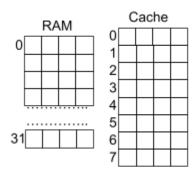
Αρχιτεκτονική Διάλεξη 12

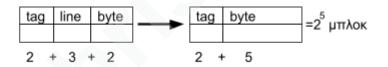
Πλήρης συσχέτιση:

Δίνεται μια κρυφή μνήμη πλήρους συσχέτισης, με RAM 128 bytes, μέγεθος μπλοκ 4 bytes. Η κρυφή μνήμη έχει μεγεθος 32 bytes.

- 1) Ανάλυση διεύθυνσης
- 2) Νά εξηγήσετε τα σήματα του Tag



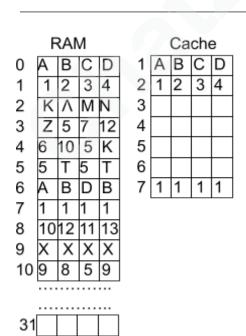
1) Οποιοδήποτε μπλοκ της Ram μπορει να πάει σε οποιαδήποτε γραμμή της Cache. Αρα η διεύθυνση γίνεται από:



Ποιό είναι το μέγεθός του Tag Directory?

Είναι το (πλήθος γραμμών της cache)x (μέγεθος Tag)

$$8 x 5 = 40 \text{ bit}$$



Σε μία χρονική στιγμή, τα Block της RAM 0-7 έχουν φορτωθεί αντίστοιχα στις γραμμές 0-7 της Cache. Για τις διευθύνσεις: 32,33,60,80,81 και 127. Νά εξετάσετε αν υπάρχει HIT η MISS . Η cache χρησιμοποιεί πολιτική FIFO για αντικατάσταση γραμμής

Η πρώτη γραμμή της	Tag Directory	
Cache	0-3 00000	0ABCD
περιέχει τα byte 0-3	4-7 00001	1 1 2 3 4
00000 00	8-11 00010	2
	12-15 00011	3
01	16-19 00100	4
10	20-23 00101	5
11	24-27 00110	7 1 1 1 1
	28-31 00111	

Η δεύτερη γραμμή της Cache περιέχει τα byte 4-7 00001|00 00001|01 00001|10

32=01000 00 το TAG της ζητούμενης διεύθυνσης συγκρίνεται **ΤΑΥΤΟΧΡΟΝΑ** με όλα τα TAG του tag directory.

- 1) Αν βρεθεί εχουμε ΗΙΤ
- 2) Αν οχι εχουμε MISS ολόκληρο το Block μεταφέρεται στην cache και αν αυτή είναι γεμάτη εφαρμόζεται η πολιτική αντικατάστασης
 - 1) Πλήρη συσχέτιση : τόσοι συγκριτές οσες οι γραμμές της Cache, δηλαδή 8
 - 2) Επειδή 32/4=8, η ζητούμενη διεύθυνση βρισκεται στο Block 8
 - 3) το Tag 01000 δεν υπάρχει στο Tag Directory. Αρα Miss Βγάζουμε τι γραμμή που μπήκε πρώτη και τοποθετούμε το νεο Block:



33=01000 01 αρα είναι hit αφου το tag directory πλέον εχει το 01000 μεσα

60 = 0111100 Miss αφου το Tag δεν υπάρχει στα byte byte 60 και byte/4 = BLOCK αρα 60/4 = 15 tag directory



80= 10100 00 Miss αφου το Tag δεν υπάρχει στα byte byte 60 και byte/4 = BLOCK αρα 80/4 = 20 block



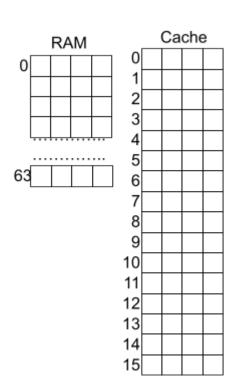
127= 11111 11 Miss αφου το Tag δεν υπάρχει στα byte byte 127 και byte/4 = BLOCK αρα 127/4 = 31 block



- 1)Το πλήθος συγκριτών στην άμεση συσχέτιση είναι 1 και στην πλήρη Μ, οπού Μ το πλήθος γραμμών της cache
- 2) Στην πλήρη συσχέτιση δεν υπάρχει LINE

Συσχέτιση συνόλων RAM 256 byte, 4 byte / block, CACHE 64 byte, οργανωμένη σε συνολα τεσσάρων δρόμων (4 way)

- 1) Ανάλυση διεύθυνσης
- 2) Εξήγηση του tag(τι δείχνει)
- 3) Να δώσετε όλες τις διευθύνσεις που αντιστοιχίζονται στο σύνολο 2



Σύνολο: Ένα πλήθος γραμμών της Cache K-WAY: Κάθε σύνολο περιεχει Κ Γραμμές Κάθε σύνολο έχει δηλαδή 4 γραμμές

Έχουμε 16 γραμμές / 4 δρόμους = 4 σύνολα

tag set byte

Για 256 byte Ram είναι 8 γιατί 2⁸=256

4 + 2 + 2 tag set byte

256 byte RAM : $2^8 \rightarrow 8$ bit διευθυνσιοδότηση

Έχουμε 64 block και εχουμε 4 σύνολα. Αν διαιρέσουμε 64/4 =16 σε κάθε

σύνολο αντιστοιχιζονται 16 Block $16 = 2^4$ tag set byte

- Άμεση αντιστοίχιση: Κάθε Block αντιστοιχεί σε 1 γραμμή
- Αντιστοίχιση Συνολων: Κάθε Block αντιστοιχίζεται σε Α σύνολο.
 Αρα αντιστοιχίζεται σε Κ Γραμμές οπου Κ οι δρόμοι
- Πλήρη Αντιστοίχιση: αντιστοίχιση σε όλες

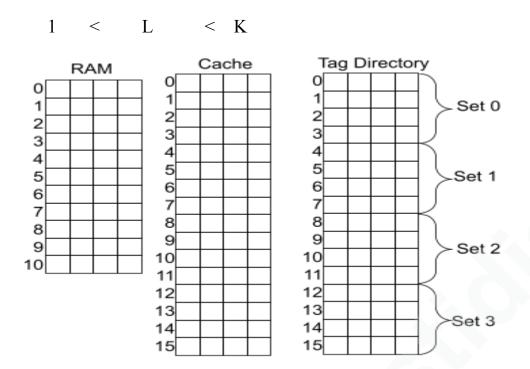
Μία cache με Κ γραμμές οπου K=16 Μια υλοποίηση σε Μ σύνολα, L δρόμων

K=MxL $\alpha\rho\alpha$ M=4, L=4

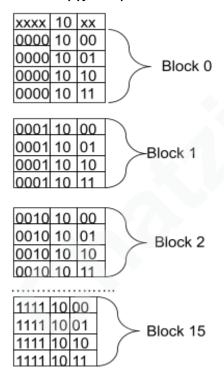
Αμεσή Συνολων Πληρή

https://github.com/IliasChatzi

Ilias Chatzichristidis Architecture Notes



Αρχικά η Cache είναι αδεια.



Άσκηση

Ζητούνται η διευθύνσεις:

0, 1, 2, 3, 4, 16, 17, 18, 19, 32, 33, 34, 35, 48, 49, 50, 51, 64, 65, 66, 67

-0=0000 00 00

Διαβάζουμε οτι set=0

Αυτό σημαίνει ότι θα αναζητήσουμε το tag 0000 στις 4 γραμμές του set 0 (ταυτόχρονα)

4 συγκριτές (οσο είναι το Κ)

(γενικά θελω συγκριτές= δρόμοι)

1=0000 00 01

set=0 πάμε στο set και ψάχνουμε το tag $0000 \rightarrow HIT$

2.3: είναι hit γιατί στις 2,3 το tag= $0000 \rightarrow HIT$

16: 0001 00 00 16/4= 4 γραμμή set=0 Αρα πανε στο set 0 και ψάχνουμε το tag 0001 ταυτόχρονα σε σχεσή τις γραμμής set $\rightarrow MISS$

17: 0001 00 01 17/4= γραμμή 4
$$\rightarrow$$
 HIT 17 A B C D Tag Directory 0 0 0 1

18,19: → *HIT*

0000 ---

0 1 0 0