25 后端技术的重用: LLVM不仅仅让你高效

在编译器后端,做代码优化和为每个目标平台生成汇编代码,工作量是很大的。那么,有什么办法能降低这方面的工作量,提高我们的工作效率呢? 答案就是利用现成的工具。

在前端部分,我就带你使用AntIr生成了词法分析器和语法分析器。那么在后端部分,我们也可以获得类似的帮助,比如利用LLVM和GCC这两个后端框架。

相比前端的编译器工具,如Lex(Flex)、Yacc(Bison)和Antlr等,对于后端工具,了解的人比较少,资料也更稀缺,如果你是初学者,那么上手的确有一些难度。不过我们已经用20~24讲,铺垫了必要的基础知识,也尝试了手写汇编代码,这些知识足够你学习和掌握后端工具了。

本节课,我想先让你了解一些背景信息,所以会先概要地介绍一下LLVM和GCC这两个有代表性的框架的情况,这样,当我再更加详细地讲解LLVM,带你实际使用一下它的时候,你接受起来就会更加容易了。

两个编译器后端框架: LLVM和GCC

LLVM是一个开源的编译器基础设施项目,主要聚焦于编译器的后端功能(代码生成、代码优化、JIT......)。它最早是美国伊利诺伊大学的一个研究性项目,核心主持人员是Chris Lattner(克里斯·拉特纳)。

LLVM的出名是由于苹果公司全面采用了这个框架。苹果系统上的C语言、C++、Objective-C的编译器Clang就是基于LLVM的,最新的Swift编程语言也是基于LLVM,支撑了无数的移动应用和桌面应用。无独有偶,在Android平台上最新的开发语言Kotlin,也支持基于LLVM编译成本地代码。

另外,由Mozilla公司(Firefox就是这个公司的产品)开发的系统级编程语言RUST,也是基于 LLVM开发的。还有一门相对小众的科学计算领域的语言,叫做Julia,它既能像脚本语言一样灵活易用,又可以具有C语言一样的速度,在数据计算方面又有特别的优化,它的背后也有LLVM的支撑。

OpenGL和一些图像处理领域也在用LLVM,我还看到一个资料,**说阿里云的工程师实现了一个 Cava脚本语言,用于配合其搜索引擎系统HA3。**

LLVM的logo, 一只漂亮的龙:



还有,在人工智能领域炙手可热的TensorFlow框架,在后端也是用LLVM来编译。它把机器学习的IR翻译成LLVM的IR,然后再翻译成支持CPU、GPU和TPU的程序。

所以这样看起来,你所使用的很多语言和工具,背后都有LLVM的影子,只不过你可能没有留意 罢了。所以在我看来,要了解编译器的后端技术,就不能不了解LLVM。

与LLVM起到类似作用的后端编译框架是GCC(GNU Compiler Collection,GNU编译器套件)。它支持了GNU Linux上的很多语言,例如C、C++、Objective-C、Fortran、Go语言和Java语言等。其实,它最初只是一个C语言的编译器,后来把公共的后端功能也提炼了出来,形成了框架,支持多种前端语言和后端平台。最近华为发布的方舟编译器,据说也是建立在GCC基础上的。

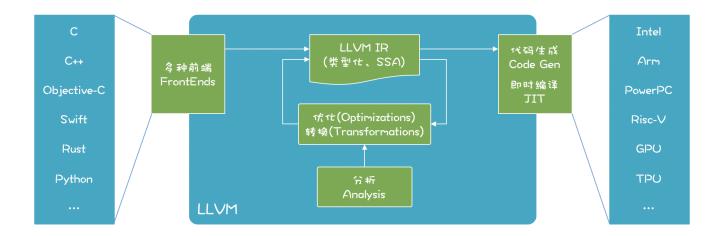
LLVM和GCC很难比较优劣,因为这两个项目都取得了很大的成功。

在本课程中,我们主要采用LLVM,但其中学到的一些知识,比如IR的设计、代码优化算法、适配不同硬件的策略,在学习GCC或其他编译器后端的时候,也是有用的,从而大大提升学习效率。

接下来,我们先来看看LLVM的构成和特点,让你对它有个宏观的认识。

了解LLVM的特点

LLVM能够支持多种语言的前端、多种后端CPU架构。在LLVM内部,使用类型化的和SSA特点的IR进行各种分析、优化和转换:



LLVM项目包含了很多组成部分:

- LLVM核心(core)。就是上图中的优化和分析工具,还包括了为各种CPU生成目标代码的功能;这些库采用的是LLVM IR,一个良好定义的中间语言,在上一讲,我们已经初步了解它了。
- Clang前端 (是基于LLVM的C、C++、Objective-C编译器)。
- LLDB (一个调试工具)。
- LLVM版本的C++标准类库。
- 其他一些子项目。

我个人很喜欢LLVM,想了想,主要有几点原因:

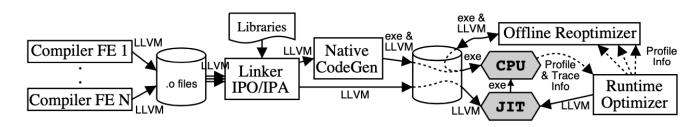
首先,LLVM有良好的模块化设计和接口。以前的编译器后端技术很难复用,而LLVM具备定义了良好接口的库,方便使用者选择在什么时候,复用哪些后端功能。比如,针对代码优化,LLVM提供了很多算法,语言的设计者可以自己选择合适的算法,或者实现自己特殊的算法,具有很好的灵活性。

第二,LLVM同时支持JIT (即时编译)和AOT (提前编译)两种模式。过去的语言要么是解释型的,要么编译后运行。习惯了使用解释型语言的程序员,很难习惯必须等待一段编译时间才能看到运行效果。很多科学工作者,习惯在一个REPL界面中一边写脚本,一边实时看到反馈。LLVM既可以通过JIT技术支持解释执行,又可以完全编译后才执行,这对于语言的设计者很有吸引力。

第三,有很多可以学习借鉴的项目。Swift、Rust、Julia这些新生代的语言,实现了很多吸引人的特性,还有很多其他的开源项目,而我们可以研究、借鉴它们是如何充分利用LLVM的。

第四,全过程优化的设计思想。LLVM在设计上支持全过程的优化。Lattner和Adve最早关于 LLVM设计思想的文章《LLVM:一个全生命周期分析和转换的编译框架》,就提出计算机语言可 以在各个阶段进行优化,包括编译时、链接时、安装时,甚至是运行时。

以运行时优化为例,基于LLVM我们能够在运行时,收集一些性能相关的数据对代码编译优化,可以是实时优化的、动态修改内存中的机器码;也可以收集这些性能数据,然后做离线的优化,重新生成可执行文件,然后再加载执行,**这一点非常吸引我**,因为在现代计算环境下,每种功能的计算特点都不相同,确实需要针对不同的场景做不同的优化。下图展现了这个过程(图片来源《 LLVM: A Compilation Framework for Lifelong Program Analysis & Transformation》):



我建议你读一读Lattner和Adve的这篇论文(另外强调一下,当你深入学习编译技术的时候,阅读领域内的论文就是必不可少的一项功课了)。

第五,LLVM的授权更友好。GNU的很多软件都是采用GPL协议的,所以如果用GCC的后端工具来编写你的语言,你可能必须要按照GPL协议开源。而LLVM则更友好一些,你基于LLVM所做的工作,完全可以是闭源的软件产品。

而我之所以说: "LLVM不仅仅让你更高效",就是因为上面它的这些特点。

现在,你已经对LLVM的构成和特点有一定的了解了,接下来,我带你亲自动手操作和体验一下 LLVM的功能,这样你就可以迅速消除对它的陌生感,快速上手了。

体验一下LLVM的功能

首先你需要安装一下LLVM(参照官方网站上的相关介绍下载安装)。因为我使用的是macOS,所以用brew就可以安装。

brew install llvm

因为LLVM里面带了一个版本的Clang和C++的标准库,与本机原来的工具链可能会有冲突,所以brew安装的时候并没有在/usr/local下建立符号链接。你在用LLVM工具的时候,要配置好相

关的环境变量。

```
# 可执行文件的路径
export PATH="/usr/local/opt/llvm/bin:$PATH"
# 让编译器能够找到LLVM
export LDFLAGS="-L/usr/local/opt/llvm/lib"
export CPPFLAGS="-I/usr/local/opt/llvm/include"
```

安装完毕之后,我们使用一下LLVM自带的命令行工具,分几步体验一下LLVM的功能:

1.从C语言代码生成IR; - 2.优化IR; - 3.从文本格式的IR生成二进制的字节码; - 4.把IR编译成汇编代码和可执行文件。

从C语言代码生成IR代码比较简单,上一讲中我们已经用到过一个C语言的示例代码:

```
//fun1.c
int fun1(int a, int b){
   int c = 10;
   return a+b+c;
}
```

用前端工具Clang就可以把它编译成IR代码:

```
clang -emit-llvm -S fun1.c -o fun1.ll
```

其中,-emit-llvm参数告诉Clang生成LLVM的汇编码,也就是IR代码(如果不带这个参数,就会生成针对目标机器的汇编码)所生成的IR我们上一讲也见过,你现在应该能够读懂它了。你可以多写几个不同的程序,看看生成的IR是什么样的,比如if语句、循环语句等等(这时你完成了第一步):

```
; ModuleID = 'function-call1.c'
source_filename = "function-call1.c"
target datalayout = "e-m:o-i64:64-f80:128-n8:16:32:64-S128"
target triple = "x86_64-apple-macosx10.14.0"
; Function Attrs: noinline nounwind optnone ssp uwtable
define i32 @fun1(i32, i32) #0 {
  %3 = alloca i32, align 4
  %4 = alloca i32, align 4
 %5 = alloca i32, align 4
  store i32 %0, i32* %3, align 4
  store i32 %1, i32* %4, align 4
  store i32 10, i32* %5, align 4
  %6 = load i32, i32* %3, align 4
  %7 = load i32, i32* %4, align 4
  %8 = add nsw i32 %6, %7
  %9 = load i32, i32* %5, align 4
```

```
%10 = add nsw i32 %8, %9
ret i32 %10
}
attributes #0 = { noinline nounwind optnone ssp uwtable "correctly-rounded-divide-sqrt-
!llvm.module.flags = !{!0, !1}
!llvm.ident = !{!2}
!0 = !{i32 1, !"wchar_size", i32 4}
!1 = !{i32 7, !"PIC Level", i32 2}
!2 = !{!"clang version 8.0.0 (tags/RELEASE_800/final)"}
```

上一讲我们提到过,可以对生成的IR做优化,让代码更短,你只要在上面的命令中加上-O2参数就可以了(这时你完成了第二步):

```
clang -emit-llvm -S -O2 fun1.c -o fun1.ll
```

这个时候,函数体的核心代码就变短了很多。这里面最重要的优化动作,是从原来使用内存 (alloca指令是在栈中分配空间,store指令是往内存里写入值),优化到只使用寄存器 (%0、%1是参数,%3、%4也是寄存器)。

```
define i32 @fun1(i32, i32) #0 {
  %3 = add nsw i32 %0, %1
  %4 = add nsw i32 %3, 10
  ret i32 %4
}
```

你还可以用opt命令来完成上面的优化,具体我们在27、28讲中讲优化算法的时候再细化。

另外,LLVM的IR有两种格式。在示例代码中显示的,是它的文本格式,文件名一般以川结尾。第二种格式是字节码(bitcode)格式,文件名以.bc结尾。为什么要用两种格式呢?因为文本格式的文件便于程序员阅读,而字节码格式的是二进制文件,便于机器处理,比如即时编译和执行。生成字节码格式之后,所占空间会小很多,所以可以快速加载进内存,并转换为内存中的对象格式。而如果加载文本文件,则还需要一个解析的过程,才能变成内存中的格式,效率比较慢。

调用llvm-as命令,我们可以把文本格式转换成字节码格式:

```
llvm-as fun1.ll -o fun1.bc
```

我们也可以用clang直接生成字节码,这时不需要带-S参数,而是要用-c参数。

因为.bc文件是二进制文件,不能直接用文本编辑器查看,而要用hexdump命令查看(这时你完成了第三步):

hexdump -C fun1.bc

```
00000000
          de c0 17 0b 00 00 00 00
                                   14 00 00 00 68 08 00 00
          07 00 00 01 42 43 c0 de
                                   35 14 00 00 05 00 00 00
00000010
                                                              ....BC..5....
00000020
          62 0c 30 24 49 59 be 26
                                   ef d3 3e 2d 44 01 32 05
                                                              b.0$IY.&..>-D.2.
00000030
          00 00 00 00 21 0c 00 00
                                   de 01 00 00 0b 02 21 00
          02 00 00 00 16 00
                                   07 81 23 91 41 c8 04 49
00000040
                            00 00
00000050
          06 10 32 39 92 01 84 0c
                                   25 05 08 19 1e 04 8b 62
                                                              ..29....%.....b
00000060
          80 0c 45 02 42 92 0b 42
                                   64 10 32 14 38 08 18 4b
                                                              ..E.B..Bd.2.8..K
00000070
          0a 32 32 88 48 70 c4 21
                                   23 44 12 87 8c 10 41 92
                                                              .22.Hp.!#D....A.
00000080
          02 64 c8 08 b1 14 20 43
                                   46 88 20 c9 01 32 32 84
                                                              .d.... CF. ..22.
00000090
          18 2a 28 2a 90 31 7c b0
                                   5c 91 20 c3 c8 00 00 00
                                                              .*(*.1|.\. .....
          51 18 00 00 af 00 00 00
                                   1b d2 27 f8 ff ff ff
000000a0
          01 70 00 09 28 03 40 03
                                   c2 80 18 87 77 90 07 79
000000b0
                                                              .p..(.@....w..y
000000c0
          28 87 71 a0 07 76 c8 87
                                   36 90 87 77 a8 07 77 20
                                                              (.q..v..6..w..w
000000d0
          87 72 20 87 36 20 87 74
                                   b0 87 74 20 87 72 68 83
                                                              .r .6 .t..t .rh.
000000e0
          79 88 07 79 a0 87 36 30
                                   07 78 68 83 76 08 07 7a
                                                              |y..y..60.xh.v..z|
000000f0
          40 07 c0 1c c2 81 1d e6
                                   a1 1c 00 82 1c d2 61 1e
00000100
          c2 41 1c d8 a1 1c da 80
                                   1e c2 21 1d d8 a1 0d c6
                                                              .A....!
00000110
          21 1c d8 81 1d e6 01 30
                                   87 70 60 87 79 28 07 80
                                                              !.....0.p`.y(..
          60 87 72 98 87 79 68 03
                                   78 90 87 72 18 87 74 98
00000120
                                                               `.r..yh.x..r..t.
00000130
          87 72 68 03 73 80 87 76
                                   08 07 72 00 cc 21 1c d8
                                                              .rh.s..v..r..!..
00000140
          61 1e ca 01 20 da 21 1d
                                   dc a1 0d d8 a1 1c ce 21
00000150
          1c d8 a1 0d ec a1 1c c6
                                   81 1e de 41 1e da e0 1e
00000160
          d2 81 1c e8 01 1d 00 38
                                   00 08 77 78 87 36 30 07
                                                                ....8..wx.60.
00000170
          79 08 87 76 28 87 36 80
                                   87 77 48 07 77 a0 87 72
                                                              y..v(.6..wH.w..r|
          90 87 36 28 07 76 48 87
                                   76 00 e8 41 1e ea a1 1c
00000180
                                                              ..6(.vH.v..A...
          80 c1 1d de a1 0d cc 41
00000190
                                   1e c2 a1 1d ca a1 0d e0
000001a0
          e1 1d d2 c1 1d e8 a1 1c
                                    e4 a1 0d ca 81 1d d2 a1
000001b0
          1d da c0 1d de c1 1d da
                                   80 1d ca 21 1c cc 01 20
```

LLVM的一个优点,就是可以即时编译运行字节码,不一定非要编译生成汇编码和可执行文件才能运行(这一点有点儿像Java语言),这也让LLVM具有极高的灵活性,比如,可以在运行时根据收集的性能信息,改变优化策略,生成更高效的机器码。

再进一步,我们可以把字节码编译成目标平台的汇编代码。我们使用的是llc命令,命令如下:

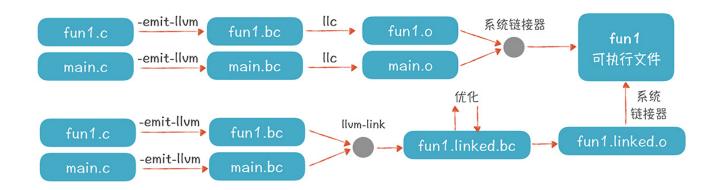
llc fun1.bc -o fun1.s

用clang命令也能从字节码生成汇编代码,要注意带上-S参数就行了:

clang -S fun1.bc -o fun1.s

到了这一步,我们已经得到了汇编代码,接着就可以进一步生成目标文件和可执行文件了。

实际上,使用LLVM从源代码到生成可执行文件有两条可能的路径:



- 第一条路径,是把每个源文件分别编译成字节码文件,然后再编译成目标文件,最后链接成可执行文件。
- 第二条路径,是先把编译好的字节码文件链接在一起,形成一个更大的字节码文件,然后对 这个字节码文件进行进一步的优化,之后再生成目标文件和可执行文件。

第二条路径比第一条路径多了一个优化的步骤,第一条路径只对每个模块做了优化,没有做整体的优化。所以,如有可能,尽量采用第二条路径,这样能够生成更加优化的代码。

现在你完成了第四步,对LLVM的命令行工具有了一定的了解。总结一下,我们用到的命令行工具包括: clang前端、llvm-as、llc,其他命令还有opt(代码优化)、llvm-dis(将字节码再反编译回ll文件)、llvm-link(链接)等,你可以看它们的help信息,并练习使用。

在熟悉了命令行工具之后,我们就可以进一步在编程环境中使用LLVM了,不过在此之前,需要 搭建一个开发环境。

建立C++开发环境来使用LLVM

LLVM本身是用C++开发的,所以最好采用C++调用它的功能。当然,采用其他语言也有办法调用LLVM:

- C语言可以调用专门的C接口;
- 像Go、Rust、Python、Ocaml、甚至Node.js都有对LLVM API的绑定;
- 如果使用Java, 也可以通过JavaCPP (类似JNI) 技术调用LLVM。

在课程中,我用C++来做实现,因为这样能够最近距离地跟LLVM打交道。与此同时,我们前端工具采用的Antlr,也能够支持C++开发环境。**所以,我为playscript建立了一个C++的开发环境。**

开发工具方面:原则上只要一个编辑器加上工具链就行,但为了提高效率,有IDE的支持会更好(我用的是JetBrains的Clion)。

构建工具方面:目前LLVM本身用的是CMake,而Clion刚好也采用CMake,所以很方便。

这里我想针对CMake多解释几句,因为越来越多的C++项目都是用CMake来管理的,LLVM以及Antlr的C++版本也采用了CMake,**你最好对它有一定了解。**

CMake是一款优秀的工程构建工具,它类似于Java程序员们习惯使用的Maven工具。对于只包含少量文件或模块的C或C++程序,你可以仅仅通过命令行带上一些参数就能编译。

不过,实际的项目都会比较复杂,往往会包含比较多的模块,存在比较复杂的依赖关系,编译过程也不是一步能完成的,要分成多步。这时候我们一般用make管理项目的构建过程,这就要学会写make文件。但手工写make文件工作量会比较大,而CMake就是在make的基础上再封装了一层,它能通过更简单的配置文件,帮我们生成make文件,帮助程序员提升效率。

整个开发环境的搭建我在课程里就不多写了,你可以参见示例代码所附带的文档。文档里有比较清晰的说明,可以帮助你把环境搭建起来,并运行示例程序。

另外, 我知道你可能对C++并不那么熟悉。但你应该学过C语言, 所以示例代码还是能看懂的。

课程小结

本节课,为了帮助你理解后端工具,我先概要介绍了后端工具的情况,接着着重介绍了LLVM的构成和特点,然后又带你熟悉了它的命令行工具,让你能够生成文本和字节码两种格式的IR,并生成可执行文件,最后带你了解了LLVM的开发环境。

本节课的内容比较好理解,因为侧重让你建立跟LLVM的熟悉感,没有什么复杂的算法和原理, 而我想强调的是以下几点:

1.后端工具对于语言设计者很重要,我们必须学会善加利用; - 2.LLVM有很好的模块化设计, 支持即时编译 (JIT) 和提前编译 (AOT) , 支持全过程的优化,并且具备友好的授权,值得我们好好掌握; - 3.你要熟悉LLVM的命令行工具,这样可以上手做很多实验,加深对LLVM的了解。

最后,我想给你的建议是:一定要动手安装和使用LLVM,写点代码测试它的功能。比如,写点儿C、C++等语言的程序,并翻译成IR,进一步熟悉LLVM的IR。下一讲,我们就要进入它的内部,调用它的API来生成IR和运行了!

一课一思

很多语言都获得了后端工具的帮助,比如可以把Android应用直接编译成机器码,提升运行效率。你所经常使用的计算机语言采用了什么后端工具?有什么特点?欢迎在留言区分享。

最后,感谢你的阅读,如果这篇文章让你有所收获,也欢迎你分享给更多的朋友。 上一页

下一页

© 2019 - 2023 Liangliang Lee. Powered by gin and hexo-theme-book.