

调试器的断点机制

齐尧

qiyaoltc@gmail.com

HelloGCC 2010

2010-11-06

- 1 目录及流程
- 2 关于我和我的话题
- 3 最简单的调试器
 - 最简单的调试器是什么样子的
 - 和标准调试器的比较
- 4 断点机制细节
 - 断点
 - 断点在其它部分的应用
- 5 *The End*

关于我和我的话题

我

- 齐尧 qiyaoltc@gmail.com
- 曾经在frysk项目
为PowerPC64维护断点和
底层事件循环
- 中间中断了三年
的toolchain开发，现在又
开始继续toolchain的工作

我的话题

- 它**不可能**让你在三十分
钟内，让你明白调试器
的内部，
- 甚至**不可能**让你明白调
试器的一个组件或者模
块，
- 它**能**让你从最简单的角
度，理解调试器的必要
功能，
- 掌握学习调试器的方法

调试器

- 父进程（调试器）与子进程（被调试程序）
- 通过操作系统提供的接口，

| 功能 | 操作 | 实现 |
|---------|-----------------------|----------------------------------|
| 控制被调试程序 | continue, | ptrace, signal |
| 监视被调试程序 | break, watch | breakpoint epilogue detection |
| 检查被调试程序 | bt | stack unwind parse prologue |
| 源代码级别调试 | associate with source | dwarf调试信息 |
| | | |

最简单的调试器是什么样子的

```
1  pid_t child = fork();
2
3  if(child == 0){
4      ptrace(PTRACE_TRACEME, 0, NULL, NULL);
5      execl("./hellobugger", NULL);
6  }else{
7      int status; long pc;
8      while(1){
9          wait(&status);
10
11         if (WIFEXITED(status)){
12             printf("Exit status:%d\n", WEXITSTATUS(status));
13             return 0;
14         }
15         if (WIFSTOPPED(status)){
16             printf("STOPPED by %d, ", WSTOPSIG(status));
17         }
18         if (WIFSIGNALED(status)){
19             printf("SIGNALLED by %d, ", WTERMSIG(status));
20         }
21
22         pc = ptrace(PTRACE_PEEKUSER, child, 4 * EIP, NULL);
23         printf("at 0x%lx\n", pc);
24         ptrace(PTRACE_CONT, child, NULL, NULL);
25     }
26 }
27
```

和标准调试器的比较

断点

- ptrace: 父进程可以通过这个接口对子进程的内存空间和寄存器进行修改
- signal: 父进程可以知道子进程受到的信号

和标准的调试器比较

- breakpoint
- ELF parsing
- Frame stack unwind
- Shared object
- Thread

断点到底是什么？

断点

- 与指令集密切相关的特殊指令或者非法指令
- 当这个指令被执行的时候，导致操作系统 **trap**，调试器就被通知
- 调试器通过分析，知道程序执行到了一个断点

更多的问题

- 编译器一般不会产生这样的指令，谁加入的？怎么加入的？原来的指令怎么办？
- 当程序执行到某个断点指令，产生**trap**时候，调试器怎么知道，这个是个断点？到底是执行到了哪个断点，
- 调试器把断点指令加入的程序中，原来的程序还执行吗？怎么执行？

断点

```
1  int
2  main()
3  {
4      asm ("int3");
5      return 0;
6  }
```

Listing 2: 一个带断点的程序

```
1  STOPPED by 5, at 0x40000850
2  STOPPED by 5, at 0x80483b8
3  Exit status:0
```

Listing 3: 简单调试器的输出

理解结果

- 为什么收到SIGTRAP两次？
- 0x40000850 和 0x80483b8 分别是什么地址？

断点

0x40000850 和 *0x80483b8* 分别是什么地址?

```
1 080483b4 <main>:  
2 80483b4:      55                push    %ebp  
3 80483b5:      89 e5             mov     %esp,%ebp  
4 80483b7:      cc             int3  
5 80483b8:      b8 00 00 00 00    mov     $0x0,%eax
```

Listing 4: `main()`函数的汇编

- `0x80483b8`是断点后的那条指令（`pc`指向要执行的那条指令）
- `int3` 指令是一个字节，为什么？

断点操作

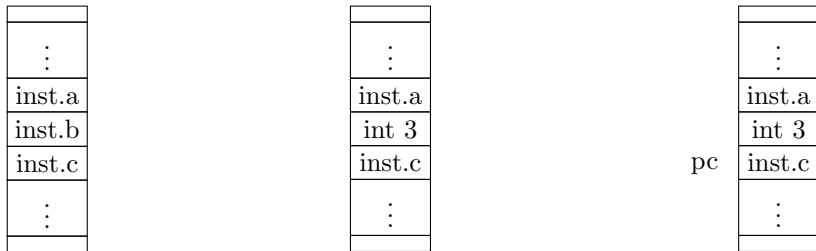


Figure: 调试器设置断点，程序碰到断点

断点操作

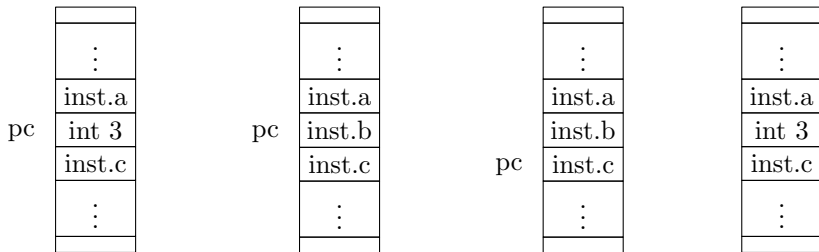


Figure: 调试器让程序继续执行，恢复断点

断点在其它部分的应用

- 软件单步:把断点设置在下一条指令，模拟单步执行。
- 共享对象加载:程序动态加载一个库时，调试器需要知道这个库的信息。
- displaced stepping:上一页的程序resume过程，并不高效。
-

The End