Aula 19 Sistemas Operacionais I

Gerenciamento de E/S – Parte 1

Prof. Julio Cezar Estrella jcezar@icmc.usp.br Material adaptado de Sarita Mazzini Bruschi

baseados no livro Sistemas Operacionais Modernos de A. Tanenbaum

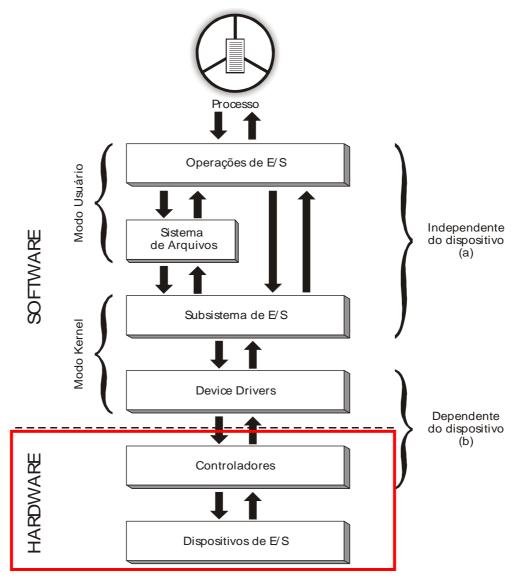
- SO pode atuar de duas maneiras diferentes:
 - Como <u>máquina estendida</u> (*top-down*) tornar uma tarefa de baixo nível mais fácil de ser realizada pelo usuário;
 - Como gerenciador de recursos (bottom-up) gerenciar os dispositivos que compõem o computador;

- Funções específicas:
 - Enviar sinais para os dispositivos;
 - Atender interrupções;
 - Gerenciar comandos aceitos e funcionalidades (serviços prestados);
 - Tratar possíveis erros;
 - Prover interface entre os dispositivos e o sistema;
- Princípios:
 - Hardware;
 - Software;

Visão de camadas do Tanenbaum



• Visão de camadas



- Podem ser divididos em duas categorias:
 - <u>Dispositivos baseados em bloco</u>: informação é armazenada em blocos de tamanho fixo, cada um com um endereço próprio;
 - Tamanho varia entre 512 bytes e 32.768 bytes;
 - Permitem leitura e escrita independentemente de outros dispositivos;
 - Permitem operações de busca;
 - Ex.: discos rígidos;

- <u>Dispositivos baseados em caracter</u>: aceita uma seqüência de caracteres, sem se importar com a estrutura de blocos; informação não é endereçável e não possuem operações de busca;
 - Ex.: impressoras, interfaces de rede (placas de rede); placas de som;

- Classificação não é perfeita, pois alguns dispositivos não se encaixam em nenhuma das duas categorias:
 - Clocks: provocam interrupções em intervalos definidos;
- Classificação auxilia na obtenção de independência ao dispositivo;
 - Parte dependente está a cargo dos drivers → software que controla o acionamento dos dispositivos;

 Os dispositivos de E/S podem apresentar uma grande variedade de velocidade

Device	Data rate	
Keyboard	10 bytes/sec	
Mouse	100 bytes/sec	
56K modem	7 KB/sec	
Scanner	400 KB/sec	
Digital camcorder	3.5 MB/sec	
802.11g Wireless	6.75 MB/sec	
52x CD-ROM	7.8 MB/sec	
Fast Ethernet	12.5 MB/sec	
Compact flash card	40 MB/sec	
FireWire (IEEE 1394)	50 MB/sec	
USB 2.0	60 MB/sec	
SONET OC-12 network	78 MB/sec	
SCSI Ultra 2 disk	80 MB/sec	
Gigabit Ethernet	125 MB/sec	
SATA disk drive	300 MB/sec	
Ultrium tape	320 MB/sec	
PCI bus	528 MB/sec	

- Dispositivos de E/S possuem basicamente dois componentes:
 - Mecânico → o dispositivo propriamente dito;
 - Eletrônico

 controladores ou adaptadores (placas);
- O dispositivo (periférico) e a controladora se comunicam por meio de uma interface:
 - Serial ou paralela;
 - Barramentos: IDE, ISA, SCSI, AGP, USB, PCI, etc.

- Cada controladora possui um conjunto de registradores de controle, que são utilizados na comunicação com a CPU;
- Além dos registradores, alguns dispositivos possuem um buffer de dados:
 - Ex.: placa de vídeo; algumas impressoras;
- O SO, utilizando os <u>drivers</u>, gerencia os dispositivos de E/S escrevendo/lendo nos/dos registradores/buffers,;
 - Comunicação em baixo nível instruções em Assembler;
 - Enviar comandos para os dispositivos;
 - Saber o estado dos dispositivos;

- Como a CPU se comunica com esses registradores de controle?
 - <u>Porta</u>: cada registrador de controle possui um número de porta (ou porto) de E/S de 8 ou 16 bits;
 - Instrução em *Assembler* para acessar os registradores;
 - Espaço de endereçamento diferente para a memória e para os dispositivos de E/S;
 - Mainframes IBM utilizavam esse método;
 - SOs atuais fazem uso dessa estratégia para a maioria dos dispositivos;

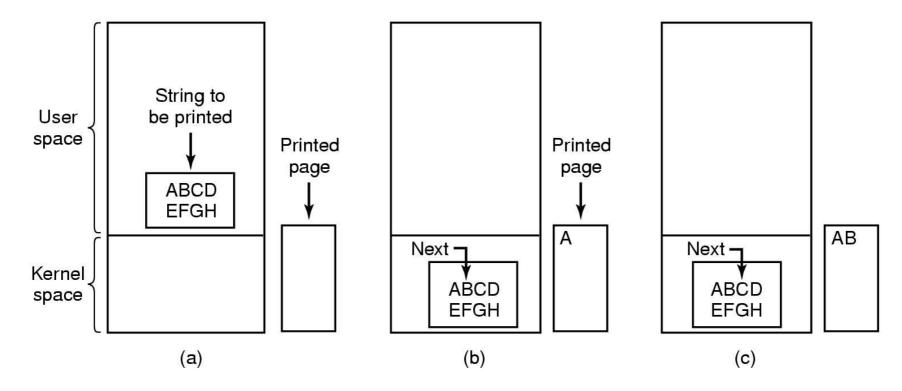
- Comunicação com os registradores de controle:
 - <u>Memory-mapped (mapeada na memória)</u>: mapear os registradores de controle em espaços de memória:
 - Cada registrador possui um único endereço de memória;
 - Em geral, os endereços estão no topo da memória protegidos em endereços não utilizados por processos;
 - Uso de linguagem de alto nível, já que registradores são apenas variáveis na memória;
 - SOs utilizam essa estratégia para os dispositivos de vídeo;

- Comunicação com os registradores de controle:
 - Estratégia híbrida:
 - Registradores → Porta;
 - Buffers → Mapeado na memória;
 - Exemplo: Pentium endereços de 640k a 1M para os *buffers* e as portas de E/S de 0 a 64k para registradores;

- Como funciona a comunicação da CPU com os dispositivos?
 - Quando a CPU deseja ler uma palavra, ela coloca o endereço que ela está desejando no barramento de endereço e manda um comando READ no barramento de controle;
 - Essa comunicação pode ser controlada pela própria CPU ou pela DMA;

- E/S programada;
 - Mais usada em sistemas embarcados/embutidos;
- E/S orientada à interrupção;
- E/S com uso da DMA;

• E/S programada: passos para impressão de uma cadeia de caracteres (laço até que toda a cadeia tenha sido impressa);



- E/S programada:
 - Desvantagem:
 - CPU é ocupada o tempo todo até que a E/S seja feita;
 - CPU continuamente verifica se o dispositivo está pronto para aceitar outro caracter →
 espera ocupada;

- E/S orientada à interrupção:
 - No caso da impressão, a impressora não armazena os caracteres;
 - Quando a impressora está pronta para receber outros caracteres, gera uma interrupção;
 - Processo é bloqueado;

- E/S com uso da DMA:
 - DMA executa E/S programada → controladora de DMA faz todo o trabalho ao invés da CPU;
 - Redução do número de interrupções;
 - Desvantagem:
 - DMA é mais lenta que a CPU;

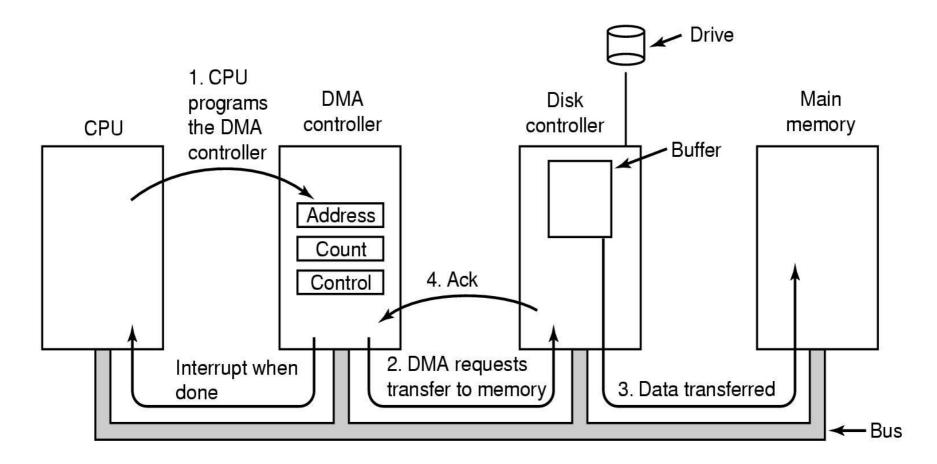
- DMA (*Direct Access Memory*) → acesso direto à memória:
 - Presente principalmente em dispositivos baseados em bloco → discos;
 - Controladora integrada à controladora dos discos;
 - Pode estar na placa-mãe e servir vários dispositivos → controladora de DMA independente do dispositivo;
 - DMA tem acesso ao barramento do sistema independemente da CPU;

- DMA contém vários registradores que podem ser lidos e escritos pela CPU:
 - Registrador de endereço de memória;
 - Registrador contador de bytes;
 - Registrador (es) de controle;
 - Porta de E/S em uso;
 - Tipo da transferência (leitura ou escrita);
 - Unidade de transferência (byte ou palavra);
 - Número de bytes a ser transferido;

- Sem DMA: Leitura de um bloco de dados em um disco:
 - Controladora do dispositivo lê bloco (bit a bit) a partir do endereço fornecido pela CPU;
 - Dados são armazenados no buffer da controladora do dispositivo;
 - Controladora do dispositivo checa consistência dos dados;
 - Controladora do dispositivo gera interrupção;
 - SO lê (em um loop) os dados do buffer da controladora do dispositivo e armazena no endereço de memória fornecido pela CPU;

- Com DMA: Leitura de um bloco de dados em um disco: CPU controla
 - 1. Além do endereço a ser lido, a CPU fornece à controladora de DMA duas outras informações: endereço na RAM para onde transferir os dados e o número de bytes a ser transferido;
 - 2. Controladora de DMA envia dados para a controladora do dispositivo;
 - Controladora do dispositivo lê o bloco de dados e o armazena em seu buffer, verificando consistência;
 - 3. Controladora do dispositivo copia os dados para RAM no endereço especificado na DMA (modo direto);

- 4. Após confirmação de leitura, a controladora de DMA incrementa o endereço de memória na DMA e decrementa o contador da DMA com o número de bytes transferidos;
- Repete os passos de 2 a 4 até o contador da DMA chegar em 0. Assim que o contador chegar em zero (0), a controladora de DMA gera uma interrupção avisando a CPU;
- Quando o SO inicia o atendimento à interrupção, o bloco de dados já está na RAM;



- A DMA pode tratar múltiplas transferências simultaneamente:
 - Possuir vários conjuntos de registradores;
 - Decidir quais requisições devem ser atendidas → escalonamento (Round-Robin ou prioridades, por exemplo);

- Por que a controladora de DMA precisa de um *buffer* interno? Por que não escreve diretamente na RAM?
 - Permite realizar consistência dos dados antes de iniciar alguma transferência;
 - Dados (bits) são transferidos do disco a uma taxa constante, independentemente da controladora estar pronta ou não;
 - Acesso à memória depende de acesso ao barramento, que pode estar ocupado com outra tarefa;
 - Com o buffer, o barramento é usado apenas quando a DMA opera;

- Interrupções de E/S (interrupt-driven I/O):
 - Sinais de interrupção são enviados (através dos barramentos) pelos dispositivos ao processador;
 - Após uma interrupção, o controlador de interrupções decide o que fazer;
 - Envia para CPU (interrupções não mascaráveis);
 - Ignora no momento → dispositivos geram sinais de interrupção até serem atendidos;

Controlador de Interrupções:

- Está presente na placa-mãe;
- Possui vários manipuladores de interrupção;
- Diferentes tipos de interrupções → IRQs (Interrupt ReQuest);

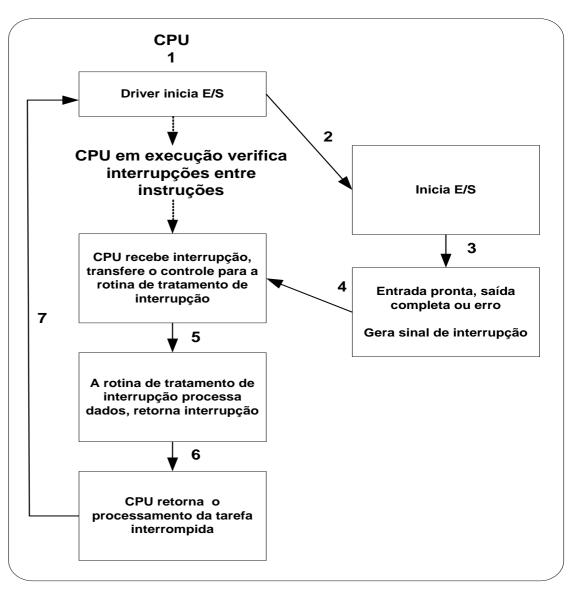
• Manipuladores de interrupção:

- Gerenciam interrupções realizadas pelos dispositivos de E/S;
- Bloqueam driver até dispositivo terminar a tarefa;

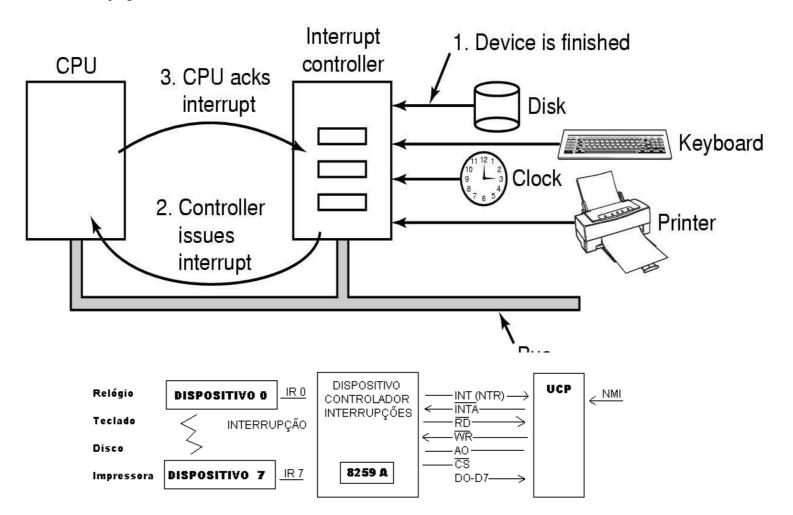
Dispositivos de E/S Tratando Interrupções

- Sinal (linha) de interrupção é amostrado dentro de cada ciclo de instrução do processador;
- Se sinal ativo → salva contexto e atende a interrupção;
- Ciclo de instrução com interrupção: CPU
 - Busca; Decodificação e Execução
 - Verifica se existe interrupção
 - Se não → busca próxima instrução,...
 - Se existe interrupção pendente:
 - Suspende a execução do programa;
 - Salva contexto;
 - Atualiza PC (*Program Counter*) → apontar para ISR (rotina de atendimento de interrupção);
 - Executa interrupção;
 - Recarrega contexto e continua processo interrompido;

Dispositivos de E/S Tratando Interrupções



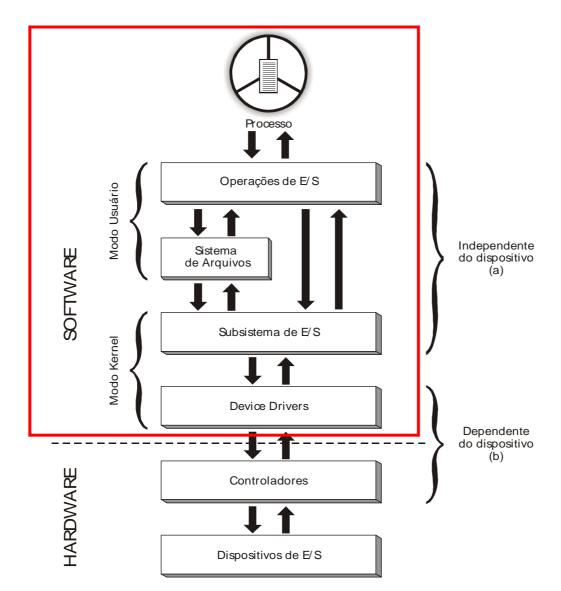
• Como uma interrupção ocorre:



Dispositivos de E/S Tabela de Interrupções (exemplo)

IRQ	Uso padrão	Outras utilizações
00	Timer do sistema	Nenhum
01	Teclado	Nenhum
02	IRQs 8 a 15	Modem, placa de vídeo, porta serial (3, 4), IRQ 9
03	Porta serial 2	Modem, placa de som, placa de rede
04	Porta serial 1	Modem, placa de som, placa de rede
05	Placa de som (codec)	LPT2, COM 3 e 4, Modem, placa de rede, HDC
06	FDC	Placa aceleradora de fita
07	Porta paralela 1	COM 3 e 4, Modem, placa de som, placa de rede
08	Relógio de tempo real	Nenhum
09	Placa de som (midi)	Placa de rede, SCSI, PCI
10	Nenhum	Placa de rede, placa de som, SCSI, PCI, IDE 2
11	Placa de vídeo VGA	Placa de rede, placa de som, SCSI, PCI, IDE 3
12	Mouse P/S2	Placa de rede, placa de som, SCSI, PCI, IDE 3, VGA
13	FPU (Float Point Unit)	Nenhum

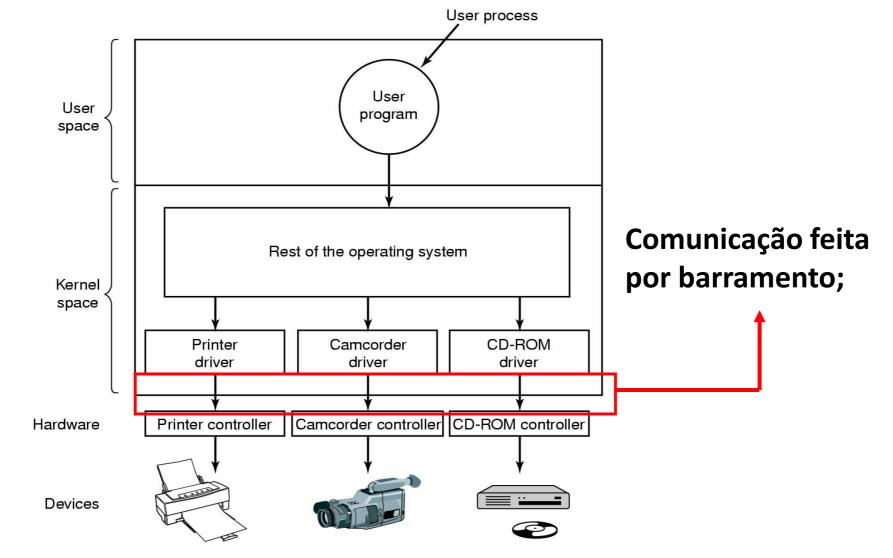
Saída



- Organizar o software como uma série de camadas facilita a independência dos dispositivos:
 - Camadas mais baixas apresentam detalhes de hardware:
 - Drivers e manipuladores de interrupção;
 - Camadas mais altas apresentam interface para o usuário:
 - Aplicações de Usuário;
 - Chamadas de Sistemas;
 - Software Independente de E/S ou Subsistema de Kernel de E/S;

Drivers:

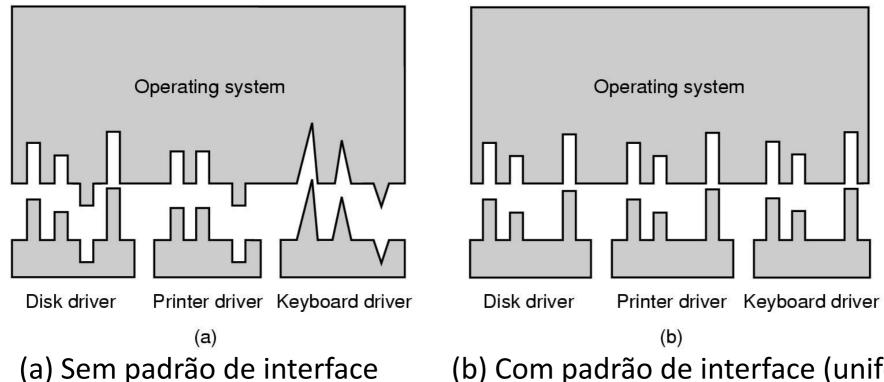
- São gerenciados pelo kernel do SO;
- Contêm todo o código dependente do dispositivo;
- Controlam o funcionamento dos dispositivos por meio de sequência de comandos escritos/lidos nos/dos registradores da controladora;
- Dispositivos diferentes possuem drivers diferentes;
 - Classes de dispositivos podem ter o mesmo *driver*;
- São dinamicamente carregados;
- Drivers defeituosos podem causar problemas no kernel do SO;



• Software Independente de E/S:

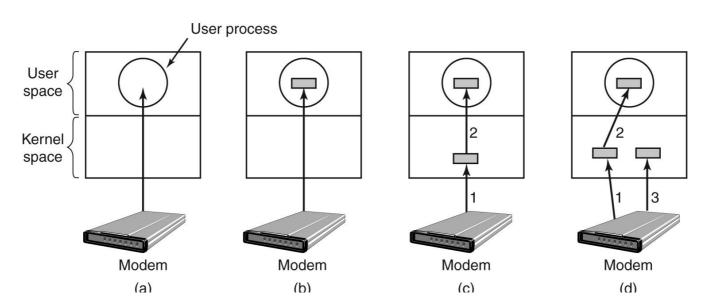
- Realiza as funções comuns a qualquer dispositivo;
- Prove uma interface uniforme para os drivers dos dispositivos
 - Número de procedimentos que o restante do SO pode utilizar para fazer o driver trabalhar para ele;
- Faz o escalonamento de E/S;
- Atribui um nome lógico a partir do qual o dispositivo é identificado;
 - Ex.: UNIX → (/dev)
- Prove buffering: ajuste entre a velocidade e a quantidade de dados transferidos;
- Faz cache de dados: armazenar na memória um conjunto de dados frequentemente acessados;

Interface do SO com os drivers



(b) Com padrão de interface (uniforme)

- Buffering
 - (a) Sem buffering
 - (b) Buffer no espaço do usuário
 - (c) Buffer no núcleo
 - (d) Buffer duplicado no núcleo



Software Independente de E/S:

- Faz relatório de erros e proteção dos dispositivos contra acessos indevidos :
 - Programação: Ex.: tentar efetuar leitura de um dispositivo de saída (impressora, vídeo);
 - E/S: Ex.: tentar imprimir em uma impressora desligada ou sem papel;
 - Memória: escrita em endereços inválidos;
- Gerencia a alocação, uso e liberação dos dispositivos dedicados, que possuem acessos concorrentes;
- Define um tamanho do bloco independente do dispositivo

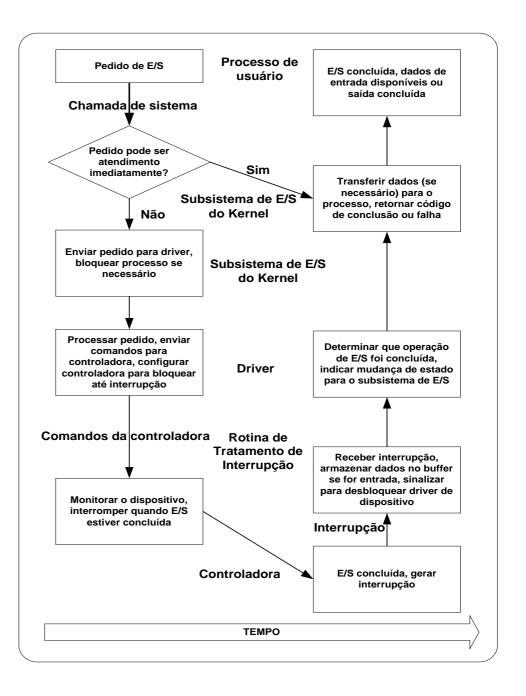
Dispositivos de E/S Princípios de Software

• Software Independente de E/S:

- Transferência de dados:
 - Síncrona (bloqueante): requer bloqueio até que os dados estejam prontos para transferência;
 - Assíncrona (não-bloqueante): transferências acionadas por interrupções; mais comuns;
- Tipos de dispositivos:
 - Compartilháveis: podem ser utilizados por vários usuários ao mesmo tempo; Exemplo: disco rígido;
 - Dedicados: podem ser utilizados por apenas um usuário de cada vez; Exemplo: impressora, unidade de fita;

- Software de E/S no nível Usuário:
 - Bibliotecas de E/S são utilizadas pelos programas dos usuários
 - Chamadas ao sistema (system calls);

Dispositivos de E/S Ciclo de E/S



Dispositivos de E/S - Ciclo de E/S Sequência da Figura anterior

- Um processo emite uma chamada de sistema bloqueante (por exemplo: read)
 para um arquivo que já esteve aberto (open);
- O código da chamada de sistema verifica os parâmetros. Se os parâmetros estiverem corretos e o arquivo já estiver no buffer (cache), os dados retornam ao processo e a E/S é concluída;
- Se os parâmetros estiverem corretos, mas o arquivo não estiver no *buffer*, a E/S precisa ser realizada;
 - E/S é escalonada;
 - Subsistema envia pedido para o driver;

Dispositivos de E/S - Ciclo de E/S Sequência da Figura anterior

- *Driver* aloca espaço de *buffer, e*scalona E/S e envia comando para a controladora do dispositivo escrevendo nos seus registradores de controle;
 - Driver pode usar a DMA;
- A controladora do dispositivo opera o hardware, ou seja, o dispositivo propriamente dito;
- Após a conclusão da E/S, uma interrupção é gerada;
- A rotina de tratamento de interrupções apropriada recebe a interrupção via vetor de interrupção, armazena os dados, sinaliza o *driver* e retorna da interrupção;

Dispositivos de E/S - Ciclo de E/S Sequência da Figura anterior

- *Driver* recebe o sinal, determina qual pedido de E/S foi concluído, determina o status e sinaliza que o pedido está concluído;
- Kernel transfere dados ou códigos de retorno para o espaço de endereçamento do processo que requisitou a E/S e move o processo da fila de bloqueados para a fila de prontos;
- Quando o escalonador escalona o processo para a CPU, ele retoma a execução na conclusão da chamada ao sistema.