# 第一次自幹作業系統核心就上手!

Jim Huang (黄敬群) <jserv@0xlab.org>

Developer, 0xlab / JuluOSDev - http://www.juluos.org/

### 作為 LXDE/PCManFM 的開發者,我 也好想去聽隔壁的議程

~>\_<~

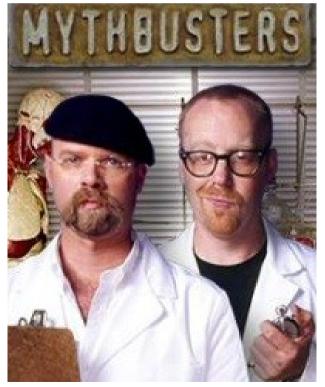


#### 「是個正常人,做正常人能做的事情」 PCMan 自介 (2006)

http://www.openfoundry.org/en/os-people/629



設計與實做一套新的作業系統(核心)絕對是正常人能作的事情,而且對生活有益





- Agenda (1) 開發 OS Kernel 的動機
  - (2) 以微核心來建構 ○S Kernel
  - (3) 立馬體驗



#### 開發 OS Kernel 的動機

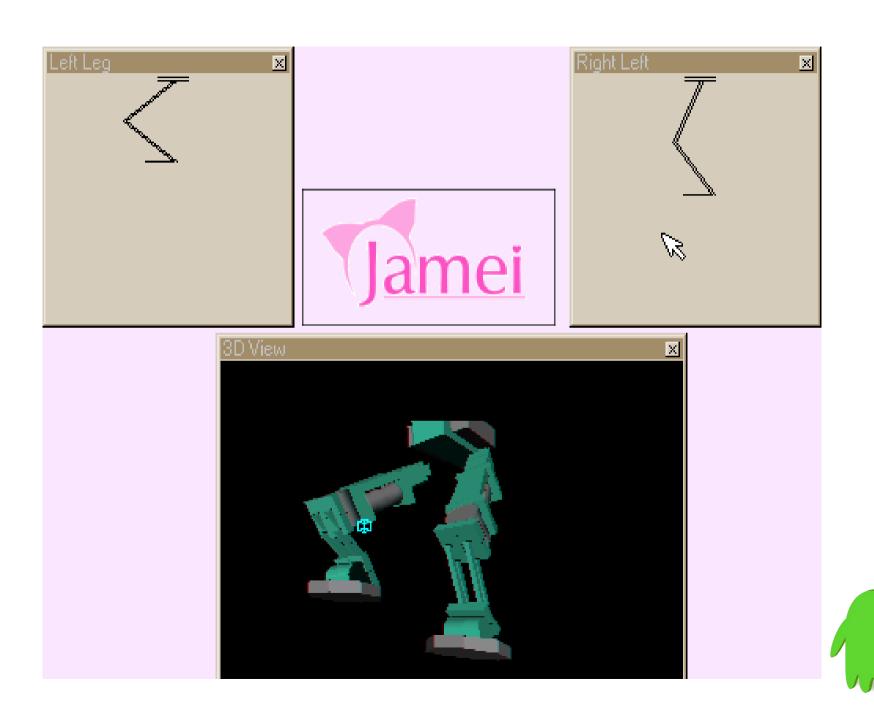


# 每年寫一套(玩具)作業系統當作業

- JK (2001; NCKU homework)
- Orz Microkernel (2006)
- RT nanokernel (2007; OSDC.tw)
- Jamei RTOS (2007; COSCUP)
- Curt (2009; COSCUP)
- TMK (2010; ICOS)
- ??? (2012; Assign homework to NCKU students)



#### Show Me the Robot!



#### 等等, 開發作業系統核心有意義嗎?

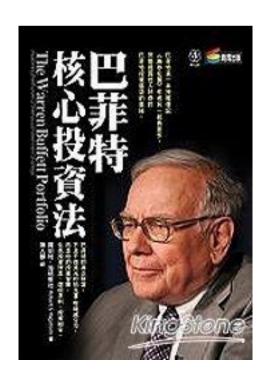






#### 現在更需要開發作業系統核心的技能

- 許多 Web/Application Framework 師法先進 作業系統的效能技巧
- 虛擬化技術
  - Hypervisor, Resource Kernel (KVM), ...
  - Intel VT-d / ARM Cortex-A15
- 資訊安全領域
  - 以特製的 VM 作動態分析與追蹤
- 逃離鬼島
  - NASA 需要你!

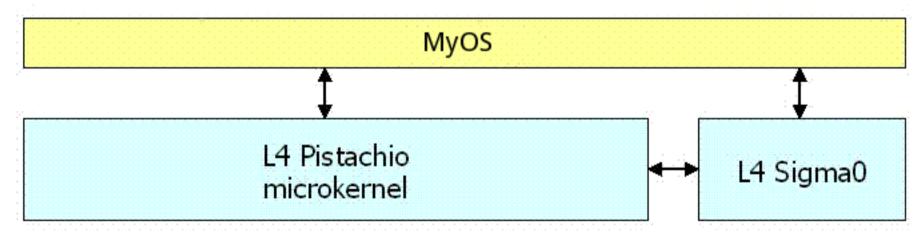


#### 以微核心建構 OS Kernel

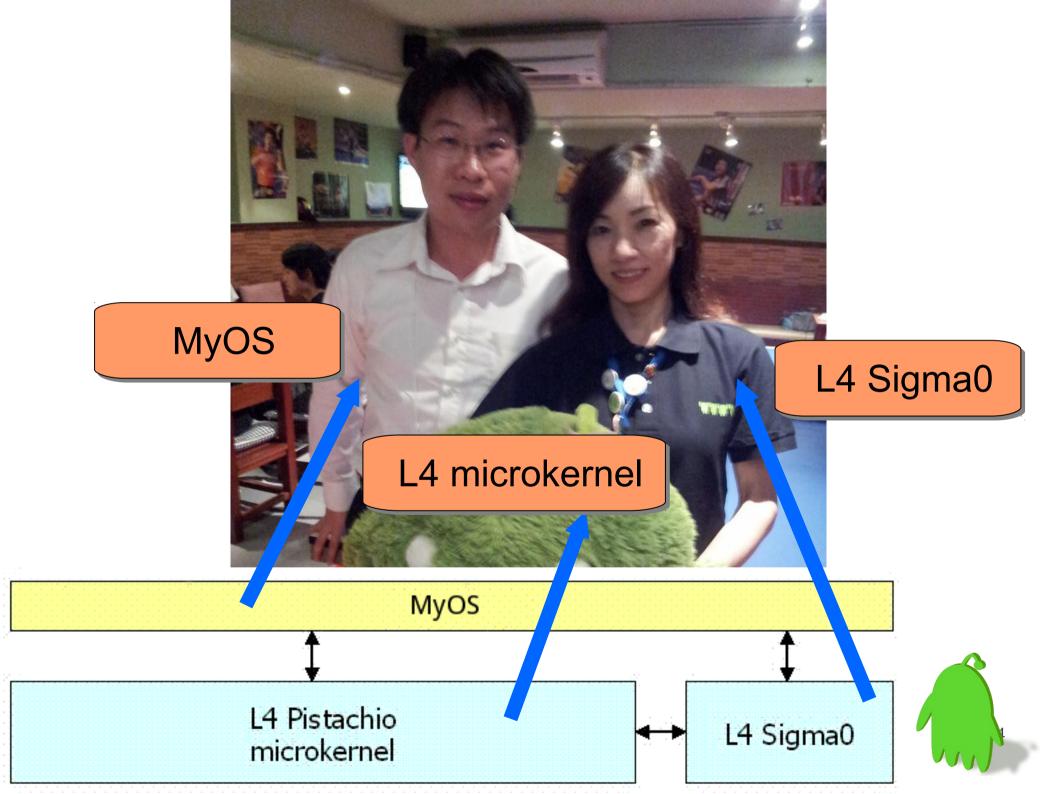


#### 策略: Nested Kernel

- 直接將 OS Kernel 架構於一個成熟的 microkernel 之上, 避免直接碰觸硬體
- 回歸「設計」本質
- 將 microkernel 的 IPC/RPC 服務再進一步抽象







#### Microkernel 的三個世代

- Mach, Chorus (1985-1994)
   將 UNIX pipes 替換為 IPC (更通用)
  - 改善系統穩定度(與 monolithic 相比)
  - 低劣的執行效能
- L3 & L4 (1990-2001)
  - 針對 IPC 大量的效能改善
  - 以組合語言開發,低可攜性
  - 只提供同步的 (sync) IPC
  - 非常小的實做,大部分的功能移到 userspace
- seL4, Coyotos, Nova (2000-目前)
  - 儘量作到與平台無關
  - verification, security, multiple CPUs, etc.

Memory Objects Low-level FS, Swapping Devices Kernel memory Scheduling

Kernel memory Scheduling

> Memorymamt library

Scheduling

#### 第二代 Microkernel (L4) 典型設計

**Device Drivers** 

**User Program** 

Memory Managers

**User Mode** 

**Address spacing** 

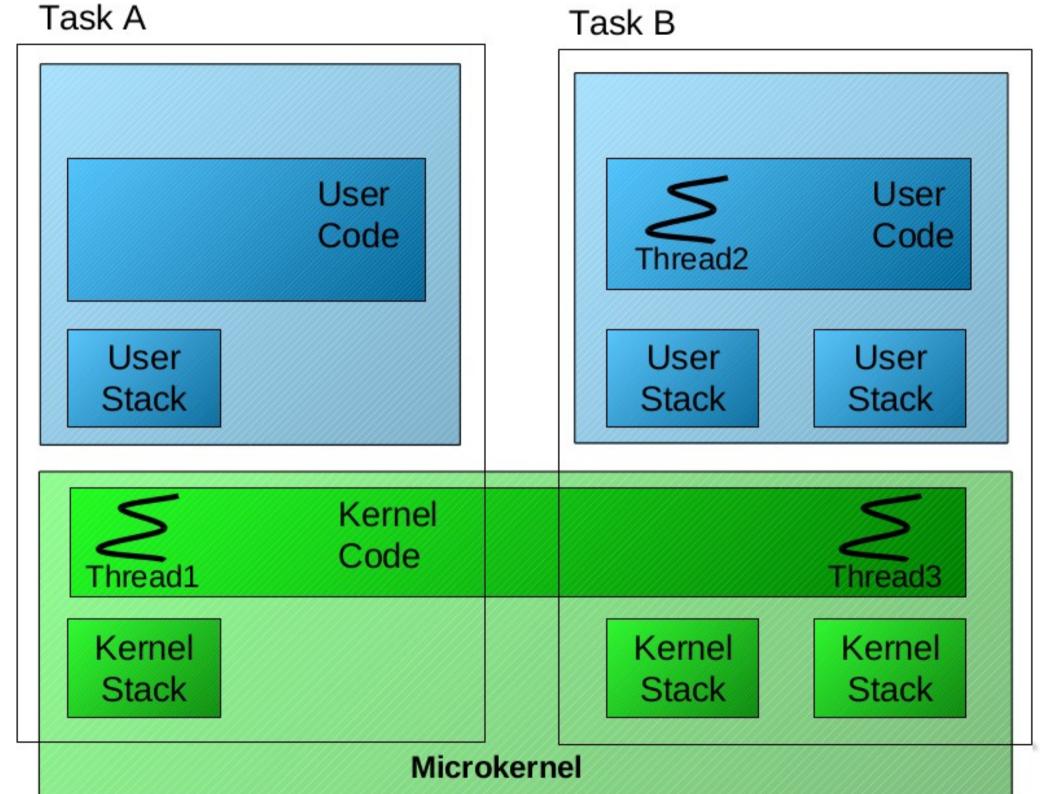
Thread Management and IPC

**Unique**<br/>**Identifiers** 

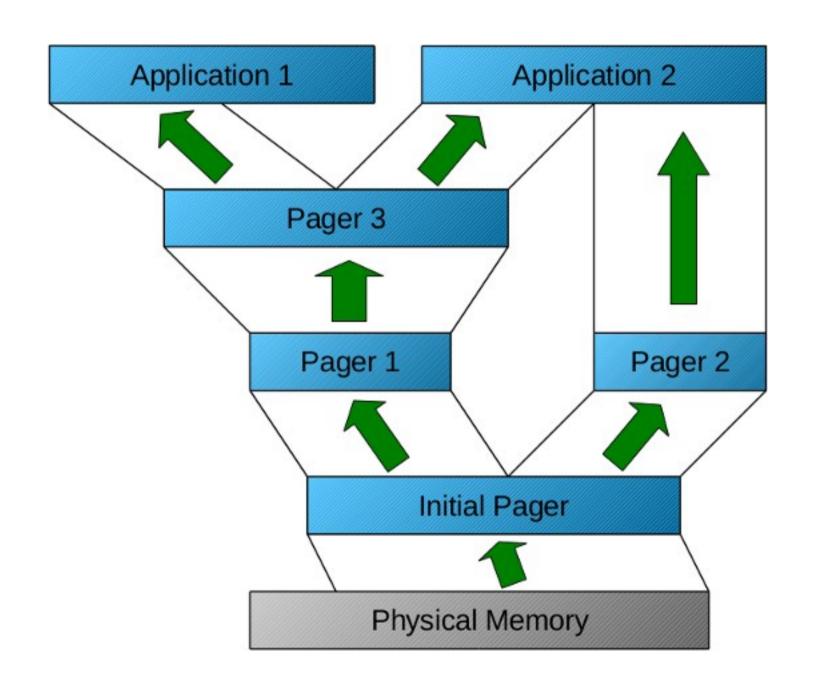
**Microkernel Mode** 

**Hardware** 

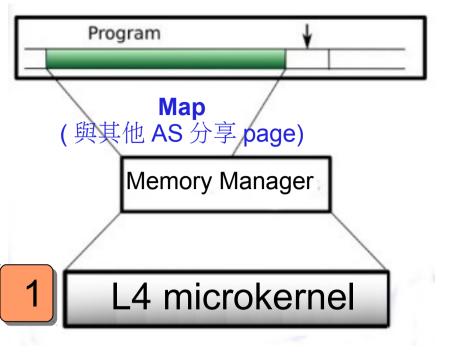


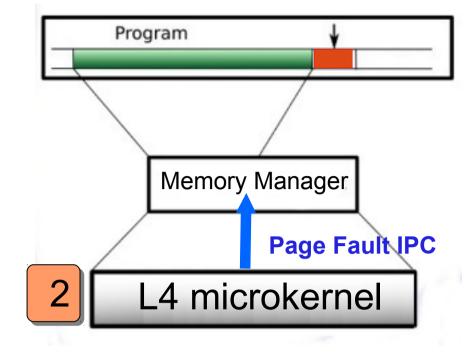


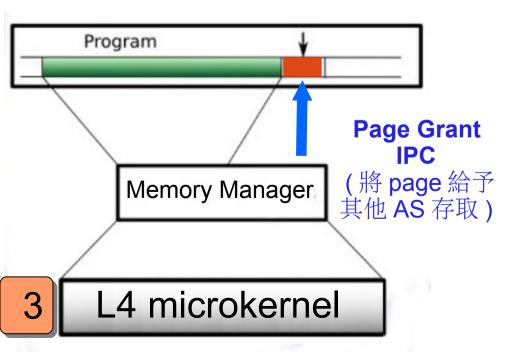
#### 遞迴式的 Address Space

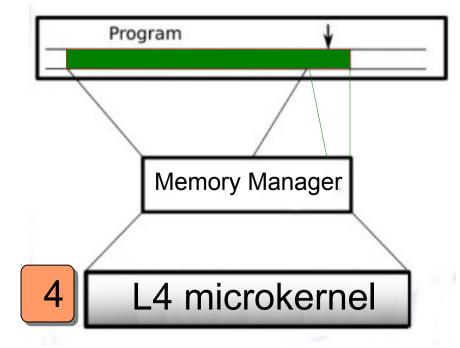


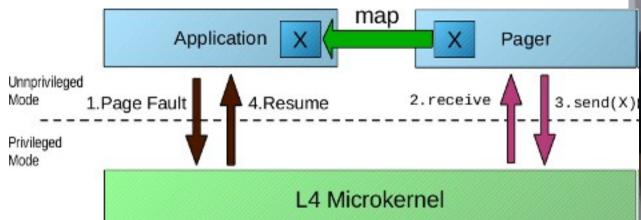




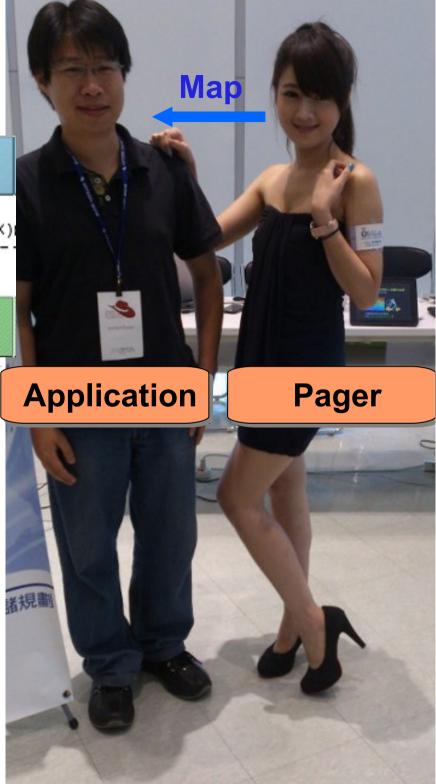


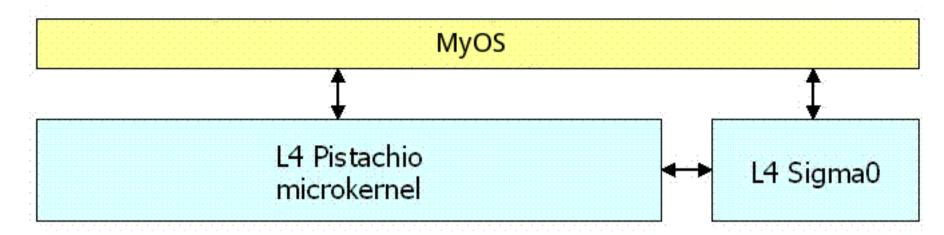






 若系統存在兩個不同 address space 的執行單元(如 Process),而其中 一者(userA)想要存取另一者 (userB)的記體體,只要將 userA 設置為 userB 的 pager (記憶體管理 單元)並提供 userB 的 page fault handler 即可



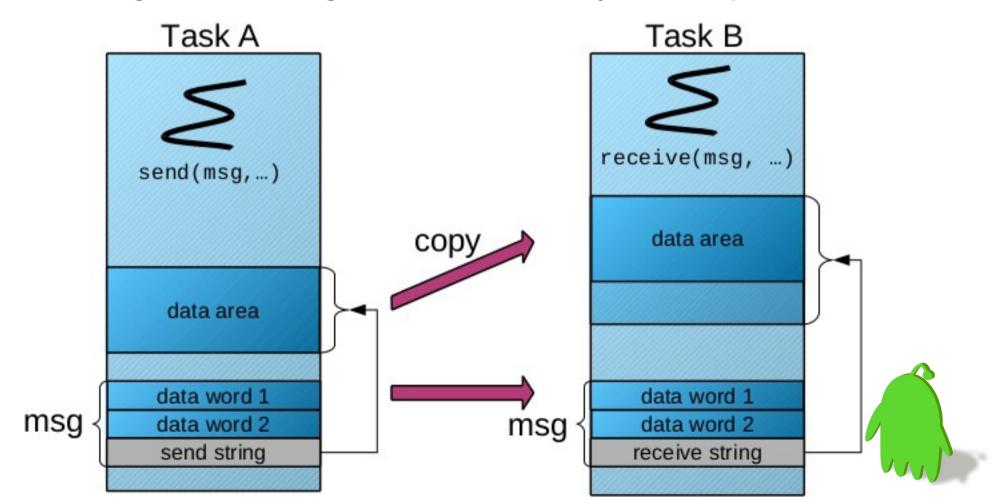


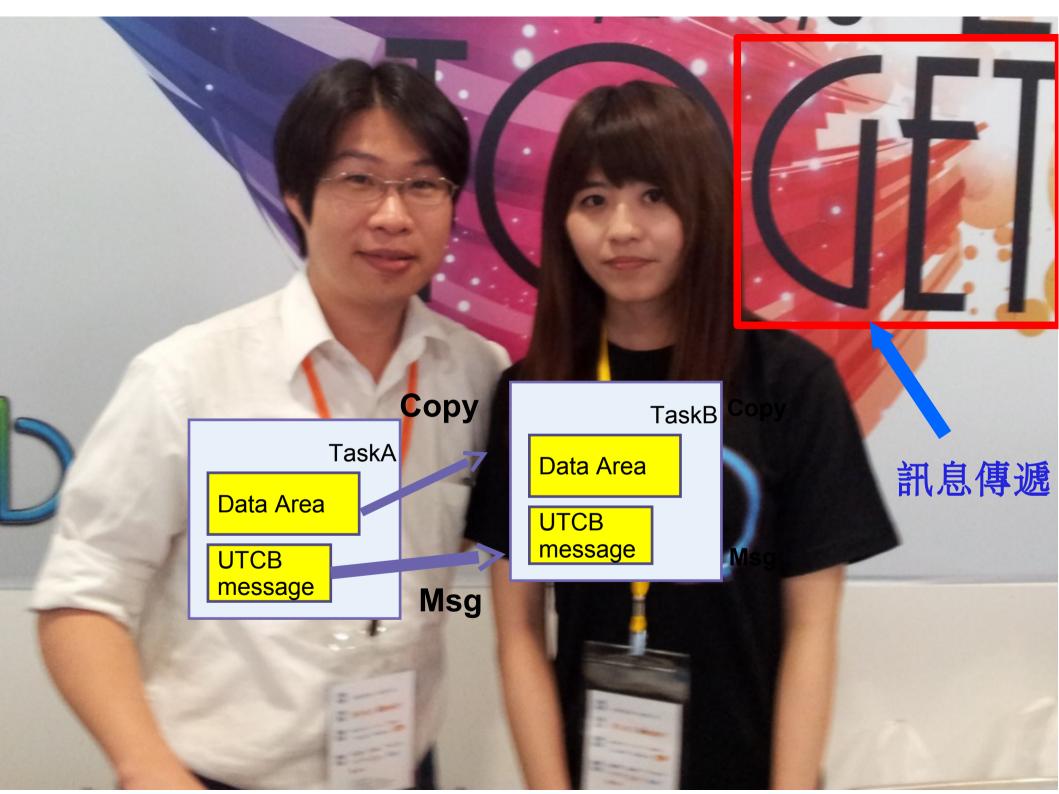
- Sigma0 RPC 通訊協定是 L4 除了 FastIPC 外,另一個主要的設計, 用以處理記憶體管理
- 系統的 initial pager 為 sigma0, 而 MyOS 在 L4 的術語叫做 root task / server

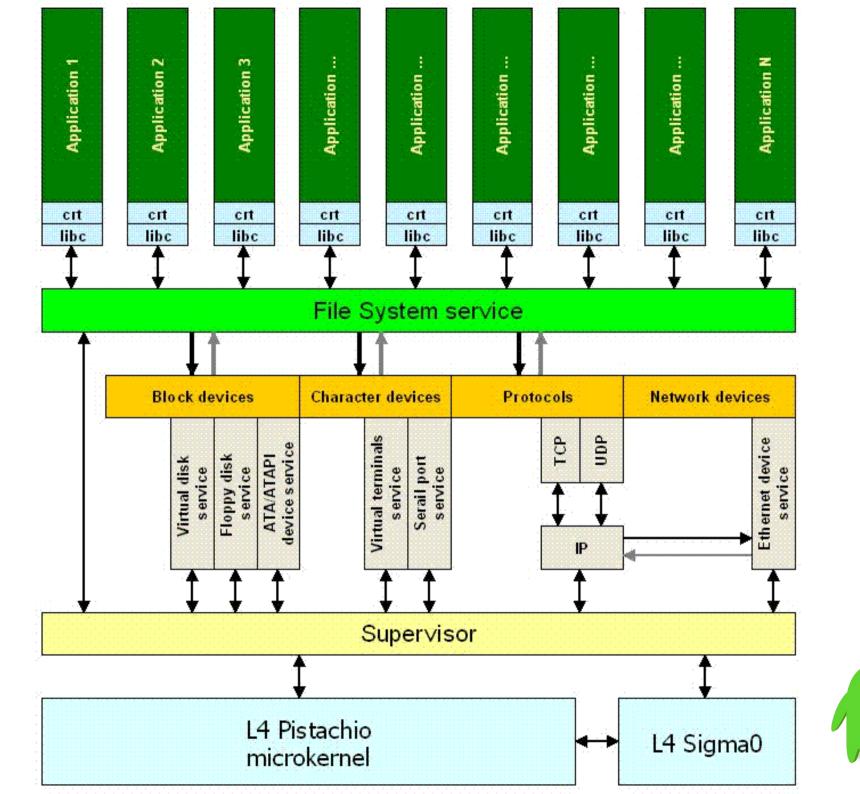


#### 訊息傳遞機制: Copy Data

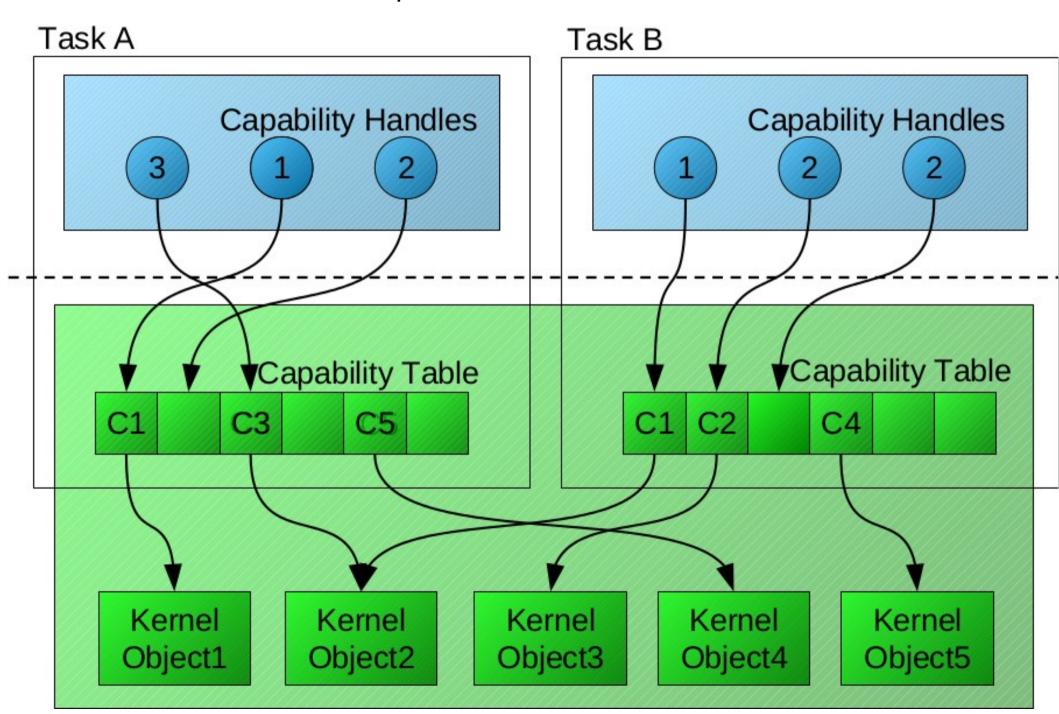
- 直接與間接的資料複製
- UTCB message (special area)
- Special case: register-only message
- Pagefaults during user-level memory access possible







#### Capabilities (執行特定 IPC 的權級單位)



立馬體驗:

自幹 MyOS









在 OSDC.tw 2012 挑戰失敗, 群群轉戰 COSCUP 繼續自幹

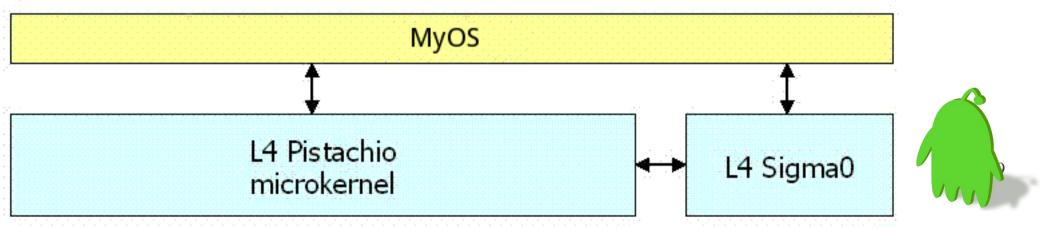


- 真的能動的 OS!
  - 建構於 L4Ka (Pistachio) 的基礎之上



· 以 CORBA 介面串連個別系統元件

- Name System
- 實做基本的檔案系統
- 提供 Tiny Ruby 一類的程式語言執行環境



## 「寫一個 〇S 是多麼美好的事,在有限的生命中千萬不要遺漏了它」 正佑中博士 (2009)







#### Reference

- Microkernel Construction (SS2012), TU Dresden Operating System Group
- 將 CuRT 用作大學作業系統教材:
  http://sites.google.com/site/embedded2009/introduction-to-curt-v1
- Write Your Own Operating System [FAQ]:
  http://www.superfrink.net/athenaeum/OS-FAQ/os-faq.html
- SigOPS, How to Write an Operating System: http://www.acm.uiuc.edu/sigops/roll\_your\_own/
- OSDev Wiki: http://wiki.osdev.org/



