

**ΛΕΤΣΟΣ ΟΔΥΣΣΕΑΣ 2745**  
**ΣΤΑΒΑΡΑΚΗΣ ΠΑΝΑΓΙΩΤΗΣ 2821**  
**ΚΑΡΑΝΙΚΑ ΕΦΗ 2453**

## **Υλοποίηση πολυνηματικής λειτουργίας σε μηχανή αποθήκευσης δεδομένων**

Στην εργασία αυτή μας ζητήθηκε να μετατρέψουμε μια έτοιμη μηχανή αποθήκευσης δεδομένων χρησιμοποιώντας πολυνηματισμό για την εξασφάλιση γρηγορότερων αποτελεσμάτων.

Ουσιαστικά θα υλοποιήσουμε μια πολυνηματική λειτουργία των εντολών put και get που διαθέτει η μηχανή.

Συνοπτικά, για την υλοποίηση των παραπάνω , αρχικά θα κατανοήσουμε πως λειτουργεί η μηχανή αποθήκευσης που μας δόθηκε και στην συνέχεια θα χρησιμοποιήσουμε την pthreads βιβλιοθήκη ώστε να δημιουργήσουμε νήματα ξεχωριστά για τις λειτουργίες put και get έτσι ώστε να πετύχουμε τον ταυτοχρονισμό που μας ζητήθηκε.

Βασική προϋπόθεση ώστε να μπορέσουμε να επιτύχουμε τον πολυνηματισμό ήταν να μπορέσουμε να δόσουμε πρόσβαση σε κάθε νήμα στην βάση δεδομένων της μηχανής αποθήκευσης , ώστε να μπορεί κάθε νήμα να επεξεργάζεται και να τροποποιεί τα δεδομένα της.

Προκειμένου να αποφύγουμε συγκρούσεις κατά την είσοδο πολλαπλών νημάτων στην βάση θα πρέπει να χρησιμοποιήσουμε (locks) , κλειδαρίες ώστε να ελέγχουμε καλύτερα την πρόσβαση των νημάτων στην βάση πετυχαίνοντας τον αμοιβαίο αποκλεισμό στις κρίσιμες περιοχές.

## ΚΑΤΑΝΟΗΣΗ ΛΕΙΤΟΥΡΓΕΙΑΣ ΤΗΣ ΜΗΧΑΝΗΣ ΑΠΟΘΗΚΕΥΣΗΣ KIWI

Στην έτοιμη υλοποίηση που μας δόθηκε , προκειμένου να μπορέσουμε να κάνουμε μια εγγραφή write ή μια read ανάγνωση, εφόσον είχαμε κάνει compile των κώδικα που μας δόθηκε , χρησιμοποιώντας την make all για την επικοινωνία όλων των αρχείων και αρχείων κεφαλίδων που μας δόθηκε εκτελέσαμε τις παρακάτω εντολές:

```
./kiwi-bench write 100000
```

```
./kiwi-bench read 100000
```

Ας ξεκινήσουμε με την λειτουργία write μιας και αντίστοιχη ροή έχει και η λειτουργία read.

Η μηχανή μας αποτελείτε από 2 φακέλους : τον bench που είναι υπεύθυνος για την αλληλεπίδραση με το Terminal και την engine που είναι υπεύθυνη και για την εσωτερική λειτουργία της μηχανής

Ας ξεκινήσουμε από τον φάκελο bench:

Bench.c:

Ξεκινώντας, την μηχανή συναντάμε την main συνάρτηση που βρίσκεται στο αρχείο bench.c.

Στην δεδομένη στιγμή δεν υπάρχει πολυνηματισμός , υπάρχει μόνο το αρχικό νήμα που διατρέχει τις συναρτήσεις της λειτουργίας write και read

Εκεί γίνεται και ο έλεγχος οτι πρόκειται για μια λειτουργία write (η αντίστοιχα read) με βάση το όρισμα της γραμμής εντολών.

Έπειτα καλείται η συνάρτηση write\_test που βρίσκεται στο αρχείο kiwi.c

kiwi.c:

Μέσα στο αρχείο kiwi.c υπάρχει η write\_test και read\_test , αντίστοιχα.

Ενδεικτικά θα μιλήσουμε για την `write_test`, αντίστοιχη ροή ακολουθεί και η `read_test`.

Κατά την κλήση της η `write_test` αρχικά ανοίγει την βάση δεδομένων (`db=db_open(DATAS)`) από το αρχείο `db.c` , και έπειτα χρησιμοποιεί την συνάρτηση `get_ustime()` για να μετρήσουμε τον χρόνο που θα χρειαστούμε για την λειτουργία `put`. Στην συνέχεια επαναληπτικά βάζει τιμές στο ζεύγος `key,value`, και τελικά κάνει εγγραφή στην βάση (`put`) , με την εντολή `db_add(db,&sk,&sv)`, συνάρτηση που και αυτή υλοποιείται στο `db.c` (του `engine`). Εκεί αξίζει να σημειωθεί η διαδικασία που ακολουθείτε στο `memtable`. Αφού ολοκληρωθούν οι εγγραφές κλείνει η βάση, καλώντας την `db_close(db)` και κρατάει πάλι τον χρόνο ώστε με μια απλή αφαίρεση να δούμε τον χρόνο που χρειάστηκε για τις εγγραφές.

`db.c`:

Μέσα στο αρχείο `db.c` υλοποιούνται οι συναρτήσεις που πραγματοποιούν οποιαδήποτε ενέργεια πάνω στην βάση της μηχανής. Δηλαδή στην δικιά μας περίπτωση `put` με την συνάρτηση `db_add` ή `get` με την `db_get` , καθώς επίσης και τις συναρτήσεις `db_open` , `db_close` που ανοίγουν και κλείνουν την βάση αντίστοιχα, στην οποία επιτρέπουν να γίνονται εγγραφές και αναγνώσεις δεδομένων. Επιπλέον η βάση `db.c` είναι η διεπαφή μεταξύ των 2 δομών `sst` και `memtable`.

`Memtable.c`:

Σε αυτό το αρχείο υλοποιούνται οι απαραίτητες συναρτήσεις , προκειμένου να δούμε αν χρειάζεται να γίνει κάποιο `compaction`, καθώς επίσης και συναρτήσεις ώστε να γίνει `reset` το `memtable`.

`sst.c`:

Σε αυτό το αρχείο υλοποιούνται οι συναρτήσεις που χρησιμοποιούνται για την εγγραφή-αφαίρεση αρχείων στον δίσκο, καθώς επίσης και όταν το `memtable` γεμίσει υπάρχουν οι συναρτήσεις ώστε σε επικοινωνία με το `memtable` να γίνουν `merge` οι εγγραφές σύμφωνα με την συνάρτηση (`sst_merge`) στις και κατά την διαδικασία της αναζήτησης την (`sst_get`).

Αντιστοίχως υπάρχουν και τα αρχεία κεφαλίδων `db.h` , `memtable.h` , `sst.h` για τον `engine` φάκελο

Έπειτα θα αναλύσουμε την λειτουργία της μηχανής στον engine φάκελο.

Κατά την λειτουργία get:

Αρχικά γίνεται αναζήτηση για τον αν υπάρχουν εγγραφές στην κύρια μνήμη memtable και αν δεν βρεθεί κάτι , γίνεται αναζήτηση και στον SST που αντιστοιχεί σε πίνακα στον σκληρό δίσκο.

Κατά την λειτουργία put:

Στην λειτουργία put κατά την οποία προσθέτουμε εγγραφές στην μηχανή με την db\_add() , αρχικά θα πρέπει να γίνει ένας έλεγχος , για το αν είναι αναγκαίο να γίνει compaction δηλαδή αν οι εγγραφές που θέλουμε να κάνουμε add χωράνε στον memtable ή αν προκαλούνε υπερχείληση.

Περίπτωση 1: Στην απλή περίπτωση που οι εγγραφές χωράνε στον memtable απλώς προχωράμε σε db\_add προσθέτωντας τις εγγραφές μας.

Περίπτωση 2: Στην περίπτωση όμως που οι εγγραφές δεν χωράνε , χρειάζεται να γίνει compaction. Δηλαδή χρησιμοποιώντας ένα νήμα που εκτελείται παράλληλα οι εγγραφές του memtable να γίνουν merge στον sst και να γίνει reset ο memtable ώστε να χωράει τις ζητούμενες εγγραφες. Καθώς επίσης υπάρχει και ένα log αρχείο η χρησιμότητα του οποίου είναι να αποθηκεύει προσωρινά τα δεδομένα, έτσι ώστε σε περίπτωση εγγραφής, να αντιγράφονται εκτός από το memtable και στο log.

## ΒΕΛΤΙΩΣΕΙΣ ΚΑΙ ΑΛΛΑΓΕΣ ΓΙΑ ΠΟΛΥΝΗΜΑΤΙΣΜΟ

Προκειμένου να πετύχουμε τον πολυνηματισμό χρειάστηκε να τροποποιήσουμε τον κώδικα που μας δόθηκε ως εξής:

Αρχικά ένα σημαντικό βήμα ήταν να δημιουργήσουμε τα απαραίτητα νήματα έτσι λοιπόν αρχικά κάναμε κάποιους ελέγχους για να διαπιστώσουμε ποιές είναι οι λειτουργίες που ζητούνται και αν δίνονται τα σωστά ορίσματα στην γραμμή εντολών , έτσι ο αποδεκτός τρόπος να περάσουμε ορίσματα είναι μόνο ο

εξής<< ./kiwi-bench “λειτουργία” αριθμός εγγραφών αριθμός νημάτων>>. Όπου αριθμός λειτουργία είναι μόνο “write”, “read” ή “readwrite” (μια επιπλέον λειτουργία που προσθέσαμε για το μείγμα λειτουργιών put και get), και τα άλλα 2 ορίσματα μόνο ακέραιοι αριθμοί.

Εν συνεχεία , ανάλογα την επιλογή λειτουργίας , σε κάθε λειτουργία δημιουργήσαμε επαναληπτικά κάποια νήματα έτσι ώστε να μπορούν να εκτελούν τις λειτουργίες put και add παράλληλα.

Σε αυτό το σημείο συναντήσαμε την εξής δυσκολία , κατά την λειτουργία write οδηγηθήκαμε σε segmatation fault, αυτό το πρόβλημα το επιλύσαμε ως εξής έγινε μια σημαντική αλλαγή στις συναρτήσεις write\_test και read\_test και αυτή ήταν ότι πλέον οι συναρτήσεις αυτές δεν μπορούσαν να κάνουν open\_db και close\_db γιατί τις χρησιμοποιούσε κάθε νήμα και είχε ως αποτέλεσμα κάποιο νήμα πχ να κλείνει την βάση ενώ κάποιο άλλο ακόμα πραγματοποιούσε αλλαγές.

Η λύση μας ήταν να εκτελέσουμε 1 φορά στην main την db\_open , έπειτα να εκτελέσουν παράλληλα ότι ενέργεια εκτελούν και τέλος πάλι να κλείσουμε την βάση στην main αφού όλα τα νήματα έχουν κάνει τις απαραίτητες επεξεργασίες στην βάση.

Αμέσως μετά έπρεπε με κάποιον τρόπο να διασφαλίσουμε ότι δεν θα υπάρχουν συγκρούσεις κατά την παράλληλη εκτέλεση των νημάτων. Αυτό το επιτύχαμε με την χρήση κλειδαριών (locks) στις κρίσιμες περιοχές που θεωρήσαμε έτσι ώστε να πετύχουμε αμοιβαίο αποκλεισμό.

Έπειτα χρειάστηκε να επιτύχουμε τον απαραίτητο συγχρονισμό μεταξύ των στατιστικών απόδοσης της κάθε λειτουργίας με διαφορετικά νήματα , όπου επίσης χρησιμοποιηθήκαν κλειδαριές για την επίτευξη πάλι του αμοιβαίου αποκλεισμού διότι τα νήματα που τρέχουν σε κάθε λειτουργία προκαλούσαν συγκρούσεις στους χρόνους.\*\*

Τέλος έχουμε δημιουργήσει 3 λειτουργίες όσον αφορά το μείγμα λειτουργιών:

1η λειτουργία : Έχουμε 50% get , 50% put.

2η λειτουργία : Έχουμε 10% get, 90% put.

3η λειτουργία: Έχουμε 60% get, 40% put.

Σκοπός μας ήταν να δείξουμε όλους τους πιθανούς συνδιασμούς οσον αφορά τις προτιμήσεις.

ΠΡΟΒΛΗΜΑ ΑΝΑΓΝΩΣΤΩΝ-ΓΡΑΦΕΩΝ:

Εδώ αντιμετωπισαμε το εξής πρόβλημα, έπρεπε να διαχειριστούμε τον συγχρονισμό ανάμεσα σε γραφείς και αναγνώστες έτσι ώστε να μην υπάρξουν προβλήματα και συγκρούσεις. Πολλοί αναγνώστες μπορούν να έχουν ταυτόχρονη πρόσβαση στην βάση από τα νήματα που τους διατρέχουν, παρόλα αυτά, δεν είναι δυνατόν πολλοί γραφείς και ένας αναγνώστης ή πολλοί αναγνώστες και ένας γραφέας να έχουν πρόσβαση στην βάση συμφώνα με τα νήματα που έχουμε υλοποιήσει για την κάθε λειτουργία έτσι ώστε να πετύχουμε τον ταυτοχρονισμό που χρειαζόμαστε

Η επίλυση του προβλήματος ήρθε ως εξής:

ενας γραφέας θα πρέπει να έχει πρόσβαση στην βάση εκείνη την στιγμή ενώ κανένας αναγνώστης δεν θα μπορεί να διαβάσει από αυτή καθώς επίσης και κανένας αναγνώστης δεν μπορεί να γράψει σε αυτή. Αντιθέτως πολλοί αναγνώστες μπορεί να έχουν ταυτόχρονη πρόσβαση στην βάση. Η υλοποίηση αυτή έγινε με την χρήση κλειδαριών (locks) αντίστοιχα σε κάθε μια λειτουργία db\_add και db\_get.

## ΠΑΡΑΚΑΤΩ ΑΝΑΦΕΡΟΥΜΕ ΑΝΑΛΥΤΙΚΗ ΕΠΕΞΗΓΗΣΗ ΤΟΥ ΚΩΔΙΚΑ ΠΟΥ ΤΡΟΠΟΠΟΙΗΣΑΜΕ

bench.c:

```
1 #include "bench.h"
2 #include <pthread.h> //βιβλιοθήκη για νήματα
3 #include "../engine/db.h"
4 #define DATAS ("testdb")
5
6 //ορίζω την vash
7 DB* db;
```

1) Από  
κάνουμε

γραμμή 1  
#include τα

απαραίτητα αρχεία κεφαλίδων και βιβλιοθήκες, pthread.h για τα νήματα, την ../engine/db.h που χρειαζόμαστε για να ορίσουμε την μεταβλητή db που θα χρειαστεί να καλέσουμε αργότερα για να ανοίξουμε και να κλείσουμε την βάση μας. Και στην γραμμή 7 ορίζω DB\* db;

```
84 //ορίζω συνάρτηση που θα παίρνει σαν όρισμα το struct me to count to r και τα threads για την read
85 void * read_thread(void* arg){
86     struct data *dataset=(struct data *) arg;
87     //πρινάω στην συνάρτηση και τα threads που θέλω
88     _read_test(dataset->count,dataset->r,dataset->threads);
89     return 0;
90 }
91
92 //ορίζω συνάρτηση που θα παίρνει σαν όρισμα το struct me to count to r και τα threads για την write
93 void * write_thread(void* arg){
94     struct data *dataset=(struct data *) arg;
95     _write_test(dataset->count,dataset->r,dataset->threads);
96     return 0;
97 }
98
```

2) Στην γραμμή 84-97 ορίζουμε 2 συναρτήσεις με όρισμα το struct dataset με πεδία το count το r και τα threads έτσι ώστε να περάσουμε την συνάρτηση read\_test και

write\_test του kiwi.c μέσα από τα νήματα που θα του δημιουργήσουμε αντιστοίχως.

```
104 //dhnourgw sunarthsh etsi wste na ektypwnw tou xronos gia thn kathe mia leitourgia
105 void printer(char* action,long int count, struct data threads_args ){
106
107     if (strcmp(action,"write") == 0) { //an h leitourgia einai write
108         printf("SELECTED ACTION: __WRITE__\n");
109         printf(LINE);
110         printf("|Random-WRITE (done:%ld, found:%ld): %.6f sec/op; %.1f writes per sec(estimated); cost:%.3f(sec)\n",threads_args.count, count,
111             (double)(costofwrites / threads_args.count),(double)(threads_args.count / costofwrites),costofwrites);
112     }
113     }else if (strcmp(action,"read")==0){ //an h leitourgia einai read
114         printf("SELECTED ACTION: __READ__\n");
115         printf(LINE);
116         printf("|Random-READ (done:%ld, found:%ld): %.6f sec/op; %.1f reads per sec(estimated); cost:%.3f(sec)\n",threads_args.count, count,(double)(costofreads / threads_args.count),
117             (double)(threads_args.count / costofreads),costofreads);
118     }
119 }
120 }
```

3)Εδώ δημιουργούμε μία συνάρτηση που καλείτε σε κάθε λειτουργία έτσι ώστε να εκτυπώνονται τα στατιστικά απόδοσης από την κάθε λειτουργία είτε είναι read είτε write. Ως ορίσμα παίρνει την κάθε λειτουργία ξεχωριστά και ο struct που αναφέραμε προηγουμένως στου οποίου τα πεδία δίνουμε τιμές από την κάθε περίπτωση που έχουμε υλοποιήσει (105-117)

Η συνάρτηση αυτή θα καλεστεί σε κάθε περίπτωση που έχουμε υλοποιήσει.

```
121 int main(int argc,char** argv)
122 {
123     //arxikopoiw tiw leitourgies
124     long int count,countofwrites,countofreads;
125
126     //arxikopoiw ta threads
127     long int threads,threadsofwrites,threadsofreads;
128
129     //dhlvsh gia thn epilogh
130     int epilogh=0;
131
132     //arxikopoiw ta struct pou xreiazomai
133     struct data threads_args,threads_args_writes,threads_args_reads;
134
135     srand(time(NULL));
136
137     //thelw na dinei o xrhsths nhmata ara arc<4
138     if (argc < 4) {
139         fprintf(stderr,"Usage: db-bench <write | read | readwrite> <count> <threads> <random>\n");
140         exit(1);
141     }
142
143     int r = 0;
144
145     //elegxos apo thn grammh entolwn
146     if ((strcmp(argv[1],"write") != 0) && (strcmp(argv[1],"read") != 0) && (strcmp(argv[1],"readwrite") != 0)){
147         fprintf(stderr,"Usage: db-bench <write | read | readwrite> <count> <threads> <random>\n");
148         exit(1);
149     }
150 }
```

4)Από την γραμμή 121 και έπειτα ξεκινάει η main συνάρτηση.

Στις γραμμές 124 αρχικοποιούμε τις λειτουργίες long int countofwrites,countofreads τις οποίες χρειαζόμαστε έτσι ώστε να φτιαξουμε τις μετρήσεις για κάθε ποσοστό που έχουμε υλοποιήσει είτε για την read είτε για την write.

Ενώ στην 127 αρχικοποιούμε τα νήματα για την write και τα read με την μεταβλητή threads ξεχωριστά , και threadsofwrites και threadsofreads για τα ποσοστά που έχουμε υλοποιήσει.

Στην γραμμή 133 αρχικοποιούμε τα απαραίτητα struct για την δημιουργία των νημάτων αντίστοιχα για την κάθε μια περίπτωση.

Έπειτα από την γραμμή 138 – 148 γίνεται ο έλεγχος για το αν έχουμε λάβει σωστά ορίσματα από την γραμμή εντολών.

```

152 //elegxos gia thn kathe mia periptwsh read,write h readwrite
153 switch(strlen(argv[1])){
154
155     case 5://periptwsh pou einai write h leitourgia
156
157         count = atoi(argv[2]);
158         _print_header(count);
159         _print_environment();
160
161
162         if (argc == 5)
163             r = 1;
164
165         //pairnw to threads apo thn grammh entolwn
166         threads=atoi(argv[3]);
167
168         //arxikopoiw ta nhmata gia to write me malloc
169         pthread_t *tidofwrite = (pthread_t*)malloc(threads * sizeof(pthread_t));
170
171         //anoigw vash
172         db = db_open(DATAS);
173
174         //dinw sto struct ta orismata
175         threads_args.count=count;
176         threads_args.r=r;
177         threads_args.threads=threads;
178
179         //dhmiourgw ta nhmata
180         for(int i=0;i<threads;i++){
181             pthread_create(&tidofwrite[i],NULL,write_thread,&threads_args);
182         }
183         for(int i=0;i<threads;i++){
184             pthread_join(tidofwrite[i],NULL);
185         }
186
187         //apodesmeuw gia thn malloc
188         free(tidofwrite);
189
190         //kleinw vash
191         db_close(db);
192
193
194         //ektypnw ta statistika apodoshs ths leitourgias write
195         printer("write",count,threads_args);
196

```

Στην γραμμή 152 ορίζουμε μια δομή switch – case για τα 3 διαφορετικά cases λειτουργιών.

Έτσι στην γραμμή 155 έχουμε το case για την λειτουργία write 157-169 παίρνω τα ορίσματα από την γραμμή εντολών και δεσμεύω τον απαραίτητο χώρο για τα threads μέσω της λειτουργίας malloc.

Γραμμή 172 ανοίγουμε την βάση db=db\_open(DATAS) και την αποθηκεύουμε στην μεταβλητή db που ορίσαμε παραπάνω.

Από 174- 186 δημιουργώ τα νήματα μέσω της `int pthread_create (pthread_t thread, const pthread_attr_t attr, void (routine)(void ), voidarg);` και έτσι ώστε τα νήματα να τρέξουν την `write_thread` που ορίσαμε παραπάνω για κάθε ένα νήμα που δίνει ο χρηστης από την γραμμή εντολών, έπειτα τερματίζω τα νήματα μέσω της `int pthread_join (pthread_t thread, void **status);` αποδεσμεύοντας τους πόρους του κάθε νήματος.

στην 188 αποδεσμεύω την μνήμη που ειχαμε δεσμεύσει `free(tidofwrite)`. Τέλος

στην 191 αφού τα νήματα έχουν ολοκληρώσει τις διεργασίες τους , κλείνω την βάση μέσω της `db_close(db)`, και καλώ την `printer` ώστε να εκτυπώσει τα απαραίτητα αποτελέσματα.

\



```

204
205
206     case 4:
207
208         count = atoi(argv[2]);
209
210
211         _print_header(count);
212         _print_environment();
213
214
215         if (argc == 5)
216             r = 1;
217
218         //pairnw to threads apo thn grammh entolwn
219         threads=atoi(argv[3]);
220         //desmeyw xwro gia ta thread ths read
221         pthread_t *tidofread = (pthread_t*)malloc(threads * sizeof(pthread_t));
222
223         //anoigw vash
224         db = db_open(DATAS);
225
226         //dinw sto struct ta orismata
227         threads_args.count=count;
228         threads_args.r=r;
229         threads_args.threads=threads;
230
231         //dhmioyrgw ta nhmata gia thn read
232         for(int i=0;i<threads;i++){
233             pthread_create(&tidofread[i],NULL,read_thread,&threads_args);
234         }
235         for(int i=0;i<threads;i++){
236             pthread_join(tidofread[i],NULL);
237         }
238
239         //apodesmeyw ton xwro apo thn malloc
240         free(tidofread);
241
242         //kleinw vash
243         db_close(db);
244
245         //ektypwnw ta statika xronou ths leitoyrgias read
246         printer("read",count,threads_args);
247
248
249         //_read_test(count, r);
250         break;

```

Στην ίδια λογική με τα παραπάνω από την γραμμή 206 έως 250 , έχουμε τον κώδικα για την λειτουργία read.

```

254     case 9:// periptwsh readwrite
255
256         count = atoi(argv[2]);
257         _print_header(count);
258         _print_environment();
259
260
261         if (argc == 5)
262             r = 1;
263
264         //pairnw to threads apo thn grammh entolwn
265         threads = atoi(argv[3]);
266
267         //dinw ston xrhsth thn epilogh na epileksei stiw treiw epilogew pou exoume ulopoihsh gia to mei
268         printf("If you want the 50 percent of put and 50 percent of get choose 1.If you want the 90 per
put and the 60 percent of get choose 3. \n");
269         scanf("%d",&epilogh);
270
271
272         //an epileksei epileksei 50-50
273         if(epilogh==1){
274
275             //metrhths gia ta write 50
276             countofwrites=count*50/100;
277             //metrhths gia ta read 50
278             countofreads=count*50/100;
279
280             //threads gia ta write
281             threadsofwrites=(long int)threads*50/100;
282             //threads gia ta read
283             threadsofreads=(long int)threads*50/100;
284
285             //deysmeyw xwro gia ta threads tou write kai tou read
286             pthread_t *tidofwrites = (pthread_t*)malloc(threads * sizeof(pthread_t));
287             pthread_t *tidofreads = (pthread_t*)malloc(threads * sizeof(pthread_t));
288
289             //anoigw vash
290             db = db_open(DATAS);
291             //twra einai me 50 write 50 read meta tha to allaksw

```

,Από την γραμμή 254 και μετά , έχουμε την 3η περίπτωση της λειτουργίας readwrite.

Έχουμε δημιουργήσει 3 επιλογές ανάλογα με το ποσοστό % απο τον κάθε τυπο put και get από τις οποίες ο χρήστης θα επιλέγει ποιά θα χρησιμοποιήσει μεσω της **printf("If you want the 50 percent of put and 50 percent of get choose 1.If you want the 90 percent put and 10 percent of get choose 2.If you want the 40 percent put and the 60 percent of get choose 3. \n");** και της **scanf("%d",&epilogh);**.

Έτσι στην πρώτη επιλογή (273 γραμμή) έχουμε επιλέξει 50% reads 50%writes. Επειτα στην 276-278 μοιράζουμε τις εγγραφές καθώς και τα νήματα σύμφωνα με το ποσοστό που έχουμε επιλέξει.Επειτα δεμεύουμε δυναμικά τον χώρο που χρειάζονται τα νήματα για να δημιουργηθούν.(286-287) οπως κάναμε στην write και στην read αναλόγως για κάθε λειτουργία.

Έπειτα ανοίγουμε την βάση ώστε να μπορούν ταυτόχρονα τα νηματα να εχουν πρόσβαση και να την επεξεργαστούν.

```

292
293 //struct gia ta write
294 threads_args_writes.count=countofwrites;
295 threads_args_writes.r=r;
296 threads_args_writes.threads=threadsofwrites;
297
298 //struct gia ta read
299 threads_args_reads.count=countofreads;
300 threads_args_reads.r=r;
301 threads_args_reads.threads=threadsofreads;
302
303 //dhmiourgw nhmata gia ta write kai gia read
304 for(int i=0;i<threadsofwrites;i++){
305     pthread_create(&tidofwrites[i],NULL,write_thread,&threads_args_writes);
306 }
307 for(int i=0;i<threadsofreads;i++){
308     pthread_create(&tidofreads[i],NULL,read_thread,&threads_args_reads);
309 }
310 for(int i=0;i<threadsofwrites;i++){
311     pthread_join(tidofwrites[i],NULL);
312 }
313 for(int i=0;i<threadsofreads;i++){
314     pthread_join(tidofreads[i],NULL);
315 }
316
317 //apodeysmeyw malloc
318 free(tidofwrites);
319 free(tidofreads);
320
321 //kleinw vash
322 db_close(db);
323
324 //ektypwnw statistika apodoshs antistoixa
325 printer("read",countofreads,threads_args_reads);
326 printer("write",countofwrites,threads_args_writes);
327
328
329
330 break;

```

Στην 292 – 301 δημιουργούμε τα struct αντίστοιχα για κάθε μια λειτουργία όπως καναμε και παραπάνω για την read και την write 304- 315 δημιουργούμε τα νήματα αντιστοίχα για read και write ανάλογα με το ποσοστό που έχει δώσει ο χρήστης και αποδεσμεύουμε τους πόρους του νημάτων. Τελικά στις γραμμές 317-318 αποδεσμεύουμε τον χώρο της malloc για κάθε ένα id νημάτων και καλούμε 2 φορές την printer (325-326) , μια για τα read και μια για τα writes για την εκτύπωση των αποτελεσμάτων από τα στατιστικά απόδοσης.

```

366 //dhmiourgw nhmata gia ta write kai gia read
367 for(int i=0;i<threadsofwrites;i++){
368     pthread_create(&tidofwrites[i],NULL,write_thread,&threads_args_writes);
369 }
370 for(int i=0;i<threadsofreads;i++){
371     pthread_create(&tidofreads[i],NULL,read_thread,&threads_args_reads);
372 }
373 for(int i=0;i<threadsofwrites;i++){
374     pthread_join(tidofwrites[i],NULL);
375 }
376 for(int i=0;i<threadsofreads;i++){
377     pthread_join(tidofreads[i],NULL);
378 }
379
380 //apodeysmeyw malloc
381 free(tidofwrites);
382 free(tidofreads);
383
384
385 db_close(db);
386
387
388
389 //ektypwnw statistika apodoshs antistoixa
390 printer("read",countofreads,threads_args_reads);
391 printer("write",countofwrites,threads_args_writes);
392
393 break; _ _ _
394
395
396 //struct gia ta read
397 threads_args_reads.count=countofreads;
398 threads_args_reads.r=r;
399 threads_args_reads.threads=threadsofreads;

```

.Ομοίως έχουμε την επιλογή 2 για τα ποσοστά 90% writes και 10% reads.

```

395 }else if(epilogh==3){
396
397     //metrhths gia ta write 40
398     countofwrites=count*40/100;
399     //metrhths gia ta read 60
400     countofreads=count*60/100;
401
402     //threads gia ta write
403     threadsofwrites=(long int)threads*40/100;
404     //threads gia ta read
405     threadsofreads=(long int)threads*60/100;
406
407     printf("Threads of reads is %ld",threadsofreads);
408     printf("Threads of writes is %ld \n",threadsofwrites);
409
410     //deysmeyw xwro gia ta threads tou write kai tou read
411     pthread_t *tidofwrites = (pthread_t*)malloc(threadsofwrites * sizeof(pthread_t));
412     pthread_t *tidofreads = (pthread_t*)malloc(threadsofreads * sizeof(pthread_t));
413
414     //anoigw vash
415     db = db_open(DATAS);
416
417
418     //struct gia ta write
419     threads_args_writes.count=countofwrites;
420     threads_args_writes.r=r;
421     threads_args_writes.threads=threadsofwrites;
422
423     //struct gia ta read
424     threads_args_reads.count=countofreads;
425     threads_args_reads.r=r;
426     threads_args_reads.threads=threadsofreads;

```

```

428 //dhmiourgw nhmata gia ta write kai gia read
429 for(int i=0;i<threadsofwrites;i++){
430     pthread_create(&tidofwrites[i],NULL,write_thread,&threads_args_writes);
431 }
432 for(int i=0;i<threadsofreads;i++){
433     pthread_create(&tidofofreads[i],NULL,read_thread,&threads_args_reads);
434 }
435 for(int i=0;i<threadsofwrites;i++){
436     pthread_join(tidofwrites[i],NULL);
437 }
438 for(int i=0;i<threadsofreads;i++){
439     pthread_join(tidofofreads[i],NULL);
440 }
441
442 //apodesmeyw malloc
443 free(tidofwrites);
444 free(tidofofreads);
445
446
447 db_close(db);
448
449 //ektypwnw statistika apodoshs antistoixa
450 printer("read",countofreads,threads_args_reads);
451 printer("write",countofwrites,threads_args_writes);
452
453 break;

```

..Ομοίως έχουμε την επιλογή 3 για τα ποσοστά 40% writes και 60% reads.

!!!!!!Οι επιλογές των δοκιμασμένων ποσοστών ήταν για να καλύψουμε τις 3 περιπτώσεις : reads == write

reads< writes  
reads>writes.!!!

bench.h



```

7 //orizw vash
8 DB *db;
9
10 //arxikopoiw mutex gia read kai write
11 pthread_mutex_t mutexofreads=PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
12 pthread_mutex_t mutexofwrites=PTHREAD_MUTEX_INITIALIZER;
13
14 //dhmiourgw sunarthsh pou epistrefei to kostos apo ta writes
15 double costwrites(double cost,double newcost){
16     costofwrites=cost+newcost;
17     return costofwrites;
18 }
19 //dhmiourgw sunarthsh pou epistrefei to kostos apo ta reads
20 double costreads(double cost,double newcost){
21     costofreads=cost+newcost;
22     return costofreads;
23 }
24

```

.Γραμμές 7-12 ορίζουμε την βάση DB \*db , και κάνουμε init τα mutexes ώστε να μπορέσουν τα πολλαπλά νηματα για τα συνολικά κόστη των read και write αντιστοιχως το οποιο θα υλοποιήσουμε αργότερα έτσι ώστε να επιτύχουμε τον αμιβαίο αποκλείσμο διοτι πρόκειται για κρίσιμες περιοχές.

Έπειτα στίς γραμμές 14-23 δημιουργούμε 2 συναρτήσεις οι οποίες υπολογίζουν το συνολικό κόστος παίρνωντας ως όρισμα το νέο κοστος απο κάθε νημα και το παλιο κόστος από το προηγούμενο και το επιστρέφουν ώστε στην συνέχεια να αποθηκευτεί στην μεταβλητη costofwrites που εχει οριστεί στην bench.h.

```

25 //sunarthsh write test san epipleon orisma ta threads etsi wste na ta spaw analoga me tiw leitourgies
26 void _write_test(long int count, int r, long int threads)
27 {
28     int i;
29     double cost;
30     long long start, end;
31     Variant sk, sv;
32
33
34     char key[KSIZE + 1];
35     char val[VSIZE + 1];
36     char sbuf[1024];
37
38     memset(key, 0, KSIZE + 1);
39     memset(val, 0, VSIZE + 1);
40     memset(sbuf, 0, 1024);
41
42     start = get_ustime_sec();
43     //metrhts gia kathe leitourgia analoga me threads
44     long int counter=(long int)count/threads;
45
46     for (i = 0; i < counter; i++) {
47         if (r)
48             _random_key(key, KSIZE);
49         else
50             snprintf(key, KSIZE, "key-%d", i);
51         fprintf(stderr, "%d adding %s\n", i, key);
52         snprintf(val, VSIZE, "val-%d", i);
53
54         sk.length = KSIZE;
55         sk.mem = key;
56         sv.length = VSIZE;
57         sv.mem = val;
58
59         db_add(db, &sk, &sv);
60         if ((i % 10000) == 0) {
61             fprintf(stderr, "random write finished %d ops%30s\r",
62                     i,
63                     "");
64
65             fflush(stderr);
66         }
67     }
68
69
70     end = get_ustime_sec();
71     cost = end - start;

```

Έπειτα στην γραμμή 26 έχουμε την write\_test τροποποιημένη , προσθέτωντας σαν όρισμα τα νήματα στα οποία θα μοιραστούν οι εγγραφές. Στην γραμμή 44 έχουμε την μεταβλήτη counter που υπολογίζει πόσες εγγραφές αντιστοιχούν σε κάθε thread.

!!!Στην γραμμή (76) έχουμε θεωρήσει κρίσιμη περιοχή και έχουμε κάνει lock για την επιτευξη του αμοιβαίου αποκλεισμού ώστε να επιτύχουμε την αποφυγή συγκρούσεων των νημάτων στον υπολογισμό του κόστους σύμφωνα με την συνάρτηση: pthread\_mutex\_lock(&mymutex);

Στην γραμμή 78 ενώ έχουμε βάλει τις απαραίτητες κλειδαρίες καλούμε την costofwrites, η οποία μας επιστρέφει το συνολικό κόστος προσθήθοντας το κόστος απο κάθε νημα στο συνολικό αποφεύγοντας τις συγκρούσεις. Άρα κάθε νήμα κάθε φορά θα μπαίνει και θα ενημερώνει το συνολικό κόστος μην δίνοντας προσβαση στα αλλα να μπουν την δεδομένη στιγμή.



Έπειτα κάνουμε **pthread\_mutex\_unlock(&mymutex);** έτσι ώστε να ξεκλειδώσουμε το mutex διότι εκτελέστηκε η κρίσιμη περιοχή.

```
74 //diaforetikes kleidaries gia kathe read kai write
75 //lock unlock krisimh perioxh
76 pthread_mutex_lock(&mutexofwrites);
77 //sunoliko kostos prosthetete se kathe nhma pou ylopoiει to write to neo kostos amoibaioς αποκλεισμού etsi e
    ananewsei ton xrono symfvna me ayto
78 costofwrites=costwrites(cost,costofwrites);
79 pthread_mutex_unlock(&mutexofwrites);
80
81
82
83 }
84 //sunarthsh read test epishs san epibleon orisma ta threads etsi wste na ta spaw analoga me tiw leitourgies
85 void _read_test(long int count, int r,long int threads)
86 {
87     int i;
88     int ret;
89     int found = 0;
90     double cost;
91     long long start,end;
92     Variant sk;
93     Variant sv;
94     char key[KSIZE + 1];
95     long int counter;
96
97
98
99     start = get_ustime_sec();
100 //metriths gia kathe leitourgia analoga me threads
101 counter=(long int)count/threads;
102 for (i = 0; i < counter;i++) {
103     memset(key, 0, KSIZE + 1);
104
105     /* if you want to test random write, use the following */
106     if (r){
107         _random_key(key, KSIZE);
108     }else{
109         snprintf(key, KSIZE, "key-%d", i);
110     }
111     fprintf(stderr, "%d searching %s\n", i, key);
112     sk.length = KSIZE;
113     sk.mem = key;
114     ret =db_get(db, &sk, &sv);
115     if (ret) {
116         //posa vrethikan
117         //db_free_data(sv.mem);
118         found++;
119     } else {
120         INFO("not found key#%s",
121             sk.mem);
122     }
123 }
```

Ομοίως με την write έτσι και εδώ από την γραμμή 85 έως 123, έχουμε την λειτουργία read.

```
136 cost = end - start;
137
138 //lock unlock krisimh peioxh amoibaioς αποκλεισμός για kathe nhma gia to sunoliko kostow twv read
139 pthread_mutex_lock(&mutexofreads);
140 //apothikeyetai sthn metavlith costofreads ananewnetai kathe fora apo kath nhma ksexwrista
141 costofreads=costreads(cost,costofreads);
142 pthread_mutex_unlock(&mutexofreads);
143
144
145 }
```

Και εδώ στην γραμμή 136 -145 ορίζουμε πάλι κρίσιμη περιοχή για τον υπολογισμό του κόστους των read πετυχαίνοντας αμοιβαίο αποκλεισμό όπως παραπάνω.

## db.c

```
54 int addwritenum(int writer_num){
55     writer_num=writer_num +1;
56     return writer_num;
57 }
58 int subwritenum(int writer_num){
59     writer_num=writer_num-1;
60     return writer_num;
61 }
62
63
64
65
66 int db_add(DB* self, Variant* key, Variant* value)//epistrefei 1
67 {
68     pthread_mutex_lock(&self->writer);//eisodos se krisimh perioxh amoibaos apokleismos me locks
69
70     //vazw kleidi kai value sto memtable h sto sst ama xreiazetai compaction
71     int memtableadd=0;
72     if (memtable_needs_compaction(self->memtable))
73     {
74         INFO("Starting compaction of the memtable after %d insertions and %d deletions",
75             self->memtable->add_count, self->memtable->del_count);
76         sst_merge(self->sst, self->memtable);
77         memtable_reset(self->memtable);
78     }
79     memtableadd=memtable_add(self->memtable, key, value);
80
81
82     pthread_mutex_unlock(&self->writer);//eksodos apo krisimh perioxh
83     //apothikeyw thn epistrofh ths sunarthshs sthn metvlth memtableadd epeidh to nhma ua prepei na dei thn synarthsh
84     metablth wste to epomeno nhma kalesei neasynarthsh
85     return memtableadd;
86 }
```

Στην γραμμή 66 έχουμε την `db_add`

Η αλλαγή που πραγματοποιήσαμε έτσι ώστε να πετύχουμε τον ταυτοχρονισμό ένας γραφέας πολλοί αναγνώστες που αναφέραμε παραπάνω ήταν να προσθέσουμε κλειδαρίες (locks) για το `add` και για το `get`. Συγκεκριμένα έχουμε αρχικοποιήσει στην `db.h` τα 2 mutexes που χρειαστήκαμε. Στην γραμμή 68 με σκοπό να αποφύγουμε την σύγκρουση έχουμε χρησιμοποιήσει **`pthread_mutex_lock(&self->writer);`**(68) για την είσοδο σε κρίσιμη περιοχή διότι όταν θέλουμε να εκτελείται οι εγγραφές θα πρέπει ένα νήμα κάθε φορά από αυτά που χρησιμοποιούν τα `write` να τις υλοποιεί αφήνοντας απέξω τα άλλα.

Μόλις ολοκληρωθούν οι εγγραφές από κάθε νήμα τότε σύμφωνα με την συνάρτηση **`pthread_mutex_unlock(&self->writer);`** (82) βγαίνουμε από την κρίσιμη περιοχή έχοντας εκτελεστεί ο κώδικας αυτής.

Επίσης στην γραμμή 71 έχω ορίσει την μεταβλητή `memtableadd` την οποία την χρησιμοποιώ αργότερα έτσι ώστε να αποθηκεύσω την τιμή της συναρτησης `memtable_add(self->memtable, key, value)` σε αυτήν, επειδή το επόμενο νήμα μπορεί να έχει ήδη ξεκινήσει και δεν πρέπει να χαθεί αυτή η τιμή.

```

99 int db_get(DB* self, Variant* key, Variant* value)
100 {
101     pthread_mutex_lock(&self->reader); //amoivaos apokleismos
102     self->readers_num=adreadnum(self->readers_num); //prostetw wste na exw to poly enan reader wste na mhn afhsw kapoion writer na
103     if (self->readers_num==1) //lock ama vrei kapoion writer mesa sto read
104         pthread_mutex_lock(&self->writer);
105     pthread_mutex_unlock(&self->reader);
106
107     int sstget=0;
108     //paei prwta elegxei sto memtable an den brethei
109     if (memtable_get(self->memtable->list, key, value) == 1)
110         sstget=1;
111     //kanei anazhthsh sto sst kai to epistrefei
112     sstget=sst_get(self->sst, key, value);
113
114
115     pthread_mutex_lock(&self->reader); //eisodos se krisimh perioxh
116     self->readers_num =subreadnum(self->readers_num); //afairw enan reader mexris otou ginei 0 kai afhnw touw writes na treksoun
117     if (self->readers_num==0) //vgainei apo readers kai afhnei writers na treksoun
118         pthread_mutex_unlock(&self->writer);
119     pthread_mutex_unlock(&self->reader); //eksodos apo krisimh perioxh
120
121     return sstget;
122 }
123
124

```

Προκειμένου να δώσουμε πρόσβαση σε πολλούς αναγνώστες αρχικά προσθεσαμε στην γραμμή 102 ένα lock **pthread\_mutex\_lock(&self->reader);** για να βάλουμε σε αναμονή το συγκεκριμένο νήμα ενώ τα άλλα περιμένουν απέξω.

Βρισκομαστε σε reader αρα προσθετουμε 1 reader συμφωνα με την `adreadnum(int readers_num)`(89) οποτε υπάρχει τουλάχιστον ένας αναγνώστης διασφαλίζοντας μας οτι κανενας writer δεν μπορεί να εισέλθει. Σε περιπτωση που εντοπισουμε writer μέσα στον reader κανουμε

**pthread\_mutex\_lock(&self->writer);** για να κρατήσουμε σε αναμονή τον writer .και επειτα βγαινουμε απο την κρισιμη περιοχη καθε φορα με το `pthread_mutex_unlock(&self->reader)` της γραμμης (106) Επειτα ξαναμπαίνουμε σε κρίσιμη περιοχή και αφαιρω όσο υπάρχουν 1 προς 1 τους readers με την `int subreadnum(int readers_num)`(117) μεχρι να γίνουν 0. Πλέον έχοντας τελειώσει με τους readers κάνω unlock τους writers(119) ωστε να μπορέσουν να εκτελεστούν τα puts και τέλος κανω unlock τους reader (120) γιατι βγαινουμε απο την κρισιμη περιοχη.

**Παρακάτω παραθέτουμε τα στατιστικά από τα πειράματα μας:**

```

myy601@myy601lab1:~/kiwi/kiwi-source$ make clean
cd engine && make clean
make[1]: Entering directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/engine'
rm -rf *.o libindexer.a
make[1]: Leaving directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/engine'
cd bench && make clean
make[1]: Entering directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/bench'
rm -f kiwi-bench
rm -rf testdb
make[1]: Leaving directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/bench'
myy601@myy601lab1:~/kiwi/kiwi-source$ make all
cd engine && make all
make[1]: Entering directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/engine'
CC db.o
CC memtable.o
CC indexer.o
CC sst.o
CC sst_builder.o
CC sst_loader.o
CC sst_block_builder.o
CC hash.o
CC bloom_builder.o
CC merger.o
CC compaction.o
CC skiplist.o
CC buffer.o
CC arena.o
CC utils.o
CC crc32.o
CC file.o
CC heap.o
CC vector.o
CC log.o
CC lru.o
AR libindexer.a
make[1]: Leaving directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/engine'
cd bench && make all
make[1]: Entering directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/bench'
gcc -g -ggdb -Wall -Wno-implicit-function-declaration -Wno-unused-but-set-variable bench.c kiwi.c -L ../engine -lindexer -lpthread -lsnappy -o kiwi-bench
make[1]: Leaving directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/bench'
myy601@myy601lab1:~/kiwi/kiwi-source$ cd bench/
myy601@myy601lab1:~/kiwi/kiwi-source/bench$

```

ch

```

myy601@myy601lab1:~/kiwi/kiwi-source/bench$ ./kiwi-bench write 100000 5

```

```

SELECTED ACTION: __WRITE__
+-----+-----+-----+-----+-----+-----+
|Random-WRITE      (done:100000, found:100000): 0.000050 sec/op; 20000.0 writes per sec(estimated); cost:5.000(sec)

```

## WRITE

ΡΥΘΜΑΠΟΔΟΣΗ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
100000	-	0.000050	0.000100	0.000200	0.000490	0.000980
200000	-	0.000050	0.000095	0.000195	0.000515	0.000985
400000	-	0.000060	0.000135	0.000262	0.000607	0.001080
800000	-	0.000081	0.000125	0.000275	0.000674	0.001238
1000000	-					

ΧΡΟΝΟ ΑΠΟΚΡΙΣΗΣ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
100000	-	20000.0	10000.0	5000.0	2040.8	1020.4
200000	-	20000.0	10526.3	5128.2	1941.7	1015.2
400000	-	16666.7	7407.4	3809.5	1646.1	925.9
800000	-	12307.7	8000.0	3636.4	1484.2	808.1
100000	-					

ΣΥΝΟΛΙΚΟ ΚΟΣΤΟΣ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
100000	-	5.000	10.000	20.000	49.000	98.000
200000	-	10.000	19.000	39.000	103.000	197.000
400000	-	24.000	54.000	105.000	243.000	432.000
800000	-	65.000	100.000	220.000	539.000	990.000
100000	-					

## READ

ΡΥΘΜΑΠΟΔΟΣΗ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
100000	-	0.000000	0.000000	0.000000	0.000000	0.000190
200000	-	0.000050	0.000050	0.000000	0.000000	0.000000
400000	-	0.000037	0.000050	0.000087	0.000158	0.000290
800000	-	0.000025	0.000037	0.000075	0.000126	0.000321
1000000	-					

ΧΡΟΝΟ ΑΠΟΚΡΙΣΗΣ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
100000	-	inf	inf	inf	inf	5263.2
200000	-	20000.0	20000.0	inf	inf	inf
400000	-	26666.7	20000.0	11428.6	6349.2	3448.3
800000	-	40000.0	26666.7	13333.3	7920.8	3112.8
100000	-					



ΣΥΝΟΛΙΚΟ ΚΟΣΤΟΣ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
100000	-	0.000	0.000	0.000	0.000	19.000
200000	-	10.000	10.000	0.000	0.000	0.000
400000	-	15.000	20.000	35.000	63.000	116.000
800000	-	20.000	30.000	60.000	101.000	257.000
100000	-					



# READWRITE

50% PUT-50% GET(ΔΟΚΙΜΗ ΓΙΑ 100000 ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ ΚΑΙ ΓΙΑ 200000 ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ  
READWRITE)

## WRITE

ΡΥΘΜΑΠΟΔΟΣΗ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
50000	-	0.000040	0.000200	0.000200	0.000480	0.001000
100000	-	0.000180	0.000120	0.000200	0.000440	0.001030

## READ

ΡΥΘΜΑΠΟΔΟΣΗ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
50000	-	0.000040	0.000120	0.000200	0.000480	0.000920
100000	-	0.000160	0.000120	0.000200	0.000320	0.001280

## WRITE

ΧΡΟΝΟ ΑΠΟΚΡΙΣΗΣ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
50000	-	25000.0	5000.0	5000.0	2083.3	1000.0
100000	-	6250.0	8333.3	5000.0	3125.0	970.9

## READ

ΧΡΟΝΟ ΑΠΟΚΡΙΣΗΣ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
50000	-	25000.0	8333.3	5000.0	2083.3	1087.0
100000	-	5555.6	8333.3	5000.0	2272.7	781.2

WRITE

ΣΥΝΟΛΙΚΟ ΚΟΣΤΟΣ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
50000	-	2.000	10.000	10.000	24.000	50.000
100000	-	16.000	12.000	20.000	44.000	103.000

READ

ΣΥΝΟΛΙΚΟ ΚΟΣΤΟΣ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
50000	-	2.000	6.000	10.000	24.000	46.000
100000	-	18.000	12.000	20.000	32.000	128.000

READWRITE

40% PUT-60% GET(ΔΟΚΙΜΗ ΓΙΑ 100000 ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ ΚΑΙ ΓΙΑ 200000 ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ READWRITE)

WRITE

ΡΥΘΜΑΠΟΔΟΣΗ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
40000	-	0.000100	0.000183	0.000200	0.000400	0.000925
80000	-	0.000075	0.000100	0.000175	0.000500	0.001000

READ

ΡΥΘΜΑΠΟΔΟΣΗ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	-	-	-	-	-	-
60000	-	0.000083	0.000200	0.000200	0.000400	0.000883
120000	-	0.000075	0.000100	0.000183	0.000433	0.001017



WRITE

ΧΡΟΝΟ ΑΠΟΚΡΙΣΗΣ ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
40000	-	10000.0	5000.0	5000.0	2500.0	1081.1
80000	-	13333.3	10000.0	5714.3	2000.0	1000.0

READ

ΧΡΟΝΟ ΑΠΟΚΡΙΣΗΣ ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
60000	-	12000.0	5454.5	5000.0	2500.0	1132.1
120000	-	13333.3	10000.0	5454.5	2307.7	983.6

WRITE

ΣΥΝΟΛΙΚΟ ΚΟΣΤΟΣ ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
40000	-	2.000	8.000	8.000	16.000	37.000
80000	-	6.000	8.000	14.000	40.000	80.000

READ

ΣΥΝΟΛΙΚΟ ΚΟΣΤΟΣ ΛΕΙΤΟΥΡΓΙΕΣ	ΝΗΜΑΤΑ	5	10	20	50	100
60000	-	2.000	11.000	12.000	24.000	53.000
120000	-	9.000	12.000	22.000	52.000	122.000

```

myy601@myy601lab1:~/kiwi/kiwi-source$ make clean
cd engine && make clean
make[1]: Entering directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/engine'
rm -rf *.o libindexer.a
make[1]: Leaving directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/engine'
cd bench && make clean
make[1]: Entering directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/bench'
rm -f kiwi-bench
rm -rf testdb
make[1]: Leaving directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/bench'
myy601@myy601lab1:~/kiwi/kiwi-source$ make all
cd engine && make all
make[1]: Entering directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/engine'
CC db.o
CC memtable.o
CC indexer.o
CC sst.o
CC sst_builder.o
CC sst_loader.o
CC sst_block_builder.o
CC hash.o
CC bloom_builder.o
CC merger.o
CC compaction.o
CC skiplist.o
CC buffer.o
CC arena.o
CC utils.o
CC crc32.o
CC file.o
CC heap.o
CC vector.o
CC log.o
CC lru.o
AR libindexer.a
make[1]: Leaving directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/engine'
cd bench && make all
make[1]: Entering directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/bench'
gcc -g -ggdb -Wall -Wno-implicit-function-declaration -Wno-unused-but-set-variable bench.c kiwi.c -L ../engine -lindexer -lpthread -lsnappy -o kiwi-bench
make[1]: Leaving directory '/home/myy601/kiwi/kiwi-source/bench'
myy601@myy601lab1:~/kiwi/kiwi-source$ cd bench/
myy601@myy601lab1:~/kiwi/kiwi-source/bench$

```

```

myy601@myy601lab1:~/kiwi/kiwi-source/bench$ ./kiwi-bench write 100000 5
SELECTED ACTION:  WRITE
+-----+-----+-----+-----+
|Random-WRITE      (done:100000, found:100000): 0.000050 sec/op; 20000.0 writes per sec(estimated); cost:5.000(sec)|

```

```

myy601@myy601lab1:~/kiwi/kiwi-source/bench$ ./kiwi-bench read 100000 5
SELECTED ACTION:  READ
+-----+-----+-----+-----+
|Random-READ       (done:100000, found:100000): 0.000050 sec/op; 20000.0 reads per sec(estimated); cost:5.000(sec)|

```

```

myy601@myy601lab1:~/kiwi/kiwi-source/bench$ ./kiwi-bench readwrite 100000 5
Keys:      16 bytes each
Values:    1000 bytes each
Entries:   100000
IndexSize: 2.4 MB (estimated)
DataSize:  95.7 MB (estimated)
-----
Date:      Mon Apr 3 17:19:51 2023
CPU:       1 * Intel(R) Core(TM) i5-10400 CPU @ 2.90GHz
CPUCache:  12288 KB

If you want the 50 percent of put and 50 percent of get choose 1.If you want the 90 percent put and 10 percent of get choose 2.If you want the 40 percent put and the 60 percent of get choose 3.

```