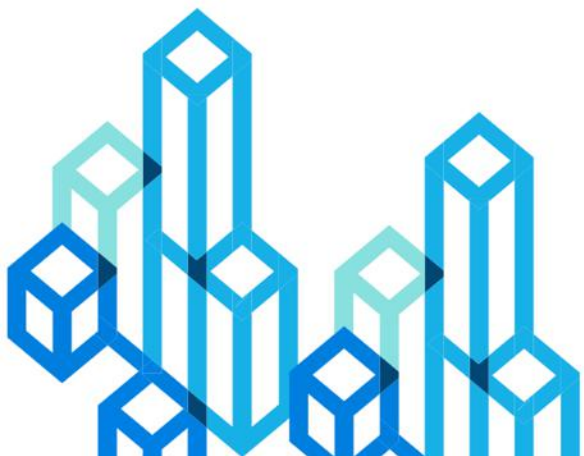


微视推荐系统性能优化之路

腾讯-在线视频BU-流量生态部-高级工程师
张想



硕士毕业
自然语言处理方向

2013.7



哈尔滨工业大学

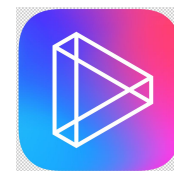
营收平台
智能音箱

2018.11



腾讯QQ空间

微视推荐



腾讯微视

见证微视推荐从无到有，目前为微视推荐召回系统负责人，性能与稳定性负责人

Part1.业务面临的挑战

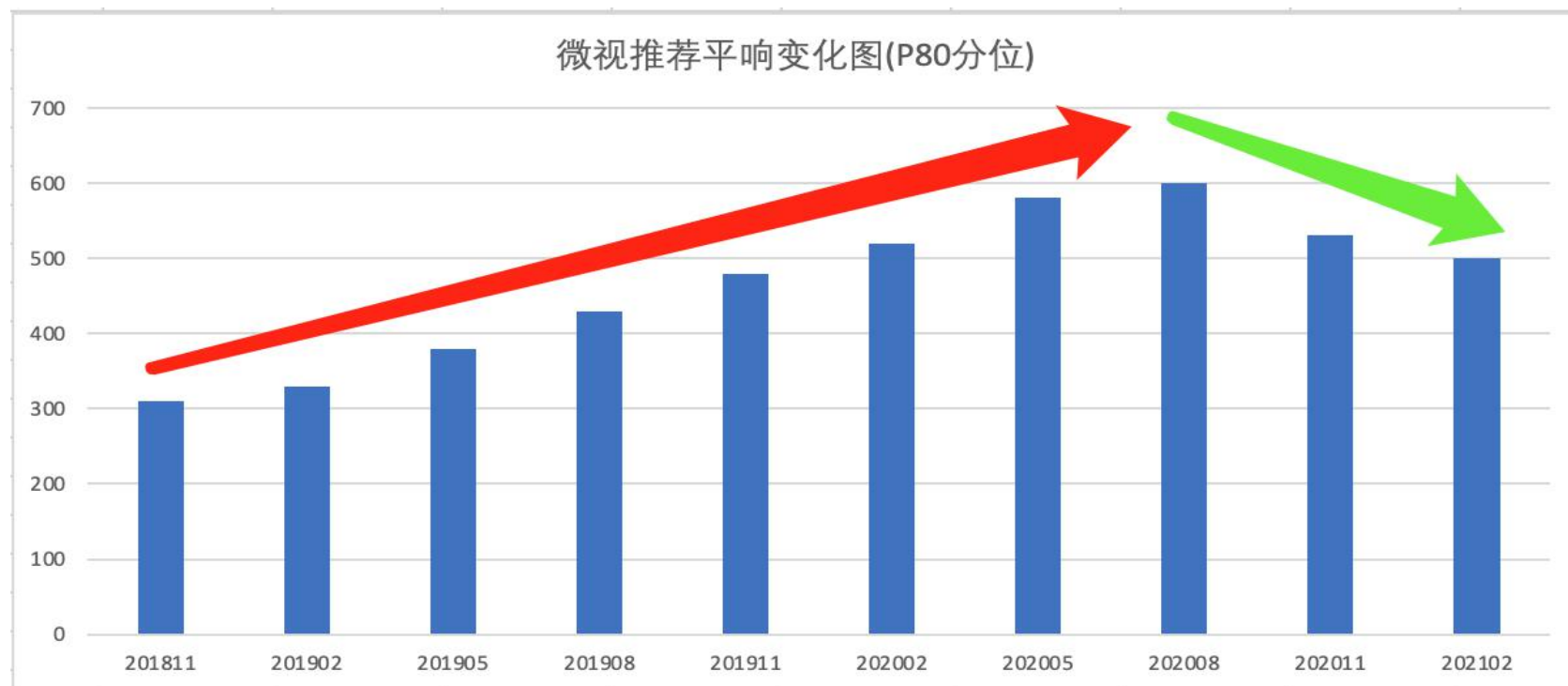
Part2.微视推荐架构简介

Part3.可观测性建设

Part4.业务优化措施

Part5.防衰退机制

Part6.总结



推荐业务不断发展，架构规模提升，业务逻辑复杂度升高

- 推荐系统全链路耗时大幅上涨
- 外网用户体验刷feed有迟钝
- 推荐上游团队反馈性能衰退严重

经验表明，链路耗时对产品的指标有影响

Google: +500ms, -20% 流量

Amazon: +100ms, -1% 销售量



收益

- 提升业务指标
- 改善系统稳定性
- 为更复杂策略提供可能



困难

- 系统规模大，访问关系复杂 (线上主要服务30+)
- 迭代变更频繁(研发人员120+，每天发布变更100+)
- 代码质量持续恶化



- 从架构/服务/算子多层次看待延时问题并建立立体化**监控体系**
- 在线服务集成**性能分析工具**
- 结合业界经验**设置合理的耗时优化目标**

- 从架构/服务/算子/策略/运维/代码**多角度**分析系统瓶颈并优化

- 退化治理
- 规范建设

Part1.业务面临的挑战

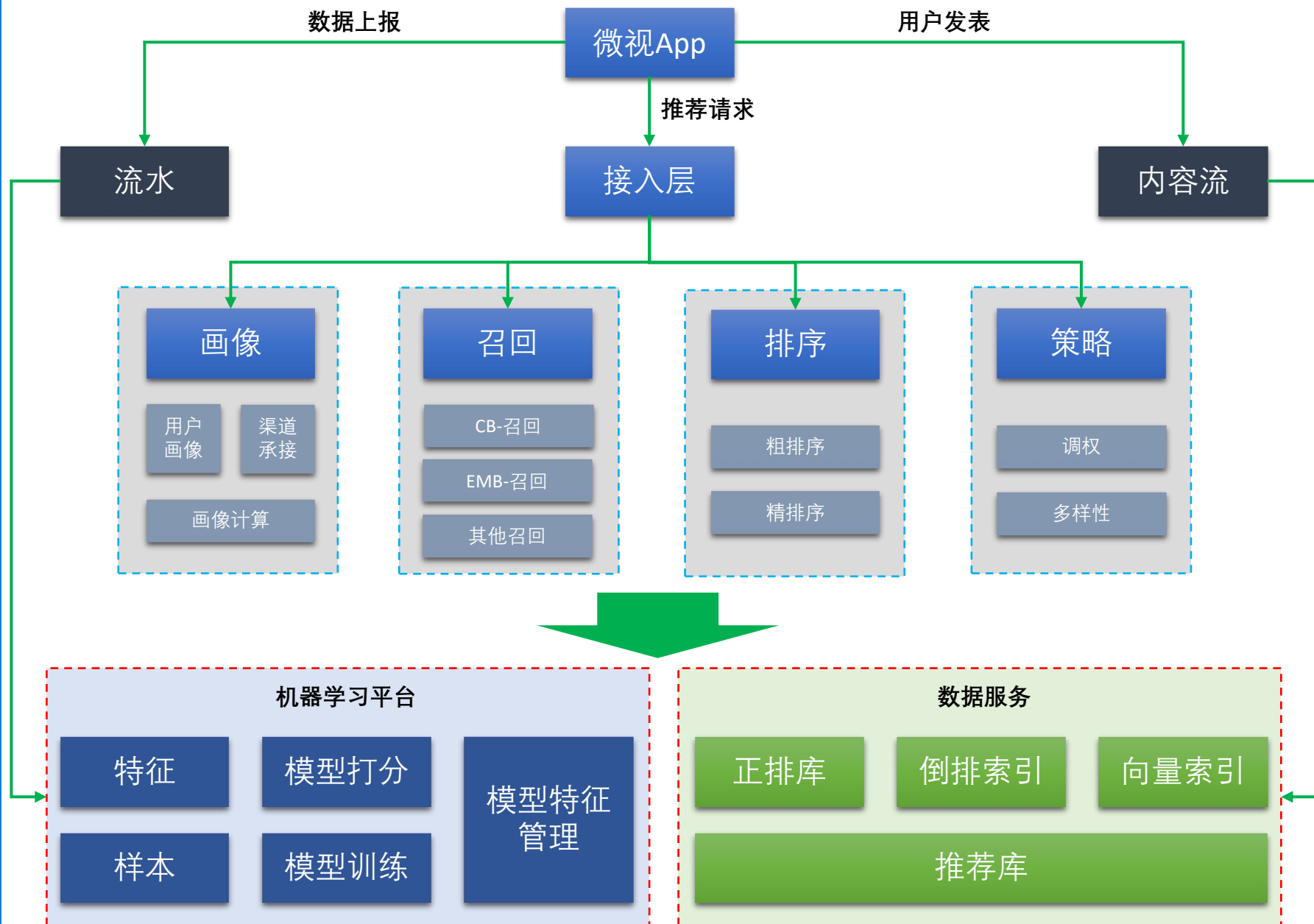
Part2.微视推荐架构简介

Part3.可观测性建设

Part4.业务优化措施

Part5.防衰退机制

Part6.总结



Part1.业务面临的挑战

Part2.微视推荐架构简介

Part3.可观测性建设

Part4.业务优化措施

Part5.防衰退机制

Part6.总结

1

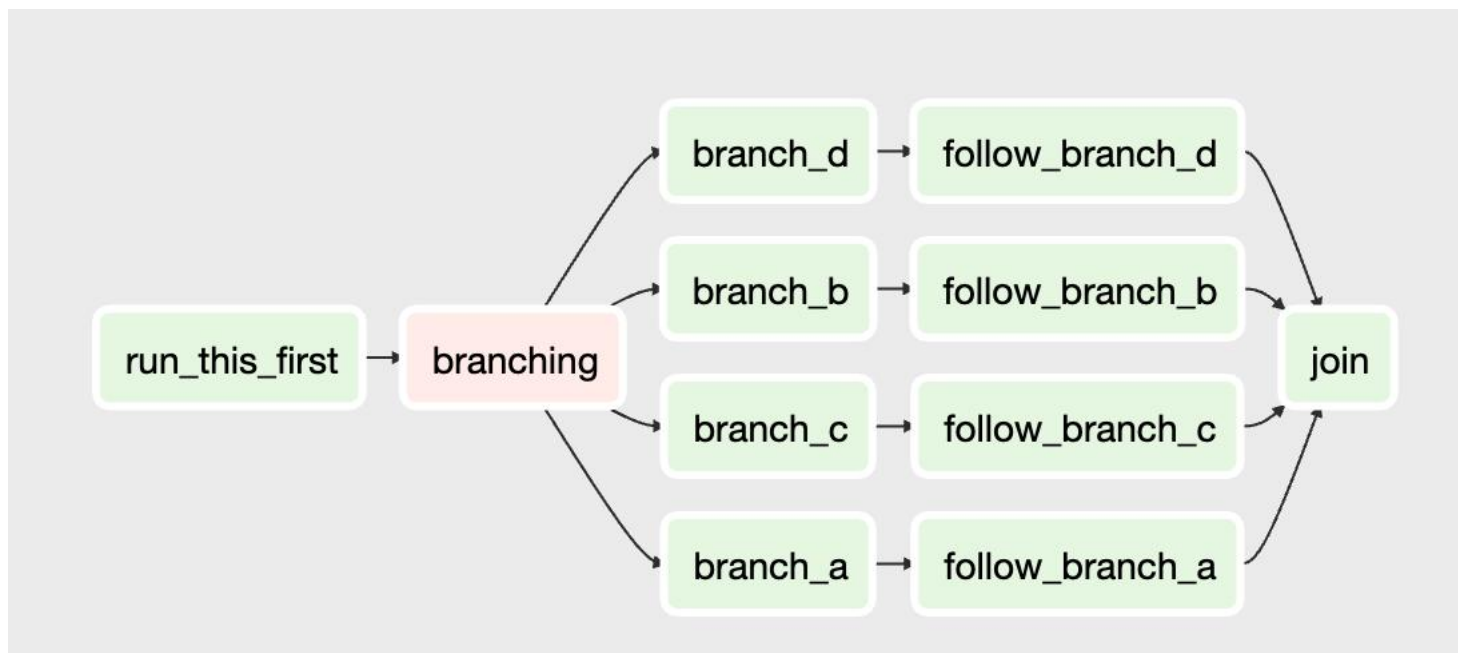
推荐类业务研发模式特点

- 不断追求更高的业务指标，需要频繁迭代算法策略，服务变更多
- 算法工程师是策略迭代的主要角色，由于技术栈差异，保障研发质量非常关键

2

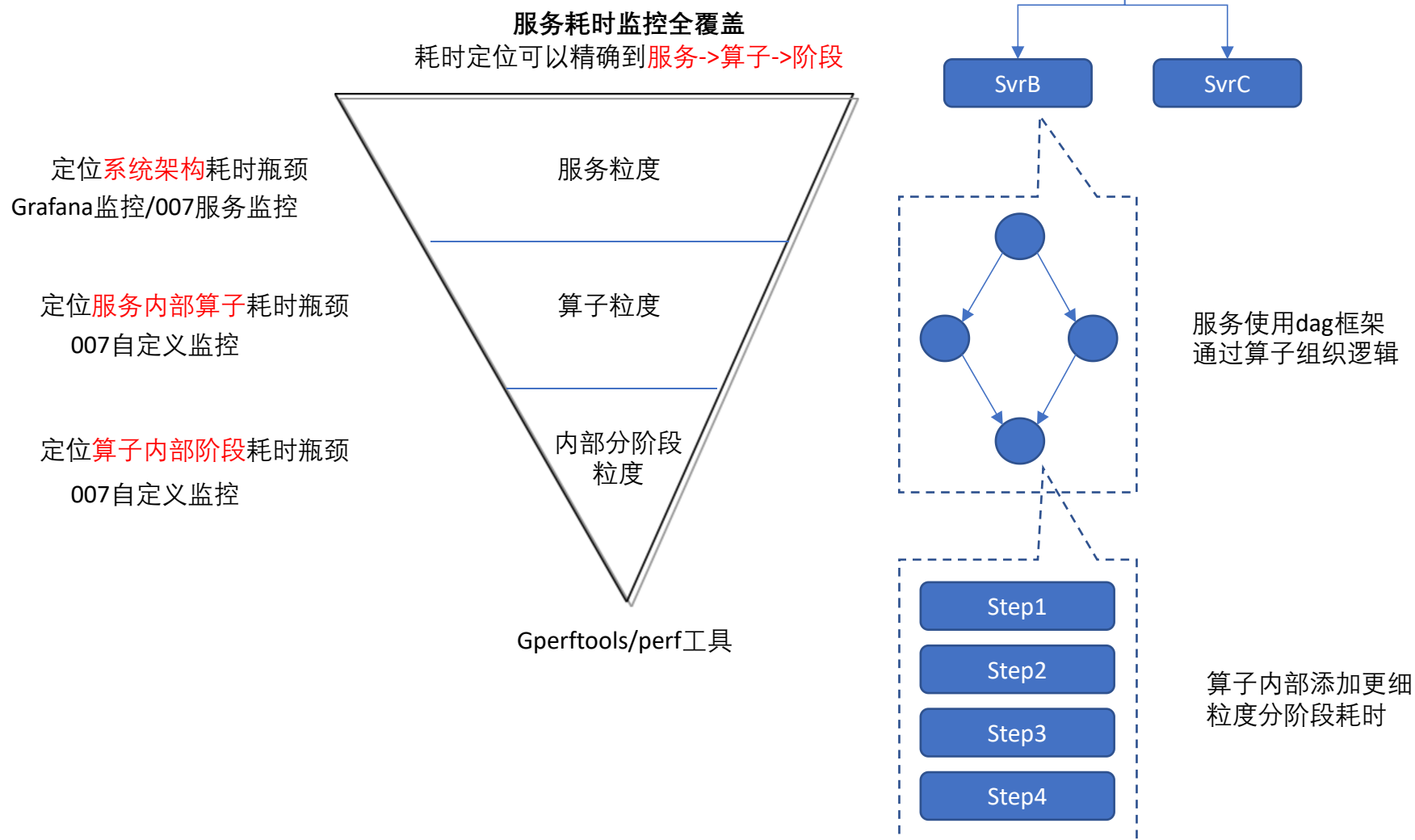
对业务框架的要求

- 从研发效率角度，线上逻辑单元可复用，避免重复开发
- 从实验效率角度，需支持方便的abtest实验机制
- 从系统稳定性和耗时角度，需方便定位问题，利于优化

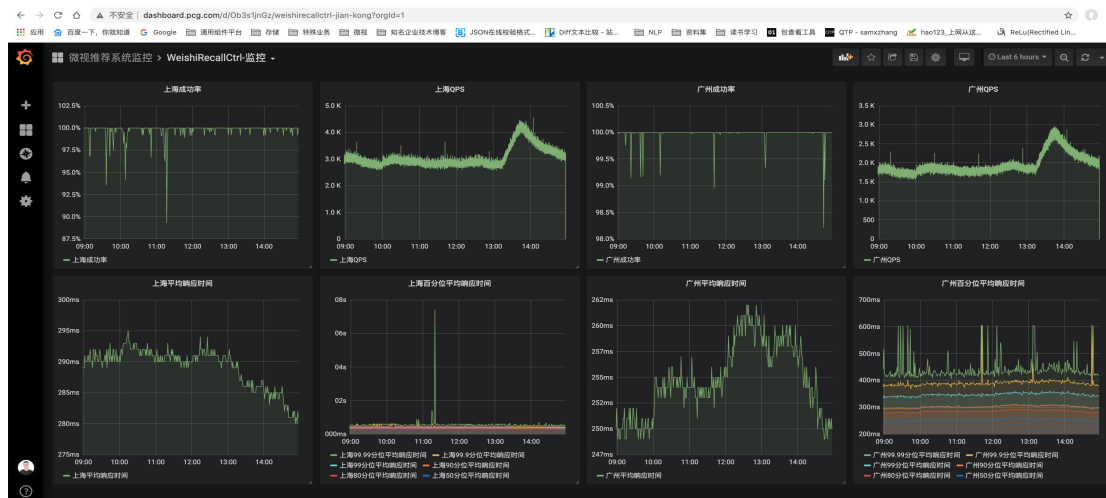


推荐工程团队研发了一套DAG框架，具备以下能力

- 算子托管
- 拖拽式配置业务流程
- 实验管理
- 服务变更流程管理



服务级别监控



算子级别监控

日期	service	ip	set	container	phase	当日count	对比日count	当日success	对比日success	当日failed	对比日failed	当日exception	对比日exception	当日latency ↓	对比日latency
20201219	%	%	client.sh.1	%	VideoRecall					0.00%	0.00%	0.00%	0.00%	266.228	267.275
20201219	%	%	client.sh.1	%	recmd_rank					0.00%	0.00%	0.00%	0.00%	89.811	89.645
20201219	%	%	client.sh.1	%	recmd_recall_multi_layer_cb					0.00%	0.00%	0.01%	0.13%	68.439	69.078
20201219	%	%	client.sh.1	%	recmd_recall_multi_layer					0.00%	0.00%	0.01%	0.07%	63.336	64.649
20201219	%	%	client.sh.1	%	recmd_recall_multi_layer_emb					0.00%	0.00%	0.01%	0.01%	61.143	63.325
20201219	%	%	client.sh.1	%	recmd_recall_multi_layer_direct					0.00%	0.00%	0.03%	0.08%	60.388	61.506
20201219	%	%	client.sh.1	%	simple_basic_rank_boost_v2					1.32%	0.82%	0.00%	0.00%	57.538	57.646
20201219	%	%	client.sh.1	%	recmd_recall_async					0.00%	0.00%	0.01%	0.02%	40.255	40.465
20201219	%	%	client.sh.1	%	recmd_recall					0.00%	0.00%	0.01%	0.02%	38.288	38.467
20201219	%	%	client.sh.1	%	recmd_recall_direct					0.00%	0.00%	0.01%	0.03%	37.875	37.809
20201219	%	%	client.sh.1	%	recmd_recall_other					0.00%	0.00%	0.01%	0.01%	37.783	37.063

算子内分阶段监控

日期	set	container	phase	phase_stage	当日count	对比日count	当日latency(ms)	对比日latency(ms)
20201219	client.sh.1	%	simple_basic_rank_boost_v2	TOTAL			57.863	57.908
20201219	client.sh.1	%	simple_basic_rank_boost_v2	boost_func			2.175	2.041
20201219	client.sh.1	%	simple_basic_rank_boost_v2	cate2_interests			0.034	0.034
20201219	client.sh.1	%	simple_basic_rank_boost_v2	get_params			0.016	0.016
20201219	client.sh.1	%	simple_basic_rank_boost_v2	get_video_detail			8.268	9.376
20201219	client.sh.1	%	simple_basic_rank_boost_v2	simple_predictor			40.328	39.590
20201219	client.sh.1	%	simple_basic_rank_boost_v2	stable_sort			5.307	5.119
20201219	client.sh.1	%	simple_basic_rank_boost_v2	trace			1.779	1.727

Part1.业务面临的挑战

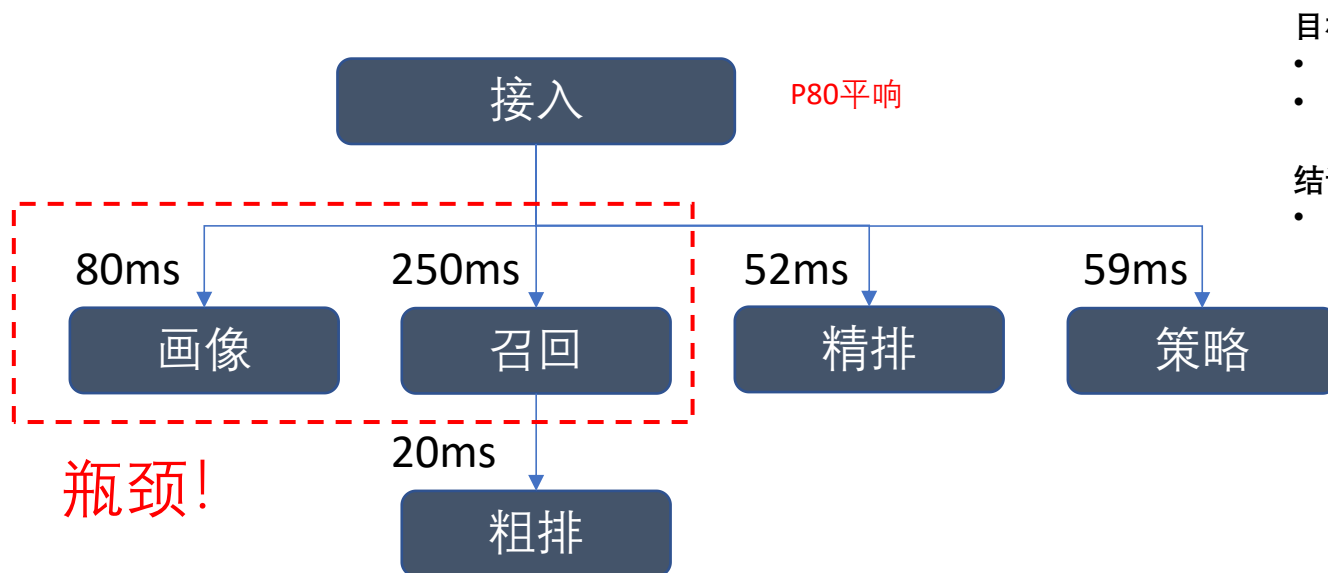
Part2.微视推荐架构简介

Part3.可观测性建设

Part4.业务优化措施

Part5.防衰退机制

Part6.总结



目标拆解

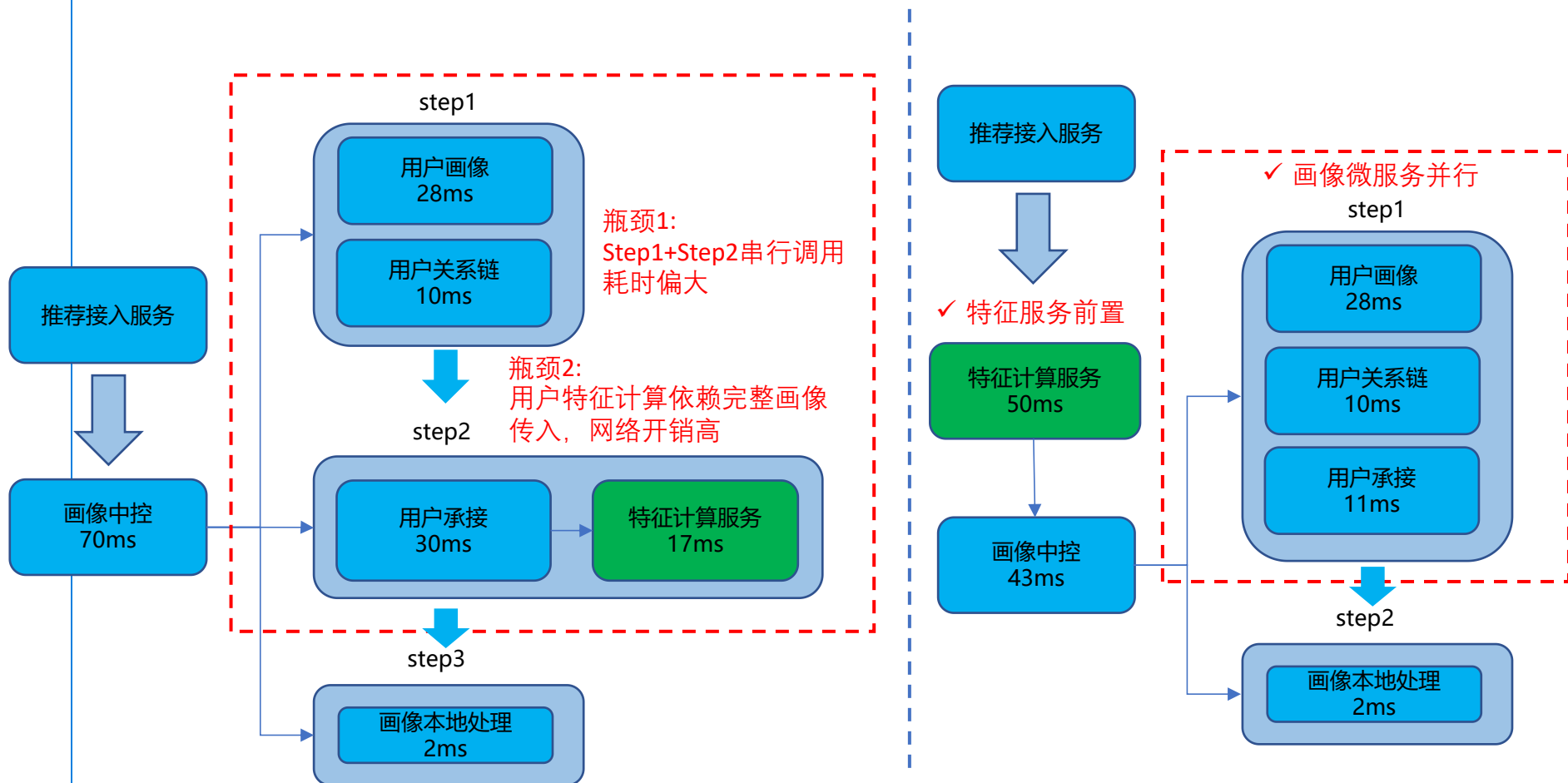
- 针对核心服务设置优化目标
- 优化目标参考业界数据设定

结论

- 召回和画像提升空间较大

服务	目标耗时(P80)(ms)	上海set优化前(P80)(ms)	广州set优化前(P80)(ms)
接入	400	490	485
画像	55	80	80
召回	160	250	240
粗排	16	20	18
精排	50	52	51
策略	55	59	57

梳理依赖，解除不合理串行，降低画像服务在系统中的层级

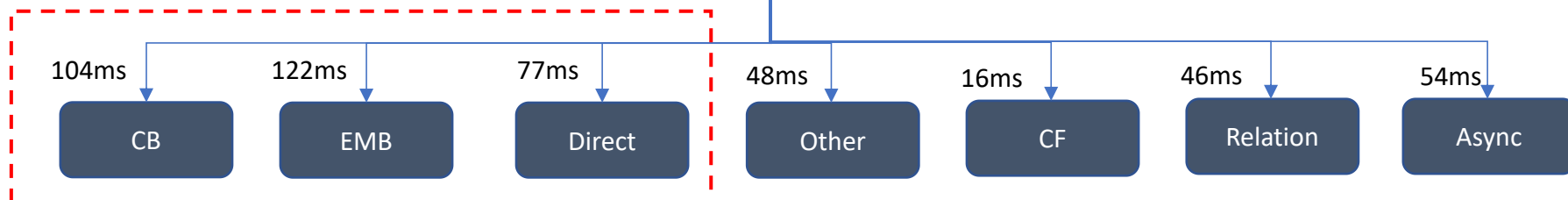


✓ 平响优化20ms, P80平响优化25ms

木桶效应，部分微服务拖慢整个召回

召回中控

P80平响

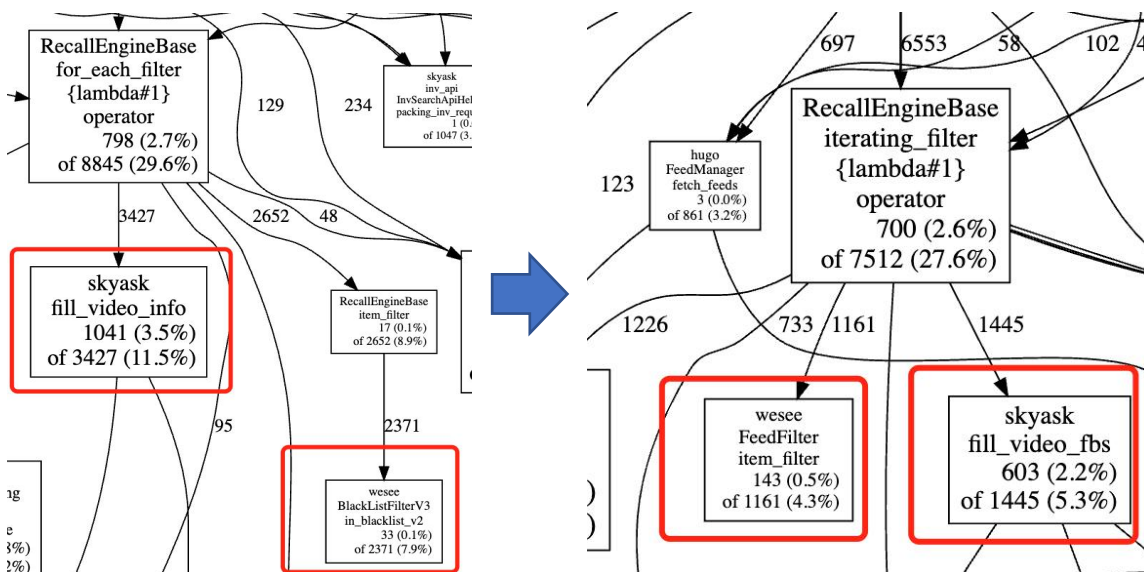


1. 改善木桶效应

- 微服务成为瓶颈，CB/EMB/Direct拖慢召回中控
- 数据倾斜问题，CB/EMB召回数量多，队列展现率低，同质化高
- CB/EMB/Direct内部存在耗时高的队列拖慢微服务

2. 消除共性问题

- 热点函数：正排数据填充、队列过滤器
- 正排同步访问：异步化，减少阻塞



共性问题优化汇总

召回中控

P80平响

CB
104ms->58ms
-46ms

EMB
122ms->61ms
-61ms

Direct
77ms->54ms
-23ms

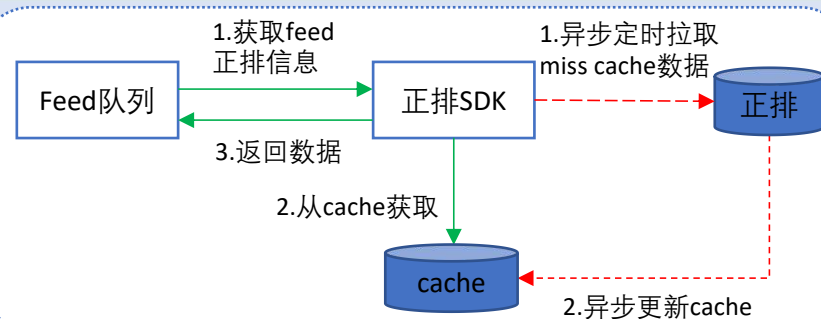
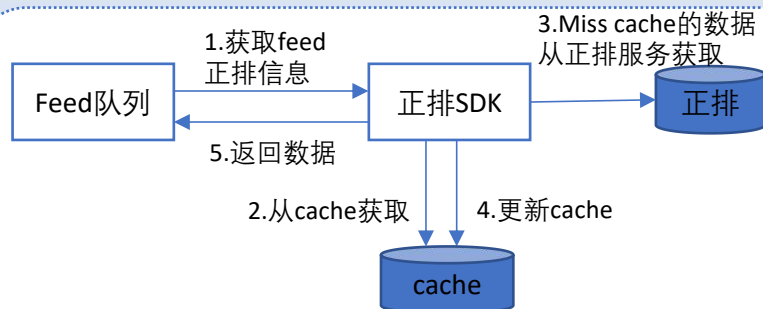
Relation
46ms->34ms
-12ms

Async
54ms->40ms
-14ms

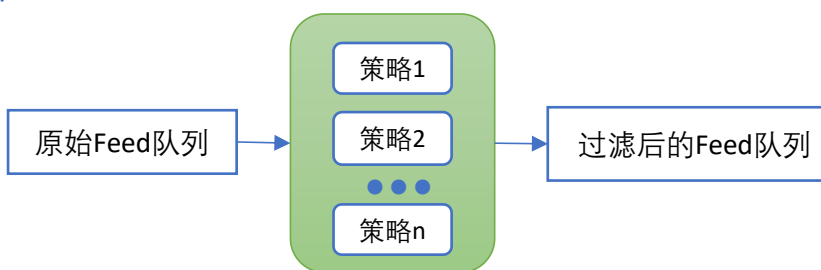
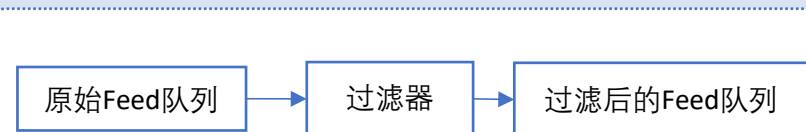
Other
48ms->35ms
-13ms

CF
16ms

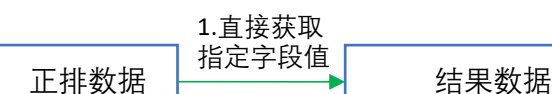
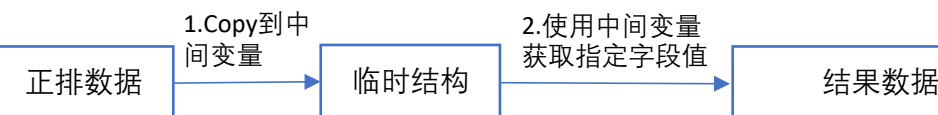
- 正排访问异步化，未命中cache的feed正排信息异步更新回刷，**累计优化平响15ms**



- 召回服务负责过滤，我们实现了插件化的过滤器，优化过滤复杂度、过滤下沉至队列提高并行度、过滤算法设置优先级，**累计优化19ms**



- 正排数据in-place读取，避免拷贝中间结构，**累计优化14ms**



隐式召回服务优化举例

item2item召回场景下的cache化



- 近邻拉链更新不频繁，约10min~30min更新索引
- 重复拉取计算平响高，128维向量，平均10ms的耗时
- i2i类召回存在头部效应，因此cache命中率有一定保证

实验结论：

某个百万级向量索引，当cache条数10000，过期时间为3min时，缓存命中率达50%以上，通路平响下降8ms，后端集群负载减半

隐式召回索引优化举例

✓ 索引精度的评价指标——召回率 $R@100$

对于一个向量 x ，暴力计算100条近邻拉链 L ，通过索引计算的100条近邻拉链 M ，计算 L 与 M 的交集大小为 n ，召回率 $R@100=n\%$

为了更准确往往计算一批向量取均值

这里以hnsw索引为例

hnsw索引参数	含义
m	友点数量，影响索引大小
efc	索引构建阶段动态列表长度，影响索引构建速度
efs	索引查询阶段动态列表长度，影响索引查询速度

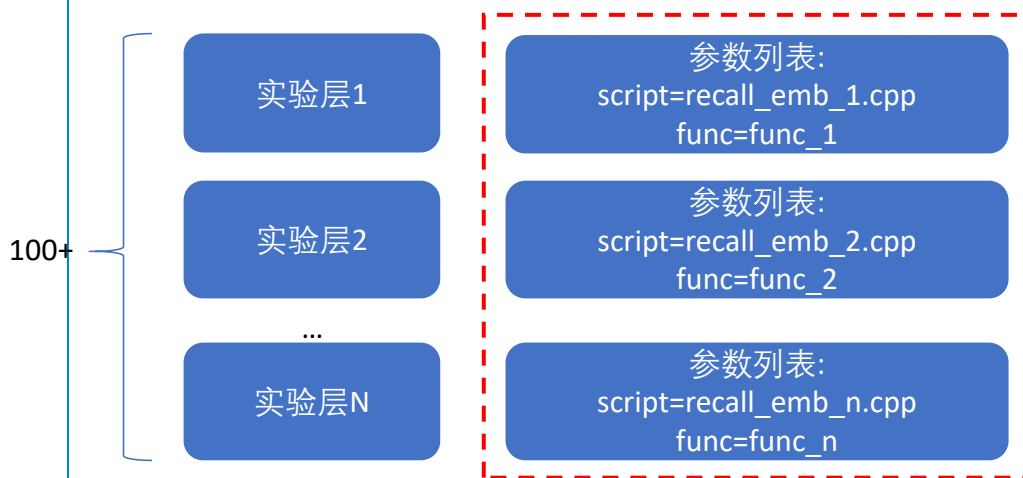
索引参数	索引大小 (100W数据, dim=64)	查询耗时(ms)	$R@100, \text{distance}=\text{cosine}$
m=16, efc=200, efs=200	351MB	1.9ms	79.1%
m=16, efc=2000, efs=200	351MB	2ms	85.3%
m=32, efc=2000, efs=200	483MB	2.5ms	92.1%
m=32, efc=2000, efs=2000	483MB	5ms	95.4%

注重索引精度和耗时的平衡，给出合理的索引参数

实验框架升级

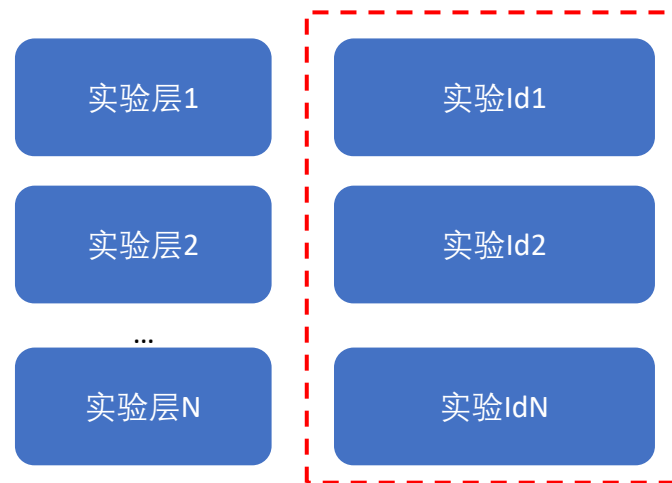
背景：推荐请求头携带小流量信息全局透传，随着业务复杂度提升
实验层数增多至100多层，占用大小60KB

TAB平台上配置小流量及相关参数



以隐式召回为例，支持多层流量，参数列表占用空间较大(60KB)

TAB平台上仅配置小流量
实验参数同步至服务本地

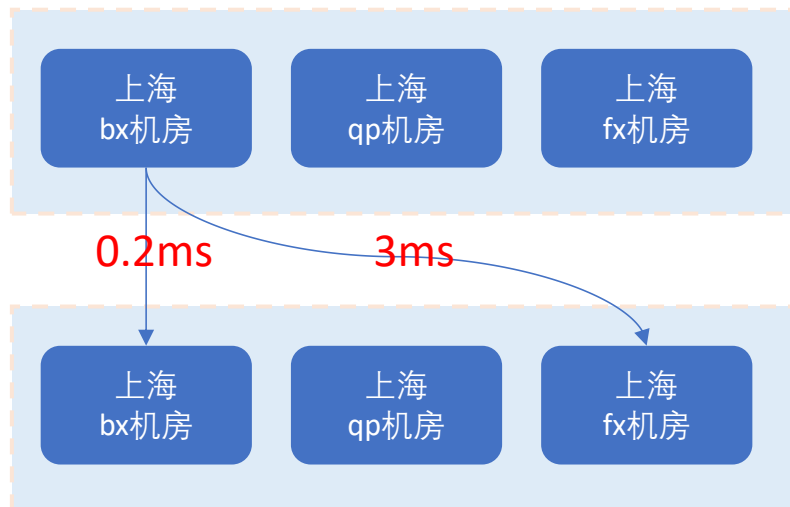


实验id为一个整数，占用空间小(2KB)

✓ 减少推荐全链路实验信息透传成本，平响优化约14ms

解决跨机房访问，降低跨机房带宽

城市——上海



城市——广州



测试发现：机房内ping延迟仅**0.2ms**，跨机房ping延迟达**3ms**，甚至遇到过**30ms**的情况

方案A:

- 直接部署在一个机房中

问题:

- 单机房资源无法满足
- 不满足容灾要求

方案B:

- 每个机房都部署全流程，流量只在同一个机房内穿梭

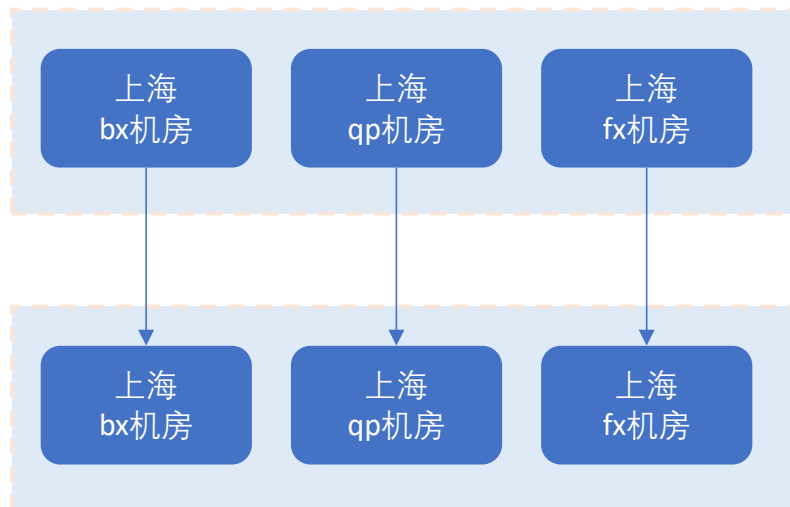
问题:

- 对OP容量规划要求较高，流量划分遵循容量比例，如果失衡可能引发线上问题

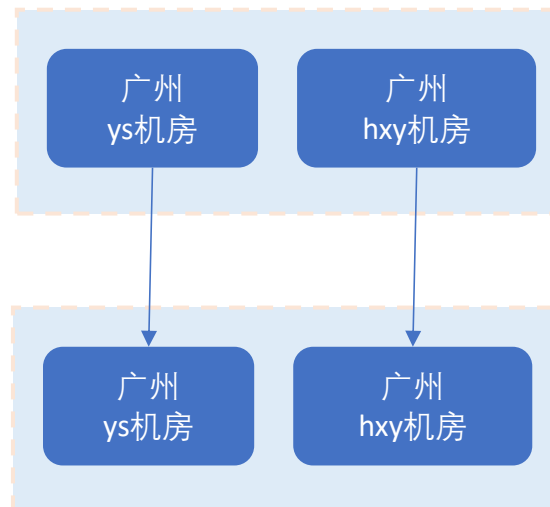
比较理想，有实施难度
仍在小规模尝试

解决跨机房访问，降低跨机房带宽

城市——上海



城市——广州



采用了**LA负载均衡**取代Round-Robin

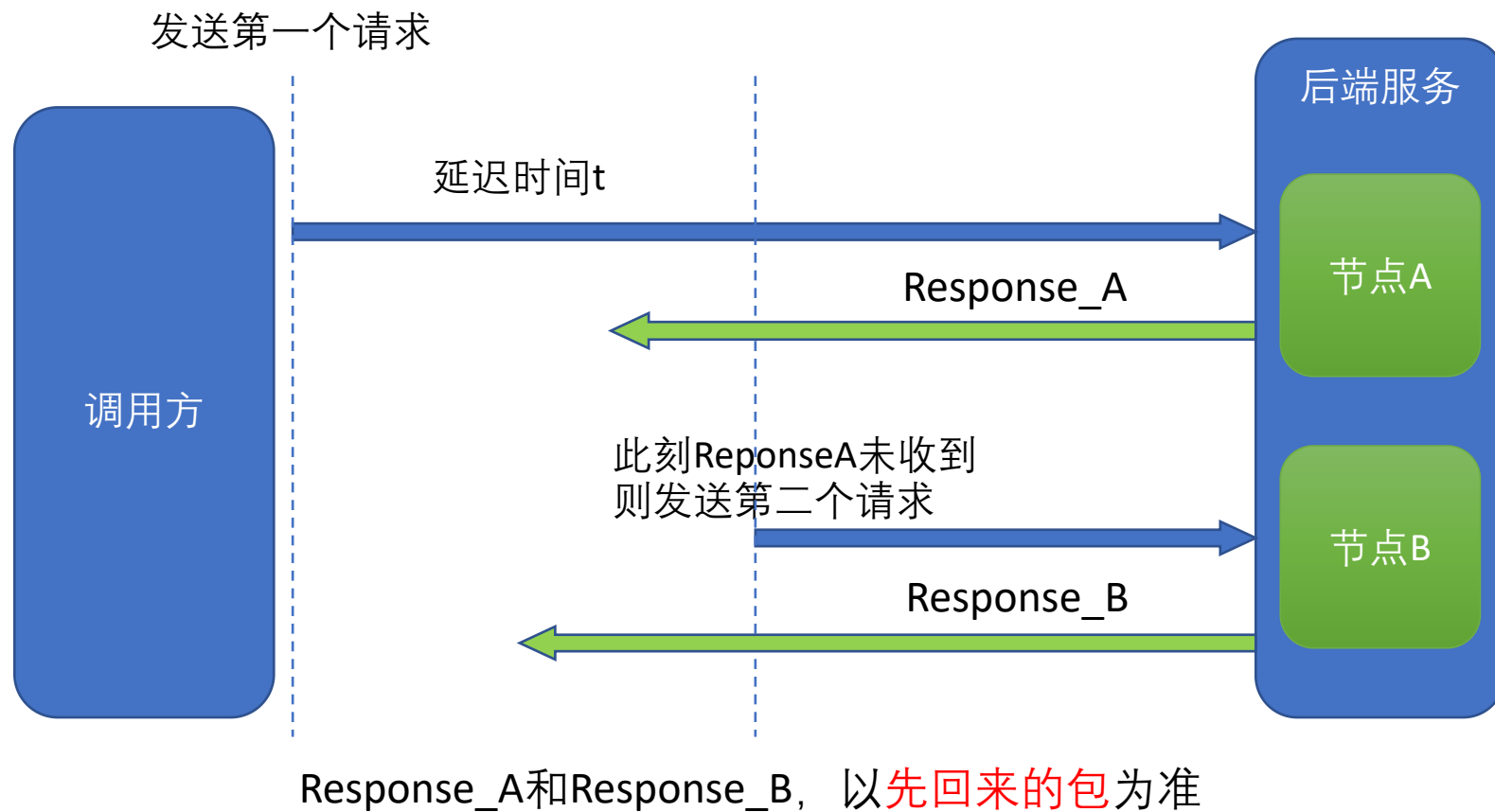
LA不要求同机房，能够适应下游集群的变化自动调整流量

LA视角下会优先选择耗时低的下流，也就是同机房，然后选择跨机房的下流
也就是**调整了下游节点的权重**

注意：

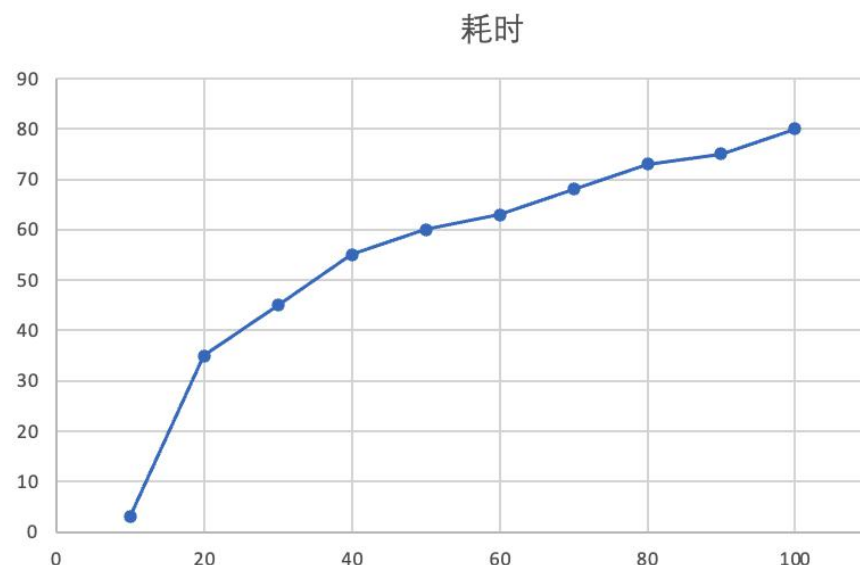
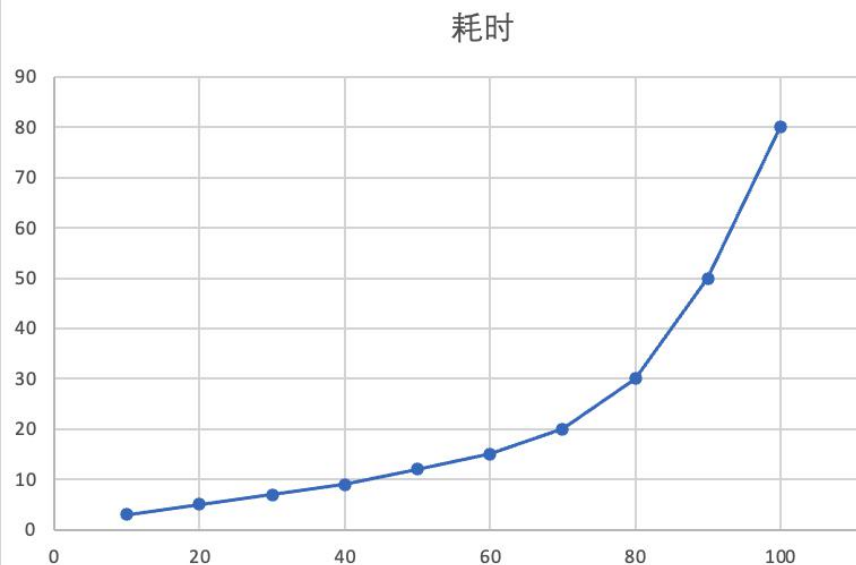
处理好业务的错误码，避免异常情况被误认为是低延时

常规的backup-request



发送的backup-request可能提前回包，因此可以改善对下游服务访问的耗时

服务耗时的cdf曲线



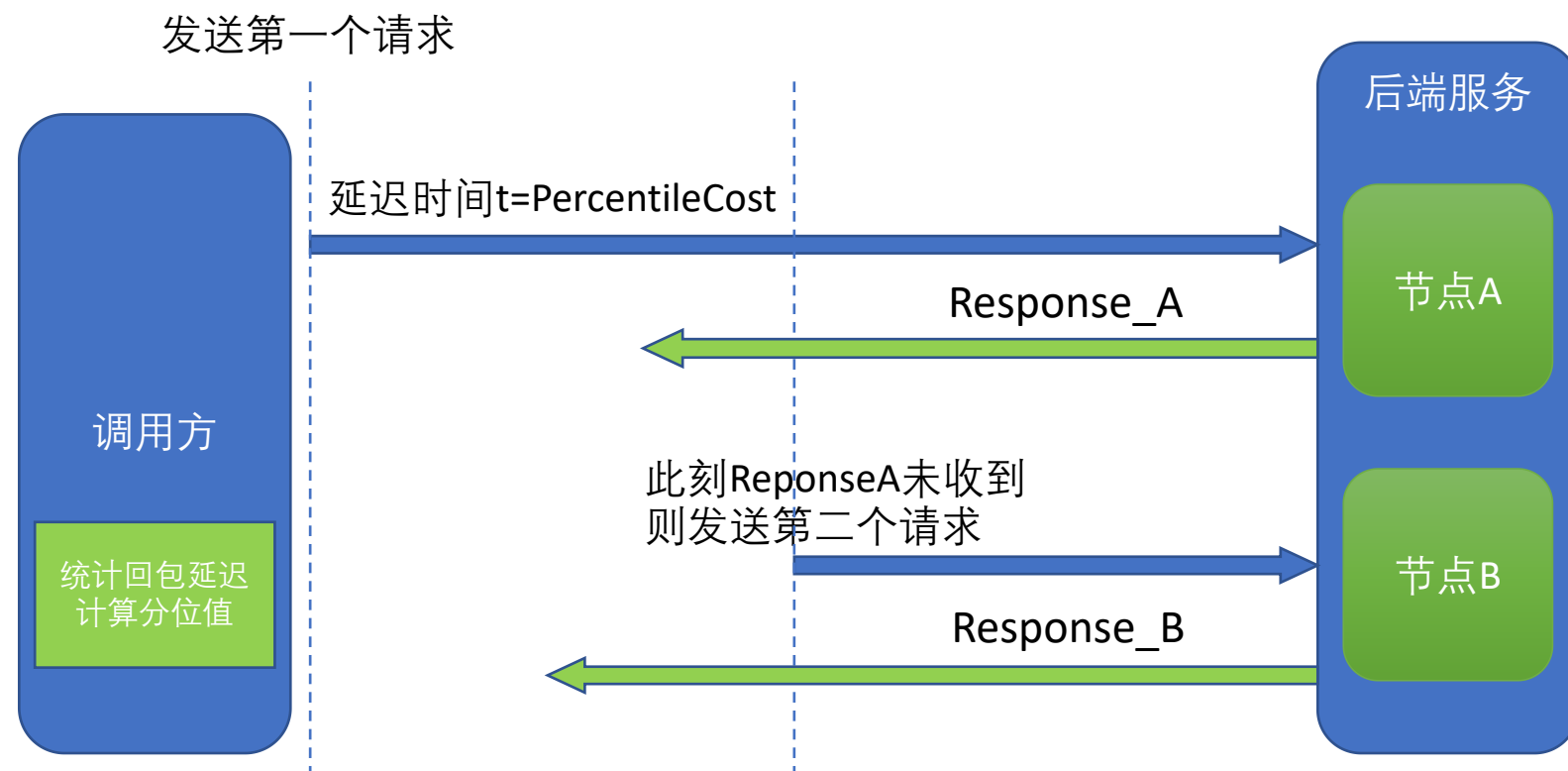
左图中的服务，使用backup-request获得性能提升的潜力要大于右图

当设置backup-request的耗时为40ms时

左图有80%的概率能40ms内回包

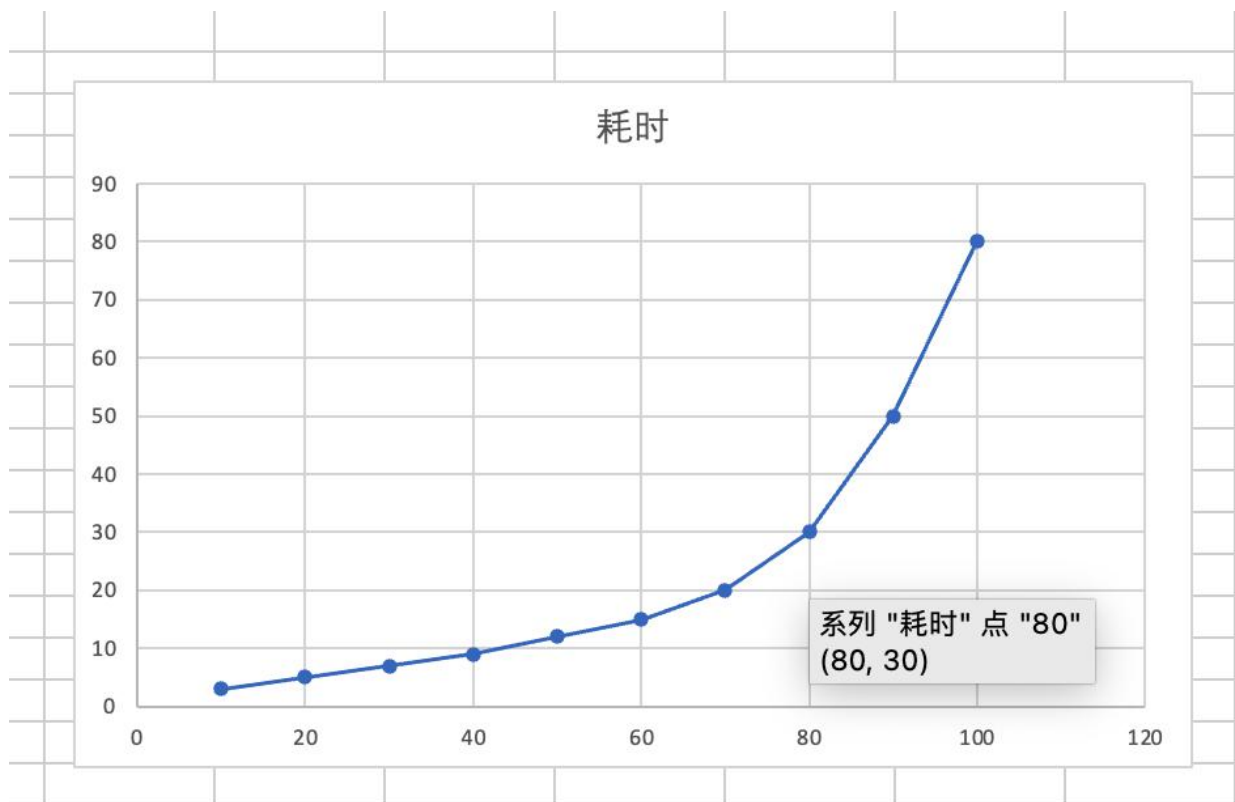
右图有23%的概率能40ms内回包

■ 动态的backup-request



普通的backup-request存在问题，无法有效设置一个准确的时延

动态的backup-request的延迟 t 是动态计算而来，通过定时统计时间窗口内的耗时来设置



t值由统计

计算最近的时间窗口T内指定分位值作为t，如P80

该值的选择需综合考虑latency-cdf曲线和服务负载

✓ 可以有效提高下游服务成功率，降低更高分位耗时

耗时优化

代码优化

- 召回中间数据只读正排 减少/避免大对象拷贝
- 低质标签过滤优化, $O(\log n)$ 转 $O(1)$ 复杂度优化
- robin_hood::unordered_set
- robin_hood::unordered_map 高性能数据结构
- NativeQuery使用Flatbuffers存储中间计算结果

环境升级

- 升级iRPC框架
- 高版本gcc升级
- 二进制Layout优化, PGO<O
- 使用jemalloc替代tcmalloc 内存分配算法优化

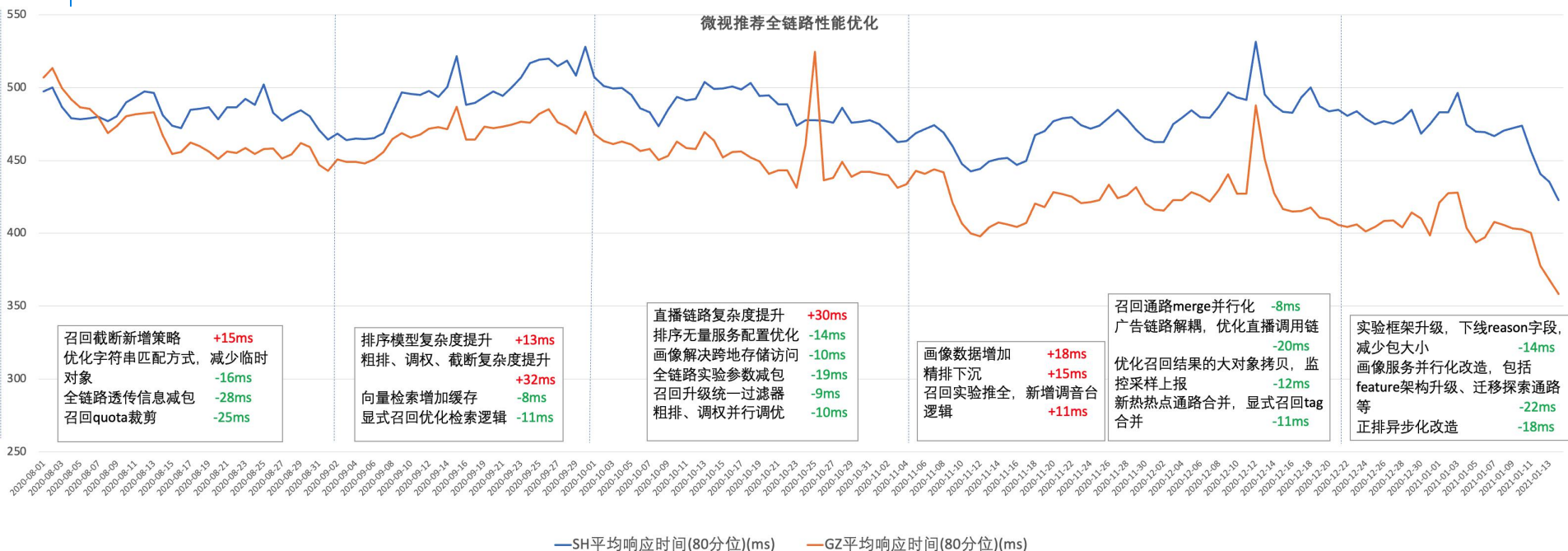
运维侧

- 避免跨机房调用 机房部署优化
- 就近访问避免跨地 存储迁移
- AMD机型避免std::random_device带来CPU消耗
- NUMA-Aware, sumeru/taf调优 避免跨Numa Node访存 机器调优

业务优化

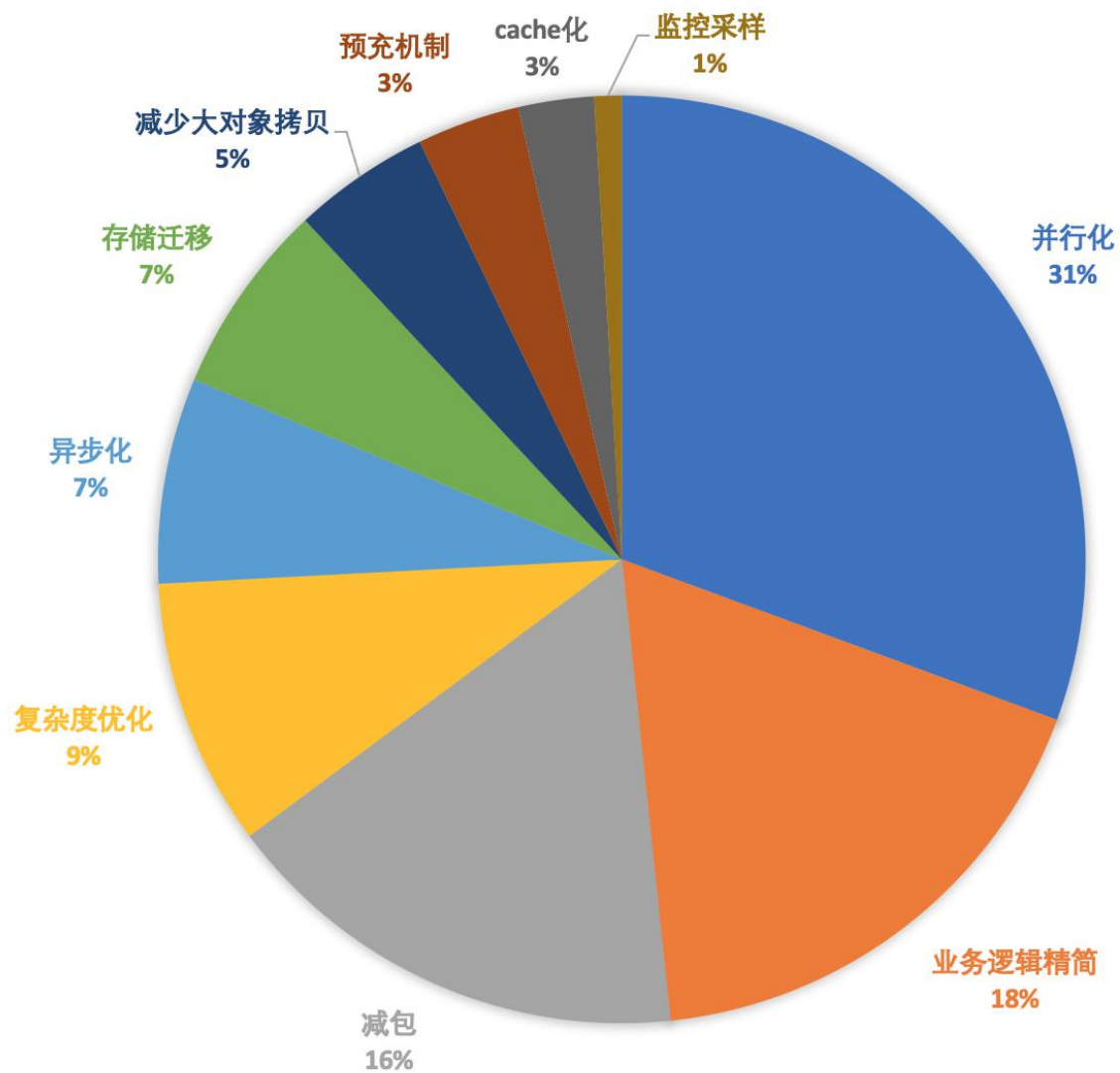
- 异步化
 - 异步召回数据写入Kafka异步化
 - 正排访问异步化
- 服务并行化
 - Feature&UU架构调整
- 并行化
 - 算子并行化 版本过滤移动到统一过滤, 队列间并行
 - 调用链优化 直播/广告链路解耦, 与推荐召回+排序并行
- cache化
 - 隐式召回i2i接口增加LRU-cache
- 业务逻辑精简
 - 召回队列quota裁剪
 - 同质化召回队列合并
- 监控采样
 - 召回拉链合并与截断监控采样上报
 - 分阶段耗时采样上报
- 减包
 - 推荐结果Trace字段优化
 - 实验架构优化
 - 包体LZ4压缩
 - 正排字段按需拉取
- 预充机制
 - 粗排用户embedding计算提前预充

结果一览



在业务迭代退化累积40项, 造成衰退接近100ms的基础上
全链路优化100余项, 累积优化75ms, 系统稳定性也得到了增强
截至今年1月微视推荐P80耗时
上海415ms(未开启同机房+未开启LA)
广州358ms(开启同机房+开启LA)

耗时优化分布



Part1.业务面临的挑战

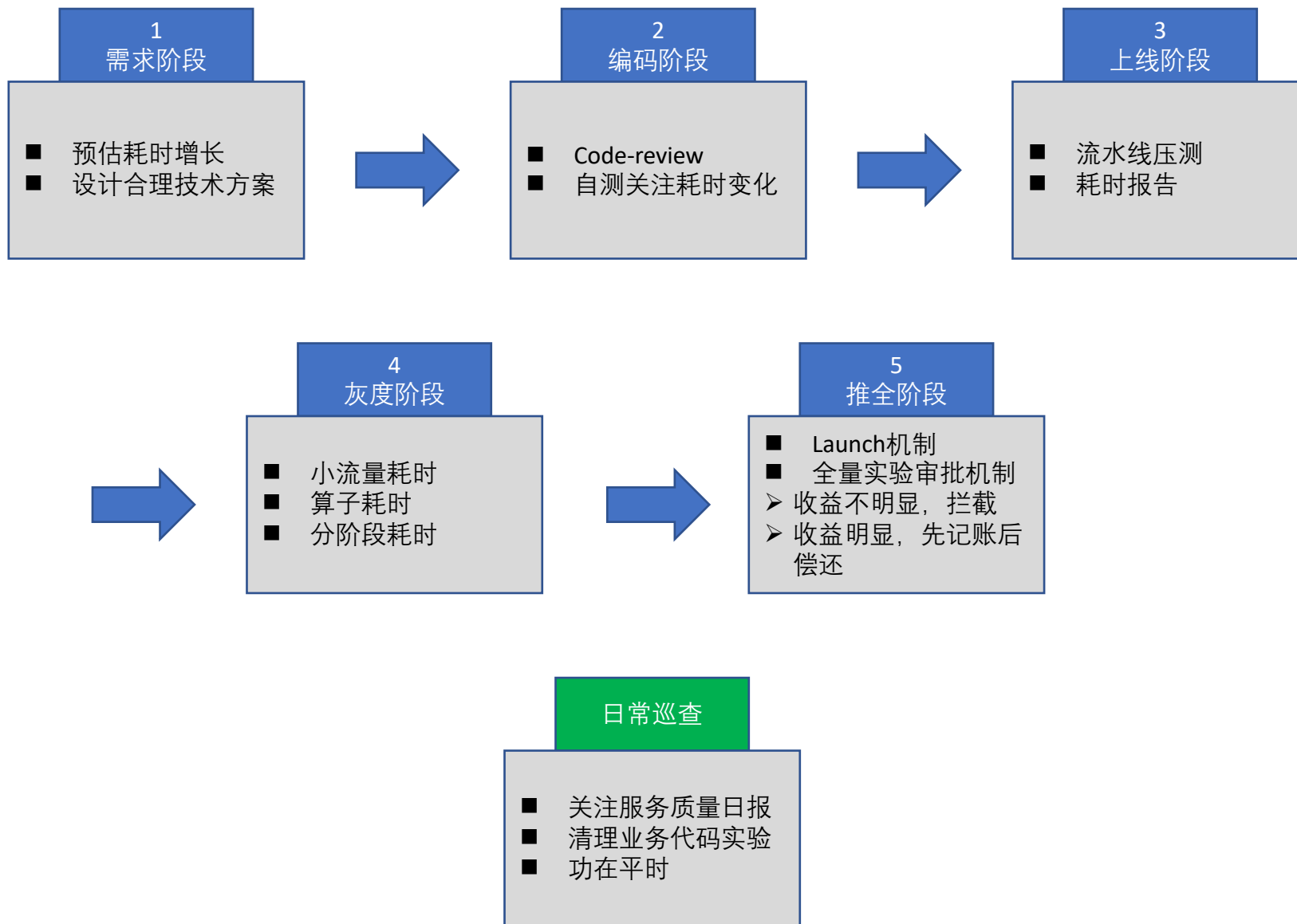
Part2.微视推荐架构简介

Part3.可观测性建设

Part4.业务优化措施

Part5.防衰退机制

Part6.总结



Part1.业务面临的挑战

Part2.微视推荐架构简介

Part3.可观测性建设

Part4.业务优化措施

Part5.防衰退机制

Part6.总结

- 构建完善的指标体系，保障系统可观测性
- 多层次多粒度的优化
 - 架构上消除不合理调用链
 - 服务上消除短板链路
 - 代码上改善热点函数、计算复杂度、异步化、cache、优化索引
 - 部署上改善跨机房调用
 - 网络调用减少包体大小，降低传输成本
 - LA、Dynamic Backup-Request改善耗时
 - ...
- 衰退避免机制
 - 设定严格的上线规范
 - 实验变更需观测小流量耗时增长情况
 - 定期review清理策略，避免堆积

ZX 

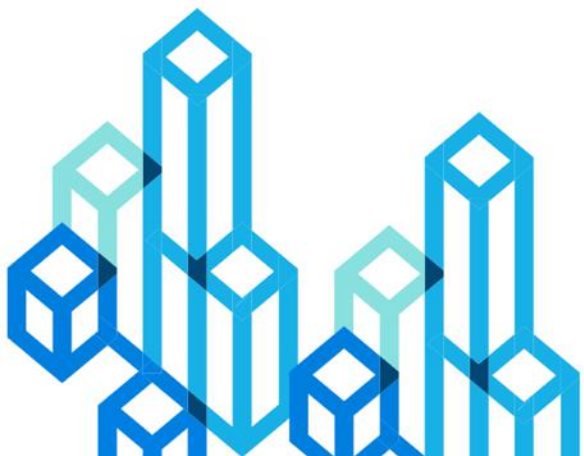
广东 深圳

欢迎讨论交流

谢谢



扫一扫上面的二维码图案，加我微信





麦思博(msup)有限公司是一家面向技术型企业的培训咨询机构，携手2000余位中外客座导师，服务于技术团队的能力提升、软件工程效能和产品创新迭代，超过3000余家企业续约学习，是科技领域占有率第1的客座导师品牌，msup以整合全球领先经验实践为己任，为中国产业快速发展提供智库。



高可用架构公众号主要关注互联网架构及高可用、可扩展及高性能领域的知识传播。订阅用户覆盖主流互联网及软件领域系统架构技术从业人员。高可用架构系列社群是一个社区组织，其精神是“分享+交流”，提倡社区的人人参与，同时从社区获得高质量的内容。