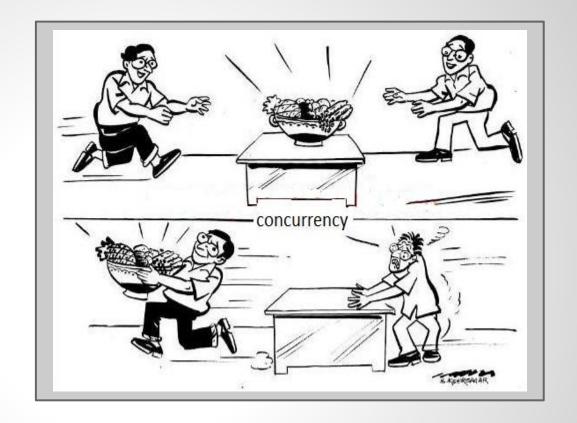
Потоки в Java

План

- Зачем?
- Что?
- Kaк?
- Почему не работает?



Зачем?

- утилизация ресурсов CPU
- абстракция многозадачности
- асинхронность
- производительность

Что

Timer

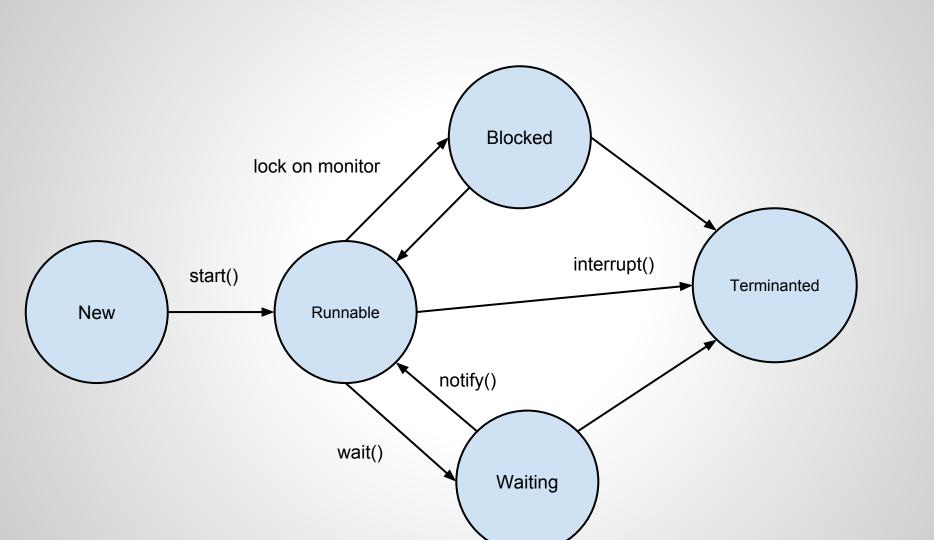
```
Timer timer = new Timer();
timer.schedule(new TimerTask() {
  @Overrid
  public void run() {
  }}, 2*60*1000);
```

start() / run()

Запустить задачу в отдельном потоке thread.start()

```
код, который будет выполняться interface Runnable { run() {...}
```

^{*}Если вызвать Thread.run() - то код выполнится в текущем потоке!



Нельзя дважды запустить один и тот же поток!

```
Thread t = new MyThread();
t.start();
t.start(); // ошибка
```

- NEW поток был создан, но еще не запущен (start());
- RUNNABLE выполняющийся JVM;
- BLOCKED заблокированный на мониторе;
- WAITING ждет действий от другого потока;
- ТЕРМІНАТЕВ исполнение завершено;

- start()
- join() дождаться выполнения потока
- static sleep() уснуть
- yield() отдать управление

А как остановить?

- thread.interrupt() выставить флаг
- thread.isInterrupted() проверить флаг
- * static Thread.interrupted() проверить флаг текущего потока

- Внутри потока в цикле проверять флаг isInterrupted()
- На блокирующих операциях обрабатывать InterruptedException() и корректно завершать работу потока

Если не написать код обработки прерывания, поток не завершится!

ExecutorService

```
ExecutorService service = Executors.newFixedThreadPool(10);
service.submit(new Runnable(...));
```

Пул потоков - автоматически создает и запускает потоки

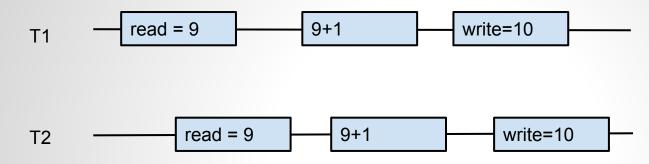
- Ограниченное число потоков (fixed)
- Создается сколько нужно (cached)

Учимся считать

```
class UnsafeSequence {
    private int val;

    public int nextVal() {
        return val++;
    }
}
```

Учимся считать

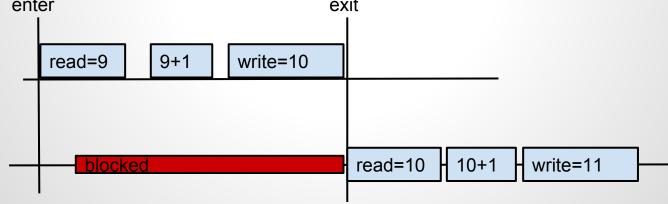


- считать значение
- изменить значение
- записать значение

Чиним

```
class SafeSequence {
    private int val;
    public synchronized int nextVal() {return val++;}
}
synchronized - критическая секция, эксклюзивный доступ

enter exit
```

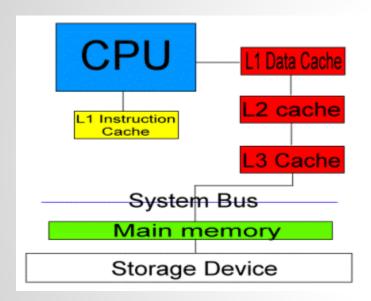


Атомарность

Атомарные операции

- чтение и запись примитивных типов (кроме long, double)
- чтение и запись ссылок
- volatile гарантирует атомарность для long/double

Устройство CPU



- Основная память медленно
- Хранит данные в кэше
- Синхронизирует кэш
- Процессоров может быть много и у каждого свой кэш
- Синхронизация между процессорами

Видимость

При каких условиях один поток видит изменения, сделанные другим потоком

volatile - гарантирует видимость чтения/записи переменной между потоками

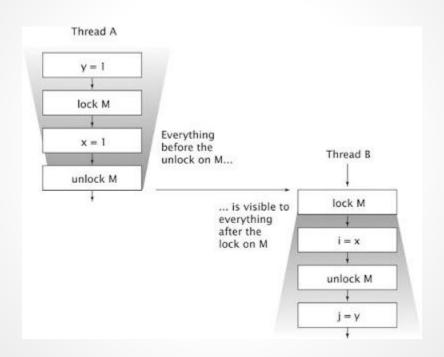
Reordering

С точки зрения наблюдающего (другого потока) инструкции могут идти в другом порядке, чем написано в коде (program order)

```
//first thread
result = calc();
isReady = true;

//second thread
if (isReady) {
    takeDesision(result);
}
```

Happens-Before



synchronized / lock

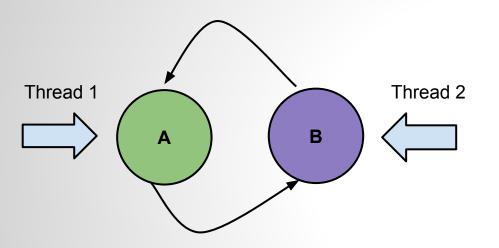
- метод
- блок
- статический метод на объекте class

- С каждым java-объектом связан монитор
- Монитор позволяет разграничить доступ
- У монитора может быть только один владелец

synchronized / lock

- потоки борются за владение монитором
- fair lock захватывает, который ждет дольше всех (ReentrantLock (boolean fair))
- lock contention из-за нагрузки на критическую секцию, потоки простаивают

Deadlock



- 1. T1 acquire A
- 2. T2 acquire B
- 3. T1 waiting for B
- 4. T2 waiting for A
- 5. deadlock:(

Deadlock

- Упорядочить взятие блокировок
- Использовать tryLock()
- Использовать таймаут

wait() / notify()

- методы Object
- с каждым объектом связан монитор
- вызывать внутри критической секции (на этом же мониторе)
- wait() отпускает монитор
- notify()/notifyAll() не имеет порядка (очереди)

```
while (!isReady) {
   wait();
}
```

isReady - проверка логического условия

wait() - ожидание сигнала от другого потока

```
isReady = true;
notifyAll();
```

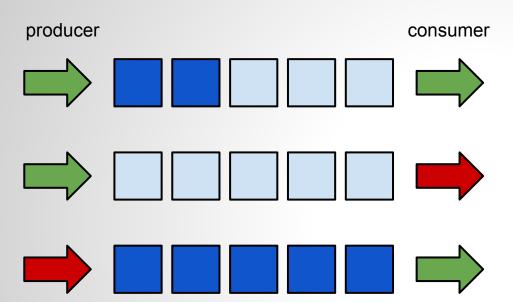
Producer / Consumer

Producer - источник данных

• данные готовы

Consumer - потребитель данных

• нет места



состояния:

- рабочее состояние
- очередь пуста (нечего брать)
- очередь полна (некуда класть)

java.util.concurrent

