04-穿越功耗墙, 我们该从哪些方面提升"性能"?

上一讲,在讲CPU的性能时,我们提到了这样一个公式:

程序的CPU执行时间 = 指令数×CPI×Clock Cycle Time

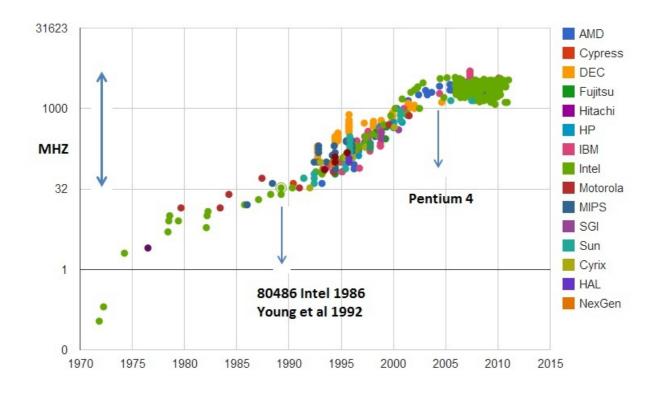
这么来看,如果要提升计算机的性能,我们可以从指令数、CPI以及CPU主频这三个地方入手。要搞定指令数或者CPI,乍一看都不太容易。于是,研发CPU的硬件工程师们,从80年代开始,就挑上了CPU这个"软柿子"。在CPU上多放一点晶体管,不断提升CPU的时钟频率,这样就能让CPU变得更快,程序的执行时间就会缩短。

于是,从1978年Intel发布的8086 CPU开始,计算机的主频从5MHz开始,不断提升。1980年代中期的80386能够跑到40MHz,1989年的486能够跑到100MHz,直到2000年的奔腾4处理器,主频已经到达了1.4GHz。而消费者也在这20年里养成了"看主频"买电脑的习惯。当时已经基本垄断了桌面CPU市场的Intel更是夸下了海口,表示奔腾4所使用的CPU结构可以做到10GHz,颇有一点"大力出奇迹"的意思。

功耗: CPU的"人体极限"

然而,计算机科学界从来不相信"大力出奇迹"。奔腾4的CPU主频从来没有达到过10GHz,最终它的主频上限定格在3.8GHz。这还不是最糟的,更糟糕的事情是,大家发现,奔腾4的主频虽然高,但是它的实际性能却配不上同样的主频。想要用在笔记本上的奔腾4 2.4GHz处理器,其性能只和基于奔腾3架构的奔腾M 1.6GHz处理器差不多。

于是,这一次的"大力出悲剧",不仅让Intel的对手AMD获得了喘息之机,更是代表着"主频时代"的终结。后面几代Intel CPU主频不但没有上升,反而下降了。到如今,2019年的最高配置Intel i9 CPU,主频也只不过是5GHz而已。相较于1978年到2000年,这20年里300倍的主频提升,从2000年到现在的这19年,CPU的主频大概提高了3倍。



CPU的主频变化,在奔腾4时代进入了瓶颈期,图片来源

奔腾4的主频为什么没能超过3.8GHz的障碍呢?答案就是功耗问题。什么是功耗问题呢?我们先看一个直观的例子。

一个3.8GHz的奔腾4处理器,满载功率是130瓦。这个130瓦是什么概念呢?机场允许带上飞机的充电宝的容量上限是100瓦时。如果我们把这个CPU安在手机里面,不考虑屏幕内存之类的耗电,这个CPU满载运行45分钟,充电宝里面就没电了。而iPhone X使用ARM架构的CPU,功率则只有4.5瓦左右。

我们的CPU,一般都被叫作**超大规模集成电路**(Very-Large-Scale Integration,VLSI)。这些电路,实际上都是一个个晶体管组合而成的。CPU在计算,其实就是让晶体管里面的"开关"不断地去"打开"和"关闭",来组合完成各种运算和功能。

想要计算得快,一方面,我们要在CPU里,同样的面积里面,多放一些晶体管,也就是**增加密度**;另一方面,我们要让晶体管"打开"和"关闭"得更快一点,也就是**提升主频**。而这两者,都会增加功耗,带来耗电和散热的问题。

这么说可能还是有点抽象,我还是给你举一个例子。你可以把一个计算机CPU想象成一个巨大的工厂,里面有很多工人,相当于CPU上面的晶体管,互相之间协同工作。

为了工作得快一点,我们要在工厂里多塞一点人。你可能会问,为什么不把工厂造得大一点呢?这是因为, 人和人之间如果离得远了,互相之间走过去需要花的时间就会变长,这也会导致性下降。这就好像如果CPU 的面积大,晶体管之间的距离变大,电信号传输的时间就会变长,运算速度自然就慢了。

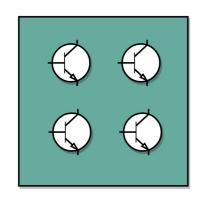
除了多塞一点人,我们还希望每个人的动作都快一点,这样同样的时间里就可以多干一点活儿了。这就相当于提升CPU主频,但是动作快,每个人就要出汗散热。要是太热了,对工厂里面的人来说会中暑生病,对CPU来说就会崩溃出错。

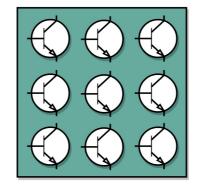
我们会在CPU上面抹硅脂、装风扇,乃至用上水冷或者其他更好的散热设备,就好像在工厂里面装风扇、空调,发冷饮一样。但是同样的空间下,装上风扇空调能够带来的散热效果也是有极限的。

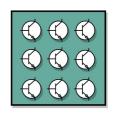
因此,在CPU里面,能够放下的晶体管数量和晶体管的"开关"频率也都是有限的。一个CPU的功率,可以用这样一个公式来表示:

功耗 ~= 1/2 ×负载电容×电压的平方×开关频率×晶体管数量

那么,为了要提升性能,我们需要不断地增加晶体管数量。同样的面积下,我们想要多放一点晶体管,就要把晶体管造得小一点。这个就是平时我们所说的提升"制程"。从28nm到7nm,相当于晶体管本身变成了原来的1/4大小。这个就相当于我们在工厂里,同样的活儿,我们要找瘦小一点的工人,这样一个工厂里面就可以多一些人。我们还要提升主频,让开关的频率变快,也就是要找手脚更快的工人。







芯片内部的晶体管

更多数量的晶体管会带来能耗和 散热的挑战

制程的提升解决了能耗和散热的问题,还带来了更小的芯片

但是,功耗增加太多,就会导致CPU散热跟不上,这时,我们就需要降低电压。这里有一点非常关键,在整个功耗的公式里面,功耗和电压的平方是成正比的。这意味着电压下降到原来的1/5,整个的功耗会变成原来的1/25。

事实上,从5MHz主频的8086到5GHz主频的Intel i9,CPU的电压已经从5V左右下降到了1V左右。这也是为什么我们CPU的主频提升了1000倍,但是功耗只增长了40倍。比如说,我写这篇文章用的是Surface Go,在这样的轻薄笔记本上,微软就是选择了把电压下降到0.25V的低电压CPU,使得笔记本能有更长的续航时间。

并行优化,理解阿姆达尔定律

虽然制程的优化和电压的下降,在过去的20年里,让我们的CPU性能有所提升。但是从上世纪九十年代到本世纪初,软件工程师们所用的"面向摩尔定律编程"的套路越来越用不下去了。"写程序不考虑性能,等明年CPU性能提升一倍,到时候性能自然就不成问题了",这种想法已经不可行了。

于是,从奔腾4开始,Intel意识到通过提升主频比较"难"去实现性能提升,边开始推出Core Duo这样的多核CPU,通过提升"吞吐率"而不是"响应时间",来达到目的。

提升响应时间,就好比提升你用的交通工具的速度,比如原本你是开汽车,现在变成了火车乃至飞机。本来 开车从上海到北京要20个小时,换成飞机就只要2个小时了,但是,在此之上,再想要提升速度就不太容易 了。我们的CPU在奔腾4的年代,就好比已经到了飞机这个速度极限。

那你可能要问了,接下来该怎么办呢?相比于给飞机提速,工程师们又想到了新的办法,可以一次同时开2架、4架乃至8架飞机,这就好像我们现在用的2核、4核,乃至8核的CPU。

虽然从上海到北京的时间没有变,但是一次飞8架飞机能够运的东西自然就变多了,也就是所谓的"吞吐率"变大了。所以,不管你有没有需要,现在CPU的性能就是提升了2倍乃至8倍、16倍。这也是一个最常见的提升性能的方式,**通过并行提高性能**。

这个思想在很多地方都可以使用。举个例子,我们做机器学习程序的时候,需要计算向量的点积,比如向量 $$W = [W_0, W_1, W_2, \cdots, W_{15}]$$ 和向量 $$X = [X_0, X_1, X_2, \cdots, X_{15}]$$, $$W \cdot X = W_0 * X_0 + W_1 * X_1 + S_1 * S_2 * S_3 * S_4 * S_4 * S_5 * S_5 * S_5 * S_6 *$

\$W_2 * X_2 + ··· + W_{15} * X_{15}\$。这些式子由16个乘法和1个连加组成。如果你自己一个人用笔来算的

话,需要一步一步算16次乘法和15次加法。如果这个时候我们把这个人物分配给4个人,同时去算\$W_0~W_3\$, \$W_4~W_7\$, \$W_8~W_{11}\$, \$W_{12}~W_{15}\$这样四个部分的结果,再由一个人进行汇总,需要的时间就会缩短。

但是,并不是所有问题,都可以通过并行提高性能来解决。如果想要使用这种思想,需要满足这样几个条件。

第一,需要进行的计算,本身可以分解成几个可以并行的任务。好比上面的乘法和加法计算,几个人可以同时进行,不会影响最后的结果。

第二,需要能够分解好问题,并确保几个人的结果能够汇总到一起。

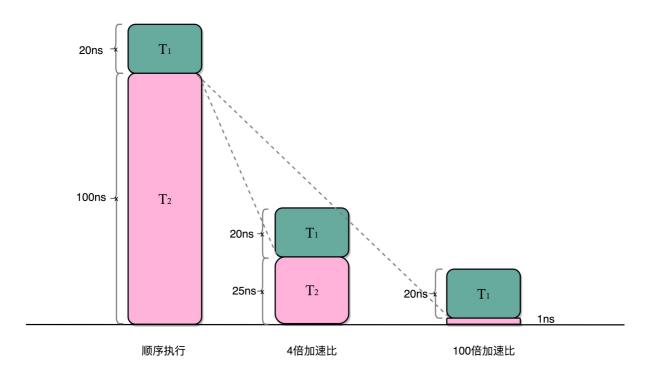
第三,在"汇总"这个阶段,是没有办法并行进行的,还是得顺序执行,一步一步来。

这就引出了我们在进行性能优化中,常常用到的一个经验定律,**阿姆达尔定律**(Amdahl's Law)。这个定律说的就是,对于一个程序进行优化之后,处理器并行运算之后效率提升的情况。具体可以用这样一个公式来表示:

优化后的执行时间 = 受优化影响的执行时间/加速倍数+不受影响的执行时间

在刚刚的向量点积例子里,4个人同时计算向量的一小段点积,就是通过并行提高了这部分的计算性能。但是,这4个人的计算结果,最终还是要在一个人那里进行汇总相加。这部分汇总相加的时间,是不能通过并行来优化的,也就是上面的公式里面**不受影响的执行时间**这一部分。

比如上面的各个向量的一小段的点积,需要100ns,加法需要20ns,总共需要120ns。这里通过并行4个CPU 有了4倍的加速度。那么最终优化后,就有了100/4+20=45ns。即使我们增加更多的并行度来提供加速倍



T1 = 不受影响的执行时间

T2 = 受优化影响的执行时间

总结延伸

我们可以看到,无论是简单地通过提升主频,还是增加更多的CPU核心数量,通过并行来提升性能,都会遇到相应的瓶颈。仅仅简单地通过"堆硬件"的方式,在今天已经不能很好地满足我们对于程序性能的期望了。于是,工程师们需要从其他方面开始下功夫了。

在"摩尔定律"和"并行计算"之外,在整个计算机组成层面,还有这样几个原则性的性能提升方法。

- 1.加速大概率事件。最典型的就是,过去几年流行的深度学习,整个计算过程中,99%都是向量和矩阵计算,于是,工程师们通过用GPU替代CPU,大幅度提升了深度学习的模型训练过程。本来一个CPU需要跑几小时甚至几天的程序,GPU只需要几分钟就好了。Google更是不满足于GPU的性能,进一步地推出了TPU。后面的文章,我也会为你讲解GPU和TPU的基本构造和原理。
- 2.通过流水线提高性能。现代的工厂里的生产线叫"流水线"。我们可以把装配iPhone这样的任务拆分成一个个细分的任务,让每个人都只需要处理一道工序,最大化整个工厂的生产效率。类似的,我们的CPU其实就是一个"运算工厂"。我们把CPU指令执行的过程进行拆分,细化运行,也是现代CPU在主频没有办法提升那么多的情况下,性能仍然可以得到提升的重要原因之一。我们在后面也会讲到,现代CPU里是如何通过流水线来提升性能的,以及反面的,过长的流水线会带来什么新的功耗和效率上的负面影响。
- 3.**通过预测提高性能**。通过预先猜测下一步该干什么,而不是等上一步运行的结果,提前进行运算,也是让程序跑得更快一点的办法。典型的例子就是在一个循环访问数组的时候,凭经验,你也会猜到下一步我们会访问数组的下一项。后面要讲的"分支和冒险"、"局部性原理"这些CPU和存储系统设计方法,其实都是在利用我们对于未来的"预测",提前进行相应的操作,来提升我们的程序性能。

好了,到这里,我们讲完了计算机组成原理这门课的"前情提要"。一方面,整个组成乃至体系结构,都是基于冯·诺依曼架构组成的软硬件一体的解决方案。另一方面,你需要明白的就是,这里面的方方面面的设

计和考虑,除了体系结构层面的抽象和通用性之外,核心需要考虑的是"性能"问题。

接下来,我们就要开始深入组成原理,从一个程序的运行讲起,开始我们的"机器指令"之旅。

补充阅读

如果你学有余力,关于本节内容,推荐你阅读下面两本书的对应章节,深入研读。

- 1.《计算机组成与设计:软/硬件接口》(第5版)的1.7和1.10节,也简单介绍了功耗墙和阿姆达尔定律,你可以拿来细细阅读。
- 2.如果你想对阿姆达尔定律有个更细致的了解,《深入理解计算机系统》(第3版)的1.9节不容错过。

课后思考

我在这一讲里面,介绍了三种常见的性能提升思路,分别是,加速大概率事件、通过流水线提高性能和通过 预测提高性能。请你想一下,除了在硬件和指令集的设计层面之外,你在软件开发层面,有用到过类似的思 路来解决性能问题吗?

欢迎你在留言区写下你曾遇到的问题,和大家一起分享、探讨。你也可以把今天的文章分享给你朋友,和他 一起学习和进步。



精选留言:

pyhhou 2019-05-01 05:41:10

对于思考题:

*加速大概率事件

通常我们使用 big-O 去表示一个算法的好坏,我们优化一个算法也是基于 big-O,但是 big-O 其实是一个近似值,就好比一个算法时间复杂度是 $O(n^2) + O(n)$,这里的 $O(n^2)$ 是占大比重的,特别是当 n 很大的时候,通常我们会忽略掉 O(n),着手优化 $O(n^2)$ 的部分

* 通过流水线提高性能

能够想到的是任务分解,把一个大的任务分解成好多个小任务,一般来说,分的越细,小任务就会越简单 ,整个框架、思路也会变得更加清晰

* 通过预测提高性能

常常在计算近似值的时候,例如计算圆周率,我们可以根据条件预设立一个精确率,高过这个精确率就会停止计算,防止无穷无尽的一直计算下去;另外就是深度优先搜索算法里面的"剪枝策略",防止没有必要的分支搜索,这会大幅度提升算法效率 [5赞]

作者回复2019-05-02 02:30:51

⑤算法的例子举得很好,剪枝策略的例子也很好。

不过流水线和圆周率的例子不太好, 可以再想想。

• 活的潇洒 2019-05-01 18:25:41

通读三遍全文,花了3个多小时做了笔记链接如下: https://www.cnblogs.com/luoahong/p/10800379.html [2赞]

作者回复2019-05-02 01:19:10 動感谢分享给大家

• 沃野阡陌 2019-05-02 23:04:12

老师,什么是缓存?需要用程序去操作吗?和内存又有什么关系?

- Juexe 2019-05-02 21:22:36
 - 1. 加速大概率事件

可能如 Redis 缓存、CDN 内容分发网络、游戏开发中常用的对象池等

2. 通过流水线提高性能

可能如多线程开发、分布式系统、DDOS攻击等

3.通过预测提高性能

浏览器的一个功能:下一页自动预加载;

Web 开发中用到的一个 InstantClick.js 能够预加载 hover 的链接。

不过「加速大概率事件」和「通过预测提高性能」好像有些重合,分得不是很清楚?

KR® 2019-05-02 07:41:06

提问, 这里说的预测是硬件cpu层面的预测吗?硬件是固定的,通过什么方式可以预测各种不同软件的下一步呢

• KR® 2019-05-02 07:36:33

对于我这种小白来说,能啃完这些知识点要感谢初中物理老师为我打下的物理基础哈哈,

徐老师的讲解也太清晰了吧!!!

能看懂跟得上节奏的感觉真好~

还要感谢高阶的同学们,我没有开发经验,看文章时遇到一些专业名词会一脸懵, 好在高阶的同学会在答疑区提问互动, 看你们的提问和回答我都会有收获!

活的潇洒 2019-05-02 07:24:43对干思考题:

通过预测提高性能

- 3、浏览器缓存
- 4、redis缓存

通过流水线提高

- 1、最前段使用类似于F5的硬件设备设备
- 2、两台负载nginx负载均衡
- 5、微服务springcloud
- 活的潇洒 2019-05-01 18:41:05

对于思考题:

- 1、最前段使用类似于F5的硬件设备设备
- 2、两台负载nginx负载均衡
- 3、浏览器缓存
- 4、消息队列
- 5、微服务springcloud

作者回复2019-05-02 02:36:46

能具体讲一下你觉得这些问题和哪个性能优化策略对上了么?

• 魏宇靖 2019-05-01 16:57:57

我对大概率事件的理解是大规模(一系列)即将需要处理的事件,每个个体的概率不小,而且量极大,所以文中说把这些专门交给GPU(TPU)处理可以提高性能

不知道自己有没有理解偏

作者回复2019-05-02 04:46:06

魏宇靖同学你好,这里的大概率事件,就是指实际程序运行频繁发生的事件。比如机器学习里面大量要做 矩阵向量运算,所以我们优化矩阵向量运算就能大幅度提高性能。而对于矩阵向量运算,gpu比cpu快很 多,所以在这个场景下用gpu运算就比用cpu运算整体性能提升很多

。 易儿易 2019-05-01 15:59:20

同样主频、核心情况下,低压cpu与标压cpu性能有区别吗?通过公式来看的话应该没有区别,但是经常 听到有人讲低压cpu性能打不过标压,对吗?是什么原因呢?

作者回复2019-05-02 00:56:01

性能的差异是因为主频就有差异,同样代号的intel cpu,低压的通常主频只有标压的2/3,比如i5-4200m的主频是2.5GHz到3.1GHz。而低压版本的i5-4200u就只有1.6GHz到2.5GHz。它们只是代号相同,主频并不一样

Geek fredW 2019-05-01 15:54:55

我也不明白"加速大概率事件"在文中具体含义。加速可以粗略意识到含义。为什么要提大概率?还是缓存命中?

作者回复2019-05-02 01:51:24

Geek_fredW同学你好,因为如果加速的是一个小概率事件,那么对于整体的性能提升就很有限。 缓存就是一个典型的情况,如果缓存的数据是很少被访问的,加速的就变成了一个小概率事件,那么缓存 就并不能提升太多性能也就失去意义了 • 明月 2019-05-01 15:22:21

一个问题:面积更小使得各个晶体管的距离更短,会加速响应时间吗?我印象中是光速的

作者回复2019-05-02 01:18:23

会的,光速也不过就是3*10的八次方,意味着一纳秒也只能走30厘米的距离,所以后面我们还会看到cpu的高速缓存也不能做太大,也是受到光速的限制。

• 须臾即 2019-05-01 14:33:33

有两个问题没想明白:

1.增加晶体管怎么提高运算速度?

提高主频好理解,计算的频繁一些,增加晶体管是干了什么,增加计算单元么,或者说是增加流水线控制单元。

2.cpu的电压是受了什么因素限制的?

既然电压低功耗低,那么各厂商应该都想把电压做的越低越好,现实是不容易办到,是哪些因素限制的?

作者回复2019-05-02 01:56:57

须臾即他9同学你好

增加晶体管可以增加硬件能够支持的指令数量,增加数字通路的位数,以及利用好电路天然的并行性,从硬件层面更快地实现特定的指令,所以增加晶体管也是常见的提升cpu性能的一种手段。

电压的问题在于两个,一个是电压太低就会导致电路无法联通,因为不管用什么作为电路材料,都是有电阻的,所以没有办法无限制降低电压,另外一个是对于工艺的要求也变高了,成本也更贵啊。

鸟人 🛘 2019-05-01 14:18:18

通过预测提高性能 我记得有个CPU漏洞就是因为可预测导致数据泄露,现在修复了,然后性能下降 是否意味着以后CPU不会采用预测了呢?

作者回复2019-05-02 00:48:04

你说的应该是之前的meltdown和spectre的漏洞,那个漏洞很有意思,可以认为是利用了流水线,预测, 以及高速缓存的组合带来的一个问题。

我不是cpu设计的专家,不过我认为这个并不会让大家放弃预测,而且这个的主要危害其实是在多租户的虚拟机这个层面,完全只考虑物理机的话这个漏洞的触发条件还是很难满足的

• Sentry 2019-05-01 12:46:59

写程序的时候,可以考虑通过使用缓存,内存的局部性原理等提升程序运行时的性能。

作者回复2019-05-02 01:58:08

ы缓存是加速大概率事件的典型案例

Geek 2019-05-01 12:20:35

对于思考题,软件层面的话,比如前端页面的首屏渲染,由于浏览器按顺序解析DOM,解析到script标签的时候会加载完再它再继续解析,所以一般把它们放到body底部,这部分对应流水线思想?然后如果script使用了defer,继续Dom解析,,。额,好像对不上"预测",只能说是不阻塞。

作者回复2019-05-02 02:15:58

这两个例子都不太对,再想想

• Geek 2019-05-01 11:59:58

今天的例子太贴切,非常容易理解,感谢徐老师。我有个问题,如果说单个程序的运行时不可拆分的,如果CPU其他参数一样,那是不是四核和八核处理速度是一样的?提高性能的预测手段,是不是相当于异步呢?

Geek同学你好,是的,这个情况下无论你的cpu有多少核,实际只有一个核在计算。 预测和异步还是不太一样,它更多地是因为现代cpu里的流水线的存在而需要的一种加速性能的办法,我 们在后面讲解cpu的分支预测的时候会仔细讲一下这个是为什么

bo 2019-05-01 11:32:28请问谁能解释一下cpu和gpu内部结构的区别吗?

作者回复2019-05-02 02:16:57

bo同学你好,在讲解处理器的部分,我会专门有一讲来讲解gpu的,要坚持到底啊

• Leon 2019-05-01 10:00:21

进程绑定cpu,利用cpu本地缓存,磁盘数据缓存到内存,文件系统利用cache提高读写速度,网络处理让网卡分担一部分cpu的工作,降低对cpu的负载

作者回复2019-05-02 02:32:09

Linuxer 2019-05-01 09:21:36子任务并发算是流水线的应用,磁盘预读算是预测

作者回复2019-05-02 02:31:14 **添两个例子都不错**