高可用架构设计与实践

讲师: 孙玄@58

法律声明

【声明】

本视频和幻灯片为炼数成金网络课程的教学资料,所有资料只能在课程内使用,不得在课程以外范围散播,违者将可能被追究法律和经济责任。

课程详情访问炼数成金培训网站

http://edu.dataguru.cn

关于我

- ₩ 58同城高级系统架构师
- ☆ 公司技术委员主席
- ₩ 即时通讯、转转、C2C技术负责人
- ☆ 前百度高级工程师
- ₩ 代表58同城对外嘉宾分享
 - QCon
 - SDCC
 - DTCC
 - Top100
 - 程序员
 - UPYUN
 - TINGYUN
 - _

代表58对外交流

₩ Qcon(全球软件开发大会)

₩ SDCC(中国开发者大会)

₩ Top100(全球案例研究峰会)

₩ DTCC(中国数据库技术大会)

₩ 《程序员》撰稿2次

58技术发展这10年[计划中]











炼数成金课程

课程

- 《MongoDB实战》
 - 已开课
 - 欢迎大家报名学习
- 《大规模高性能分布式存储系统设计与实现》
 - 已开课
 - 欢迎大家报名学习



- ₩ 互联网产品通用技术架构
- ₩ 接入层的作用是什么
- ₩ 接入层Session如何设计?
 - Session复制、Session绑定、Session记录方式、Session高可用等
- ₩ 接入层数据安全如何保证?
 - 对称加密、非对称加密、多种方法使用等
- ₩ 接入层数据正确性如何保证?
- ₩ 接入层高可用设计方案?
 - 无状态、动态扩展
- ₩ 接入层高可用设计最佳实践是什么?
- **并** 我们的实践案例;



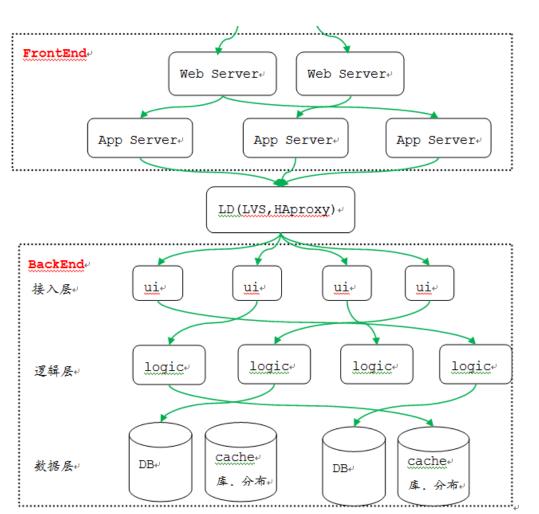


- ₩ 逻辑层都做什么?
- ¥ 逻辑层整体架构设计
- ₩ 无状态业务逻辑层如何设计?
- ₩ 业务逻辑层如何纯异步调用?
- ₩ 业务逻辑层如何分级管理?
- ₩ 业务逻辑层如何设置合理的超时?
- ₩ 业务逻辑层服务降级如何设计?
- ₩ 业务逻辑层如何做到幂等设计?
- ₩ 业务逻辑层高可用设计最佳实践是什么?
- ₩ 我们的实践案例;



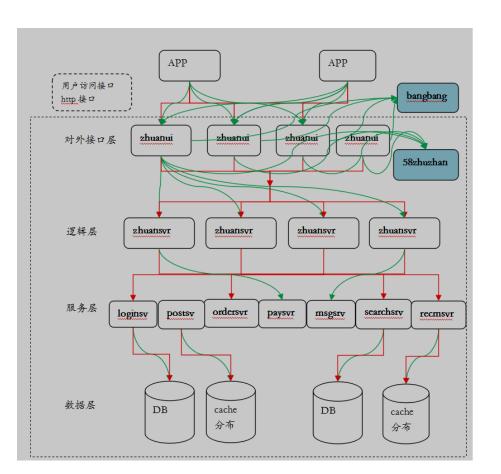
互联网产品通用技术架构

- ₩ 接入层
- ₩ 逻辑层
- ₩ 数据层



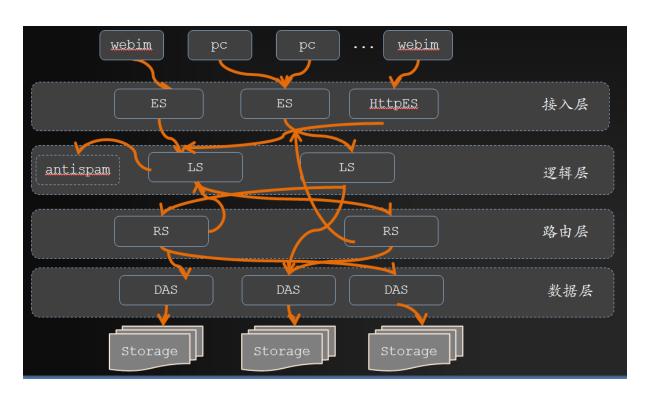
互联网产品通用技术架构

- ₩ 接入层
- ₩ 逻辑层
- ₩ 数据层



互联网产品通用技术架构

- ₩ 接入层
- ₩ 逻辑层
- ₩ 数据层



逻辑层都做什么

∵ 逻辑层职责

- 整个系统中业务逻辑的处理
- 58帮帮为例
 - 用户相关(用户登录登出、用户信息设置查询)
 - 好友相关(添加好友、获取好友、删除好友、修改好友信息等)
 - 消息相关(收发好友消息、收发陌生人消息、消息确认、通用消息处理、离线消息等)

∵ 逻辑层整体架构

- 逻辑层业务多
- 业务层逻辑复杂
- 逻辑层如何设计?
 - ALL IN ONE方式
 - 所有业务一个整体
 - 一个文件里
 - 一个类里
 - _

₩ 逻辑层整体架构

- 逻辑层如何设计?
 - ALL IN ONE方式
 - 有什么问题?
 - 》 文件太复杂
 - 》 耦合性严重
 - » 开发代价高
 - 》 维护代价高
 - 》 牵一发动全身
 - 适合场景
 - 》 创业期
 - 》 业务不复杂

逆 逻辑层整体架构

- 逻辑层如何设计?
 - ALL IN ONE (业务垂直划分) 方式
 - 业务垂直划分

》 一个单独业务一个组件(目录和文件)

```
11-11 03:51 cfgmonitor.cpp
2014-08-29 cfgmonitor.h
11-11 03:51 connection
2014-08-29
2015-05-29 friend
2014-08-29 global.conf
11-11 03:51 global.cpp
11-11 03:51 global.h
2014-08-29 logicserver_if2.h
2014-09-28 macrodef.h
11-11 03:51 main.cpp
2014-08-29 media
11-11 03:51
2014-08-29 packet_builder.cpp
2014-09-28 packet_builder.h
2014-08-29
11-11 03:51
2014-09-29
2015-05-29
2014-08-29
11-11 18:45 user
11-11 03:51 web
```

逆 逻辑层整体架构

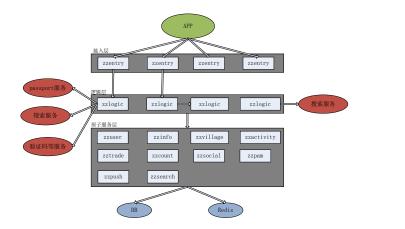
- 逻辑层如何设计?
 - · ALL IN ONE (业务垂直划分) 方式
 - 优点
 - 》 业务独立
 - 》 耦合性降低
 - 》 业务之间开发互不影响
 - 》 开发效率高
 - 》 运维相对简单

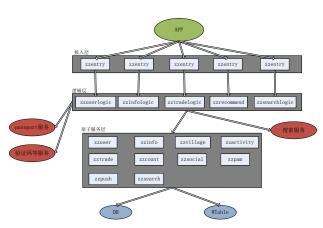
資報层整体架构

- 逻辑层如何设计?
 - · ALL IN ONE (业务垂直划分) 方式
 - 缺点
 - 》 物理上一个模块
 - 》 编译成本高
 - 》 一个业务修改,重新上线
 - 》 重启影响所有业务
 - 适用场景
 - 》 互联网公司使用较多
 - **»** 58
 - 》 百度

逆 逻辑层整体架构

- 逻辑层如何设计?
 - 业务间物理垂直划分方式
 - 每个业务一个独立的业务模块(进程)





遭 逻辑层整体架构

- 逻辑层如何设计?
 - 业务间物理垂直划分方式
 - 优点
 - 》 业务间完全解耦
 - 》 业务间互不影响
 - 》 业务模块独立
 - 》 单独开发、上线、运维
 - 》 效率高
 - 适用场景
 - 》 互联公司使用多
 - **»** 58
 - 》 赶集

无状态业务逻辑层如何设计

∵ 什么是无状态

- 系统不存储业务的上下文信息
- 仅根据每次请求携带数据进行相应的业务逻辑处理
- 多个模块 (子系统) 之间完全对称
- 请求提交到任何服务器,处理结果都是完全一样

无状态业务逻辑层如何设计

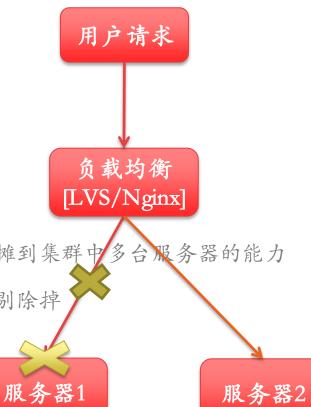
₩ 无状态业务逻辑层设计

- 关键因素
 - 业务逻辑层不保存请求状态
 - 业务逻辑层不保存数据
 - 所有业务逻辑层服务器完全对称
 - 当一台或者多台宕机
 - 请求提交到集群中的任意可用服务器
 - 业务逻辑层高可用
 - 实现高可用的关键因素是什么?
 - 负载均衡

无状态业务逻辑层如何设计

₩ 无状态业务逻辑层设计

- 负载均衡
 - 服务器可用状态实时监测的机制
 - 自动转移失败任务(机器)的机制
 - 请求量和数据量较高,将流量和数据分摊到集群中多台服务器的能力
 - 通过心跳机制发现下游服务器不可用,剔除掉
 - 一旦服务器可用, 可以自动重连恢复



₩ 纯异步调用

- 什么是同步
 - 发出一个请求调用时,在没有得到结果之前,该调用就不返回
 - 调用者(线程)阻塞模式
- 什么是异步
 - 异步调用发出后,调用者立即返回。结果完成后,通过状态、通知和回调来通知调用者。
 - 调用者(线程)非阻塞模式

₩ 纯异步调用

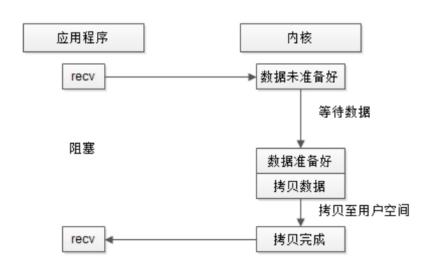
- 异步调用优点
 - 线程(调用者)非阻塞,一直Running, CPU利用率高,系统性能高
 - 系统吞吐量高
- 异步调用缺点
 - 实现成本稍高

- 消息队列方案一
 - 通过消息队列(缓冲、持久化、解决异步)实现异步调用
 - 例子
 - 新用户注册请求, 假设需要2步
 - 》 第一步: 用户名和密码写入数据库
 - 》 第二步: 发送注册成功邮件
 - 同步方式
 - 》 第一步调用等待->成功
 - 》 第二步调用等待->成功
 - 》 如果第二步执行失败,整个请求就执行失败
 - 》 阻塞串行执行,效率较低

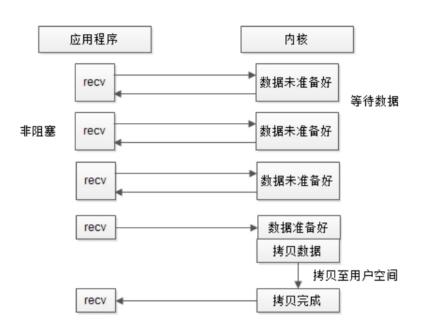
- 消息队列方案一
 - 例子
 - 新用户注册请求, 假设需要2步
 - 》 第一步: 用户名和密码写入数据库
 - 》 第二步: 发送注册成功邮件
 - 异步方式
 - 》 新用户注册请求写入消息队列,直接返回成功给请求调用者
 - 》 业务逻辑层通过成消息队列中读取请求, 异步执行第一步和第二步
 - 》 调用者不阻塞, 效率高
 - » 系统性能高

- 异步调用的场景
 - I/O
 - 特别是网络I/O
 - I/O模型
 - 阻塞I/O模型
 - 轮询非阻塞I/O模型
 - I/O复用模型

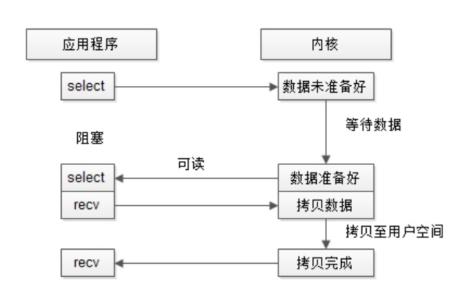
- 异步调用的场景
 - · 阻塞I/O模型



- 异步调用的场景
 - · 轮询非阻塞I/O模型



- 异步调用的场景
 - I/O复用模型
 - select
 - **»** 1024
 - poll
 - epoll



- 高性能纯异步网络调用设计
 - · server端连接池+server端收发队列;
 - · client端连接池+client端收发队列;
 - 超时队列与超时管理器;
 - 上下文管理器+状态机;
- 案例里详细介绍

业务逻辑层如何分级管理?

分级管理

- 硬件分级层面
 - 核心系统使用好的机器、
 - CPU、内存、磁盘、网卡
 - 边缘系统使用差的机器
- 部署层面
 - 服务部署隔离
 - 避免故障带来的连锁反应
 - 核心系统部署在物理机上
 - 核心系统部署不同的机房
 - 边缘系统部署虚拟机
 - 边缘系统公用机器

业务逻辑层如何分级管理?

₩ 分级管理

- 监控分级层面
 - 核心服务更多类型的监控
 - 进程
 - 语义
 - 错误日志
 - _
 - 监控粒度更细致
 - 邮件和短信发送通知
- 响应分级层面
 - 核心服务开发响应迅速
 - 核心服务上线响应迅速
 - 核心服务运维响应迅速
 - 核心服务上线问题处理迅速

业务逻辑层如何设置合理的超时?

☆ 设置合理超时

- 业务逻辑层和下游模块交互次数多
- 设置合理超时非常重要
- 下游服务宕机、线程死锁等,请求得到不到响应
- 请求占用资源
- 调用方得不到响应,用户体验糟糕

业务逻辑层如何设置合理的超时?

设置合理超时

- 请求的超时设置根据请求的平均响应延迟
 - 经验值
 - 超时时间是平均响应延迟的2倍,避免过长时间等待
 - 响应延迟高,超时时间设置长些
 - 3S
 - 响应延迟低,超时时间设置短些
 - 100MS
- 下游请求超时后,业务层根据预设的调度策略
- 继续重试
 - 一般3次
 - 多次无好处
- 请求转移到下游其他同样服务上

业务逻辑层服务降级如何设计?

☆ 业务逻辑层服务降级设计

- 网站高峰期,并发量大
 - 服务能力有限
 - 性能下降
 - 服务宕机
 - 系统雪崩情况
- 怎么办?
 - 服务降级

业务逻辑层服务降级如何设计?

☆ 业务逻辑层服务降级设计

- 保证核心服务可用
- 非核心服务弱可用, 甚至不可用
- 降级设计方案
 - 拒绝部分请求
 - 关闭请求

业务逻辑层服务降级如何设计?

☆ 业务逻辑层服务降级设计

- 拒绝部分请求
 - 拒绝低优先级服务的调用
 - 减少服务调用并发数
 - 确保核心服务正常使用
 - 队列方式
 - 入队、出队时间,超过一定时间,直接丢弃
 - 58帮帮例子
 - 优先级请求方式
 - 非核心请求直接丢弃
 - 58帮帮例子
 - 随机拒绝方式
 - 随机丢弃一定比例请求
 - 网站一会可用,一会不可用,大都是这样的处理

业务逻辑层服务降级如何设计?

☆ 业务逻辑层服务降级设计

- 关闭部分服务
 - 非核心服务直接关闭
 - 业务逻辑层屏蔽掉
 - 不再调用
 - 节约系统开销
 - 保证核心服务的正常响应
 - 秒杀活动
 - 双11.11活动
 - 关闭社交

业务逻辑层如何做到幂等设计?

₩ 服务器幂等设计

- 请求失败后,会继续重试
 - 各种失败原因
- 保证服务重复调用和一次调用结果相同(幂等性)
- 不能保证幂等性
 - 结果将是灾难性的
 - 转账
 - 交易
 - 支付

业务逻辑层如何做到幂等设计?

₩ 服务器幂等设计

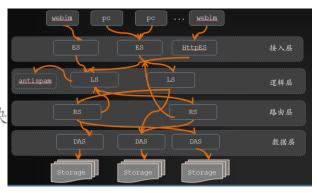
- 天然幂等
 - 离线消息设置为已读
 - 多次设置都是一样
- 非幂等->幂等设计
 - 支付
 - 支付ID, 支付状态
 - 每次支付前,判断支付状态,未支付状态继续进行,已支付了就中止
 - 转账
 - 转账状态判断

业务逻辑层高可用设计最佳实践是什么?

₩ 最佳实践

- 无状态
- 冗余部署
- 异步
- 超时机制
- 请求分级
- 幂等设计
- 高性能

- IM的加好友服务,用户A将好友添加到一个分组中
 - 拉取好友列表,看看B是否是好友
 - · 拉取分组,看分组team是否存在
 - · 检查B是否是IM用户
 - · 检查是否符合antispam策略,加好友频率不能过快
 - 拉B的阻止列表,看B是否阻止A
 - 拉B的加好友策略,看是否需要验证
 -
- 列举的步骤需要帮帮业务逻辑层访问下游服务

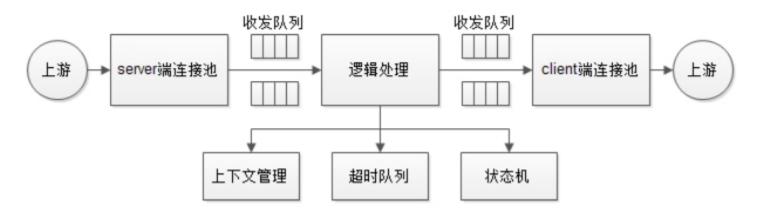


- 业务复杂
- 涉及多个下游模块
- 需要和多个下游模块网络交换
- 需要高性能、高可用
 - 网络异步模型
 - 业务逻辑层无状态
 - 冗余部署
 - 动态的扩展
- 给出上下游关系图
 - 如何设计?

- 名词解释
 - 客户端
 - 网络通信中主动发起通信的一端
 - 服务端
 - 网络通信中被动通信的一端,为客户端提供服务器,一般情况下一个服务端可对多个客户端提供服务。
 - 异步通信
 - 客户端在于服务器通信的过程中可以并发的发送多个请求,而不用没发送一个请求就停下来等待服务器的响应,收到服务端的响应后底层通过某种机制通知上层应用(比如函数回调)

₩ 58帮帮业务场景 (加好友)

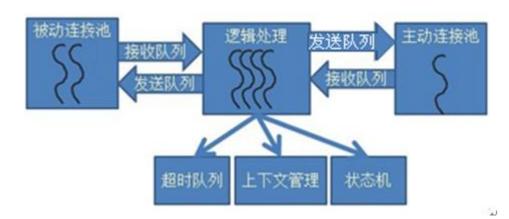
- 框架结构



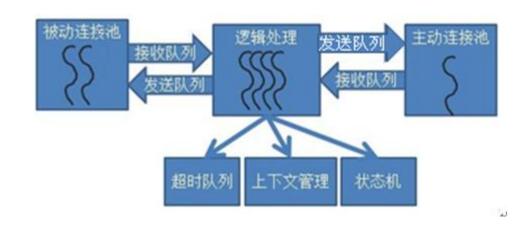
₩ 58帮帮业务场景 (加好友)

- 具体实施

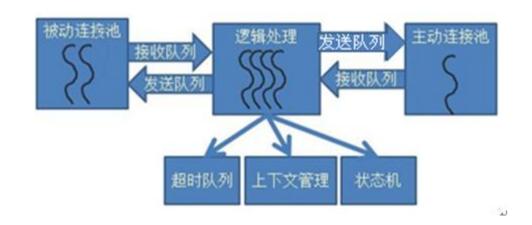
- 1.进程启动下游连接加入主动连接池;
- 2.建立上游客户端连接, 并加入被动连接池;
- 3.上游客户端数据放入接收队列;
- 4.工作线程开始处理;
- 5.发送到下游服务器,请求到客户端的发送队列,并加入超时队列;
- 6.收到下游服务端响应,请求接入接收队列,删除超时队列,通知上层回调;
- 7.下游超时, 删除, 并回调;
- 8.响应加入到服务端发送队列,回复给客户端;



- 超时管理器
 - 发送下游包的超时管理
 - 避免无限等待
 - 单独线程
 - 定时扫描
 - 超时处理

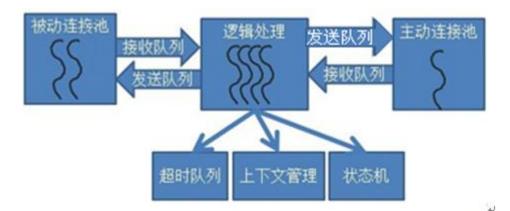


- 上下文管理器
 - 请求上下文
 - 请求的唯一标示
 - package_key
 - 超时等删除上下文



- 状态机管理器
 - 异步调用的状态机
 - 标志请求的状态
 - 串行执行的状态机

```
enum EState
                            RIEND = 1,
    STATE_WAIT_D
   STATE_WAIT_D
                           _ ream_LIST = 2,
    STATE_WAIT_D
                            _BLOCK_B = 3,
   STATE_WAIT_DS_Q
                          _{\text{LS}}_BLOCK_A = 4,
   STATE_WAIT_DS_
                          _{\text{FRIEND}} = 5.
   STATE WAIT DS
                            RIEND_LEVEL = 6,
   STATE_WAIT_DS_B_R
                               ^{\Lambda}DD_A = 7
   STATE_WAIT_DS_A_F
                                 _{B} = 8,
    STATE_WAIT_DS_A_
                             _{\text{MODIFY}_B} = 9
                             ADD_B_UNVERIFY = 10,
   STATE_WAIT_DS_A
                             E\_ADD\_B = 11,
   STATE_WAIT_DS_A
                                DIFY_A = 12.
    STATE_WAIT_DS_B_F
   STATE_WAIT_RS_KIC
                             \cup \cup \in \mathbb{R} = 13
                             OUND_MSGNOTIFY = 14,
   STATE_WAIT_SEND_L
    STATE_WAIT_DS_SA
                               NE_MSG = 15
    STATE_WAIT_RS_REL
                              _ND_ADD_NOTIFY = 16,
```



思考

₩ 思考点

- epoll的fd设置成阻塞有什么问题?
 - 读取不到会阻塞
 - 需要40-, 只读取了30个
- 同步、异步
 - 消息通信
- 阻塞、非阻塞区别
 - I/O
- 同步阻塞可行吗?
- 异步非阻塞可行吗?
- 异步阻塞可行吗?
 - 不行
- 同步非阻塞可行吗?
- 同步阻塞实现异步?
 - · SCF异步调用
 - 请求者数据-》队列-》线程池同步阻塞处理-》回调请求者

本课总结

₩ 总结

- 逻辑层都做什么?
- 逻辑层整体架构设计
- 无状态业务逻辑层如何设计?
- 业务逻辑层如何纯异步调用?
- 业务逻辑层如何分级管理?
- 业务逻辑层如何设置合理的超时?
- 业务逻辑层服务降级如何设计?
- 业务逻辑层如何做到幂等设计?
- 业务逻辑层高可用设计最佳实践是什么?
- 我们的实践案例;



