



HỆ ĐIỀU HÀNH

ÔN TẬP CUỐI KỲ

01/6/2017



Câu hỏi ôn tập chương 5

- Khi nào thì xảy ra tranh chấp race condition?
- Vấn đề Critical Section là gì?
- Yêu cầu của lời giải cho CS problem?
- Có mấy loại giải pháp? Kể tên?



Câu hỏi ôn tập chương 5 (tt)

- Semaphore là gì? Nêu cách hoạt động của semaphore và ứng dụng vào một bài toán đồng bộ?
- Monitor là gì? Nêu cách hoạt động của monitor và ứng dụng vào một bài toán đồng bộ?



BÀI TẬP CHƯƠNG 5



- Xét giải pháp phần mềm do Dekker đề nghị để tổ chức truy xuất độc quyền cho 2 tiến trình. Hai tiến trình P0 và P1 chia sẻ các biến sau:
 - ☐ Var flag : array [0..1] of Boolean; (khởi động là false)
 - □ Turn : 0..1;
- Cấu trúc một tiến trình Pi (i=0 hay 1, và j là tiến trình còn lại như sau:

```
repeat
flag[i] := true;
while flag[j] do
if turn = j then
    begin

end;
    critical_section();
turn:= j;
flag[i]:= false;
non_critical_section();
until false;
```

```
flag[i]:= false;
while turn = j do;
flag[i]:= true;
```

Giải pháp này có thỏa 3 yêu cầu trong việc giải quyết tranh chấp không?



Xét giải pháp đồng bộ hóa sau:

```
while (TRUE) {
int j = 1-i;
flag[i]= TRUE;
turn = i;
while (turn == j && flag[j]==TRUE);
critical-section ();
flag[i] = FALSE;
   Noncritical-section ();
}
```

Giải pháp này có thỏa yêu cầu độc quyền truy xuất không?



Xét hai tiến trình sau:

```
process A {while (TRUE) na = na +1;
process B {while (TRUE) nb = nb +1;}
```

- a. Đồng bộ hóa xử lý của 2 tiến trình trên, sử dụng 2 semaphore tổng quát, sao cho tại bất kỳ thời điểm nào cũng có nb <= na <= nb +10
- b. Nếu giảm điều kiện chỉ có là na <= nb +10, giải pháp của bạn sẽ được sửa chữa như thế nào?
- c. Giải pháp của bạn có còn đúng nếu có nhiều tiến trình loại A và B cùng thực hiện?



Một biến X được chia sẻ bởi 2 tiến trình cùng thực hiện đoạn code sau:

```
do

X = X + 1;

if ( X == 20) X = 0;

while ( TRUE );
```

■ Bắt đầu với giá trị X = 0, chứng tỏ rằng giá trị X có thể vượt quá 20. Cần sửa chữa đoạn chương trình trên như thế nào để đảm bảo X không vượt quá 10?



Xét 2 tiến trình xử lý đoạn chương trình sau:

```
process P1 { A1; A2 }
process P2 { B1; B2 }
```

Đồng bộ hóa hoạt động của 2 tiến trình này sao cho cả A1 và B1 đều hoàn tất trước khi A2 và B2 bắt đầu



Tổng quát hóa câu hỏi 6 cho các tiến trình có đoạn chương trình sau:

```
process P1 { for ( i = 1; i \le 100; i +++) A_i }
process P2 { for ( j = 1; j \le 100; j +++) B_i }
```

Đồng bộ hóa hoạt động của 2 tiến trình này sao cho với k bất kỳ (2<=k<=100), A_k chỉ có thể bắt đầu khi $B_{(k-1)}$ đã kết thúc và B_k chỉ có thể bắt đầu khi $A_{(k-1)}$ đã kết thúc.



Sử dụng semaphore để viết lại chương trình sau theo mô hình xử lý đồng hành:

$$w := x1 * x2$$
 $v := x3 * x4$
 $y := v * x5$
 $z := v * x6$
 $x := w * y$
 $z := w * z$
ans $= y + z$



Câu hỏi ôn tập chương 6

- Deadlock là gì? Cho ví dụ trong thực tế?
- Một tiến trình khi nào gọi là bị deadlock? trì hoãn vô hạn định?
- Khi nào sẽ xảy ra deadlock?
- Các phương pháp giải quyết deadlock?
- Làm gì để ngăn deadlock?
- Làm gì để tránh deadlock?



Câu hỏi ôn tập chương 6 (tt)

- Nêu điều kiện để thực hiện giải thuật Banker?
- Nêu các bước của giải thuật Banker?
- Nêu các bước của giải thuật yêu cầu tài nguyên?
- Nêu các bước giải thuật phát hiện deadlock?
- Khi deadlock xảy ra, hệ điều hành làm gì để phục hồi?
- Dựa trên yếu tổ nào để chấm dứt quá trình bị deadlock?



BÀI TẬP CHƯƠNG 6



- Cho 1 hệ thống có 4 tiến trình P1 đến P4 và 3 loại tài nguyên R1 (3), R2 (2) R3 (2). P1 giữ 1 R1 và yêu cầu 1 R2; P2 giữ 2 R2 và yêu cầu 1 R1 và 1 R3; P3 giữ 1 R1 và yêu cầu 1 R2; P4 giữ 2 R3 và yêu cầu 1 R1
 - ■Vẽ đồ thị tài nguyên cho hệ thống này?
 - □Deadlock?
 - □Chuỗi an toàn? (nếu có)



- Tîm Need?
- Hệ thống có an toàn không?
- Nếu P1 yêu cầu (0,4,2,0) thì có thể cấp phát cho nó ngay không?

	n Allocation	Max	<u>Available</u>
	ABCD	ABCD	ABCD
P_0	0012	0012	1520
P_1	1000	1750	
P_2	1354	2356	
P_3	0632	0652	
P_4	0014	0656	



Sử dụng thuật toán Banker xem các trạng thái sau có an toàn hay không? Nếu có thì đưa ra chuỗi thực thi an toàn, nếu không thì nêu rõ lý do không an toàn?

	Available = (0,3,0,1)		Allocation	Max
b.	Available = (1,0,0,2)		\overline{ABCD}	\overline{ABCD}
		P_0	3014	5117
		P_1	2210	3211
		P_2	3121	3321
		P_3	0510	4612
		P_4	4212	6325



- Trả lời các câu hỏi sau sử dụng giải thuật Banker
- a. Hệ thống có an toàn không? Đưa ra chuỗi an toàn nếu có?
- b. Nếu P1 yêu cầu (1,1,0,0) thì có thể cấp phát cho nó ngay không?
- c. Nếu P4 yêu cầu (0,0,2,0) thì có thể cấp phát cho nó ngay không

<u>Allocation</u>	Max	<u>Available</u>
ABCD	ABCD	ABCD
2001	4212	3321
3121	5252	
2103	2316	
1312	1424	
1432	3665	
	A B C D 2 0 0 1 3 1 2 1 2 1 0 3 1 3 1 2	ABCD ABCD 2001 4212 3121 5252 2103 2316 1312 1424



Câu hỏi ôn tập chương 7

- Chuyển đổi địa chỉ là gì? Địa chỉ nhớ được biểu diễn như thế nào trong quá trình chạy 1 chương trình?
- Khi nào địa chỉ lệnh và dữ liệu được chuyển thành địa chỉ thật?
- Thế nào là dynamic linking? Nêu ưu điểm?
- Thế nào là dynamic loading?
- Nêu cơ chế overlay? Swapping?
- Nêu các mô hình quản lý bộ nhớ?



Câu hỏi ôn tập chương 7 (tt)

- Thế nào là phân mảnh ngoại? Phân mảnh nội? Cho ví dụ?
- Fixed partitioning là gì? Các chiến lược placement?
- Dynamic partitioning là gì? Các chiến lược placement?



Câu hỏi ôn tập chương 7 (tt)

Giả sử bộ nhớ chính được cấp phát các phân vùng có kích thước là 600K, 500K, 200K, 300K (theo thứ tự), sau khi thực thi xong, các tiến trình có kích thước 212K, 417K, 112K, 426K (theo thứ tự) sẽ được cấp phát bộ nhớ như thế nào, nếu sử dụng: Thuật toán First fit, Best fit, Next fit, Worst fit? Thuật toán nào cho phép sử dụng bộ nhớ hiệu quả nhất trong trường hợp trên



Xét một không gian địa chỉ có 12 trang, mỗi trang có kích thước 2K, ánh xạ vào bộ nhớ vật lý có 32 khung trang.

- a. Địa chỉ logic gồm bao nhiều bit?
- b. Địa chỉ physic gồm bao nhiêu bit?
- c. Bảng trang có bao nhiều mục? Mỗi mục trong bảng trang cần bao nhiều bit?



Xét một hệ thống sử dụng kỹ thuật phân trang, với bảng trang được lưu trữ trong bộ nhớ chính.

- a. Nếu thời gian cho một lần truy xuất bộ nhớ bình thường là 200ns thì mất bao nhiều thời gian cho một thao tác truy xuất bộ nhớ trong hệ thống này?
- b. Nếu sử dụng TLBs với hit-ratio là 75%, thời gian để tìm tròn TLBs xem như bằng 0, tính thời gian truy xuất bộ nhớ trong hệ thống



Xét bảng phân đoạn trong hình

Tính địa chỉ vật lý tương ứng với các địa chỉ logic sau đây:

- a. 0.430
- b. 1.10
- c. 2.500
- d. 3.400
- e. 4.112

Segment	Base	Length
0	219	600
1	2300	14
2	90	100
3	1327	580
4	1952	96



Xét một không gian có bộ nhớ luận lý có 64 trang, mỗi trang có 1024 từ, mỗi từ là 2 byte được ánh xạ vào bộ nhớ vật lý có 32 trang:

- a) Địa chỉ bộ nhớ vật lý có bao nhiều bit?
- b) Địa chỉ bộ nhớ luận lý có bao nhiều bit?
- c) Có bao nhiều mục trong bảng phân trang? Mỗi mục chứa bao nhiều bit?



Câu hỏi ôn tập chương 8

- 1. Tại sao cần phải có bộ nhớ ảo?
- 2. Có bao nhiêu kỹ thuật cài đặt bộ nhớ ảo? Mô tả sơ lượt các kỹ thuật đó?
- 3. Các bước thực hiện kỹ thuật phân trang theo yêu cầu?
- 4. Mô tả các giải thuật thay thế trang FIFO, OPT, LRU?
- 5. Giải pháp tập làm việc hoạt động như thế nào?



BÀI TẬP CHƯƠNG 8



Xét chuỗi truy xuất bộ nhớ sau:

1, 2, 3, 4, 2, 1, 5, 6, 2, 1, 2, 3, 7, 6, 3, 2, 1, 2, 3, 6

Có bao nhiều lỗi trang xảy ra khi sử dụng các thuật toán thay thế sau đây, giả sử có lần lượt là 2, 3, 4, 5 khung trang.

- a. LRU
- b. FIFO
- c. Chiến lược tối ưu (OPT)



Một máy tính 32-bit địa chỉ, sử dụng một bảng trang 2 cấp. Địa chỉ ảo được phân bổ như sau: 9 bit dành cho bảng trang cấp 1, 11 bit cho bảng trang cấp 2, và còn lại cho offset. Cho biết kích thước một trang trong hệ thống và địa chỉ ảo có bao nhiều trang



Giả sử địa chỉ ảo 32-bit được phân tách thành 4 trường a, b, c, d. 3 trường đầu tiên được dùng cho bảng trang 3 cấp, trường thứ 4 dành cho offset. Số lượng trang có phụ thuộc vào kích thước của cả 4 trường này không? Nếu không, những trường nào ảnh hưởng đến số lượng trang, những trường nào không ảnh hưởng?



Tóm tắt lại nội dung buổi học

- Deadlock
- Quản lý bộ nhớ
- Bộ nhớ ảo