

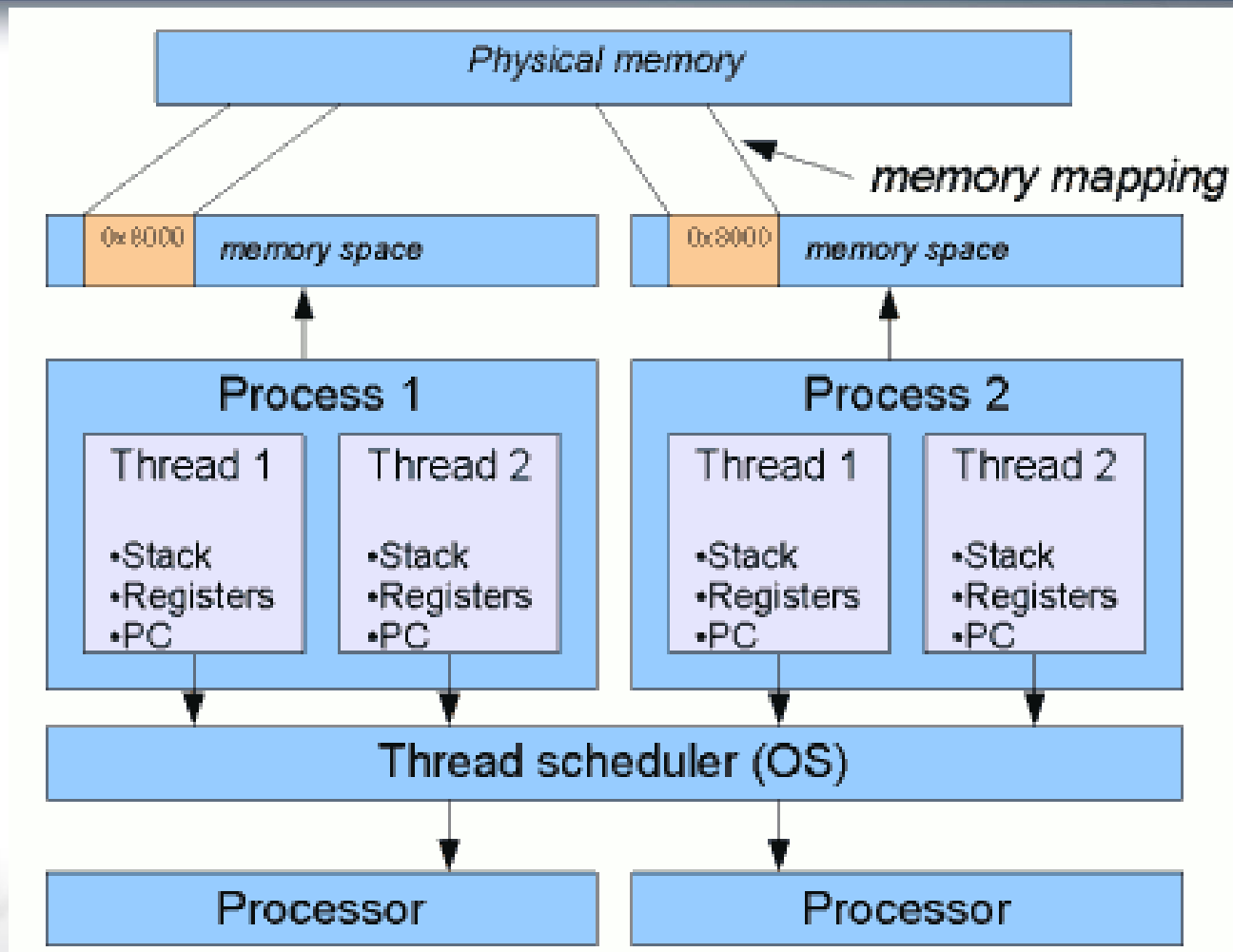


НАЦІОНАЛЬНИЙ
УНІВЕРСИТЕТ
КОРАБЛЕБУДУВАННЯ
ІМЕНІ АДМІРАЛА МАКАРОВА



Java™

Многопоточность



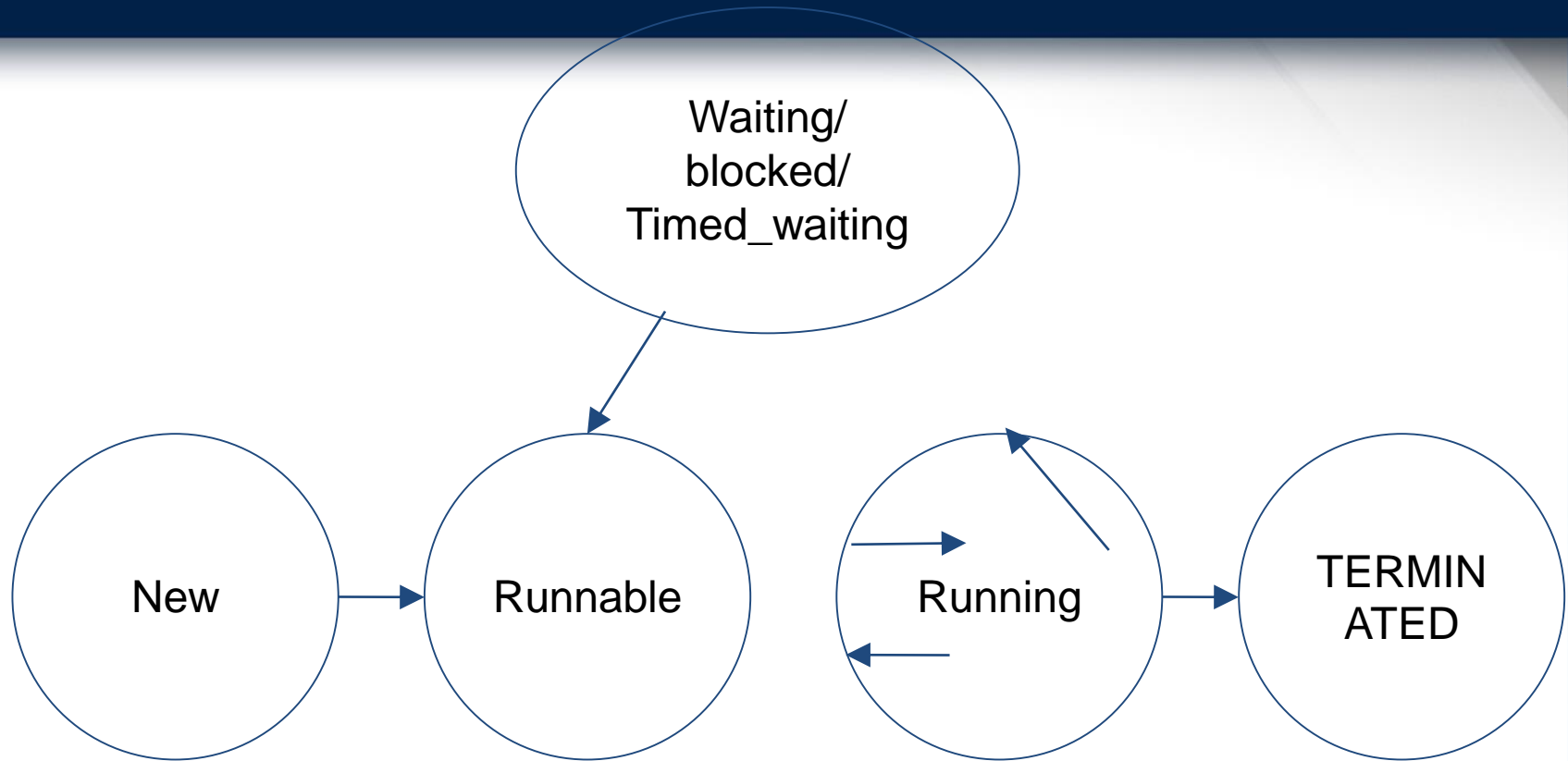
Java Concurrency

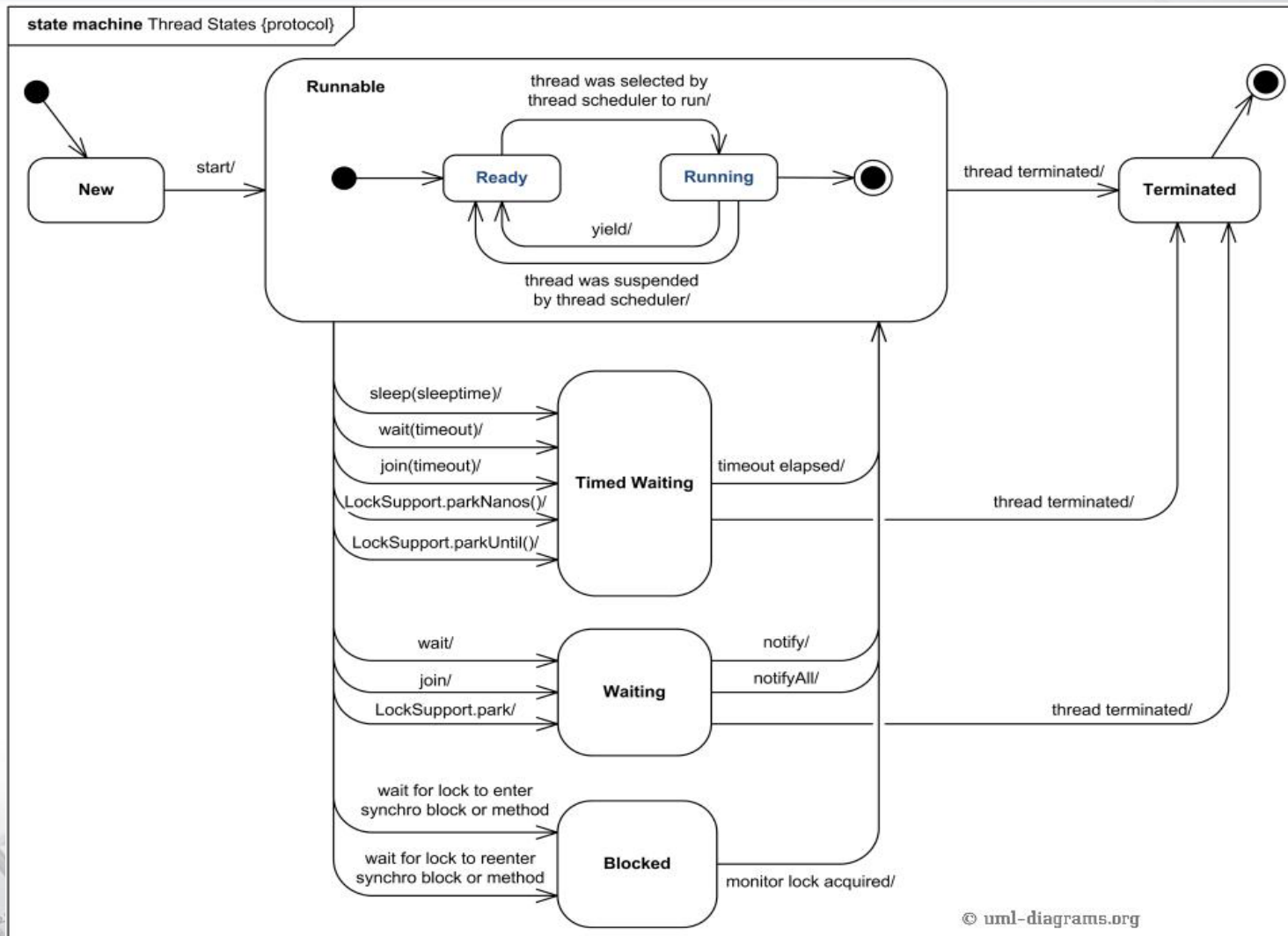
2 подхода к разработке многопоточных приложений:

Низкоуровневый: **Thread**, **Runnable**, **wait/notify**, **synchronized**.

1.Пакет **java.util.concurrent**: высокоуровневое API параллельного программирования

Состояния потока





Класс Thread

getName() - получить имя потока;

getPriority() - получить приоритет потока;

isAlive() - определить, выполняется ли поток;

join() - ожидать завершения потока;

run() - метод, содержащий код, который выполняется в данном потоке;

start() - запустить поток;

[static] sleep() - приостановить выполнение текущего потока на заданное время.

Создание потока: наследование Thread

```
class MyThread extends Thread {  
    @Override  
    public void run() {  
        for (int i = 0; i < 10; i++) {  
            System.out.println("Hello");  
        }  
    }  
}
```

Запуск потока:

```
new MyThread().start();
```

Создание потока: реализация Runnable

```
class MyRunnable implements Runnable {  
    @Override  
    public void run() {  
        for (int i = 0; i < 10; i++) {  
            System.out.println("world");  
        }  
    }  
}
```

Запуск потока:

```
new Thread(new MyRunnable()).start();
```


Синхронизация

```
class IncrementerThread extends Thread {  
    private Counter counter;
```

```
    public IncrementerThread(Counter counter) { this.counter = counter; }
```

```
    public static void runExperiment(Counter counter) throws Exception {  
        Thread t1 = new IncrementerThread(counter);  
        Thread t2 = new IncrementerThread(counter);  
        long startTime = System.currentTimeMillis();  
        t1.start(); t2.start();  
        t1.join(); t2.join();  
        long elapsed = System.currentTimeMillis() - startTime;  
        System.out.println("counter=" + counter.getValue() +  
                           ", time elapsed(ms)=" + elapsed);  
    }
```

```
    public void run() {  
        for (int i = 0; i < 100_000_000; i++) {  
            counter.increment();  
        }  
    }  
}
```

```
IncrementerThread.runExperiment(new UnsafeCounter());
```

```
class Counter {  
    private int count;  
    public void increment() { count++; }  
    public int getValue() { return count; }  
}
```

Результаты UnsafeCounter

counter = 100 020 579, time elapsed(ms)= 36

counter = 106 287 016, time elapsed(ms)= 33

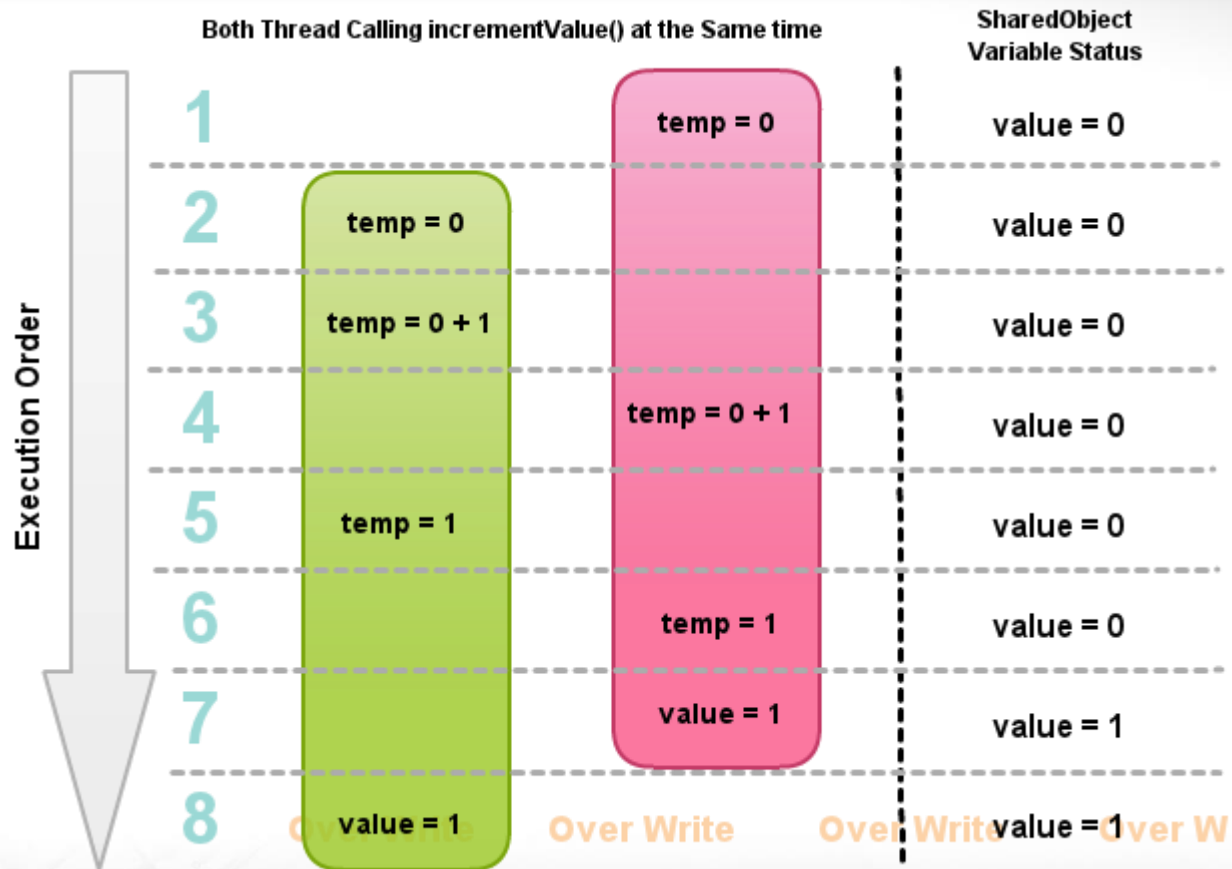
counter = 105 950 712, time elapsed(ms)= 32

counter = 101 197 861, time elapsed(ms)= 32

counter = 100 029 825, time elapsed(ms)= 40

avg = 34.6 мс

Очень быстро, но неверно (ожидали 200 000 000).



Синхронизированные методы

```
public class SafeCounterSynchronized implements Counter {  
    private int count;  
  
    @Override  
    public synchronized void increment() {  
        count++;  
    }  
  
    @Override  
    public synchronized int getValue() {  
        return count;  
    }  
}
```

avg time = 29,6 c

Взаимодействие между потоками

```
public class JobQueue
{
    ArrayList<Runnable> jobs = new ArrayList<Runnable>();

    public synchronized void put(Runnable job)
    {
        jobs.add(job);
        this.notifyAll();
    }

    public synchronized Runnable getJob()
    {
        while (jobs.size()==0)
            this.wait();

        return jobs.remove(0);
    }
}
```

wait() / notify() / notifyAll()

```
class DataManager {  
    private static Object monitor = new Object();  
    public void sendData() {  
        synchronized (monitor) {  
            try {  
                while (!someCondition) monitor.wait();  
            }  
            catch (InterruptedException ex) {}  
            System.out.println("Sending data...");  
        }  
    }  
    public void prepareData() {  
        synchronized (monitor) {  
            System.out.println("Data is ready");  
            monitor.notifyAll();  
        }  
    }  
}
```




НАЦІОНАЛЬНИЙ
УНІВЕРСИТЕТ
КОРАБЛЕБУДУВАННЯ
ІМЕНІ АДМІРАЛА МАКАРОВА

Deadlock



Deadlock

```
public class DeadlockRisk {  
    private static class Resource {public int value;}  
    private Resource resourceA = new Resource();  
    private Resource resourceB = new Resource();  
  
    public int read() {  
        synchronized (resourceA) {  
            synchronized (resourceB) {  
                return resourceA.value + resourceB.value;  
            }  
        }  
    }  
  
    public void write (int a, int b) {  
        synchronized (resourceB) {  
            synchronized (resourceA) {  
                resourceA.value = a;  
                resourceB.value = b;  
            }  
        }  
    }  
}
```


Атомарные операции

Атомарные операции выполняются целиком, их выполнение не может быть прервано планировщиком потоков.

Специальные классы для выполнения атомарных операций находятся в пакете
`java.util.concurrent.atomic`:

`AtomicInteger`

`AtomicLong`

`AtomicDouble`

`AtomicReference`

... и другие.

Пример: AtomicInteger

```
import java.util.concurrent.atomic.AtomicInteger;

class SafeCounterAtomic implements Counter {
    private AtomicInteger count = new AtomicInteger(0);

    @Override
    public void increment() {
        count.incrementAndGet();
    }

    @Override
    public int getValue() {
        return count.intValue();
    }
}
```

avg time = 13,2 c

interface Lock

Находится в пакете `java.util.concurrent.locks`

В отличие от `synchronized`, `Lock` является не средством языка, а обычным объектом с набором методов.

В этом случае критическую секцию ограничивают операции `lock()` и `unlock()`. Вызов `lock()` блокирует, если `Lock` в данный момент занят, поэтому удобно использовать метод `tryLock()`, который сразу вернет управление и результат

- При использовании `Lock` не будут работать стандартные методы `wait()`, `notify()` и `notifyAll()`, ведь монитор как таковой не используется
- Вместо них используются реализации интерфейса `Condition`, ассоциированные с `Lock`: необходимо вызвать `Lock.newCondition()` и уже у `Condition` вызывать методы `await()`, `signal()` и `signalAll()`
- С одним `Lock` можно ассоциировать несколько `Condition`

`class ReentrantLock`

```
public class Counter{  
  
    private Lock lock = new ReentrantLock();  
    private int count = 0;  
  
    public int increment(){  
        lock.lock();  
        int newCount = ++count;  
        lock.unlock();  
        return newCount;  
    }  
}
```

interface Lock

- Наиболее распространенный паттерн для работы с **Lock**'ами представлен справа
- Он гарантирует, что **Lock** будет отпущен в любом случае, даже если при работе с ресурсом будет выброшено исключение
- Для **synchronized** этот подход неактуален – там средствами языка предоставляется гарантия, что мьютекс будет отпущен
- Этот паттерн весьма полезен в любой ситуации, требующей обязательного освобождения ресурсов
- Широко используются две основные реализации **Lock**:
 - **ReentrantLock** допускает вложенные критические секции
 - **ReadWriteLock** имеет разные механизмы блокировки на чтение и запись, позволяя уменьшить накладные расходы

```
Lock l =...;  
l.lock();  
try {  
    // работаем с ресурсом, который  
    // защищен этим мьютексом  
}  
finally {  
    l.unlock();  
}
```

Пример ReentrantLock

```
import java.util.concurrent.locks.Lock;
import java.util.concurrent.locks.ReentrantLock;

class SafeCounterWithLocks implements Counter {
    private int count;
    private Lock lock = new ReentrantLock();

    @Override
    public void increment() {
        lock.lock();
        count++;
        lock.unlock();
    }

    @Override
    public int getValue() {
        lock.lock();
        int value = count;
        lock.unlock();
        return value;
    }
}
```

Пример tryLock()

```
import java.util.concurrent.locks.Lock;
import java.util.concurrent.locks.ReentrantLock;

class SafeCounterWithTryLock implements Counter {
    private int count;
    private Lock lock = new ReentrantLock();

    @Override
    public void increment() {
        boolean locked = false;
        while (!locked) {
            locked = lock.tryLock();
        }
        if (locked) {
            count++;
            lock.unlock();
        }
    }

    @Override
    public int getValue() {
        lock.lock();
        int value = count;
        lock.unlock();
        return value;
    }
}
```

interface ReadWriteLock

Методы:

Lock readLock();

Lock writeLock();

Читать могут несколько потоков одновременно.
Но писать может только один поток.

class ReentrantReadWriteLock

Пример ReadWriteLock

```
import java.util.concurrent.locks.ReadWriteLock;
import java.util.concurrent.locks.ReentrantReadWriteLock;

public class SafeCounterReentrantRWLock implements Counter {
    private int count;
    private ReadWriteLock lock = new ReentrantReadWriteLock();

    @Override
    public void increment() {
        lock.writeLock().lock();
        count++;
        lock.writeLock().unlock();
    }

    @Override
    public int getValue() {
        lock.readLock().lock();
        int value = count;
        lock.readLock().unlock();
        return value;
    }
}
```

avg time = 21,8 c

Сравнение производительности

Метод синхронизации	Время выполнения (с)
atomic	13.2
ReentrantReadWriteLock	21.8
ReentrantLock	22.4
synchronized	29.6
tryLock() + while	32.6

interface Condition

Методы:

```
void await() throws InterruptedException;  
void signal();  
void signalAll();
```

Создание:

```
Lock lock = new ReentrantLock();  
Condition blockingPoolA = lock.newCondition();  
Condition blockingPoolB = lock.newCondition();  
Condition blockingPoolC = lock.newCondition();
```

Condition: применение

Первый поток захватывает блокировку, затем вызывает `await()` у объекта `Condition`:

```
lock.lock();  
try { blockingPoolA.await(); // ждём второй поток  
    // продолжаем работу  
}  
catch (InterruptedException ex) {}  
finally {lock.unlock();}
```

Второй поток выполняет свою часть и будит первый поток:

```
lock.lock();  
try {  
    // выполнение работы  
    blockingPoolA.signalAll(); //будим 1 поток  
}  
finally {lock.unlock();}
```

Concurrent Collections

- CopyOnWriteArrayList
- CopyOnWriteArraySet

- ConcurrentHashMap
- ConcurrentLinkedDeque
- ConcurrentLinkedQueue
- ConcurrentSkipListMap
- ConcurrentSkipListSet

Copy-on-write

- **CopyOnWriteArrayList** и **CopyOnWriteArraySet** основаны на массиве, копируемом при операции записи
- Уже открытые итераторы при этом не увидят изменений в коллекции
- Эти коллекции следует использовать только когда 90+% операций являются операциями чтения
- При частых операциях модификации большая коллекция способна убить производительность
- Сортировка этих коллекций не поддерживается, т.к. она подразумевает $O(n)$ операций вставки
- Итераторы по этим коллекциям не поддерживают операций модификации

Синхронизаторы

- Предназначены для регулирования и ограничения потоков. предоставляют более высокий уровень абстракции, чем мониторы.
- Semaphore
- CountdownLatch
- CyclicBarrier

Semaphore

- Объект, позволяющий войти в заданный участок кода не более чем n потокам одновременно
- N определяется параметром конструктора
- При $N=1$ по действию аналогичен **Lock**
- **Fairness** – гарантия очередности потоков

```
Semaphore semaphore = new Semaphore(4);  
semaphore.acquire();  
semaphore.release();  
boolean available = semaphore.tryAcquire();
```

Блокирующие очереди

ArrayBlockingQueue
LinkedBlockingDeque
LinkedBlockingQueue

} *bounded*

PriorityBlockingQueue
DelayQueue

элементы с задержкой

LinkedTransferQueue
очередь

универсальная

SynchronousQueue

ёмкость 0

Blocking Queues: пример

```
BlockingQueue<Integer> bq = new ArrayBlockingQueue<>(1);  
try {  
    bq.put(24);  
    bq.put(25); // блокировка до удаления 24 из очереди  
} catch (InterruptedException ex) {  
}
```

Методы получения элементов блокирующей очереди:

`take()` - возвращает первый объект очереди, **удаляя** его из очереди.
Если очередь пустая, **блокируется**.

`poll()` - возвращает первый объект очереди, **удаляя** его из очереди.
Если очередь пустая, возвращает **null**.

`element()` - возвращает первый элемент очереди, **не удаляя** его из очереди.
Если очередь пустая, то **NoSuchElementException**.

`peek()` - возвращает первый элемент очереди, **не удаляя** его из очереди.
Если очередь пустая, возвращает **null**.

Цель применения: отделить работу, выполняемую внутри потока, от логики создания потоков.

Создание:

```
public class SimpleThreadExecutor implements  
Executor {  
    @Override  
    public void execute(Runnable command) {  
        command.run();  
    }  
}
```

Использование:

```
Runnable runnable = new MyRunnableTask();  
Executor executor = new SimpleThreadExecutor();  
executor.execute(runnable);
```

Стандартные Executor-ы

```
Executors.newCachedThreadPool();
```

создаёт новые потоки при необходимости, повторно
использует освободившиеся потоки

```
Executors.newFixedThreadPool(12);
```

с ограничением количества потоков

```
Executors.newSingleThreadExecutor();
```

ровно один поток

```
Executors.newScheduledThreadPool();
```

можно настроить задержку запуска / повторный запуск

Все эти методы возвращают ExecutorService:

```
public interface ExecutorService extends Executor
```

java.util.concurrent.Callable

В `ExecutorService` можна передавати `Callable` и `Runnable`.

Різниця: `Callable` може повертати результат (в вигляді `Future`).

```
class MyCallable implements Callable<String> {  
    @Override  
    public String call() {  
        StringBuilder builder = new StringBuilder(str);  
        builder.reverse();  
        return builder.toString();  
    }  
}
```

Future

```
Callable<String> callable = new MyCallable();  
ExecutorService ex = Executors.newCachedThreadPool();  
Future<String> f = ex.submit(callable);  
  
try {  
    Integer v = f.get();  
    System.out.println(v);  
} catch (InterruptedException | ExecutionException e) {}
```

boolean **cancel**(boolean mayInterrupt);

Останавливает задачу.

boolean **isCancelled**();

Возвращает true,

если задача была

остановлена.

boolean **isDone**();

Возвращает

true, если выполнение

задачи завершено.

get();

Возвращает результат вызова



Вопросы?

