

Чистый код в многопоточности. Concurrent



ПРЕПОДАВАТЕЛЬ





Юрий Костяной

Java/Kotlin backend-разработчик

- 3+ года опыта в коммерческой разработке
- 2+ года опыта в преподавании
- Проекты по интеграции сторонних платформ, CRM
- Проблемно-ориентированный подход в преподавании



ВАЖНО:

TEL-RAN
by Starta Institute

- Камера должна быть включена на протяжении всего занятия.
- Если у Вас возник вопрос в процессе занятия, пожалуйста, поднимите руку и дождитесь, пока преподаватель закончит мысль и спросит Вас, также можно задать вопрос в чате или когда преподаватель скажет, что начался блок вопросов.
- Организационные вопросы по обучению решаются с кураторами, а не на тематических занятиях.
- Вести себя уважительно и этично по отношению к остальным участникам занятия.
- Во время занятия будут интерактивные задания, будьте готовы включить камеру или демонстрацию экрана по просьбе преподавателя.

ПЛАН ЗАНЯТИЯ

- 1. Повторение
- 2. Основной блок
- 3. Вопросы по основному блоку
- 4. Домашняя работа







1

ПОВТОРЕНИЕ ИЗУЧЕННОГО



Какие модели многопоточности Вам известны?

В чём их сходства и отличия?



Исправьте ошибку в коде.



```
public class Main {
  public static void main(String[] args) {
     Thread t1 = new Thread(new Task1());
     t1.start();
     t1.notify();
  public static class Task1 implements Runnable {
     private static final Object LOCK = new Object();
     @Override
     public void run() {
       synchronized (LOCK) {
          System.out.println("Task is running");
```



Исправьте ошибку в коде.

В данном коде вызывается notify() на объекте, который не находится в состоянии монитора (lock), что приводит к IllegalMonitorStateException.

Решение: Нельзя вызывать notify() или notifyAll() без предварительного захвата монитора с помощью synchronized. Используйте lock.notify() внутри синхронизированного блока.

```
public class Main {
  public static void main(String[] args) {
     Thread t1 = new Thread(new Task1());
     t1.start():
    t1.notify();
  public static class Task1 implements Runnable {
     private static final Object LOCK = new Object();
     @Override
     public void run() {
       synchronized (LOCK) {
          System.out.println("Task is running");
```

Исправьте ошибку в коде.



```
public class Main1 {
  public static void main(String[] args) {
     Task2 task = new Task2();
     Thread t1 = new Thread(task);
     t1.start();
     t1.interrupt();
  public static class Task2 implements Runnable {
     private final Object monitor = new Object();
     @Override
     public void run() {
         synchronized (monitor) {
            System.out.println("Task is running");
            monitor.wait();
```

Исправьте ошибку в коде.

InterruptedException необходимо обработать.

```
public class Main1 {
  public static void main(String[] args) {
     Task2 task = new Task2();
     Thread t1 = new Thread(task);
     t1.start();
     t1.interrupt();
  public static class Task2 implements Runnable {
     private final Object monitor = new Object();
     @Override
     public void run() {
       try {
          synchronized (monitor) {
            System.out.println("Task is running");
            monitor.wait();
       } catch (InterruptedException e) {
          System.out.println("Task interrupted");
```

Исправьте ошибку в коде.

InterruptedException не обрабатывается корректно.

Решение: В коде нужно добавить обработку InterruptedException или использовать Thread.currentThread().interrupt() для сохранения статуса прерывания.

```
public class Main1 {
  public static void main(String[] args) {
     Task2 task = new Task2();
     Thread t1 = new Thread(task);
     t1.start();
     t1.interrupt();
  public static class Task2 implements Runnable {
     private final Object monitor = new Object();
     @Override
     public void run() {
       try {
          synchronized (monitor) {
            System.out.println("Task is running");
            monitor.wait();
       } catch (InterruptedException e) {
          System.out.println("Task interrupted");
```

В чём прикол мема?

Philosophers then:



I will discover the secrets of the Universe

Philosophers in 1965:



this dood next to me took mi fork, can't eat :(



2

основной блок

Введение

TEL-RAN
by Starta Institute

- Чистопоточно
- Конкуренция
- Делим коллекции



Проблема

Кроме изученных ранее моделей в многопоточности есть и другие сложившиеся практики, которые позволяют писать код правильнее.

Какие практики ещё могут быть полезны?





Проблема

Многие из них изложены в книге «Чистый код» Роберта Мартина в главе «Многопоточность»





Мифы о многопоточности



• Многопоточность всегда повышает быстродействие.

Действительно, многопоточность иногда повышает быстродействие, но только при относительно большом времени ожидания, которое могло бы эффективно использоваться другими потоками или процессорами.



Мифы о многопоточности



• Написание многопоточного кода не изменяет архитектуру программы.

На самом деле архитектура многопоточного алгоритма может заметно отличаться от архитектуры однопоточной системы. Отделение «что» от «когда» обычно оказывает огромное влияние на структуру системы.



Мифы о многопоточности



• При написании web-приложений разбираться в проблемах многопоточного программирования не обязательно.

Отчасти это правда, но всегда желательно знать, как работает технология, чтобы защититься от проблем одновременного обновления и взаимных блокировок.



Защита от ошибок многопоточности

Принцип единой ответственности (SRP)] гласит, что метод/класс/компонент должен иметь только одну причину для изменения. Многопоточные архитектуры достаточно сложны, чтобы их можно было рассматривать как причину изменения сами по себе, а следовательно, они должны отделяться от основного кода.

Рекомендация: отделяйте код, относящийся к реализации многопоточности, от остального кода.





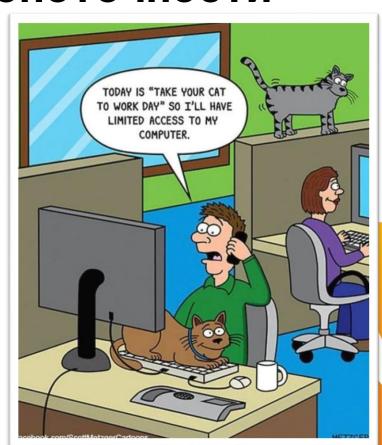
Защита от ошибок многопоточности

Ограничивайте область видимости данных.

Два программных потока, изменяющих одно поле общего объекта, могут мешать друг другу, что приводит к непредвиденному поведению.

Одно из возможных решений – защита критической секции кода, в которой происходят обращения к общему объекту, ключевым словом *synchronized*. Количество критических секций в коде должно быть сведено **к минимуму**.

Серьезно относитесь к инкапсуляции данных; жестко ограничьте доступ ко всем общим данным.



Защита от ошибок многопоточности

Используйте копии данных.

Чтобы потоки не боролись за один ресурс, можно дать каждому потоку копию для работы:

- в одних ситуациях можно скопировать общий объект и ограничить доступ к копии (доступ только для чтения);
- в других ситуациях объекты копируются, результаты работы нескольких программных потоков накапливаются в копиях, а затем объединяются в одном потоке.



Защита от ошибок многопоточности

Потоки должны быть как можно более независимы.

Постарайтесь писать многопоточный код так, чтобы каждый поток существовал в собственном замкнутом пространстве и не использовал данные совместно с другими процессами. Каждый поток обрабатывает один клиентский запрос, все его данные берутся из отдельного источника и хранятся в локальных переменных. В этом случае каждый поток работает так, словно других потоков не существует, а следовательно, нет и требований к синхронизации.

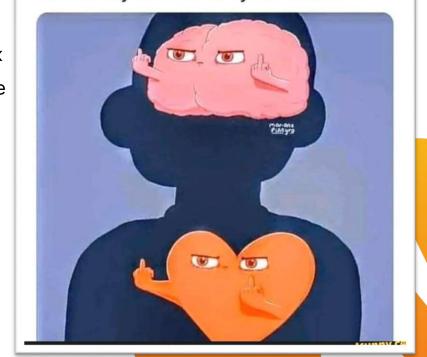
Для этого постарайтесь разбить данные не независимые подмножества, с которыми могут работать независимые потоки (возможно, на разных процессорах).

Защита от ошибок многопоточности

Остерегайтесь зависимостей между синхронизированными методами.

Зависимости между синхронизированными методами приводят к появлению коварных ошибок в многопоточном коде. Если класс содержит более одного синхронизированного метода, стоит рассмотреть вариант разбиения такого класса. Лучше избегать использования нескольких методов одного совместно используемого объекта.

The awesome moment when these two finally decide to synchronize



Защита от ошибок многопоточности

Синхронизированные секции должны иметь минимальный размер.

Ключевое слово *synchronized* устанавливает блокировку. Все секции кода, защищенные одной блокировкой, в любой момент времени гарантированно выполняются только в одном программном потоке. Блокировки обходятся дорого, так как они создают задержки и

увеличивают затраты ресурсов.

Синхронизация за пределами минимальных критических секций увеличивает конкуренцию между потоками и снижает производительность.



Защита от ошибок многопоточности

Предусмотрите корректное завершение потоков на ранней стадии разработки.

Написание системы, которая должна работать бесконечно, заметно отличается от написания системы, которая работает в течение некоторого времени, а затем корректно завершается. Реализовать корректное завершение порой бывает весьма непросто.

Одна из типичных проблем – взаимная блокировка программных потоков, бесконечно долго ожидающих сигнала на продолжение работы.

Представьте систему с родительским потоком, который порождает несколько дочерних потоков, а затем дожидается их завершения, чтобы освободить свои ресурсы и завершиться. Если один из дочерних потоков попадет во взаимную блокировку?



Защита от ошибок многопоточности

Знайте свою библиотеку.

В Java 5 возможности многопоточной разработки были значительно расширены по сравнению с предыдущими версиями благодаря пакету java.util.concurrent. При написании многопоточного кода в Java 5+ следует руководствоваться следующими правилами:

- Используйте потоко-безопасные коллекции.
- Используйте механизм Executor Framework для выполнения несвязанных задач.
- По возможности используйте неблокирующие решения.
- Некоторые библиотечные классы не являются потоко-безопасными.

Проблема



Мы знаем, что для удобной работы с массивами/коллекциями/потоками ввода-вывода и т.д. в стандартной библиотеке Java есть утилитарные классы (Arrays, Collections, Files), удобные конструкции (try-with-resources, лямда-выражения и т.д.).

Для многопоточности тоже должны быть свои классы для автоматизации решения типовых задач.

Конкуренция

Пакет java.util.concurrent



Классы и интерфейсы java.util.concurrent берут на себя решение типовых задач, связанных с многопоточностью. «Под капотом» этих классов используются базовые потоки, синхронизации и распараллеливание доступа к ресурсам. Но этому пакету анписание многопоточных приложений становится значительно проще.



Конкуренция

Структура java.util.concurrent



Наименование	Примечание
WWW.	Набор более эффективно работающих в многопоточной среде коллекций нежели стандартные универсальные коллекции из <i>java.util</i> пакета
ISVICTIONIZATS	Объекты синхронизации, позволяющие разработчику управлять и/или ограничивать работу нескольких потоков.
atomic	Набор атомарных классов, позволяющих использовать принцип действия механизма <i>оптимистической блокировки</i> для выполнения атомарных операций.
ligueues	Объекты создания блокирующих и неблокирующих очередей с поддержкой многопоточности.
Locks	Mexaнизмы синхронизации потоков, альтернативы базовым <i>synchronized,</i> wait, notify, notifyAll
Executors	Механизмы создания пулов потоков и планирования работы асинхронных задач

Проблема

Обычные наборы данных, реализующих интерфейсы *List*, *Set* и *Мар*, нельзя использовать в многопоточных приложениях, если требуется синхронизация, т.е. такие коллекции недопустимы для одновременного чтения и изменения данных разными потоками.

Методы *обрамления Collections framework* (*synchronizedList*, *synchronizedSet*, *synchronizedMap*), появившиеся в JDK 1.2, имеют существенный недостаток, связанный с препятствованием масштабируемости, поскольку с коллекцией одновременно может работать только один поток.





Как сделать коллекцию действительно многопоточной?

Concurrent Collections

Пакет *java.util.concurrent* предлагает свой набор потокобезопасных классов, допускающих разными потоками одновременное чтение и внесение изменений. Итераторы классов данного пакета представляют данные на определенный момент времени и не вызывают исключение ConcurrentModificationException. Все операции по изменению коллекции (add, set, remove) приводят к созданию новой копии внутреннего массива. Этим гарантируется, что при проходе итератором по коллекции не будет ConcurrentModificationException. Следует помнить, что при копировании массива копируются только ссылки на объекты.



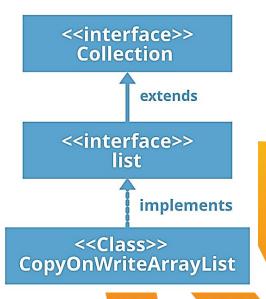


одновременный перебор в других.

CopyOnWriteArrayList

TEL-RAN by Starta Institute

CopyOnWriteArrayList реализует алгоритм CopyOnWrite и является потокобезопасным аналогом ArrayList. Класс CopyOnWriteArrayList содержит изменяемую ссылку на неизменяемый массив, обеспечивая преимущества потокобезопасности без необходимости использования блокировок. Т.е. при выполнении модифицирующей операции CopyOnWriteArrayList создаёт новую копию списка и гарантирует, что её итераторы вернут состояние списка на момент создания итератора и не вызовут *ConcurrentModificationException*. CopyOnWriteArrayList следует использовать вместо ArrayList в потоконагруженных приложениях, где могут иметь место нечастые операции вставки и удаления в одних потоках и



Конструкторы CopyOnWriteArrayList

```
// создание пустой потокобезопасной коллекции CopyOnWriteArrayList()

// создание потокобезопасной коллекции с данными list CopyOnWriteArrayList(Collection<? extends E> list);

// создание потокобезопасной коллекции с копированием данных CopyOnWriteArrayList(E[] toCopyIn)
```

Пример CopyOnWriteArrayList





Задание



Создайте 5 потоков, каждый из которых генерирует случайные числа. Создайте класс ParallelRandom и в нём метод генерации списка из заданного количества элементов. Заполните список из 10_000 элементов с помощью ParallelRandom.



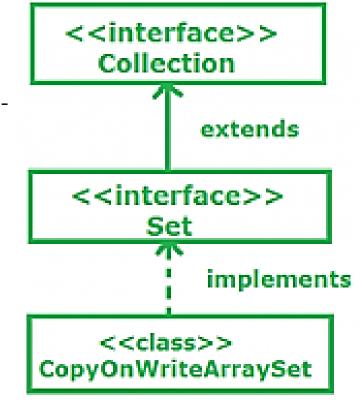
CopyOnWriteArraySet

CopyOnWriteArraySet выполнен на основе

CopyOnWriteArrayList с реализацией интерфейса Set, т.е. использует все его возможности.

Лучше всего CopyOnWriteArraySet использовать для readonly коллекций небольших размеров. Если в данных коллекции произойдут изменения, накладные расходы, связанные с копированием, не должны быть ресурсоёмкими.



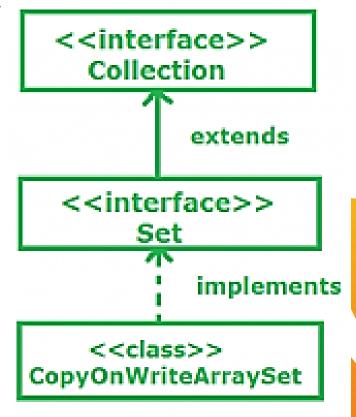


CopyOnWriteArraySet

Итераторы класса *CopyOnWriteArraySet* не поддерживают операцию *remove()*. Попытка удалить элемент во время итерирации приведет к вызову исключения *UnsupportedOperationException*. В своей работе итераторы используют «моментальный снимок» массива, который был сделан на момент создания итератора.

Таким образом, если набор данных небольшой и не подвержен изменениям, то лучше использовать CopyOnWriteArraySet.





Конструкторы CopyOnWriteArraySet

// Создание пустого набора данных CopyOnWriteArraySet()

// Создание набора с элементами коллекции coll CopyOnWriteArraySet(Collection<? extends E> coll)



Пример CopyOnWriteArraySet





Задание



Дополните ParallelRandom методом генерации множества случайных чисел.

Ради эксперимента попробуйте у сформированного CopyOnWriteArraySet вызвать операцию удаления элемента.



ConcurrentMap



Интерфейс java.util.concurrent.ConcurrentМар определяет методы потокобезопасной мапы.

```
public interface ConcurrentMap<K,V> extends Map<K,V>
  // добавить, если нет объекта value по ключу K

∨ putlfAbsent(K key, V value);

  // удалить, если имеется объект value с ключом K
  boolean remove(K key, V value);
  // заменить oldValue новым newValue объекта с ключом K
  boolean replace(K key, V oldValue, V newValue);
  // заменить новым значением newValue объект с ключом K

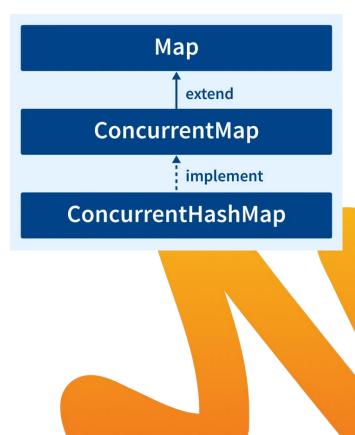
∨ replace(K key, V newValue);
```

ConcurrentHashMap

ConcurrentHashMap<K, V> реализует интерфейс *java.util.concurrent.ConcurrentMap* и отличается от *HashMap* и *Hashtable* внутренней структурой хранения пар key-value.

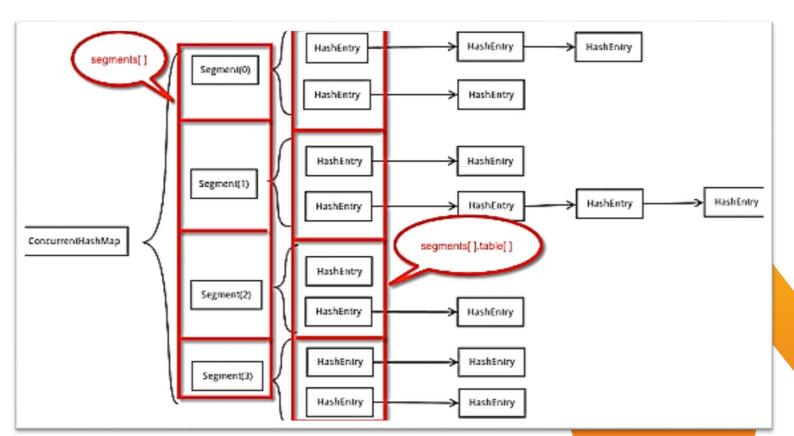
Сопситепт Наsh Мар использует несколько сегментов, и данный класс можно рассматривать как группу Нash Мap'oв. По умолчанию количество сегментов равно 16. Доступ к данным определяется по сегментам, а не по объекту. Итераторы данного класса фиксируют структуру данных на момент начала его использования.





ConcurrentHashMap





Конструкторы ConcurrentHashMap

```
/* Создание пустой коллекции с параметрами по умолчанию: * capacity (16), load factor (0.75),
concurrencyLevel (16) */
ConcurrentHashMap();
/* Создание пустой коллекции с заданным initialCapacity, остальные параметры по умолчанию ^*/ _1
ConcurrentHashMap(int initialCapacity)
/* Создание пустой коллекции с заданными параметрами initialCapacity, loadFactor; параметр
concurrencyLevel определен по умолчанию */
ConcurrentHashMap(int initialCapacity, float loadFactor);
/* Создание пустой коллекции с заданными параметрами initialCapacity, loadFactor,
oncurrencyLevel */
ConcurrentHashMap (int initialCapacity,
           float loadFactor,
           int concurrencyLevel);
/*Создание потокобезопасной коллекции с заданными значения map initialCapacity, loadFactor,
concurrencyLevel */
ConcurrentHashMap(Map<? extends K,? extends V> map)
```

Пример ConcurrentHashMap





Другие реализации ConcurrentMap

ConcurrentNavigableMap расширяет возможности интерфейса *NavigableMap* для использования в многопоточных приложениях; итераторы класса декларируются как потокобезопасные и не вызывают *ConcurrentModificationException*.

ConcurrentSkipListMap является аналогом коллекции *TreeMap* с сортировкой данных по ключу и с поддержкой многопоточности.

ConcurrentSkipListSet выполнен на основе *ConcurrentSkipListMap* с реализацией интерфейса Set.

Задание



Реализуйте программу, использующую *ConcurrentMap*, чтобы хранить и обновлять информацию о балансе нескольких пользовательских счетов в многопоточной среде. Разработайте метод для атомарного увеличения баланса на счету.





3

Домашнее задание

Домашнее задание



- 1 Прочитайте главу «Многопоточность» в книге «Чистый код» Роберта Мартина. Обратите внимание на раздел «Тестирование многопоточного кода»
- 2 Дан список чисел из большого количества случайных чисел. Используя синхронизированные коллекции, уберите из списка отрицательные значения. Замерьте время выполнения метода в однопоточном режиме и в многопоточном.
- 3 Разработайте программу, использующую *ConcurrentMap*, для обеспечения безопасного обновления значения по условию. Например, уменьшайте значение ключа "stock" на 1 только если текущее значение больше 0.





