# Linux操作系统分析 Chapter 7 Linux中的 时钟和定时测量

陈香兰 (xlanchen@ustc.edu.cn)

计算机应用教研室@计算机学院 嵌入式系统实验室@苏州研究院 中国科学技术大学 Fall 2014

October 28, 2014

- 🕕 定时的硬件设备
  - 实时时钟RTC
  - 时间戳计数器TSC
  - 可编程间隔定时器PIT
- Linux的计时体系结构
  - 滴答产生机制
  - Jiffies变量
  - Linux的时钟源
  - xtime变量
  - 时钟中断处理
  - 软定时器
- 3 延迟函数
- 4 相关API和命令
- 5 小结、作业和project

# 定时测量

- Linux内核提供两种主要的定时测量
  - 获得当前的时间和日期
    - 系统调用:time(), ftime()以及gettimeofday()
  - ② 维持定时器
    - settimer(), alarm()
- 定时测量是由基于固定频率振荡器和计数器的几个硬件电路完成的

- 🕕 定时的硬件设备
  - 实时时钟RTC
  - 时间戳计数器TSC
  - 可编程间隔定时器PIT
- ② Linux的计时体系结构
- ③ 延迟函数
- 4 相关API和命令
- 5 小结、作业和project

## 硬时钟概述

- 80x86体系结构上,内核必须显式的与各种时钟打交道
  - 实时时钟 (Real time clock, RTC)
  - ② 时间戳计数器 (Time stamp counter, TSC)
  - ◎ 可编程间隔定时器 (Programmable interval timer, PIT)
  - CPU本地定时器
  - ⑤ 高精度事件定时器
  - ⑥ ACPI电源管理定时器

- 🕕 定时的硬件设备
  - 实时时钟RTC
  - 时间戳计数器TSC
  - 可编程间隔定时器PIT
- 2 Linux的计时体系结构
  - 滴答产生机制
  - Jiffies变量
  - Linux的时钟源
  - xtime变量
  - 时钟中断处理
  - 软定时器
  - 3 延迟函数
- 4 相关API和命令
- 5 小结、作业和project

### 1、实时时钟RTC

- 基本上所有的PC都包含实时时钟RTC
- RTC独立于CPU与所有其他芯片,依靠一个独立的小电池供电给 RTC中的振荡器
  - 即使关闭PC电源,还会继续运转
- RTC与CMOS RAM往往集成在一个芯片内
  - 例如:Motorola 146818
- RTC能在IRQ8上发出周期性的中断,频率在2HZ~8192之间
  - 可以对其编程实现一个闹钟
- 内核通过0x70和0x71两个端口访问RTC
- Linux本身只使用RTC获得时间和日期

### 1、实时时钟RTC

• 可以通过设备文件/dev/rtc对其编程

```
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
#include <fcntl.h>
#include ux/rtc.h>
#include <sys/ioctl.h>
int main(void){
    int fd:
    struct rtc time rtc time;
    if ((fd=open(" /dev/rtc", 0 RDONLY))>0){
        if(ioct1(fd,RTC RD TIME,&rtc time)!=-1)
            printf(" CURRENT TIME(H:M:S): %d:%d:%d\n" .
                rtc time.tm hour.
                rtc time.tm min,
                rtc time.tm sec);
        else { perror(" IOCTL error\n"): exit(-1): }
    } else { perror(" OPEN failed\n" ); exit(-1); }
```

• 系统管理员可以通过执行时钟程序设置时钟

- 🕕 定时的硬件设备
  - 实时时钟RTC
  - 时间戳计数器TSC
  - 可编程间隔定时器PIT
- Linux的计时体系结构
  - 滴答产生机制
  - Jiffies变量
  - Linux的时钟源
  - xtime变量
  - 时钟中断处理
  - 软定时器
  - 延迟函数
- 4 相关API和命令
- 5 小结、作业和project

## 2、时间戳计数器TSC

- 在80x86微处理器中,有一个CLK输入引线
  - 接收外部振荡器的时钟信号
- 从pentium开始,很多80x86微处理器都引入了一个TSC
  - 一个64位的、用作时间戳计数器的寄存器
  - 它在每个时钟信号 (CLK) 到来时+1,例如时钟 频率400MHz的微处理器,TSC每2.5ns就+1
  - rdtsc指令用于读该寄存器
- 与后面介绍的可编程间隔定时器相比,TSC可以获得更精确的时钟
  - 为此,Linux在系统初始化的时候必须确定时钟信号CLK的频率 (即CPU的实际频率)
  - tsc\_calibrate
    - 根据在一个相对较长的时间间隔内(约5ms)所发生的TSC 计数的个数进行计算
    - 那个间隔由可编程间隔定时器给出
    - 由于只在系统初始化的时候运行一次,因此本程序可以执行 较长时间,而不会引起问题

- 🕕 定时的硬件设备
  - 实时时钟RTC
  - 时间戳计数器TSC
  - 可编程间隔定时器PIT
- Linux的计时体系结构
  - 滴答产生机制
  - Jiffies变量
  - Linux的时钟源
  - xtime变量
  - 时钟中断处理
  - 软定时器
  - 延迟函数
- 4 相关API和命令
- 5 小结、作业和project

- 经过适当编程后,可以周期性的给出时钟中断
- 通常是8254 CMOS芯片,使用I/O端口Ox40~0x43
- Linux将PIT编程为:
  - 100Hz \ 1000Hz
  - 通过IRQO发出时钟中断
  - 每若干毫秒(100Hz为10ms)产生一次时钟中断,即一个tick

- Tick的长短
  - 短
- 优点:分辨率高
- 缺点:需要较多的CPU时间处理,会导致用户程序运行变慢
- 适用于非常强大的机器,这种机器能够承担较大的系统开销
- · Tick的设置是一个折中,例如
  - 在大多数惠普的Alpha和Intel的IA-64上约1ms产生一个tick (每秒1024个时钟中断)
  - Rawhide Alpha工作站采用更高(1200tick/秒)

#### • 在Linux中,下列宏决定时钟中断频率

```
# CONFIG_HZ_100 is not set
CONFIG_HZ_250=y
# CONFIG_HZ_300 is not set
# CONFIG_HZ_1000 is not set
CONFIG_HZ=250
```

```
CONFIG_HZ是HZ的配置情况。
例如arch/x86/configs/i386_defconfig中
```

时钟中断频率在init\_pit\_timer()中初始化, 参见arch/x86/kerne1/i8253.c

```
case CLOCK EVT MODE PERIODIC:
       /* binary, mode 2, LSB/MSB, ch 0 */
       outb pit(0x34, PIT MODE);
       outb pit(LATCH & Oxff , PIT CHO); /* LSB */
       outb pit(LATCH >> 8 , PIT CHO); /* MSB */
       break:
                                   LATCH是触发周期性时钟的锁存值,
                                   参见include/linux/iiffies.h
/* LATCH is used in the interval timer and ftape setup. */
#define LATCH ((CLOCK TICK RATE + HZ/2) / HZ) /* For divider */
                                   CLOCK TICK RATE是时钟的振荡频率,
                                    参见include/asm-x86/timex.h
#ifdef CONFIG X86 ELAN
    define PIT TICK RATE 1189200 /* AMD Elan has different frequency! */
#e1if defined(CONFIG X86 RDC321X)
    define PIT TICK RATE 1041667 /* Underlying HZ for R8610 */
#else
    define PIT TICK RATE 1193182 /* Underlying HZ */
#endif
                                     因此,当HZ=100时,大约每10ms产生一次
                                     时钟中断。
#define CLOCK TICK RATE PIT TICK RATE
```

- 定时的硬件设备
- 2 Linux的计时体系结构
  - 滴答产生机制
  - Jiffies变量
  - Linux的时钟源
  - xtime变量
  - 时钟中断处理
  - 软定时器
- 3 延迟函数
- 4 相关API和命令
- ⑤ 小结、作业和project

# Linux的计时体系结构

- Linux的计时体系结构
  - 更新自系统启动以来所经过的时间
  - 更新时间和日期
  - 确定当前进程的执行时间,考虑是否要抢占
  - 更新资源使用统计计数
  - 检查到期的软定时器
- 在单处理器系统中,所有定时活动都由IRQO上的时钟中断触发, 包括
  - 在中断中立即执行的部分,和
  - 作为下半部分延迟执行的部分

# 计时体系结构中的关键数据结构和变量

- 滴答产生机制:时钟中断→tick
  - tick\_device机制和clockevents机制
- ❷ Jiffies变量
- ◎ 计时时钟源
- Xtime变量

- 1 定时的硬件设备
  - 实时时钟RTC
  - 时间戳计数器TSC
  - 可编程间隔定时器PIT
- 2 Linux的计时体系结构
  - 滴答产生机制
  - Jiffies变量
  - Linux的时钟源
  - xtime变量
  - 时钟中断处理
  - 软定时器
  - 延迟函数
- 4 相关API和命令
- 5 小结、作业和project

# tick\_device机制

每一个逻辑CPU有一个tick\_cpu\_device,参见 kernel/time/tick-common.c

```
Tick devices
DEFINE PER CPU(struct tick device, tick cpu device);
  Tick next event: keeps track of the tick time
ktime t tick next period;
ktime t tick period;
int tick do timer cpu read mostly = -1;
DEFINE SPINLOCK(tick device lock);
struct tick device {
    struct clock event device *evtdev;
    enum tick device mode mode:
};
```

- tick\_setup\_device()中初始化evtdev为指定的clock\_event\_device
- tick\_shutdown()中evtdev被设置为NULL «□ » «♬ » «≧ » «≧ » ≥ » э ०००

# tick\_device机制

• tick\_device机制提供tick\_notifier()来接收来自 clockevents机制的事件

# tick\_notify()在某个clockevent发生时,会被调用来处理该事件

```
/*
 * Notification about clock event devices
 */
static int tick_notify(struct notifier_block *nb, unsigned long reason, void *dev) {
    ...
    case CLOCK_EVT_NOTIFY_ADD:
        return tick_check_new_device(dev);
    ...
}
```

• 例如,添加一个clockevents设备时,要调用 tick\_check\_new\_device()来确定是否要更换 tick\_device的evtdev

# tick\_device机制

 在start\_kernel()中调用tick\_init()将tick\_notifier注册 到clockevents\_chain上,以便于其接受各种clockevents 并做出相关处理。

```
static struct notifier_block tick_notifier = {
    .notifier_call = tick_notify,
};

/**
    * tick_init - initialize the tick control
    *
    * Register the notifier with the clockevents framework
    */
void __init tick_init(void) {
    clockevents_register_notifier(&tick_notifier);
}
```

# tick\_device机制提供的周期性滴答处理函数

● 参见 kernel/time/tick-common.c

```
/*
 * Event handler for periodic ticks
 */
void tick_handle_periodic(struct clock_event_device *dev) {
   int cpu = smp_processor_id();
   ktime_t next;

   tick_periodic(cpu);
   ...
}
```

# tick\_device机制提供的周期性滴答处理函数

• 参见 kernel/time/tick-common.c

```
Periodic tick
static void tick periodic(int cpu) {
    if (tick do timer cpu == cpu) {
        write seglock(&xtime lock);
        /* Keep track of the next tick event */
        tick next period = ktime add(tick next period, tick period):
        do timer(1):
        write sequnlock(&xtime lock);
    update process times(user mode(get irq regs()));
    profile tick(CPU PROFILING);
```

### clockevents设备

• 全局变量clockevent\_devices将注册的所有时钟事件设备 组织在一起。

```
/* The registered clock event devices */
static LIST_HEAD(clockevent_devices);
static LIST_HEAD(clockevents_released);
```

- clockevent设备的注册函数是clockevents\_register\_device
  - 将一个新的有效的clockevent设备加入到clockevent\_devices链表中
  - ② 使用clockevent通知函数通知CLOCK\_EVT\_NOTIFY\_ADD事件发生 (导致tick\_notify被调用以处理该事件:tick\_check\_new\_device() 被用来判断是否采用新注册的设备,若是,则tick\_setup\_device() 被调用,它进一步调用tick\_setup\_periodic(),使得clockevent 设备的event\_handler被初始化,例如可能是 tick\_handle\_periodic())
  - ◎ 调用clockevents\_notify\_released对旧设备进行后续处理

### clockevent链

• 全局变量clockevents\_chain用来组织对clockevents感兴趣的nofifier,如tick\_notifier

```
/* Notification for clock events */
static RAW_NOTIFIER_HEAD(clockevents_chain);
```

• 在include/linux/clockchips.h中,定义了clockevent的种类

# 基于PIT的clockevent设备:pit\_clockevent

### arch/x86/kerne1/i8253.c

```
static struct clock_event_device pit_clockevent = {
    .name = " pit" ,
    .features = CLOCK_EVT_FEAT_PERIODIC | CLOCK_EVT_FEAT_ONESHOT,
    .set_mode = init_pit_timer,
    .set_next_event = pit_next_event,
    .shift = 32, .irq = 0,
};
```

pit\_clockevent在setup\_pit\_timer中被注册为clockevents设备, 并且使用全局变量global\_clock\_event指向它。

```
void __init setup_pit_timer(void) {
    ...
    pit_clockevent.cpumask = cpumask_of_cpu(smp_processor_id());
    pit_clockevent.mult = div_sc(CLOCK_TICK_RATE, NSEC_PER_SEC, pit_clockevent.shift);
    pit_clockevent.max_delta_ns = clockevent_delta2ns(0x7FFF, &pit_clockevent);
    pit_clockevent.min_delta_ns = clockevent_delta2ns(0xF, &pit_clockevent);
    clockevents_register_device(&pit_clockevent);
    global_clock_event = &pit_clockevent;
}
```

- 🕕 定时的硬件设备
  - 实时时钟RTC
  - 时间戳计数器TSC
  - 可编程间隔定时器PIT
- Linux的计时体系结构
  - 滴答产生机制
  - Jiffies变量
  - Linux的时钟源
  - xtime变量
  - 时钟中断处理
  - 软定时器
  - 延迟函数
- 4 相关API和命令
- 5 小结、作业和project

# Jiffies变量

● Jiffies变量用来记录系统自启动以来系统产生的tick数, 每次时钟中断+1。其定义方式如下:

## jiffies\_64在kernel/timer.c中定义:

```
u64 jiffies_64 __cacheline_aligned_in_smp = INITIAL_JIFFIES;
EXPORT_SYMBOL(jiffies_64);
```

### 在include/linux/jiffies.h中

```
#define __jiffy_data __attribute__((section(" .data")))
...
extern u64 __jiffy_data _jiffies_64;
extern unsigned long volatile __jiffy_data _jiffies;
...
/*
   * Have the 32 bit _jiffies value wrap 5 minutes after boot
   * so _jiffies wrap bugs show up earlier.
   */
#define INITIAL_JIFFIES ((unsigned long)(unsigned int) (-300*HZ))
```

# Jiffies变量

• jiffies\_64和32位的jiffies的关系:

# jiffies在arch/x86/kernel/vmlinux\_32.1ds.S中定义

```
OUTPUT_FORMAT(" e1f32-i386", " e1f32-i386", " e1f32-i386")
OUTPUT_ARCH(i386)
ENTRY(phys_startup_32)
jiffies = jiffies_64;
...
```

### 在vmlinux的符号表中,可以看到这两个变量在同一个地址上

```
c0599c00 D jiffies
c0599c00 D jiffies_64
```

# Jiffies变量

• jiffies变量的更新函数

```
kernel/timer.c
```

```
/*

* The 64-bit jiffies value is not atomic - you MUST NOT read it

* without sampling the sequence number in xtime_lock.

* jiffies is defined in the linker script...

*/

void do_timer(unsigned long ticks) {
    jiffies_64 += ticks;
    update_times(ticks);
}
```

- 1 定时的硬件设备
  - 实时时钟RTC
  - 时间戳计数器TSC
  - 可编程间隔定时器PIT
- ② Linux的计时体系结构
  - 滴答产生机制
  - Jiffies变量
  - Linux的时钟源
  - xtime变量
  - 时钟中断处理
  - 软定时器
  - 延迟函数
- 4 相关API和命令
- 5 小结、作业和project

### 时钟源机制

- 时钟源抽象
  - 是系统时钟源,定义了系统时钟源的接口
  - 参见数据结构include/linux/clocksource.h::clocksource
- 时钟源列表clocksource\_list:
  - 按照各自的rating值由高到低排序
  - 时钟源注册/注销函数: clocksource\_register()/clocksource\_unregister():
    - 将指定的时钟源插入到时钟源列表中,或者从中移除。
- 缺省时钟源:具有最低rating值 (=1) 的Jiffies时钟源 (clocksource\_jiffies)
- 当前时钟源指针curr\_clocksource指向当前所用的时钟源。最开始使用缺省时钟源。
- 时钟源的更新时机:kernel/time/timekeeping.c::update\_wall\_time结尾处。

## 时钟源机制

## 在kernel/time/clocksource.c中:

```
/* XXX - Would like a better way for initializing curr clocksource */
extern struct clocksource clocksource .iiffies:
/*[Clocksource internal variables]---
 * curr clocksource: ...
 * next clocksource:
 * pending next selected clocksource.
* clocksource list:
* linked list with the registered clocksources
 * clocksource lock: ...
* override name:
* Name of the user-specified clocksource.
static struct clocksource *curr clocksource = &clocksource ,jiffies;
static struct clocksource *next clocksource;
static struct clocksource *clocksource override:
static LIST HEAD(clocksource list);
static DEFINE SPINLOCK(clocksource lock);
static char override name[32]:
static int finished booting:
```

# 缺省时钟源: jiffies时钟源

#### • 参见kernel/time/jiffies.c

```
static cycle t jiffies read(void) {
    return (cycle t) jiffies:
struct clocksource clocksource jiffies = {
    .name = ".jiffies".
    .rating = 1, /* lowest valid rating*/
    .read = .iiffies read.
    .mask = 0xfffffffff, /*32bits*/
    .mult = NSEC_PER_JIFFY << JIFFIES_SHIFT, /* details above */
    .shift = JIFFIES SHIFT.
}:
static int init init iiffies clocksource(void) {
    return clocksource_register(&clocksource_jiffies);
core initcall(init jiffies clocksource);
```

## PIT时钟源

```
static struct clocksource clocksource pit = {
    .name = " pit" .
    .rating = 110.
    .read = pit read.
    .mask = CLOCKSOURCE MASK(32),
    .mu1t = 0.
    .shift = 20.
}:
static int init init pit clocksource(void) {
     * Several reasons not to register PIT as a clocksource:
     * - On SMP PIT does not scale due to i8253 lock
     * - when HPET is enabled
     * - when local APIC timer is active (PIT is switched off)
     */
    if (num possible cpus() > 1 || is hpet enabled() ||
        pit clockevent.mode != CLOCK EVT MODE PERIODIC)
        return 0:
    clocksource pit.mult = clocksource hz2mult(CLOCK TICK RATE,
                clocksource pit.shift);
    return clocksource register(&clocksource pit);
arch initcall(init pit clocksource);
```

#### Outline

- 🕕 定时的硬件设备
  - 实时时钟RTC
  - 时间戳计数器TSC
  - 可编程间隔定时器PIT
- ② Linux的计时体系结构
  - 滴答产生机制
  - Jiffies变量
  - Linux的时钟源
  - xtime变量
  - 时钟中断处理
  - 软定时器
  - 延迟函数
- 4 相关API和命令
- 5 小结、作业和project

### xtime变量

xtime:存放当前时间和日期,在 kernel/time/timekeeping.c中定义

```
The current time
 * wall to monotonic is what we need to add to xtime (or xtime corrected
* for sub jiffie times) to get to monotonic time. Monotonic is pegged
 * at zero at system boot time, so wall to monotonic will be negative,
 * however, we will ALWAYS keep the tv nsec part positive so we can use
  the usual normalization.
  wall to monotonic is moved after resume from suspend for the monotonic
  time not to jump. We need to add total sleep time to wall to monotonic
  to get the real boot based time offset.
  - wall to monotonic is no longer the boot time, getboottime must be
* used instead.
struct timespec xtime __attribute ((aligned (16))):
struct timespec wall to monotonic attribute ((aligned (16)));
static unsigned long total sleep time; /* seconds */
static struct timespec xtime cache attribute ((aligned (16))):
```

## xtime变量

• xtime使用数据结构timespec

#### timespec@include/linux/time.h

```
#ifndef _STRUCT_TIMESPEC
#define _STRUCT_TIMESPEC
struct timespec {
    time_t tv_sec; /* seconds */
    long tv_nsec; /* nanoseconds */
};
#endif
```

时间纪元(Epoch):
 1970-01-01 00:00:00 +0000 午夜(UTC).

## xtime变量

- Xtime的更新
  - 基本上每个tick更新一次
  - 参见:update\_wall\_time@kernel/time/timekeeping.c
    - 根据时钟源来更新xtime的秒数和纳秒数
    - 时钟源

#### Outline

- 1 定时的硬件设备
  - 实时时钟RTC
  - 时间戳计数器TSC
  - 可编程间隔定时器PIT
- ② Linux的计时体系结构
  - 滴答产生机制
  - Jiffies变量
  - Linux的时钟源
  - xtime变量
  - 时钟中断处理
  - 软定时器
  - 延识函数
- 相关API和命令
- 5 小结、作业和project

timer\_interrupt() @ arch/x86/kerne1/time\_32.c

```
/*
 * This is the same as the above, except we _also_ save the current
 * Time Stamp Counter value at the time of the timer interrupt, so that
 * we later on can estimate the time of day more exactly.
 */
irqreturn_t timer_interrupt(int irq, void *dev_id) {
    /* Keep nmi watchdog up to date */
    per_cpu(irq_stat, smp_processor_id()).irq0_irqs++;
    ...
    do_timer_interrupt_hook();
    ...
    return IRQ_HANDLED;
}
```

② do\_timer\_interrupt\_hook() @
 include/asm-x86/mach-default/do\_timer.h

```
/**

* do_timer_interrupt_hook - hook into timer tick

*

* Call the pit clock event handler. see asm/i8253.h

**/

static inline void do_timer_interrupt_hook(void) {

global_clock_event->event_handler(global_clock_event);
}
```

global\_clock\_event??在setup\_pit\_timer中被初始化为pit\_clockevent

setup\_pit\_timer() @ arch/x86/kerne1/i8253.c

```
Initialize the conversion factor and the min/max deltas of the clock event
  structure and register the clock event source with the framework.
void init setup pit timer(void) {
    * Start pit with the boot cpu mask and make it global after the
     * IO APIC has been initialized.
   pit_clockevent.cpumask = cpumask_of_cpu(smp_processor id());
   pit clockevent.mult = div sc(CLOCK TICK RATE, NSEC PER SEC, pit clockevent.shift);
   pit clockevent.max delta ns = clockevent delta2ns(0x7FFF. &pit clockevent);
   pit clockevent.min delta ns = clockevent delta2ns(0xF, &pit clockevent);
   clockevents register device(&pit clockevent):
   global clock event = &pit clockevent;
```

event\_handler??(例如tick\_handle\_periodic)

- o do\_timer() @ kernel/timer.c
  - 更新jiffies
  - ② 更新xtime

```
Called by the timer interrupt. xtime_lock must already be taken
* by the timer IRQ!
static inline void update times (unsigned long ticks) {
    update wall time();
    calc_load(ticks);
  The 64-bit iffies value is not atomic - you MUST NOT read it
* without sampling the sequence number in xtime lock.
* jiffies is defined in the linker script...
void do timer(unsigned long ticks) {
    jiffies 64 += ticks;
    update times(ticks);
```

- oupdate\_process\_times() @ kernel/timer.c
  - 更新软定时器
  - ② 调用调度器的tick函数:scheduler\_tick()

```
* Called from the timer interrupt handler to charge one tick to the current
* process. user tick is 1 if the tick is user time, 0 for system.
void update process times(int user tick) {
    struct task struct *p = current;
    int cpu = smp processor id();
    /* Note: this timer irq context must be accounted for as well. */
    account process tick(p, user tick);
    run local timers();
    if (rcu pending(cpu))
        rcu check callbacks(cpu, user tick);
    scheduler tick();
    run posix cpu timers(p);
```

- scheduler\_tick() @ kernel/sched.c
  - 在scheduler\_tick中,当前进程调用所属调度类的task\_tick函数

```
* This function gets called by the timer code, with HZ frequency.
* We call it with interrupts disabled.
  It also gets called by the fork code, when changing the parent's
* timeslices.
void scheduler tick(void) {
    int cpu = smp processor id();
    struct rq *rq = cpu rq(cpu);
    struct task struct *curr = rg->curr:
    sched clock tick():
    spin lock(&rq->lock):
    update rq clock(rq);
    update cpu load(rq):
    curr->sched class->task tick(rq, curr, 0);
    spin unlock(&rq->lock);
```

#### Outline

- 🕕 定时的硬件设备
  - 实时时钟RTC
  - 时间戳计数器TSC
  - 可编程间隔定时器PIT
- Linux的计时体系结构
  - 滴答产生机制
  - Jiffies变量
  - Linux的时钟源
  - xtime变量
  - 时钟中断处理
  - 软定时器
  - 3 延迟函数
- 4 相关API和命令
- 5 小结、作业和project

## 软定时器

- 定时器是一种软件功能,它允许在将来的某个时刻调用某个函数
- 大多数设备驱动程序利用定时器完成一些特殊工作
  - 软盘驱动程序在软盘暂时不被访问时就关闭设备的发动机
  - 并行打印机利用定时器检测错误的打印机情况
- Linux中存在两类定时器:
  - 动态定时器:内核使用
  - 间隔定时器:由进程在用户态创建
  - 注意:
    - 由于软定时器在下半部分处理,内核不能保证定时器正好在时钟到期的时候被执行,会存在延迟,不适用于实时应用

### 动态定时器

- 动态定时器被动态的创建和撤销,当前活动的动态 定时器个数没有限制
- 一个定时器由一个timer\_list数据结构来定义,
   参见include/linux/timer.h

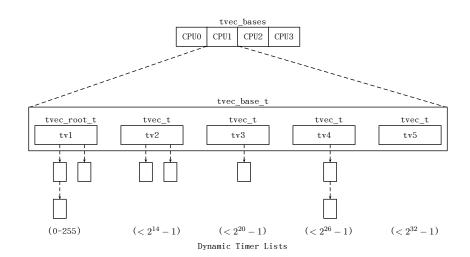
```
struct timer_list {
    struct list_head entry;
    unsigned long expires;

    void (*function)(unsigned long);
    unsigned long data;
    struct tvec_base *base;
    ...
};
```

# 创建并激活一个动态定时器

- 创建一个新的timer\_list对象
- ❷ 调用init\_timer初始化,并设置定时器要处理的函数和参数
- ◎ 设置定时时间
- 使用add\_timer加入到合适的链表中
  - 通常定时器只能执行一次,如果要周期性的执行 必须再次将其加入链表

### 动态定时器的维护



### 维护用的数据结构

#### kernel/timer.c

```
/* * per-CPU timer vector definitions: */
#define TVN_BITS (CONFIG_BASE_SMALL ? 4 : 6)
#define TVR_BITS (CONFIG_BASE_SMALL ? 6 : 8)
#define TVN_SIZE (1 << TVN_BITS)
#define TVR_SIZE (1 << TVR_BITS)
#define TVN_MASK (TVN_SIZE - 1)
#define TVR_MASK (TVN_SIZE - 1)
```

```
Sstruct tyec {
    struct list head vec[TVN SIZE];
}:
struct tvec root {
    struct list head vec[TVR SIZE];
}:
struct tvec base {
    spinlock t lock;
    struct timer list *running timer;
    unsigned long timer jiffies;
    struct tvec root tvl;
    struct tvec tv2:
    struct tvec tv3:
    struct tyec ty4:
    struct tvec tv5:
      cacheline aligned;
```

```
struct tvec_base boot_tvec_bases;
EXPORT_SYMBOL(boot_tvec_bases); static
DEFINE_PER_CPU(struct tvec_base *, tvec_bases) = &boot_tvec_bases;
```

### 动态定时器的处理

● run\_local\_timers() @ kernel/timer.c在时钟中断处理过程中 被update\_process\_times() @ kernel/timer.c调用

```
/*
  * Called by the local, per-CPU timer interrupt on SMP.
  */
void run_local_timers(void) {
   hrtimer_run_queues();
   raise_softirq(TIMER_SOFTIRQ);
   softlockup_tick();
}
```

• 软中断TIMER\_SOFTIRQ对应的处理函数??

```
init_timers()@kerne1/timer.c
```

```
void __init init_timers(void) {
    ...
    open_softirq(TIMER_SOFTIRQ, run_timer_softirq, NULL);
}
```

• 阅读run\_timer\_softirq()@kernel/timer.c

# 动态定时器应用之delayed work

#### kernel/workqueue.c

```
int queue delayed work on(int cpu, struct workqueue struct *wq,
                struct delayed work *dwork, unsigned long delay)
    int ret = 0;
   struct timer list *timer = &dwork->timer;
    struct work struct *work = &dwork->work:
    if (!test and set bit(WORK STRUCT PENDING, work data bits(work))) {
        BUG ON(timer pending(timer));
        BUG ON(!list empty(&work->entry)):
        timer stats timer set start info(&dwork->timer);
        /* This stores cwq for the moment, for the timer fn */
        set wq data(work, wq per cpu(wq, raw smp processor id()));
        timer->expires = jiffies + delay;
        timer->data = (unsigned long)dwork;
        timer->function = delayed work timer fn;
        if (unlikely(cpu >= 0))
            add timer on(timer. cpu):
        e1se
            add timer(timer):
        ret = 1:
    return ret:
```

# 动态定时器应用之schedule timeout

#### kernel/timer.c

```
signed long sched schedule timeout(signed long timeout) {
    expire = timeout + jiffies;
    setup timer on stack(&timer, process timeout, (unsigned long)current);
     mod timer(&timer, expire);
    schedule():
    del singleshot timer sync(&timer);
    /* Remove the timer from the object tracker */
    destroy timer on stack(&timer);
    timeout = expire - .iiffies:
out:
    return timeout < 0 ? 0 : timeout:
```

#### Outline

- 1 定时的硬件设备
- ② Linux的计时体系结构
- ③ 延迟函数
- 4 相关API和命令
- ⑤ 小结、作业和project

#### 延迟函数

• udelay(n), ndelay(n) @ include/asm-x86/delay.h

- 进一步查看arch/x86/1ib/delay\_32.c
- delay\_fn可以是: (arch/x86/lib/delay\_32.c)
  - delay\_loop:simple loop based delay
  - delay\_tsc: TSC based delay

#### Outline

- 1 定时的硬件设备
- ② Linux的计时体系结构
- ③ 延迟函数
- 4 相关API和命令
- ⑤ 小结、作业和project

- time() get time in seconds
  - 返回从1970年1月1日凌晨0点开始的秒数

```
time_t time(time_t *t);
```

- ftime() return date and time
  - 返回从1970年1月1日凌晨0点开始的秒数以及最后一秒的毫秒数

```
int ftime(struct timeb *tp);
struct timeb {
   time_t time;
   unsigned short millitm;
   short timezone;
   short dstflag;
};
```

- gettimeofday(), settimeofday() get and set the time
  - 前者返回从1970年1月1日凌晨0点开始的秒数
  - 对应于sys\_gettimeofday()

int gettimeofday(struct timeval \*tv, struct timezone \*tz);
int settimeofday(const struct timeval \*tv, const struct
timezone \*tz);

```
struct timeval {
    time_t tv_sec; /* seconds */
    suseconds_t tv_usec; /* microseconds */
};
struct timezone {
    int tz_minuteswest; /* minutes west of Greenwich */
    int tz_dsttime; /* type of DST correction */
};
```

- getitimer(), setitimer() get or set value of an interval timer
  - 每个进程有三个间隔定时器:
    - ITIMER REAL: real time
    - ITIMER\_VIRTUAL : user space time
    - ITIMER\_PROF: user + kerne1 space time
  - 频率:周期性的触发定时器(若为0,只触发一次)

```
int getitimer(int which, struct itimerval *curr_value);
int setitimer(int which, const struct itimerval
*new_value, struct itimerval *old_value);
```

```
struct itimerval {
    struct timeval it_interval; /* next value */
    struct timeval it_value; /* current value */
};
struct timeval {
    time_t tv_sec; /* seconds */
    suseconds_t tv_usec; /* microseconds */
};
```

- alarm() set an alarm clock for delivery of a signal
   若干秒后引起SIGALARM信号
- unsigned int alarm(unsigned int seconds);

```
#include <signal.h>
#include <stdio.h>
#include <stdlib.h>
static int flag=0:
void sig alarm(int signo){
    flag=1:
int main(void){
    if (signal(SIGALRM, sig alarm) == SIG ERR){
        perror(" Can' t set new signal action");
        exit(1):
    alarm(10):
    pause();
    if(flag) printf(" SIGALRM received and flag changed!\n");
    return 0:
```

- asctime, ctime, gmtime, localtime, mktime, asctime\_r, ctime\_r, gmtime\_r, localtime\_r - transform date and time to broken-down time or ASCII
  - 改变时钟格式

# 与时钟和定时测量相关的命令

- date print or set the system date and time
- time - run programs and summarize system resource usage

#### Outline

- 1 定时的硬件设备
- ② Linux的计时体系结构
- ③ 延迟函数
- 4 相关API和命令
- ⑤ 小结、作业和project

## 小结

- 🕕 定时的硬件设备
  - 实时时钟RTC
  - 时间戳计数器TSC
  - 可编程间隔定时器PIT
- 2 Linux的计时体系结构
  - 滴答产生机制
  - Jiffies变量
  - Linux的时钟源
  - xtime变量
  - 时钟中断处理
  - 软定时器
- ③ 延迟函数
- 4 相关API和命令
- 5 小结、作业和project

#### Project

• 具体要求参见课程主页

# 作业

- 名词解释
  - RTC和PIT
  - ② 滴答和jiffies变量
  - ◎ 动态定时器

Thanks!

The end.