

13: I/O

Sistemas Operativos 2
Ing. Alejandro León Liu



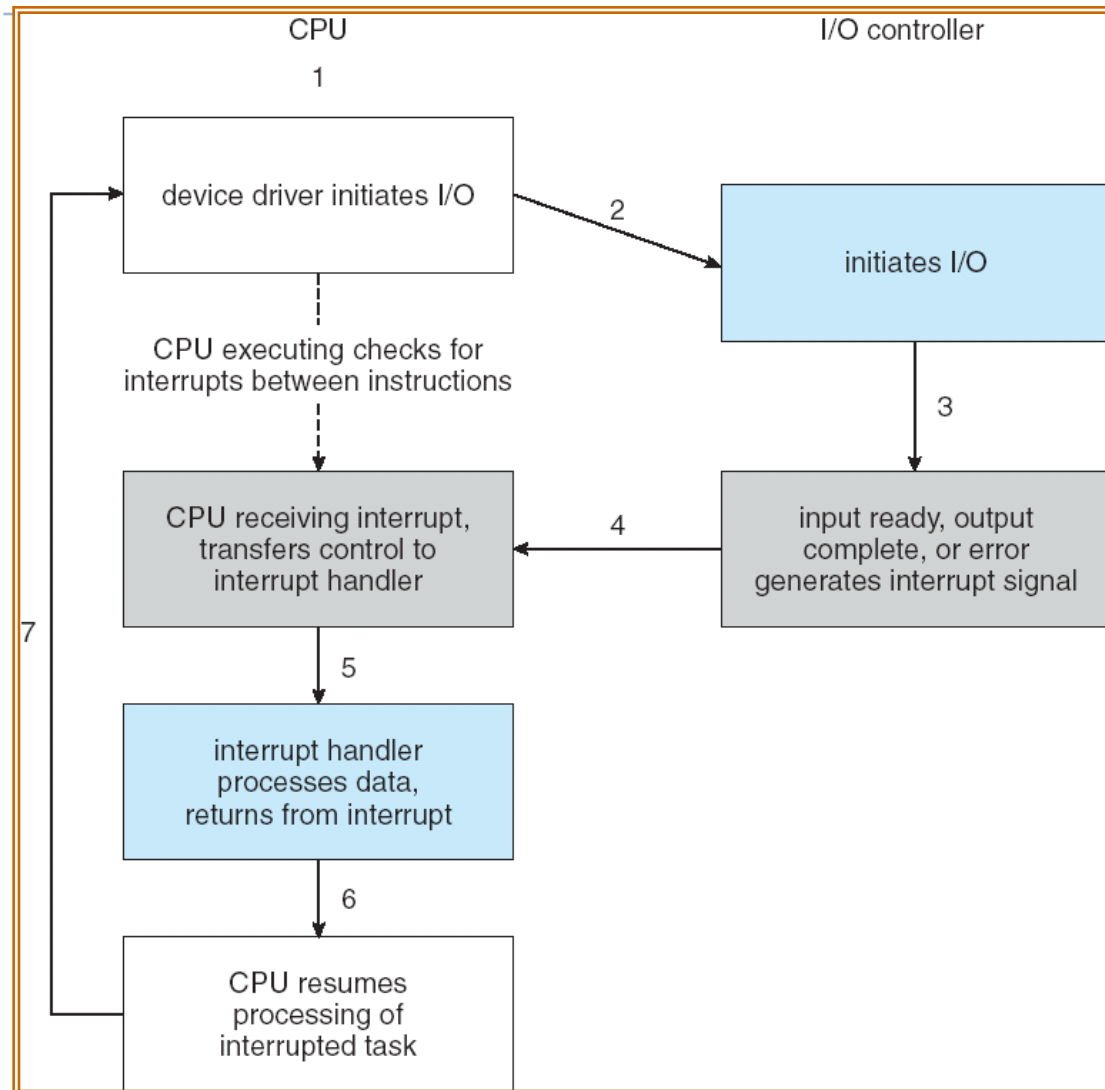
-
- ▶ **I/O**
 - ▶ I/O API
 - ▶ Kernel I/O Subsystem
 - ▶ Ejemplo
 - ▶ Performance

I/O

- ▶ **Diversos dispositivos**
 - ▶ Diferente función, diferentes características
 - ▶ S.O. debe controlarlos todos: Complejidad
 - ▶ I/O se lleva a cabo en I/O kernel subsystem
 - ▶ Drivers: encapsular detalles de dispositivos
 - ▶ Tipos de dispositivos
 - ▶ Almacenamiento
 - ▶ Comunicación (redes)
 - ▶ Interfaz con humanos.

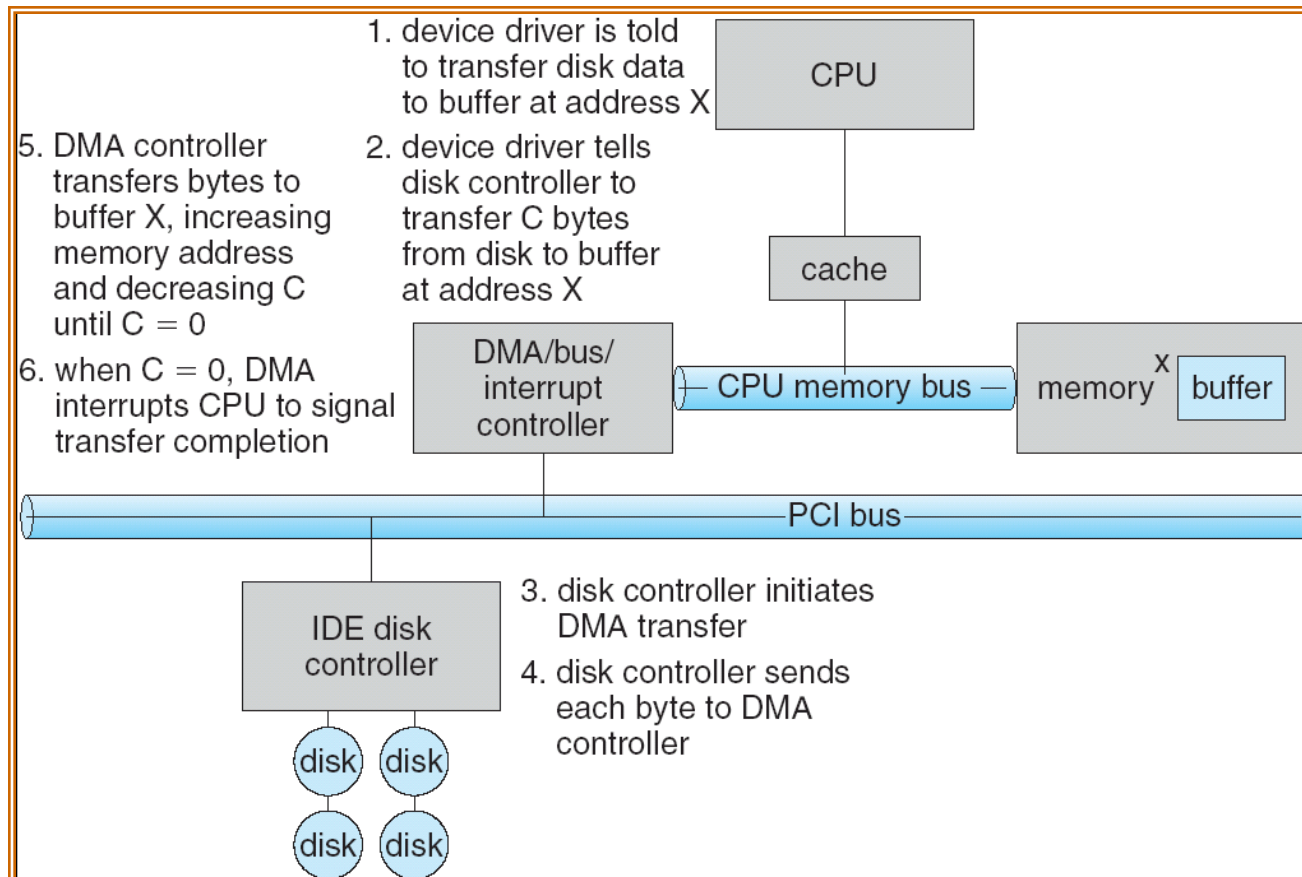
- ▶ Puertos
- ▶ Bus
 - ▶ Subsistema para transferir datos entre componentes
- ▶ Controladores
 - ▶ Chip que controla un bus, puerto o dispositivo
- ▶ Comunicación a través de un puerto
 - ▶ Memoria compartida
 - ▶ Registros
 - ☐ Data in
 - ☐ Data out
 - ☐ Status
 - ☐ Leer status del dispositivo
 - ☐ Control
 - ☐ Enviar comandos al dispositivo

- ▶ Flujo de control
 - ▶ Polling: busy waiting
 - ▶ Útil para alta velocidad
 - ☐ Read
 - ☐ And
 - ☐ Jump
 - ▶ Costo de oportunidad
 - ▶ Interrupciones
 - ▶ Asíncrono
 - ▶ Prioridades



► Direct Memory Access

► Evitar lectura/escritura de datos por registros

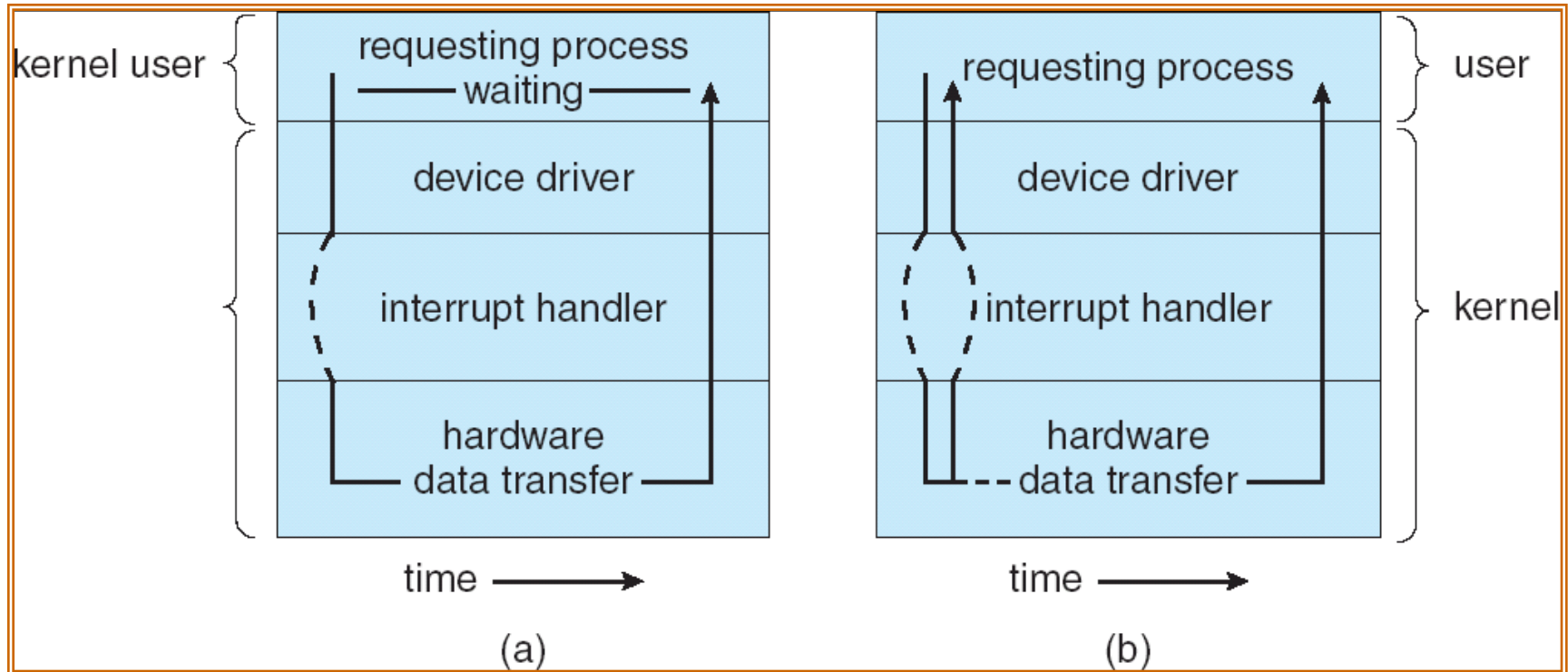


-
- ▶ I/O
 - ▶ **I/O API**
 - ▶ Kernel I/O Subsystem
 - ▶ Ejemplo
 - ▶ Performance

I/O API

- ▶ S.O. debe manejar varios dispositivos de forma estándar:
Interfaces
 - ▶ Dispositivos por Bloques: discos
 - ▶ Read
 - ▶ Write
 - ▶ Seek
 - ▶ Memory mapped files
 - ▶ Dispositivos de caracteres
 - ▶ Get
 - ▶ Put
 - ▶ Aplicación interpreta teclas
 - ▶ Dispositivos de red: sockets
 - ▶ Connect
 - ▶ Read
 - ▶ write

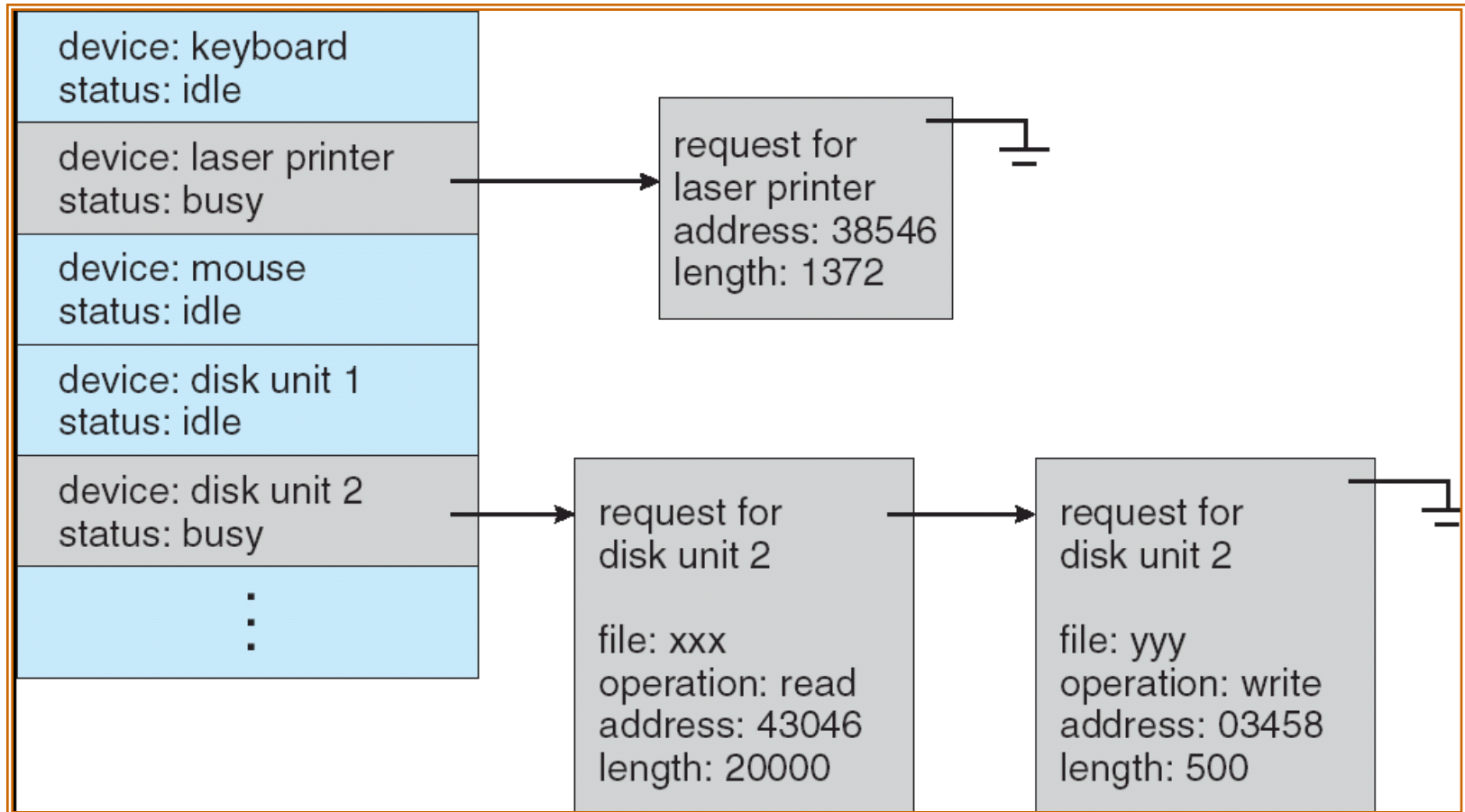
- ▶ Relojes y timers
 - ▶ Get date
 - ▶ Get elapsed time
 - ▶ Set timer
- ▶ Blocking / non blocking I/O
 - ▶ Blocking: Aplicación se 'bloquea' hasta terminar I/O
 - ▶ Non blocking: Aplicación puede continuar ejecutándose
 - Multithreading
 - Llamadas asíncronas
 - Listeners, delegates, etc...



-
- ▶ I/O
 - ▶ I/O API
 - ▶ **Kernel I/O Subsystem**
 - ▶ Ejemplo
 - ▶ Performance

KERNEL I/O SUBSYSTEM

► Calendarización



► Buffers

- Área de memoria, guarda datos mientras son transferidos.
- Diferentes velocidades entre productor y consumidor
 - Transmitir un archivo
 - Velocidad de transmisión menor que velocidad de disco
 - Acumular bytes en memoria
 - Al completar un buffer, escribir a disco
- Diferentes tasas de transmisión
 - Separar información en paquetes
 - Juntar paquetes en un buffer

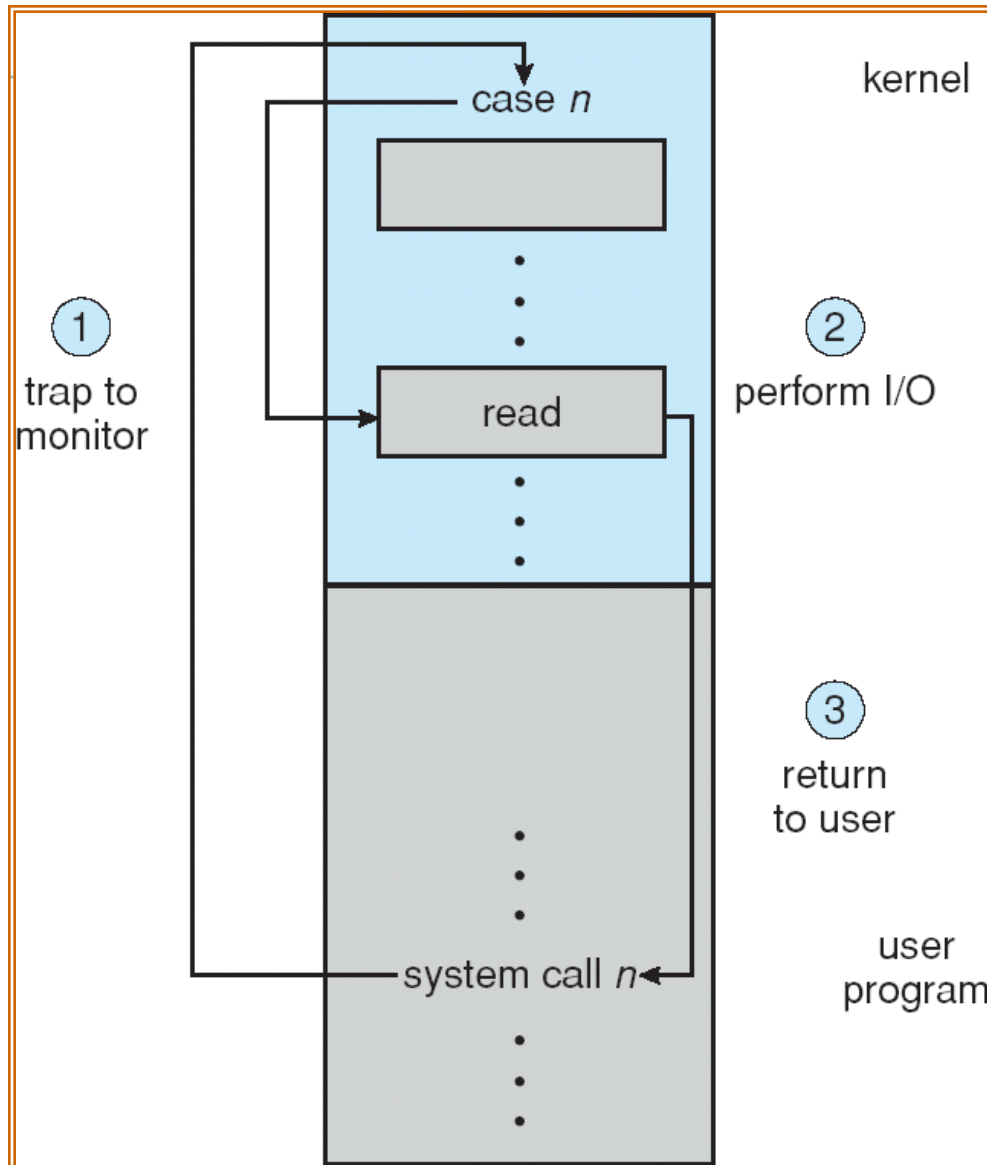
- ▶ Transmitir datos entre kernel y aplicación
 - ▶ Aplicación ejecuta un write
 - ▶ No se ejecuta inmediatamente, aplicación cambia datos
 - ▶ Kernel escribe el write desde un buffer: evitar inconsistencias
- ▶ Cache
 - ▶ Memoria que guarda copias de los datos
 - ▶ Acceso a cache más rápido que dato original
 - ▶ Cache & buffer
 - ▶ Archivos en memoria

▶ Spooling

- ▶ Almacena output a un dispositivo
- ▶ Dispositivo debe recibir información sin pausas
- ▶ Impresoras & Cintas magnéticas
- ▶ Coordinar output concurrente a dispositivo

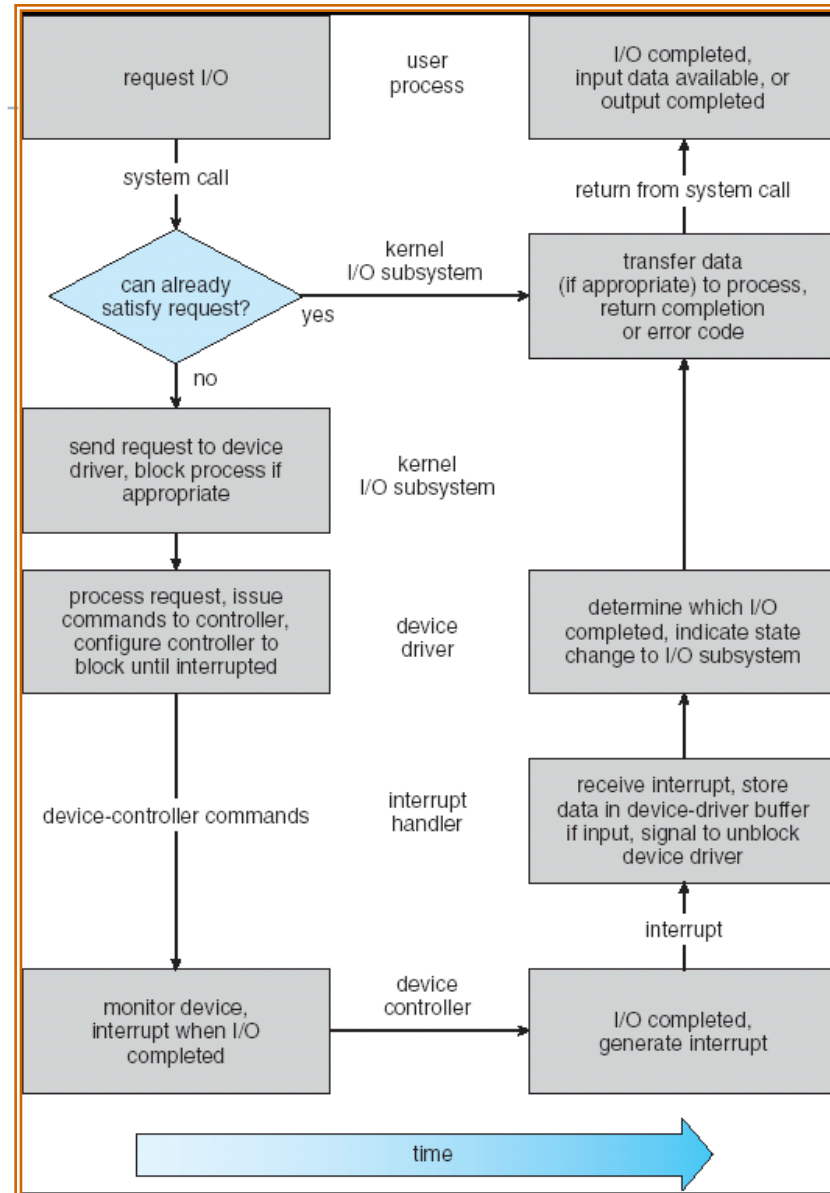
▶ Protección de I/O

- ▶ Prevenir a usuarios ejecutar I/O
 - ▶ Instrucciones de IO son privilegiadas
- ▶ Memoria mapeada protegida de usuarios



-
- ▶ I/O
 - ▶ I/O API
 - ▶ Kernel I/O Subsystem
 - ▶ **Ejemplo**
 - ▶ Performance

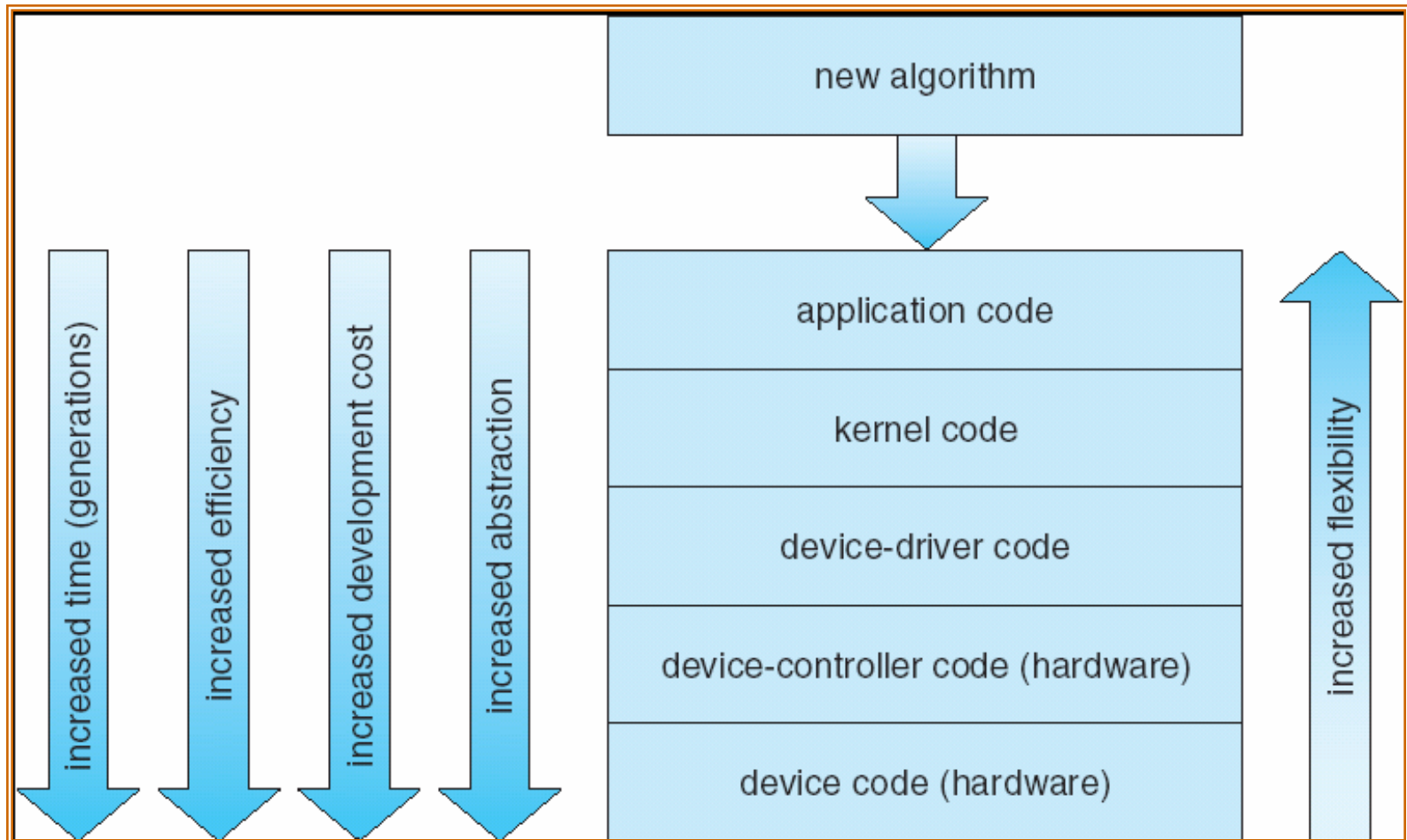
- ▶ ¿Data en Cache?
- ▶ Encolar
- ▶ Calendarizar
- ▶ Alocar memoria
- ▶ Controlador opera dispositivo
- ▶ Polling o interrupt notifica fin
- ▶ Retornar data a proceso



-
- ▶ I/O
 - ▶ I/O API
 - ▶ Kernel I/O Subsystem
 - ▶ Ejemplo
 - ▶ **Performance**

PERFORMANCE

- ▶ I/O
 - ▶ Varios context switch
 - ▶ Transmitir datos: Ocupar bus del sistema
- ▶ Transferencias grandes, menos interrupciones
- ▶ Concurrencia: DMA
- ▶ Procesamiento en controladores: CPU libre



- ▶ Nivel de aplicación
 - ▶ Flexible
 - ▶ No causa errores del sistema
 - ▶ Más fácil desarrollo
 - ▶ Evitar reinicio de dispositivos
 - ▶ Ineficiente
 - ▶ Varias capas
 - ▶ Varios context-switch
- ▶ Nivel de kernel
 - ▶ Desarrollo complicado
 - ▶ Menos flexible
 - ▶ Peligroso

▶ Hardware

- ▶ Mejor desempeño
- ▶ Difícil reparar bugs
- ▶ Difícil implementación