운영체제론 기말고사'20

소프트웨어학부

2020년 6월 18일

1. [5]	0 ptsl	다음	글읔	읽고	비카c	ll 알맞는	. 맠음	채우거	나석	ㅓ택히	-라
--------	--------	----	----	----	-----	--------	------	-----	----	-----	----

- (a) 자바는 CAS (Compare And Swap) 명령어를 지원하지 않는다. (참)거짓)이다.
- (b) 자바 모니터는 조건변수를 지원하지 않는다. 🔕 /거짓)이다.
- (c) 스레드가 이미 소유한 락을 재소유하기 위해 시도해도 교착상태가 발생하지 않는 락을 _____(이)라고 부른다.
- (d) Deadlock (prevention / av finance / detection / ignorance) 방식은 프로세스가 앞으로 어떤 자원이 얼마나 필요한 지에 대한 사전 정보를 이용한다.
- (e) 대부분의 OS는 deadlock (prevention / avoidance / detection / ignorance) 방식을 사용하다.
- (f) 식사하는 철학자 문제를 해결하기 위해 젓가락을 두 개 다 집을 수 있을 때만 집 는 것은 교착상태가 일어나기 위한 4가지 필요조건 가운데 _____ 조건을 막기 위함이다.
- (g) 자원의 고유번호에 따라 오름차순으로 요청하게 하는 것은 교착상태가 일어나기 위한 4가지 필요조건 가운데 조건을 막기 위함이다.
- (h) 자원할당 그래프에서 사이클이 존재하면 교착상태가 일어났음을 의미한다. (참/ 거짓)이다.
- (i) TLB는 캐시의 일종으로 병렬검색이 가능한 메모리이다.
- (j) 인텔 x86 아키텍처는 현재 비트를 주소로 사용하고 있다.
- (k) 해시 페이지 테이블의 연결 리스트에 있는 항목에는 정보가 저장되어 있다.
- (m) 페이지 테이블이 메모리에 있는 페이징 시스템에서 메모리 접근시간이 50 나노초이고, TLB 히트율이 75%이다. TLB 조회 시간을 무시하면, 이 시스템의 유효 메모리접근시간은 ____ 나노초이다.
- (n) FIFO, LFU, MFU, LRU, OPT 중에서 참조열 S의 페이지 폴트 수와 역참조열 S^R 의 페이지 폴트 수가 동일한 알고리즘은 ____이다.
- (o) 프레임의 수를 늘렸는데 오히려 페이지 폴트가 증가하는 현상을 ____(이)라고 부른다.
- (p) N 개의 프레임을 사용했을 때 남아있는 페이지의 집합이 N+1 개의 프레임을 사용했을 때 남아있는 페이지 집합의 부분집합을 항상 만족할 때, 이런 페이지 교체 알고리즘을 _____(이)라고 부른다.
- (q) 2차 기회 페이지 교체 (second-chance page replacement) 알고리즘에서 교체 대상이 되는 페이지의 참조비트가 0이면 _____ 하고, 1이면 ____ 한다.

- (r) 리눅스에서 마이너 페이지 폴트가 메이저 페이지 폴트보다 월등히 높은 이유는 을(를) 많이 활용하고 있다는 증거이다.
- (s) 스레드의 상태를 new, ready, running, waiting, terminated로 구분하자. 실행 중인 스레드가 TLB miss가 발생해서 페이지 테이블에서 물리 주소를 얻었다면 스레드는 실행 상태에서 다른 상태로 변화되나? 만일 그렇다면 어떤 상태로 변화되나?
- (t) 이번에는 실행 중인 스레드에서 페이지 폴트가 발생하면 스레드는 실행 상태에서 다른 상태로 변화되나? 만일 그렇다면 어떤 상태로 변화되나?
- (u) 커널 메모리 할당 방식으로 SLAB을 사용하는 장점은 _____와(과) ____이다.
- (v) _____이(가) 발생하는 이유는 프로세스에 할당된 프레임의 수가 워킹셋 (working set)을 수용할 만큼 충분하지 못해서 지속적으로 페이지 스와핑이 일어나기 때문이다.
- (w) 모바일 운영체제에서는 메모리가 부족할 때 스와핑 대신에 을(를) 사용한다.
- (x) N 개의 디스크가 RAID5에 묶여 있을 때, 저장된 어떤 블록의 일부를 변경하려면 패러티 블록의 변경을 포함해서 모두 _____번의 블록 읽기와 _____번의 블록 쓰기가 필요하다.
- (y) NVM 장치에서 하나의 쓰기가 여러 개의 읽기와 쓰기를 유발하는 현상을 ____(이) 라고 한다.
- 2. [7 pts] 다음은 유한버퍼 (bounded buffer) 문제를 자바 모니터를 사용하여 구현한 것이다. 클래스 속성을 참조하여 remove 메소드를 완성하라.

```
public class BoundedBuffer<E>
{
   private static final int BUFFER_SIZE = 5;
   private int count, in, out;
   private E[] buffer;

   public BoundedBuffer() {
      count = 0;
      in = 0;
      out = 0;
      buffer = (E[]) new Object[BUFFER_SIZE];
   }

   /* Producers call this method */
   public synchronized void insert(E item) {
    }

   /* Consumers call this method */
   public synchronized E remove() {
    }
}
```

- 3. [6 pts] 프로세스 P_1 의 주기는 $p_1 = 50$ 이고, CPU 버스트는 $t_1 = 25$ 이다. 프로세스 P_2 의 주기는 $p_2 = 80$ 이고, CPU 버스트는 $t_2 = 35$ 이다.
 - (a) 이 두 프로세스가 RM (Rate Monotonic) 스케줄링으로 스케줄이 가능한가? 간트 차트를 사용하여 보여라.

- (b) 이 두 프로세스가 EDF (Earliest Deadline First) 스케줄링으로 스케줄이 가능한가? 간트 차트를 사용하여 보여라.
- 4. [7 pts] 다음 표는 어떤 시스템의 자원 할당 현황을 나타낸 것이다. Banker의 알고리즘을 사용하여 물음에 답하라.

	Allocation	Max	<u>Available</u>
	ABC	ABC	ABC
T_0	010	753	3 3 2
T_1	200	322	
T_2	302	902	
T_3^-	211	222	
T_4	002	433	

- (a) 현재 시스템이 안전한 상태에 있음을 보여라.
- (b) T_0 가 (0,2,0)를 요청했다면, 시스템은 이 요청을 받아들일 수 있나?
- (c) T_1 이 (1,0,2)를 요청했다면, 시스템은 이 요청을 받아들일 수 있나?
- 5. [4 pts] 프로그램이 어떤 메모리 주소를 참조했다고 가정하자. 다음의 경우가 발생할 수 있으면 사례를 들고, 불가능한 일이면 그 이유를 간단히 설명하라.
 - TLB miss with no page fault
 - TLB miss with page fault
 - TLB hit with no page fault
 - TLB hit with page fault
- 6. [6 pts] 다음에 주어진 참조열을 프레임이 4개인 LRU와 OPT 페이지 교체 알고리즘에 적용했을 때 각각 몇 개의 페이지 폴트가 발생하는지 그 과정을 보여라.

7. [6 pts] 다음 표는 16 비트 주소체계를 사용하고 페이지의 크기가 4KB인 어떤 시스템의 페이지 테이블이다. '-' 문자는 해당 페이지가 현재 프레임에 할당되지 않았음을 나타낸다. 프레임 넘버는 10진수로 표현되어 있다. 페이지가 조회되면 reference bit가 1로 설정된다.

Frame Number	Reference Bit		
9	0		
-	0		
10	1		
15	0		
6	0		
13	0		
8	0		
12	0		
7	1		
-	0		
5	0		
4	0		
1	1		
0	0		
-	0		
2	0		

- (a) 다음에 열거한 16진수 가상(논리) 주소를 물리 주소로 변환하라.
 - 0x621C
 - 0xBC1A
- (b) 페이지 테이블에 따르면 페이지 폴트가 발생하는 가상 주소의 범위는 어떻게 되나?
- (c) 앞 문제 (a)에서 열거한 주소가 조회된 후에 페이지 폴트가 발생하여 페이지 교체가 필요하게 되었다. LRU 근사치 페이지 교체 알고리즘을 사용한다면 교체 대상이 될 수 있는 페이지 프레임 후보는 어떤 것들인가?
- 8. [14 pts] 다음은 읽는자-쓰는자 문제를 해결하기 위한 의사코드(psuedo-code)로 읽는자를 선호하는 방식이다. 코드를 잘 읽고 물음에 답하라.

```
void *reader(void *arg)
                                      void *writer(void *arg)
{
                                      {
    while (ture) {
                                          while (ture) {
        wait(mutex):
                                              wait(rw_mutex);
        read_count++;
                                              /* writing is performed */
        if (read_count == 1)
            wait(rw_mutex);
        signal(mutex);
                                              signal(rw_mutex);
                                          }
        /* reading is performed */
                                      }
        wait(mutex);
        read_count--;
        if (read_count == 0)
            signal(rw_mutex);
        signal(mutex);
    }
}
```

(a) 앞의 읽는자 선호 방식을 POSIX 조건변수를 사용하여 reader와 writer를 구현 하라. POSIX API는 다음과 같다. 단, 메인 함수, 뮤텍스 락이나 조건변수에 대한 초기화는 생략해도 무방하다.

(b) POSIX 뮤텍스 락을 사용하여 공정한 읽는자-쓰는자 방식을 구현하라. 조건변수나 세마포를 사용해서는 안된다. 단, 메인 함수, 뮤텍스 락에 대한 초기화는 생략해도 무방하다.

 \mathcal{HK}