源码分析报告三——MVStore综合报告

1. 前言

本篇报告将以往两次报告进行整理,并且添加了MVStore涉及到的两个设计模式介绍。

2. 项目介绍

2.1 关于H2 Database

H2 Database(以下简称H2)是由Java编写的、开源的轻量级嵌入式数据库。它可以容易地嵌入到项目中,以及配置成内存数据库运行。

项目地址: https://github.com/h2database/h2database

2.2 H2部分功能及特性

- 平台无关性:H2完全采用Java编写。而由于Java语言的特性——即Java语言创建的可执行二进制程序能够直接运行于多个平台,H2运行可以不受平台限制。
- 嵌入式:这是H2最常用的功能。H2可以很方便地嵌入到其它项目中(导入依赖即可),方便地存储少量结构化数据(例如姓名、日期、地址等这些高度组织和整齐格式化的数据)。
- 内存数据库:H2支持在内存中创建数据库和表。众所周知,内存读写速度要比磁盘多许多倍。这是内存数据库的一大优势。不过当进程结束时,这些数据会丢失。但H2可以将数据持久化,将其保存在磁盘中。——这可以根据使用者的需求,选择数据去留。
- 支持全文检索: H2内置了全文搜索和基于Apache Lucene的全文检索。
- 适用于单元测试:基于H2轻量级、读写速度快、即用即消(通过搭建内存数据库)、嵌入式等特性,对于单元测试(检验程序模块,数据不需要保存)来说相当方便。
- 2种连接方式:嵌入式(本地)连接、使用TCP/IP服务器模式(远程连接)。
- 3种运行模式:嵌入式模式、服务器模式和混合模式。

以上仅列举了H2功能及特性的一小部分,限于篇幅不再过多展开。在这里笔者给出H2官网链接,供读者查阅:H2 Database Engine

2.3 MVStore简介

MVStore意思是"multi-version store",即多版本存储。在H2较新版本作为默认存储引擎。之后我们将针对此模块进行探讨。

下面将以一个示例简要说明MVStore的功能。(源自官方文档,有些许修改)

```
import org.h2.mvstore.*;

public static void main(String[] args) throws Exception {
    // open the store (in-memory if fileName is null)
    MVStore s = MVStore.open("E:/Java/H2Test");

    // create/get the map named "data"
    MVMap<Integer, String> map = s.openMap("data");
```

```
// add and read some data
map.put(1, "Hello World!");
map.put(3, "Hello Java!");
System.out.println(map.get(1));
System.out.println(map.get(3));

// close the store (this will persist changes)
s.close();
}
```

一开始,我们建立了一个MVStore类的对象s——实际上在路径E:/Java下,我们尝试打开名叫H2Test的文件,将其读入到内存中(如果没有则新建一个H2Test文件)。接着我们创建了一个名叫data的MVMap对象,存放在s中。MVMap是MVStore中特有的键值映射表,在映射表内我们可以再插入一些键值映射,写和读的方法和HashMap类似。最终的打印结果也很显然:

```
Hello World!
Hello Java!
```

虽然MVStore是H2的一个模块,但正如上面的例子所示,其也可以在不涉及JDBC和SQL的应用中使用。

3. 功能流程分析

以下将以用户基本操作和数据结构两个方面介绍MVStore的功能及其实现。

3.1 用户基本操作

3.1.1 新建MVStore类、MVMap类对象

MVStore存储模块以MVStore类为核心,用户创建MVStore类对象,相当于创建了一个小型数据库,后续的一系列操作都围绕在这个创建的对象讲行。创建一个MVStore类对象有两种方式:

```
/* 方式一 */
MVStore s = MVStore.open("E:/Java/H2Test");
/* 方式二 */
MVStore s = new MVStore.Builder().
encryptionKey("007".toCharArray()).
compress().
open();
```

第一种方式调用MVStore中的open方法,按照参数中提供的路径打开对应文件,加载到MVStore类对象s中;第二种方式实际上是通过MVStore的对应建造者Builder来创建对象。这两种方法的区别在于,用户可以通过第二种方式调整对象的相关属性(比如此处可以设置密码encrptionKey和压缩策略compress),而第一种方式创建的所有属性都是默认的。两种方法对象的创建都是通过open方法实现的,这两种方法大同小异,具体分析详见第4.1节。

MVMap是MVStore所存储的表项。一个MVStore可以存储多个MVMap。对用户而言,创建MVMap只需要一种方式:

```
MVStore s = MVStore.open(null);//内存模式
/*创建名为data的map*/
MVMap<Integer, String> map = s.openMap("data");
```

3.1.2 MVMap操作

MVMap实现了ConcurrentMap接口,而ConcurrentMap接口继承Map抽象类。作为一个数据库,MVMap需要保证并发操作相关的问题。对于用户而言,对MVMap无非增删改查操作,而这些操作和普通的Map是一样的。此处便不多作整述。

下面展示增删改查操作的实现方式:

```
/* get */
public final V get(Object key) {
    return get(getRootPage(), (K) key);
}
/* put */
public V put(K key, V value) {
    DataUtils.checkArgument(value != null, "The value may not be null");
    return operate(key, value, DecisionMaker.PUT);
}
/* remove */
public boolean remove(Object key, Object value) {
    EqualsDecisionMaker<V> decisionMaker = new EqualsDecisionMaker<>(valueType,
(V)value);
    operate((K)key, null, decisionMaker);
    return decisionMaker.getDecision() != Decision.ABORT;
}
```

从源码中我们可以看到V get(Object key)方法实际上调用了V get(Page<K,V>, K key)方法,这一部分内容将在3.2节中分析。而V put(K key, V value)和boolean remove(Object key, Object value)方法则都调用了V operate(K key, V value, DecisionMaker<? super V> decisionMaker)方法,这一部分内容将在4.2节中分析。

3.1.3 提交和关闭

MVStore提交和关闭对应的方法为long commit()和void close()。由于这两个方法的链路相当长,而且与核心功能流程关系不大,因此不多作展开。值得一提的是,long commit()方法的返回值为保存后的版本(version)号,版本相关内容将在下一小节中讲述。

另外,通过阅读long commit()代码发现,此处包含锁相关的操作,这一点很容易理解:H2数据库需要考虑多用户访问和写入的操作。

```
public long commit() {
    return commit(x -> true);
}

private long commit(Predicate<MVStore> check) {
    if(canStartStoreOperation()) {
        storeLock.lock();
        try {
            if (check.test(this)) {
                return store(true);
            }
        } finally {
            unlockAndCheckPanicCondition();
        }
    }
    return INITIAL_VERSION;
}
```

3.1.4 多版本存储

在之前的介绍中提到过,MVStore的本意就是多版本存储。何为多版本?简单地说:每一次提交都是一个新的版本。MVStore在持久化的时候,不会覆盖以前的版本,而是将老版本和新版本一起保留下来。这种机制类似于快照,其背后采用了写时复制技术。以下是多版本存储用法的一个示例:

```
// create/get the map named "data"
MVMap<Integer, String> map = s.openMap("data");
// add some data
map.put(1, "Hello");
map.put(2, "World");
// get the current version, for later use
long oldVersion = s.getCurrentVersion();
// from now on, the old version is read-only
s.commit();
// more changes, in the new version
// changes can be rolled back if required
// changes always go into "head" (the newest version)
map.put(1, "Hi");
map.remove(2);
// access the old data (before the commit)
MVMap<Integer, String> oldMap =
        map.openVersion(oldVersion);
// print the old version (can be done
// concurrently with further modifications)
// this will print "Hello" and "World":
```

```
System.out.println(oldMap.get(1));
System.out.println(oldMap.get(2));

// print the newest version ("Hi")
System.out.println(map.get(1));
```

3.2 数据结构

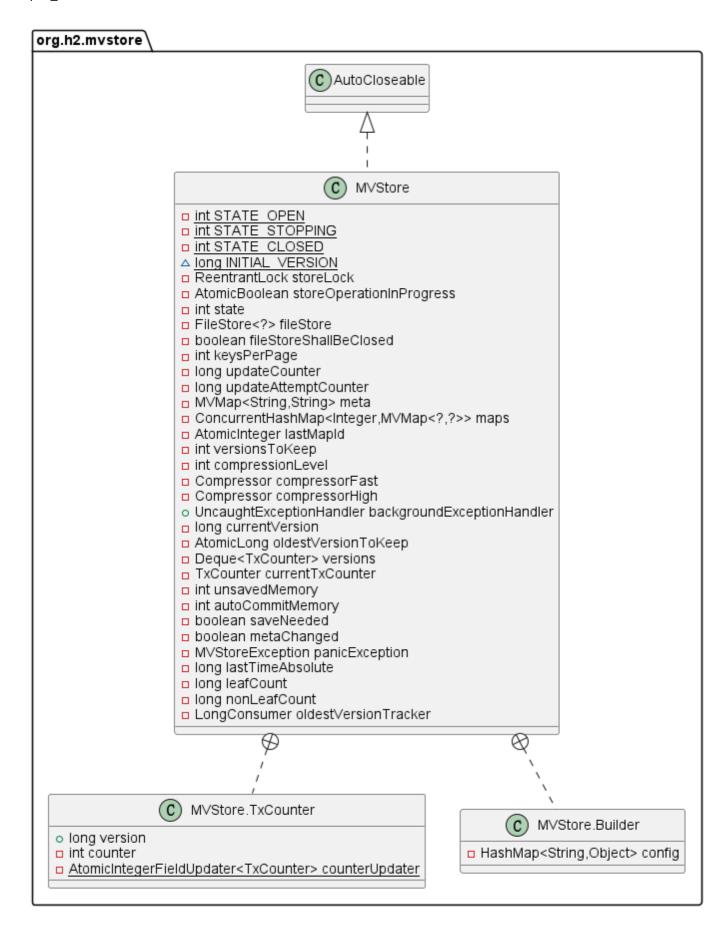
作为一个存储引擎,其核心应该是对数据的管理。因此,讨论其采用的数据结构是很有必要的。笔者将 MVStore结构划为两个部分:内存模式的数据结构和文件模式的数据结构,两者既有区别,也有联系。

3.2.1 内存模式下的数据结构

H2作为内存数据库,与本部分的内容是相当紧密的。此处我们将看到内存模式下,数据是如何放在内存中的。

3.2.1.1 MVStore

在此前的介绍中我们知道,一个MVStore类对象中存储着多个MVMap表——这就类似于Excel可以存放多个工作表。MVStore实际上就是用户操作的平台:用户可以在这个平台上添加表项,并对表内的数据进行访问或修改。



MVStore的成员变量(采用PlantUML绘制)

在上面的图中,我们目前只需要关注两个成员变量:MVMap<String,String> meta和

ConcurrentHashMap<Integer, MVMap<?,?>>> maps。这两个变量记录了用户存储数据的相关信息,可以说

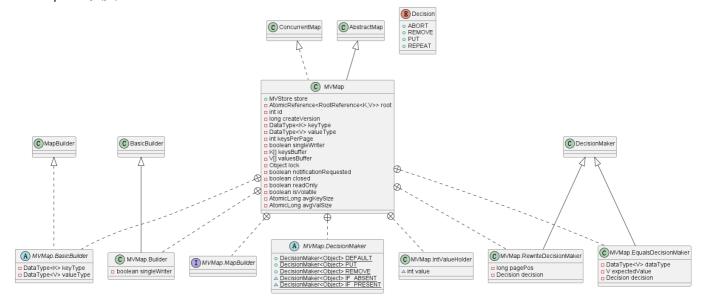
是所存储的所有MVMap相关的元数据。我们首先要知道的是,MVStore给每一个MVMap都分配了一个id。每一个MVMap的id都是独有的。通常来说,meta的id是1。我们通过下图来看这两个成员变量存储了什么信息:

meta和maps存储信息

MVStore中事先存了两个MVMap:一个为"data",一个为"oops"。从上图我们可以看到,meta存储的是map.id -> map.name和map.name -> map.id,而maps存储的则是map.id -> map。

3.2.1.2 MVMap

接下来我们探讨MVMap的组成。在官方文档中我们得知,MVMap的结构是一个B+树。接下来我们来看MVMap的成员变量:



MVMap的成员变量(采用PlantUML绘制)

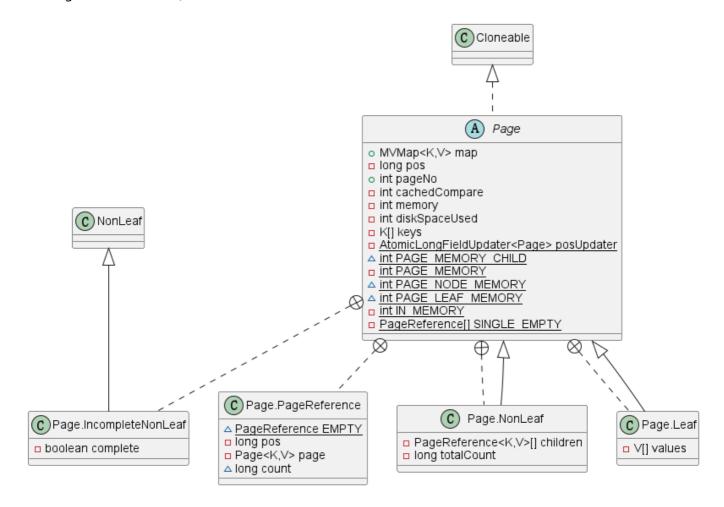
我们关注以下成员变量:MVStore store、int id、DataType<K> keyType、DataType<V> valueType、int keysPerPage和AtomicReference<RootReference<K, V>> root。

首先前面几个成员变量很好理解。MVStore store用来指示当前MVMap所属的MVStore, int id表示自身在所属MVStore的id号,DataType<K>keyType和DataType<V>valueType用来指示自身存储键值对的类型。而后面两个则有些难理解——但是我们知道MVMap是一个树形结构,而树有结点,因此root很容易猜到指的是根节点。从这里我们可以知道,MVMap实际上只存储了根节点,并没有存储整个树。

keysPerPage则需要引入MVMap树的结点。在B+树中,树的结点分为叶子结点和非叶子结点。结点在MVMap中称为"Page"——这个表达或许有些奇怪,实际上,这个名称来自于之后要提到的文件模式。

需要注意的是, Page是连接内存模式和文件模式的桥梁。

Page的地位相当重要, 我们有必要去了解。



Page的成员变量(采用PlantUML绘制)

前面我们说过,Page是连接内存模式和文件模式的桥梁,因此这里出现了一些文件模式下应该会有的东西,比如long pos(在文件中的位置)、int diskSpaceUsed等。此处我们关心它的两个子类:NonLeaf和 Leaf。在父类中,我们看到一些熟悉的东西:比如MVMap<K,V>map、K[] keys,其意思分别是所属的 MVMap以及键值。对于Leaf来说,它的拓展就很简单:只添加了V[] values,因为对于叶子结点来说,它的功能就是存储键值对;而NonLeaf则稍微多一点。此处我们注意到一个名叫"PageReference"的内部类,其意思便是B+树中的索引;NonLeaf只保存索引和键用于搜索,这些与B+树的定义是一致的。

由此keysPerPage的意思便清楚了:它实际上指的是结点中存储的最大键数量。在MVMap中,这个值默认为48。我们可以反推出MVMap的B+树默认是49阶的。这一点容易理解,B+树的阶需要大一些保证树的高度很小(一般不超过3),提升查找效率。

此外,MVStore的Map还有R树的实现:MVRTreeMap。而这种数据结构并不常用,这里不展开阐述。在下一小节中,我们就会看到Page在文件模式下是怎么保存数据的。

3.2.2 文件模式下的数据结构

文件模式就是将内存中的数据持久化到硬盘,以及硬盘中的数据读入到内存中。本部分将阐述文件模式下,数据是如何组成的。

3.2.2.1 block和Chunk

首先来看存储文件的基本格式:

```
[ file header 1 ] [ file header 2 ] [ chunk ] [ chunk ] ... [ chunk ]
```

比较奇特的是,文件模式下的存储文件有两个文件头。官方文档这样解释:文件头更新的时候写操作可能会失败,从而损坏一个文件头,因此用两个文件头以作备用。

首先来了解一下block。block并不是某一具体的对象或类。实际上,block只是对存储空间的一个划分: 我们将存储文件划分成整数个块,每一块我们就可以称之为block。block的大小在文件头中有定义。

关于文件头,以下是一个文件头的描述:

H:2,block:2,blockSize:1000,chunk:1,clean:1,created:184a7c079cd,format:2,version:1,fletcher:8e4ba0e2

简单分析以下这些字段的意思:

- H:值固定为2,代表H2。
- block:最新block的起始数。(chunk会更新,后面将会介绍)
- blockSize:block的大小(用16进制表示——实际上这里所有的数均为16进制,单位为byte)
- chunk: chunk的id号(通常与version一致)
- clean:这个字段取决于上一次使用数据库是否完全关闭。如果上次使用未完全关闭(此时没有该字段),则尝试恢复。
- format:文件格式号。version:最新版本号。fletcher:弗莱彻校验和。

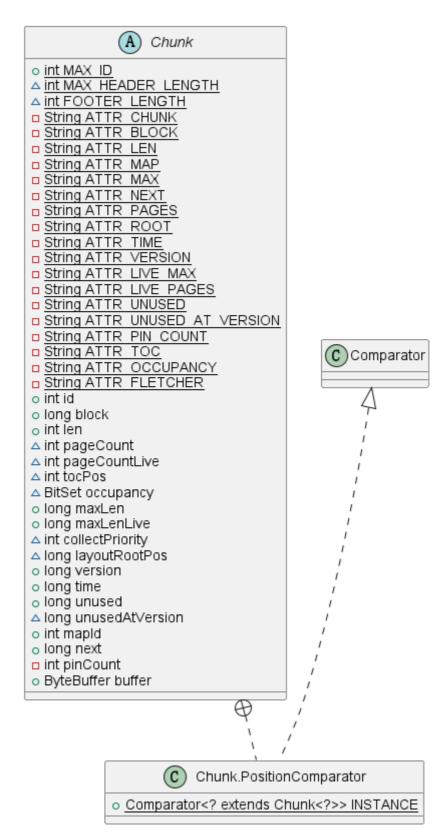
同时,文件头自身也占一个block。这一点很容易验证:

```
Address 0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 a b c d e f Dump
00000000 48 3a 32 2c 62 6c 6f 63 6b 3a 39 2c 62 6c 6f 63 H:2,block:9,bloc
00000010 6b 53 69 7a 65 3a 31 30 30 30 2c 63 68 75 6e 6b kSize:1000,chunk
00000020 3a 38 2c 63 72 65 61 74 65 64 3a 31 38 34 61 37 :8,created:184a7
00000030 63 30 37 39 63 64 2c 66 6f 72 6d 61 74 3a 32 2c c079cd,format:2,
00000040 76 65 72 73 69 6f 6e 3a 38 2c 66 6c 65 74 63 68 version:8,fletch
00000050 65 72 3a 31 38 63 36 37 61 38 31 0a 00 00 00 00 er:18c67a81.....

第一个文件头,首地址0x0000
00001000 48 3a 32 2c 62 6c 6f 63 6b 3a 39 2c 62 6c 6f 63 H:2,block:9,bloc
00001010 6b 53 69 7a 65 3a 31 30 30 30 2c 63 68 75 6e 6b kSize:1000,chunk
00001020 3a 38 2c 63 72 65 61 74 65 64 3a 31 38 34 61 37 :8,created:184a7
00001030 63 30 37 39 63 64 2c 66 6f 72 6d 61 74 3a 32 2c c079cd,format:2,
00001040 76 65 72 73 69 6f 6e 3a 38 2c 66 6c 65 74 63 68 version:8,fletch
```

第二个文件头,首地址0x1000

文件头用来描述文件的重要属性, Chunk用来存储数据内容。Chunk的成员变量如下所示:



Chunk的成员变量(PlantUML绘制)

注意到这里的Chunk为抽象类,它有两个继承类:SFChunk和MFChunk,分别代表单文件(SingleFile)和 多文件(MultiFile)的Chunk。在这里我们只讨论单文件存储(这也是MVStore的默认持久化方式)的情形。

直接看Chunk的成员变量有点抽象,官方文档给出了Chunk在文件中的格式:

```
[ header ] [ page ] [ page ] ... [ page ] [ footer ]
```

我们可以看到,Chunk含有header和footer。header的作用依旧是给出本Chunk的重要属性,footer则主要用于校验。以下给出一个header和footer的例子:

```
chunk:1,len:1,pages:6,max:420,map:3,root:4000010446,time:18,version:1,next:3,toc:4
5b
chunk:1,len:1,version:1,fletcher:90d3728c
```

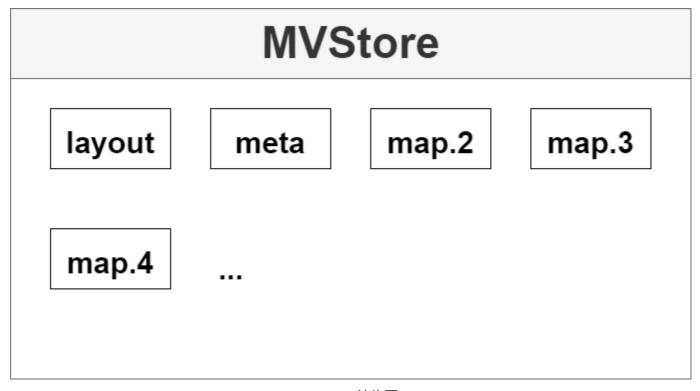
在这里,我们又一次见到了Page。在header中,我们可以看到这个Chunk有6个Page,换言之,有6个结点(可能来自不同的MVMap)。而root指的是meta(在内存模式提到过)的根节点位置。

从这里可以看到,Page实际上是在文件模式下的对数据的最小划分,并且在内存模式下读入,Page的上层结构(MVMap和Chunk)都不会出现在对方模式中,所以Page是沟通内存模式和文件模式的桥梁。

3.3 MVStore结构和时序图

本部分将此章内容做一点总结,以图表的形式展示出来。

3.3.1 内存模式数据结构



MVStore结构图

[^1]

4. 设计模式

本部分笔者将介绍MVStore涉及到的两个设计模式——建造者模式和命令模式。需要注意的是,MVStore中设计模式的实现和标准做法并不一致,笔者仅介绍这些设计模式在MVStore中的实现。

4.1 建造者模式

在之前的介绍中,我们提到MVStore类中有一个Builder成员变量(实际上MVMap也有,但没有MVStore这样典型),此处便采用了建造者模式。

首先我们来考虑一下采用此模式的背景:MVStore的构建有相当多的参数,这些参数有些是可选的。

很容易想到的一种方案是采用构造方法,但此处行不通——因为我们需要为用户准备相当多的构造方法, 并且用户还需要知道每个构造方法的参数代表哪个成员变量。

```
public class Item{
    /* 10个成员变量 */
    private String attribute_1;
    private String attribute_2;
    ...
    private String attribute_10;

    /* 相当多的构造方法 */
    public Item(String attribute_1){
        ...
    }

    public Item(String attribute_2){
        ...
    }

    public Item(String attribute_1, String attribute_2){
        ...
    }

    ...
}
```

另外一种方案是采用JavaBeans模式给用户setter方法,这一种要比前者要好,但是用户使用起来也比较麻烦——设置的参数较多时,代码会比较长,而且构造过程分解到多个调用中,JavaBeans可能处于不一致的状态。

```
public class Item{
    /* 10个成员变量 */
    private String attribute_1;
    private String attribute_2;
    ...
    private String attribute_10;

/* 用户设置的参数较多时,代码会很长,并且可能会出错 */
    public setAttribute_1(String attribute_1){
        this.attribute_1 = attribute_1;
    }

public setAttribute_2(String attribute_2){
        this.attribute_2 = attribute_2;
```

```
}
....
}
```

那有没有一种方案能够一步到位?这便用到了建造者模式。 展示一下之前出现过的代码,感受一下这个模式的魅力:

```
MVStore s = new MVStore.Builder().
encryptionKey("007".toCharArray()).
compress().
open();
```

使用Builder方法接着我们讨论它是如何实现的。Builder是MVStore的一个静态内部类,让我们看一下它的部分代码:

```
public static final class Builder {
    private final HashMap<String, Object> config;
    private Builder(HashMap<String, Object> config) {
        this.config = config;
    public Builder() {
        config = new HashMap<>();
    private Builder set(String key, Object value) {
        config.put(key, value);
        return this;
    }
    public Builder autoCommitDisabled() {
        return set("autoCommitDelay", 0);
    }
    public MVStore open() {
        return new MVStore(config);
    }
}
```

从这里我们可以看到,MVStore的Builder维护了一个名叫config的HashMap,实际上就是用户通过Builder 将参数信息填入到config中,最后用Builder的MVStore open()方法调用MVStore的含参构造方法,遍历并解析config的每个键值对,从而完成实例化。

在前面的介绍中我们得知,针对MVMap的删除和增改操作都由Voperate(Kkey, Vvalue, DecisionMaker<? super V> decisionMaker)方法完成。