Bát buộc

1

Vector (3, 4, 5, 8, 10) >= vector (3, 1, 5, 9, 9) (1 Điểm)

- Sa Sa
- Dúng

2

Với hệ thống đa cá thể, giải thuật yêu cầu tài nguyên chính là giải thuật chủ nhà băng (1 Điểm)

- Ðúng
 - O Sai

Nhập mã sinh viên *

Nhập câu trả lời của bạn

4

Hệ thống ở trạng thái an toàn khi và chỉ khi mọi chuổi tiến trình đều là chuỗi an toàn (1 Điểm)

O Đúng



Cho hệ thống đa cá thể có trạng thái hiện thời như hình vẽ. Chuỗi <<u>P1</u>, <u>P3</u>, P4, P0, P2> có là chuỗi an toàn không (1 Điểm)

Process	Alloc		M	Max			Need			Available			
	AB	C	A	В	C	A	В	C	Α	В	C		
P0	0 1												
P1	2 0	0					2	2	3	3	2		
P2	3 0	0	9	0	2	6	0	2					
P3	2 1	1				0	1	1					
P4	0 0	2				1.000	3	1					

- Không xác định
- Không



Trong các biện pháp ngăn chặn tắc nghẽn sau, biện pháp nào dễ ảnh hưởng đến việc bảo vệ tính toàn vẹn dữ lieu của hệ thống: (1 Điểm)

- Khi một tiến trình yêu cầu một tài nguyên mới và bị từ chối, nó phải giải phóng tài nguyên đang bị chiếm giữ, saud đó được cấp phát trở lại cùng lần với tài nguyên mới
- Cho phép hệ thống thu hồi tài nguyên từ các tiến trình bị khóa và cấp phát trở lại cho tiến trình khi nó thoát khỏ trạng thái bị khóa
- Tiến trình phải yêu cầu tất cả các tài nguyên trước khi xử lý

10

Cho chuỗi tiến trình <P1, P2, ..., Pn> thoả mãn với mỗi Pi, tài nguyên yêu cầu có thể được cung cấp bởi tài nguyên khả dụng(chưa phân phối cho tiến trình nào) hiện tại và các tài nguyên đang được giữ bởi Pj, với j<i.

Chọn các lập luận để chứng mình chuỗi trên là chuỗi an toàn.

(1 Điểm)

- Khi Pj kết thúc, Pi có thể giành được các tài nguyên cần thiết, thực hiện, rồi trả lại các tài nguyên đó và kết thúc
- Mọi tiến trình đều không sử dụng chung tài nguyên
- Vì không xảy ra deadlock
- Khi Pi kết thúc, P(i+1) có thể giành được tài nguyên cần thiết, v.v.
- Mếu tài nguyên Pi cần đang bị Pj giữ thì nó có thể đợi cho đến khi tất cả các Pj kết thúc.

Lựa chọn các giải pháp xử lý deadlock của HĐH (1 Điểm)

- Hai phát biểu cuối
- Phát hiện
- Khôi phục
- Tránh deadlock
- Ngăn chặn

12

Chọn phát biểu sai về RAG (1 Điểm)

- Với hệ thống đa cá thể, nếu RAG có chu trình thì không deadlock
- Với hệ thống đơn cá thể, nếu RAG có chu trình thì chắc chắn deadlock
- Nếu đồ thị không chu trình thì không xảy ra deadlock



Để ngăn chặn một tắc nghẽn chỉ cần: (1 Điểm)

0	Sự chiếm giữ và yêu cầu thêm tài nguyên không thể chia sẻ
0	Tồn tại một chu kỳ trong đồ thị cấp phát tài nguyên
0	Một trong các điều kiện được nêu trong các đáp án khác không xảy ra
0	Không thu hồi được tài nguyên từ tiến trình đang chiếm giữ chúng
9	Có sử dụng tài nguyên không thể chia sẻ

14

Trong đồ thị cấp phát tài nguyên, tiến trình được thể hiện bằng: (1 Điểm)

Hình vuông
Hình tròn

Hình tam giác

Hình thoi

Để ngăn chặn tắc nghẽn, chúng ta phải đảm bảo tối thiểu một trong các điều kiện gây ra tắc nghẽn không được xảy ra, trong các điều kiện sau thì điều kiện nào có khả năng thực hiện được:

(1 Điểm)

- Sự chiếm giữ và yêu cầu thêm tài nguyên khổ thể chia sẻ
- Có sử dụng tài nguyên không thể chia sẻ
- Tồn tại một chu kì trong đồ thị cấp phát tài nguyên
- Không thu hồi được tài nguyên từ tiến trình đang giữ chúng

16

Chọn các phát biểu đúng về giải thuật chủ nhà băng (1 Điểm)

- Allocation là ma trận thể hiện các tài nguyên mà tiến trình đang giữ các
- Work là vector cho biết các tài nguyên có thể làm việc
- Vector finish cho biết trạng thái kết thúc của các tiến trình
- Need là ma trận làm việc của tiến trình



Chọn các phát biểu sai (1 Điểm)

- Hệ thống ở trạng thái an toàn nếu tồn tại ít nhất 1 chuỗi an toàn
- RAG của hệ thống đơn cá thể, có chu trình thì chắc chắn deadlock
- Hệ thống ở trạng thái an toàn khi và chỉ khi mọi chuỗi đều an toàn
- Với hệ thống đa cá thể, RAG có chu trình thì chắc chắn xảy ra deadlock

19

Chọn phát biểu đúng về Deadlock (1 Điểm)

- Một tiến trình chiếm hữu tài nguyên lâu dài làm cho các tiến trình có nhu cầu sử dụng tài nguyên này luôn ở trạng thái waiting
- Deadlock chỉ gây ra bởi phần cứng máy tính
- Windows không bao giờ xảy ra deadlock
- Tiến trình deadlock là tiến trình đợi một sự kiện không bao giờ xảy ra

Chọn phát biểu đúng về giải thuật chủ nhà băng (1 Điểm)

Sử dụng để kiểm tra một chuỗi có là chuỗi an toàn hay không

Sử dụng để kiểm tra việc cấp phát tài nguyên cho tiến trình

Hỗ trợ cho giải thuật yêu cầu tài nguyên

Cho hệ thống đa cá thể có trạng thái hiện thời như hình vẽ. Chuỗi <P1, P0, P4, P3, P2> có là chuỗi an toàn không (1 Điểm)

Process	Alloc		Max			Need			Available			
	A	В	C	A	В	C	A	В	C	Α	В	C
P0			0									
P1	2	0	0	3	2	2	1	2	2	3	3	2
P2	3	0	0	9	0	2	6	0	2			
P3	2	1	1	2	2	2	0	1	1			
P4	0	0	2	4	3	3	4	3	1			

Không

Có

C Không xác định

Chuỗi tiến trình <P1, P2, ..., Pn> là an toàn nếu với mỗi Pi, tài nguyên yêu cầu có thể được cung cấp bởi tài nguyên khả dụng(chưa phân phối cho tiến trình nào) hiện tại và các tài nguyên đang được giữ bởi Pj, với j<i vì: (1 Điểm)

	Cả 3 đều đúng
æ	Khi Pj kết thúc, Pi có thể giành được các tài nguyên cần thiết, thực hiện, rồi trả lại các tài nguyên đó và kết thúc
	Pi không ảnh hưởng đến các tiến trình khác trong chuỗi
4	Nếu tài nguyên Pi cần đang bị Pj giữ thì nó có thể đợi cho đến khi tất cả các Pj kết thúc

23

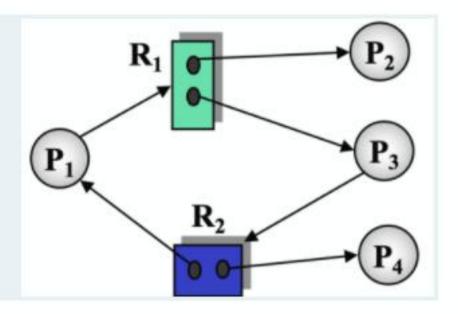
Nếu giải pháp ngăn chặn deadlock được thực hiện thì không cần giải pháp tránh deadlock (1 Điểm)

O Sai

Đúng

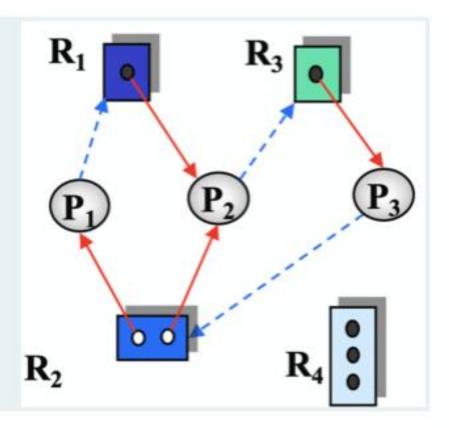
Không xác định

Cho đồ thị phân phối tài nguyên như hình vẽ (1 Điểm)



- Hệ thống deadlock
- Không xác định
- Hệ thống không deadlock

Cho đồ thị phân phối tài nguyên như hình vẽ (1 Điểm)



- Hệ thống deadlock
- Không xác định
- Hệ thống không deadlock

Chọn phát biểu đúng (1 Điểm)

- Chuỗi an toàn là chuỗi có thứ tự các tiến trình mà thực hiện theo thứ tự đó mọi tiến trình đều kết thúc được
- Hệ thống ở trạng thái an toàn vẫn có thể deadlock
- Một trạng thái an toàn nếu hệ thống có thể phân phối các tài nguyên cho mỗi tiến trình theo một vài thứ tự nào đó mà vẫn tránh được deadlock
- Hệ thống ở trạng thái an toàn khi mọi chuỗi đều là chuỗi an toàn

27

Giả sử hệ thống có N tiến trình, để kiểm tra trạng thái an toàn cần chạy giải thuật chủ nhà băng bao nhiều lần trong trường hợp xấu nhất (1 Điểm)

N*N

O 1

(N

ON