

- 07) 선점, 비선점 스케줄링에 대한 설명 중 옳지 않은 것은?
 - ① 프로세스가 프로세서를 강제적으로 탈취할 수 없으면, 이는 비선점 스케줄링 방법이다.
 - ② 실시간 시스템은 보통 선점 스케줄링 방법을 사용한다.
 - ③ 시분할 시스템은 보통 비선점 프로세서 스케줄링 방법을 사용한다.
 - ④ 선점 시스템에서 응답시간을 예측하기가 비선점 시스템보다 용이하다.

- 08) 선점 스케줄링의 특징으로 거리가 먼 것은?
 - ① 우선순위가 높은 프로세스가 프로세서를 먼저 차지하는 방법을 의미한다.
 - ② 빠른 응답시간을 요청하는 시분할 시스템에 유용하다.
 - ③ 선점으로 많은 오버헤드(과부하)를 초래한다.
 - ④ 모든 프로세스의 요청을 공정히 처리한다.

- 09) 비선점 스케줄링 방법에 대한 설명 중 옳지 않은 것은?
 - ① 대화식 시분할 시스템에 적합하다.
 - ② 긴 작업이 짧은 작업을 오랫동안 기다리게 할 때 발생할 수 있다.
 - ③ 프로세스 간의 문맥 교환 횟수가 적고, 보통 일괄 처리 시스템에 적합하다.
 - ④ 한 프로세스가 일단 프로세서를 할당받으면 다른 프로세스가 프로세서를 강제적으로 뺏을 수 없는 방법이다.

- 10) 선점 스케줄링 방법에 대한 설명으로 옳지 않은 것은?
 - ① 대화식 시분할 시스템에 적합하다.
 - ② 긴급하고 높은 우선순위의 프로세스들을 빠르게 처리할 수 있다.
 - ③ 일단 프로세서를 할당받으면 다른 프로세스가 프로세서를 강제적으로 뺏을 수 없는 방법이다.
 - ④ 선점을 위한 시간 배당에 인터럽트용 타이머 클록이 필요하다.

- 11) 선점 스케줄링과 비선점 스케줄링에 대한 비교 설명 중 옳은 것은?
 - ① 선점 스케줄링은 이미 할당된 CPU를 다른 프로세스가 강제로 빼앗아 사용할 수 없다.
 - ② 선점 스케줄링은 상대적으로 과부하가 적다.
 - ③ 비선점 스케줄링은 시분할 시스템에 유용하다.
 - ④ 비선점 스케줄링은 응답시간의 예측이 용이하다.

- 12) 선점 방법과 대비하여 비선점 스케줄링 방법에 대한 설명으로 옳지 않은 것은?
 - ① 모든 프로세스의 요청을 공정히 처리한다.
 - ② 응답시간의 예측이 용이하다.
 - ③ 많은 오버헤드를 초래할 수 있다.
 - ④ 프로세서의 사용 시간이 짧은 프로세스들이 사용 시간이 긴 프로세스들 때문에 오래 기다려야 할 때가 발생할 수 있다.

14) 다음 표와 같은 작업 3개에 선입선처리(FCFS) 알고리즘을 적용할 때, 임의의 순서로 얻을 수 있는 최대 평균 반환시간을 T, 최소 평균 반환시간을 t라고 가정하면 T-t의 값은?

작업	실행 시간
P1	9
P2	6
P3	12

1 3



3 5

(4) 6

P3	P1	P2	
0	12	21	27

$$(12+21+27)/3$$

$$(6+15+27)/3$$

15) FIFO 방법을 적용하여 스케줄링 했을 때 다음 작업들의 평균 반환시간은? (단, 문맥 교환 시간은 무시한다.)

작업	도착 시간	실행 시간
А	0	6
В	1	3
С	2	1
D	3	8

1 9.25

2 8.25

③ 7.75

4 7.25

$$(6+8+8+15)/4$$

16) FIFO 스케줄링에서 작업 3개의 도착 시간과 프로세서 버스트(프로세서 사용 시간)는 다음 표와 같다. 이때 모든 작업의 평균 반환시간은?(단, 소수점 이하는 반올림 처리한다.)

작업	도착 시간	프로세서 버스트
1	0	13
2	3	35
3	8	25

1 16

2 20

333

4 41

1	2	3		(13+45+65)/3
0	13	48	73	

잠깐 quiz

- 1. 페이지 크기가 4KB이고 메모리 크기가 256KB인 메모리 페이징 시스템이 있다고 가정하여 다음 질문에 답하시오.
- ① 페이지 프레임 수는? 256KB/4KB = 64개
- ② 이 메모리 주소를 해결하는 데 필요한 비트는? 256KB = 2^{18} byte, 18비트
- ③ 페이지 번호에 사용하는 비트와 페이지 오프셋에 사용하는 비트는? 페이지 번호 = 6비트, 페이지 오프셋 = 12비트
- 2. 페이지 크기가 1KB라고 가정하면, 다음 주소 참조에서 페이지 번호와 오프셋은? (10진수로 제공한다.)
- ① 2375 0000 10 01 0100 0111 페이지 번호 : 2, 페이지 오프셋 : 327
- ② 19366 0100 10 11 1010 0110 페이지 번호: 18, 페이지 오프셋: 934

- 10) 통합과 압축에 대한 설명으로 틀린 것은?
- ① 인접한 공백들을 하나의 공백으로 합하는 과정을 통합이라고 한다.
- ② 사용하는 기억장소를 주기억장치의 한쪽 끝으로 옮기는 것을 압축이라고 한다.
- ③ 압축은 단편화의 해결 방안이 될 수 없다.
 - ④ 압축 후에는 하나의 커다란 공백이 생기게 된다.

- 12) 기억장소의 압축 방법에 대한 설명으로 틀린 것은?
- ① 여러 위치에 분산된 단편화된 공간을 주기억장치의 한쪽 끝으로 옮겨서 큰 가용 공간을 만든다.
- ② 기억장소 압축은 일종의 쓰레기 수집(garbage collection) 작업이다.
- ③ 프로그램을 효율적으로 활용하는 데 사용한다.
- ⑤ 통합(coalescing) 방법이라고도 한다.

- 28) 기억장치 배치 전략과 그에 대한 설명으로 옳게 짝지어진 것은?
- ① 최적 적합: 가용 공간 중에서 가장 작은 공백이 남는 부분에 배치
 - ② 최고 적합: 가용 공간 중에서 가장 마지막 분할 영역에 배치
 - ③ 최초 적합: 가용 공간 중에서 가장 큰 공백이 남는 부분에 배치
 - ④ 최악 적합: 가용 공간 중에서 첫 번째 분할 영역에 배치

29) 새로 들어온 프로그램과 데이터를 주기억장치 내의 어디에 놓을지 결정하는 주기억장치 배치전략에 해당하지 않는 것은?

1 best-fit

② worst-fit

3 first-fit

(4) last-fit

36) 빈 기억 공간의 크기가 20K, 16K, 8K, 40K일 때, 기억장치 배치 전략으로 worst-fit과 best-fit을 각각 사용하여 17K 프로그램을 적재하면 내부 단편화의 크기는 각각 얼마인가?

1 20K, 67K



3 24K, 64K

44K, 23K

- 41) 페이징 방법에 대한 설명으로 옳지 않은 것은?
- ① 다양한 크기의 논리적인 단위로 프로그램을 나눈 후 기억장치에 적재하여 실행한다.
 - ② 주소를 변환하려면 페이지의 위치 정보가 있는 페이지 맵 테이블이 필요하다.
 - ③ 주기억장치의 이용률과 다중 프로그래밍의 효율을 높일 수 있다.
 - ④ 가상기억장치 구현 방법으로 사용한다.

- 42) 페이징 방법에 대한 설명으로 옳지 않은 것은?
- ① 동적 주소 변화 방법을 사용하여 다중 프로그래밍의 효과를 증진시킨다.
- ② 내부 단편화가 발생하지 않는다.
 - ③ 프로그램을 동일한 크기로 나눈 단위를 페이지라고 하며, 이 페이지를 블록으로 사용하는 방법이다.
 - ④ 페이지 맵 테이블이 필요하다.

- 44) 세그먼테이션 방법에 대한 설명으로 옳은 것은?
- ① 각 세그먼트의 크기는 같다.
- ② 내부 단편화가 발생한다.
- ③ 외부 단편화가 발생한다.
 - ④ 공유가 불가능하다.

- 48) 페이징 방법과 세그먼테이션 방법에 대한 설명으로 옳지 않은 것은?
- ① 페이징 방법에서는 주소를 변환하려면 페이지 맵 테이블이 필요하다.
- ② 프로그램을 일정한 크기로 나눈 단위를 페이지라고 한다.
- ③ 세그먼테이션 방법에서는 작업 하나를 크기가 각각 다른 여러 논리적인 단위로 나눠 사용한다.
- ④ 세그먼테이션 방법에서는 내부 단편화가, 페이징 방법에서는 외부 단편화가 발생할 수 있다.

56) 아래 세그먼트 테이블을 참고하여 오른쪽 ①~⑥의 논리적 주소에서 물리적 주소를 구하시오.

세그먼트	기본	길이
0	219	600
1	2300	14
2	90	100
3	1327	580
4	1952	96

④, ⑥ 은 세그먼트 실패로 운영체제로 넘어간다.

$$(1) 0,430 => 219 + 430 = 649$$

$$(2)$$
 1, 10 => 2300 + 10 = 2310

$$4 \ 2,500 => 90 + 500 = 590$$

$$\bigcirc$$
 4, 112 => 1952 + 112 = 2064

1. 주기억장치 관리기법 중 "Best Fit" 기법 사용 시 20K의 프로그램은 주기억장치 영역 번호 중 어느 곳에 할당되는가?

영역번호	영역크기	상태
1	25K	공백
2	21K	사용 중
3	18K	공백
4	23K	공백

- ① 영역 번호 1
- ② 영역 번호 2
- ③ 영역 번호 3
- ④ 명역 번호 4

2. 기억장치 배치 전략 중 프로그램이나 데이터가 들어갈 수 있는 크기의 빈 영역 중에서 단편화를 가장 많이 남기는 분할영역에 배치시키는 기법은?

1 FIRST FIT

② WORST FIT

③ LARGE FIT

4 BEST FIT

3. 실행되어야 할 작업의 크기가 커서 사용자 기억 공간에 수용될 수 없을 때 작업의 모든 부분들이 동시에 주기억 장소에 상주해 있을 필요가 없다. 이때 작업을 분할하여 필요한 부분만 교체하는 방법을 무엇이라 하는가?

① 구역성(locality)

② 압축(compaction)

③ 재배치(relocation)

④중첩(overlay)

- 4. 페이지 크기에 대한 설명으로 가장 옳지 않은 것은?
 - ① 페이지 크기가 클 경우 전체적인 입출력 효율성이 증가된다.
 - ②페이지 크기가 작을 경우 페이지 맵 테이블의 크기가 작아지고 매핑 속도가 빨라진다.
 - ③ 페이지 크기가 클 경우 프로그램 수행에 불필요한 내용까지도 주기억장치에 적재될 수 있다.
 - ④ 페이지 크기가 작을 경우 디스크 접근 횟수가 많아진다.

- 5. 여러 개의 큐를 두어 낮은 단계로 내려갈수록 프로세스의 시간 할당량을 크게 하는 프로세스 스케줄링 방식은?
 - ①MFQ(Multi-level Feedback Queue)
 - ② SJF(Shortest Job First)
 - **③ SRT(Shortest Remaining Time)**
 - **4** Round Robin

6. HRN 스케줄링 기법을 적용할 경우 우선순위가 가장 높은 것은?

작업명	대기시간	서비스시간
Α	10	50
В	20	40
С	50	10
D	30	30

1 A

2 B



4 D

7. 프로세스 스케줄링 방법 중 시분할 시스템을 위해 고안되었으며, 타임 슬라이스라는 작은 단위 시간이 정의되고 이 단위 시간 동안 CPU를 제공하는 방법은?

선입선출

② 다단계 큐

- - 라운드 로빈 ④ 다단계 피드백 큐

- 25. 기억장치의 동적 분할 방법에 대한 설명으로 올바르지 않은 것은?
- ① 단편화 현상이 발생하지 않는다.
 - ② 기억장소 활용률이 높아진다
 - ③ 고정 분할 방법에 대해 실행될 프로세스 크기의 제약이 완화된다.
 - ④ 미리 크기를 결정하지 않고 실행할 프로세스의 크기에 맞게 기억장소를 분할하기 때문에 가변 분할 기억장소 배당 방법이라고도 한다.

가상기억장치에 대한 설명으로 가장 옳지 않은 것은?

- ① 컴퓨터시스템의 주기억장치 용량보다 더 큰 저장용량을 주소로 지정할 수 있도록 해준다.
- ② 페이징과 세그먼테이션 기법을 이용하여 가상기억장치를 구현할 수 있다.
- ③ 다중 프로그래밍의 효율을 높일 수 있다.
- ④ 프로세스가 갖는 가상주소 공간상의 연속적인 주소가 실제 기억장치에서도 연속적이어야 한다.

Thank You