

Producer-Consumer Problem

หัวข้อ

- | | |
|---|---|
| ■ ส่วนที่ 1 Output ผลการรันโค้ด | 1 |
| ■ ส่วนที่ 2 Source code บางส่วนและการอธิบาย | 7 |

ส่วนที่ 1 Output ผลการรันโค้ด

1. แสดงให้เห็นการเกิด Race condition

1.1.การทดลองด้วย Process

Output (ผลการรันโค้ด)

```

...
in:3 out:0 | Count:3 Exp:3 | [ 1 1 1 0 0 ]
in:3 out:1 | Count:2 Exp:2 | [ 0 1 1 0 0 ]
in:4 out:2 | Count:3 Exp:2 | [ 0 0 1 1 0 ]
>>> RACE CONDITION DETECTED (Data Corrupted!) <<<
in:3 out:1 | Count:2 Exp:2 | [ 0 1 1 0 0 ]
in:4 out:2 | Count:3 Exp:2 | [ 0 0 1 1 0 ]
>>> RACE CONDITION DETECTED (Data Corrupted!) <<<

```

คำอธิบายค่าที่แสดง

- in คือ ค่า Index ของ Producer
- out คือ ค่า Index ของ Consumer
- Count คือ Shared value (ค่าที่แบ่งกัน) ใช้บอกจำนวนของ Buffer
- Exp คือ Expect Value (ค่าที่คาดหวัง) ของ Count ใช้เพื่อตรวจสอบ Race condition โดยเฉพาะ

คำอธิบายสิ่งที่เกิดขึ้น

in:4 out:2 | **Count:3 Exp:2** | [0 0 1 1 0] ที่ตำแหน่งนี้เกิดการทำงานของ Producer และ Consumer พร้อมๆ กันโดยแบ่งกรณีเป็นดังนี้

เหตุการณ์ก่อน in:3 out:1 Count:2 Exp:2 [0 1 1 0 0] จะเห็นได้ว่า Count = 2	
Producer เปลี่ยน Count = $2 + 1 = 3$	Consumer เปลี่ยน Count = $2 - 1 = 1$
จริงๆ ผลลัพธ์เกิดได้ทั้ง 3, 1 แต่จากการรันดังกล่าวได้ผลเป็น 3	

ถ้าทำงานแบบ Serial (อนุกรม) หรือไม่เกิดไม่ทำงานพร้อมกันจะได้ผลลัพธ์ที่ถูกต้องดังนี้

- A. Consumer เปลี่ยน Count = $2 - 1 = 1$
- B. Producer เปลี่ยน Count = $1 + 1 = 2$

หรือ

- A. Producer เปลี่ยน Count = $2 + 1 = 3$
- B. Consumer เปลี่ยน Count = $2 - 1 = 1$

แบบนี้จึงจะได้ผลลัพธ์เป็น 2 แบบที่ถูกต้อง

1.2. การทดลองด้วย Thread

Output (ผลการรันโค้ด)

<pre> ... in:2 out:0 Count:2 Exp:2 [1 1 0 0 0] in:2 out:1 Count:1 Exp:1 [0 1 0 0 0] in:3 out:2 Count:0 Exp:1 [0 0 1 0 0] >>> RACE CONDITION DETECTED (Data Corrupted!) <<< </pre>
<pre> in:2 out:1 Count:1 Exp:1 [0 1 0 0 0] in:3 out:2 Count:0 Exp:1 [0 0 1 0 0] >>> RACE CONDITION DETECTED (Data Corrupted!) <<< </pre>

คำอธิบายค่าที่แสดง

เหมือนตอนทดลองด้วย Process 1.1.

คำอธิบายสิ่งที่เกิดขึ้น

in:3 out:2 | Count:0 Exp:1 | [0 0 1 0 0] ที่ตำแหน่งนี้เกิดการทำงานของ Producer และ Consumer พร้อมๆ กันโดยแบ่งกรณีเป็นดังนี้

เหตุการณ์ก่อน in:2 out:1 Count:1 Exp:1 [0 1 0 0 0] จะเห็นได้ว่า Count = 1	
Producer เปลี่ยน Count = 1 + 1 = 2	Consumer เปลี่ยน Count = 1 - 1 = 0
จริงๆ ผลลัพธ์เกิดได้ทั้ง 2, 0 แต่จากการรันดังกล่าวได้ผลเป็น 0	

ถ้าทำงานแบบ Serial (อนุกรม) หรือไม่เกิดไม่ทำงานพร้อมกันจะได้ผลลัพธ์ที่ถูกต้องดังนี้

A. Consumer เปลี่ยน Count = $1 - 1 = 0$

B. Producer เปลี่ยน Count = $0 + 1 = 1$

หรือ

A. Producer เปลี่ยน Count = $1 + 1 = 2$

B. Consumer เปลี่ยน Count = $2 - 1 = 1$

แบบนี้จึงจะได้ผลลัพธ์เป็น 1 แบบที่ถูกต้อง

2. แสดงการใช้ Semaphores

2.1. การทดลองแบบ Process

Output (ผลการรันโค้ด)

```
...  
Produced: 10  
Consumed: 9  
Consumed: 10  
Produced Buffer: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10  
Consumed Buffer: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
```

2.2. การทดลองแบบ Thread

Output (ผลการรันโค้ด)

```
...  
Consumed: 8  
Consumed: 9  
Consumed: 10  
Produced Buffer: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10  
Consumed Buffer: 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10
```

3. ใช้ code จาก midterm ข้อ 6b. เพื่อแสดงการเกิด Deadlock

3.1. การทดลองแบบ Process

Output (ผลการรันโค้ด)

```
โปรแกรมไม่ Print อะไรออกมาเลย
root@MSI:/mnt/c/Users/snext/Desktop/race-condition-in-c/output/problem3# ./"p3-process"
```

3.2. การทดลองแบบ Thread

Output (ผลการรันโค้ด)

```
โปรแกรมไม่ Print อะไรออกมาเลย
root@MSI:/mnt/c/Users/snext/Desktop/race-condition-in-c/output/problem3# ./"p3-thread"
```

ส่วนที่ 2 Source code และการอธิบาย

1. Race Condition ในปัญหา Producer-Consumer

```

1. #define BUFFER_SIZE 5
2.
3. int buffer[BUFFER_SIZE]={0};
4. int count =0;
5. int in=0;
6. int out=0;
7.
8. long total_produced =0;
9. long total_consumed =0;

```

เนื่องจากเราต้องการจะจับผิด Count ว่าผิดหรือไม่? เราจึงมีค่าที่ไม่ได้แชร์กันได้เลย

```

long total_produced =0;
long total_consumed =0;

```

โดยการตรวจสอบค่าพวกนี้เราจะเพิ่มทุกครั้งที Producer, Consumer อัปเดตค่า

```

1. void *producer(void *arg){
2.     while(1){
3.         while(count == BUFFER_SIZE) usleep(100);
4.
5.         buffer[in]=1;
6.         in=(in+1)% BUFFER_SIZE;
7.         total_produced++;
8.         count++;
9.
10.        .
11.        .
12.        .
13.    }
14. }
15.
16.
17.
18.

```

```

1. void *consumer(void *arg){
2.     while(1){
3.         while(count ==0) usleep(100);
4.
5.         buffer[out]=0;
6.         out=(out+1)% BUFFER_SIZE;
7.         total_consumed++;
8.
9.         count--;
10.
11.        .
12.        .
13.        .
14.    }
15. }
16.
17.
18.
19.

```

การตรวจสอบให้พบค่า Count ที่ผิดพลาด เนื่องจากค่า total_produced, total_consumed เป็นค่าที่ไม่ได้แชร์กัน จึงถือว่าเชื่อถือได้ว่าจะเป็นค่า Count ที่แม่นยำเพราะไม่มีทางเกิด Race Condition ที่ค่า total_produced, total_consumed

```
1.int expected_count = total_produced - total_consumed;
```

การตรวจสอบต้องประกอบด้วย

- เช็คค่า count = expected_count ไหม?
- เช็คค่า count > 0 ไหม?
- เช็คค่า count เกิน Buffer ไหม?

```
1.if(count != expected_count || count < 0 || count > BUFFER_SIZE){
2.    exit(1);
3.}
```

```
1.void*producer(void*arg){
2.    while(1){
3.        while(count == BUFFER_SIZE) usleep(100);
4.
5.        buffer[in]=1;
6.        in=(in+1)% BUFFER_SIZE;
7.        total_produced++;
8.        count++;
9.
10.        // ตรวจเช็ค
11.
12.    }
13.}
14.
15.
16.
17.
18.
```

```
1.void*consumer(void*arg){
2.    while(1){
3.        while(count == 0) usleep(100);
4.
5.        buffer[out]=0;
6.        out=(out+1)% BUFFER_SIZE;
7.        total_consumed++;
8.
9.        count--;
10.
11.        // ตรวจเช็ค
12.
13.    }
14.}
15.
16.
17.
18.
```


19.

2. การใช้ Semaphore เขียนตามสไลด์เรียน

```

1. #include <stdio.h>
2. #include <stdlib.h>
3. #include <pthread.h>
4. #include <stdbool.h>
5. #include <semaphore.h>
6. #include <unistd.h>
7.
8. #define BUFFER_SIZE 5
9. #define ITERATIONS 10
10.
11. struct shared_data {
12.     int buffer[BUFFER_SIZE];
13.     int in;
14.     int out;
15.     bool produce_success;
16.
17.     sem_t mutex;
18.     sem_t empty;
19.     sem_t full;
20. };
21.
22. struct shared_data shared;
23.
24. void* producer(void* arg){
25.
26.     int produced_buffer[ITERATIONS];
27.
28.     for(int i = 0; i < ITERATIONS; i++){
29.
30.         int next_produced = i + 1;
31.
32.         //entry section
33.         sem_wait(&shared.empty);
34.         sem_wait(&shared.mutex);
35.
36.         shared.buffer[shared.in] = next_produced;
37.         shared.in = (shared.in + 1) % BUFFER_SIZE;
38.
39.         //exit section
40.         sem_post(&shared.mutex);
41.         sem_post(&shared.full);
42.
43.         produced_buffer[i] = next_produced;
44.         printf("Produced: %d\n", next_produced);
45.     }
46.
47.     sleep(1);
48.
49.     printf("Produced Buffer:");
50.     for(int i = 0; i < ITERATIONS; i++){
51.         printf("%d ", produced_buffer[i]);
52.     }

```

```

53.     printf("\n");
54.
55.     shared.produce_success = true;
56.
57.     pthread_exit(NULL);
58. }
59.
60. void* consumer(void* arg){
61.
62.     int consumed_buffer[ITERATIONS];
63.
64.     for(int i = 0; i < ITERATIONS; i++){
65.
66.         //entry section
67.         sem_wait(&shared.full);
68.         sem_wait(&shared.mutex);
69.
70.         int next_consumed = shared.buffer[shared.out];
71.         shared.out = (shared.out + 1) % BUFFER_SIZE;
72.
73.         //exit section
74.         sem_post(&shared.mutex);
75.         sem_post(&shared.empty);
76.
77.         consumed_buffer[i] = next_consumed;
78.         printf("Consumed: %d\n", next_consumed);
79.     }
80.
81.     while(shared.produce_success){
82.         usleep(1000);
83.     }
84.
85.     printf("Consumed Buffer:");
86.     for(int i = 0; i < ITERATIONS; i++){
87.         printf("%d ", consumed_buffer[i]);
88.     }
89.     printf("\n");
90.
91.     pthread_exit(NULL);
92. }

```

การเขียนนี้รับประกันว่าจะไม่เกิด Race condition โดยรับประกันว่า

- มีแค่ 1 Process/Thread ใน Critical section
- Producer จะเขียนไม่เกิน Buffer และรอ Buffer ว่างก่อนเขียน
- Consumer จะไม่อ่านตอน Buffer ว่าง

3. การเกิด Dead lock ของโจทย์ Midterm

```

1. void* producer(void* arg){
2.
3.     int i =0;
4.     while(1){
5.
6.         int next_produced = i +1;
7.
8.         //entry section
9.         sem_wait(&shared.mutex);
10.
11.         shared.buffer[shared.in]=next_produced;
12.         shared.in=(shared.in+1)% BUFFER_SIZE;
13.
14.         //exit section
15.         sem_wait(&shared.empty);
16.         sem_post(&shared.mutex);
17.
18.         i++;
19.     }
20.
21.     shared.produce_sucess = true;
22.     pthread_exit(NULL);
23. }
24.
25. void* consumer(void* arg){
26.
27.     int consumed_count =0;
28.
29.     while(1){
30.         sleep(1);
31.         sem_wait(&shared.mutex);
32.
33.         int next_consumed = shared.buffer[shared.out];
34.         shared.out=(shared.out+1)% BUFFER_SIZE;
35.
36.         sem_post(&shared.mutex);
37.         sem_post(&shared.empty);
38.
39.         printf("Consumed:%d\n", next_consumed);
40.     }
41.
42.     pthread_exit(NULL);
43. }
44.

```

ล็คผลกการเกิด Deadlock ด้วยการหน่วงเวลา เพื่อให้ Consumer เริ่มช้ามาก ๆ จน Producer ผลิต Buffer จนเต็ม แต่ปัญหาคือ Producer จะต้องรอ empty จาก Consumer แต่ Consumer ก็รอ mutex