linux OS kernel final

- 1. virtual file system
 - (O)所有類型的資料結構至少需要一個inode
 - 目錄、檔案、symbolic link、socket
- 2. (O)所有檔案都是透過vfs做操作。
- 3. kernel配記憶體,在MMU,用哪個function來配置?
 - kmalloc
 - vmalloc
- 4. linux mmu配置實體記憶體時是以page為單位(page數量必須是2的次方)
- 5. jiffix是計算時間的單位,要透過jiffix判斷時間的前後順序,不能只用b-a的結果來判斷,因為jiffix有overflow的問題,需要透過time before, time after_eq, time before eq的function來做計算,用以判斷哪些事件比較早或晚。
- 6. HZ = 100,每10個millisecond發生一次tick
 - HZ = 1000, 1 millisecond 發生一次tick
- 7. locking機制避免發生(race condition), lock保護(critical region), critical region範圍 為(lock到unlock中間)。
- 8. critical region主要是因為共享資料區域(例如:global count)
- 9. 有多少條ksoftirq就代表有幾個cpu (\$ cat /proc/cpuinfo)
 - ksoftirq的數量可以改變嗎? 不能! softirq根據幾位元的電腦決定,最大數量是個 constant(被架構所限制)

10

- disable irq(7)
- disable_irq(5)
- disable_irq(7)

- enable_irq(5)
- enable_irq(7)
- 此時command irq(7)是不會執行的,因為irq(7)還是在被disable的狀態。
- 11. 網路卡封包「copy到buffer」,在中斷的上半部。「封包重組」在中斷的下半部。
- 12. (O)interrupt handler 隨時都可能被執行。
- 13. irq0是時間中斷,irq1是鍵盤中斷 8042
- 14. 註冊中斷處理函式,有一些flags
 - irq disable: 禁止其他irq
 - irq_random_sample: 加入attribute pool
 - irq timer: 專門處理時間
 - irq_share: 這個interrupt line是有可能有多個interrupt handler,不會同時發生,一次 還是只有一個interrupt發生。
- 15. vfs mount的結構中,不能禁止哪個項目?
 - 不可以setuid,不可以setgid
 - 可以指定flag
 - 可以禁止不要存取device
 - 不能禁止讀取檔案的選項(因為mount上去的file至少是read only)
- 16. cache
 - 使用中目錄的linked list (dentry, directory structure)
 - inode會不會cache檔案的內容? (不會)
- 17. slab的設計會考慮哪些項目?
 - 記憶體是會頻繁的分配跟釋放
 - 避免記憶體產生破碎
 - 可以提高free list的使用效率
 - 有辦法減少記憶體配置所造成的浪費嗎?(不能,因為還是一個page一個page的要, 甚至還會花更多的記憶體配置)不會讓記憶體更節省。

18.

- (O)zone上面某些硬體只能存取特定的區域
- (O)在某些架構下的實體記憶體還虛擬記憶體的方式,在某些情況下無法直接map到 kernel memory位址空間,透過VMA...
- (X)high memory可以永久對應到kernel memory (沒有辦法永久對應)
- (O)zone normal是都可以透過mapping方式mapping到kernel memory

19.

```
HZ = 1000;
delay = jiffies + 2 * HZ;
while(time_before(jiffies, delay)){ //這個while會delay兩秒鐘(2000 milliseconds)
}
```

20.

- (O)jiffix是用來記錄系統從開機到現在的tick數 (jiffies/HZ)
- (?)jiffies * HZ ←沒有意義
- 21. jiffies在32bit位元電腦裡面,秒數 乘上 HZ,如果大於2^32,就overflow,可以算一下 多少天會overflow,64bit會需要幾年。
 - 假設 HZ = 100,在 32 位元系統中,大約需要 497 天,才會發生 jiffies 的溢出。
 - 64位元,假設 HZ = 100,大約需要 49.7天,才會發生 jiffies 的溢出。

21.

- tick rate越高, kernel timer的精確度越高。
- tick rate越高,可以讓pull跟select的時間會更準。
- tick rate越高,process preemption的時間更準。
- (X)tick rte越高,可以減輕系統的排程負擔。
- 22. tasklet的schedule順序,
 - 檢查tasklet的status
 - call task scheduler

- 儲存現在的interrupt狀態
- disable local的interrupt
- 呼叫softirg
- 還原原本的interrupt
- 23. interrupt的top可以放對時間很敏感的,會需要跟硬體配合的放top,需要保證不被其他interrupt打斷的也放top,需要很長時間等待的放在bottom。
- 24. softirg

在哪個程式段落,不會檢查或執行softirg? D

- (A)從硬體中斷返回code的時候,會檢查softirg
- (B)kernel ksoftirqd(在後半段,也會檢查)
- (C)任何想要預期有沒有擱置的softirq的程式碼(例如:網路的subsystem,會檢查哪些softirq沒執行,封包重組)
- (D)中斷處理函式在top裡面檢查softirq (他是後半段的東西,所以不檢查!
- 25. kernel 2.5 哪個機制不會被用到? ANS: BH handler
- 26. 當cpu遇到程式導致的錯誤例如:page fault, division by 0會怎麼處理?
 - 不會產生硬體中斷
 - (O)使用softirq處理
 - 不會發生kernel panic
 - 不會延後指令的執行
- 27. 問答題:

vfs裡面會有一些data structure,列出4種主要的資料結構:

- 1. filesystem mount 需要super block
- 2. 有sb後開始建立目錄建檔案, file structure & dentry
- 3. inode

kernel synchronization的方法:

- Mutex
- Semaphore (counting & binary)
- Spin lock
- Atomic operation