

操作系统 第五次作业

姓名：朱首赫

学号：2023K8009906029

5.1 写一个两线程程序，两线程同时向一个数组分别写入 1000 万以内的奇数和偶数，写入过程中两个线程共用一个偏移量 index，代码逻辑如下所示。写完后打印出数组相邻两个数的最大绝对差值。

Listing 1: 代码示例

```

1 int MAX=10000000;
2 index = 0
3 //thread1
4 for(i=0;i<MAX;i+=2) {
5 data[index] = i; //even ( i+1 for thread 2)
6 index++;
7 }
8 //thread2
9 for(i=0;i<MAX;i+=2) {
10 data[index] = i+1; //odd
11 index++;
12 }
```

请分别按下列方法完成一个不会丢失数据的程序：

- 1) 请用 Peterson 算法实现上述功能；
- 2) 请学习了解 pthread_mutex_lock/unlock() 函数，并实现上述功能；
- 3) 请学习了解 __atomic_add_fetch (gcc > 4.7) 或者 C++ 中的 std::atomic 类型和 fetch_add 函数，并实现上述功能。

提交：

1. 说明你所写程序中的临界区（注意：每次进入临界区之后，执行 200 次操作后离开临界区。）
2. 提供上述三种方法的源代码，运行结果截图（即，数组相邻两个数的最大绝对差值）
3. 请找一个双核计算机系统测试前述 2) 和 3) 方法中完成数组写入时，各自所需的执行时间，不用提供计算绝对差值的时间。请注明使用的计算机的 CPU、内存和操作系统版本配置。

解答：

- 1) 表 2 即为 Peterson 算法实现上述功能的源码，其中临界区操作已在代码中标出，该区域代码原子性地分配该线程本次写入的数组范围（即限定 index 范围），实际的数据写入操作在临界区外，这样能保证临界区的操作最少且能解决竞态条件。运行结果如图 1 所示。

Listing 2: Peterson 算法实现

```

1 #include <stdio.h>
2 #include <stdlib.h>
```

```
3 #include <pthread.h>
4 #define MAX 10000000
5 #define CHUNK_SIZE 200
6 #define N 2
7 int flag[N] = {0};
8 int turn = 0;
9 int index = 0;
10 typedef struct {
11     int* arr; // 数组指针
12     int even_odd; // 0:even 1:odd
13 } thread_arg_t;
14 void* write_num(void* arg){
15     thread_arg_t *my_arg = (thread_arg_t *)arg;
16     int *data = my_arg->arr;
17     int cur = my_arg->even_odd;
18     int opp = (cur + 1) % 2;
19     int start, end;
20     while (1)
21     {
22         flag[cur] = 1; // 本进程想占用
23         turn = opp; // 允许另一进程占用
24         while (flag[opp] && turn == opp);
25         /*=====原子性地分配index=====*/
26         if (index < MAX) {
27             start = index;
28             index += CHUNK_SIZE;
29             end = (index > MAX) ? MAX : index;
30         } else {
31             flag[cur] = 0;
32             break; // 工作完成，退出循环
33         }
34         /*=====
35         flag[cur] = 0;
36         for (int i = start; i < end; i++) {
37             data[i] = i + cur;
38         }
39     }
40 }
41 int find_max_diff(int* a, int len){
42     int max = 0;
43     for (int i = 1; i < len; i++)
44     {
45         int diff = a[i] - a[i - 1];
46         diff = diff < 0 ? -diff : diff;
47         max = diff > max ? diff : max;
48     }
49     return max;
50 }
51 int main(int argc, char const *argv[])
52 }
```

```

52 {
53     int *data = (int*)malloc(sizeof(int) * MAX);
54
55     pthread_t threads[N];
56     thread_arg_t args[N]={{.arr = data, .even_odd = 0}, {.arr = data, .even_odd = 1}};
57     pthread_create(&threads[0], NULL, write_num, (void *)&args[0]);
58     pthread_create(&threads[1], NULL, write_num, (void *)&args[1]);
59     pthread_join(threads[0], NULL);
60     pthread_join(threads[1], NULL);
61     printf("The maximum absolute difference between two adjacent numbers: %d\n",
62           find_max_diff(data, MAX));
63     free(data);
64 }

```

```

zsh@kolp:~/Vscodeproject/UCAS-2025-OS-Theory/os_hw_code/hw5$ ./peterson
The maximum absolute difference between two adjacent numbers: 2

```

图 1: Peterson 算法运行结果

2) 表 3 即为利用 pthread_mutex_lock/unlock() 函数实现上述功能的源码，其中临界区操作同上，已在代码中标出。运行结果如图 2 所示，写入数组的操作用时 37881068 ns。(分析及运行环境在 4) 给出)

Listing 3: 互斥锁实现

```

1 // ...宏定义和库引入同上，略
2 int index = 0;
3 pthread_mutex_t mutex;
4 // ...thread_arg_t 定义同上，略
5 void* write_num(void* arg){
6     thread_arg_t *my_arg = (thread_arg_t *)arg;
7     int *data = my_arg->arr;
8     int cur = my_arg->even_odd;
9     int opp = (cur + 1) % 2;
10    int start, end;
11    while (1)
12    {
13        // lock the mutex
14        pthread_mutex_lock(&mutex);
15        /*=====临界区=====*/
16        if (index >= MAX){
17            pthread_mutex_unlock(&mutex);
18            break;// 工作完成，退出循环
19        }
20        start = index;
21        index += CHUNK_SIZE;
22        end = (index > MAX) ? MAX : index;
23        /*=====*/
24        // Unlock the mutex

```

```

25     pthread_mutex_unlock(&mutex);
26     for (int i = start; i < end; i++) {
27         data[i] = i + cur;
28     }
29 }
30
31 // ...find_max_diff 函数定义，略
32 int main(int argc, char const *argv[])
33 {
34     int *data = (int*)malloc(sizeof(int) * MAX);
35     pthread_t threads[N];
36     thread_arg_t args[N]={{.arr = data, .even_odd = 0}, {.arr = data, .even_odd = 1}};
37
38     // Initialize the mutex
39     if (pthread_mutex_init(&mutex, NULL) != 0) {
40         perror("pthread_mutex_init error");
41         return EXIT_FAILURE;
42     }
43     struct timespec start, end;
44     long diff = 0;
45     clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &start);
46     pthread_create(&threads[0], NULL, write_num, (void *)&args[0]);
47     pthread_create(&threads[1], NULL, write_num, (void *)&args[1]);
48     pthread_join(threads[0], NULL);
49     pthread_join(threads[1], NULL);
50     clock_gettime(CLOCK_MONOTONIC, &end);
51     diff = (end.tv_sec - start.tv_sec) * 1000000000L + (end.tv_nsec - start.tv_nsec);
52     printf("Writing array took %ld ns\n", diff);
53     // Destroy the mutex
54     pthread_mutex_destroy(&mutex);
55     printf("The maximum absolute difference between two adjacent numbers: %d\n",
56           find_max_diff(data, MAX));
57     free(data);
58     return 0;
}

```

```

● zsh@kolp:~/VScodeproject/UCAS-2025-OS-Theory/os_hw_code/hw5$ ./mutex
Writing array took 37881068 ns
The maximum absolute difference between two adjacent numbers: 2

```

图 2: 互斥锁运行结果

3) 表 4 即为利用 `__atomic_add_fetch` 原子指令实现上述功能的源码，其中临界区使用指令原子性地完成读取 index、计算 index+CHUNK_SIZE、将新值写入 index、返回旧值的操作。运行结果如图 3 所示，写入数组的操作用时 33531410 ns。

Listing 4: 原子指令实现

```

1 // ...略
2 void* write_num(void* arg){

```

```

3   thread_arg_t *my_arg = (thread_arg_t *)arg;
4   int *data = my_arg->arr;
5   int cur = my_arg->even_odd;
6   int opp = (cur + 1) % 2;
7   int start, end;
8   while (1)
9   {
10      /*=====临界区=====*/
11      start = __atomic_fetch_add(&index, CHUNK_SIZE, __ATOMIC_SEQ_CST);
12      if (start >= MAX) break;
13      end = (start + CHUNK_SIZE > MAX) ? MAX : start + CHUNK_SIZE;
14      /*=====*/
15      for (int i = start; i < end; i++) {
16          data[i] = i + cur;
17      }
18  }
19 }
20 // ... main 函数同上, 略

```

```

● zsh@kolp:~/VScodeproject/UCAS-2025-OS-Theory/os_hw_code/hw5$ ./atomic
Writing array took 33531410 ns
The maximum absolute difference between two adjacent numbers: 2

```

图 3: 原子指令运行结果

4)cpu 配置: CPU 型号 13th Gen Intel(R) Core(TM) i9-13900HX; 逻辑核心数 32; L1d cache 768 KiB; L1i cache 512 KiB; L2 cache 32 MiB; L3 cache 36 MiB;

操作系统版本: Linux 6.6.87.2-microsoft-standard-WSL2

总内存 (RAM): 3.8 GiB

对于数组写入操作，使用互斥锁的用时为 37881068 ns，使用原子指令的用时为 33531410 ns。后者比前者快了约 13%。这是因为使用互斥锁实现，时每次加锁/解锁都需要在用户态和内核态之间进行切换，频繁切换时这是一笔不可忽视的开销；而原子指令有硬件直接实现，没有额外开销。

5.2 现有一个长度为 5 的整数数组，假设需要写一个两线程程序，其中，线程 1 负责往数组中写入 5 个随机数（1 到 20 范围内的随机整数），写完这 5 个数后，线程 2 负责从数组中读取这 5 个数，并求和。该过程循环执行 5 次。注意：每次循环开始时，线程 1 都重新写入 5 个数。

请思考：上述过程能否通过 pthread_mutex_lock/unlock 函数实现？如果可以，请写出相应的源代码，并运行程序，打印出每次循环计算的求和值；如果无法实现，请分析并说明原因。

提交：实现题述功能的源代码和打印结果，或者无法实现的原因分析说明。

解答：不能仅仅依靠 pthread_mutex_lock/unlock 函数实现，因为该过程严格要求 T1 写完后 T2 才能读，而 mutex 仅能保证互斥而不能保证访问顺序。因此需要额外引入条件变量来进行线程同步，经调研发现可以使用 pthread_cond_wait/signal 函数来让线程在等待条件变量时

原子地释放锁并休眠；以及被条件变量唤醒并重获锁。由此实现的程序如表 5 所示，运行结果如图 4 所示，经检查确认求和结果正确。

Listing 5: 原子指令实现

```
1 #include <stdio.h>
2 #include <stdlib.h>
3 #include <pthread.h>
4 #define ARR_LEN 5
5 #define TEST_TIMES 5
6 #define MAX RAND 20
7 pthread_mutex_t mutex;
8 pthread_cond_t cv; // 条件变量
9 int is_written = 0; // 0: T1 可写, 1: T2 可读
10 int test_time = 0;
11 int data[ARR_LEN];
12 void* write_num(void* arg) {
13     int *a = (int *)arg;
14     while (1) {
15         pthread_mutex_lock(&mutex);
16         // 等待 T2 求和完成 (is_written == 0)
17         while (is_written == 1 && test_time < TEST_TIMES) {
18             // T1 释放锁, 进入休眠状态, 等待 cv 信号后重新获取锁
19             pthread_cond_wait(&cv, &mutex);
20         }
21         if (test_time >= TEST_TIMES) {
22             pthread_mutex_unlock(&mutex);
23             break;
24         }
25         printf("---- Test %d ----\n", test_time + 1);
26         printf("Array: ");
27         for (int i = 0; i < ARR_LEN; i++) {
28             a[i] = rand() % MAX + 1;
29             printf("%2d ", a[i]);
30         }
31         printf("\n");
32         is_written = 1;
33         pthread_cond_signal(&cv); // 唤醒 T2
34         pthread_mutex_unlock(&mutex);
35     }
36     return NULL;
37 }
38 void* add_num(void* arg) {
39     int *a = (int *)arg;
40     int sum;
41     while (1) {
42         pthread_mutex_lock(&mutex);
43         // 等待 T1 写入完成 (is_written == 1)
44         while (is_written == 0 && test_time < TEST_TIMES) {
45             // T2 释放锁, 进入休眠状态, 等待 cv 信号后重新获取锁
46         }
47         sum += a[0];
48         pthread_mutex_unlock(&mutex);
49     }
50     return sum;
51 }
```

```
46     pthread_cond_wait(&cv, &mutex);
47 }
48 if (test_time >= TEST_TIMES) {
49     pthread_mutex_unlock(&mutex);
50     break;
51 }
52 // 读取并求和
53 sum = 0;
54 for (int i = 0; i < ARR_LEN; i++) sum += a[i];
55 test_time += 1; // 测试次数+1
56 printf("Sum: %3d\n", sum);
57 is_written = 0;
58 pthread_cond_signal(&cv); // 唤醒 T1
59 pthread_mutex_unlock(&mutex);
60 }
61 return NULL;
}
62 }
63 int main(int argc, char const *argv[]) {
64     if (pthread_mutex_init(&mutex, NULL) != 0 ||
65         pthread_cond_init(&cv, NULL) != 0 ||
66         pthread_cond_init(&cv, NULL) != 0){
67         perror("Synchronization primitive initialization error");
68         return EXIT_FAILURE;
69     }
70     pthread_t threads1, threads2;
71     pthread_create(&threads1, NULL, write_num, (void *)data);
72     pthread_create(&threads2, NULL, add_num, (void *)data);
73     pthread_join(threads1, NULL);
74     pthread_join(threads2, NULL);
75     pthread_mutex_destroy(&mutex);
76     pthread_cond_destroy(&cv);
77     pthread_cond_destroy(&cv);
78     return 0;
79 }
```

```
--- Test 1 ---
Array: 4 7 18 16 14
Sum: 59
--- Test 2 ---
Array: 16 7 13 10 2
Sum: 48
--- Test 3 ---
Array: 3 8 11 20 4
Sum: 46
--- Test 4 ---
Array: 7 1 7 13 17
Sum: 45
--- Test 5 ---
Array: 12 9 8 10 3
Sum: 42
```

图 4: 运行结果