#### **Barry Linnert**

# Nichtsequentielle und verteilte Programmierung, SS2021

## Übung 5

Tutor: Florian Alex Tutorium 3

## Rui Zhao, William Djalal, Simeon Vasilev

22. Mai 2021

#### 1 Produktion in C

(12 Punkte)

Implementieren Sie in C eine Simulation des Problems der Produzent\*innen und Konsument\*innen. Die jeweilige Anzahl der beteiligten Produzent\*innen bzw. Komsument\*innen soll beliebig, aber fest gewählt werden können. Die einzelnen Aktionen und der Zustand des Puffers soll jeweils ausgegeben werden. Dokumentieren Sie Ihr jeweiliges Programm und stellen Sie immer die Ausgaben des jeweiligen Programms zur Verfügung.

Der Quellcode ist ausgerichtet, aber nach dem Hochladen des Codes auf LaTeX tritt eine gewisse Fehlausrichtung auf. Wir können den Grund dafür nicht finden. Der hochgeladene Quellcode ist schöner.

```
#include <stdio.h>
                                         Sieht doch ok aus? "
  #include <stdlib.h>
  #include <pthread.h>
  #include <semaphore.h>
  #include <unistd.h>
  #define NUM_THREADS 10
  #define NUM_PLACES 3
  #define NUM_PRODUCER 6
  //here choose the number of Producers as man like
  //and the rest are Consumers (which is NUM_THREADS - NUM_PRODUCER)
sem_t empty; // amount data in buffer
  sem_t full; // free places in buffer
sem_t mutex; // critical section
  int last;
  int buffer[NUM_PLACES];
  void* Producer (void *threadid)
  {
21
22
    for (i= 0; i < 10; i++) {
23
     sem_wait(&full);
24
     sem_wait(&mutex);
25
     buffer[last] = i;
26
     printf("Producer %ld puts %d into buffer at place %d \n", (long) threadid, buffer[last],
27
       last);
   for (int i = 0; i < NUM_PLACES; i++)
```

```
30
      printf("%d buffer: %d\n", i, buffer[i]);
31
32
     sem_post(&mutex);
33
     sem_post(&empty);
34
35
    pthread_exit (NULL);
36
37
  void* Consumer (void *threadid)
39
40
  {
    while (1) {
41
     sem_wait(&empty);
     sem_wait(&mutex);
43
     printf ("Consumer %ld takes %d from buffer at place %d \n", (long) threadid, buffer[last
44
      -1], last-1);
     buffer[last-1] = -1;
45
46
     fflush (stdout);
     last--;
47
     for (int i = 0; i < NUM_PLACES; i++)</pre>
48
49
      printf("%d buffer: %d\n", i, buffer[i]);
50
51
     sem_post(&mutex);
52
     sem_post(&full);
53
54
55
    pthread_exit (NULL);
56
  int main (/*int argc, char *argv[]*/)
58
59
  // init
60
  pthread_t threads[NUM_THREADS];
61
62
   int rc;
  long t;
63
   // init semaphores
   sem_init(&empty, 0, 0);
66
   sem_init(&full, 0, NUM_PLACES);
67
   sem_init(&mutex, 0, 1); // crit. sec.
68
70
   for (t = 0; t < NUM_PLACES; t++){</pre>
     buffer[t] = -1;
71
72
73
    printf("init buffer with:\n");
    for (int i = 0; i < NUM_PLACES; i++)</pre>
74
75
76
      printf("%d buffer: %d\n", i, buffer[i]);
77
78
   // creating threads
79
   for(t=0; t < NUM_THREADS; t++) {</pre>
80
81
    if (t < NUM_PRODUCER){</pre>
     printf ("Creating Producer with ID: %ld\n", t);
82
     rc = pthread_create (&threads[t], NULL, Producer, (void *)t);
83
84
     else{
85
      printf ("Creating Consumer with ID: %ld\n", t);
86
      rc = pthread_create (&threads[t], NULL, Consumer, (void *)t);
87
88
89
     if (rc){
      exit (-1);
90
     }
91
    }
   // joining threads
94
   for(t=0; t < NUM_THREADS; t++) {</pre>
95
   pthread_join (threads[t], NULL);
```

```
pthread_exit(NULL);

// release semaphores
sem_destroy(&mutex);
sem_destroy(&full);
sem_destroy(&empty);

return 0;
}
```

```
haor@6P00NT1-88WD3YW:~/alp4/u5$ gcc
haor@6P00NT1-88WD3YW:~/alp4/u5$ ./al
                                         -std=c11 -Wall -Wextra -pedantic -pthread al.c -o al
init buffer with:
0 buffer: -1
Creating Producer with ID: 0
Creating Producer with ID: 1
Producer O puts O into buffer at place O
0 buffer: 0
  buffer: -1
 buffer: −1
 roducer 0 puts 1 into buffer at place 1
 buffer: 0
  buffer: 1
 buffer: -1
Creating Consumer with ID: 2
Producer 1 puts 0 into buffer at place 2
0 buffer: 0
 buffer: 0
Creating Consumer with ID: 3
Consumer 2 takes 0 from buffer at place 2
0 buffer: 0
 buffer: 1
2 buffer: -1
Consumer 2 takes 1 from buffer at place 1
 buffer: 0
 buffer: -1
 buffer:
Consumer 3 takes 0 from buffer at place 0
O buffer: −1
Producer 1 puts 1 into buffer at place 0
0 buffer: 1
 buffer: -1
buffer: -1
 Consumer 2 takes 1 from buffer at place 0
 buffer: -1
buffer: -1
  buffer: -1
```

Abbildung 1: short example with 2 Producer 2 Consumer

Die Idee ist hier, einen NUM\_PRODUCER zu definieren, der verwendet wird, um auszuwählen, wie viele 'Producer' es gibt und der Rest sind 'Consumer'.

Sowohl Produzenten als auch Konsumenten haben ihre eigenen eindeutigen IDs, z. B.

NUM\_THREADS 10: insgesamt zehn Threads

 $\ensuremath{\mathsf{NUM}}\xspace$  PRODUCER 6 : sechs von ihnen sind 'Producer'

12/12

### 2 Optimierte Produktion

(8 Punkte)

Erweitern Sie Ihre Lösung der Aufgabe 1 so, dass es nie zu einem Warten eines produzierenden Threads auf Grund eines (vollständig) gefüllten Puffers kommen kann.

```
#include <stdio.h>
  #include <stdlib.h>
  #include <pthread.h>
  #include <semaphore.h>
  #include <unistd.h>
  #define NUM_THREADS 5
  // #define NUM PLACES 3
  #define NUM_PRODUCER 4
10 //here choose the number of Producers as man like
  // \verb"and the rest are Consumers (which is NUM_THREADS - NUM_PRODUCER)"
sem_t empty; // amount data in buffer
sem_t full; // free places in buffer sem_t mutex; // critical section
17
  int last;
18 int *buffer;
int buffer_free = 1;
  int buffer_size = 1;
  //initialize buffer size, if not enough, then enlarge it later
  void* Producer (void *threadid)
24
25
    int i:
26
    for (i= 0; i < 2; i++) {</pre>
27
     sem_wait(&mutex);
      if (buffer_free <= 0)</pre>
31
32
33
      buffer_size = buffer_size * 2;
      // double the buffer space, when not enough
34
35
      buffer = realloc(buffer, sizeof(int) * buffer_size);
       // initialize new buffer value with -1
36
      for (int t = buffer_size / 2 ; t < buffer_size; t++){</pre>
37
       buffer[t] = -1;
39
       buffer_free = buffer_size / 2;
40
       printf("---new buffer, with size: %d:\n", buffer_size);
42
       for (int i = 0; i < buffer_size; i++)</pre>
43
         printf("%d buffer: %d\n", i, buffer[i]);
45
46
48
      else{
49
      buffer_free --;
50
51
52
      buffer[last] = i;
53
      printf("Producer %ld puts %d into buffer at place %d \n", (long) threadid, buffer[last],
```

```
55
      last++;
      buffer_free --;
56
      for (int i = 0; i < buffer_size; i++)</pre>
57
58
59
       printf("%d buffer: %d\n", i, buffer[i]);
60
61
62
      sem_post(&mutex);
      sem_post(&empty);
63
65
     pthread_exit (NULL);
66
   ۱,
   void* Consumer (void *threadid)
69
70
     while (1) {
71
72
      sem_wait(&empty);
73
      sem_wait(&mutex);
      printf ("Consumer %ld takes %d from buffer at place %d \n", (long) threadid, buffer[last
74
       -1], last-1);
      buffer[last-1] = -1;
75
76
      fflush (stdout);
      last--;
77
      for (int i = 0; i < buffer_size; i++)</pre>
78
79
80
       printf("%d buffer: %d\n", i, buffer[i]);
81
      buffer_free ++;
      sem_post(&mutex);
83
84
     pthread_exit (NULL);
86
87
   int main (/*int argc, char *argv[]*/)
89
90
91
    pthread_t threads[NUM_THREADS];
92
93
    int rc;
    long t;
94
    // init semaphores
96
    sem_init(&empty, 0, 0);
97
     sem_init(&mutex, 0, 1); // crit. sec.
     //initialize buffer, if not enough, then enlarge it later
100
    buffer = malloc(sizeof(int) * buffer_size);
101
     //initialize buffer value with -1
103
     for (t = 0; t < buffer_size; t++){</pre>
104
      buffer[t] = -1;
105
106
     printf("---init buffer, with size: %d:\n", buffer_size);
107
     for (int i = 0; i < buffer_size; i++)</pre>
108
109
       printf("%d buffer: %d\n", i, buffer[i]);
111
112
    // creating threads
113
    for(t=0; t < NUM_THREADS; t++) {</pre>
114
     if (t < NUM_PRODUCER){</pre>
115
      printf ("Creating Producer with ID: %ld\n", t);
116
      rc = pthread_create (&threads[t], NULL, Producer, (void *)t);
117
118
119
      else{
      printf ("Creating Consumer with ID: %ld\n", t);
120
    rc = pthread_create (&threads[t], NULL, Consumer, (void *)t);
121
```

```
122
      }
if (rc){
123
       exit (-1);
124
      }
125
     // joining threads
for(t=0; t < NUM_THREADS; t++) {</pre>
128
129
     pthread_join (threads[t], NULL);
}
130
131
132
     pthread_exit(NULL);
     // release semaphores
     sem_destroy(&mutex);
sem_destroy(&empty);
135
136
     free(buffer);
138
140
     return 0;
141 }
```

```
haor@6P00NT1-88WD3YW:~/alp4/u5$ gcc
haor@6P00NT1-88WD3YW:~/alp4/u5$ ./a2
                                             -std=c11 -Wall -Wextra -pedantic -pthread a2.c -o a2
   init buffer, with size: 1:
0 buffer: −1
Creating Producer with ID: 0
Creating Producer with ID: 1
Producer 0 puts 0 into buffer at place 0
0 buffer: 0
Creating Consumer with ID: 2
   -new buffer, with size: 2:
 buffer: 0
 buffer: -1
 roducer 0 puts 1 into buffer at place 1
  buffer:
  new buffer, with size: 4:
 buffer: 0
  buffer: 1
 buffer: -1 buffer: -1
 buffer: 1 buffer: 0
 buffer: -1
 roducer 1 puts 1 into buffer at place 3
  buffer: 0
  buffer: 1
  buffer: 0
 buffer:
Consumer 2 takes 1 from buffer at place 3 buffer: 0
  buffer: 1 buffer: 0
 buffer: -1
 Consumer 2 takes 0 from buffer at place 2
  buffer: 1
buffer: -1
buffer: -1
Consumer 2 takes 1 from buffer at place 1
 buffer: 0
  buffer: -1
buffer: -1
 buffer:
 Consumer 2 takes 0 from buffer at place 0
  buffer: -1
buffer: -1
  buffer: -1
  buffer: -1
```

Abbildung 2: short example with 2 Producer 1 Consumer

Die Idee hier ist, den 'buffer' einfach zu verdoppeln, wenn nicht genügend Speicherplatz vorhanden ist. (Verdopplung dient zur Verbesserung der Effizienz. Wenn jedes Mal nur wenig Platz schaffen, führt dies zu wiederholten 'realloc'.)

Auf diese Weise hört der ProduzentInnen nie auf zu produzieren.

8/8

#### 3 Bewertung der Lösungen

(10 Punkte)

Bewerten Sie Ihre Lösungen aus Aufgabe 1 und 2 in Hinblick auf die Anforderungen zur Sicherung des kritischen Abschnitts.

- Der kritischen Abschnitt ist durch mutual exclusion (Semaphore Mutex) zuverlässig geschützt. Durch Semaphore Mutex kann nur ein Thread auf dem kritischen Abschnitt operieren, z. B. Änderungen am Puffer vornehmen, Elemente produzieren oder konsumieren usw.
- Die Lösung wird in höheren Programmiersprachen verwendet.
- Piese Lösung führt nicht zu Deadlocks, da die von verschiedenen Threads benötigten die kritischen Ressourcen eindeutig sind, d. h. Operationen auf dem Speicherplatz (Puffer). Die zweite Bedingung für das Auftreten von Deadlocks ist nicht erfüllt.

Alle Anforderungen zur Sicherung des kritischen Abschnitts sind erfüllt.

weitere Anforderungen: kleiner Overhead und Fairness

6/10

Literatur

26/30