

一、 链表数据结构简介

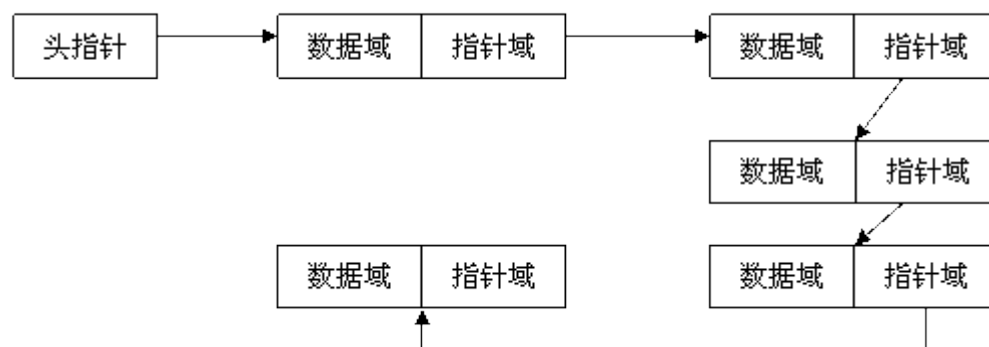
<http://linux.chinaunix.net/bbs/thread-995286-1-3.html>

链表是一种常用的组织有序数据的数据结构，它通过指针将一系列数据节点连接成一条数据链，是线性表的一种重要实现方式。相对于数组，链表具有更好的动态性，建立链表时无需预先知道数据总量，可以随机分配空间，可以高效地在链表中的任意位置实时插入或删除数据。链表的开销主要是访问的顺序性和组织链的空间损失。

通常链表数据结构至少应包含两个域：数据域和指针域，数据域用于存储数据，指针域用于建立与下一个节点的联系。按照指针域的组织以及各个节点之间的联系形式，链表又可以分为单链表、双链表、循环链表等多种类型，下面分别给出这几类常见链表类型的示意图：

1. 单链表

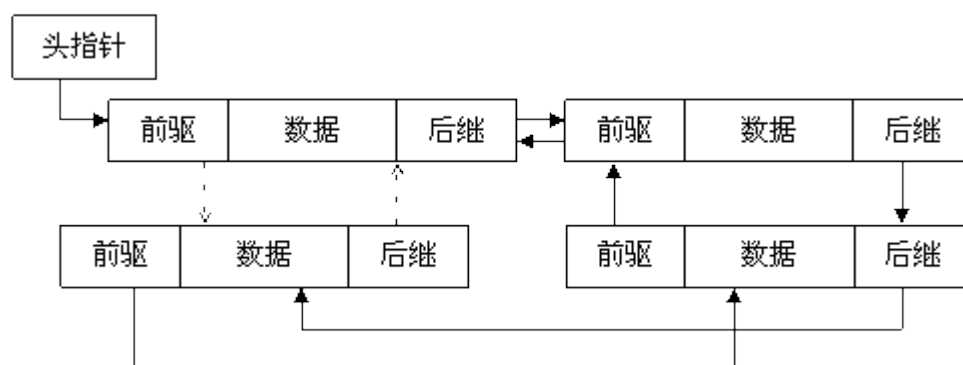
图1 单链表



单链表是最简单的一类链表，它的特点是仅有一个指针域指向后继节点（next），因此，对单链表的遍历只能从头至尾（通常是 NULL 空指针）顺序进行。

2. 双链表

图2 双链表



通过设计前驱和后继两个指针域，双链表可以从两个方向遍历，这是它区别于单链表的地方。如果打乱前驱、后继的依赖关系，就可以构成"二叉树"；如果再让首节点的前驱指向链表尾节点、尾节点的后继指向首节点（如图2中虚线部分），就构成了循环链表；如果设计更多的指针域，就可以构成各种复杂的树状数据结构。

3. 循环链表

循环链表的特点是尾节点的后继指向首节点。前面已经给出了双循环链表的示意图，它的特点是从任意一个节点出发，沿两个方向的任何一个，都能找到链表中的任意一个数据。如果去掉前驱指针，就是单循环链表。

在 Linux 内核中使用了大量的链表结构来组织数据，包括设备列表以及各种功能模块中的数据组织。这些链表大多采用在[include/linux/list.h]实现的一个相当精彩的链表数据结构。本文的后继部分将通过示例详细介绍这一数据结构的组织和使用。

二、 Linux 2.6内核链表数据结构的实现

尽管这里使用2.6内核作为讲解的基础，但实际上2.4内核中的链表结构和2.6并没有什么区别。不同之处在于2.6扩充了两种链表数据结构：链表的读拷贝更新（rcu）和 HASH 链表（hlist）。这两种扩展都是基于最基本的 list 结构，因此，本文主要介绍基本链表结构，然后再简要介绍一下 rcu 和 hlist。

链表数据结构的定义很简单（节选自[include/linux/list.h]，以下所有代码，除非加以说明，其余均取自该文件）：

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

list_head 结构包含两个指向 list_head 结构的指针 prev 和 next，由此可见，内核的链表具备双链表功能，实际上，通常它都组织成双循环链表。

和第一节介绍的双链表结构模型不同，这里的 list_head 没有数据域。在 Linux 内核链表中，不是在链表结构中包含数据，而是在数据结构中包含链表节点。

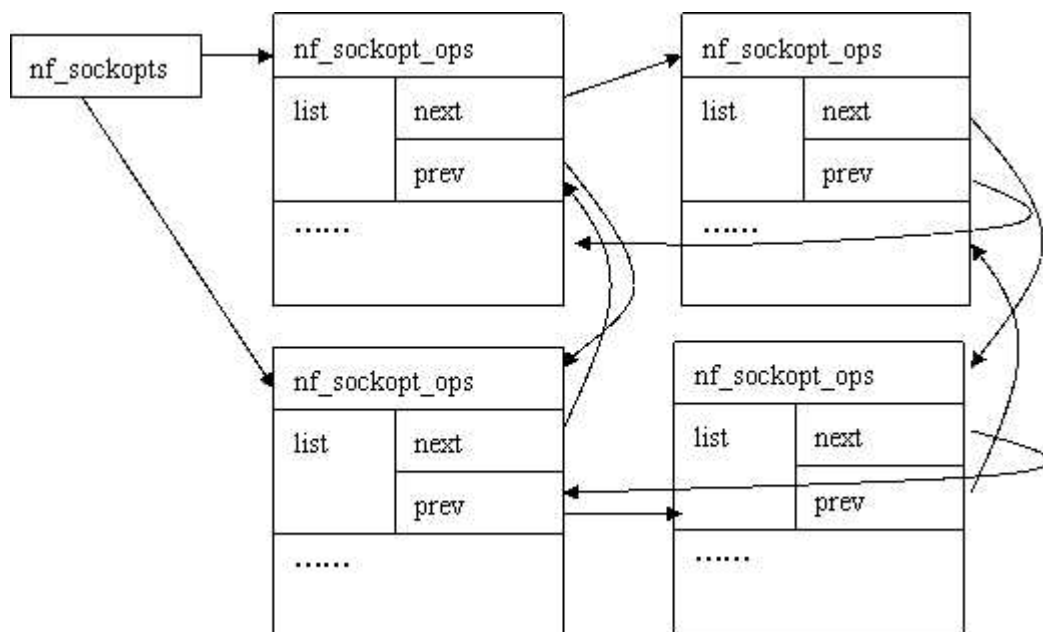
在数据结构课本中，链表的经典定义方式通常是这样的（以单链表为例）：

```
struct list_node {
    struct list_node *next;
    ElemType    data;
};
```

因为 ElemType 的缘故，对每一种数据项类型都需要定义各自的链表结构。有经验的 C++ 程序员应该知道，标准模板库中的 <list> 采用的是 C++ Template，利用模板抽象出和数据项类型无关的链表操作接口。

在 Linux 内核链表中，需要用链表组织起来的数据通常会包含一个 struct list_head 成员，例如在 [include/linux/netfilter.h] 中定义了一个 nf_sockopt_ops 结构来描述 Netfilter 为某一协议族准备的 getsockopt/setsockopt 接口，其中就有一个 (struct list_head list) 成员，各个协议族的 nf_sockopt_ops 结构都通过这个 list 成员组织在一个链表中，表头是定义在 [net/core/netfilter.c] 中的 nf_sockopts (struct list_head)。从下图中我们可以看到，这种通用的链表结构避免了为每个数据项类型定义自己的链表的麻烦。Linux 的简捷实用、不求完美和标准的风格，在这里体现得相当充分。

图3 nf_sockopts 链表示意图



三、 链表操作接口

1. 声明和初始化

实际上 Linux 只定义了链表节点，并没有专门定义链表头，那么一个链表结构是如何建立起来的呢？让我们来看看 LIST_HEAD() 这个宏：

```
#define LIST_HEAD_INIT(name) { &(amp;name), &(name) }  
#define LIST_HEAD(name) struct list_head name =  
LIST_HEAD_INIT(name)
```

当我们用 LIST_HEAD(nf_sockopts) 声明一个名为 nf_sockopts 的链表头时，它的 next、prev 指针都初始化为指向自己，这样，我们就有了一个空链表，因为 Linux 用头指针的 next 是否指向自己来判断链表是否为空：

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

除了用 LIST_HEAD() 宏在声明的时候初始化一个链表以外，Linux 还提供了另一个 INIT_LIST_HEAD 宏用于运行时初始化链表：

```
#define INIT_LIST_HEAD(ptr) do { \  
    (ptr)->next = (ptr); (ptr)->prev = (ptr); \  
} while (0)
```

我们用 INIT_LIST_HEAD(&nf_sockopts) 来使用它。

2. 插入/删除/合并

a) 插入

对链表的插入操作有两种：在表头插入和在表尾插入。Linux 为此提供了两个接口：

```
static inline void list_add(struct list_head *new, struct list_head *head);  
static inline void list_add_tail(struct list_head *new, struct  
list_head *head);
```

因为 Linux 链表是循环表，且表头的 `next`、`prev` 分别指向链表中的第一个和最末一个节点，所以，`list_add` 和 `list_add_tail` 的区别并不大，实际上，Linux 分别用

```
__list_add(new, head, head->next);
```

和

```
__list_add(new, head->prev, head);
```

来实现两个接口，可见，在表头插入是插入在 `head` 之后，而在表尾插入是插入在 `head->prev` 之后。

假设有一个新 `nf_sockopt_ops` 结构变量 `new_sockopt` 需要添加到 `nf_sockopts` 链表头，我们应当这样操作：

```
list_add(&new_sockopt.list, &nf_sockopts);
```

从这里我们看出，`nf_sockopts` 链表中记录的并不是 `new_sockopt` 的地址，而是其中的 `list` 元素的地址。如何通过链表访问到 `new_sockopt` 呢？下面会有详细介绍。

b) 删除

```
static inline void list_del(struct list_head *entry);
```

当我们需要删除 `nf_sockopts` 链表中添加的 `new_sockopt` 项时，我们这么操作：

```
list_del(&new_sockopt.list);
```

被剔除下来的 `new_sockopt.list`，`prev`、`next` 指针分别被设为 `LIST_POSITION2` 和 `LIST_POSITION1` 两个特殊值，这样设置是为了保证不在链表中的节点项不可访问 -- 对 `LIST_POSITION1` 和 `LIST_POSITION2` 的访问都将引起页故障。与之相对应，`list_del_init()` 函数将节点从链表中解下来之后，调用 `LIST_INIT_HEAD()` 将节点置为空链状态。

c) 搬移

Linux 提供了将原本属于一个链表的节点移动到另一个链表的操作，并根据插入到新链表的位置分为两类：

```
static inline void list_move(struct list_head *list, struct list_head *head);  
static inline void list_move_tail(struct list_head *list, struct  
list_head *head);
```

例如 `list_move(&new_sockopt.list,&nf_sockopts)` 会把 `new_sockopt` 从它所在的链表上删除，并将其再链入 `nf_sockopts` 的表头。

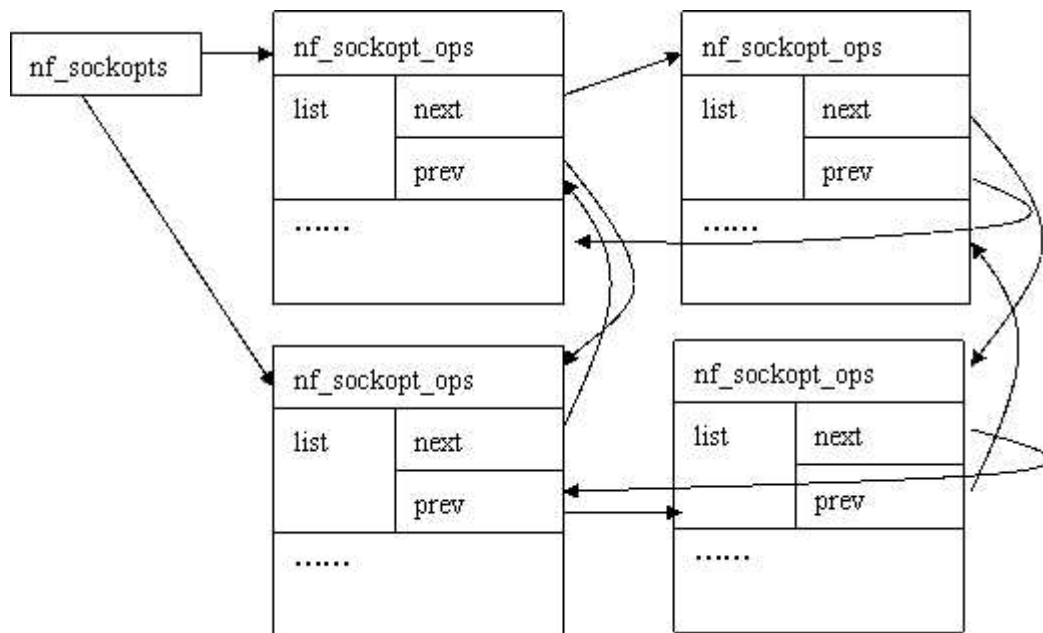
d) 合并

除了针对节点的插入、删除操作，Linux 链表还提供了整个链表的插入功能：

```
static inline void list_splice(struct list_head *list, struct list_head *head);
```

假设当前有两个链表，表头分别是 `list1` 和 `list2`（都是 `struct list_head` 变量），当调用 `list_splice(&list1,&list2)` 时，只要 `list1` 非空，`list1` 链表的内容将被挂接在 `list2` 链表上，位于 `list2` 和 `list2.next`（原 `list2` 表的第一个节点）之间。新 `list2` 链表将以原 `list1` 表的第一个节点为首节点，而尾节点不变。如图（虚箭头为 `next` 指针）：

图4 链表合并 `list_splice(&list1,&list2)`



当 list1 被挂接到 list2 之后，作为原表头指针的 list1 的 next、prev 仍然指向原来的节点，为了避免引起混乱，Linux 提供了一个 list_splice_init() 函数：

```
static inline void list_splice_init(struct list_head *list, struct list_head *head);
```

该函数在将 list 合并到 head 链表的基础上，调用 INIT_LIST_HEAD(list) 将 list 设置为空链。

3. 遍历

遍历是链表最经常的操作之一，为了方便核心应用遍历链表，Linux 链表将遍历操作抽象成几个宏。在介绍遍历宏之前，我们先看看如何从链表中访问到我们真正需要的数据项。

a) 由链表节点到数据项变量

我们知道，Linux 链表中仅保存了数据项结构中 list_head 成员变量的地址，那么我们如何通过这个 list_head 成员访问到作为它的所有者的节点数据呢？Linux 为此提供了一个 list_entry(ptr, type, member) 宏，其中 ptr 是指向该数据中 list_head 成员的指针，也就是存储在链表中的地址值，type 是数据项的类型，member 则是数据项类型定义中 list_head 成员的变量名，例如，我们要访问 nf_sockopts 链表中首个 nf_sockopt_ops 变量，则如此调用：

```
list_entry(nf_sockopts->next, struct nf_sockopt_ops, list);
```

这里 "list" 正是 nf_sockopt_ops 结构中定义的用于链表操作的节点成员变量名。

list_entry 的使用相当简单，相比之下，它的实现则有一些难懂：

```
#define list_entry(ptr, type, member) container_of(ptr, type, member)
        container_of 宏定义在[include/linux/kernel.h]中：
        #define container_of(ptr, type, member) ({          \
        const typeof( ((type *)0)->member ) *__mptr = (ptr); \
        (type *) ( (char *)__mptr - offsetof(type,member) );})
        offsetof 宏定义在[include/linux/stddef.h]中：
        #define offsetof(TYPE, MEMBER) ((size_t) &((TYPE *)0)-
        >MEMBER)
```

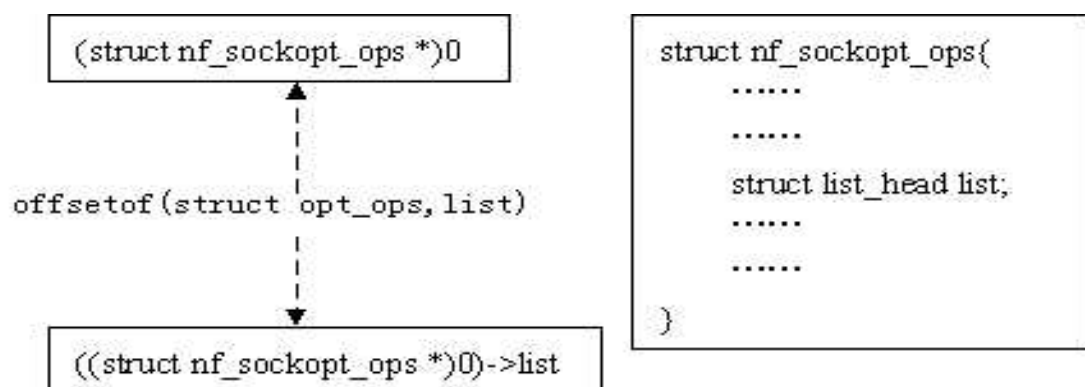
size_t 最终定义为 unsigned int (i386)。

这里使用的是一个利用编译器技术的小技巧，即先求得结构成员在与结构中的偏移量，然后根据成员变量的地址反过来得出属主结构变量的地址。

container_of() 和 offsetof() 并不仅用于链表操作，这里最有趣的地方是 ((type *)0)->member，它将0地址强制"转换"为 type 结构的指针，再访问到 type 结构中的 member 成员。在 container_of 宏中，它用来给 typeof() 提供参数 (typeof() 是 gcc 的扩展，和 sizeof() 类似)，以获得 member 成员的数据类型；在 offsetof() 中，这个 member 成员的地址实际上就是 type 数据结构中 member 成员相对于结构变量的偏移量。

如果这么说还不好理解的话，不妨看看下面这张图：

图5 offsetof()宏的原理



对于给定一个结构，offsetof(type,member)是一个常量，list_entry()正是利用这个不变的偏移量来求得链表数据项的变量地址。

b) 遍历宏

在[net/core/netfilter.c]的 `nf_register_sockopt()` 函数中有这么一段话：

```
.....  
        struct list_head *i;  
        .....  
        list_for_each(i, &nf_sockopts) {  
            struct nf_sockopt_ops *ops = (struct nf_sockopt_ops *)i;  
            .....  
        }  
        .....
```

函数首先定义一个 `(struct list_head *)` 指针变量 `i`，然后调用 `list_for_each(i, &nf_sockopts)` 进行遍历。在[include/linux/list.h]中，`list_for_each()` 宏是这么定义的：

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

它实际上是一个 `for` 循环，利用传入的 `pos` 作为循环变量，从表头 `head` 开始，逐项向后（`next` 方向）移动 `pos`，直至又回到 `head`（`prefetch()` 可以不考虑，用于预取以提高遍历速度）。

那么在 `nf_register_sockopt()` 中实际上就是遍历 `nf_sockopts` 链表。为什么能直接将获得的 `list_head` 成员变量地址当成 `struct nf_sockopt_ops` 数据项变量的地址呢？我们注意到在 `struct nf_sockopt_ops` 结构中，`list` 是其中的第一项成员，因此，它的地址也就是结构变量的地址。更规范的获得数据变量地址的用法应该是：

```
struct nf_sockopt_ops *ops = list_entry(i, struct nf_sockopt_ops, list);
```

大多数情况下，遍历链表的时候都需要获得链表节点数据项，也就是说 `list_for_each()` 和 `list_entry()` 总是同时使用。对此 Linux 给出了一个 `list_for_each_entry()` 宏：

```
#define list_for_each_entry(pos, head, member) .....
```

与 `list_for_each()` 不同，这里的 `pos` 是数据项结构指针类型，而不是 `(struct list_head *)`。
`nf_register_sockopt()` 函数可以利用这个宏而设计得更简单：

```
.....  
                                struct nf_sockopt_ops *ops;  
                                list_for_each_entry(ops,&nf_sockopts,list){  
                                .....  
                                }  
                                .....
```

某些应用需要反向遍历链表，Linux 提供了 `list_for_each_prev()` 和 `list_for_each_entry_reverse()` 来完成这一操作，使用方法和上面介绍的 `list_for_each()`、`list_for_each_entry()` 完全相同。

如果遍历不是从链表头开始，而是从已知的某个节点 `pos` 开始，则可以使用 `list_for_each_entry_continue(pos,head,member)`。有时还会出现这种需求，即经过一系列计算后，如果 `pos` 有值，则从 `pos` 开始遍历，如果没有，则从链表头开始，为此，Linux 专门提供了一个 `list_prepare_entry(pos,head,member)` 宏，将它的返回值作为 `list_for_each_entry_continue()` 的 `pos` 参数，就可以满足这一要求。

4. 安全性考虑

在并发执行的环境下，链表操作通常都应该考虑同步安全性问题，为了方便，Linux 将这一操作留给应用自己处理。Linux 链表自己考虑的安全性主要有两个方面：

a) `list_empty()` 判断

基本的 `list_empty()` 仅以头指针的 `next` 是否指向自己来判断链表是否为空，Linux 链表另行提供了一个 `list_empty_careful()` 宏，它同时判断头指针的 `next` 和 `prev`，仅当两者都指向自己时才返回真。这主要是为了应付另一个 `cpu` 正在处理同一个链表而造成 `next`、`prev` 不一致的情况。但代码注释也承认，这一安全保障能力有限：除非其他 `cpu` 的链表操作只有 `list_del_init()`，否则仍然不能保证安全，也就是说，还是需要加锁保护。

b) 遍历时节点删除

前面介绍了用于链表遍历的几个宏，它们都是通过移动 `pos` 指针来达到遍历的目的。但如果遍历的操作中包含删除 `pos` 指针所指向的节点，`pos` 指针的移动就会被中断，因为 `list_del(pos)`

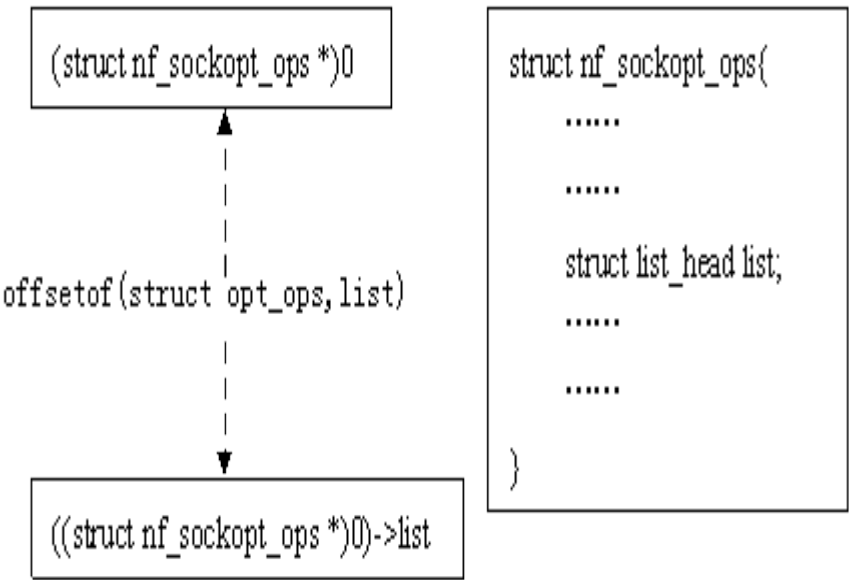
将把 pos 的 next、prev 置成 LIST_POSITION2和 LIST_POSITION1的特殊值。

当然，调用者完全可以自己缓存 next 指针使遍历操作能够连贯起来，但为了编程的一致性，Linux 链表仍然提供了两个对应于基本遍历操作的"_safe"接口：list_for_each_safe(pos, n, head)、list_for_each_entry_safe(pos, n, head, member)，它们要求调用者另外提供一个与 pos 同类型的指针 n，在 for 循环中暂存 pos 下一个节点的地址，避免因 pos 节点被释放而造成的断链。

四、扩展

1. hlist

图6 list 和 hlist



精益求精的 Linux 链表设计者（因为 list.h 没有署名，所以很可能就是 Linus Torvalds）认为双头（next、prev）的双链表对于 HASH 表来说"过于浪费"，因而另行设计了一套用于 HASH 表应用的 hlist 数据结构--单指针表头双循环链表，从上图可以看出，hlist 的表头仅有一个指向首节点的指针，而没有指向尾节点的指针，这样在可能是海量的 HASH 表中存储的表头就能减少一半的空间消耗。

因为表头和节点的数据结构不同，插入操作如果发生在表头和首节点之间，以往的方法就行不通了：表头的 first 指针必须修改指向新插入的节点，却不能使用类似 list_add()这样统一的描述。为此，hlist 节点的 prev 不再是指向前一个节点的指针，而是指向前一个节点（可能是表头）中的 next（对于表头则是 first）指针（struct list_head **pprev），从而在表头插入的操作可以通过一致的"*(node->pprev)"访问和修改前驱节点的 next（或 first）指针。

2. read-copy update

在 Linux 链表功能接口中还有一系列以 "_rcu" 结尾的宏，与以上介绍的很多函数一一对应。RCU (Read-Copy Update) 是 2.5/2.6 内核中引入的新技术，它通过延迟写操作来提高同步性能。

我们知道，系统中数据读取操作远多于写操作，而 rwlock 机制在 smp 环境下随着处理机增多性能会迅速下降（见参考资料 4）。针对这一应用背景，IBM Linux 技术中心的 Paul E. McKenney 提出了“读拷贝更新”的技术，并将其应用于 Linux 内核中。RCU 技术的核心是写操作分为写-更新两步，允许读操作在任何时候无阻访问，当系统有写操作时，更新动作一直延迟到对该数据的所有读操作完成为止。Linux 链表中的 RCU 功能只是 Linux RCU 的很小一部分，对于 RCU 的实现分析已超出了本文所及，有兴趣的读者可以自行参阅本文的参考资料；而对 RCU 链表的使用和基本链表的使用方法基本相同。

五、 示例

附件中的程序除了能正向、反向输出文件以外，并无实际作用，仅用于演示 Linux 链表的使用。

为了简便，例子采用的是用户态程序模板，如果需要运行，可采用如下命令编译：

```
gcc -D__KERNEL__ -I/usr/src/linux-2.6.7/include pfile.c -o pfile
```

因为内核链表限制在内核态使用，但实际上对于数据结构本身而言并非只能在核态运行，因此，在笔者的编译中使用 "-D__KERNEL__" 开关“欺骗”编译器。

参考资料

- 1 维基百科 <http://zh.wikipedia.org>，一个在 GNU Documentation License 下发布的网络辞典，自由软件理念的延伸，本文的“链表”概念即使用它的版本。
- 2 《Linux 内核情景分析》，毛德操先生的这本关于 Linux 内核的巨著几乎可以回答绝大部分关于内核的问题，其中也包括内核链表的几个关键数据结构。
- 3 Linux 内核 2.6.7 源代码，所有不明白的问题，只要潜心看代码，总能清楚。

Kernel Korner: Using RCU in the Linux 2.5 Kernel, RCU 主要开发者 Paul McKenney 2003 年 10 月发表于 Linux Journal 上的一篇介绍 RCU 的文章。在 <http://www.rdrop.com/users/paulmck/rclock/> 上可以获得更多关于 RCU 的帮助

list_head 结构的介绍

<http://www.cnblogs.com/riky/archive/2006/12/28/606573.html>

list_head 结构定义在 里，它是一个 double linked list 的结构。 底下是它的结构宣告：

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

有的人可能看到这样的结构会觉得很奇怪这样的结构可以存放资料吗？当然是不行的，因为这个结构根本是拿来让人当资料存的。首先，我们先来看看两个 macro，

```
#define LIST_HEAD(name) \
    struct list_head name = { &name, &name }
#define INIT_LIST_HEAD(ptr) do { \
    (ptr)->next = (ptr); (ptr)->prev = (ptr); \
} while (0)
```

这两个 macro 在 Kernel 里也算蛮常出现的，是用来将 list_head 做初始化的，它的初始化就是将 next 和 prev 这两个栏位设为跟结构的地址相同。所以，如果我们在程序里看到这样的程序，它的意思就是宣告一个 list_head 结构的变数 hello，并将 prev 和 next 都设成 hello 的地址。

```
LIST_HEAD(hello)
```

因此，如果要检查这个 list 是否是空的，只要检查 hello.next 是否等于 &hello 就可以了。事实上，Linux 也提供了一个叫 list_empty() 的函式来检查 list 是否为空的。

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

现在我们来介绍如何加入或删除 `list_head` 到上面的 `hello` 串行里。Linux 提供二个函式来做这些事，分别是 `list_add()`和 `lis_del()`。这两个函式的定义都放在 里，而且其程序码也都很简单，只是单纯 `double linked list` 的串接和删除而已，因此我们不对它们做介绍。有关于这个结构，其实最重要的应该是它提供的这个 `macro`。

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



```
500){this.resized=true;this.style.width=500;}">
```

我们现在来做实验，相信各位会更容易了解这个 `macro` 的。请看一下下面这段程序码。

```
struct HelloWorld {
    int x, y;
    struct list_head list;
} hello;
```

假设 `int` 是4个 `byte`。那么以下这一行会得到8，如图5所示

```
(unsigned long) (&((struct HelloWorld *)0)->list)
```

有的人会对这一行程序感到奇怪，`(struct HelloWorld*)0`不就是一个 NULL 的指标吗？怎么可以用`0->list`去参考`list`这个栏位呢？难道不怕造成 segmentation fault 吗？请注意一下，我们在`0->list`的前面还加上了一个`&`。如果没有`&`，那上面这一行就会 segmentation fault 了。如果你加上了`&`，那就没问题了。Segmentation fault 通常是去参考到不合法的記憶體地址内容所造成的，如果我们加上了`&`就表示我们没有要去参考这个不合法地址的内容，我们只是要那个栏位的地址而已，因此，不会造成 segmentation fault。其实，结构的配置在記憶體里是连续的。所以，如果我们要去读取某个栏位时，像`&hello->list`。会先取得`hello`变数的地址，再然后再计算 HelloWorld 结构里`list`栏位所在的 offset，再将`hello`的地址加上`list`栏位的 offset，求得`list`栏位真正的地址。然后再去读`list`栏位的内容。这是 compiler 帮我们做的。那我们现在就来看看上面那一行究竟是什么意思。首先，我们先把上面那一行想象成下面这个样子。

```
ptr = 0;  
(unsigned long) (&((struct HelloWorld *)ptr)->list)
```

这样是不是容易懂了吗，就是要取得`&ptr->list`的地址而已。所以，如果`ptr`是100的话，那会得到`100+8=108`。因为前面有二个 int，每一个 int 是4个 byte。经过转型，就得到了(unsigned long)型态的108。如果`ptr`是0的话，那同理，我们会得到`0+8=8`。也就是这个栏位在 HelloWorld 结构里的 offset。

现在，如果我们已经知道了`list`在 HelloWorld 结构中的 offset，而且我们现在也知道`hello`这个变数里`list`的地址的话，那有没有办法得到`hello`本身的地址呢？可以的，就像图6一样，如果我们知道`list`的地址，只要将`list`的地址减8就可以知道了`hello`的地址了嘛。

```
struct list_head *plist = &hello.list;  
printf( "&hello = %x\n", (char*)plist - (unsigned long) 8 );
```

而这种方式就是 `list_head` 的用法，它是专门用来当作别的结构的栏位，只要我们得到这个栏位的位置和包含这个栏位的结构是那一种，我们可以很轻易的算出包含此栏位的结构地址，图6就是 `super_block` 在使用 `list_head` 所得到的结果。只要我们知道 `s_list` 的地址，只要呼叫

```
list_entry( &sb1.s_list, struct super_block, s_list)
```



就可以得到其 `sb1` 这个 `super_block` 结构的地址。

list_head 实践

```

      ~~~~
      ( o o )

+------.oooO--(_)--Oooo.-----+
| Rick Wang                                     |
|
|                               E-mail: rikyok@gmail.com |
|
| XIDIAN University    http://www.xdwy.com.cn      |
| Xi'an, China        ( )                          |
+------\ (---( )-----+
          \_)    ) /
          (_/
```

```
1
2 #include <stdio.h>
3 #include "list.h"
```



```
4

5 struct test{
6 | int a;
7 | char b;
8 | };

9 struct ts_hlist{
10 | struct list_head member1;
11 | int member2;
12 | char member3;
13 | double member4;
14 | };

15

16 LIST_HEAD(hellolist);

17 struct ts_hlist hellots;

18 struct ts_hlist * rs;

19 int main(void){
20 |
21 | struct test t1;
22 | t1.a=8;
23 | t1.b='z';
24 | char *pchar="testok";
25 | int i=0;
26 | printf("length of int:%d char:%d double:%d long:%d\n",sizeof(int),sizeof(char),
sizeof(double),sizeof(long));
27 | printf("Address of t1 is:%p\n member of a is:%d\n member of b is:%c\n",&t
```

```

1,t1.a,t1.b);

28 | printf("Address of pchar is:%p\nvalue of pchar is:%s\n",pchar,pchar);
29 | for(;i<strlen(pchar);i++)
30 | {
31 |     printf("Address of member of pchar in pos %d is %p ,value of pchar in pos%
d is:%c\n",i,pchar+i,i,pchar[i]);
32 | }
33 | printf("address base=0\n,than the address of a:%d\naddress of b:%d\n", &((str
uct test *)0)->a,&((struct test *)0)->b) ;
34 |
35 |
36 | printf("If the NULL struct as 0 of ts_hlist is given,then the size of 0based willbe:li
ke this:\n\n\n\n\n");
37 | printf("    struct ts_hlist as NULL \n");
38 | printf("%u --->|_____|\\n",& ((struct ts_hlist *)0)->member1) );
39 | printf("    |_____|\\n");
40 | printf("    |_____|\\n");
41 | printf("    |_____|\\n");
42 | printf("    |_____|\\n");
43 | printf("    |_____|\\n");
44 | printf("    |_____|\\n");
45 | printf("    |_____|\\n");
46 | printf("%u --->|_____|\\n",& ((struct ts_hlist *)0)->member2) );
47 | printf("    |_____|\\n");
48 | printf("    |_____|\\n");

```

```

49 | printf("      |_____|\\n");
50 | printf("%u--->|_____|\\n",&((struct ts_hlist *)0)->member3) );
51 | printf("      |_____|\\n");
52 | printf("      |_____|\\n");
53 | printf("      |_____|\\n");
54 | printf("%u--->|_____|\\n",&((struct ts_hlist *)0)->member4) );
55 | printf("      |_____|\\n");
56 | printf("      |_____|\\n");
57 | printf("      |_____|\\n");
58 | printf("      |_____|\\n");
59 | printf("      |_____|\\n");
60 | printf("      |_____|\\n");
61 | printf("      |_____|\\n");
62 |
63 | printf("                \\n\\n");
64 | printf(" struct ts_hlist as allocate space\\n");
65 | int j=0;
66 |
67 | printf(" size of  ts_hlist struct is %d\\n",sizeof(struct ts_hlist));
68 | for(;j<sizeof(struct ts_hlist);j++)
69 | {
70 |     printf("      |_____|<--%p\\n",&hellots+(unsigned long)j);
71 | }
72 | printf(" the address of head(type of head_list) is:%p\\n",hellolist);
73 |

```

```

74 | hellots.member2=3;

75 | hellots.member3='A';

76 | hellots.member4=44.33;

77 | list_add_tail(&hellots.member1,&hellolist);

78 | rs=list_entry(&hellots.member1,struct ts_hlist,member1);

79 | printf(" the address of member1 is: %p\n",&hellots+(unsigned long)& ((struct
ts_hlist *)0)->member1) );

80 | printf(" the address of member2 is: %p\n",&hellots+(unsigned long)& ((struct
ts_hlist *)0)->member2) );

81 | printf(" the address of member3 is: %p\n",&hellots+(unsigned long)& ((struct
ts_hlist *)0)->member3) );

82 | printf(" the address of member4 is: %p\n",&hellots+(unsigned long)& ((struct
ts_hlist *)0)->member4) );

83 | printf(" Now we'll test the value area of ts_hlist>>>>\n");

84 | printf(" member2 of rs is:%d\n", rs->member2);

85 | printf(" member3 of rs is:%c\n", rs->member3);

86 | printf(" member4 of rs is:%g\n", rs->member4);

87 | }

88

89

90 Result:

91

92

93 If the NULL struct as 0 of ts_hlist is given,then the size of 0based willbe:like this:

94

```

95

96 **struct** ts_hlist **as** NULL

97 0 --->|_____|

98 |_____|

99 |_____|

100 |_____|

101 |_____|

102 |_____|

103 |_____|

104 |_____|

105 8 --->|_____|

106 |_____|

107 |_____|

108 |_____|

109 12--->|_____|

110 |_____|

111 |_____|

112 |_____|

113 16--->|_____|

114 |_____|

115 |_____|

116 |_____|

117 |_____|

118 |_____|

119 |_____|

```
120      |_____|
121
122
123  struct ts_hlist as allocate space
124  size of ts_hlist struct is 24
125      |_____|<--0x8049d7c
126      |_____|<--0x8049d94
127      |_____|<--0x8049dac
128      |_____|<--0x8049dc4
129      |_____|<--0x8049ddc
130      |_____|<--0x8049df4
131      |_____|<--0x8049e0c
132      |_____|<--0x8049e24
133      |_____|<--0x8049e3c
134      |_____|<--0x8049e54
135      |_____|<--0x8049e6c
136      |_____|<--0x8049e84
137      |_____|<--0x8049e9c
138      |_____|<--0x8049eb4
139      |_____|<--0x8049ecc
140      |_____|<--0x8049ee4
141      |_____|<--0x8049efc
142      |_____|<--0x8049f14
143      |_____|<--0x8049f2c
144      |_____|<--0x8049f44
```

```
145      |_____|<--0x8049f5c
146      |_____|<--0x8049f74
147      |_____|<--0x8049f8c
148      |_____|<--0x8049fa4

149  the address of head(type of head_list) is:0x8049c74
150  the address of member1 is: 0x8049d7c
151  the address of member2 is: 0x8049e3c
152  the address of member3 is: 0x8049e9c
153  the address of member4 is: 0x8049efc

154  Now we'll test the value aear of ts_hlist>>>>
155  member2 of rs is:3
156  member3 of rs is:A
157  member4 of rs is:44.33
```