06-并发编程

刘亚雄

极客时间-Java 讲师



今日目标

- 1. 掌握多线程安全问题原因
- 2. 理解线程的生命周期和状态转换
- 3. 掌握Java内存模型JMM及多线程并发的三个特性
- 4. 掌握synchronized实现原理
- 5. 掌握volatile关键字实现原理

一、多线程

并发编程灵魂三问

01-什么是并发编程?

- ➤ 并发编程:编写多线程(MultiThreading)代码,解决多线程带来的线程安全问题
- > 多线程是指从软件和硬件上实现多个线程并发执行的技术, 多线程可以使计算机同一时间执行多个线程

02-为什么要学习?感觉上工作中很少用到

- > 开启应用高性能的一把钥匙,应用程序的翅膀
- ▶ 面试高频考点
- ➤ 中间件几乎都是多线程应用: MySQL、ES、Redis、Tomcat、Druid、HikariCP等等

03-怎么学习并发编程?

- ▶ 多线程基础核心 → Synchronized实现原理 → Volatile实现原理 → JMM和指令重排
- ➤ JUC → 原子类与CAS实现原理 → 锁与AQS实现原理→ 并发工具类→ 并发容器→ 阻塞队列→ 线程池

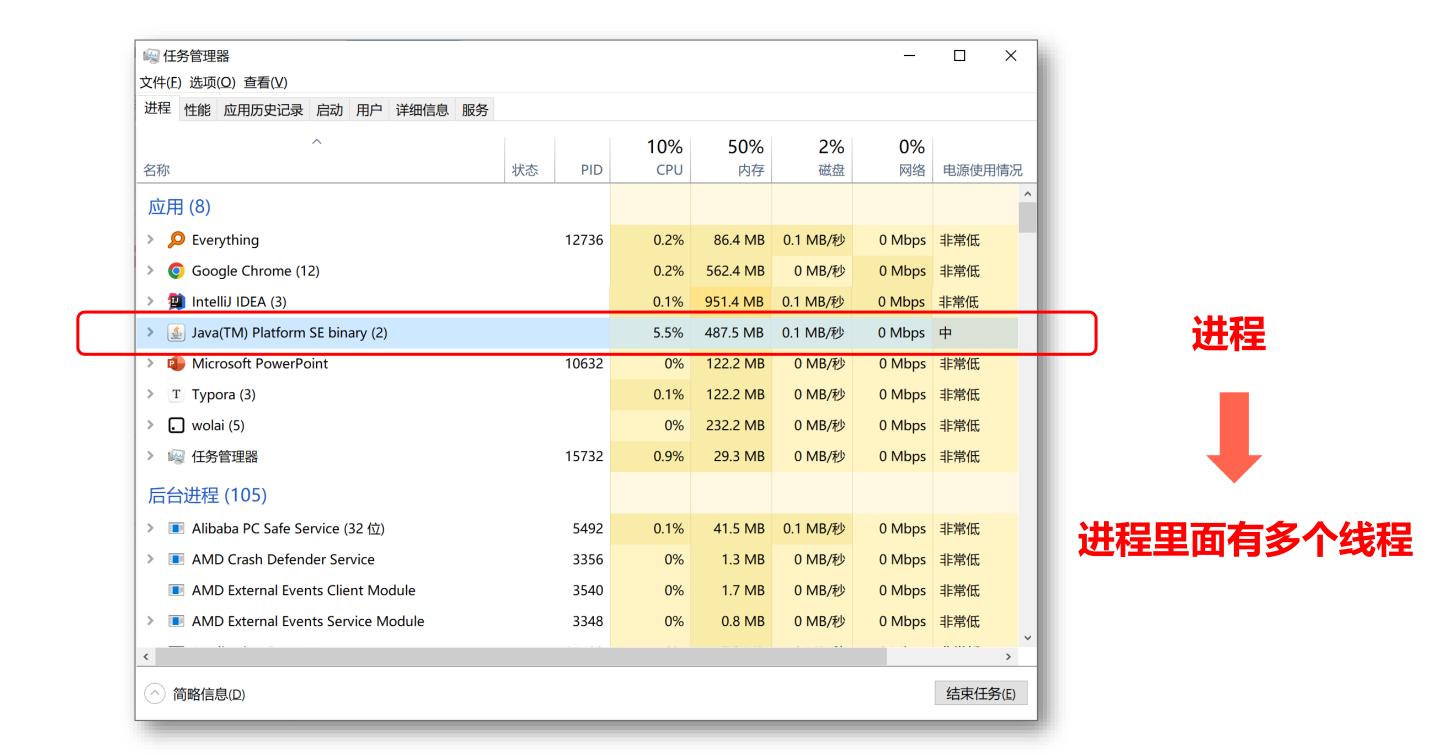
1.1 多线程重要概念

01-线程和进程

▶ 进程: 是指内存运行的一个应用程序, 是系统运行程序的基本单位, 是程序的一次执行过程

> 线程: 是进程中的一个执行单元,负责当前进程中的任务的执行,一个进程会产生很多线程

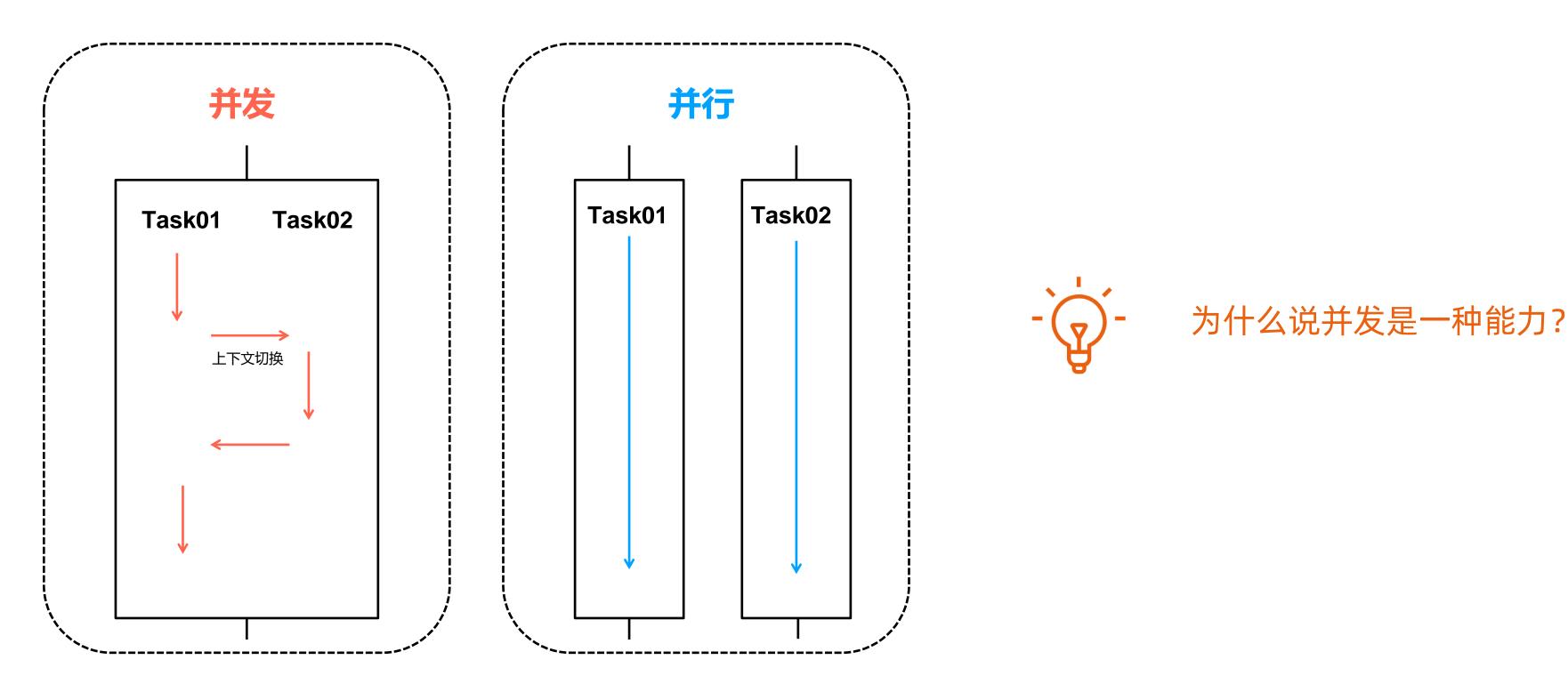
两者主要区别:每个进程都有独立内存空间。线程之间的堆空间和方法区共享,线程栈空间和程序计数器是独立的。线程消耗资源比进程小的多



1.1 多线程重要概念

02-并发和并行

- ▶ **并发Concurrency:** 同一时间段,多个任务都在执行,单位时间内不一定是同时执行
- ➤ **并行Parallel**:单位时间内,多个任务同时执行,单位时间内一定是同时执行
- 并发是一种能力,并行是一种手段



1.1 多线程重要概念

03-线程上下文切换

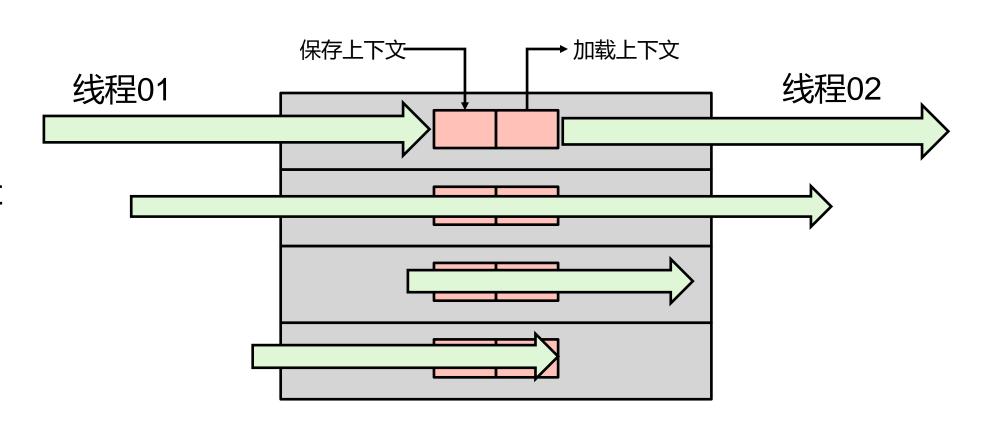
一个CPU**同一时刻**只能被**一个线程**使用,为了**提升效率**CPU采用**时间片算法**将CPU时间片轮流分配给多个线程。在分配的时间片内线程执行,如果没有执行完毕,则需要挂起然后把CPU让给其他线程。

那么问题来了:线程下次运行时,怎么知道上次运行到哪里呢?

- ➤ CPU切换线程,会把当前线程的执行位置记录下来,用于下次执行时找到准确位置
- ▶ 线程执行位置的记录与加载过程就叫做上下文切换
- > 线程执行位置记录在程序计数器

04-上下文切换过程:

- ① 挂起线程01,将线程在CPU的状态(上下文)存储在内存
- ② 恢复线程02,将内存中的上下文在CPU寄存器中恢复
- ③ 调转到程序计数器所指定的位置,继续执行之后的代码

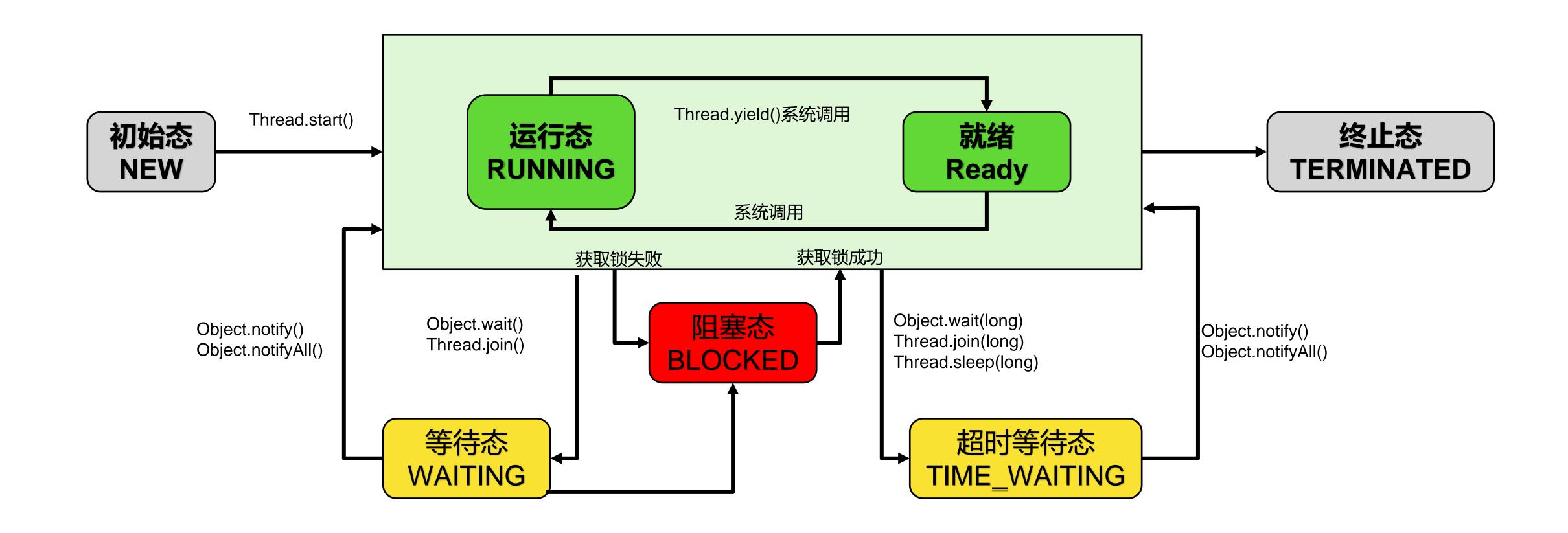


CPU (4核) 时间片50ms

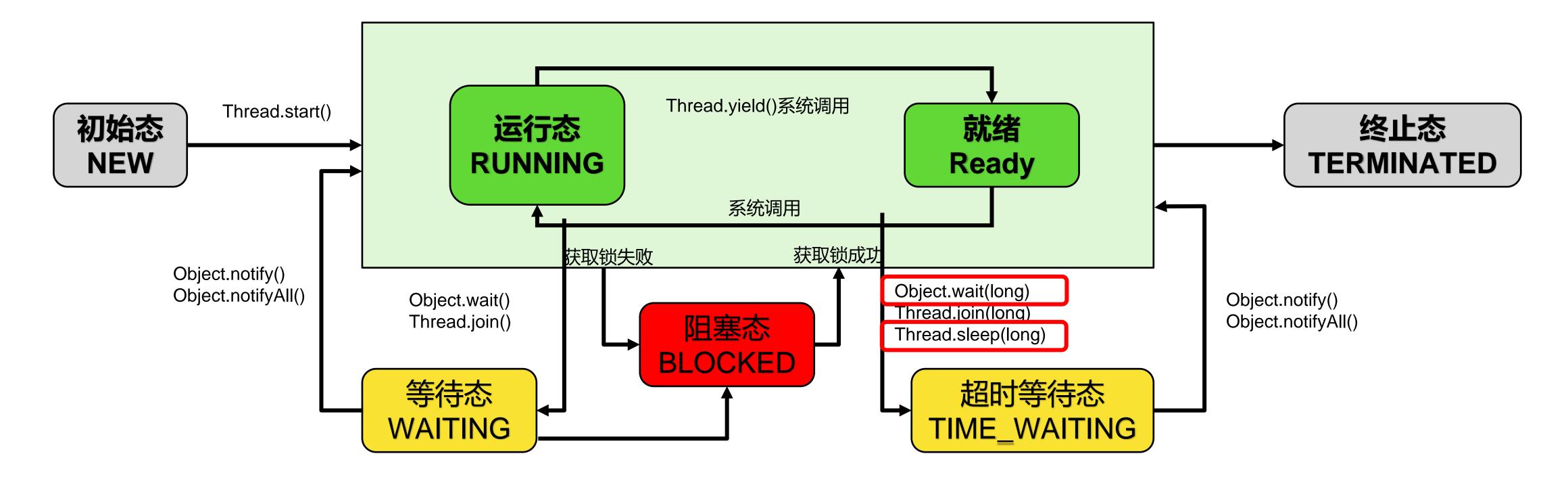
1.2 线程的一生

01-线程从出生到死亡会出现六种状态:

- ➤ ①New (新建)、②Runnable (可运行)、③Terminated (终止)
- ➤ ④Blocked(锁阻塞)、⑤Waiting(无限等待)、⑥Timed_Waiting(超时等待)



1.2 线程的一生

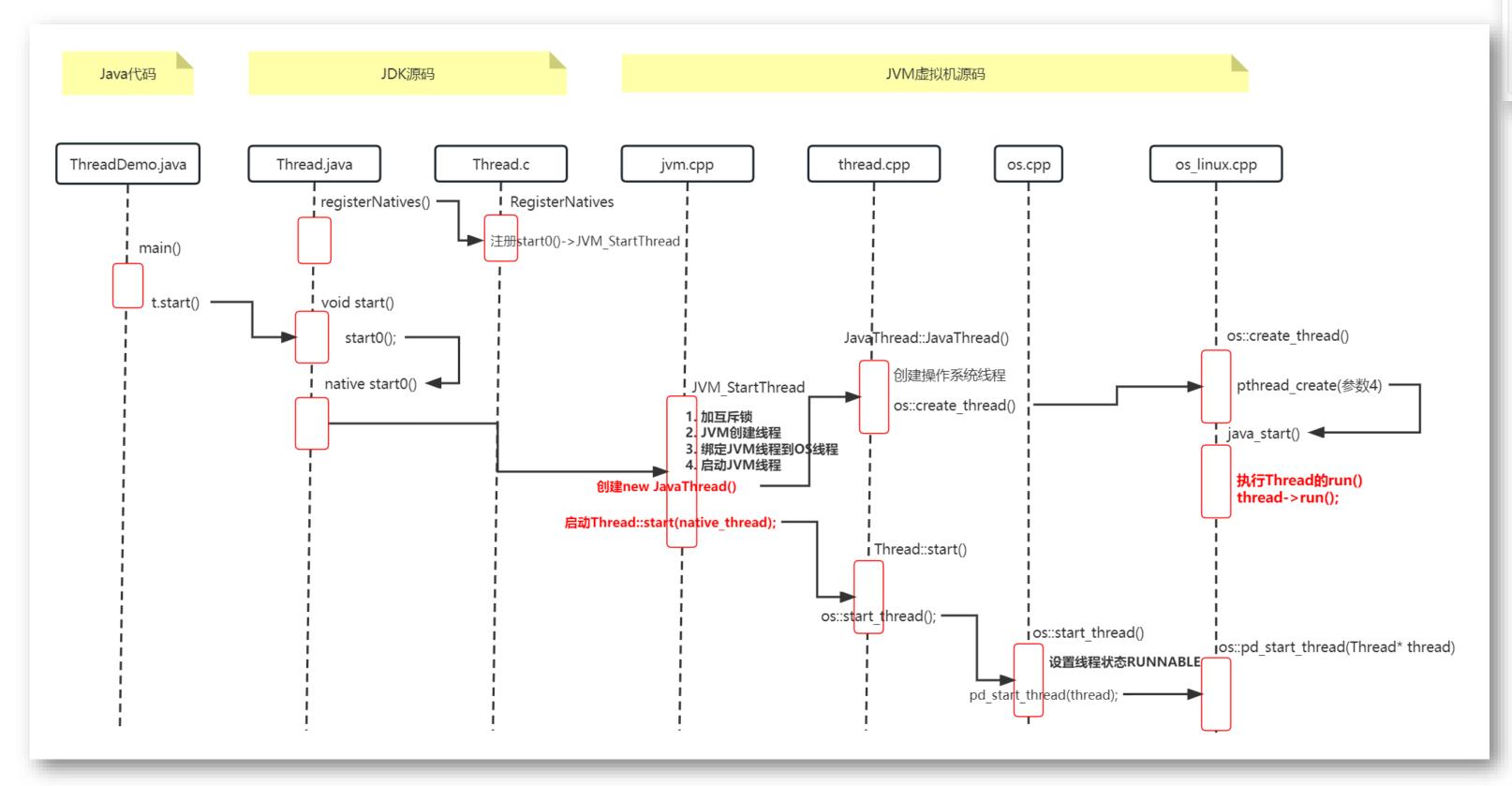


02-wait与sleep()的区别:

- > 主要区别: sleep()方法没有释放锁, wait()方法释放了锁
- ➤ 两者都可以暂停线程执行: wait()常用于线程间交互/通信, sleep()用于暂停线程执行
- ➤ wait()方法被调用后,需要别的线程调用同一个对象的notify和notifyAll。超时苏醒使用wait(long)方法
- > sleep()方法执行完成后,线程会自动苏醒。

1.3 多线程源码剖析-图解

Java线程是通过start()方法启动,启动后会执行run()方法 Thread究竟是如何执行run()方法呢?



```
package com.hero.multithreading;

public class ThreadDemo {
   public static void main(String[] args) {
        Thread thread = new Thread(()->{
            System.out.println("线程");
        };
        thread.start();
   }
}
```

1.3 多线程源码剖析-小结

```
package com.hero.multithreading;

public class ThreadDemo {
   public static void main(String[] args) {
        Thread thread = new Thread(()->{
            System.out.println("线程");
        });
        thread.start();
    }
}
```

流程小结:

- ① 线程类被JVM加载时会绑定native方法与对应的C++方法
- ② start()方法执行:
 - ➤ start()→native start0()→JVM_Thread→创建线程JavaThread::JavaThread
- ③ 创建OS线程,指定OS线程运行入口:
 - 〉 创建线程构造方法→ 创建OS线程→指定OS线程执行入口,就是线程的run()方法
- ④ 启动OS线程,运行时会调用指定的运行入口run()方法。至此,实现一个的线程运行
- ⑤ 创建线程的过程是线程安全的,基于操作系统互斥量(MutexLocker)保证互斥,所以说创建线程性能很差

1.4 线程安全问题

01-什么是线程安全问题?

▶ 多个线程同时执行,可能会运行同一行代码,如果程序每次运行结果与单线程执行结果一致,且变量的 预期值也一样,就是线程安全的,反之则是线程不安全。



案例:电影院卖票《阿凡达2》

02-引发线程安全问题的根本原因:多个线程共享变量

- ▶ 如果多个线程对共享变量只有读操作,无写操作,那么此操作是线程安全的
- > 如果多个线程同时执行共享变量的写和读操作,则操作不是线程安全的



1.4 解决线程安全问题

03-为了解决线程安全问题, Java给出了各种办法:

➤ 同步机制Synchronized

➤ Volatile关键字:内存屏障

➤ 原子类: CAS

➤ 锁:AQS

> 并发容器

案例: 牛刀小试



1.5 线程并发三大特性

- 01-并发编程最重要的三个特性:必须掌握
- ▶ 原子性: 一个系列指令代码,要么全执行,要么都不执行,执行过程不能被打断
- ▶ 有序性: 程序代码按照先后顺序执行
 - > 为什么会出现无序问题呢?因为指令重排
- ▶ 可见性: 当多个线程访问同一个变量时,一个线程修改了共享变量的值,其他线程能够立即看到
 - ➤ 为什么会出现不可见问题呢?因为Java内存模型(JMM)

1.5 线程并发三大特性-有序性

02-什么是指令重排?

编译器和处理器会对执行指令进行重排序优化,**目的是提高程序运行效率**。现象是,我们编写的Java代码语句的先后顺序,不一定是按照我们写的顺序执行。

举个栗子:

```
1 int count = 0;
2 boolean flag = false;
3 count = 1; //语句1
4 flag = true; //语句2
```

上述代码在执行过程中: 语句1一定在语句2之前执行吗? 不一定, 因为有指令重排

- 按顺序执行不好么, 为什么要指令重排执行? 同步变异步, 系统指令层面的优化
- > 无论如何重排,不会影响最终执行结果,因为大部分指令并没有严格的前后执行顺序
- ➤ 在单线程情况下,程序执行遵循as-if-serial语义



1.5 线程并发三大特性-有序性

03-什么是as-if-serial语义?

不管编译期和处理器怎么重排指令,单线程执行结果不受影响

举个栗子:

```
1 int a = 10; //语句1
2 int b = 2; //语句2
3 a = a + 3; //语句3
4 b = a*a; //语句4
```

上面代码执行的顺序: 语句2 ==> 语句1 ==> 语句3 ==> 语句4

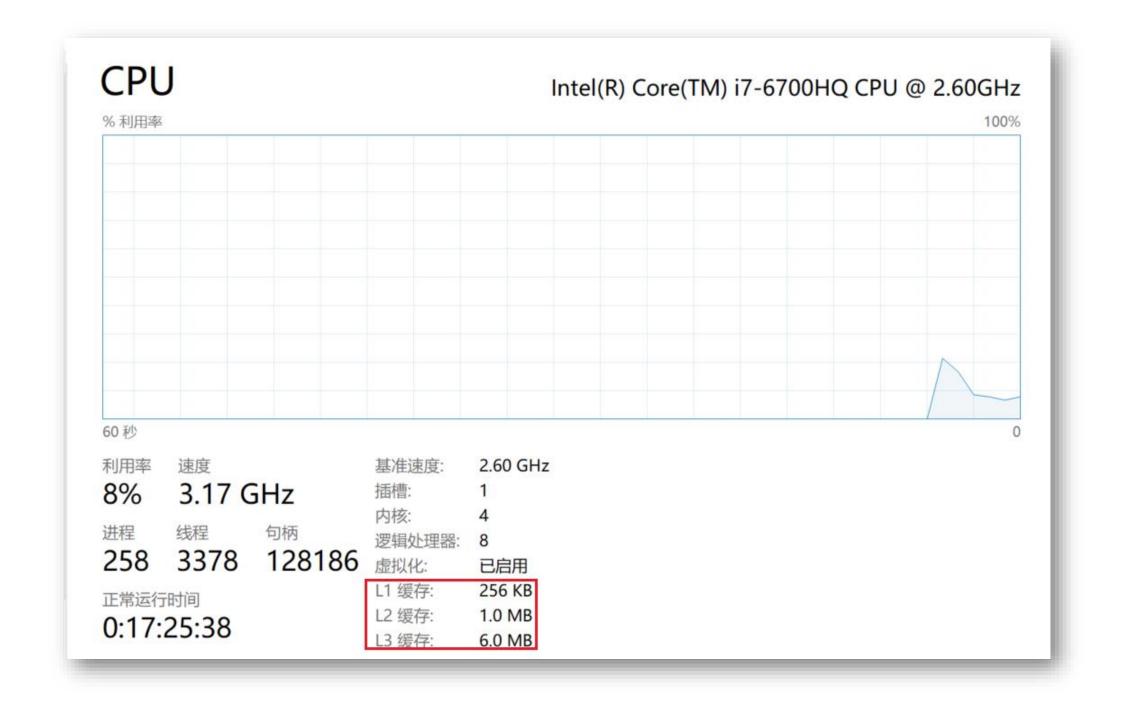
不可能是: 语句2 ==> 语句1 ==> 语句4 ==> 语句3

为什么?因为处理器在进行指令重排时,会考虑指令之间的数据依赖性

虽然重排序不会影响单线程程序正确执行,但是会影响多线程。我再举个栗子:

01-CPU和缓存一致性

- ➤ 在多核 CPU 中每个核都有自己的缓存,同一个数据的缓存与内存可能不一致
- ▶ **为什么需要CPU缓存?** 随着CPU技术发展,CPU执行速度和内存读取速度差距越来越大,导致CPU每次操作内存都要耗费很多等待时间。为了解决这个问题,在CPU和物理内存上新增高速缓存。
- ▶ 程序在运行过程中会将运算所需数据从主内存复制到CPU高速缓存,当CPU计算直接操作高速缓存数据,运算结束将结果刷回主内存。





多线程中,如何保证有序性?及数据的一致性(可见性)?

02-Java内存模型 (Java Memory Model)

- ▶ Java为了保证满足原子性、可见性及有序性,诞生了一个重要的规范JSR133, Java内存模型简称JMM
- > JMM定义了共享内存系统中**多线程应用读写操作行为的规范**
- ▶ JMM规范定义的规则,规范了内存的读写操作,从而保证指令执行的正确性
- > JMM规范解决了CPU多级缓存、处理器优化、指令重排等导致的内存访问问题
- ➤ Java实现了JMM规范因此有了Synchronized、Volatile、锁等概念
- > JMM的实现屏蔽各种硬件和操作系统的差异,在各种平台下对内存的访问都能保证效果一致

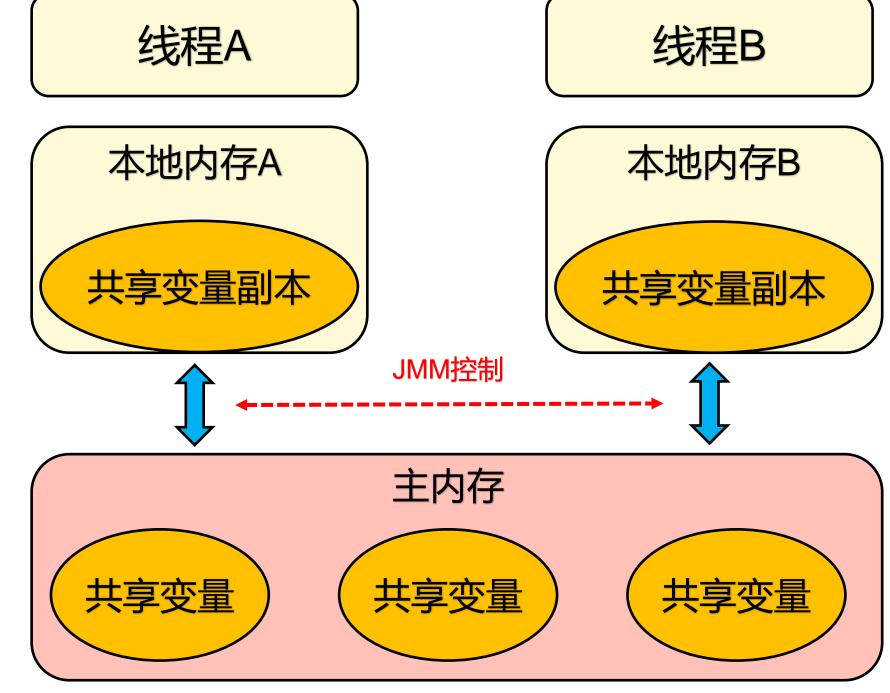
接下来,看一下JMM内存模型抽象结构图:

03-JMM内存模型抽象结构示意图:

- > JMM定义共享变量何时写入,何时对另一个线程可见
- > 线程之间的共享变量存储在主内存
- > 每个线程都有一个私有的本地内存,本地内存存储共享变量的副本
- > 本地内存是抽象的,不真实存在,涵盖:缓存,写缓冲区,寄存器等

04-JMM线程操作内存基本规则:

- ① 线程操作共享变量必须在本地内存中,不能直接操作主内存的
- ② 线程间无法直接访问对方的共享变量,需经过主内存传递





05-什么是内存可见性?

> 可见性是一个线程对共享变量的修改,能够及时被其他线程看到

举个栗子: 线程A和线程B保证共享变量共享

- ①线程A把本地内存A的共享变量副本值更新到主内存
- ② 线程B到主内存读取最新的共享变量

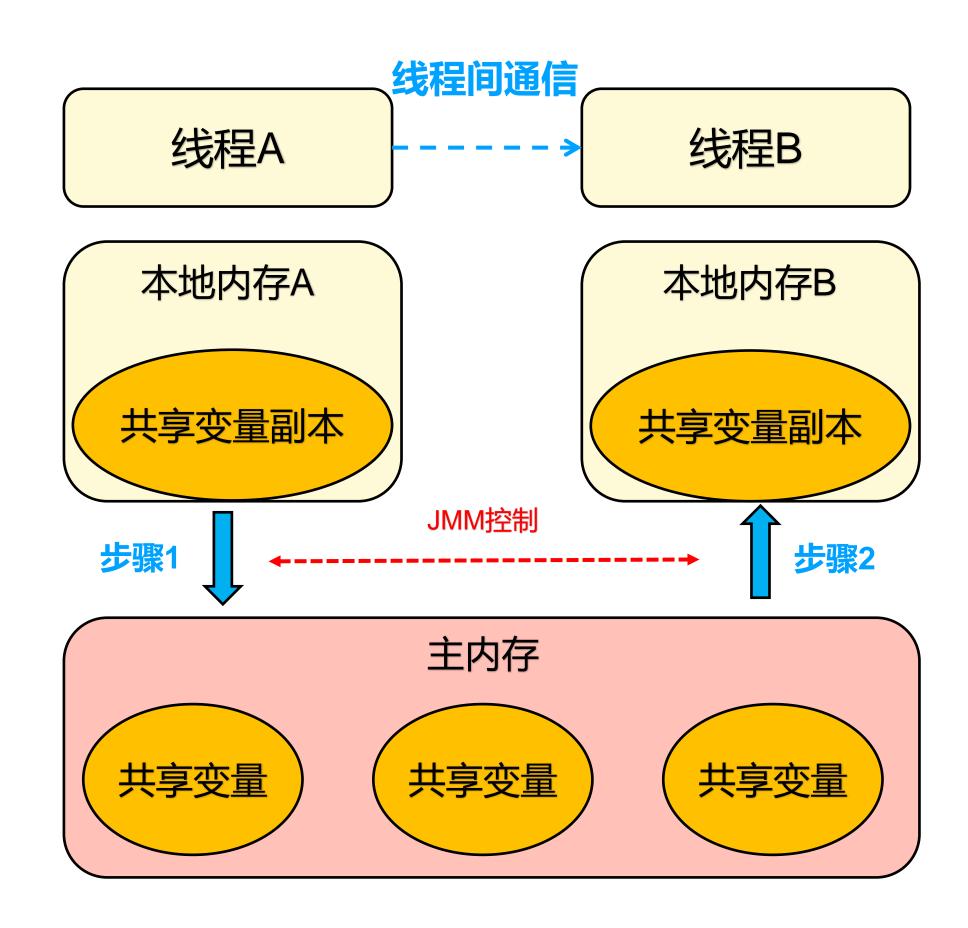
JMM通过控制线程与本地内存之间的交互,来保证内存可见性



案例: 写段代码看下可见性问题

06-怎么解决可见性问题?

- ≻推翻JMM,直接读取主内存共享变量?
- ➤ 使用JMM: Synchronized, volatile
- ➤ 都遵循了happens-before规则



07-happens-before规则

在JMM中使用happens-before规则约束编译器优化行为, Java允许编译器优化, 但是不能无条件优化。如果一个操作的执行结果需要对另一个操作可见, 那么这两个操作必须存在happens-before的关系!

程序员需要关注的happens-before规则:

- ▶ 程序顺序规则: 一个线程中的每个操作, happens-before于该线程中的任意后续操作
- > 锁规则:对一个锁的解锁, happens-before与随后对这个锁的加锁
- ➤ Volatile变量规则:对一个volatile修饰的变量的写, happens-before与任意后续对这个变量的读
- > 传递性: 如果A happens-before B, B happens-before C, 那么A happens-before C

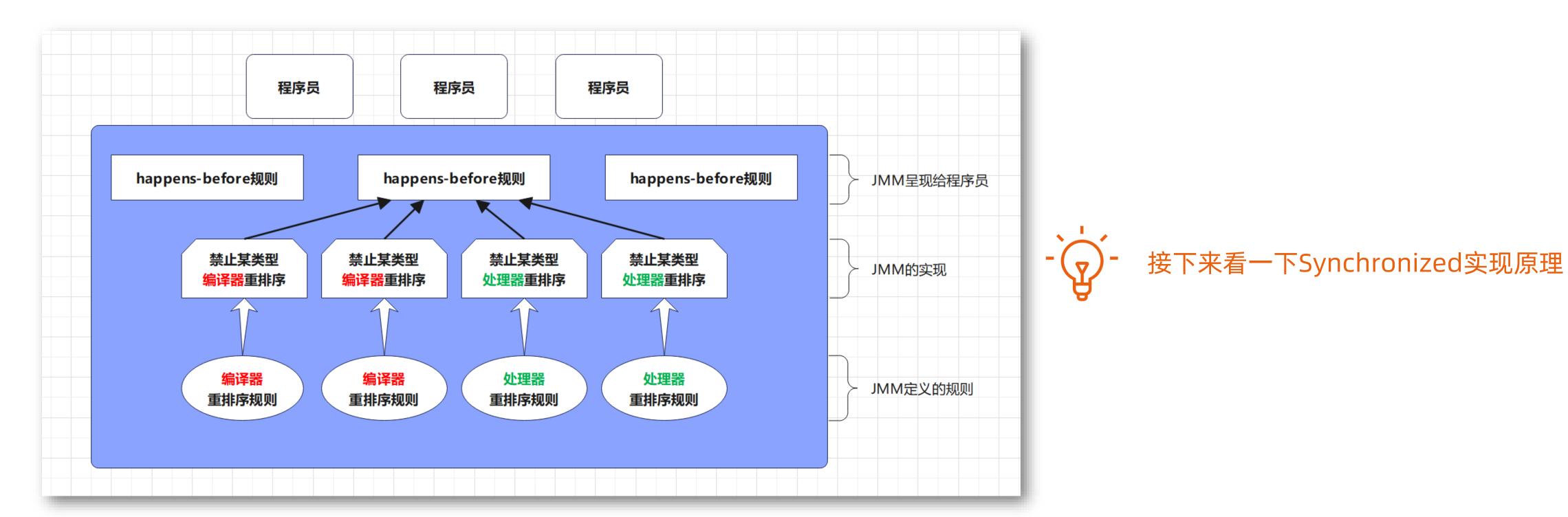


08-happens-before规则-实现

- > 处理器重排序规则
- > 编译器重排序规则

注意:对于程序猿,理解上面讲的happens-before规则就可以了。JMM设计happens-before规则的目标

就是**屏蔽编译器和处理器重排序规则的复杂性**。不同的CPU架构,不同的OS,不同的虚拟机实现皆不相同!



THANKS

₩ 极客时间 训练营

教育不是注满一桶水,而是点燃一把火