35 | 案例总结与热点问题答疑:后端部分真的比前端部分难吗?

2019-11-13 宮文学 来自北京

《编译原理之美》



本节课,我会继续剖析一些,你们提出的,有代表性的问题(以后端问题为主),主要包括以下几个方面:

后端技术部分真的比前端技术部分难吗?

怎样更好地理解栈和栈桢(有几个同学提出的问题很好,有必要在这里探究一下)?这样,你对栈桢的理解会更加扎实。

有关数据流分析框架。数据流分析是后端技术的几个重点之一,需要再细化一下。

关于 Java 的两个知识点: 泛型和反射。我会从编译技术的角度讲一讲。

接下来,进入第一个问题:后端技术真的难吗?正确的学习路径是什么?

后端技术真的难吗?该怎么学?

有同学觉得,一进到后端,难度马上加大了,你是不是也有这样的感觉?我承认,前端部分和后端部分确实不太相同。

前端部分偏纯逻辑,你只要把算法琢磨透就行了。**而后端部分,**开始用到计算机组成原理的知识,要考虑 CPU、寄存器、内存和指令集,甚至还要深入到 CPU 内部,去看它的流水线结构,以便理解指令排序。当然,我们还要说清楚与操作系统的关系,操作系统是如何加载代码并运行的,如何帮你管理内存等等。另外,还涉及 ABI 和调用约定,NP 完全的算法等等。**看上去复杂了很多**。

虽然比较复杂,但我认为,这并不意味着后端更难,只意味着知识点更多。可这些知识,往往你熟悉了就不难了。

比如, **@风**同学见到了汇编代码说: 总算遇到了自己熟悉的内容了, 不用天天看 Java 代码了。

我觉得,从算法的角度出发,后端部分的算法,至少没比前端的语法分析算法难。而且有些知识点,别的课程里应该讲过,如果你从以下三个方面多多积累,会更容易掌握后端内容:

计算机组成原理: CPU 的运行原理、汇编指令等等。

数据结构和算法,特别是与树和图有关的算法:如果你之前了解过,与图有关的算法,了解 旅行商问题,那么会发现,指令选择等算法似曾相识。自然会理解,我提到某些算法是 NP 完全的,是什么意思。

操作系统:大部分情况下,程序是在操作系统中运行的,所以,要搞清楚我们编译的程序是如何跟操作系统互动的。

@沉淀的梦想就对这些内容,发表过感触:感觉学编译原理,真的能够帮助我们贯通整个计算机科学,涉及到的东西好多。

确实如他所说,那么我也希望《编译原理之美》这门课,能促使你去学习另外几门基础课,把基础夯实。

后端技术的另一个特点,是它比较偏工程性,不像前端部分有很强的理论性,对于每个问题有清晰的答案。而后端技术部分,往往对同一个问题有多种解决思路和算法,不一定有统一的答案,甚至算法和术语的名称都不统一。

后端技术的工程性特点,还体现在它会涉及很多技术细节,这些细节信息往往在教科书上是找不到的,必须去查厂商(比如 Intel)的手册,有时要到社区里问,有时要看论文,甚至有时候要看源代码。

总的来说,如何学好后端,我的建议主要有三个方面:

学习关联的基础课程,比如《数据结构与算法》,互相印证;

理解编译原理工程性的特点,接受术语、算法等信息的不一致,并从多渠道获得前沿信息,比如源代码、厂商的手册等等。

注重实操,亲自动手。比如,你在学优化算法时,即使没时间写算法,也要尽可能用 LLVM 的算法做做实验。

按照上面三条建议, 你应该可以充分掌握后端技术了。当然, 如果你只是想做一个概要的了解, 那么阅读文稿也会有不错的收获, 因为我已经把主线梳理出来了, 能避免你摸不着头脑, 不知如何入手。

接下来,我们进入第二个问题:再次审视一下栈桢。

再次认识栈桢

@刘强同学问:操作系统在栈的管理中到底起不起作用?

这是操作系统方面的知识点,但可以跟编译技术中栈的管理联系在一起看。

我们应用程序能够访问很大的地址空间,但操作系统不会慷慨地,一下子分配很多真实的物理内存。操作系统会把内存分成很多页,一页一页地按需分配给应用程序。**那么什么时候分配呢?**

当应用访问自己内存空间中的一个地址,但实际上没有对应的物理内存时,就会导致 CPU 产生一个 PageFault (在 Intel 手册中可以查到) ,这是一种异常 (Exception) 。

对异常的处理跟中断的处理很相似,会调用注册好的一个操作系统的例程,在内核态运行,来处理这个异常。这时候,操作系统就会实际分配物理内存。之后,回到用户态,继续执行你的程序,比如,一个 push 指令等等。整个过程对应用程序是透明的,其实背后有 CPU 和操作系统的参与。

@风提出了关于栈桢的第二个问题:看到汇编代码里管理栈桢的时候,用了 rbp 和 rsp 两个寄存器。是不是有点儿浪费?一个寄存器就够了啊。

确实是这样,用这种写法是习惯形成的,其实可以省略。而我在 *②* 34 讲里,用到的那个 foo函数,根本没有使用栈,仅仅用寄存器就完成了工作。这时,可以把下面三行指令全部省掉:

■ 复制代码

- 1 pushq %rbp
- 2 movq %rsp, %rbp
- 3 popq %rbp

从而让产生的机器码少5个字节。最重要的是,还省掉两次内存读写操作(相比对寄存器的操作,对内存的操作是很费时间的)。

实际上,如果你用 GCC 编译的话,可以使用 -fomit-frame-pointer 参数来优化,会产生同样的效果,也就是不再使用 rbp。在访问栈中的地址时,会采用 4(%rsp)、8(%rsp) 的方式,在 rsp 的基础上加某个值,来访问内存。

@沉淀的梦想提出了第三个问题: 栈顶 (也就是 rsp 的值) 为什么要 16 字节对齐?

这其实是一个调用约定。是在 GCC 发展的过程中,形成的一个事实上的标准。不过,它也有一些好处,比如内存对齐后,某些指令读取数据的速度会更快,这会让你产生一个清晰的印象,每次用到栈桢,至少要占 16 个字节,也就是 4 个 32 位的整数的空间。那么,如果把一

些尾递归转化为循环来执行,确实会降低系统的开销,包括内存开销和保存前一个桢的 bsp、 返回地址、寄存器的运行时间开销。

而 **@不的**问了第四个问题: 为什么要设计成区分调用者、被调用者保护的寄存器,统一由被调用者或者调用者保护,有什么问题么?

这个问题是关于保护寄存器的,我没有仔细去研究它的根源。**不过我想,这种策略是最经济的**。

如果全部都是调用者保护,那么你调用的对象不会破坏你的寄存器的话,你也要保护起来,那就增加了成本;如果全部都是被调用者保护,也是一样的逻辑。如果调用者用了很少几个寄存器,被调用者却要保护很多,也不划算。

所以最优的方法,其实是比较中庸主义的,两边各负责保护一部分,不过,我觉得这可以用概率的方法做比较严谨的证明。

关于栈桢,我最后再补充一点。有的教材用活动记录这个术语,有的教材叫做栈桢。你要知道这两个概念的联系和区别。活动记录是比较抽象的概念,它可以表现为多种实际的实现方式。 在我们的课程中,栈桢加上函数调用中所使用的寄存器,就相当于一个活动记录。

讲完栈桢之后, 再来说说与数据流分析框架有关的问题。

细化数据流分析框架

数据流分析本身,理解起来并不难,就算不引入半格这个数学工具,你也完全可以理解。

对于数据流分析方法,不同的文献也有不同的描述,有的说是 3 个要素,有的说是 4 个要素。而我在文稿里说的是 5 个要素:方向(D)、值(V)、转换函数(F)、相遇运算(meet operation, Λ)和初始值(I)。你只要把这几个问题弄清楚,就可以了。

引入半格理论,主要是进一步规范相遇运算,这也是近些年研究界的一个倾向。用数学做形式 化地描述虽然简洁清晰,但会不小心提升学习门槛。如果你只是为了写算法,完全可以不理半 格理论,但如果为了方便看这方面算法的论文,了解半格理论会更好。 **首先, 半格是一种偏序集。**偏序集里, 某些元素是可以比较大小的。但怎么比较大小呢? 其实, 有时是人为定的, 比如, {a, b}和{a, b, c}的大小, 就是人为定的。

那么,既然能比较大小,就有上界(Upper Bound)和下界(Lower Bound)的说法。给定偏序集 P 的一个子集 A,如果 A 中的每个元素 a,都小于等于一个值 x(x 属于 P),那么 x 就是 A 的一个上界。反过来,你也知道什么是下界。

半格是偏序集中,一种特殊的类型,它要求偏序集中,每个非空有限的子集,要么有最小上界 (并半格, join-semilattice), 要么有最大下界(交半格, meet-semilattice)。

其实,如果你把一个偏序集排序的含义反过来,它就会从交半格转换成并半格,或者并半格转换成交半格。我们还定义了两个特殊值: Top、Bottom。在不同的文献里,Top 和 Bottom 有时刚好是反着的,那是因为排序的方向是反着的。

因为交半格和并半格是可以相互转化的,所以有的研究者采用的框架,就只用交半格。交半格中,集合{x, y}的最大下界,就记做 x ∧ y。在做活跃性分析的时候,我们就规定{a, b} > {a, b, c}就行了,这样就是个交半格。如果按照这个规矩,我在 ② 28 讲中举的那个常数传播的例子,应该把大小反过来,也做成个交半格。文稿中的写法,实际是个并半格,不过也不影响写算法。

这样讲,你更容易理解了吧?现在你再看到不同文献里,关于数据流分析中的偏序集、半格的时候,应该可以明白是怎么回事了。

最后,我再讲讲关于 Java 的两个知识点:泛型和反射。这也是一些同学关注的问题。

Java 的两个知识点: 泛型和反射

泛型机制大大方便了我们编写某些程序,不用一次次做强制类型转换和检查了。比如,我们要用一个 String 类型的 List, 就声明为:

■ 复制代码

这样,你从 myList 中访问一个元素,获取的自然就是一个 String 对象,而不是基类 Object 对象。

而增加泛型这个机制其实很简单。它只是在编译期增加了类型检查的机制,运行期没有任何改变。List和 List运行的字节码都是完全相同的。

那么反射机制呢?它使我们能够在运行期,通过字符串形式的类名和方法名,来创建类,并调用方法。这其实绕过了编译期的检查机制,而是在运行期操纵对象:

```
1 //获取Class
2 Class<?> clazz = Class.forName("MyClass");
3 //动态创建实例
4 Object obj = clazz.newInstance();
5 //获取add方法的引用
6 Method method = clazz.getMethod("add",int.class,int.class);
7 //调用add方法
8 Object result = method.invoke(obj,1,4);
```

这样能带来很多灵活性,方便你写一些框架,或者写 IDE。

从编译技术的角度看,实现反射很容易。因为在 Ø 32 讲中,你已经了解了字节码的结构。当时,我比较侧重讲指令,其实你还会看到它前面的,完整的符号表(也就是记录了类名、方法名等信息)。正因为有这些信息,所以反编译工具能够从字节码重新生成 Java 的源文件。

所以,虽然在运行时,Java 类已经编译成字节码了,但我们仍然可以列出它所有的方法,可以实例化它,可以执行它的方法(因为可以查到方法的入口地址)。**所以你看,**一旦你掌握了底层机制,理解上层的一些特性就很容易了。

课程小结

编译器的后端技术部分也告一段落了。我们用 16 讲的篇幅,涵盖了运行时机制、汇编语言基础知识、中间代码、优化算法、目标代码生成、垃圾收集、即时编译等知识点,还针对内存计

算和 Java 的字节生码成做了两个练习,中间还一直穿插介绍 LLVM 这个工具。我之前就提到,实现一个编译器,后端的工作量会很大,现在你应该有所体会。

在这里,我也想强调,后端技术的工程性比较强,每本书所采用的术语和算法等信息,都不尽相同。在我们的课程中,我给你梳理了一条,比较清晰的脉络,你可以沿着这条脉络,逐步深化,不断获得自己的感悟,早日修炼成后端技术的高手!

在答疑篇的最后,我总结了一些案例,供你参考。

案例总结

第一批示例程序,与汇编代码有关,包括手写的汇编代码,以及从 playscript 生成汇编代码的程序。这部分内容,主要是打破你对汇编代码的畏惧心,知道它虽然细节很多,但并不难。在讲解后端技术部分时,我总是在提汇编代码,在 34 讲,我甚至写了一个黑客级的小程序,直接操作机器码。我希望经历了这些过程之后,你能对汇编代码亲切起来,产生可以掌握它的信心。

第二批示例程序,是基于 LLVM 工具生成 IR 的示例代码。掌握 LLVM 的 IR, 熟悉调用 LLVM 的 API 编程,能让你在写完前端以后,以最短的时间,拥有所有后端的功能。通过 LLVM,你也会更加具体的体会,代码优化等功能。

第三批示例程序,是内存计算和字节码生成,这两个应用题目。通过这两个应用题目,你会体会到两点:

编译器后端技术对于从事一些基础软件的开发很有用;

虽然课程没有过多讲解 Java 技术,只通过一个应用篇去使用 Java 的字节码,但你会发现,我们对后端技术的基本知识,比如对中间代码的理解,都可以马上应用到 Java 语言上,得到举一反三的感觉。

一课一思

如果你在工作中真的接到了一个任务,要实现某编译器的后端,你觉得学过本课程以后,你敢接手这个任务吗?还有哪些地方是需要你再去补足的?你完成这个任务比较可靠的路径是什

么?欢迎在留言区分享你的观点。

最后,感谢你的阅读,如果这篇文章让你有所收获,也欢迎你将它分享给更多的朋友。

© 版权归极客邦科技所有, 未经许可不得传播售卖。 页面已增加防盗追踪, 如有侵权极客邦将依法追究其法律责任。

精选留言(3)

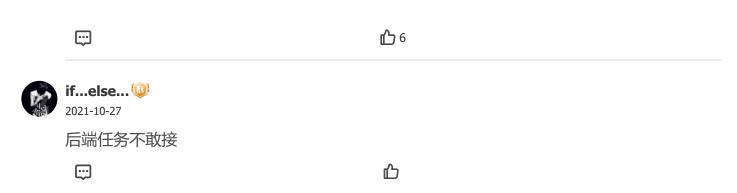


拉欧

2019-12-12

个人觉得,比较可靠的方式还是拿一个现有的框架,比如llvm研究,然后在它提供的api基础上包装自己的实现;因为工作原因,曾经用antlr4实现了一个类sql的查询语言,感觉道理类似。

作者回复: 是的, 善用已有的工具, 先完成自己的需求, 然后再逐步深化。





2021-03-10

还是有点难,虽然老师提供的课程和理论已经很明鉴了,但是现实工作里确实会有实现一些后端的技术,以前都是用python之类的现成的语言做一些工作,不过没法定制化实现自己要的特性。

⊕