			- 1 - 177							
Lớp:			Trường Đại Học	CNTT TPHCM						
Tên:			Khoa Kỹ Thuật N							
MSSV:			Môn: HỆ ĐIỀU HÀNH							
STT:			ĐỀ CUỐI KỲ							
			The	ời gian làm bài: 70'						
(Sinh vi	ên làm bài trực tiếp lên	n đề thi)	(Sinh viên không được sử dụng tài liệu)							
Điểm Số	Điểm Chữ	Giái	m Thị 1 Giám Thị 2							

## I. Trắc Nghiệm (7 điểm, mỗi câu 0.35 điểm):

Sinh viên chọn câu trả lời đúng bằng cách khoanh tròn (O), bỏ chọn bằng cách gạch chéo (⊗), chọn lại bằng cách tô đậm câu đã gạch chéo (●).

### Câu 1:

Xét một hệ thống sử dụng kỹ thuật phân trang, với bảng trang được lưu trữ trong bộ nhớ chính. Thời gian cho một lần truy xuất bộ nhớ bình thường là 300 nanoseconds. Nếu sử dụng TLBs với hit-ratio (tỉ lệ tìm thấy) là 75%, thời gian để tìm trong TLBs xem như bằng 0, tính thời gian truy xuất bộ nhớ trong hệ thống (effective memory reference time)

a. 300ns

b. 375ns

c. 600ns

d. 225ns

## Câu 2:

Cho địa chỉ vật lý là 4100 sẽ được chuyển thành địa chỉ ảo bao nhiêu? Biết rằng kích thước mỗi frame là 1K bytes, và bảng ánh xạ địa chỉ ảo như hình 1.

a. 4100

b. 1024

c. 1028

d. 5124

0

Page Table

#### Câu 3:

Mô hình quản lý bộ nhớ nào gây ra hiện tượng phân mảnh ngoại.

a. Phân vùng cố định

b. Phân trang đơn giản

c. Phân vùng động

d. Phân đoan đơn giản

#### Câu 4:

Chương trình .COM của MS-Dos có thể gán địa chỉ tuyệt đối lúc nào?

a. Load time

b. Run time

c. Compile time

d. Linking time

#### Câu 5:

Giải pháp đồng bộ tiến trình nào không phải theo kiểu "Sleep & Wake up"?

a. Semaphore

b. Monitor

c. Peterson

d. Critical Region

## Câu 6:

Xét một hệ thống sử dụng kỹ thuật phân trang, với bảng trang được lưu trữ trong bộ nhớ chính. Nếu sử dụng TLBs với hit-ratio (tỉ lệ tìm thấy) là 85%, thời gian để tìm trong TLBs là 20 nanosecond, và thời gian cho một lần truy xuất bộ nhớ bình thường là 100 nanoseconds, tính thời gian truy xuất bộ nhớ trong hệ thống (effective memory reference time)

a. 115ns

b. 285ns

c. 132ns

d. 135ns

#### Câu 7:

Uu điểm nào sau đây không phải là ưu điểm của bộ nhớ ảo?

a. Số lượng process trong bộ nhớ nhiều hơn

b. Giúp hệ điều hành quản lý tiến trình dễ dàng

hor

c. Một process có thể thực thi ngay cả khi kích thước của nó lớn hơn bô nhớ thực d. Giảm nhẹ công việc của lập trình viên

### Câu 8:

Cho process P1 (200KB) cấp phát trong bộ nhớ theo phân hoạch có thứ tự như sau: 1 (300KB), 2 (100KB), 3 (250KB), 4 (200 KB). Biết con trỏ đang nằm ở vùng nhớ thứ 2. Hỏi process P1 sẽ được cấp pháp trong vùng nhớ nào, nếu dùng giải thuật next-fit

a. 1

b. 2

c. 3

d. 4

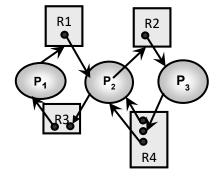
#### Câu 9:

Với độ thị cấp phát tài nguyên như bên dưới (RAG), hỏi có deadlock xảy ra hay không? (với điều kiện mutual exclusion và no preemption được đảm bảo).

a. Có

b. Không

c. Không chắc



## Câu 10:

Giải thuật banker thuộc phương pháp giải quyết deadlock nào sau đây?

a. Deadlock Detection and Recovery

b. Deadlock Prevention

c. Deadlock Avoidance

d. Cả 3 câu đều đúng

Gọi tập hợp các loại tài nguyên  $R = \{\text{Máy in, Băng tử, Đĩa tử, Semaphore, File A}\}$ . Và Hàm ánh xạ  $F: R \rightarrow N$ ; F (Máy in) = 1, F (Băng tử) = 3, F (Đĩa tử) = 5, F (Semaphore) = 4, F (File A) = 7. Cách giải quyết cho vấn đề ngăn chu trình trong quá trình cấp phát tài nguyên thì khi một process yêu cầu 1 thực thể của loại tài nguyên Rj thì nó phải trả lại các tài nguyên Ri với F(Ri) < F(Rj). Xét các chuổi sau, chuổi nào là 1 cấp phát hợp lệ khi dùng các ngăn chu trình trên.

- a. Máy in, Băng Từ, Đĩa từ, Semaphore, File A
- b. Máy in, Đĩa Từ, Băng từ, Semaphore, File A
- c. Băng từ, Semaphore, File A
- d. Máy in, Semaphore, Băng từ.

Dữ liệu dùng cho 2 câu tiếp theo (câu 12 và 13). Xét 3 process P1, P2, P3 thực thi đồng thời, với P1 {A1, A2}; P2 {B1, B2}; P3 {C1, C2}. Sử dụng Semaphore để đồng bộ sao cho B1 thực thi sau A1, C1 và C2 thực thi sau B2.

Câu 12: (vì đề bài không rõ ràng ở câu cú nên sinh viên có thể hiểu theo 2 nghĩa:

```
+TH1: B1 sau A1. C1 và C2 sau B2
```

+ TH2: B1 sau A1 và C1. C2 sau B2

TH2 có thể sử dụng 2 hoặc 3 semaphore.)

Để đồng bộ như yêu cầu đề bài thì cần dùng bao nhiều semaphore

a. 1	b. 2
c. 3	d. 4

Câu 13:

+(TH1)

Đặt các lệnh wait(), signal() sao cho hợp lý để đồng bộ theo yêu cầu đề bài

P1	P2	P3
	wait(a)	wait(b)
A1	B1	C1
signal(a)		
A2	B2	C2
	signal(b)	

+ (TH2 - 2 semaphore)

Đặt các lệnh wait(), signal() sao cho hợp lý để đồng bộ theo yêu cầu đề bài

P1	P2	P3
	wait(a); wait(a)	
A1	B1	C1
signal(a)		signal(a); wait(b)
A2	B2	C2
	signal(b)	

+ (TH2 - 3 semaphore)

Đặt các lệnh wait(), signal() sao cho hợp lý để đồng bộ theo yêu cầu đề bài

P1	P2	Р3
	wait(a); wait(c)	
A1	B1	C1
signal(a)	•••••	signal(c); wait(b)
A2	B2	C2
•••••	signal(b)	•••••

#### Câu 14:

Xét 1 máy tính có không gian địa chỉ 32 bit, và kích thước 1 trang là 1Kbytes. Hỏi bảng trang (page table) có bao nhiêu muc (entry)?

a.  $2^{20}$ c. 2<sup>22</sup> b.  $2^{21}$  $d.2^{23}$ 

### Câu 15:

Trong trường hợp tìm thấy chỉ số trang trong bảng TLB thì trường hợp đó là?

a. TLB hit

b. TLB miss

c. a, b đúng

d. a, b sai

### Câu 16:

Chọn câu trả lời sai về nghịch lý Belady

- trong bộ nhớ chính thì số page fault tăng
- c. Giải thuật OPT khắc phục nghịch lý Belady
- a. Khi tăng số lượng frame cho 1 process b. Nghịch lý Belady chỉ xảy ra trong trường hợp giải thuật FIFO
  - d. Nghịc lý Belady là hiện tượng các trang nhớ của 1 process bị hoán chuyển vào/ra liên tục.

## Câu 17:

"Một biến nguyên có giá trị tương ứng với số lượng tài nguyên bị tranh chấp" là đặc điểm của thuật toán đồng bộ nào?

a. Test and Set

b. Peterson

c. Semaphore

d. Cả 3 đều sai

#### Câu 18

Để ngăn không cho một tắc nghẽn xảy ra (deadlock prevention) chỉ cần?

- a. Có sử dụng tài nguyên không thể chia sẻ
- b.Có sự chiếm giữ và yêu cầu thêm tài nguyên không thể chia sẻ
- c. Không thu hồi được tài nguyên từ tiến trình đang giữ chúng
- d. Tồn tại một chu kỳ trong đồ thị cấp phát tài nguyên
- e. Một trong các điều kiện trên không xảy ra

#### Câu 19

Với địa chỉ logic <p,d> và thanh ghi nền STBR, thanh ghi giới hạn STLR địa chỉ vật lí được tính tương ứng với địa chỉ logic là (chon câu đúng nhất):

b. STBR + p + d

c. STLR - STBR + p + d

d. p + d

### Câu 20:

Thuật toán thay thể trang dùng thời điểm trang sẽ được sử dụng là thuật toán:

a. FIFO

b. LRU

c. Optimal

d. Tất cả đều đúng

# Đề số 2 có 1 câu khác so với đề 1 (đề chuẩn).

## Đề 2- Câu 4:

Xét một hệ thống với 30 bit địa chỉ logic. Nếu kích thước trang là 1K bytes thì kích thước 1 trang là bao nhiều bit, giả sử mỗi mục trong bảng trang chứa 4 bytes.

a. 10

b. 2

c. 30

d. 32

# II. Tự Luận (3 điểm):

Câu 1 (1.5 điểm): Xét hệ thống tại thời điểm  $t_0$  có 5 tiến trình: P1, P2, P3, P4, P5; và 4 loại tài nguyên: R1, R2, R3, R4. Xét trạng thái hệ thống như sau:

		Alloc	ation		Max								
Process	R1	R2	R3	R4	R1	R2	R3	R4					
P1	0	0	1	2	0	0	3	2					
P2	2	0	0	0	2	7	5	0					
P3	0	0	3	4	6	6	5	6					
P4	2	3	5	4	4	3	5	6					
P5	0	3	3	2	0	6	5	2					

Available											
R1	R2	R3	R4								
2	1	2	0								

Tại thời điểm t<sub>0</sub>, áp dụng giải thuật banker tìm chuổi an toàn của hệ thống?

Đề 1	:																
		Alloc	ation	1		M	ax			Ne	ed						
P10	R1	R2	R3	R4	R1	R2	R3	R4	R1	R2	R3	R4	R1	R2	R3	R4	
P1	0	0	1	2	0	0	3	2	0	0	2	0	2	1	2	0	1
<b>P</b> 2	2	0	0	0	2	7	5	0	0	0	5	0	4	7	11	8	4
<b>P</b> 3	0	0	3	4	6	6	5	6	6	6	2	2	6	7	11	8	5
P4	2	3	5	4	4	3	5	6	2	0	0	2	2	1	3	2	2
<b>P</b> 5	0	3	3	2	0	6	5	2	0	3	2	0	4	4	8	6	3
						P1	P4	P5	P2	Р3							
Đề 2	2:																
								_			_	_	_	_			
		Alloc	ation	l		M	ax			Ne	ed			W	ork		
P10	R1	Alloc R2	ation R3	R4	R1	M R2	ax R3	R4	R1	Ne R2	ed R3	R4	R1	We R2	ork R3	R4	
P10	-			_	R1 0			R4 2	R1			R4 0	R1			R4 0	1
	R1	R2	R3	R4	-	R2	R3	_	-	R2	R3	-	-	R2	R3	-	1 4
P1	R1 0	R2 0	R3	R4 2	0	R2 0	R3 2	2	0	R2 0	R3	0	2	R2 1	R3 2	0	
P1 P2	R1 0 2	R2 0 0	R3 1 0	R4 2 0	0	R2 0 7	R3 2 5	2	0	R2 0 0	R3 1 5	0	2	R2 1 7	R3 2 11	0	4
P1 P2 P3	R1 0 2 0	R2 0 0	R3 1 0 3	R4 2 0 4	0 2 6	R2 0 7 6	R3 2 5	2 0 6	0 0 6	R2 0 0 6	R3 1 5 2	0 0 2	2 4 6	R2 1 7 7	R3 2 11 11	0 8 8	4 5

Đề 3	:																
		Alloc	ation	1		M	ax			Ne	ed			W	ork		
PIO	R1	R2	R3	R4	R1	R2	R3	R4	R1	R2	R3	R4	R1	R2	R3	R4	
P1	0	0	1	2	0	0	3	2	0	0	2	0	2	1	2	0	1
P2	2	0	0	0	2	7	5	0	0	0	5	0	4	7	11	8	4
<b>P</b> 3	0	0	3	4	6	6	5	6	6	6	2	2	6	7	11	8	5
P4	2	3	5	4	4	3	5	6	2	0	0	2	2	1	3	2	2
<b>P</b> 5	0	3	3	2	0	6	5	2	0	3	2	0	4	4	8	6	3
						P1	P4	P5	P2	P3							
Đề 4	:																
		Alloc	ation	ı		M	ax			Νe	eed			W	ork		
PIO	R1	R2	R3	R4	R1	R2	R3	R4	R1	R2	R3	R4	R1	R2	R3	R4	
P1	0	0	1	2	0	0	3	2	0	0	2	0	2	1	2	0	1
<b>P</b> 2	2	0	0	0	2	7	5	0	0	0	5	0	4	7	11	8	4
<b>P</b> 3	0	0	3	4	6	6	5	6	6	6	2	2	6	7	11	8	5
P4	2	3	5	4	4	3	5	6	2	0	0	2	2	1	3	2	2
					_		_	_	_			_			_		_
P5	0	3	3	2	0	6	5	2	0	3	2	0	4	4	8	6	3

Câu 2 (1.5 điểm): Các Thầy lưu ý là chuỗi tham chiếu bộ nhớ ở các đề có khác nhau 1 ít về thứ tự của trang nhớ được tham chiếu. Nên đây là bải giải của đề số 1. Các Thầy khi chấm vui lòng để ý các đề khác, đặc biệt là đề số 4 (có 12 lỗi trang)

Giả sử 1 process được phát 4 trang trong bộ nhớ vật lý và 7 trang trong bộ nhớ ảo. Ban đầu process này nạp vào bộ nhớ cả 4 trang này trống. Process truy xuất 7 trang (A, B, C, D, E, F, G) trong bộ nhớ ảo theo thứ tự như sau.

## ABCDEFCAAFFGABGDFF

Vẽ bảng minh họa thuật toán và tính số lỗi trang (page fault) nếu:

a. Process truy xuất chuổi bộ nhớ trên theo giải thuật FIFO.

Acces	ss→	A	В	С	D	Е	F	С	Α	Α	F	F	G	Α	В	G	D	F	F
	1	Α				Е									В				
FIF	2		В				F										D		
Õ	3			C					Α									F	
	4				D								G						

## 11 lỗi trang

b. Process truy xuất chuổi bộ nhớ trên theo giải thuật LRU.

Acces	ss→	A	В	С	D	Е	F	С	Α	Α	F	F	G	Α	В	G	D	F	F
	1	A				E							G						
LR	2		В				F										D		
2	3			C											В				
	4				D			A										F	

## 11 lỗi trang

Trưởng khoa / Trưởng bộ môn

Giáo viên ra đề