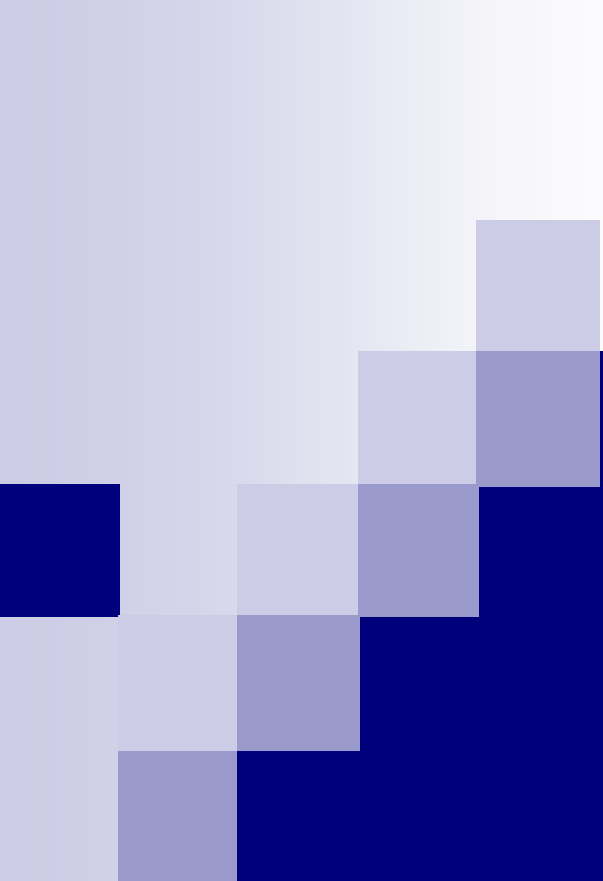




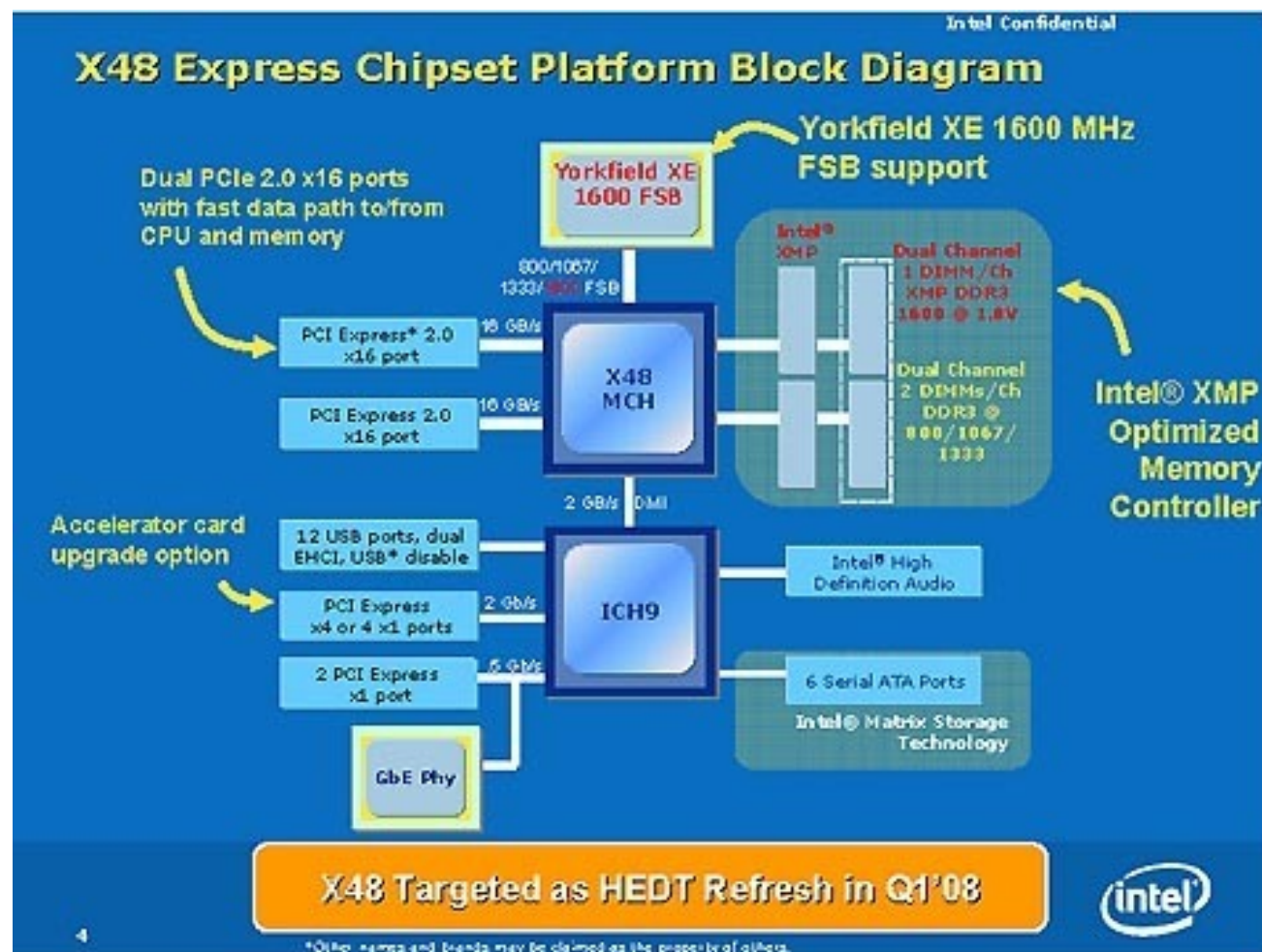
中斷與中斷處理

大綱

- 中斷與中斷處理程式
- Linux核心中斷處理程式的運作
- 中斷處理環境與中斷處理的實作
- 中斷子系統的控制
- Bottom Half與Bottom Halves
- Bottom Halves的選擇與同步鎖定
- 本章重點回顧

主機的硬體配置

- 各元件都有一個位址來定位，稱為
 - I/O位址
- 各元件與CPU之間的溝通則是Interrupt，稱為
 - 中斷或岔斷



CPU與周邊設備的溝通

■ Linux核心的功能：

- 管理主機上的各項硬體
- 與每個裝置進行溝通

■ 溝通的方式：

- 透過定期的方式輪詢(Polling)各項設備
 - 但效能不佳
- 硬體有資料需求時，提供訊號給核心，讓核心知道目前的周邊硬體有額外的需求產生
 - 就是中斷的方法！

中斷的意義

■ 中斷的意義：

- 允許硬體與處理器進行溝通的一個作業
- 其實就是訊號的傳遞！

中斷處理的範例—生活範例

■ 地震時的情況

- 訊號：地震
- CPU：大腦
- 原先動作：吃飯
- 中斷後行為：逃難

地震訊號傳入



傳送一個訊號給
正在吃飯的人



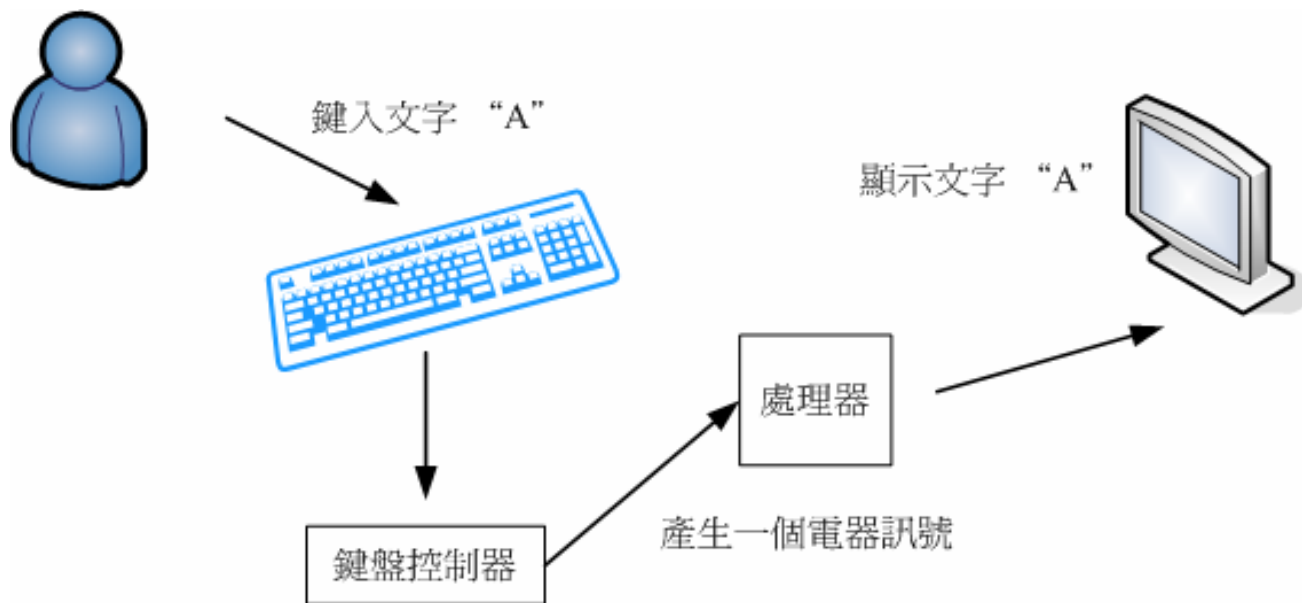
放下吃飯的動作，逃離



中斷處理的範例——作業系統

■ 輸入文字時的情況

- 訊號：鍵盤的電器訊號
- 原先工作：暫停一下下
- 後來工作：螢幕顯示正確的文字資訊



中斷的特性

- 非同步產生中斷(任何時刻都可能發生中斷)
 - 因為周邊硬體比CPU慢太多了
 - 核心得以隨時處理中斷
- 系統周邊硬體都有特定的中斷位址
 - 所以作業系統可知道那個周邊目前有中斷的要求
 - 中斷要求線路(IRQ Lines)
 - 固定配置：ex> 電腦計時器、鍵盤控制器
 - 動態配置：ex> PCI匯流排上面的裝置設備

異常狀況(同步式中斷)

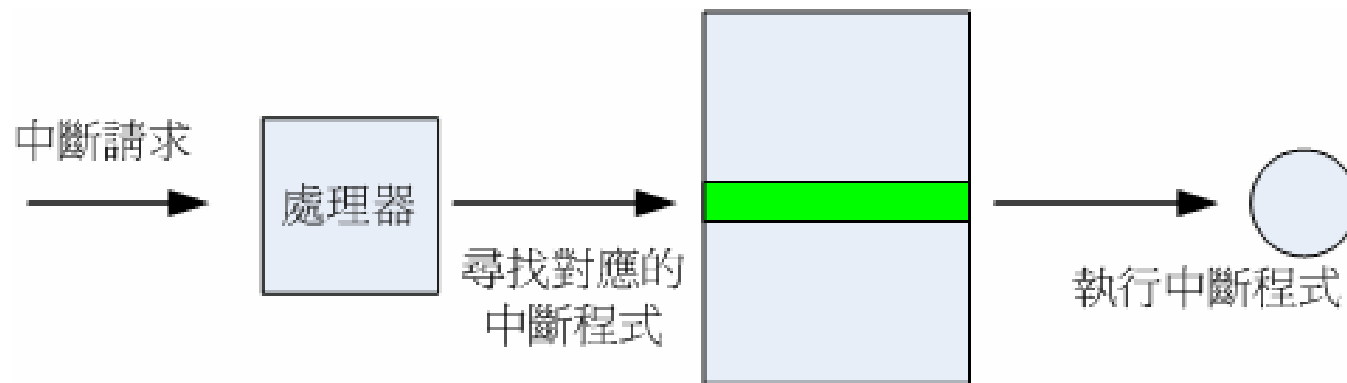
■ 同步式中斷(Synchronous Interrupt)

- 異常狀況與處理器時脈同步產生
- 為CPU發出去通知系統的異常行為
 - 指令執行錯誤
 - 分頁錯誤等

核心處理中斷的方法

■ 中斷處理程式(Interrupt handler)

- 每個中斷設備會與一個中斷處理程式連結
 - 中斷處理程式是驅動程式的一部份
- 可以隨時讓打斷的程式回復工作



中斷服務的處理

■ 中斷服務依屬性切割成兩部份：

□ 前半部處理(Top half)

- 中斷程式立刻回應硬體或是重置硬體等必要工作
- 讓硬體可以恢復正常，繼續工作

□ 後半部處理(Bottom half)

- 等到系統較閒時，再處理後續的任務。
- 參考下一頁的網路傳輸範例

中斷服務的處理—範例

- 網路裝置(如網路卡)傳輸的資料：
 - 前半部處理(Top half)
 - 網路卡收到流入的網路封包，傳送中斷給核心
 - 核心立刻執行網路裝置的中斷程式
 - 將網路卡收到的資料複製到主記憶體中
 - 網路卡恢復正常動作，繼續監聽網路資料
 - 後半部處理(Bottom half)
 - 處理主記憶體內的網路資料

中斷處理時的環境

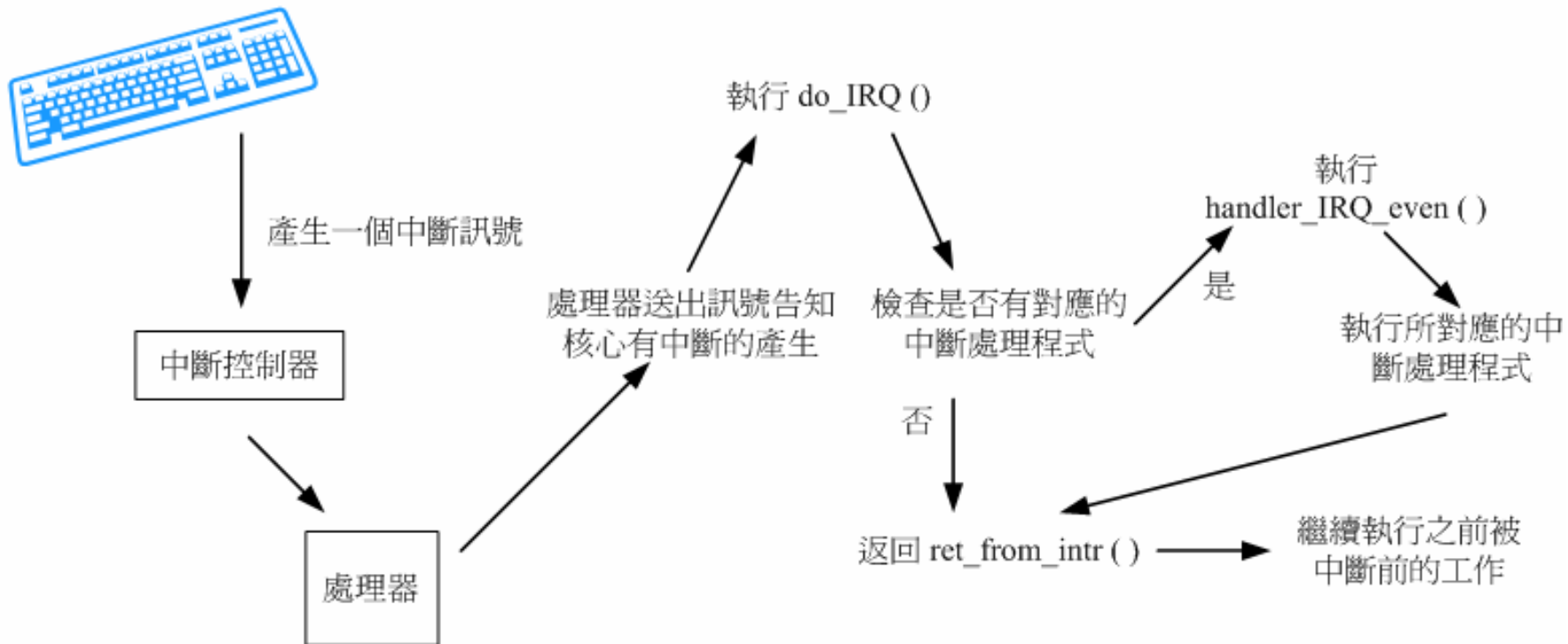
■ 中斷環境的特色

- 核心並不會與中斷程序有任何的結合動作
 - 此環境中，並沒有程序的概念
- 中斷環境不會進入休眠模式中
 - 因為無法使用CPU排程器
- 強調時間概念
 - 減輕對於系統其他部分的負擔

中斷處理的實作

■ 鍵盤輸入的中斷處理流程

- 妳打字時螢幕會立刻有字(因為中斷產生)
- 原先系統的動作會在後續繼續進行(中斷結束後)



■ /proc/interrupts

```
[root@hcservers root]# cat /proc/interrupts
```

	CPU0	CPU1	
0:	97327766	97333993	IO-APIC-edge timer
1:	2	1	IO-APIC-edge keyboard
2:	0	0	XT-PIC cascade
5:	5	1355141	IO-APIC-level eth1
8:	0	1	IO-APIC-edge rtc
10:	14	16	IO-APIC-level sym53c8xx
12:	7417750	31	IO-APIC-level eth0
14:	6878662	6943552	IO-APIC-edge ide0
NMI:	0	0	
LOC:	194662831	194662831	
ERR:	0		
MIS:	0		

IRQ	發生次數	發生次數	控制器(硬體周邊)
-----	------	------	-----------

中斷的競爭效應處理

■ 核心對中斷的動作

- 在臨界區間存取資源時，可能會產生競爭效應
- 為了克服競爭效應，有鎖定的機制
- 當CPU收到鎖定程序後，可能會關閉某些中斷程式，以避免干擾鎖定的程序
 - 所以系統有很多中斷的子系統控制

中斷子系統的控制

■ 中斷控制函式

函式名稱	說明
local_irq_disable()	取消目前處理器的中斷接收功能
local_irq_enable()	啟動目前處理器的中斷接收功能
disable_irq()	關閉指定的中斷線路，於確認線路上相關中斷處理程式完成後才返回
disable_irq_nosync()	關閉指定的中斷線路
enable_irq()	重新啟動指定的中斷線路
in_interrupt()	測試核心目前的執行環境
in_irq()	測試核心是否正在執行中斷處理程式

Bottom Half與Bottom Halves

■ Bottom Half與核心版本現況

核心版本	Bottom Half
2.5版移除	BH
2.5版移除	Task Queues
2.3版移除	Softirqs
2.3版移除	Tasklets
2.5版增加	Work Queues

Bottom Halves的選擇與同步鎖定

■ 2.6版核心中，提供三套Bottom Half機制：

- ☐ softirqs
- ☐ tasklets
- ☐ 工作佇列（work queues）

Bottom Half	執行環境	序列執行
Softirqs	中斷處理環境	無
Tasklets	中斷處理環境	有
工作佇列	程序環境	無

本章重點回顧

- 了解何謂中斷與中斷處理程式。
- 了解於Linux作業系統核心內所提供的中斷處理程式機制。
- 了解於Linux作業系統中當發生中斷時核心的運作模式。
- 了解中斷處理子系統的運作方式。
- 了解Bottom Half與Bottom Halves的差異

