

数据结构课程设计

- 1. Hot-Dump Statistics Database
- 2. File based K-V Database

开始之前

- 一个项目 3-5 人，代码独立完成
 - 可以：沟通算法、实现思路、提供测试用例
 - 不可以：拷贝代码 (也无法从网上找到代码)
 - 每周需投入 1~2 小时小组讨论，及 6~10 小时个人学习、实践的时间
- 如何开展：
 - 确定 Stage X 完成计划，每周选一天中午周例会，检查 Checklist 上已完成和未完成部分，分享遇到的问题 and 解决思路，组织 Code Review (可选)
 - Github 建立个人项目，每周至少 Push 一次代码 (要学会用 git)
 - 验收方式：测试用例 + Code Review

开始之前



Google C++ 编码规范



百度一下

网页 资讯 视频 图片 知道 文库 贴吧 采购 地图 更多»

百度为您找到相关结果约23,900,000个

搜索工具

[Google的C++代码规范 - CSDN博客](#)



2017年12月29日 - **编程规范**,没有之一,建议广大国内外it研究使用。“
google c++ style guide是一份不错的**c++**编码指南,下面是一张比较全面的说明图,可以在短时间内快速掌握规范的...

© CSDN技术社区 - 百度快照

[Google C++编程规范 \(中文版\) - Hhrock的博客 - CSDN博客](#)

2018年9月4日 - 1414 **googlec++styleguide**是一份不错的**c++**编码指南,我制作了一张比较全面的说明图,可以在短时间内快速掌握**规范**的重点内容。不过**规范**毕竟是人定的,记得...

© CSDN技术社区 - 百度快照

[Google C++ 编码规范 - 神马小猿 - 博客园](#)

2018年5月30日 - 刚刚看到一位博主的文章分享**Google C++ 编码规范** 本人做一下记录,方便以后学习。。 中文在线版本地址: <http://zh-google-styleguide.readthedocs.io/e...>

<https://www.cnblogs.com/lsmhom...> - 百度快照

[Google C++编码规范 - lilei9110 - 博客园](#)

2017年12月2日 - **Google C++编码规范** <http://zh-google-styleguide.readthedocs.io/en/latest/google-cpp-styleguide/contents/> posted @ 2017-12-02 16:38 lilei9110 ...

<https://www.cnblogs.com/lilei9...> - 百度快照

课题一

Hot-Dump Statistics Database

Statistics Database

- 《写给新人的数据库指南》：
 - <https://zhuanlan.zhihu.com/p/25120684>
- 分析型数据库：
 - OLTP / OLAP 的概念
 - 列分为维度 (dimension) 和指标 (measure) 两种，所有分析都是在查询符合条件的维度下的聚合 (aggregation) 结果
 - 《用户行为数据分析》一文，以 天池 某数据集为例，介绍了一种典型的分析场景——用户行为分析 下，分析型数据库的应用案例
 - <https://zhuanlan.zhihu.com/p/81012119>

Statistics Database

- 我们要做的分析型数据库：
 - 只支持 int 类型
 - 只支持 SUM 型聚合；
 - 只支持 插入 操作；
 - 支持 Primary Key 和 Index；
 - 单表能存储数十列 x 千万行级别数据；
 - 支持通过（简化的）SQL 进行数据库表定义和操作

Statistics Database

- Stage1: 实现基于二进制文件的分析型数据库, 支持数据插入、查询;
- Stage2: 维护 PrimaryKey, 实现 Hot-Dump 过程; 实现按条件查询及查询结果聚合、排序
- Stage3: 实现 SQL 交互, 通过 SQL 定义表结构、操作数据表 (插入、查询、JOIN)
- Stage4:
 - 实现单表多 Index 支持; 实现多副本支持;
 - 实现 行列 (Row-Block) 混合式存储及数据压缩;

Stage1

- 64位系统中，int 类型定长 8 字节，一行的长度为列数 x sizeof(int)

	A	B	C	D
1	userid	adid	show	clicks
2	1001	20100	32	8
3	1001	20105	28	4
4	1002	21010	402	34
5				



表定义:

userid,adid,show,clicks

二进制数据文件 (8字节*4列*3行=96字节) :

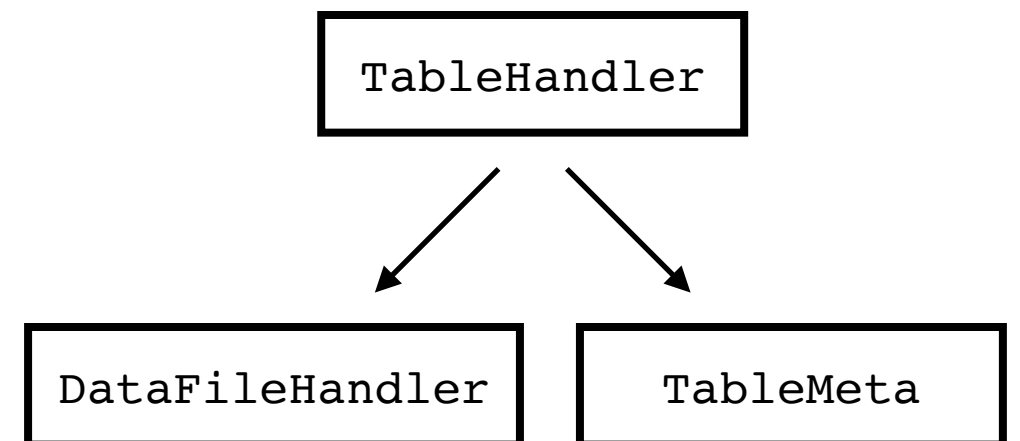
0x3E9 | 0x4E84 | 0x20 | 0x8 |
0x3E9 | 0x4E89 | 0x1C | 0x4 |
0x3EA | 0x5212 | 0x192 | 0x22

Stage1

- 二进制文件基本操作：
 - 学习 C/C++ 读写二进制文件
 - 实现 API 1.1.1: `DataFileHandler::open()`
 - 逻辑：若文件存在，则打开文件；若文件不存在，则创建文件
 - 实现 API 1.1.2: `DataFileHandler::append()`
 - 每次插入的新数据，Append 在文件末尾，避免对文件随机读写，提高性能
 - 实现 API 1.1.3: `DataFileHandler::read_line()`
 - 从指定行数开始读取一行数据，返回二进制信息 `int*`
 - 优化：使用预读技术，每次读入 4K 的 block

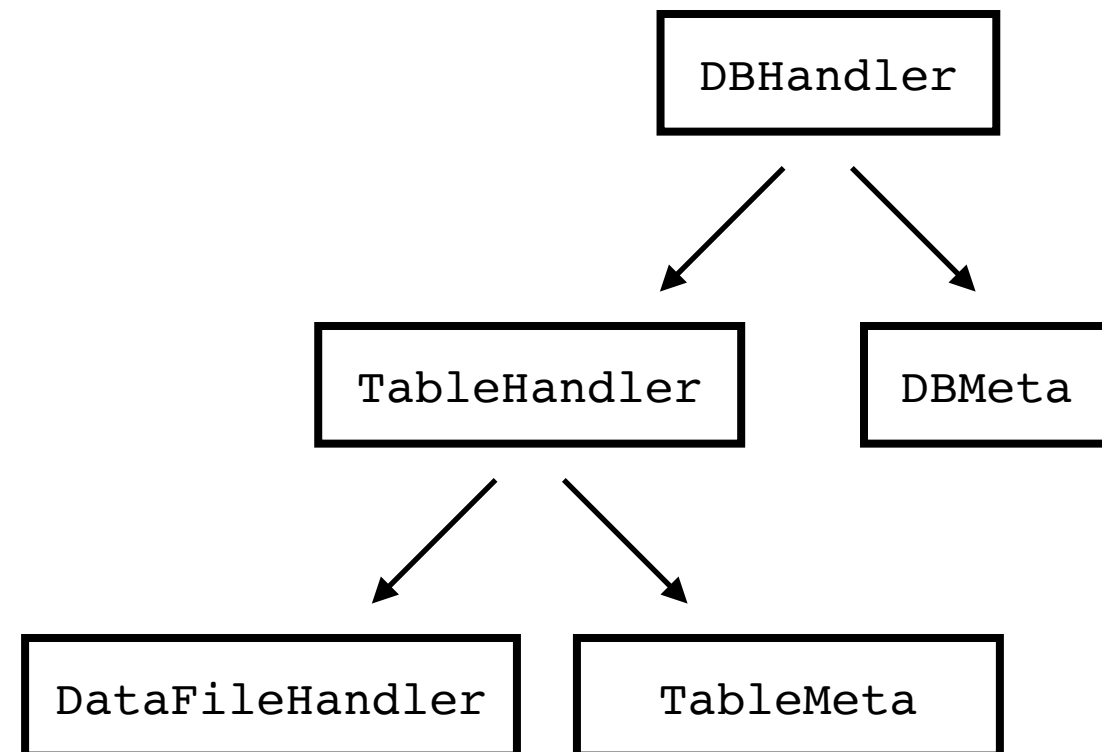
Stage1

- 表的元数据管理
 - 实现 API 1.2.1: `TableMeta::TableMeta()`
 - 根据表的元数据创建对象，元数据包括：表名、列名、主键、表文件存储路径等
 - 实现 API 1.2.2: `TableMeta::save()/load()`
 - 将元数据存储在文件中 / 从文件中加载元数据
- 表的创建、打开与删除：
 - 实现 API 1.3.1: `TableHandler::create`
 - 实现 API 1.3.2: `TableHandler::open`
 - 实现 API 1.3.3: `TableHandler::drop`



Stage1

- 数据库的元数据管理
 - 实现 API 1.4.1: `DBMeta::DBMeta()`
 - 根据数据库的元数据创建对象, 元数据包括: 数据库存储路径等
 - 实现 API 1.4.2: `DBMeta::save()/load()`
 - 将元数据存储到文件中 / 从文件中加载元数据
- 数据库的初始化、打开与删除:
 - 实现 API 1.5.1: `DBHandler::create()`
 - 实现 API 1.5.2: `DBHandler::open()`
 - 实现 API 1.5.3: `DBHandler::drop()`



Stage1

- 表的插入
 - 只在表的末尾追加写入 (append)
 - 实现对象 TableRow, 描述一行数据:
 - 实现 API 1.6.1 `TableRow::TableRow()`
 - 实现 API 1.6.2 `TableRow::write()` 将一行数据序列化为二进制数据, 并通过 `DataFileHandler` 写入文件
- 表的查询
 - 通过 TableRow 对象描述一行数据:
 - 实现 API 1.6.3 `TableRow::read()` 通过 `DataHandler` 对象从二进制文件中读取一行数据, 并反序列化
 - 实现 API 1.6.4 `TableRow::get_column()` 根据列名获取数据

Stage1

- 总结：
 - 了解关系数据库的定义，分析型数据库的特点
 - 熟悉基本的文件操作
 - 搭起了数据库访问、管理的底层架构

Stage2

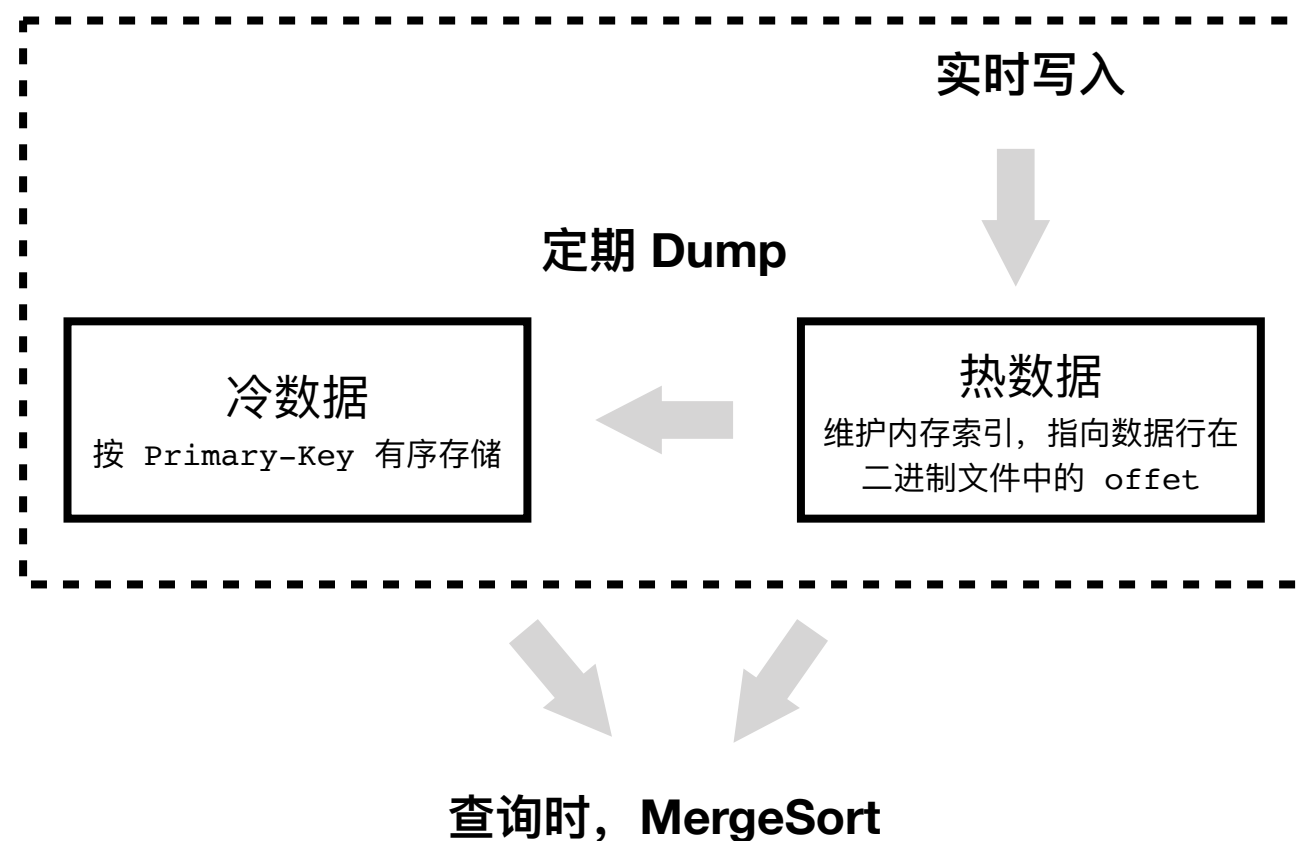
- 任务一：从经典数据库 MySQL 中学习 Primary-Key / Index 的概念
 - Primary-Key 和 Index 的区别？
 - 多级 Index 的原理和使用方法？
 - 不同存储引擎（MyISAM/InnoDB）的 Index 是如何实现的？
 - Hash/B+Tree 的索引各自的特点？

Stage2

- 任务二：通过 Hot-Dump 维护 Primary-Key
 - Primary-Key 特点：有序性、唯一性
 - （思考）如何实现有序性？
 - 方案一：数据使用 AVLTree、R-B Tree 等方案存储在内存中：
 - 优点：插入、查询性能高
 - 缺点：存储量受内存大小限制；机器故障时数据丢失；
 - 方案二：数据按写入顺序存储，增加内存索引，通过索引有序遍历、快速查找 Primary-Key
 - 优点：插入、查询性能较高，存储量不受内存大小限制
 - 缺点：索引的大小受内存限制；系统启动时需耗时载入索引；**批量按序查询时，对物理文件产生大量随机读**
 - 方案三：数据文件在物理存储时就按 Primary-Key 排序
 - 优点：查询性能高，不受内存大小影响
 - 缺点：无法实时维护物理文件有序

Stage2

- 任务二：通过 Hot-Dump 维护 Primary-Key
 - Hot-Dump 机制，融合方案一和方案二
 - 热数据使用方案一，保证数据写入实时性
 - 冷数据使用方案三，保证系统可靠性和查询性能
 - 冷、热可按 写入数据量 或 写入时间 划分；使用单独线程，定期将热数据（方案一）转换成冷数据（方案三），这个过程即 Hot-Dump
 - 查询时，分别查询热数据和冷数据，对结果进行归并排序（外部排序）



Stage2

- 任务二：通过 Hot-Dump 维护 Primary-Key
 - 热数据：方案一（的改进）
 - 在内存中，使用 AVLTree / R-B Tree 存储数据，树的 Key 为 Primary-Key，叶子中存储完整数据行
 - 对于新的 Primary-Key，直接插入树中
 - 已存在的 Primary-Key，对 Measure 进行 SUM 聚合
 - 使用 Log 文件（二进制）记录插入的数据
 - 保证机器故障时，已插入数据不丢失；故障后，遍历读取 Log 文件，恢复热数据；
 - 插入时，先写入 Log 文件，再更新内存中的 Tree（为什么？）
 - 实现 DataHot 对象维护热数据：
 - API 2.1.1 DataHot::DataIndex()
 - API 2.1.2 DataHot::load() 从 Log 文件中载入热数据
 - API 2.1.3 DataHot::insert() 插入数据
 - API 2.1.4 DataHot::begin() / end() 遍历热数据的迭代器
 - API 2.1.5 DataHot::find() 按 Primary-Key 查找数据

Stage2

- 任务二：通过 Hot-Dump 维护 Primary-Key
 - 冷数据：方案三
 - 在磁盘中，按 Primary-Key 有序存储
 - 实现 DataCold 对象
 - API 2.2.1 DataCold::DataCold()
 - API 2.2.2 DataCold::load()
 - API 2.2.3 DataCold::insert()
 - API 2.2.4 DataCold::begin() / end()
 - API 2.2.5 DataCold::find()

Stage2

- 任务二：通过 Hot-Dump 维护 Primary-Key
 - 数据查询：
 - 从热数据、冷数据中分别查询结果，并进行归并排序（外部排序）
 - Hot-Dump
 - 定期将热数据转换为冷数据
 - 思考：
 - 转换触发机制如何设计？考虑转换效率和写入速度？
 - **难点：转换过程需使用独立线程，转换过程中如果机器故障，如何处理？**
 - 实现 API 2.3 HotDump

Stage2

- 任务三：实现按条件过滤查询
 - 查询条件筛选
 - 限制：查询条件不支持 column 表达式四则计算，仅包含 &、|、>、>=、=、<、<= 和 ()
 - 思考：如何用程序描述一组查询条件？ (A & (B | C)) | D
 - 实现一个对象，描述查询条件，输入是一行数据 TableRow，输出是 True/False
 - 实现 API 2.4.1 CondFilter::CondFilter()
 - 实现 API 2.4.2 CondTool::filter()

Stage2

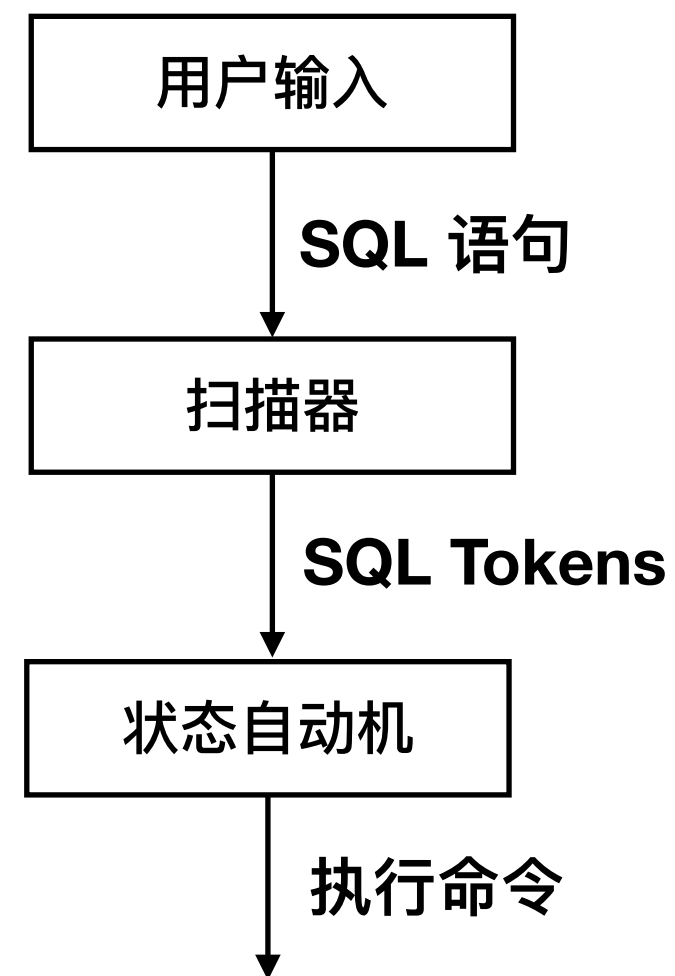
- 任务四：实现查询结果聚合与排序
 - 查询结果聚合
 - 把 Primary-Key 相同的行合并起来
 - TableRow 实现：
 - 实现 API 1.6.5 `TableRow::equal()`，判断两个 Row 的 Primary-Key 是否相等
 - 实现 API 1.6.6 `TableRow::agg()`，将两个 Row 的指标（Measure）聚合起来，仅支持 SUM()，可扩展包括 MAX、MIN、MEAN 等
 - 查询结果排序
 - TableRow 实现：
 - 实现 API 1.6.7 `TableRow::compare()`，根据传入的 column 比较两个 Row

Stage2

- 总结：
 - 实现了分析型数据库的完整功能
 - 思考：系统设计、实现过程中，哪些地方需要考虑性能和稳定性？
 - 思考：如何对系统进行测试？

Stage3

- Stage3: 基于（简化的）SQL 的前端
 - 了解编译的基本原理和流程
 - 扫描器的作用与实现
 - 基于有限状态自动机实现简单的词法分析器
 - 解析 SQL，并实现：
 - CREATE / DROP: 创建、删除数据库表
 - DESCRIBE: 显示数据库表定义
 - INSERT: 数据插入、Hot-Dump 触发
 - SELECT: 实现条件查询、实现 JOIN



Stage3

- Stage3: 基于（简化的）SQL 的前端

- 扫描器的作用与实现:

- 关键字: SELECT、FROM、WHERE、OR、AND、...

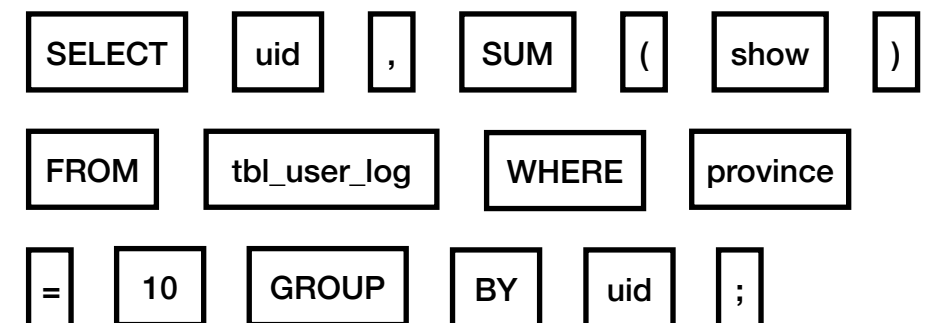
- 标识符: [a-zA-Z] 开头, 包含 [a-zA-Z0-9_]

- 数字

- 运算符: =, >, <, >=, <=

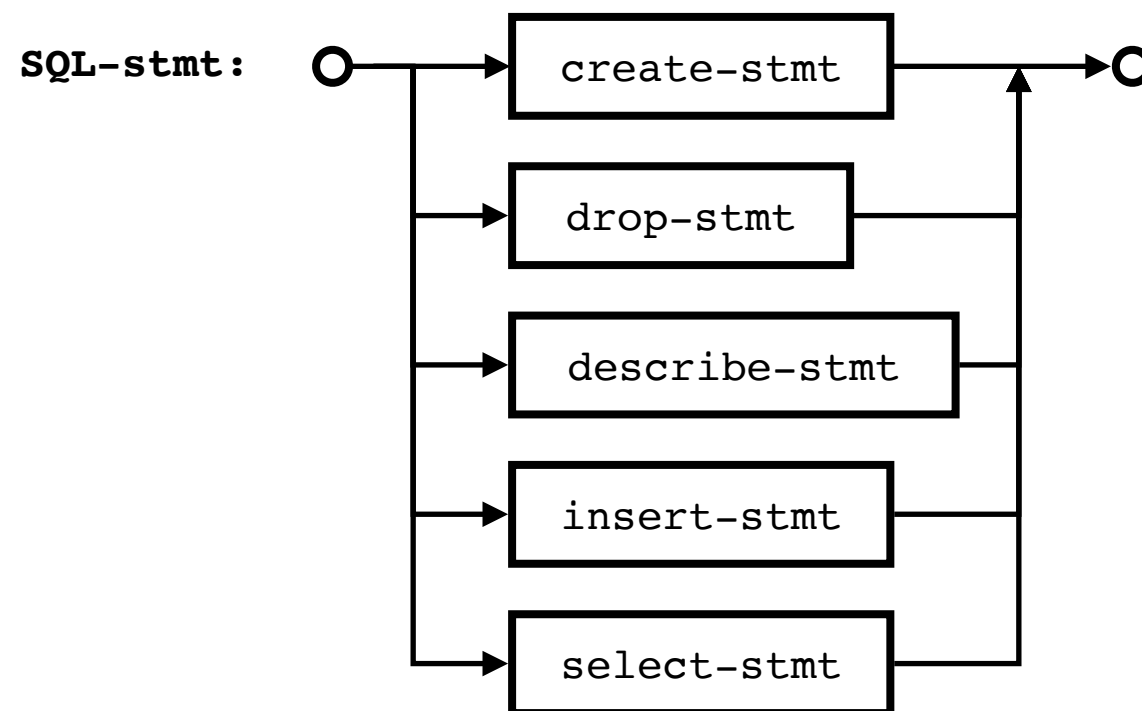
- 分隔符: \, (,)

```
SELECT uid, SUM(show)
FROM tbl_user_log
WHERE province=10
GROUP BY uid;
```



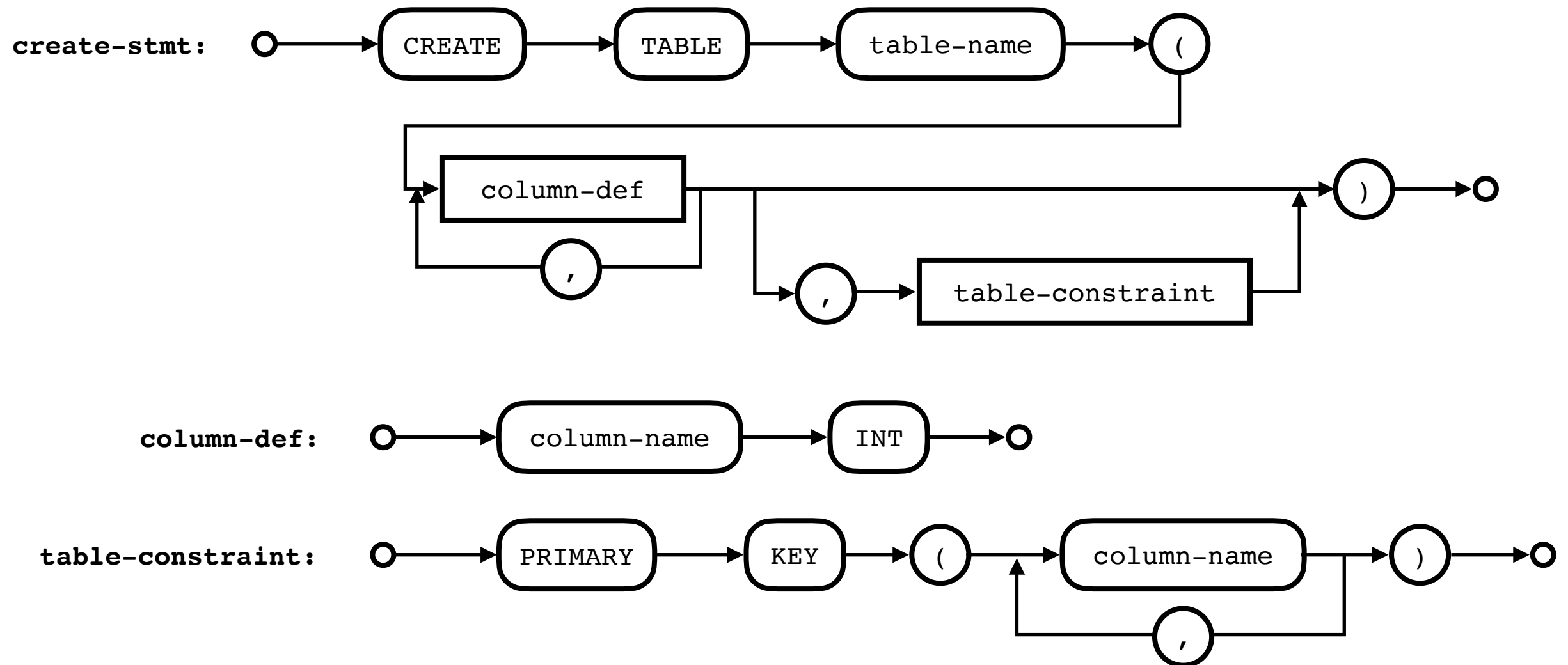
Stage3

- Stage3: 基于（简化的）SQL 的前端
 - 使用 有限状态自动机（DFA）分析 SQL 语句
 - 需自己设计状态机的转移过程，并实现。下面是一个参考



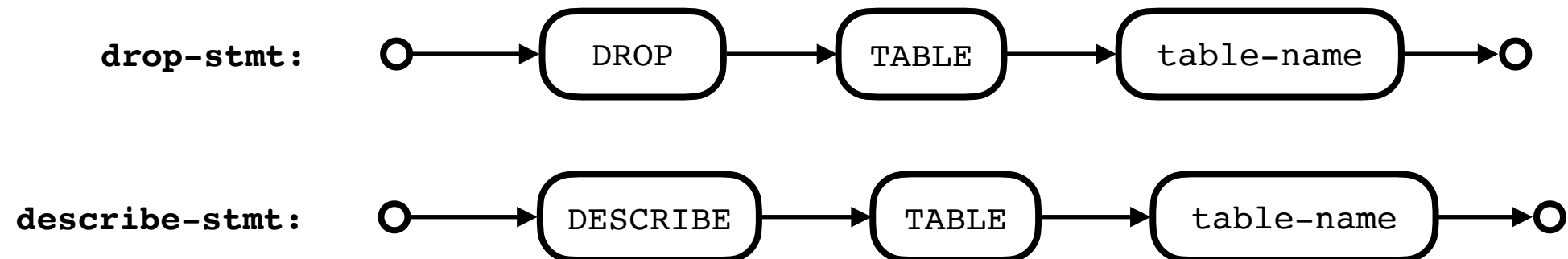
Stage3

- Stage3: 基于（简化的）SQL 的前端
 - 使用 有限状态自动机（DFA）分析 SQL 语句
 - 需自己设计状态机的转移过程，并实现。下面是一个参考



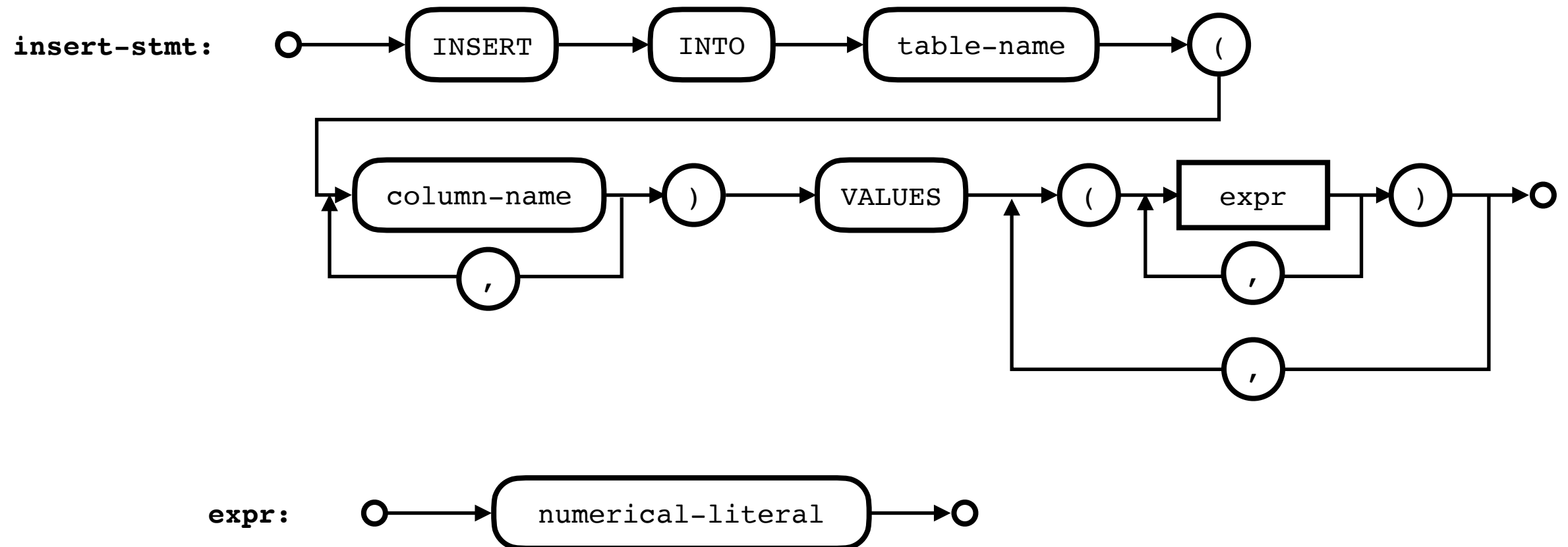
Stage3

- Stage3: 基于（简化的）SQL 的前端
 - 使用 有限状态自动机（DFA）分析 SQL 语句
 - 需自己设计状态机的转移过程，并实现。下面是一个参考



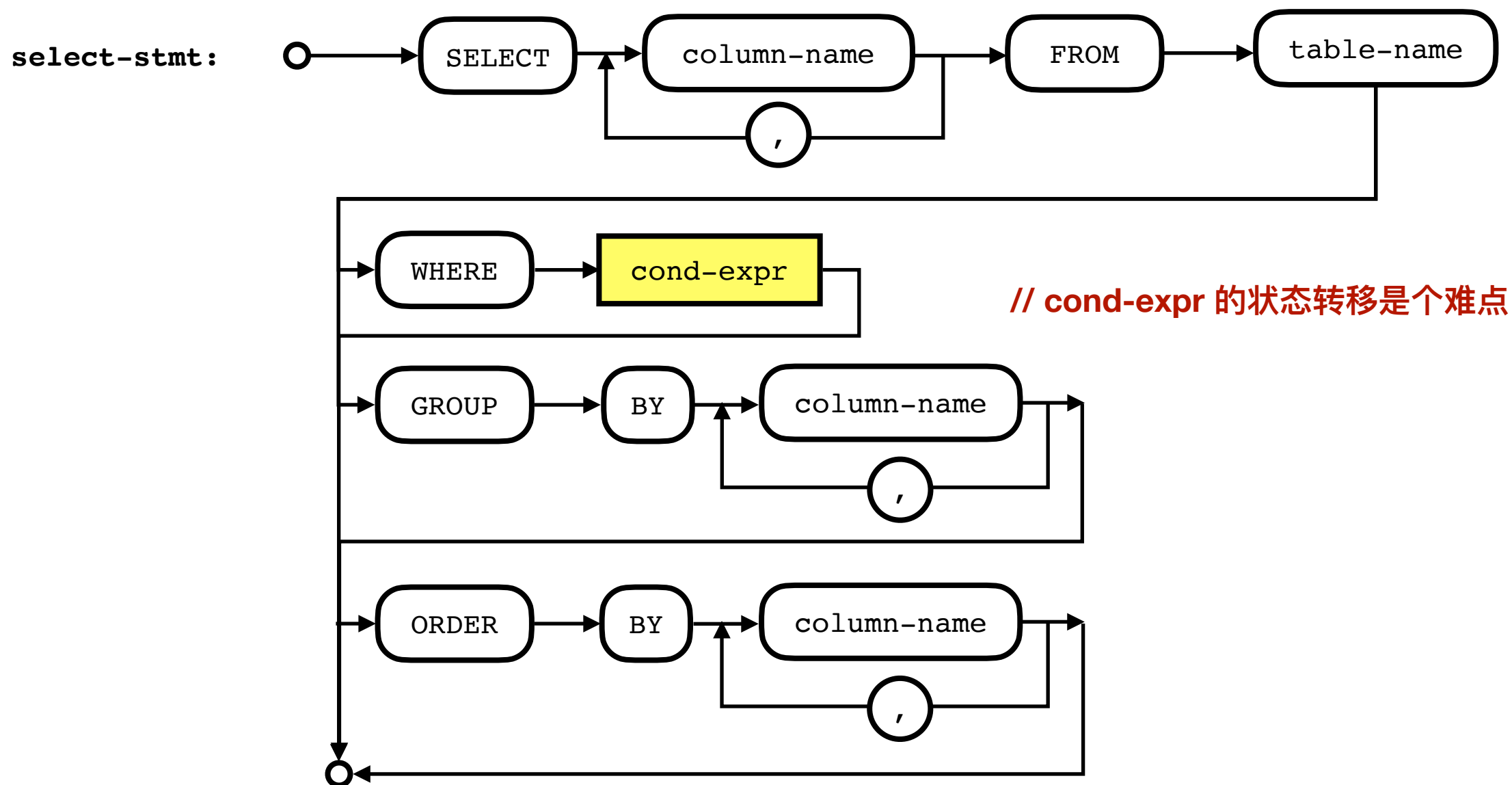
Stage3

- Stage3: 基于（简化的）SQL 的前端
 - 使用 有限状态自动机（DFA）分析 SQL 语句
 - 需自己设计状态机的转移过程，并实现。下面是一个参考



Stage3

- Stage3: 基于（简化的）SQL 的前端
 - 使用 有限状态自动机（DFA）分析 SQL 语句
 - 需自己设计状态机的转移过程，并实现。下面是一个参考



Stage3

- 总结：
 - 实现了简单的 SQL 解析器
 - 自学：了解 MySQL 的插件式存储引擎机制
 - 可将 Stage1、Stage2 实现的分析型数据库作为 MySQL 的一个存储引擎
 - 利用 MySQL 进行 SQL 解析，兼容现有数据库的接口（如 pymysql 等）
 - 利用 SQL 优化、Condition PushDown (5.7+) 等特性，实现查询优化

Stage4

- Stage4：针对分析型数据库的优化
 - 多 Index 支持
 - 多副本支持
 - 行列混合式存储
 - ...

Statistics Database

- 总结：
 - 业界优秀的开源实现：ClickHouse
 - 《彪悍开源的分析数据库-ClickHouse》
 - <https://zhuanlan.zhihu.com/p/22165241>
 - 《ClickHouse深度揭秘》
 - <https://zhuanlan.zhihu.com/p/98135840>
 - 《神策分析的技术选型与架构实现》
 - https://www.sensorsdata.cn/blog/technical_implementation_of_sensors_analytics/
 - 《VLDB论文解读：阿里云超大规模实时分析型数据库AnalyticDB》
 - <https://zhuanlan.zhihu.com/p/80913343>

课题二

File based K-V Database

K-V Database

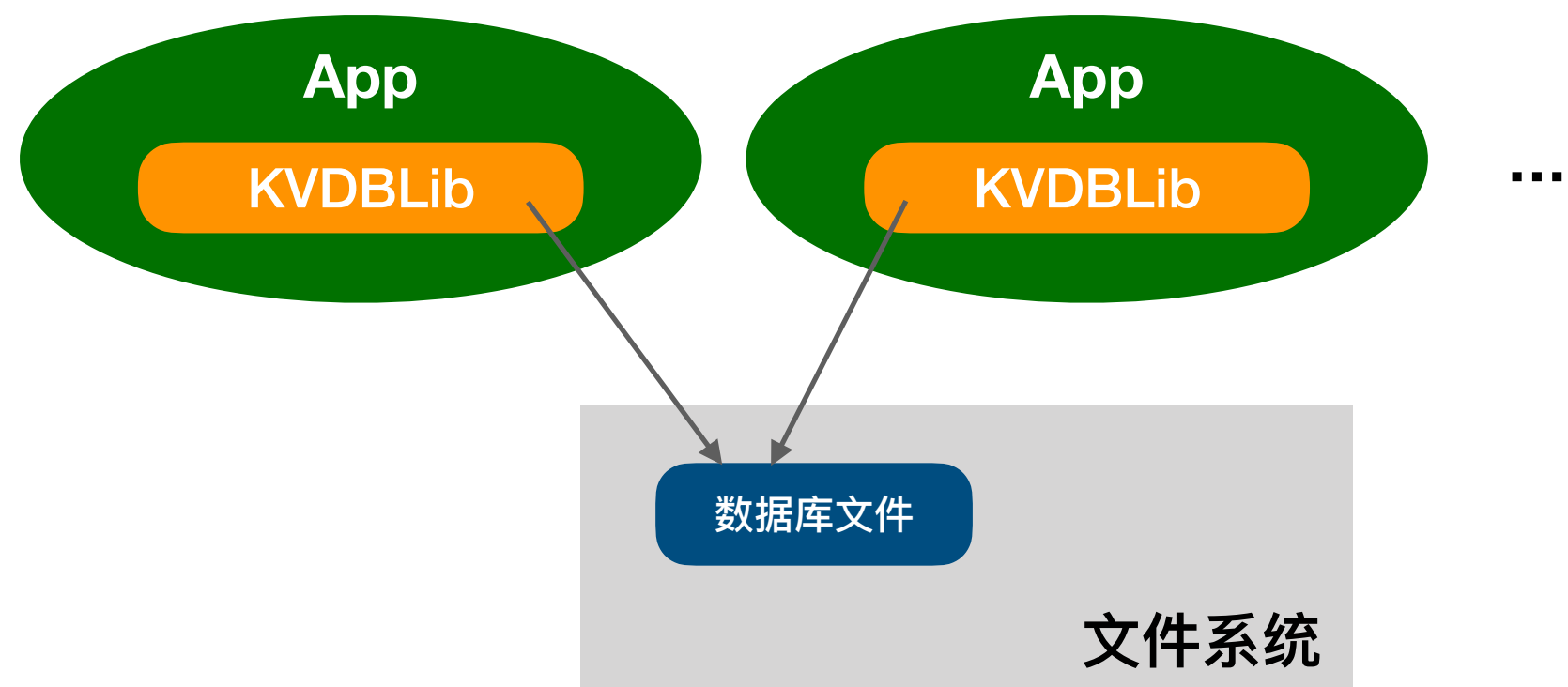
- https://en.wikipedia.org/wiki/Key-value_database
- Key-Value DB & Relational DB:
 - NoSQL & SQL, Primary Key Only Access DB
 - Schemaless
- 天然适合分布式

Key	Value
K1	AAA,BBB,CCC
K2	AAA,BBB
K3	AAA,DDD
K4	AAA,2,01/01/2015
K5	3,ZZZ,5623

一个表，展示了不同的键关联着不同的格式化数据

文件存储的数据库

- 基于单个文件存储的数据库的典范：SQLite3
 - 提供多语言 API
 - 跨平台，支持 Windows、Linux、Android、iOS 等..
 - 绿色、轻量，Lib 百 KB 级，无第三方依赖库



File Based K-V Database

- Stage1: 实现一个基于文件的 K-V 数据库, 支持基本操作
- Stage2: 支持内存索引、支持超时类接口
- Stage3: 支持 LRU Cache、支持 List、Set 类型
- Stage4: 使用数据库完成一个真实任务

File Based K-V Database

- Stage1:
 - 创建一个基于文件存储的 K-V 数据，支持基本操作
 - API1: KVDBHandler
 - API2: get / set / del
 - 使用 Append-Only File 存储 Key-Value 数据
 - API3: purge
 - 处理异常情况
 - Return CODE

文件存储的数据库

- API1：打开、关闭数据库（文件）

```
// File Handler for KV-DB
class KVDBHandler {

public:
    // Constructor, creates DB handler
    // @param db_file {const std::string&} path of the append-only file for database.
    KVDBHandler(const std::string& db_file);

    // Closes DB handler
    ~KVDBHandler();
}
```

注意：

1. 若文件存在，则打开数据库；否则，创建新的数据库；
2. 处理异常：
 - 1) 判断输入的文件路径合法性；
 - 2) 判断文件是否正常创建；

文件存储的数据库

- API2: 数据库基本操作

```
// Set the string value of a key
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB
// @param key {const std::string&} the key of a string
// @param value {const std::string&} the value of a string
// @return {int} return code
int set(KVDBHandler* handler, const std::string& key, const std::string& value);

// Get the value of a key
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB
// @param key {const std::string&} the key of a string
// @param value {std::string&} store the value of a key after GET executed correctly
// @return {int} return code
int get(KVDBHandler* handler, const std::string& key, std::string& value) const;

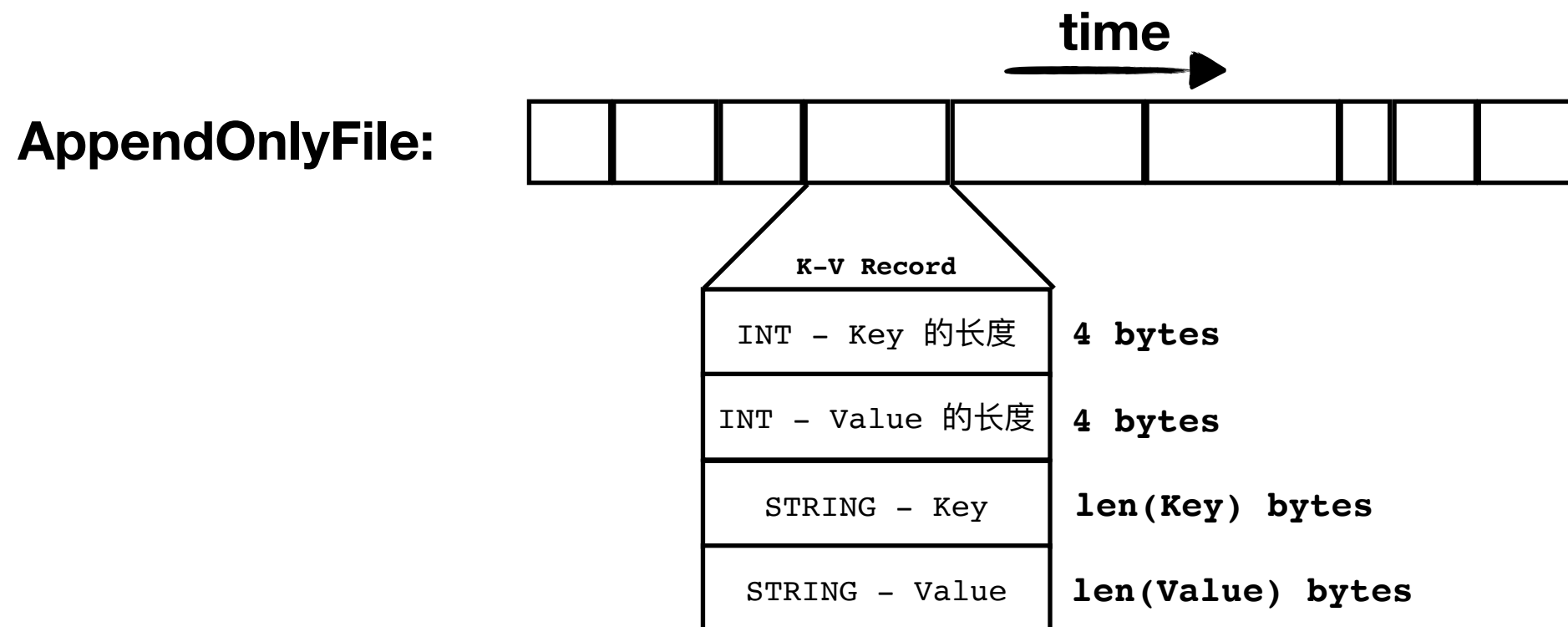
// Delete a key
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB
// @param key {const std::string&} the key to be deleted
// @return {int} return code
int del(KVDBHandler* handler, const std::string& key);
```

注意:

1. 对 Key、Value 做字符串合法性检查
2. 处理异常操作, 如删除不存在的 Key

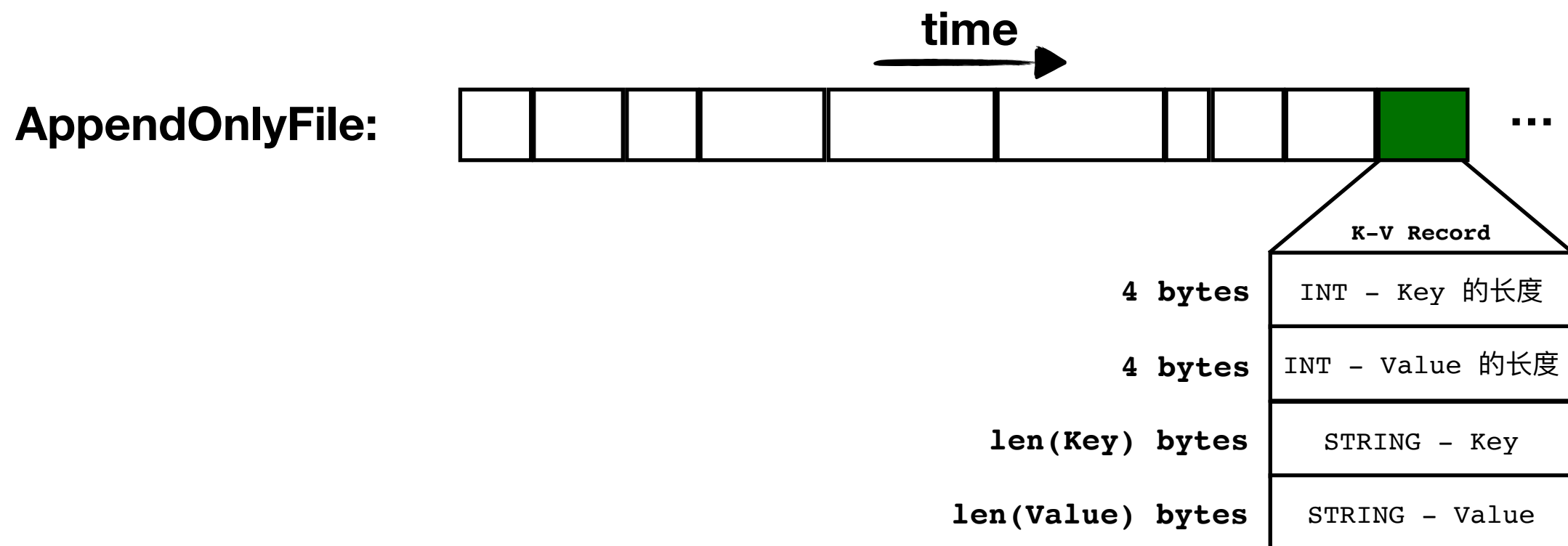
文件存储的数据库

- 使用 Append-Only File 存储 Key-Value 数据
 - 动机：
 - 传统磁盘的顺序读、写性能远超过随机读、写；
 - 不需要管理文件“空洞”



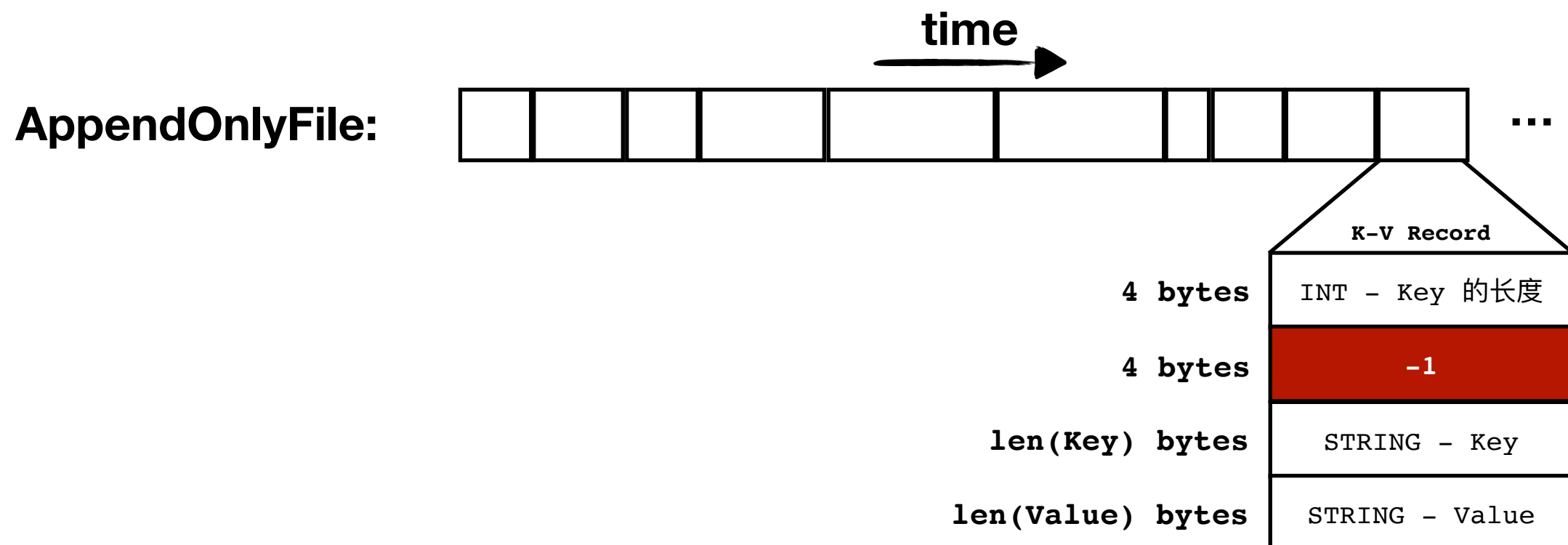
文件存储的数据库

- 使用 Append-Only File 存储 Key-Value 数据
 - 写 (Set) 操作:
 - 将新的 Key-Value (K-V Record) 追加写入 (Append) 在文件末尾
 - K-V Record 由四个项构成：定长 4 字节存储 Key 的长度；定长 4 字节存储 Value 的长度；变长存储 Key；变长存储 Value；



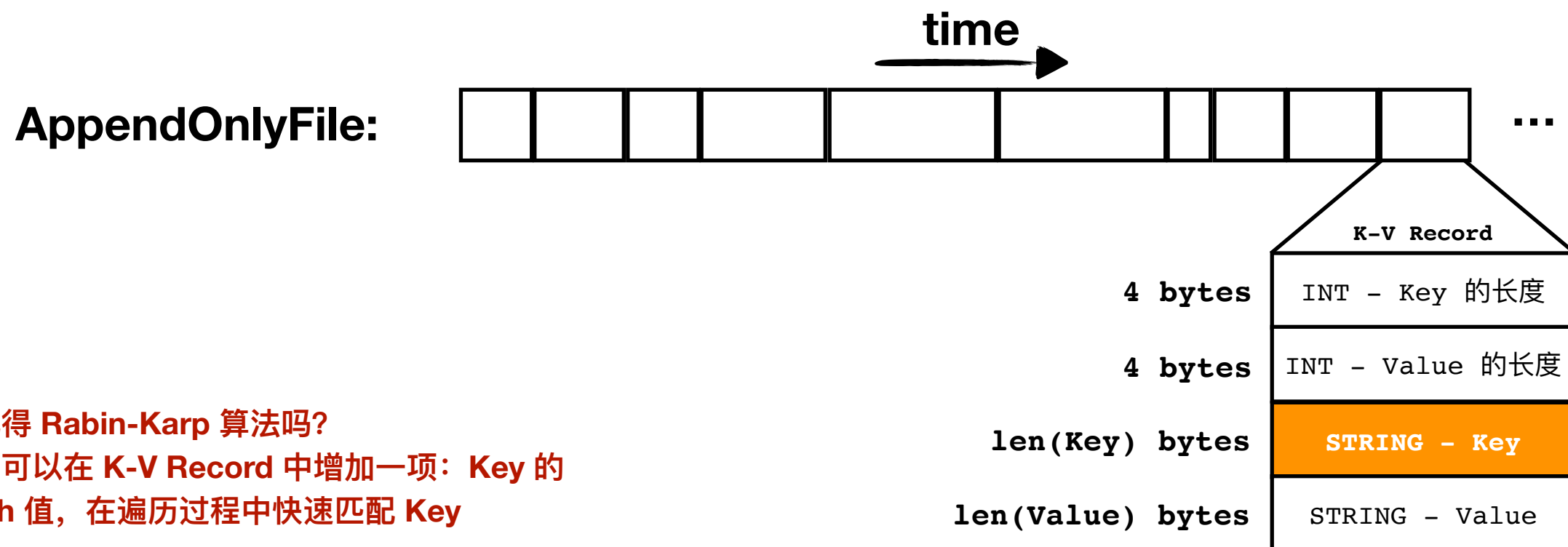
文件存储的数据库

- 使用 Append-Only File 存储 Key-Value 数据
 - 删除 (Del) 操作：
 - 在文件末尾追加写入一个特殊的 K-V Record，标记为删除
 - 例如，写入一个 Value 的长度为 -1 的特殊 K-V Record，表示该 Key 被删除



文件存储的数据库

- 使用 Append-Only File 存储 Key-Value 数据
 - 读 (Get) 操作:
 - 顺序遍历文件, 比较每个 K-V Record 的 Key, 获取满足查询条件的最后一个 Key, 并返回其 Value; 或返回空;
 - 注意, 要处理表示删除操作的 K-V Record;



文件存储的数据库

- 使用 Append-Only File 存储 Key-Value 数据
 - 处理文件膨胀问题：
 - 背景：当 Set/Get/Del 操作反复执行后，文件体积会越来越大，但其中有效数据可能很少；

```
SET a 123
SET b 123
SET a 456
GET a
SET a 789
SET c 234
GET b
SET b 345
DEL a
SET a 567
DEL b
```

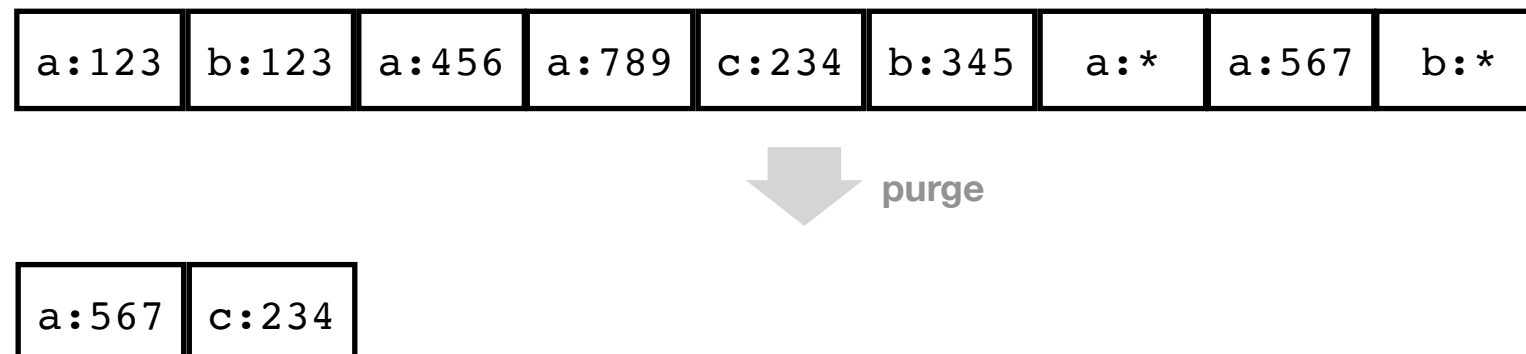


Append-Only File:

a:123	b:123	a:456	a:789	c:234	b:345	a:*	a:567	b:*
-------	-------	-------	-------	-------	-------	-----	-------	-----

文件存储的数据库

- 使用 Append-Only File 存储 Key-Value 数据
 - 处理文件膨胀问题：
 - 处理方案：
 - 增加 purge() 操作，整理文件：
 - 合并多次写入 (Set) 的 Key，只保留最终有效的一项
 - 合并过程中，移除被删除 (Del) 的 Key
 - 可选：设置一个文件大小上限的阈值，当文件大小达到阈值时，自动触发 purge() 操作



文件存储的数据库

- API3: 清理 Append-Only File

```
// Purge the append-only file for database.  
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB  
// @return {int} return code  
int purge(KVDBHandler* handler);
```

文件存储的数据库

- 处理异常情况
 - 每个 API 都需要处理由输入错误、系统错误 等导致的异常，例如：
 - KVDBHandler::KVDBHandler(db_file) - 若 db_file 路径不存在，需要返回 KVDB_INVALID_AOF_PATH;
 - set(handler, key, value) 或 get(handler, key) - 若 key 长度为0，需返回 KVDB_INVALID_KEY;
 - purge(handler) - 若清理文件时，没有足够的磁盘空间用于生成新 Append-Only File，需返回 KVDB_NO_SPACE_LEFT_ON_DEVICES;

```
// Def of return code
// OK
const int KVDB_OK = 0;
// Invalid path of append-only file
const int KVDB_INVALID_AOF_PATH = 1;
// Invalid KEY
const int KVDB_INVALID_KEY = 2;
// No space on devices for purging.
const int KVDB_NO_SPACE_LEFT_ON_DEVICES = 3;
// ...
```

Stage 1

- 总结：
 - 一个能存储、查询、删除数据的 Key-Value 数据库
 - 基本的软件工程方法

File Based K-V Database

- Stage2:
 - 通过内存索引提升查找速度
 - Append-Only File 的 Key-Offset 索引
 - 支持过期删除操作
 - API4: expires

Append-Only File 内存索引

- 动机：
 - 读（GET）操作需要扫描整个 Append-Only File，效率较低

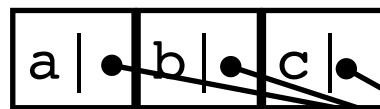
AppendOnlyFile:

a:123	b:123	a:456	a:789	c:234	b:345	a:*	a:567
-------	-------	-------	-------	-------	-------	-----	-------

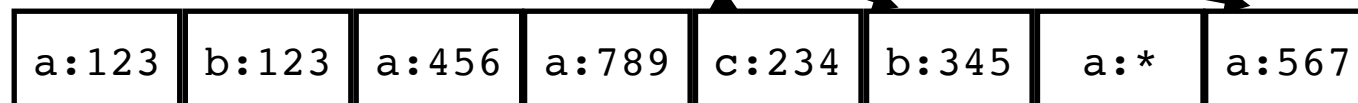
Append-Only File 内存索引

- 解决方案：
 - 增加一个索引 (Index) ，保存当前数据库中每一个 Key，在 Append-Only File 中的位置 (Offset)

AppendOnlyFile Index:



AppendOnlyFile:



内存

磁盘

Append-Only File 内存索引

- 建立索引：
 - 遍历 Append-Only File 中的 K-V Record，在索引中保存读取的 Key 及 Record 的位置 (Offset)

AppendOnlyFile:

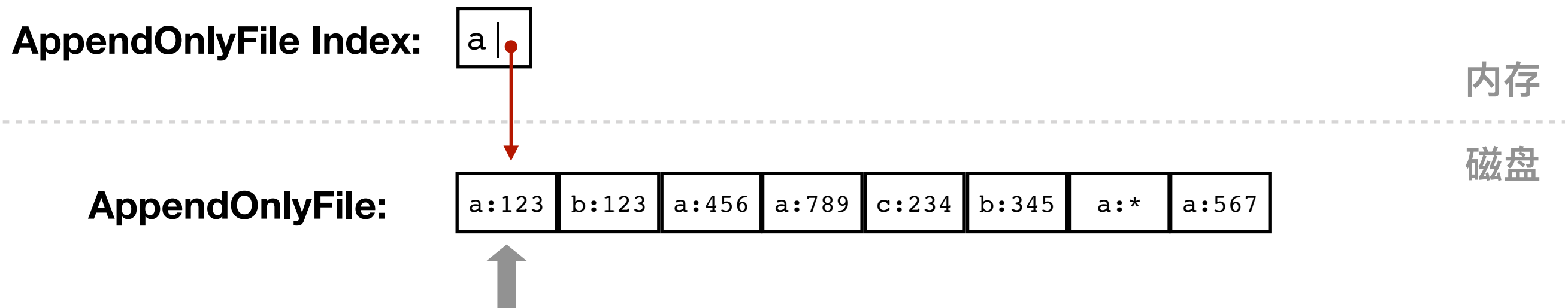
a:123	b:123	a:456	a:789	c:234	b:345	a:*	a:567
-------	-------	-------	-------	-------	-------	-----	-------

内存

磁盘

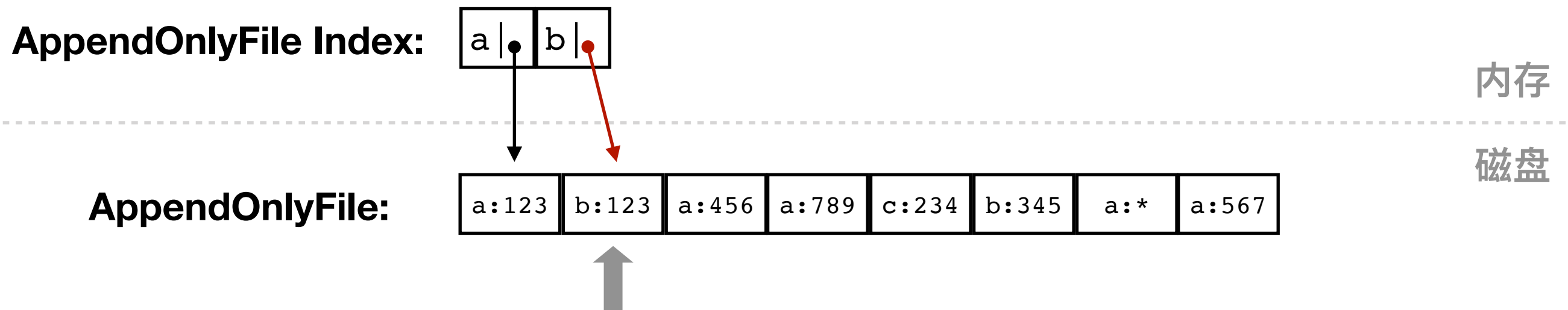
Append-Only File 内存索引

- 建立索引：
 - 遍历 Append-Only File 中的 K-V Record，在索引中保存读取的 Key 及 Record 的位置 (Offset)



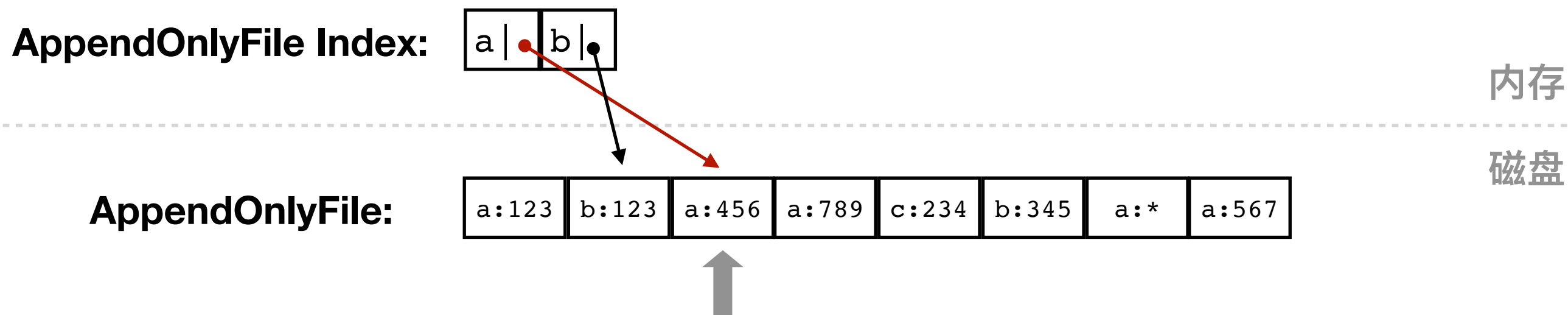
Append-Only File 内存索引

- 建立索引：
 - 遍历 Append-Only File 中的 K-V Record，在索引中保存读取的 Key 及 Record 的位置 (Offset)



Append-Only File 内存索引

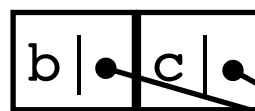
- 建立索引：
 - 遍历 Append-Only File 中的 K-V Record，在索引中保存读取的 Key 及 Record 的位置 (Offset)



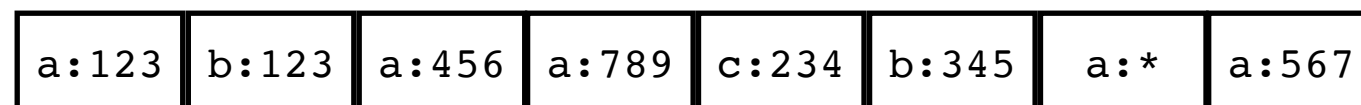
Append-Only File 内存索引

- 建立索引:
- 遍历 Append-Only File 中的 K-V Record, 在索引中保存读取的 Key 及 Record 的位置 (Offset)

AppendOnlyFile Index:



AppendOnlyFile:



内存

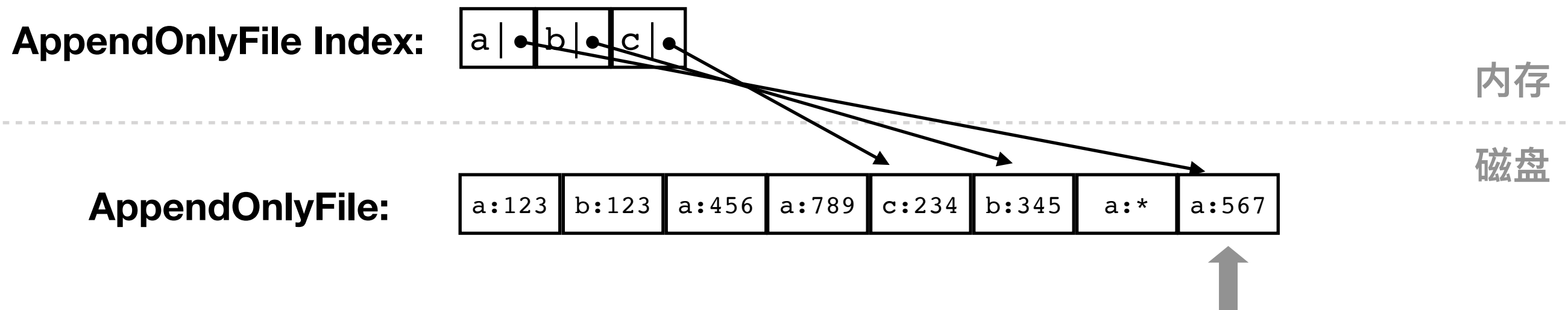
磁盘



注意删除操作

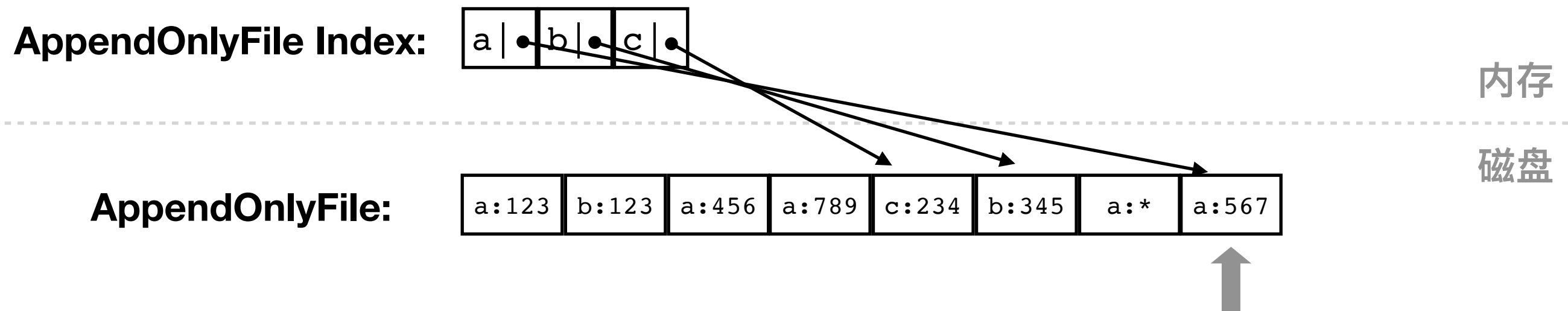
Append-Only File 内存索引

- 建立索引：
 - 遍历 Append-Only File 中的 K-V Record，在索引中保存读取的 Key 及 Record 的位置 (Offset)



Append-Only File 内存索引

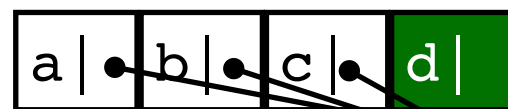
- 使用索引：
 - 读（GET）操作只需要访问索引（Index）：
 - 若 Key 在索引中，则从索引指向的 Append-Only File 中对应的 K-V Record 中读取数据；
 - 若索引中 Key 不存在，则直接返回结果
 - 读操作的时间复杂度从 " $O(N)$ " 降低到 " $O(1)$ "



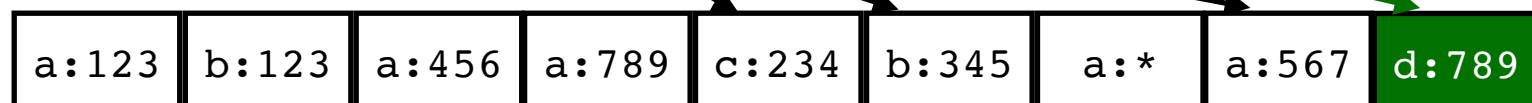
Append-Only File 内存索引

- 维护索引：
 - 写入 (SET) 操作中，先按原方案将 K-V Record 写入 Append-Only File 中，再修改 Index：
 - 若 Key 不存在，则将它添加到索引中；若 Key 之前已存在于索引中，则修改索引指向的位置 (Offset) ；

AppendOnlyFile Index:



AppendOnlyFile:



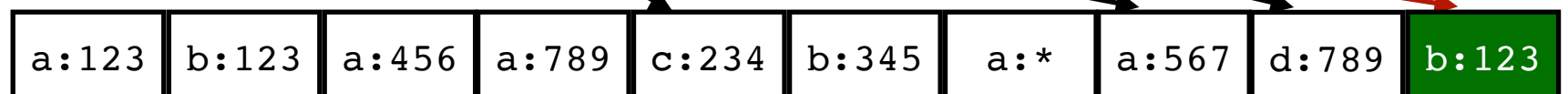
Append-Only File 内存索引

- 维护索引：
 - 写入 (SET) 操作中，先按原方案将 K-V Record 写入 Append-Only File 中，再修改 Index：
 - 若 Key 不存在，则将它添加到索引中；若 Key 之前已存在于索引中，则修改索引指向的位置 (Offset) ；
 - 若 Key 已存在，则修改索引中的 Key 指向的位置 (Offset) ；

AppendOnlyFile Index:



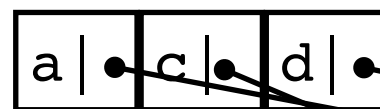
AppendOnlyFile:



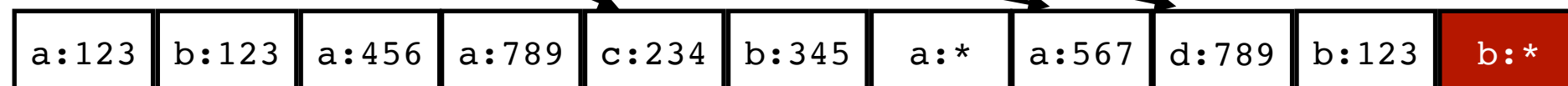
Append-Only File 内存索引

- 维护索引：
 - 删除（DEL）操作中，先按原方案将表示删除操作的特殊的 K-V Record 写入 Append-Only File 中，再将索引中的 Key 删除

AppendOnlyFile Index:

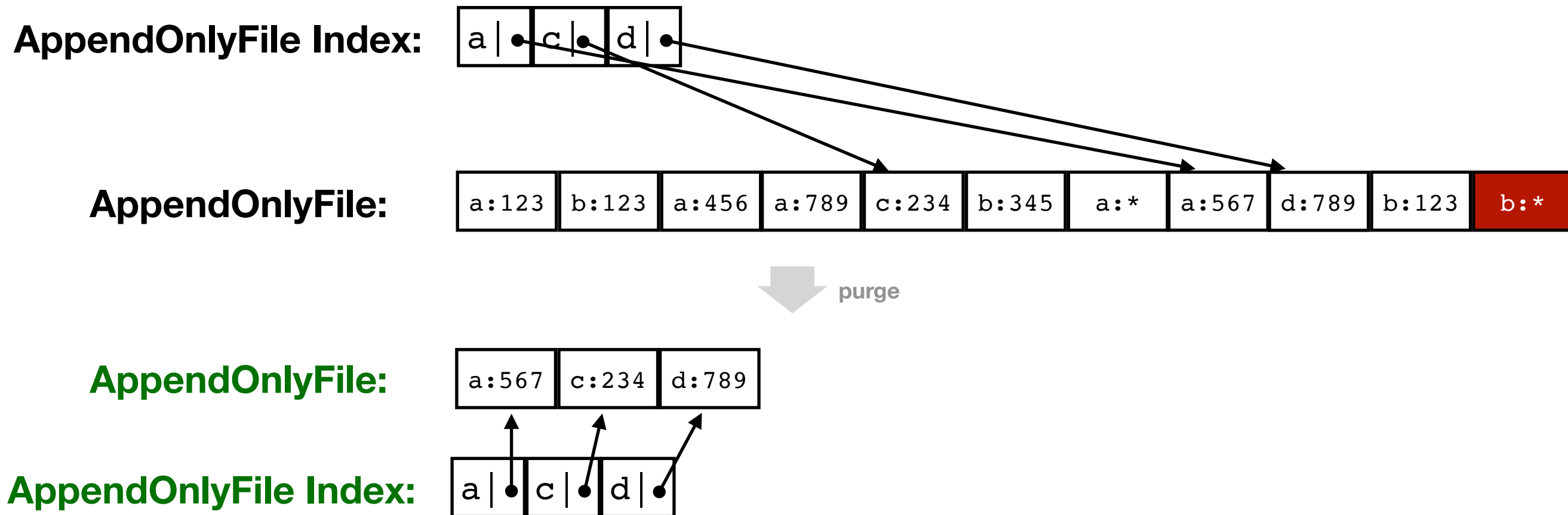


AppendOnlyFile:



Append-Only File 内存索引

- 维护索引：
 - 清理 (PURGE) Append-Only File 后，需要重新执行建立索引操作



Append-Only File 内存索引

- 实现索引：
 - 索引需要：
 - 快速插入 Key 和 Offset
 - 快速查找 Key 的 Offset
 - 快速删除 Key

Tips:

- 1. HashMap**
- 2. Binary Search Tree**

过期删除操作

- API4 定时删除：
 - 过期 (EXPIRES) 操作，设置 Key 的生存周期（秒），倒计时归零后，自动将 Key 删除

```
// Set a key's time to live in seconds  
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB  
// @param key {const std::string&} the key  
// @param n {int} life cycle in seconds  
// @return {int} return code  
int expires(KVDBHandler* handler, const std::string& key, int n);
```

Tips:

1. 在 Append-Only File 中增加 K-V Record，记录 Key 的过期时间
 - 1) K-V Record 增加操作类型字段：SET / DEL / EXPIRES
2. 使用 最小堆 (Min-Heap) 记录所有 Key 的过期时间：
 - 1) 读 (GET) 操作前，遍历堆顶 (Top) 元素，将所有已过期的 Key 删除 (DEL)；
 - 2) 对重复设置过期时间的 Key，需更新 最小堆 (Min-Heap) 中的过期时间；
 - 3) 对已设置过期时间的 Key，过期前执行删除 (DEL) 操作，或覆盖 (SET) 操作，需删除最小堆 (Min-Heap) 中过期时间；

Stage 2

- 总结：
 - 优化读取效率的 Key-Value 数据库
 - 使用 HashMap 或 BinarySearchTree 实现索引，支持内存索引的重建、维护操作
 - 实现 Min-Heap，支持计时器的重建、维护操作

File Based K-V Database

- Stage3:
 - 实现 LRU Cache 减少磁盘写入次数
 - 支持 List 和 Set 类型
 - API5: lpush / rpush / lpop / rpop / blpop / brpop # List
 - API6: sadd / srem / sunion / sinter / scount # Set

支持 LRU Cache

- 动机：
 - 磁盘操作比内存要慢，特别是支持复杂数据结构后，将复杂数据结构（如 List、Set、Graph）写入磁盘很慢
 - 在内存中短暂存储短期内操作的数据，待内存使用达到上限阈值时，将最久不使用的 Key-Value 写入磁盘
- LRU (Least Recently Used) Cache

支持 LRU Cache

- 研究资料：
 - 《LRU原理和Redis实现——一个今日头条的面试题》

<https://zhuanlan.zhihu.com/p/34133067>

- 《Leetcode算法题解——LRU缓存机制》

<https://zhuanlan.zhihu.com/p/57733537>

支持 LRU Cache

- 方案：
 - 将 LRU Cache 和内存索引结合，在内存中 Cache 部分 Key-Value 对象
 - 为保证内存断电数据不丢失，所有操作必须同时在 Append-Only File 中记录，并可重现

支持更多数据类型

- API5: 支持 List 和 Block List 类型

```
// Remove and get a element from list head
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB
// @param key {const std::string&} the key
// @param value {std::string&} store the element when successful.
// @return {int} return code
int lpop(KVDBHandler* handler, const std::string& key, std::string& value);

// Remove and get a element from list tail
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB
// @param key {const std::string&} the key
// @param value {std::string&} store the element when successful.
// @return {int} return code
int rpop(KVDBHandler* handler, const std::string& key, std::string& value);

// Add one element to the head of a list
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB
// @param key {const std::string&} the key
// @param value {const std::string&} the element
// @return {int} return code
int lpush(KVDBHandler* handler, const std::string& key, const std::string& value);

// Add one element to the tail of a list
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB
// @param key {const std::string&} the key
// @param value {const std::string&} the element
// @return {int} return code
int rpush(KVDBHandler* handler, const std::string& key, const std::string& value);
```

支持更多数据类型

- API5: 支持 List 和 Block List 类型

```
// Remove and get a element from list tail  
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB  
// @param key {const std::string&} the key  
// @param value {std::string&} store the element when successful.  
// @return {int} return code  
int rpop(KVDBHandler* handler, const std::string& key, std::string& value);  
  
// Remove and get a element from list tail or block until one is available  
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB  
// @param key {const std::string&} the key  
// @param value {std::string&} store the element when successful.  
// @return {int} return code  
int brpop(KVDBHandler* handler, const std::string& key, std::string& value);  
  
// Get the number of elements in list specified the given key  
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB  
// @param key {const std::string&} the key  
// @return {int} return the number of elements in list, <0 if error  
int llen(KVDBHandler* handler, const std::string& key);
```

支持更多数据类型

- API6: 支持 Set 类型

```
// Add one or more member(s) to a set, or update its score if it already exists
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB
// @param key {const std::string&} the key
// @param members {const std::vector<std::string>&} the set storing members
// @return {int} return code
int sadd(
    KVDBHandler* handler,
    const std::string& key,
    const std::vector<std::string>& members);

// Remove one or more member(s) from a set
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB
// @param key {const std::string&} the key
// @param members {const std::vector<std::string>&} the removing members of a set
// @return {int} return code
int srem(
    KVDBHandler* handler,
    const std::string& key,
    const std::vector<std::string>& members);
```


支持更多数据类型

- API6: 支持 Set 类型

```
// Return the members of a set resulting from the union of all the given sets.  
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB  
// @param key {const std::vector<std::string> &} the key of all the sets  
// @param members {std::vector<std::string>*} stores the result  
int zunion(  
    KVDBHandler* handler,  
    const std::vector<std::string>& key,  
    std::vector<std::string>* members);  
  
// Return the members of a set resulting from the intersection of all the given sets.  
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB  
// @param key {const std::vector<std::string> &} the key of all the sets  
// @param members {std::vector<std::string>*} stores the result  
int zinter(  
    KVDBHandler* handler,  
    const std::vector<std::string>& key,  
    std::vector<std::string>* members);
```

支持更多数据类型

- API6: 支持 Set 类型

```
// Get the number of elements in a set
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB
// @param key {const std::string&} the key
// @return {int} return the number of elmenets in a set, <0 if error
int zcount(
    KVDBHandler* handler,
    const std::string& key);

// Set a member from a Set's time to live in seconds
// @param handler {KVDBHandler*} the handler of KVDB
// @param key {const std::string&} the key
// @param n {int} life cycle in seconds
// @return {int} return code
int expires(KVDBHandler* handler, const std::string& key, const std::string& member, int n);
```

Stage 3

- 总结：
 - 理解 LRU Cache 、操作流水日志的概念，以及如何在 Cache 效率和安全间取得平衡
 - 使用双向链表和 HashMap 实现 LRU Cache
 - 实现 List、Set 等结构的序列化与反序列化

File Based K-V Database

- Stage4:
 - 使用 K-V Database 完成一个真实任务
 - 可选：
 - 短视频应用
 - 电商应用
 - 微博
 - 游戏
 - ...

File Based K-V Database

- 短视频常见需求
 - 视频：
 - 行为：观看 / 收藏 / 评论 视频
 - 查询：单个商品 播放量 / 收藏量 / 评论数 等
 - 查询：各类视频排行榜
 - 社交关系：
 - 行为：用户关注用户
 - 查询：用户好友列表
 - 查询：用户与某用户的共同好友
 - 查询：好友推荐 - 查询与某用户有至少两个共同好友，且互相不是好友的用户

File Based K-V Database

- 短视频常见需求
 - Feed:
 - 行为：好友 收藏视频 / 评论视频
 - 查询：按时间倒序展示所有好友最近 收藏/评论 视频的信息动态
 - 用户收藏夹：
 - 行为：用户收藏视频
 - 查询：与某好友共同收藏的商品
 - 查询：都收藏了某商品的好友

File Based K-V Database

- 短视频常见需求
 - 视频播放（实时）：
 - 行为：用户发布评论（弹幕）
 - 查询：当前视频观看人数
 - 查询：按时间顺序实时展示用户评论（弹幕）
 - 防攻击（实时）：
 - 查询：1分钟内评论超过2次或5分钟内评论超过5次的用户

Stage 4

- 总结：
 - 业界优秀的 Key-Value Database
 - 阅读 Redis（老版本，例如 1.7.0）的源代码，撰写阅读报告；
 - 《Redis 实战》，<https://book.douban.com/subject/26612779/>