

61. 数据库sql关键字执行顺序？

from--->.where,---->group by--->,having,--->select,--->distinct---->,union----->,order by

62.守护线程和僵尸线程

任何线程都可以设置为守护线程和用户线程，通过方法`Thread.setDaemon(boolean on)` 设置，`true`则是将该线程设置为守护线程，`false`则是将该线程设置为用户线程。

同时，`Thread.setDaemon()`必须在`Thread.start()`之前调用，否则运行时抛出异常。

用户线程：平时使用到的线程均为用户线程。

守护线程：用来服务用户线程的线程，例如垃圾回收线程。

用户线程：当任何一个用户线程未结束，Java虚拟机是不会结束的。

守护线程：如何只剩守护线程未结束，Java虚拟机结束。

63.redis的数据结构底层？

string：

我们知道Redis是由C语言编写的。Redis由于各种原因，并没有直接使用了C语言的字符串结构，而是对其做了一些封装，

得到了自己的简单动态字符串(simple dynamic string, SDS)的抽象类型。Redis中，默认以SDS作为自己的字符串表示。只有在一些字符串不可能出现变化的地方使用C字符串。

SDS与C字符串的区别

1、常数复杂度获取字符串长度

而SDS结构中本身就有记录字符串长度的`len`属性，所有复杂度为 $O(1)$ 。

Redis将获取字符串长度所需的复杂度从 $O(N)$ 降到了 $O(1)$ ，确保获取字符串长度的工作不会成为Redis的性能瓶颈

2、杜绝缓冲区溢出，减少修改字符串时带来的内存重分配次数

SDS实现了空间预分配和惰性空间释放两种优化的空间分配策略，解决了字符串拼接和截取的空间问题**，修改字符串长度 N 次最多会需要执行 N 次内存重分配

hash:

ziplist+hashtable

这两种数据结构我们之前都有讲解，hash对象只有同时满足以下条件，才会采用ziplist编码：

1 hash对象保存的键和值字符串长度都小于64字节

2 hash对象保存的键值对数量小于512 ziplist存储的结构如下

list:

压缩列表ziplist+双向链表linkedlist

ziplist 是一个特殊的双向链表

特殊之处在于：没有维护双向指针`prev next`；而是存储上一个 entry的长度和 当前entry的长度，通过长度推算下一个元素在什么地方。

牺牲读取的性能，获得高效的存储空间，因为(简短字符串的情况)存储指针比存储entry长度 更费内存。这是典型的“时间换空间”。

set:

Set底层用两种数据结构存储，一个是hashtable，一个是inset。

其中hashtable的key为set中元素的值，而value为null

inset为可以理解为数组，使用inset数据结构需要满足下述两个条件：

元素个数不少于默认值512

set-max-inset-entries 512

元素可以用整型表示

inset结构体定义如下:

```
typedef struct intset {
    uint32_t encoding; // 编码方式, 一个元素所需要的内存大小
    uint32_t length;    // 集合长度
    int8_t contents[]; // 集合数组, 整数集合的每个元素在数组中按值的大小从小到大
                        // 排序, 且不包含重复项
} intset;
```

inset查询方式一般采用二分查找法, 实际查询复杂度也就在 $\log(n)$, 你会发现到redis是在数据量少的情况下才会用到这个数据结构,

插入删除 $O(n)$ 在数据量少的情况下移动数据可以用到CPU向量化执行的特性, 特别快, 在数据量大的话性能退化选用其他数据结构

zset: ziplist+跳表

64.线程创建方式?

1.继承Thread类创建线程, 首先继承Thread类, 重写run()方法, 在main()函数中调用子类实例的start()方法。

```
public class ThreadDemo extends Thread {
    @Override
    public void run() {
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " run()方法正在执行");
    }
}

public class TheadTest {
    public static void main(String[] args) {
        ThreadDemo threadDemo = new ThreadDemo();
        threadDemo.start();
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " main()方法执行结束");
    }
}
```

2.实现Runnable接口创建线程: 首先创建实现Runnable接口的类RunnableDemo, 重写run()方法; 创建类RunnableDemo的实例对象runnableDemo, 以runnableDemo作为参数创建Thread对象, 调用Thread对象的start()方法。

```
public class RunnableDemo implements Runnable {
    @Override
    public void run() {
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " run()方法执行中");
    }
}

public class RunnableTest {
    public static void main(String[] args) {
        RunnableDemo runnableDemo = new RunnableDemo ();
        Thread thread = new Thread(runnableDemo);
        thread.start();
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " main()方法执行完成");
    }
}
```

3.使用Callable和Future创建线程:

1. 创建Callable接口的实现类CallableDemo, 重写call()方法。
2. 以类CallableDemo的实例化对象作为参数创建FutureTask对象。
3. 以FutureTask对象作为参数创建Thread对象。
4. 调用Thread对象的start()方法。

```

class CallableDemo implements Callable {
    @Override
    public Integer call() {
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " call()方法执行中");
        return 0;
    }
}

class CallableTest {
    public static void main(String[] args) throws ExecutionException, InterruptedException {
        FutureTask futureTask = new FutureTask(new CallableDemo());
        Thread thread = new Thread(futureTask);
        thread.start();
        System.out.println("返回结果 " + futureTask.get());
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + " main()方法执行完成");
    }
}

```

4.使用线程池例如用Executor框架： Executors可提供四种线程池.

```

class ThreadDemo extends Thread {
    @Override
    public void run() {
        System.out.println(Thread.currentThread().getName() + "正在执行");
    }
}

class TestFixedThreadPool {
    public static void main(String[] args) {
        //创建一个可重用固定线程数的线程池
        ExecutorService pool = Executors.newFixedThreadPool(2);
        //创建实现了Runnable接口对象， Thread对象当然也实现了Runnable接口
        Thread t1 = new ThreadDemo();
        Thread t2 = new ThreadDemo();
        //将线程放入池中进行执行
        pool.execute(t1);
        pool.execute(t2);
        //关闭线程池
        pool.shutdown();
    }
}

```

65.同步方法和同步块，哪个是更好的选择？

同步块是更好的选择，因为它不会锁住整个对象（当然你也可以让它锁住整个对象）。

同步方法会锁住整个对象，哪怕这个类中有多个不相关联的同步块，这通常会导致他们停止执行并需要等待获得这个对象上的锁。

66.重量级锁的底部Monitor实现原理？

Monitor数据结构的 owner、WaitSet和EntryList 字段比较重要，它们之间的转换关系如下图

```

_owner    = NULL; //指向持有ObjectMonitor对象的线程地址
_count    = 0; //锁的计数器，获取锁时count数值加1，释放锁时count值减1，直到
_waitSet  = NULL; //处于wait状态的线程，会被加入到WaitSet
_entryList = NULL; //处于等待锁block状态的线程，会被加入到该列表
_recursions = 0; //锁的重入次数

```

从上图可以总结获取**Monitor**和释放**Monitor**的流程如下：

1当多个线程同时访问同步代码块时，首先会进入到**EntryList**中，然后通过CAS的方式尝试将**Monitor**中的**owner**字段设置为当前线程，

同时**count**加1，若发现之前的**owner**的值就是指向当前线程的，**recursions**也需要加1。如果CAS尝试获取锁失败，则进入到**EntryList**中。

2当获取锁的线程调用**wait()**方法，则会将**owner**设置为null，同时**count**减1，**recursions**减1，当前线程加入到**waitSet**中，等待被唤醒。

3当前线程执行完同步代码块时，则会释放锁，**count**减1，**recursions**减1。当**recursions**的值为0时，说明线程已经释放了锁。

之前提到过一个常见面试题，为什么**wait()**、**notify()**等方法要在同步方法或同步代码块中来执行呢，是因为**wait()**、**notify()**方法需要借助**ObjectMonitor**对象内部方法来完成。

67.synchronized关键字的底层原理？

同步代码块：

是由**monitorenter** 和 **monitorexit** 指令完成的，其中**monitorenter**指令所在的位置是同步代码块开始的位置，

第一个**monitorexit** 指令是用于正常结束同步代码块的指令，第二个**monitorexit** 指令是用于异常结束时所执行的释放**Monitor**指令。

同步方法原理：

没有**monitorenter** 和 **monitorexit** 这两个指令了，而在查看该方法的class文件的结构信息时发现了**Access flags**后边的**synchronized**标识，

该标识表明了该方法是一个同步方法。Java虚拟机通过该标识可以来辨别一个方法是否为同步方法，如果有该标识，线程将持有**Monitor**，在执行方法，最后释放**Monitor**。

总结：Java虚拟机是通过进入和退出**Monitor**对象来实现代码块同步和方法同步的，代码块同步使用的是**monitorenter** 和 **monitorexit** 指令实现的，

而方法同步是通过**Access flags**后面的标识来确定该方法是否为同步方法。

68.ConcurrentHashMap的put()方法？

JDK1.7中的put()方法：

先计算出key的hash值，利用hash值对segment数组取余找到对应的segment对象。

尝试获取锁，失败则自旋直至成功，获取到锁，通过计算的hash值对hashentry数组进行取余，找到对应的entry对象。

遍历链表，查找对应的key值，如果找到则将旧的value直接覆盖，如果没有找到，则添加到链表中。（JDK1.7是插入到链表头部，JDK1.8是插入到链表尾部，这里可以思考一下为什么这样）

JDK1.8中的put()方法：

计算key值的hash值，找到对应的Node，如果当前位置为空则可以直接写入数据。

利用CAS尝试写入，如果失败则自旋直至成功，如果都不满足，则利用**synchronized**锁写入数据。

69.ConcurrentHashMap迭代器是强一致性还是弱一致性？

与HashMap不同的是，ConcurrentHashMap迭代器是弱一致性。

这里解释一下弱一致性是什么意思，当ConcurrentHashMap的迭代器创建后，会遍历哈希表中的元素，在遍历的过程中，哈希表中的元素可能发生变化，

如果这部分变化发生在已经遍历过的地方，迭代器则不会反映出来，如果这部分变化发生在未遍历过的地方，迭代器则会反映出来。

换种说法就是put()方法将一个元素加入到底层数据结构后，get()可能在某段时间内还看不到这个元素。

这样的设计主要是为ConcurrentHashMap的性能考虑，如果想做到强一致性，就要到处加锁，性能会下降很多。

所以ConcurrentHashMap是支持在迭代过程中，向map中添加元素的，而HashMap这样操作则会抛出异常。

70.ConcurrentHashMap 的key，value是否可以为null？

不能。ConcurrentHashMap中的key和value为null会出现空指针异常，而HashMap中的key和value值是可以为null的。

原因如下：ConcurrentHashMap是在多线程场景下使用的，如果ConcurrentHashMap.get(key)的值为null，那么无法判断到底是key对应的value的值为null还是不存在对应的key值。

而在单线程场景下的HashMap中，可以使用containsKey(key)来判断到底是不存在这个key还是key对应的value的值为null。

在多线程的情况下使用containsKey(key)来做这个判断是存在问题的，因为在containsKey(key)和ConcurrentHashMap.get(key)两次调用的过程中，key的值可能已经发生了改变。

即你一开始get方法获取到null之后，再去调用containsKey方法，没法确保get方法和containsKey方法之间，没有别的线程来捣乱，刚好把你要查询的对象设置了进去或者删除掉了。