

第九届中国数据库技术大会 DATABASE TECHNOLOGY CONFERENCE CHINA 2018

PostgreSQL 51风控系统背后的利器

张泽鹏







个人简介

- ➤ 2015年加入51信用卡
- > 担任架构师
- > 负责金融信贷相关系统
 - > 风控
 - > 信审
 - > 数据支持
 - > ·····







AGENDA

- > 风控业务概览
- > 风控系统概览
 - > 快照数据
 - > 维度数据
 - > 名单数据
 - > 任务调度



风控业务概览



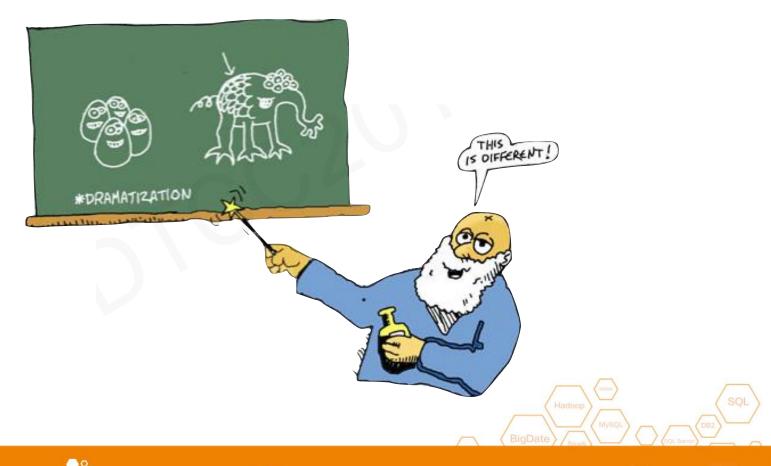


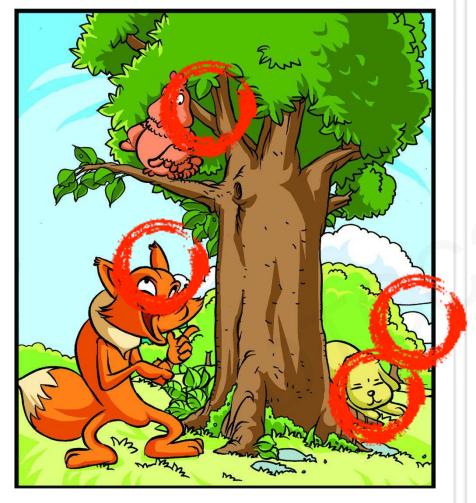


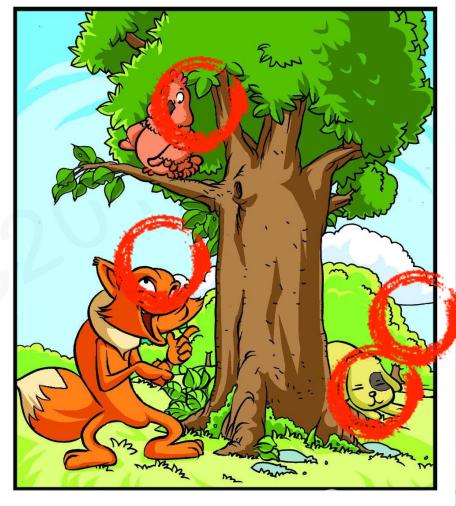




风控业务概览













举个例子

- > 符合以下条件的用户通过,否则拒绝:
 - > 男性客户: 年龄在22到55岁之间;
 - ➤ 女性客户: 年龄在18到65岁之间。

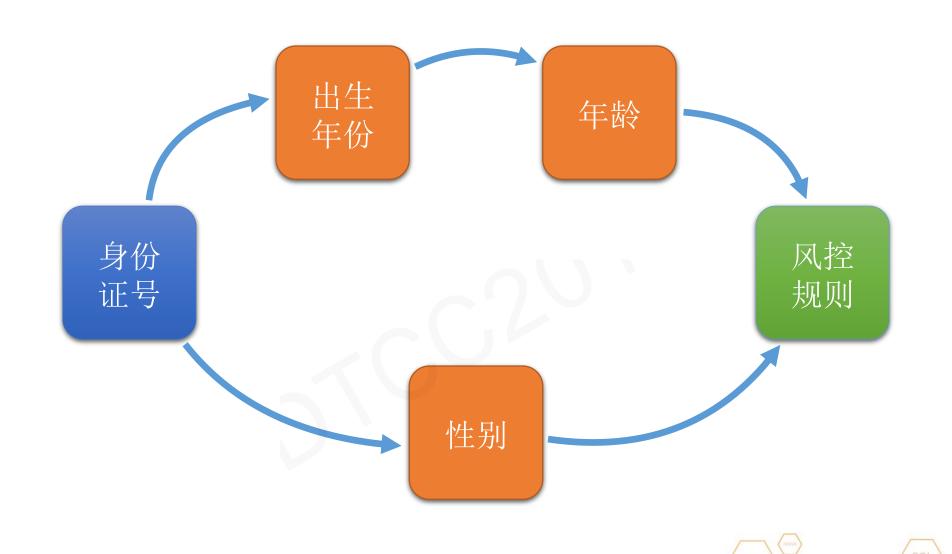














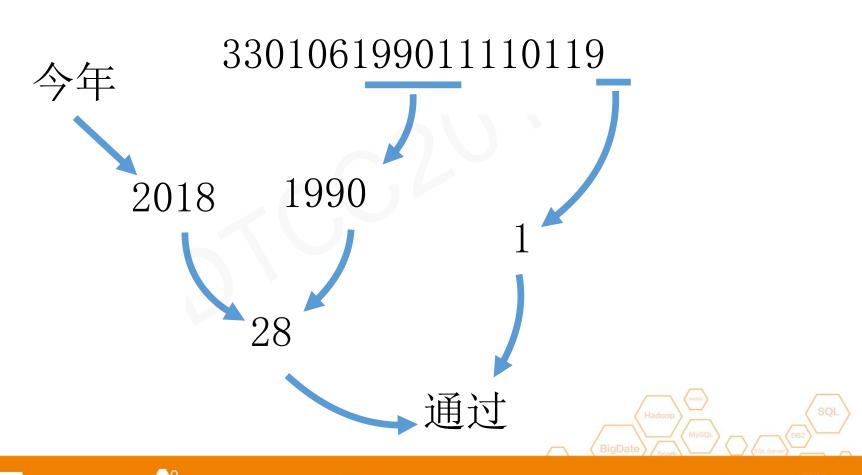






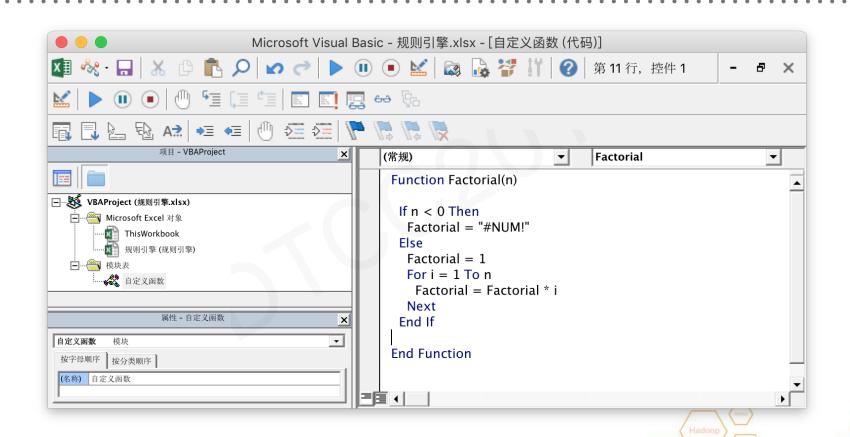


举个例子



● ● ●	□	工作簿2 数据 审阅 视图	Q~ 在工作表中搜索 △+ 共享 へ		
↑ 粘贴		12	▼ % 000		
YEAR $\ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \ \$					
	А	В	С		
1	名称	值	描述		
2	id_card	330106199011110119	身份证号		
3	birth_year	1990	出生年份:身份证7-10位		
4	age	28	年龄:当前年份-出生年份		
5	gender	1	性别:0-女;1-男		
	is_accept	=IF(OR(AND(B5 = 1, 22 <= B4, B4 <= 55), AND(B5 = 0,	是否接受:1通过;0拒绝 * 男性年龄22-55之间		
6		18 <= B4, B4 <= 65)), 1, 0)			
7					
≰ ▶ 编辑	▲ ▶ 工作表1 + 编辑 Ⅲ □ + 300				





清洗 特征 模型 规则 运算 任务调度 快照 存储 维度 名单







快照系统存储









● ● ● 开始	II 日 10 ▼ 05 ▼ 插入 页面布局 公式 1	工作簿2 数据 审阅 视图	Q × 在工作表中搜索 △→ 共享 へ		
粘贴	B I U T		↑ % 000		
YEAR $\frac{4}{v}$ X \checkmark f_X = IF(OR(AND(B5 = 1, 22 <= 84, 84 <= 55), AND(B5 = 0, 18 <= 84, 84 <= 65)), 1, 0)					
	Α	В	С		
1	名称	值	描述		
2	id_card	330106199011110119	身份证号		
3	birth_year	1990	出生年份:身份证7-10位		
4	age	28	年龄:当前年份-出生年份		
5	gender	1	性别:0-女;1-男		
		=IF(OR(AND(B5 = 1, 22 <=	是否接受:1通过;0拒绝		
	is_accept	B4, B4 \leq 55), AND(B5 = 0,	* 男性年龄22-55之间		
6		18 <= B4, B4 <= 65)), 1, 0)	* 女性年龄18-65之间		
7					
▲▶					
7710 124	Time Time Time Time Time Time Time Time				





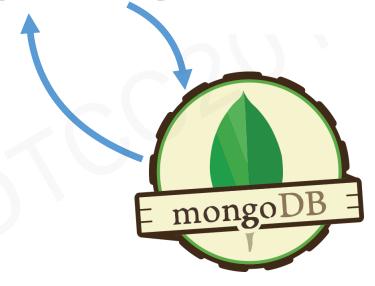
方案一: MONGODB

➤ 成也文档 { json}

> 败也文档

> NoSQL

> SAS





方案二: MYSQL

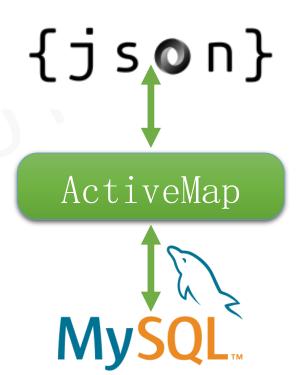
- ➤ inputs
- > features
 - > id
 - ➤ addresses
 - > feature_id
- > rules





方案二: MYSQL

- > 痛点
 - > 大表添加索引
 - > 大表新增字段



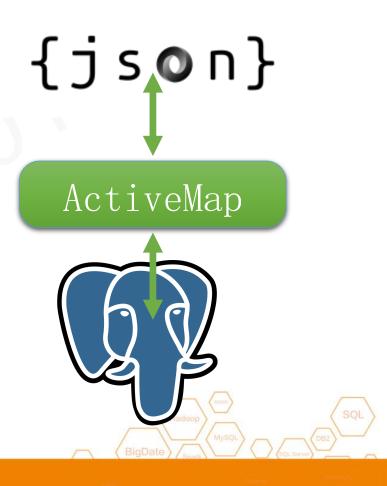








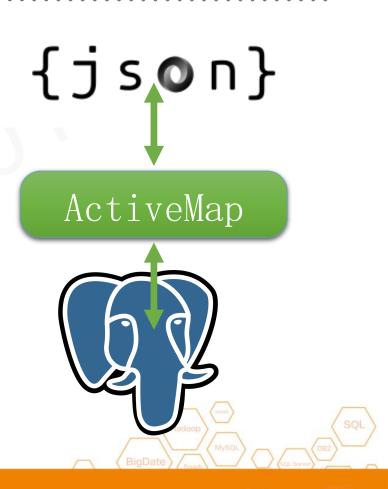
- > 解决
 - > 大表添加索引
 - > create index concurrently
 - > 并发构建索引
 - > 大表新增字段
 - > 无默认值瞬间完成





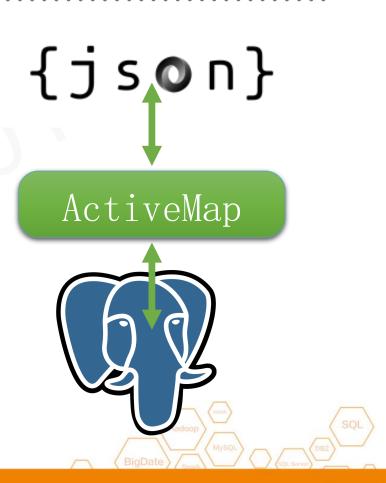


- ➤ 1分钟收到8000笔申请
- ➤ 每笔产生约20万记录
- ➤ 单事务最长超过20秒
- > 大量事务排队并超时
- ➤ TPS突破50000





- > 优化应用端任务调度
- > JSONB
- ➤ Hive中解析JSONB



维度数据存储









维度数据存储

贷前

额度授信

信用评级

用户

贷中

欺诈评级

自核规则

订单

贷后

贷后预警

分案策略

标的









组合爆炸

- > 维度
 - > orders
 - > users
- > 快照
 - ➤ inputs
 - > features
 - > rules



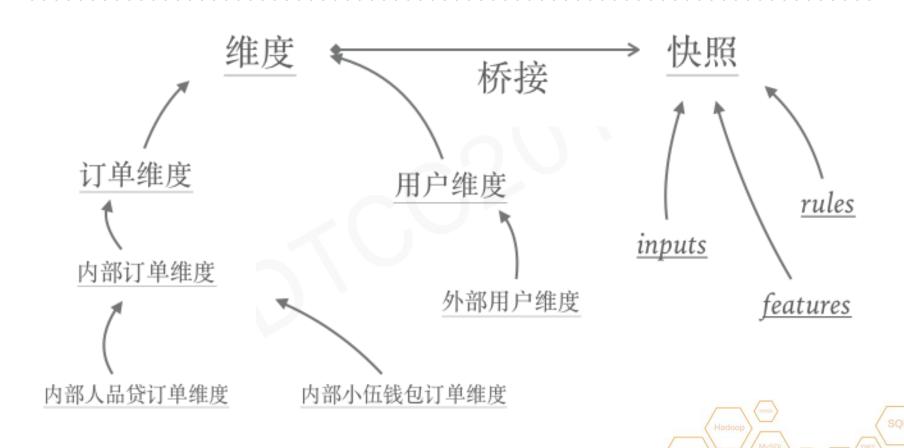
- ➤ orders_features
- ➤ orders_rules
- ➤ users_inputs
- ➤ users_features
- ➤ users_rules







桥接模式



方案一: 多表JOIN

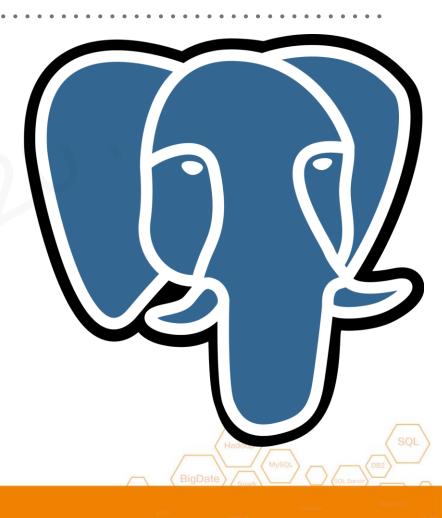
- > parents
 - > id
- > children
 - > parent_id
 - ➤ foo

- > 通过外键关联
- > 父表保存公共字 段
- ➤ 子表保存扩展字 段



方案二: POSTGRESQL继承表

- > 子表继承父表的字段
- > 父表可查询子表数据
- > 通过约束排除无关表
 - > constraint_exclusio
 n
- > 与父表共享一个序列



方案: POSTGRESQL继承表

- create table parents (id serial primary key, type int, name text);
- > create table children1 (primary key (id), check (type = 1)) inherits (parents);
- > create table children2 (primary key (id), check (type = 2)) inherits (parents);
- > select * from parents where type = 1;







名单系统存储









方案一: 资源文件

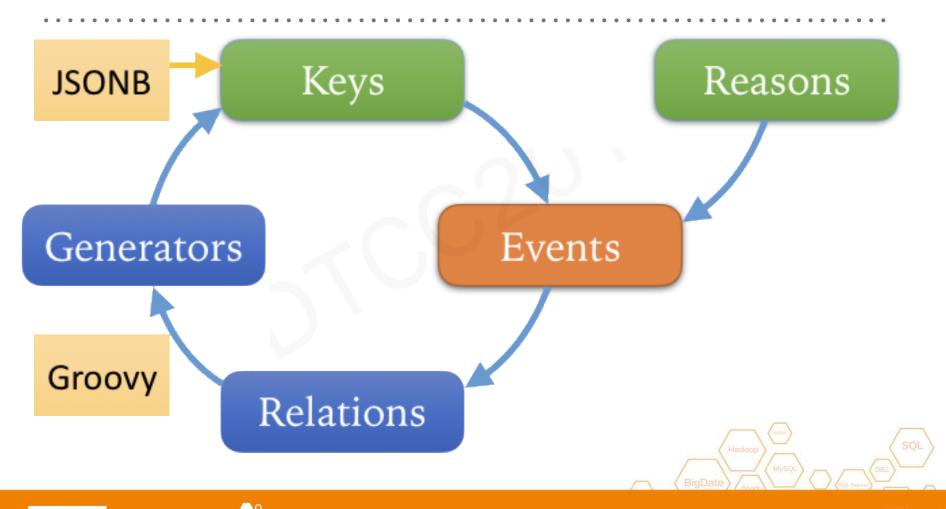
- ➤ 名单作为资源文件打包进每个Java项目中
- > 系统启动时将数据加载到内存
- ➤ 生成HashSet
- ➤ 查询=检查Key是否在集合中
- > 问题: 多个项目都在引用,维护困难



方案二: REDIS

- ➤ 将名单批量导入Redis集群
- ➤ 查询: 检查Key是否在Redis中
- > 新需求: 模糊查询功能
 - ➤ 假设<u>330106199011110119</u>在黑名单
 - ➤ 查询3301061990111*****返回"击中"







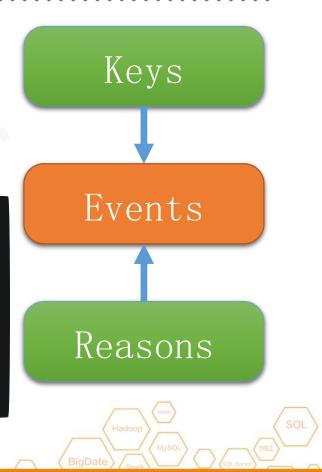


- ➤ 每次新增Groovy Generator时,需全量回溯 所有Events中的Keys,来生成新的Key
- ➤ 无法用COPY来批量导入Keys,因为衍生的 Key依赖应用端用Groovy生成,直接导入数 据库不会自动生成衍生Keys
- ➤ Groovy Generator性能不高



- > UDF
- > 表达式索引

```
create index on keys (id_card_mask(context));
select
from
  keys
where
  id_card_mask(context) = '3301061990111*****';
```



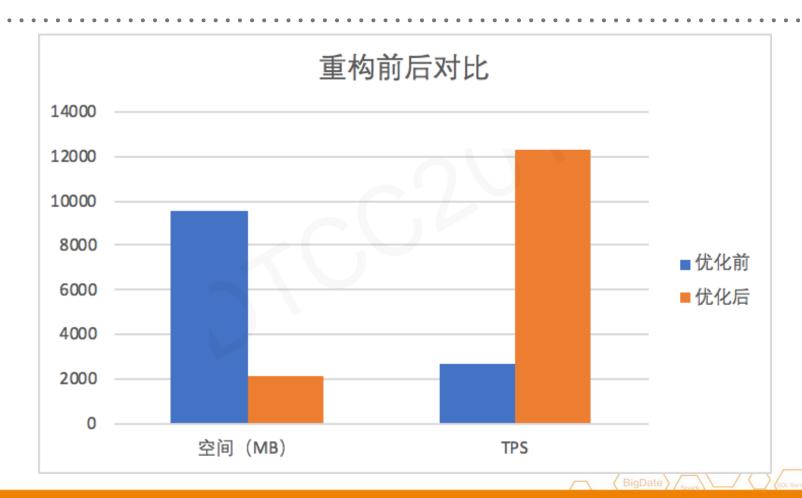








最终效果









任务调度系统



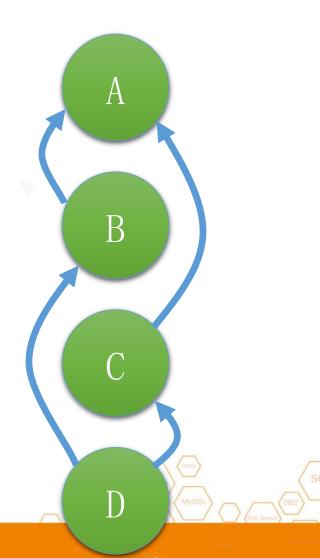






依赖关系

id	dep_id
D	C
D	В
C	A
В	A



方案一: POSTGRESQL多表JOIN

- > 每个任务对应一张任务队列表
- > 用status字段表示任务当前状态
 - ➤ submitted: 待处理
 - ➤ completed: 己完成
- ➤ 任务的依赖通过JOIN依赖任务的队列



queue_a	
id	status
1	submitted

queue_b	
id	status
1	submitted

queue_c		
id	status	
1	submitted	

queue_d	
id	status
1	submitted











方案一: 任务依赖的队列状态

任务名称	队列名称	依赖状态
A	queue_a	submitted
В	queue_a	completed
В	queue_b	submitted
С	queue_a	completed
С	queue_c	submitted
D	queue_b	completed
D	queue_c	completed
D	queue_d	submitted











- (A) select queue_a. id from queue_a where queu
 a atus =
 'submitted';
- (B) select queue_b. id from queue_b inner join queue on queue_b. id = queue_a. id where queue_b. status = ubmitted' and queue_a. status = 'completed';
- (C) select queue_c. id from queue_c inner join queue on
 queue_c. id = queue_a. id where queue_c. status dbmitted'
 and queue_a. status = 'completed';
- (D) select queue_d. id from queue_d inner join queue_b on queue_d. id = queue_b. id inner join queue_c on queue_d. id = queue_c. id where queue_d. status = 'submitted' queue_b. status = 'completed' and queue_c. status' completed';







queue_a	
id	status
1	completed

queue_b	
id	status
1	submitted

queue_c		
id	status	
1	submitted	

queue_d		
id	status	
1	submitted	











- (A) select queue_a.id from queue_a where queue_a tus = 'submitted';
- (B) select queue_b. id from queue_b inner join queue on queue_b. id = queue_a. id where queue_b. statu = abmitted and queue_a. status = 'completed';
- (C) select queue_c. id from queue_c inner join queue on
 queue_c. id = queue_a. id where queue_c. status = 'abmitted'
 and queue_a. status = 'completed';
- (D) select queue_d. id from queue_d inner join queue_b on queue_d. id = queue_b. id inner join queue_c on queue_c. id where queue_d. status = 'submitted' queue_b. status = 'completed' and queue_c. status' completed';







queue_a	
id	status
1	completed

queue_b	
id	status
1	completed

queue_c		
id	status	
1	completed	

queue_d	
id	status
1	submitted











- (A) select queue_a.id from queue_a where queue_a atus = 'submitted';
- (B) select queue_b. id from queue_b inner join queue_b. id = queue_a. id where queue_b. status abmitted' and queue_a. status = 'completed';
- (C) select queue_c.id from queue_c inner join queue on queue_c.id = queue_a.id where queue_c.status and queue_a.status = 'completed';
- (D) select queue_d. id from queue_d inner join queue_b on queue_d. id = queue_b. id inner join queue_c on quee_d. id = queue_c. id where queue_d. status = 'submitte queue_b. status = 'completed' and queue_c. status = 'completed';







queue_a		
id	status	
1	completed	

queue_b		
id	status	
1	completed	

queue_c		
id	status	
1	completed	

queue_d		
id	status	
1	completed	











方案一: POSTGRESQL多表JOIN

- > 原理简单: 任何关系型数据库都能实现
- ➤ 条件索引: 只索引待处理的任务 create index on queues (id) where status = 'submitted';



方案一: 问题

- ➤ 必须将 submitted 的队列表放在 inner join 最前面的位置
 - > 否则优化器无法正确选中
- ➤ 依赖膨胀: 超过40张表inner join
 - ➤ 查询性能下降,最长耗时730ms



- > 用两个数组字段取代原来任务队列表
 - > submits int[]
 - ➤ completes int[]
- > 数组字段创建GIN倒排索引



queues		
id	submits	completes
1	{A, B, C, D}	{}







- (A) select id from queues where sullits @> '{A}';
- (B) select id from queues where mits @> '{B}' and completes @> '{A}
- (C) select id from queues where whits @> '{C}' and completes @> '{A}
- (D) select id from queues where what ts @> '{D}' and completes @> '{B, };







queues		
id	submits	completes
1	{B, C, D}	$\{A\}$







- (A) select id from queues where @> '{A}':
- (B) select id from queues where submits @> '{B}' and completes @> '{A}
- (C) select id from queues where subrits @> '{C}' and completes @> '{A}'
- (D) select id from queues where submits @> '{D}' and completes @> '{B,







queues		
id	submits	completes
1	$\{\mathbf{D}\}$	{A, B, C}







- (A) select id from queues where
 @> '{A}';
- (B) select id from queues where mits @> '{B}' and completes @> '{A}
- (C) select id from queues where what is @> '{C}' and completes @> '{A}
- (D) select id from queues where sub its @> '{D}' and completes @> '{B C ;



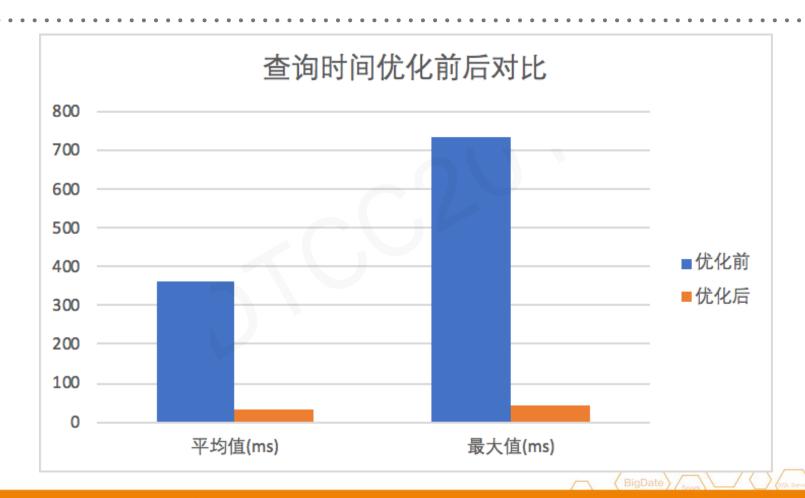
queues		
id	submits	completes
1	{}	{A, B, C, D}







最终效果





总结











POSTGRESQL的独孤九剑

- 1. 瞬间添加无默认值新列
- 2. 并发创建索引
- 3. JSONB类型支持
- 4. 继承表
- 5. 条件索引

- 6. UDF
- 7. 表达式索引
- 8. 数组类型
- 9. 倒排索引







THANKS SQL BigDate









讲师申请

联系电话(微信号): 18612470168

关注"ITPUB"更多 技术干货等你来拿~

与百度外卖、京东、魅族等先后合作系列分享活动





让学习更简单

微学堂是以ChinaUnix、ITPUB所组建的微信群为载体,定期邀请嘉宾对热点话题、技术难题、新产品发布等进行移动端的在线直播活动。

截至目前,累计举办活动期数60+,参与人次40000+。

◯ ITPUB学院

ITPUB学院是盛拓传媒IT168企业事业部(ITPUB)旗下 企业级在线学习咨询平台 历经18年技术社区平台发展 汇聚5000万技术用户 紧随企业一线IT技术需求 打造全方式技术培训与技术咨询服务 提供包括企业应用方案培训咨询(包括企业内训) 个人实战技能培训(包括认证培训) 在内的全方位IT技术培训咨询服务

ITPUB学院讲师均来自于企业
一些工程师、架构师、技术经理和CTO
大会演讲专家1800+
社区版主和博客专家500+

培训特色

无限次免费播放 随时随地在线观看 碎片化时间集中学习 聚焦知识点详细解读 讲师在线答疑 强大的技术人脉圈

八大课程体系

基础架构设计与建设 大数据平台 应用架构设计与开发 系统运维与数据库 传统企业数字化转型 人工智能 区块链 移动开发与SEO



联系我们

联系人: 黄老师

电 话: 010-59127187 邮 箱: edu@itpub.net 网 址: edu.itpub.net

培训微信号: 18500940168