



第十一届中国数据库技术大会

DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2020

架构革新 高效可控



北京国际会议中心 | 2020/12/21-12/23

从传统oracle数据库往云时代MySQL数据库的转型实践

兴业数金 林春



ORACLE WDP OCM讲师

DB2CHINA性能调优版版主

兴业数金首席数据库专家

QQ:1819442969



为什么选择MySQL

节约成本

1. 社区版免费，和企业版代码一样
2. 无须额外的昂贵的硬件
3. 运维管理工具丰富

架构丰富

1. 轻量级，易掌握
2. 多种架构灵活应对不同业务需求

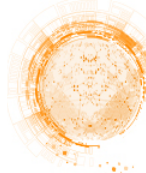
自主可控

1. 代码完整开源开放
2. 代码更新频繁
3. 兼容国产化软硬件

技术生态成熟

1. 市场覆盖率高
2. 市场相关人才储备多
3. 商业资源丰富

O和M特点“大”比较



总体功能	对OLTP类型和OLAP类型支持比较全面	侧重OLTP类型，MySQL8.0引入Hash Join、窗口函数、With公共表表达式
OLTP场景	并发量不大的情况下，Oracle的读写性能优于MySQL。在数据库连接达到较高并发量，由于Oracle连接是进程，连接时性能损耗更大	有较高并发量时，MySQL产生日志量少于Oracle，不易产生I/O瓶颈
索引功能	索引维护消耗资源少于MySQL	索引维护消耗资源较大，当MySQL的索引个数超过五个时，性能下降更为明显
表特点	Oracle的表是按照堆组织	MySQL的InnoDB存储引擎表引擎表是按照主键顺序组织
水平扩展	Oracle数据库由于其极高的一致性要求，造成架构上的扩展存在限制	MySQL原生分布式架构的优势在于并发性较好，架构灵活性较高。
并发性	Oracle使用行级锁，每条记录头部锁字节记录ITL槽事务，只锁定sql需要的资源，不依赖索引	MySQL也可以使用行级锁，但这个行级锁的机制依赖于表的索引
数据持久性	Oracle的重做日志相当于逻辑日志和物理日志的结合，可以靠联机在线日志恢复客户已经提交的数据	MySQL使用InnoDB存储引擎提供redo/undo、两阶段提交特性以及binlog日志保证数据的完整性和持久性
维护性	Oracle 提供了丰富的工具，具有非常大的优势	MySQL原生工具相对简单



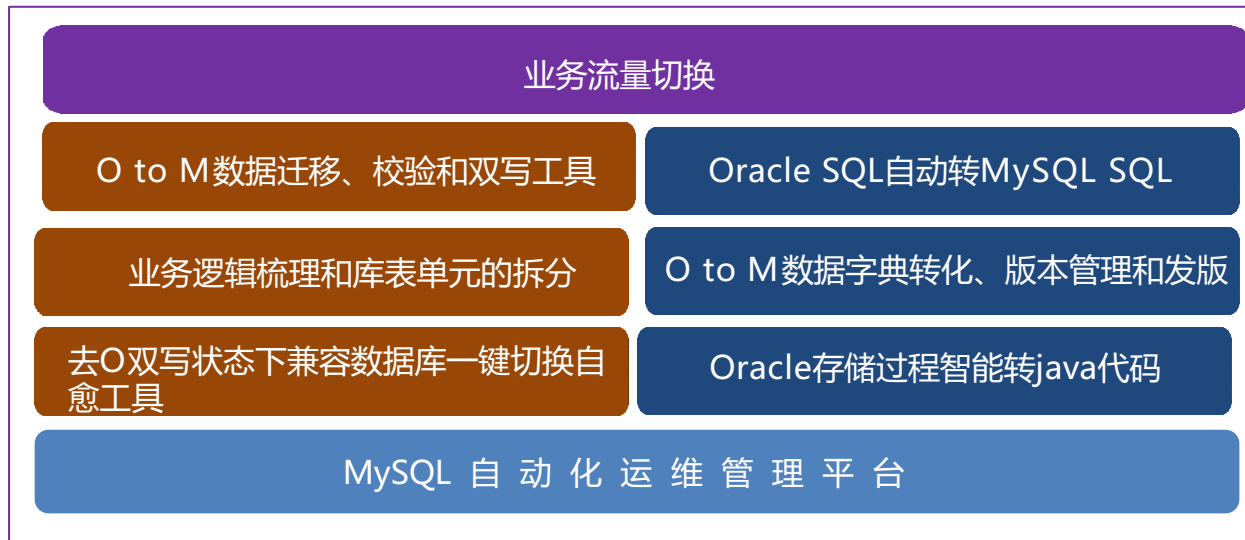
去O我们需要什么



MySQL运维管理平台（基础数据库环境保障）+ 去O工具（自动化流程）+ 专业团队（方法论和经验）

让企业可以完成全站数据库100%无缝的从Oracle迁移至MySQL，在漫长的去O改造更换数据库的过程中，保障业务系统全程高效、平稳、无风险。

应用开发团队

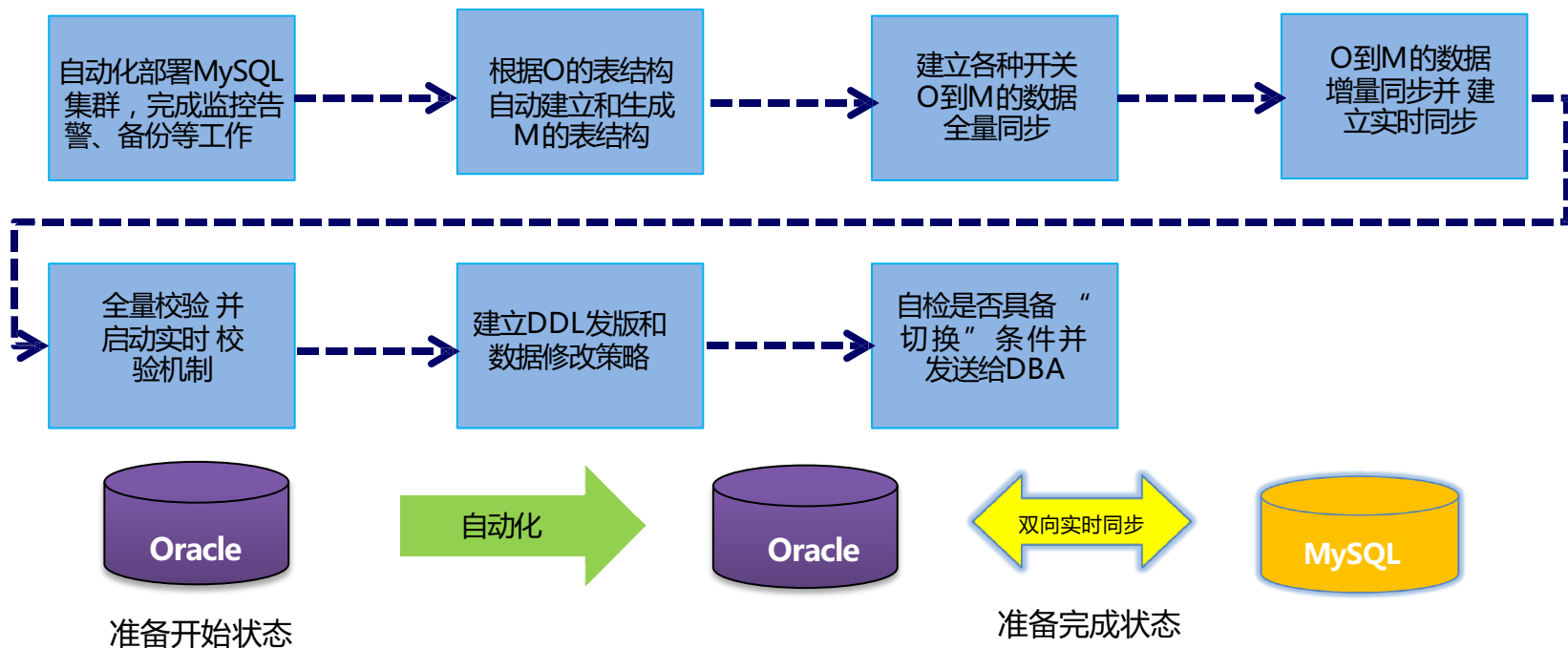


运维保障团队

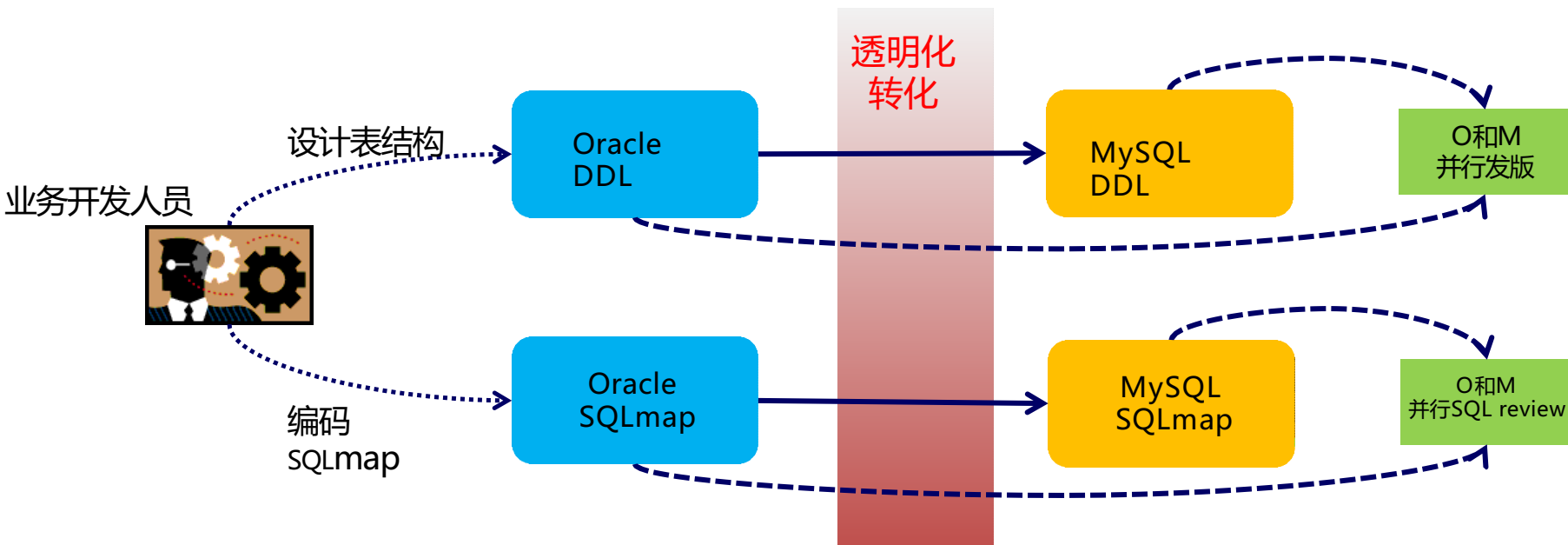


去O初始化工作内容

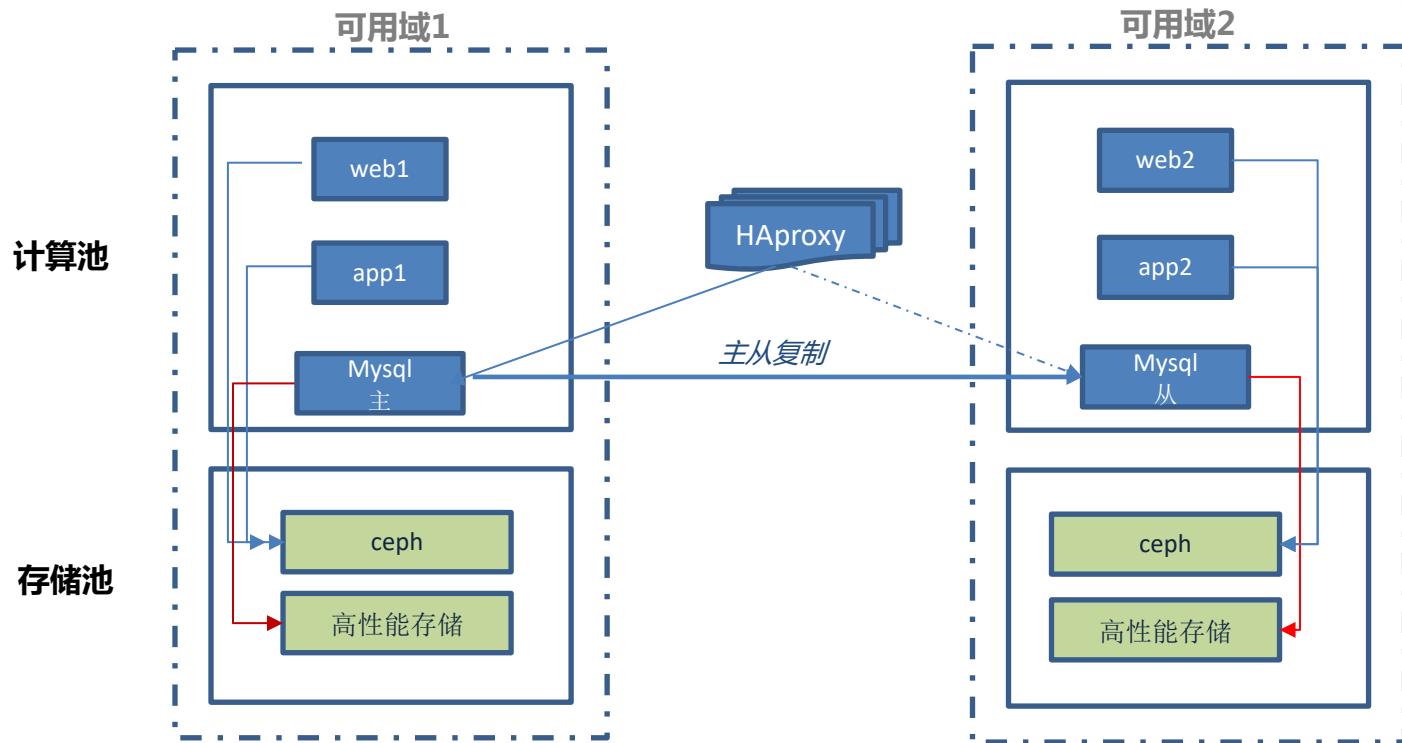
从MySQL上线到生产流量切换至MySQL期间的所有工作借助工具和脚本自动化完成。



O和M并行期间业务改造和版本发布

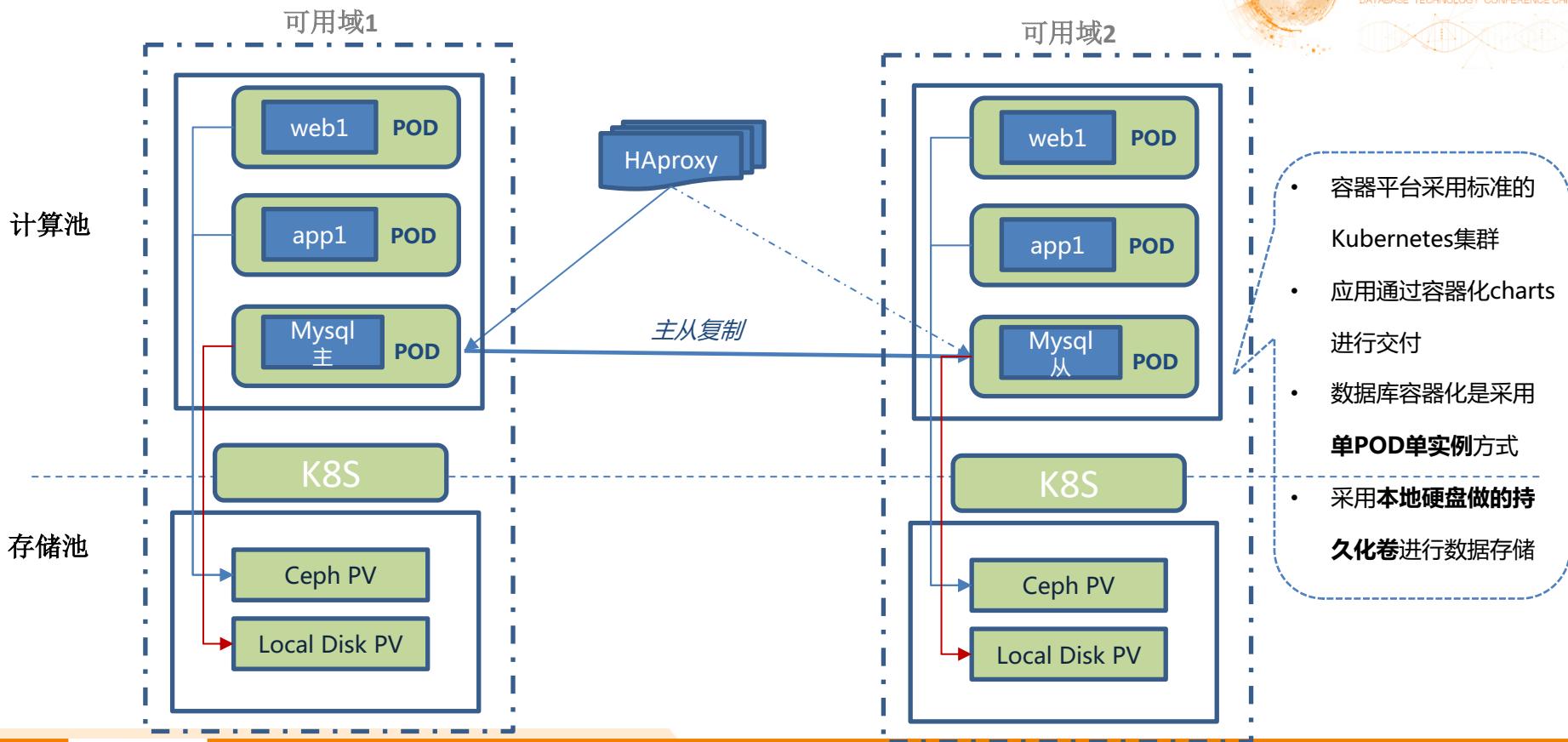


基于云平台架构演进的MySQL设计

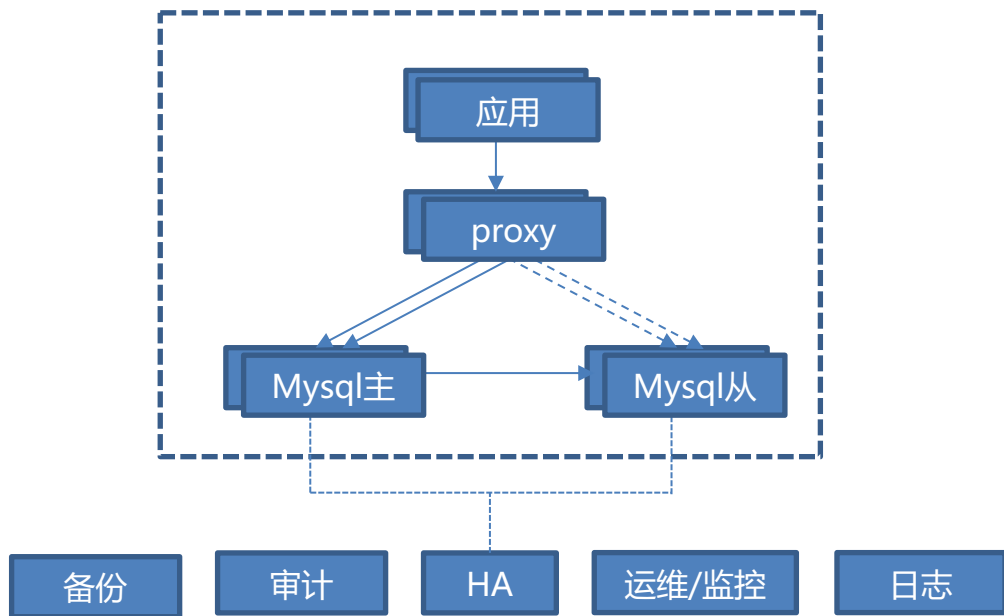


- 可用域之间是独立的资源池，**最大不相关**
- 应用跨可用域部署
- 数据库通过**主从复制**、HA组件实现
- 规避池级别的故障，进一步提升**高可靠性**
- **银行云100%的应用**

Mysql容器化设计

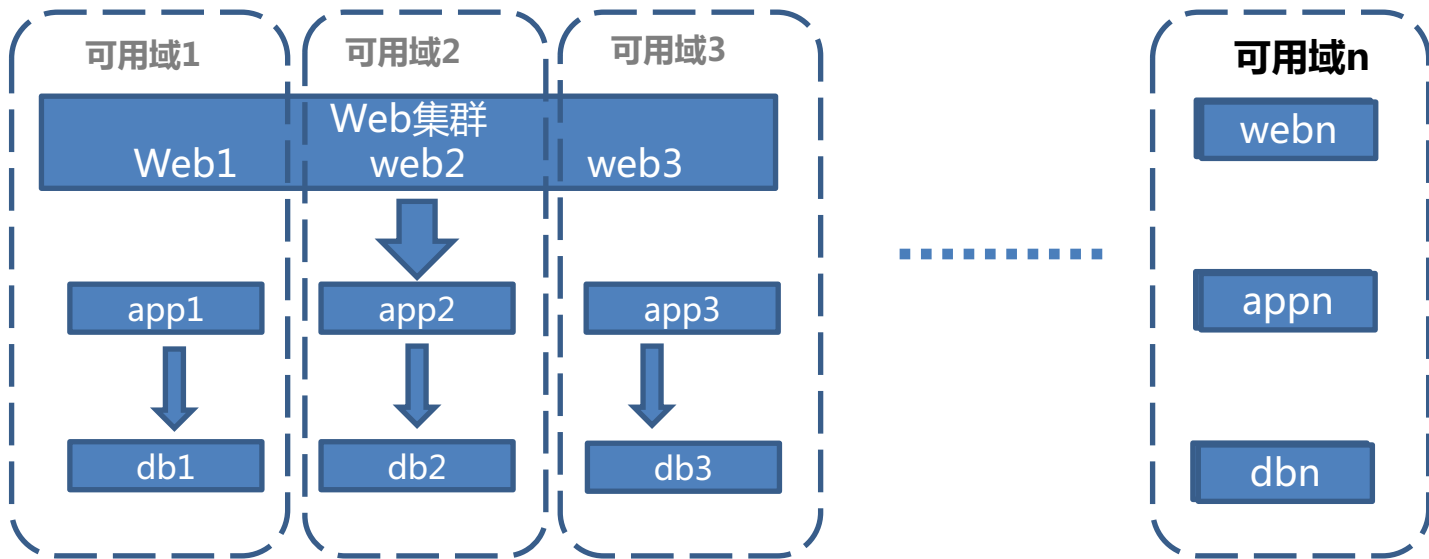


MySQL HA服务云化



- **Mysql HA**服务标准化、云化，作为云服务的一个产品
- **数据库服务**方便可得，云内实现了HA切换、备份、监控等多种功能，解决了传统数据库运维中60-80%的工作量
- 对不熟悉MySQL的客户提供快速上线的可能
- **备份**：自动备份，支持全量增量等备份方式
- **运维监控**：自动化运维管理监控，大幅度提高运维效率

云上MySQL读写分离、分库分表



特点：MySQL天生适应云的架构，适应横向扩展

读写分离、分库分表需要人力调研改造的介入，无法云服务标准化

MySQL数据库架构选择



业务1

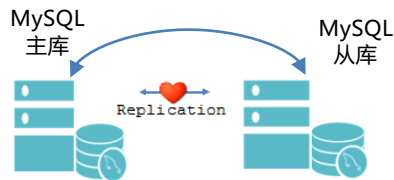
业务2

业务3

.....

业务N

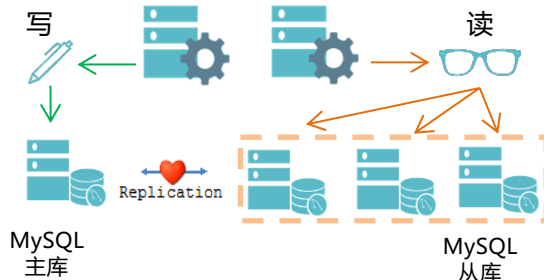
高可用集群



1. 异步复制
2. 半同步复制
3. MGR组复制

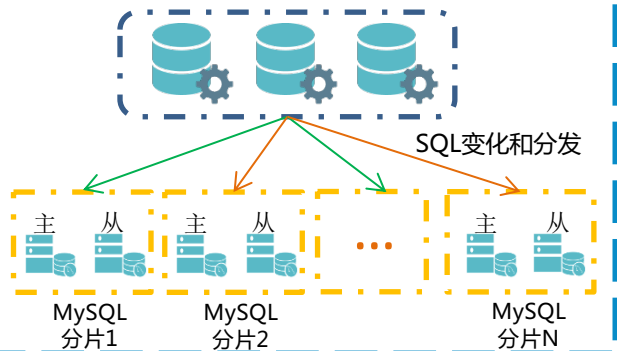
- ✓ 数据量较小，单库控制在1TB以内
- ✓ 单表记录数控制在5000W以内

读写分离集群



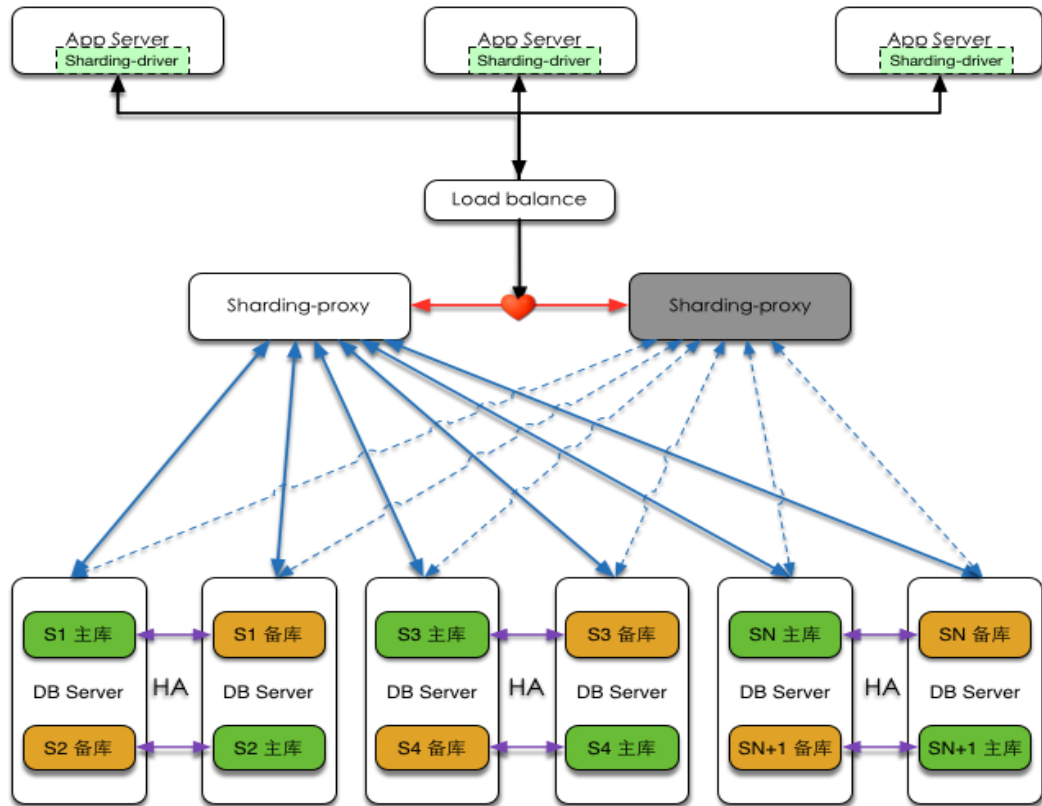
- ✓ 数据量较小，单库控制在1TB以内，单表记录数控制在5000W以内
- ✓ 读写比差别大，可达到5:1以上

分布式数据库集群



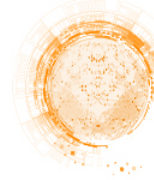
- ✓ 数据量较大，数据库单库数据量1TB以上，单表记录数超过1亿条
- ✓ 高并发写入，要求较高TPS

MySQL 分布式架构 (分库分表)



- 数据自动水平拆分
- 集群对外提供统一接口, 应用访问透明
- 支持MySQL所有SQL语法及访问接口
- 支持Hash/Range/List等多种分片算法, 可扩展
- 支持跨拆分表复杂查询
- 支持事务
- 分片节点冗余高可用, 故障自动切换
- MySQL作为存储节点, 灵活扩展, 支持主流MySQL版本

分布式是个复杂的系统工程



架构革新 © 高效可控
第十一届中国数据库技术大会
DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2020



分布式中间件选型

数据分布情况

系统的软硬件配置

开发体系规范

合理的分片方案及
拆分算法

适合的应用场景

分布式架构规划

分布式整体调优能力

SQL的分布式改造
及优化

数据生命周期分析

源码级技术支持能力

完善的事务补偿机制

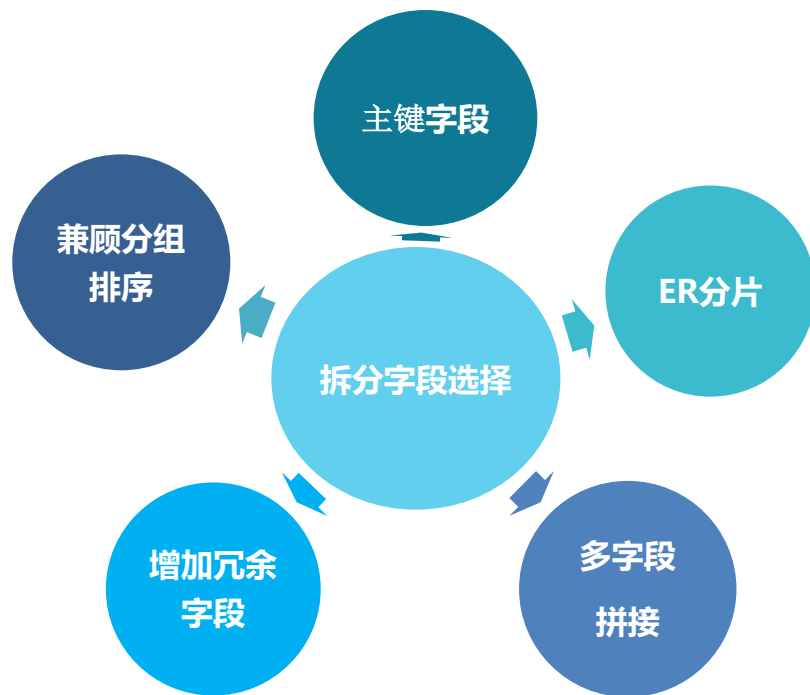
运维体系规范

数据分片基本原则



分片字段选择

- 选取的字段需符合：业务场景不会跨节点访问，数据分布相对均匀





Oracle转型MySQL常见的“坑”

- a) 隔离级别与间隙锁
- b) 索引设计考虑
- c) 避免Truncate大表 - Bug编号68184
- d) 避免使用分区表
- e) 有归档数据需求的表，建议增加create_time、update_time字段分别表示写入时间和最后更新时间
- f) 并发
- g) 角色管理
- h) insert...select语句



mysql案例1/4



架构革新 © 高效可控
第十一届中国数据库技术大会
DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2020



故障现象：

交易连接失败

故障原因：

大量并发连接执行以下语句做绑卡查询：

select

```
ta.ID_SERIAL,ta.ID_USER,ta.CARD_NO,ta.CARD_TYPE,ta.MOB  
ILE,ta.HOLDER_NAME,ta.CHANNEL,ta.SEQ,ta.IS_DEF,ta.CRE_T  
IME,ta.UPD_TIME,ta.ID_CARD_AUTH_LOG,ta.DEF_CREDIT,tb.  
CARD_BIN,tb.CARD_BIN_NAME from T_CARD_AUTH  
ta,T_CARD_BIN tb where ta.ID_USER  
='2246450297264151557' AND ta.status='1' AND  
ta.CARD_NO like concat(tb.CARD_BIN,'%') order by  
ta.CRE_TIME desc;
```

内存溢出



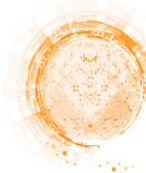
Zabbix监控

MYSQL内存计算及优化

```
select  
(@@key_buffer_size + @@query_cache_size +  
@@tmp_table_size  
+ @@innodb_buffer_pool_size +  
@@innodb_additional_mem_pool_size  
+ @@innodb_log_buffer_size  
+ @@max_connections * (  
  @@read_buffer_size + @@read_rnd_buffer_size  
  + @@sort_buffer_size+ @@join_buffer_size  
  + @@binlog_cache_size + @@thread_stack  
)  
)/1024/1024/1024;
```

SQL语句的优化，避免不必要排序：

```
# User@Host: xlife[xlife] @ [10.32.4.172] Id:  
184943908  
  
# Query_time: 5.554402 Lock_time: 3.566839  
Rows_sent: 0 Rows_examined: 0  
  
select  
ta.ID_SERIAL,ta.ID_USER,ta.CARD_NO,ta.CARD_TYPE  
,ta.MOBILE,ta.HOLDER_NAME,ta.CHANNEL,ta.SEQ,t  
a.IS_DEF,ta.CRE_TIME,ta.UPD_TIME,ta.ID_CARD_AUT  
H_LOG,ta.DEF_CREDIT,tb.CARD_BIN,tb.CARD_BIN_N  
AME from T_CARD_AUTH ta,T_CARD_BIN tb where  
ta.ID_USER ='2246450297264151557' AND  
ta.status='1' AND ta.CARD_NO like  
concat(tb.CARD_BIN,'%') order by ta.CRE_TIME desc;
```



故障现象：

数据库连接过高，导致高可用管理用户不能够连接，因此高可用监控进程判断数据库主库状态异常，从而停止半同步复制连接，关闭应用连接，切换到主库

优化切换步骤：

先切换到备库，再关闭故障主库

优化limit子句：

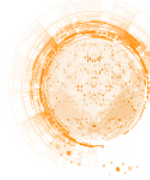
Limit M,N语句不是跳过M行，而是取M+N行，然后返回放弃前M行，返回N行。当M特别大的时候，通过控制返回总行数，或者对超过阈值的页数进行SQL改写进行优化。

SQL语句优化：

```
# Query_time: 2834.274757 Lock_time: 0.000417 Rows_sent: 0 Rows_examined: 717806

select tu.USER_ID,tu.USER_NAME,case when tu.USER_STATUS='Y' then '??[7m<8C>?[7m<81>' when tu.USER_STAT
US='N' then '?7m<9C>a?[7m<8C>?[7m<81>' else '?7m<9C>a?[7m<8C>?[7m<81>' end as USER_STATUS,case when tu
.USER_SEX='M' then '?7m<94>Ã·' when tu.USER_SEX='F' then '?' else '' end as USER_SEX,tu.CERT_NO,tu.MOB
LE,date_format(tu.CRE_TIME,'%Y-%m-%d %H:%i:%s') as CRE_TIME,date_format(tu.UPD_TIME,'%Y-%m-%d %H:%i:%s
') as UPD_TIME,date_format(tl.Min_CreTime,'%Y-%m-%d %H:%i:%s') as Min_CreTime
FROM T_USER_INFO tu LEFT JOIN (SELECT tc1.ID_USER,MIN(tc1.CRE_TIME) AS Min_CreTime FROM T_CARD_AUTH_LO
G tc1 WHERE tc1.AUTH_TYPE = 0 GROUP BY tc1.ID_USER) t1
ON tu.USER_ID = t1.ID_USER
where 1=1 and tu.CRE_TIME >= '2018-03-19 00:00:00' and tu.CRE_TIME <= '2018-09-19 23:59:59'
limit 80000, 5000;
```

id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key
		key_len	ref	rows	filtered	Extra
1	PRIMARY	tu	NULL	range	idx_tuserinfo_cre_time	idx_tuserinfo_cre_t
		5	NULL		100.00	Using index condition
1	PRIMARY	<derived2>	NULL	ref	<auto_key0>	<auto_key0>
		8	xlife.tu.USER_ID	10	100.00	Using where
2	DERIVED	tc1	NULL	index	IDX_CARD_AUTH_LOG_USER_NO	IDX_CARD_AUTH_LOG_U
		106	NULL		10.00	Using where

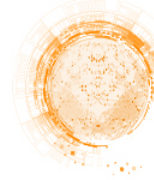


SQL语句优化：

```
# Query_time: 2834.274757  Lock_time: 0.000417 Rows_sent: 0  Rows_examined: 717806

select tu.USER_ID,tu.USER_NAME,case when tu.USER_STATUS='Y' then '??[7m<8C>?[7m<81>' when tu.USER_STAT
US='N' then '?7m<9C>a?[7m<8C>?[7m<81>' else '?7m<9C>a?[7m<8C>?[7m<81>' end as USER_STATUS,case when tu
.USER_SEX='M' then '?7m<94>Ã.' when tu.USER_SEX='F' then '?' else '' end as USER_SEX,tu.CERT_NO,tu.MOB
LE,date_format(tu.CRE_TIME,'%Y-%m-%d %H:%i:%s') as CRE_TIME,date_format(tu.UPD_TIME,'%Y-%m-%d %H:%i:%s
') as UPD_TIME,date_format(tl.Min_CreTime,'%Y-%m-%d %H:%i:%s') as Min_CreTime
FROM T_USER_INFO tu LEFT JOIN (SELECT tc1.ID_USER,MIN(tc1.CRE_TIME) AS Min_CreTime FROM T_CARD_AUTH_LO
G tc1 WHERE tc1.AUTH_TYPE = 0 GROUP BY tc1.ID_USER) tl
ON tu.USER_ID = tl.ID_USER
where 1=1 and tu.CRE_TIME >= '2018-03-19 00:00:00' and tu.CRE_TIME <= '2018-09-19 23:59:59'
limit 80000, 5000;
```

id	select_type	table	partitions	type	possible_keys	key
	key_len	ref	rows	filtered	Extra	
1	PRIMARY	tu	NULL	range	idx_tuserinfo_cre_time	idx_tuserinfo_cre_time
	5	NULL	494287	100.00	Using index condition	
1	PRIMARY	<derived2>	NULL	ref	<auto_key0>	<auto_key0>
	8	xlife.tu.USER_ID	10	100.00	Using where	
2	DERIVED	tc1	NULL	index	IDX_CARD_AUTH_LOG_USER_NO	IDX_CARD_AUTH_LOG_U
SER_NO	106	NULL	684008	10.00	Using where	



左外连接语句：

```
mysql> SELECT d.department_id, d.department_name, count(e.department_id) FROM departments d LEFT OUTER JOIN employees e ON (e.department_id = d.department_id) group by d.department_id, d.department_name;
```

department_id	department_name	count(e.department_id)
10	Administration	1
20	Marketing	2
30	Purchasing	6
40	Human Resources	1
50	Shipping	45
60	IT	5
70	Public Relations	1
80	Sales	34
90	Executive	3
100	Finance	6
110	Accounting	2
120	Treasury	0
130	Corporate Tax	0
140	Control And Credit	0
150	Shareholder Services	0
160	Benefits	0
170	Manufacturing	0
180	Construction	0
190	Contracting	0
200	Operations	0
210	IT Support	0
220	NOC	0

标量子查询语句：

```
mysql> SELECT d.department_id, d.department_name, (select count(*) from employees e where e.department_id = d.department_id) cnt FROM departments d;
```

department_id	department_name	cnt
10	Administration	1
20	Marketing	2
30	Purchasing	6
40	Human Resources	1
50	Shipping	45
60	IT	5
70	Public Relations	1
80	Sales	34
90	Executive	3
100	Finance	6
110	Accounting	2
120	Treasury	0
130	Corporate Tax	0
140	Control And Credit	0
150	Shareholder Services	0
160	Benefits	0
170	Manufacturing	0
180	Construction	0
190	Contracting	0
200	Operations	0
210	IT Support	0
220	NOC	0

主从延迟常见问题优化思路

硬件配置

- 提升从库机器性能
- 避免单个从库对应多个主库

参数配置

- 5.7以上的版本开启并发复制
 - `slave_parallel_type=LOGICAL_CLOCK`
 - `slave_parallel_worker=N (N>1)`，N值设定建议不超过CPU数的一半
- 主从库参数设置一致
- 不设置从库延迟备份参数 — `change master to master_delay`

应用设计

- 避免主库执行大事务，包括DML和大表DDL
- 表中增加主键索引 — 主库利用索引更改数据，备库回放只能通过全表扫描

问题描述：

- 1、消费信贷多渠道业务系统，数据量2T以上
- 2、一个实例，一套数据库，不同渠道通过表名yewu1_、yewu2_ 类似区分
- 3、每天有跑批量
- 4、批量延迟大，过万秒
- 5、主备数据库

优化方法：

- 1、硬件优化、提升从库机器性能；
- 2、数据库参数调整：innodb_flush_log_at_trx_commit、sync_binlog；
- 3、业务优化，监管数据到大数据平台；
- 4、分表分库，不同业务分库处理；

THANKS

