

Tema 6 Memòria Cache

Estructura de Computadors (EC) 2023 - 2024 Q2 Adrià Armejach (adria.armejach@upc.edu)



Introducció

Requisits del sistema de memòria

- El programador requereix memòria que sigui...
 - ràpida
 - de gran capacitat
 - barata
- Cap tecnologia compleix amb tots els requisits

Tecnologia de memòria	Temps d'accés	\$ per GB	
SRAM	0.5 - 2.5 ns	\$500 - \$1000	
DRAM	50 - 70 ns	\$10 - \$40	
SSD	25.000 - 100.000 ns	\$0,10 - \$0,50	
HDD	5.000.000 - 20.000.000 ns	\$0,02 - \$0,05	

Principi de localitat

Podem crear la **il·lusió** de una **gran** quantitat de **memòria molt ràpida** combinant multiples tecnologies, gràcies al **principi de localitat**

- Els programes accedeixen a una porció relativament petita de l'espai d'adreces en cada instant de temps
 - No totes les adreces de memòria tenen la mateixa probabilitat de ser accedides

Principi de localitat

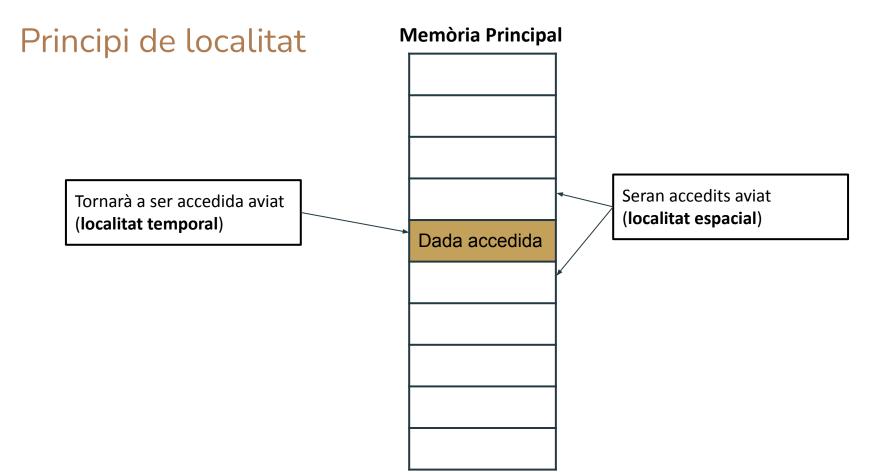
Localitat temporal

- Si accedim a una adreça de memòria, és probable que hi tornem a accedir en un futur proper.
 - bucles s'accedeix repetidament a les mateixes instruccions i dades

Localitat espacial

- Si accedim a una adreça de memòria, és probable que s'accedeixi a adreces "properes" en un futur proper.
 - instruccions
 - recorreguts de vectors i matrius

La localitat apareix de manera natural en els programes



Exemple 1: Principi de localitat

Suposem que un programa accedeix a les següents adreces de memòria:

Accés	Adreça de memòria		
1	0		
2	1024		
3	0		
4	1024		
5	0		
6	1024		
7	0		
8	1024		

Quin tipus de localitat té aquest programa?

Exemple 2: Principi de localitat

Suposem que un programa accedeix a les següents adreces de memòria:

Accés	Adreça de memòria		
1	0		
2	4		
3	8		
4	12		
5	16		
6	20		
7	24		
8	28		

Quin tipus de localitat té aquest programa?

Exemple 3: Principi de localitat

Suposem que un programa accedeix a les següents adreces de memòria:

Accés	Adreça de memòria		
1	0		
2	4		
3	8		
4	12		
5	0		
6	4		
7	8		
8	12		

Quin tipus de localitat té aquest programa?

Jerarquia de memòria

Podem <u>aprofitar el principi de localitat</u> per implementar el sistema de memòria com una <u>ierarquia de nivells</u>

		Velocitat	Capacitat	Cost (\$/bit)	Tecnologia
	CPU (registres)	Molt ràpid (0,25 ns)	Molt petita (0,5KB)		
(intel)	Memòria Cache (MC)	Molt ràpid (0,5 ns)	Petita (64KB)	Molt alt	SRAM
WILLIAM .	Memòria Principal (MP)	Lenta (50 ns)	Gran (16GB)	Baix	DRAM
SAMSUNG .	Memòria Secundaria (Disc)	Molt Lent (25 us)	Molt gran (TBs)	Molt baix	SSD o HDD

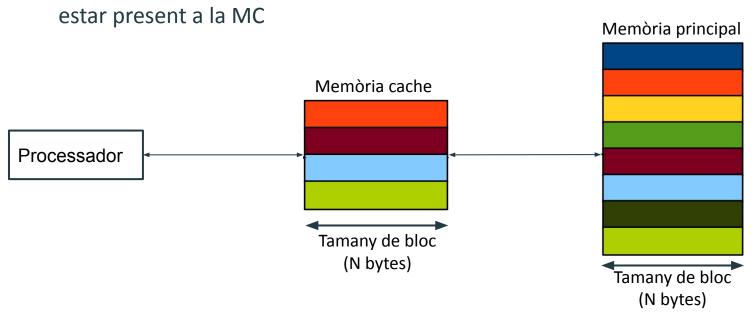
Jerarquia de memòria

- La memòria cache (MC):
 - emmagatzema un subconjunt del contingut de la MP
 - conté les dades accedides recentment
 - té una velocitat d'accés ràpida
 - té capacitat petita per reduir el cost
 - serveix la majoria d'accesos (localitat)
- El sistema de memòria ofereix gran capacitat mitjançant l'ús de DRAM
 (MP) i de memòria secundària (disc)
- Com més lluny de la CPU, major capacitat però major temps d'accés

Jerarquia de memòria

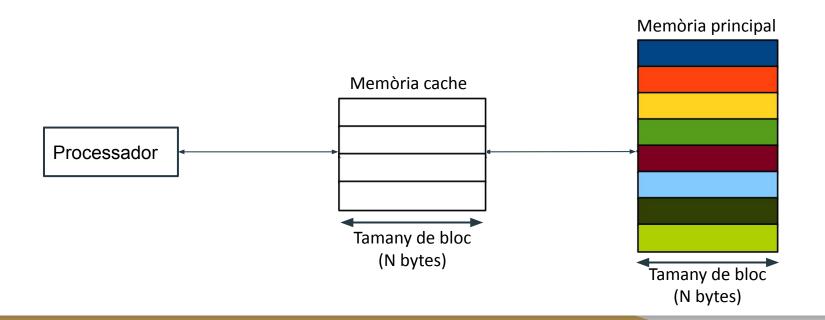
L'espai d'adreces de memòria es divideix en blocs de memòria

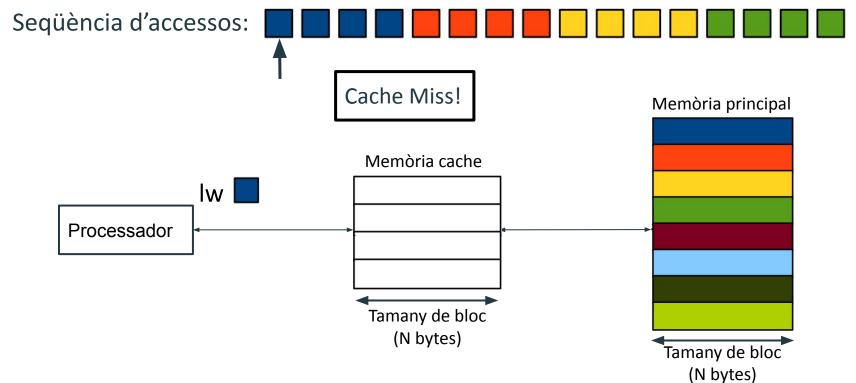
Un bloc de memòria és la mínima unitat d'informació que pot estar o no

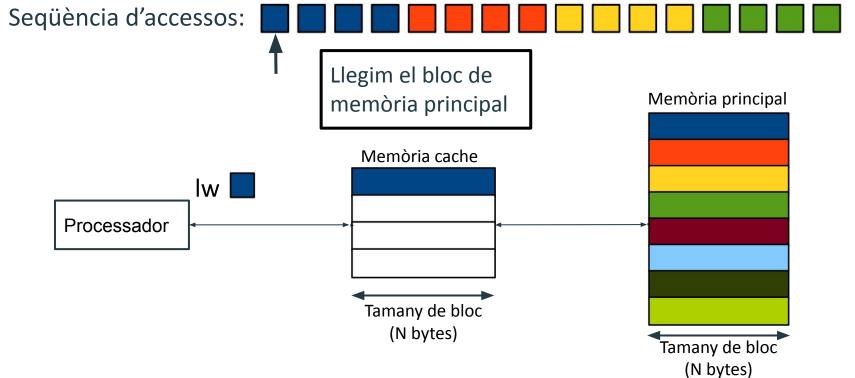


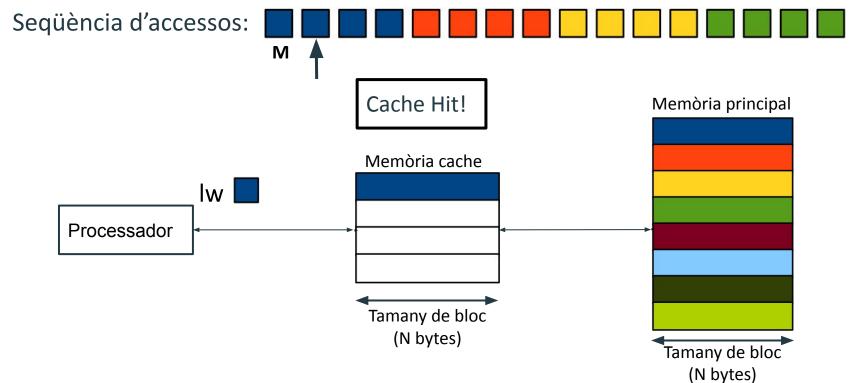
Memòria cache - Terminologia

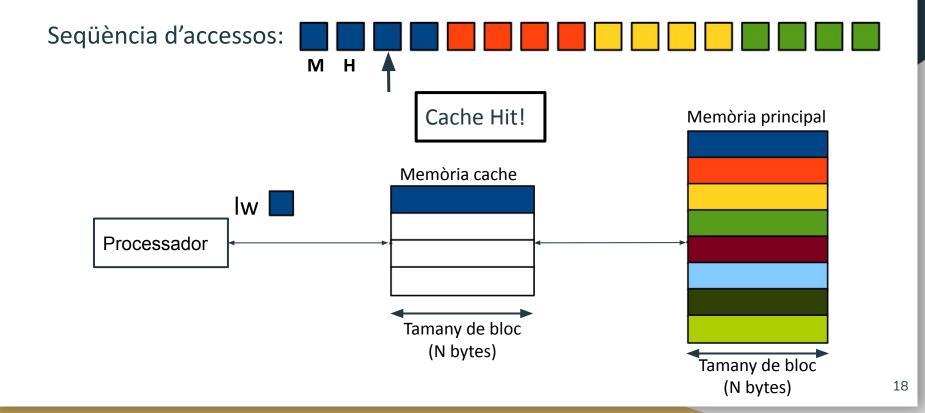
- Hit (Encert)
 - La dada accedida per el processador està present a la MC
- Hit Ratio (Taxa d'encerts)
 - Percentatge d'accessos a memòria que troben les dades a la MC (percentatge d'encerts)
- Miss (Fallada)
 - La dada accedida pel processador no està present a la MC
 - S'ha d'accedir a MP i portar el bloc sencer a la MC
- Miss Ratio (Taxa de fallades)
 - Percentatge d'accessos a memòria que NO troben les dades a la MC (percentatge de fallades)

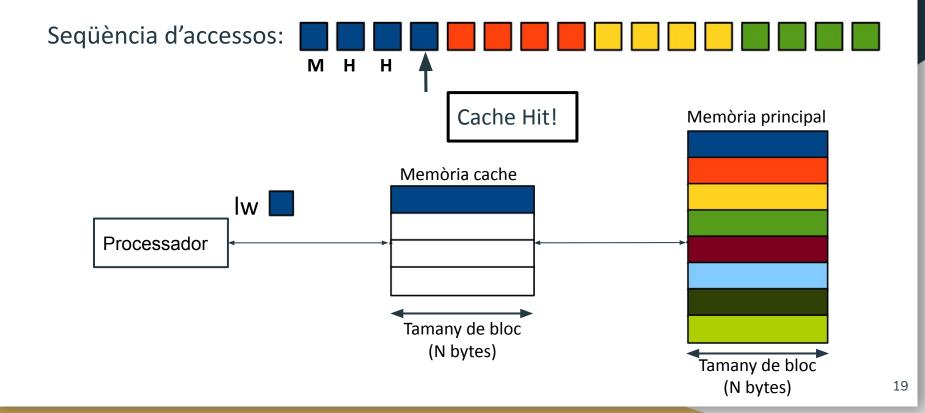


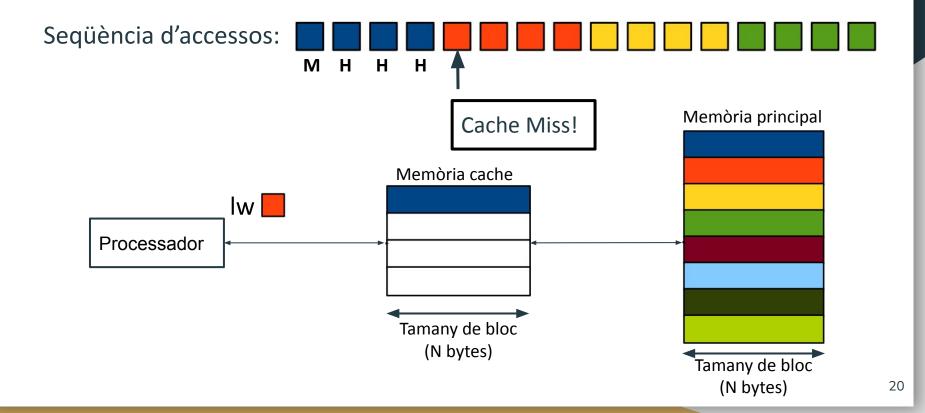


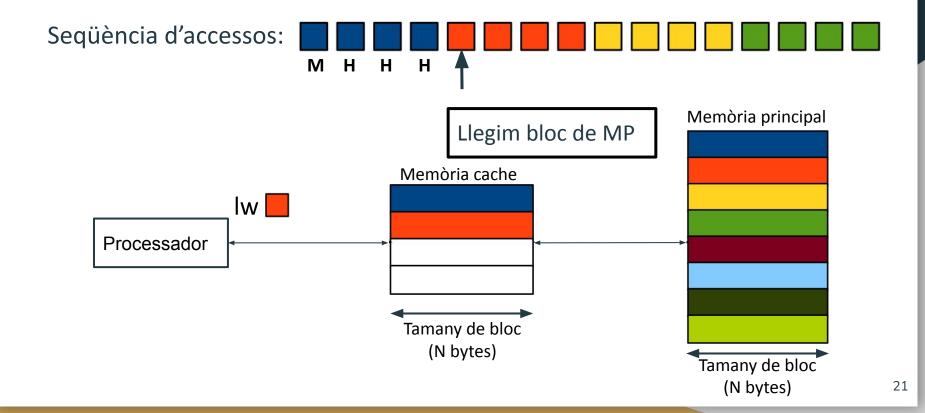


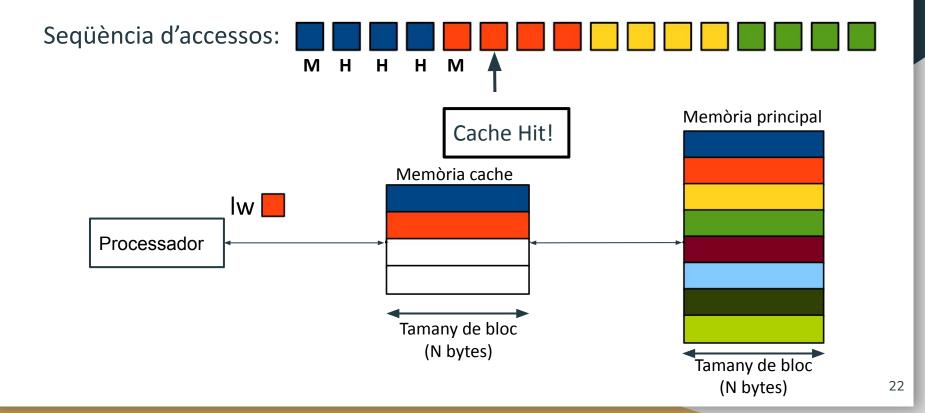


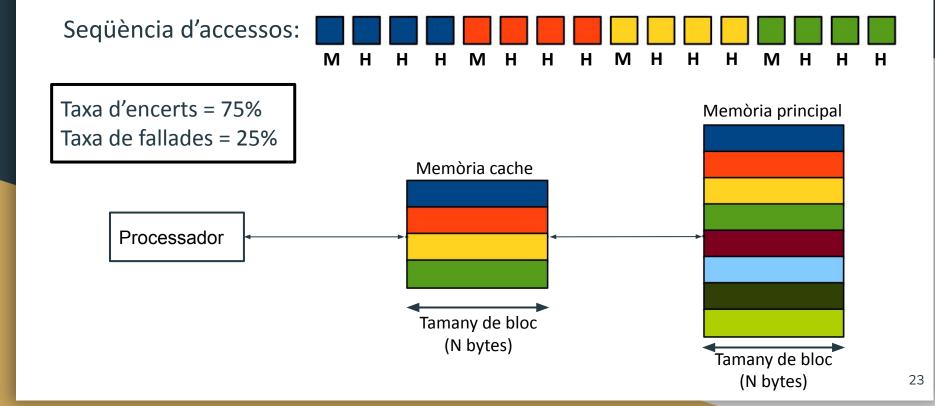








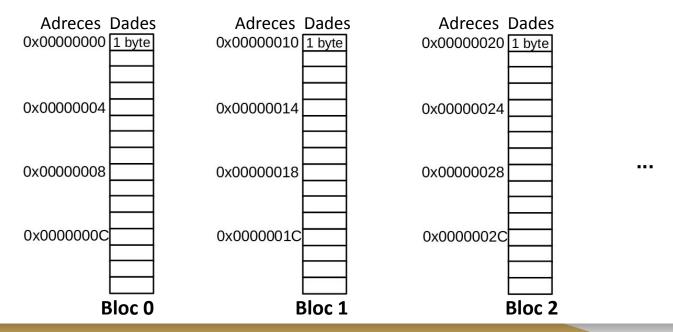




Disseny bàsic d'una cache

Organització de la memòria - blocs

- L'espai d'adreçament de memòria es divideix en blocs de N bytes
 - Exemple: Blocs de memòria de 16 bytes



Organització de la memòria - blocs

- Una adreça de memòria es divideix en dos parts:
 - Número de bloc
 - Offset: byte accedit dintre del bloc
- Exemple per tamany de bloc de 16 bytes



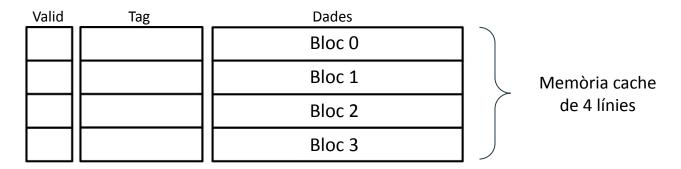
- Adreça de memòria 0x10010020
 - \circ Número de bloc = 0x1001002
 - \circ Offset = 0x0

$$n\'umero\ de\ bloc = rac{adre ça}{tamany\ de\ bloc}$$

offset = adreça % tamany de bloc

Memòria cache

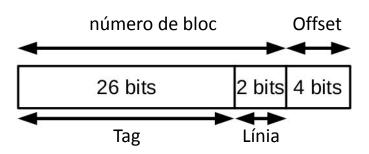
- Una memòria cache té un número determinat de línies
- Per cada línia de cache s'emmagatzema:
 - Valid bit: Indica si la línia de cache conté dades vàlides
 - Tag: Indica el número de bloc que s'emmagatzema
 - Dades: Conté els bytes del bloc de memòria



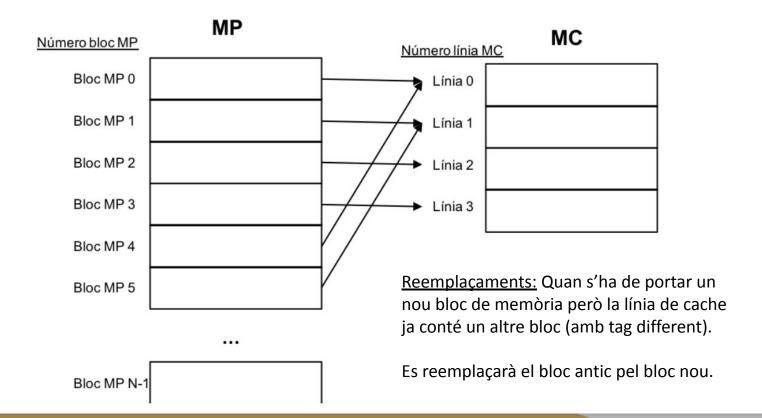
Donat un bloc de memòria, com sabem a quina línia de cache s'emmagatzema?

Política d'ubicació - Correspondència directa

- Correspondència directa
 - Cada bloc de memòria s'assigna a una línia fixe de la MC
 - número de línia MC = número_de_bloc % num_línies
 - Els bits de menor pes del número de bloc indiquen la línia de cache on s'emmagatzema el bloc
- Exemple
 - Tamany de bloc de 16 bytes
 - Memòria cache de 4 línies



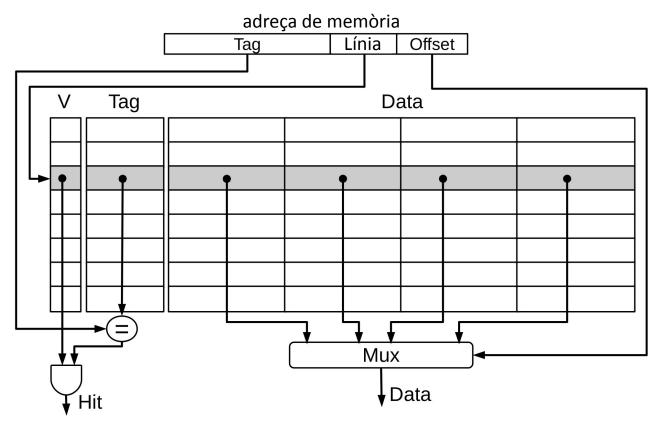
Correspondència directa



Exemple correspondència directa

- Suposem un tamany de bloc de 64 bytes i una memòria cache de 32 línies. Indica el número de bloc, el tag, el número de línia de cache i l'offset per les següents adreces de memòria:
 - 0x100101C0
 - o 0x1001060F

Diagrama de blocs (cache correspondència directa)



Tamany del bloc de memòria

- Quin és el tamany de bloc de memòria òptim?
 - Tamanys grans permeten aprofitar millor la localitat espacial
 - Tamanys més petits permeten tenir més línies a la cache

 Benchmarking: executar conjunt de programes i medir el rendiment per diferents tamanys de bloc

Tamany del bloc de memòria

