Java 꽉 잡아! - JVM부터 GC, 스레드 동기화까지!

[2-2] 동시성 처리를 위한 스레드 동기화에 대해 살펴봅니다.

[1] 스레드 동기화와 동시성

Program

- 컴퓨터가 실행 가능한 프로그래밍 언어로 작성된 인스트럭션(명령)의 셋 또는 시퀀스를 의미
- 일반적으로 소프트웨어에 속하는 컴포넌트

Process

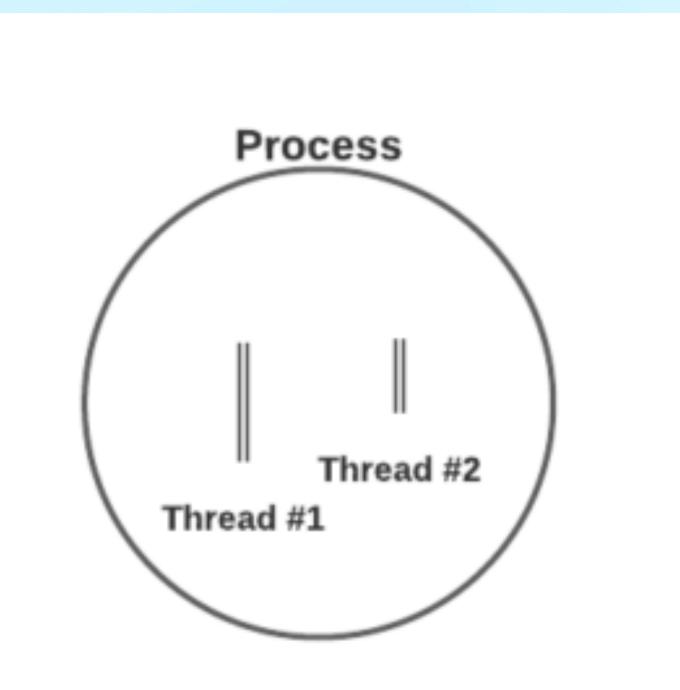
- 일반적으로 프로그램이 메모리에 로딩되어 실행되는 인스턴스 이 프로세스는 하나 이상의 스레드에 의해 실행됨
 - 하나의 프로그램이 여러 프로세스가 될 수도 있음
- 대부분의 프로세스는 다음을 포함하고 있음
 - 프로그램 내에 코드 할당 받은 시스템 리소스 물리적 또는 논리적 권한 초기 자료구조
- OS에 따라 인스트럭션을 동시에 실행하기 위한 멀티 스레드 환경으로 구성될 수 있음
- 멀티 태스킹은 여러 프로세스가 프로세서, 시스템 리소스 등을 공유하는 것 즉 일정 기간동안 여러 프로세스를 동시에 실행
- 프로세스는 일반적으로 리소스를 공유하지 않게 설계되어 있음 하지만 IPC(Inter-Process Communication)를 통해 가능하긴 함

Thread

- OS의 일부인 스케줄러에 의해 독립적으로 관리되는 프로그래밍 인스트럭션의 최소 시퀀스 즉 프로세스를 실행시키기 위한 최소 시퀀스이자 일종의 프로세스 실행 단위라고 할 수 있음
- 일반적으로 스레드는 프로세스의 구성 요소이며 OS 마다 스레드의 구현이 다름
- 멀티 스레딩 기능을 통해 스레드 간 메모리를 포함한 시스템 리소스를 공유할 수 있음 실행 코드, 변수에 동적으로 할당된 값, 전역 변수 등을 언제든 공유할 수 있음

Process vs Thread

- 프로세스는 일종의 프로그램의 실행을 의미 프로그램 자체와 데이터, 리소스, 프로세스 관련 정보 등을 포함
 - 일반적으로 프로세스 간 다른 메모리 영역을 소유
 - 즉 격리된 실행 개체로 자체 스택, 메모리 소유
 - 멀티 프로세스 생성은 별도의 시스템 콜이 필요함
 - 프로세스 간 통신은 IPC 필요 (시스템 콜 호출 횟수 증가)
- 스레드는 일종의 세미 프로세스 자체 스택을 갖고 코드를 실행
 - 일반적으로 스레드 간 메모리 영역을 공유
 - 한 번의 시스템 콜을 통해 2개 이상의 스레드 생성 가능
 - 스레드 간 통신을 위해 특별한 기술이 필요 없음
 - 스레드 관리 시에도 별도의 시스템 콜이 거의 필요 없음

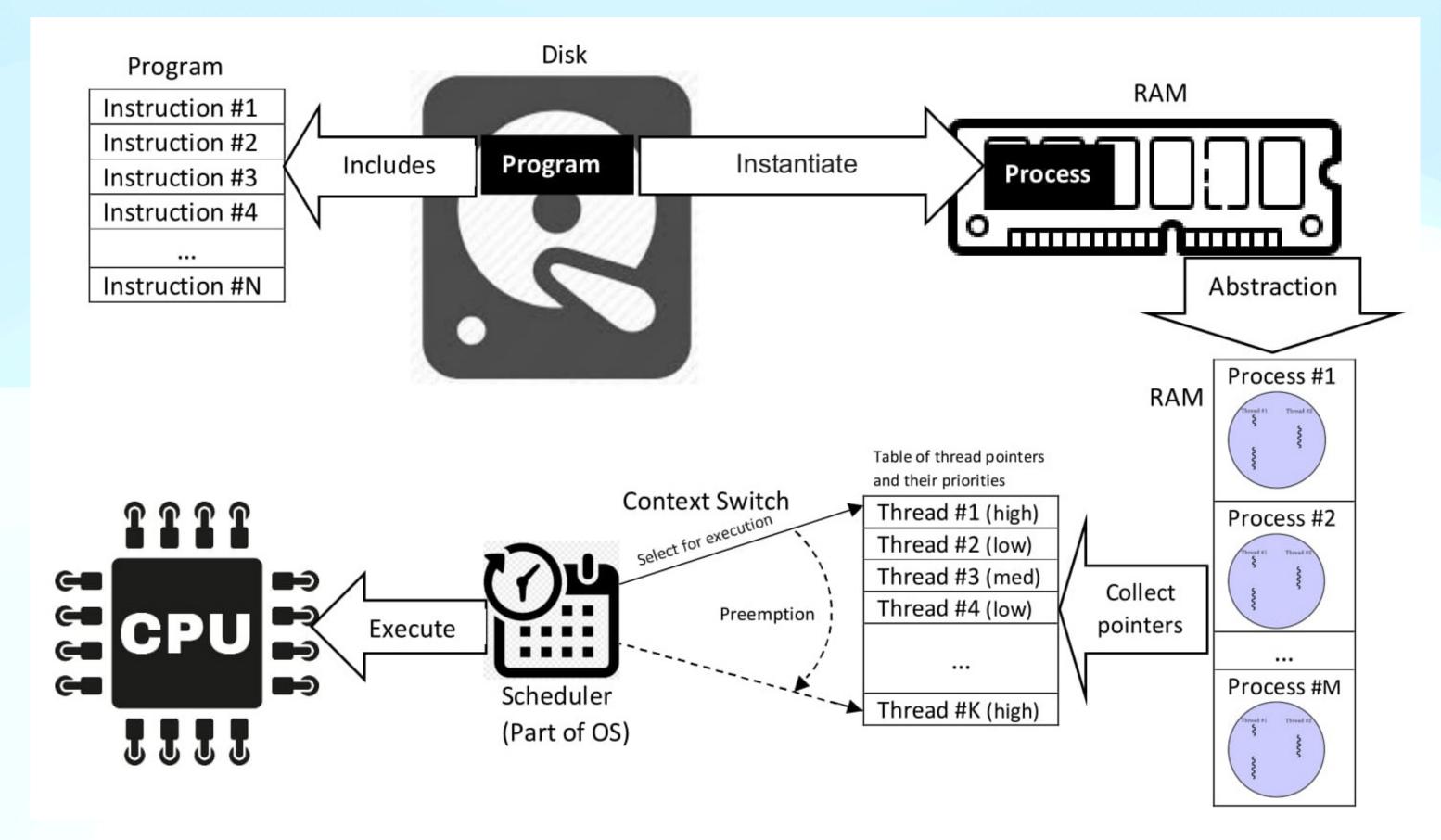


https://www.baeldung.com/cs/process-vs-thread

Process 사용과 비교했을 때 Thread 사용 장단점

- 장점
 - 프로세스 그룹보다 메모리 등 리소스 공유가 원활함
 - 실제 멀티코어인 경우 멀티 스레드는 실제로 병렬 처리가 가능
 - 스레드 간 컨텍스트 스위칭이 프로세스 컨텍스트 스위칭보다 훨씬 빠름
- 단점
 - 스레드 그룹은 리소스 공유로 인해 하나의 스레드가 오작동을 일으키면 다른 스레드도 영향을 받음 프로세스 그룹은 OS 레벨에서 격리되어 있어 스레드 그룹보다 안전함
 - 서로 다른 시스템에서 실행될 수 없음

Program & Process & Thread



https://en.wikipedia.org/wiki/Thread_%28computing%29

Java Thread

- 'java.lang.Thread' 클래스를 통해 생성 가능
- 모든 스레드는 이름을 가지고 있으며 여러 스레드가 같은 이름을 가질 수 있음
- 모든 스레드는 우선순위를 갖고 있으며 높은 경우에 우선적으로 실행됨
- 특정 스레드 내에 실행되는 코드로 인해 새로운 스레드 객체가 생성되면 새로 생성된 스레드는 생성한 기존 스레드와 동일한 우선순위를 가짐
- 스레드 중에는 데몬 스레드가 존재하며 생성 시 설정 가능
- Java 스레드는 상태를 가지고 있음
 이 상태는 OS 상태와 무관한 JVM 내에 Java 스레드 상태임
- JVM이 스레드를 종료시키는 조건
 - `Runtime.getRuntime().exit()` 메서드가 호출된 경우
 - 모든 `User Thread`가 종료된 경우
 run 메서드가 정상적으로 종료되거나 발생한 예외를 처리하지 않은 경우

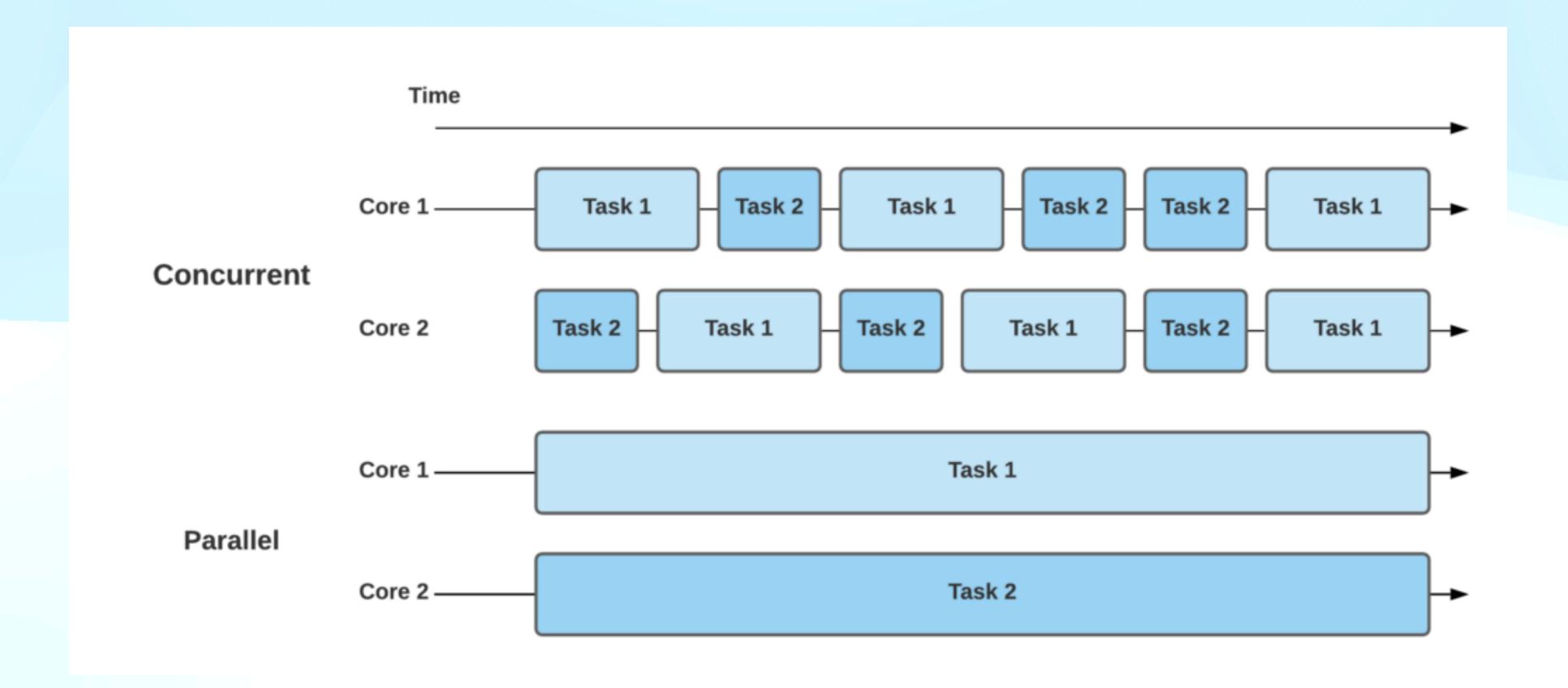
Java Daemon Thread

- Java는 User Thread와 Daemon Thread 두 가지 스레드를 지원
- 일반적으로 데몬 스레드는 우선 순위가 낮으며 JVM 종료를 막지 않음 즉 데몬 스레드가 실행되고 있어도 유저 스레드가 모두 작업을 마쳤다면 프로세스는 종료됨
 - 예외로 데몬 스레드에서 `Thread.join()`을 호출하면 프로세스 종료가 차단될 수 있음
- 따라서 I/O 작업 등에 사용하는 것을 권장하지 않음
- 데몬 스레드는 GC, 메모리 해제, 캐시에서 원하지 않는 항목 제거 등과 같은 작업에 적합함 참고로 대부분의 JVM 스레드는 데몬 스레드

* Concurrency vs Parallelism

- Concurrency
 - 실제 여러 작업이 겹치는 시점에 실행하는 것 (이전 작업 종료 전 새 작업 시작 가능)
 그러나 실제로 동시에 실행되지 않음
 CPU는 작업 당 시간을 조정, 적절한 컨텍스트 스위칭 처리
 - 동시성 처리에 주요 목표는 CPU의 유휴 시간을 줄이고 최대한 활용하는 것 처리 작업이 블로킹 되면 점유하고 있던 리소스를 다른 프로세스/스레드가 할당 받음
- Parallelism
 - 동시에 독립적인 작업을 실행하는 것 즉, 분산 시스템이나 멀티 코어처럼 완전히 격리된 컴퓨터에서 동시에 실행 가능

* Concurrency vs Parallelism



https://www.baeldung.com/cs/concurrency-vs-parallelism

Mutex (Mutual Exclusion)

- 상호 배제란 레이스 컨디션을 방지하기 위해서 정의된 동시성 제어 속성 이진 세마포어
- 한 스레드가 크리티컬 섹션에 액세스하는 동안 다른 스레드는 엑세스할 수 없다는 것을 의미 공유 리소스(메모리)에 엑세스 시간의 차이를 의미함
 - 여기서 공유 리소스는 멀티 스레드 환경에서 동시에 쓰기 작업을 하려는 데이터 객체를 의미 이 경우 데이터 불일치가 발생하기 때문에 허용되지 않음
- 뮤텍스는 크리티컬 섹션에 첫번째 프로세스(또는 스레드)가 액세스하면 작업을 완료할 때까지 다른 프로세스의 액세스를 차단

Semaphore

- 멀티 스레드가 공유 리소스에 액세스하는 것을 제어하고 동시성 처리에서 크리티컬 섹션 문제를 해결하기 위한 변수, 추상 데이터 타입
- 즉, 세마포어는 `Synchronization` 원시 타입
- 카운팅 세마포어
 - 임의의 자원 카운트를 허용하는 세마포어

Monitor

- 다음을 충족시키는 스레드의 동기화 메커니즘
 - mutex : 락을 통해 특정 시점에 단 하나의 스레드만 메서드를 실행할 수 있음
 - cooperation : wait-set을 사용해 특정 조건까지 대기하도록 하는 기능
- 이 동기화 메커니즘(기능)을 모니터라고 부르는 이유? 스레드가 일부 리소스에 엑세스하는 것을 모니터링하기 때문
- 동시성 프로그래밍을 위해 제공하는 주요 특징
 - 한 번에 단 하나의 스레드만 크리티컬 섹션에 상호 배타적으로 액세스 가능
 - 특정 조건을 대기하는 동안 모니터에서 실행되는 스레드는 블락될 수 있음
 - 한 스레드는 대기 조건이 충족되면 다른 스레드들에게 알릴 수 있음

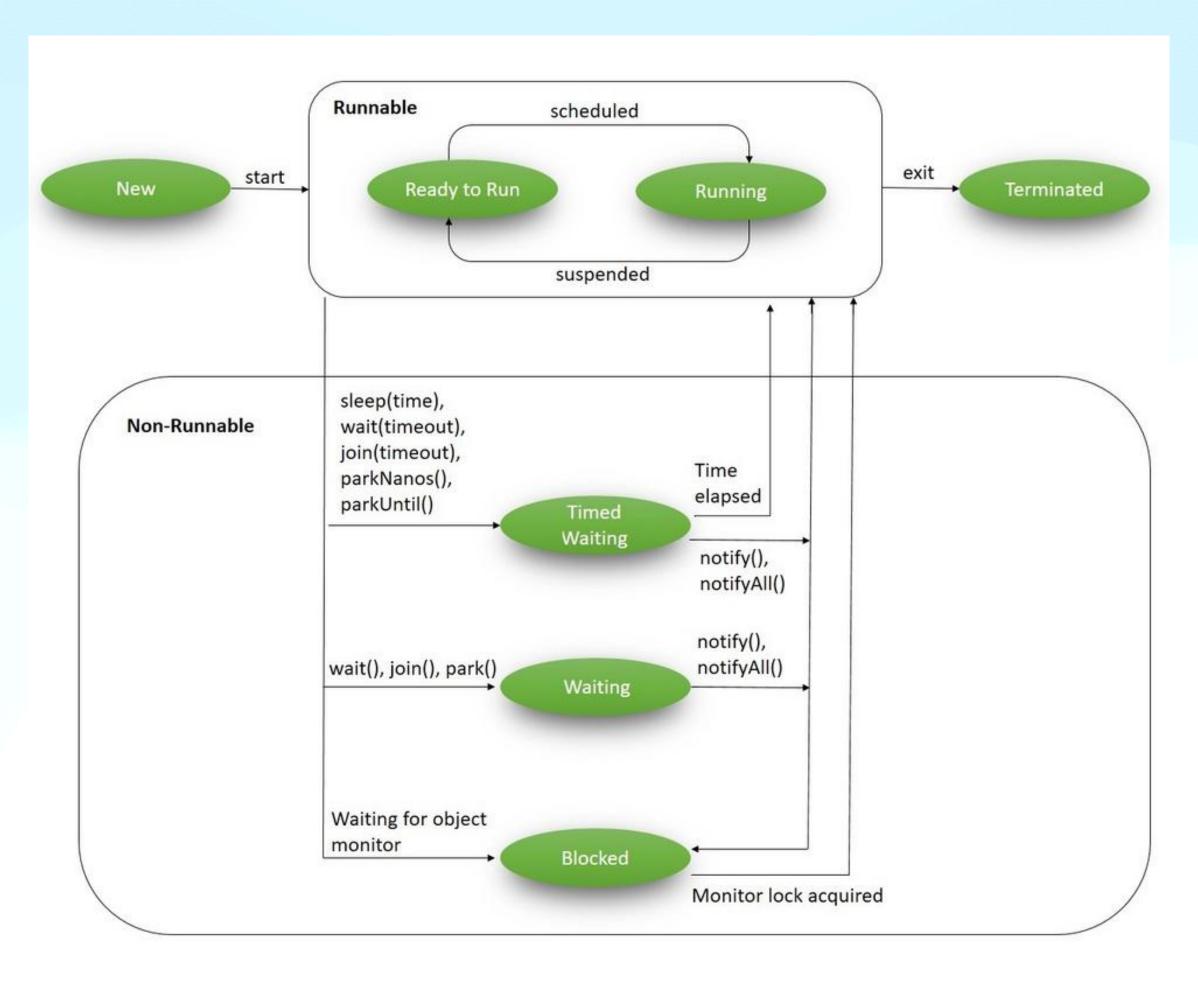
Java Monitor

- 크리티컬 섹션은 서로 다른 스레드가 동일한 데이터에 엑세스 하는 영역 (코드의 일부)
- Java에서는 synchronized 키워드를 사용해서 크리티컬 섹션을 표현함 synchronized 메서드 또는 블락
 - synchronized 메서드는 간단히 사용할 수 있고, synchronized 블락은 성능 측면에서 효율적
- Java에서는 모니터가 객체(인스턴스)와 클래스 별로 존재해서 인스턴스와 스태틱 모두 다름 synchronized 스태틱 메서드 같은 경우는 모든 인스턴스를 통틀어 특정 시점에 하나의 스레드만 실행 가능
- 스레드 모니터 동기화 단계
 - 진입 > 획득 > 소유(유지) > 해제 > 퇴장
- wait 메서드는 다른 스레드가 이 모니터에 들어가 notify를 호출할 때까지 모니터를 해제, 슬립 모드로 전환하도록 호출한 스레드에게 명령
 - notify 메서드는 특정 객체에서 wait 메서드를 호출한 첫번째 스레드를 깨움

Java Thread Synchronization

- 결국 스레드 동기화란 멀티 스레드 환경에서 공유된 자원에 같은 타이밍에 액세스할 때 실행 순서를 제어하는 프로세스, 메커니즘, 기능 등을 포괄적으로 의미함
- 동시성 문제로 인해 데이터의 일관성이 깨지는 상황이 발생 (일관성 오류) 이러한 것을 메모리 모델, 모니터 등 다양한 기술을 통해 Synchronization 메커니즘으로 극복
- 각 객체/클래스 별로 모니터를 소유하며, 특정 시점에 단 하나의 스레드만 액세스 가능하도록 락을 유지함 락이 해제될 때까지 다른 스레드는 블락된 상태로 대기
 - 스레드는 모니터에 락을 여러번 걸 수 있음
 - synchronized 블럭은 객체 참조를 확인, 모니터 락을 획득/소유하는 것이 성공한 후에 작업을 진행 실행이 종료되면 락 해제는 자동으로 수행됨
 - synchronized 메서드는 호출될 때 자동으로 락 획득/소유하며 이또한 성공하기 전까지 실행되지 않음
 - synchronized 스태틱 메서드는 클래스 레벨에서 모니터를 획득 모든 인스턴스 중 하나의 스레드만 획득 가능

Java Thread Life Cycle



https://www.baeldung.com/java-thread-lifecycle

Java Thread Life Cycle State

- NEW시작되지 않은 상태
- RUNNABLE JVM에서 실행 중인 상태 하지만 프로세서와 같은 OS의 리소스 할당을 기다리는 상태일 수도 있음
- BLOCKED (Inactive) 모니터 락을 기다리며 차단된 상태
 - `Object.wait()` 메서드를 호출한 후 `synchronized` 블럭, 메서드에 진입/재진입을 위해서 모니터 락 획득을 기다림
 - Object.wait()`
 - `notify()` 또는 `notifyAll()` 메서드나 인터럽트(중단)되어 깨어날 때까지 대기
- WAITING (Inactive)
 - 다른 스레드의 특정 작업이 수행되는 것을 무작정 기다리는 상태다음 중 하나가 호출되어 해당 상태가 적용됨
 - Object.wait()` (no time)
 - `Object.notify()` 또는 `Object.notifyAll()`가 호출될 때까지 대기
 - `Thread.join()` (no time)
 - 현재 스레드가 지정된 스레드가 종료될 때까지 대기
 - LockSupport.park()`
 - 퍼밋이 유효하지 않은 경우 해당 스레드를 비활성화하는 명령

Java Thread Life Cycle State

- TIMED_WAITING (Inactive) 지정 시간까지만 다른 스레드의 특정 작업 수행을 기다리는 상태 다음 중 하나로 호출될 때 해당 상태가 적용됨
 - `Thread.sleep()`
 - 시스템 시간을 기준으로 수면 상태로 변경되지만 모니터의 소유권은 `유지함`
 - Object.wait()` (with time)
 - `Object.notify()` 또는 `Object.notifyAll()`가 호출될 때까지 대기
 - `Thread.join()` (with time)
 - 현재 스레드에서 지정된 스레드가 종료될 때까지 대기
 - LockSupport.parkNanos()`
 - 퍼밋이 유효하지 않은 경우 주어진 시간만큼 스레드를 비활성화
 - LockSupport.parkUntil()`
 - 퍼밋이 유효하지 않은 경우 지정한 시간(데드라인)까지 스레드를 비활성화
- TERMINATED (Inactive) 스레드가 종료된 상태 (실행을 완료했거나 비정상적으로 종료된 상태)

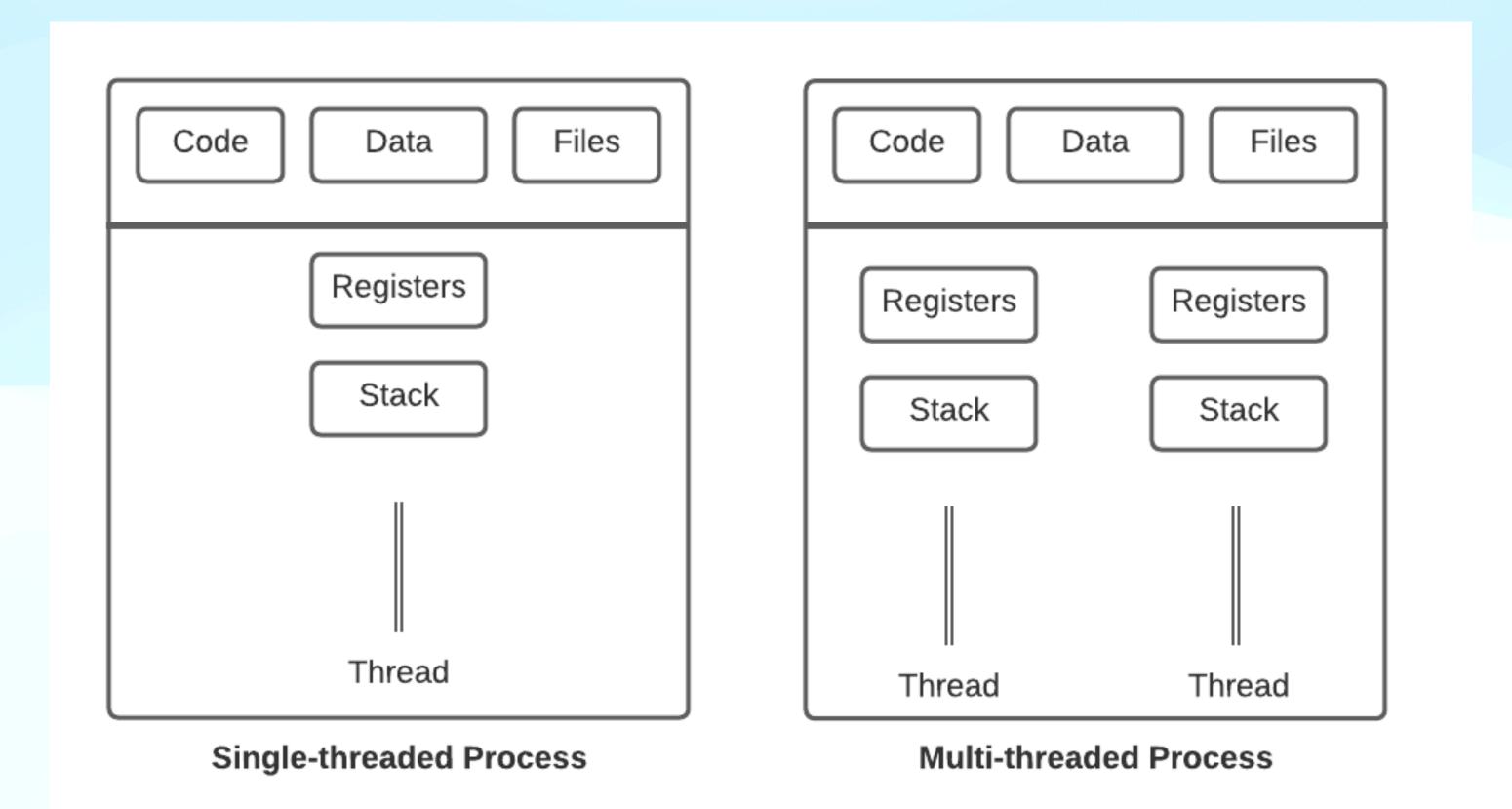
* Object 클래스의 wait 메서드

- 현재 스레드를 알림(notify)이나 중단(interrupted), 또는 특정 시간이 경과할 때까지 대기모드로 만듦 현재 스레드가 이 객체에 모니터 락을 소유하고 있어야 함
- 현재 스레드를 대기 셋에 넣고나서 해당 객체에 대한 동기화를 못하게 함 해당 객체에 대한 락만 해제하고, 현재 스레드가 동기화할 수 있는 다른 객체는 그대로 락이 걸림
- 휴면 상태로 접어든 스레드가 활성화되는 경우
 - 다른 스레드가 notify 메서드를 호출한 경우 (대기 셋 안에 있는 스레드 중 임의로 선정, 이때 타겟이 된 경우)
 - 다른 스레드가 notifyAll 메서드를 호출한 경우
 - 다른 스레드의 의해 해당 스레드가 인터럽트된 경우
 - 지정된 시간이 경과한 경우
- 깨어난 스레드는 대기 셋에서 제거되고 다시 활성화 상태가 되고 해당 객체에 동기화 권한을 획득하기 위해 다른 스레드와 경쟁하고 권한을 획득한다면 wait 메서드 호출 전과 같은 상태가 됨
- 간헐적이지만 알림, 중단, 시간 초과 없이 스레드가 활성화될 수 있음 (Spurious Wakeup)
- 대기 상태가 되기 직전이나 대기 상태일 때 다른 스레드에 의해 인터럽트가 발생하면 InterruptedException이 발생함하지만 이 예외는 스레드에서 해당 객체의 락을 소유한 상태로 복구될 때까지 던져지지 않음 따라서 상태가 복구되면 해당 예외가 발생하고 이때 스레드는 대기 상태에서 벗어남

* Object 클래스의 notify 메서드

- 객체의 모니터에서 대기 상태의 스레드 중 하나(임의 선택)를 깨워 활성화 상태가 되도록 선택
- 깨어난 스레드는 다른 스레드와 해당 객체에 대한 모니터 획득을 위해 경쟁함 하지만 락 획득 측면에서 다른 스레드보다 특권을 가지고 있지는 않음
- 스레드가 해당 객체의 모니터의 락을 획득하는 조건
 - 해당 객체의 `synchronized` 인스턴스 메서드를 실행하는 경우
 - 해당 객체의 `synchronized` 구문의 바디를 실행하는 경우
 - `Class` 타입의 객체에 대해 해당 클래스의 `synchronized` 스태틱 메서드를 실행하는 경우

Multi Thread

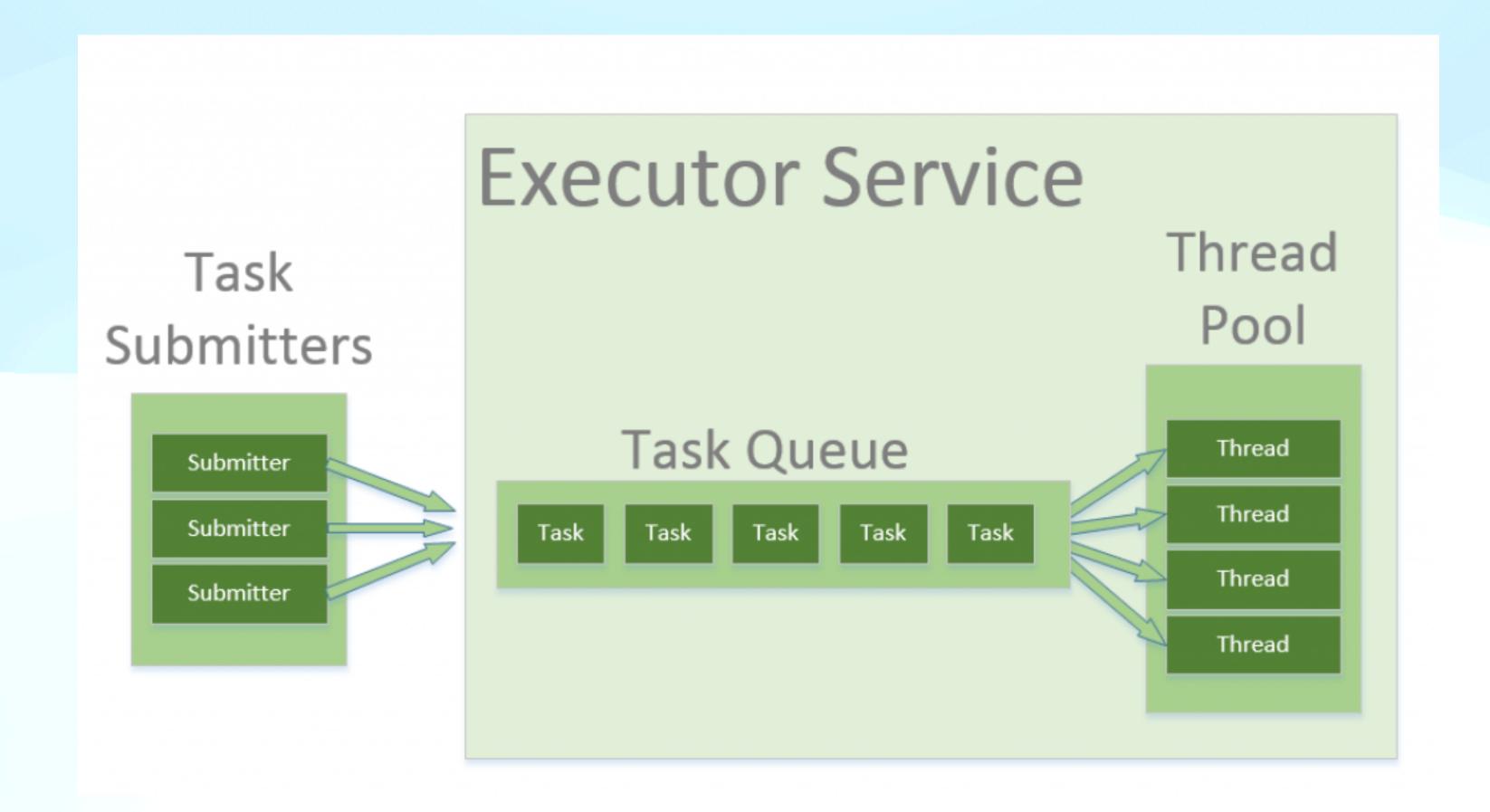


https://www.baeldung.com/cs/process-vs-thread

Thread Pool

- Java 스레드는 시스템(OS) 스레드와 매핑됨 따라서 별다른 제어 없이 무분별하게 생성해서 사용하면 리소스 낭비가 심해짐
- OS는 병렬 처리를 위해 스레드 간 컨텍스트 스위칭도 수행
- 단순하게 본다면 스레드가 많은 경우 작업을 나눠서 수행하기 때문에 소요되는 시간이 줄어듦
- 결론적으로 멀티 스레드를 활용해 병렬 작업을 하는 것이 효율적이기 때문에 스레드를 관리해주는 스레드 풀 패턴을 활용
- 스레드 풀 사용시엔 병렬 처리 형태로 동시에 수행될 코드를 작성한 후 제출하는 방식으로 사용
- 스레드 풀을 활용하면 스레드 수와 생명 주기를 쉽게 제어할 수 있으며 실행할 작업들의 스케줄링이 가능하며 큐에 보관할 수도 있음

Thread Pool

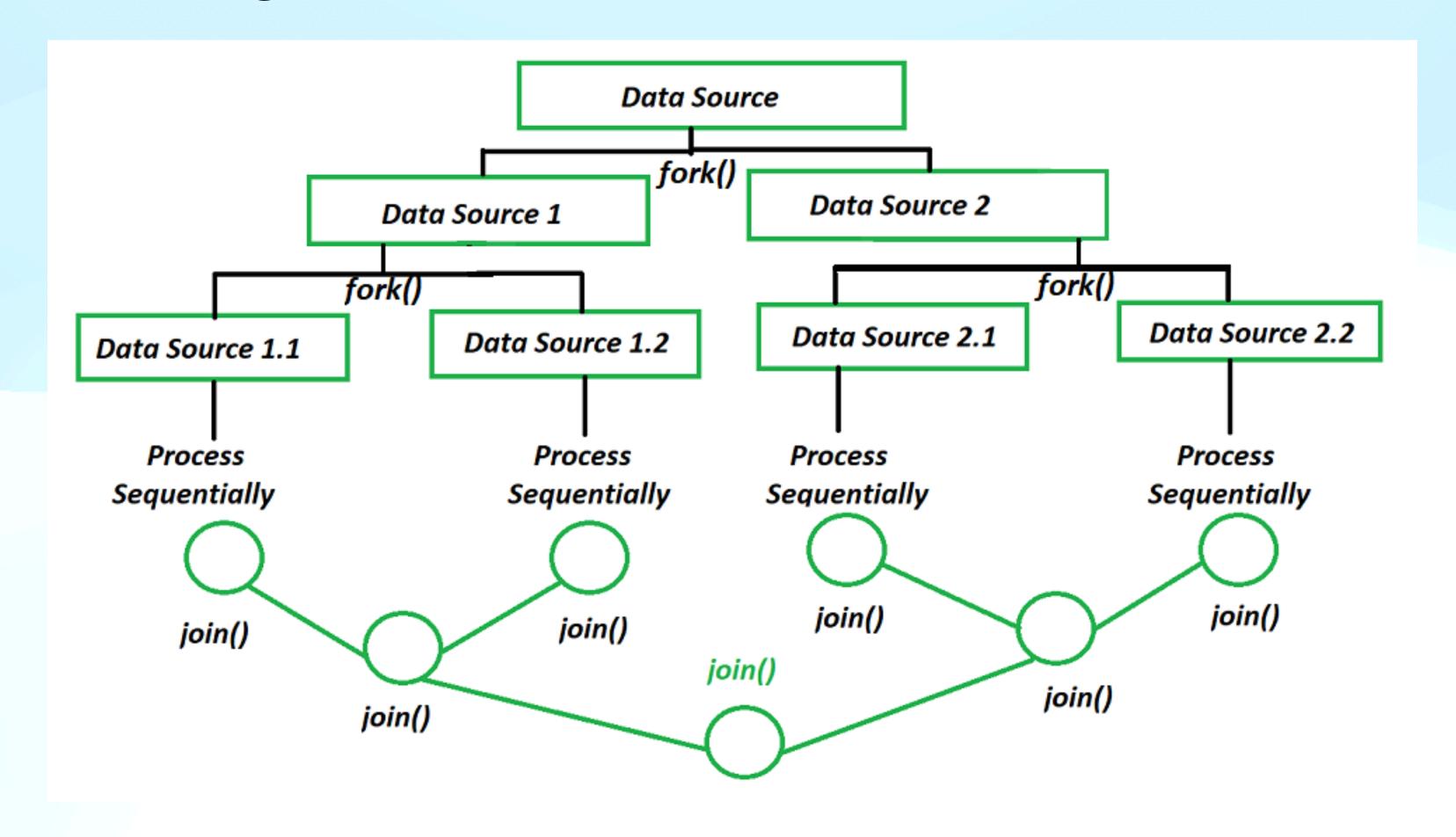


https://www.baeldung.com/thread-pool-java-and-guava

Multi Thread Usage - java.util.concurrent.Executors

- newCachedThreadPool
 - 기존 스레드를 재활용하여 필요할 때만 스레드를 생성하는 스레드 풀 생성
- newFixedThreadPool
 - 무제한 크기의 작업 큐에서 가져온 작업을 고정된 스레드 수만큼만 사용하며 처리하는 스레드 풀 생성
- newScheduledThreadPool
 - 나중에 실행할 작업과 주기적으로 실행할 작업을 스케줄링(예약)할 수 있는 스레드 풀 생성
- newSingleThreadExecutor
 - 무제한 크기의 작업 큐에서 가져온 작업을 단일 워커 스레드로 처리하는 Executor를 생성
- newSingleThreadScheduleExecutor
 - 나중에 실행할 작업과 주기적으로 실행할 작업을 스케줄링(예약)할 수 있는 단일 스레드 Executor를 생성
- newWorkStealingPool
 - 사용 가능한 프로세서 수를 병렬 처리에 필요한 수준으로 사용하는 스레드 풀 생성 할당량이 끝난 스레드는 다른 스레드의 작업을 뺏어와 수행함

Multi Thread Usage - ForkJoinPool computation Model



https://www.geeksforgeeks.org/difference-between-fork-join-framework-and-executorservice-in-java/

Multi Thread Usage - ForkJoin Framework

- JDK 7 버전에 도입된 프레임워크로 분할 정복 방식으로 병렬 처리 속도를 개선 'fork' 작업으로 적정 수준으로 데이터 소스의 양을 나눠 하위 작업들로 분할 분할된 작업을 병렬 처리로 수행 'join' 작업으로 분할되었던 작업들을 재귀적으로 병합
- ForkJoinPool 해당 프레임워크는 스레드 풀로 ForkJoinPool을 사용함 ExecutorService 구현체로 스레드 관리, 스레드 풀 상태/성능 등 정보 확인 가능 워커 스레드는 한 번에 하나의 작업만 처리 가능하지만 추가로 스레드를 생성하지 않음
- 스레드 별로 작업을 저장할 수 있는 Deque로 작업을 관리 워커 스레드는 맨앞에서 작업을 꺼내지만 다른 스레드의 작업을 가져올 땐 맨뒤에서 꺼내거나 전체 작업 큐에서 꺼내옴
- ForkJoinTask<V>
 ForkJoinPool 내에서 실행되는 작업의 기본 타입
 RecursiveAction 또는 RecursiveTask<V> 중 하나를 택해 상속받아야 함
- 사용 시 주의 사항
 가능한 적은 수의 스레드 풀을 사용할 것
 별도의 커스터마이징이 필요 없다면 커먼 스레드 풀을 사용할 것
 ForkJoinTask를 하위 작업으로 분할하기 위한 합리적인 임계값을 사용할 것
 ForkJoinTask에서 블락킹 상황을 피할 것

Multi Thread Usage - Parallel Streams

- Stream API는 데이터 소스를 감싸 대량의 데이터의 핸들링을 더욱 편리하게 해주는 프레임워크
- 패러럴 스트림은 ForkJoin 프레임워크와 커먼 스레드 풀을 사용 커먼 풀의 스레드 수는 (프로세서 코어 수 - 1)과 같지만 직접 지정할 수 있음
 - `-D java.util.concurrent.ForkJoinPool.common.parallelism=4`
 - 커먼 풀을 사용한다는 것은 똑같이 커먼 풀을 사용하는 모든 곳에 영향을 미칠 수 있기 때문에 주의할 것
- Custom Thread Pool을 사용할 수 있으나 오라클에서는 커먼 풀을 사용하는 것을 권장함

멀티 스레드 환경에서 발생하는 스레드 동기화 문제 동기화 문제

- Race Condition 다른 이벤트 순서 등에 따라 시스템 상태가 바뀌는 현상 여러 스레드가 공유 데이터에 접근할 때 발생, 데이터 일관성 에러를 야기함
- Deadlock 획득한 리소스의 락을 걸고 다른 프로세스/스레드의 리소스를 무한히 기다리면서 아무것도 진행 못하는 상황
- LiveLock 서로의 상태가 엇갈려 실제적으로 비활성 상태는 아니나 프로세스 자체는 비활성 상태인 상황 데드락은 상태를 변경하지 않는데 반해 라이브락은 리소스의 상태는 계속 변경하는 상황
- Starvation 필요한 공유 리소스에 대해 액세스 권한을 얻지 못해 진행을 못하는 상황 데드락, 라이브락 및 기타 이유로 해당 상태가 발생함
- Priority Inversion 우선 순위가 높은 작업이 낮은 작업으로 대체되어 공유 리소스를 기다리는 상황
- False Sharing 분산 시스템에서 잘못된 캐싱 메커니즘에 의해 발생하는 성능 저하 상황 공유되는 데이터를 코어 캐시에 의해 잘못 읽거나 필요 없는 잘못된 참조로 인한 성능 저하

[3] Java에서 스레드 동기화를 위해 제공하는 기능

Java에서 스레드 동기화를 위해 제공하는 기능 ^{종류}

- Synchronized
- Volatile
- Atomic Class
- Semaphore Class
- ReentrantLock Class
- Locks Class
- ThreadLocal Class

Java에서 스레드 동기화를 위해 제공하는 기능 Synchronized

- 멀티 스레드 환경에서 공유 데이터에 대한 레이스 컨디션이 발생할 때 Javad에서 액세스 동기화를 위해 지원하는 메커니즘(기술) 중 하나
- Synchronized 키워드는 다음 3곳에 사용 가능 인스턴스 메서드 스태틱 메서드 코드 블록
- 사용 시 주의 사항
 - 외부에서 락을 걸지 않을 객체들에게만 적용할 것
 - String 리터럴은 풀링 되기 때문에 가급적 적용하지 말 것 적용해야 한다면 new 키워드와 함께 사용할 것
 - Boolean 리터럴 또한 가급적 적용하지 말 것 이또한 인스턴스 공유 때문
 - 박싱된 원시타입 또한 적용하지 말 것 (클래스를 생성해서 적용할 것) JVM이 바이트로 표현할 수 있는 값을 캐싱하여 공유하고 있기 때문
 - this 키워드로 Synchronized를 적용하지 말 것 (락 객체를 따로 구현해 활용) JVM은 클래스가 this로 Synchronized를 적용할 때 고유락을 사용함

Java에서 스레드 동기화를 위해 제공하는 기능 Volatile

- 캐싱과 재정렬(reordering) 같은 최적화로 인해 동시 컨텍스트에서 문제가 발생할 수 있는데 이런 문제를 메모리 순서 제어로 해결하기 위한 것이 volatile
- 메모리 가시성, 재정렬이 부족해 문제가 있음
 - 현대에는 기술적으로 성능 최적화를 위해 쓰기 작업의 결괏값을 버퍼에 두고 나중에 메인 메모리에 적용 즉 어떤 값을 업데이트할 때 다른 스레드가 무엇을 볼지에 대한 보장이 없음
 - 재정렬로 인해 실제 처리된 순서가 아닌 다른 순서로 쓰기 값을 볼 수 있음
- 이런 문제가 발생하는 이유
 - 프로세서는 처리 순서가 아닌 다른 순서로 버퍼를 플러시 할 수 있음
 - 프로세서는 순차적이지 않은 기술을 적용할 수 있음
 - JIT 컴파일러는 최적화를 수행하기 위해 재정렬을 함
- 그렇다고 해서 volatile 키워드가 스레드를 동기화 하는 해결책은 아님

Java에서 스레드 동기화를 위해 제공하는 기능

Atomic Variables

- 공유 데이터가 가변적인 경우 동시성 처리에서 주의하지 않는다면 동시성 오류 등이 쉽게 날 수 있음
- 따라서 공유 데이터의 원자성을 지키기 위해 다음과 같은 방법이 있음
 - Synchronized 키워드를 통해 락 처리 후 연산 (성능 이슈 존재) 여러 스레드가 락 획득을 시도하면 하나만 성공하고 나머지 스레드는 블락 또는 서스펜드 상태가 됨 스레드가 서스펜드 상태에서 다시 활성화 상태가 되는 것은 리소스가 많이 드는 일
 - 원자적 연산 (Atomic Operation) CAS(Compare And Swap) 같은 알고리즘은 로우 레벨의 인스트럭션을 활용함
 - 변경 값을 업데이트 하기전에 기존 값이 그 전에 가져갔던 값과 동일한지를 확인 후 처리 만약 다르다면 아무것도 처리하지 않음
 - 중요한 건 스레드가 서스펜드 상태가 되지 않아 성능적으로 덜 영향을 받음
 - Atomic Variables
 AtomicInteger, AtomicLong, AtomicBoolean, AtomicReference 등의 객체를 지원

Java에서 스레드 동기화를 위해 제공하는 기능 Semaphore

- 카운팅 세마포어, 공유되는 리소스에 동시성 처리를 제한, 지원하기 위한 클래스 스레드 수 제한 가능
- 세마포어는 각 스레드가 원하는 요소를 얻기 전에 허가를 얻어 해당 요소를 사용할 수 있음을 보장함
- 상황에 따라 바이너리 세마포어(뮤텍스)로도 사용 가능
 이때 바이너리 세마포어는 다른 락 구현과 달리 스레드에 의해 락이 해제될 수 있음
- fairness 파라미터를 false로 주면 락 획득 순서를 보장하지 않음 (새치기 가능)
 true로 설정하면 FIFO 방식으로 호출이 처리된 순서대로 락 획득 요청을 시도

Java에서 스레드 동기화를 위해 제공하는 기능

ReentrantLock

- 암묵적인 모니터 락과 유사하지만 확장된 기능이 있는 재진입 뮤텍스 락
- ReentrantLock은 마지막 락 획득에 성공한 스레드가 소유
- fairness값을 생성자 파라미터로 받는데 값이 true라면 가장 오래 기다린 스레드에게 엑세스 권한이 부여됨
 값이 false라면 순서를 보장하지 않음
- 락의 소유권을 획득하는 순서가 공정해도 스레드 스케줄링이 공정하다는 보장은 없음

Java에서 스레드 동기화를 위해 제공하는 기능

* Semaphore vs ReentrantLock

Mechanism

• 바이너리 세마포어는 일종의 시그널 메커니즘 리엔트런트락은 락 기반 메커니즘

Ownership

- 바이너리 세마포어는 소유자인 스레드가 없음
- 리엔트런트락은 마지막 락을 획득한 스레드가 소유자

Nature

- 바이너리 세마포어는 재진입이 불가능, 크리티컬 섹션에 다시 엑세스할 수 없고 그 외는 데드락이 발생
- 리엔트런트락은 동일 스레드가 여러 번 진입 가능

Flexibility

- 바이너리 세마포어는 락, 데드락 복구, 사용자 지정 구현 등 더 높은 수준이 동기화 메커니즘
- 리엔트런트락은 고정된 락 메커니즘만을 제공하는 저수준 동기화

Modification

- 바이너리 세마포어는 모든 프로세스에서 사용 가능한 대기, 시그널 등을 지원
- 리엔트런트락은 리소스에 락/언락을 한 동일 스레드에만 변경할 수 있음

Deadlock Recovery

- 바이너리 세마포어는 비소유 해제 메커니즘을 제공, 모든 스레드는 데드락 복구에 대한 허가를 해제할 수 있음
- 리엔트런트락은 데드락 복구가 어려움, 진입한 소유자 스레드가 슬립 또는 무한 대기모드라면 데드락 발생

Java에서 스레드 동기화를 위해 제공하는 기능

ThreadLocal

- 스레드로컬 변수를 제공하는 클래스
 스레드 별로 고유하게 보관되며 각 스레드는 복사본 변수를 갖게됨
- 스레드로컬 인스턴스는 객체의 상태와 스레드를 연결하려는 클래스의 프라이빗 스태틱 필드로 선언됨
- 각 스레드가 살아 있고, 스레드로컬 인스턴스에 액세스가 가능하면 스레드로컬에서 복사본에 대한 참조가 유지됨
- 스레드로컬을 스레드 풀과 함께 사용할 때는 주의할 것
 - 일반적으로 스레드 풀은 스레드를 제거하지 않는데
 스레드로컬에 저장된 값은 명시적으로 지우지 않으면 스레드 생명주기에 의존해서 그대로 보존됨이 상태로 스레드가 스레드 풀에 반환된 후 다른 요청에 의해 해당 스레드가

[4] JDK 19에 추가된 가상 스레드

JDK 19에 추가된 가상 스레드

Virtual Thread

- 가상 스레드는 처리량이 많은 앱을 작성, 유지, 관찰하는 경량 스레드
 - 기존의 Java 스레드는 OS의 스레드와 매핑되는 리소스가 많이 드는 스레드 따라서 OS 스펙에 영향을 많이 받았으며 컨텍스트 스위칭 등은 성능 부하를 가져옴
- 간단하게 요청별로 스레드가 생성되는 형태로 구현된 서버앱에서 하드웨어를 거의 최적의 상태로 활용, 확장
- 기존의 Java 스레드 API를 최대한 수정하지 않고 사용할 수 있음
- 기존 JDK 도구를 통해 가상 스레드의 디버깅, 프로파일링을 쉽게 할 수 있음
- 하지만 기존의 스레드를 가상 스레드로 대체하기 위한 것은 아님

실습

아하! 모먼트

- [내가] 코드 리뷰 문화 도입과 개선을 위해 시도한 방법

[내가] 코드 리뷰 문화 도입과 개선을 위해 시도한 방법 코드 리뷰

- 코드 리뷰란 무엇인가?
- 필요한 이유는 무엇이고 왜 해야 할까?
- 필요 없는 이유는 무엇일까? (뭐가 불편할까?)

[내가] 코드 리뷰 문화 도입과 개선을 위해 시도한 방법 코드 리뷰 문화 장단점

- 장점
 - Shift Left (버그, 장애, 문제점 등을 조기에 발견할 수 있어 조치가 빨라짐)
 - 집단 지성을 통해 다양한 해결책을 교류, 프로덕션 퀄리티 향상
 - 팀원들의 실력 상향 평준화
 - 팀내 작업에 대한 히스토리를 파악 가능하며 기록으로 남길 수 있음
- 단점
 - 개발 생산성 저하
 - 장점에 대한 무지
 - 코드 리뷰 없이도 큰 문제 없이 업무 수행
 - 코드 리뷰 도입 실패 경험

[내가] 코드 리뷰 문화 도입과 개선을 위해 시도한 방법 코드 리뷰 문화 현실

- 코드 리뷰를 하고 있는 회사는 얼마나 될까?
- 팀을 이끌어가는 시니어분들 중 코드 리뷰를 제대로 경험하신 분은?
- 신입, 주니어분들 중 코드 리뷰를 제대로 받은 적은 있으신 분은?
- 프로페셔널한 사람들이 얼마나 될까?

[내가] 코드 리뷰 문화 도입과 개선을 위해 시도한 방법 코드 리뷰 문화에 대해 냉정하게 생각해보기

- 하다가 안하면 어떤 점이 불편한가?
 - 내 실력에 대한 불신과 걱정
 - 팀원 간 소통의 부재
 - 설계, 코드 리뷰로 인한 장점들이 사라짐
 - 개인적으로 성장의 느낌을 받지 못함
- 안하다가 하면 어떤 점이 불편한가?
 - ?

[내가] 코드 리뷰 문화 도입과 개선을 위해 시도한 방법 코드 리뷰 문화 도입을 위한 노력

- 코드 리뷰 문화를 도입하기 위해 팀원들 설득하기
 - 도입해야 하는 이유를 정리해 전파하기
 - 도입으로 인한 단점을 개선할 방법 구상하기
- 코드 리뷰를 이끌 리더 구하기
- 팀원들의 실력에 대한 치부를 이겨낼 방법 찾아보기
- 프로토타입을 만들어 보여주기
- 기존 업무 프로세스와의 격차 줄이기

[내가] 코드 리뷰 문화 도입과 개선을 위해 시도한 방법 코드 리뷰 문화 개선을 위한 노력

- 모듈, 패키지, 도메인 등 특정 기준으로 나눠 담당자를 정하기
 - 오너십을 갖게하고 리뷰어, 어사이니를 정해보자
- 코드 리뷰를 위한 시간을 확보하기
- PR 템플릿 만들기
- 린터, 포맷터 등을 최대한 활용하기
- 클린코드, 프로그래밍 패러다임, 테스트 코드, 아키텍처 등을 깊게 파기
- 레이블, 태그 등을 적절히 활용하기

[내가] 코드 리뷰 문화 도입과 개선을 위해 시도한 방법 코드 리뷰 문화 돌아보기

- 모두가 같은 목적으로 같은 방향을 바라보고 있는가?
- 코드 리뷰 말고 다른 방법은 없을까?

참고및출처

- https://en.wikipedia.org/wiki/Computer_program
- https://en.wikipedia.org/wiki/Process (computing)
- https://en.wikipedia.org/wiki/Computer_multitasking
- https://en.wikipedia.org/wiki/Thread (computing)
- https://www.baeldung.com/cs/process-vs-thread
- https://www.geeksforgeeks.org/difference-between-process-and-thread/
- https://www.baeldung.com/linux/process-vs-thread
- https://en.wikipedia.org/wiki/File:Concepts-Program vs. Process vs. Thread.jpg
- https://docs.oracle.com/en/java/java/javase/17/docs/api/java.base/java/lang/Thread.html
- https://www.geeksforgeeks.org/java-threads/
- https://www.baeldung.com/cs/concurrency-vs-parallelism
- https://www.baeldung.com/java-daemon-thread

- https://www.geeksforgeeks.org/daemon-thread-java/
- https://en.wikipedia.org/wiki/Mutual exclusion
- https://en.wikipedia.org/wiki/Semaphore (programming)
- https://www.baeldung.com/cs/what-is-mutex
- https://www.baeldung.com/cs/semaphore
- https://www.baeldung.com/java-mutex
- https://en.wikipedia.org/wiki/Lock (computer science)
- https://www.baeldung.com/cs/monitor
- https://en.wikipedia.org/wiki/Synchronization_(computer_science)
- https://docs.oracle.com/javase/specs/jls/se17/html/jls-17.html
- https://docs.oracle.com/javase/tutorial/essential/concurrency/sync.html
- https://docs.oracle.com/javase/tutorial/essential/concurrency/locksync.html

- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/lang/Thread.State.html
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/lang/Object.html#wait(long)
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/lang/Thread.html#join(long)
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/locks/LockSupport.html#park()
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/lang/Thread.html#sleep(long)
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/locks/ LockSupport.html#parkNanos(java.lang.Object,long)
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/locks/ LockSupport.html#parkUntil(java.lang.Object,long)
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/lang/Object.html#notify()
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/lang/Object.html#notifyAll()
- https://www.baeldung.com/java-runtime-halt-vs-system-exit
- https://www.baeldung.com/java-thread-lifecycle
- https://www.baeldung.com/java-start-thread

- https://www.baeldung.com/java-synchronization-bad-practices
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/Executors.html
- https://docs.oracle.com/en/java/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/Executors.html#newCachedThreadPool()
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/Executors.html#newFixedThreadPool(int)
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/ Executors.html#newScheduledThreadPool(int)
- https://docs.oracle.com/en/java/java/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/Executors.html#newSingleThreadExecutor()
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/ Executors.html#newSingleThreadScheduledExecutor()
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/Executors.html#newWorkStealingPool()
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/ThreadPoolExecutor.html
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/ForkJoinPool.html
- https://www.baeldung.com/java-executor-service-tutorial

- https://www.baeldung.com/java-fork-join
- https://www.baeldung.com/java-work-stealing
- https://www.geeksforgeeks.org/difference-between-fork-join-framework-and-executorservice-in-java/
- https://www.geeksforgeeks.org/forkjoinpool-class-in-java-with-examples/
- https://www.baeldung.com/java-threadpooltaskexecutor-core-vs-max-poolsize
- https://www.baeldung.com/java-when-to-use-parallel-stream
- https://www.baeldung.com/java-8-parallel-streams-custom-threadpool
- https://www.baeldung.com/cs/race-conditions
- https://en.wikipedia.org/wiki/Race_condition
- https://en.wikipedia.org/wiki/Deadlock
- https://www.baeldung.com/java-deadlock-livelock
- https://en.wikipedia.org/wiki/Starvation (computer science)

- https://www.baeldung.com/cs/deadlock-livelock-starvation
- https://en.wikipedia.org/wiki/Priority_inversion
- https://en.wikipedia.org/wiki/False_sharing
- https://www.baeldung.com/java-false-sharing-contended
- https://www.baeldung.com/java-synchronized
- https://www.baeldung.com/java-synchronization-bad-practices
- https://www.baeldung.com/java-volatile
- https://docs.oracle.com/javase/tutorial/essential/concurrency/atomicvars.html
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/atomic/package-summary.html
- https://www.baeldung.com/java-atomic-variables
- https://www.baeldung.com/java-volatile-vs-atomic
- https://docs.oracle.com/en/java/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/ConcurrentHashMap.html

- https://www.baeldung.com/java-concurrent-map
- https://www.baeldung.com/java-semaphore
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/Semaphore.html
- https://docs.oracle.com/en/java/java/javase/17/docs/api/java.base/java/util/concurrent/locks/ReentrantLock.html
- https://www.baeldung.com/java-binary-semaphore-vs-reentrant-lock
- https://www.baeldung.com/java-concurrent-locks
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/17/docs/api/java.base/java/lang/ThreadLocal.html
- https://www.baeldung.com/java-threadlocal
- https://openjdk.org/jeps/444
- https://docs.oracle.com/en/java/javase/20/core/virtual-threads.html
- https://www.javacodegeeks.com/2023/01/java-19-virtual-threads.html
- https://www.javacodegeeks.com/2023/03/intro-to-java-virtual-threads.html

https://blogs.o	racle.com/java	magazine/post	/java-loom-virtu	ıal-threads-pla	tform-threads