

PHẦN BÀI TẬP

QUẢN LÝ FILE TRONG MS-DOS

Bài 1. Bảng phân chương ở Master Boot của một hệ thống đĩa có nội dung như sau:

8001010001071464140000000C3F0000
0000016551071496203F0000401F0000
000001975107542C605E0000C05D0000
0000412D510754F420BC0000007D0000

Hỏi hệ thống đĩa được chia thành mấy partition, xác định địa chỉ vật lý đầu, địa chỉ vật lý cuối và kích thước của mỗi partition.

Bài 2. Bảng phân chương ở Master Boot của một hệ thống đĩa có nội dung như sau:

80010100010B0F780F00000005550000
00000179510B4F2C14550000907E0000
0000412D510B4F90A4D3000050460000
00004191510B4FFEF4190100584D0000

Hỏi hệ thống đĩa được chia thành mấy partition, xác định địa chỉ vật lý đầu, địa chỉ vật lý cuối và kích thước của mỗi partition.

Bài 3. Bảng tham số ở Bootsector của một hệ thống đĩa có nội dung như sau:

EB3C9057494E444F574E54000202020002F4010000F8C800
240028000002000080320200800029D5135B2444554E472
05051202020204641543332202020

Giải mã khối tham số này

Bài 4. Bảng tham số ở Bootsector của một hệ thống đĩa có nội dung như sau:

EB3C904D5357494E342E3100024001000200020000F8D1003F
0040003F000000041003400800029D5135B244E4F204E414D45
202020204641543136202020

Giải mã khối tham số này

Bài 5. Biết rằng 3 phần tử đầu tiên trong hệ thống quản lý thư mục gốc root có nội dung như sau:

484554484F4E47205359530000000000
0000000000000296D0E71C800A75D0000
424F4F5420202020494E49000000000000
0000000000000198F0AB5AC0129A20000
5649525553202020455845000000000000
000000000000003271012625602A35300000

Giải mã thông tin cho 3 phần tử này và cho biết

- Tên tập tin (ngắn và dài).
- Kích thước tập tin.
- Cluster đầu tiên lưu trữ tập tin.
- Thuộc tính tập tin.
- Ngày tháng năm tạo tập tin.
- Thời gian (giờ phút giây) tạo tập tin.

Bài 6. Một hệ thống đĩa được chia thành 64 đầu đọc. Số track trên mỗi đầu đọc là 100. Số sector trên 1 track là 51. Giả sử hệ thống quy định cứ 3 sector liên tiếp tạo thành 1 cluster (các cluster được đánh số thứ tự bắt đầu từ 1). Bảng FAT 1 gồm 200 sector và bắt đầu từ sector thứ 3 (các sector được đánh số thứ tự bắt đầu từ 1). Bảng FAT 2 bắt đầu tiếp ngay sau bảng FAT 1.

- Xác định địa chỉ vật lý của sector cuối cùng của bảng FAT 1, FAT 2.
- Hệ thống muốn đọc dữ liệu của cluster thứ 20. Hỏi cần phải đọc những sector có địa chỉ vật lý là bao nhiêu.

QUẢN LÝ TIẾN TRÌNH

Bài 1. Giả sử hệ thống thực hiện chế độ lập lịch vòng tròn (Round Robin) với lượng tử thời gian (quantum) bằng 3. Trong hệ thống có 3 tiến trình, biết rằng thời điểm kích hoạt và thời gian thực hiện được cho trong bảng sau:

Tiến trình	Thời điểm kích hoạt	Thời gian thực hiện
P ₀	0	5
P ₁	1	7
P ₂	4	4

Vẽ bảng mô tả thứ tự thực hiện và chờ đợi của các tiến trình theo trình tự thời gian. Tính thời gian chờ đợi trung bình của 3 tiến trình.

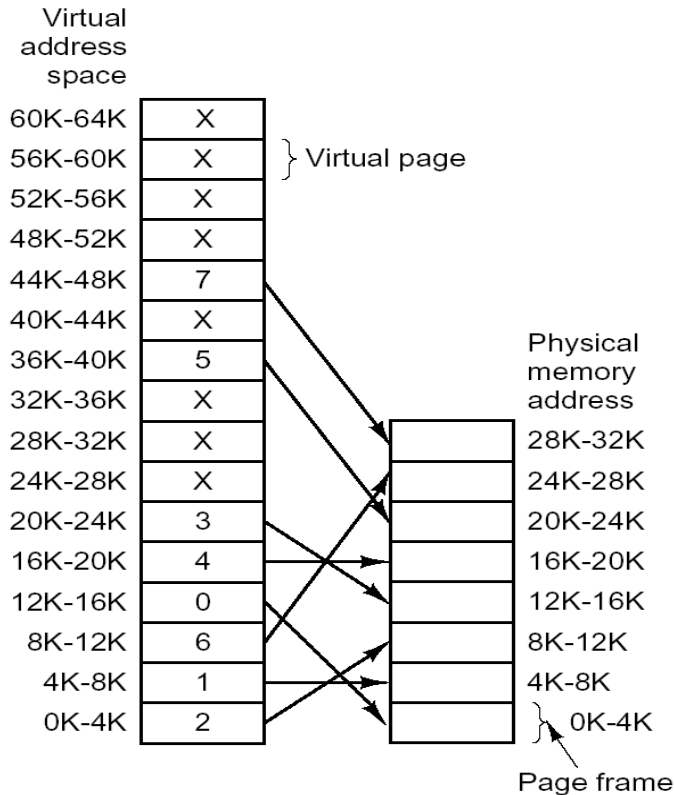
Bài 2. Giả sử hệ thống thực hiện chế độ lập lịch vòng tròn (Round Robin) với lượng tử thời gian (quantum) bằng 3. Trong hệ thống có 3 tiến trình, biết rằng thời điểm kích hoạt và thời gian thực hiện được cho trong bảng sau:

Tiến trình	Thời điểm kích hoạt	Thời gian thực hiện
P ₀	0	7
P ₁	2	5
P ₂	4	6

Vẽ bảng mô tả thứ tự thực hiện và chờ đợi của các tiến trình theo trình tự thời gian. Tính thời gian chờ đợi trung bình của 3 tiến trình.

QUẢN LÝ BỘ NHỚ

Bài 1



Xét một hệ thống quản lý bộ nhớ phân trang kích thước khung trang là 4k. Tại thời điểm hiện tại, trạng thái của bảng quản lý trang như hình vẽ. Xác định các giá trị địa chỉ vật lý tương ứng với các giá trị địa chỉ ảo sau: 20, 4100, 8300.

Bài 2b

Một máy tính với 32 bit địa chỉ sử dụng cơ chế phân trang 2 mức. Địa chỉ ảo được phân chia thành 3 trường:

- 9 bit dùng để xác định phần tử trong bảng quản lý trang ở mức 1
- 11 bit tiếp theo dùng để xác định phần tử trong bảng quản lý trang ở mức 2
- Trường còn lại dùng làm địa chỉ tương đối.

Xác định kích thước 1 trang.

Bài 3

Giả sử một hệ thống quản lý bộ nhớ phân trang với địa chỉ ảo 32 bit được phân chia thành 4 trường a, b, c, d trong đó a, b, c được dùng để xác định các phần tử trong các bảng quản lý trang ở các mức 1, 2, 3. Trường thứ 4 được dùng làm địa chỉ tương đối trong 1 trang. Hỏi rằng số trang ảo có thể quản lý được phụ thuộc vào kích thước của các trường nào trong số 4 trường trên.

Bài 4.

Một máy tính có 4 khung trang. Thời điểm nạp, thời điểm truy cập cuối cùng, bit R, M của các trang được cho trong bảng dưới

trang	thời điểm nạp	thời điểm truy cập cuối cùng	R	M
0	126	279	0	0
1	230	260	1	0
2	120	272	1	1
3	160	280	1	1

Hỏi khi có lỗi trang xảy ra thì trang nào sẽ bị thay thế trong các chiến lược

- NRU
- FIFO
- LRU
- Second chance
- Vòng tròn

Bài 5

Một hệ thống quản lý bộ nhớ với 4 khung trang trong bộ nhớ vật lý, giả sử hệ thống chỉ có một tiến trình được chia thành 8 trang ảo được nạp và thực hiện. Ban đầu 4 khung trang đều trống. Giả thiết một chuỗi số hiệu các trang được tham chiếu theo trình tự thời gian như sau: 0172327103. Hỏi có bao nhiêu lần lỗi trang xảy ra trong các chiến lược thay thế trang FIFO, LRU.