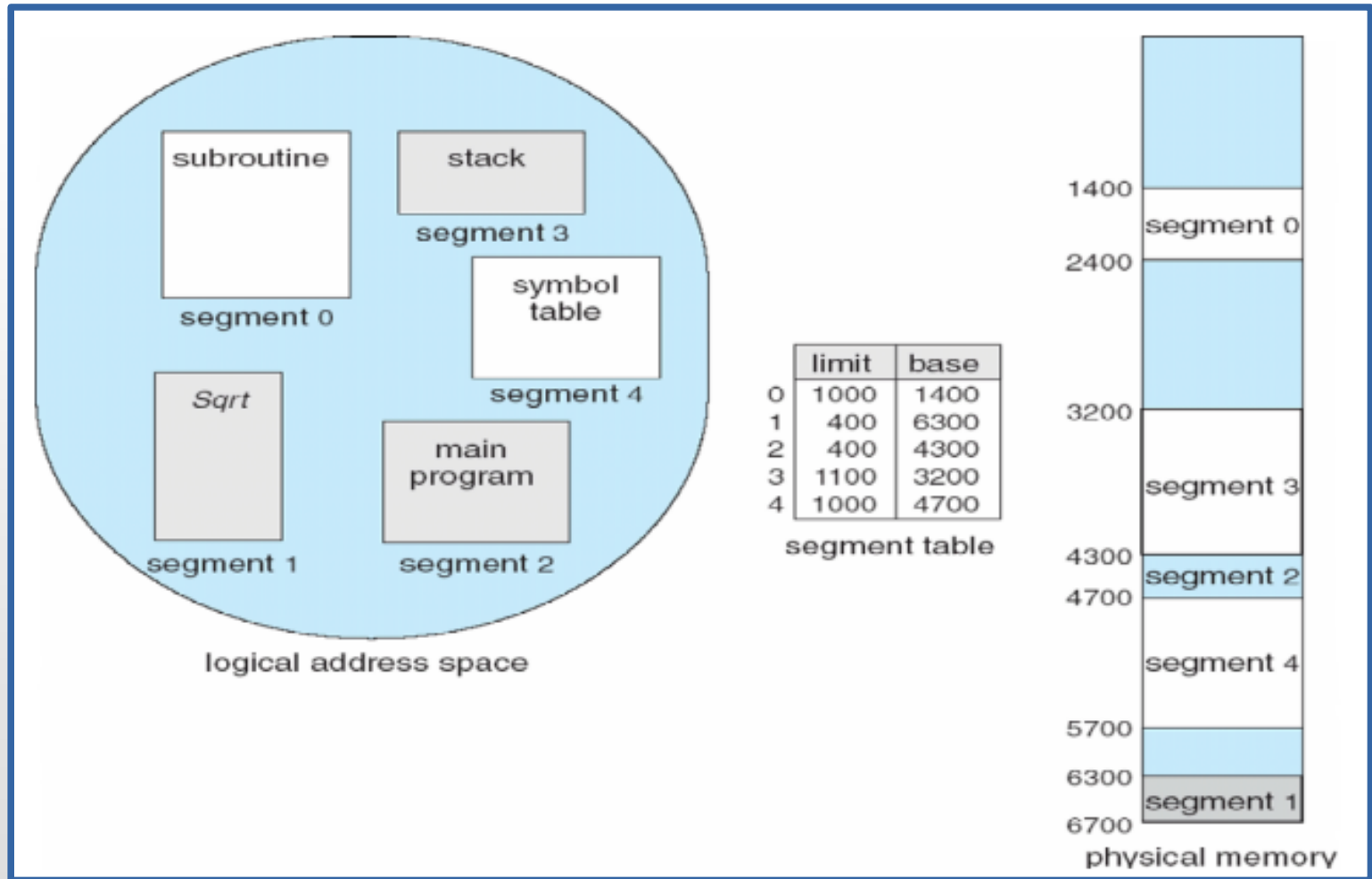
- ✓ Esquema que soporta el “punto de vista de un usuario”
- ✓ Un programa es una colección de segmentos. Un segmento es una unidad lógica como:
  - ✓ Programa Principal, Procedimientos y Funciones, variables locales y globales, stack, etc.
- ✓ Puede causar Fragmentación



# Programa desde la visión del usuario



# Ejemplo de Segmentación





# Segmentación (cont.)

- ☑ Todos los segmentos de un programa pueden no tener el mismo tamaño (código, datos, rutinas).
- ☑ Las direcciones Lógicas consisten en 2 partes:
  - ✓ Selector de Segmento
  - ✓ Desplazamiento dentro del segmento



# Segmentación (cont.) - Arquitectura

## ✓ Tabla de Segmentos

✓ Permite mapear la dirección lógica en física. Cada entrada contiene:

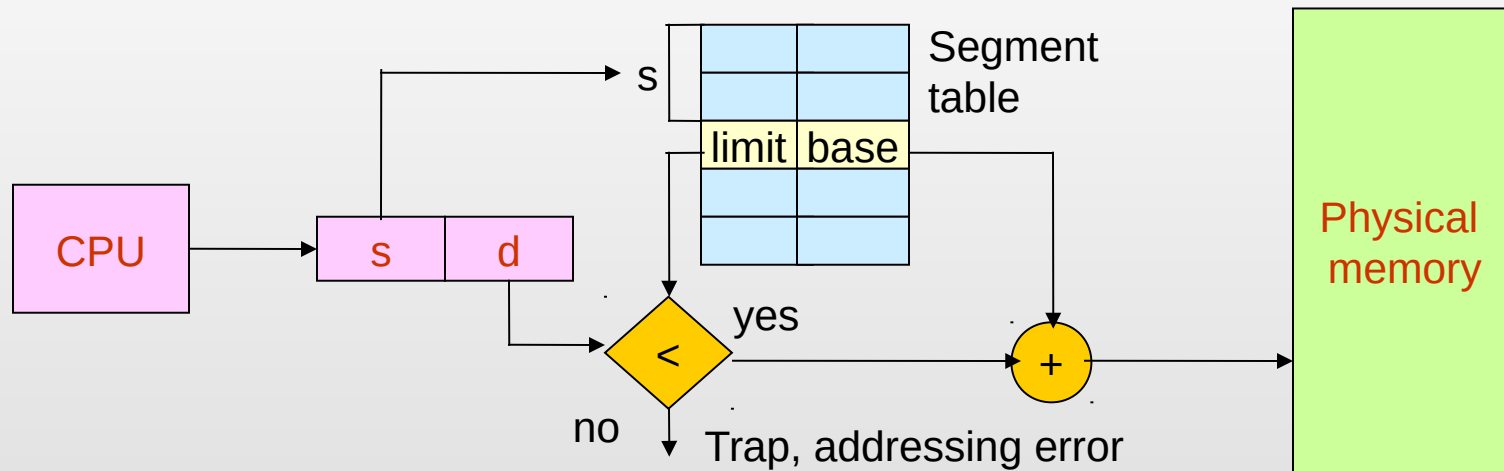
- ♦ Base: Dirección física de comienzo del segmento
- ♦ Limit: Longitud del Segmento

✓ Segment-table base register (STBR): apunta a la ubicación de la tabla de segmentos.

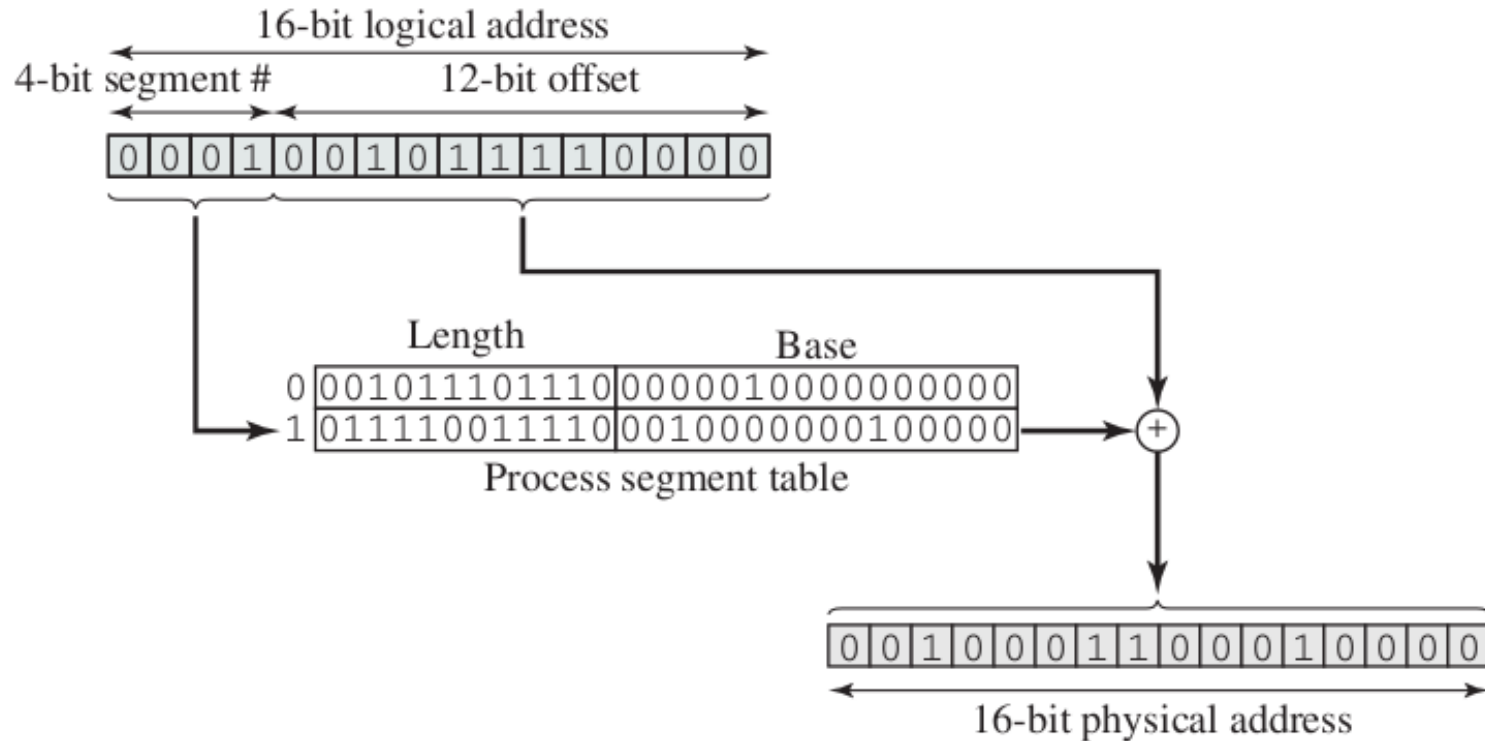
✓ Segment-table length register (STLR) : cantidad de segmentos de un programa



# Segmentación (cont.)



# Segmentación - Direcciones (cont.)



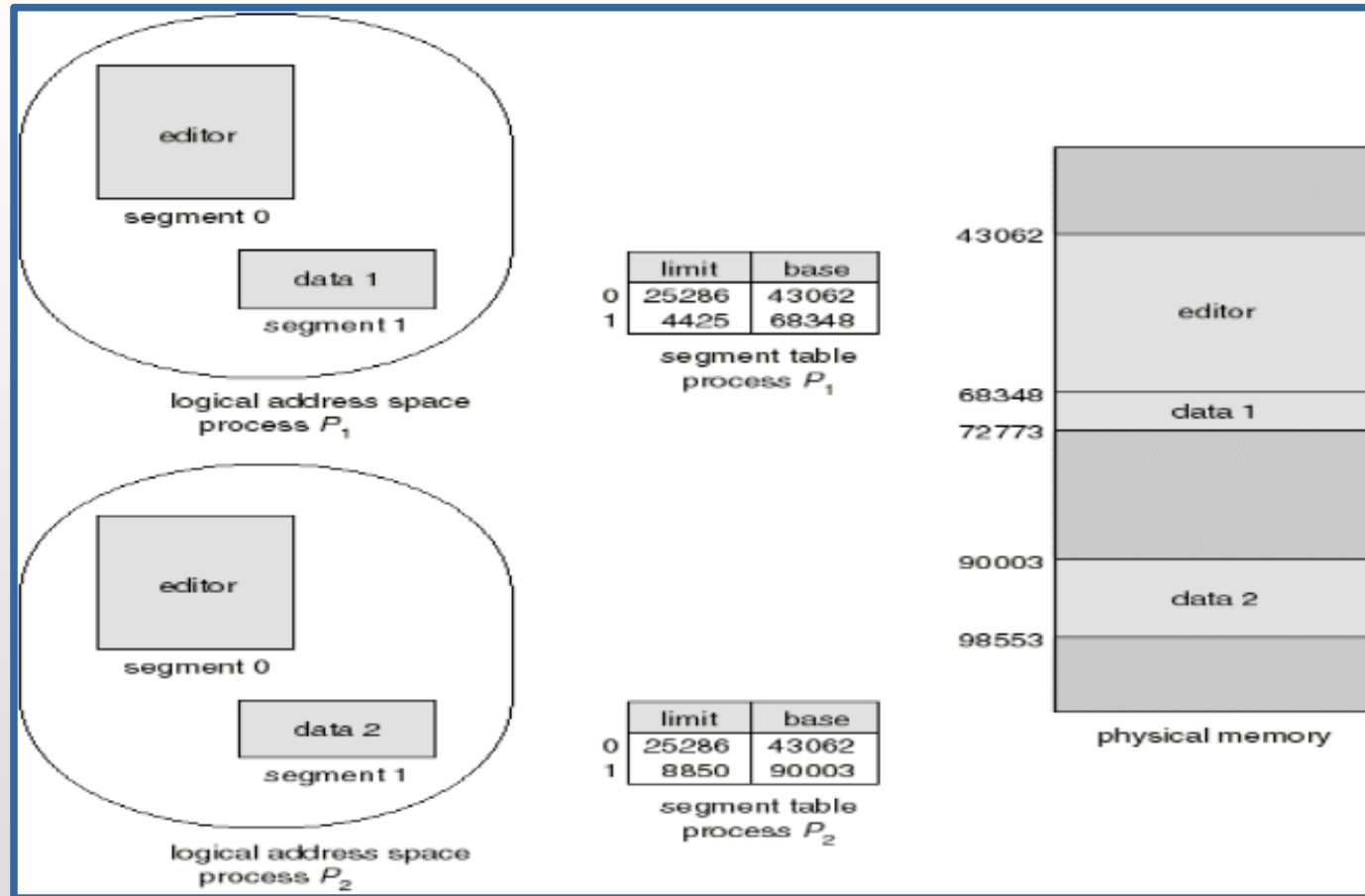
(b) Segmentation



# Ventajas sobre Paginación

✓ *Compartir*

✓ *Proteger*

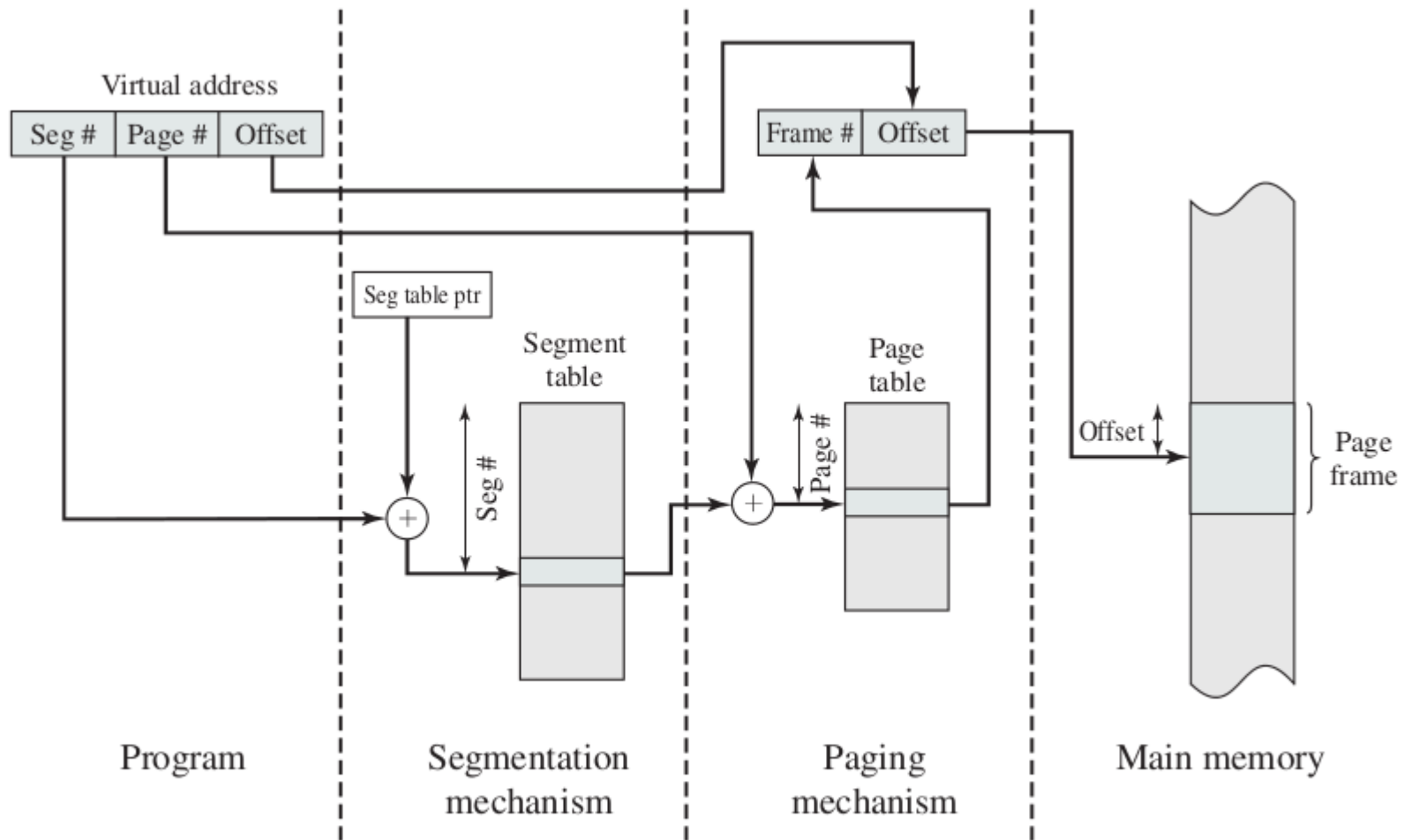


# Segmentación Paginada

- ☑ La paginación
  - ✓ Transparente al programador
  - ✓ Elimina Fragmentación externa.
- ☑ Segmentación
  - ✓ Es visible al programador
  - ✓ Facilita modularidad, estructuras de datos grandes y da mejor soporte a la compartición y protección
- ☑ Cada segmento es dividido en paginas de tamaño fijo.



# Segmentación Paginada (cont.)



**Figure 8.13** Address Translation in a Segmentation/Paging System



# Intel x386

