ບິດທີ 3

ແນວຄິດກ່ຽວກັບຂະບວນການ (Process Concept)

ເນື່ອໃນຫຍໍ້

- 🄷 ສະເໜີເບື້ອງຕົ້ນ
- ສະຖານະພາບຂອງຂະບວນການ (Process States)
- 🔷 ການບໍລິຫານຈັດການຂະບວນການ (Process Management)
- Interrupts
- ການສື່ສານລະຫວ່າງຂະບວນການ
- ກໍລະນີສຶກສາ: ຂະບວນການຂອງ UNIX

ສະເໜີເບື້ອງຕຶ້ນ

- ຄອມພິວເຕີເຮັດວຽກຫຼາຍຢ່າງພ້ອມກັນເຊັ່ນ
 - ແປໂປຣແກຣມທີ່ຂຽນດ້ວພາສາລະດັບສຸງໄປເປັນພາສາເຄື່ອງ, ສິ່ງ
 ຟາຍໄປພິມອອກທາງເຄື່ອງພິມ, ສະແດງໜ້າ ເວບເພດຈ໌, ຫຼື້ນເພັງ, ຮັງ
 e-mail
 - ຂະບວນການເຮັດໃຫ້ລະບົບສາມາດເຮັດວຽກ ແລະ ຕິດຕາມບັນດາ ກິດຈະກຳຕ່າງໆໄປພ້ອມໆກັນໄດ້
 - ຂະບວນການສາມາດປ່ຽນຈາກສະຖານະພາບໜຶ່ງໄປຫາສະຖານະພາບ ອື່ນ
 - ລະບົບປະຕິບັດການສາມາດປະຕິບັດຕໍ່ຂະບວນການຕ່າງເຊັ່ນ: ສ້າງ,
 ທຳລາຍ, ຢູດເຮັດຊື່ວຄາວ, ສືບຕໍ່ເຮັດວຽກ ແລະ ປຸກໃຫ້ຕື່ນ

OS 3-3

ສະເໜີເບື້ອງຕຶ້ນ

- ນິຍາມຂະບວນການ
 - ຂະບວນການແມ່ນໂປຣແກຣມທີ່ກຳລັງເຮັດວຽກຢູ່
 - ແຕ່ລະຂະບວນການຈະມີເນື້ອທີ່ໜ່ວຍຄວາມຈຳເປັນຂອງຕຶນເອັງ
 - Text region ເປັນບ່ອນເກັບລະຫັດຄຳສັ່ງທີ່ໜ່ວຍປະມວນຜືນໃຊ້ໃນການ ປະມວນຜືນ
 - Data region ໃຊ້ເກັບບັນດາຄ່າຂອງຕົວປ່ຽນ ແລະ ຊຶ່ງໄດ້ຖືກຈັດສັນໃຫ້ຕາມ ຄວາມຕ້ອງການ
 - Stack region ໃຊ້ເກັບບັນດາຄຳສັ່ງ ແລະ ຕົວປ່ຽນພາຍໃນຟັ່ງຊັ່ນໃດໜຶ່ງທີ່ກຳ
 ລັງເຮັດວຽກຢູ່

ສະຖານະພາບຂອງຂະບວນການ: ວົງຈອນຊີວິດ

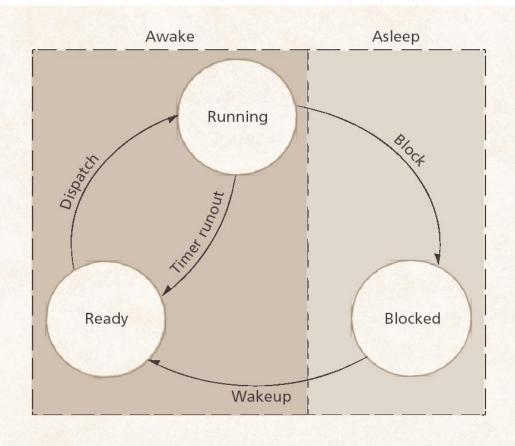
- ຂະບວນການຈະເຮັດວຽກຕາມສະຖານະພາບຕ່າງໆດັ່ງນີ້:
 - Running state
 - ຂະບວນການຢູ່ໃນສະຖານະທີ່ກຳລັງເຮັດວຽກຢູ່ໃນໜ່ວຍປະມວນຜືນ
 - Ready state
 - ຂະບວນການກຽມພ້ອມທີ່ຈະເຂົ້າເຮັດວຽກຢູ່ໃນໜ່ວຍປະມວນຜົນ ຖ້າວ່າໜ່ວຍ ປະມວນຜົນຫວ່າງ
 - Blocked state
 - ຂະບວນການລໍຖ້າເຮັດການໃດໜຶ່ງເພື່ອຈະເຮັດວຽກຕໍ່ໄປ
- ລະບົບປະຕິບັດການຈະມີລາຍການ ready ແລະ ລາຍການ blocked ທີ່ອ້າງອິງໄປຫາຂະບວນການທີ່ບໍ່ເຮັດວຽກ

- ລະບົບປະຕິບັດການເປັນຜູ້ຈັດການຂັ້ນພື້ນຖານຕໍ່ກັບຂະບວນການດັ່ງນີ້
 - ສ້າງຂະບວນການ (Creating processes)
 - ທຳລາຍ (Destroying processes)
 - ຢຸດເຮັດວຽກຊື່ວຄາວ (Suspending processes)
 - ສືບຕໍ່ເຮັດວຽກ (Resuming processes)
 - ປ່ຽນລຳດັບຄວາມສຳຄັນ (Changing a process's priority)
 - ກັນຂະບວນການ (Blocking processes)
 - ປຸກໃຫ້ຕື່ນ (Waking up processes)
 - ມອບໜ່ວຍປະມວນຜົນໃຫ້ (Dispatching processes)
 - ຈັດການການສື່ສານ (Interprocess communication (IPC))

OS 3-6

- 🔷 ສະຖານະພາບ ແລະ ການປ່ຽນສະຖານະພາບຂອງຂະບວນການ
 - ສະຖານະພາບຂອງຂະບວນການ
 - ການມອບໜ່ວຍປະມວນຜົນໃຫ້ແກ່ຂະບວນການທຳອິດໃນຄິວກຽມພ້ອມເອີ້ນວ່າ dispatching ຊຶ່ງຜູ້ມອບເອີ້ນວ່າ dispatcher
 - ລະບົບປະຕິບັດການຈະກຳໜົດຊ່ວງເວລາໃນການມອບໜ່ວຍປະມວນຜືນໃຫ້ແກ່ ຂະບວນການຊຶ່ງເອີ້ນວ່າ Time slice, Time quantum
 - ການປ່ຽນສະຖານະພາບຂອງຂະບວນການຈະມີ 4 ກໍລະນີ
 - ເມື່ອຂະບວນການໃດໜຶ່ງຖືກມອບໜ່ວຍປະມວນຜົນໃຫ້ມັນຈະປ່ຽນສະຖານະພາບ
 ຈາກ ready ໄປເປັນ running
 - ເມື່ອໝຶດເວລາທີ່ກຳໜຶດໃຫ້ ມັນຈະປ່ຽນຈາກສະຖານະ running ໄປເປັນ ready
 - ເມື່ອຂະບວນການລໍຖ້າເຫດການໃດໜຶ່ງ ມັນຈະປ່ຽນສະຖານະຈາກ running ໄປ
 ເປັນ blocked
 - ເມື່ອໄດ້ຮັບເຫດການ ມັນຈະປ່ຽນສະຖານນະຈາກ blocked ໄປເປັນ ready

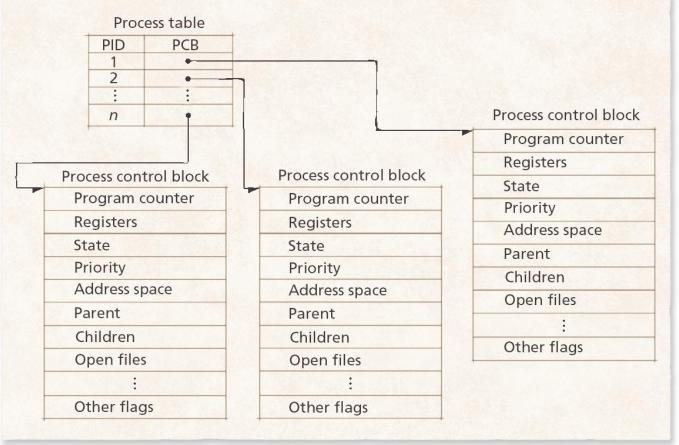
🔷 ສະຖານະພາບ ແລະ ການປ່ຽນສະຖານະພາບຂອງຂະບວນການ



- ກ່ອງຄວບຄຸມຂະບວນການ (PCB)
 - ເປັນບ່ອນເກັບຂໍ້ມູນຂອງຂະບວນການທີ່ລະບົບປະຕິບັດການຕ້ອງການ
 ເພື່ອໃຊ້ບໍລິຫານຈັດການຂະບວນການ ໂດຍປົກກະຕິຈະມີຂໍ້ມູນດັ່ງນີ້
 - Process identification number (PID)
 - Process state
 - Program counter
 - Scheduling priority
 - Credentials
 - A pointer to the process's parent process
 - Pointers to the process's child processes
 - Pointers to locate the process's data and instructions in memory
- Pointers to allocated resources (such as file)
 ພາກວິຊາວິທະຍາສາດຄອມພິວເຕີ, ຄວທ, ມຊ 2013-2014

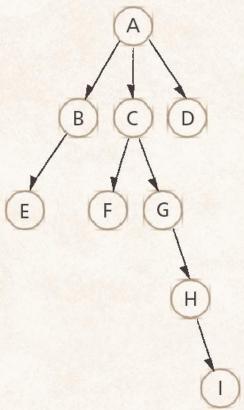
- ກ່ອງຄວບຄຸມຂະບວນການ
 - ຕາຕະລາງເກັບກຳຂະບວນການ (Process Table)
 - ເປັນຕາຕະລາງເກັບກຳ ກ່ອງຄວບຄຸມຂະບວນການ (PCB)ຂອງບັນດາຂະບວນ
 ການ
 - ເຮັດໃຫ້ງ່າຍຕໍ່ການເຂົ້າໃຊ້ກ່ອງຄວບຄຸມຂະບວນການ
 - ເມື່ອຂະບວນການສິ້ນສຸດການເຮັດວຽກ ລະບົບປະຕິບັດການຈະລຶບຂະບວນການ ອອກຈາກຕາຕະລາງ ກູ້ຄືນບັນດາຊັບພະຍາກອນທີ່ຂະບວນການນັ້ນໃຊ້ຢູ່

🔷 ກ່ອງຄວບຄຸມຂະບວນການ



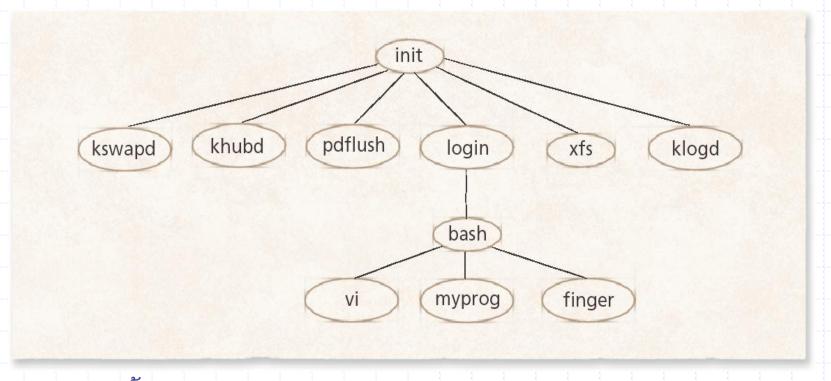
- ການດຳເນີນການຂອງຂະບວນການ
 - ຂະບວນອາດຈະສ້າງຂະບວນລູກອອກມາຫຼາຍອັນ
 - ຂະບວນການທີ່ສ້າງຂະບວນການອື່ນອອກມາເອິ້ນວ່າຂະບວນການພໍ່ແມ່
 - ຂະບວນການທີ່ຖືກສ້າງມາຈາກຂະບວນການອື່ນເອີ້ນວ່າຂະບວນການລູກ
 - ຂະບວນການລູກແຕ່ລະອັນຈະເກີດຈາກພໍ່ແມ່ດຽວເທົ່ານັ້ນ
 - ເມື່ອຂະບວນການທີ່ເປັນພໍ່ແມ່ຖືກທຳລາຍ ລະບົບປະຕິບັດການຈະ ປະຕິບັດຢ່າງໃດໜຶ່ງດັ່ງນີ້:
 - ທຳລາຍຂະບວນການລູກທັງໝົດຂອງພໍ່ແມ່ດັ່ງກ່າວ
 - ປອຍໃຫ້ຂະບວນການລູກສືບຕໍ່ເຮັດວຽກຕໍ່ໄປໂດບບໍ່ຂຶ້ນກັບພໍ່ແມ່ຂອງມັນ

ການດຳເນີນການຂອງຂະບວນການ



ລຳດັບຊັ້ນການສ້າງຂະບວນການລູກຂອງຂະບວນການ

ການດຳເນີນການຂອງຂະບວນການ

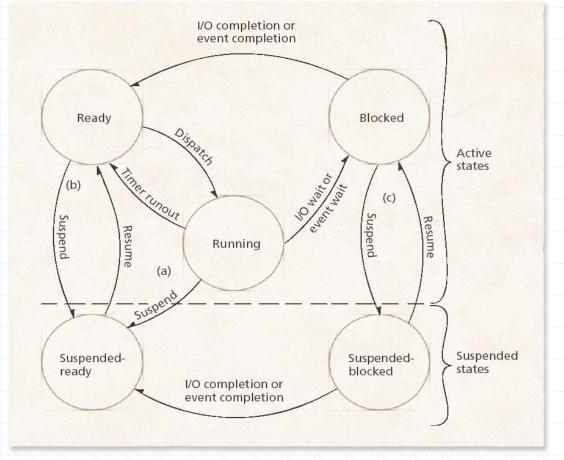


ລຳດັບຊັ້ນການສ້າງຂະບວນການລູກຂອງຂະບວນການຂອງ Linux

ພາກວິຊາວິທະຍາສາດຄອມພິວເຕີ, ຄວທ, ມຊ 2013-2014

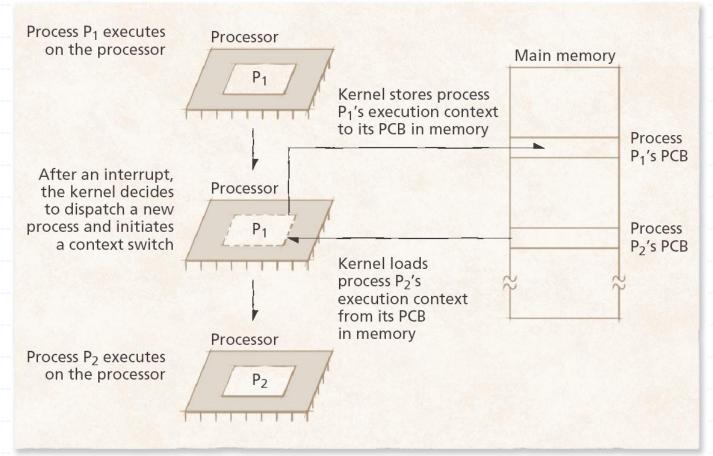
- ການຢຸດຊື່ວຄາວ ແລະ ການສືບຕໍ່ປະຕິບັດ
 - ການຢຸດຂະບວນການຊື່ວຄາວ (Suspending a process)
 - ເປັນການເອົາຂະບວນການອອກຈາກການເຮັດວຽກໃນໜ່ວຍປະມວນຜືນໂດຍບໍ່ມີ ກຳນິດ ແຕ່ວ່າຍັງບໍ່ທັນໄດ້ທຳລາຍມັນເທື່ອ
 - ການຢຸດຊື່ວຄາວຂອງຂະບວນການໃດໜຶ່ງອາດຈະເຮັດໂດຍຂະບວນການຂະບວນ ການທີ່ຢຸດຊື່ວ ຫຼື ຂະບວນການອື່ນໆ
 - ມີປະໂຫຍດຕໍ່ການກວດສອບໄພຄຸກຄາມລະບົບຄວາມປອດໄພ ແລະ ການການ ກວດສອບຫາຂໍ້ບົກພ່ອງຂອງຊອບແວຣ໌
 - ການເຮັດໃຫ້ຂະບວນການທີ່ຢຸດຊື່ວຄາວກັບມາເຮັດວຽກຄືນໃໝ່ຕ້ອງແມ່ນ
 ຂະບວນການອື່ນເປັນຜູ້ເຮັດ
 - ມີ 2 ສະຖານະພາບ:
 - suspendedready
 - suspendedblocked

🔷 ການຢຸດຊື່ວຄາວ ແລະ ການສືບຕໍ່ປະຕິບັດ



- ການສັບປ່ຽນຂະບວນການເຂົ້າອອກ(Context Switching)
 - ເຮັດໂດຍລະບົບປະຕິບັດການເພື່ອຢຸດການເຮັດວຽກຂອງຂະບວນການທີ່ ກຳລັງປະຕິບັດການຢູ່ ແລະ ເອົາຂະບວນການໃໝ່ທີ່ກຳລັງລໍຖ້າຢູໃນຄິວ ກຽມພ້ອມເຂົ້າມາປະມວນຜົນ
 - ບັນທຶກສະຖານະພາບຂອງຂະບວນການໄວ້ໃນກ່ອງຄວບຄຸມຂະບວນ ການກ່ອນຈະຢຸດມັນ
 - ໂລດເອົາສະຖານະຂອງຂະບວນການທີ່ກຽມພ້ອມຢູ່ທາງໜ້າຂອງຄິວ ກຽມພ້ອມ
 - ບໍ່ໃຫ້ໜ່ວຍປະມວນຜັນປະຕິບັດການຄຳນວນບາງຢ່າງ
 - ລະບົບປະຕິບັດການຈະເຮັດຊັບປ່ຽນໃຫ້ໄວທີ່ສຸດເທົ່າທີ່ເປັນໄປໄດ້
 - ໃນບາງລະບົບ ແມ່ນເຮັເໂດຍຮາດແວຣ໌

🔷 ການສັບປ່ຽນຂະບວນການເຂົ້າອອກ(Context Switching)



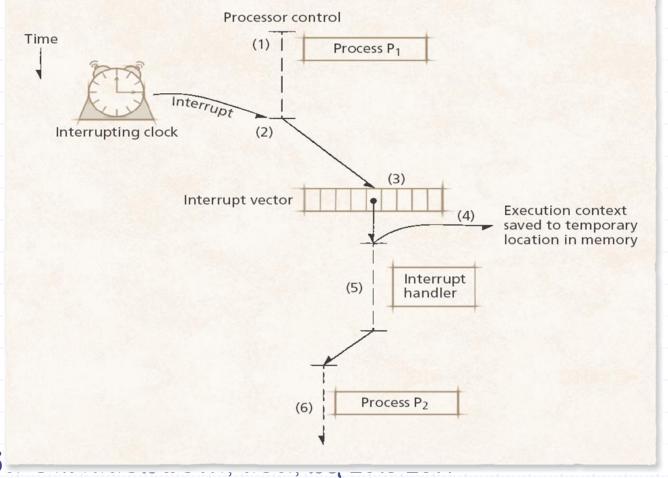
- ເປັນສັນຍານຂັດຈັງຫວະຈາກຮາດແວຣ໌ເພື່ອສັ່ງໃຫ້ຊອບແວຣ໌ປະຕິບັດການໃດໜຶ່ງ
- ການຂັດຈັງຫວະອາດຈະສ້າງຈາກການເຮັດວຽກຂອງຂະບວນການໃດໜຶ່ງ
 - ສັນຍານຂັດຈັງຫວະປະເພດນີ້ເອີ້ນວ່າ trap ຊຶ່ງເກີດຈາກການເຮັດ ວຽກຂອງຂະບວນການ
 - ເຊັ່ນ: ການຫານຈຳນວນໜຶ່ງດ້ວຍສູນ, ອ້າງອິງຫາໜ່ວຍຄວາມຈຳທີ່ບໍ່
 ໄດ້ຮັບອະນຸຍາດ
- ອາດຈະສ້າງຈາກເຫດການໃດໜຶ່ງທີ່ກ່ຽວຂ້ອງຫຼືບໍ່ກ່ຽວຂອງກັບ ຂະບວນການທີ່ກຳລັງເຮັດວຽກຢູ່ເຊັ່ນ: ການກິດແປ້ນພິມຄີໃດ ໜຶ່ງ

- ການສ້າງການຂັດຈັງຫວະຈະບໍ່ສິ້ນເປືອງ
- ວິທີການໜຶ່ງໃນການສັ່ງໃຫ້ຊອບແວຣ໌ປະຕິບັດການອັນໃດໜຶ່ງ ແມ່ນ Polling
 - ເປັນວິທີການແບບເກົ່າ
 - ໜ່ວຍປະມວນຜົນຈະກວດສອບສະຖານະພາບຂອງແຕ່ລະອຸປະກອນຫຼັງຈາກປະຕິບັດຄຳສັ່ງແຕ່ລະຄຳສັ່ງ
 - ສະຫຼັບຊັບຊ້ອນ ແລະ ສິ້ນເປືອງ

- ການຈັດການກັບ Interrupt
 - ຫຼັງຈາກໄດ້ຮັບສັນຍານຂັດຈັງຫວະ ໜ່ວຍປະມວນຜືນຈະຢຸດການເຮັດ ວຽກປະຈຸບັນໄວ້ຊື່ວຄາວ
 - ໜ່ວຍປະມວນຜືນເຮັດວຽກຕາມຄຳສັ່ງຂັດຈັງຫວະ
 - Interrupt handler ຈະເປັນຕົວກຳໜົດວ່າຈະປະຕິບັດຕໍ່ການຂັດ
 ຈັງຫວະນັ້ນແນວໃດ
 - Interrupt handlers ຈະຖືກເກັບໄວ້ໃນ array ຂອງ pointers ທີ່ ຊື່ວ່າ interrupt vector
 - ຫຼັງຈາກປະຕິບັດຕໍ່ສັນຍານຂັດຈັງຫວະແລ້ວ ໜ່ວຍປະມວນຜິນຈະກັບ
 ມາເຮັດວຽກທີ່ໂຈະໄວ້ ຫຼື ເຮັດວຽກຕໍ່ໄປ



🄷 ການຈັດການກັບ Interrupt



*

ພາກວິຊາວິ

OS 3-22

- Interrupt Classes
 - Interrupt ແຕ່ລະປະເພດຈະຂຶ້ນຢູ່ກັບສະຖາປັດຕະຍະກຳທີ່ເລືອກໃຊ້
 - ການຂັດຈັງຫວະມີ 2 ປະເພດ
 - Interrupts
 - ເປັນການແຈ້ງໃຫ້ໜ່ວຍປະມວນຜົນຮູ້ຈັກວ່າມີຂະເຫດການອັນໃດໜຶ່ງເກີດຂຶ້ນ ຫຼື
 ສະຖານະພາບຂອງອຸປະກອນໃດໜຶ່ງໄດ້ປ່ຽນແປງໄປ

*

- ສ້າງໂດຍອຸປະກອນຕ່າງໆ
- Exceptions
 - ສະແດງໃຫ້ເຫັນວ່າມີຂໍ້ຜິດພາດເກີຂຶ້ນໃນຮາດແວຣ໌ໃດໜຶ່ງ ຫຼື ເກີດຈາກຂອບແວຣ໌ໃດ ໜຶ່ງ
 - ແບ່ງອອກເປັນ faults, traps ຫຼື aborts



Interrupt Classes

Interrupt	Type
/	//

Pescription of Interrupts in Each Type

10

These are initiated by the input/output hardware. They notify a processor that the status of a channel or device has changed. I/O interrupts are caused when an I/O operation completes, for example.

*

Timer

A system may contain devices that generate interrupts periodically. These interrupts can be used for tasks such as timekeeping and performance monitoring. Timers also enable the operating system to determine if a process's quantum has expired.

Interprocessor interrupts

These interrupts allow one processor to send a message to another in a multiprocessor system.



Interrupt Classes Exception Class Pescription

Pescription of Exceptions in Each Class

Fault

These are caused by a wide range of problems that may occur as a program's machine-language instructions are executed. These problems include division by zero, data (being operated upon) in the wrong format, attempt to execute an invalid operation code, attempt to reference a memory location beyond the limits of real memory, attempt by a user process to execute a privileged instruction and attempt to reference a protected resource.

*

Trap

These are generated by exceptions such as overflow (when the value stored by a register exceeds the capacity of the register) and when program control reaches a breakpoint in code.

Abort

This occurs when the processor detects an error from which a process cannot recover. For example, when an exception-handling routine itself causes an exception, the processor may not be able to handle both errors sequentially. This is called a double-fault exception, which terminates the process that initiated it.

ການສື່ສານລະຫວ່າງຂະບວນການ *

- ລະບົບປະຕິບັດການສ່ວນຫຼາຍແມ່ນມີເທັກນິກສຳຫຼັບການ ສື່ສານລະຫວ່າງຂະບວນການ (IPC)
- ຂະບວນການໃດໜຶ່ງຈະຕ້ອງສື່ສານກັບຂະບວນການອື່ນໃນ ລະບົບ multiprogrammed ແລະ ລະບົບເຄືອຂ່າຍ
 - ຕົວຢ່າງ: Web browser ໄປເອີ້ນເອົາຂໍ້ມູນຈາກ server ໃດໜຶ່ງ
- ມັນເປັນສິ່ງຈຳເປັນສຳຫຼັບຂະບວນການທີ່ຈະຕ້ອງເຮັດວຽກ ປະສານງານກັນເພື່ອບັນລຸເປົ້າໝາຍໃດໜຶ່ງ

ການສື່ສານລະຫວ່າງຂະບວນການ `

Signals

- ເປັນສັນຍານຂັດຈັງຫວະຈາກຊອບແວຣ໌ໃດໜຶ່ງທີ່ແຈ້ງໃຫ້ຂະບວນການ ຮູ້ຈັກວ່າມີເຫດການໃດໜຶ່ງເກີດຂື້ນ
- ບໍ່ອະນຸຍາດໃຫ້ມີການແລກປ່ຽນຂໍ້ມູນລະຫວ່າງຂະບວນການ
- ຂະບວນການອາດຈະຮັບ, ບໍ່ຮັບ ຫຼື ກັນສັນຍານດັ່ງກ່າວ

Message Passing

- ອາດຈະສິ່ງໃນທິດທາງດຽວ ຫຼື ສອງທິດທາງ
- ເປັນແບບ blocking/nonblocking
- ວິທີທີ່ເປັນທີ່ນິຍົມແມ່ນ pipe ຊຶ່ງເປັນເນື້ອທີ່ຂອງໜ່ວຍຄວາມຈຳທີ່ ຕ້ອງກັນໂດຍ OS ທີ່ໃຊ້ເປັນ buffer ເພື່ອໃຊ້ແລກປ່ຽນຂໍ້ມູນ ລະຫວ່າງຂະບວນການ

ການສື່ສານລະຫວ່າງຂະບວນການ `

- IPC ໃນລະບົບກະຈາຍ (distributed systems)
 - ການຂຶ້ນສິ່ງຂໍ້ມູນອາດຈະມີຂໍ້ບົກພ່ອງ ຫຼື ສູນເສຍ
 - ຕ້ອງໃຫ້ຝ່າຍຮັບແຈ້ງບອກຝ່າຍສິ່ງຖ້າໄດ້ຮັບຂໍ້ມູນຄົບຖ້ວນແລ້ວ
 - ຖ້າຝ່າຍສິ່ງບໍ່ໄດ້ຮັບສັນຍານແຈ້ງບອກຈະຕ້ອງໄຫ້ມີສັນຍານໝົດເວລາ ເພື່ອຕັດການເຊື່ອມຕໍ່
 - ການຕັ້ງຊື່ທີ່ບໍ່ຊັດເຈນຈະເຮັດໃຫ້ການອ້າງອິງຂໍ້ມູນຜິດພາດ
 - ກ່ຽວກັບເລື່ອງຄວາມປອດໄພເປັນເລື່ອງສຳຄັນ ຕ້ອງໃຫ້ໃຊ້ຫຼັກການ authentication

ກໍລະນີສຶກສາ: ຂະບວນການຂອງ ປ່NIX

UNIX processes

- ທຸກຂະບວນການຈະໄດ້ຮັບທີ່ຢູ່ຂອງໜ່ວຍຄວາມຈຳຊຸດໜຶ່ງຊຶ່ງເອິ້ນວ່າ virtual address space
- PCB ຂອງຂະບວນການໃດໜຶ່ງແມ່ນຖືກດູແລຮັກສາໂດຍ kernel ຢູ່
 ໃນບ່ອນປອດໄພ ຊຶ່ງຂະບວນການຂອງຜູ້ໃຊ້ບໍ່ສາມາດເຂົ້າໄປໃຊ້ໄດ້
- UNIX PCB ขับจุ:
 - ຄ່າ registers ຂອງໜ່ວຍປະມວນຜືນ
 - PID
 - The program counter
 - The system stack
- ທຸກຂະບວນການໄດ້ຖືກບັນທຶກໄວ້ໃນຕາຕະລາງຂະບວນການ

ກໍລະນີສຶກສາ: ຂະບວນການຂອງ ປ່NIX

UNIX processes

- ທຸກຂະບວນການສື່ສານກັບລະບົບປະຕິບັດການຜ່ານທາງ system calls
- ຂະບວນການໃດໜຶ່ງສາມາດສ້າງຂະບວນການລູກໂດຍໃຊ້ຄຳສັ່ງ fork
 system call, ຊຶ່ງສຳເນົາຮູບແບບແລະຂໍ້ມູນຈາກພໍ່ແມ່ມັນ
 - Child receives a copy of the parent's resources as well
- ຄ່າລຳດັບຄວາມສຳຄັນຢູ່ລະຫວ່າງ -20 ຫາ 19 (inclusive)
 - ຄ່າຕໍາກ່ວາຈະມີລໍາດັບຄວາມສໍາຄັນສຸງກ່ວາ
- UNIX ໃຊ້ເທັກນິກ IPC, ເຊັ່ນ pipes, ເພື່ອອະນຸຍາດໃຫ້ບັນດາ ຂະບວນການທີ່ບໍ່ກ່ຽວຂ້ອງກັນສິ່ງຂໍ້ມູນຫາກັນ

ກໍລະນີສຶກສາ: ຂະບວນການຂອງ **UNIX**

UNIX system calls

System Call	Pescription
fork	Spawns a child process and allocates to that process a copy of its parent's resources.
exec	Loads a process's instructions and data into its address space from a file.
wait	Causes the calling process to block until its child process has terminated.
signal	Allows a process to specify a signal handler for a particular signal type.
exit	Terminates the calling process.
nice	Modifies a process's scheduling priority.