

IBM solidDB & solidDB Universal Cache

黄庆双 huangqs@cn.ibm.com 13911050825

IBM 软件部, solidDB

Ver. Dec. 2008 © 2008 IBM Corporation

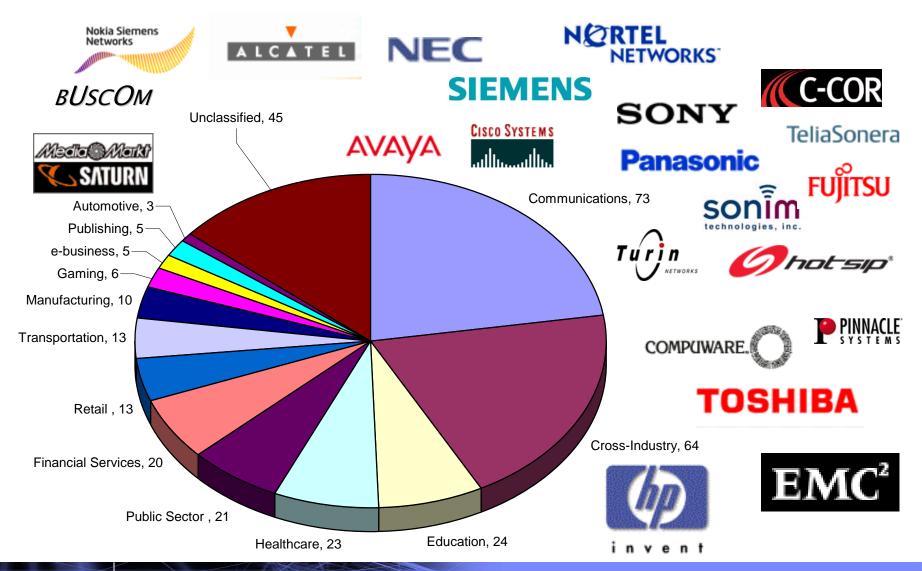
关于Solid....

业界领先的内存数据库

- 92年成立, 10+年商用历程
- Solid的客户包括Airbus、Alcatel、Cisco、HP、Motorola、 Nokia-Siemens、NEC、Nortel等几百个知名企业
- 超过三百万的应用部署
- 在通信行业广泛使用
- 快速、灵活、高可靠



Solid遍布各个行业的知名客户





Solid在电信行业的应用

- 先进的OSS解决方案
 - HP OpenView 系列
 - Nokia Traffica
 - Nortel Shasta
- 高可靠性应用平台
 - Siemens TSP7000
 - Nortel Siren
 - NEC
- 智能控制
 - SIP 应用服务器、Class 5 软交换、媒体网关、 IMS 控制器 (HSS..)
- 关键应用
 - VolP
 - Push-to-Talk
 - E-911
 - Online Charging

Solid部分客户





























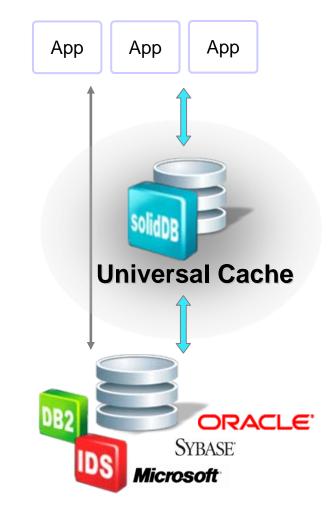




IBM solidDB 产品系列

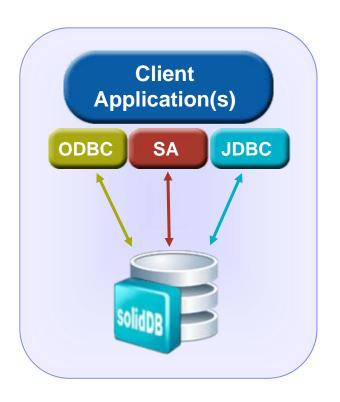


IBM solidDB Universal Cache



IBM solidDB是...关系型数据库(RDBMS)

- 高性能数据库服务器
 - 可扩展性强
 - 基于多线程
 - 并发控制
 - 支持标准: SQL、ODBC、JDBC
 - 乐观锁和悲观锁
- 基于事务
 - 自动恢复
 - 完整的事务处理(ACID)
- 可嵌入至应用程序
 - 最小内存开销: ~5MB
 - 广泛的平台支持
 - 链接库或C/S模式
 - 零维护

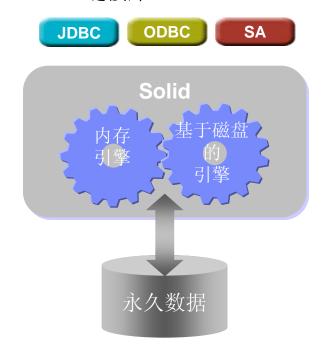


solidDB: 全功能的关系型内存数据库

- ANSI SQL89, SQL92 及SQL99
- ODBC、JDBC 驱动, SA (Solid API)
- 存储过程
- 触发器和事件
- 完整的事务处理 (ACID)
- 并发控制
- 事务级别控制
- 基于成本的优化器
- 多线程数据库引擎
- Unicode
- 在线备份
- 自动失败回滚
- 批量加载数据
- 数据导出工具
- 内建计划调度
- 图像管理工具
- 对 BLOB和CLOB 数据类型的强大处理 能力
- 支持多种平台

通讯:

- Client/Server
- 链接库



磁盘数据库

- 完全的检查点
- 完全的日志

空间要求

- 数据库程序: 3M
- 最小RAM要求: 5M
- 最小数据库文件: 1M

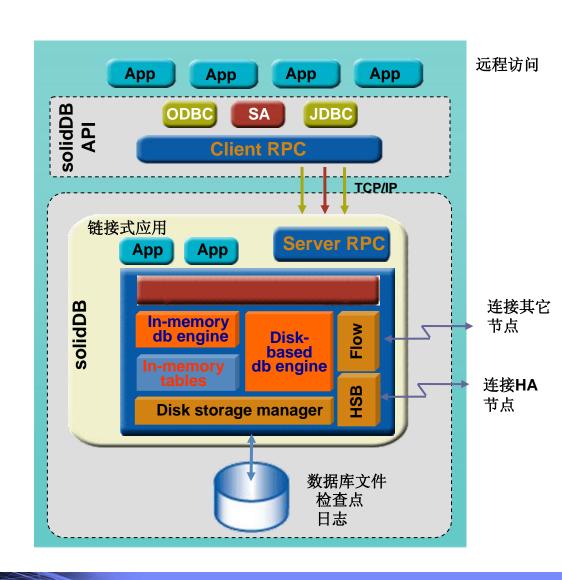
特点:

内存和磁盘混合型数据库

- 双引擎数据库
- 内存数据库
- 磁盘数据库
- 表的存储位置确定基于应用 考量
- 对应用程序透明
- 查询操作可以同时访问两种 类型的表
- 检查点机制相同,只有一份数据文件
- 性能最大化
- 易于优化

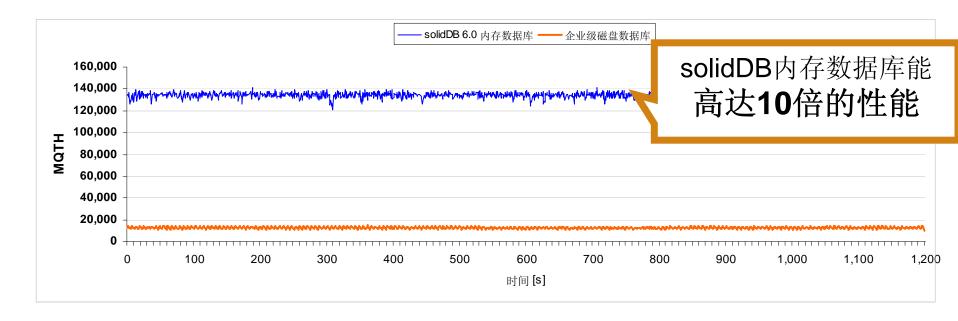
8

第一款混合型数据库/



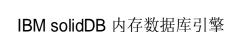
表类型	特点	创建方式
持久型内 存表	内存表默认类型,数据存储在内存中,并有磁盘映象; 支持Log和Checkpoint持久化机制; 支持行级锁、表级锁和事务隔离级别	CREATE TABLE tab_name (col_1 INT, xxxx) <i>STORE</i> <i>MEMORY</i> 或DefaultStoreIsMemory= Yes
全局临时 内存表	所以数据存储在内存中,没有磁盘映象;不支持 Log和Checkpoint持久化机制; 支持行级锁、表级锁和事务隔离级别;全局可见 性能比持久型内存表好; 数据不复制到HSB的备节点;	CREATE TRANSIENT TABLE tab_name (col_1 INT, xxxx)
局部临时 内存表	所以数据存储在内存中,没有有磁盘映象;不支持Log和Checkpoint持久化机制; 不支持行级锁,会话级可见; 性能在所有表中最好; 数据不复制到HSB的备节点	CREATE TEMPORARY TABLE tab_name (col_1 INT, xxxx)
持久型磁 盘表	数据存储在磁盘中,支持Buffer Pool; 支持Log和Checkpoint持久化机制; 支持行级锁、表级锁和事务隔离级别;	CREATE TABLE tab_name (col_1 INT, xxxx) STORE DISK 或DefaultStoreIsMemory=No

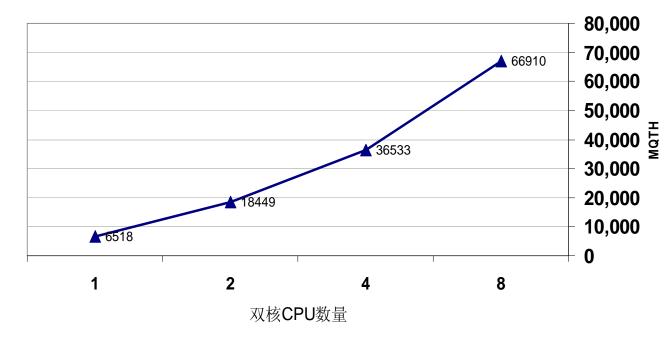
IBM solidDB 内存数据库性能



- TM1 v. 4. 0. 1 基准测试(2008-2-6), 10分钟的预热和20分钟的采样。
- 128 个并发客户端模拟10万个移动电话用户。
- solidDB使用异步日志,链接库模式,每5分钟执行检查点。
- IBM 刀片服务器: 2个2.66GHz Intel Xeon双核CPU、4GB内存、Windows Server 2003 RR SP2。

solidDB内存数据库引擎的性能 与多处理器的扩展

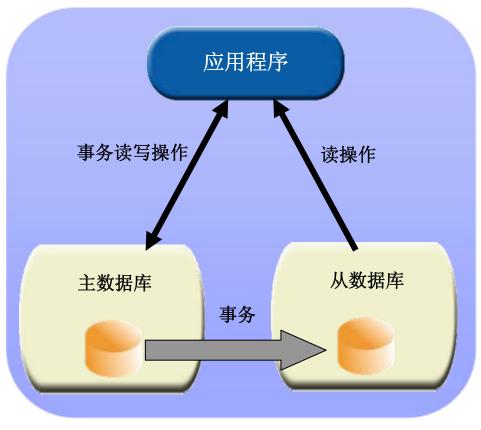




- TM1 基准测试:
- 模拟HLR 1百万用户数,80: 20读写比例的工作负荷; 8个双核AMDCPU; SuSe 10平台
- □ 与solidDB 6同一台机器上 32个客户端并发
- MQTh = 每秒完成的事务 (TPS)

★ solidDB 6.0 内存数据库引擎

业界领先的高可用功能: Solid HSB(电信级的高可用集群功能)

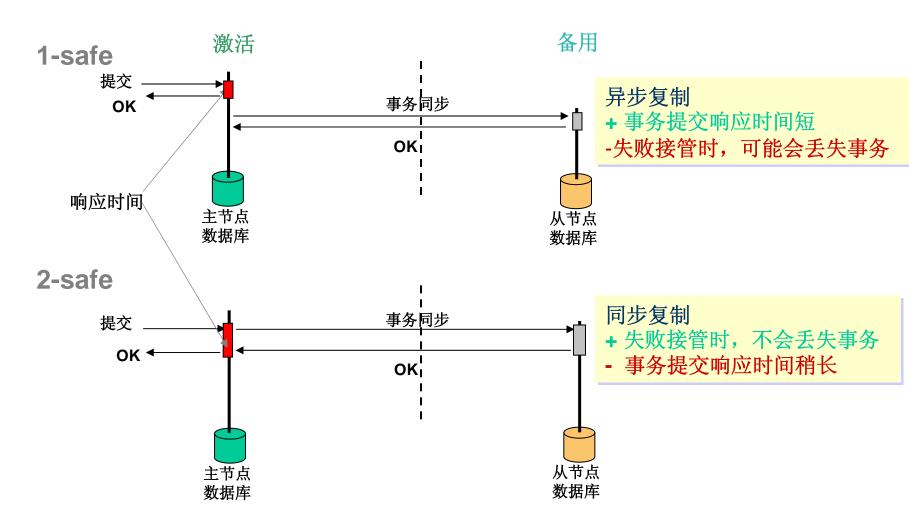


同步/异步复制 可选的数据安全级别 自动恢复功能

- 高可用数据库
 - 满足5个9或6个9的高可用环境
 - 同步的(或异步的)自动事务复制
 - 1+1 冗余拓扑
 - 对应用程序透明的失败切换
- 快速切换
 - 1秒内的失败切换
- 易于实施
 - 无需专门的硬件
 - 可使用低配置的机器
- 支持轮替式升级
- 符合SAF规范 (www.saforum.org)

solidDB HSB 复制模式

1-safe 及 2-safe 复制

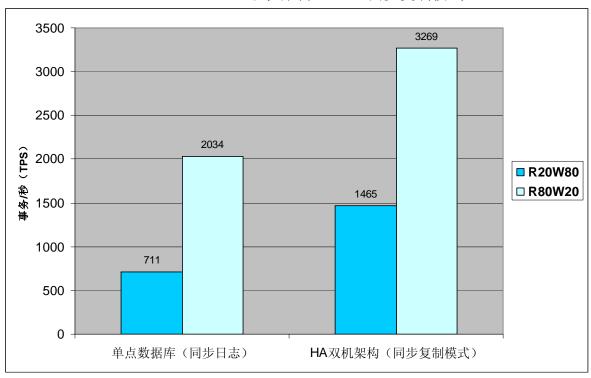




solidDB HSB 性能 vs 单点数据库性能

TM1基准测试:

- 单点solidDB数据库(同步日志模式)对比
- solidDB HSB双机架构(2safe同步复制模式)

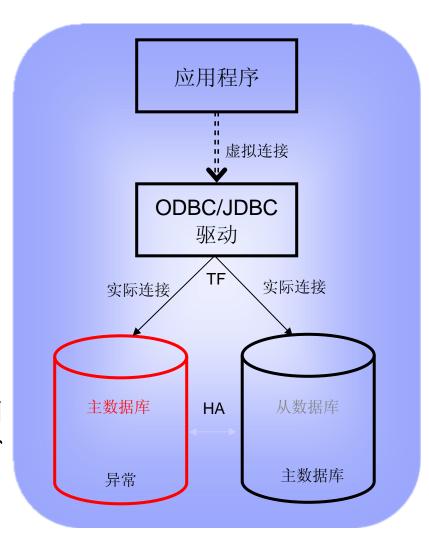


→ solidDB HSB数据库比单点数据库<u>更快</u>

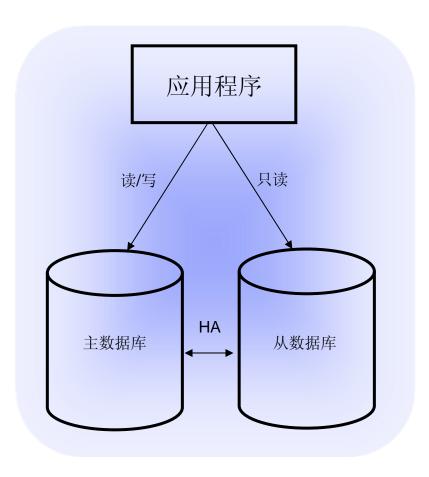
solidDB HSB 透明失败切换

独有的TF技术

- Transparent Failover (TF)
- 在切换后,保留Connection或Session 信息
- ODBC/JDBC驱动自动识别可用数据库, 无需虚拟IP
- 在API级自动完成失败切换和状态转换,对应用程序透明
- 即使数据库系统发生了Failover,应用程序也不会中断,不影响应用程序对外提供服务



solidDB HSB 自动负载均衡功能

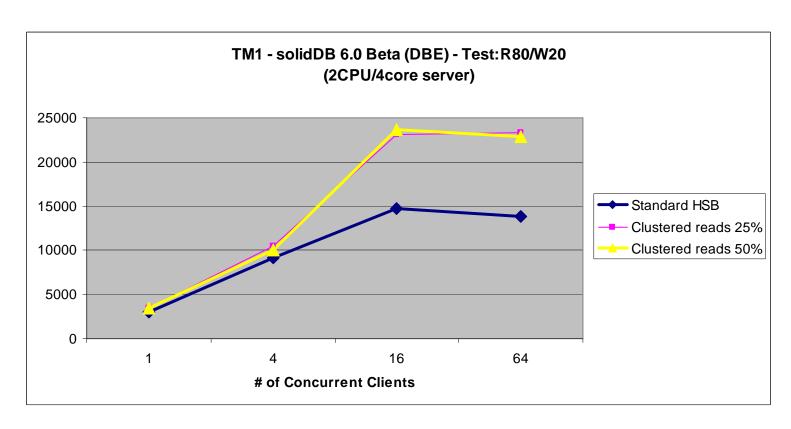


集成负载均衡功能

- 主数据库可读可写,从数据只读
- 对应用程序透明,由数据库驱动自动将部分只读事务分发到从数据库
- 充分利用从数据库的硬件资源
- 提高系统的吞吐率



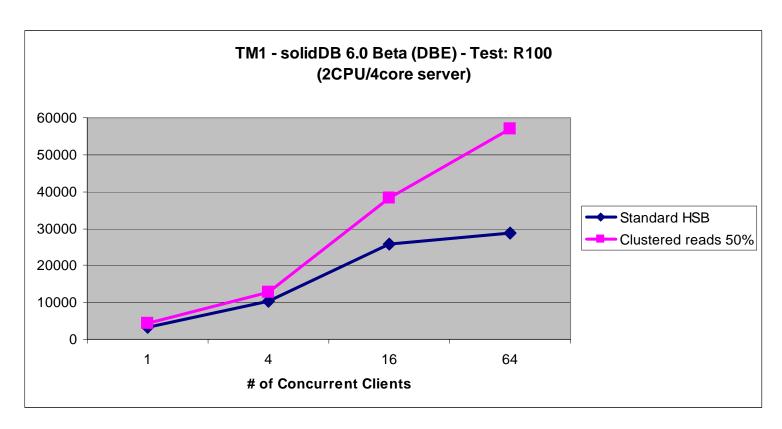
solidDB HSB性能: 负载均衡 (80% 读, 20% 写)



- 挖掘"备用"数据库的读性能以提高系统吞吐量 >60%(该测试)
- 备数据库不再只是"空闲"的备用数据库...



solidDB HSB性能: 负载均衡(100% 读操作)



- 读操作密集型的事务大量并发(C/S模式),更能体现solidDB负载均衡优势
- 两个数据库节点能提供2倍吞吐量

总结: IBM solidDB 关系型内存数据库



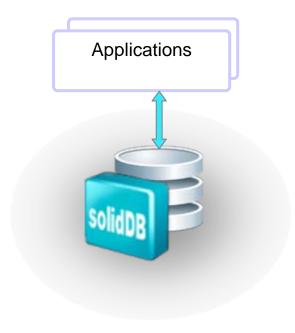
■ 极高性能

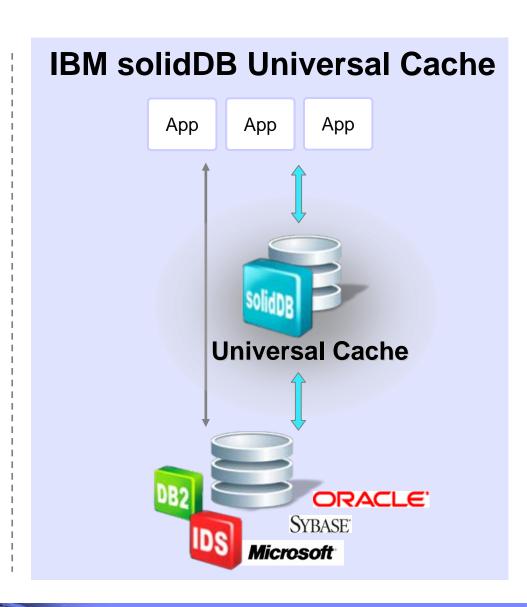
- 微秒级的查询响应速度
- 每秒以数万计的事务吞吐量
- 超高可用性
 - 失败识别和切换时间低于1秒
 - 高达99.9999%的可用性
- 低成本
 - 容易实施和部署,完全支持数据库标准和接口
 - 零维护和管理
 - 低开发成本、能充分继承现有的数据库经验和 技能



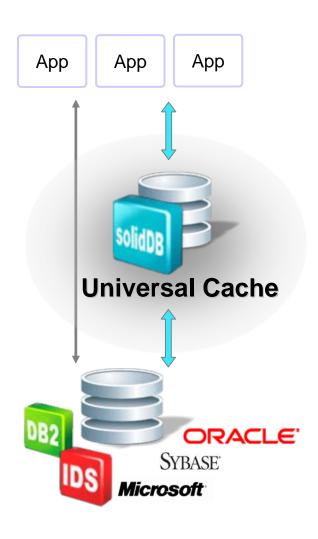
IBM solidDB 产品系列

IBM solidDB (standalone)





IBM solidDB作为前端应用 — solidDB Universal Cache



■ solidDB作为前端内存数据库,提供...

- 快速响应,加速访问关键数据
- 更高的事务吞吐率
- 读写操作
- 与后台数据库双向复制增量数据

■ 后台数据库提供...

- 存储所有数据
- 与前端solidDB双向双向复制增量数据
- 写事务的高吞吐量
- 其他应用、OLAP

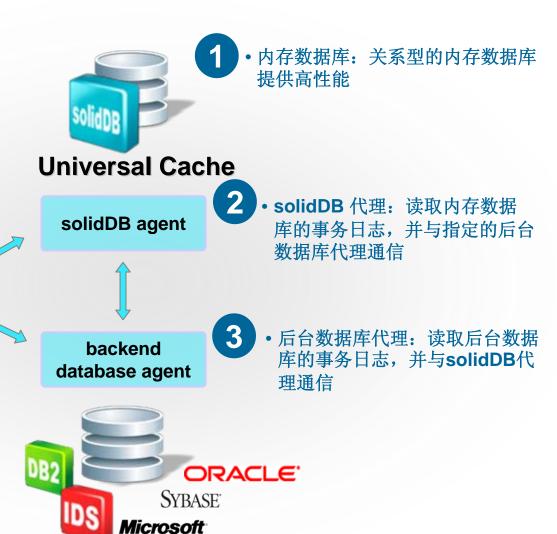
■ 场景...

- 电子商务
- 股票交易
- 电信计费
- 数据采集

solidDB Universal Cache 包括什么?



management console





solidDB Universal Cache 如何工作?

2 solidDB Universal Cache 从后台数据库加载关键性能数据

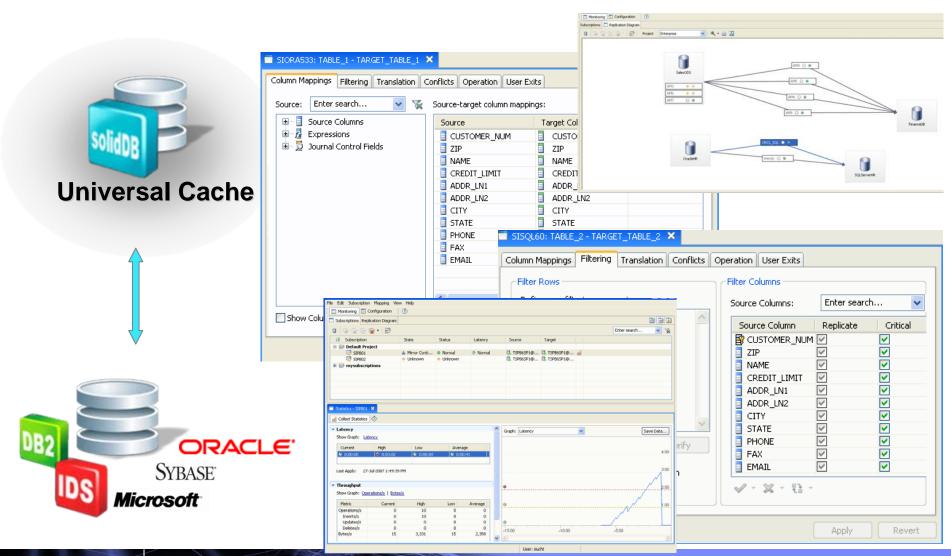
1 管理员确定关键性能的数据,并配置Cache

App App App 应用可以同时连接到内存数 据库和后台数据库进行存取 和修改数据 **Universal Cache** solidDB Universal Cache与指定的后台数据 库之间双向复制数据 ORACLE. SYBASE: Microsoft^{*}



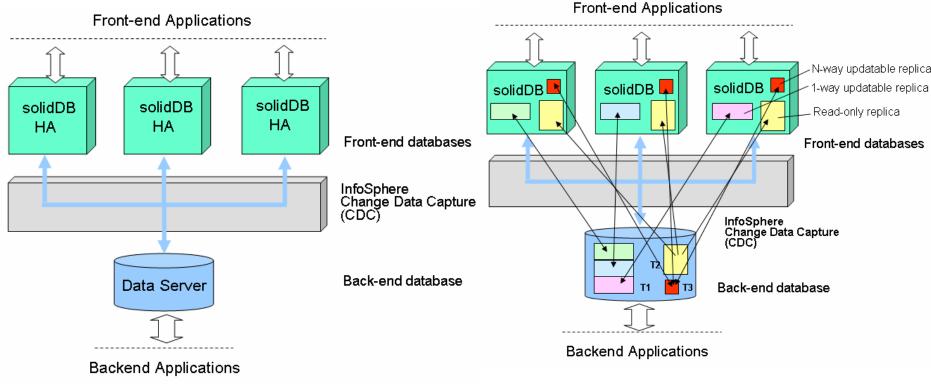
Universal Cache 管理工具

28





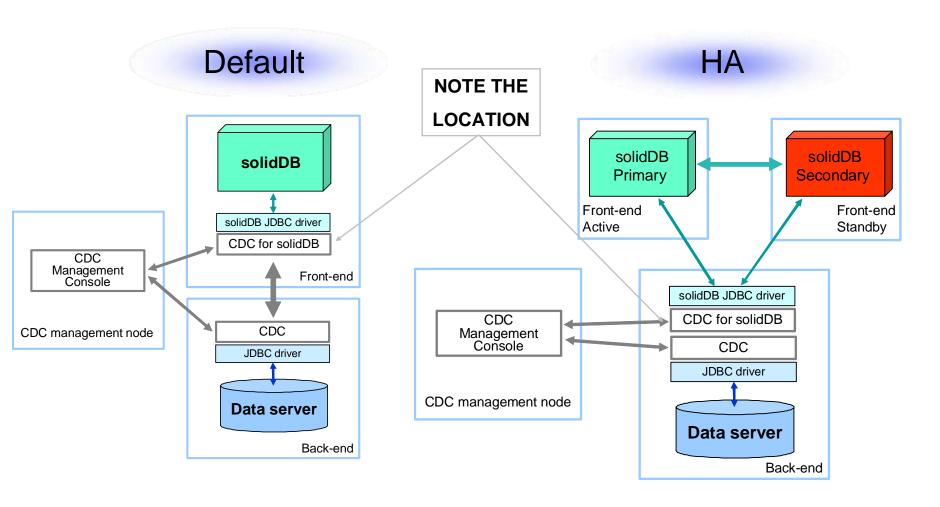
solidDB Universal Cache – 复制模型



- 按条件Cache部分数据
- 1:N 单表对应多份只读Cache
- 1:N 单表对应多份可读写Cache
 - 自定义冲突处理机制



solidDB Universal Cache – 双机部署

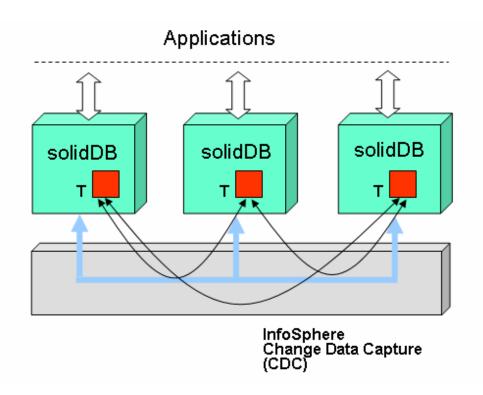




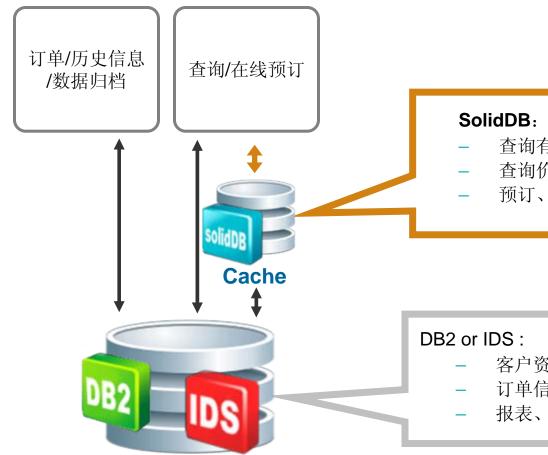
solidDB to solidDB 节点间复制

N-Active复制

- 多节点扩展
- 表级复制
- 负载均衡
- ■高可用



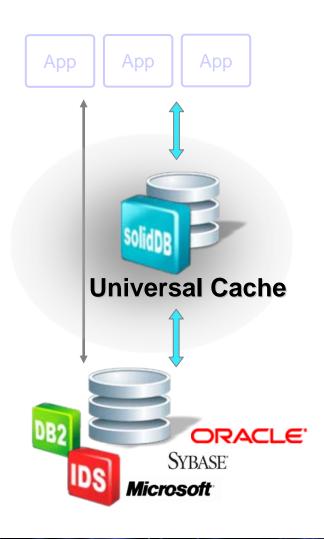
solidDB Cache在电子交易/订单系统中的应用



- 查询有效的航班信息、酒店预订信息等等
- 查询价格、时间、座位等具体信息
- 预订、下达订单、更改、取消

- 客户资料
- 订单信息、历史记录
- 报表、分析、商业智能

IBM solidDB Universal Cache: 支持平台和后台数据库



- 支持平台
 - AIX, HP-UX, Linux, Solaris, Windows
- 支持后台数据库
 - IDS V11.50.3 on AIX, HP-UX, Solaris, Linux, Windows
 - DB2 LUW (V9.1, V9.5) on AIX, Windows,
 Solaris, Linux, zLinux
 - DB2 z (V7, V8, V9) on z/OS
 - Oracle (9i, 10g, 11g) on AIX, HP-UX, Solaris, Linux, zLinux, Windows
 - Sybase (V12.5.4, V15) on AIX, HP-UX,
 Solaris, Linux, Windows
 - Microsoft SQL Server

客户案例: solidDB in PDSN

项目背景

- -- 中国某电信运营商 3G项目,全国20多个省公司在使用solidDB
- -- solidDB作为接入认证服务器的数据库

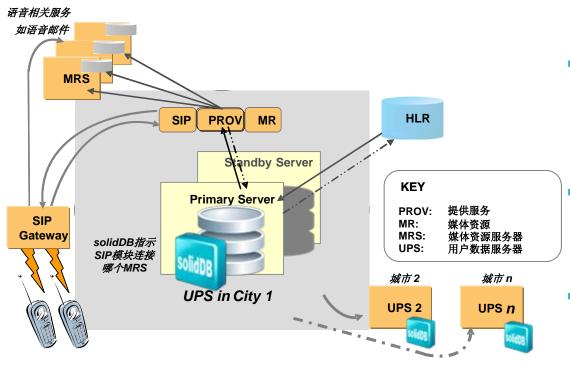
■ 项目描述

- -- 采用标准的ODBC/JDBC接口开发
- -- 整个开发周期很短
- -- solidDB工程师提供现场开发支持辅导
- -- 2008年10月份上线到现在, solidDB运行良好

solidDB的优势

- -- 基于标准的数据库语言和接口, 开发、移植方便
- -- 轻量、可嵌入
- -- 极高的事物处理性能 (传统数据库的数倍乃至10倍)
- -- 同等性能要求情况下, 硬件成本降低
- -- 同时提供磁盘/内存数据库,软件成本降低
- -- 多年电信系统的经验,数据库稳定可靠(1秒钟的切换时间适合电信应用)
- -- 有竞争力的价格和合作方式
- -- 非常好的技术支持和开发支持

客户案例: IBM solidDB 支撑3千7百万的用户



- 路由: 指定SIP应用服务的重定向目标,如语音邮件系统,从某个用户的电话号码,通过SIP发送重定向目标信息至终端设备(如移动电话)
- 用户信息存取:收到来自HLR的新用户信息后,solidDB为SIP应用服务器提供用户信息快速存取服务
- **可便携号码:** 使得用户在不需要更换电话号码的情况下,在PSTN与IP 网络之间切换服务变成可能

- 3千7百万用户(每个城市)
- 20微秒的查询相应
- 24x7x365在线服务,上线后至今未出现异常和重启



Q&A



