

#### 58同城移动im架构优化实践



#### 关于-我

- 百度-高级工程师
- 58同城-高级架构师
- 58同城-技术委员会主席
- 58同城-技术学院优秀讲师
- 58到家-技术总监
- 58到家-技术委员会负责人
- 本质:程序员!





58沈剑 V 🐽 LVB

微信









- •° 零、移动im对业务的价值
- 一、移动im难点
- 二、移动im架构简述
- · 三、连接稳定性优化实践【无线架构通用】
- 四、流量优化实践【无线架构通用】
- 五、消息可达性优化实践







# 移动im的业务价值





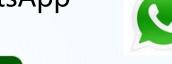


#### 移动im的业务价值

- · 移动APP时代,即时沟通是基本需求
- 2014年, FB花190亿美金收购WhatsApp
- 微信的本质是什么?
- im对腾讯意味着什么?
- im对淘宝意味着什么?
- im对百度意味着什么?
- im对滴滴意味着什么?
- · 如果刀塔传奇加上im功能呢?









一切APP皆需im!











# 移动im难点



#### 移动im难点

- 基于推送的系统 => TCP消息通道
- 连接稳定性 => 进电梯, 出电梯, 断线?
- 流量敏感性 => PC上你关注一个page是200k, 还是300k么?
- 消息可达性 => 连接不稳,消息总丢?











# 移动im架构简述

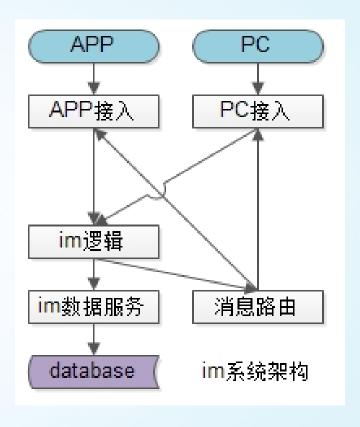




### 移动im架构简述

- APP接入层
- 逻辑处理层
- 消息路由层
- 数据存储层

与传统系统架构不一样的地方?











# 连接稳定性优化



#### 稳定性-短连接优化

- 无线环境下,网络稳定性较差
- 所有的请求都通过TCP长连接走, 经常断线
- · Request-Ack式的请求,可以优化为短连接
- (1) 拉取离线消息
- (2) 拉取好友列表
- (3) 拉取好友信息
- (4)...

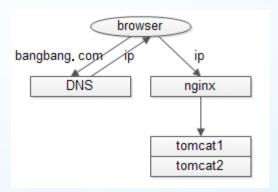






#### 稳定性-DNS优化(一)

- HTTP短连接,第一步是DNS解析
- 无线环境下, DNS解析的时间(以及nginx转发的时间)是不能忽略 的
- APP再帅气,DNS失败,一切都白搭!
- PC时代的玩法



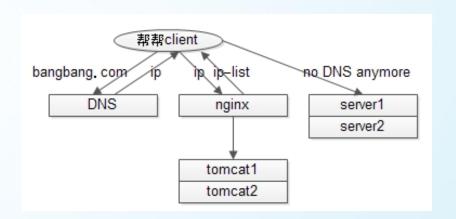






#### 稳定性-DNS优化(二)

- · APP时代我们的玩法:直接使用ip连接
- (1)第一次需要拉取ip-list
- (2)后续直接使用ip
- (3)用时间戳机制来更新ip-list
- 优点
- (1)不再需要DNS解析
- (2)不再需要nginx转发
- (3)扩展性好?
- (4)支持异构服务器负载均衡?









#### 稳定性-session保持(一)

- 传统基于TCP的im系统的传统做法
- (1) TCP与session有强绑定关系
- (2) TCP断开,则清除session,走登出流程,向好友反向通知登出
- (3) TCP重连,新建session,走登录流程,向好友反向通知登录
- 新建session要走密钥协商,建立安全通讯信道,成本高
- 无线时代网络不稳,TCP时断时连









#### 稳定性-session保持(二)

- · 优化:解除TCP与session的强绑定关系,TCP断开,session不清除
- 在线状态不变更,不反向通知状态变化
- 存在的问题?
- (1) tcp断开, session保持的过程中, 万一有消息发过来呢?
- (2) session建立在接入服务器A,重连万一连到接入服务器B呢?







#### 稳定性-快速重连

优化:快速重连,快速回复session

- TCP接入是有状态的!
- (1)优先接连上次连接的接入服务器
- (2)不走登录过程,不验证用户名密码,直接验证加密密钥
- (3)多拉取一次离线消息
- 存在的问题?
- (1)如何验证加密密钥
- (2)快速重连失败怎么办?











# 四、流量优化







#### ID信息和详细信息分开拉取

- 客户端连接上服务器后,为了界面展示,干了什么?
- 需要同步哪些数据?
- (1)分组数据【id + 分组详情】
- (2)好友数据【id + 好友详情】
- (3)群组数据【id + 群组详情】
- (4)...
- 优化:id和info分开拉取



table:user_friend		table:user_info			
id	friend_id	id	nick_name	gender	birthday
1	2	1	酷	男	1979
1	3	2	帅	男	NULL
1	4	3	靓	男	NULL
		4	拽	男	NULL













#### 延迟拉取、按需拉取

- 什么是延迟拉取 => 按需拉取?
- 优点, 缺点?
- 哪些数据可以延迟拉取?
- (1)个人详细信息
- (2)好友详细信息
- (3)群组详细信息
- (4)...
- 和业务相关,例如分组信息就不能延时拉取

<b>6</b>	<b>③ ⑤ Ⅲ ♀ ℧ ◎ 1</b> 3:32
	最近好友
~	我的好友 (6/109)
豆	adam
豆	honrry
모	东方
	孙玄
모	李大猫
모	陈东
=	%_'" [-a<>
工作台	□□

table:user_friend		table:user_info			
id	friend_id	id	nick_name	gender	birthday
1	2	1	酷	男	1979
1	3	2	帅	男	NULL
1	4	3	靓	男	NULL
		4	拽	男	NULL









#### 本地数据+时间戳优化(一)

- 能否利用客户端本地数据,来优化需要同步的数据量?
- 时间戳优化
- 列表数据时间戳:时间戳表
- => 列表id数据发生增减,更新时间戳表
- 详细数据时间戳:时间戳列
- => 详情数据发生改变,更新时间戳列

table:list_	timestamp		
id	friend_list	group_list	
1	10	100	

table:user_info					
id	nick_name	gender	birthday	timestamp	
2	酷	男	1979	10	
3	帅	男	NULL	100	
4	靓	男	NULL	1000	
5	拽	男	NULL	58	

	table:group_info						
	id	group_name	intro	timestamp			
1 16	100	神奇群	NULL	20			
X	200	灌水群	NULL	200			
_	300	基友群	NULL.	58			

table:user_friend			
id	friend_id		
1		2	
1		3	
1		4	

table:user_group				
id	group_id			
1	100			
1	200			
1	300			







#### 本地数据+时间戳优化(二)

原有流程?缺点:每次拉取全部数据



table:list_	timestamp			
id	friend_list	group_list		
1	10	100		
table:user_	info			
id	nick_name	gender	birthday	timestamp
2	酷	男	1979	10
3	帅	男	NULL	100
4	靓	男	NULL	1000
5	拽	男	NULL	58
table:group	_info			
id	group_name	intro	timestamp	
100	神奇群	NULL	20	
200	灌水群	NULL	200	
300	基友群	NULL	58	





#### 本地数据+时间戳优化(三)

优化流程:使用时间戳 缺点:增加了交互次数

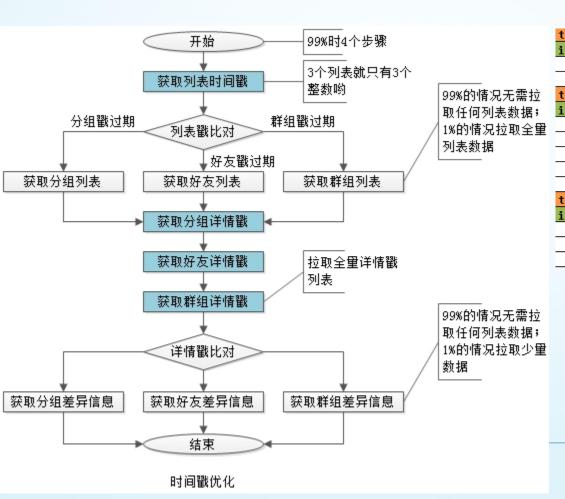


table:list_	timestamp			
id	friend_list	group_list		
1	10	100		
table:user_	info			
id	nick_name	gender	birthday	timestamp
2	酷	男	1979	10
3	帅	男	NULL	100
4	靓	男	NULL	1000
5	拽	男	NULL	58
table:group	_info			
id	group_name	intro	timestamp	
100	神奇群	NULL	20	
200	灌水群	NULL	200	
300	基友群	NULL	58	

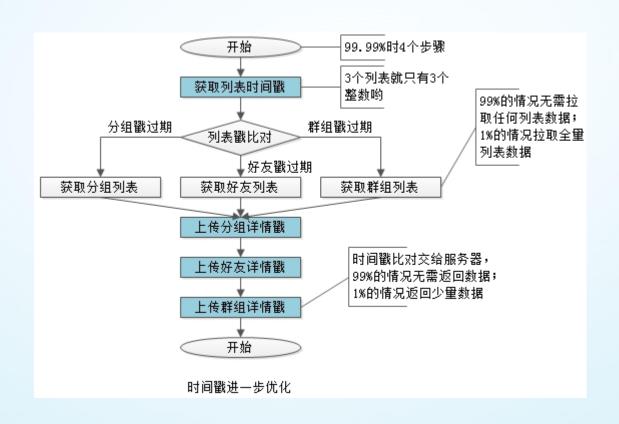






### 本地数据+时间戳优化(四)

进一步优化流程:拉取列表数据戳,上传详情数据戳









## 优化上报日志(一)

- 如何统计"按钮A"点击了多少次,有多少人点击?
- 简易方法: Google Analytics
- 粗暴方法:自己上报日志

curl

http://www.bangbang.58.com/report/up? uid=1&action=click&key1=xxx&key2=xxx&key3=xxx

• 缺点?

(1) 无效流量多(2) url冗余(3) key冗余(4) 上报频繁









### 优化上报日志(二)

- № 优化方向?
- (1)协议优化
- (2) url优化
- (3) kv优化
- (4) 频度优化 => 借鉴map-reduce的思想 => 合并函数 延迟合并上报
- 延时上报策略
- (1)打开、退出APP时上报
- (2)每隔X分钟上报
- (3)每积累Y条上报









## 五、消息可达性优化

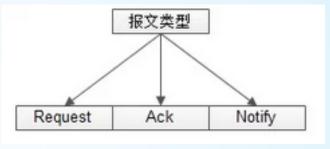


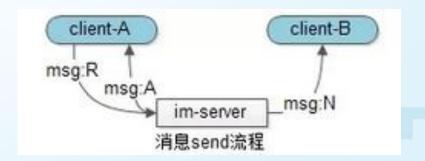




#### 消息可达性优化(一)

- · im是基于通知的系统,3种报文类型
- 消息投递流程
- 存在的问题?
- (1) 发送方收到msg:R包不代表接收方收到消息
- (2) msg:N包有可能丢失







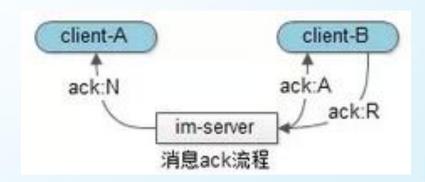






#### 消息可达性优化(二)

- 58im消息可达性优化
- ・ 优化一:应用层ACK保证可达性
- ·核心技术:一条消息发送的6个请求
- 存在的问题?
- (1) msg:N包可能丢失
- (2) ack:N包可能丢失







#### 消息可达性优化(三)

- "因为网络原因,消息发送失败"意味着什么?(没有收到ack:N)
- ・ 优化二:发送方等待ack队列,ack超时时消息重传
- 超时与重传存在的问题?消息重复
- ・ 优化三:接收方去重









# 总结(一)

- · 一、im与其他系统架构不同之处在于多了一个路由层
- ・二、稳定性优化
- (1) Request-Ack式的请求,可以优化为短连接
- (2) 跳过DNS,直接使用ip连接(不是在客户端写死ip哈)
- (3) session保持,TCP与session不再强绑定
- (4)客户端记录上次接入层ip,快速重连







#### 总结(二)

#### ・三、流量优化

- (1) id和info分开拉取
- (2)延迟拉取,按需拉取
- (3)时间戳优化:拉取列表时间戳、上传详情时间戳
- (4)优化日志上报:协议优化、url优化、kv优化、合并函数
- ・四、消息可达性优化
- (1)通过超时、重传、应用层确认、去重的机制来保证消息的可靠投递, 不丢不重
- (2)业务层的不重复,系统层的不可能不重复
- (3)切记,一个"你好"的发送,包含上半场msg:R/A/N与下半场 ack:R/A/N的6个报文







# 谢谢!





# THANKS





