

Câu 1 : Xét tập các tiến trình sau :

Tiến trình	Thời điểm vào Ready list	Thời gian CPU lần 1	IO lần 1		Thời gian CPU lần 2	IO lần 2	
			Thời gian	Thiết bị		Thời gian	Thiết bị
P1	0	8	5	R1	1	0	Null
P2	2	1	8	R2	2	5	R1
P3	10	6	5	R1	2	3	R2
P4	11	3	20	R2	0	0	Null

Biết rằng mỗi loại thiết bị IO chỉ có 1 thể hiện, và trong mỗi chu kỳ IO, mỗi tiến trình yêu cầu 1 thể hiện duy nhất của một loại thiết bị.

Hãy vẽ sơ đồ điều phối CPU (sử dụng chiến lược SJF không độc quyền), và tài nguyên R1 (sử dụng chiến lược FIFO) cho các tiến trình.

Đáp án:

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18	19	20
CPU	1	1	2	1	1	1	1	1	1		3	2	2	4	1	4	4	3	3	3	3
R1											1	1	1	1	1	2	2	2	2	2	
R2					2	2	2	2	2	2	2	2						4	4	4	4

	21	22	23	24	25	26	27	28	29	30	31	32	33	34	35	36	37	38	39	40
R1	3							3	3											
R2		3	3	3	3	3														

CPU	
0	P1(8)
2	P1(6), P2(1)
3	P1(6)
9	null
10	P3(6)
11	P2(2), P3(5), P4(3)
13	P3(5), P4(3)
14	P1(1), P3(5), P4(2)
15	P3(5), P4(2), P1(end)
17	P3(5)
22	null
27	P3(2)
29	null

R1	
9	P1(5)
13	P1(1), P2(5)
14	P2(5)
19	null, P2(end)
22	P3(5)
27	null

R2	
3	P2(8)
11	null
17	P4(20)
29	P3(3), P4(8)
37	P3(3), P4(end)
40	null, P3(end)

Bài 2:

Thực hiện điều phối theo chiến lược SJF không độc quyền cho các tiến trình sau:

Tiến trình	Vào hệ thống	Vào RL	CPU lần 1	I/O lần 1	CPU lần 2	I/O lần 2	CPU lần 3
P1	0	0.5	1	R1(4)	3		
P2	1	1.5	6	R2(3)	2	R1(4)	1
P3	1	2.5	4	R2(4)	2		
P4	2	2.5	3	R1(3)	1	R1(4)	1

Các tài nguyên được xem như chỉ có duy nhất một thể hiện và việc yêu cầu tài nguyên là độc quyền. Chiến lược điều phối được sử dụng cho tài nguyên là FIFO.

- Trình bày quá trình điều phối.
- Tính thời gian chờ cho các tiến trình.

Bài 3:

Thực hiện điều phối theo chiến lược **SJF không độc quyền** cho các tiến trình sau:

Tiến trình	Thời điểm vào RL	CPU lần 1	I/O lần 1	CPU lần 2	I/O lần 2	CPU lần 3
P1	0	2	4	3		
P2	3	6	3	2	3	2
P3	4	4	4	2		
P4	4	3	4	1	3	2

- Trình bày quá trình điều phối và vẽ sơ đồ điều phối (sơ đồ Gant).
- Tính thời gian chờ cho các tiến trình.

Bài 4:

Khi điều phối với RR ($q=2$):

- P1(4), P6(4) cùng vào RL tại thời điểm 0.5.
- P2(4), P7(4) cùng vào RL tại thời điểm 2.5.
- P3 và P8 cùng hết IO1 tại thời điểm 2.5 chuyển sang CPU2 : P3(4) và P8(4).
- P4(4) và P9(4) cùng vào RL tại thời điểm 3.

Cho biết:

- RL ở ngay sau thời điểm 0.
- RL ở ngay sau thời điểm 2.
- RL ở ngay sau thời điểm 2.5.
- RL ở ngay sau thời điểm 4.

Bài 5: Điều phối theo SJF không độc quyền

Tiến trình	Vào hệ thống	Vào RL	CPU1	I/O1	CPU2	I/O2	CPU3
P1	1.0	1.5	4	2(R2)	3		
P2	1.5	2	3	3(R2)	2		
P3	2	2.5	1	3(R1)	2	2(R2)	3
P4	2.5	3	1	2(R1)	3		

Tính WT_{avg}

Bài 6:

Thực hiện điều phối theo chiến lược SJF không độc quyền cho các tiến trình sau:

Tiến trình	Vào hệ thống	Vào RL	CPU lần 1	I/O lần 1	CPU lần 2	I/O lần 2	CPU lần 3
P1	0.5	0.5	2	R1(4)	3		
P2	1	2.5	6	R2(3)	2	R1(3)	2
P3	3	3.5	4	R2(4)	2		
P4	3.5	4	3	R1(3)	1	R1(3)	2

Các tài nguyên được xem như chỉ có duy nhất một thể hiện và việc yêu cầu tài nguyên là độc quyền. Chiến lược điều phối được sử dụng cho tài nguyên là FIFO.

- Trình bày quá trình điều phối và vẽ sơ đồ điều phối.
- Tính thời gian chờ cho các tiến trình.

Đáp án:

	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14	15	16	17	18
CPU		P1	P1	P2	P4	P4	P4	P1	P1	P1	P4	P3	P3	P3	P3
R1				P1	P1	P1	P1	P4	P4	P4		P4	P4	P4					
R2																			

0.5	P1(2) vào RL , RL = {P1(2)}
1	P1(2) dùng CPU lần 1 (3 hết), RL = {}
2.5	P2(6) vào RL , RL = {P2(6)}
3	P1 hết CPU lần 1 , dùng R1(4) lần 1 (7 hết) P2(6) dùng CPU lần 1(9 hết), RL = {}
3.5	P3(4) vào RL , RL = {P3(4)}
4	P4(3) vào RL , RL = {P3(4), P4(3)} P4(3) cướp CPU của P2(5) đang chạy, (7 hết) RL = {P3(4), P2(5)}
7	P1 hết IO lần 1 , vào RL RL = {P3(4), P2(5), P1(3)} P4 hết CPU lần 1 , dùng R1(3) lần 1 (10 hết) P1(3) dùng CPU lần 2 (10 hết) RL = {P3(4), P2(5)}
10	P4 hết IO lần 1 , vào RL, RL = {P3(4), P2(5), P4(1)} P1 hết CPU lần 2 , P1 kết thúc. P4(1) dùng CPU lần 2 (11 hết) RL = {P3(4), P2(5)}
11	P4 hết CPU lần 2 , dùng R1(3) lần 2 (14 hết) P3(4) dùng CPU lần 1 (15 hết) RL = {P2(5)}
14	P4 hết IO lần 2 , vào RL RL = {P2(5), P4(2)}
...	...