需求分析

这里的短域名服务,我理解为是将长URL地址(域名[服务名[请求参数]]),经过转码,变为长度最大为8个字符的字符串,并且能够反向获取原始URL地址。

关键点一:如何判定接收的URL地址已经在数据库存在记录?

计算URL字符串哈希值,用哈希值在数据库查询,建立索引,没有数据表示不存在,如果有数据,用 URL对结果集进行过滤匹配,如果没有匹配数据说明都是哈希冲突的记录,针对哈希冲突的数据,在进 行转码字符串时用哈希加序号的方式生成短链接key。

关键点二:如何生成编码,如何转成字符串?

考虑第一点时,计算了URL哈希值,这里可以继续用这个哈希值作为编码,然后转成62进制字符串,6位的62进制字符串可以表示568亿条数据。

针对哈希冲突的数据,可以在6位62进制字符串基础上增加1-2位计数字符。

关键点三: 反向获取原始URL地址时, 快速判定是否存在以及缓存处理

接收短链接key参数,先查询缓存中短链接key对应的原始URL有没有数据,如果没有再查询数据库,然后缓存结果。扩展方案可以在查询之前先用布隆过滤器检查,判定不存在的直接缓存空结果。

系统设计

采用前后端分离模式开发,前端基于Vue框架做一个API调用客户端,后端Spring Boot应用。

数据库

使用MySql数据库, sql脚本如下:

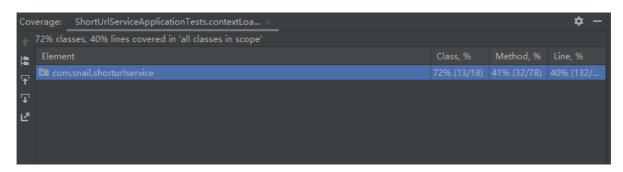
缓存

Redis缓存,短链接字符串做key,原始url做value。过期删除策略代码里使用的时缓存60秒,每次访问有效数据key时延长60秒。淘汰策略使用volatile-lfu,从所有配置了过期时间的键中驱逐使用频率最少的键。

算法

转码算法使用32位的murmur3非加密哈希算法计算出哈希值,然后将哈希值转为6位62进制的字符串表示。针对哈希冲突数据,用计数序号转换为62进制字符串后追加到6位哈希字符串后边,组成最终的短链接key。

单元测试覆盖率



扩展方案

算法优化

增加缓存,将最近提交频率高的URL缓存起来,减少生成短链接时查询数据库的压力。增加布隆过滤器,对不存在的数据进行快速响应。

分布式锁

随数据量扩大,多线程或多服务出现同一个哈希冲突的数据时,可以考虑使用分布式锁,避免出现数据入库失败,返回给调用方错误信息。

数据库扩展

分库分表,可以拿哈希值字段作为分库分表的字段。

定期清理过期数据

增加统计分析功能,统计数据的访问频率,定时任务对长期不被访问的数据进行删除淘汰。