

ΕΘΝΙΚΟ ΜΕΤΣΟΒΙΟ ΠΟΛΥΤΕΧΝΕΙΟ

ΣΧΟΛΗ ΗΛΕΚΤΡΟΛΟΓΩΝ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΚΑΙ ΜΗΧΑΝΙΚΩΝ ΥΠΟΛΟΓΙΣΤΩΝ

Λειτουργικά Συστήματα Υπολογιστών

3η εργαστηριακή αναφορά: Συγχρονισμός

Διδάσκοντες:

Ν. Κοζύρης

Γ. Γκούμας

oslaba84:

Ειρήνη Δόντη ΑΜ 03119839

6ο εξάμηνο

Αθήνα 2022

Περιεχόμενα:

1.1 Συγχρονισμός σε υπάρχοντα κώδικα	σελ 2
1.2 Παράλληλος υπολογισμός του συνόλου Mandelbrot	σελ 5
1.3 Επίλυση προβλήματος συγχρονισμού	σελ 9

1.1 Συγχρονισμός σε υπάρχοντα κώδικα

Χρησιμοποιούμε το παρεχόμενο Makefile για να μεταγλωττίσουμε και να τρέξουμε το πρόγραμμα.

Παρατηρούμε ότι κάνοντας make, το αποτέλεσμα του simplesync που παράγεται διαφέρει από εκτέλεση σε εκτέλεση και είναι διάφορο του μηδενός.

Ωστόσο αυτό είναι λογικό καθώς έχουμε έναν επεξεργαστή που κάθε φορά εκτελείται για κάποιο από τα δύο νήματα.

```
oslaba84@os-node2:~/mysyncr/sync$ make
gcc -Wall -02 -pthread -c -o pthread-test.o pthread-test.c
gcc -Wall -02 -pthread -o pthread-test pthread-test.o
gcc -Wall -O2 -pthread -DSYNC MUTEX -c -o simplesync-mutex.o simplesync.c
gcc -Wall -O2 -pthread -o simplesync-mutex simplesync-mutex.o
gcc -Wall -02 -pthread -DSYNC_ATOMIC -c -o simplesync-atomic.o simplesync.c
gcc -Wall -O2 -pthread -o simplesync-atomic simplesync-atomic.o
gcc -Wall -02 -pthread -c -o kgarten.o kgarten.c
gcc -Wall -O2 -pthread -o kgarten kgarten.o
gcc -Wall -O2 -pthread -c -o mandel-lib.o mandel-lib.c
gcc -Wall -O2 -pthread -c -o mandel.o mandel.c
gcc -Wall -O2 -pthread -o mandel mandel-lib.o mandel.o
gcc -Wall -02 -pthread -c -o ex3 1 1.o ex3 1 1.c
ex3 1 1.c: In function 'increase fn':
ex3 1 1.c:54:25: warning: value computed is not used [-Wunused-value]
                           sync_fetch_and_add(&ip,1);
ex3_1_1.c: In function 'decrease fn':
ex3 1 1.c:79:25: warning: value computed is not used [-Wunused-value]
                           _sync_fetch_and_sub(&ip,1);
gcc -Wall -O2 -pthread -o ex3_1_1 ex3_1_1.o
```

Ερωτήσεις:

1. Χρησιμοποιούμε την εντολή time(1) για να μετρήσουμε τον χρόνο εκτέλεσης των εκτελέσιμων. Τα αποτελέσματα που λαμβάνουμε είναι τα ακόλουθα:

```
oslaba84@os-node1:~/mysyncr/sync$ time ./simplesync-mutex
About to increase variable 10000000 times
About to decrease variable 10000000 times
Done decreasing variable. Done increasing variable.
OK, val = 0.
real
            0m26.513s
            0m25.144s
user
            0m27.836s
sys
oslaba84@os-node1:~/mysyncr/sync$ time ./simplesync-atomic
About to increase variable 10000000 times
About to decrease variable 10000000 times
Done decreasing variable.
Done increasing variable.
OK, val = 0.
            0m0.126s
real
            0m0.200s
user
sys
            0m0.000s
```

Συγκρίνουμε τον χρόνο εκτέλεσης των εκτελέσιμων που εκτελούν συγχρονισμό με τον χρόνο εκτέλεσης του αρχικού προγράμματος χωρίς συγχρονισμό. Παρατηρούμε ότι όταν έχουμε συγχρονισμό, οι χρόνοι εκτέλεσης είναι μεγαλύτεροι από τον χρόνο του αρχικού προγράμματος.

Στο αρχικό πρόγραμμα δεν μπορεί να ελεγχθεί ποιο από τα δύο νήματα θα χρησιμοποιήσει τους πόρους του συστήματος, καθώς έχουμε έλλειψη συγχρονισμού. Αντίθετα, στο πρόγραμμα με τον συγχρονισμό μόνο ένα νήμα κάθε φορά θα βρίσκεται στο κρίσιμο τμήμα, άρα μόνο αυτό θα χρησιμοποιεί τους πόρους.

- 2. Η πιο γρήγορη μέθοδος συγχρονισμού, είναι εκείνη με τη χρήση atomic operations. Η συγκεκριμένη υλοποίηση χρησιμοποιεί ειδικές εντολές (builtins) του επεξεργαστή, χωρίς να εκτελείται η κλήση συστήματος sleep() για κάποιο νήμα. Όταν χρησιμοποιούμε atomic operations, τότε υπάρχει ανάγκη ειδικών εντολών για την ατομική εκτέλεση των σύνθετων εντολών. Αντίθετα, η διαδικασία κλείδωμα-ξεκλείδωμα του mutex είναι πιο αργή, καθώς εκτελούνται επιπλέον οι κλήσεις sleep() και awake() για τα νήματα που πρέπει να εισέλθουν σε κάποιο κρίσιμο τμήμα.
- 3. Χρησιμοποιούμε την παρακάτω εντολή, ώστε να παράξουμε, σε ξεχωριστό αρχείο simplesync.s, τον ενδιάμεσο κώδικα Assembly για την περίπτωση που κάνουμε χρήση των Atomic Operations:

```
gcc -pthread -DSYNC_ATOMIC -S -g simplesync.c
```

Παρακάτω, απεικονίζεται τμήμα του κώδικα Assembly που προκύπτει για το Thread που έχει αναλάβει την αύξηση, καθώς η εντολή __sync_add_and_fetch(ip,1) μεταφράζεται ως εξής:

```
.L3:
    .loc 1 53 0
    lock addq $1, -16(%rbp)
    .loc 1 49 0
    addl $1, -4(%rbp)
```

Παρακάτω, απεικονίζεται τμήμα του κώδικα Assembly που προκύπτει για το Thread που έχει αναλάβει την μείωση., καθώς η εντολή __sync_sub_and_fetch(ip,1) μεταφράζεται ως εξής:

```
.L7:

.loc 1 78 0

lock subq $1, -16(%rbp)

.loc 1 74 0

addl $1, -4(%rbp)
```

Παρατηρούμε ότι οι ατομικές εντολές μεταφράζονται σε μία μόνο εντολή assembly.

4. Όπως στο προηγούμενο παράδειγμα, χρησιμοποιούμε την παρακάτω εντολή, ώστε να παράξουμε, σε ξεχωριστό αρχείο .s, τον ενδιάμεσο κώδικα Assembly για την περίπτωση λειτουργίας pthread mutex lock() και pthread mutex unlock() :

```
gcc -pthread -DSYNC_MUTEX -S -g simplesync.c
```

Παρακάτω, απεικονίζεται τμήμα του κώδικα Assembly που προκύπτει στην περίπτωση λειτουργίας pthread_mutex_lock() και pthread_mutex_unlock() αντίστοιχα:

```
.L3:
    .loc 1 56 0
    movl $mutex1, %edi
    call pthread_mutex_lock
.loc 1 59 0
movl $mutex1, %edi
call pthread_mutex_unlock
```

Ο κώδικας που χρησιμοποιήσαμε για το μέρος 1 είναι ο ακόλουθος:

```
* A staple synchronization exercise.

* A staple synchronization exerc
```

```
(USE_ATOMIC_OPS) {
                    fprintf(
main(int argc, char *argv[])
   tnt val, ret, ok;
pthread_t t1, t2;
    val = 0;
    */
ret = pthread_create(&t1, NULL, increase_fn, &val);
if (ret) {
      (ret) {
   perror_pthread(ret,
   exit(1);
      = pthread_create(&t2, NULL, decrease_fn, &val);
(ret) {
    perror_pthread(ret, "pthread_create");
    exit(i);
   ok = (val == 0);
    printf("%sok
    return ok;
```

1.2 Παράλληλος υπολογισμός του συνόλου Mandelbrot

- 1. Οι σημαφόροι που χρειάζονται για το σχήμα συγχρονισμού είναι ίσοι σε πλήθος με εκείνο των νημάτων.
- 2. Χρησιμοποιούμε την εντολή cat /proc/cpuinfo για παρατηρούμε πως διαθέτουμε 4 υπολογιστικούς πυρήνες.

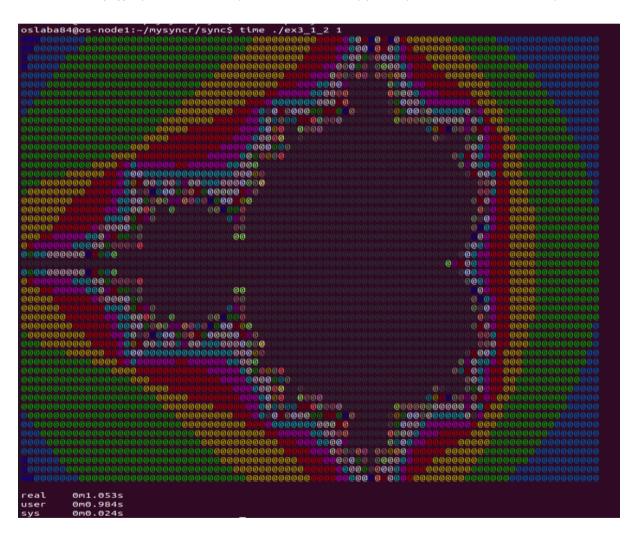
cpu cores : 4

Χρησιμοποιούμε τις εντολές **time ./mandel 2** και **time ./ex3_1_2 2** για να υπολογίσουμε τον χρόνο που απαιτείται για την ολοκλήρωση του σειριακού και του παράλληλου προγράμματος με 2 νήματα υπολογισμού σε μηχάνημα δύο πυρήνων. Τα αντίστοιχα αποτελέσματα που λαμβάνουμε είναι τα ακόλουθα:

```
real 0m1.033s real 0m0.527s
user 0m0.984s user 0m0.992s
svs 0m0.024s sys 0m0.020s
```

- 3. Το παραγόμενο παράλληλο πρόγραμμα εμφανίζει επιτάχυνση, καθώς γίνεται πρώτα ο υπολογισμός των γραμμών και έπειτα η εμφάνιση των στοιχείων τους. Το κρίσιμο τμήμα είναι η εκτύπωση του εκάστοτε στοιχείου της κάθε γραμμής. Η κάθε γραμμή που, υπολογιζόμενη από ένα νήμα, τυπώνεται και έπειτα παίρνει τον έλεγχο ένα άλλο νήμα για μία άλλη γραμμή, θα μείωνε την απόδοση, καθώς θα εκτελούνταν το πρόγραμμα σειριακά.
- 4. Πατώντας Ctrl+C πριν ολοκληρωθεί η διαδικασία εκτέλεσης του προγράμματος, το τερματικό εμφανίζει ό,τι έχουμε κάνει με χρώμα, καθώς δεν έχουν γίνει reset τα χρώματα. Επεκτείνουμε το mandel.c, ώστε να κάνουμε reset εντός του sigint handler.

Ενδεικτικά, τρέχουμε τον κώδικα για 1 thread και λαμβάνουμε το κάτωθι αποτέλεσμα:



Ο κώδικας που χρησιμοποιήσαμε στο μέρος 2 είναι ο ακόλουθος:

```
/* namedic

* A program to draw the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

*/

* A program to draw the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

*/

* A program to draw the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw the Mandelbrot Set on the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw to the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw to the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw to the Mandelbrot Set on a 250-color xtern.

* A program to draw to the Mandelbrot Set on the Mandelbr
```

```
.d *p;
((p=malloc(size)) == NULL){
    fprintf(siderr, "Out of memory, falled to allocate %zd bytes\n", size);
    exit(=);
id usage(char *argv0)
                   fprintf(s
exit(1);
    d compute_mandel_line(int line, int color_val[])
                                            /* Compute the point's color value */
val = mandel_iterations_at_point(x, y, MANDEL_MAX_ITERATION); // takes (x,y) point on the complex
                                             if (val > 25:) // check if color values are greater than 255 (the maximum color value)
val = 25:;
                                           /* And store it in the color_val[] array */
val = xterm_color(val); // function takes a color value as returned by Mandelbrot iterations and uses th
color_val[n] = val;
 id output_mandel_line(int fd, int color_val[])
                  char point ='@';
char newline='\n';
                   for (l = 0; i < x_chars; i++) { // for every line
    /* Set the current color, then output the point */
    set_xterm_color(fd, color_val[i]); // set color of characters
    if (write(fd, &point, ) l = ) {
        perror( compute_and_output_mandel_line: write point")
        exit(l);</pre>
                  /* Now that the line is done, output a newline character */
if (write(fd, &newline, 1) != 1) {
       *compute_and_output_mandel_line(void *arg)
                            thread_info_struct *th=arg;
                    t i;
(i=th->thrid; i<y_chars; i+=th->thrcnt)
                               compute mandel line(1,th->color_val); // compute line 1 of output as an array of x-char color val
sem_watt(anutex[{ x th->thcnt]}; // lock semaphore
output_mandel_line( , th->color_val); // output array of x-chars color values to 256 color xterm
sem_post(Anutex[(1+) X th->thrcnt]); // unlocks semaphore
                .nt i; int ret; int thrcnt;
truct thread_info_struct *th;
                 [(arg != ) { usage(argv[:]); }
((safe_ato(argv[:]), athren) < n | | thrent <= ) {
    fprintf( );
    ext( );</pre>
              fe_malloc(thrcnt *sizeof(*th));
: safe_malloc(thrcnt *sizeof(sem_t));
; i<thrcnt; i++){
                                [-thren,
th[].thrid = t;
th[].thrid = t;
th[i].thrid = thrent;
th[i].color_val = safe_malloc(x_chars * sizeof(int));
tf[i=0] {
    sem_init(&mutex[i],0,0); // initialise unnamed semaphore at the sem_initialise unnamed semaphore at the semaphore a
                                 }
else {
    sem_init(&mutex[i],*,*); // initialise with value=0
                                for(i="; t<thrcnt; t++){
    ret = pthread_join(th[i].tid, NULL); // wait for thread th[i] to terminate
    if(ret)(</pre>
```

```
exit(1);
}

for(i=0; i<thrcnt; i++){
    sem_destroy(&mutex[i]); // destroy unnamed semaphore at the address pointed to by mutex[i]
}
reset_xterm_color(1); // reset all characters attributes before leaving,fd=1
return o;</pre>
```

1.3 Επίλυση προβλήματος συγχρονισμού

Αν εκτελέσουμε τον κώδικα του kgarten.c παρατηρούμε ότι η έλλειψη συγχρονισμού ανάμεσα στα νήματα οδηγεί σε καταστροφικά αποτελέσματα.

```
oslaba84@os-node1:~/mysyncr/sync$ ./ex3 1 3 10 7 2
Thread 1 of 10. START.
Thread 1 [Child]: Entering.
THREAD 1: CHILD ENTER
Thread 2 of 10. START.
Thread 9 of 10. START.
Thread 4 of 10. START.
Thread 4 [Child]: Entering.
THREAD 4: CHILD ENTER
Thread 7 of 10. START.
Thread 7 [Teacher]: Entering.
THREAD 7: TEACHER ENTER
Thread 9 [Teacher]: Entering.
Thread 5 of 10. START.
Thread 5 [Child]: Entering.
THREAD 9: TEACHER ENTER
Thread 9 [Teacher]: Entered.
            Thread 9: Teachers: 2, Children: 2
Thread 6 of 10. START.
Thread 6 [Child]: Entering.
Thread 1 [Child]: Entered.
            Thread 1: Teachers: 2, Children: 2
Thread 3 of 10. START.
Thread 3 [Child]: Entering.
THREAD 3: CHILD ENTER
Thread 2 [Child]: Entering.
THREAD 2: CHILD ENTER
Thread 2 [Child]: Entered.
            Thread 2: Teachers: 2, Children: 4
THREAD 6: CHILD ENTER
Thread 6 [Child]: Entered.
            Thread 6: Teachers: 2, Children: 5
THREAD 5: CHILD ENTER
Thread 3 [Child]: Entered.
Thread 7 [Teacher]: Entered.
*** Thread 6: Oh no! Little Steve put his finger in the wall outlet and got ele
ctrocuted!
*** Why were there only 2 teachers for 5 children?!
Thread 0 of 10. START.
Thread 0 [Child]: Entering.
THREAD 0: CHILD ENTER
```

Ερωτήσεις:

- 1. Ο δάσκαλος που αποφασίζει να φύγει, θα καλέσει τη συνάρτηση teacher_exit() και θα περιμένει το lock από το σημαφόρο όταν εισέλθει κάποιος δάσκαλος στο δωμάτιο ή όταν τα παιδιά μειωθούν. Στην περίπτωση που ένα παιδί θέλει να εισέλθει στο δωμάτιο, θα καλέσει τη συνάρτηση child_enter() και θα περιμένει το lock από τον σημαφόρο όταν κάποιο παιδί εξέλθει ή όταν εισέλθει κάποιος δάσκαλος στο δωμάτιο. Το παιδί καταφέρνει να εισέλθει στο δωμάτιο αν μεταβληθούν οι συνθήκες που απαιτούνται. Έτσι, υπάρχει περίπτωση ο δάσκαλος να μην εξέλθει από το δωμάτιο ακόμα κι αν είχε δηλώσει πως θέλει να εξέλθει πριν εισέλθει το παιδί.
- 2. Υπάρχουν καταστάσεις συναγωνισμού στον κώδικα του kgarten.c οι οποίες τροποποιήθηκαν, ώστε να μην οδηγείται, το σχήμα συγχρονισμού σε αδιέξοδο. Στο πρόγραμμα kgarten.c ορίζεται η συνάρτηση verify(), η οποία ελέγχει αν ο επιτρεπόμενος αριθμός παιδιών και δασκάλων τηρείται. Στην περίπτωση που δεν έχουμε τη σωστή αναλογία, το πρόγραμμα σταματάει και εμφανίζεται μήνυμα λάθους. Πριν κληθεί η συνάρτηση γίνεται ένα lock και μόλις αυτή επιστρέψει γίνεται το αντίστοιχο unlock. Αν δε γινόταν αυτό, τότε θα υπήρχε κίνδυνος η verify να δώσει λάθος αποτέλεσμα στην περίπτωση που ένα νήμα την καλούσε ενώ παράλληλα ένα άλλο νήμα τροποποιούσε κάποιο από τα πεδία της.

Στιγμιότυπο από το αποτέλεσμα που προκύπτει όταν τρέγουμε τον κώδικα:

Ο κώδικας που χρησιμοποιήσαμε στο μέρος 3 είναι ο ακόλουθος:

```
*/
idefine perror_pthread(ret, msg) \
do { errno = ret; perror(msg); } while (0)

/* A virtual kindergarten */
struct kgarten_struct {
                /*
 * You may NOT modify anything in the structure below this
 * point.
 */
int vt;
int vc;
int ratio;
pthread_mutex_t mutex;
pthread_cond_t cond_child; //
pthread_cond_t cond_teacher; //
};
  */
ctruct thread_info_struct {
    pthread_t tid; /* POSIX thread id, as returned by the library */
                struct kgarten_struct *kg;
int is_child; /* Nonzero if this thread simulates children, zero otherwise */
int thrid; /* Application-defined thread id */
int thrent;
unsigned int rseed;
```

```
safe_atoi(char *s, int *val)
             long l;
char *endp;
             l = strtol(s, &endp, 10);
if (s != endp && *endp == '\0') {
    *val = l;
    return 0;
} else
    return -1;
old *safe_malloc(size_t size)
            void *p;
             old usage(char *argv0)
             fprintf(stderr, "Usage: %s thread_count_child_threads c_t_ratio\n\n"
    "Exactly two argument required:\n"
    " thread_count: Total number of threads to create.\n"
    " child_threads: The number of threads simulating children.\n
    " c_t_ratio: The allowed ratio of children to teachers.\n\n",
            argv0);
exit(1);
void bad_thing(int thrid, int children, int teachers)
            int thing, sex;
int namecnt, nameidx;
char *name, *p;
char buf[1024];
            char *things[] = {
             };
char *boys[] = {
             namecnt = sex ? sizeof(boys)/sizeof(boys[0]) : sizeof(girls)/sizeof(girls[0]);
nametdx = rand() % namecnt;
name = sex ? boys[nameidx] : girls[nameidx];
             p = buf;
p += sprintf(p, "*** Thread %d: Qh no! ", thrid);
p += sprintf(p, things[thing], name, sex ? "her");
p += sprintf(p, "\n** Why were there only %d teachers for %d children?!\n",
```

```
teachers, children);
        exit(1);
         while(thr->kg->vt*thr->kg->ratio <= thr->kg->vc) //
pthread_cond_wait(&thr->kg->cond_child, &thr->kg->mutex); // if not enough teahcers for a new
         ++(thr->ka->vc):
         pthread_mutex_unlock(&thr->kg->mutex);
        pthread_mutex_lock(&thr->kg->mutex);

pthread_cond_broadcast(&thr->kg->cond_child); // unblock all threads which are blocked on child's condition variable

f((thr->kg->vt-!)*thr->kg->ratio <= thr-> kg->vc) // (l+-c-!)*le <= C if the condition doesn't permit change of a state then

pthread_cond_broadcast(&thr->kg->cand_cheacher); // (vnblock all threads which are blocked on teacher's condition variable
         othread mutex unlock(&thr->kg->mutex):
        pthread_mutex_lock(&thr->kg->mutex);
+(thr->kg->vt);

d_cond_broad_
        tf (thr.>ts_child) {
    fprintf('ider, 'internal error: %s called for a Child thread.\n',
    exit(');
}
 pthread_mutex_lock(&thr->kg->mutex);
while((thr->kg->vt-*)*thr->kg->ratio <= thr->kg->vc) // (N-C-1)*R <= C while the condition</pre>
pthread_cond_wait(&thr->kg->cond_teacher,&thr->kg->mutex); // block the thread of the teacher who wants to exit
--(thr->kg->vt);
pthread_mutex_unlock(&thr->kg->mutex);
  id verify(struct thread_info_struct *thr)
          struct kgarten_struct *kg = thr->kg;
int t, c, r;
          c = kg->vc;
t = kg->vt;
r = kg->ratio;
           if (c > t * r) { // if not enough teachers -> accident
  bad_thing(thr->thrid, c, t);
  exit(');
          /* We know arg points to an instance of thread_info_struct */
struct thread_info_struct *thr = arg;
char *nstr
          char *nstr;
fprintf(stderr, "Thread %d of %d. START.\n", thr->thrid, thr->thrcnt);
nstr = thr->is_child ? "child" : "Teacher";
for (;;) {
    fprintf(stderr, "Thread %d [%s]: Entering \n", thr->thrid, nstr);
    if (thr->is_child)
    else
    child_enter(thr);
                        chtld_enter(...
else
teacher_enter(thr);
                        fprintf(stder:, "Thread %d [%s]: Entered:\n", thr->thrid, nstr);
/*
                        */
* usleep(rand_r(&thr->rseed) % 1000000 / (thr->ls_child 7 10000 : 1)); */
pthread_mutex_lock(&thr->kg->mutex);
verify(thr);
pthread_mutex_unlock(&thr->kg->mutex);
                        usleep(rand_r(&thr->rseed) % 1000000); // stop currently the execution of the thread fprintf( tderr, "Thread %d [%s]: Exiting \n", thr->thrid, nstr); /* CRITICAL SECTION END */
                        if (thr->is_child)
    child_exit(thr);
```

```
teacher_exit(thr);
                      fprintf(stderr, "Thread %d [%s]: Exited \n", thr->thrid, nstr);
/* Sleep for a while before re-entering */
/* usleep(rand_r(&thr->rseed) % 1000000 * (thr->is_child ? 100 : 1)); */
usleep(rand_r(&thr->rseed) % 100000);
                      pthread_mutex_lock(&thr->kg->mutex);
verify(thr);
pthread_mutex_unlock(&thr->kg->mutex);
main(int argc, char *argv[])
       int i, ret, thrcnt, chldcnt, ratio;
struct thread_info_struct *thr;
struct kgarten_struct *kg;
      }
if (safe_atot(argv[2], &chldcnt) < 0 || chldcnt < 0 || chldcnt > thrcnt) {
    fprintf(stderr, "%s" is not valid for child_threads\\n", argv[2]);
    extt();
        }
tf (safe_atol(argv[:], &ratio) < 0 || ratio < 1) {
    fprintf(stder), * %s* is not valid for c_t_ratio*\n", argv[:]);
    exit(!);</pre>
        kg = safe_malloc(size
kg->vt = kg->vc = 0;
kg->ratio = ratio;
                                               eof(*kg));
       ret = pthread_mutex_init(&kg->mutex, NULL); // initialize the mutex with default attributes
if (ret) {
    perror_pthread(ret, "pthread_mutex_init");
    exit(:);
        thr = safe_malloc(thrcnt * sizeof(*thr)); // save place in the memory in order to create the thread
                      /* Initialize per-thread structur
thr[1].kg = kg;
thr[1].thrid = 1;
thr[1].thrent = thrent;
thr[1].ts_child = (1 < chident);
thr[1].rseed = rand();</pre>
                     /* Spawn new thread */
ret = pthread_create(&thr[i].tid, NULL, thread_start_fn, &thr[i]);
if (ret) {
    perror_pthread(ret, "pthread_create");
    exit(1);
            (i = 0; i < threads to terminate
(i = 0; i < thread; i++) {
    ret = pthread_join(thr[i].tid, NULL); // walt for thread thr[i] to terminate and don't save the returned value
    if (ret) {
        perror_pthread(ret, "pthread_join");
        exit(i);
}</pre>
```

Makefile

```
CC = gcc
# CAUTION: Always use '-pthread' when compiling POSIX threads-based
# applications, instead of linking with "-lpthread" directly.
CFLAGS = -Wall -O2 -pthread
all: pthread-test simplesync-mutex simplesync-atomic kgarten mandel ex3_1_2 ex3_1_3
## Pthread test
pthread-test: pthread-test.o
$(CC) $(CFLAGS) -o pthread-test pthread-test.o $(LIBS)
pthread-test.o: pthread-test.c
$(CC) $(CFLAGS) -c -o pt
## Simple sync (two versions)
simplesync-mutex: simplesync-mutex.o
$(CC) $(CFLAGS) -o simplesync
simplesync-atomic: simplesync-atomic.o
    $(CC) $(CFLAGS) -o simplesync-atomic simplesync-atomic.o $(LIBS)
simplesync-mutex.o: simplesync.c
$(CC) $(CFLAGS) -DSYNC_MUTEX -c
simplesync-atomic.o: simplesync.c
$(CC) $(CFLAGS) -DSYNC_ATOMIC
## Kindergarten
kgarten: kgarten.o
$(CC) $(CFLAGS)
kgarten.o: kgarten.c
$(CC) $(CFLAGS) -c -o kgarten.o kgarten.o
ex3_1_2.o: ex3_1_2.c
$(CC) $(CFLAGS)
##ex3_1_3
ex3_1_3: ex3_1_3.0
$(CC) $(CFLAGS) -0 ex3_1_3 ex3_1_3.0 $(LIBS)
ex3_1_3.o: ex3_1_3.c
$(CC) $(CFLAGS)
mandel-lib.o: mandel-lib.h mandel-lib.c
    $(CC) $(CFLAGS) -c -o mandel-lib.o mandel-lib.c $(LIBS)
mandel.o: mandel.c
    $(CC) $(CFLAGS) -c -o mandel.o mandel.c $(LIBS)
```