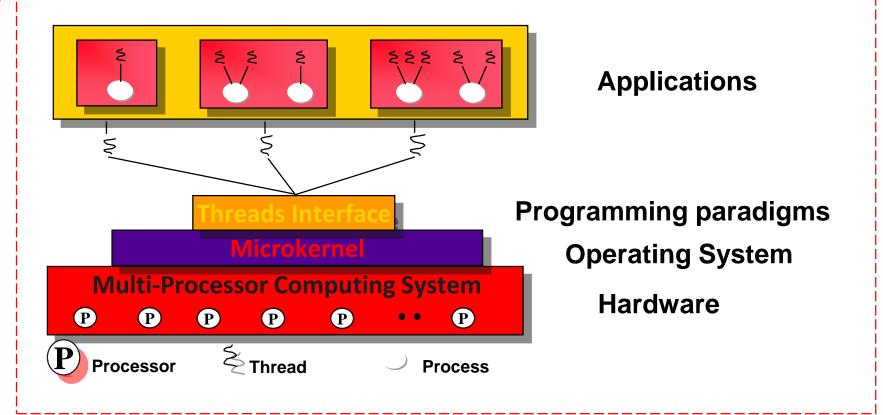


# 并发计算

# <u>04</u> 并发计算

- 并发 vs. 并行
- 线程模型
- 案例: 高并发网站架构解决方案



- 并行计算: 并行使用多个处理器,比单个处理器更快地解决问题
- 并行计算的例子:
  - **计算机集群**,包含多台PC,多台PC之间使用高速网络相互 连接
  - 对称多处理器(SMP\*), 一台计算机上汇集了一组处理器(多CPU), 各CPU之间共享同一个内存系统
  - 芯片多处理器(CMP), 单个芯片上汇集了多个处理器 (多核)
- 并发执行源于对性能的渴望, 与多用户分布式系统中固有的并发性不同

- 为什么要并发?
- 充分利用硬件/软件的先进技术,例如多处理器和操作系统对多线程的支持
- 提高性能,例如重叠计算和重叠通信
- 加快响应速度,例如GUI和网络服务器
- 简化程序结构,例如同步与异步网络IPC

- 定义
  - 并发 (Concurrency)
    - 逻辑上地同时执行
    - 并不意味着有多个处理器模块
  - 并行 (Parallelism)
    - 物理上地同时执行
    - 存在多个处理器模块或多个独立的机器设备
- 无论是并发还是并行,都需要控制对共享资源的访问进行,例如: I/O设备,文件,数据库,内核数据结构,控制台等。

- 费林分类(Flynn's Classical Taxonomy)
  - 单指令流单数据流(SISD), 常见的单处理器计算机
- 单指令流多数据流(SIMD),特殊用途的低粒度多处理器,一个控制单元将相同的指令广播到所有持有不同数据流的处理器。例如,nVIDIA图形协处理器
- 多指令流单数据流(MISD),例如,流水线技术。
- 多指令流多数据流(MIMD),这是最流行的模型。单程序多数据 (SPMD)是它非常有用的一个自己。请注意,这与SIMD不同。

• 数据并行: SIMD和SPMD

• 功能并行: MISD

 特殊地,MIMD既然在数据上并行,也在功能上并行。 后者可以在任何指令级别并行,不同的指令可以在任何 时间跨处理器执行,或者也可以在高级别的功能空间上 并行

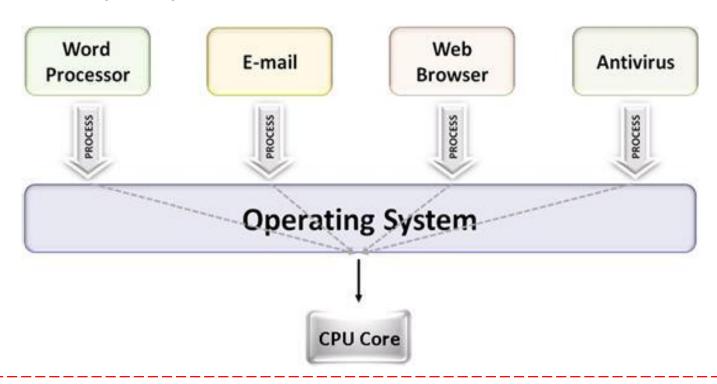
● 多进程 vs. 多线程

• 多进程 (Multiprocess) 多个任务或进程共享公共系统资源,如CPU, I / O等。

• 多线程 (Multithread)

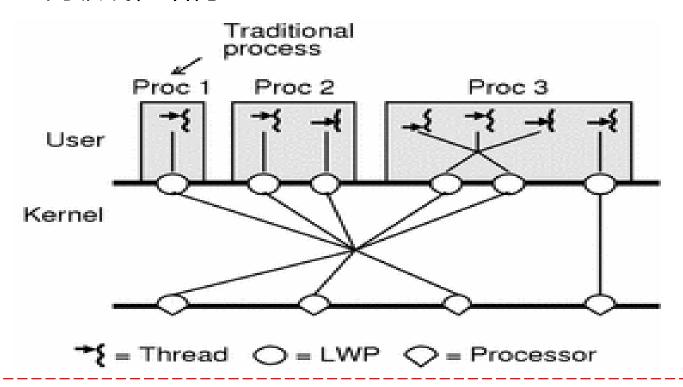
进程内的多个执行单元共享系统资源。如CPU, I/O等。

● 多进程 (单核)



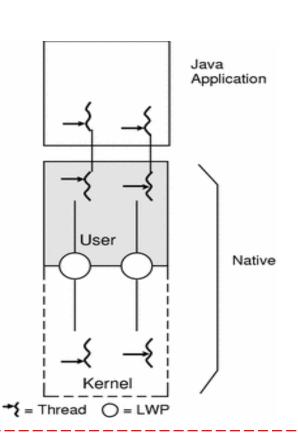
- Java线程模型
- 两种级别的进程
  - 用户线程 (Java线程类)
  - 内核线程 (操作系统内核支持)
- 三种线程模型
  - \_ 一对—
  - **多对一**
  - 多对多

● Solaris两级线程结构



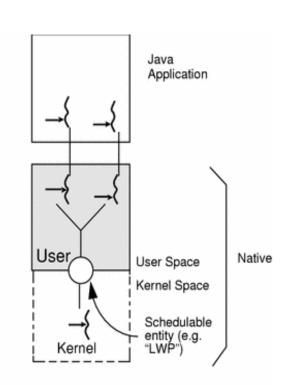
● 一对一模型

- 一个用户线程映射为一个内核线程
- 高并发
- 可能会导致内核过载



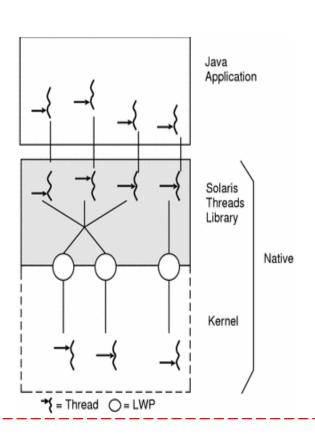
● 多对一模型

- 多个用户线程映射为一个内核线程
- 吞吐量低
- 现在几乎没有系统使用这个模型



● 多对多模型

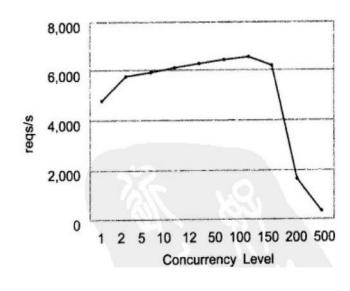
- M个用户线程映射为N个内核线 程
- 有效地利用资源
- 需解决调度问题



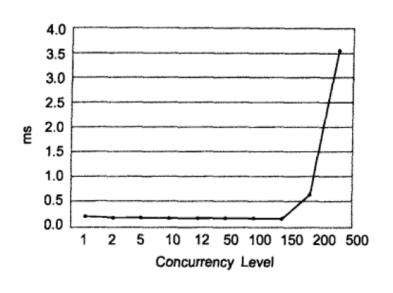
- 并发计算架构一个主要的应用领域
  - 高并发高负载网站
    - > 用户数庞大
    - ▶ 峰值高负载
    - ▶ 同时读写/数据库
    - > 性能瓶颈
    - > 采用支持高并发技术

- 高并发网站架构设计案例 阿里巴巴中国站
  - 中国站网站的正常流量情况
    - 并发(单台), 高峰期 < 10
    - 吞吐量 (TPS, 单台) 高峰期 <60
    - CPU负载 Load 高峰期, <2, 大部分服务器 <1
    - CPU使用率 , 一般只占1颗核 , 平均60%左右
    - 服务器平均响应时间 高峰期 <150ms
  - 高并发下的风险
    - 网络带宽耗尽
    - 服务器Load飙高,停止响应
    - 数据库瘫痪
  - 高并发下的事故
    - 事故: 网站运营旺旺推广页面弹出, 1兆大图片导致带宽耗尽增加审核机制: 运营推广增加的图片流量不能超过现有流量的30%
    - 合作媒体推广:迅雷,暴风影音浮出广告,导致旺铺集群Crash

#### ● 高并发度对网站性能的影响



并发数对吞吐量的影响



并发数对服务器平均响应时间的影响

- 4.3 案例: 高并发网站架构解决方案
- 高并发高负载实例 1688.com秒杀活动
  - 商业需求
    - 并发(单台), 高峰期 < 10</li>
    - 为庆祝1688.com开业退出88小时不间断秒杀活动
    - 每小时整点推出8款商品,拖拉机,牛,马桶,沙发......
    - 每款商品供168件,每人限批3件,成交人数56人
    - CCTV黄金广告时间,各种网络,平面媒体轰炸,总广告费: 1.5亿

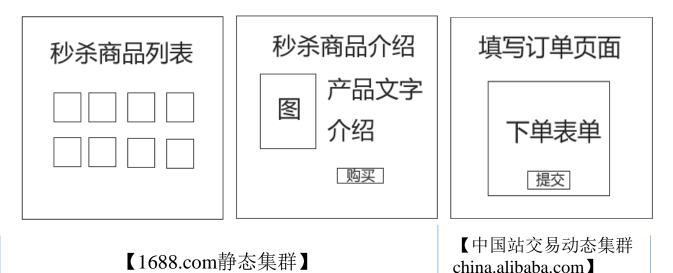
- 高并发高负载实例 1688.com秒杀活动
  - 技术挑战
    - 瞬间高并发
      - ▶8000并发: 预估秒杀在线人数可达8000人
      - ▶风险: 带宽耗尽
      - ▶服务器:崩溃,可以理解成自己给自己准备的DDoS攻击
    - 秒杀器
      - ▶第一种: 秒杀前不断刷新秒杀页面, 直到秒杀开始, 抢着 下单
      - ▶第二种:跳过秒杀页面,直接进入下单页面,下单

- 网站并发架构
  - 服务器集群
    - style服务器 (Lighttpd集群):5台
    - 图片服务器 (Nginx集群) : 5台
    - 静态服务器 (Apache集群) : 10台
    - 交易服务器 (JBoss动态集群): 10台
  - 网络带宽
    - 图片出口带宽上限: 2.5G (出口带宽支持10G, 但图片服务器集群的处理能力: 图片服务集群最大并发处理能力 X 网站平均图片大小 = 2.5G)
    - CDN准备: Chinacache沟通; 借用Taobao CDN

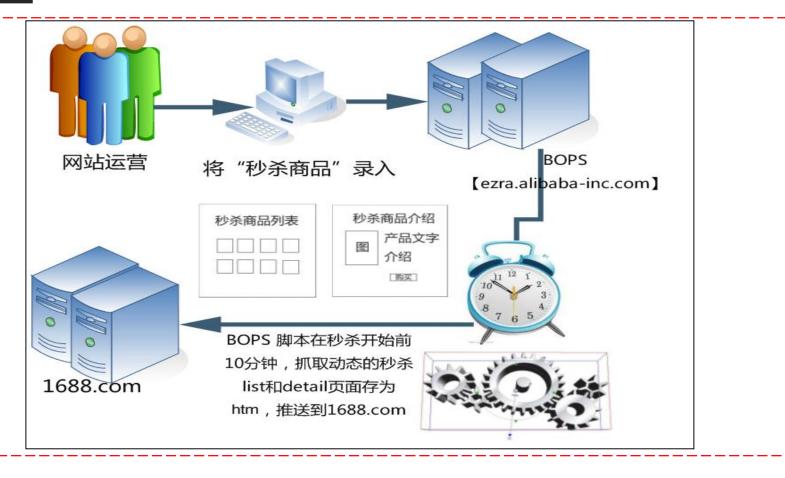
- 1688.com秒杀系统: 架构目标
  - 1. 图片网络带宽: 1.0G
    - ➤ 新增图片带宽: 必须控制在 1.0G 左右
    - ▶ 每件商品秒杀页面的图片总大小不得超过:100000/(1000\*8) = 125K/每商品 静态服务器 (Apache集群): 10台
  - 2. 网站并发
    - ▶ 单件商品并发: 1000 【来自运营的预估】
    - ➤ 总并发: 8 (件商品) X 1000 (人/商品) = 8000

● 秒杀系统组成

三个页面组成: 秒杀商品列表, 秒杀商品介绍, 下单



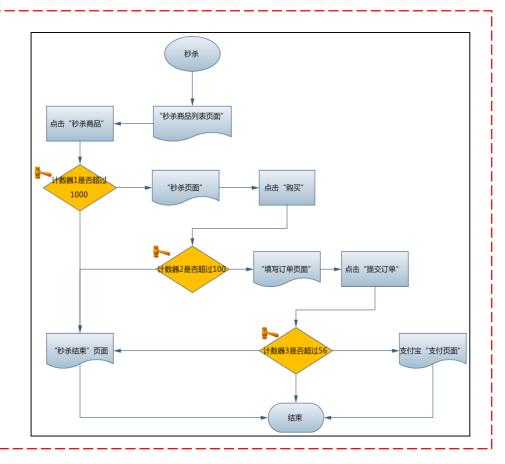
- 1688.com秒杀系统:设计原则
  - 静态化
    - 采用JS自动更新技术将动态页面转化为静态页面
  - 并发控制, 防秒杀器
    - 设置阀门,只放最前面的一部分人进入秒杀系统
  - 简化流程
    - 砍掉不重要的分支流程,如下单页面的所有数据库查询
    - 以下单成功作为秒杀成功标志。支付流程只要在1天内完成即可
  - 前端优化
    - 采用YSLOW原则提升页面响应速度



● 三道阀门的设计

阀门:基于TT的计数器

序号	阀门上限
1	限制进入秒杀页面,1000
2	限制进入下单页面,100
3	限制进入支付宝系统,56



- 秒杀器的预防
  - 秒杀Detail页面
    - URL: 随机
    - 秒杀前2秒放出,脚本生成,秒杀前
    - 1000次访问上限控制【每件商品只能放入1000人浏览】
  - 下单页面
    - 订单ID, 随机
    - 不能直接跳过秒杀Detail页面进入
    - 每个秒杀商品,带预先生成的随机Token作URL参数
    - 如果秒杀过,直接跳到秒杀结束页面
    - 100次访问上限控制【每件商品只能放入1000人下单】

- 秒杀静态页面优化
  - 图片合并
    - 减少HTTP请求数,减少请求等待数
    - 减少发送cookies的量
  - HTML内容压缩
  - 图片压缩: 图片Bytes < 长X宽/2250
  - HTML Header Cache-Control设置
  - CSS, JS 精简
    - CSS,JS 精简到极致,部分直接写在页面中,减少Http请求次数

- 下单页面优化
  - 数据库操作:全部砍掉
    - 原下单页面要访问8次数据库,全部砍掉
  - 秒杀流程精简
    - ★ 砍掉填写或选择收货地址,放在秒杀成功后填写
    - ★ 砍掉调用是否开通支付宝接口, 秒杀首页文案提示必须开通
  - 采用内存缓存
    - 秒杀Offer数据,支付宝项目信息,缓存

- 交易系统性能优化
  - 交易系统调优目标:

	并发	TPS
下单页面 (优化前)	20	100
下单页面 (优化后)	40	400

- 关闭 Keep Alive(分析交易系统访问日志,用户在短时间内连续点击概率很低)
- JVM优化,优化CMS 垃圾回收器的参数
- 消灭 Top10 Bottlenecks
  - Velocity参数调优
  - 采用DBCP1.4 替换C3P0
  - Offer 产品参数的XML解析

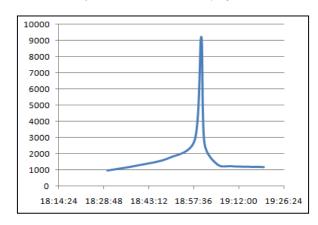
- 应急预案
  - 域名分离,独立域名,不影响中国站原有业务
    - Style集群: style.1688.china.alibaba.com
    - 图片服务器集群: img.1688.china.alibaba.com
    - 静态页面集群: page.1688.china.alibaba.com
  - 机动服务器10台,备用
  - 拆东墙补西墙战略
    - ★ 5天时间来不及采购服务器,因此SA待命随时准备将非核心应用集群的冗余服务器下线,加入到秒杀集群

- 应急预案(续)
  - 壁虎断尾策略

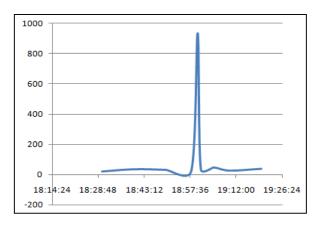
当所有办法均失效的情况下, 例如流量耗尽

- 非核心应用集群统统停止服务,如资讯,论坛,博客等社区系统
- 保住首页,Offer Detail,旺铺页面等核心应用的可用性
- 万能出错页面: 秒杀活动已经结束
  - 任何出错都302跳转到此页面
  - 位于另外集群

- 秒杀活动结果
  - 88小时秒杀,坚守阵地,大获成功
  - 秒杀还是被秒杀?终于有了答案
  - 三道阀门设计非常有效, 拦住了秒杀器



1688.com 静态集群总并发情况 (首页, 秒杀列表, 秒杀商品页面)



交易系统集群总并发情况 (下单页面)

● 超大型门户网站高并发架构改进解决方案

改进一: 采用更轻量/快速的服务器

● 采用Lighttpd 替代 Apache 杀手锏 (AIO)

Lighttpd 1.5 VS Apache 2.2.4

小页面性能 (100K)

lighttpd						
hackend	MByte/s	req/s	user + sys	OKB/S ↑		
write	82.20	802.71		90%		
linux-sendfil	70.27	686.32		56%		
gthread-ai	75.39	736.23		98%		
posix-ai	73.10	713.88		98%		
linux-aio-sendfil	31.32	305.90		35%		
others						
Apache 2.2.4 (event	70.28	686.38		60%		
LiteSpeed 3.0rd	70.20	685. 65		50%		

#### ● 超大型门户网站高并发架构改进解决方案

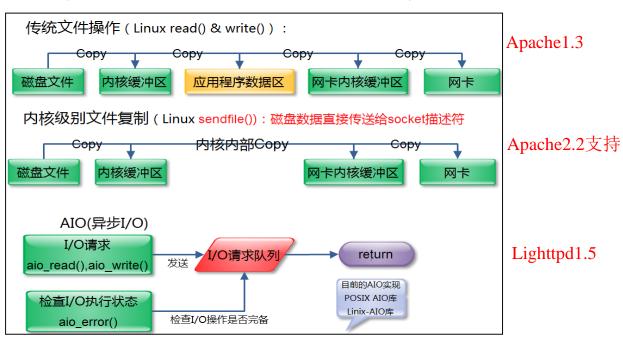
Lighttpd 1.5 VS Apache2.2.4

大页面性能(10M)

lighttpd						
backend		MByte/s	req/s	user + sys		
	writev	82.20	8. 76	80%		
	linux-sendfile	53.95	5.65	40%		
	gthread-aio	83.02	8.66	90%		
	posix-aio	82.31	8.60	93%		
	linux-aio-sendfile	70.17	7.35	60%		
others						
	Apache 2.2.4 (event)	50.92	5. 33	40%		
	LiteSpeed 3.Orc2	55. 58	5. 80	40%		

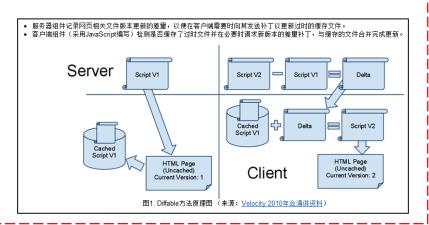
#### 改进一: 采用更轻量/快速的服务器

● 性能关键: Web Server 的高性能I/O



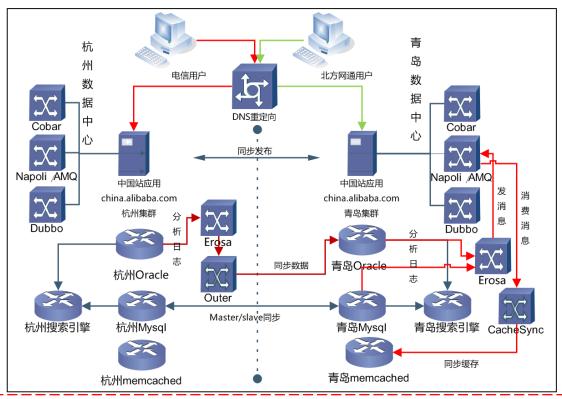
#### 改进二: 前端优化自动化

- 中国站服务器响应时间<150ms, 但Offer Detail页面用户等待时间5s,大部分时间耗在路上(资源请求和网络传输)
- 图片自动压缩 (CMS自动压缩)
- Cookies服务化 (控制cookies的大小)
- 中国站前端延迟加载框架SmartLoad (只加载首屏数据)
- Google mod\_pagespeed module
  - 自动压缩图片,静态资源,智能浏览器缓存技术
- Google Diffable (增量下载静态资源技术)



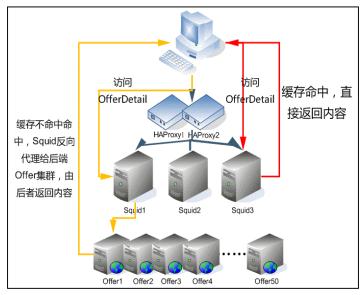
222

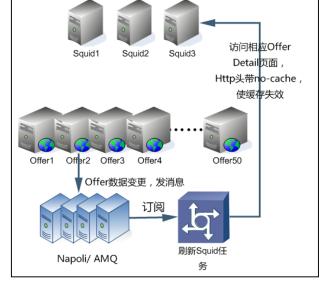
#### 改进三: 架设镜像站组建CDN



#### 改进四: 采用反向代理 加速核心页面

● 在Offer集群前部署Squid反向代理集群

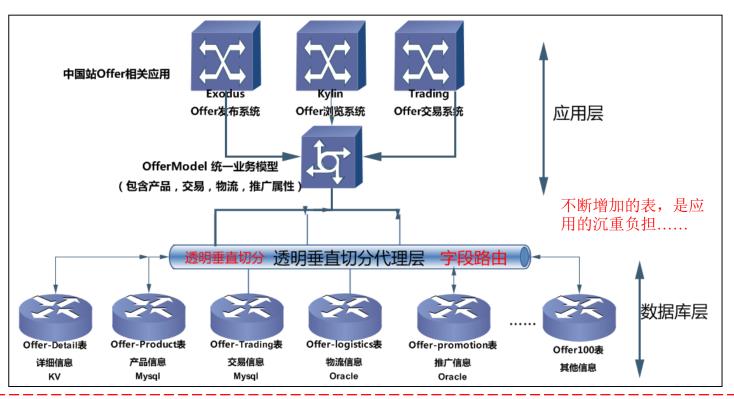




Offer Detail的Squid反向代理改造

基于消息的Squid缓存更新机制

#### 改进五:海量数据的透明垂直切分



# End of Session Thank you!