Aula 19

- Device drivers
- Princípios gerais
- Caso de estudo: device driver para uma UART
- Princípio de operação e estruturas de dados
- Funções de interface com a aplicação
- Funções de serviço de interrupções e interface com o hardware

José Luís Azevedo, Arnaldo Oliveira, Tomás Oliveira e Silva, Nuno Lau

Introdução

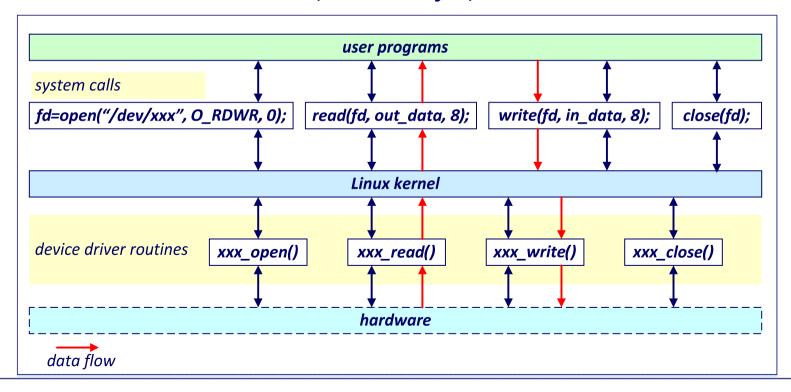
- O número de periféricos existentes é muito vasto:
 - Teclado, rato, placas (gráfica, rede, som, etc.), disco duro, *pen drive*, scanner, câmara de vídeo, etc.
- Estes periféricos apresentam características distintas:
 - Operações suportadas: leitura, escrita, leitura e escrita
 - Modo de acesso: carater, bloco, etc.
 - Representação da informação: ASCII, UNICODE, Little/Big Endian, etc.
 - Largura de banda: alguns bytes/s a MB/s
 - **Recursos utilizados**: portos (I/O, memory mapped), interrupções, DMA, etc.
 - Implementação: diferentes dispositivos de uma dada classe podem ser baseados em implementações distintas (e.g. diferentes fabricantes, diferentes modelos) com reflexos profundos na sua operação interna

Introdução

- As aplicações/Sistemas Operativos (SO) não podem conhecer todos os tipos de dispositivos passados, atuais e futuros com um nível de detalhe suficiente para realizar o seu controlo a baixo nível!
- **Solução**: Criar uma camada de abstração que permita o acesso ao dispositivo de forma independente da sua implementação
- Device driver
 - Um programa que permite a outro programa (aplicação, SO) interagir com um dado dispositivo de hardware
 - Implementa a camada de abstração e lida com as particularidades do dispositivo controlado
- Aspetos-chave:
 - Abstração, uniformização de acesso, independência entre aplicações/SO e o hardware

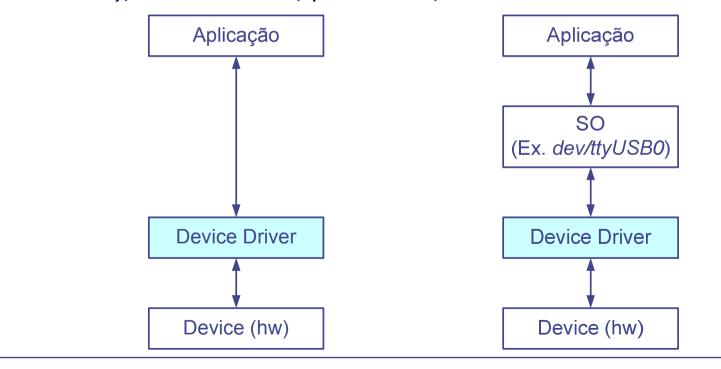
Princípios gerais

- O Sistema Operativo especifica classes de dispositivos e, para cada classe, uma interface que estabelece como é realizado o acesso a esses dispositivos
 - A função do device driver é traduzir as chamadas realizadas pela aplicação/SO em ações específicas do dispositivo
 - Exemplos de classes de dispositivos: interface com o utilizador, armazenamento de massa, comunicação, ...



Princípios gerais

- O acesso, por parte das aplicações, a um *device driver* é diferente num sistema embutido e num sistema computacional de uso geral (com um Sistema Operativo típico, e.g. Linux, Windows, Mac OS):
 - Aplicações em sistemas embutidos acedem, tipicamente, de forma direta aos device drivers
 - Aplicações que correm sobre SO acedem a funções do SO (system calls); o kernel do SO, por sua vez, acede aos device drivers



Exemplo de um device driver: comunicação série

- Admitindo que é fornecida uma biblioteca que apresenta a seguinte interface:

 - void comDrv_putc(char ch); // write a character
 - void comDrv_close(void);

Do ponto de vista da aplicação:

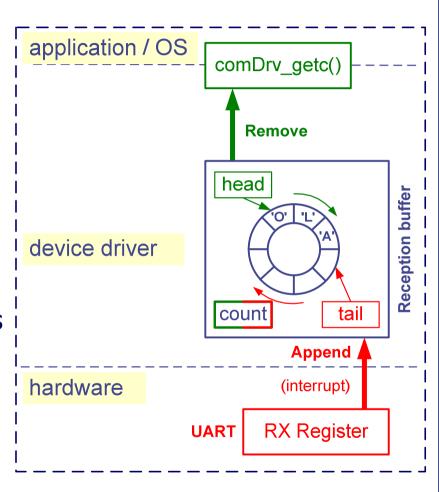
- Do ponto de vista funcional é relevante qual o modelo/fabricante do dispositivo de comunicação série?
- Se o dispositivo de comunicação for substituído por outro com arquitetura interna distinta, sendo fornecida uma biblioteca com interface compatível, é necessário alterar a aplicação?

Caso de estudo

- Realização de um *device driver* para uma UART RS232 (*Universal Assynchronous Receiver Transmitter*) para executar num sistema com microcontrolador (i.e., sem sistema operativo)
- Princípio de operação
 - Desacoplamento da transferência de dados entre a UART e a aplicação realizada por meio de FIFOs (um FIFO de transmissão e um de receção). Do ponto de vista da aplicação:
 - A transmissão consiste em copiar os dados a enviar para o FIFO de transmissão do device driver
 - A **receção** consiste em ler os dados recebidos que residem no FIFO de receção do *device driver*
 - A transferência de dados entre os FIFOS e a UART é realizada por interrupção, i.e., sem intervenção explícita da aplicação
 - Um FIFO pode ser implementado através de um *buffer* circular

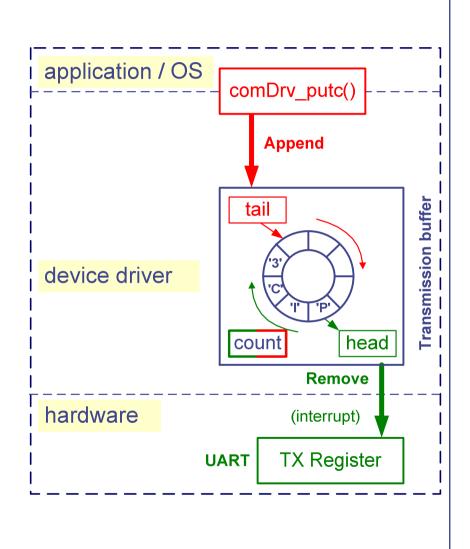
Princípio de operação – receção

- "tail" posição do buffer circular onde a rotina de serviço à interrupção escreve o próximo caracter lido da UART
- "head" posição do buffer circular de onde a função comDrv_getc() lê o próximo caracter
- "count" número de caracteres residentes no buffer circular (ainda não lidos pela aplicação)
- A variável "count" é um "recurso partilhado". Porquê?



Princípio de operação – transmissão

- "tail" posição do buffer circular onde a função comDrv_putc() escreve o próximo caracter
- "head" posição do buffer circular de onde a rotina de serviço à interrupção lê o próximo caracter a enviar para a UART
- "count" número de caracteres residentes no buffer circular (ainda não enviados para a UART)
- A variável "count" é um "recurso partilhado". Porquê?



Implementação - FIFO

• FIFO - Buffer circular implementado através de um array linear:

```
#define BUF_SIZE 32

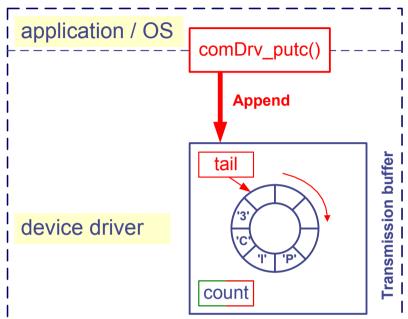
typedef struct
{
   unsigned char data[BUF_SIZE];
   unsigned int head;
   unsigned int tail;
   unsigned int count;
} circularBuffer;

circularBuffer txb; // Transmission buffer
circularBuffer rxb; // Reception buffer
```

- A constante "BUF_SIZE" deve ser definida em função das necessidades previsíveis de pico de tráfego.
- Se "BUF_SIZE" for uma potência de 2 simplifica a atualização dos índices do buffer circular (podem ser encarados como contadores módulo 2^N e podem ser geridos com uma simples máscara)

Implementação – Função de transmissão

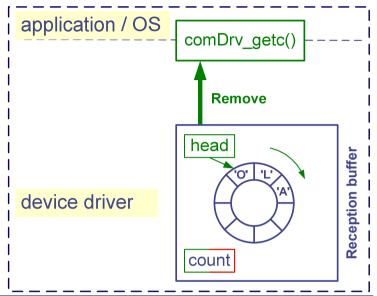
A função de transmissão, evocada pela aplicação, copia o caracter para o buffer de transmissão (posição "tail"), incrementa o índice "tail" e o contador



```
void comDrv_putc(char ch)
{
   Wait while buffer is full (txb.count==BUF_SIZE)
   Copy "ch" to the buffer ("tail" position)
   Increment "tail" index (mod BUF_SIZE)
   Increment "count" variable
}
```

Implementação – Função de receção

 A função de receção, evocada pela aplicação, verifica se há caracteres no buffer de receção para serem lidos e, caso haja, retorna o caracter presente na posição "head", incrementa o índice
 "head" e decrementa o contador



```
int comDrv_getc(char *pchar)
{
   If "count" variable is 0 then return FALSE
   Copy character at position "head" to *pchar
   Increment "head" index (mod BUF_SIZE)
   Decrement "count" variable
   return true;
}
```

Implementação – RSI de receção

- A rotina de serviço à interrupção da receção é executada sempre que a UART recebe um novo caracter
- O caracter recebido pela UART deve então ser copiado para o buffer de receção, na posição "tail"; a variável "count" deve ser incrementada e o índice "tail" deve ser igualmente incrementado

```
nardware
                                             RX Register
                                        UART
void interrupt isr_rx(void)
  Copy received character from UART to RX
     buffer ("tail" position)
  Increment "tail" index (mod BUF_SIZE)
  Increment "count" variable
```

device driver

count

O que acontece no caso em que o buffer circular está cheio e a UART

recebe um novo caracter? Como resolver esse problema?

Reception buffer

tail

Append

(interrupt)

Implementação – RSI de transmissão

- A UART gera, normalmente, uma interrupção de transmissão quando tiver disponibilidade para transmitir um novo caracter
- As tarefas a implementar na respetiva rotina de serviço à interrupção são:
 - Se o número de caracteres no buffer de transmissão for maior que 0 ("count" > 0), copiar o conteúdo do buffer na posição "head" para a UART
 - Decrementar a variável "count" e incrementar o índice "head"

```
Nare device driver count head

Remove (interrupt)

TX Register
```

```
void interrupt isr_tx(void)
{
   If "count" > 0 then {
      Copy character from TX buffer ("head") to UART
      Increment "head" index (mod BUF_SIZE)
      Decrement "count" variable
   }
   If "count" == 0 then disable UART TX interrupts
}
```

Atualização do TX "count" - Secção crítica

```
void comDrv_putc(char ch)
{
   Wait while buffer is full (count==BUF_SIZE)
   Copy "ch" to the transmission buffer ("tail")
   Increment "tail" index (mod BUF_SIZE)
   Disable UART TX interrupts
   Increment "count" variable
   Enable UART TX interrupts
}

void interrupt isr tx(void)
Secção crítica
   ("count" é um
   recurso partilhado)
```

```
void interrupt isr_tx(void)
{
  if "count" > 0 then
   {
    Copy character from TX buffer ("head") to UART
    Increment "head" index (mod BUF_SIZE)
    Decrement "count" variable
  }
  if "count" == 0 then disable UART TX interrupts
}
```

Atualização do RX "count" - Secção crítica

```
int comDrv_getc(char *pchar)
  If "count" variable is 0 then return FALSE
  Copy character at position "head" to *pchar
  Increment "head" index (mod BUF_SIZE)
  Disable UART RX interrupts
                                     Secção crítica
  Decrement "count" variable
                                     ("count" é um
  Enable UART RX interrupts
                                   recurso partilhado)
  return true;
void interrupt isr rx(void)
  Copy received character from UART to RX buffer
     ("tail" position)
  Increment "tail" index (mod BUF SIZE)
  Increment "count" variable
```