Efficient Concurrency-Bug Detection Across Inputs

随着多核技术的普及,多线程软件也越来越流行,然而多线程软件的一个很重要的问题也随之发生,造成巨大的损失,也就是 concurrency bug,解决这个问题,需要高效的 detection 技术以及测试技术。这基于 input 来发现暴露 bug 的拘束在两个方面提出了挑战:(7)能够触发 bug 的 input(输入);(2)操作的次序问题,同一个 input 里的操作,如果以不一样的顺序执行,会有不一样的结果。

in-house 的技术通常包括以下几个步骤: (1) input 的设计; (2) Bug Detection; (3) Bug Validation。

上述的步骤,已经有很多研究在进行改进和优化了,对于第一个步骤,很多技术已经能够自动的生成代码覆盖率很高的 input,无论是对于单进程还是多进程程序;对于第二个步骤,很多工具已经能够检测出不少类型的交叉存取的 bug,例如 data race,原子性违背等等;对于第三个步骤,也有各种 schemes 能够高效的执行验证受到怀疑的 interleavings

然而这些方法都没有改变第二步和第三步的基础实现,这导致原本就存在的性能损耗没有得到解决,,因此需要高性能的更好的技术 。

本文章的方法通过 input 的集合来对 bug 进行检测和测试,这个方法减少了不同 input 里重复的分析,也减少了多余的 bug report,从而提高了性能。

依据:现有的很多技术,都存在着冗余的现象,同样的 interleave 会在不同的输入被发现以及检测。

• Identifying the inefficiency of existing concurrency-bug detectors on a set of inputs:

对于不同的系统,设计不同的 test input,主要针对 data race 和单个变量的 atomicity violation 检测
检测的步骤: To detect these two types of bugs, we first use a run-time tool implemented in Pin to collect perthread execution traces of global/heap memory accesses and synchronization operations. We then analyze traces to
detect bugs. Both detectors were implemented and used in our previous work

能够识别 C/C++ 程序中的 pthread mutex (un)lock, pthread create, pthread join, and the barrier macro in SPLASH2 benchmarks,但是无法识别自定义的同步操作,这会导致误报。

在不同的输入中, race 和 atomicity violation 会重叠,这会导致很大的损耗,只要能够识别出这些重叠的部分,就能够节省很多开销。

- Proposing a new interleaving-coverage metric, Concurrent Function Pair (CFP), to guide concurrency-bug detection, as
 well as a carefully designed algorithm to efficiently measure this metric.
 - Metric 的设计需要遵循这两个原则:
 - 1. Characterization Accuracy: it has to characterize the interleaving space with decent accuracy, so that it can guide concurrency-bug detection to reduce redundant analysis without missing many bugs.
 - 2. Measurement Complexity: it has to be relatively cheap to measure. Otherwise, its measurement cost would out-weigh its benefit in concurrency-bug detection.

检测两个函数是不是可以并发的方法:看一个函数的入口能不能夹在另一个函数的入口和出口之间。 通过分析 run-fime frace 来计算 CFP:frace 中有两个属性:enfrance/exit 和同步操作,计算氛围两个步骤:

(1) 对于每一个函数的入口和出口,计算保护他们需要用到的锁集和时间戳,得到函数实例;(2) 通过上一个步骤拿到的数据,得到并发的所有函数对。

但是这种方法在有很多函数调用的长期跑着的程序中,会消耗很长的时间进行分析,因此需要进行优化。 优化一:跳过只是用了栈上变量的函数;优化二:跳过继承了 caller 函数的并发函数的函数,因为它会与 caller 的所有并发函数并发。但是优化带来了问题:(7)基于"循环必须至少走一次"这样一个想法,会产生 误报,因为一些并发的函数对并不会平行执行,所幸的是这种情况出现的概率比较低,而且并不会造成 bug defection 中的误报问题,所以可以忽略;(2)只基于一些常用的操作,并不支持自定义的同步操作,因此会产生误报

- Designing and implementing a new data-race and atomicity-violation detection framework based on CFP.
 CFP-Guided Bug Detection:
- Compute the CFP of each input and get the aggregated CFP of the whole input set:
 用静态分析得到和 caller 函数有相同的并发性质的函数, 计算每个 input 的 CFP, 归总 CFP。
- Select inputs and select functions for each selected input:
 用贪婪算法去找到覆盖最多总 CFP 的 input 集合
- Apply a race detector or an atomicity-violation detector to selected functions under each selected input. 对现有的算法做了一些小修改

在误报和性能方面都比原来的技术好,在有限的资源下,会有比较少的漏报,但是在资源很多的情况之下,会产生很多漏报,因为某些 bug 只有在特定的输入才会暴露,而 CFP 的 bug detection 针对每一对函数对只会选取少量的 input;同时,有时候,在 atomicity-violation detection 环节 atomicity violation 中的 atomic region 中包含了超过一个函数的代码,这之中带来的 bug 是 CFP 无法检测到的。

CFP 评价:在可能漏掉 bug 的前提下,大大提高了 bug detection 的性能,在资源有限的情况之下是一个好的 方案,但是在现实企业生产中,可能因为精力有限无法完全执行,但是其中的 metric 对多线程测试能够带来很好的启发作用