

# 第五章 嵌入式软件调试

华东理工大学计算机系 罗 飞 1 软件调试原理概述

2 嵌入式系统调试概述

3 GDB Server任务级调试简介

4 KGDB系统级调试简介

Content



### 软件系统的双刃剑效应



- □ 软件部分在系统中所占有的比例越来越高,由于软件错误直接造成系统失效的比率持续递增。
- □ 一方面, 软件是功能强大的利器; 但另一方面, 寄生着各种 "bug"的软件系统, 顷刻间又可以演变为破坏力强大的敌人。

#### The Role of Software in Spacecraft Accidents

Nancy G. Leveson\*
Aeronautics and Astronautics Department
Massachusetts Institute of Technology

Abstract: The first and most important step in solving any problem is understanding the problem well enough to create effective solutions. To this end, several software-related space-craft accidents were studied to determine common systemic factors. Although the details in each accident were different, very similar factors related to flaws in the safety culture, the management and organization, and technical deficiencies were identified. These factors include complacency and discounting of software risk, diffusion of responsibility and authority, limited communication channels and poor information flow, inadequate system and software engineering (poor or missing specifications, unnecessary complexity and software functionality, software reuse without appropriate safety analysis, violation of basic safety engineering practices in the digital components), inadequate review activities, ineffective system safety engineering, flawed test and simulation environments, and inadequate human factors engineering. Each of these factors is discussed along with some recommendations on how to eliminate them in future projects.



MIT Prof. Nancy G. Leveson



### 软件调试的重要性 (1/2)



- ◈ 从软件系统发展历程看
  - 20年前——如何编制出满足用户需求的软件
  - 10年前——如何提高软件的运行性能
  - 而现在——如何使软件的运行更稳定、可靠
- ◆ 如何使软件运行更稳定、可靠?

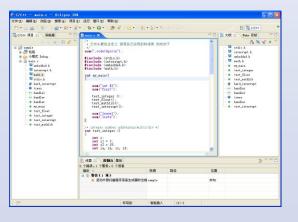


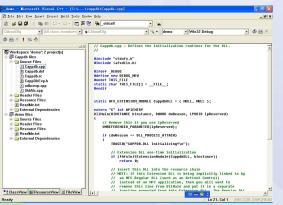


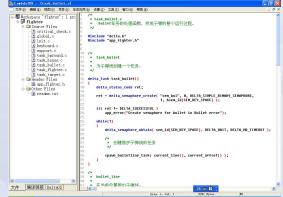
### 软件调试的重要性 (2/2)



- □ 目前软件系统有如此多缺陷和故障的原因很多, 其中一个重要因素是:
  - **软件调试是一项系统化**和蕴涵丰富经验的技术,尤其对于大型、复杂的软件系统而言,如何制定调试策略、进行故障诊断均很有技巧,而目前调试主要以手工方式为主进行,调试支持工具相对较弱,有大量的程序员不擅长调试程序。









# 软件调试的基本步骤

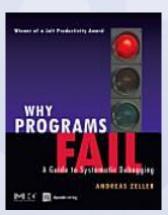


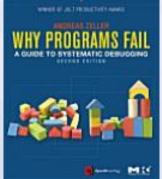
### □软件调试的TRAFFIC原则

- Track the problem
- Reproduce the failure
- Automate and simplify the test case
- Find possible infection origins
- Focus on the most likely origins
- Isolate the infection chain
- Correct the defect



Saarland Prof. Andreas Zeller

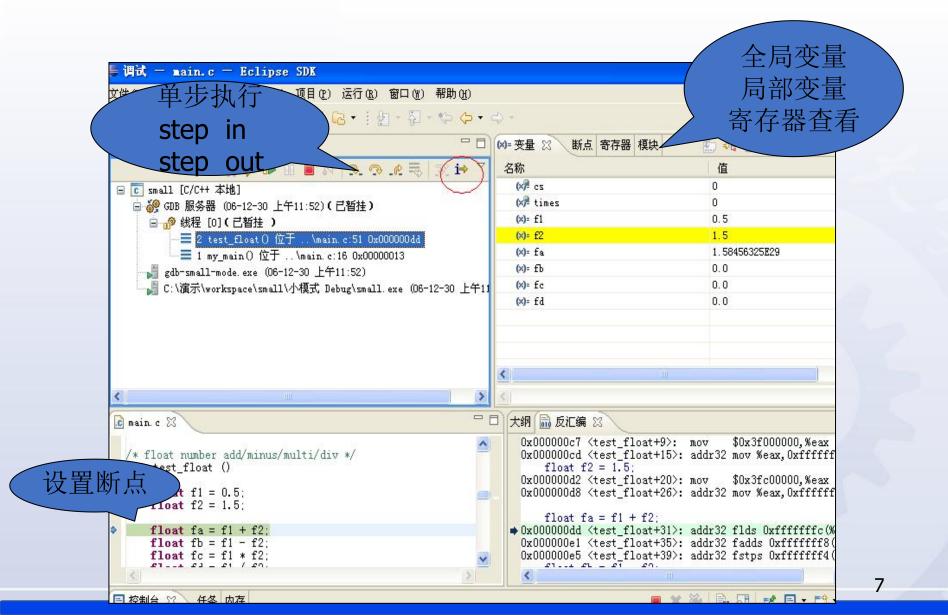






### 软件调试器基本功能







### 软件调试的基本方法



### □软件调试基本方法分类

■操纵行为:操作被调试目标行为

■ 访问数据:访问被调试目标数据

■ 输出信息: 让调试目标主动输出信息





### 关于软件调试的几个疑问 (1/2)



#### □ 关于软件调试的几个疑问

- ✓ 为什么软件要分为调试版 (Debug) 与发行版 (Release),它 们两者间的差异何在?
- ✔ 源代码级别的软件断点是如何设置,并与物理地址对应?

```
static void
decode_line_numbers (char *linetable)
char *tblscan;
                                                                              0x400984
 char *tblend;
 unsigned long length;
 unsigned long base;
unsigned long line;
                                                                             0x400A32
 unsigned long pc;
 if (linetable ! = NULL)
                                                                             0x400AB8
   tblscan = tblend = linetable;
   length = target_to_host (tblscan, SIZEOF_LINETBL_LENGTH, GET_UNSIGNED,
                                                                             0x400AE0
               current objfile);
   tblscan += SIZEOF LINETBL LENGTH;
   tblend += length;
   base = target to host (tblscan, TARGET FT POINTER SIZE (objfile),
                                                                             编译后目标代码
              GET_UNSIGNED, current_objfile);
   tblscan += TARGET FT POINTER SIZE (objfile);
```

源程序: Dwarfread.c



# 关于软件调试的几个疑问 (2/2)



#### □关于软件调试的几个疑问

- ✓ 调试器与被调试软件是如何关联的?
- ✓ 调试指令 (单步、step in、step out等) 是如何实现的?
- ✔ 被调试软件的全局变量、局部变量、寄存器信息是如何查看的?



# 支持软件调试的几个方面



- □编译器的支持
  - ■调试信息的注入
- □计算机体系结构的支持
  - ■调试指令的支持
  - ■调试寄存器的支持



# 编译器的支持-调试版(Debug)vs发行版(Rele

- □ 以elf-i386格式为例, DWARF (Debugging With Attributed Record Formats) 标准的调试版、发行版 差异可通过objdump h (列出表头) 进行比较
- □ 发行版: 22个节(section)
- □ 调试版: 29个节, 增加7个节包括:
  - ✓ .debug\_arranges
  - ✓ . debug\_pubnames
  - ✓ .debug\_info
  - ✓ .debug\_abbrev
  - ✓ .debug line
  - ✓ .debug\_frame
  - ✓ .debug\_str





## 编译器的支持 - 调试版中的符号信息



- □ 为实现源码级调试,编译、汇编、链接系统时,目标代码文件中产生了大量的关于目标代码与源代码之间联系的信息,包括:
  - 源代码行号与目标地址的对应关系表 (. debug\_line)
    - 源文件名: 行号 >目标地址
  - 全局变量、静态变量、函数入口地址对应关系表 (.debug\_pubnames)
    - 全局变量、静态变量、函数名 >目标地址
  - ■局部变量在堆栈地址偏移的对应关系表



### 软件调试中的断点分类



#### □断点的主要分类

✓ 代码断点: 指令断点

✓ 数据断点: 如×86中的DRO - DR3

✓ RAM断点:可读写断点

✓ ROM断点:只读断点

□ 通常意义的断点是指: RAM型代码断点

□ 嵌入式系统调试中的常用断点: ROM型代码断点



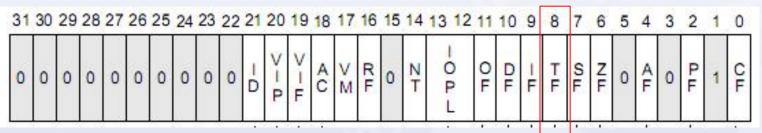
### 体系结构对软件调试的支持



#### □ Intel体系结构对软件调试的支持

■ 断点指令: INT 3

■ 状态寄存器 (陷阱标志): TF



■ 调试地址寄存器: DR0~DR3

■ 调试控制寄存器: DR7

■ 调试状态寄存器: DR6



# 软件调试器是如何工作的? - 断点设置



#### ・断点如何设置?

断点的设置						
输入	源文件的文件名和行号。					
输出	物理地址或出错代码。					
过程	根据源文件名和行号查询符号表,得到物理地址(如果无效,报错)。					
	根据现有信息创建逻辑断点。					
	根据物理地址搜索物理断点链:      如果存在,增加引用计数。      如果不存在,创建物理断点,在目标代码中相应位置插入断点指令,并将原指令保存在物理断点中。					

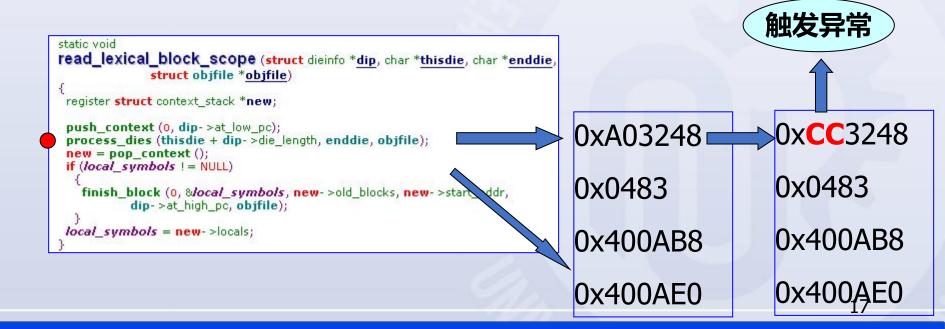


### 软件调试器是如何工作的? - 异常处理



#### □ 调试器如何接管被调试软件?

- 断点物理地址确定后,需插入调试异常指令,如:
  - I386: int 3, ARM: BKPT
- 调试器接管被调试软件方式
  - 操作系统接管调试异常,并转交调试器
  - 调试器直接接管调试异常



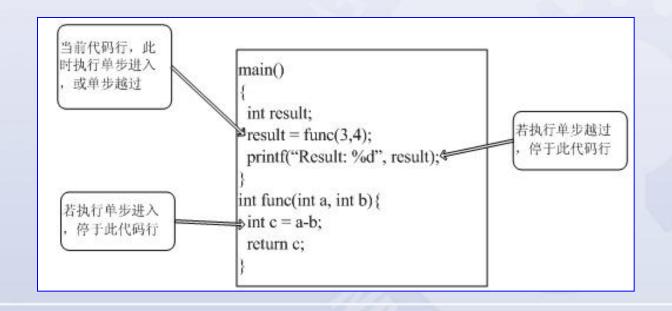


### 软件调试器是如何工作的? - 单步执行



#### □单步执行

- 单步执行在调试行为中,具备非常重要的作用,调试者通过 单步执行观测程序执行状态。
- 在程序出现异常时,通过单步执行,分析程序出现异常的过程和原因。
- 单步执行存在多种形式,如:单步进入、单步越过等。





## 软件调试器是如何工作的? - 单步执行



### □单步越过执行算法

- old\_pc = cur\_pc;
- 2. 得到并且解析 cur\_pc 指向的机器指令。
- 3. 如果该指令并不是跳转型指令<del>,并且不对</del>应某源码行起始点,使得 cur\_pc 指向下一条机器指令,返回 2。
- 4. 如果该指令是函数调用指令(c<del>all),在函数</del>返回地址设置临时断点,继续执行程序直到停止,清除临时断点,设置 cur\_pc 为当前机器指令地址。返回 2。
- 5. 如果该指令对应于某源码行起始点,
- cur\_pc!= old\_pc
   在该指令处设置临时断点,继续执行程序直到停止,清除临时断点,
   返回当前机器指令地址以及对应的源码行。
- cur\_pc = old\_pc使得 cur\_pc 指向下一条机器指令,返回 2。
- 6. 如果该指令是跳转指令,解析<u>跳转指</u>令,在所有可能跳转出口设置 临时断点,继续执行程序直到停止,清除临时断点,设置 cur\_pc 为当 前机器指令地址,返回 2。



### 软件调试器是如何工作的? - 单步执行



### □单步进入执行算法



- 1. old pc = cur pc;
- 2. 得到并且解析 cur pc 指向的机器指令。
- 3. 如果该指令并不是跳转型指令,并且不对应某源码行起始点,使得  $cur_pc$  指向下一条机器指令,返回 2。
- 4. 如果该指令对应于某源码行起始点,
- cur\_pc!= old\_pc
   在该指令处设置临时断点,继续执行程序直到停止,清除临时断点, 返回当前机器指令地址以及对应的源码行。
- cur\_pc = old\_pc使得 cur pc 指向下一条机器指令,返回 2。
- 5. 如果该指令是跳转型指令,解析跳转指令,在所有可能跳转入口设置临时断点,继续执行程序直到停止,清除临时断点,设置 cur\_pc 为当前机器指令地址,返回 2。



### 软件调试器是如何工作的? - 信息查看



□ 被调试软件的信息查看

✓ 全局、静态变量: 符号表

✓ 寄存器信息 : 被调试任务上下文

✓ 局部变量 : 被调试任务上下文、符号表





### 哪些软件难以调试?



- □系统底层软件:如系统初始化程序(bootloader)、底层软件(如设备驱动程序)、复杂软件核心(如操作系统内核)等;
- □非确定性软件:如多任务并发程序、实时应用系统、分布式系统等。

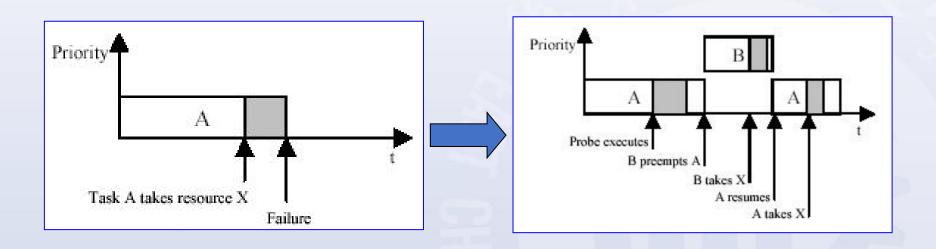
Thermometer	Context	Increase	S	F	F + S	Predicate
	0.176	$0.824 \pm 0.009$	0	1585	1585	files[filesindex].language > 16
	0.176	$0.824 \pm 0.009$	0	1584	1584	strcmp > 0
	0.176	$0.824 \pm 0.009$	0	1580	1580	strcmp == 0
	0.176	$0.824 \pm 0.009$	0	1577	1577	files[filesindex].language == 17
	0.176	$0.824 \pm 0.009$	0	1576	1576	tmp == 0 is TRUE
	0.176	$0.824 \pm 0.009$	0	1573	1573	stremp > 0
	0.116	$0.883 \pm 0.012$	1	774	775	((*(fi + i)))->this.last line == 1
	0.116	$0.883 \pm 0.012$	1	776	777	((*(fi + i)))->other.last line == yylend



## 当前软件调试器的局限性



□干涉软件运行:常用的软件调试器需要对软件系统进行插桩处理(源代码插桩或二进制代码插桩),改变了程序原有行为特征,将导致探针效应(probe effect);



- □调试资源欠丰富:例如,x86系统中仅支持4个数据断点 (DR0
  - DR3) , 且数据断点跨度范围小 (4字节) 。



## GNU调试器GDB简介 (1/5)



- □ GDB (Gnu DeBugger) 是GNU C自带的调试工具,使用GDB可以完成下面这些任务:
- ✓ 支持a.out、coff、ecoff、xcoff、elf、pe格式;
- ✓ 支持条件断点(如循环次数、条件表达式)设置;
- ✓ 提供运行状态查看(变量、寄存器);
- ✓ 提供调试阶段的数据修改功能。





## GNU调试器GDB简介 (2/5)



#### □GDB命令

- ✓键入gdb gdb\_test命令来启动GDB并载入程序 gdb\_test, 命令行进入了GDB模式。
- ✓命令补齐功能。

```
$ gdb gdb_test
.....
(gdb)
```



# GNU调试器GDB简介 (3/5)



#### □GDB中的常用命令如下:

指令	说明					
file	载入程序。如file hello。当然,程序的路径名要正确。					
quit	退出GDB。也可以输入'C-d'来退出GDB。					
run	执行载入后的要调试的程序。可以输入参数。					
info	查看程序的信息。多用来查看断点信息。可以用help info来查看具体帮助。 info source查看当前文件的名字,路径,所使用的程序语言等信息。 info stack 查看调用栈。 info local 查看局部变量信息。 info local 查看局部变量信息。 info br br是断点break的缩写,用这条指令,可以得到所设置的所有断点的详细信息。					
list	list FUNCTION列出被调试程序某个函数 list LINENUM以当前源文件的某行为中间显示一段源程序 list 接着前一次继续显示 list - 显示前一次之前的源程序 list FILENAME:FUNCTION显示另一个文件的一段程序,					



# GNU调试器GDB简介 (4/5)



break	最常用和最重要的命令:设置断点。break FUNCTION在函数入口设置断点break LINENUM在当前源文件的某一行上设置断点break FILENAME:LINENUM在另一个源文件的某一行上设置断点break *ADDRESS在某个地址上设置断点				
watch	监视某个表达式或变量,当它被读或被写时让程序中断。格式如下: watch EXPRESSION - 代码断点				
set	修改变量值。格式如下: set variable=value - 数据断点				
step	单步执行,进入遇到的函数。				
next	单步执行,不进入函数调用,即视函数调用为普通语句。				
continue	恢复中断的程序执行。				
help	通过下面的方法获得帮助,下例为获得list指令。 help list				



## GNU调试器GDB简介 (5/5)



- □GDB中的断点有四种状态:
  - √有效(Enabled)
  - ✓禁止(Disabled)
  - ✓一次有效(Enabled once)
  - √有效后删除(Enabled for deletion)
- □条件断点的设置语句:

(gdb) break ...if COND

1 软件调试原理概述

2 嵌入式系统调试概述

3 GDB Server任务级调试简介

4 KGDB系统级调试简介

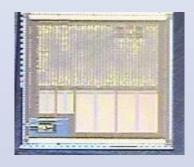
Content





- □嵌入式系统开发过程中常见的错误和通用PC机上软件开 发中常见错误有着较大的区别。
- □常见错误分类如下
  - 硬件相关错误
  - 通讯相关错误
  - 多任务相关错误
  - 用户界面相关错误
  - 内存访问相关错误











## 硬件相关错误



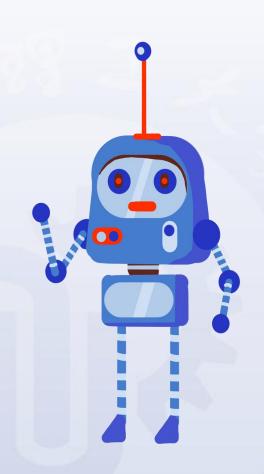
- □嵌入式软件开发过程中,常出现硬件相关错误,例如:
  - WYNOT错误 ( "Worked Yesterday, NOt Today" )
  - 评估板上运行正确、现场运行错误
  - 低频运行正确、高频运行错误
  - •••••
- □对于仅经历过纯软件编程培训,对数字电路知识之至甚少的软件工程师而言,首先需准确区分这些错误是由于软件设计产生的错误,还是由于硬件问题所导致。
- □对专用集成电路 (ASIC) 理解错误:
  - 寄存器设置、高速缓存 (cache) 控制、中断/内存控制
- □与信号干扰有关



### 通讯相关错误



- □由于嵌入式设备需要与PC、各种专用设备, 以及其他嵌入式子系统进行通信,可能采 用标准的协议:
  - USB
  - UART
  - PCI
  - \_ ....
- □ 也可能采用各种专用的协议,出现与标准 协议不兼容等异常情况。





### 多任务相关错误



- □由于多任务开发中的缺陷所产生的问题,是嵌入式系统开发中最难解决的问题之一,直接影响到系统的可靠性、健壮性、执行效率和可维护性。
- □嵌入式多任务环境下可能出现的问题包括:
  - 划分问题: 任务~中断
  - 优先级设置问题:任务~任务、任务~中断
  - 同步问题: 中断~任务、任务~任务
  - 互斥问题:中断~任务、任务~任务
  - 通讯问题:中断~任务、任务~任务
  - 异常处理问题: 出错与恢复、执行任务取消







#### □用户界面相关错误

- 由于输入、输出设备的多样性,所导致的错误
- 表现直观,是最好解决的一类错误。

#### □ 内存访问相关错误

■ 非法访问: 非法修改内核、其他任务的内存空间

■ 内存碎片问题:无法进行内存碎片整理,导致空闲 内存总数够,但连续内存数目不够情况。

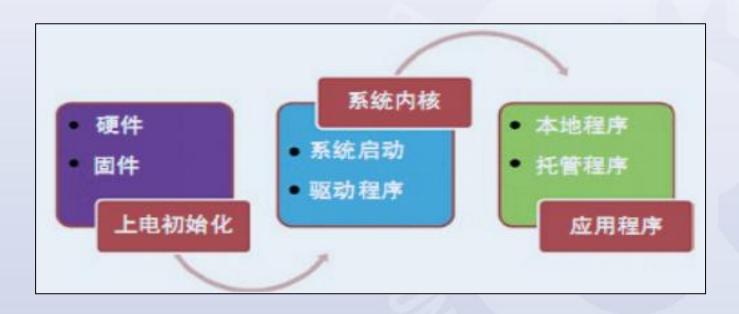




### 嵌入式系统调试的三个层次



- □从嵌入式系统开发和执行过程看,嵌入式系统调试可以分为 为三个层次
  - 上电 (power-on) 初始化调试: 硬件、固件
  - 系统内核调试: bootloader、设备驱动程序、操作系统
  - 应用程序调试

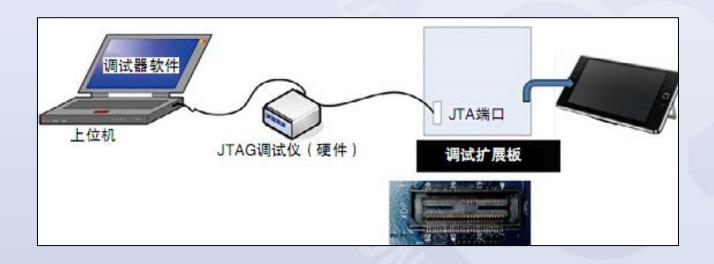




### 上电初始化调试概述



- □ 系统上电和处理器复位后,首先执行的是固化在ROM或者flash上的硬件 初始化程序,即通常所说的固件(firmware)。
- □ 在这一阶段,因为运行环境很简陋,软件调试器还无法工作,所以比较有效的一种调试手段是使用基于JTAG协议的硬件调试器(JTAG调试器)。







- □JTAG(Joint Test Action Group, 联合测试行动小组)是1985年制定的检测PCB和IC芯片的一个标准。
- □1990年被修改后成为IEEE的一个标准,即IEEE1149.1-1990。
- □通过这个标准,可以对具有JTAG接口的芯片硬件电路进行边界扫描和故障检测。







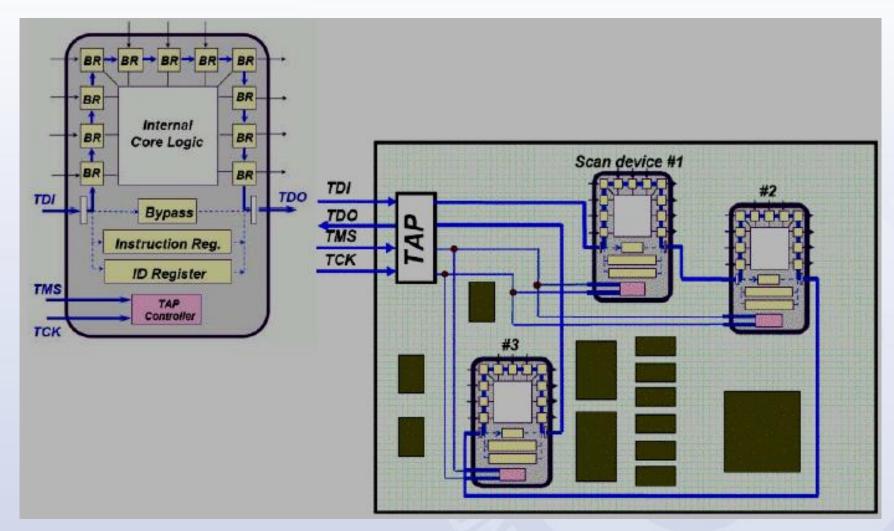
#### □边界扫描原理

- 在芯片的输入输出管脚增加一个移位寄存器单元,称为边界扫描寄存器(BR),这些边界扫描寄存器可以将芯片和外围的输入输出隔离开来。
- 通过边界扫描寄存器单元,可以实现对芯片输入输出信号的观察和控制。
- 对于芯片的输入管脚,通过与之相连的边界扫描寄存器单元把信号(数据)加载到该管脚中去;
- 对于芯片的输出管脚,也可以通过与之相连的边界扫描寄存器 "捕获" (CAPTURE) 该管脚上的输出信号。



## JTAG接口应用举例



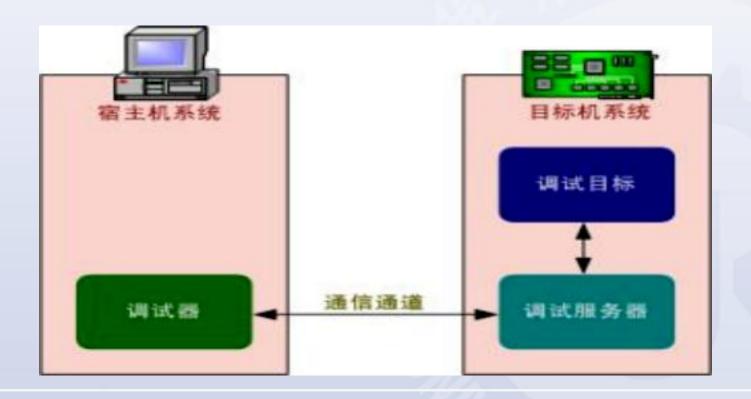




## 嵌入式软件调试 vs 通用软件调试



- □ 通用软件调试与嵌入式软件调试环境上存在明显差别
- □ 嵌入式软件采用远程调试模式(或交叉调试模式),即:调试器运行于通用桌面操作系统,而被调试的程序(目标程序)则运行于特定硬件平台





#### 远程调试特点



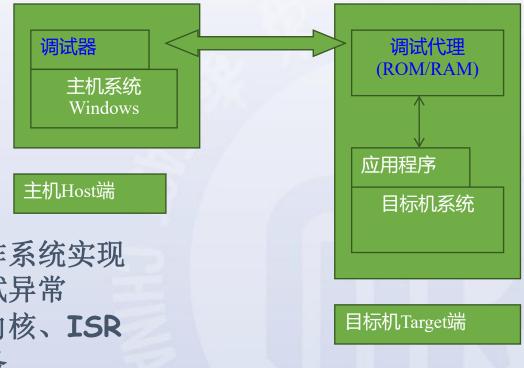
- ✓ 调试器和被调试程序运行在不同机器上
- ✓ 目标机上具备某种形式的调试代理
- ✔ 符号表驻留在主机端,目标机端工作在无符号状况下
- ✓ 调试器通过某种端口(串口、网络、JTAG), 按预定的通信协议与目标机端的调试代理建立联系
- ✓ 支持ROM型代码断点调试



#### 远程调试模式 - 系统级调试



根据调试器对被调试程序的调试能力分类,可以把远程调试器模型分为:系统级调试和任务级调试,下面是系统级调试原理示意图:



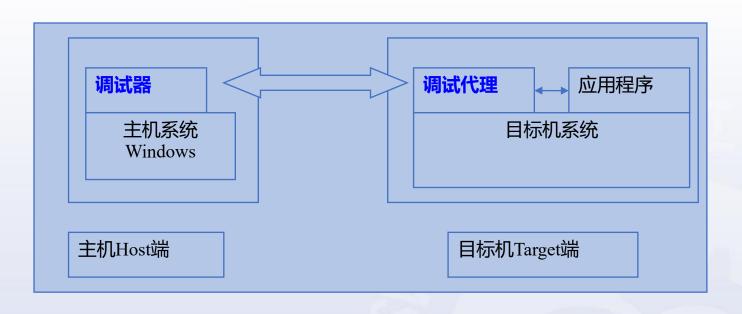
#### 特点:

- ✓调试器不依赖于操作系统实现
- ✓调试器直接接管调试异常
- ✓可以调试操作系统内核、ISR
- ✓但无法调试单个任务



#### 远程调试模式 - 任务级调试





#### 特点:

- ✓调试器基于操作系统功能实现
- ✓操作系统接管调试异常, 再转交调试器
- ✓可以调试多任务情况
- ✓无法调试操作系统内核、ISR



### GDB远程调试解决方案



- □GDB为远程调试提供了两种解决方案: GDB Server、GDB Stub
  - ✓ GDB Server对Unix/Linux操作系统具有依赖性,只能完成应用程序级调试 任务级调试;
  - **✓** GDB Stub不依赖于操作系统,可对整个系统进行调试 系统级调试。





#### >GDB远程调试通讯协议



- □GDB支持远程串口通信协议RSP (Remote Serial Protocol) ,及网络通信协议。
- □RSP是一种字符流协议,所有的调试命令和调试应答信息以可阅读的字符串方式传输。
- □RSP由'\$'、调试指令/数据、'#'符号,以及校验码组成,即 "\$packet-data#checksum"。校验码为2位无符号十六进制数,以 调试指令/数据字符之和取256的模。
- □主机或目标机在接收到GDB报文时,首先对报文进行校验,判断报文是否正确,如果正确,发送'+'到发送方确认;如果检查出错,通过向发送方发送'-'要求重新发送。



## 〉GDB远程调试指令



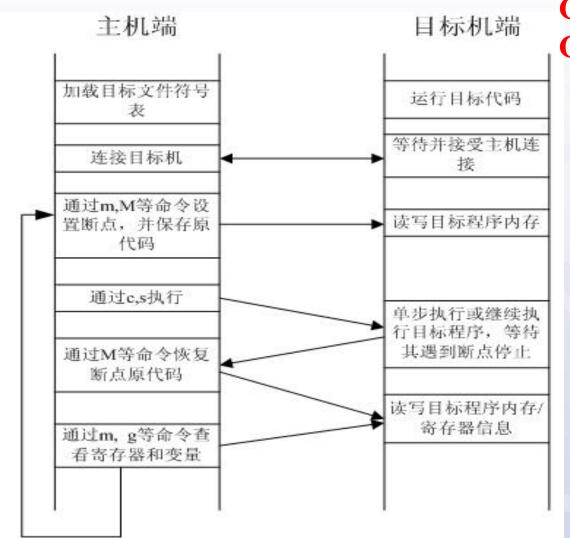
- □GDB拥有一批远程调试指令,主要包括: 'c', 's', 'm', 'M',
  - 'g', 'G'等六个基本命令:
- ✓'c addr':继续执行程序
- ✓'s addr': 单步执行程序
- ✓'g': 读取寄存器值
- **√'G XX...'**: 写寄存器值
- ✓'m addr,length':读取内存值
- ✓ 'M addr,length:XX...': 写内存值
- □通过基本命令组合,可以实现调试器的基本功能,如:设置断点采用m、M。



#### GDB远程调试流程



**GDB** 



GDB Server/ GDB Stub 1 软件调试原理概述

2 嵌入式系统调试概述

3 GDB Server任务级调试简介

4 KGDB系统级调试简介

Content



#### GDB Server能做什么?



- □ GDB Server能够远程调试类Unix系统下的应用程序。
- □ GDB Server通过类Unix系统提供的ptrace系统调用来实现对被调试应用程序的访问和控制。
- □ GDB Server对操作系统具有依赖性,导致它无法实现操作系统级调试,只能实现应用程序级调试。
- □ GDB Server的优势在于:应用程序代码无需与调试模块链接就能实现远程调试。



### GDB Server主要工作流程



- □ GDB Server通过通讯端口与GDB建立连接。
- □ GDB Server与被调试程序绑定/关联:让被调试程序成为GDB Server的子进程
  - ✓ 被调试程序未运行: 创建被调试程序子进程, 调用ptrace的 PTRACE\_TRACEME声明GDB Server为它的跟踪父进程。
  - ✓ 被调试程序已运行: GDB Server通过调用ptrace的 PTRACE\_ATTACH向系统声明跟踪被调试程序。
- □ GDB通过GDB Server设置断点等信息。
- □ 被调试程序运行产生异常,操作系统通知GDB Server接管。
- □ GDB通过读写被跟踪程序的指令空间、数据空间或寄存器,完成用户调试命令。

50



## 如何绑定未运行的被调试程序?



```
int
create_inferior (char *program, char **allargs)
 int pid;
                                                                             GDB Server
 pid = fork ();
 if (pid < 0)
  perror with name ("fork");
 if (pid == 0)
   int pgrp;
   /* Switch child to it's own process group so that signals won't
     directly affect adbserver, */
   pgrp = getpid ();
   setpgrp (0, pgrp);
   ioctl (0, TIOCSPGRP, &pgrp);
                                                                             子进程设置为
   ptrace (PTRACE TRACEME, 0, (PTRACE ARG3 TYPE) 0, 0)+
                                                                            被跟踪模式
   execv (program, allargs);
                                                                            ·创建被跟踪子
   fprintf (stderr, "GDBserver (process %d): Cannot exec %s: %s.\n",
                                                                             程序
        getpid (), program,
        errno < sys_nerr ? sys_errlist[errno] : "unknown error");</pre>
   fflush (stderr);
    exit (0177);
  } ? end if pid==0 ?
 return pid:
                                                                                                51
 ? end create_inferior ?
```



#### 如何绑定未运行的被调试程序?



```
asmlinkage int SYS_ptrace(long request, long pid, long addr, long data)
    struct task struct *child;
    struct user * dummy = NULL;
    int i, ret;
    unsigned long <u>user</u> *datap = (unsigned long <u>user</u> *)data;
    lock kernel();
    ret = - EPERM:
    if (request == PTRACE_TRACEME) {
         /* are we already being traced? */
         if (current- >ptrace & PT_PTRACED)
              goto Vout;
         ret = security ptrace(current- >parent, current);
         if (ret)
              goto Vout:
         /* set the ptrace bit in the process flags. */
         current- >ptrace | = PT_PTRACED; -
         ret = 0:
         goto Vout;
    ret = - ESRCH;
    read lock(&tasklist lock);
    child = find_task_by_pid(pid);
    if (child)
         get task struct(child);
    read_unlock(&tasklist_lock);
    if (! child)
         goto Vout;
```

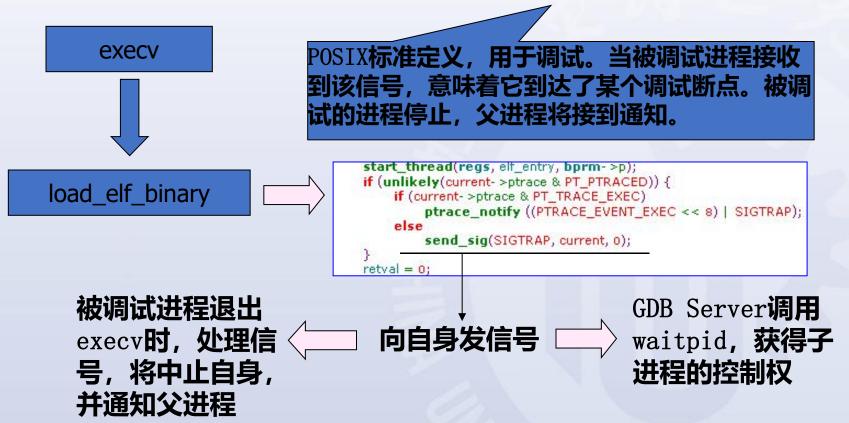
设置任务控制 块中的被跟踪 标记



#### 如何绑定未运行的被调试程序?



□ 调用execv系统调用的进程,发现已经被跟踪,则把代码装入系统后,向自身发送信号SIGTRAP。





### 如何绑定已运行的被调试程序?



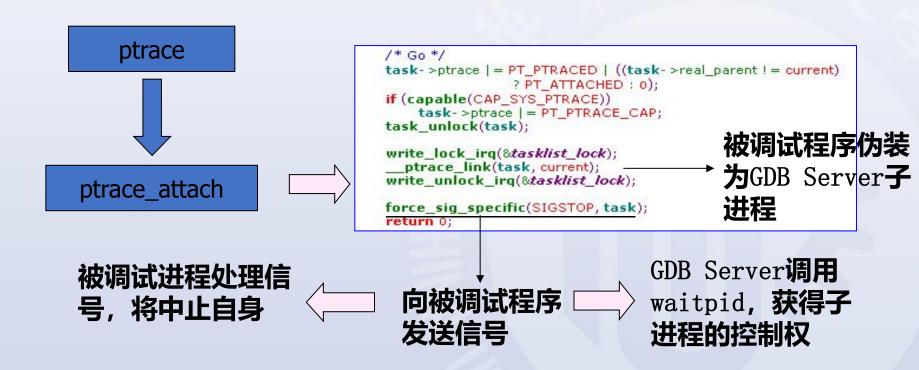
已运行进程设置 为被关联模式



#### 如何绑定已运行的被调试程序?



□ ptrace系统调用判断关联请求合法后,将需调试的进程伪装为GDB Server 的子进程,并向它发送SIGSTOP信号中止运行,使父进程得到控制权。



1 软件调试原理概述

2 嵌入式系统调试概述

3 GDB Server任务级调试简介

4 KGDB系统级调试简介

**Conte**nt



### Linux内核的三种调试方式



#### □ Linux内核的调试方式

- Printk: 调试内核代码时最常用的技术, 在内核代码中加入printk(), 可以把所关心的信息打印到屏幕上。
- KGDB: 提供了一种使用GDB调试Linux内核的机制,可以 在内核中进行设置断点、检查变量值、单步跟踪程序运 行等操作。使用KGDB调试,需要两台机器,一台开发机, 另一台目标机,两台机器之间通过串口或网口相连。
- KDB: 由SGI公司开发的遵循 GPL许可证的Linux内核调 试工具。





- □ KGDB在Linux内核上提供调试器功能补丁,属于GDB Stub类型,是一种内核调试器,实现系统级软件调试,适用于下述情况:
  - ✓ 开发者需要调试操作系统内核

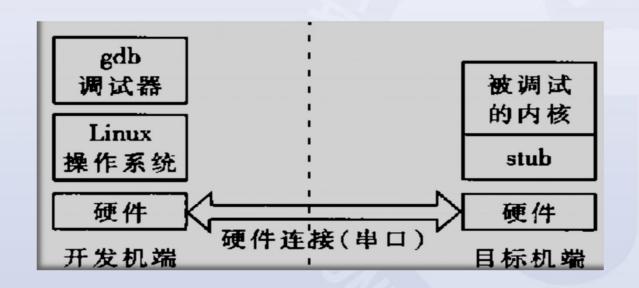




## GDB Stub (插桩) 技术简介



- □ KGDB采用了插桩(stub)技术实现系统级调试。在目标操作系统内核中加入调试功能模块(插桩),如:通信模块、异常处理模块等。
- □ 插桩的基本思想是:接管操作系统的中断或者异常处理,使得当中断或者异常发生时,调试器获得整个系统的控制权,进而获取当前的调试信息,如:寄存器、程序运行状态等信息。





### KGDB功能分析



#### □ KGDB主要有二大模块组成:

- ✓ 初始化模块: 完成初始化过程,接管系统的所有异常、设置串口通信等低层实现;
- ✓ 控制模块:实现通信,对GDB发送的信息包进行解析并执行,对 应答包进行打包发送。





## KGDB初始化模块实现



#### □ 接管系统异常处理

- ✓ KGDB对各个需要捕获的异常处理函数进行修改。当发生异常时,使 异常处理事件进入统一的异常处理函数handle\_excepton。
- ✓ void set\_debug\_traps(void)向系统注册调试过程中的处理函数: handle\_exception ()。

#### □进行串口初始化

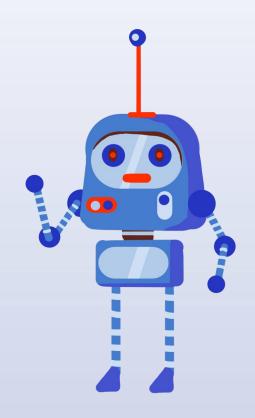
✓ struct serial\_state\* gdb\_serial\_setup(int ttyS, int baud) 参数ttyS为串口号, baud为传输波特率。函数返回该串口的状态。

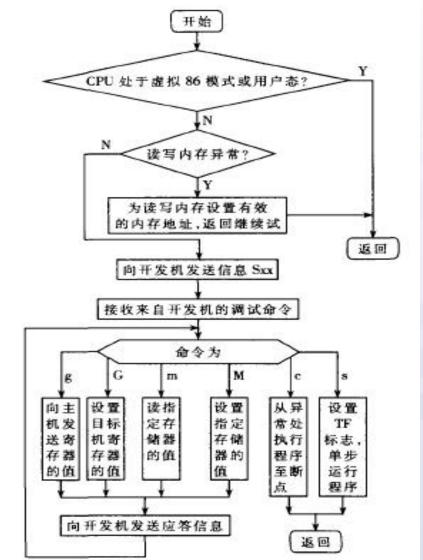


### KGDB控制模块实现(1/2)



## 口异常处理函数: handle exception







## KGDB控制模块实现 (2/2)



#### □ 相关通讯处理函数:

- ✓ static int read\_char(void) 从串口读取一个字节的数据。
- ✓ static void write\_char(int chr) 向串口写一个字节的数据。
- ✓ static void getpacket(char \*buffer) 根据串口通讯协议RSP, 获取一个命令帧数据,并进行分析。
- ✓ static void putpacket(char \*buffer) 根据串口通讯协议RSP, 组装一个命令帧数据,并发送。

注:上述串口通讯函数只能以轮询方式收/发数据。

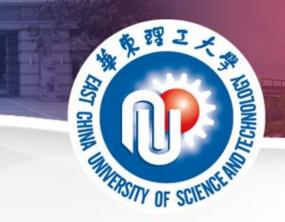


## 内核进入调试状态的路径



#### □内核进入调试状态有两种方法:

- ✓方法一:通过在内核启动的时候向内核传入参数,可以调试系统启动过程内核的运行状况;参数(Gdb、gdbttyS、gdbbaud)
- ✓方法二:在内核完全导入系统正常运行的情况下,通过使用一个gdbstart工具将驱动串口设备,内核的控制权交给本地主机。



# THANKS!