



2.消息的持久化是经际消息时,设置加消息加了属于、一者没有关联(1,2) AMQPT办议是基于通道传输消息,所以公平机制是针对通道设置而. l如果刻队渐显式的舒定任何交换机,最分特定各分为""的direct交换机. binding是交换机和队列之间的关联关系,指明了从交换机路由到队列的规则, 通过routingkey和bindingkey而正配关系决定消息路面到明广队列 binding mobindingkey 黑龙龙是成刻名称,所以黑龙人为"" fanout 类型: fanout类型的交换加入对于通过路由超清的路由到不同的队子 direct 类型; direct类型的交换和支持避路的通路的消息到不同的队列中,只有那些结婚经 (binding key) 护路强建(routing key) 完定例加处对会接收到消息 topic类型; +中产区交换的现代,支持模式匹配,成到的舒强危事的第一般争模式匹配即 可接收到消息 RPC模式下生产者需要定义一「consumer来监叶四调队到加消息,并且做消息 丽最终确认。消费者处理消息后,回传给消息协带的部分而回调以到中, 对消息引致确认。 在RabbitMa中,黑土山交换机也叫饭路或空游戏模机,当外发光湖到一下队到,中空 有较交换机时,全使用影认的交换器 在使用黑沙交换器时,Routingkey通常是成对m名下了,助对超过投器时,全自动背 消息路由到车相同的下面队到。黑大议划是结合根据 Ruting ky应接得消息路由到 正配的处理,所需要任何显成的争选操作。

华者和消费者消息确认不同效
即分为海风的景影成功接收茶处理
消费确认告知服务器消费者已经成功处理,可以从外处中的条消息,
建生、发介。南心避免消息主失
消费确认避免的灾消费、确保议划消息数不会无限增长。
生产者发作确认有一种模式
0单分解人 ① 批量确认 ③ 形确认 三种模式均需在通道上注册确认监
时器,对确认成功和确认失败加潮,做标记和重发加逻辑。,
消费者确认消息有二种方式:
0 的动确认 @手动确认(同步或异步) 部有可能时发送确认频象故障重数