

수험번호 : () 성 명 : ()

○ ○ ○ ○

【9~10】 다음은 디스트라(Dijkstra)의 식사하는 철학자(Dining Philosophers) 문제에서 철학자 $i(0 \leq i \leq 4)$ 에 대한 프로세스 구조를 정의한 것이다. 프로세스 구조를 보고 물음에 답하시오.

문장번호	프로세스 구조
-	semaphore chopstick[5] = {1, 1, 1, 1, 1};
-	philosopher(int i) {
-	while (TRUE) {
①	think();
②	P(chopstick[i]);
③	P(chopstick[($i+1$) % 5]);
④	eat();
⑤	V(chopstick[($i+1$) % 5]);
⑥	V(chopstick[i]);
-	}
-	}

9. 위의 프로세스 구조에서 교착상태 문제를 해결하기 위하여 동시에 4명의 철학자만이 테이블에 앉도록 하고자 한다. 이를 위하여 새로운 세마포어(semaphore) 변수를 선언하고 프로세스 구조를 변경해야 한다. 새로 선언할 세마포어 변수의 초기값을 쓰고, 세마포어의 P와 V의 연산이 각각 어느 문장 다음에 들어가야 하는지 문장번호를 쓰시오. [3점]

·초기값 : _____ ·P 연산 : _____ ·V 연산 : _____

10. 위의 프로세스 구조에서 발생하는 교착상태를 예방(prevention)하기 위하여 순환대기(circular wait) 조건이 성립되지 않도록 하고자 한다. 이를 위하여 다섯 번째 철학자($i=4$)의 프로세스 구조를 수정한다고 가정하였을 때, 이 철학자의 프로세스 구조에 맞도록 ②번과 ③번 문장을 수정하시오. 단, 수정된 문장에는 i 와 %를 사용하지 마시오. [2점]

②번 문장 : _____ ③번 문장 : _____

11. 다음 조건을 만족하는 컴퓨터에서 CPU가 <표 1>의 접근순서 번호에 따라 순서대로 접근주소의 데이터에 접근한다. 직접 매핑(direct mapping) 캐시 구조에서 접근이 종료되었을 때 적중(hit)한 경우의 접근순서 번호를 모두 나열하고, 캐시의 각 바이트에 대한 최종 접근주소를 쓰시오. 그리고 2-way 세트 어소시어티브(set associative) 캐시 구조에서 접근이 종료되었을 때 적중한 경우의 접근순서 번호를 모두 나열하고, 첫 번째 세트의 각 바이트에 대한 최종 접근주소를 쓰시오. [4점]

<조 건>

- ㉠ 캐시의 크기는 8바이트이며, 초기에 모두 비어 있다.
- ㉡ 데이터 교체가 필요하면 LRU(Least Recently Used) 알고리즘을 사용한다.
- ㉢ 접근주소의 첨자는 물리(physical) 메모리 주소의 하위 3비트를 나타낸다.

<표 1> 메모리 접근순서 및 접근주소

접근순서 번호	①	②	③	④	⑤	⑥	⑦	⑧	⑨	⑩	⑪	⑫	⑬	⑭	⑮
접근주소	A_0	B_0	C_2	D_1	B_0	E_4	F_5	A_0	D_1	G_3	C_2	H_7	I_6	B_0	J_0

·직접 매핑 캐시에서 적중한 접근순서 번호 : _____

·직접 매핑 캐시에서 최종 접근주소 : _____

·2-way 세트 어소시어티브 캐시에서 적중한 접근순서 번호 : _____

·2-way 세트 어소시어티브 캐시에서 최종 접근주소 : _____

