# 公开课

## 课堂主题

如何应对面试

## 课堂目标

了解面试过程中的得失 明确自己的补充方向 构思自己的知识体系

## 知识要点

## 一、基础问题

1、基础问题1: ArrayList和linkedList区别

30分的回答

背面试题

60分的回答

百度一下

80分的回答

List

```
public static List<String> list = new ArrayList<>();
```

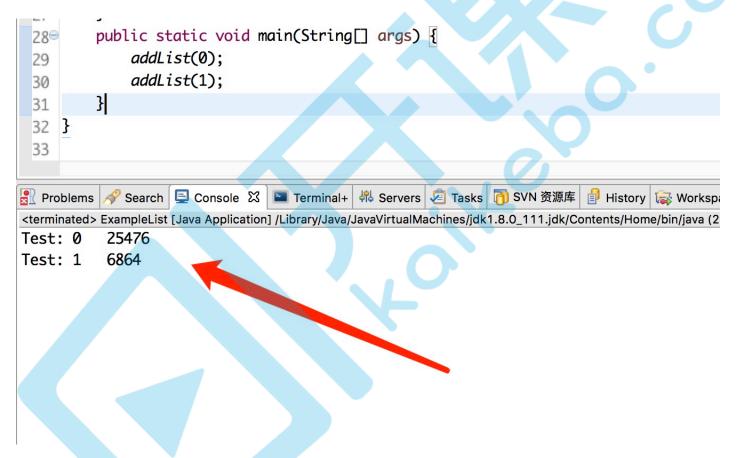
我们看下代码,只做一点点改变。

```
/**
 * 此类描述的是:
 * 数据结构算法重要性实例
 * @author: Coder_Wang
 * @version: 2019年1月28日 下午5:03:44
 */
public class ExampleList {
    static int length = 16;
    public static List<String> listNoLength = new ArrayList<>();
    public static List<String> listLength = new ArrayList<>>(length);
```

```
public static void addList(int sign){
    long start = System.currentTimeMillis();
    for (int i = 0; i < length; i++) {
        if(sign==0){
            listNoLength.add("asdf");
        }else{
            listLength.add("asdf");
        }
    }
    long end = System.currentTimeMillis();
    System.out.println("sign: "+ sign+" "+(end - start));
}

public static void main(String[] args) {
    addList(0);
    addList(1);
}</pre>
```

### 简单几句说下代码;



因为写的数据样本小、数字肯定会有出入。

• 细节优化 长度尽量使用2的幂作为长度,计算机分配空间大都使用次幂去分配,减少碎片空间

#### 数组

以下是数组在内存中存储结构,和扩容过程。

arrayA 数组长度4,现在需要放入第五个值

需要先扩容, 在后边找到能容下新数组长度的连续空间

arrayA[0]	arrayA[1]	arrayA[2]	arrayA[3]		占用
占用					2
		占用	arrayA[0]	arrayA[1]	arrayA[2]
arrayA[3]	arrayA[4]	arrayA[5]			

● 新增数据空间判断 新增数据的时候需要判断当前是否有空闲空间存储数据

- 扩容需要申请新的连续空闲空间上图为例,长度4需要扩容到8。必须找到长度为8的空间才能新建扩容数组。
- 把老的数组复制过去
- 新加内容
- 回收老的数组空间

### 链表

arrayA 数组

linkB 链表,不需要连续空间,大小不定

arrayA[0]	arrayA[1]	arrayA[2]	arrayA[3]	linkB[0]	占用
占用	linkB[1]	linkB[2]	占用	占用	占用
linkB[3]	linkB[4] 5	占用	linkB[5]		
		G 99 16 G 13	G 100 24 00 0000		

- 不需要连续空间
- 大小不定

### 对比

• 时间复杂度

操作	数组	链表
随机访问	O(1)	O(N)
头部插入	O(N)	O(1)
头部删除	O(N)	O(1)
尾部插入	O(1)	O(1)
尾部删除	O(1)	O(1)

- 同样查找都是O(n)数组遍历比链表快 因为数组的连续内存,会有一部分或全部数据一起进入到CPU缓存,而链表还需要再去内存中根 据上下标查找;CPU缓存比内存快太多。
- 小结
   数组大小固定,不适合动态存储,动态添加,内存为一连续的地址,可随机访问,查询较快, 而链表大小可变,扩展性强,只能顺着指针的方向查询,速度较慢

#### 应用

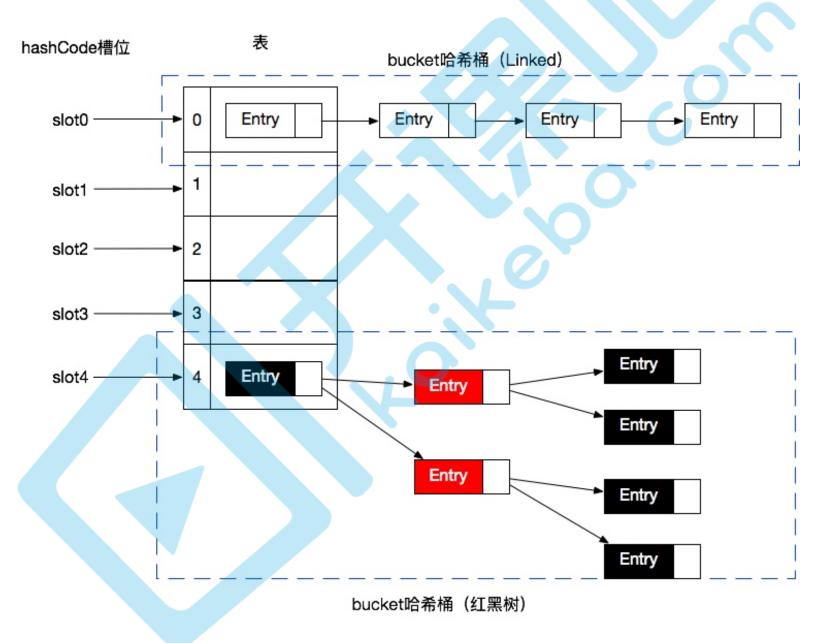
- 数组有序数组,无序数组,多维数组,矩阵等等
- 链表 单链表,双向链表,循环链表,双向循环链表

### 100分的回答

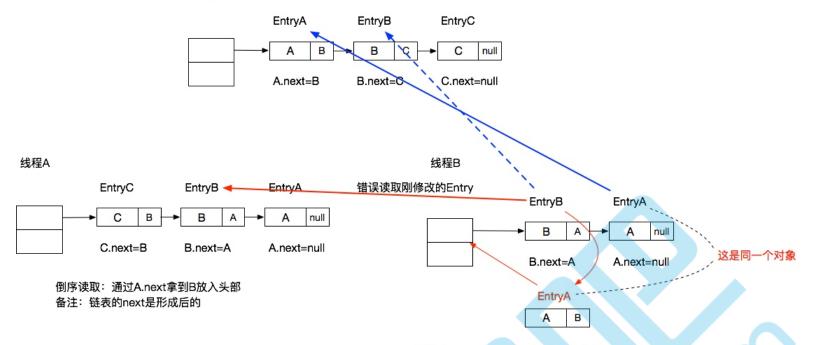
这个就不仅仅要了解的更彻底,还需要了解面试官想知道什么看重什么

添加删除源码实现,自己手写一个实现等等

## 2、基础问题2:HashMap



1-常问问题: 环形链表



倒序读取:通过A.next拿到B放入头部;

但是B读取到了A线程的数据,又去读取A,应该是读原始数据读C

为什么问这个问题?就是扩容机制,牵扯到的知识点:基本数据结构,hash算法,合并算法,并发编程,锁等

#### 哈希冲突解决方案

- 开放地址
  - 。 线性探测再散列 dii=1, 2, 3, ..., m-1 顺序查看表中下一单元,直到找出一个空单元或查遍全表
  - 。 二次探测再散列 di=1<sup>2</sup>, -1<sup>2</sup>, 2<sup>2</sup>, -2<sup>2</sup>, ..., k<sup>2</sup>, -k<sup>2</sup>(k<=m/2) 冲突时前后找,先找后边1的平方,再找前边1的平方,没有就加1继续找
  - 。 伪随机探测再散列 随机找一个hash值
- 再哈希重新用其他的方式计算一遍hash, 计算hash的方法好多种算法
- 链地址 hashMap
- 建立公共溢出区把冲突的放到一个地方,统一用其他方案处理

#### 3-弥补措施

- 扩容顺序7 是先扩容后增加元素,8是先增加元素后扩容
- 插入顺序 在jdk8之前是插入头部的,在jdk1.8中是插入尾部的

#### 4-其他问题

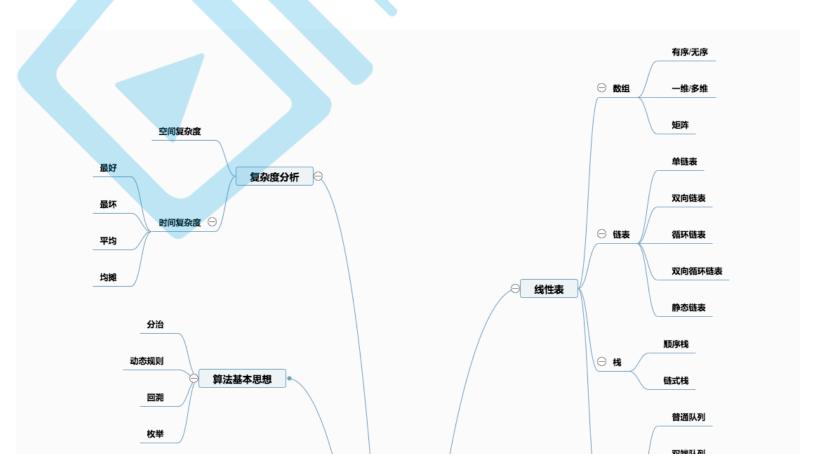
- 并发下其他问题
   并发操作,扩容时,老表允许插入,新插入的对象在迁移对象中没有,会造成数据丢失
   并发操作,每个线程都会建立新表对象然后往共享变量赋值,会造成其他线程的新表数据丢失
   并发操作,导致链表头数据被覆盖,数据丢失
- 写算法判断环形链表

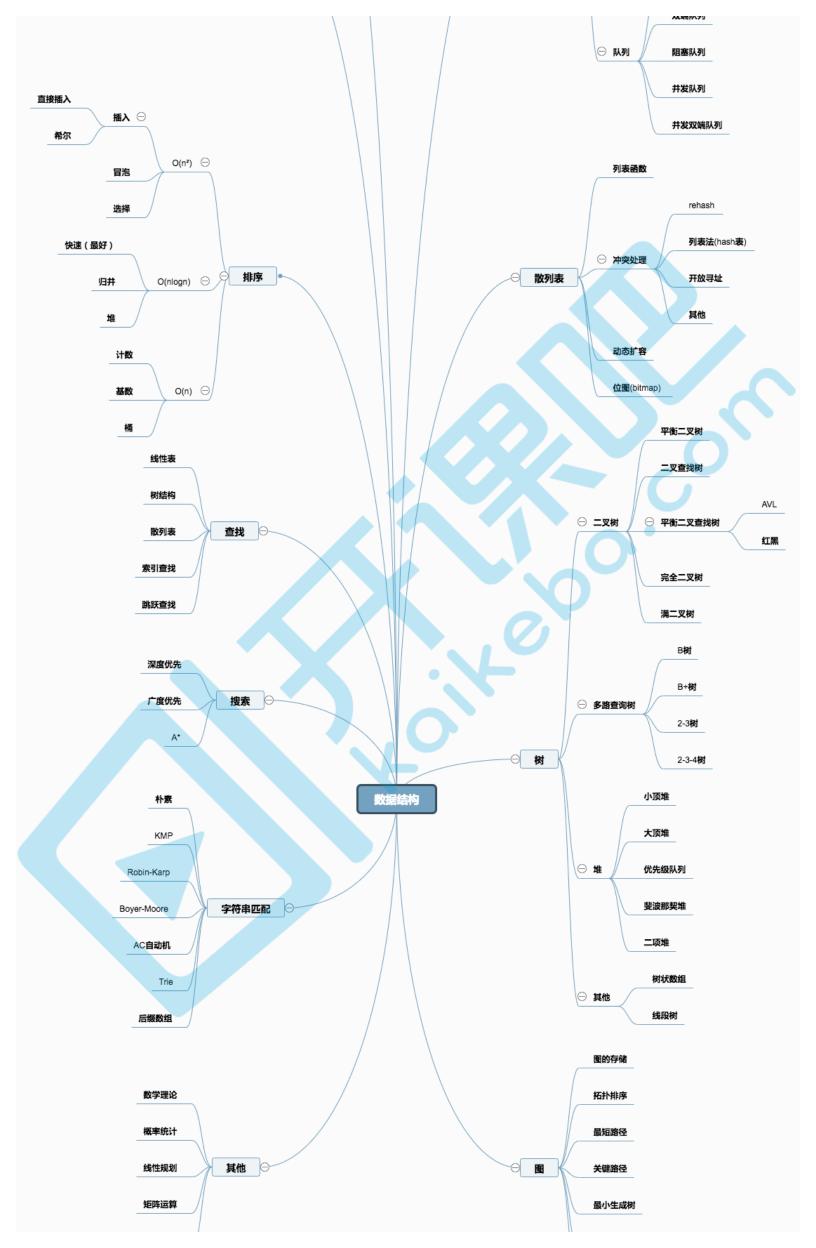
```
public boolean isLoop(Node head){
   Node slow = head;
   Node fast = head;
   while(fast!=null && fast.next!=null)
   {
      slow = slow.next;
      fast = fast.next.next;
      if(slow==fast)
           return true;
   }
   return false;
}
```

 concurrenthashmap原理,长度统计等 为什么比Hashtable高效,Segment,多线程锁; volatile和synchronized,原子操作,并发包; JMM, JVM,回收算法。

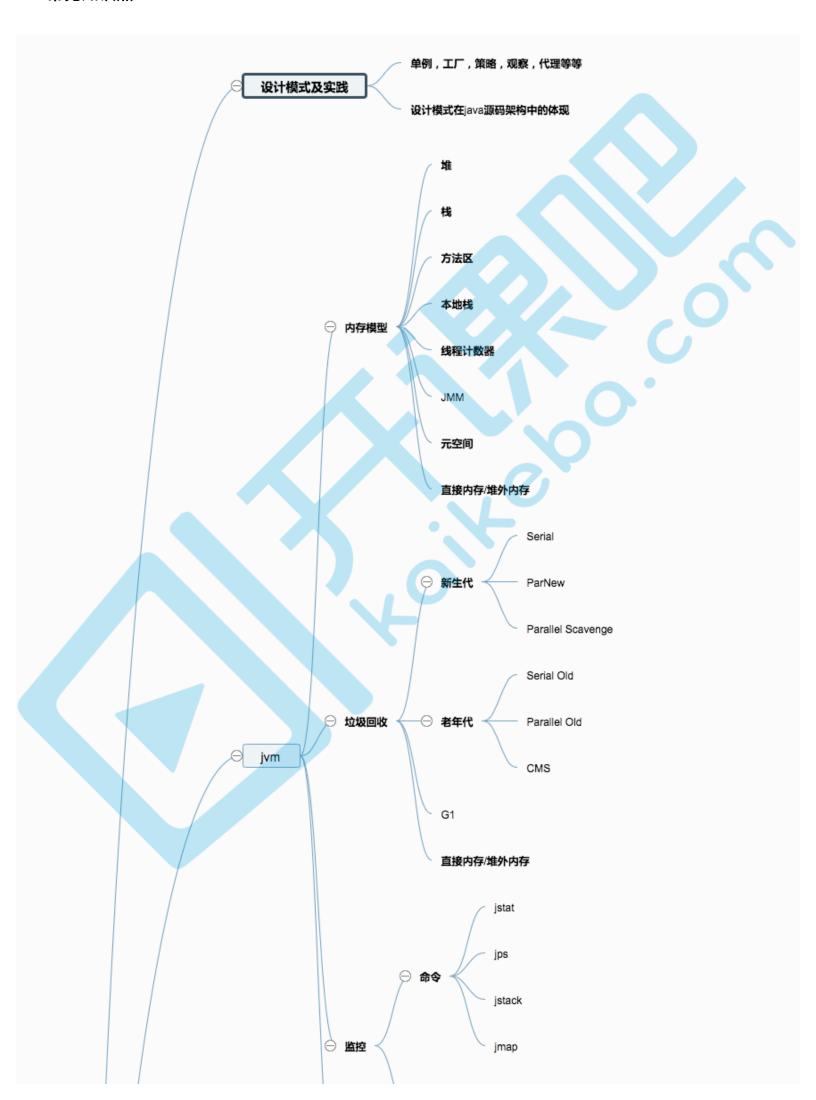
## 需要掌握的点

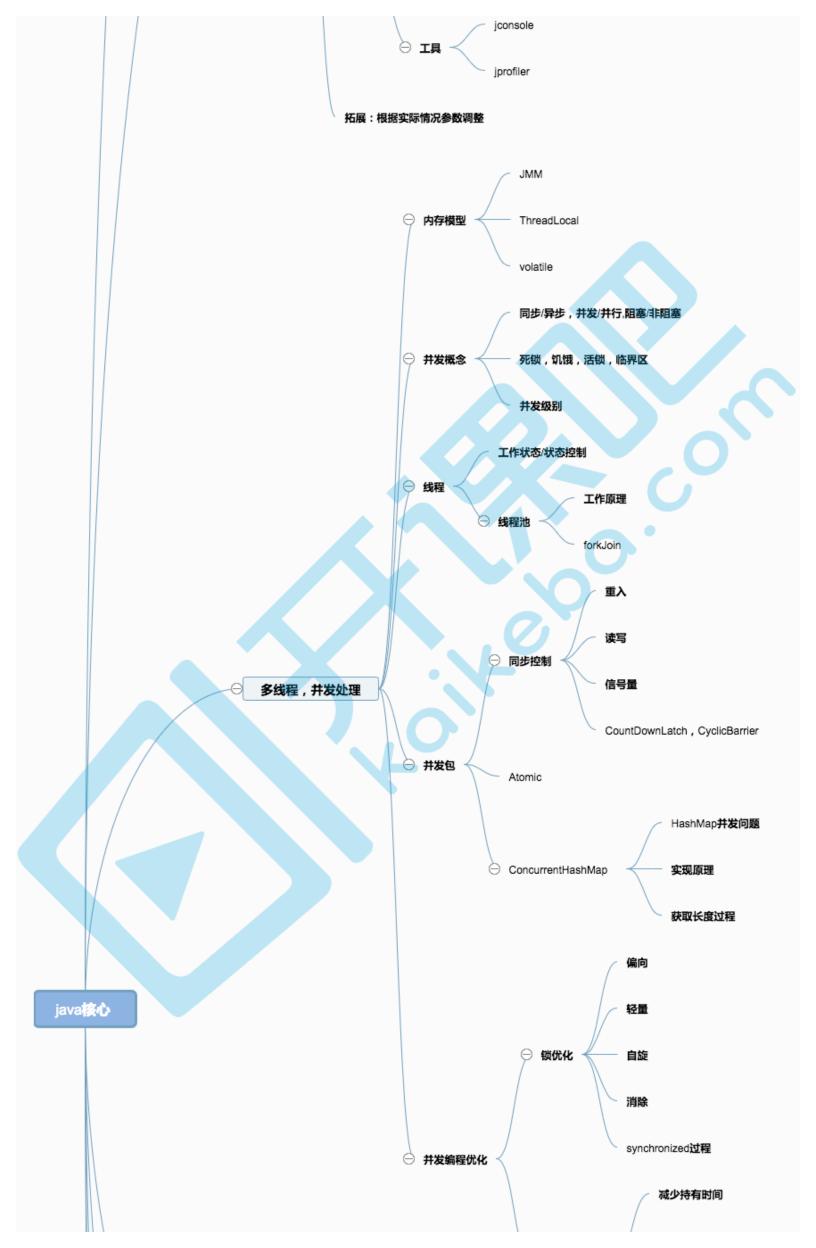
#### 数据结构算法

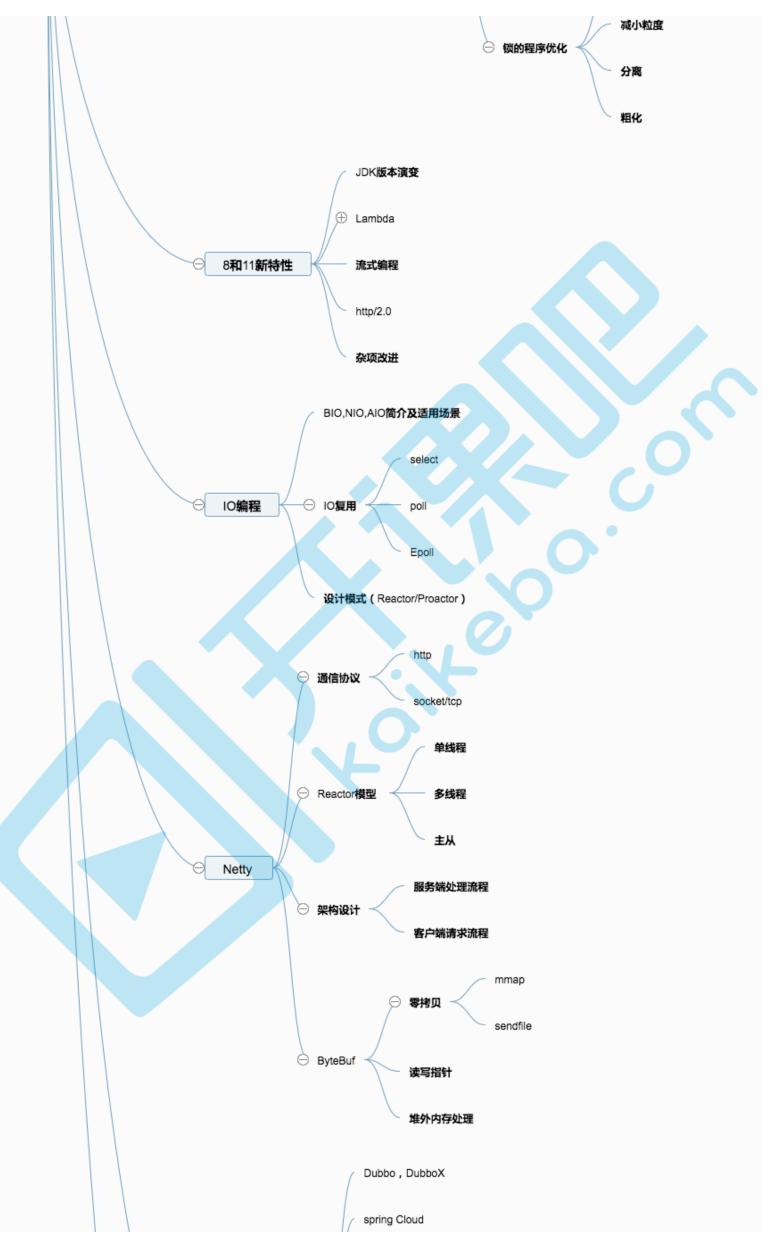


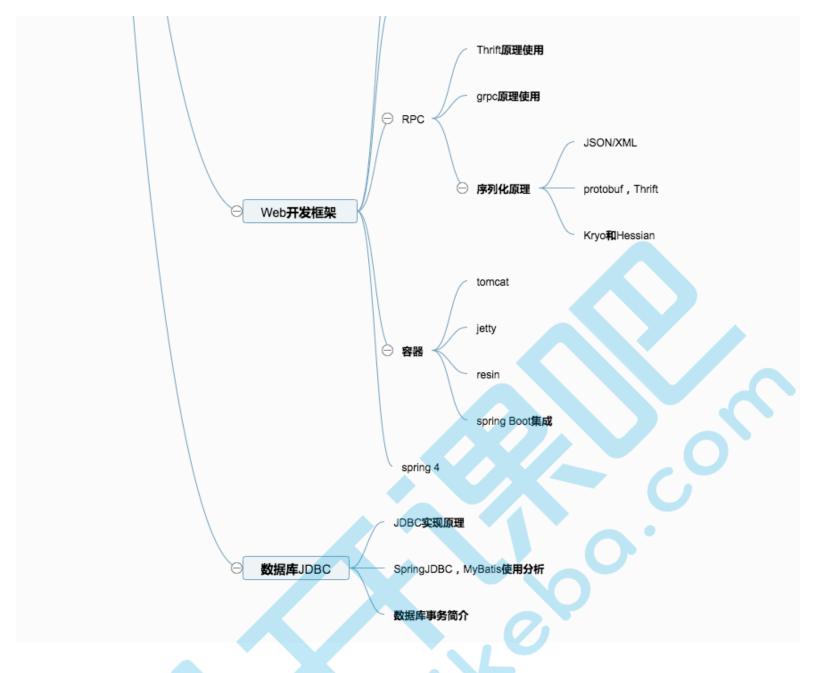


## Java常见知识点





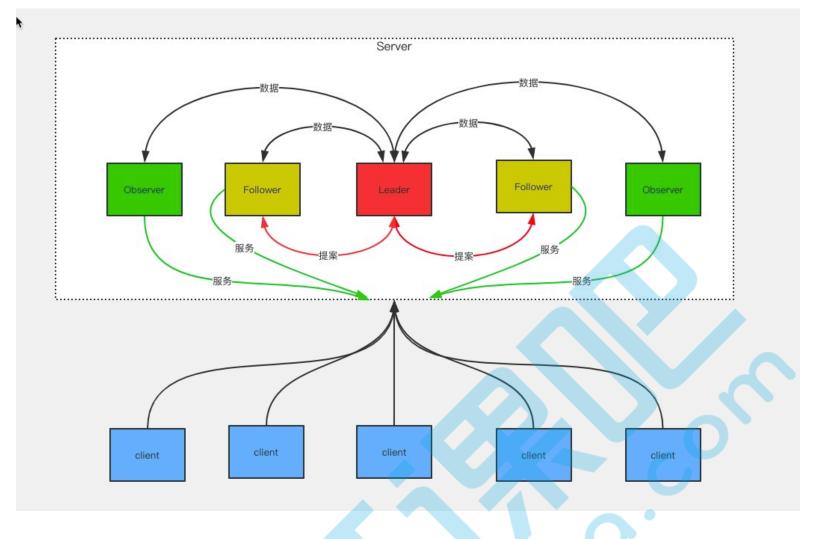




# 二、架构中常见服务选型

1-服务发现

zk的原理问题



#### • Server节点说明

。 Leader: 响应写入请求,发起投票和决议,超过半数Follower同意写入,写入成功,广播,所有节点更新数据

。 Follower: 响应查询,将写入请求发给Leader,参与选举和写入投票

。 ObServer: 响应查询,将写入请求发给Leader,不参与投票,只接收写入结果。 (ObServer用来扩展读请求,不参与决策所以不会牺牲写入吞吐量,提升系统查询性能)

#### 选主策略

#### • 投票内容

vote\_sid:接收到的投票中所推举Leader服务器的SID。vote\_zxid:接收到的投票中所推举Leader服务器的ZXID。

self\_sid: 当前服务器自己的SID。 self\_zxid: 当前服务器自己的ZXID

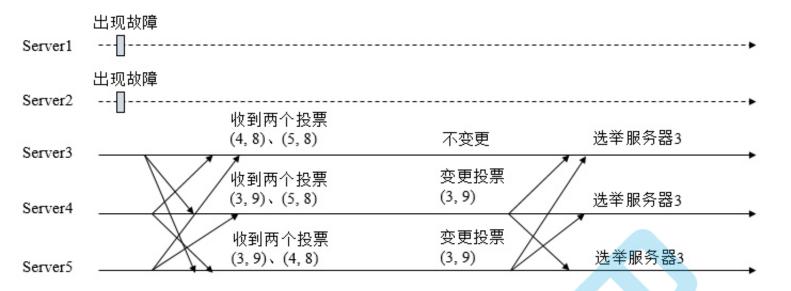
#### 规则

如果vote\_zxid大于self\_zxid,就认可当前收到的投票,并再次将该投票发送出去。

如果vote zxid小于self zxid,那么坚持自己的投票,不做任何变更。

如果vote\_zxid等于self\_zxid,那么就对比两者的SID,如果vote\_sid大于self\_sid,那么就认可当前收到的投票,并再次将该投票发送出去。

如果vote\_zxid等于self\_zxid,并且vote\_sid小于self\_sid,那么坚持自己的投票,不做任何变更



#### 存储方式

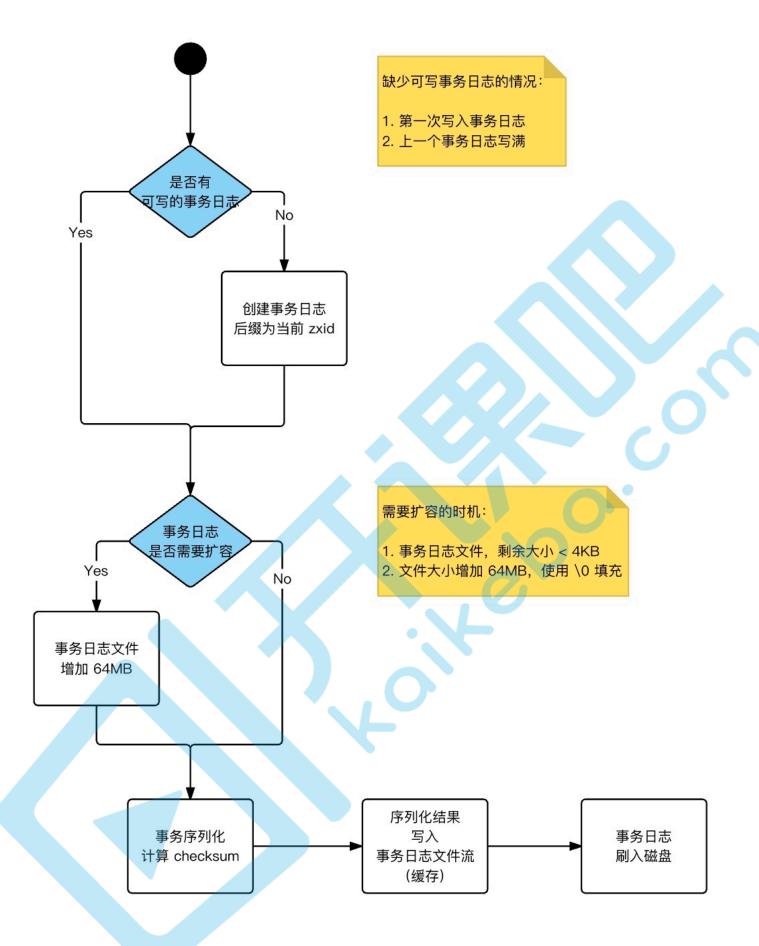
• 快照

快照写入是异步的;

快照生成时新提交的事务有可能会写入快照,快照的界限不是某一个时间段,是模糊的。

### • 事务日志

- 。 事务日志频繁 flush 到磁盘, 消耗大量磁盘 IO
- 。磁盘空间预分配:事务日志剩余空间 < 4KB 时,将文件大小增加 64 MB
- 。 磁盘预分配的目标: 减少磁盘 seek 次数 (搜索空间的次数)
- 。 建议: 事务日志, 采用独立磁盘单独存放



• 关联知识点 Redis持久化,ES索引持久化

### 启动流程

#### 对接底层存储和上层业务:

1. FileTxnLog: 事务日志文件管理

器

2. FileSnap: 快照管理器

#### 内存数据库 ZKDatabase:

1. DataTree 初始化,树

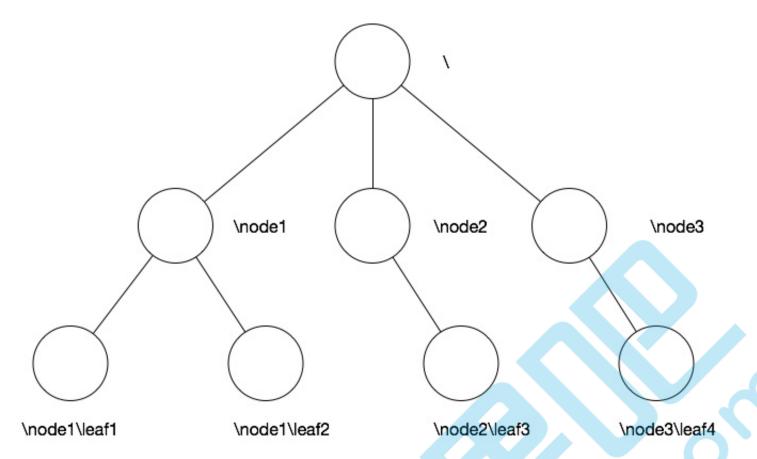
2. sessionsWithTimeouts,初始化

会话超时时间记录器

#### 数据恢复后期,进行事务订正。

- 1. 将事务操作记录转换为 Proposal
- 2. 保持在 ZKDatabase.committedLog
- 3. Follower 会进行快速同步

存储结构

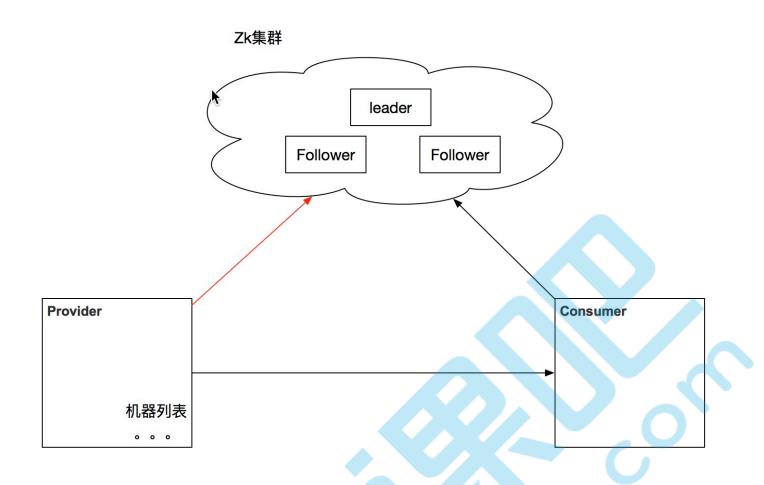


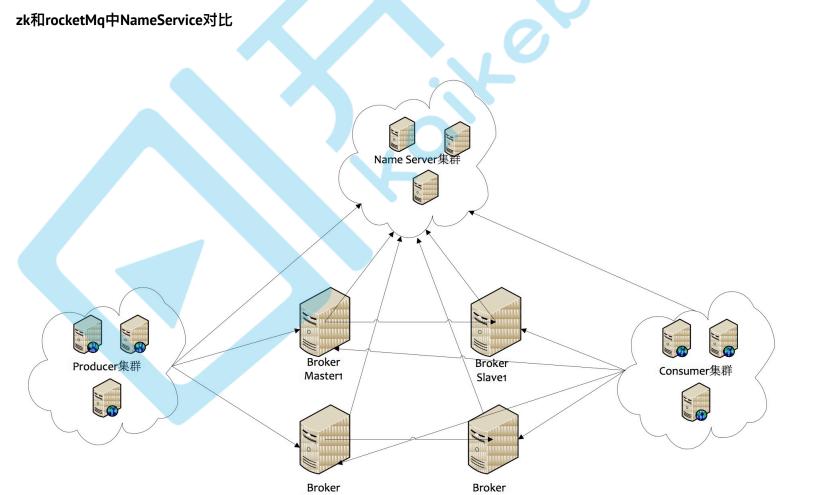
## znode相关内容大致分为

- data与该Znode关联的数据
- children该Znode下的子节点
- ACL 信息 节点的权限信息

## 延伸问题阿里为什么不用zk

dubbo和zk





Slave2

Name Server 注册中心,存储关联信息; 无状态节点,可集群部署,节点之间无任何信息同步。

Master2

即使整个Namesrv集群宕机,已经正常工作的Producer,Consumer,Broker仍然能正常工作,但新起的Producer,Consumer,Broker就无法工作topic太多的化,传输时间长可能会误认为broker失效。压力在心跳监控上。

#### CAP理论

任何分布式系统在可用性、一致性、分区容错性方面,不能兼得,最多只能得其二,因此,任何分布式系统的设计只是在三者中的不同取舍而已。

- C (Consistency): 所有的节点上的数据时刻保持同步
- A (Availability): 每个请求都能接受到一个响应,无论响应成功或失败
- P (Partition-tolerance): 系统应该能持续提供服务, 即使系统内部有消息丢失(分区)

## 注册中心应该是CP还是AP?

CAP

数据一致性consistency,数据可用性Availability,分区耐受性partition tolerance。 强一致,用户一致,最终一致。

BASE

Basically Available(基本可用)、Soft state(软状态)和Eventually consistent(最终一致性)ACID

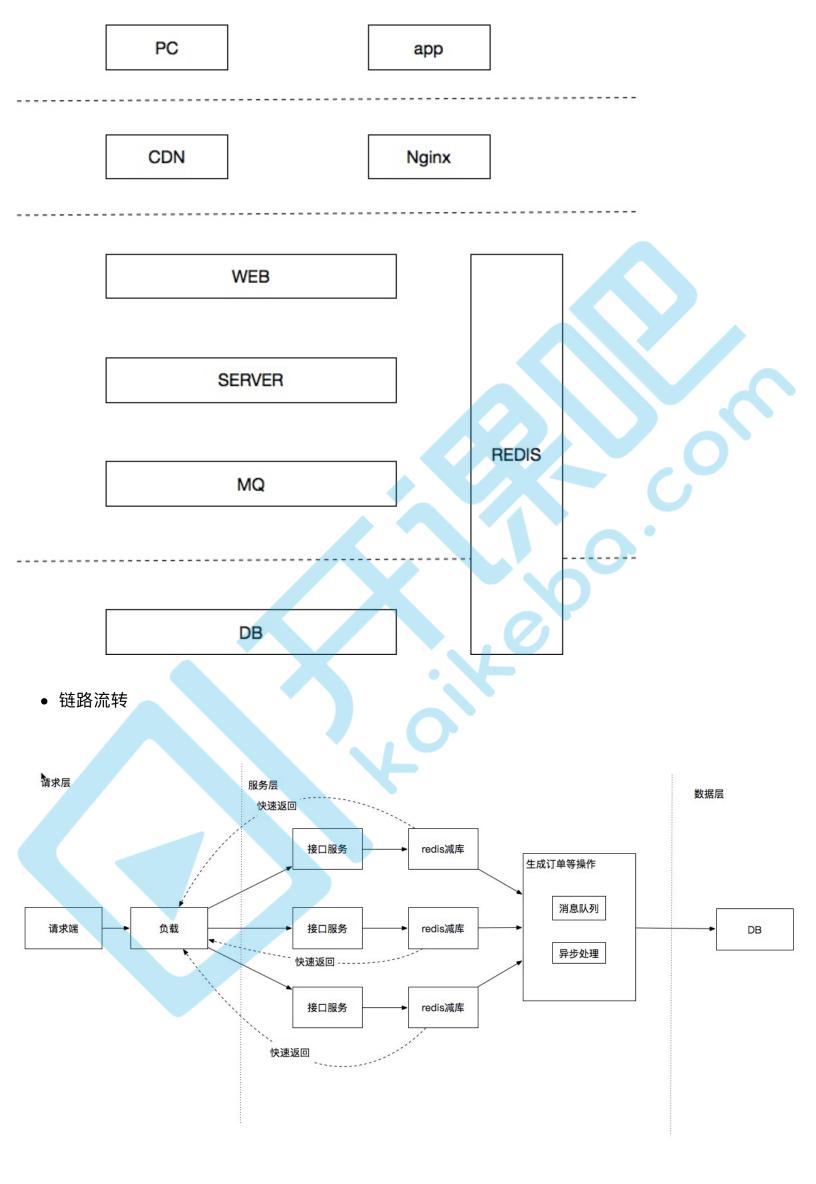
原子性(Atomicity),一致性(Consistency),隔离性(Isolation),持久性(Durability).

### 常见的注册发现服务对比

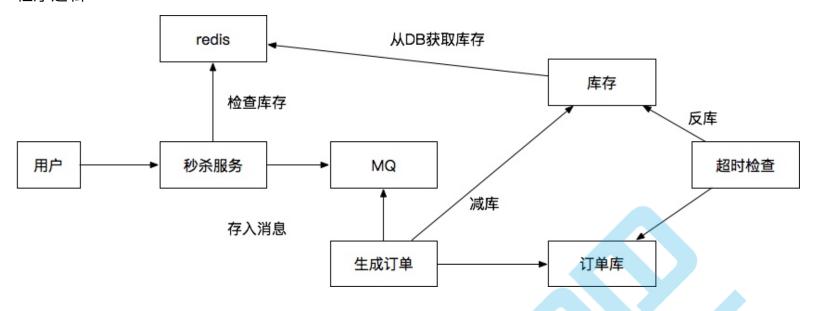
特性	ZooKeeper	ETCD	Consul	Euraka
сар	CP	CP	CP/AP	AP
多语言支持	sdk	http	http&dns	http
watch	支持	支持	支持	long polling
一致性协议	ZAB(paxos)	raft	raft	弱一致性
多数据中心	无	无	支持	无
社区支持	积极	积极	积极	暂停

## 2-秒杀方案主要技术点

服务部署



## 程序逻辑



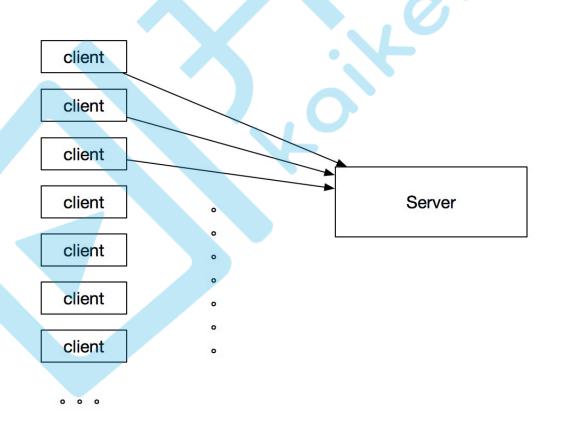
### 限流消峰

## 业务限流

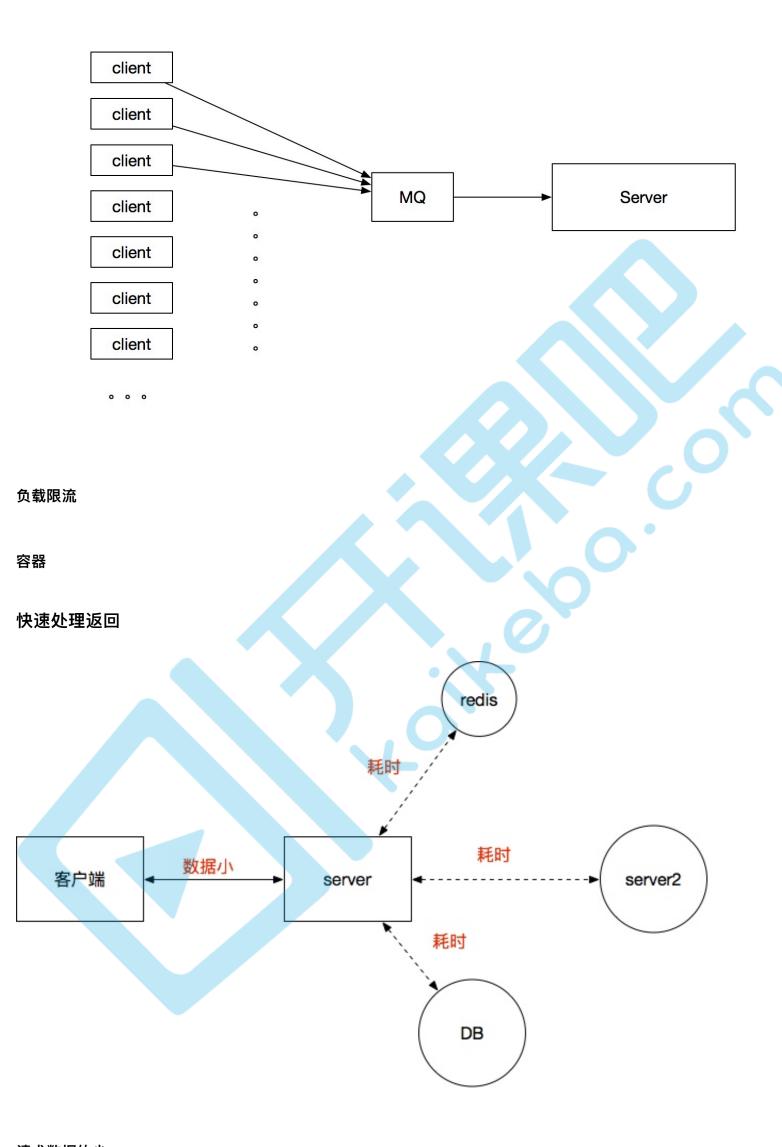
验证码,答题(防刷)

### 消峰

• 紧耦合



• 松耦合



#### 减少依赖

#### (3) 服务稳定性

#### 集群部署

备用节点预留

服务等级

开发维护/模块划分

- (4) 减库存问题
- (5) 流量消峰
- (6) 链路优化点
  - 动静分离 CDN合理使用
  - 传输 http, tcp;nio, netty
  - 传输序列化kryo, hession, protostuff和protobuf
  - 编码优化 方法调用,对象使用,jvm影响
  - 缓存使用 redis/mc,本地cache
  - 并发控制 分布式锁,内部java的多线程
  - jvm调优参数调优,回收器设置等等
  - 数据库优化索引合理使用,表合理设计

# 面试问题简介

自我介绍,技术点,项目;

知识点的讲解;

满分:了解面试官想法!

面试过程:

面试官技术不好:一面(想办法过了),后边面试--这个是不是适合自己;

双向选择!!!

低调,耐心

HR

有没有问题问面试官

