

# Estructura de Computadores

## Tema 6. Memoria Cache

## Requisitos del sistema de memoria

- ▶ El programador requiere memoria que sea...
  - ▶ rápida
  - ▶ de gran capacidad
  - ▶ barata

## Requisitos del sistema de memoria

- ▶ El programador requiere memoria que sea...
  - ▶ rápida
  - ▶ de gran capacidad
  - ▶ barata
- ▶ Ninguna tecnología cumple con todos los requisitos

Tecnología de memoria	Tiempo de acceso	\$ por GB en 2008
SRAM	0.5-2.5 ns	\$2000-\$5000
DRAM	50-70 ns	\$20-\$75
Disco magnético	5,000,000-20,000,000 ns	\$0.20-\$2

## Requisitos del sistema de memoria

- ▶ El programador requiere memoria que sea...
  - ▶ rápida
  - ▶ de gran capacidad
  - ▶ barata
- ▶ Ninguna tecnología cumple con todos los requisitos

Tecnología de memoria	Tiempo de acceso	\$ por GB en 2008
SRAM	0.5-2.5 ns	\$2000-\$5000
DRAM	50-70 ns	\$20-\$75
Disco magnético	5,000,000-20,000,000 ns	\$0.20-\$2

- ▶ Podemos crear la ilusión de una gran cantidad de memoria muy rápida combinando múltiples tecnologías, gracias al **principio de localidad**

## Principio de localidad

- ▶ Los programas acceden a una porción relativamente pequeña del espacio de direcciones en cada instante de tiempo
  - ▶ No todas las direcciones de memoria tienen la misma probabilidad de ser accedidas

# Principio de localidad

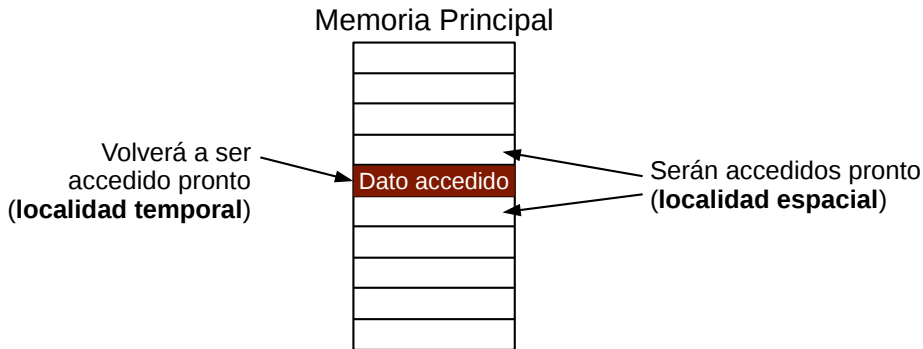
- ▶ Los programas acceden a una porción relativamente pequeña del espacio de direcciones en cada instante de tiempo
  - ▶ No todas las direcciones de memoria tienen la misma probabilidad de ser accedidas
- ▶ **Localidad temporal**
  - ▶ Cuando un programa accede a un dato, existe una elevada probabilidad de que ese mismo dato vuelva a ser accedido pronto

# Principio de localidad

- ▶ Los programas acceden a una porción relativamente pequeña del espacio de direcciones en cada instante de tiempo
  - ▶ No todas las direcciones de memoria tienen la misma probabilidad de ser accedidas
- ▶ **Localidad temporal**
  - ▶ Cuando un programa accede a un dato, existe una elevada probabilidad de que ese mismo dato vuelva a ser accedido pronto
- ▶ **Localidad espacial**
  - ▶ Cuando un programa accede a un dato, existe una elevada probabilidad de que los datos cercanos sean accedidos pronto



# Principio de localidad



## Principio de localidad

- Supongamos que un programa accede a las siguientes direcciones de memoria:

<b>Acceso</b>	<b>Dirección de memoria</b>
1	0
2	1024
3	0
4	1024
5	0
6	1024
7	0
8	1024

- ¿Qué tipo de localidad tiene este programa?

## Principio de localidad

- Supongamos que un programa accede a las siguientes direcciones de memoria:

<b>Acceso</b>	<b>Dirección de memoria</b>
1	0
2	4
3	8
4	12
5	16
6	20
7	24
8	28

- ¿Qué tipo de localidad tiene este programa?

## Principio de localidad

- Supongamos que un programa accede a las siguientes direcciones de memoria:

<b>Acceso</b>	<b>Dirección de memoria</b>
1	0
2	4
3	8
4	12
5	0
6	4
7	8
8	12

- ¿Qué tipo de localidad tiene este programa?

# Principio de localidad

- ▶ La localidad aparece de forma natural en los programas
- ▶ La mayoría de programas contienen bucles
  - ▶ Es muy probable que los mismos datos sean accedidos de forma repetida en cada iteración del bucle (localidad temporal)
- ▶ Muchos programas acceden a vectores
  - ▶ El acceso a elementos consecutivos de un vector exhibe localidad espacial

## Jerarquía de memoria

- Podemos aprovechar el principio de localidad para implementar el sistema de memoria como una jerarquía de niveles

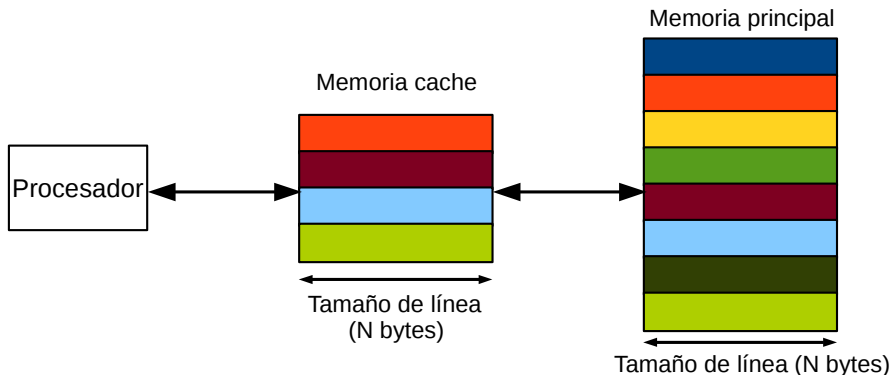
Velocidad	Procesador	Tamaño	Coste (\$/bit)	Tecnología
Más rápido	Memoria Cache	Más pequeño	Más caro	SRAM
	Memoria Principal			DRAM
Más lento	Disco Duro	Más grande	Más barato	Disco magnético

## Jerarquía de memoria

- ▶ La memoria cache contiene los datos más recientemente accedidos
  - ▶ Tamaño pequeño para **reducir el coste**
  - ▶ Gran **velocidad de acceso**
  - ▶ La mayoría de accesos son servidos por la memoria cache (localidad)
- ▶ El sistema de memoria ofrece **gran capacidad** mediante el uso de DRAM (memoria principal) y el disco magnético
- ▶ Cuanto más lejos del procesador, mayor capacidad pero mayor tiempo de acceso

## Jerarquía de memoria

- ▶ El espacio de direcciones de memoria se divide en **bloques** o **líneas** de memoria
  - ▶ Una línea de memoria es la mínima unidad de información que puede estar o no estar presente en la memoria cache





## Memoria cache

- ▶ Hit (Acierto)
  - ▶ El dato accedido por el procesador está presente en la memoria cache

# Memoria cache

- ▶ Hit (Acierto)
  - ▶ El dato accedido por el procesador está presente en la memoria cache
- ▶ Hit Ratio (Tasa de aciertos)
  - ▶ Porcentaje de accesos a memoria que encuentran los datos en la cache (porcentaje de aciertos)

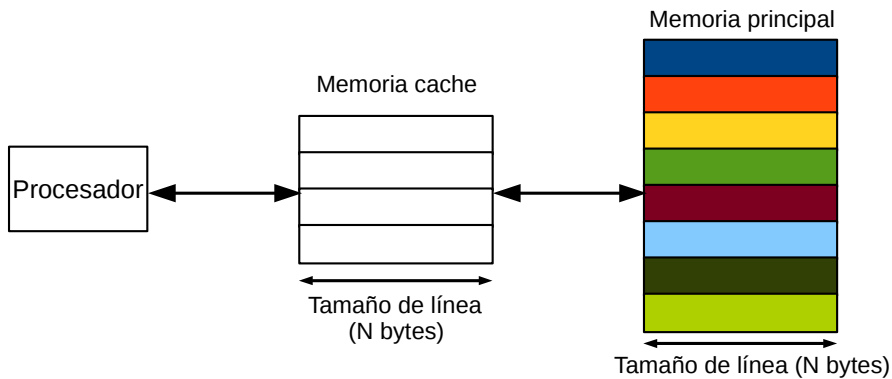
## Memoria cache

- ▶ Hit (Acierto)
  - ▶ El dato accedido por el procesador está presente en la memoria cache
- ▶ Hit Ratio (Tasa de aciertos)
  - ▶ Porcentaje de accesos a memoria que encuentran los datos en la cache (porcentaje de aciertos)
- ▶ Miss (Fallo)
  - ▶ El dato accedido por el procesador no está presente en la memoria cache
  - ▶ Hay que traer la línea de memoria principal

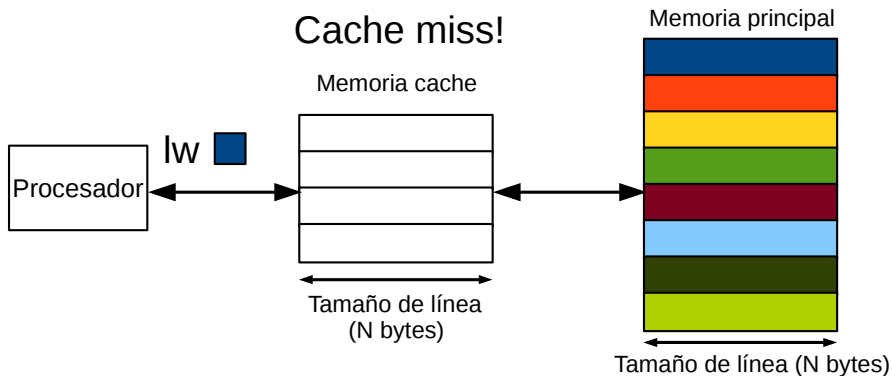
## Memoria cache

- ▶ Hit (Acierto)
  - ▶ El dato accedido por el procesador está presente en la memoria cache
- ▶ Hit Ratio (Tasa de aciertos)
  - ▶ Porcentaje de accesos a memoria que encuentran los datos en la cache (porcentaje de aciertos)
- ▶ Miss (Fallo)
  - ▶ El dato accedido por el procesador no está presente en la memoria cache
  - ▶ Hay que traer la línea de memoria principal
- ▶ Miss Ratio (Tasa de fallos)
  - ▶ Porcentaje de accesos a memoria que **NO** encuentran los datos en la cache (porcentaje de fallos)

Secuencia de accesos:



Secuencia de accesos:

**Cache miss!**

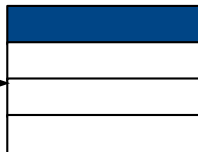
Secuencia de accesos:

Leemos la línea de  
memoria principal

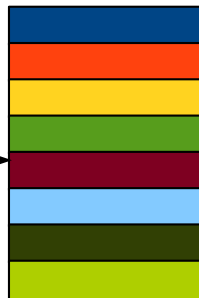
Procesador

lw 

Memoria cache

Tamaño de línea  
(N bytes)

Memoria principal

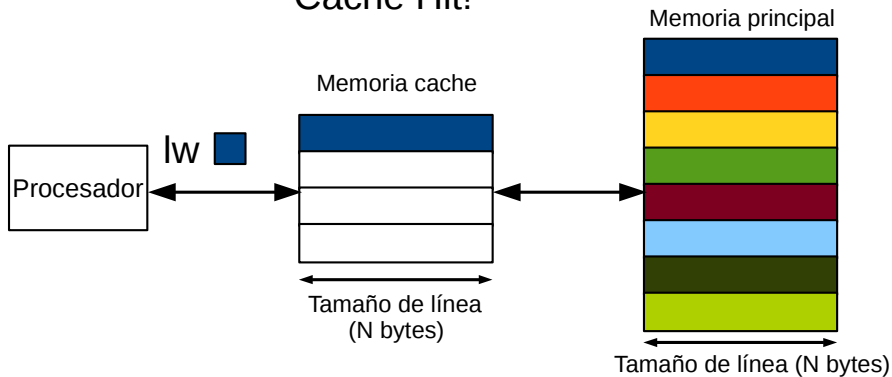


Tamaño de línea (N bytes)

Secuencia de accesos:



Cache Hit!

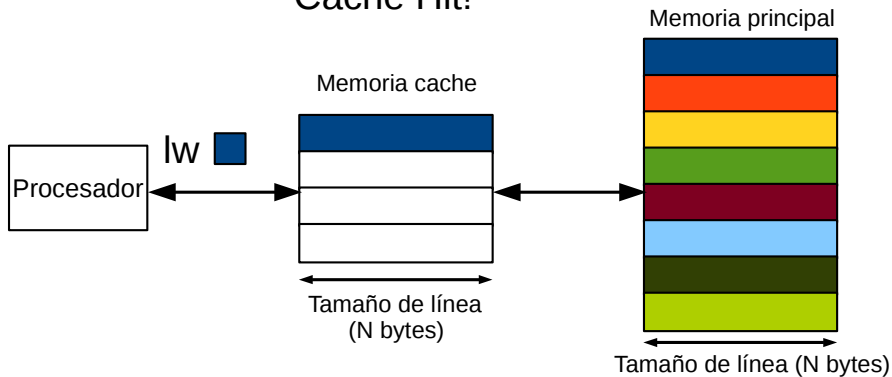




Secuencia de accesos:



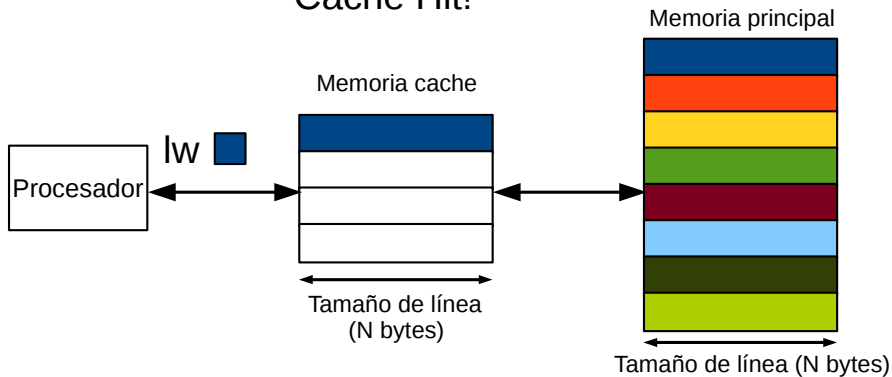
Cache Hit!



Secuencia de accesos:



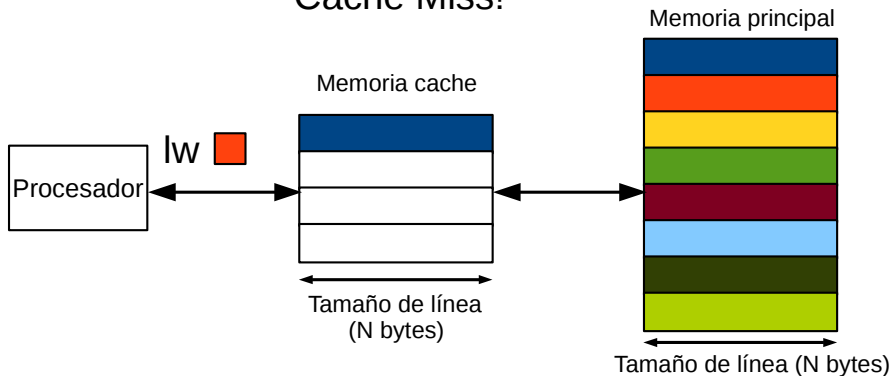
Cache Hit!



Secuencia de accesos:



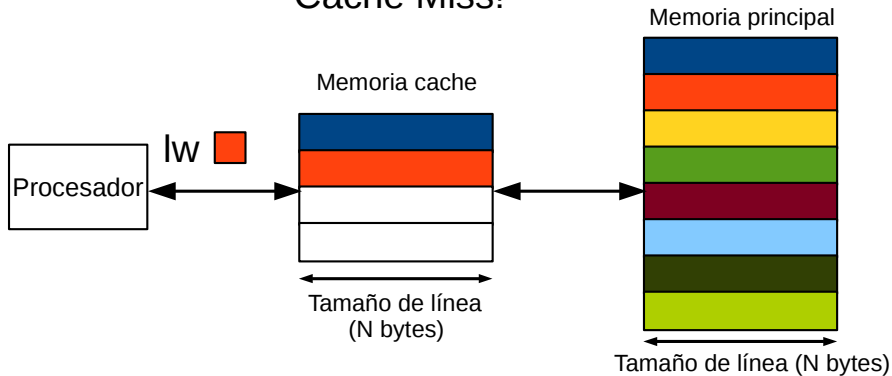
Cache Miss!



Secuencia de accesos:



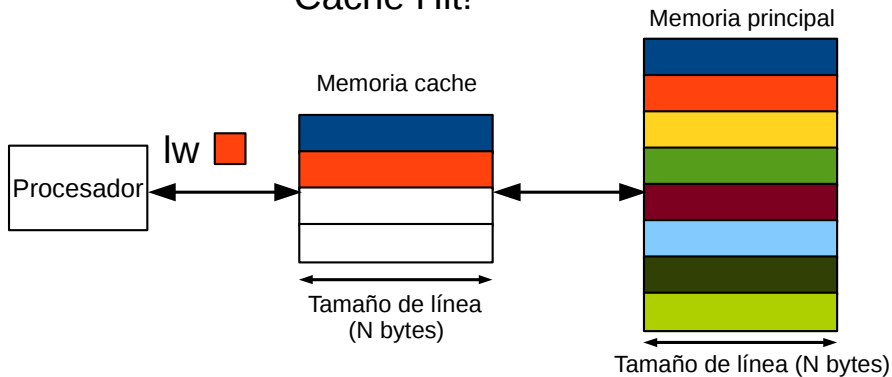
Cache Miss!



Secuencia de accesos:



Cache Hit!



Secuencia de accesos:



Tasa de aciertos = 75%

Tasa de fallos = 25%

