Лекция 3.1 Операции ввода-вывода

Разработали: Максимов А.Н., Крапивный А.В.

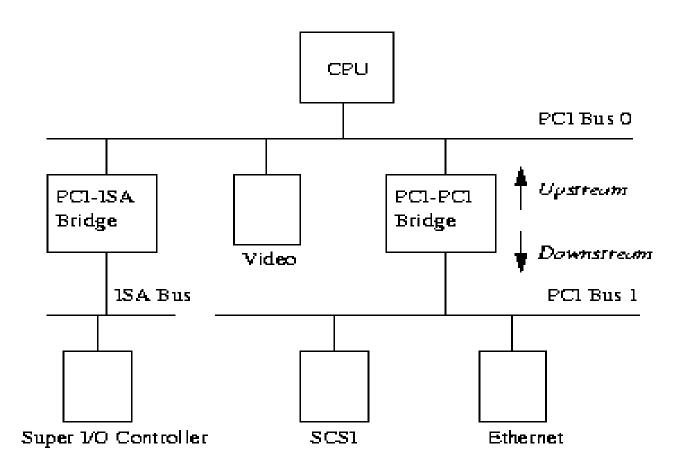


Содержание

- Работа с вводом выводом
- Обзор
- Получение доступа к портам ввода-вывода
- Использование памяти ввода-вывода
- Барьеры.
- Шина РСІ



Пример архитектуры системы





Взаимодействие с устройством

Устройства взаимодействуют в CPU через специальные регистры:

- управляющий регистр;
- регистр состояния;
- входной регистр;
- выходной регистр.

Регистры могут:

- расположены в специальном адресном пространстве (в пространстве портов ввода/вывода);
- отображаться в память.

Операции чтения обмена с устройствами могут дать неожиданный результат

```
Получение доступа к портам ввода-вывода
#include <linux/ioport.h>
struct resource *request region(unsigned long first, unsigned
   long n,
const char *name);
void release region(unsigned long start, unsigned long n);
int check region(unsigned long first, unsigned long n);
   /*Устарела с версии 2.4.xx*/
Посмотреть распределение портов можно:
/proc/ioports
```



Команды для работы взаимодействия через порты в.в.

Bytes unsigned inb(unsigned port); void outb(unsigned char byte, unsigned port); Words unsigned inw(unsigned port); void outw(unsigned char byte, unsigned port); "Long" integers unsigned inl(unsigned port); void outl(unsigned char byte, unsigned port); Реализация функций может отличаться на разных платформах.



Команды для работы взаимодействия через порты в.в.

- byte strings
 void insb(unsigned port, void *addr, unsigned long count);
 void outsb(unsigned port, void *addr, unsigned long count);
- word strings
 void insw(unsigned port, void *addr, unsigned long count);
 void outsw(unsigned port, void *addr, unsigned long count);
- long strings
 void insl(unsigned port, void *addr, unsigned long count);
 void outsl(unsigned port, void *addr, unsigned long count);
- Передача нескольких значений. Может быть более эффективно, чем соответствующий цикл на С, если у процессора есть специальные команды



Получение адреса области портов вводавывода.

Адрес области портов ввода вывода может быть получен:

- Через параметры модуля;
- Известен заранее и закодирован в драйвере
- Запрошен у платформы
- Прочитан из области конфигурирования шины РСІ



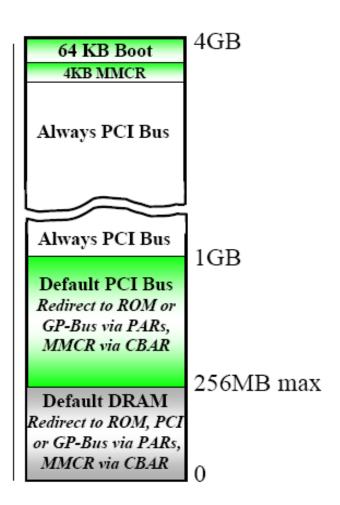
Практический пример.

Чтение портов ввода-вывода. Реализовать макросы изменения, установки и очистки бит в регистрах.



Обмен через память

- Обмен через область разделяемой памяти наиболее распространенный способ взаимодействия.
- При взаимодействии важен порядок операций.
- Иногда возникает неожиданный результат





Резервирование области памяти

- Область память должна быть выделена до использования. Функции определены в linux/ioports.h>
- struct resource * request_mem_region(unsigned long start,unsigned long len, char *name);
- возвращает NULL, если ошибка
- void release_mem_region(unsigned long start,unsigned long
 len);

Уточнить назначение регионов памяти можно в /proc/iomem



Отображение памяти ввода-вывода в виртуальную память ядра

Для обращения к разделяемой памяти драйверу необходим виртуальный адрес области памяти.

```
Для реализации этой задачи используется функция ioremap:
#include <asm/io.h>;
void *ioremap(unsigned long phys_addr,unsigned long size);
(реализация ioremap_nocash аналогична ioremap на большинстве платформ)
Функция возвращает виртуальный адрес, соответствующий заданному физическому или NULL в случае неудачи.
```

void iounmap(void *address);



Отличие от обычной памяти

- Запросы чтения и записи могут быть кэшированы
- Компилятор может произвести оптимизацию и использовать регистры вместо памяти
- Компилятор может произвести изменение порядка команд
- СРИ может переупорядочить команды



Решение проблем с памятью

- Кэширование I/O портов и памяти в.в. запрещается аппаратно или ядром Linux
- Можно использовать квалификатор volatile
- Для указания компилятору того, что нельзя использовать регистры вместо записи в память.
- Для предотвращения изменения порядка можно использовать барьеры памяти (Memory barriers).



Memory barriers. Логика работы

Барьер вставляется между операциями, которые должны быть видны аппаратуре в определенном порядке.

```
Пример:
```

```
writel(dev->registers.addr, io_destination_address); // Подготовка данных
writel(dev->registers.size, io_size); // Подготовка данных
writel(dev->registers.operation, DEV_READ); // Подготовка данных
wmb(); // БАРЬЕР НА ЗАПИСЬ – гарантирует, что все команды записи, указанные до него выполнены
writel(dev->registers.control, DEV GO);
```



Memory barriers

Барьер вставляется между операциями, которые должны быть видны аппаратуре в определенном порядке.

```
Аппаратно независимые. Влияют только на поведение компилятора. Не влияют не переупорядочивание CPU #include <asm/kernel.h> void barrier(void);
Аппаратно зависимые #include <asm/system.h> void rmb(void);
void wmb(void);
```

Безопасны на всех архитектурах.

void mb(void);



Еще один пример использования барьеров

```
while (count--) {outb(*(ptr++), port);wmb();}Запись необходимо произвести сейчас, без оптимизации.
```



Функции обмена через разделяемую память в.в.

Для обеспечения портабельности кода лучше использовать специальные функции:

```
unsigned int ioread8(void *addr);
unsigned int ioread16(void *addr);
unsigned int ioread32(void *addr);
void iowrite8(u8 value, void *addr);
void iowrite16(u16 value, void *addr);
void iowrite32(u32 value, void *addr);
Чтение или запись нескольких байт:
void ioread8 rep(void *addr, void *buf, unsigned long count);
void ioread16 rep(void *addr, void *buf, unsigned long count);
void ioread32 rep(void *addr, void *buf, unsigned long count);
void iowrite8 rep(void *addr, const void *buf, unsigned long count);
void iowrite16 rep(void *addr, const void *buf, unsigned long count);
void iowrite32 rep(void *addr, const void *buf, unsigned long count);
Дополнительные утилиты:
void memset io(void *addr, u8 value, unsigned int count);
void memcpy fromio(void *dest, void *source, unsigned int count);
void memcpy toio(void *dest, void *source, unsigned int count);
Непосредственное чтение или запись по адресу полученному от ioremap может не работать на
```

некоторых архитектурах.

₹RISoft

Как узнать параметры области память в.в

- Современные периферийные устройства для РС не используют фиксированных адресов памяти
- Устройство получает физический адрес неиспользованной области памяти CPU в процессе конфигурирования системы (обычно это обязанность BIOS)
- Расположение и размер области памяти запоминается в специальной non-volatile battery-powered RAM ('configuration memory')



Пример работы с памятью в.в

```
printk ("Get virtual BAR...\t\t");
 device->virtual=ioremap_nocache (device->real,device->size);
 if (device->virtual==0) {printk ("failed.\n"); return -1;} else printk
   (''\%u...OK.\n'',(uint32)device->virtual);
 printk ("Request region BAR...\t\t");
 if (request mem region (device->real,device->size,CAN527 NAME))
   printk ("\overline{O}K.\n"); else {printk ("failed.\n"); return -1;}
 printk ("Set IRQ...");
 status=request_irq(device->irq,device-
   >irq handler,SA SHIRQ,CAN527 NAME,device);
 if (status!=0) {printk ("failed.\n"); return -1;} else printk
    ("%i...OK.\n",device->irq);
```

