

# 基于PostgreSQL 构建灵活的表单系统

刘立兼 上海云贝网络科技有限公司





## 常见表单系统的数据结构

















## 班牛数据现状

### • 企业用户

- 1. 用户数量: 5W
- 2. 数据量: 20亿
- 3. 平均每日持续使用: 11.5小时

### • 数据能力

- 1. 表单组件在电商领域同类产品中最丰富
- 2. 所有TP类操作的平均响应时间: < 50ms
- 3. 所有AP类操作的平均响应时间: < 2s





### 表单系统对数据能力的要求

### • 丰富的组件:

需要不断跟据业务需求开发新组件,对扩展性要求极高

### · 高效的OLTP性能:

日常的高频操作对于一般的增删改查性能有很高的要求

### · 一定的OLAP能力:

表单中累计的登记信息具有业务指导性,所以AP的能力也不能少





## 丰富的组件

电商组件			
<b>厚</b> 购物车	三 店舗	工 买家旺旺	工 订单号
工发货物流单号			
基础组件			
国 优先级	<b>国 多行文本</b>	○ 评分	● 单选
☑ 多选	□ 单行文本	□ 数值	1 日期
昔 日期区间	❷ 附件	❷ 图片	□ 联动组件
业务组件			
三, 群成员	三、下拉菜单	工 手机号码	□ 邮箱
1 编号	□ 银行卡号	□ 金额	1 地址
三 多执行人			





### 组件即模型

- 基础类型: 与数据库类型差不多
  - 单行文本,数值,日期,金额,编号,优先级……
- *复合类型:由多种基础类型复合* 订单号,物流单号,买家旺旺……
- *有限选项型:从有限集合中选择一或多* 单选,多选,下拉菜单,联动组件,购物车……
- 无限递增型: 在一条记录中可以无限增加 附件, 图片……





## 高效的OLTP性能

- 目前我们客户中最大的一张表单如下:
  - 1. 25列(组件)
  - 2. 5千万行记录
  - 3. 数据表大小达到80GB
- 我们系统提供如下功能:
  - 1. 所有列(组件)不仅可以单独查询,还可以自由组合查询
  - 2. 复杂列(组件)不仅可以整体查询,还可以按具体子维度查询
  - 3. 大部分列(组件)可以支持排序查询





## 单独查询

• 基础数值类型的=<>><查询

使用not null btree索引

• 基础字符类型的模糊查询

使用not null trgm\_gin索引,或使用结巴分词 + 全文索引

• 集合元素的包含查询

使用intarray类型的not null gin索引,或仅仅使用btree的=操作符

• 有限集合元素的数值比较查询

行列转换 + not null btree索引(DDL依赖),或使用jsonb类型 + 函数索引(部分场景)

• 无限集合元素的数值比较查询

外置索引,pg内部无解





### 组合查询 (带limit)

#### • 所有查询列的选择性均很高

执行计划会挑选择性最高的几列(大致1~3)分别bitmap index scan后做bitmap and,去获得一个很小的中间结果集,然后在bitmap heap scan的时候去filter其他条件。很小的中间结果集保证了filter其他条件的行数不会很多,所以整体性能是有保障的。

#### • 所有查询列的选择性均很低

由于选择性均很低,很容易扫描到符合条件记录,所以列执行计划会倾向于执行顺序扫描。顺序扫描对磁盘非常有利,性能是有保障的。

#### • 查询列的选择性有高有低

如果有多列有较高的选择性,执行计划会对他们bitmap index scan后做bitmap and,来得到一个更小的中间结果集,然后在bitmap heap scan的时候去filter选择性低的列的条件。由于选择性低的列很容易filter到,所以整体性能是不错的。

如果有一列选择性特别高,执行计划就会直接对他进行index scan,然后在tuple中filter其他条件。这个策略一般性能更高。





## 子维度查询

#### • 方法1:

通过行列转换将复杂组件的每一个子维度都存入列中,就可以实现子维度的查询。但是这种方法存在对DDL的依赖,存在DDL可能产生的性能风险。

比如:

在行数很多的表中插入一个带默认值的列,造成长时间锁表插入过多带默认值的列,造成表的尺寸快速增大

#### · 方法2:

利用json类型 + 函数索引,可以实现子维度的单独查询。但是这种方法会因为json的统计信息不准,从而造成执行计划的潜在风险。





## 排序查询

#### • 排序列与其他查询列的选择性均很高

执行计划就会直接对排序列进行index scan,然后在tuple中filter其他条件。由于利用了索引的天然有序性,所以无需再排序。虽然其他条件的选择性 很高会造成filter的行数比较多,但是由于中间结果集很小,所以总体上filter的行数也不会多。整体性能是有保证的。

#### • 排序列与其他查询列的选择性均很低

如果带limit,那么执行计划会对排序列进行index scan,然后在tuple中filter其他条件。limit可以使得index scan无需扫描所有满足条件的记录,外加其他列的低选择性使得filter的命中率很高,所以整体性能是不错的。

如果不带limit,由于选择性均很低,所以列执行计划会倾向于执行顺序扫描。获得所有满足条件的记录后进行sort。结果集大的情况下无论是顺序扫描还是在磁盘上sort性能均不会很好。如果结果集不大,那性能还行。在我们的系统中不存在不带limit(或游标)的查询,所以这种情况不存在我们的系统中。

#### • 排序列的选择性很高,其他查询列的选择性很低

执行计划就会直接对排序列进行index scan,然后在tuple中filter其他条件。由于利用了索引的天然有序性,所以无需再排序。并且高选择性意味着中间结果集很小,所以filter的行数也不会多。整体性能是很高的。

#### • 排序列的选择性很低,其他查询列的选择性很高

执行计划会对选择性高的列做bitmap index scan,然后做bitmap and,来得到一个更小的中间结果集,然后在bitmap heap scan的时候去filter选择性低的排序列,最后再通过top-N sort (带limit) 或 quick sort (结果集不大)在内存中进行排序。由于中间结果集的大小有限,无论是filter还是sort都不会消耗太多时间与资源,所以整体性能是不错的。





## 槽点

- btree\_gin索引不支持范围操作符
  - 阻碍了想要利用gin的posting list/tree特性来缩小btree的体积的愿望
- 1tree类型的统计信息是hardcoding
  - 1tree类型理论上完全可以提供类似数组类型的统计信息, 但是却没有做
- json类型的统计信息也是hardcoding
  - 虽然json理论上没办法自动统计,但至少应该提供指定key的统计设置
- pg\_trgm插件没有很好的处理热词问题
  - 应该提供自动选择低频分词+heap scan过滤高频词的策略
- pg\_hint插件没有提供指定预测行数的方法
  - 目前只提供join场景下的指定预测行数方法,没有提供一般场景下的
- bitmap index scan无法支持limit
  - 只有在bitmap heap scan的时候才能支持limit,这对于低选择性的gin索引列很不利
- join场景下CBO有时会失效
  - 在有些join场景下,明明index scan的成本更低,执行计划却会选择seq scan,只能手动控制





## 一定的OLAP能力

### • 背景:

- 1. 大部分客户的表单大小都在2GB以下
- 2. 不存在特别复杂的计算类统计功能
- 3. 没有跨表单的关联统计功能

### • 解法:

- 1. Parallel scan可以提高QD, 充分发挥磁盘性能
- 2. 对于任何有限集合信息,使用id代替而不是内容,减少表体积
- 3. 物化视图可以从原表中抽取统计相关列,减少扫描数据量
- 4. 多写数据,一份用于查询,一份用于统计



### 槽点

- •目前9.6版本仅支持顺序扫描的并行,这对于写入数据有更高的要求。
- •目前的并行顺序扫描的worker数预计非常不准,还不如基于表的 大小手动指定worker数
- •未来10版本中,虽然Bitmap heap scan支持并行,但Bitmap index scan却不支持并行
- 未来10版本中, 虽然fdw可以支持下推, 但不支持分区表的下推





## 感谢

### PostgreSQL帮我们实现了

- 不亚于Nosq1的灵活性和扩展性
- 极其强大的组合查询能力
- 压榨磁盘般的并发统计能力
- 高效的关联查询能力
- 齐全的外部数据源连接与导入能力

• • • • •

以及与各位齐聚一堂



## 最后

祝贺PostgreSQL分会的成立,大象一定会越来越好。