=Q

下载APP



34 | 内存管理第1关: Arena技术和元数据

2021-11-01 宫文学

《手把手带你写一门编程语言》

课程介绍 >



讲述:宫文学

时长 15:07 大小 13.85M



你好,我是宫文学。

通过前面 8 节课的学习,我们实现了对浮点数、字符串、数组、自定义对象类型和函数类型的支持,涵盖了 TypeScript 的一些关键数据类型,也了解了实现这些语言特性所需要的一些关键技术。

在这些数据类型中,字符串、数组、class 实例,还有闭包,都需要从堆中申请内存,但我们目前还没有实现内存回收机制。所以,如果用我们现在的版本,长时间运行某些需要允准中申请内存的程序,可能很快会就把内存耗光。

所以,接下来的两节课,我们就来补上这个缺陷,实现一个简单的内存管理模块,支持内存的申请、内存垃圾的识别和回收功能。在这个过程中,你会对内存管理的原理产生更加

清晰的认识,并且能够自己动手实现基本的内存管理功能。

那么,首先我们要分析一下内存管理涉及的技术点,以此来确定我们自己的技术方案。

内存管理中的技术点

计算机语言中的内存管理模块,能够对内存从申请到回收进行全生命周期的管理。

内存的申请方面,一般不会为每个对象从操作系统申请内存资源,而是要提供自己的内存分配机制。

而垃圾回收技术则是内存管理中的难点。垃圾回收有很多个技术方案,包括标记-清除、标记-整理、停止-拷贝和自动引用计数这些基础的算法。在产品级的实现里,这些算法又被进一步复杂化。比如,你可以针对老的内存对象和新内存对象,使用不同的回收算法,从而形成分代管理的方案。又比如,为了充分减少由于垃圾收集所导致的程序停顿,发展出来了增量式回收和并行回收的技术。

关于这些算法的介绍,你可以参考《编译原理之美》的 33 节,里面介绍了各种垃圾收集算法。还有《编译原理实战课》的第 32 节,里面分析了 Python、Java、JavaScript、Julia、Go、Swift、Objective-C 等各种语言采用的内存管理技术的特点,也讨论了这些技术与语言特性的关系。在这节课里,我就不重复介绍这些内容了。

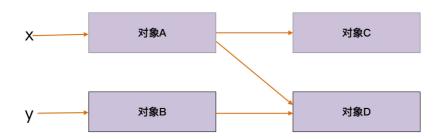
垃圾收集对语言运行的影响是很大的,因此我们希望垃圾回收导致的程序停顿越短越好,消耗的系统资源越少越好。这些苛刻的要求,导致在很多现代语言中,垃圾回收器(GC)成了运行时中技术挑战很高的一个模块。不过,再难的技术都是一口口吃下的。在这节课里,我们先不去挑战那些特别复杂的算法,而是选择一个最容易上手的、入门级的算法,标记-清除算法来做示范。

标记-清除算法的思路比较简单,只需要简单两步:

首先,我们要找出哪些内存对象不是垃圾,并进行标记;

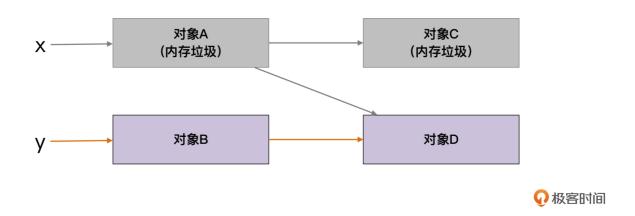
第二,回收掉所有没做标记的对象,也就是垃圾对象。

我们通过一个例子来看一下。在下图中, x 和 y 变量分别指向了两个内存对象,这两个内存对象可能是自定义类的实例,也有可能是闭包、字符串或数组。这些对象中的字段,又可能会引用另外的对象。



₩ 极客时间

在图中,当变量 x 失效以后,它直接引用和间接引用的对象就会成为内存垃圾,你就可以回收掉它了。这就是标记-清除算法的原理,非常简单。



在这个图里,变量 x 和 y 叫做 GC 的根 (GC root)。算法需要从这些根节点出发,去遍历它直接或间接引用的对象。这个过程,实际上就是图的遍历算法。

好了,算法上大的原理我们就搞清楚了。那接下来,我们需要讨论一些实现上的技术点,包括如何管理内存的申请和释放、如何遍历所有的栈帧和内存对象,等等。

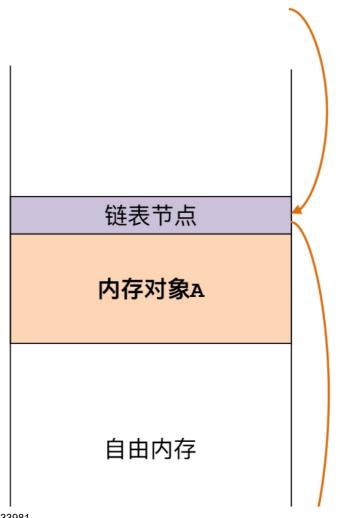
首先说一下如何管理内存的申请和释放。

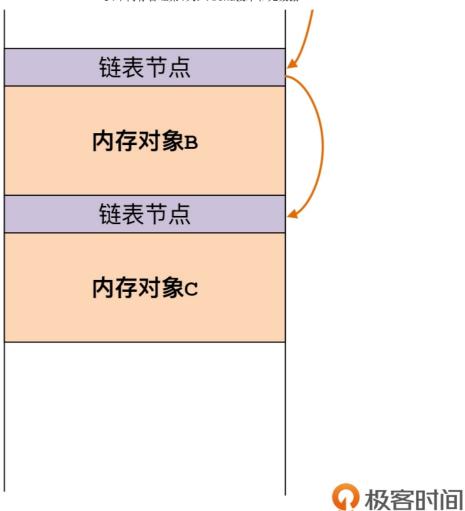
内存的申请和释放

在我们前面实现的、C 语言版本的字节码虚拟机中,我们就曾经讨论过如何高效申请内存的问题。我们发现,如果调用操作系统的接口频繁地申请和释放小的内存块,会大大降低系统的整体性能。所以,我们采用了 Arena 技术,也就是一次性地从操作系统中申请比较大块的内存,然后再自行把这块大内存划分成小块的内存,给自己的语言使用。

在今天这节课,我们仍然使用 Arena 技术来管理内存:**当我们创建新的内存对象的时候**,就从 Arena 中找一块未被占用的内容空间;而在回收内存对象的时候,就把内存对象占的内存区域标记成自由空间。

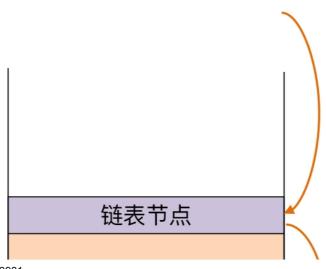
在这里你会发现,为了记住哪些内存是被分配出去的,那些内存是可用的,我们需要一个数据结构来保存这些信息。在我的参考实现里,我用了一个简单的链表来保存这些信息。每块被分配出去的内存,都是链表的一个节点。节点里保存了当前内存对象的大小,以及下一个节点的地址。

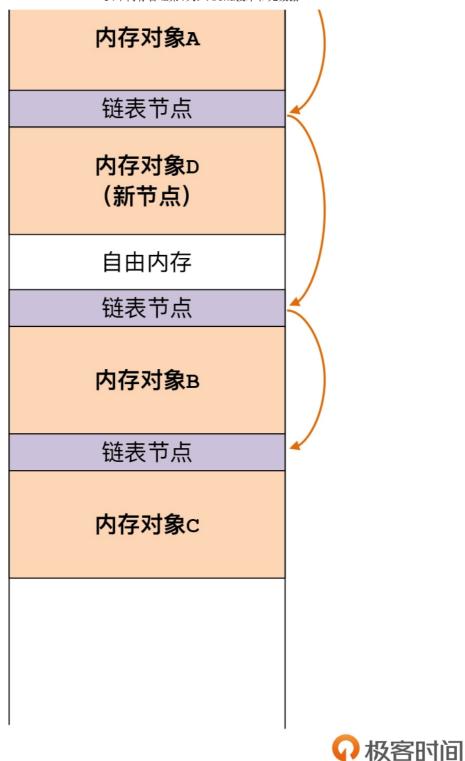




顺着这个链表,你可以查找出自由的内存。假设节点1的地址是80,对象大小是48字节,节点2地址是180,那么节点1和2之间就有52个字节的自由空间。

当我们要申请内存的时候,如果我们要申请的对象大小低于52个字节,那就可以把这块空间分配给它。这个时候,我们就要修改链表的指针,把新的节点插入到节点1和节点2之间。





如果要回收内存呢?也比较简单,我们就从链表中去掉这个节点就好了。

了解了内存申请和释放的内容后,接下来,我们就需要查找并标记哪些内存是仍然被使用的,从而识别出内存垃圾。这就需要程序遍历所有栈帧中的 GC 根引用的对象,以及这些对象引用的其他对象。而要完成这样的遍历,我们需要知道函数、类和闭包等的元数据信息才可以。

管理元数据

我们前面说过,**GC 根就是那些引用了内存对象的变量**。而我们知道,我们的程序中用到的变量,有可能是在栈中的,也有可能是在寄存器里的。那到底栈里的哪个位置是变量,哪个寄存器是变量呢?另外,如何遍历所有的栈帧呢?如何知道每个栈帧的开头和结尾位置?又如何知道哪个栈帧是第一个栈帧,从而结束遍历呢?这些都是需要解决的技术问题,我们一个一个来看。

首先,我们要确定栈帧和寄存器里,哪些是变量,也就是GC根。

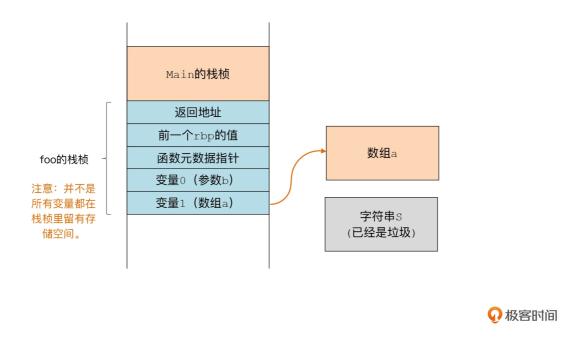
这就需要我们保存变量在栈帧中的布局信息。对于每个函数来说,这些布局信息都是唯一的。这些信息可以看做是函数的元数据的一部分。其他元数据信息包括函数的名称,等等。

我们用一个例子来分析一下变量布局情况。下面的 foo 函数的栈帧里,包括几个本地变量和几个临时变量。基于我们的寄存器分配算法,这些变量有些会被 Spill 到栈帧中。比如,如果某个变量使用的寄存器是需要 Caller 保护的,那么在调用另一个函数的时候,这些变量就会被 Spill 到内存中。

```
1 function foo(b:number):number{
2    let a:number[] = [1,2,b];
3    let s:string = "Hello PlayScript!";
4    println(s);
5    println(a[2]);
6    return b*10;
7 }
8
9 println(foo(2));
```

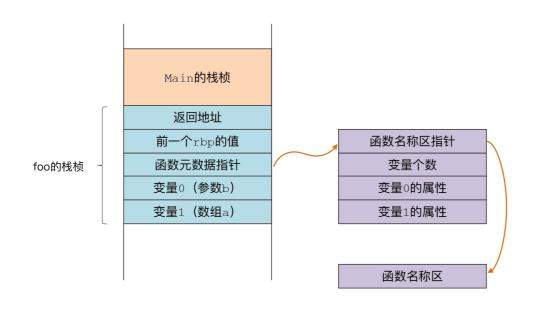
另外,如果一个函数用到了需要 Callee 保护的寄存器,那么这些寄存器的信息也会被写入 到栈帧,这些寄存器的值也可能是调用者的某个变量。算法可以查询调用者的变量布局信息来确认这一点。

最终,对于 foo 函数来说,这些变量在栈帧中的布局如下:



那包含了变量布局的元数据信息,应该保存到哪里呢?你可能已经想到了,它们可以被保存在可执行文件的数据区呀,就像之前我们保存 vtable 那样。

在具体实现的时候,这个数据区可以分成多个组成部分。像 vtable 这样的数据,出于性能上的要求,我们最好能够比较快捷地访问,所以我们让程序通过"1跳",也就是只做一次获取地址的操作,就能到查到方法的入口地址。而对于其他元数据信息,由于数据类型跟 vtable 的不一样,可以安排到另一个数据区中,并从第一个数据区链接过去。元数据在静态数据区的布局如下图所示:



极客时间

它们在汇编代码中可以写成下面的样子:

```
■ 复制代码
 1 .section __DATA,__const
                                      ## can be accessed globally
 2
       .globl _foo.meta
                                      ## 8 byte alignment
       .p2align
   _foo.meta:
                                      ## link to function name section
 5
       .quad _foo.name
6
       .quad 2
                                      ## var count
7
       .quad 0x000000001000010
                                      ## var0, type: 1, address offset: 16
                                      ## var1, type: 6, address offset: 24
8
       .quad 0x000000106000018
10
                 __TEXT,__const
       .section
       .globl _foo.name
11
                                      ## can be accessed globally
12
       .p2align
                                      ## 8 byte alignment
13 _foo.name:
14
       .asciz "foo"
```

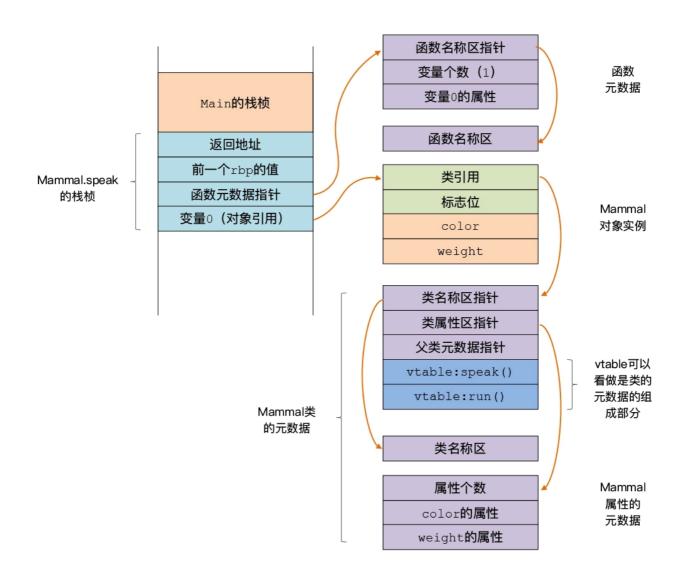
好了,通过函数的元数据,我们已经可以知道栈帧内每个变量的地址是什么,以及哪些变量才是对象引用。

可是,如果内存对象是一个 class 实例,或者是一个数组、一个闭包,那它们还可以引用其他的内存对象。所以我们还要继续往下查找并做标记。

对于对象实例来说,我们需要知道对象的属性都是一些什么类型,是否是对象引用,它们的地址又是什么。所以,我们需要扩展刚才的元数据区,保存 class 的元数据,包括这个 class 有哪些属性、每个属性的类型,以及该属性在对象数据中的位置。另外,我们还需要记录该 class 的父类,用一个指针指向父类的元数据,从而能够访问从父类继承下来的属性的信息。

那如何基于对象实例访问到这些元数据信息呢?

这个简单,因为我们已经在每个对象的对象头都预留了 8 字节的一个位置,用来保存类引用。那么,在每次创建对象的时候,我们就在这个位置存上类的元数据信息的起始地址就好了。



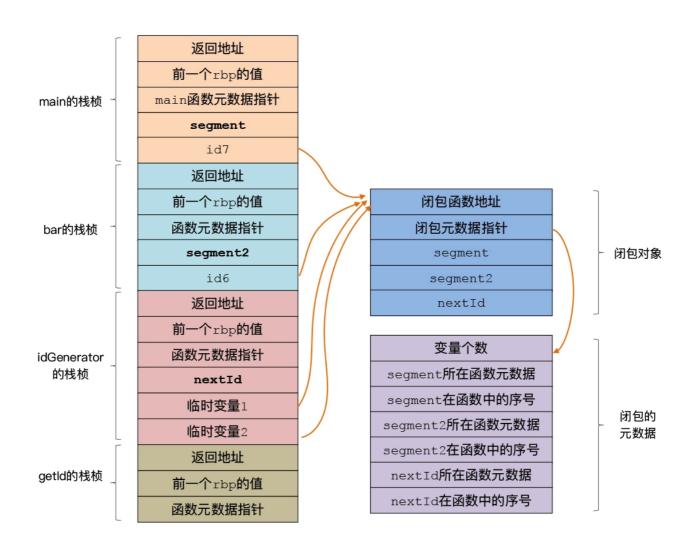


我们再来看看如何处理数组对象。如果数组中存放的数据是对象引用,那我们需要遍历数组的元素。不过因为一个数组里每个元素的类型是一样的(目前为了简单,暂且不支持类型为 any 的数组),所以我们可以偷懒,让数组对象头里的类引用也指向元素类型所对应的元数据就好了。对于系统内置的类型,比如 number、string 等,我们可以特殊处理,建立特殊的元数据信息。

最后,我们再看看闭包。我们知道,闭包也会在堆里形成对象,所以我们也需要知道闭包对象里的数据是否引用了其他对象。不过,处理闭包的复杂之处在于,对于闭包所引用的变量,如果它所在的函数的生存期还没有结束,那么要从该函数的栈帧里访问变量数据;而如果它所在的函数的生存期已经结束,那么这个变量的数据是保存在闭包对象中的。所

以,在运行期,当我们要访问一个闭包数据的时候,总是要先从现有栈帧中去查找,之后才在闭包对象中查找。

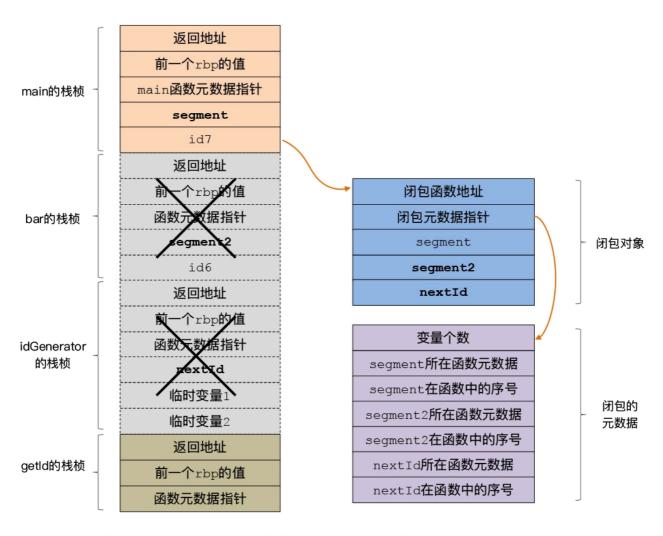
为了支持上面这些的数据查找过程,我们需要设计与闭包有关的元数据信息。这个倒也简单,就是把函数引用的所有外部作用域中的变量,以及该变量所在的函数信息保存起来就行。你可以看一下我画的图示。





这样的话,你通过闭包的元数据,就能找到闭包中的每个变量所在的函数,从而确定它的 类型信息了。你还可以遍历栈帧,来找到该变量具体的值。如果我们在栈帧里找不到这个 变量,那么到闭包对象中去找就好了。 不过这里要注意一下,在闭包对象中,我们为每个闭包变量都预留了一个位置,即使这个位置有可能用不上。比如,在下面闭包的例子中,当闭包位于 bar() 函数中的时候,它是可以访问 segment2 变量的。但如果它到了 main 函数中,就不能在栈帧中访问 segment2 了,而是要从闭包对象中访问。所以,我们要提前在闭包对象中预留这个内存空间才可以。

```
■ 复制代码
1 //编号的组成部分
2 let segment:number = 1000;
  function bar():()=>number{
       //编号的另一个组成部分
5
6
       let segment2:number = 100;
7
       function idGenerator():()=>number{
8
           let nextId = 0;
9
10
           function getId(){
               return segment + segment2 + nextId++; //访问了3个外部变量
12
           }
13
14
           //在与getId相同的作用域中调用它
15
           println("getId in bar:" + getId());
           segment2 += 100;
16
17
           println("getId in bar:" + getId());
18
19
           //恢复nextId的值
20
           nextId = 0;
21
22
           return getId;
23
       }
24
       //在bar函数中调用,这时候可以看到segment2变量
25
26
       println("\nid6:");
       let id6 = idGenerator();
27
28
       println("\nid6:");
29
       println(id6());
       println(id6());
30
31
32
       return id6;
33 }
34
35 //在main函数中调用,这时候可以看到segment变量
36 //而segment2和nextId都保存在闭包对象里了。
37 println("\nid7:");
38 let id7 = bar();
39 println(id7());
40 println(id7());
```



在main函数中执行id7()时,getId函数可以找到segment变量,但找不到segment2和nextId,需要到闭包对象中去寻找。



好了,关于元数据的讨论就是这些。你可以运行"node play example_metadata.ts -- dumpAsm"命令,生成带有元数据信息的汇编文件,看看各类元数据信息都是如何保存的。

课程小结

这节课的内容就是这些。关于内存管理和垃圾回收技术,我希望你能对下面这些知识点留下深刻的印象。

首先,垃圾收集的算法是很多的,GC 也是现代语言运行时中的一个重要组成部分。GC 中可能会综合采用多种算法。但只有先掌握像标记-清除、停止-拷贝这样的基础算法,才

能进一步去掌握更复杂的算法。

第二,内存管理技术不仅包括垃圾收集功能,还包括语言自己的内存分配功能。内存分配 模块要能记住哪些内存是被分配出去的,还要能够找到合适大小的可用内存给新对象,也 要能够把回收后的内存释放出来。

第三,为了遍历所有的栈帧中的 GC 根,以及内存对象所引用的其他对象,我们必须保存函数、类和闭包的元数据信息,元数据信息保存在可执行文件的数据区中。在函数的栈帧和内存对象中,我们都要保存指向这些元数据的引用。

你应该也注意到了,我们花了大量的篇幅讨论元数据,也讨论了如何把它们编译到可执行 文件中去。这项技术很重要,如果我们要 debug 程序,就非常依赖这些信息。而且,如果 我们未来还要支持一些元编程功能,比如像 Java 的 Reflection 机制那样,去在运行时动 态调用类的方法,那也需要依靠这些元数据信息。

最后,我再补充一点。在 C、C++ 这些语言的工具链中,我们今天提到的这些元数据信息,跟符号信息其实是差不多的意思。而 Java 等语言,似乎更愿意用"元数据"这样的术语。你只要理解它们是差不多的就行了。

在下一节课里,我们将利用现在保存好的元数据信息,去遍历所有的栈帧和对象,识别内存垃圾,并进行回收。

思考题

为了在汇编代码中保存一些静态数据,我们用到了越来越多的伪指令。所以,我又要建议你去多熟悉手册。这次,我希望你把 Ø GNU 汇编器的手册熟悉起来。那么今天的思考题呢,就要让你查查手册,看看我们这节课生成的汇编代码中,.asciz、.p2align 和.quad 都是什么意思。另外,如果我要向数据区写 4 字节的整型数据,应该用什么伪指令呢?

欢迎把这节课分享给更多感兴趣的朋友。我是宫文学,我们下节课见。

资源链接

②这节课的示例代码在这里!

分享给需要的人, Ta订阅后你可得 20 元现金奖励

🕑 生成海报并分享

△ 赞 0 **△** 提建议

⑥ 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。

上一篇 33 | 函数式编程第2关:实现闭包特性

下一篇 35 | 内存管理第2关:实现垃圾回收

11.11 全年底价

VIP 年卡限定 3 折

畅学 200 门课程 & 新课上线即解锁



超值拿下¥999 🐿

精选留言 (4)





奋斗的蜗牛

2021-11-02

.asciz用来声明字符串 , .p2align用来声明下一条指令所在位置的对齐要求 , .quad声明8字 节的数







是否选择使用C语言编写才需要考虑内存管理 使用JS编译的话内存管理会由JS完成







奋斗的蜗牛

2021-11-01

这节课知识量很大,看来汇编语言还是很重要

展开٧







有学识的兔子

2021-11-07

.asciz 代表以"\0"作为结束符的字符串; .p2align代表数据边界需要满足对齐的字节倍数; .quad:代表大数,8字节的整数;

要数据区写4个字节整数,是不是类似如下,声明数据段然后填入数据?

.section __DATA,__const

.globl _foo.meta ## can be accessed globally...

展开٧



