13 | 垃圾回收: 垃圾数据是如何自动回收的?

2019-09-03 李兵

《浏览器工作原理与实践》

课程介绍 >



讲述: 李兵

时长 14:34 大小 20.02M



在**②**上一篇文章中,我们提到了 JavaScript 中的数据是如何存储的,并通过例子分析了**原始数据类型是存储在栈空间中的,引用类型的数据是存储在堆空间中的**。通过这种分配方式,我们解决了数据的内存分配的问题。

不过有些数据被使用之后,可能就不再需要了,我们把这种数据称为**垃圾数据**。如果这些垃圾数据一直保存在内存中,那么内存会越用越多,所以我们需要**对这些垃圾数据进行回收,以释放有限的内存空间**。

不同语言的垃圾回收策略

通常情况下,垃圾数据回收分为**手动回收**和**自动回收**两种策略。



如 C/C++ 就是使用手动回收策略,**何时分配内存、何时销毁内存都是由代码控制的**,你可以参考下面这段 C 代码:

```
      1 //在堆中分配内存

      2 char* p = (char*)malloc(2048); //在堆空间中分配2048字节的空间,并将分配后的引用地址保存

      3

      4 //使用p指向的内存

      5 {

      6 //....

      7 }

      8

      9 //使用结束后,销毁这段内存

      10 free(p);

      11 p = NULL;
```

从上面这段 C 代码可以看出来,要使用堆中的一块空间,我们需要先调用 mallco 函数分配内存,然后再使用;当不再需要这块数据的时候,就要手动调用 free 函数来释放内存。如果这段数据已经不再需要了,但是又没有主动调用 free 函数来销毁,那么这种情况就被称为**内存**泄漏。

另外一种使用的是自动垃圾回收的策略,如 JavaScript、Java、Python 等语言,**产生的垃圾**数据是由垃圾回收器来释放的,并不需要手动通过代码来释放。

对于 JavaScript 而言,也正是这个"自动"释放资源的特性带来了很多困惑,也让一些 JavaScript 开发者误以为可以不关心内存管理,这是一个很大的误解。

那么在本文,我们将围绕"JavaScript 的数据是如何回收的"这个话题来展开探讨。因为数据是存储在栈和堆两种内存空间中的,所以接下来我们就来分别介绍"栈中的垃圾数据"和"堆中的垃圾数据"是如何回收的。

调用栈中的数据是如何回收的

首先是调用栈中的数据,我们还是通过一段示例代码的执行流程来分析其回收机制,具体如下:

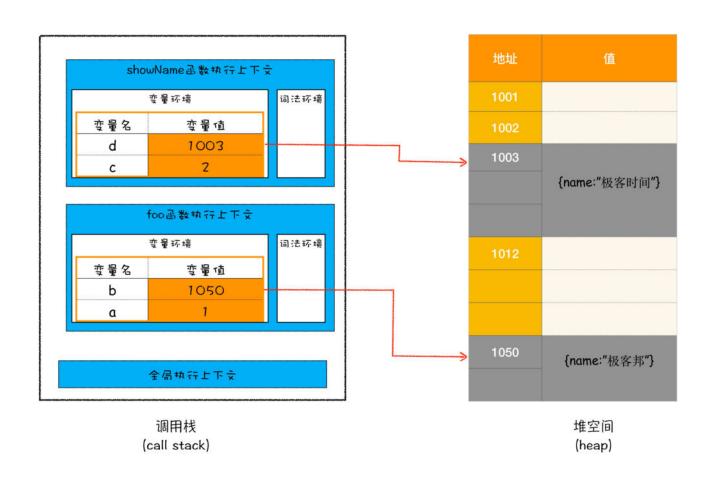
1 function foo(){
2 var a = 1
3 var b = {name:"极客邦"}
4 function showName(){
5 var c = 2
6 var d = {name:"极客时间"}

■ 复制代码



```
}
       showName()
9 }
10 foo()
```

当执行到第6行代码时,其调用栈和堆空间状态图如下所示:



执行到 showName 函数时的内存模型

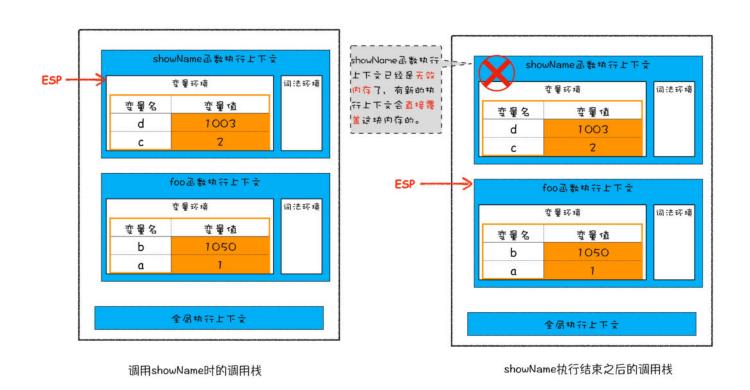
从图中可以看出,原始类型的数据被分配到栈中,引用类型的数据会被分配到堆中。当 foo 函数执行结束之后, foo 函数的执行上下文会从堆中被销毁掉, 那么它是怎么被销毁的呢? 下 面我们就来分析一下。

在 ② 上篇文章中,我们简单介绍过了,如果执行到 showName 函数时,那么 JavaScript 引 擎会创建 showName 函数的执行上下文,并将 showName 函数的执行上下文压入到调用栈 中,最终执行到 showName 函数时,其调用栈就如上图所示。与此同时,还有一个记录当前 执行状态的指针(称为 ESP),指向调用栈中 showName 函数的执行上下文,表示当前正在 ☆ 执行 showName 函数。



接着,当 showName 函数执行完成之后,函数执行流程就进入了 foo 函数,那这时就需要销毁 showName 函数的执行上下文了。ESP 这时候就帮上忙了,JavaScript 会将 ESP 下移到 foo 函数的执行上下文,**这个下移操作就是销毁 showName 函数执行上下文的过程**。

你可能会有点懵,ESP 指针向下移动怎么就能把 showName 的执行上下文销毁了呢? 具体你可以看下面这张移动 ESP 前后的对比图:



从栈中回收 showName 执行上下文

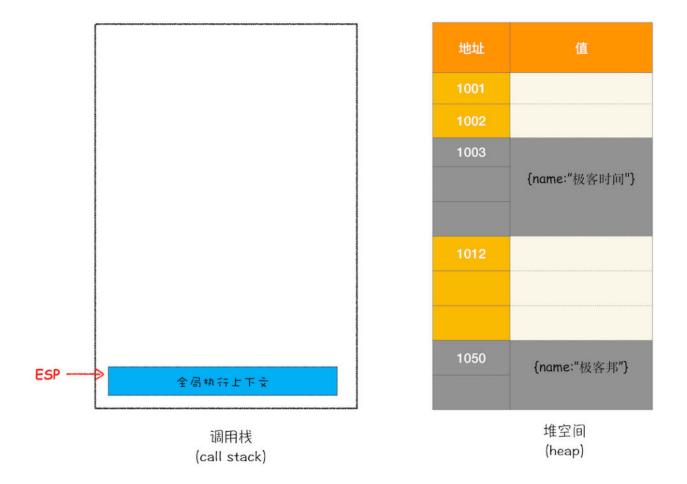
从图中可以看出,当 showName 函数执行结束之后,ESP 向下移动到 foo 函数的执行上下文中,上面 showName 的执行上下文虽然保存在栈内存中,但是已经是无效内存了。比如当 foo 函数再次调用另外一个函数时,这块内容会被直接覆盖掉,用来存放另外一个函数的执行上下文。

所以说,当一个函数执行结束之后,JavaScript 引擎会通过向下移动 ESP 来销毁该函数保存 在栈中的执行上下文。

堆中的数据是如何回收的

☆

通过上面的讲解,我想现在你应该已经知道,当上面那段代码的 foo 函数执行结束之后,ESP 应该是指向全局执行上下文的,那这样的话,showName 函数和 foo 函数的执行上下文就处于无效状态了,不过保存在堆中的两个对象依然占用着空间,如下图所示:



foo 函数执行结束后的内存状态

从图中可以看出,1003 和1050 这两块内存依然被占用。**要回收堆中的垃圾数据,就需要用 到 JavaScript 中的垃圾回收器了**。

所以,接下来我们就来通过 Chrome 的 JavaScript 引擎 V8 来分析下堆中的垃圾数据是如何回收的。

代际假说和分代收集

不过在正式介绍 V8 是如何实现回收之前,你需要先学习下**代际假说(The Generational Hypothesis)**的内容,这是垃圾回收领域中一个重要的术语,后续垃圾回收的策略都是建立在该假说的基础之上的,所以很是重要。

代际假说有以下两个特点:



• 第一个是大部分对象在内存中存在的时间很短,简单来说,就是很多对象一经分配内存,很快就变得不可访问;

• 第二个是不死的对象,会活得更久。

其实这两个特点不仅仅适用于 JavaScript,同样适用于大多数的动态语言,如 Java、Python 等。

有了代际假说的基础,我们就可以来探讨 V8 是如何实现垃圾回收的了。

通常,垃圾回收算法有很多种,但是并没有哪一种能胜任所有的场景,你需要权衡各种场景, 根据对象的生存周期的不同而使用不同的算法,以便达到最好的效果。

所以,在 V8 中会把堆分为**新生代**和**老生代**两个区域,**新生代中存放的是生存时间短的对象,** 老生代中存放的生存时间久的对象。

新生区通常只支持 1~8M 的容量,而老生区支持的容量就大很多了。对于这两块区域,V8 分 别使用两个不同的垃圾回收器,以便更高效地实施垃圾回收。

- 副垃圾回收器、主要负责新生代的垃圾回收。
- 主垃圾回收器,主要负责老生代的垃圾回收。

垃圾回收器的工作流程

现在你知道了 V8 把堆分成两个区域——新生代和老生代,并分别使用两个不同的垃圾回收 器。其实不论什么类型的垃圾回收器,它们都有一套共同的执行流程。

第一步是标记空间中活动对象和非活动对象。所谓活动对象就是还在使用的对象,非活动对象 就是可以进行垃圾回收的对象。

第二步是回收非活动对象所占据的内存。其实就是在所有的标记完成之后,统一清理内存中所 有被标记为可回收的对象。

第三步是做内存整理。一般来说,频繁回收对象后,内存中就会存在大量不连续空间,我们把 这些不连续的内存空间称为**内存碎片**。当内存中出现了大量的内存碎片之后,如果需要分配较 🗘 大连续内存的时候,就有可能出现内存不足的情况。所以最后一步需要整理这些内存碎片,但 这步其实是可选的,因为有的垃圾回收器不会产生内存碎片,比如接下来我们要介绍的副垃圾 回收器。

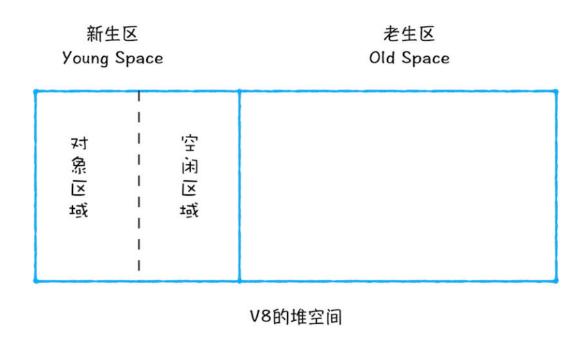


那么接下来,我们就按照这个流程来分析新生代垃圾回收器(副垃圾回收器)和老生代垃圾回收器(主垃圾回收器)是如何处理垃圾回收的。

副垃圾回收器

副垃圾回收器主要负责新生区的垃圾回收。而通常情况下,大多数小的对象都会被分配到新生区,所以说这个区域虽然不大,但是垃圾回收还是比较频繁的。

新生代中用 Scavenge 算法来处理。所谓 Scavenge 算法,是把新生代空间对半划分为两个区域,一半是对象区域,一半是空闲区域,如下图所示:



新生区要划分为对象区域和空闲区域

新加入的对象都会存放到对象区域,当对象区域快被写满时,就需要执行一次垃圾清理操作。

在垃圾回收过程中,首先要对对象区域中的垃圾做标记;标记完成之后,就进入垃圾清理阶段,副垃圾回收器会把这些存活的对象复制到空闲区域中,同时它还会把这些对象有序地排列起来,所以这个复制过程,也就相当于完成了内存整理操作,复制后空闲区域就没有内存碎片了。

完成复制后,对象区域与空闲区域进行角色翻转,也就是原来的对象区域变成空闲区域,原来的空闲区域变成了对象区域。这样就完成了垃圾对象的回收操作,同时这种**角色翻转的操作还能让新生代中的这两块区域无限重复使用下去**。

由于新生代中采用的 Scavenge 算法,所以每次执行清理操作时,都需要将存活的对象从对象区域复制到空闲区域。但复制操作需要时间成本,如果新生区空间设置得太大了,那么每次清理的时间就会过久,所以**为了执行效率,一般新生区的空间会被设置得比较小**。

也正是因为新生区的空间不大,所以很容易被存活的对象装满整个区域。为了解决这个问题, JavaScript 引擎采用了**对象晋升策略**,也就是经过两次垃圾回收依然还存活的对象,会被移 动到老生区中。

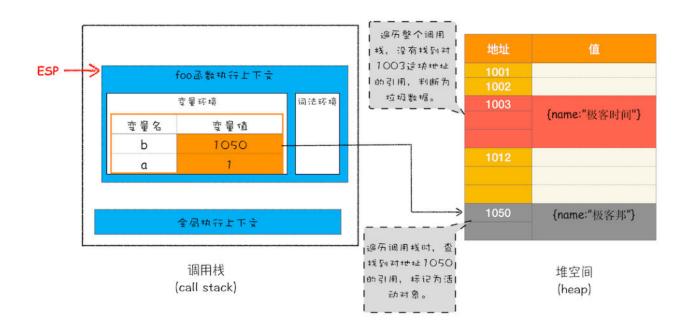
主垃圾回收器

主垃圾回收器主要负责老生区中的垃圾回收。除了新生区中晋升的对象,一些大的对象会直接被分配到老生区。因此老生区中的对象有两个特点,一个是对象占用空间大,另一个是对象存活时间长。

由于老生区的对象比较大,若要在老生区中使用 Scavenge 算法进行垃圾回收,复制这些大的对象将会花费比较多的时间,从而导致回收执行效率不高,同时还会浪费一半的空间。因而,主垃圾回收器是采用标记 - 清除(Mark-Sweep)的算法进行垃圾回收的。下面我们来看看该算法是如何工作的。

首先是标记过程阶段。标记阶段就是从一组根元素开始,递归遍历这组根元素,在这个遍历过程中,能到达的元素称为**活动对象**,没有到达的元素就可以判断为**垃圾数据**。

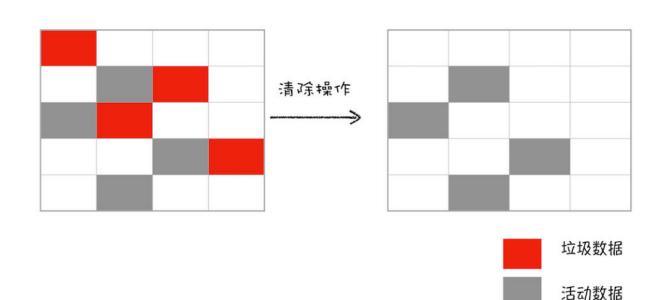
比如最开始的那段代码,当 showName 函数执行退出之后,这段代码的调用栈和堆空间如下图所示:



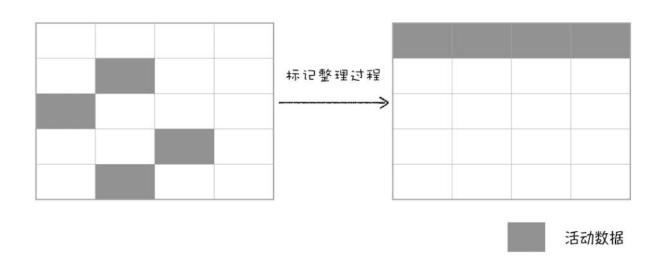
标记过程

从上图你可以大致看到垃圾数据的标记过程,当 showName 函数执行结束之后,ESP 向下移动,指向了 foo 函数的执行上下文,这时候如果遍历调用栈,是不会找到引用 1003 地址的变量,也就意味着 1003 这块数据为垃圾数据,被标记为红色。由于 1050 这块数据被变量 b 引用了,所以这块数据会被标记为活动对象。这就是大致的标记过程。

接下来就是垃圾的清除过程。它和副垃圾回收器的垃圾清除过程完全不同,你可以理解这个过程是清除掉红色标记数据的过程,可参考下图大致理解下其清除过程:



上面的标记过程和清除过程就是标记 – 清除算法,不过对一块内存多次执行标记 – 清除算法后,会产生大量不连续的内存碎片。而碎片过多会导致大对象无法分配到足够的连续内存,于是又产生了另外一种算法——标记 – 整理(Mark-Compact),这个标记过程仍然与标记 – 清除算法里的是一样的,但后续步骤不是直接对可回收对象进行清理,而是让所有存活的对象都向一端移动,然后直接清理掉端边界以外的内存。你可以参考下图:

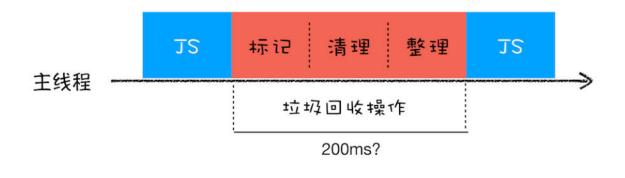


标记整理过程

全停顿

现在你知道了 V8 是使用副垃圾回收器和主垃圾回收器处理垃圾回收的,不过由于 JavaScript 是运行在主线程之上的,一旦执行垃圾回收算法,都需要将正在执行的 JavaScript 脚本暂停下来,待垃圾回收完毕后再恢复脚本执行。我们把这种行为叫做**全停顿(Stop-The-World)**。

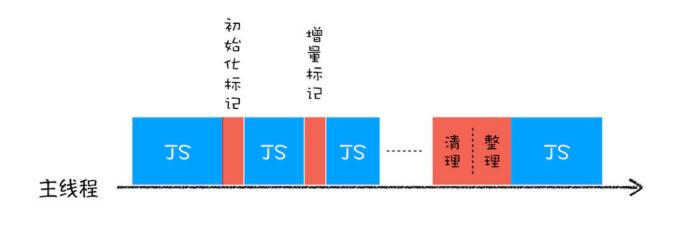
比如堆中的数据有 1.5GB, V8 实现一次完整的垃圾回收需要 1 秒以上的时间,这也是由于垃圾回收而引起 JavaScript 线程暂停执行的时间,若是这样的时间花销,那么应用的性能和响应能力都会直线下降。主垃圾回收器执行一次完整的垃圾回收流程如下图所示:



全停顿

在 V8 新生代的垃圾回收中,因其空间较小,且存活对象较少,所以全停顿的影响不大,但老生代就不一样了。如果在执行垃圾回收的过程中,占用主线程时间过久,就像上面图片展示的那样,花费了 200 毫秒,在这 200 毫秒内,主线程是不能做其他事情的。比如页面正在执行一个 JavaScript 动画,因为垃圾回收器在工作,就会导致这个动画在这 200 毫秒内无法执行的,这将会造成页面的卡顿现象。

为了降低老生代的垃圾回收而造成的卡顿,V8 将标记过程分为一个个的子标记过程,同时让垃圾回收标记和 JavaScript 应用逻辑交替进行,直到标记阶段完成,我们把这个算法称为增量标记(Incremental Marking)算法。如下图所示:



增量标记

使用增量标记算法,可以把一个完整的垃圾回收任务拆分为很多小的任务,这些小的任务执行时间比较短,可以穿插在其他的 JavaScript 任务中间执行,这样当执行上述动画效果时,就不会让用户因为垃圾回收任务而感受到页面的卡顿了。



好了,今天就讲到这里,下面我们就来总结下今天的主要内容。

首先我们介绍了不同语言的垃圾回收策略,然后又说明了栈中的数据是如何回收的,最后重点 讲解了 JavaScript 中的垃圾回收器是如何工作的。

从上面的分析你也能看出来,无论是垃圾回收的策略,还是处理全停顿的策略,往往都没有一个完美的解决方案,你需要花一些时间来做权衡,而这需要牺牲当前某几方面的指标来换取其 他几个指标的提升。

其实站在工程师的视角,我们经常需要在满足需求的前提下,权衡各个指标的得失,把系统设计得尽可能适应最核心的需求。

生活中处理事情的原则也与之类似,古人很早就说过"两害相权取其轻,两利相权取其重",所以与其患得患失,不如冷静地分析哪些才是核心诉求,然后果断决策牺牲哪些以使得利益最大化。

思考时间

今天留给你的思考题是: 你是如何判断 JavaScript 中内存泄漏的? 可以结合一些你在工作中避免内存泄漏的方法。

欢迎在留言区与我分享你的想法,也欢迎你在留言区记录你的思考过程。感谢阅读,如果你觉得这篇文章对你有帮助的话,也欢迎把它分享给更多的朋友。

分享给需要的人,Ta订阅超级会员,你将得 50 元 Ta单独购买本课程,你将得 20 元

🕑 生成海报并分享

凸 赞 32 **②** 提建议

© 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 12 | 栈空间和堆空间:数据是如何存储的?

学习推荐

JVM + NIO + Spring

各大厂面试题及知识点详解

限时免费 🌯



精选留言 (79)





2019-09-03

- 1. 如何判断内存泄漏的? 一般是感官上的长时间运行页面卡顿, 猜可能会有内存泄漏。通过D ynaTrace (IE) profiles等工具一段时间收集数据,观察对象的使用情况。然后判断是否存在 内存泄漏。修改后验证
- 2. 工作中避免内存泄漏方法:确定不使用的临时变量置为null,当前es6普及场景下少使用闭 包也是一种方法。

今日总结

垃圾回收策略一般分为手动回收和自动回收, java python JavaScript等高级预言为了减轻程 序员负担和出错概率采用了自动回收策略。JavaScript的原始类型数据和引用数据是分别存储 在栈和椎中的,由于栈和堆分配空间大小差异,垃圾回收方式也不一样。栈中分配空间通过E SP的向下移动销毁保存在栈中数据;堆中垃圾回收主要通过副垃圾回收器(新生代)和主垃 圾回收器(老生代)负责的,副垃圾回收器采用scavenge算法将区域分为对象区域和空闲区 域,通过两个区域的反转让新生代区域无限使用下去。主垃圾回收器采用Mark-Sweep(Mar 🗘 k-Compact Incremental Marking解决不同场景下问题的算法改进)算法进行空间回收的。 无论是主副垃圾回收器的策略都是标记-清除-整理三个大的步骤。另外还有新生代的晋升策 略(两次未清除的),大对象直接分配在老生代。

688



栈和堆

栈垃圾回收

当函数执行结束,JS引擎通过向下移动ESP指针(记录调用栈当前执行状态的指针),来销毁该函数保存在栈中的执行上下文(变量环境、词法环境、this、outer)。

堆垃圾回收

- 一、代际假说
- 1、大部分对象存活时间很短
- 2、不被销毁的对象,会活的更久

二、分类

V8 中会把堆分为新生代和老生代两个区域,新生代中存放的是生存时间短的对象,老生代中存放的生存时间久的对象。

三、新生代

算法: Scavenge 算法

原理:

- 1、把新生代空间对半划分为两个区域,一半是对象区域,一半是空闲区域。
- 2、新加入的对象都会存放到对象区域,当对象区域快被写满时,就需要执行一次垃圾清理操作。
- 3、先对对象区域中的垃圾做标记,标记完成之后,把这些存活的对象复制到空闲区域中
- 4、完成复制后,对象区域与空闲区域进行角色翻转,也就是原来的对象区域变成空闲区域,原来的空闲区域变成了对象区域。

对象晋升策略:

经过两次垃圾回收依然还存活的对象、会被移动到老生区中。

四、老生代

算法:标记 – 清除 (Mark-Sweep) 算法

原理:

- 1、标记:标记阶段就是从一组根元素开始,递归遍历这组根元素,在这个遍历过程中,能到达的元素称为活动对象,没有到达的元素就可以判断为垃圾数据。
- 2、清除:将垃圾数据进行清除。

碎片:

对一块内存多次执行标记 – 清除算法后,会产生大量不连续的内存碎片。而碎片过多会导致 大对象无法分配到足够的连续内存。

算法:标记 - 整理 (Mark-Compact) 算法

原理:

1、标记:和标记 – 清除的标记过程一样,从一组根元素开始,递归遍历这组根元素,在这个遍历过程中,能到达的元素标记为活动对象。

2、整理:让所有存活的对象都向内存的一端移动

3、清除:清理掉端边界以外的内存

优化算法:增量标记(Incremental Marking)算法原理:

1、为了降低老生代的垃圾回收而造成的卡顿

2、V8把一个完整的垃圾回收任务拆分为很多小的任务

1、让垃圾回收标记和 JavaScript 应用逻辑交替进行

共1条评论>





忘忧草的约定

2019-09-04

老师请问:经过内存整理之后活动对象在堆中的内存地址就变化了,主线程还处于垃圾回收阶段,此时内存变化是如何更新到相应执行上下文中的呢

共 5 条评论>





ytd

2019-09-04

做了这么长时间的前端开发,第一次关注内存泄漏的问题,以后得多关注这方面了。通过chro me的Perfomance面板记录页面的活动,然后在页面上进行各种交互操作,过一段时间后(时间越长越好),停止记录,生成统计数据,然后看timeline下部的内存变化趋势图,如果是有规律的周期平稳变化,则不存在内存泄漏,如果整体趋势上涨则说明存在内存泄漏。另外,想问下老师,这个内存变化趋势只是js堆内存的变化吗?因为我发现在统计图表下部分了几类:JS Heap、Documents、Nodes、Listeners、GPU Memory,JS Heap是占用最多的,其次是Nodes,再次是Listeners。





一步 🕡

2019-09-03

对于栈中的垃圾回收,是通过移动 ESP 指针来实现的,是不需要通过V8的垃圾回收机制的吗?

W

作者回复: 是的 栈中的过期数据直接通过esp给抹掉,效率非常高。





一步 📦

2019-09-03

对于新生代,副垃圾回收器是怎么进行标记的,文章也就一句话带过了,是和老生代标记算法一样吗?从一组跟元素开始,然后开始遍历的

作者回复: 新生区和老生区标记过程是同一个过程,之后新生代把存活的数据移动到空闲区,老生代把死去的对象加到空闲列表中。







Hurry

2019-09-03

使用 chrome 的 Performance 面板,观察内存变化 如何多次垃圾回收后,整体趋势是向上,就存在内部泄漏的可能!

作者回复: 这是一个很好的方法

共 2 条评论>





芒果

2019-11-06

大道至简,看完了浏览器的垃圾回收,让我联想到了jvm的垃圾回收,发现2者思想上基本都差不多。

作者回复: 现代虚拟机都是抄来抄去的







郝仁杰

2019-09-03

trim之后,数据在堆上的地址发生变化,v8是如何更新对应栈上的引用的

作者回复: JavaScript中的原始字符串是不可变的(immutable),也就是说,一旦一个字符串创建了,它在内存中的值就不可能改变,这和其他语言是有区别的。

所以当你调用trim方法后,v8引擎返回给你的是一个新字符串,并不是之前的字符串了。

W



标记的过程具体是什么样的呢?我理解老师讲的是,一个指针指向堆里,每次移动一块内存,一个指针遍历栈中,然后看栈中是否引用这块堆中的内存,但感觉这样效率很低

作者回复: 比如全局window对象看成是一个树状结构,垃圾回收时,V8会先遍历这颗树,能遍历到的元素说明还存活的,标记为活动对象! 没有被标记到的说明已经没有被引用了。

同时V8还维护了一个空闲列表,也就是没有被使用的空闲空间列表,垃圾清理过程就是把没有标记的添加到空闲列表中!

这样就完成了"标记-清除"操作

共 2 条评论>





咖飞的白

2020-01-13

请教老师几个问题:

1. JS 执行代码时是在执行声明语句时就分配内存还是赋值时分配?若是执行声明语句时就分配,那如何知道是大对象(存储在老生代)还是新对象(存储在新生代)?

作者回复: 声明变量是在编译阶段完成的, 这时赋值语句还没执行!

比如 var a = 6

首先编译阶段确定有变量a了,并给a赋值undefined;

接下来执行代码,在执行过程中,会将6赋给a,这时候a等于6!

由于6是原生类型,通常情况下,会在栈上分配该变量!

如果 var a = Object

将对象赋给a时,在编译阶段 a依然等于undefined,在执行过程中,会在堆中创建一块内存,存放Object的值,然后栈中有个指向堆中Object地址的指针

10





答

在本篇中作者介绍了的垃圾回收机制是,标记对象的机制但在《javascript高级程序设计》中还介绍了引用计数的机制我产生以下两个疑问

- 1.v8有没有使用引用计数的机制?
- 2.如果有,何时使用引用计数,何时使用标记对象?

作者回复: 引用计数有问题,会导致内存泄漏,所以现在流行的垃圾回收器都没有采用引用计数的方式!

10



YBB

2019-09-05

有个问题想请教下,副回收器的触发频率会高于主回收器吗?还是两者是同步触发的?

作者回复: 会的, 副垃圾回收器执行速度快, 而且容易满, 所以回收频率会比主垃圾回收器高。

6



月落

2021-03-14

老师,问一个问题,WeakMap 和 WeakSet 是如何被回收的? 最近面试被问到这个问题,面试官说它不计入垃圾回收机制,但是不应该是都是自动进行垃圾回收的嘛?

共 3 条评论>

6 8



Jerry银银

2020-01-06

学Java虚拟机的垃圾回收机制,再来看这篇文章,可谓是:"天下垃圾一样收"!

Java虚拟机垃圾回收使用的也是分代收集的策略,主要也是新生代和老年代。而分代收集的思想依据是二八原则:80%的对象即生即死。

共 1 条评论>

6



于你

2019-09-07

老师,我最近听了一门课,那个老师说现代的浏览器用闭包不会造成内存泄漏,因为垃圾回收 是用的标记清除



作者回复: 对,没有被引用的闭包会被自动回收,不过如果没用的闭包还保存在全局变量中,依然会内存泄漏!

共 5 条评论>

6 7



JC.彦

2020-04-13

既然v8有自动垃圾回收机制,为啥还会有内存泄露,只是闭包引起的吗?如何解决内存泄露问题?

数组占用内存过高就说明代码写的不好,这是什么原因?

共 4 条评论>

6 5



江霖

2019-12-11

老师我有个问题,副垃圾回收器的回收机制是对象区域满的时候,那么主垃圾回收器呢? 代码空间占用的内存什么时间回收呢

共3条评论>

1 5



韦恩先生

2019-09-06

增量标记会受到中间穿插的is应用逻辑影响么?会造成标记结果不全或者错误么?

作者回复: 不全没关系, 新产生的垃圾下次再回收, 分配内存使用空闲列表里面的。

L 4



Lx

2019-09-03

我想问下,标记清除和标记整理是两个同等级的算法策略吗?目前v8使用的是两者结合,还是只有一种?

作者回复: 标记清除和标记整理可以看成是垃圾回收的两个阶段吧, v8在实现垃圾回收过程中, 两种算法都用上了。

共 2 条评论>

6 4

