

ΤΜΗΜΑ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΠΛΗΡΟΦΟΡΙΚΗΣ & ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ

ΠΜΣ: «Επιστήμη και Τεχνολογία της Πληφοφοφικής και των Υπολογιστών»

ΜΑΘΗΜΑ: «Ποοχωρημένα Θέματα Αρχιτεκτονικής Υπολογιστών» - Χειμερινό εξάμ. 2019-20 - Δημήτρης Κεχαγιάς

ΕΡΓΑΣΙΑ 1: Μνήμη cache χοησιμοποιώντας τον ποοσομοιωτή PCSpim-Cache

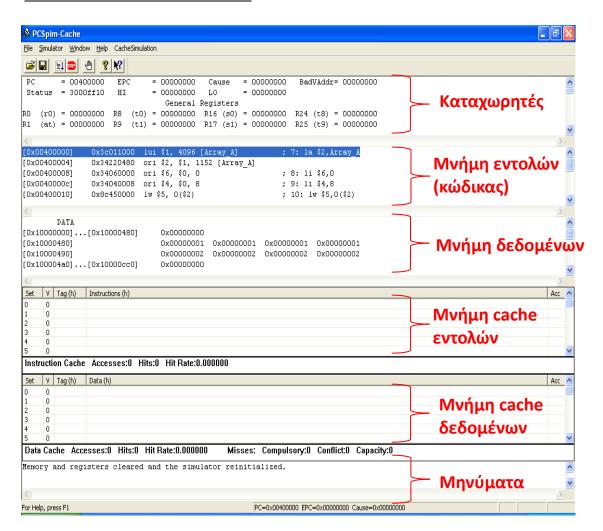
ΜΕΡΟΣ Α: Γνωριμία με τον προσομοιωτή PCSpim-Cache

- Είναι ένας παραθυρικός προσομοιωτής για τη μελέτη του μηχανισμού της κρυφής μνήμης (μνήμη cache)
- Βασίζεται στον ποοσομοιωτή PCSpim, ο οποίος το έχει προγράμματα συμβολικής γλώσσας του επεξεργαστή MIPS32
- Μποφείτε να τον κατεβάσετε από την ιστοσελίδα: http://www.disca.upv.es/spetit/spim.htm

Το περιβάλλον του PCSPIM-CACHE:

- Μπάρα των μενού
- Ένα κεντρικό παράθυρο με 6 εσωτερικά υποπαράθυρα:
 - 1. Των καταχωρητών
 - 2. Της μνήμης εντολών (του κώδικα)
 - 3. Της μνήμης δεδομένων
 - 4. Της μνήμης cache εντολών
 - 5. Της μνήμης cache δεδομένων
 - 6. Των μηνυμάτων
- Status line (Γοαμμή κατάστασης)

PCSPIM-CACHE – Screenshot:



Το παράθυρο του κώδικα:

[0x00400000] 0x3c011000 lui \$1, 4096 [Array_A] ; 7: la \$2,Array_A [0x00400004] 0x34220480 ori \$2, \$1, 1152 [Array_A] [0x00400008] 0x34060000 ori \$6, \$0, 0 ; 8: li \$6,0 [0x0040000c] 0x34040008 ori \$4, \$0, 8 ; 9: li \$4,8 [0x00400010] 0x8c450000 lw \$5, 0(\$2) ; 10: lw \$5,0(\$2) [0x00400014] 0x00c53020 add \$6, \$6, \$5 ; 11: add \$6,\$6,\$5 [0x00400018] 0x20420004 addi \$2, \$2, 4 ; 12: addi \$2,\$2,4 [0x0040001c] 0x2084ffff addi \$4, \$4, -1 7; 13: addi \$4,\$4,-1 [0x00400020] 0x0004082a slt \$1, \$0, \$4 ; 14: bgt \$4,\$0,loop bne \$1, \$0, -20 [loop-0x00400024] [0x00400024] 0x1420fffb

- Διευθύνσεις
- Εντολές σε γλώσσα μηχάνής
- Μεταφοασμένες εντολές assembly
- Αρχικές εντολές assembl

Το παράθυρο των καταχωρητών:

- Καταχωρητές γενικού σκοπού: R0-R31
- Καταχωρητές μονής και διπλής κινητής υποδιαστολής: (FP0-FP31), (FP0,FP2..FP30)
- ➤ PC, EPC, Cause, BadVAddr, Status, HI, LO

```
Status = 3000ff10 HI = 00000000 LO = 00000000
            General Registers
R0 (r0) = 00000000 R8 (t0) = 00000000 R16 (s0) = 00000000 R24 (t8) = 00000000
R1 (at) = 00000000 R9 (t1) = 00000000 R17 (s1) = 00000000 R25 (t9) = 00000000
R2 (v0) = 00000000 R10 (t2) = 00000000 R18 (s2) = 00000000 R26 (k0) = 000000000
R3 (v1) = 00000000 R11 (t3) = 00000000 R19 (s3) = 00000000 R27 (k1) = 000000000
R4 (a0) = 00000000 R12 (t4) = 00000000 R20 (s4) = 00000000 R28 (gp) = 10008000
R5 (a1) = 00000000 R13 (t5) = 00000000 R21 (s5) = 00000000 R29 (sp) = 7fffeffc
R6 (a2) = 00000000 R14 (t6) = 00000000 R22 (s6) = 00000000 R30 (s8) = 00000000
R7 (a3) = 00000000 R15 (t7) = 00000000 R23 (s7) = 00000000 R31 (ra) = 00000000
FIR = 00009800 FCSR = 00000000 FCCR = 00000000 FEXR = 00000000
FENR = 00000000
            Double Floating Point Registers
FP0 = 0.000000
                 FP8 = 0.000000
                                  FP16 = 0.000000
                                                   FP24 = 0.000000
FP2 = 0.000000
                 FP10 = 0.000000
                                  FP18 = 0.000000
                                                    FP26 = 0.000000
FP4 = 0.000000
                FP12 = 0.000000
                                  FP20 = 0.000000
                                                    FP28 = 0.000000
FP6 = 0.000000
                FP14 = 0.000000
                                  FP22 = 0.000000
                                                    FP30 = 0.000000
            Single Floating Point Registers
FP0 = 0.000000
                FP8 = 0.000000
                                  FP16 = 0.000000
                                                   FP24 = 0.000000
FP1 = 0.000000
                FP9 = 0.000000
                                  FP17 = 0.000000
                                                   FP25 = 0.000000
FP2 = 0.000000
                FP10 = 0.000000
                                  FP18 = 0.000000
                                                    FP26 = 0.000000
FP3 = 0.000000
                                  FP19 = 0.000000
                FP11 = 0.000000
                                                    FP27 = 0.000000
FP4 = 0.000000
                FP12 = 0.000000
                                  FP20 = 0.000000
                                                    FP28 = 0.000000
FP5 = 0.000000
                 FP13 = 0.000000
                                  FP21 = 0.000000
                                                    FP29 = 0.000000
FP6 = 0.000000
                 FP14 = 0.000000
                                  FP22 = 0.000000
                                                    FP30 = 0.000000
FP7 = 0.000000
                 FP15 = 0.000000
                                  FP23 = 0.000000
                                                    FP31 = 0.000000
```

Το παράθυρο της μνήμης δεδομένων:

DATA 0x00000000 [0x10000000]...[0x10000480] %x00000001 0x00000001 0x00000001 0x00000001 [0x10000480] [0x10000490] 0x00000002 0x00000002 0x00000002 0x00000002 [0x100004a0]... [0x10000cc0] 0x00000000 [0x10000cc0] 0x00000003 0x00000003 0x00000003 0x00000003 [0x10000cd0] 0x00000004 0x00000004 0x00000004 0x00000004 [0x10000ce0]...[0x10040000] 0x00000000 **STACK** [0x7fffeffc] 0x00000000 KERNEL DATA $[0 \times 90000000]$... $[0 \times 90010000]$ 0×000000000

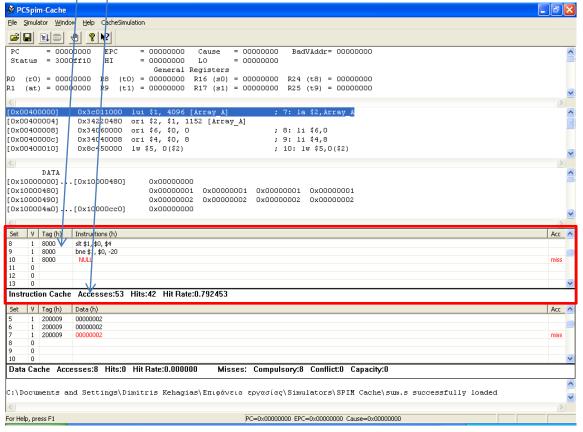
> Διευθύνσεις

Δεδομένα

Το παράθυρο:της cache εντολών:

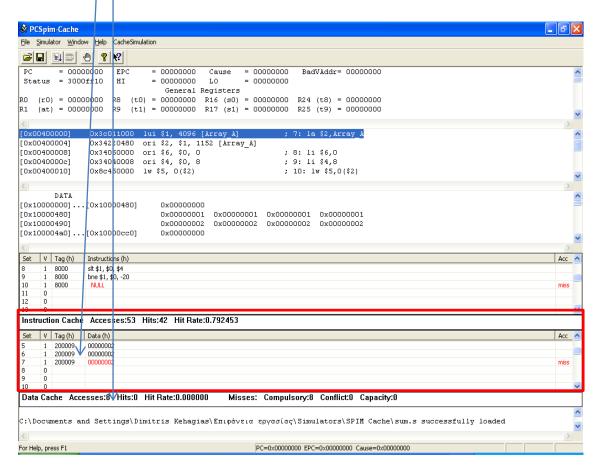
Εντολές

Στατιστικά



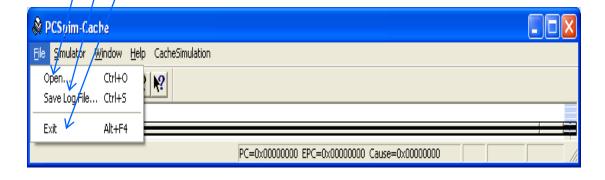
Το παράθυρο της cache δεδομένων:

- Δεδομένα
- Στατιστικά



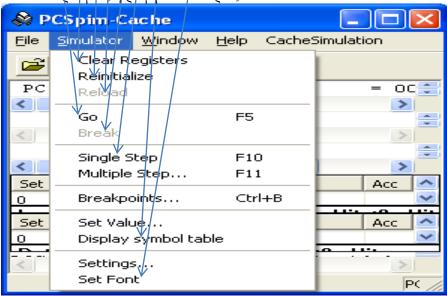
Το μενού File:

- Φροτωση αρχείου (επιλέγουμε το αρχείο με επέκταση.s)
- Αποθηκεύουμε το αρχείο log
- > Έξφδος



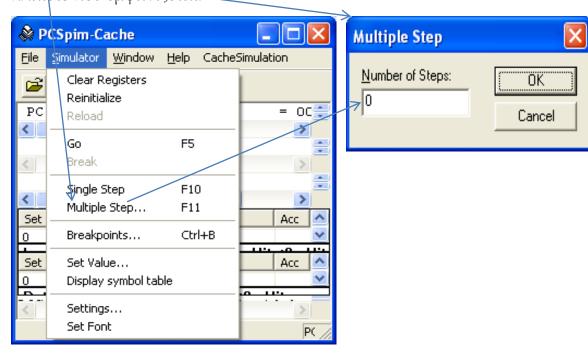
<u>To μενού Simulator(1/5):</u>

- Μηδενισμός περιεχομένων καταχωρητών
- Μηδενισμός περιεχομένων καταχωρητών, μνήμης και επαγαρχικοποίηση του προσομοιωτή
- Επαναφόρτωση προγράμματος
- Εκτέλεση όλου του προγράμματος
- Διακοπή εκτέλεσης
- Εκτέλεση βήμα-βήμα
- Εμφάνιση συμβολικού πίνακα
- > Ορισμός γραμματοσειράς



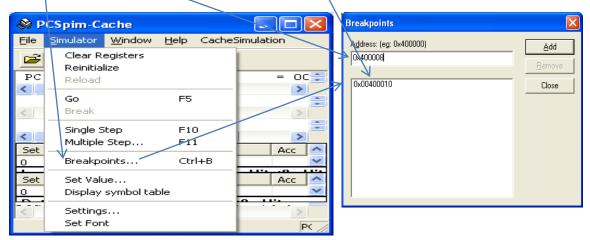
<u>Το μενού Simulator(2/5):</u>

Εκτέλεση ποογοάμματος με πολλαπλά βήματα, τα οποία ορίζουμε στο πλαίσιο που εμφανίζεται.



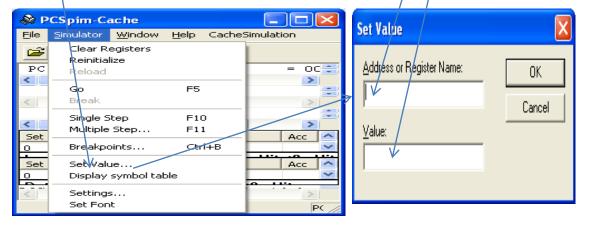
To μενού Simulator(3/5):

Ορίζουμε σημεία διακοπής μέσω του πλαισίου που εμφανίζεται και της επιλογής add. Μπορούμε να διαγράψουμε ένα σημείο διακοπής επιλέγοντάς το από τη λίστα και την επιλογή remove



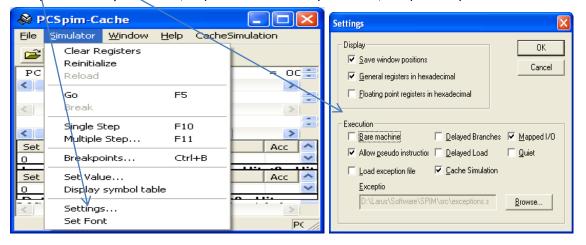
To μενού Simulator(4/5):

Ορίζουμε τιμές σε καταχωρητές ή θέσεις μνήμης. Δίνουμε το όνομα του καταχωρητή ή της θέσης μνήμης και την αντίστοιχη τιμή.



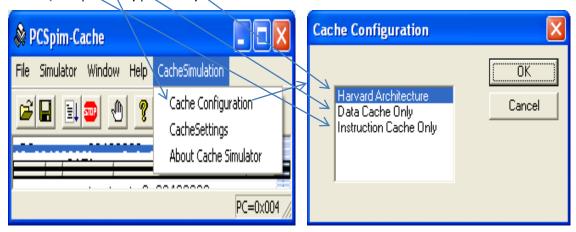
<u>Το μενού Simulator(5/5):</u>

Ρυθμίσεις. Οι βασικές ουθμίσεις εκτέλεσης του ποοσομοιωτή.



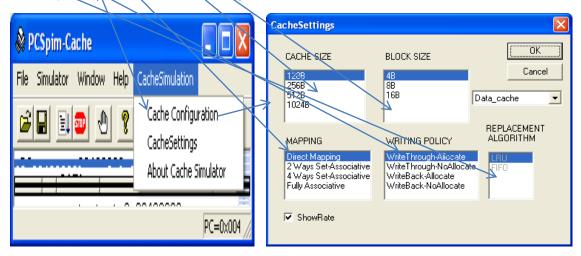
Το μενού CacheSimulation(1/2):

- Διαμόρφωση της μνήμης cache
- Προσομοίωση της cache δεδομένων και της cache εντολών (αρχιτεκτονική harvard)
- Προσομοίωση μόνο της cache δεδομένων
- Προσομοίωση μόνο της cache εντολών



<u>Το μενού CacheSimulation(2/2):</u>

- Ρυθμίσεις της μνήμης cache
- μέγεθος cache
- μέγεθος block
- > οργάνωση cache
- πολιτική εγγραφών
- > αλγόριθμος αντικατάστασης block



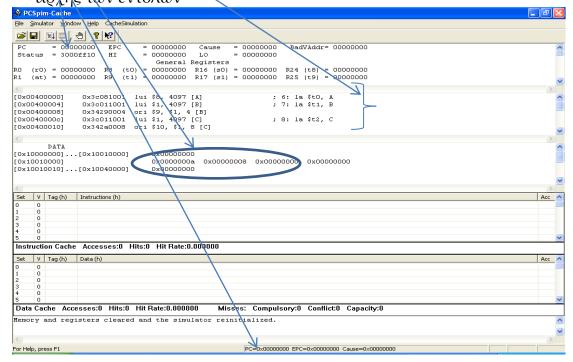
Παράδειγμα: Πρόγραμμα sum.s(1/8):

Χοησιμοποιείστε έναν text editor (π.χ. Notepad) και δημιουργείστε το αρχείο sum.s με το εξής περιεχόμενο:

- Το πρόγραμμα αυτό υπολογίζει το άθροισμα δύο ακεραίων Α και Β από τη μνήμη και αποθηκεύει το αποτέλεσμα στη θέση μνήμης C
- Φορτώστε το πρόγραμμα sum.s στον προσομοιωτή PCSpim-Cache και τρέξτε το με την επιλογή "Single Step".

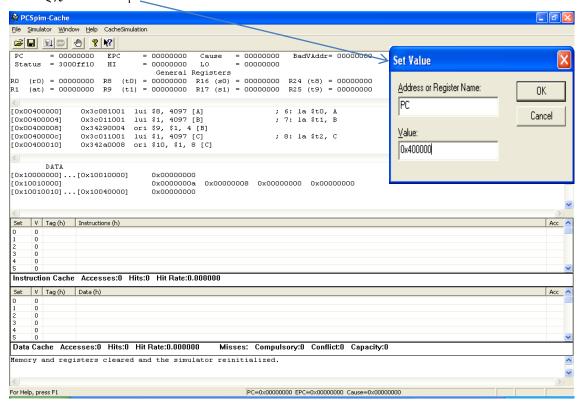
<u>Παράδειγμα: Πρόγραμμα sum.s(2/8):</u>

- Οι εντολές (είναι αποθηκευμένες στη μνήμη από τη διεύθυνση: 0x00400000
- Δεδομένα
- Ο PC ισούται με μηδέν. Πρέπει να αρχικοποιηθεί με τη διεύθυνση αρχής των εντολών



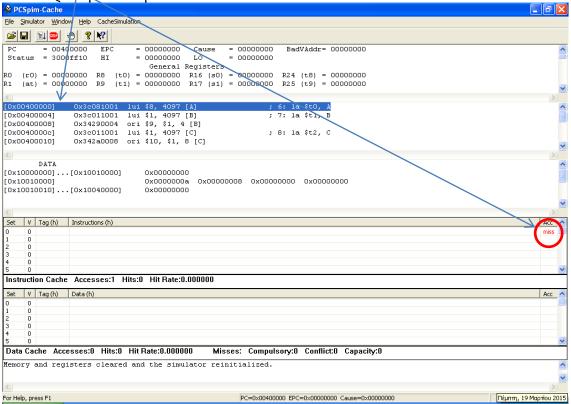
Παράδειγμα: Πρόγραμμα sum.s(3/8):

Αρχικοποιούμε τον PC=0x400000



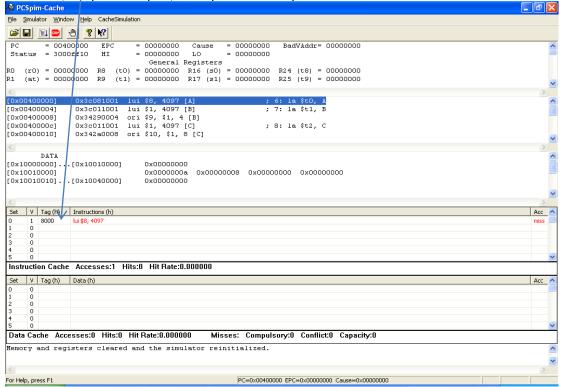
<u>Παράδειγμα: Πρόγραμμα sum.s(4/8):</u>

Η πρώτη εντολή



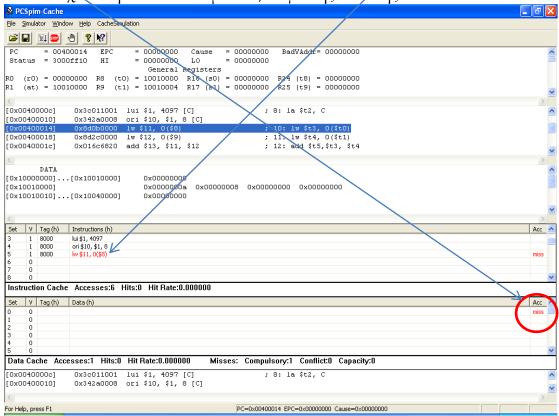
Παράδειγμα: Πρόγραμμα sum.s(5/8):

Η πρώτη εντολή προσκομίζεται στην cache εντολών.



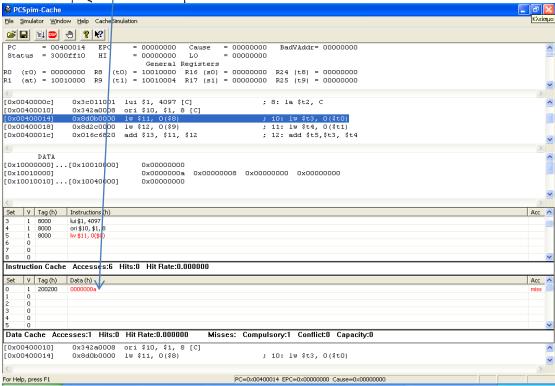
<u>Παράδειγμα: Πρόγραμμα sum .s(6/8):</u>

Αστοχία στην cache δεδομένων, λόγω της εντολής



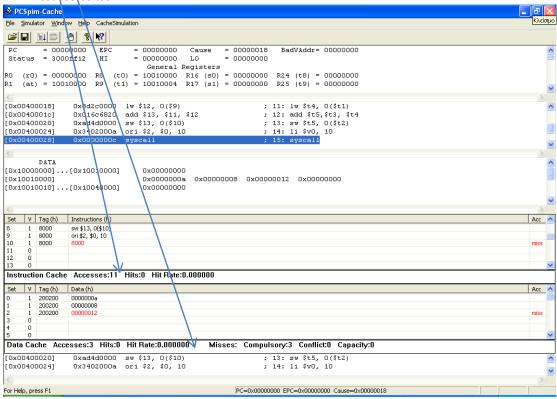
Παράδειγμα: Πρόγραμμα sum .s(7/8):

Μεταφέρεται το δεδομένο



Παράδειγμα: Πρόγραμμα sum .s(8/8):

- Ολοκληρώθηκε το πρόγραμμα
- Στατιστικά



ΜΕΡΟΣ Β: ΑΣΚΗΣΗ

Δίνεται το ακόλουθο τμήμα κώδικα:

.data 0x10000480

Array_A: .word 1,1,1,1,2,2,2,2

.data 0x10000CC0

Array_B: .word 3,3,3,4,4,4,4

.text

.globl start

start: li \$8, N

ext_loop: la \$2, Array_A

la \$3, Array_B

li \$6,0 li \$4,8

loop: lw \$5,0(\$2)

lw \$7, 0(\$3)

add \$6, \$6,\$5 add \$6, \$6,\$7

11: 40 40 4

addi \$2,\$2, 4

addi \$3, \$3,4

addi \$4,\$4, -1 bgt \$4,\$0, loop

addi \$8, \$8, -1

bgt \$8, \$0, ext_loop

.end

1. Τοέξτε τον προσομοιωτή PCSpim-Cache:

- (α) Διαμορφώστε τη μνήμη cache ώστε να προσομοιώνεται τόσο η cache δεδομένων όσο και η cache εντολών (αρχιτεκτονική Harvard).
- (β) Ρυθμίστε τόσο την cache δεδομένων όσο και την cache εντολών ως εξής: μέγεθος cache=128Β, μέγεθος block=16Β, οργάνωση (mapping)=four-way set associative, πολιτική εγγραφών (writing policy)=Write Through Allocate, αλγόριθμος αντικατάστασης block=LRU.
- 2. Πόσα blocks(Sets) δημιουργούνται στη cache εντολών και στη cache δεδομένων; (παρατηρήστε τα αντίστοιχα παράθυρα του προσομοιωτή). Εξηγήστε την απάντησή σας.
- 3. Τρέξτε τον ανωτέρω κώδικα βήμα-βήμα στον προσομοιωτή PCSpim-Cache, με N=5. Εξηγείστε τον τρόπο που διαμορφώνονται τα παράθυρα των εντολών μετά την εκτέλεση κάθε βήματος. Δηλαδή, εξηγείστε την ένδειξη miss ή hit, γιατί η συγκεκριμένη

- εντολή μεταφέρθηκε στο συγκεκριμένο block και την τιμή της ετικέτας (Tag) της συγκεκριμένης εντολής.
- 4. Τφέξτε τον ανωτέρω κώδικα στον προσομοιωτή PCSpim-Cache, με N=5, 10 και 100. Για κάθε N καταγράψτε το hit rate και καταλήξτε σε συμπεράσματα σχετικά με την επίδραση της χρονικής (temporal) τοπικότητας στην απόδοση της cache. Εξηγείστε τα είδη αστοχιών που συμβαίνουν.