

消息中间件

• Celery (4.2)：分布式任务队列

• Celery的定义

- 分布式系统， 可用于处理大量消息
- 消息队列工具， 处理实时数据以及任务调度

• Celery的作用

- 实现异步任务和周期任务
- 控制每秒/分钟/小时执行任务的次数
- 高可用：失连接或连接失败， 重试
- 快速：每分钟可以处理数以百万的任务

• Celery的架构

- Task：任务模块
包含异步任务和定时任务。 异步任务通常在业务逻辑中被触发并发往任务队列 定时任务由 Celery Beat 进程周期性地将任务发往任务队列
- Broker：消息中间件
Broker：即为任务调度队列，接收任务生产者发来的消息（即任务）， 将任务存入队列。 Celery 本身不提供队列服务，官方推荐使用 RabbitMQ 和 Redis 等
- Worker：任务执行单元
Worker 是执行任务的处理单元，它实时监控消息队列，获取队列中调度的任务，并执行它
- Backend：任务结果存储
Backend 用于存储任务的执行结果，以供查询。同消息中间件一样，存储也可使用 RabbitMQ、Redis 和 MongoDB 等

• Celery的并发方式

- 进程池并发（默认）
- 协程并发（eventlet）

• Celery的监控工具

- Flower

• Question

• Celery丢失任务

- 意外退出， 设置task被放回队列中
- 只有当worker完成了task时， 任务才被标记为ack状态

• Celery重复执行

系统负载较高，消息队列里堵了太多东西的情况下， Celery容易出现重复执行一个Task， 甚至不止一次的情况。 Message超过1小时未被消费的情况下， Celery会重新发一个一模一样的（task_id相同）

- Celery Once：去重
Celery Once 是利用 Redis 加锁来实现 该类提供了任务去重的功能
- 增大未消费时间

• APScheduler:定时任务框架

• triggers（触发器）

触发器就是根据你指定的触发方式， 比如是按照时间间隔， 还是按照 crontab触发， 触发条件是什么等。 触发器包含调度逻辑， 每一个作业有它自己的触发器。

- date：固定日期触发器
- interval：时间间隔触发器
- cron：固定时间点执行任务

• job stores（作业存储）

可以存储任务的地方， 默认情况下任务保存在内存中， 也可以保存到各种数据库中支持MongoDB、 Redis、 SQLAlchemy存储方式。 当对作业任务进行持久化存储的时候， 作业的数据将被序列化， 重新读取作业时反序列化。

- MemoryJobStore（默认）
- Sqaalchemy
- MongoDB
- Redis

• executors（执行器）

安排任务到线程池或者进程池中运行的 执行器用来执行定时任务， 只是将需要执行的任务放在新的线程或者线程池中运行。当作业任务完成时， 执行器将会通知调度器。 对于执行器， 默认情况下选择ThreadPoolExecutor就可以了， 但是如果涉及到一下特殊任务比如较消耗CPU的任务则可以选择ProcessPoolExecutor， 当然根据实际需求可以同时使用两种执行器。

- 线程池（默认）
- 进程池

• schedulers（调度器）

任务调度器是属于整个调度的总指挥官。合理安排作业存储器、执行器、触发器进行工作， 并进行添加和删除任务等。 一般在应用程序中只有一个调度器， 应用开发者不会直接操作触发器、任务存储以及执行器， 相反调度器提供了处理的接口。通过调度器完成任务的存储以及执行器的配置操作， 如可以添加， 修改、 移除任务作业。

- BlockingScheduler：运行单个任务
- BackgroundScheduler：后台运行
- AsyncIOScheduler：Async异步框架
- GeventScheduler：Gevent框架
- TornadoScheduler：Tornado框架
- TwistedScheduler: Twisted框架
- QtScheduler: 适合QT

• 消息队列

• 消息队列

• 消息队列的概念

应用间的通信方式， 消息发送后可以立即返回， 由消息系统来确保消息的可靠传递。

- 消息系统来确保消息的可靠传递

• 消息队列的特点

- 采用异步处理模式
发送者可以发送一个消息而无须等待响应， 接收者无需对消息发送者做出同步回应
- 发送者和接收者不必同时在线
- 发送者和接收者不必了解对方、只需要确认消息

• 消息队列的应用

- 支付完成， 统修改订单支付状态
- 短信通知、终端状态推送、 App 推送、 用户注册

• 常用的消息中间件

- ActiveMQ：曝光率最高， 但是可能会丢消息
- ZeroMQ：不支持消息持久化和崩溃恢复
- Kafka：定位是日志消息队列, 吞吐量最大
- RabbitMQ：可靠。支持持久化， 发送确认， 接收确认

• RabbitMQ (3.7)

是一个开源的AMQP（高级消息队列协议）实现， 服务器端用Erlang语言编写

• RabbitMQ的组成

- Producer：消息生产者
- Consumer：消息消费者

• Exchange：消息队列交换机

- fanout：发布订阅
把消息路由到与该交换机绑定的所有队列上。用于发布订阅
- direct：关键字发送
把消息路由到那些binding key与routing key完全匹配的Queue中。用于关键字发送
- topic：模糊匹配
把消息路由到那些binding key与routing key按规则完全匹配的Queue中。用于模糊匹配
- headers：消息中属性匹配
根据发送的消息内容中的headers属性进行匹配 有两种模式： 全部匹配 部分匹配
- Queue：消息队列

• RabbitMQ分发（消息）模式

- 简单模式
包含一个生产者、一个消费者和一个队列。生产者向队列里发送消息， 消费者从队列中获取消息并消费。

• 工作模式

包含一个生产者、两个消费者和一个队列

- 平均分配
每个消费者处理相同个数的任务
- 循环调度
每个消息的处理时间不同， 就有可能导致某些消费者一直在忙， 而另外一些消费者很快就处理完手头工作并一直空闲的情况。 设置prefetchCount=1， 则Queue每次给每个消费者发送一条消息； 消费者处理完这条消息后Queue会再给该消费者发送一条消息。
- 发布订阅模式
一个生产者、两个消费者、两个队列和一个交换机。 两个消费者同时绑定到不同的队列上去， 两个队列绑定到交换机上去， 生产者通过发送消息到交换机， 所有消费者接收并消费消息。 交换类型 exchange_type='fanout'
- 路由模式（关键字）
包含一个生产者、两个消费者、两个队列和一个交换机。 两个消费者同时绑定到不同的队列上去， 两个队列通过路由键绑定到交换机上去， 生产者发送消息到交换机， 交换机通过路由键转发到不同队列， 队列绑定的消费者接收并消费消息。 交换类型exchange_type='direct'
- 通配符模式（模糊匹配）
通过路由键匹配规则转发到不同队列 特殊匹配符号： *： 只能匹配一个单词； #： 可以匹配零个或多个单词 交换类型exchange_type='topic'

• RPC双向通道

场景： 客户端发送消息给服务端,服务端处理完后将结果返回 客户端获取到数据 处理： 客户端往队列1送完数据后,建个新的队列2,服务端在队列1接收数据后,将处理后将结果放到队列2返回 客户端在队列2外接收 对于RPC请求， 客户端发送带有两个属性的消息： reply_to, 设置为回调队列， correlation_id， 设置为每个请求的唯一值。

- 作用： 消费者能了解到任务处理成功或者失败
- RPC的实现机制（原理）
 1. 客户端发送请求（消息）时， 在消息的属性中设置两个值replyTo（Queue名称，告诉服务器处理消息发送到这个Queue中）和correlationId（此次请求的标识号）
 2. 服务器端收到消息并处理
 3. 服务器端处理完消息后， 将生成一条应答消息到replyTo 指定的Queue， 同时带上 correlationId 属性
 4. 客户端之前已订阅replyTo 指定的Queue， 从中收到服务器的应答消息后， 根据其中的correlationId 属性分析哪条请求被执行了， 根据执行结果进行后续业务处理

• 消息机制

- 消息的路由（routing/binding）
消息创建时设定一个路由键（routing key）， 通过队列路由键（bind key）， 把队列绑定到交换器上。 RabbitMQ 会将消息的路由键与队列的路由键进行匹配（针对不同的交换器有不同的路由规则）
- 消息的传输（Channel/信道模式）
由于 TCP 连接的创建和销毁开销较大， 且并发数受系统资源限制， 会造成性能瓶颈。 RabbitMQ使用信道的的方式来传输数据。信道是建立在真实的TCP连接内的虚拟连接， 且每条 TCP 连接上的信道数量没有限制。
 - 保证消息发送至MQ（发送方确认模式）
 1. 将信道设置成 confirm 模式（发送方确认模式）， 则所有在信道上发布的消息都会被指派一个唯一的 ID。 2. 一旦消息被投递到目的队列后， 或者消息被写入磁盘后（可持久化的消息）， 信道会发送一个确认给生产者（包含消息唯一 ID）
 3. 如果RabbitMQ发生内部错误从而导致消息丢失， 会发送一条 nack（notacknowledged，未确认）消息
 4. 发送方确认模式是异步的， 生产者应用程序在等待确认的同时， 可以继续发送消息。 当确认消息到达生产者应用程序， 生产者应用程序的回调方法就会被触发来处理确认消息
 - 保证消息被消费（接收方确认模式）
丢失消息的原因: 消费者默认采用自动确认模式， 消息在发送后立即被认为是发送成功。如果这时处理消息失败， 就会丢失该消息； 手动确认： 消费者接收每一条消息后都必须进行确认， 只有消费者确认了消息， RabbitMQ 才能安全地把消息从队列中删除。无超时机制， 只要连接不中断， RabbitMQ 给了 Consumer 足够长的时间来处理消息。 特殊情况： 1.如果消费者接收到消息， 在确认之前断开了连接或取消订阅， RabbitMQ会认为消息没有被分发， 然后重新分 发给下一个订阅的消费者。 2.如果消费者接收到消息却没有确认消息， 连接也未断开， 则RabbitMQ认为该消费者繁忙， 将不会给该消费者分发更多的消息。
- 保证消息不被重复消费
 - 生产时消息重复
 - 原因
生产者发送消息给MQ， 在MQ确认的时候出现了网络波动， 生产者没有收到确认， 实际上MQ已经接收到了消息。这时候生产者就会重新发送一遍这条消息。
 - 解决方案
MQ内部针对每条生产者发送的消息生成一个inner-msg-id， 这个值全局唯一， 且由MQ生成， 与业务无关
 - 消费时消息重复
 - 原因
消费者消费成功后， 再给MQ确认的时候出现了网络波动， MQ没有接收到确认， 为了保证消息被消费， MQ就会继续给消费者投递之前的消息。这时候消费者就接收到了两条一样的消息。
 - 解决方案
消息体中， 必须有一个与业务相关的唯一id（， 如支付ID、订单ID、帖子ID等） 由发送方放到消息体中， 消费方对ID进行判重， 保证相同id的消息只有1条消息被消费
- 保证消息的顺序性
 - 乱序的原因
业务上产生三条消息， 分别是对数据的增加、修改、删除操作， 如果没有保证顺序消费， 执行顺序可能变成删除、修改、增加， 这就乱了。 多个消费者并发消费消息， 获取的消息的速度、执行业务逻辑的速度快慢、执行异常等等原因都会导致消息顺序不一致。
 - 解决方案
将需要保证顺序的数据发到一个队列中， 该队列只有一个消费者消费

• RabbitMQ持久化

- 交换机的持久化
- 队列的持久化
channel.queue_declare（queue = 'hello', durable = True）
- 消息的持久化
channel.basic_publish(exchange="", routing_key="task_queue", body=message, properties=pika.BasicProperties(delivery_mode = 2, # make message persistent))
- RabbitMQ的可靠传输
 - 生产者丢失消息：发送方确认模式
 - 消息列表丢失消息：队列/消息的持久化
 - 消费者丢失消息：消费者手动确认