# OSLab 2023-24 — 2η Εργαστηριακή Άσκηση

Κόρδας Νιχόλαος - Α.Μ.: 03121032 Κριθαρίδης Κωνσταντίνος - Α.Μ.: 03121045

17 Μαΐου 2024

## 1 Συγχρονισμός σε υπάρχοντα κώδικα

#### Ζητούμενα

Αρχικά χρησιμοποιούμε το δοσμένο Makefile για να μεταγλωττίσουμε τον κώδικα του αρχείου simplesync.c. Παρατηρούμε πως από αυτό το αρχείο προκύπτουν 2 εκτελέσιμα προγράμματα, πράγμα ασυνήθιστο, αφού συνήθως αναμένουμε ένα εκτελέσιμο από κάθε αρχείο. Επιπλέον, όταν εκτελούμε τόσο το simplesync\_atomic όσο και το simplesync\_mutex, η τιμή της μεταβλητής val είναι διάφορη του 0, αντιθέτως με ό,τι θα θέλαμε. Αυτό είναι αναμενόμενο, αφού τα διαφορετικά νήματα αλλάζουν την ίδια μεταβλητή val και προκύπτουν συνθήκες ανταγωνισμού στον συγχρονισμό του προγράμματος που οδηγούν σε τυχαία συμπεριφορά.

- Αυτό συμβαίνει διότι κατά την δημιουργία των αρχείων simplesync-mutex.ο και simplesync-atomic.ο στο Makefile χρησιμοποιούνται κατά την μεταγλώττιση τα flags -DSYNC\_MUTEX και -DSYNC\_ATOMIC αντίστοιχα. Αυτό έχει ως συνέπεια, εσωτερικά στον κώδικα, όπου γίνεται έλεγχος για το ποιο από τις 2 flags χρησιμοποιήθηκε, (#if defined (SYNC\_ATOMIC) ^ defined(SYNC\_MUTEX) == 0), να έχουμε διαφορετικά κομμάτια κώδικα να μεταγλωττίσουμε. Το πρώτο κομμάτι αντιστοιχεί στη λύση του προβλήματος συγχρονισμού με atomic operations και το δεύτερο με mutex.
- Η επέχταση του χώδιχα για τον συγχρονισμό των νημάτων τόσο με mutex όσο και με atomic operations φαίνεται στον χώδιχα του αρχείου simplesync.c που θα ανεβάσουμε μαζί με αυτή την αναφορά.

#### Ερωτήματα

1. Θεωρητικά αναμένουμε η εκτέλεση πριν από τον συγχρονισμό να είναι πιο γρήγορη από ότι μετά και για τις 2 μεθόδους. Αυτό συμβαίνει διότι πριν τον συγχρονισμό, οι αφαιρέσεις και οι προσθέσεις εκτελούνται παράλληλα από τα νήματα και έτσι γίνονται πολλές ταυτόχρονα και άρα ο χρόνος για την περάτωσή τους μειώνεται. Αυτή ακριβώς η παραλληλία δημιουργεί και πρόβλημα στην ορθή εκτέλεση του προγράμματος διότι δημιουργείται ανταγωνιστική συνθήκη στην πρόσβαση στην ίδια περιοχή μνήμης (εκεί που δείχνει ο pointer ip). Μόλις επεκτείνουμε τον κώδικα για να επιτύχουμε συγχρονισμό, όμως, ουσιαστικά καταργούμε αυτή την παραλληλία, αφού τόσο με τα atomic operations όσο και με τα mutexes κάθε νήμα περιμένει το άλλο να ολοκληρώσει το increment (ή το decrement) και μετά κάνει την δική της πρόσβαση στο σημείο της μνήμης που είναι αποθηκευμένη η μεταβλητή. Πράγματι, η θεωρητική αυτή προσδοκία μας επιβεβαιώνεται από τα αποτελέσματα της εντολής time.

```
orion@orionpc [ ~/Desktop/ntua/semester6/operating systems/lab/OSLab/exercise2/sync [ ] main ± [] time ./simplesync-mutex
About to increase variable 100000000 times
About to decrease variable 100000000 times
Done increasing variable.
Done decreasing variable.
OK, val = 0.
    ./simplesync-mutex    1.01s user    0.33s system 141% cpu    0.946 total
orion@orionpc [ ~/Desktop/ntua/semester6/operating systems/lab/OSLab/exercise2/sync [ ] main ± [] time ./simplesync-atomic About to increase variable 100000000 times
About to decrease variable 100000000 times
Done increasing variable.
Done decreasing variable.
OK, val = 0.
    ./simplesync-atomic    0.51s user    0.00s system 161% cpu   0.318 total
```

- 2. Επιπλέον, παρατηρούμε πως μεταξύ των 2 μεθόδων συγχρονισμού, τα atomic operations είναι γρηγορότερα. Αυτό είναι λογικό, αφού τα atomic operations ουσιαστικά φροντίζουν απλά οι 3 εντολές assembly που αφορούν την ανάγνωση από τη μνήμη σε καταχωρητή, την αλλαγή του καταχωρητή και την εγγραφή πίσω στη μνήμη να γίνουν μαζί, ενώ τα mutexes λειτουργούν με spinlocks τα οποία έχουν πιο σύνθετη λειτουργία και καταναλώνεται επιπλέον χρόνος στα lock και unlock.
- 3. Παράγουμε το αρχείο με τον κώδικα assembly προσθέτοντας στο Makefile κώδικα:

```
simple
sync-atomic.s: simple
sync.c \ (CC) \ (CFLAGS) - DSYNC_ATOMIC - S - g - o simple
sync atomic.s simple
sync.c
```

Με τη βοήθεια του αναγνωριστικού .loc 1 51 4 view που προσθέτει ο gcc με την βοήθεια του flag -g αντιλαμβανόμαστε πως η εντολή assembly που αντιστοιχεί στην εντολή \_sync\_add\_and\_fetch(ip, 1) είναι η lock addl \$1, (%rbx). Αντίστοιχα, στην \_sync\_sub\_and\_fetch(ip, 1) έχουμε την εντολή assembly lock subl \$1, (%rbx).

4. Παράγουμε το αρχείο με τον κώδικα assembly προσθέτοντας στο Makefile κώδικα:

Με τη βοήθεια του αναγνωριστικού .loc 1 54 4 view που προσθέτει ο gcc με την βοήθεια του flag -g αντιλαμβανόμαστε πως η εντολή assembly που αντιστοιχεί στην εντολή pthread\_mutex\_lock(&mut) είναι η

```
movq %r12, %rdi call pthread_mutex_lockPLT
```

Αντίστοιχα, στην pthread\_mutex\_unlock(&mut) έχουμε την εντολή assembly call pthread\_mutex\_unlockPLT. Οι ίδιες εντολές καλούνται και στην αφαίρεση οπότε δεν έχει νόημα να τις ξαναδούμε.

# 2 Παράλληλος υπολογισμός του συνόλου Mandelbrot

#### Ζητούμενα

Καλούμαστε να επιλύσουμε το πρόβλημα συγχρονισομύ NTHREADS νημάτων που τυπώνουν γραμμή γραμμή το Σύνολο Mandelbrot. Τροποποιούμε και επεικτείνουμε τον κώδικα mandel.c φτιάχοντας 2 διαφορετικά προγράμματα που το επιτυγχάνουν, ένα με σημαφόρους (mandel-semaphores.c) και ένα με μεταβλητές συνθήκης (mandel-condition-vars.c). Σε κάθε περίπτωση, το NTHREADS δίνεται από τον χρήστη ως όρισμα στη γραμμή εντολών.

• Πρέπει επιπλέον να φροντίσουμε ότι το τερματικό θα έχει το αρχικό χρώμα του καλώντας reset\_xterm\_color(1) για τον file descriptor 1 που αντιστοιχεί στο Standard Output. Όμοια στο τελευταίο ερώτημα κάνουμε το ίδιο στο sighandler που δημιουργούμε.

```
00000
```

Figure 1: Συγχρονισμός των νημάτων με σημαφόρους

Figure 2: Συγχρονισμός των νημάτων με μεταβλητές συνθήκης

### Ερωτήματα

- 1. Για να επιτύχουμε τον συγχρονισμό των NTHREADS νημάτων ώστε αυτά να τυπώνουν τις γραμμές στην οθόνη το ένα μετά το άλλο σε κυκλική σειρά, χρειαζόμαστε NTHREADS σημαφόρους. Αυτό συμβαίνει, διότι μόνο ένα νήμα μπορεί να βρίσκεται κάθε φορά στο κρίσιμο τμήμα, και αν είχαμε λιγότερους σημαφόρους δεν θα μπορούσαμε να γνωρίζουμε ποιό από όλα τα νήματα που περιμένουν στον ίδιο σημαφόρο πρέπει να μπει πρώτο. Θα δημιουργούνταν race conditions και θα χαλούσε ο συγχρονισμός του προγράμματος. Αντιθέτως, με NTHREADS σημαφόρους, το κάθε νήμα κάνει wait τον σημαφόρο που του αντιστοιχεί (τον κλειδώνει) και μόλις βγει από το κρίσιμο τμήμα κάνει post αυτόν που αντιστοιχεί στο επόμενο νήμα της κυκλικής σειράς (τον ξεκλειδώνει).
- 2. Με την εντολή time μετράμε τον χρόνο εκτέλεσης του σειριακού κώδικα mandel και των δύο παράλληλων προγραμμάτων για NTHREADS = 2. Παρακάτω παραθέτουμε τα αποτελέσματα. Σημειώνουμε πως έχει νόημα η σύγκριση, αφού τρέχουμε την εντολή σε σύστημα με τουλάχιστον 2 πυρήνες, όπως ελέγχθηκε και με την εντολή cat /proc/cpuinfo.

### ./mandel 0,41s user 0,01s system 99% cpu 0,425 total

Figure 3: Χρόνος εκτέλεσης σειριακού κώδικα

#### ./mandel-semaphores 2 0,42s user 0,01s system 189% cpu 0,227 total

Figure 4: Χρόνος εκτέλεσης παραλληλοποιημένου κώδικα με σημαφόρους

#### ./mandel-condition vars 2 0,41s user 0,02s system 197% cpu 0,217 total

Figure 5: Χρόνος εκτέλεσης παραλληλοποιημένου κώδικα με μεταβλητές συνθήκης

Όπως βλέπουμε, το σειριακό πρόγραμμα χρειάστηκε συνολικά 0.425s, το παράλληλο με σημαφόρους 0.227s και το παράλληλο με μεταβλητές συνθήκης 0.217s.

- 3. Στη δεύτερη εκδοχή του προγράμματός μας χρησιμοποιήσαμε NTHREADS μεταβλητές συνθήκης. Με αυτόν τον τρόπο, το κάθε νήμα "ξυπνάει" μόνο όταν είναι πράγματι η δική του σειρά να εκτελεστεί. Θα μπορούσαμε να χρησιμοποιήσουμε και μόνο 1 μεταβλητή συνθήκης, έχοντας όλα τα νήματα να περιμένουν πάνω σε αυτή και το καθένα να την κάνει broadcast μόλις ολοκληρώσει το κρίσιμο τμήμα του. Αυτό θα σήμαινε πως κάθε φορά που ένα νήμα τελειώνε την εκτύπωση της γραμμής στην έξοδο και έστελνε το signal, θα "ξυπνούσαν" όλα τα νήματα και θα έλεγχαν μέσω του υπάρχοντος while loop (εκεί χρειαζόμαστε ακόμα τις NTHREADS boolean μεταβλητές για να ξέρουμε ποιανού νήματος είναι η σειρά) αν ήρθε η σειρά τους. Το νήμα του οποίου είναι η σειρά θα μπει στο κρίσιμο τμήμα του, ενώ όλα τα άλλα θα "ξανακοιμηθούν". Παρότι αυτό θα δούλευε και θα χρησιμοποιούσε λίγο λιγότερο χώρο, θα ήταν πιο αργό αφού θα χανόταν χρόνος στο αναίτιο ξύνπνημα των NTHREADS-1 νημάτων και στο context switching μέχρι αυτά να ξανακοιμηθούν.
- 4. Τα παράλληλα προγράμματα που φτιάξαμε εμφανίζουν και τα δύο επιτάχυνση σε σχέση με το σειριακό, εκτελώμενα και τα δύο σχεδόν στον μισό συνολικό χρόνο, με το πρόγραμμα με μεταβλητές συνθήκης να είναι το γρηγορότερο. Παρότι η εκτύπωση των χαρακτήρων στην έξοδο (που αποτελεί και το κρίσιμο τμήμα) γίνεται πάντα σειριακά, η επιτάχυνση που παρατηρείται είναι αναμενόμενη, αφού ο υπολογισμός των γραμμών του Συνόλου Mandelbrot στα παράλληλα προγράμματα γίνεται παράλληλα, ταυτόχρονα στους δύο πυρήνες του επεξεργαστή (αφού αυτό δεν υπάρχει λόγος να ανήκει στο κρίσιμο τμήμα).
- 5. Πατώντας Ctrl+C όσο έτρεχε ο κώδικας, το τερματικό αφηνόταν στο χρώμα του τελευταίου χαρακτήρα που τυπώθηκε. Για να το αποφύγουμε αυτό, δημιουργήσαμε έναν signal handler για το σήμα SIGINT, ο οποίος φροντίζει προτού τερματίσει τον κώδικα να κάνει reset το χρώμα στο τερματικό στο αρχικό χρώμα του, χρησιμοποιώντας την συνάρτηση reset\_xterm\_color που δινόταν.

Παρακάτω ακολουθούν οι κώδικες των ζητουμένων των 2 ασκήσεων.

### Α Κώδικας άσκησης 1

```
* simplesync.c
3
   * A simple synchronization exercise.
4
* Vangelis Koukis <vkoukis@cslab.ece.ntua.gr>
  * Operating Systems course, ECE, NTUA
9
   */
#include <errno.h>
12 #include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
14 #include <unistd.h>
15 #include <pthread.h>
16
   * POSIX thread functions do not return error numbers in errno,
   * but in the actual return value of the function call instead.
19
^{20} * This macro helps with error reporting in this case.
21 */
22 #define perror_pthread(ret, msg) \
   do { errno = ret; perror(msg); } while (0)
23
25 #define N 1000000
26
_{
m 27} /* Dots indicate lines where you are free to insert code at will */
28 /* ... */
29 #if defined(SYNC_ATOMIC) ^ defined(SYNC_MUTEX) == 0
30 # error You must #define exactly one of SYNC_ATOMIC or SYNC_MUTEX.
33 #if defined(SYNC_ATOMIC)
34 # define USE_ATOMIC_OPS 1
35 #else
36 # define USE_ATOMIC_OPS 0
37 #endif
39 pthread_mutex_t mut;
40
void *increase_fn(void *arg)
42 {
43
    volatile int *ip = arg;
44
45
    fprintf(stderr, "About to increase variable d timesn", N);
46
    for (i = 0; i < N; i++) {</pre>
47
      if (USE_ATOMIC_OPS) {
48
49
        /* ... */
        /* You can modify the following line */
50
51
        __sync_add_and_fetch(ip, 1);
         /* ... */
52
53
      } else {
        if(pthread_mutex_lock(&mut) != 0) perror("Mutex lock error\n");
54
        /* You cannot modify the following line */
        ++(*ip);
56
         if(pthread_mutex_unlock(&mut) != 0) perror("Mutex unlock error\n");
57
58
59
60
    fprintf(stderr, "Done increasing variable.\n");
61
    return NULL;
62
63 }
64
void *decrease_fn(void *arg)
66 {
67
    int i;
    volatile int *ip = arg;
68
69
    fprintf(stderr, "About to decrease variable %d times\n", N);
70
   for (i = 0; i < N; i++) {</pre>
71
     if (USE_ATOMIC_OPS) {
72
73
^{74} /* You can modify the following line */
```

```
__sync_sub_and_fetch(ip, 1);
75
76
         /* ... */
77
       } else {
         if(pthread_mutex_lock(&mut) != 0) perror("Mutex lock error\n");
78
         /* You cannot modify the following line */
79
         --(*ip);
80
         if(pthread_mutex_unlock(&mut) != 0) perror("Mutex unlock error\n");
81
82
83
     fprintf(stderr, "Done decreasing variable.\n");
84
85
     return NULL;
86
87 }
88
89
90 int main(int argc, char *argv[])
91 {
     int val, ret, ok;
92
     pthread_t t1, t2;
93
94
95
     * Initial value
96
97
     */
     val = 0;
98
99
100
     * Create threads
101
102
     */
    ret = pthread_create(&t1, NULL, increase_fn, &val);
103
    if (ret) {
104
     perror_pthread(ret, "pthread_create");
105
      exit(1);
106
107
    ret = pthread_create(&t2, NULL, decrease_fn, &val);
108
109
    if (ret) {
     perror_pthread(ret, "pthread_create");
110
      exit(1);
112
113
114
     * Wait for threads to terminate
115
116
     */
     ret = pthread_join(t1, NULL);
117
    if (ret)
118
      perror_pthread(ret, "pthread_join");
119
    ret = pthread_join(t2, NULL);
120
    if (ret)
121
      perror_pthread(ret, "pthread_join");
122
123
124
     * Is everything OK?
125
126
     */
     ok = (val == 0);
127
128
     printf("%sOK, val = %d.\n", ok ? "" : "NOT ", val);
129
130
131
    return ok;
132 }
```

### Β Κώδικας άσκησης 2

### Β.1 Κώδικας με σημαφόρους

```
* mandel.c
3
* A program to draw the Mandelbrot Set on a 256-color xterm.
8 #include <stdio.h>
9 #include <unistd.h>
10 #include <assert.h>
#include <string.h>
#include <math.h>
#include <stdlib.h>
14 #include <pthread.h>
#include <semaphore.h>
#include <fcntl.h>
#include <signal.h>
#include "mandel-lib.h"
20
21 #define MANDEL_MAX_ITERATION 100000
22
23 /****************
* Compile-time parameters *
26
27 /*
^{28} * Output at the terminal is is x_chars wide by y_chars long
29 */
30 const int y_chars = 50;
31 const int x_chars = 90;
32
33 /*
^{34} * The part of the complex plane to be drawn:
* upper left corner is (xmin, ymax), lower right corner is (xmax, ymin)
36 */
37 const double xmin = -1.8, xmax = 1.0;
38 const double ymin = -1.0, ymax = 1.0;
39
40 /*
* Every character in the final output is
* xstep x ystep units wide on the complex plane. ^{42} */
44 double xstep;
45 double ystep;
46
47 int NTHREADS;
48
49 struct thread_info {
50
    pthread_t thread_id;
      int fd;
51
52
      int line;
53 };
55 sem_t *semaphores;
56
57 void *safe_malloc(size_t size)
58 {
    void *p;
60
    if ((p = malloc(size)) == NULL) {
61
     fprintf(stderr, "Out of memory, failed to allocate %zd bytes\n",
62
63
        size);
      exit(1);
65
67
    return p;
68 }
69
70 /*
  * This function computes a line of output
* as an array of x_char color values.
```

```
73 */
74
void compute_mandel_line(int line, int color_val[])
76 {
77
      * x and y traverse the complex plane.
78
79
      */
     double x, y;
80
81
     int n:
82
83
     int val;
84
85
     /* Find out the y value corresponding to this line */
     y = ymax - ystep * line;
86
87
     /* and iterate for all points on this line */
88
     for (x = xmin, n = 0; n < x_chars; x+= xstep, n++) {
89
90
       /* Compute the point's color value */
91
       val = mandel_iterations_at_point(x, y, MANDEL_MAX_ITERATION);
92
93
       if (val > 255)
         val = 255;
94
95
       /* And store it in the color_val[] array */
96
       val = xterm_color(val);
97
98
       color_val[n] = val;
     }
99
100 }
101
102 /*
^{103} * This function outputs an array of x_char color values
104
   * to a 256-color xterm.
105 */
void output_mandel_line(int fd, int color_val[])
107 {
108
     int i;
109
     char point = '0';
110
     char newline='\n';
112
     for (i = 0; i < x_chars; i++) {</pre>
113
       /st Set the current color, then output the point st/
114
       set_xterm_color(fd, color_val[i]);
115
       if (write(fd, &point, 1) != 1) {
116
         perror("compute_and_output_mandel_line: write point");
117
         exit(1):
118
119
     }
120
121
     /st Now that the line is done, output a newline character st/
122
123
     if (write(fd, &newline, 1) != 1) {
       perror("compute_and_output_mandel_line: write newline");
124
125
       exit(1);
126
127 }
128
129 void * compute_and_output_mandel_line(void *arg) //arg: int fd, int line
130 {
131
       struct thread_info *thread = (struct thread_info *) arg;
132
     int fd = thread->fd;
     int line = thread->line;
133
134
     * A temporary array, used to hold color values for the line being drawn
135
      */
136
137
     int color_val[x_chars];
138
     for( ; line < y_chars; line += NTHREADS) {</pre>
139
      compute_mandel_line(line, color_val);
140
       sem_wait(&semaphores[(line)%NTHREADS]); //lock current semaphore
141
142
       output_mandel_line(fd, color_val);
       sem_post(&semaphores[(line + 1)%NTHREADS]); //unlock the next semaphore
143
144
     return NULL;
145
146 }
147
int safe_atoi(char *s, int *val){
149 long 1;
```

```
char *endp;
150
151
     l = strtol(s, \&endp, 10);
152
     if (s != endp && *endp == '\0') {
       *val = 1;
154
155
       return 0;
     } else
156
       return -1;
157
158 }
void argument_handling(int argc, char **argv) {
161
    if(argc != 2) {
162
       perror("There should one argument: the number of threads wanted.\n");
163
       exit(1);
164
     if(safe_atoi(argv[1], &NTHREADS) == -1){
165
      perror("atoi error!\n");
166
167
       exit(1);
168
     if (NTHREADS <= 0) {</pre>
169
170
       perror("The number of threads should be a positive integer.\n");
171
       exit(1);
172
173
174
void sigintHandler(int sig_num) {
     if(signal(SIGINT, sigintHandler) < 0){</pre>
176
177
       perror("Could not establish SIGINT handler");
178
       exit(1);
179
180
     reset_xterm_color(1);
181
     exit(1);
182 }
183
int main(int argc, char **argv){
185
     argument_handling(argc, argv);
     if(signal(SIGINT, sigintHandler) < 0){</pre>
186
187
       perror("Could not establish SIGINT handler");
       exit(1);
188
189
     xstep = (xmax - xmin) / x_chars;
190
     ystep = (ymax - ymin) / y_chars;
191
192
193
      * draw the Mandelbrot Set, one line at a time.
194
      * Output is sent to file descriptor '1', i.e., standard output.
195
196
197
       struct thread_info *threads;
198
199
       threads = (struct thread_info *) safe_malloc(NTHREADS * sizeof(struct thread_info));
200
       semaphores = (sem_t*) safe_malloc(NTHREADS * sizeof(sem_t));
201
202
     sem_init(&semaphores[0], 0, 1); //initialize the 0th semaphore to 1
203
204
     for(int i = 1; i < NTHREADS; ++i) {</pre>
205
            int ret = sem_init(&semaphores[i], 0, 0); //and all else to 0
206
       if (ret) {
207
         perror("Semaphore init");
208
209
         exit(1);
210
211
212
       for(int i = 0; i < NTHREADS; ++i) {</pre>
213
       threads[i].fd = 1;
214
215
       threads[i].line = i;
            int ret = pthread_create(&threads[i].thread_id, NULL, compute_and_output_mandel_line, &threads[
216
            if(ret) {
217
                perror("pthread_create");
218
         exit(1);
219
220
           }
221
222
       for(int i = 0; i < NTHREADS; ++i) { //join all threads after their executions</pre>
223
224
            int ret = pthread_join(threads[i].thread_id, NULL);
225
           if(ret) {
```

```
perror("pthread_join");
         exit(1);
227
           }
228
230
     for (int i = 0; i < NTHREADS; ++i) { //destroy every semaphore</pre>
232
      int ret = sem_destroy(&semaphores[i]);
      if(ret) {
233
         perror("Semaphore destroy");
234
         exit(1);
235
237
238
239
     reset_xterm_color(1);
    free(threads);
240
    free(semaphores);
    return 0;
242
243 }
```

### Β.2 Κώδικας με μεταβλητές συνθήκης

```
1 /*
2 * mandel.c
   * A program to draw the Mandelbrot Set on a 256-color xterm.
6 */
8 #include <stdio.h>
9 #include <unistd.h>
#include <assert.h>
#include <string.h>
12 #include <math.h>
13 #include <stdlib.h>
#include <pthread.h>
15 #include <semaphore.h>
#include <fcntl.h>
17 #include <stdbool.h>
18 #include <signal.h>
20 #include "mandel-lib.h"
21
#define MANDEL_MAX_ITERATION 100000
24 /**************
  * Compile-time parameters *
25
27
28 /*
* Output at the terminal is is x_chars wide by y_chars long
30 */
31 const int y_chars = 50;
32 const int x_chars = 90;
33
34 /*
* The part of the complex plane to be drawn:
  * upper left corner is (xmin, ymax), lower right corner is (xmax, ymin)
37 */
38 const double xmin = -1.8, xmax = 1.0;
39 const double ymin = -1.0, ymax = 1.0;
40
41 /*
* Every character in the final output is
* xstep x ystep units wide on the complex plane.
44 */
45 double xstep;
46 double ystep;
47
48 int NTHREADS;
49
50 struct thread_info {
51
     pthread_t thread_id;
      int fd;
52
      int line;
54 };
56 pthread_mutex_t mut;
```

```
57 pthread_cond_t *conds;
58 bool *myturn;
59
void *safe_malloc(size_t size)
61 {
     void *p;
62
63
     if ((p = malloc(size)) == NULL) {
64
65
       fprintf(stderr, "Out of memory, failed to allocate %zd bytes\n",
         size):
66
       exit(1);
68
69
70
    return p;
71 }
72
73 /*
   * This function computes a line of output
74
* as an array of x_char color values.
76 */
77
78 void compute_mandel_line(int line, int color_val[])
79 {
80
     * x and y traverse the complex plane.
81
82
      */
     double x, y;
83
84
     int n;
85
86
     int val;
87
     /* Find out the y value corresponding to this line */
88
     y = ymax - ystep * line;
89
90
91
     /* and iterate for all points on this line */
     for (x = xmin, n = 0; n < x_chars; x+= xstep, n++) {
92
93
94
       /* Compute the point's color value */
       val = mandel_iterations_at_point(x, y, MANDEL_MAX_ITERATION);
95
       if (val > 255)
96
        val = 255;
97
98
       /* And store it in the color_val[] array */
99
       val = xterm_color(val);
100
101
       color_val[n] = val;
    }
102
103 }
104
105 /*
* This function outputs an array of x_char color values
* to a 256-color xterm.
108 */
void output_mandel_line(int fd, int color_val[])
110 {
111
     int i;
112
113
     char point = '0';
     char newline='\n';
114
115
     for (i = 0; i < x_chars; i++) {</pre>
116
117
      /* Set the current color, then output the point */
       set_xterm_color(fd, color_val[i]);
118
      if (write(fd, &point, 1) != 1) {
119
         perror("compute_and_output_mandel_line: write point");
         exit(1);
121
122
     }
123
124
     /st Now that the line is done, output a newline character st/
    if (write(fd, &newline, 1) != 1) {
126
127
       perror("compute_and_output_mandel_line: write newline");
128
       exit(1);
129
130 }
131
void * compute_and_output_mandel_line(void *arg) //arg: int fd, int line
133 {
```

```
struct thread_info *thread = (struct thread_info *) arg;
134
     int fd = thread->fd;
135
     int line = thread->line;
136
137
      * A temporary array, used to hold color values for the line being drawn
138
139
140
     int color_val[x_chars];
141
     for( ; line < y_chars; line += NTHREADS) {</pre>
142
143
144
       compute_mandel_line(line, color_val);
       pthread_mutex_lock(&mut); //lock mutex
145
       // wait until previous thread sends signal
146
       while(!myturn[line%NTHREADS]) pthread_cond_wait(&conds[line%NTHREADS], &mut);
147
       myturn[line%NTHREADS] = false;
148
       output_mandel_line(fd, color_val);
149
       myturn[(line+1)%NTHREADS] = true;
150
           pthread_cond_signal(&conds[(line+1)%NTHREADS]); //send signal to next thread
152
       pthread_mutex_unlock(&mut); //unlock mutex
153
154
     return NULL;
155 }
156
int safe_atoi(char *s, int *val){
    long 1;
158
159
     char *endp;
160
161
     l = strtol(s, \&endp, 10);
     if (s != endp && *endp == '\0') {
162
       *val = 1;
163
164
       return 0;
165
     } else
       return -1;
166
167
168
void argument_handling(int argc, char **argv) {
     if(argc != 2) {
170
171
       perror("There should one argument: the number of threads wanted.\n");
172
       exit(1);
173
     if(safe_atoi(argv[1], &NTHREADS) == -1){
174
175
       perror("atoi error!\n");
176
       exit(1);
177
     if (NTHREADS <= 0) {</pre>
178
       perror("The number of threads should be a positive integer.\n");
179
180
       exit(1);
181
182 }
183
void sigintHandler(int sig_num) {
     if(signal(SIGINT, sigintHandler) < 0){</pre>
185
       perror("Could not establish SIGINT handler");
186
       exit(1);
187
188
     reset_xterm_color(1);
189
     exit(1);
190
191 }
192
int main(int argc, char **argv){
     argument_handling(argc, argv);
194
     if(signal(SIGINT, sigintHandler) < 0){</pre>
195
       perror("Could not establish SIGINT handler");
196
197
       exit(1);
     }
198
199
     xstep = (xmax - xmin) / x_chars;
     ystep = (ymax - ymin) / y_chars;
200
201
      \boldsymbol{\ast} draw the Mandelbrot Set, one line at a time.
203
      * Output is sent to file descriptor '1', i.e., standard output.
204
205
206
207
       struct thread_info *threads;
208
       threads = (struct thread_info *) safe_malloc(NTHREADS * sizeof(struct thread_info));
209
     conds = (pthread_cond_t* ) safe_malloc(NTHREADS * sizeof(pthread_cond_t));
210
```

```
myturn = (bool *) safe_malloc(NTHREADS * sizeof(bool));
211
212
     myturn[0] = true;
213
214
       for(int i = 0; i < NTHREADS; ++i) {</pre>
215
216
       threads[i].fd = 1;
       threads[i].line = i;
217
           int ret = pthread_create(&threads[i].thread_id, NULL, compute_and_output_mandel_line, &threads[
218
       i]);
           if(ret) {
219
               perror("pthread_create");
         exit(1);
221
           }
222
223
224
      for(int i = 0; i < NTHREADS; ++i) { //join all threads after their executions</pre>
225
           int ret = pthread_join(threads[i].thread_id, NULL);
226
227
           if(ret) {
               perror("pthread_join");
228
         exit(1);
229
           }
230
231
232
233
     reset_xterm_color(1);
    free(threads);
234
235
    free(conds);
    return 0;
236
237 }
```