Sistemas Operacionais

Aula 13 – Gestão de Entrada/Saída – Software Prof. Igor da Penha Natal



Conteúdo

- 1 Software de Entrada/saída
- 2 Drivers
- 3 Estratégias de interação
 - Entrada/saída por programa
 - Entrada/saída por eventos
 - Entrada/saída por DMA
- 4 Tratamento de interrupções



Software de entrada/saída

Software que interage com os dispositivos:

- Drivers (ou pilotos)
- Abstrações de baixo nível (sockets, blocos, etc)

Grande diversidade de dispositivos:

- Muitos dispositivos distintos = muitos drivers
- 60% do código-fonte do núcleo Linux são drivers



Estrutura geral do núcleo

Drivers:

- Interagem com os dispositivos
- Acessam portas de E/S e tratam interrupções

Dispositivos genéricos:

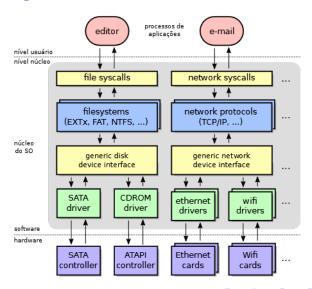
- Visão genérica de dispositivos similares (discos)
 - Discos: vetores de blocos de dados
 - Interfaces de rede (especificação NDIS)

Abstrações: Sistemas de arquivos, protocolos de rede

Chamadas de sistema: interface oferecida aos processos



Estrutura geral





Classes de dispositivos genéricos

Dispositivos orientados a caracteres

- Transferências de dados byte a byte, sequencial
- Ex.: dispositivos USB, mouse, teclado, modems

Dispositivos orientados a blocos

- Transferências feitas em blocos de bytes
- Blocos possuem endereços definidos
- Ex.: discos, fitas e dispositivos de armazenamento



Classes de dispositivos genéricos

Dispositivos de rede

- Blocos de dados de tamanho variável (mensagens)
- Envios de blocos de forma sequencial
- NDIS *Network Device Interface Specification*
- Ex.: Interfaces *Ethernet*, *Bluetooth*

Dispositivos gráficos

- Renderização de texto e gráficos em uma tela
- Usam uma área de RAM compartilhada (framebuffer)
- Acesso por bibliotecas específicas (*DirectX*, DRI)



Driver

Componente de baixo nível do SO:

- Executa geralmente em modo núcleo
- Interage com o hardware do dispositivo
- Um driver para cada tipo de dispositivo

Funcionalidades:

- Funções de entrada/saída
- Funções de gerência
- Funções de tratamento de eventos



Estrutura de um driver

Funções de entrada/saída:

- Transferência de dados dispositivo ⇒ núcleo
- Caracteres, blocos, mensagens

Funções de **gerência**:

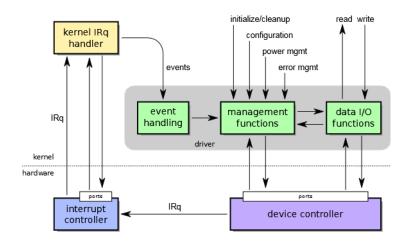
- Inicialização e configuração do dispositivo
- Inicialização e configuração do driver
 - Syscalls: ioctl(), DeviceIoControl()

Funções de tratamento de eventos:

Interrupções geradas pelo dispositivo



Estrutura de um driver





Estratégias de interação

Como o núcleo interage com os dispositivos?

Através dos drivers!

Os drivers implementam estratégias de interação:

- Por programa (ou por polling)
- Por eventos (ou por interrupções)
- Por acesso direto à memória (DMA)



Estratégia de entrada/saída mais simples.

■ Também chamada varredura ou polling.

O driver pede a operação e aguarda sua conclusão:

- **I** Espera o dispositivo estar pronto (*status*)
- Escreve dado na porta de saída (data out)
- **3** Escreve comando (*control*)
- 4 Espera dispositivo concluir a operação (status)



Exemplo: interface paralela simples

I/O port $378_H: P_0$ (data port)

8 bits de dados

I/O port $379_H: P_1$ (status port)

- **6** ack: o dado em P_0 foi recebido (*acknowledge*)
- **busy**: o controlador está ocupado

I/O port $37A_H: P_2$ (control port)

o strobe: o *driver* diz que há um dado em P_0

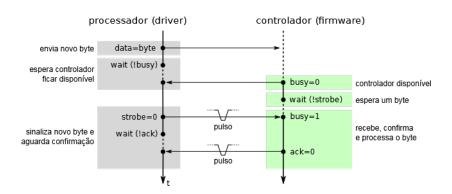


```
// interface paralela LPT1
   #define LPT1 0x0378
                              // endereço da interface paralela LPT1
   #define DATA (LPT1 + 0)
                              // porta de dados
   #define STAT (LPT1 + 1) // porta de status
   #define CTRL (LPT1 + 2) // porta de controle
6
   // bits de controle e status
   #define ACK 6
                         // bit 6 (porta de status)
   #define BUSY 7
                           // bit 7 (porta de status)
   #define STROBE 0
                              // bit 0 (porta de controle)
10
11
   // operações em bits: seta/limpa/testa o N-ésimo bit de A
12
   #define BIT_SET(A,N) (A | (1 << N)) // seta (= 1)
13
   #define BIT_CLEAR(A,N) (A & \sim(1 << N)) // limpa (= 0)
14
   #define BIT TEST(A.N) (A & (1 << N)) // testa
15
16
   // acesso à s portas de E/S (instruções IN e OUT)
17
   unsigned char inb (unsigned short int port) :
18
   void outb (unsigned char value, unsigned short int port);
19
```



```
void send char polling (unsigned char c)
     // escreve o byte "c" a enviar na porta de dados
3
     outb (c. DATA) :
     // espera a interface ficar livre (bit BUSY = 1)
     while (! BIT TEST (inb (STAT), BUSY)) :
     // gera um pulso 0 no bit STROBE (bit STROBE = 0) durante 1 us,
     // para indicar à interface que há um novo dado em DATA
10
     aux = inb (CTRL);
11
     outb (BIT_CLEAR (aux, STROBE), CTRL) ; // bit STROBE = 0
12
     usleep (1);
                                           // aguarda 1 us
13
     outb (BIT_SET (aux, STROBE), CTRL); // bit STROBE = 1
14
15
     // espera a interface receber o dado (pulso em 0 no bit ACK)
16
     while (BIT_TEST (inb (STAT), ACK));
17
18
```







Estratégia básica:

- 💶 Requisitar a operação desejada
- Suspender o fluxo de execução (tarefa atual)
- 3 O dispositivo gera uma IRq ao concluir
- 4 O *driver* retoma a operação de E/S

A operação de E/S pelo driver é dividida em duas etapas:

- Uma função de E/S inicia a operação
- Uma função de tratamento de evento a continua



Parte 1: inicia a transferência de dados

```
// saída de dados por eventos (simplificado, sem controle de erros)
   void send_char_irg (unsigned char c)
2
     // escreve o byte "c" a enviar na porta de dados
     outb (c. DATA) :
     // espera a interface ficar livre (bit BUSY = 1)
7
     while (! BIT_TEST (inb (STAT), BUSY));
     // gera um pulso 0 no bit STROBE (bit STROBE = 0) durante 1 us.
10
     // para indicar à interface que há um novo dado em DATA
11
     aux = inb (CTRL);
12
     outb (BIT CLEAR (aux. STROBE). CTRL) : // bit STROBE = 0
13
     usleep (1):
                                            // aguarda 1 us
14
     outb (BIT_SET (aux, STROBE), CTRL) ; // bit STROBE = 1
15
16
     // continua ...
17
```



```
// não espera o ACK da interface

// suspende a execução da tarefa atual e libera a CPU

// para outras tarefas enquanto a interface está ocupada

// processando o último dado recebido.

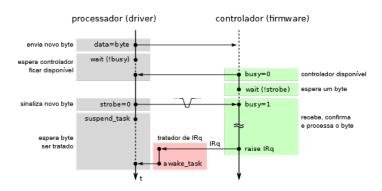
task_suspend (...);

}
```

Parte 2: trata as interrupções

```
// tratamento da interrupção gerada pela interface paralela
void irq_handle ()
{
    // a interface concluiu a operação e sinalizou com uma interrupção;
    // acordar a tarefa que solicitou a última operação
    task_awake (...);
}
```







Envio de buffer de dados por eventos

```
// buffer de bytes a enviar
   char *buffer :
   int buff size. pos :
   // envia um buffer de dados de tamanho buff_size (simplificado)
   void send buffer (char *buffer)
     // envia o primeiro byte do buffer
     pos = 0:
     send_char_irq (buffer[pos]) ;
10
12
   // tratamento da interrupção gerada pela interface paralela
13
   void irg handle ()
14
15
                                      // avança posição no buffer
     pos++ :
16
     if (pos >= buff size)
                                      // o buffer terminou?
17
       task awake (...):
                                      // sim, acorda a tarefa
18
     else
19
       send_char_irq (buffer[pos]); // não, envia o próximo byte
20
21
```



Acesso direto à memória

Transferência direta entre dispositivo e RAM

Os dados não precisam passar pela CPU (desempenho)

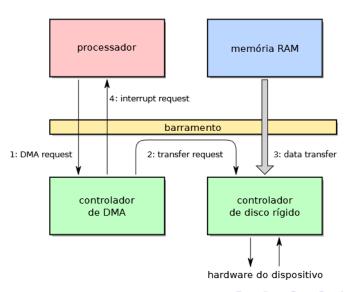
Muito usado para transferir grandes volumes de dados

Passos:

- A CPU programa o controlador DMA com os parâmetros (endereços e tamanho da transferência)
- O controlador de DMA interage com o controlador do disco para transferir os dados da RAM
- 3 O controlador do disco recebe os dados da RAM
- 4 No final, o controlador de DMA interrompe a CPU



Acesso direto à memória





Acesso direto à memória

```
// requisição da operação de saída através de DMA (simplificado)
   void dma_output (...)
3
     // solicita uma operação DMA, informando os dados da transferência
     // através da estrutura "dma_data"
     dma_request (dma_data) ;
     // suspende a tarefa solicitante, liberando o processador
     task_suspend (...);
10
11
   // tratamento da interrupção gerada controlador de DMA
12
   void irg_handle ()
13
14
     // informa o controlador de interrupções que a IRq foi tratada
15
     irq_acknowledge () ;
16
17
     // saída terminou, acordar a tarefa solicitante
18
     task_awake (...) ;
19
20
```



Tratamento de interrupções

Interrupções são tratadas por *handlers* (tratadores):

- Compõem a estrutura dos drivers
- Operam usualmente com interrupções inibidas
- Devem ser muito rápidos, portanto simples

A maioria dos SOs trata interrupções em dois níveis:

- FLIH First-Level Interrupt Handler
- SLIH Second-Level Interrupt Handler



Tratamento de interrupções

- FLIH First-Level Interrupt Handler
 - Tratador primário (rápido)
 - Recebe a IRq e a reconhece junto ao PIC
 - Registra dados da IRq em uma fila de eventos
 - Outros nomes: Hard, fast, top-half IH
- SLIH Second-Level Interrupt Handler
 - Tratador secundário (lento)
 - Trata os eventos da fila de eventos
 - Pool de threads de núcleo escalonadas
 - Outros nomes: Soft, slow, bottom-half IH



Tratadores de interrupções FLIH e SLIH

