

1.3 Linux内核源码入门-双链表



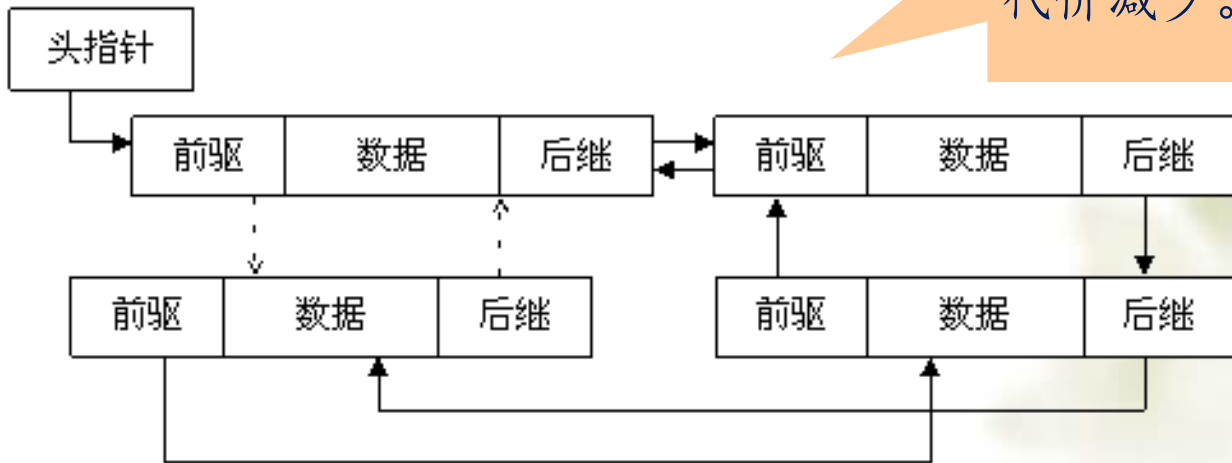
西安邮电大学

链表的演化

在C语言中，一个基本的双向链表定义如下：

```
struct my_list {
    void *mydata;
    struct my_list *next;
    struct my_list *prev;
};
```

通过前趋 (prev) 和后继 (next) 两个指针域，就可以从两个方向遍历双链表，这使得遍历链表的代价减少。



链表的演化

- ★如果减少一个指针域，就退化成单链表
- ★如果只能对链表的首尾进行插入或删除操作，就演变为队结构
- ★如果只能对链表的头进行插入或删除操作，就退化为栈结构
- ★如果前驱和后继表示左右孩子，则演变为一颗二叉树

这就说明Linux内核为什么把循环双链表作为一个基本类型。

Linux内核中链表的定义和使用

Linux内核对链表的实现方式与众不同，在链表中并不包含数据，其具体的定义如下：

```
struct list_head {  
    struct list_head *next, *prev;  
};
```

这个链表结构常常被嵌入到其他结构中，比如：

```
struct my_list {  
    void *mydata;  
    struct list_head list;  
};
```

说明：list域隐藏了链表的指针特性

以struct list_head为基本对象，可以对链表进行插入、删除、合并以及遍历等各种操作，这些操作位于内核的头文件list.h中。

链表的初始化

◆链表的声明和初始化

内核代码list.h中定义了两个宏：

```
#define LIST_HEAD_INIT(name) { &(name), &(name) }  
/*仅初始化*/
```

```
#define LIST_HEAD(name) struct list_head name =  
    LIST_HEAD_INIT(name) /*声明并初始化*/
```

```
static inline int list_empty(const struct list_head *head)  
{  
    return head->next == head;  
}
```

链表的插入

◆ 在链表中增加一个节点

在include/linux/list.h中增加结点的函数为：

```
static inline void list_add();  
static inline void list_add_tail();
```

在内核代码中，list_add()和list_add_tail()均调用__list_add()真正实现头插和尾插，函数名前加两个下划线表示内部函数。

```
static inline void list_add(struct list_head *new, struct  
list_head *head)  
{  
    __list_add(new, head, head->next);  
}
```

该函数向指定链表的head结点后插入new结点。因为是循环链表，而且通常没有首尾结点的概念，所以可以将任何结点传给head。若传最后一个元素给head，该函数就可以实现一个栈。

链表的插入

◆ 在链表中增加一个节点

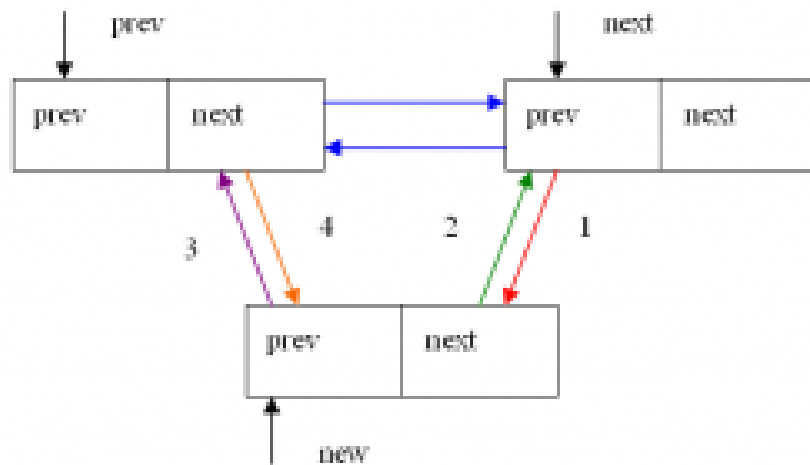
在include/linux/list.h中增加结点的函数为：

static inline void list_add();

static inline void list_add_tail();

在内核代码中，list_add()和list_add_tail()均调用__list_add()真正实现头插和尾插，函数名前加两个下划线表示内部函数。

```
static inline void __list_add(struct list_head*new,
                             struct list_head *prev,
                             struct list_head *next)
{
    next->prev = new;
    new->next = next;
    new->prev = prev;
    prev->next = new;
}
```



链表的插入

◆ list_add_tail() 的内核实现:

```
static inline void list_add_tail(struct list_head *new,  
struct list_head *head)  
{  
    __list_add(new, head->prev, head);  
}
```

list_add_tail() 函数向指定链表的head结点前插入new结点。

说明：关于static inline关键字。

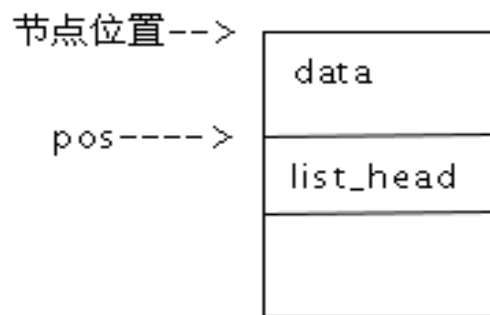
“static” 加在函数前，表示这个函数是静态函数，所谓静态函数，实际上是对函数作用域的限制，指该函数的作用域仅局限于本文件。所以说，static 具有信息隐藏的作用。而关键字“inline”加在函数前，说明这个函数对编译程序是可见的，也就是说编译程序在调用这个函数时就立即展开该函数。

链表的遍历

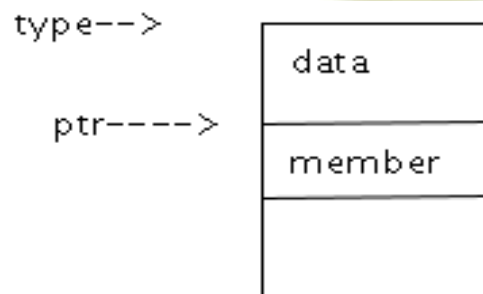
list.h中定义了如下遍历链表的宏：

```
#define list_for_each(pos, head) \  
    for (pos = (head)->next; pos != (head); \  
        pos = pos->next)
```

这种链表只是找到了一个个结点在链表中的偏移位置pos，如下图(a)。那么如何通过pos获得结点的起始地址，从而可以引用结点中的域呢？



(a)



(b)

链表的遍历

list.h中定义了晦涩难懂的list_entry（）宏：

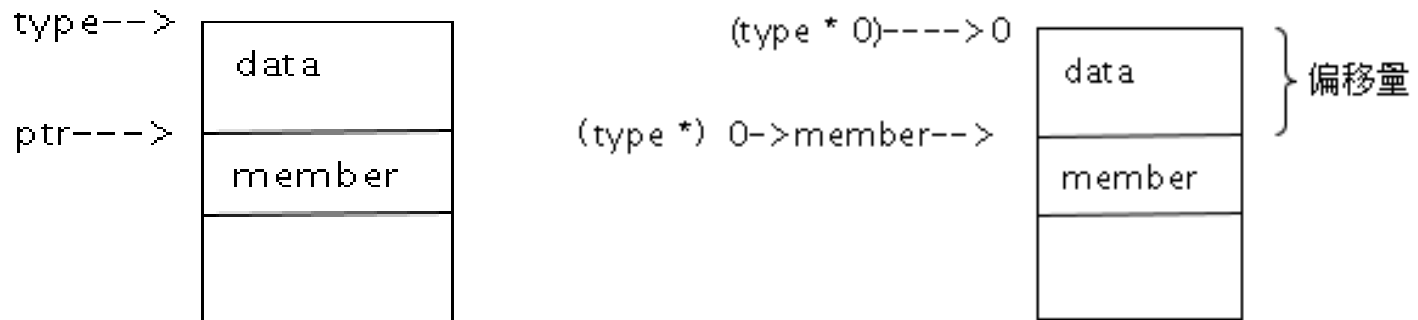
```
#define list_entry(ptr, type, member) \ ((type *) ((char *) (ptr) - (unsigned long) (&((type *) 0) -> member)))
```

指针ptr指向结构体type中的成员member；通过指针ptr，返回结构体type的起始地址，也就是list_entry返回指向type类型的指针，如上图(b)。

Linux内核中链表的实现

为了方便大家阅读，把上面的结构体写成这样

```
((type*) (\ (char*) (ptr) - (unsigned long)
(&((type*) 0)->member) ))
```



(c) `list_entry`宏解析

Linux内核中链表的实现

$((\text{type} *) 0) \rightarrow \text{member}$ 把0地址强制转化为type结构的指针，再访问type结构体中的member成员， $\&((\text{type} *) 0) \rightarrow \text{member}$ 获得了member在type结构中的偏移量。其中 $(\text{char} *) (\text{ptr})$ 求出的是ptr的绝对地址，二者相减，于是得到type类型结构体的起始地址。

Linux内核代码移植到用户空间

Linux 内核中不仅提供了双链表的各种接口函数，还提供了哈希表以及RCU锁的接口函数，大约70个左右，这些接口进行适当改造后就可以移植到用户空间来使用，从而使内核经典的设计理念和代码具有可移植性。

更多的函数和宏的实现请查看include/linux/list.h中的代码。

更多函数的分析请参看Linux内核之旅：

http://www.kerneltravel.net/?page_id=568

动手实践

- ❖ Linux内核之旅网站: <http://www.kerneltravel.net/>
- ❖ “新手上路”栏目有一系列的入门文章
- ❖ “电子杂志”栏目是关于内核研究和学习的资料，其中第一期“走入Linux世界”涉猎了操作系统的来龙去脉后与大家携手步入Linux世界。下载代码，亲手搭建实验系统。
- ❖ 如果你希望从0开始写一个自己的操作系统，请查看毕设项目“hurlex — x86架构的内核Demo实现”，有完整的文档和代码: <http://hurlex.0xffffffff.org/>

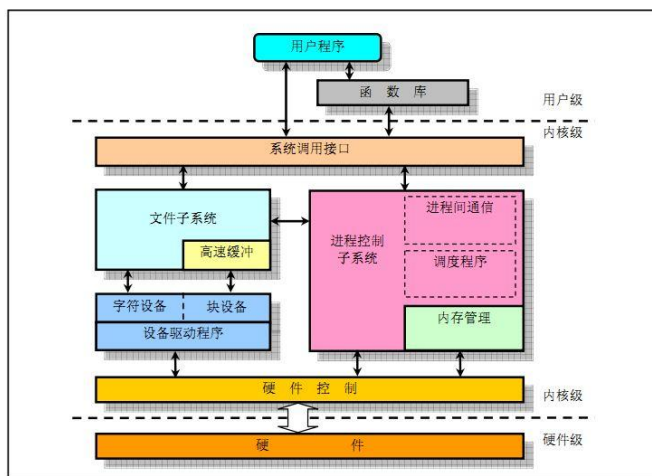
Linux内核学习指南



朋友



疑问



先架构后细节

The Linux Kernel Archives



[About](#) [Contact us](#) [FAQ](#) [Releases](#) [Signatures](#) [Site news](#)

Protocol	Location
HTTP	https://www.kernel.org/pub/
GIT	https://git.kernel.org/
RSYNC	rsync://rsync.kernel.org/pub/

Latest Stable Kernel:



4.19.8

mainline:	4.20-rc5	2018-12-02	[tarball]	[patch]	[inc. patch]	[view diff]	[browse]		
stable:	4.19.8	2018-12-08	[tarball]	[pgp]	[patch]	[inc. patch]	[view diff]	[browse]	[changelog]
stable:	4.18.20 [EOL]	2018-11-21	[tarball]	[pgp]	[patch]	[inc. patch]	[view diff]	[browse]	[changelog]

低版本理解原理，高版本理解实现

Linux内核学习指南



Linux 内核之旅
微信平台



开放分享班

Linux 内核分析与实践



陈莉君

391045

蓝墨云班课
开放分享班391045

动手实践并总结
形成自己的智慧



谢谢大家！



THANK YOU