
Java

Concurrency in Java

Concurrency in Java

Модель памяти

Создание потоков (Thread, Runnable)

Действия над потоками

Потокобезопасность, синхронизация

Semaphore, Монитор

Синхронизация потоков (synchronized, Lock)

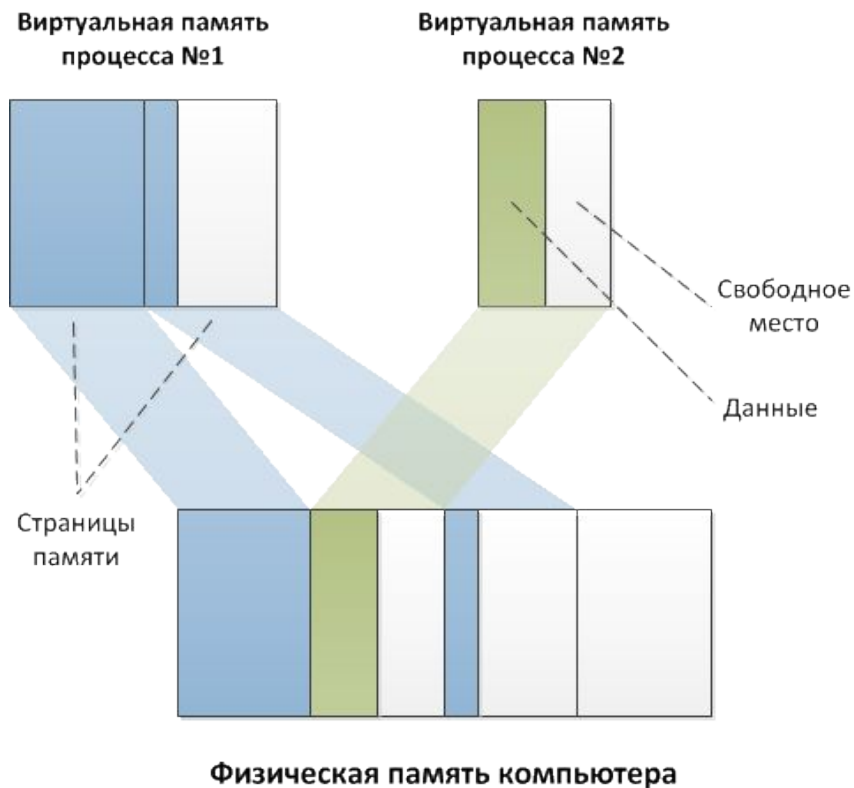
Volatile

Happens-before

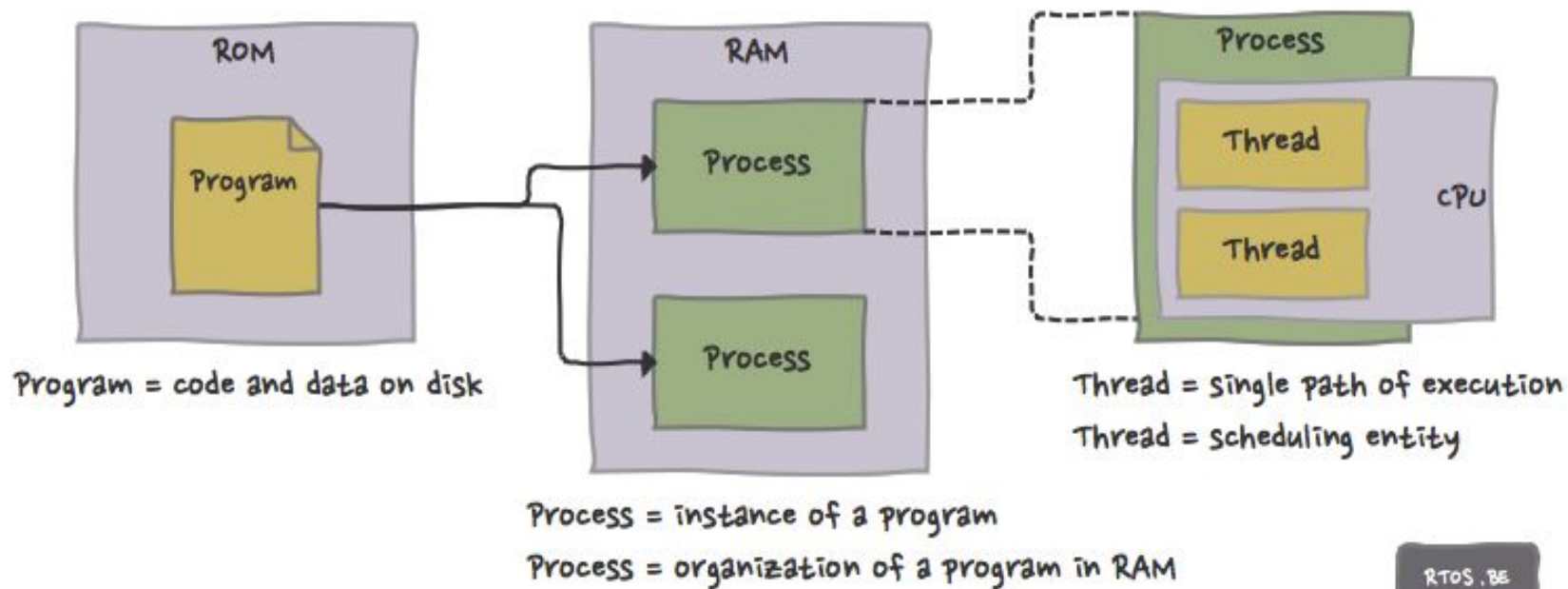
Atomic, CAS

ExecutorService, Callable, Future, CompletableFuture

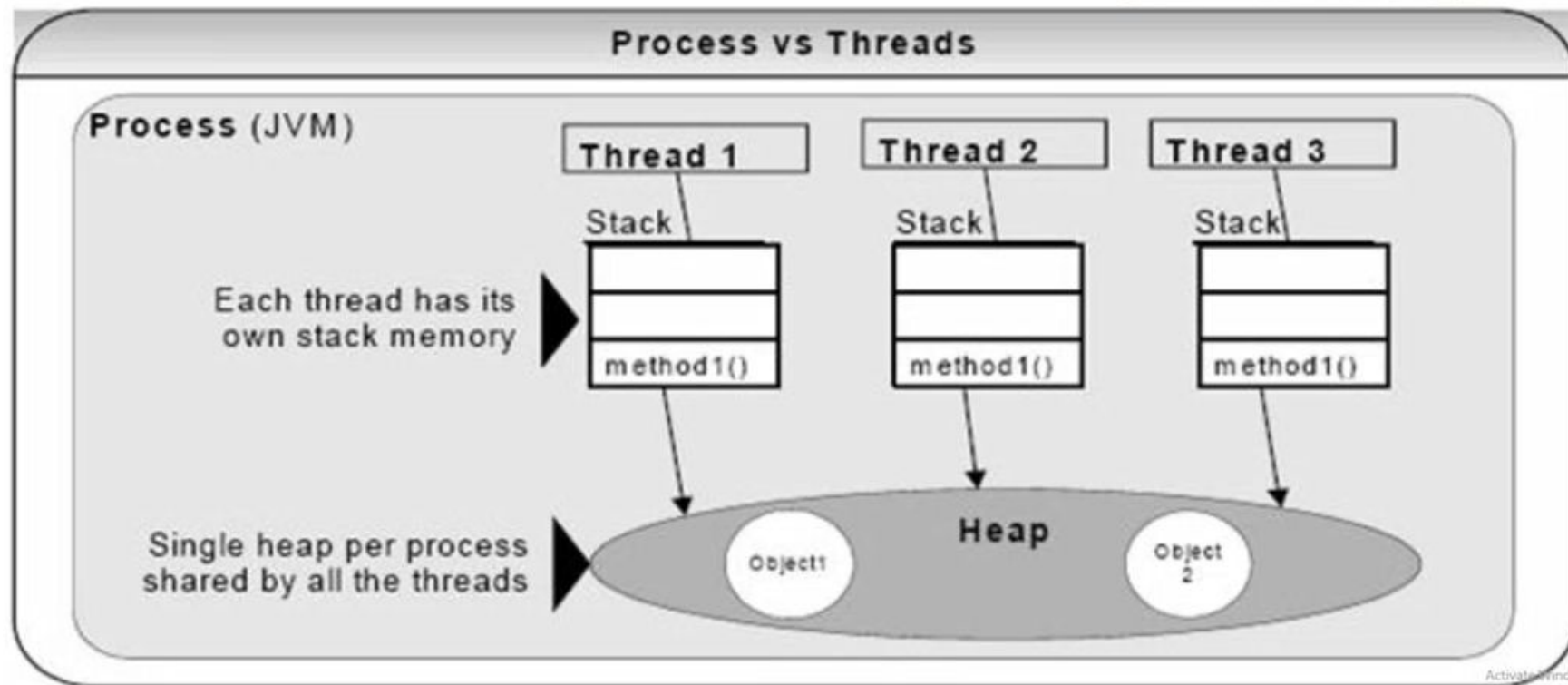
Модель памяти управляемой средствами ОС



Память – процесс - поток



Память – процесс - поток



Создание потока

- ❖ Thread : класс - наследуем
- ❖ Runnable : интерфейс – имплементируем (метод run())
- ❖ Callable<V> : интерфейс – имплементируем (метод call())

Примеры:

```
Runnable myRunnable = () -> someActions();
```

```
Thread myThread = new Thread(myRunnable, "MyRunnable Name")
```

```
Thread myThread1 = new Thread(() -> someActions())
```

```
Executors.newSingleThreadExecutor().submit(this::someReturningMethod());
```

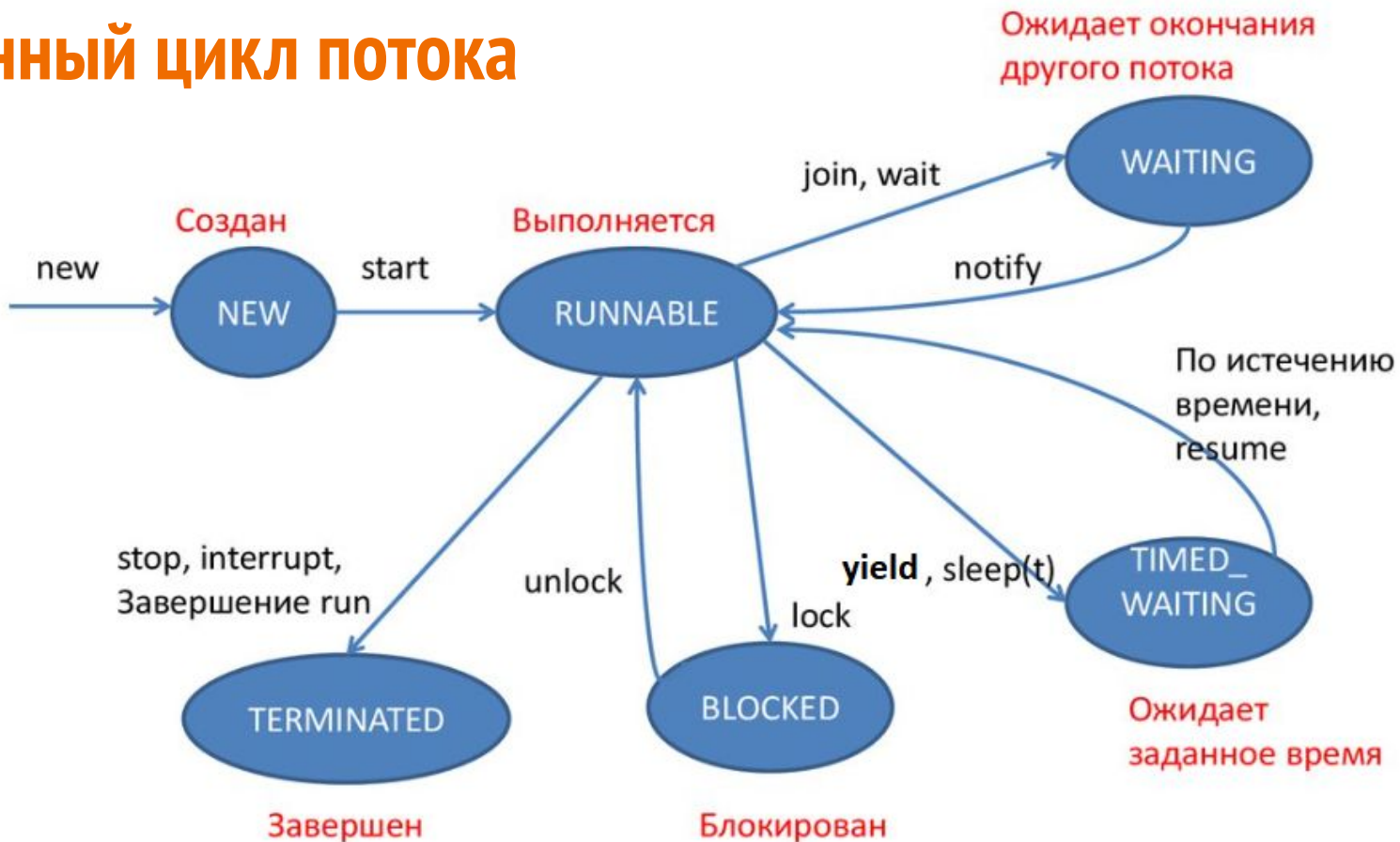
```
Callable<Integer> intCallable = () -> 1;
```

```
Executors.newSingleThreadExecutor().submit(intCallable);
```

Класс Thread

- ❖ `run()` - запуск потока. В нём пишете свой код
- ❖ `start()` - запустить поток
- ❖ `setName()` / `getName()` - задать /получить имя потока
- ❖ `setPriority()` / `getPriority()` - задать /получить приоритет потока
- ❖ `isAlive()` - определить, выполняется ли поток
- ❖ `join()` - ожидать завершения потока
- ❖ `sleep()` - приостановить поток на заданное время
- ❖ `setDaemon(Boolean on)` - пометить поток как демон, либо как пользовательский
- ❖ `yield()` - метод приостанавливающий поток на квант времени
- ❖ `stop()`, `destroy()`, `resume()`, `suspend()` - устаревшие (deprecated) методы управления жизненным циклом потока.

Жизненный цикл потока



Потокобезопасность, синхронизация

- Потокобезопасность - свойство объекта или кода, которое гарантирует, что при исполнении или использовании несколькими потоками, код будет вести себя, как предполагается.
- Синхронизация - это процесс, который позволяет выполнять потоки параллельно и согласованно.
 - Общие ресурсы – условие согласованного состояния
 - Critical section - участок исполняемого кода программы, в котором производится доступ к общему ресурсу (данным или устройству), который не должен быть одновременно использован более чем одним потоком исполнения.
- Средства для синхронизации:
 - wait()/notify() на мониторе (мьютексе) через synchronized
 - join()
 - Классы Lock, Semaphore. (java.util.concurrent)

Синхронизация потоков

- `synchronized` – ключевое слово для объявления синхронизированного блока кода (метода).
- `join()` - механизм, позволяющий одному потоку ждать завершения выполнения другого
- `java.util.concurrent`:
 - `Lock` – интерфейс явных блокировок (`ReentrantLock`, `ReadWriteLock`).
 - Объекты синхронизации:
 - `Semaphore` - ограничивающий количество потоков, которые могут «войти» в заданный участок кода
 - `CountDownLatch` - разрешающий вход в заданный участок кода при выполнении определенных условий
 - `CyclicBarrier` - типа «барьер», блокирующий выполнение определенного кода для заданного количества потоков
 - `Exchanger` - позволяющий провести обмен данными между двумя потоками
 - `Phaser` - типа «барьер», но в отличие от `CyclicBarrier`, предоставляет больше гибкости

Lock

- Lock – интерфейс явных блокировок (ReentrantLock, ReadWriteLock).
 - lock() - получение блокировки
 - lockInterruptibly() - получение блокировки, если текущий поток не прерывается
 - newCondition() - получение нового Condition, связанного с блокировкой Lock
 - tryLock() - получение блокировки, если она свободна во время вызова
 - tryLock(long time, TimeUnit unit) - получение блокировки в течение заданного времени
 - unlock() - освобождение блокировки

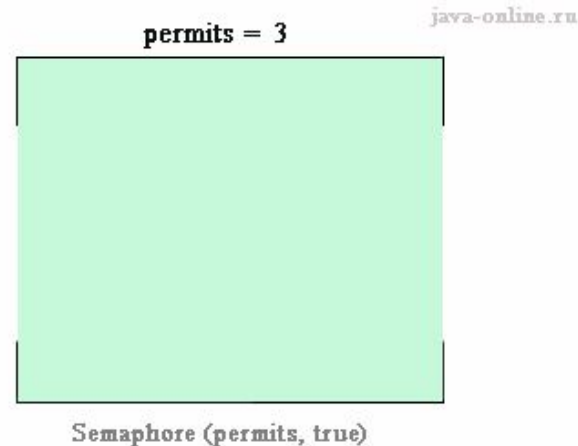
```
Lock l = ...;  
l.lock();  
try  
{  
    //действия над ресурсом, защищенным данной блокировкой  
}  
finally  
{  
    l.unlock() //гарантия того, что блокировка будет отпущена  
}
```

Semaphore, Монитор

Semaphore - шаблон синхронизации
Семафор: доступ к блоку кода управляется с помощью счётчика.

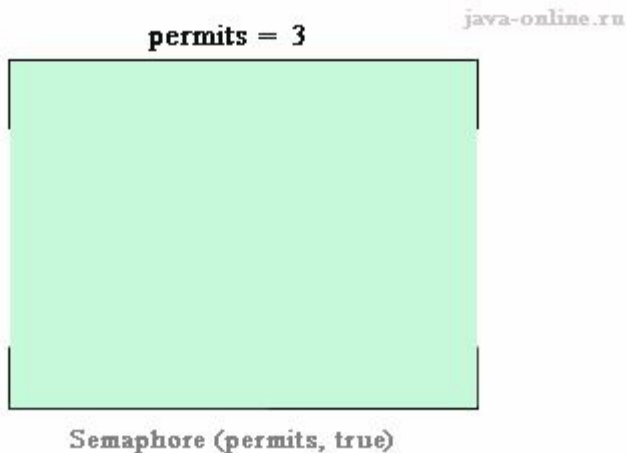
«Объект, ограничивающий количество потоков, которые могут войти в заданный участок кода.» (Э. Дейкстра)

Монитор - инструмент для управления доступа к объекту. По сути - бинарный семафор. Монитор состоит из mutex-а и массива ожидающих очереди потоков.

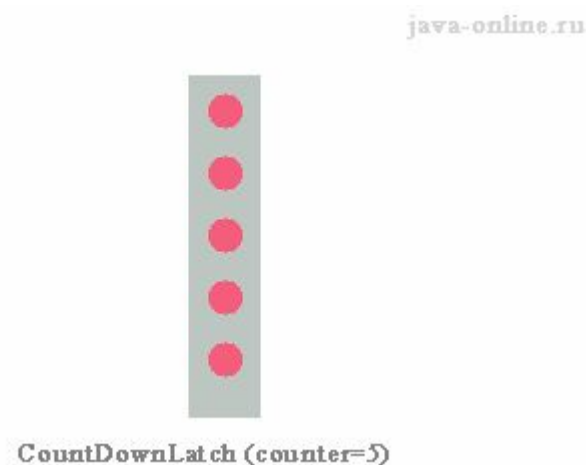


Объекты синхронизации

Semaphore - ограничивающий количество потоков, которые могут «войти» в заданный участок кода

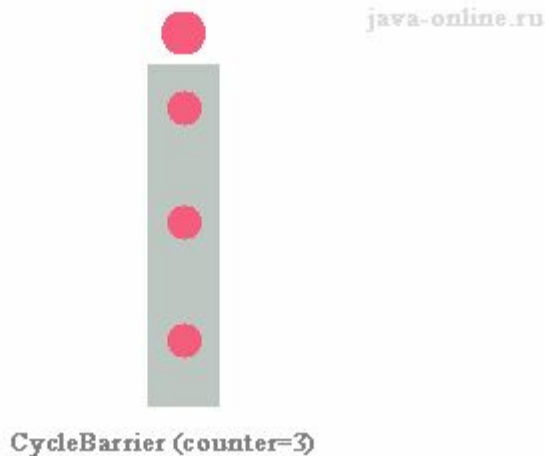


CountDownLatch - разрешающий вход в заданный участок кода при выполнении определенных условий

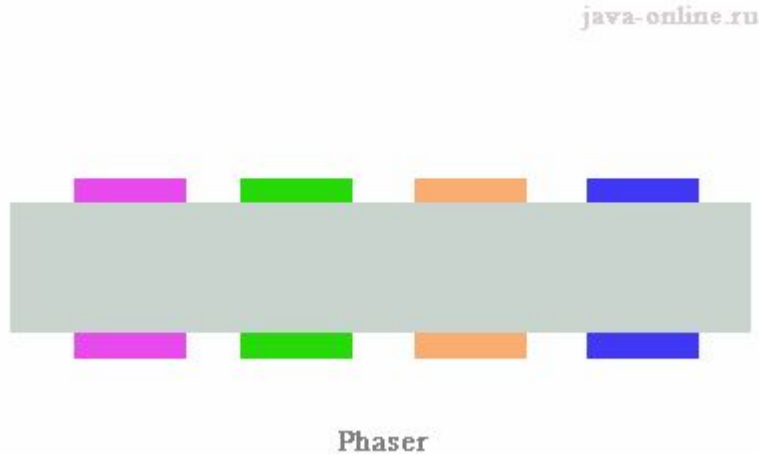


Объекты синхронизации

CyclicBarrier - типа «барьер», блокирующий выполнение определенного кода для заданного количества потоков

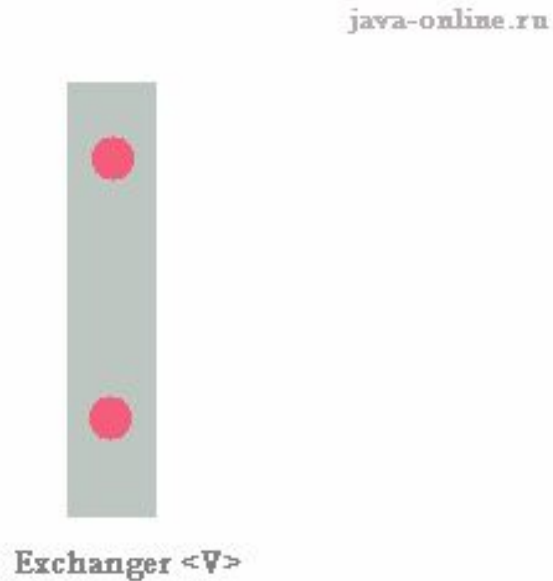


Phaser - типа «барьер», но в отличие от CyclicBarrier, предоставляет больше гибкости



Объекты синхронизации

Exchanger - позволяющий провести обмен данными между двумя потоками



Атомарные операции

- Атомарные операции – такие, которые либо выполняются полностью, либо не выполняются совсем. Не имеют проявлений побочных эффектов, пока операция не завершена.
- Операции чтения и записи атомарны для переменных ссылочных типов и большинства примитивных (кроме long и double)
- Операции чтения и записи атомарны для всех типов переменных, если они отмечены ключевым словом volatile
- Atomic-классы (AtomicInteger, AtomicLong, AtomicReference<V>)
 - Атомарные операции методов Atomic выполняются целиком, их выполнение не может быть прервано планировщиком потоков.
 - Оптимистичная блокировка
 - Аппаратная поддержка - compare-and-swap (CAS)
 - Методы: compareAndSet, getAndSet

Оптимистичная блокировка

Каждый атомарный класс включает метод `compareAndSet`, представляющий механизм оптимистичной блокировки и позволяющий изменить значение `value` только в том случае, если оно равно ожидаемому значению (т.е. `current`)

```
public class SimulatedCAS
{
    private int value;

    public synchronized int getValue() { return value; }

    public synchronized int compareAndSwap(int expectedValue, int newValue)
    {
        int oldValue = value;
        if (value == expectedValue)
        {
            value = newValue;
        }
        return oldValue;
    }
}
```

```
private volatile long value;

public final long get() {
    return value;
}

public final long getAndAdd(long delta) {
    while (true) {
        long current = get();
        long next = current + delta;
        if (compareAndSet(current, next))
            return current;
    }
}
```

???

Что напечатает данный код?

thread1() и thread2() запускаются в разных потоках

```
int x;  
volatile int g;  
  
public void thread1() {  
    g = 1;  
    x = 1;  
}  
  
public void thread2() {  
    System.out.println(g);  
    System.out.println(x);  
}
```

Операции, связанные отношением happens-before

- happens-before - логическое ограничение на порядок выполнения инструкций программы. Если указывается, что запись в переменную и последующее ее чтение связаны через эту зависимость, то как бы при выполнении не переупорядочивались инструкции, в момент чтения все связанные с процессом записи результаты уже зафиксированы и видны
 - В рамках одного потока любая операция happens-before любой операцией, следующей за ней в исходном коде
 - Запись в volatile переменную happens-before чтение из той же самой переменной.
 - Освобождение монитора happens-before получения того же самого монитора
 - `thread.start()` happens-before `thread.run()`
 - Завершение `thread.run()` happens-before выход из `thread.join()`
 - ...

ExecutorService

- Сервис исполнителей – высокоуровневая замена работе с потоками напрямую.
 - Асинхронность
 - Пул потоков
 - Необходимо останавливать явно - shutdown()
- Executors – предоставляет удобные методы-фабрики для создания различных сервисов исполнителей (ThreadPoolExecutor, FixedThreadPool, ForkJoinPool, ScheduledThreadPoolExecutor)
- Работа с Callable<V> - результат возвращает в Future<V>

Future<V>

- Future<V> - специальный объект для запроса результата работы Callable<V>
- методы:
 - cancel (boolean mayInterruptIfRunning) - попытка завершения задачи
 - V get() - ожидание (при необходимости) завершения задачи, после чего можно будет получить результат
 - V get(long timeout, TimeUnit unit) – ожидание (при необходимости) завершения задачи в течение определенного времени, после чего можно будет получить результат
 - isCancelled() - вернет true, если выполнение задачи будет прервано прежде завершения
 - isDone() - вернет true, если задача завершена

Источники

- [Lesson: Concurrency \(The Java™ Tutorials > Essential Java Classes\) \(oracle.com\)](#)
- [Многопоточность Thread, Runnable \(java-online.ru\)](#)
- [Многопоточный пакет util.concurrent \(java-online.ru\)](#)
- [Когда параллельные потоки буксуют / Хабр \(habr.com\)](#)
- [Многопоточное программирование в Java 8. Часть первая. Параллельное выполнение кода с помощью потоков \(tproger.ru\)](#)
- [Многопоточное программирование в Java 8. Часть вторая. Синхронизация доступа к изменяемым объектам \(tproger.ru\)](#)
- [Многопоточное программирование в Java 8. Часть третья. Атомарные переменные и конкурентные таблицы \(tproger.ru\)](#)
- [Java: продвинутая конкурентность / Хабр \(habr.com\)](#)
- [Справочник по синхронизаторам java.util.concurrent.*](#)