



[回到首页](#)

[芋道源码 —— 知识星球](#)

我是一段不羁的公告！

记得给芬芳这 3 个项目加油，添加一个 STAR 噢。

<https://github.com/YunaiV/SpringBoot-Labs>

<https://github.com/YunaiV/onemall>

<https://github.com/YunaiV/ruoyi-vue-pro>

[2019-10-04](#)

[Redis](#)

精尽 Redisson 源码分析 —— 可重入分布式锁 ReentrantLock

1. 概述

在 Redisson 中，提供了 8 种分布式锁的实现，具体我们可以在 [《Redisson 文档 —— 分布式锁和同步器》](#) 中看到。绝大多数情况下，我们使用可重入锁（Reentrant Lock）就够了，对应到就是 [org.redisson.RedissonLock](#) 类，具体的使用示例可以看看 [《芋道 Spring Boot Redis 入门》](#) 的「6.2 Redis 分布式锁」小节。

在 [《精尽 Redis 面试题》](#) 的问题中，我们在聊到“如何使用 Redis 实现分布式锁？”这个题目中，提到了需要考虑的 7 个方面，这里我们再来重复看下：

1、正确的获得锁

set 指令附带 nx 参数，保证有且只有一个进程获得到。

2、正确的释放锁

使用 Lua 脚本，比对锁持有的是不是自己。如果是，则进行删除来释放。

3、超时的自动释放锁

set 指令附带 expire 参数，通过过期机制来实现超时释放。

4、未获得到锁的等待机制

sleep 或者基于 Redis 的订阅 Pub/Sub 机制。

一些业务场景，可能需要支持获得不到锁，直接返回 false，不等待。

5、【可选】锁的重入性

通过 ThreadLocal 记录是第几次获得相同的锁。

1) 有且第一次计数为 1 && 获得锁时，才向 Redis 发起获得锁的操作。

2) 有且计数为 0 && 释放锁时，才向 Redis 发起释放锁的操作。

6、锁超时的处理

一般情况下，可以考虑告警 + 后台线程自动续锁的超时时间。通过这样的机制，保证有且仅有一个线程，正在持有锁。

7、Redis 分布式锁丢失问题

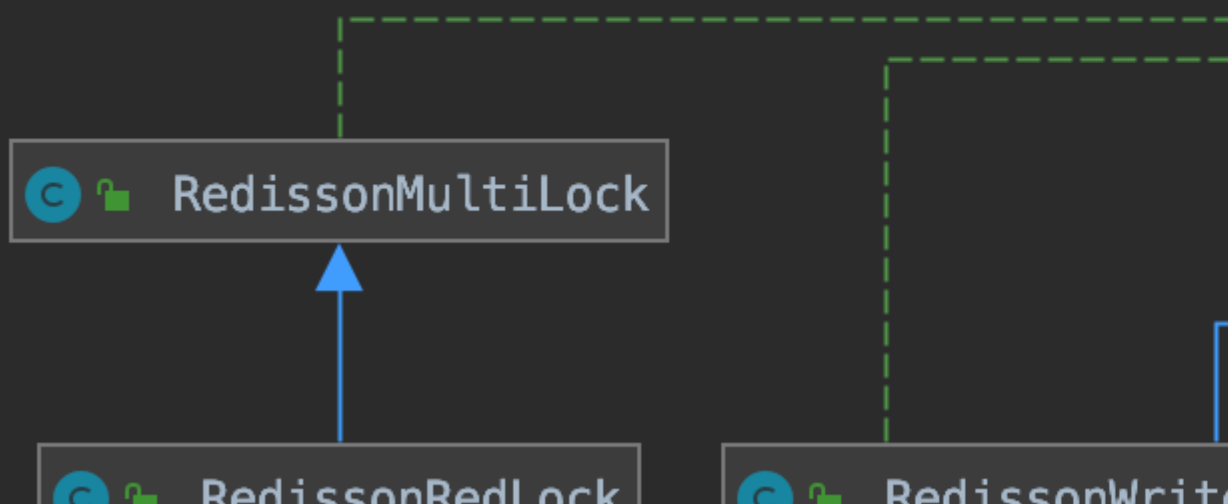
具体看「方案二：Redlock」。

RedissonLock 实现了前 6 点，而第 7 点需要通过 [org.redisson.RedissonRedLock](https://github.com/redisson/redisson/wiki/7.-Redlock) 来实现，这个话题，我们后面在聊。

在开始阅读源码之前，胖友可以先看看芳芳画的 Redisson 实现分布式锁的整体流程图，以便更好的阅读源码。[猛击传送门](#)

2. 整体一览

我们来看看 Redisson 锁相关的整体类图，如下：



[org.redisson.api.RLockAsync](#)，定义了异步操作的接口。

[org.redisson.api.RLock](#)，继承 RLockAsync 的基础上，定义了同步操作的接口。比较有意思的是，RLock 同时实现继承 JDK 的 `java.util.concurrent.locks.Lock` 接口，从而符合 Java 的 Lock 的标准。

本文的主角 RedissonLock，实现 RLock 接口，提供可重入的分布式锁实现。

其它的 RLock 实现的关系，胖友自己看图哈。

RLockAsync 和 RLock 定义的接口，差别就在于同步和异步，所以我们就只看看 RLock 接口。代码如下：

```
String getName();

// 锁定相关的接口方法，还有部分在 Lock 接口上
void lockInterruptibly(long leaseTime, TimeUnit unit) throws InterruptedException;
void lock(long leaseTime, TimeUnit unit);
boolean tryLock(long waitTime, long leaseTime, TimeUnit unit) throws InterruptedException;

// 解锁相关的接口方法，还有部分在 Lock 接口上
boolean forceUnlock();

// 其它非关键方法
boolean isLocked();
boolean isHeldByThread(long threadId);
boolean isHeldByCurrentThread();
int getHoldCount();
long remainTimeToLive();
```

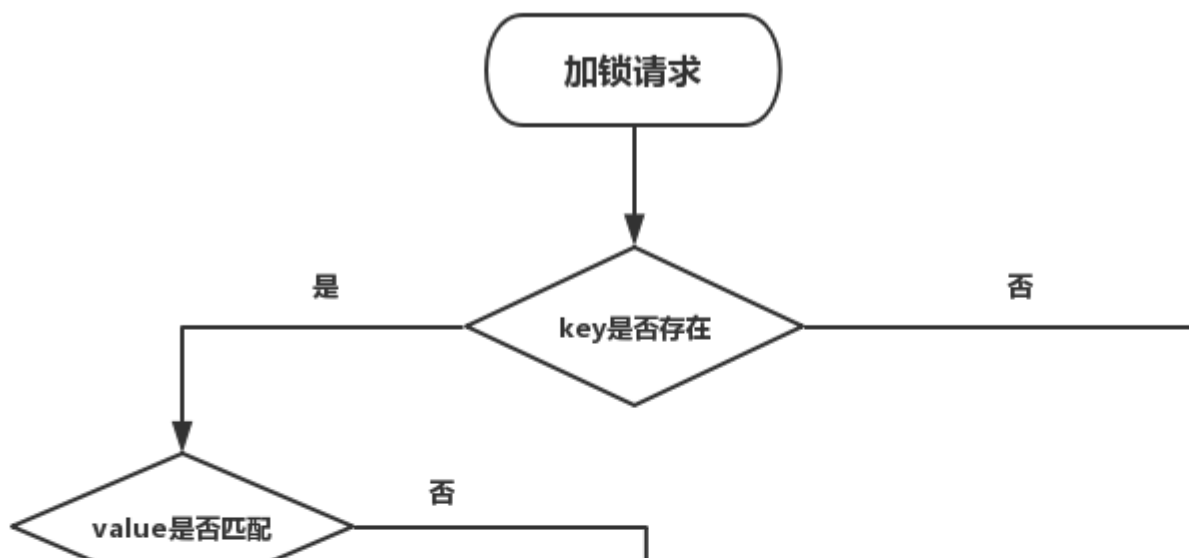
3. Lua 脚本

在我们看具体的代码实现，我们先来看核心的使用到的 Lua 脚本，方便我们后续更好的理解 RedissonLock 的实现。

3.1 tryLockInnerAsync

`#tryLockInnerAsync(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId, RedisStrictCommand<T> command)` 方法，实现加锁逻辑，并且支持可重入性。代码如下：

FROM [《慢谈 Redis 实现分布式锁 以及 Redisson 源码解析》](#)



```
// RedissonLock.java
```

```
1: <T> RFuture<T> tryLockInnerAsync(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId, RedisStrictCommand<T> command) {
2:     internalLockLeaseTime = unit.toMillis(leaseTime);
3:
4:     return commandExecutor.evalWriteAsync(getName(), LongCodec.INSTANCE, command,
5:         "if (redis.call('exists', KEYS[1]) == 0) then " + // 情况一，当前分布式锁未被获得
6:         "redis.call('hset', KEYS[1], ARGV[2], 1); " + // 写入分布式锁被 ARGV[2] 获取到了，设置数量为 1。
7:         "redis.call('pexpire', KEYS[1], ARGV[1]); " + // 设置分布式的过期时间为 ARGV[1]
8:         "return nil; " + // 返回 null，表示成功
9:         "end; " +
10:        "if (redis.call('hexists', KEYS[1], ARGV[2]) == 1) then " + // 情况二，如果当前分布式锁已经被 ARGV[2]
11:        "redis.call('hincrby', KEYS[1], ARGV[2], 1); " + // 写入持有计数 + 1。
12:        "redis.call('pexpire', KEYS[1], ARGV[1]); " + // 设置分布式的过期时间为 ARGV[1]
13:        "return nil; " + // 返回 null，表示成功
14:        "end; " +
15:        "return redis.call('pttl', KEYS[1]);", // 情况三，获取不到分布式锁，则返回锁的过期时间。
16:        Collections.singletonList(getName()), // KEYS[分布式锁名]
17:        internalLockLeaseTime, getLockName(threadId)); // ARGV[锁超时时间, 获得的锁名]
18: }
```

<2> 处，根据传入的 `leaseTime + unit` 参数，设置到 `internalLockLeaseTime` 属性上，表示锁的时长。代码如下：

```
// RedissonLock.java
```

```
/**
 * 锁的时长
 */
protected long internalLockLeaseTime;

public RedissonLock(CommandAsyncExecutor commandExecutor, String name) {
    // ... 省略其它代码
    this.internalLockLeaseTime = commandExecutor.getConnectionManager().getCfg().getLockWatchdogTimeout();
}
```

- 默认情况下，`internalLockLeaseTime` 属性，使用 Lock 的 WatchDog 的超时时长 `30 * 1000` 毫秒。默认的值，当且仅当我们未显示传入锁的时长时，才有用。例如说，稍后我们会看到的 `#lock()` 等等方法中。
- 有一点，我们要特别注意，`internalLockLeaseTime` 是 `RedissonLock` 的成员变量，并且也未声明 `volatile` 修饰，所以跨线程使用同一个 `RedissonLock` 对象，可能会存在 `internalLockLeaseTime` 读取不到最新值的情况。

还是熟悉的配方，通过 Lua 脚本实现。具体传入的参数，朋友看下第 16 和 17 行的代码，对应的 `KEYS` 和 `ARGV`。可能有几个值胖友会有点懵逼，我们先来看看。

- `KEYS[1]`：调用 `#getName()` 方法获得分布式锁的名字。稍后，我们会看到分布式锁在 Redis 使用是以 `KEYS[1]` 分布式锁为 KEY，VALUE 为 HASH 类型。
- `ARGV[1]`：锁的时长。
- `ARGV[2]`：调用 `#getLockName(threadId)` 方法，获得的锁名。该名字，用于表示该分布式锁正在被哪个进程的线程所持有。代码如下：

```
// RedissonLock.java
```

```

/**
 * ID，就是 {@link ConnectionManager#getId()}
 */
final String id;

protected String getLockName(long threadId) {
    return id + ":" + threadId;
}

```

- 可能描述看起来不是很好理解，我们来看一个获取到分布式锁的示例：

```

:23:50.146 * Background saving terminated with success
127.0.0.1:6379> keys *
1) "anylock"
127.0.0.1:6379> HGETALL anylock
1) "959df523-2140-467b-adfa-61ac37c187c5:1"
2) "1"
127.0.0.1:6379>

```

分布式锁
持有锁的次数。
用于可重入性

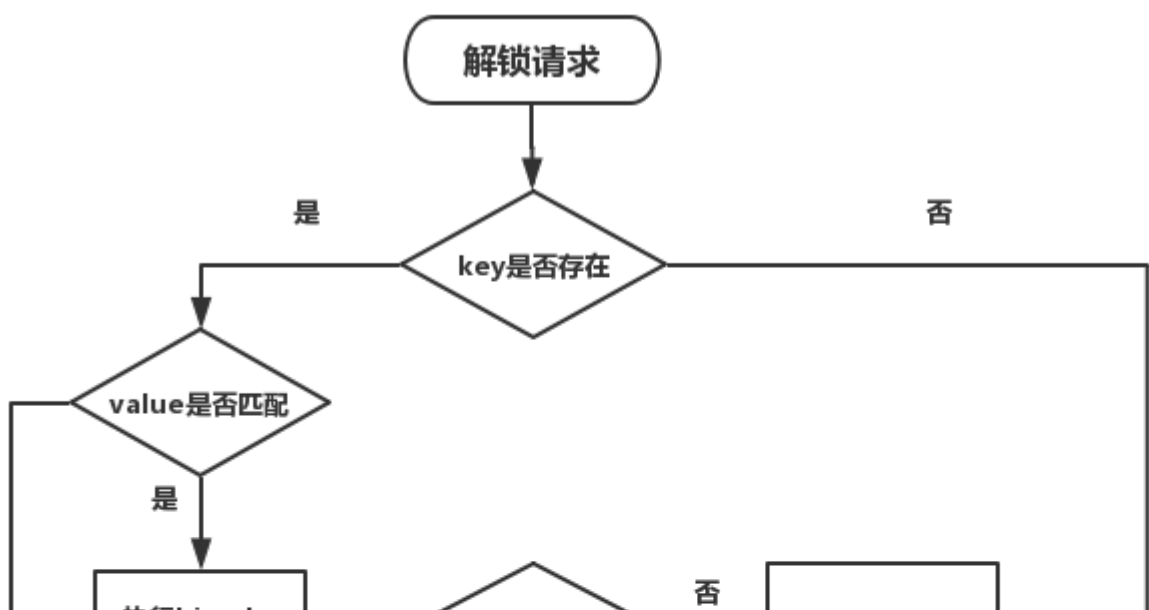
第 4 至 15 行：Lua 脚本，一共分成 3 种情况，胖友认真仔细看看，芳芳已经添加了完整的注释。

不同于我们在市面上看到的 Redis 通过 SET 命令带上 NX 和 EXPIRE 的方式实现获得分布式锁，RedissonLock 提供重入性，所以需要 Lua 脚本来实现。当然，实际上，也可以通过 ThreadLocal 来实现重入性的技术，胖友可以思考一波，不懂的话星球来给芳芳留言。

3.2 unlockInnerAsync

#unlockInnerAsync(long threadId) 方法，实现解锁逻辑，并且支持可重入性。代码如下：

FROM [《慢谈 Redis 实现分布式锁 以及 Redisson 源码解析》](#)



// RedissonLock.java

```
1: protected RFuture<Boolean> unlockInnerAsync(long threadId) {
2:     return commandExecutor.evalWriteAsync(getName(), LongCodec.INSTANCE, RedisCommands.EVAL_BOOLEAN,
3:         "if (redis.call('hexists', KEYS[1], ARGV[3]) == 0) then " + // 情况一，分布式锁未被 ARGV[3] 持有，则
4:             "return nil;" +
5:         "end;" +
6:         "local counter = redis.call('hincrby', KEYS[1], ARGV[3], -1); " + // 持有锁的数量减 1。
7:         "if (counter > 0) then " + // 情况二，如果后还有剩余的持有锁数量，则返回 0，表示解锁未完成
8:             "redis.call('pexpire', KEYS[1], ARGV[2]); " + // 重新设置过期时间为 ARGV[2]
9:             "return 0; " +
10:        "else " + // 情况三，不存在剩余的锁数量，则返回 1，表示解锁成功
11:            "redis.call('del', KEYS[1]); " + // 删除对应的分布式锁对应的 KEYS[1]
12:            "redis.call('publish', KEYS[2], ARGV[1]); " + // 发布解锁事件到 KEYS[2]，通知其他可能要获取锁的
13:            "return 1; "+
14:        "end;" +
15:        "return nil;"; // 不存在这个情况。
16:        Arrays.<Object>asList(getName(), getChannelName()), // KEYS[分布式锁名，该分布式锁对应的 Channel 名]
17:        LockPubSub.UNLOCK_MESSAGE, internalLockLeaseTime, getLockName(threadId)); // ARGV[解锁消息，锁超时时
18: }
```

具体传入的参数，朋友看下第 16 和 17 行的代码，对应的 KEYS 和 ARGV。

- KEYS[1]：调用 `#getName()` 方法获得分布式锁的名字。
- KEYS[2]：调用 `#getChannelName()` 方法，该分布式锁对应的 Channel 名。因为 RedissonLock 释放锁时，会通过该 Channel 来 Publish 一条消息，通知其它可能在阻塞等待这条消息的客户端。代码如下：

// RedissonLock.java

```
String getChannelName() {
    return prefixName("redisson_lock__channel", getName());
}
```

- 通过 [Redis Pub/Sub](#) 机制，实现未获得锁的等待机制。
- 每个分布式锁，对应一个其独有的 Channel。
- ARGV[1]：解锁消息 [LockPubSub.UNLOCK_MESSAGE](#)。通过收到这条消息，其它等待锁的客户端，会重新发起获得锁的请求。具体的，我们在下文来一起瞅瞅。
- ARGV[2]：锁的时长。
- ARGV[3]：调用 `#getLockName(threadId)` 方法，获得的锁名。

第 3 至 15 行：Lua 脚本，还是分成 3 种情况，胖友认真仔细看看，芳芳已经添加了完整的注释。

不同于我们在市面上看到的 Redis 通过 Lua 脚本的方式实现释放分布式锁，一共有 2 点：

- 1、要实现可重入性，所以只有在计数为 0 时，才会真正释放锁。
- 2、要实现客户端的等待通知，所以在释放锁时，Publish 一条释放锁的消息。

3.3 forceUnlockAsync

`#forceUnlockAsync()` 方法，实现强制解锁逻辑。代码如下：

```
// RedissonLock.java
```

```
@Override
```

```
public RFuture<Boolean> forceUnlockAsync() {
```

```
    cancelExpirationRenewal(null);
```

```
    return commandExecutor.evalWriteAsync(getName(), LongCodec.INSTANCE, RedisCommands.EVAL_BOOLEAN,
```

```
        "if (redis.call('del', KEYS[1]) == 1) then " // 情况一，释放锁成功，则通过 Publish 发布释放锁的消息，并返
```

```
        + "redis.call('publish', KEYS[2], ARGV[1]); "
```

```
        + "return 1 "
```

```
        + "else " // 情况二，释放锁失败，因为不存在这个 KEY，所以返回 0
```

```
        + "return 0 "
```

```
        + "end",
```

```
        Arrays.<Object>asList(getName(), getChannelName()),
```

```
        LockPubSub.UNLOCK_MESSAGE);
```

```
}
```

比较简单，分成 2 种情况。胖友认真仔细看看，芬芳已经添加了完整的注释。

代码处理的比较细致，Redis DEL 成功，才 PUBLISH 发布释放锁的消息，避免错误通知客户端。

3.4 renewExpirationAsync

#renewExpirationAsync(long threadId) 方法，实现续锁逻辑。可能胖友有点懵逼，至少芬芳看到这段逻辑，完全不知道为何意啊。

我们先来看下 [《Redisson 文档 —— 分布式锁和同步器》](#)，有一段奇怪的说明：

```
RLock lock = redisson.getLock("anyLock");
```

```
// 最常见的使用方法
```

```
lock.lock();
```

大家都知道，如果负责储存这个分布式锁的Redisson节点宕机以后，而且这个锁正好处于锁住的状态时，这个锁会出现锁死的状态。为了避免这种情况的发生，Redisson内部提供了一个监控锁的看门狗，它的作用是在Redisson实例被关闭前，不断的延长锁的有效期。默认情况下，看门狗的检查锁的超时时间是30秒钟，也可以通过修改[Config.lockWatchdogTimeout](#) 来另行指定。

在使用 RedissonLock#lock() 方法，我们要求持续持有锁，直到手动释放。但是实际上，我们有一个隐藏条件，如果 Java 进程挂掉时，需要自动释放。那么，如果实现 RedissonLock#lock() 时，设置过期 Redis 为无限大，或者不过期都不合适。那么 RedissonLock 是怎么实现的呢？RedissonLock 先得一个 internalLockLeaseTime 的分布式锁，然后每 internalLockLeaseTime / 3 时间，定时调用 #renewExpirationAsync(long threadId) 方法，进行续租。这样，在 Java 进程异常 Crash 掉后，能够保证最多 internalLockLeaseTime 时间后，分布式锁自动释放。

略骚略巧妙~不过为了实现这样的功能，RedissonLock 的整体逻辑，又复杂了一丢丢。

下面，还是先让我们看下具体的 #renewExpirationAsync(long threadId) 方法的代码，如下：

```
// RedissonLock.java
```

```
protected RFuture<Boolean> renewExpirationAsync(long threadId) {
```

```
    return commandExecutor.evalWriteAsync(getName(), LongCodec.INSTANCE, RedisCommands.EVAL_BOOLEAN,
```

```

        "if (redis.call('hexists', KEYS[1], ARGV[2]) == 1) then " + // 情况一，如果持有锁，则重新设置过期时间为 A
        "redis.call('pexpire', KEYS[1], ARGV[1]); " +
        "return 1; " +
        "end; " +
        "return 0;"; // 情况二，未吃货有，返回 0 续租失败。
Collections.<Object>singletonList(getName()),
internalLockLeaseTime, getLockName(threadId));
}

```

比较简单，分成 2 种情况。胖友认真仔细看看，芳芳已经添加了完整的注释。

至此，我们看完了 Lua 脚本部分，其实基本也大体知道 RedissonLock 是如何实现加锁、接锁的逻辑。但是，复杂的逻辑，还在下面，胖友请保持好耐心，开启我们的高能时刻。

芳芳：T T RedissonLock 好多重载的方法，文章小标题，都不造杂取了。最关键的是，可能胖友会被绕进去。

4. LockPubSub

在开始研究真正的加锁和解锁的调用之前，我们先看看和其相关的客户端订阅解锁消息，从而实现在持有锁的客户端释放锁时，等待锁的客户端能够快速的去调用加锁逻辑。

芳芳：整个调用栈太深的，芳芳只好先写它，就当卖了一个关子，哈哈。

org.redisson.pubsub.LockPubSub，继承 PublishSubscribe 抽象类，实现 Lock 相关消息的订阅。代码如下：

```

// LockPubSub.java

public class LockPubSub extends PublishSubscribe<RedissonLockEntry> {

    /**
     * 锁释放的消息
     */
    public static final Long UNLOCK_MESSAGE = 0L;
    /**
     * 读锁释放的消息
     */
    public static final Long READ_UNLOCK_MESSAGE = 1L;

    public LockPubSub(PublishSubscribeService service) {
        super(service);
    }

    @Override
    protected RedissonLockEntry createEntry(RPromise<RedissonLockEntry> newPromise) {
        return new RedissonLockEntry(newPromise);
    }

    @Override
    protected void onMessage(RedissonLockEntry value, Long message) {
        if (message.equals(UNLOCK_MESSAGE)) {
            // 回调监听器

```



```

        Runnable runnableToExecute = value.getListeners().poll();
        if (runnableToExecute != null) {
            runnableToExecute.run();
        }

        // 通过信号量，通知阻塞等待的线程
        value.getLatch().release();
    } else if (message.equals(READ_UNLOCK_MESSAGE)) {
        while (true) {
            Runnable runnableToExecute = value.getListeners().poll();
            if (runnableToExecute == null) {
                break;
            }
            runnableToExecute.run();
        }

        value.getLatch().release(value.getLatch().getQueueLength());
    }
}
}
}

```

在 `#createEntry(RPromise<RedissonLockEntry> newPromise)` 方法，会创建 [org.redisson.RedissonLockEntry](https://github.com/redisson/redisson/blob/master/src/main/java/org/redisson/RedissonLockEntry.java) 对象。代码如下：

```

// RedissonLockEntry.java

public class RedissonLockEntry implements PubSubEntry<RedissonLockEntry> {

    /**
     * 计数器
     *
     * 每次发起订阅，则计数器 + 1
     * 每次取消订阅，则计数器 - 1。当减少到 0 时，才正常取消订阅。
     */
    private int counter;

    /**
     * 信号量，用于实现 RedissonLock 阻塞等待的通知
     */
    private final Semaphore latch;
    private final RPromise<RedissonLockEntry> promise;

    /**
     * 监听器们
     */
    private final ConcurrentLinkedQueue<Runnable> listeners = new ConcurrentLinkedQueue<Runnable>();

    public RedissonLockEntry(RPromise<RedissonLockEntry> promise) {
        super();
        this.latch = new Semaphore(0);
        this.promise = promise;
    }

    @Override
    public void acquire() {
        counter++;
    }
}

```

```

@Override
public int release() {
    return --counter;
}

@Override
public RPromise<RedissonLockEntry> getPromise() {
    return promise;
}

public void addListener(Runnable listener) {
    listeners.add(listener);
}

public boolean removeListener(Runnable listener) {
    return listeners.remove(listener);
}

public ConcurrentLinkedQueue<Runnable> getListeners() {
    return listeners;
}

public Semaphore getLatch() {
    return latch;
}
}

```

- 虽然代码比较多，我们重点来看 latch 和 listeners 属性。
- latch 属性：信号量，用于实现 RedissonLock 阻塞等待的通知。在我们下面看到同步加锁的逻辑，会看到通过它来实现阻塞等待。
- listeners 属性：监听器，实现订阅到锁的释放消息，从而再次发起获得锁。当然，这里的 Runnable 对象肯定无法体现，具体我们后面看看 #tryLockAsync(AtomicLong time, long leaseTime, TimeUnit unit, RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture, RPromise<Boolean> result, long currentThreadId) 或者 #lockAsync(long leaseTime, TimeUnit unit, RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture, RPromise<Void> result, long currentThreadId) 方法，就可以看到方法内部会创建具体的 Runnable 实现类，实现再次发起获得锁的逻辑。

在 #onMessage(RedissonLockEntry value, Long message) 方法中，在接收到释放锁的消息后，会执行 listeners 的回调，以及 latch 的时候放。

当然，单单看 LockPubSub 类，胖友可能会感到懵逼，保持耐心，继续向下。LockPubSub 更多的是实现了锁释放消息的监听，以及回调监听器，释放信号量。真正的逻辑，还是要看监听器的逻辑，以及 RedissonLock 是怎么实现信号量的。

另外，在 RedissonLock 中，提供如下几个方法，发起和取消订阅。代码如下：

```

// RedissonLock.java

/**
 * Sub Entry 名字
 */
final String entryName;

protected final LockPubSub pubSub;

public RedissonLock(CommandAsyncExecutor commandExecutor, String name) {

```

```

        // ... 省略其他无关
        this.entryName = id + ":" + name;
        this.pubSub = commandExecutor.getConnectionManager().getSubscribeService().getLockPubSub();
    }

    /**
     * 获得线程对应的 RedissonLockEntry 对象
     *
     * @param threadId 线程编号
     * @return RedissonLockEntry 对象
     */
    protected RedissonLockEntry getEntry(long threadId) {
        return pubSub.getEntry(getEntryName());
    }

    /**
     * 异步发起订阅
     *
     * @param threadId 线程编号
     * @return RFuture 对象
     */
    protected RFuture<RedissonLockEntry> subscribe(long threadId) {
        return pubSub.subscribe(getEntryName(), getChannelName());
    }

    /**
     * 异步取消订阅
     *
     * @param future RFuture 对象
     * @param threadId 线程编号
     */
    protected void unsubscribe(RFuture<RedissonLockEntry> future, long threadId) {
        pubSub.unsubscribe(future.getNow(), getEntryName(), getChannelName());
    }
}

```

5. tryLockAsync

芳芳：重点开始了，打起精神。

#tryLockAsync(long waitTime, TimeUnit unit) 方法，异步加锁，并返回是否成功。代码如下：

```

// RedissonLock.java

@Override
public RFuture<Boolean> tryLockAsync(long waitTime, TimeUnit unit) {
    return tryLockAsync(waitTime, -1, unit);
}

@Override
public RFuture<Boolean> tryLockAsync(long waitTime, long leaseTime, TimeUnit unit) {
    // 获得线程编号
    long currentThreadId = Thread.currentThread().getId();
    // 执行锁
    return tryLockAsync(waitTime, leaseTime, unit, currentThreadId);
}

```

最终都调用 `#tryLockAsync(long waitTime, long leaseTime, TimeUnit unit, long currentThreadId)` 方法，真正实现异步加锁的逻辑。

`#tryLockAsync(long waitTime, long leaseTime, TimeUnit unit, long currentThreadId)` 方法，代码如下：

```
// RedissonLock.java
```

```
1: @Override
2: public RFuture<Boolean> tryLockAsync(long waitTime, long leaseTime, TimeUnit unit, long currentThreadId) {
3:     // 创建 RPromise 对象，用于通知结果
4:     RPromise<Boolean> result = new RedissonPromise<Boolean>();
5:
6:     // 表示剩余的等待获得锁的时间
7:     AtomicLong time = new AtomicLong(unit.toMillis(waitTime));
8:     // 记录当前时间
9:     long currentTime = System.currentTimeMillis();
10:    // 执行异步获得锁
11:    RFuture<Long> ttlFuture = tryAcquireAsync(leaseTime, unit, currentThreadId);
12:    ttlFuture.onComplete((ttl, e) -> {
13:        // 如果发生异常，则通过 result 通知异常
14:        if (e != null) {
15:            result.tryFailure(e);
16:            return;
17:        }
18:
19:        // lock acquired
20:        // 如果获得到锁，则通过 result 通知获得锁成功
21:        if (ttl == null) {
22:            if (!result.trySuccess(true)) { // 如果处理 result 通知对结果返回 false，意味着需要异常释放锁
23:                unlockAsync(currentThreadId);
24:            }
25:            return;
26:        }
27:
28:        // 减掉已经等待的时间
29:        long el = System.currentTimeMillis() - currentTime;
30:        time.addAndGet(-el);
31:
32:        // 如果无剩余等待的时间，则通过 result 通知获得锁失败
33:        if (time.get() <= 0) {
34:            trySuccessFalse(currentThreadId, result);
35:            return;
36:        }
37:
38:        // 记录新的当前时间
39:        long current = System.currentTimeMillis();
40:        // 记录下面的 future 的指向
41:        AtomicReference<Timeout> futureRef = new AtomicReference<Timeout>();
42:
43:        // 创建 SUBSCRIBE 订阅的 Future
44:        RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture = subscribe(currentThreadId);
45:        subscribeFuture.onComplete((r, ex) -> {
46:            // 如果发生异常，则通过 result 通知异常
47:            if (ex != null) {
48:                result.tryFailure(ex);
49:                return;
50:            }
51:
52:            // 如果创建定时任务 Future scheduledFuture，则进行取消
53:            if (futureRef.get() != null) {
```

```

54:         futureRef.get().cancel();
55:     }
56:
57:     // 减掉已经等待的时间
58:     long elapsed = System.currentTimeMillis() - current;
59:     time.addAndGet(-elapsed);
60:
61:     // 再次执行异步获得锁
62:     tryLockAsync(time, leaseTime, unit, subscribeFuture, result, currentThreadId);
63: });
64:
65: // 如果创建 SUBSCRIBE 订阅的 Future 未完成, 创建定时任务 Future scheduledFuture 。
66: if (!subscribeFuture.isDone()) {
67:     Timeout scheduledFuture = commandExecutor.getConnectionManager().newTimeout(new TimerTask() {
68:         @Override
69:         public void run(Timeout timeout) throws Exception {
70:             // 如果创建 SUBSCRIBE 订阅的 Future 未完成
71:             if (!subscribeFuture.isDone()) {
72:                 // 进行取消 subscribeFuture
73:                 subscribeFuture.cancel(false);
74:                 // 通过 result 通知获得锁失败
75:                 trySuccessFalse(currentThreadId, result);
76:             }
77:         }
78:     }, time.get(), TimeUnit.MILLISECONDS); // 延迟 time 秒后执行
79:     // 记录 futureRef 执行 scheduledFuture
80:     futureRef.set(scheduledFuture);
81: }
82: });
83:
84: return result;
85: }

```

整体逻辑是，获得分布式锁。如果获取失败，则发起 Redis Pub/Sub 订阅，等待释放锁的消息，从而再次发起获得分布式锁。

第 11 行：调用 `#tryAcquireAsync(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId)` 方法，执行异步获得锁。详细解析，胖友先跳到 [\[5.1 tryAcquireAsync\]](#) 中。

继续开始我们“漫长”的回调之旅。其实也比较容易懂，走起~

第 13 至 17 行：如果发生异常，则通过 `result` 通知异常。

第 19 至 26 行：如果 `ttl` 为空，说明获得到锁了，则通过 `result` 通知获得锁成功。这里，在第 23 至 24 行有个小细节，胖友自己看下注释。

第 41 行：声明 `futureRef` 变量，用于设置第 65 至 81 行创建的定时任务。

第 65 至 82 行：如果创建 SUBSCRIBE 订阅的 Future `subscribeFuture` 未完成，创建定时任务 Future `scheduledFuture`。因为 `subscribeFuture` 是异步的，而存在一个情况，可能 `subscribeFuture` 未完成时，等待获得锁已经超时，所以通过 `scheduledFuture` 来实现超时通知。

- 第 80 行：记录 `futureRef` 为 `scheduledFuture`。
- 第 71 行：兜底判断 `subscribeFuture` 未完成。
- 第 73 行：进行取消 `subscribeFuture`。
- 第 75 行：调用 `#trySuccessFalse(long currentThreadId, RPromise<Boolean> result)` 方法，通知获得锁失败。代码如下：

```
// RedissonLock.java
```

```

protected RFuture<Void> acquireFailedAsync(long threadId) {
    return RedissonPromise.newSucceededFuture(null);
}

private void trySuccessFalse(long currentThreadId, RPromise<Boolean> result) {
    acquireFailedAsync(currentThreadId).onComplete((res, e) -> {
        if (e == null) { // 通知获得锁失败
            result.trySuccess(false);
        } else { // 通知异常
            result.tryFailure(e);
        }
    });
}
}

```

○ X

第 43 至 63 行：创建 SUBSCRIBE 订阅的 Future `subscribeFuture`。通过订阅释放锁的消息，从而实现等待锁释放的客户端，快速抢占加锁。

- 第 46 至 50 行：如果发生异常，则通过 `result` 通知异常。
- 第 52 至 55 行：如果创建定时任务 Future `scheduledFuture`，则进行取消。
- 第 57 至 59 行：减掉已经等待的时间。
- 第 62 行：调用 `#tryLockAsync(AtomicLong time, long leaseTime, TimeUnit unit, RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture, RPromise<Boolean> result, long currentThreadId)` 方法，再次执行异步获得锁。详细解析，见 [\[5.2 更强的 tryLockAsync\]](#) 小节。

芬芳：特喵的，又是一个 `tryLockAsync` 重载的方法，我已经瞎取标题了。
深呼吸，继续！

感叹，想要写好全异步的代码，实际是非常困难的，所以芬芳的感受，Spring Webflux 反应式框架，想要推广在编写业务逻辑，基本可能性是为零。当然，Webflux 乃至反应式编程，更加适合推广在基础组件中。

5.1 tryAcquireAsync

芬芳：看完这个方法，就跳回去哈。MMP 整个调用链，真长，大几百行代码。

`#tryAcquireAsync(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId)` 方法，执行异步获得锁。代码如下：

// RedissonLock.java

```

private <T> RFuture<Long> tryAcquireAsync(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId) {
    // <1> 情况一，如果锁有时长，则直接获得分布式锁
    if (leaseTime != -1) {
        return tryLockInnerAsync(leaseTime, unit, threadId, RedisCommands.EVAL_LONG);
    }

    // <2> 情况二，如果锁无时长，则先获得 Lock WatchDog 的锁超时时长
    RFuture<Long> ttlRemainingFuture = tryLockInnerAsync(commandExecutor.getConnectionManager().getCfg().getLockWatch
    ttlRemainingFuture.onComplete((ttlRemaining, e) -> {
        // 如果发生异常，则直接返回
        if (e != null) {

```

```

        return;
    }

    // lock acquired
    // 如果获得锁，则创建定时任务，定时续锁
    if (ttlRemaining == null) {
        scheduleExpirationRenewal(threadId);
    }
});
return ttlRemainingFuture;
}

```

一共分成两种情况，是否锁有时长。

<1> 处，`leaseTime != -1`，意味着锁设置了时长，则调用 [\[3.1 #tryLockInnerAsync\(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId, RedisStrictCommand<T> command\)\]](#) 方法，直接获得分布式锁。

<2> 处，锁未设置了时长，所以先调用 [\[3.1 #tryLockInnerAsync\(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId, RedisStrictCommand<T> command\)\]](#) 方法，获得 Lock WatchDog 的锁超时时长的分布式锁，然后在回调中，再调用 `#scheduleExpirationRenewal(long threadId)` 方法，创建定时任务，定时调用 [\[3.4 renewExpirationAsync\]](#) 续锁。详细解析，见 TODO。

5.2 更强的 tryLockAsync

`#tryLockAsync(AtomicLong time, long leaseTime, TimeUnit unit, RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture, RPromise<Boolean> result, long currentThreadId)` 方法，更强的异步加锁。主要强在 2 点：

- 1、增加监听锁释放的消息的监听器，从而实现等待锁的客户端快速抢占锁的逻辑。
- 2、增加锁超时自动释放，没有锁释放消息的处理。

整体代码如下：

// RedissonLock.java

```

1: private void tryLockAsync(AtomicLong time, long leaseTime, TimeUnit unit, RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture,
2:     // 如果 result 已经完成，则直接返回，并取消订阅
3:     if (result.isDone()) {
4:         unsubscribe(subscribeFuture, currentThreadId);
5:         return;
6:     }
7:
8:     // 如果剩余时间 time 小于 0，说明等待超时，则取消订阅，并通过 result 通知失败
9:     if (time.get() <= 0) {
10:         unsubscribe(subscribeFuture, currentThreadId);
11:         trySuccessFalse(currentThreadId, result);
12:         return;
13:     }
14:
15:     // 记录当前时间
16:     long curr = System.currentTimeMillis();
17:     // 获得分布式锁
18:     RFuture<Long> ttlFuture = tryAcquireAsync(leaseTime, unit, currentThreadId);
19:     ttlFuture.onComplete((ttl, e) -> {
20:         // 如果发生异常，则取消订阅，并通过 result 通知异常
21:         if (e != null) {
22:             unsubscribe(subscribeFuture, currentThreadId);
23:             result.tryFailure(e);

```

```

24:         return;
25:     }
26:
27:     // lock acquired
28:     // 如果获得锁，则取消订阅，并通过 result 通知获得锁成功
29:     if (ttl == null) {
30:         unsubscribe(subscribeFuture, currentThreadId);
31:         if (!result.trySuccess(true)) {
32:             unlockAsync(currentThreadId);
33:         }
34:         return;
35:     }
36:
37:     // 减掉已经等待的时间
38:     long el = System.currentTimeMillis() - curr;
39:     time.addAndGet(-el);
40:
41:     // 如果无剩余等待的时间，则取消订阅，并通过 result 通知获得锁失败
42:     if (time.get() <= 0) {
43:         unsubscribe(subscribeFuture, currentThreadId);
44:         trySuccessFalse(currentThreadId, result);
45:         return;
46:     }
47:
48:     // waiting for message
49:     // 记录新的当前时间
50:     long current = System.currentTimeMillis();
51:     // 获得当前线程对应的 RedissonLockEntry 对象
52:     RedissonLockEntry entry = getEntry(currentThreadId);
53:     // 尝试获得 entry 中的信号量，如果获得成功，说明 SUBSCRIBE 已经收到释放锁的消息，则直接立马再次去获得
54:     if (entry.getLatch().tryAcquire()) {
55:         tryLockAsync(time, leaseTime, unit, subscribeFuture, result, currentThreadId);
56:     } else {
57:         // 创建 AtomicBoolean 变量 executed，用于标记下面创建的 listener 是否执行。
58:         AtomicBoolean executed = new AtomicBoolean();
59:         // 创建 AtomicReference 对象，用于指向定时任务
60:         AtomicReference<Timeout> futureRef = new AtomicReference<Timeout>();
61:
62:         // 创建监听器 listener，用于在 RedissonLockEntry 的回调，就是我们看到的 PublishSubscribe 监听到
63:         Runnable listener = () -> {
64:             // 标记已经执行
65:             executed.set(true);
66:             // 如果有定时任务的 Future，则进行取消
67:             if (futureRef.get() != null) {
68:                 futureRef.get().cancel();
69:             }
70:
71:             // 减掉已经等待的时间
72:             long elapsed = System.currentTimeMillis() - current;
73:             time.addAndGet(-elapsed);
74:
75:             // 再次获得分布式锁
76:             tryLockAsync(time, leaseTime, unit, subscribeFuture, result, currentThreadId);
77:         };
78:         // 添加 listener 到 RedissonLockEntry 中
79:         entry.addListener(listener);
80:
81:         // 下面，会创建一个定时任务。因为极端情况下，可能不存在释放锁的消息，例如说锁自动超时释放，所以需要
82:         long t = time.get();
83:         if (ttl >= 0 && ttl < time.get()) { // 如果剩余时间小于锁的超时时间，则使用剩余时间。

```



```

84:         t = ttl;
85:     }
86:     // 如果 listener 未执行
87:     if (!executed.get()) {
88:         Timeout scheduledFuture = commandExecutor.getConnectionManager().newTimeout(new TimerTask()
89:             @Override
90:             public void run(Timeout timeout) throws Exception {
91:                 // 移除 listener 从 RedissonLockEntry 中
92:                 if (entry.removeListener(listener)) {
93:                     // 减掉已经等待的时间
94:                     long elapsed = System.currentTimeMillis() - current;
95:                     time.addAndGet(-elapsed);
96:
97:                     // 再次获得分布式锁
98:                     tryLockAsync(time, leaseTime, unit, subscribeFuture, result, currentThreadId);
99:                 }
100:            }
101:        }, t, TimeUnit.MILLISECONDS);
102:        // 记录 futureRef 执行 scheduledFuture
103:        futureRef.set(scheduledFuture);
104:    }
105: }
106: });
107: }

```

第 2 至 46 行：和 [\[5. tryLockAsync\]](#) 基本一致，就不重复哔哔了。

第 52 行：调用 `#getEntry(long threadId)` 方法，获得当前线程对应的 `RedissonLockEntry` 对象。此处有点“失忆”的胖友，看看 [\[4. LockPubSub\]](#) 的结尾。

第 53 至 55 行：尝试获得 `entry` 中的信号量，如果获得成功，说明 `SUBSCRIBE` 已经收到释放锁的消息，则调用 [\[5.2 ##tryLockAsync\(AtomicLong time, long leaseTime, TimeUnit unit, RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture, RPromise<Boolean> result, long currentThreadId\)\]](#) 方法，直接立马再次去获得锁。

第 58 行：创建 `AtomicBoolean` 变量 `executed`，用于标记下面创建的 `listener` 是否执行。

第 60 行：声明 `futureRef` 变量，用于设置第 87 至 104 行创建的定时任务。因为极端情况下，可能不存在释放锁的消息，例如说锁自动超时释放，所以需要改定时任务，在获得到锁的超时后，主动去抢下。

- 第 82 至 85 行：计算定时任务的延迟时间。如果剩余时间小于锁的超时时间，则使用剩余时间。
- 第 87 行：通过 `executed` 变量，判断 `listener` 未执行。
- 第 103 行：记录 `futureRef` 为 `scheduledFuture`。
- 第 92 行：移除 `listener` 从 `RedissonLockEntry` 中。避免，可能存在的并发执行。
- 第 98 行：调用 [\[5.2 ##tryLockAsync\(AtomicLong time, long leaseTime, TimeUnit unit, RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture, RPromise<Boolean> result, long currentThreadId\)\]](#) 方法，再次去获得锁。
- 这个定时任务，真的处理的是细节中的细节。之前思考获得分布式失败客户端的等待通知，只考虑了 Redis Pub/Sub 机制来实现，没有想到如果没有 `PUBLISH` 消息的场景。这块的逻辑，算是看 `RedissonLock` 最大的收获吧。

第 62 至 79 行：创建监听器 `listener`，用于在 `RedissonLockEntry` 的回调，就是我们看到的 `PublishSubscribe` 监听到释放锁的消息，进行回调。

- 第 79 行：添加 `listener` 到 `RedissonLockEntry` 中。如果胖友又“失忆”了，调回到 [\[4. LockPubSub\]](#) 再瞅瞅。
- 第 65 行：通过 `executed` 标记已经执行。
- 第 66 至 69 行：如果有定时任务的 `Future`，则进行取消。
- 第 71 至 74 行：减掉已经等待的时间。
- 第 76 行：调用 [\[5.2 ##tryLockAsync\(AtomicLong time, long leaseTime, TimeUnit unit,](#)

[RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture, RPromise<Boolean> result, long currentThreadId\)](#) 方法，再次去获得锁。

至此，RedissonLock 加锁的逻辑我们已经全部看完。如果觉得略感迷糊的胖友，可以多多调试下。因为芳芳有点偷懒，未画一些图来辅助胖友理解，所以胖友可以自己画一画，嘿嘿。

5.3 遗漏的 tryLockAsync

还有两个重载的 #tryLockAsync(...) 方法，它们是未设置锁定时长的两个。代码如下：

```
// RedissonLock.java

@Override
public RFuture<Boolean> tryLockAsync() {
    return tryLockAsync(Thread.currentThread().getId());
}

@Override
public RFuture<Boolean> tryLockAsync(long threadId) {
    return tryAcquireOnceAsync(-1, null, threadId);
}
```

最终都调用 #tryAcquireOnceAsync(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId) 方法，真正实现异步加锁的逻辑。

#tryAcquireOnceAsync(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId) 方法，真正实现异步加锁的逻辑。代码如下：

```
// RedissonLock.java

private RFuture<Boolean> tryAcquireOnceAsync(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId) {
    // 情况一，如果锁有时长，则直接获得分布式锁
    if (leaseTime != -1) {
        return tryLockInnerAsync(leaseTime, unit, threadId, RedisCommands.EVAL_NULL_BOOLEAN);
    }

    // 情况二，如果锁无时长，则先获得 Lock WatchDog 的锁超时长
    RFuture<Boolean> ttlRemainingFuture = tryLockInnerAsync(commandExecutor.getConnectionManager().getCfg().getLockWa
    ttlRemainingFuture.onComplete((ttlRemaining, e) -> {
        // 如果发生异常，则直接返回
        if (e != null) {
            return;
        }

        // lock acquired
        // 如果获得到锁，则创建定时任务，定时续锁
        if (ttlRemaining) {
            scheduleExpirationRenewal(threadId);
        }
    });
    return ttlRemainingFuture;
}
```

看到这个方法，是不是发现很熟悉，和 [\[5.1 tryAcquireAsync\]](#) 基本一模一样。差别在于

它的返回的结果是 `RFuture<Boolean>` 。

有一点要特别注意，因为本小节我们看到的两个 `#tryLockAsync(...)` 方法，是尝试去加锁。如果加锁失败，则返回 `false` 即可，所以不会像我们在 [\[5.1 tryLockAsync\]](#) 方法，无限重试直到等待超时（超过 `waitTime`）。

6. tryLock

芳芳：本小节和 [\[5. tryLockAsync\]](#) 相对，为同步加锁。扶你起来，胖友还可以继续怼源码。

`#tryLock(long waitTime, long leaseTime, TimeUnit unit)` 方法，同步加锁，并返回是否成功。。代码如下：

```
// RedissonLock.java
```

```
@Override
public boolean tryLock(long waitTime, TimeUnit unit) throws InterruptedException {
    return tryLock(waitTime, -1, unit);
}

1: @Override
2: public boolean tryLock(long waitTime, long leaseTime, TimeUnit unit) throws InterruptedException {
3:     long time = unit.toMillis(waitTime);
4:     long current = System.currentTimeMillis();
5:     long threadId = Thread.currentThread().getId();
6:     // 同步获加锁
7:     Long ttl = tryAcquire(leaseTime, unit, threadId);
8:     // lock acquired
9:     // 加锁成功，直接返回 true 加锁成功
10:    if (ttl == null) {
11:        return true;
12:    }
13:
14:    // 减掉已经等待的时间
15:    time -= System.currentTimeMillis() - current;
16:    // 如果无剩余等待的时间，则返回 false 加锁失败
17:    if (time <= 0) {
18:        acquireFailed(threadId);
19:        return false;
20:    }
21:
22:    // 记录新的当前时间
23:    current = System.currentTimeMillis();
24:    // 创建 SUBSCRIBE 订阅的 Future
25:    RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture = subscribe(threadId);
26:    // 阻塞等待订阅发起成功
27:    if (!await(subscribeFuture, time, TimeUnit.MILLISECONDS)) {
28:        // 进入到此处，说明阻塞等待发起订阅超时
29:        // 取消 SUBSCRIBE 订阅
30:        if (!subscribeFuture.cancel(false)) {
31:            // 进入到此处，说明取消发起订阅失败，则通过设置回调，在启发订阅完成后，回调取消 SUBSCRIBE 订阅
32:            subscribeFuture.onComplete((res, e) -> {
33:                if (e == null) {
34:                    unsubscribe(subscribeFuture, threadId);
35:                }
36:            });
37:        }
38:        // 等待超时，则返回 false 加锁失败
```

```

39:         acquireFailed(threadId);
40:         return false;
41:     }
42:
43:     try {
44:         // 减掉已经等待的时间
45:         time -= System.currentTimeMillis() - current;
46:         // 如果无剩余等待的时间，则返回 false 加锁失败
47:         if (time <= 0) {
48:             acquireFailed(threadId);
49:             return false;
50:         }
51:
52:         while (true) {
53:             // 记录新的当前时间
54:             long currentTime = System.currentTimeMillis();
55:             // 同步获加锁
56:             ttl = tryAcquire(leaseTime, unit, threadId);
57:             // lock acquired
58:             // 加锁成功，直接返回 true 加锁成功
59:             if (ttl == null) {
60:                 return true;
61:             }
62:
63:             // 减掉已经等待的时间
64:             time -= System.currentTimeMillis() - currentTime;
65:             // 如果无剩余等待的时间，则返回 false 加锁失败
66:             if (time <= 0) {
67:                 acquireFailed(threadId);
68:                 return false;
69:             }
70:
71:             // waiting for message
72:             // 记录新的当前时间
73:             currentTime = System.currentTimeMillis();
74:
75:             // 通过 RedissonLockEntry 的信号量，阻塞等待锁的释放消息，或者 ttl/time 超时（例如说，锁的自动超时释放）
76:             if (ttl >= 0 && ttl < time) {
77:                 getEntry(threadId).getLatch().tryAcquire(ttl, TimeUnit.MILLISECONDS);
78:             } else {
79:                 getEntry(threadId).getLatch().tryAcquire(time, TimeUnit.MILLISECONDS);
80:             }
81:
82:             // 减掉已经等待的时间
83:             time -= System.currentTimeMillis() - currentTime;
84:             // 如果无剩余等待的时间，则返回 false 加锁失败
85:             if (time <= 0) {
86:                 acquireFailed(threadId);
87:                 return false;
88:             }
89:         }
90:     } finally {
91:         // 小细节，需要最终取消 SUBSCRIBE 订阅
92:         unsubscribe(subscribeFuture, threadId);
93:     }
94: // return get(tryLockAsync(waitTime, leaseTime, unit));
95: }

```

第 7 行：调用 `#tryAcquire(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId)` 方法，同步加锁。代码如下：

```
// RedissonLock.java
```

```
private Long tryAcquire(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId) {  
    return get(tryAcquireAsync(leaseTime, unit, threadId));  
}
```

- 该方法内部，调用的就是 [\[5.1 #tryAcquireAsync\(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId\)\]](#) 方法。

第 8 至 12 行：加锁成功，直接返回 true 加锁成功。

第 15 行：减掉已经等待的时间。

第 17 至 20 行：如果无剩余等待的时间，则返回 false 加锁失败。

第 25 行：调用 #subscribe(long threadId) 方法，创建 SUBSCRIBE 订阅的 Future subscribeFuture。

【重要差异点】第 27 至 41 行：调用 #await(subscribeFuture, time, TimeUnit.MILLISECONDS) 方法，阻塞等待订阅发起成功，因为 subscribeFuture 是异步的，需要这一步转同步。如果发生超时，则会进入第 28 至 37 行的取消逻辑，并在第 38 至 40 行返回 false 加锁失败。

第 52 至 89 行：反复重试，直到成功加锁返回 true，或者超时返回 false。

- 第 54 至 73 行：重试一波第 6 至 20 行的逻辑。
- 【重要差异点】第 75 至 80 行：通过 RedissonLockEntry 的信号量，阻塞等待锁的释放消息，或者 ttl/time 超时（例如说，锁的自动超时释放）。
 - 相比 [\[5.2 #tryLockAsync\(AtomicLong time, long leaseTime, TimeUnit unit, RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture, RPromise<Boolean> result, long currentThreadId\)\]](#) 方法，它把信号量的等待和定时任务的等待融合在一起了。
 - 等待完成后，如果无剩余时间，在第 82 至 88 行的逻辑中，返回 false 加锁失败。
 - 等待完成后，如果有剩余时间，在第 56 行：获得重新同步获得锁。

第 92 行：调用 #unsubscribe(RFuture<RedissonLockEntry> future, long threadId) 方法，小细节，需要最终取消 SUBSCRIBE 订阅。

7. lockAsync

芴芴：本小节和 [\[5. tryLockAsync\]](#) 相似，为异步加锁。继续扶你起来，胖友还可以继续怼源码。

#lockAsync(long leaseTime, TimeUnit unit, long currentThreadId) 方法，异步加锁，无需返回是否成功。代码如下：

```
// RedissonLock.java
```

```
@Override  
public RFuture<Void> lockAsync() {  
    return lockAsync(-1, null);  
}  
  
@Override  
public RFuture<Void> lockAsync(long leaseTime, TimeUnit unit) {  
    // 获得线程编号  
    long currentThreadId = Thread.currentThread().getId();  
    // 异步锁  
    return lockAsync(leaseTime, unit, currentThreadId);  
}
```

```

    }

    @Override
    public RFuture<Void> lockAsync(long currentThreadId) {
        return lockAsync(-1, null, currentThreadId);
    }

1: @Override
2: public RFuture<Void> lockAsync(long leaseTime, TimeUnit unit, long currentThreadId) {
3:     // 创建 RPromise 对象，用于异步回调
4:     RPromise<Void> result = new RedissonPromise<Void>();
5:     // 异步加锁
6:     RFuture<Long> ttlFuture = tryAcquireAsync(leaseTime, unit, currentThreadId);
7:     ttlFuture.onComplete((ttl, e) -> {
8:         // 如果发生异常，则通过 result 通知异常
9:         if (e != null) {
10:             result.tryFailure(e);
11:             return;
12:         }
13:
14:         // lock acquired
15:         // 如果获得到锁，则通过 result 通知获得锁成功
16:         if (ttl == null) {
17:             if (!result.trySuccess(null)) { // 如果处理 result 通知对结果返回 false，意味着需要异常释放锁
18:                 unlockAsync(currentThreadId);
19:             }
20:             return;
21:         }
22:
23:         // 创建 SUBSCRIBE 订阅的 Future
24:         RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture = subscribe(currentThreadId);
25:         subscribeFuture.onComplete((res, ex) -> {
26:             // 如果发生异常，则通过 result 通知异常
27:             if (ex != null) {
28:                 result.tryFailure(ex);
29:                 return;
30:             }
31:
32:             // 异步加锁
33:             lockAsync(leaseTime, unit, subscribeFuture, result, currentThreadId);
34:         });
35:     });
36:
37:     return result;
38: }

```

第 6 行：调用 [\[5.1 #tryAcquireAsync\(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId\)\]](#) 方法，执行异步获得锁。

第 7 至 35 行：又是熟悉的配方，在回调中，处理响应的加锁结果。差异就在第 34 行，见 [\[7.1 更强的 lockAsync\]](#) 的详细解析。

7.1 更强的 lockAsync

实际上，`#lockAsync(long leaseTime, TimeUnit unit, RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture, RPromise<Void> result, long currentThreadId)` 方法，和 [\[5.2 更强的 tryLockAsync\]](#) 是基本一致的。那么为什么不直接重用呢？注意，这个方法不需要考虑等待超时，有一种“劳资有钱，必须拿到锁”。

代码如下：

```
// RedissonLock.java

private void lockAsync(long leaseTime, TimeUnit unit, RFuture<RedissonLockEntry> subscribeFuture, RPromise<Void> result) {
    // 获得分布式锁
    RFuture<Long> ttlFuture = tryAcquireAsync(leaseTime, unit, currentThreadId);
    ttlFuture.onComplete((ttl, e) -> {
        // 如果发生异常，则取消订阅，并通过 result 通知异常
        if (e != null) {
            unsubscribe(subscribeFuture, currentThreadId);
            result.tryFailure(e);
            return;
        }

        // lock acquired
        // 如果获得到锁，则取消订阅，并通过 result 通知获得锁成功
        if (ttl == null) {
            unsubscribe(subscribeFuture, currentThreadId);
            if (!result.trySuccess(null)) {
                unlockAsync(currentThreadId);
            }
            return;
        }

        // 获得当前线程对应的 RedissonLockEntry 对象
        RedissonLockEntry entry = getEntry(currentThreadId);
        // 尝试获得 entry 中的信号量，如果获得成功，说明 SUBSCRIBE 已经收到释放锁的消息，则直接立马再次去获得锁。
        if (entry.getLatch().tryAcquire()) {
            lockAsync(leaseTime, unit, subscribeFuture, result, currentThreadId);
        } else {
            // waiting for message
            // 创建 AtomicReference 对象，用于指向定时任务
            AtomicReference<Timeout> futureRef = new AtomicReference<Timeout>();
            // 创建监听器 listener，用于在 RedissonLockEntry 的回调，就是我们看到的 PublishSubscribe 监听到释放锁的消息
            Runnable listener = () -> {
                // 如果有定时任务的 Future，则进行取消
                if (futureRef.get() != null) {
                    futureRef.get().cancel();
                }
                // 再次获得分布式锁
                lockAsync(leaseTime, unit, subscribeFuture, result, currentThreadId);
            };
            // 添加 listener 到 RedissonLockEntry 中
            entry.addListener(listener);

            // 下面，会创建一个定时任务。因为极端情况下，可能不存在释放锁的消息，例如说锁自动超时释放，所以需要改定时
            if (ttl >= 0) {
                Timeout scheduledFuture = commandExecutor.getConnectionManager().newTimeout(new TimerTask() {
                    @Override
                    public void run(Timeout timeout) throws Exception {
                        // 移除 listener 从 RedissonLockEntry 中
                        if (entry.removeListener(listener)) {
                            // 再次获得分布式锁
                            lockAsync(leaseTime, unit, subscribeFuture, result, currentThreadId);
                        }
                    }
                }, ttl, TimeUnit.MILLISECONDS);
                // 记录 futureRef 执行 scheduledFuture
                futureRef.set(scheduledFuture);
            }
        }
    });
}
```

```

        }
    }
    });
}

```

更加熟悉的配方，全程无需处理等待锁超时的逻辑。胖友自己瞅瞅，哈哈哈。

8. lock

芳芳：本小节和 [\[6. tryLoc\]](#) 相对，为同步加锁。再次扶你起来，胖友还可以继续怼源码。

#tryLock(long waitTime, long leaseTime, TimeUnit unit) 方法，同步加锁，无需返回是否成功。代码如下：

```
// RedissonLock.java
```

```

@Override
public void lock() {
    try {
        lock(-1, null, false);
    } catch (InterruptedException e) {
        throw new IllegalStateException();
    }
}

```

```

@Override
public void lock(long leaseTime, TimeUnit unit) {
    try {
        lock(leaseTime, unit, false);
    } catch (InterruptedException e) {
        throw new IllegalStateException();
    }
}

```

```

@Override
public void lockInterruptibly() throws InterruptedException {
    lock(-1, null, true);
}

```

```

@Override
public void lockInterruptibly(long leaseTime, TimeUnit unit) throws InterruptedException {
    lock(leaseTime, unit, true);
}

```

```

1: private void lock(long leaseTime, TimeUnit unit, boolean interruptibly) throws InterruptedException {
2:     long threadId = Thread.currentThread().getId();
3:     // 同步获加锁
4:     Long ttl = tryAcquire(leaseTime, unit, threadId);
5:     // lock acquired
6:     // 加锁成功，直接返回
7:     if (ttl == null) {
8:         return;
9:     }
10:
11:     // 创建 SUBSCRIBE 订阅的 Future
12:     RFuture<RedissonLockEntry> future = subscribe(threadId);

```



```

13:     // 阻塞等待订阅发起成功
14:     commandExecutor.syncSubscription(future);
15:
16:     try {
17:         while (true) {
18:             // 同步获加锁
19:             ttl = tryAcquire(leaseTime, unit, threadId);
20:             // lock acquired
21:             // 加锁成功，直接返回
22:             if (ttl == null) {
23:                 break;
24:             }
25:
26:             // waiting for message
27:             // 通过 RedissonLockEntry 的信号量，阻塞等待锁的释放消息，或者 ttl/time 超时（例如说，锁的自动超时释
28:             if (ttl >= 0) {
29:                 try {
30:                     getEntry(threadId).getLatch().tryAcquire(ttl, TimeUnit.MILLISECONDS);
31:                 } catch (InterruptedException e) {
32:                     // 如果允许打断，则抛出 e
33:                     if (interruptibly) {
34:                         throw e;
35:                     }
36:                     // 如果不允许打断，则继续
37:                     getEntry(threadId).getLatch().tryAcquire(ttl, TimeUnit.MILLISECONDS);
38:                 }
39:             } else {
40:                 if (interruptibly) {
41:                     getEntry(threadId).getLatch().acquire();
42:                 } else {
43:                     getEntry(threadId).getLatch().acquireUninterruptibly();
44:                 }
45:             }
46:         }
47:     } finally {
48:         // 小细节，需要最终取消 SUBSCRIBE 订阅
49:         unsubscribe(future, threadId);
50:     }
51: //    get(lockAsync(leaseTime, unit));
52: }
53:
54: private Long tryAcquire(long leaseTime, TimeUnit unit, long threadId) {
55:     return get(tryAcquireAsync(leaseTime, unit, threadId));
56: }

```

太过熟悉，就不哔哔了。

至此，加锁的几种组合排列，我们就已经看完了。是不是有一种加锁的 Lua 脚本蛮简单的，调用 Lua 脚本实现阻塞等待的逻辑，细节还是蛮多的。如果让芳芳自己来实现这块的逻辑，估计会有一些细节处理不到位。嘿嘿。

9. unlockAsync

#unlockAsync(long threadId) 方法，异步解锁。代码如下：

```
// RedissonLock.java
```

```
@Override
public RFuture<Void> unlockAsync() {
    // 获得线程编号
    long threadId = Thread.currentThread().getId();
    // 执行解锁
    return unlockAsync(threadId);
}

1: @Override
2: public RFuture<Void> unlockAsync(long threadId) {
3:     // 创建 RPromise 对象，用于异步回调
4:     RPromise<Void> result = new RedissonPromise<Void>();
5:
6:     // 解锁逻辑
7:     RFuture<Boolean> future = unlockInnerAsync(threadId);
8:
9:     future.onComplete((opStatus, e) -> {
10:        // 如果发生异常，并通过 result 通知异常
11:        if (e != null) {
12:            cancelExpirationRenewal(threadId);
13:            result.tryFailure(e);
14:            return;
15:        }
16:
17:        // 解锁的线程不对，则创建 IllegalMonitorStateException 异常，并通过 result 通知异常
18:        if (opStatus == null) {
19:            IllegalMonitorStateException cause = new IllegalMonitorStateException("attempt to unlock lock, not l
20:                + id + " thread-id: " + threadId);
21:            result.tryFailure(cause);
22:            return;
23:        }
24:
25:        // 取消定时过期
26:        cancelExpirationRenewal(threadId);
27:
28:        // 通知 result 解锁成功
29:        result.trySuccess(null);
30:    });
31:
32:    return result;
33: }
```

第 7 行：调用 [3.2 #unlockAsync\(long threadId\)](#) 方法，执行解锁逻辑。

第 10 至 15 行：如果发生异常，并通过 result 通知异常。

第 17 至 23 行：解锁的线程不对，则创建 IllegalMonitorStateException 异常，并通过 result 通知异常。这里，仔细回忆下解锁 Lua 脚本的返回值。嘿嘿。

第 26 行：调用 #cancelExpirationRenewal(long threadId) 方法，取消定期过期。TODO

第 29 行：通知 result 解锁成功。

10. unlock

#unlock() 方法，同步解锁。代码如下：

```
// RedissonLock.java

@Override
public void unlock() {
    try {
        get(unlockAsync(Thread.currentThread().getId()));
    } catch (RedisException e) {
        if (e.getCause() instanceof IllegalMonitorStateException) {
            throw (IllegalMonitorStateException) e.getCause();
        } else {
            throw e;
        }
    }
}
```

简单，基于 [\[9. #unlockAsync\(long threadId\)\]](#) 方法实现。

11. forceUnlock

#forceUnlock() 方法，强制解锁。代码如下：

```
// RedissonLock.java

@Override
public boolean forceUnlock() { // 同步
    return get(forceUnlockAsync());
}

@Override
public RFuture<Boolean> deleteAsync() { // 异步
    return forceUnlockAsync();
}
```

无论是同步还是异步的强制解锁，都是基于 [\[3.3 #forceUnlockAsync\(\)\]](#) 方法实现。

12. ExpirationEntry

本小节，我们来看看在 [\[3.4 renewExpirationAsync\]](#) 中，提到的续锁的功能。

首先，我们来看看 ExpirationEntry 类。它是 RedissonLock 的内部类，记录续租任务的信息。代码如下：

```
// RedissonLock.java

public static class ExpirationEntry {

    /**
     * 线程与计数器的映射
     *
     * KEY: 线程编号
     * VALUE: 计数
     */
}
```

```

    */
    private final Map<Long, Integer> threadIds = new LinkedHashMap<>();
    /**
     * 定时任务
     */
    private volatile Timeout timeout;

    public ExpirationEntry() {
        super();
    }

    /**
     * 增加线程的计数
     *
     * @param threadId 线程编号
     */
    public void addThreadId(long threadId) {
        Integer counter = threadIds.get(threadId);
        if (counter == null) {
            counter = 1;
        } else {
            counter++;
        }
        threadIds.put(threadId, counter);
    }

    public boolean hasNoThreads() {
        return threadIds.isEmpty();
    }

    public Long getFirstThreadId() {
        if (threadIds.isEmpty()) {
            return null;
        }
        return threadIds.keySet().iterator().next();
    }

    /**
     * 减少线程的技术
     *
     * @param threadId 线程编号
     */
    public void removeThreadId(long threadId) {
        Integer counter = threadIds.get(threadId);
        if (counter == null) {
            return;
        }
        counter--;
        if (counter == 0) {
            threadIds.remove(threadId);
        } else {
            threadIds.put(threadId, counter);
        }
    }

    public void setTimeout(Timeout timeout) {
        this.timeout = timeout;
    }

    public Timeout getTimeout() {

```

```

        return timeout;
    }
}

```

可能粗略这么一看，有种然并卵的感觉，不要着急。我们下面接着看。在 RedissonLock 的类中，有个 EXPIRATION_RENEWAL_MAP 静态属性，如下：

```

// RedissonLock.java

/**
 * ExpirationEntry 的映射
 *
 * key : {@link #entryName}
 */
private static final ConcurrentMap<String, ExpirationEntry> EXPIRATION_RENEWAL_MAP = new ConcurrentHashMap<>()

```

12.1 scheduleExpirationRenewal

#scheduleExpirationRenewal() 方法，发起续锁的定时任务。代码如下：

```

// RedissonLock.java

1: private void scheduleExpirationRenewal(long threadId) {
2:     // 创建 ExpirationEntry 对象
3:     ExpirationEntry entry = new ExpirationEntry();
4:     // 添加到 EXPIRATION_RENEWAL_MAP 中
5:     ExpirationEntry oldEntry = EXPIRATION_RENEWAL_MAP.putIfAbsent(getEntryName(), entry);
6:     // 添加线程编号到 ExpirationEntry 中
7:     if (oldEntry != null) {
8:         oldEntry.addThreadId(threadId);
9:     } else {
10:        entry.addThreadId(threadId);
11:        // 创建定时任务，用于续锁
12:        renewExpiration();
13:    }
14: }
15:
16: private void renewExpiration() {
17:     // 获得 ExpirationEntry 队形，从 EXPIRATION_RENEWAL_MAP 中
18:     ExpirationEntry ee = EXPIRATION_RENEWAL_MAP.get(getEntryName());
19:     if (ee == null) { // 如果不存在，返回
20:         return;
21:     }
22:
23:     // 创建 Timeout 定时任务，实现定时续锁
24:     Timeout task = commandExecutor.getConnectionManager().newTimeout(new TimerTask() {
25:
26:         @Override
27:         public void run(Timeout timeout) throws Exception {
28:             // 获得 ExpirationEntry 对象
29:             ExpirationEntry ent = EXPIRATION_RENEWAL_MAP.get(getEntryName());
30:             if (ent == null) { // 如果不存在，返回
31:                 return;
32:             }

```

```

33:         // 获得 threadId 编号
34:         Long threadId = ent.getFirstThreadId();
35:         if (threadId == null) { // 如果不存在，则返回
36:             return;
37:         }
38:
39:         // 执行续锁
40:         RFuture<Boolean> future = renewExpirationAsync(threadId);
41:         future.onComplete((res, e) -> {
42:             // 如果发生异常，则打印异常日志，并返回。此时，就不会在定时续租了
43:             if (e != null) {
44:                 log.error("Can't update lock " + getName() + " expiration", e);
45:                 return;
46:             }
47:
48:             // 续锁成功，则重新发起定时任务
49:             if (res) {
50:                 // reschedule itself
51:                 renewExpiration();
52:             }
53:         });
54:     }
55:
56: }, internalLockLeaseTime / 3, TimeUnit.MILLISECONDS); // 定时，每 internalLockLeaseTime / 3 秒执行一次。
57:
58: // 设置定时任务到 ExpirationEntry 中
59: ee.setTimeout(task);
60: }

```

第 2 至 10 行：创建 ExpirationEntry 对象，并添加到 EXPIRATION_RENEWAL_MAP 中，之后添加线程编号到 ExpirationEntry 中。

第 12 行：当且仅当 entryName 对应的 ExpirationEntry 对象首次创建时，才会调用 #renewExpiration() 方法，创建定时任务，用于续锁。

- **【重要】**第 23 至 56 行：创建 Timeout 定时任务，定时每 internalLockLeaseTime / 3 秒执行一次续锁。
- 第 40 行：会调用 [\[3.4 #renewExpirationAsync\(long threadId\) 方法\]](#) 方法，执行续锁。
- 第 42 至 46 行：如果发生异常，则打印异常日志，并返回。此时，就不会在定时续租了。
- **【重要】**第 48 至 52 行：如果续锁成功，则调用 #renewExpiration() 方法，重新发起定时任务。

第 59 行：设置定时任务到 ExpirationEntry 中。

12.2 cancelExpirationRenewal

#cancelExpirationRenewal(Long threadId) 方法，取消定时任务。代码如下：

```

// RedissonLock.java

void cancelExpirationRenewal(Long threadId) {
    // 获得 ExpirationEntry 对象
    ExpirationEntry task = EXPIRATION_RENEWAL_MAP.get(getEntryName());
    if (task == null) { // 如果不存在，返回
        return;
    }
}

```

```

// 从 ExpirationEntry 中，移除线程编号
if (threadId != null) {
    task.removeThreadId(threadId);
}

// 如果 ExpirationEntry 的所有线程被清空
if (threadId == null || task.hasNoThreads()) {
    // 取消定时任务
    task.getTimeout().cancel();
    // 从 EXPIRATION_RENEWAL_MAP 中移除
    EXPIRATION_RENEWAL_MAP.remove(getEntryName());
}
}

```

当且仅当 entryName 对应的 EXPIRATION_RENEWAL_MAP 的 ExpirationEntry 对象，所有线程都被移除后，会取消定时任务。
整体逻辑比较简单，胖友自己瞅瞅。

13. 其它方法

其它方法，比较简单，胖友自己瞅瞅即可。代码如下：

```

// RedissonLock.java

@Override
public Condition newCondition() {
    // TODO implement
    throw new UnsupportedOperationException();
}

@Override
public boolean isLocked() {
    return exists();
}

@Override
public RFuture<Boolean> isLockedAsync() {
    return existsAsync();
}

@Override
public RFuture<Boolean> existsAsync() {
    return commandExecutor.writeAsync(getName(), codec, RedisCommands.EXISTS, getName());
}

@Override
public boolean isHeldByCurrentThread() {
    return isHeldByThread(Thread.currentThread().getId());
}

@Override
public boolean isHeldByThread(long threadId) {
    RFuture<Boolean> future = commandExecutor.writeAsync(getName(), LongCodec.INSTANCE, RedisCommands.HEXISTS, getName(), threadId);
    return get(future);
}

```

```

private static final RedisCommand<Integer> HGET = new RedisCommand<Integer>("HGET", ValueType.MAP_VALUE, new IntegerR

public RFuture<Integer> getHoldCountAsync() {
    return commandExecutor.writeAsync(getName(), LongCodec.INSTANCE, HGET, getName(), getLockName(Thread.currentThrea
}

@Override
public int getHoldCount() {
    return get(getHoldCountAsync());
}

```

666. 彩蛋

细节比想象中的多，代码也比想象中的多，整篇博客差不多写了 1.5 天左右。

胖友看完之后，如果还有一些细节不清晰，建议可以多多调试。总的来说，如果项目中，想要使用 Redis 分布式锁，可以考虑直接使用 Redisson 提供的 Redisson 可重入锁。可能有些胖友项目中，已经使用了 Jedis 作为 Redis 的客户端，那么可以单独使用 Redisson 来做分布式锁。

之前也和一些朋友聊过，他们项目也是采用 Jedis + Redisson 的组合，妥妥的，没问题。

满足，在 2019-10-04 的 18:59 写完了这篇博客，美滋滋。

文章目录

1. [1. 1. 概述](#)
2. [2. 2. 整体一览](#)
3. [3. 3. Lua 脚本](#)
 1. [3.1. 3.1 tryLockInnerAsync](#)
 2. [3.2. 3.2 unlockInnerAsync](#)
 3. [3.3. 3.3 forceUnlockAsync](#)
 4. [3.4. 3.4 renewExpirationAsync](#)
4. [4. 4. LockPubSub](#)
5. [5. 5. tryLockAsync](#)
 1. [5.1. 5.1 tryAcquireAsync](#)
 2. [5.2. 5.2 更强的 tryLockAsync](#)
 3. [5.3. 5.3 遗漏的 tryLockAsync](#)
6. [6. 6. tryLock](#)
7. [7. 7. lockAsync](#)
 1. [7.1. 7.1 更强的 lockAsync](#)
8. [8. 8. lock](#)
9. [9. 9. unlockAsync](#)
10. [10. 10. unlock](#)
11. [11. 11. forceUnlock](#)
12. [12. 12. ExpirationEntry](#)
 1. [12.1. 12.1 scheduleExpirationRenewal](#)
 2. [12.2. 12.2 cancelExpirationRenewal](#)
13. [13. 13. 其它方法](#)
14. [14. 666. 彩蛋](#)