调试理论

开始调试之前

摆正心态(编程哲 ♂学)

机器永远是对的

不管是 crash 了, Wrong Answer 了, 还是虚拟机神秘重启, 都是自己背锅

未测代码永远是错的

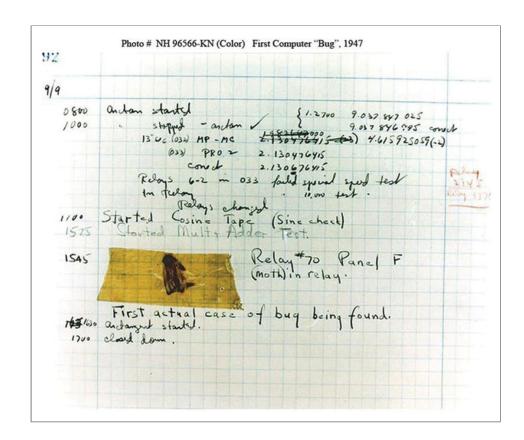
你以为最不可能出 bug 的地方, 往往 bug 就在那躺着

调试理论

- "软件"的两层含义
- 人类需求在信息世界的投影
 - 理解错需求 → bug
- 计算过程的精确(数学)描述
 - 实现错误 → bug

调试 (debugging)

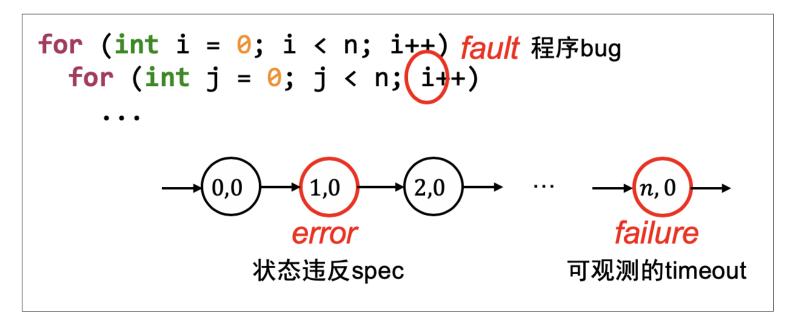
• 已知程序有 bug, 如何找到?



调试困难的根本原因

因为 bug 的触发经历了漫长的过程

- 需求 → 设计 → 代码 (状态机) → Fault (bug) → Error (程序状态错) → Failure
 - 我们只能观测到 failure (可观测的结果错)
 - 我们可以检查状态的正确性(但非常费时)
 - 无法预知 bug 在哪里 (每一行"看起来"都挺对的)



调试理论

调试理论:如果我们能判定任意程序状态的正确性,那么给定一个failure,我们可以通过二分查找定位到第一个error的状态,此时的代码就是fault (bug)。

调试理论: 推论

- 为什么我们喜欢"单步调试"?
 - 从一个假定正确的状态出发
 - 每个语句的行为有限,容易判定是否是 error
- 为什么调试理论看起来很没用?
 - 因为判定程序状态的正确性非常困难
 - (是否在调试 DP 题/图论算法时陷入时间黑洞?)

调试理论 (cont'd)

实际中的调试:观察状态机执行(trace)的某个侧面

- 缩小错误状态 (error) 可能产生的位置
- 作出适当的假设
- 再进行细粒度的定位和诊断

最重要的两个工具

- printf → 自定义 log 的 trace
 - 灵活可控、能快速定位问题大概位置、适用于大型软件
 - 无法精确定位、大量的 logs 管理起来比较麻烦
- gdb → 指令/语句级 trace
 - 精确、指令级定位、任意查看程序内部状态
 - 耗费大量时间

调试"任何问题"

你们是否遇到过以下令人抓狂的情况?

bash: curl: command not found

fatal error: 'sys/cdefs.h': No such file or directory
#include <sys/cdefs.h>

make[2]: *** run: No such file or directory. Stop.

Makefile:31: recipe for target 'run' failed

make[1]: *** [run] Error 2

. . .

计算机世界:一切皆可调试

程序 = 计算机系统 = 状态机

- 机器永远是对的
- UNIX 世界里你做任何事情都是在编程
 - 因此配置错、make 错等,都是程序或输入/配置有 bug
 - (输入/配置可以看成是程序的一部分)

所有问题都可以用调试理论解决

- 你写了一个程序,现在这个程序出 bug 了 (例如 Segmentation Fault),你是怎样 排查这个问题的?
 - curl: command not found
 - 'sys/cdefs.h': No such file or directory
 - make: run: No such file or directory

使用调试理论

Debug (fault localization) 的基本理论回顾:

- Fault (程序/输入/配置错) → Error → Failure (可观测)
 - 绝大部分工具的 Failure 都有"原因报告"
 - 因此能帮助你快速定位 fault
 - man perror:标准库有打印 error message 的函数

如果问题不能帮你定位到 fault/error?

- 出错原因报告不准确或不够详细
- 程序执行的过程不够详细
 - 既然我们有需求,那别人肯定也会有这个需求
 - 一定有信息能帮助我们!

使用调试理论 (cont'd)

正确的方法:理解程序(状态机)的执行过程

• ssh: 使用 -v 选项检查日志

• gcc: 使用 -v 选项打印各种过程

• make: 使用 -n 选项查看完整命令

■ make -nB | grep -ve '^\(echo\|mkdir\)' 可以查看完整编译 nemu 的编译 过程

各个工具普遍提供调试功能,帮助用户/开发者了解程序的行为

例子:找不到sys/cdefs.h

'sys/cdefs.h': No such file or directory, 找不到文件(这看起来是用perror()打印出来的哦!)

- #include = 复制粘贴,自然会经过路径解析
- (折腾20分钟) 明明 /usr/include/x86_64-linux-gnu/sys/cdefs.h 是存在的 (man 1 locate) → 极度挫败,体验极差

推理: #include <> 一定有一些搜索路径

- 为什么两个编译选项,一个通过,一个不通过?
 - gcc -m32 -v v.s. gcc -v

这是标准的解决问题办法: 自己动手排查

• 在面对复杂/小众问题时比 STFW/ChatGPT 有效

更多的案例 1: 视频播放翻车

视频播放翻车了,但我没翻车!

• 程序员的本能: 机器永远是对的



更多的案例 2: NOI Linux on USB

ubuntu-noi.iso

- 不可引导
- 包含了残缺的 UEFI Boot Loader
- ISO9660 (只读) 镜像

重做一个引导盘

- 能正确引导、看到安装 (splash) 界面
- Unable to find a medium containing a live file system
 - 网上给出的各种方案 (包括拔了再插) 都无果
 - RTFSC

使用 GDB 调试程序

GDB: 入门

GDB: 最常用的命令在 gdb cheat sheet

- 打印贴在电脑前,调试时候看一遍,很快就大致记住了想要更好的体验?
- GDB 本身也是一个编程语言
 - 它甚至支持 Python
 - 我们可以执行一些初始化代码 (-x)
- 库函数也是代码
 - directory 命令增加源码路径
- GDB 有许多前端
 - cgdb, pwndbg, vscode, ...
- <u>RTFM</u> M 比 ChatGPT 好用在于它不需要 prompt 且全面



Futex: Fast Userspace muTexes

小孩子才做选择。操作系统当然是全都要啦!

- Fast path: 一条原子指令,上锁成功立即返回
- Slow path: 上锁失败,执行系统调用睡眠
 - 性能优化的最常见技巧
 - 看 average (frequent) case 而不是 worst case

POSIX 线程库中的互斥锁 (pthread_mutex)

- 观察线程库中的 lock/unlock 行为
 - 1. Mutex 没有争抢的情况
 - 2. Mutex 有争抢的情况



Futex: Fast Userspace muTexes (cont'd)

- 一个简单的设计: 先在用户空间自旋
- 如果获得锁,直接进入(Fast Path,无系统调用)
- 未能获得锁,系统调用 (Slow Path)
- 解锁后用系统调用唤醒潜在的 Slow Path 线程
 - 更好的设计可以彻底消除 fast-path 的系统调用

RTFM (劝退)

- futex (7), futex (2)
- A futex overview and update (LWN)
- <u>Futexes are tricky</u> (论 model checker 的重要性)
- (我们不讲并发算法)
 - 但我们可以调试它的实现

调试理论:应用

调试理论:应用(Again)

需求 → 设计 → 代码 → Fault → Error → Failure

"Technical Debt"

每当你写出不好维护的代码,你都在给你未来的调试/需求变更挖坑。

中枪了?

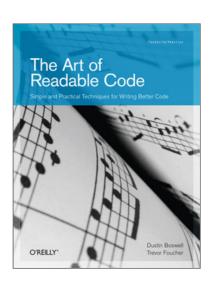
- 为了快点跑程序, 随便写的 klib
- 为了赶紧实现指令,随手写的代码
- 为了应付老板, 随便写的系统实现
 - jyy 的 code review: 日常血压升高时间

编程基本准则:回顾

Programs are meant to be read by humans (Als) and only incidentally for computers to execute. — *D. E. Knuth* (程序首先是拿给人读的,其次才是被机器执行。)

好的程序

- 不言自明: 能知道是做什么的 (specification)
 - 因此代码风格很重要
- 不言自证:能确认代码和 specification 一致
 - 因此代码中的逻辑流很重要
- 人类新纪元的评判标准
 - AI 是否能正确理解/维护你的代码



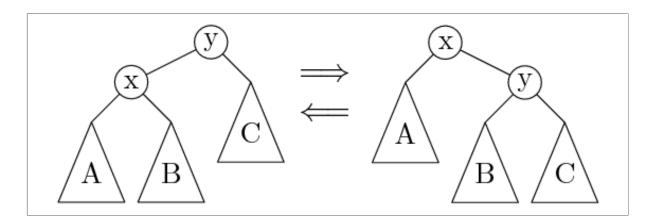
调试理论的最重要应用

写好读、易验证的代码 在代码中添加更多的断言 (assertions)

断言的意义

- 把代码中隐藏的 specification 写出来
 - Fault → Error (靠测试)
 - Error → Failure (靠断言)
 - o Error 暴露的越晚,越难调试
 - 追溯导致 assert failure 的变量值 (slice) 通常可以快速定位到 bug

例子: 维护父亲节点的平衡树



// 结构约束

福利: 更多的断言

你是否希望在每一次指针访问时,都增加一个断言

assert(obj->low <= ptr && ptr < obj->high);

```
int *ref(int *a, int i) {
   return &a[i];
}

void foo() {
   int arr[64];
   *ref(arr, 64) = 1; // bug
}
```

一个神奇的编译选项

- -fsanitize=address
 - Address Sanitizer; asan "动态程序分析"