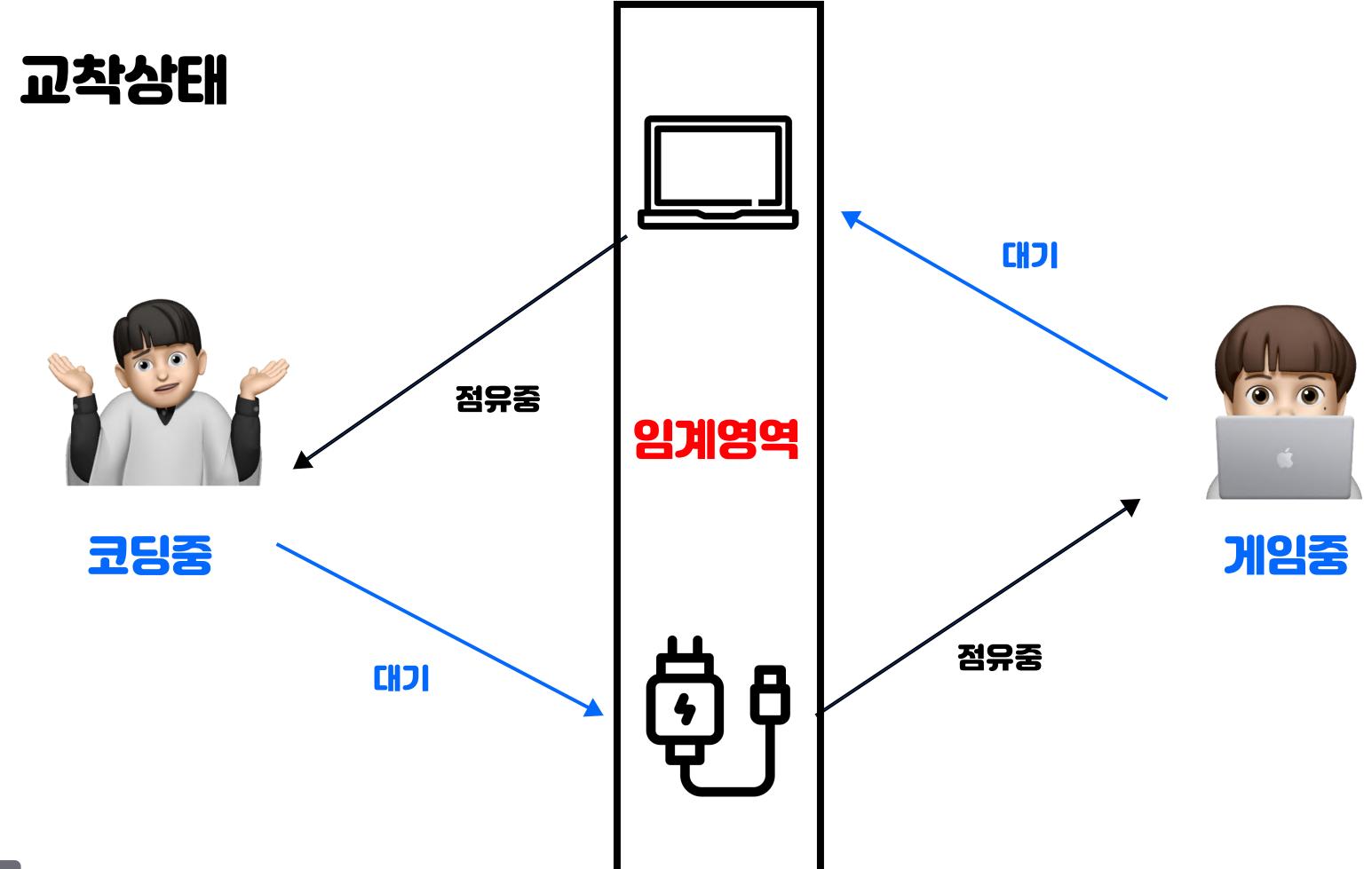
무택소 & 세마포어



임계염역(Critical Section)

교착상태 발생 가능 영역

네가지 조건

1. 삼호 배제

2. 점유 대기

3. 비선점

4. 순환대기



삼호배제(MUTual EXclusion)

프로세스들이 필요로하는 자원에 대해 하나의 프로세스가 배타적인 통제권, 즉 독점권을 요구하는 것

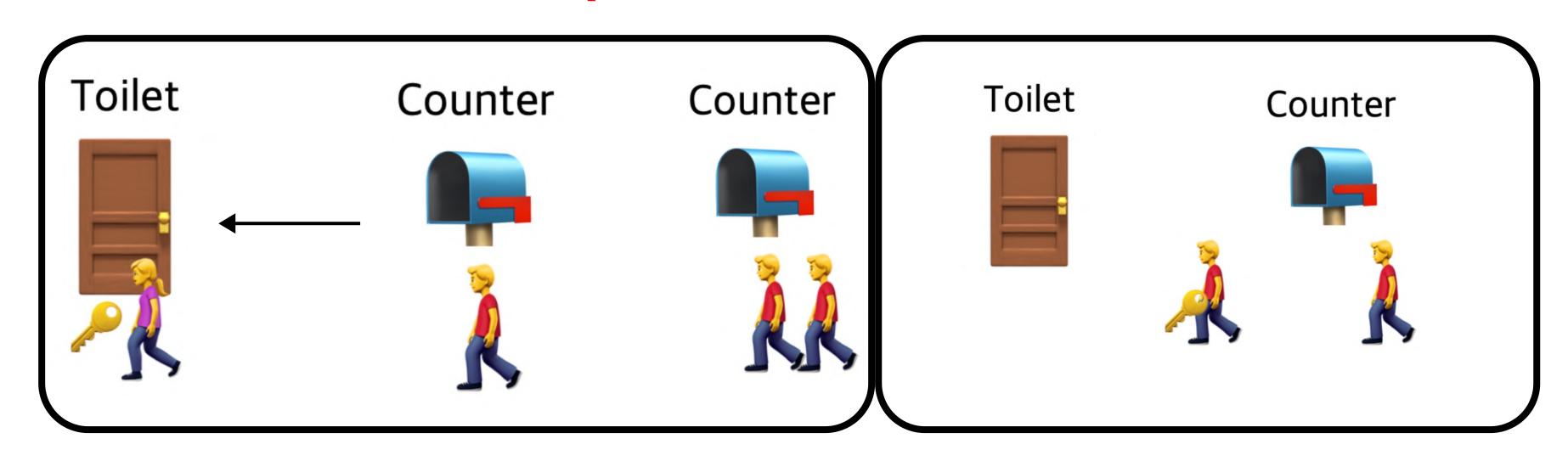
Mutex

여러 스레드를 실행하는 환경에서 자원에 대한 접근을 제한을 강제하기 위한 동기화 매커니즘

화장실:임계영역

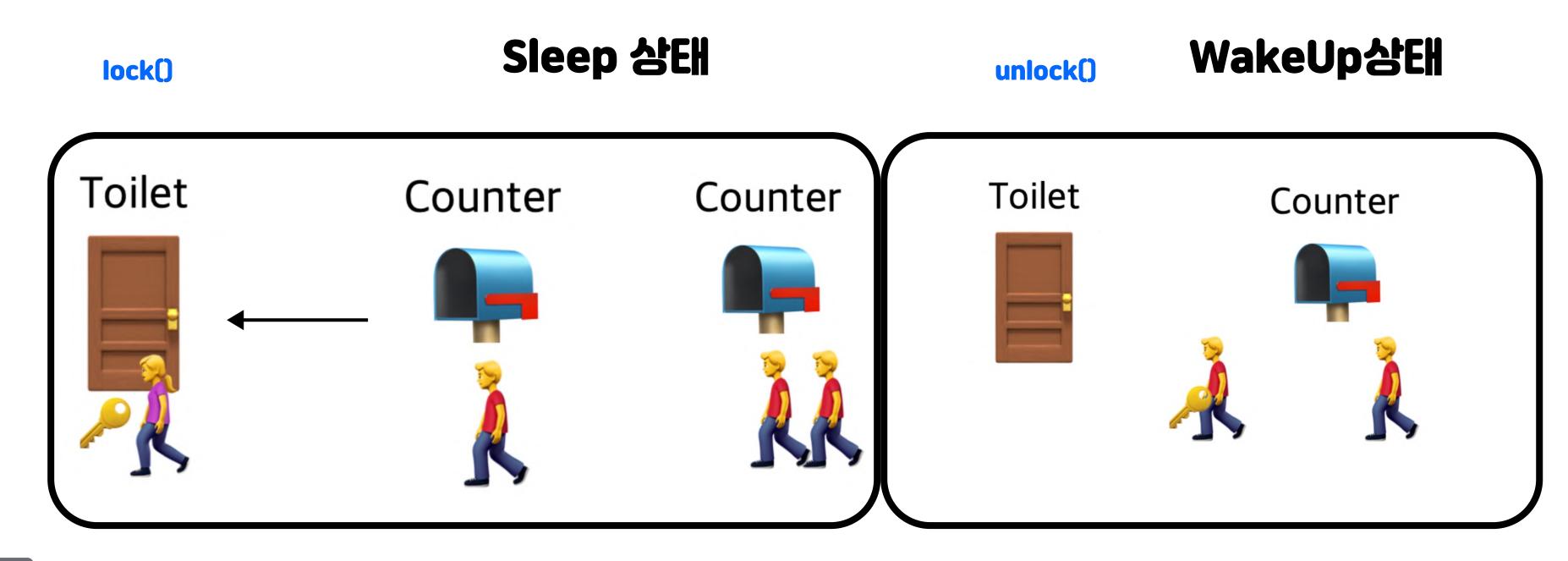
사람: 스레드

FIFO: Queue



Mutex

시스템 전반의 성능에 영향을 주고 싶지 않고 길게 처리해야하는 작업인 경우에 주로 사용된다. 주로 스레드 작업에서 많이 사용된다.



Mutex

```
do {
  wait (mutex);

  // Critical section

signal (mutex);

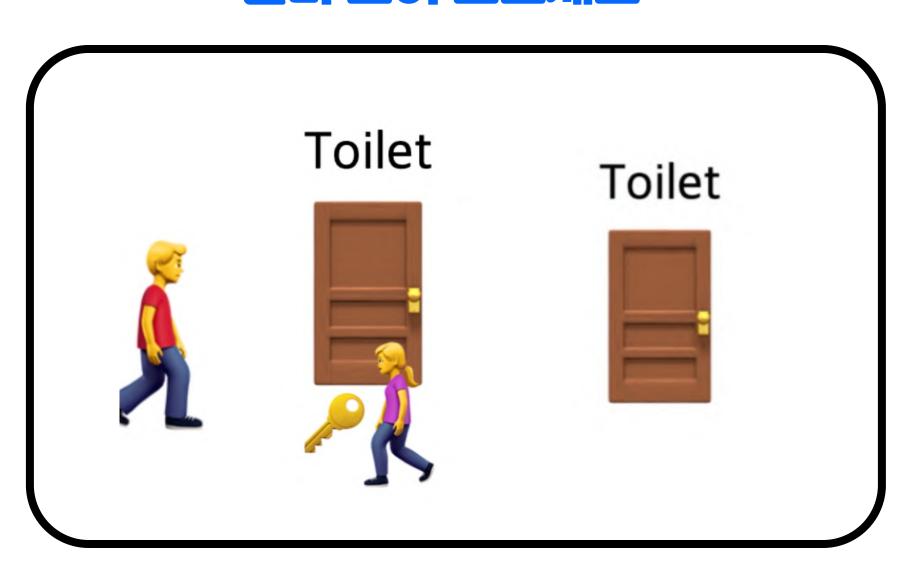
// Remainder section
} while (TRUE);
```

SpinLock

임계영역이 언락되어 진입이 가능해질 때까지 루프를 돌면서 재시도하여 스레드가 CPU를 점유하고 있는 상태짧은 시간 안에 진입할 수 있는 경우 문맥 교환 비용이 들지 않으므로 효율을 높일 수 있다 (ContextSwitching X)

멀티 코어 프로세스





SpinLock

```
wait(S) {
while (S <= 0); // 자원이 없다면 while 루프를 돌며 대기를 함.
S--; // 자원을 획득함.
}
signal(S) {
S++; // 자원을 해제함.
}
```

Semaphore

공유 자원을 하나의 스레드만 접근할 수 있게 하는 방식이었던 뮤텍스와 달리 세마포어는 지정된 개수만큼의 스레드가 동시에 접근하도록 동 기화할 수 있게 하는 방식 (멀티프로그래밍환경)

Semaphore

```
wait() {
    S-;
    if (S < 0) {
        add this process to Queue;
        sleep();
    }
}
signal() {
    S++;
    if(S <= 0) {
        remove a process p from Queue;
        wakeup(p);
    }
}</pre>
```

Binary Semaphore

임계 구역 문제를 해결하는데 사용하며 자원이 하나이기 때문에 뮤텍스로 사용할 수 있는 세마포어

바이너리 세마포어	뮤텍스
신호 전달 메커니즘 기반으로 동작	잠금 메커니즘 기반으로 동작
현재 스레드보다 우선순위가 높은 스레드가 바이너리 세마포 어를 해제하고 잠글 수 있음	뮤텍스를 획득한 스레드는 크리티컬 섹션에서 나갈 때만 뮤텍스 해제 가능
값은 wait() , signal() 에 따라 변경	값이 locked, unlocked 으로 수정
여러 개의 스레드가 동시에 이진 세마포어를 획득 가능	한 번에 하나의 스레드만 뮤텍스를 획득 가능
소유권이 없다	뮤텍스를 소유한 스레드만 잠금을 해제 가능하므로 소유권이 있음
다른 스레드/프로세스가 잠금 해제가 가능하기 때문에 뮤텍스 보다 빠르다.	획득한 스레드만 잠금 해제가 가능하므로 바이너리 세마포어보다 느리다.

Monitor

임계 구역을 지켜내기 위한 방법인 상호 배제를 프로그램으로 구현한 것이며, 이진 세마포어만 가능

Mutex Lock(or Binary Semaphore) + Condition Variable

세마포어에서의 이슈

wait, signal 명시적 사용

Condition Variable

notify()
notifyAll()
wait()

Synchronized

자바의 모든 인스턴스는 Monitor를 가지고 있으며 (Object 내부)Monitor를 통해 Thread 동기화

