BÀI TẬP CHƯƠNG II QUẢN LÍ TIẾN TRÌNH

1./ Xét tập hợp các tiến trình sau:

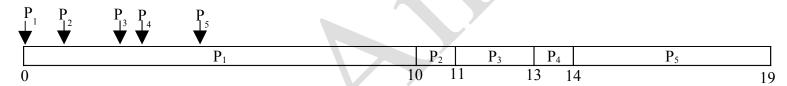
IIIII Sau.			
Tiến trình	Thời điểm vào RL	Thời gian CPU	Độ ưu tiên
\mathbf{P}_1	0	10	3
P_2	1	1	1
P_3	2.5	2	3
P_4	3	1	4
P_5	4.5	5	2

Hãy cho biết kết quả điều phối theo các chiến lược

- FCFS
- SJF
- Round Robin với q = 2
- Độ ưu tiên độc quyền
- Độ ưu tiên không độc quyền
- tính thời gian chờ cho từng tiến trình và thời gian chờ trung bình trong các chiến lược trên.

Giải

a./ FCFS



⇒ Thời gian chờ trung bình = $\frac{37}{5}$ = 7.45

Thời gian chờ:

 P_1 : 0

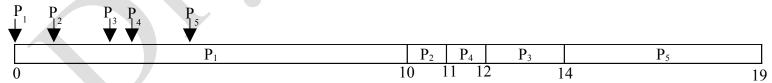
 P_2 : 10 - 1 = 9

 P_3 : 11 – 2.5 = 8.5

 P_4 : 13 - 3 = 10

 P_5 : 14 - 4.5 = 9.5

b./ SJF



⇒ Thời gian chờ trung bình = $\frac{36}{5}$ = 7.2

Thời gian chờ:

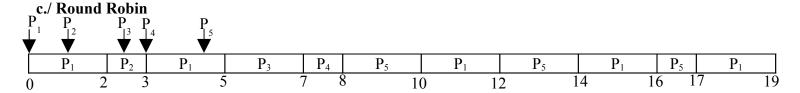
 P_1 : 0

 P_2 : 10 - 1 = 9

 P_3 : 12 - 2.5 = 9.5

 P_4 : 11 – 3 = 8

 P_5 : 14 - 4.5 = 9.5



⇒ Thời gian chờ trung bình = $\frac{25}{5}$ = 5

Thời gian chờ:

$$P_1$$
: 1 + 5 + 2 + 1 = 9

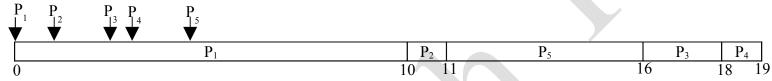
$$P_2$$
: 2 – 1 = 1

$$P_3$$
: 5 – 2.5 = 2.5

$$P_4$$
: 7 – 3 = 4

$$P_5$$
: 8 + 2 + 2 - 4.5 = 7.5

d./ Độ ưu tiên độc quyền



⇒ Thời gian chờ trung bình =

Thời gian chờ:

$$P_1: 0$$

$$P_2$$
: $10 - 9 = 1$

$$P_3$$
: $16 - 2.5 = 13.5$

$$P_4$$
: $18 - 3 = 5$

$$P_5$$
: 11 – 4.5 = 6.5

e./ Độ ưu tiên không độc quyền



⇒ Thời gian chờ trung bình = $\frac{25}{5}$ = 5

Thời gian chờ:

$$P_1$$
: 1 + 7 = 8

$$P_2$$
: 0

$$P_3$$
: $9.5 - 2.5 = 7$

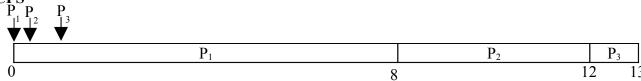
$$P_4$$
: $18 - 3 = 15$

2./ Cho các tiến trình sau:

Tiến trình	Thời điểm vào RL	Thời gian CPU
\mathbf{P}_1	0	8
P_2	0.4	4
P ₃	1	1

Hãy cho biết các kết quả điều phối chiến lược FCFS và SJF và thời gian chờ của từng chiến lược





Thời gian chờ

 $P_1: 0$

 P_2 : 8 - 0.4 = 7.6

 P_3 : 12 - 1 = 11

⇒ Thời gian chờ trung bình = $\frac{18.6}{3}$ = 6.2

b./ SJF



 $P_1: 0$

 P_2 : 9 - 0.4 = 8.6

 P_3 : 8 – 1 = 7

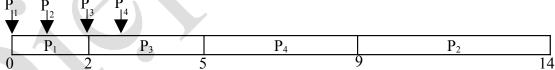
⇒ Thời gian chờ trung bình = $\frac{15.6}{3}$ = 5.2

3./ Điều phối các tiến trình sau theo chiến lược điều phối độ ưu tiên độc quyền.

Tiến trình	Chiều dài CPU burst	Thời điểm vào RL	Độ ưu tiên
\mathbf{P}_1	2	0	2
P_2	5	1	3
P_3	3	2	1
P_4	4	3	0

Tính thời gian chờ cho từng tiến trình và thời gian chờ trung bình.





Thời gian chờ:

 P_1 : 0

 P_2 : 9 - 1 = 8

 $\mathbf{p} \cdot \mathbf{0}$

 P_4 : 5 – 3 = 2

 \Rightarrow Thời gian chờ trung bình = $\frac{10}{4}$ = 2.5

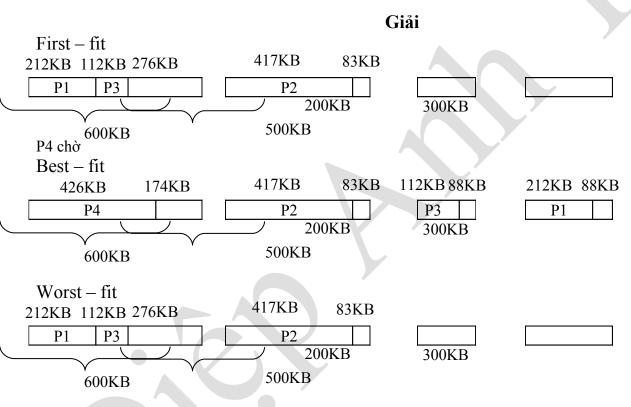
Chú ý:

- FCFS vào trước thực hiện trước.
- SJF tiến trình nào có chiều dài CPU burst ngắn thì thực hiện trước.

- RR mỗi tiến trình chỉ được thực hiện trong một thời gian q nhất định, các tiến trình lần lượt thực hiện xoay vòng.
- Điều phối theo độ ưu tiên độc quyền: có độ ưu tiên nhỏ thực hiện trước.
- Điều phối ưu tiên không độc quyền: giống như trên nhưng nếu đang thực hiện mà xuất hiện tiến trình có độ ưu tiên nhỏ hơn thì phải dùng để nhường cho tiến trình kia thực hiện.

BÀI TẬP CHƯƠNG IV QUẢN LÍ BỘ NHỚ CHÍNH

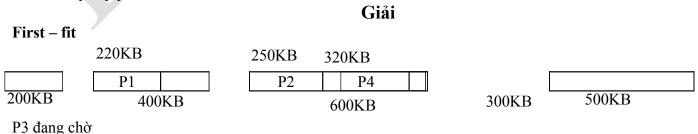
1./ Trong mô hình cấp phát bộ nhớ liên tục, có năm phân mảnh bộ nhớ theo thứ tự với kích thước là 600KB, 500KB, 200KB, 300KB. Giả sử có 4 tiến trình đang chờ cấp phát bộ nhớ theo thứ tự P1, P2, P3, P4. Kích thước tương ứng của các tiến trình trên là: 212KB, 417KB, 112KB, 426KB. Hãy cấp phát bộ nhớ cho các tiến trình trên theo thuật toán First-fit, Best-first, Worst-fit.



P4 chờ

2./ (để kiểm tra) Trong mô hình cấp phát bộ nhới liên tục, có 5 phân mảnh bộ nhớ với kích thước là 200KB, 400KB, 500KB, 500KB. Giả sử có 4 tiến trình đang chờ cấp phát bộ nhớ theo thứ tự P1, P2, P3, P4. Kích thước tương ứng các tiến trình trên là: 220KB, 250KB, 550KB, 320KB.

Hãy cấp phát bộ nhớ cho các tiến trình trên theo thuật toán First – fit và Best – fit.



Best - fit

	250KB		550KI	3	220KB	320KB	
	P2		P3	P1		P4	
400K 200KB		300KB			 -	500KB	

Chú ý: - First – fit :tìm vùng nhớ đầu tiện đủ lớn để chứa tiến trình

- Best fit: tìm vùng nhớ nhỏ nhất mà có thể chứa tiến trình
- Worst fit:tìm vùng nhớ lớn nhất cấp cho tiến trình.
- 3./ Một tiến trình được nạp vào bộ nhớ theo mô hình phân trang với kích thước trang là 1024 byte. Bảng trang như sau:

Hãy chuyển các địa chỉ logic sau thành địa chỉ vật lý: a) 1251; b) 3249

Giải

a) b)
$$a = 1521$$

$$p = 1521 \text{ div } 1024 = 1$$

$$p = 3249 \text{ div } 1024 = 3$$

$$d = 1521 \text{ mod } 1024 = 497$$

$$d = 1521 \text{ mod } 1024 = 177$$

$$f = 5 \text{ (dựa vào bảng trang vì } p = 1)$$

$$A = 5*1024 + 497 = 5617$$

$$f = 6 \text{ (dựa vào bảng trang vì } p = 3)$$

$$A = 6*1024 + 177 = 6321$$

4./ Một tiến trình được nạp vào bộ nhớ theo mô hình phân trang với kích thước trang là 512byte. Bảng trang như sau:

Hãy chuyển các địa chỉ logic sau thành địa chỉ vật lý: a) 689; b) 1613

Chú ý:

Ta có các công thức sau đây:

BÀI TẬP CHƯƠNG V QUẢN LÍ BỘ NHỚ CHÍNH

1./ Xét chuỗi truy xuất bộ nhớ sau:

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

Giả sử bộ nhớ vật lí có 4 khung trang. Minh họa kết quả trình thay thế trang với các thuật toán thay thế sau:

a) FIFO

b) OPT

c) LRU

Giải

a)	FIF	C
a	1 11	\mathbf{v}

1	2	3	4 *	2	1	5 *	6 *	2	1 *	2	3	7	6	3
1)	1	1	1	1	1	(5)	5	5	5	5	3	3	3	3
	2	2	2	2	2	2	6	6	6	6	6	7	7	7
		3	3	3	3	3	3	2	2	2	2	2	6	6
			4	4	4	4	4	4	1	1	1	1	1	1

b) OPT

1 *	2 *	3	4 *	2	1	5 *	6 *	2	1	2	3	7 *	6 *	3
1)	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	7	7	7
	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2
		3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3	3
			4	4	4	(5)	6	6	6	6	6	6	6	6

c) LRU

1	2	3	4	2	1	5	6	2	1	2	3	7	6	3
*	*	*	*			*	*				*	*	*	
①	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	1	6	6
	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2	2
		3	3	3	3	(5)	5	5	5	5	3	3	3	3
			4	4	4	4	6	6	6	6	6	7	7	7

Chú ý:

- Thuật toán FIFO: Trong các trang đang ở trong bộ nhớ, chọn trang chọn trang được nạp vào bộ nhớ trước nhất để thay thế.
- Thuật toán OPT: Chọn trang sẽ lậu được sử dụng nhất trong tương lai để thay thế.
- Thuật toán LRU: Chọn trang lâu nhất chưa được sử dụng

BÀI TẬP CHƯƠNG VI HỆ THỐNG TẬP TIN

1./ Một ổ đĩa C: được định dạng dưới dạng FAT16 gồm có 15 cluster. Kích thước của mỗi cluster là 512 byte, giả sử có bảng FAT sau:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	1	1	1	1	14
										0	1	2	3	
1	-1	0	5	6	8	7	-1	-1	-1	-1	1	-1	1	0
											2		0	7

Thư mục gốc bắt đầu tại cluster 0, tại cluster 0 và cluster 9 xem được các entry như sau:

Filename	Ext	attrib	Start cluster	size
Hdh	doc		11	800
HinhAnh		D	9	
pascal	doc		4	1200

Filename	Ext	attrib	Start cluster	size
Hoguom	Jpg		3	1200
Halong	Jpg		13	700

Hãy vẽ cây thư mục và cho biết các số liệu cluster của từng file và thư mục

Giải

hdh: HDHHinhAnh: HAPascal: PCHoguom: HGHalong: HL

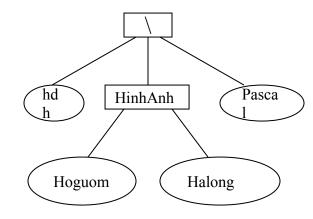
0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
R	R		HG1	PC1	HG2	PC2	PC3	HG3	HA	HL2	HDH1	HDH2	HL1	

Cluster

Cây thư mục:

Các số hiệu cluster của từng file và thư mục:

- hdh: 11, 12 - HinhAnh: 9 - Pascal: 4, 6, 7 - HG: 3, 5, 8 - HL: 13, 10



2./ Một ổ đĩa có 17 cluster, kích thước của mỗi cluster là 1024 byte. Giả sử 17 phần tử đầu của bảng FAT có giá trị cho ở bảng sau:

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	1	1	1	1	1	1	16
											1					
1	2	3	-1	0	0	1	8	9	-1	0	1	-1	1	1	0	-1

|--|

Và 3 entry đầu của Root Dir có giá trị sau:

Filename	Ext	attrib	Start cluster	size
Music		D	11	
Autoexec	bat		6	4032
Vidu	txt	R	7	3018

- a) Cho biết các cluster dữ liệu của thư mục music, tập tin autoxec.bat và vidu.txt
- b) Cho biết nội dung 17 phần tử đầu bảng FAT và 3 entry đầu của Root dir nếu tập tin autoexec.bat và thêm vào tập tin boot.ini có kích thước 4318 byte.

Giải

a./ Music: MS Autoexec: AT Vidu: VD

Root: R

0 5 8 11 12 13 14 1 16 Cluster 0 R R R R AT1 VD1 VD2VD3 MS1 MS2 AT2 AT3 AT4

Các số hiệu

cluster của từng file và thư mục:

MS: 11, 12 AT: 6, 13, 14, 16 VD: 7, 8, 9

> b./ FAT: 0 16 1 0 4 5 -1 1 1 -1 -1 0 0 0 6 1 0 29 13 14

R R R B1 B2 B3 VD1 VD2 VD3 B4 MS1 MS2 B5 AT3 AT4

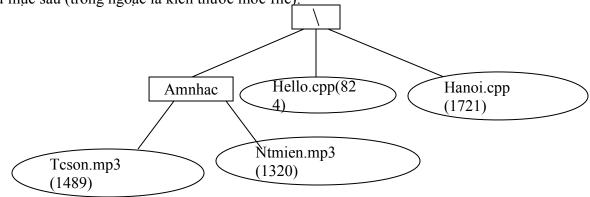
16

Cluster

Bảng giá trị các entry như sau:

Filename	Ext	attrib	Start cluster	size
Music		D	11	
@Autoexec	bat		6	4032
Vidu	txt	R	7	3018
boot	ini	·	4	4318

3./ Một ổ đĩa C: được được định dạng dưới dạng FAT 16 gồm có 15 cluster. Kích thước của mỗi cluster là 512 byte. Giả sử có cây thư mục sau (trong ngoặc là kích thước mớc file):



Một entry trong bằng thư mục chiếm 32 byte. Hãy lập 1 phương án lưu trữ cây thư mục trên bằng cách: a./ Cho biết nội dung 15 phần tự của bằng FAT.

b./ Cho biết nội dung 5 thuộc tính: filename, fileext, attribute, start cluster, sixe của entry trong thư mục gốc và thư mục Amnhac.

Giải FAT: 12

(0	1	2	3	4	5	6	7_	8	9	10	11	12	13	14
	$\mathbf{R} = \mathbf{I}$	AN	HL1	HL2	HN1	HN2	HN3	HN4	TC1	C2	TC3	NT1	NT2	NT3	

Cluster

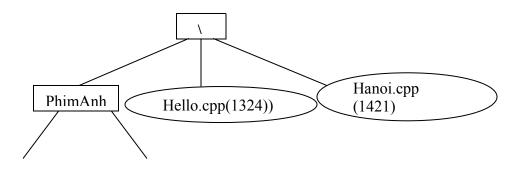
Nội dung của các entry trong thư mục gốc và thư mục Amnhac

Filename	Ext	attrib	Start cluster	size
Amnhac		D	1	
Hello	сср		2	824
hanoi	Сср	R	4	1721

Amnhac

Filename	Ext	attrib	Start cluster	size
Tcson	Mp3		8	1489
ntmien	Mp3		12	1320

4./ Một ổ đĩa C: được được đinh dạng dưới dạng FAT 16 gồm có 15 cluster. Kích thước của mỗi cluster là 512 byte. Gia sử có cây thư mục sau (trong ngoặc là kích thước mớc file):



Kkong.avi (900) 007.avi (1789)

Một entry trong bằng thư mục chiếm 32 byte. Hãy lập 1 phương án lưu trữ cây thư mục trên bằng cách: a./ Cho biết nội dung 15 phần tử của bằng FAT trong phương án của bạn

b./ Cho biết nội dung 5 thuộc tính: filename, fileext, attribute, start cluster, sixe của entry trong thư mục gốc và thư mục PhimAnh.

Giải

a./ FAT:

 0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
-1	-1	3	4	-1	6	7	-1	9	10	11	-1	0	14	-1

0	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10	11	12	13	14
R	PA	HL1	HL2	HL3	HN1	HN2	HN3	007	007	007	007 4		KK1	KK2

Cluster

Nội dung của các entry trong thư mục gốc và thư mục Phimanh

Filename	Ext	attrib	Start cluster	size
Phimanh		D	1	
Hello	сср		2	1324
hanoi	Сср	R	5	1421

Phimanh

Filename	Ext	attrib	Start cluster	Size
007	avi		8	1789
kkong	Avi		13	900