Administración de Memoria Sistemas Operativos

Departamento de Computación Facultad de Ciencias Exactas y Naturales Universidad de Buenos Aires

20 de abril de 2023

► Memoria Virtual: Hacerle creer al proceso que dispone de más memoria de la que realmente tiene en cada momento.

- Memoria Virtual: Hacerle creer al proceso que dispone de más memoria de la que realmente tiene en cada momento.
- ► Memoria física < Memoria Virtual.

- Memoria Virtual: Hacerle creer al proceso que dispone de más memoria de la que realmente tiene en cada momento.
- Memoria física < Memoria Virtual.</p>
- La memoria virtual puede implementarse con diferentes técnicas, incluyendo paginación, segmentación, o una combinación de ambos.

- Memoria Virtual: Hacerle creer al proceso que dispone de más memoria de la que realmente tiene en cada momento.
- Memoria física < Memoria Virtual.</p>
- La memoria virtual puede implementarse con diferentes técnicas, incluyendo paginación, segmentación, o una combinación de ambos.
- ► El tamaño de la memoria virtual depende de la capacidad de direccionamiento (cantidad de bits dispuesto para esto).

- Memoria Virtual: Hacerle creer al proceso que dispone de más memoria de la que realmente tiene en cada momento.
- Memoria física < Memoria Virtual.</p>
- La memoria virtual puede implementarse con diferentes técnicas, incluyendo paginación, segmentación, o una combinación de ambos.
- El tamaño de la memoria virtual depende de la capacidad de direccionamiento (cantidad de bits dispuesto para esto).
- La memoria virtual requiere soporte especial del hardware y del sistema operativo.

Dirección virtual: dirección lógica que usa el proceso.

- ▶ Dirección virtual: dirección lógica que usa el proceso.
- **Dirección física:** dirección real en memoria física.

- Dirección virtual: dirección lógica que usa el proceso.
- **Dirección física:** dirección real en memoria física.
- Marcos de página: "pedazos" de tamaño fijo en que se divide la memoria física.

- Dirección virtual: dirección lógica que usa el proceso.
- **Dirección física:** dirección real en memoria física.
- Marcos de página: "pedazos" de tamaño fijo en que se divide la memoria física.
- Páginas: "pedazos" en los que se divide la memoria virtual, del mismo tamaño que los marcos de página.

- Dirección virtual: dirección lógica que usa el proceso.
- **Dirección física:** dirección real en memoria física.
- Marcos de página: "pedazos" de tamaño fijo en que se divide la memoria física.
- Páginas: "pedazos" en los que se divide la memoria virtual, del mismo tamaño que los marcos de página.
- Fragmentación: memoria que se vuelve inutilizable.

- Dirección virtual: dirección lógica que usa el proceso.
- Dirección física: dirección real en memoria física.
- Marcos de página: "pedazos" de tamaño fijo en que se divide la memoria física.
- Páginas: "pedazos" en los que se divide la memoria virtual, del mismo tamaño que los marcos de página.
- Fragmentación: memoria que se vuelve inutilizable.
- Page fault: evento que ocurre cuando una página solicitada no está en memoria y debe ser copiada desde el disco.

1. Tengo direcciones de 16 bits. ¿Cuánta memoria virtual puedo tener direccionando cada byte? ¿Cuánta física?

1. Tengo direcciones de 16 bits. ¿Cuánta memoria virtual puedo tener direccionando cada byte? ¿Cuánta física? 16 bits $\rightarrow 2^{16}$ direcciones diferentes.

1. Tengo direcciones de 16 bits. ¿Cuánta memoria virtual puedo tener direccionando cada byte? ¿Cuánta física?

16 bits \rightarrow 2¹⁶ direcciones diferentes.

Queda la misma cantidad de memoria física que virtual.

1. Tengo direcciones de 16 bits. ¿Cuánta memoria virtual puedo tener direccionando cada byte? ¿Cuánta física?

16 bits \rightarrow 2¹⁶ direcciones diferentes. Queda la misma cantidad de memoria física que virtual.

2. Tengo 65536 (2¹⁶) bytes de memoria física dividida en unidades de direccionamiento de 16 bits. ¿Cuántos bits necesito para direccionar?

1. Tengo direcciones de 16 bits. ¿Cuánta memoria virtual puedo tener direccionando cada byte? ¿Cuánta física?

16 bits \rightarrow 2¹⁶ direcciones diferentes. Queda la misma cantidad de memoria física que virtual.

2. Tengo 65536 (2¹⁶) bytes de memoria física dividida en unidades de direccionamiento de 16 bits. ¿Cuántos bits necesito para direccionar?

1. Tengo direcciones de 16 bits. ¿Cuánta memoria virtual puedo tener direccionando cada byte? ¿Cuánta física?

16 bits \rightarrow 2¹⁶ direcciones diferentes. Queda la misma cantidad de memoria física que virtual.

2. Tengo 65536 (2¹⁶) bytes de memoria física dividida en unidades de direccionamiento de 16 bits. ¿Cuántos bits necesito para direccionar?

1. Tengo direcciones de 16 bits. ¿Cuánta memoria virtual puedo tener direccionando cada byte? ¿Cuánta física?

16 bits \rightarrow 2¹⁶ direcciones diferentes. Queda la misma cantidad de memoria física que virtual.

2. Tengo 65536 (2¹⁶) bytes de memoria física dividida en unidades de direccionamiento de 16 bits. ¿Cuántos bits necesito para direccionar?

$$\frac{\textit{tam_mem_en_bytes}}{\textit{tam_bloque_en_bytes}} = \frac{2^{16}}{2} = 2^{15} \text{ bloques}$$

1. Tengo direcciones de 16 bits. ¿Cuánta memoria virtual puedo tener direccionando cada byte? ¿Cuánta física?

16 bits \rightarrow 2¹⁶ direcciones diferentes. Queda la misma cantidad de memoria física que virtual.

2. Tengo 65536 (2¹⁶) bytes de memoria física dividida en unidades de direccionamiento de 16 bits. ¿Cuántos bits necesito para direccionar?

$$\frac{\textit{tam_mem_en_bytes}}{\textit{tam_bloque_en_bytes}} = \frac{2^{16}}{2} = 2^{15} \text{ bloques}$$

1. Tengo direcciones de 16 bits. ¿Cuánta memoria virtual puedo tener direccionando cada byte? ¿Cuánta física?

16 bits \rightarrow 2¹⁶ direcciones diferentes. Queda la misma cantidad de memoria física que virtual.

2. Tengo 65536 (2¹⁶) bytes de memoria física dividida en unidades de direccionamiento de 16 bits. ¿Cuántos bits necesito para direccionar?

16 bits = 2 bytes

$$\frac{\textit{tam_mem_en_bytes}}{\textit{tam_bloque_en_bytes}} = \frac{2^{16}}{2} = 2^{15} \text{ bloques}$$

Necesito 15 bits



	Paginación		
ariable.	• <i>Pedazos</i> del mismo tamaño.		

Paginación	Segmentación		
• Pedazos del mismo tamaño.	• <i>Pedazos</i> de tamaño variable.		
El usuario ni se entera del particionamiento.	El usuario tiene que saber de los tamaños y límites de los segmentos.		

Paginación	Segmentación		
• Pedazos del mismo tamaño.	• <i>Pedazos</i> de tamaño variable.		
El usuario ni se entera del particionamiento.	• El usuario tiene que saber de los tamaños y límites de los segmentos.		
Favorece fragmentación interna.	• Favorece fragmentación externa.		

Paginación	Segmentación		
Pedazos del mismo tamaño.	• <i>Pedazos</i> de tamaño variable.		
El usuario ni se entera del particionamiento.	• El usuario tiene que saber de los tamaños y límites de los segmentos.		
Favorece fragmentación interna.	• Favorece fragmentación externa.		

► En un enfoque combinado, el espacio de direcciones virtuales se divide en segmentos de tamaño variable, y los segmentos se dividen en páginas de tamaño fijo.

 ¿Qué pasa si no hay lugar en la memoria? (por lo general, MEM_VIRTUAL > MEM_FISICA).

- ¿Qué pasa si no hay lugar en la memoria? (por lo general, MEM_VIRTUAL > MEM_FISICA).
- Algoritmos de remoción:

- Algoritmos de remoción:
 - FIFO: La clásica de siempre.

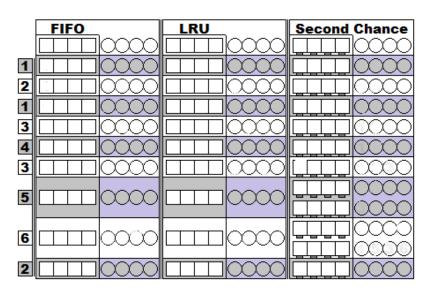
- ¿Qué pasa si no hay lugar en la memoria? (por lo general, MEM_VIRTUAL > MEM_FISICA).
- Algoritmos de remoción:
 - FIFO: La clásica de siempre.
 - ▶ LRU: Desalojo la página que hace más tiempo que no se usa.

- ¿Qué pasa si no hay lugar en la memoria? (por lo general, MEM_VIRTUAL > MEM_FISICA).
- Algoritmos de remoción:
 - **FIFO:** La clásica de siempre.
 - LRU: Desalojo la página que hace más tiempo que no se usa.
 - Segunda oportunidad: Si fue referenciada, le doy otra oportunidad.

- ¿Qué pasa si no hay lugar en la memoria? (por lo general, MEM_VIRTUAL > MEM_FISICA).
- Algoritmos de remoción:
 - FIFO: La clásica de siempre.
 - ▶ LRU: Desalojo la página que hace más tiempo que no se usa.
 - Segunda oportunidad: Si fue referenciada, le doy otra oportunidad.
 - ► Not Recently Used: Primero desalojo las que no fueron referenciadas ni modificadas. Después, las solamente referenciadas y por último las modificadas.

- Tengo un sistema con 6 páginas y sólo 4 marcos de página. La memoria comienza vacía.
- Llegan los siguientes pedidos de memoria (número de página) en ese orden:
- **▶** 1, 2, 1, 3, 4, 3, 5, 6, 2
- Indique qué página se desaloja tras cada pedido utilizando los algoritmos FIFO, LRU y Second Chance y calcule el hit-rate en cada caso.
- Hit-Rate= Páginas qué pedí y ya estaban cargadas en memoria / páginas totales pedidas.

Solución



Solución

	FIFO		LRU		Second Chance	
1	1	1000	1	1000	1	10000
2	1 2	1200	1 2	1200	12]1200
1	12	1200	12	2100	12	1200
3	1 2 3	1230	1 2 3	2130	123	123 0
4	1234	1234	1234	2134	1234	1234
3	1234	1234	1234	2143	1234	1234
5	5234	2345	1534	1435	1234	2341 3415
6	5634	3456	6 5 3 4	4356		4153 1536
2	5624	4562	6532	3562	253	5362

Solución

- ► Hit-Rate (FIFO) = 2 / 9
- ► Hit-Rate (LRU) = 2 / 9
- ► Hit-Rate (SC) = 2 / 9

▶ ¿Qué porción de memoria conviene asignar?

- ▶ ¿Qué porción de memoria conviene asignar?
- ► Algoritmos de elección de bloque libre:

- ¿Qué porción de memoria conviene asignar?
- Algoritmos de elección de bloque libre:
 - First fit: La primera sección de memoria contigua del tamaño necesario.

- ¿Qué porción de memoria conviene asignar?
- Algoritmos de elección de bloque libre:
 - First fit: La primera sección de memoria contigua del tamaño necesario.
 - ▶ Best fit: De todas las secciones de tamaño mayor o igual al tamaño necesario, tomo la más chica.

- ¿Qué porción de memoria conviene asignar?
- Algoritmos de elección de bloque libre:
 - First fit: La primera sección de memoria contigua del tamaño necesario.
 - Best fit: De todas las secciones de tamaño mayor o igual al tamaño necesario, tomo la más chica.
 - Worst fit: Mejor tomo la más grande.

- ¿Qué porción de memoria conviene asignar?
- Algoritmos de elección de bloque libre:
 - First fit: La primera sección de memoria contigua del tamaño necesario.
 - Best fit: De todas las secciones de tamaño mayor o igual al tamaño necesario, tomo la más chica.
 - **Worst fit:** Mejor tomo la más grande.
 - Quick fit: Se usan listas de bloques de determinados tamaños, para accederlos más rápido.

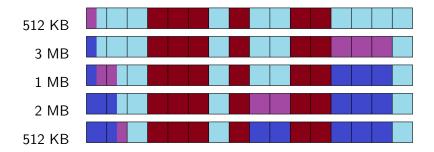
► Tengo un sistema con 16 MB de memoria sin particionar que direcciona a byte. El estado actual de la memoria es el siguiente (cuadrado= 1MB):



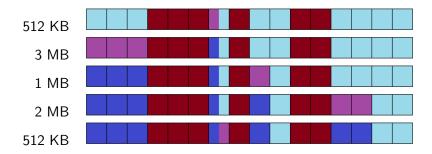
Llegan los siguientes pedidos de memoria en ese orden: 512 KB, 3 MB, 1 MB, 2MB, 512 KB.

Indique qué bloques se asignan para cada pedido utilizando first-fit, best-fit y worst-fit.

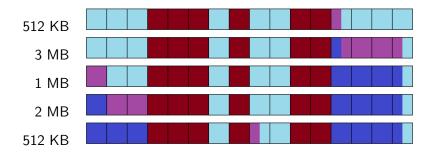
Solución First-Fit



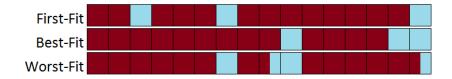
Solución Best-Fit



Solución Worst-Fit



Entonces, ¿Cuál es mejor?



FIN

¿Preguntas?