Họ và tên: Đặng Thiên Ân

MSSV: 23520003

Lóp: IT007.P110.2

### HỆ ĐIỀU HÀNH BÁO CÁO LAB 5

Tiêu Đề: 23520003-LAB5

Nội dung:

Task 5.4

1> Xong

2> Xong

3> Xong

4> Xong

Task 5.5: Xong

#### Section 5.4

Task name 1: Hiện thực hóa mô hình trong ví dụ 5.3.1.2, tuy nhiên thay bằng điều kiện sau: sells <= products <= sells + [2 số cuối của MSSV + 10]

```
pentakll4002@123123: ~
                                                                                     Q
pentakll4002@123123:~$ gedit Bail.c
pentakll4002@123123:~$ gcc Bail.c -o Bail -lpthread -lrt
pentakll4002@123123:~$ ./Bail
Products = 1
Products = 2
Products = 3
Products = 4
Products = 5
Products = 6
Products = 7
Products = 8
Products = 9
Products = 10
Products = 11
Products = 12
Products = 13
```

Hình 1: Process thực hiện việc cộng Products được chạy trước.

```
Products = 13
Sells = 1
Sells = 2
Sells = 3
Sells = 4
Sells = 5
Sells = 6
Sells = 7
Sells = 8
Sells = 9
Sells = 10
Sells = 11
Sells = 12
Sells = 13
pentakll4002@123123:~$
```

Hình 2: Sau khi đạt giới hạn, Products bị buộc dùng bởi sem wait và Sells được chạy

```
1 /*################
 2 # University of Information Technology
 3 # IT007 Operating System
 4 # Dang Thien An, 23520003
 5 # File: Bai1.c
 6 ##############/
8 #include<stdio.h>
9 #include<semaphore.h>
10 #include<pthread.h>
11
12 int sells = 0, products = 0;
13 sem_t sem1, sem2;
14
15 void *ProcessA(void* mess){
16
      while(1){
           sem_wait(&sem1);
17
18
           sells++;
           printf("Sells = %d\n", sells);
19
20
           sem_post(&sem2);
21
      }
22 }
23
24 void *ProcessB(void* mess){
25
      while(1){
           sem_wait(&sem2);
26
27
           products++;
           printf("Products = %d\n", products);
28
29
           sem_post(&sem1);
      }
30
31 }
32
33 int main()
      sem_init(&sem1, 0, 0);
34
35
      sem_init(&sem2, 0, 13);
36
      pthread_t pA, pB;
      pthread_create(&pA, NULL, &ProcessA, NULL);
37
38
      pthread_create(&pB, NULL, &ProcessB, NULL);
39
      while(1);
40
      return 0;
41
```

Hình 3: Source code bài 1

- Giải thích: sem1 đóng vai trò là điều kiện (sells<=products), sem2 đóng vai trò là điều kiện (products <= sells + 13). Khi chương trình được nạp, giả sử ProcessA được nạp trước. Khi đó A sẽ bị khóa lại với bởi biến sem1 (khởi tạo = 0). Vì vậy ProcessB sẽ được chạy. Products và sem1 (bởi hàm sem\_post) sẽ được tăng lên cho đến khi sem2=0 (được giảm bởi hàm sem\_wait). Khi đó ProcessA sẽ được chạy. Sells và sem2 (bởi hàm sem\_post) sẽ tăng cho đến khi sem1=0 (được giảm bởi hàm sem\_wait). Hai tiến trình này sẽ được lặp đi lặp lại trong 1 vòng lặp vô hạn.

# Task name 2: Chạy thử và tìm ra lỗi khi chạy chương trình 2 thread song song khi:

Chưa được đồng bộ:

```
pentakll4002@123123: ~
pentakll4002@123123:~$ gcc Bai2.c -o Bai2 -lpthread -lrt
pentakll4002@123123:~$ ./Bai2
Nhap so phan tu: 1000
So phan tu trong a = 1
So phan tu trong a = 2
So phan tu trong a = 3
So phan tu trong a = 4
So phan tu trong a = 5
So phan tu trong a = 6
So phan tu trong a = 7
So phan tu trong a = 8
So phan tu trong a = 9
So phan tu trong a = 10
So phan tu trong a = 11
So phan tu trong a = 12
So phan tu trong a = 13
So phan tu trong a = 14
So phan tu trong a = 15
So phan tu trong a = 16
So phan tu trong a = 17
So phan tu trong a = 18
So phan tu trong a = 19
So phan tu trong a = 20
So phan tu trong a = 21
So phan tu trong a = 22
So phan tu trong a = 23
So phan tu trong a = 24
So phan tu trong a = 25
So phan tu trong a = 26
So phan tu trong a = 27
```

Hình 4: Tiến trình sinh ra phần tử và bỏ vào a được chạy trước.

```
₽
                                           pentakll4002@123123: ~
So phan tu trong a = 209
So phan tu trong a = 210
So phan tu trong a = 211
So phan tu trong a = 212
So phan tu trong a = 213
So phan tu trong a = 214
So phan tu trong a = 215
So phan tu trong a = 216
So phan tu trong a = 217
So phan tu trong a = 218
So phan tu trong a = 219
So phan tu trong a = 220
So phan tu trong a = 221
So phan tu trong a = 222
So phan tu trong a sau khi lay ra = 0
So phan tu trong a sau khi lay ra = 221
So phan tu trong a sau khi lay ra = 220
So phan tu trong a sau khi lay ra = 219
So phan tu trong a sau khi lay ra = 218
So phan tu trong a sau khi lay ra = 217
So phan tu trong a sau khi lay ra = 216
So phan tu trong a sau khi lay ra = 215
So phan tu trong a sau khi lay ra = 214
So phan tu trong a sau khi lay ra = 213
So phan tu trong a sau khi lay ra = 212
So phan tu trong a sau khi lay ra = 211
So phan tu trong a sau khi lay ra = 210
So phan tu trong a sau khi lay ra = 209
So phan tu trong a sau khi lay ra = 208
So phan tu trong a sau khi lay ra = 207
```

Hình 5: Lỗi xuất hiện khi chưa đồng bộ.

```
*Bai2.c
  Open ▼ ₁+
1 /*******
 2 # University of Information Technology
3 # IT007 Operating System
4 # Dang Thien An, 23520003
 5 # File: Bai2.c
 6 ************/
 8 #include <stdio.h>
 9 #include <stdlib.h>
10 #include <pthread.h>
11 #include <time.h>
13 int* a;
14 int n;
15 int iNum = 0;
16
17 void Arrange(int *a, int x) {
       if (x == iNum)
    iNum--;
21
           for (int i = x; i < iNum - 1; i++) {</pre>
22
               a[i] = a[i + 1];
23
           iNum--;
24
25
       }
26 }
27
28 void* ProcessA(void* mess) {
      while (1) {
    srand((int) time(0));
29
30
31
           a[iNum] = rand();
32
           iNum++:
33
           printf("So phan tu trong a = %d\n", iNum);
34
       }
37 void* ProcessB(void* mess) {
      while (1) {
    srand((int) time(0));
38
39
           if (iNum == 0) {
    printf("Nothing in array\n");
40
41
           } else {
                int r = rand() % iNum;
                Arrange(a, r);
45
                printf("So phan tu trong a sau khi lay ra = %d\n", iNum);
           }
46
       }
47
48 }
```

Hình 6: Soucre code bài 2a

```
printf("So phan tu trong a sau khi lay ra = %d\n", iNum);
15
16
           }
17
      }
18 }
19
50 int main() {
      printf("Nhap so phan tu: \n");
51
      scanf("%d", &n);
52
53
      a = (int*) malloc(n * sizeof(int));
54
      pthread_t pA, pB;
55
      pthread_create(&pA, NULL, &ProcessA, NULL);
56
      pthread_create(&pB, NULL, &ProcessB, NULL);
57
      while (1);
      return 0;
58
59 }
```

Hình 7.1: Soucre code bài 2a tiếp theo

Đã được đồng bộ:

```
pentakll4002@123123: ~
pentakll4002@123123:~$ gedit Bai2b.c
pentakll4002@123123:~$ gcc Bai2b.c -o Bai2b -lpthread -lrt
pentakll4002@123123:~$ ./Bai2b
Nhap so phan tu: 18
So phan tu trong a = 1
So phan tu trong
                 а
  phan tu trong
                 а
So
  phan
        tu
           trong
So phan tu
           trong
So phan tu trong
                 а
So phan tu trong
                 а
So phan tu trong
                     8
                 а
So phan tu trong
                 а
So phan tu trong a = 10
So phan tu trong a khi lay
So phan tu trong a khi lay ra
So phan tu trong a khi lay
                           ra
  phan tu trong a khi lay
                           ra
   phan tu trong a khi
                       lay
                           ra
                                 0
           trong a khi lay ra =
  phan tu
```

Hình 8: Số phần tử trong a được thêm vào và lấy ra luôn có sự đồng nhất về dữ liệu.

```
pentakll4002@123123: ~
                        khi
                              lay
So
   phan tu
              trong
                                          876543210
                              lay
                         khi
   phan tu
              trong
                      а
                                    ra
                        khi
So
   phan
          tu
              trong
                                   ra
                         khi
                              lay
                                   ra
So
   phan
          THE.
              trong
                        khi
khi
khi
                              lay
lay
So
   phan
          tu
              trong
              trong
So
   phan
          tu
                      а
                                   ra
   phan
                              lay
lay
lay
So
          tu
              trong
                        khi
khi
              trong
                      а
                                   ra
   phan
          tu
   phan
          tu
              trong
   phan
phan
              trong
          tu
          tu
              trong
   phan
phan
              trong
          tu
          tu
              trong
   phan
phan
              trong
          tu
          tu
              trong
   .
phan
              trong
          tu
   phan
          tu
              trong
   .
phan
              trong
          tu
   phan
                           10
          tu
              trong
   phan
          tu
              trong
                      а
                         khi
                              lay
lay
                                   ra
                                          98765432
   phan
          tu
                         khi
              trong
                      а
   phan
          tu
              trong
                      а
                         khi
                              lay
                                   ra
So
   phan
          tu
              trong
                         khi
                              lay
                                    ra
                      а
   phan
              trong
                         khi
                              lay
So
                      а
                                   ra
   phan
          tu
              trong
                         khi
                              lay
So
                                   ra
   phan
              trong
                      а
                         khi
                              lay
                                   ra
So
          tu
So
   phan
              trong
                      а
                         khi
                              lay
                                    ra
So
   phan
          tu
              trong
                      а
                              lay
                                    ra
   phan
          tu
              trong
                              lay
                                          0
```

Hình 9: Tương tự khi 2 bên đổi vị trí.

```
Bai2b.c
 1 /******************
 2 /* University of Information Technology
 3 IT007 Operating System
4 # Dang Thien An, 23520003
 5 # File: Bai2b.c
6 /**************/
 8 #include<stdio.h>
9 #include<stdlib.h>
10 #include<pthread.h>
11 #include<time.h>
12 #include<semaphore.h>
13
14 int *a;
15 int n;
16 int iNum = 0;
17 sem_t sem1, sem2, busy;
18
19 void Arrange(int *a, int x){
        if(x == iNum){
   iNum--;
20
21
22
23
24
25
              for(int i = x; i < iNum-1; i++){
    a[i] = a[i+1];</pre>
26
27
              }
iNum--;
28
29 }
        }
30
31 void* ProcessA(void* mess){
32
         while(1){
             le(1);
sem_wait(&sem2);
sem_wait(&busy);
srand((int)time(0));
a[iNum] = rand();
33
34
35
36
37
              iNum++:
38
              printf("So phan tu trong a = %d\n", iNum);
              sem_post(&sem1);
sem_post(&busy);
39
40
41
42 }
43
44 void* ProcessB(void* mess){
45
        while(1){}
              sem_wait(&sem1);
sem_wait(&busy);
srand((int)time(0));
46
47
48
              if(iNum == 0){
                                                                               C = T-L 108345.0 = 1-4 C-120 = 100
```

Hình 10: Soucre code bài 2b

```
41
        }
42 }
43
44 void* ProcessB(void* mess){
45
        while(1){
             sem_wait(&sem1);
sem_wait(&busy);
46
48
             srand((int)time(0));
49
             if(iNum == 0){
50
                   printf("Nothing in array\n");
51
             else{
52
53
                   int x = rand() % iNum;
54
                   Arrange(a, x);
55
                   printf("So phan tu trong a sau khi lay ra = %d\n", iNum);
56
57
             sem_post(&sem2);
58
             sem_post(&busy);
59
        }
50 }
51
62 int main(){
        printf("Nhap so phan tu: \n");
63
        scanf("%d", &n);
a = (int*)malloc(n*sizeof(int));
54
65
        sem_init(&sem1,0,0);
56
        sem_init(&sem2,0,1);
sem_init(&busy,0,1);
pthread_t pA, pB;
pthread_create(&pA, NULL, &ProcessA, NULL);
pthread_create(&pB, NULL, &ProcessB, NULL);
67
68
69
71
72
        while(1);
73
        return 0;
74 }
```

Hình 11.1: Soucre code bài 2b

- Giải thích: Hàm arrange đóng vai trò sắp xếp lại hàm khi lấy ngẫu nhiên một phần tử trong a ra. Biến sem1 đóng vai trò điều kiện đảm bảo rằng sẽ không thể lấy phần tử trong A khi không có phần tử nào. Biến sem2 đóng vai trò điều kiện đảm bảo rằng sẽ không thể thêm phần tử quá số lượng phần tử được cho phép. Khi chương trình được nạp, giả sử ProcessB được nạp trước sẽ bị khóa bởi biến sem1 (khởi tạo = 0). Khi đó ProcessA được chạy, tiếp tục thêm vào phần tử có giá trị ngẫu nhiên vào a và tăng sem1 (bởi hàm sem\_post) cho đến khi sem2=0 (được giảm bởi hàm sem\_wait). Khi đó ProcessB được chạy, lấy một phần tử ngẫu nhiên trong a ra và tăng sem2 sem1 (bởi hàm sem\_post) cho đến khi sem1 = 0 (được giảm bởi hàm sem\_wait). Hai tiến trình này sẽ được lặp đi lặp lại trong 1 vòng lặp vô hạn.

#### Task name 3: Hiện thực mô hình trong hệ điều hành Linux và nhận xét kết quả.



Hình 12: Kêt quả chạy code bài 3

Lỗi xuất hiện khi chưa được đồng bộ. Process A đã lấy giá trị của biến x ở thời điểm Process B đang tính toán x=15, do đó sau khi Process B kết thúc quá trình chạy thì Process A lập tức in ra kết quả đã tính trước đó.

```
1 /*##################
 2 * University of Information Technology
 3 * IT007.P110.2
 4 * Dang Thien An, 23520003
 5 * File: Bai3.c
 6 ################
 8 #include <stdio.h>
9 #include <semaphore.h>
10 #include <pthread.h>
11
12 int x = 0;
13
14 void *ProcessA(void *mess) {
      while(1) {
16
           X = X + 1;
17
           if (x==20) {
18
                  x = 0:
19
               printf("x(pA) = %d\n", x);
20
           }
      }
21
22 }
23
24 void *ProcessB(void *mess) {
25
      while(1) {
26
           X = X + 1;
27
           if (x==20)
28
                  x = 0;
29
           printf("x(pB) = %d\n", x);
30
      }
31 }
32
33 int main() {
      pthread_t pA, pB;
34
      pthread_create(&pA, NULL, &ProcessA, NULL);
35
36
      pthread_create(&pB, NULL, &ProcessB, NULL);
37
      pthread_join(pA, NULL);
      pthread_join(pB, NULL);
38
39
      return 0;
40 }
```

Hình 13: Soucre code bài 3

## 4. Task name 4: Đồng bộ với mutex để sửa lỗi bất hợp lý trong kết quả của mô hình Bài 3

```
x(pA) = 9
x(pA) = 10
x(pA) = 11
x(pA) = 12
x(pA) = 13
x(pA) = 14
x(pA) = 15
x(pA) = 16
x(pA) = 16
x(pA) = 16
x(pA) = 17
x(pA) = 18
x(pA) = 19
x(pB) = 0
x(pB) = 1
x(pB) = 2
x(pB) = 3
x(pB) = 3
x(pB) = 4
x(pB) = 5
x(pB) = 6
x(pB) = 7
x(pB) = 8
x(pB) = 8
x(pB) = 9
x(pB) = 10
x(pB) = 10
x(pB) = 11
x(pB) = 12
x(pB) = 11
x(pB) = 15
x(pB) = 16
x(pB) = 17
x(pB) = 16
x(pB) = 17
x(pB) = 16
x(pB) = 17
x(pB) = 18
x(pB) = 19
```

Hình 14: Process A kết thúc và lập tức Process B tiếp tục tính toán theo kết quả cuối cùng của Process A

```
X(pB) = 1

X(pB) = 2

X(pB) = 3

X(pB) = 4

X(pB) = 5

X(pB) = 6

X(pA) = 7

X(pA) = 8

X(pA) = 9

X(pA) = 10

X(pA) = 11

X(pA) = 12

X(pA) = 12

X(pA) = 13

X(pA) = 14

X(pA) = 15

X(pA) = 15

X(pA) = 16

X(pA) = 17

X(pA) = 18

X(pA) = 18

X(pA) = 19
```

Hình 15: Tương tự khi Process B kết thúc.

```
1 /*##################
 2 * University of Information Technology
 3 * IT007.P110.2
 4 * Dang Thien An, 23520003
 5 * File: Bai4.c
 6 ##################
 8 #include <stdio.h>
 9 #include <stdlib.h>
10 #include <pthread.h>
12 pthread_mutex_t mutex;
14 void *ProcessA(void *mess) {
15
      while (1) {
16
           pthread_mutex_lock(&mutex);
17
          X = X + 1;
          if (x == 20) {
18
               printf("(pA) = %d\n", x);
19
20
21
          pthread_mutex_unlock(&mutex);
22
      }
23 }
25 void *ProcessB(void *mess) {
26
      while (1)
           pthread_mutex_lock(&mutex);
27
28
          X = X + 1;
           printf("(pB) = %d\n", x);
29
30
          if (x == 20) {
31
               pthread_mutex_unlock(&mutex);
32
33
34
           pthread_mutex_unlock(&mutex);
35
36 }
37
38 int main() {
39
      pthread_t pA, pB;
      pthread_mutex_init(&mutex, NULL);
40
41
      pthread_create(&pA, NULL, &ProcessA, NULL);
42
      pthread_create(&pB, NULL, &ProcessB, NULL);
43
      pthread_join(pA, NULL);
44
      pthread_join(pB, NULL);
45
      pthread_mutex_destroy(&mutex);
46
      return 0;
47 }
48
```

Hình 16: Soucre code bài 4

 Giải thích: biến mutex đóng vai trò là chìa khóa đóng mở vùng tranh chấp, tránh tình trạng process lấy giá trị của biến trong vùng tranh chấp khi 1 process đang chạy làm dữ liệu trở nên không đồng nhất.

#### Section 5.5

Task name 1: Lập trình mô phỏng và đồng bộ trên Ctrong hệ điều hành Linux chương trình theo yêu cầu đề bài:

```
w = x1*x2 = 2

v = x3*x4 = 12

y = v*x5 = 60

z = v*x6 = 72

y = w*z = 144

ans = y+z = 264

w = x1*x2 = 2

v = x3*x4 = 12

y = v*x5 = 60

z = v*x6 = 72

y = w*y = 120

z = w*z = 144

ans = y+z = 264

w = x1*x2 = 2

v = x3*x4 = 12

y = v*x5 = 60

z = v*x6 = 72

y = v*x5 = 60

z = v*x6 = 72

y = v*x5 = 60

z = v*x6 = 72

y = v*x5 = 60

z = v*x6 = 72

y = w*y = 120

z = v*x6 = 72

y = w*y = 120

z = v*x6 = 72

y = w*y = 120

z = v*x6 = 72
```

Hình 17: Kết quả thực thi source code bài 5

Process a) và b) được chạy trước.

Lần lượt các process c) d) e) g) được chạy.

- Giải thích: Các biến sem\_AB, sem\_CD, sem\_EF và sem\_G là các biến semaphore đóng vai trò điều kiện giúp các process khác được chạy. Các biến sem\_CD\_extra và sem\_EF\_extra đóng vai trò điều kiện lần lượt cho các process CD và EF được chạy. Biến busy đóng vai trò là mutex, khóa và mở vùng tranh chấp. Khi chương trình được nạp, Giả sử các Process khác AB được chạy trước:
- + Process G sẽ bị khóa bởi biến sem EF (khởi tạo=0).
- + Process EF sẽ bị khóa bởi biến sem EF extra (khởi tạo=0).
- + Process CD sẽ bị khóa bởi biến sem\_CD\_extra (khởi tạo=0).
- + Process AB sẽ được chạy do biến semG được khởi tạo =1 và khóa vùng tranh chấp.
- + Sau khi AB chạy xong, các điều kiện sẽ được kích hoạt để CD có thể chạy (Các điều kiện này không xung đột với điều kiện ở các process còn lại), đồng thời mở vùng tranh chấp.
- + Sau khi CD chay xong, tiếp tục tương tự với AB khi cho EF chay tiếp.

- + EF chạy xong kích hoạt điều kiện cho G được chạy.
- + G sau khi chạy xong, kích hoạt điều kiện để cho A được chạy tiếp, tiếp tục chương trình như 1 vòng lặp.

```
2 * University of Information Technology
3 * IT007.P110.2
4 * Dang Thien An, 23520003
 5 * File: Bai5.c
 6 ###############
8 #include <stdio.h>
9 #include <stdlib.h>
10 #include <pthread.h>
11 #include <semaphore.h>
13 int x1 = 1, x2 = 2, x3 = 3, x4 = 4, x5 = 5, x6 = 6, v = 0, y0 = 0, z0 = 0, ans z = 0;
14 sem_t semAB, semCD, semCD_extra, semEF, semEF_extra, semG, busy;
16 void* ProcessAB(void* mess) {
      while(1) {
17
18
          sem_wait(&semG);
19
          W = X1 + X2;
20
          V = X3 * X4 + Z0;
          printf("v = %d = %d\n", w, v);
21
22
          sem_post(&semAB);
23
          sem post(&semCD extra);
24
          sem_post(&semCD);
25
      }
26 }
27
28 void* ProcessCD(void* mess) {
29
      while(1) {
30
          sem_wait(&semAB);
31
          sem_wait(&semCD_extra);
32
          sem wait(&busy);
33
          printf("w = %d = %d\n", w, v);
34
          sem post(&semEF);
35
          sem_post(&semCD);
36
          sem_post(&busy);
37
      }
38 }
39
40 void* ProcessEF(void* mess) {
41
      while(1) {
          sem_wait(&semEF_extra);
42
43
          sem wait(&semEF);
44
          sem_wait(&busy);
          y = x5 + x6;
45
          printf("y = %d = %d\n", y, y);
46
          printf("v = %d = %d\n", v, y);
47
48
          sem_post(&semEF_extra);
40
          com post(@comc).
```

Hình 18: Source code bài 5 (Code từ 1 -> 48)

```
printf("v = %d = %d\n", v, y);
47
48
          sem_post(&semEF_extra);
49
          sem_post(&semG);
50
          sem_post(&busy);
51
      }
52 }
53
54 void* ProcessG(void* mess) {
55
      while(1) {
56
          sem_wait(&semEF_extra);
57
          sem_wait(&semG);
58
          sem_wait(&busy);
          ans = y * z + x5;
59
          printf("ans = %d = %d\n", ans, ans);
60
61
          sem_post(&semEF);
62
          sem_post(&busy);
63
      }
64 }
66 int main() {
      pthread_t pAB, pCD, pEF, pG;
      sem_init(&semAB, 0, 0);
68
69
      sem_init(&semCD, 0, 0);
70
      sem_init(&semCD_extra, 0, 0);
71
      sem_init(&semEF, 0, 0);
72
      sem_init(&semEF_extra, 0, 0);
73
      sem_init(&semG, 0, 0);
74
      sem_init(&busy, 0, 1);
75
76
      pthread_create(&pAB, NULL, &ProcessAB, NULL);
77
      pthread_create(&pCD, NULL, &ProcessCD, NULL);
78
      pthread_create(&pEF, NULL, &ProcessEF, NULL);
79
      pthread_create(&pG, NULL, &ProcessG, NULL);
80
81
      while(1);
82
      return 0;
83 }
```

Hình 17: Source code bài 5 (Code từ 48 -> 83)