

Table of Content

- Table of Content
- PPT 1
 - Basic Element
 - Process Register
 - User-visible register
 - Control and Status Registers
 - Instruction Execution
 - Interrupts
 - 4 Jenis Interrupt
 - Instruction Execution/Flow with Interrupt
 - Interrupt Processing
 - Simple Interrupt Processing
 - Sequential Interrupt Programming
 - Nested Interrupt Programming
 - Multiple Interrupt
 - Prioritas
 - Multiprogramming
 - Memory Hierarchy
 - Struktur Cache dan Main Memory
 - Prinsip Cache
 - Cara Cache Beroperasi
 - Teknik Komunikasi I/O
 - Programmed I/O
 - Interrupt-Driven I/O
 - Footnote
 - Spatial Locality
 - temporal locality
- PPT 2
 - Requirements to be an Operating System
 - Cara OS manage eksekusi aplikasi
 - Process
 - Apa itu process
 - Process itu terdiri dari apa
 - Trace dari proses
 - Eksekusi program menggunakan dispatcher
 - State Process
 - Two-State Process Model
 - Process Creation and Termination Causes
 - Process Creation
 - Process Termination
 - Five-State Process Model
 - Data Structure in Process Managing
 - Two Queue

- Multiple Queue
- Suspend States
 - One Suspend State
 - Two Suspend State
 - Reasons for Suspend State
- SEMAPHORE
- MESSAGE PASSING

PPT 1

Basic Element

- Processor
 - dua register di dalam processor
 - Memory Access Register (MAR)
 - mengandung address dari buat read-write berikutnya
 - Memory Buffer Register (MBR)
 - mengandung data yang dibaca atau data yang akan ditulis
- I/O Module
 - dihitung sebagai secondary memory device
 - berupa terminal (ports dan USB stuff)
 - peralatan komunikasi (Keyboard + Mouse, etc)
- System Bus
 - yang membuat main memory, I/O module, dan processor bisa berkomunikasi dengan satu sama lain

Process Register

Ada dua:

- User-visible register
 - yang dipakai oleh programmer misal: accumulator, index register, stack pointer, dll
 - accumulator itu yang menyimpan data sementara sebelum di assign ke sebuah register/variabel (cth : $a = a + b$, instruction bikin $a + b$ disimpan di accumulator dulu, baru write accumulator value to a)
 - index register itu buat nge access/traverse array
 - stack pointer itu buat nge access stack/heap memory
- Control and Status register
 - Dikontrol oleh processor biar processor bisa lakukan processor things
 - dipakai oleh OS buat kontrol eksekusi program (ke cronjob)

User-visible register

- Ingat kan register itu basically cuma container buat data/variabel, jadi memang semua program bisa declare variabel dan variabel itu pakai user-visible register
- jadi user-visible register itu bisa diakses oleh user/program yang dibuat oleh user
- User-visible register dibagi jadi dua

- data register
 - buat simpen data literal value
- address register
 - buat simpen data address

Control and Status Registers

- Program Counter (PC)
 - mengandung address dari instruksi yang pengen difetch
- Instruction Register (IR)
 - ngandung instruksi yang di fetch ama PC
- Program status word (PSW)
 - ngandung informasi status: interrupt enable/disable, mode, dll
- Condition codes or flags
 - bit yg kasi tahu hasil operasi
 - positif, negative, nol, ato overflow

Instruction Execution

- 2 Step
 1. Fetch
 - PC pegang address dari instruksi berikutnya
 - ambil instruksi dari memory
 - setiap fetch, PC++ (increment)
 2. Execute
 - instruction yg di fetch masuk ke instruction register
 - (instruction bisa berupa banyak jenis) :
 - instruction yg involve processor-memory
 - instruction yg involve processor-I/O
 - instruction yg involve data processing
 - instruction yg involve control (?)
 - eksekusi instruksi
 3. Loop or Halt
 - loop klo ada instruksi berikutnya
 - halt klo udah selesai

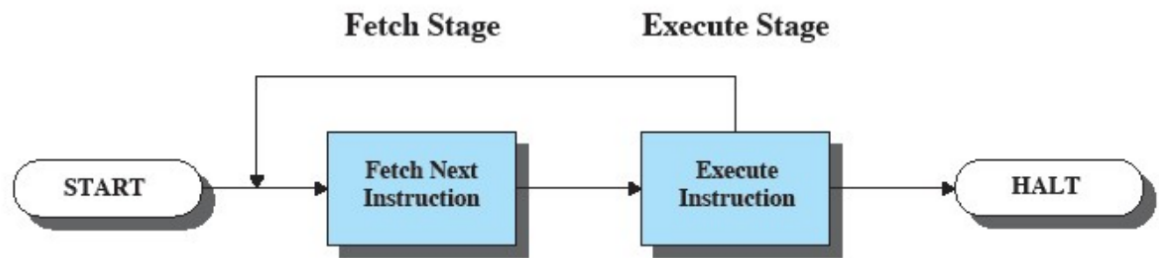


Figure 1.2 Basic Instruction Cycle

Interrupts

- interrupt itu cuma signal berhenti (SIGINT) sementara yang dipake buat ngasi tau processor klo ada event yang lebih penting
- Fact: I/O itu mayoritas lebih pelan kerjanya dibanding ama processor

4 Jenis Interrupt

- dari program :
 - terjadi klo programnya sendiri ada error (kek klo di cp (ARYA) itu tle to infinity jadi programnya sendiri interrupt gara" gk bakal berhenti) (SIGINT jg bisa terjadi klo programnya sendiri jg error, kek memory overflow ato division by zero)
- dari timer :
 - pre-planned ama processor klo programnya bakal di interrupt ama processornya expect buat programnya ke interrupt
 - ini exist klo OS nya mo operate pada interval tertentu
 - cth: sebuah system clock nge hitung waktu per detik, klo sudah mencapai value tertentu, OS nya bakal interrupt clock nya untuk melakukan program yang lain
- dari I/O
 - klo I/O nya kasi signal klo programnya sudah selesai (return 0) ato request dari user buat stop program nya (ctrl+c dari terminal)
 - note I/O itu gk necessarily mean input output dari mouse ato keyboard ato dll. Bisa aja itu dari program output return jadi langsung interrupt
 - bedanya interrupt ini ama interrupt dari program adalah klo interrupt dari program itu karena error yg terjadi di dalam programnya dan gk di expect oleh processor. klo interrupt dari I/O itu karena programnya udah selesai (walaupun return value nya bkn 0 (error), itu masih di return (end program) dan bisa dibilang programnya selesai)
- dari Hardware Failure
 - contoh : processor pengen ke ambil data dari secondary memory (disk), tapi disk nya rusak jadi gk bisa ke fetch datanya, sehingga processor nya bakal interrupt
- Selama program berjalan, ia akan terus nge cek klo nge catch sebuah interrupt (if interrupt)
- klo ada interrupt, program bisa lakuin dua hal:
 - **suspend** program

- jalanin catch interrupt routine / nge call interrupt handler(kek catch nya di try throw catch di c++)
 - Contoh yang lumayan complex : ada process yg request I/O operation, tapi I/O operation kan gk secepat/lebih lama dari processor jadi process nya sendiri masuk ke dalam wait/suspend state, nah pas I/O operation nya selesai, I/O module nya kasi signal ke processor klo I/O operation nya udah selesai, dari situ processor kirim SIGINT (signal interrupt) ke process yg lagi dlm wait status yg kirim pesan bahwa I/O udh siap.

Instruction Execution/Flow with Interrupt

1. fetch instruction
2. execute instruction
 - interrupt enabled
 - check interrupt
 - if interrupt, handle interrupt
 - back to fetch
 - interrupt disabled
 - back to fetch
3. loop from fetch, unless process done (halt)

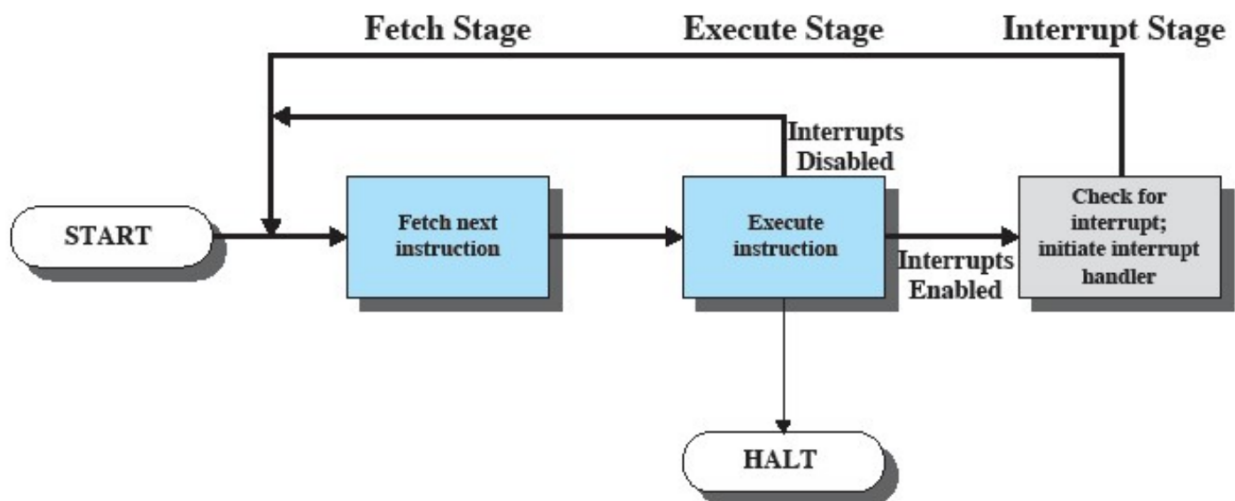


Figure 1.7 Instruction Cycle with Interrupts

Interrupt Processing

Simple Interrupt Processing

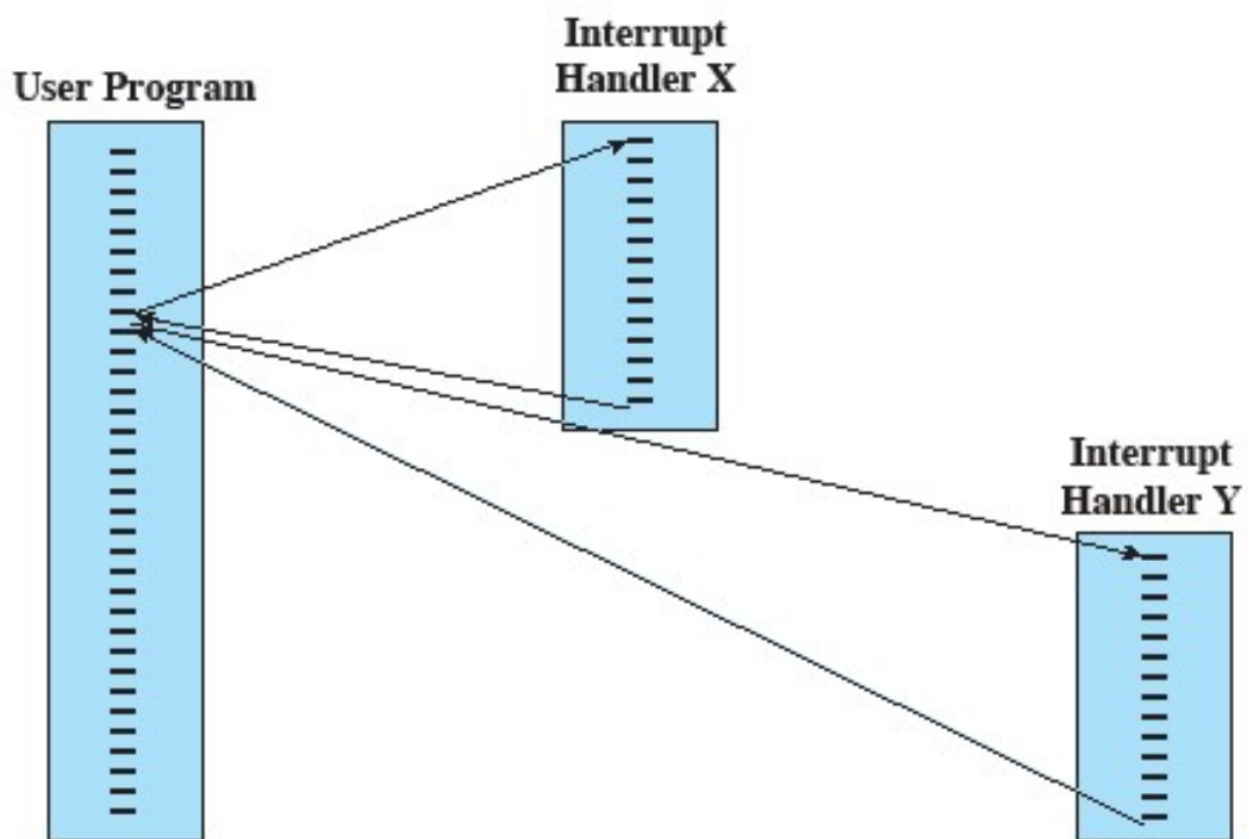
note: ini gw copas dari ppt nya, jadi mungkin ada beberapa kata yang gk gw pahami lol ini copilot yg bikin (i fucking love copilot)

1. Hardware side
 1. hardware demand sebuah interrupt
 2. processor selesaiin instruksi
 3. processor bilang ke hardware (i think?) klo dapat signal interrupt

4. processor masukin PSW (processor status word) (variabel yg contain data status process (lagi jalan kah, wait kah, suspend kah?, dll)) dan PC ke dalam control stack (stack yg buat nyimpen instruction sementara)>
5. processor bikin PC baru buat interrupt handling
2. Software side
 1. simpen kondisi informasi yg ada di dlm process
 2. interrupt process
 3. kembaliin kondisi informasi
 4. kembaliin PSW ama PC yg ada di control stack sebelumnya

Sequential Interrupt Programming

1. Process beroperasi
2. Interruption muncul
3. Pertama dihandle oleh **Interrupt Handler X**
4. IHX (Interrupt Handler X) return/selesai handle interrupt
5. Selesai IHX, dilanjutkan oleh **Interrupt Handler Y** (mereka bekerja pas after one another, gaada break)
6. IHY return/selesai handle interrupt
7. Selesai IHY, process berjalan lagi

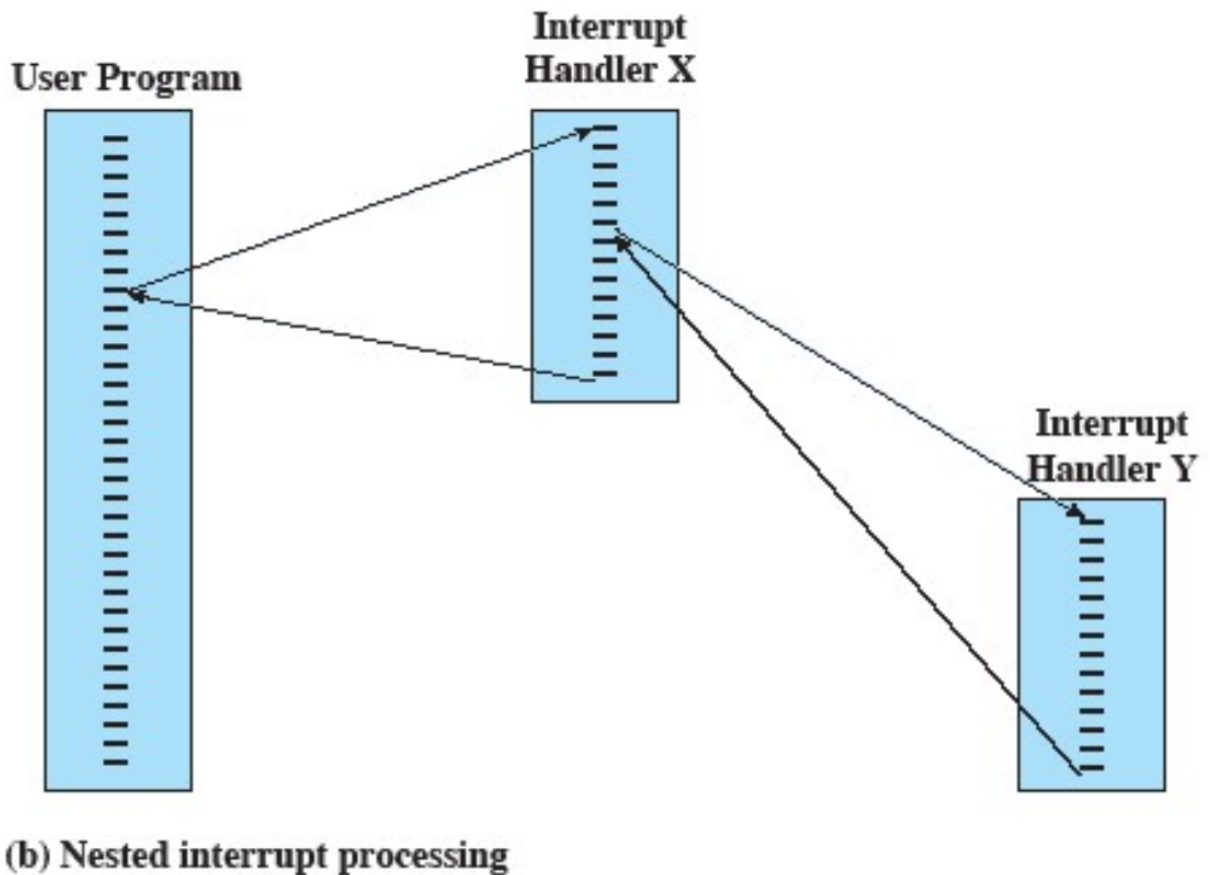


(a) Sequential interrupt processing

Nested Interrupt Programming

1. Process beroperasi
2. Interruption muncul

3. Pertama dihandle oleh **Interrupt Handler X**
4. Di dalam IHX ada interrupt lagi yang di handle oleh **Interrupt Handler Y**
5. IHY selesai, kembali ke IHX
6. IHX selesai, kembali ke process
7. process berjalan lagi



Multiple Interrupt

Prioritas

Di dalam contoh berikut ini, kita pakai prioritas buat jelasin hierarki kepentingan interrupt cuma perlu di note aja klo prioritas itu angka yg lebih kecil misalkan:

- process A (pA) memiliki interrupt prioritas 5
- process B (pB) memiliki interrupt prioritas 4
- process C (pC) memiliki interrupt prioritas 2

1. pA, pB, pC beroperasi
2. pA muncul interrupt prioritas 5
3. pA dihandle oleh IHX (Interrupt Handler X)
4. Selama IHX lagi jalan, pB muncul interrupt prioritas 4
5. karena prioritas pB lebih tinggi dari pA, IHX di suspend dan pB dihandle oleh IHY terlebih dahulu
6. Selama IHY lagi jalan, pC muncul interrupt prioritas 2
7. karena prioritas pC lebih tinggi dari pB, IHY di suspend dan pC dihandle oleh IHZ terlebih dahulu
8. IHZ selesai, jadi IHY di unsuspended

9. IHY selesai, jadi IHX di unsuspended
10. IHX selesai, process berjalan lagi

Multiprogramming

- Multiprogramming itu konsep processor memiliki lebih dari 1 program buat di execute sekaligus
- Sequence/urutan dari program mana yang harus diexecute itu berdasarkan **Prioritas** relatif mereka dan berdasarkan apakah mereka menggunakan I/O atau tidak
 - klo program A menggunakan I/O, dan program B gk, maka program B akan di execute terlebih dahulu
- Dalam multiprogramming, klo sebuah interrupt handler selesai, bisa aja handler nya return ke program lain (maksud program lain itu program yg bkn lagi di execute atau program yang bkn merupakan sumber interrupt)

Memory Hierarchy

Memory pada dasarnya memiliki 3 atribut yg ngefek performance

- capacity
 - se brp banyak data 1 memory block bisa simpen
- access time
 - seberapa cepat data bisa di akses dari memory block
- cost
 - sebuah data di dalam sebuah memory block itu perlu brp banyak bit buat di simpen

Dari atribut ini, kita cuma bisa pilih min-max options :

1. Faster access time, greater cost per bit
 - contoh: Cache (capacity kecil, access time cepat, cost mahal)
2. Greater capacity, smaller cost per bit
 - contoh: RAM (capacity besar, access time relatif lambat, cost murah)
3. Greater capacity, slower access speed
 - contoh: HDD (hard disk) (kapasitas besar banget, access time lambat banget, cost murah)

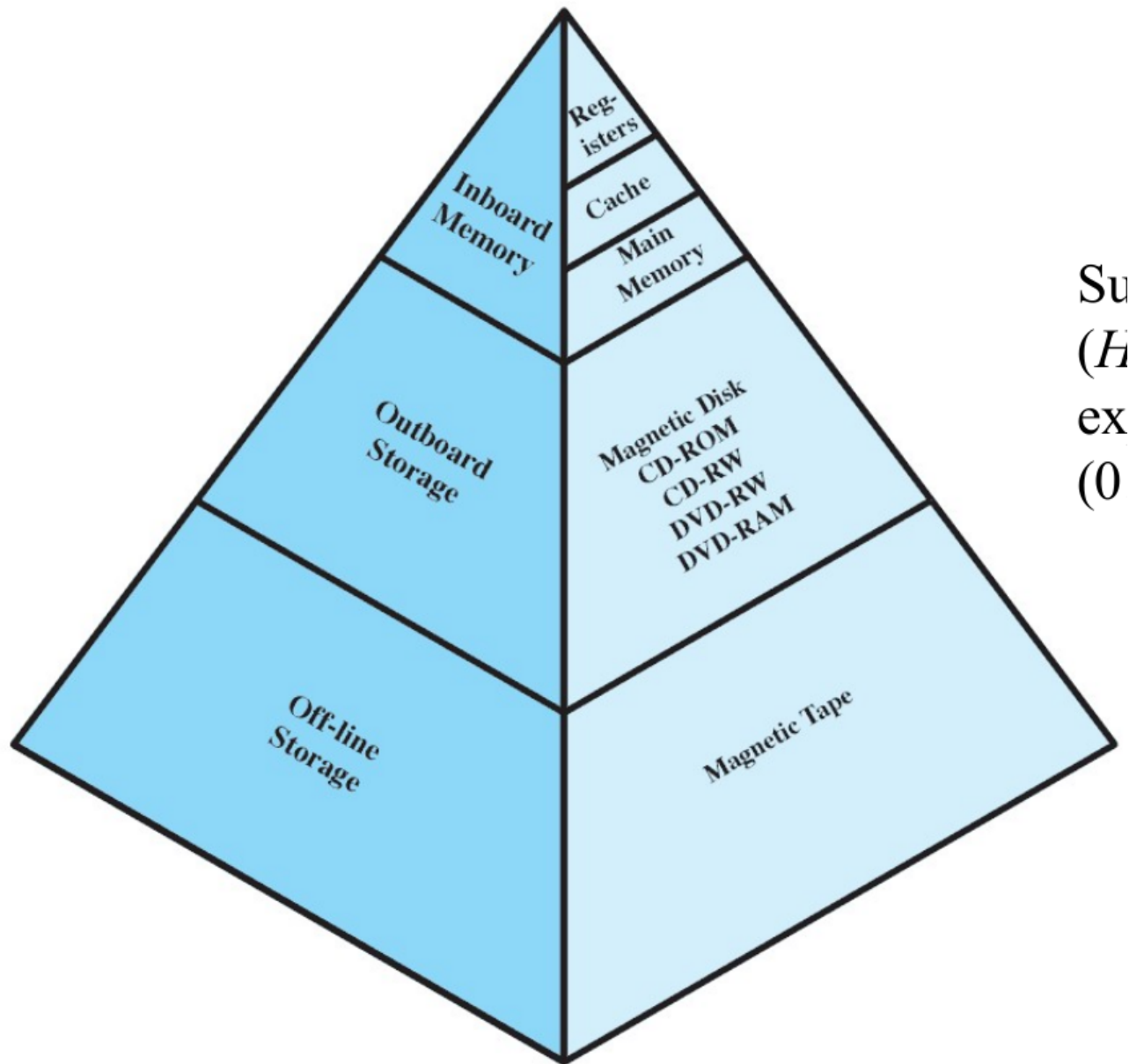


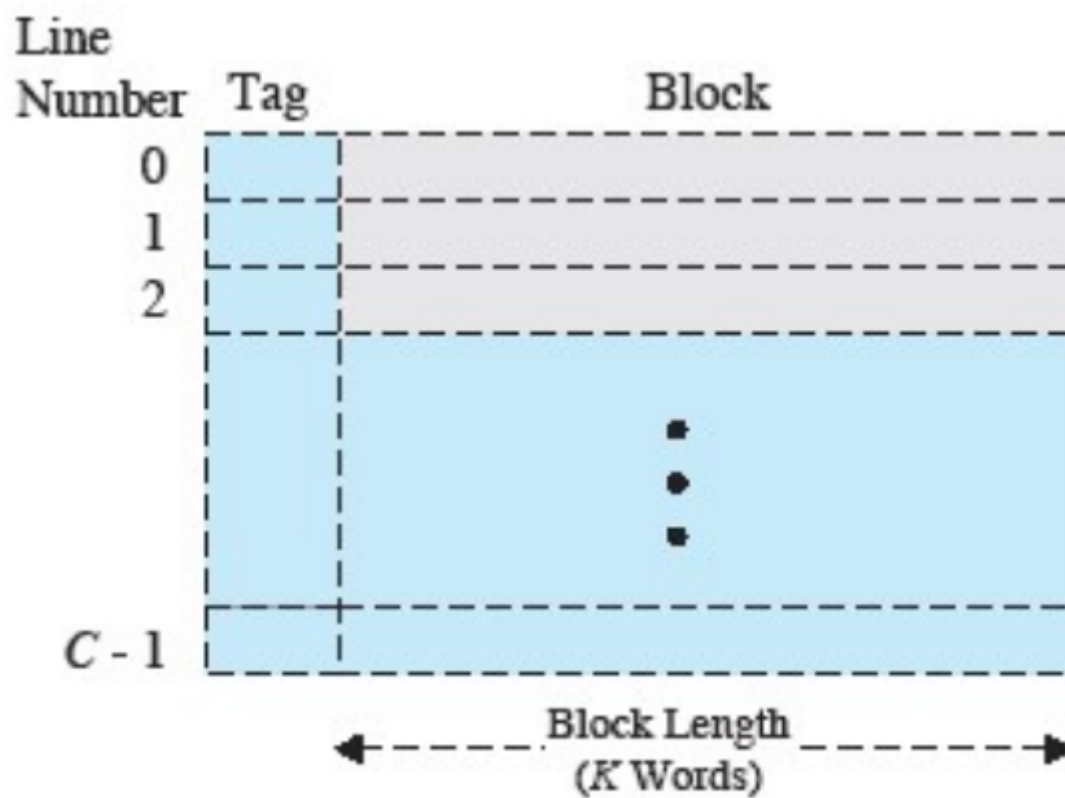
Figure 1.14 The Memory Hierarchy

dari gambar diatas itu klo diperhatikan :

1. semakin ke bawah, cost per bit semakin murah
2. semakin ke bawah, capacity lebih besar
3. semakin ke bawah, access time nya lebih lama
4. Klo diperhatikan, itu jg semakin ke bawah, data-data yang biasanya di bawah hierarki itu lebih jarang dipanggil/kepake ama processor dibanding ama data-data di cache/atas hierarki

Bisa dibayangin di atas semua hierarki ini, ada processor dan processor panggil data di memory dari atas, jadi klo cache yg paling dekat ama processor, bisa disimpulkan bahwa capacity nya kecil, access time nya cepet banget, dan cost nya mahal.

Struktur Cache dan Main Memory

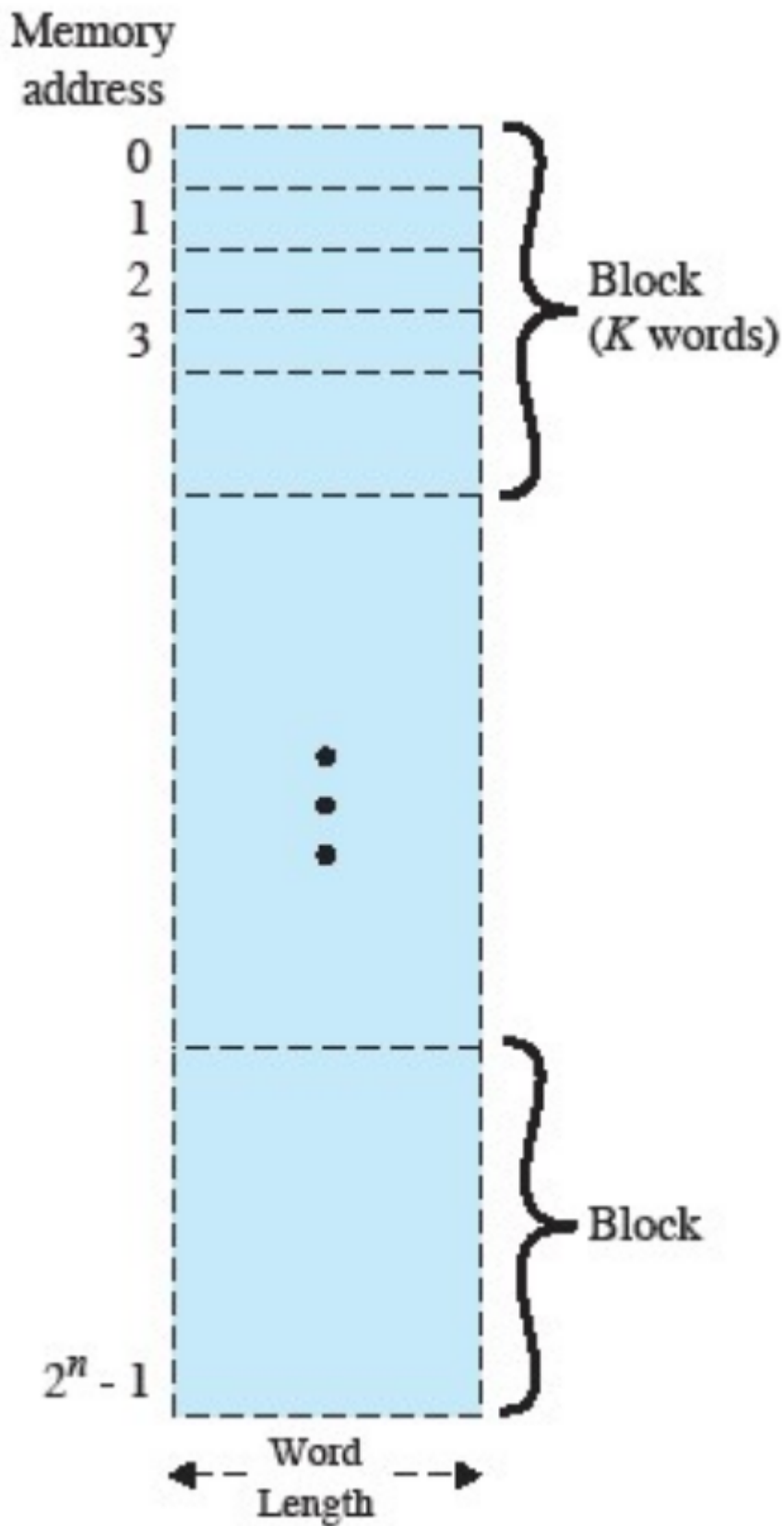


(a) Cache

Tag

merupakan semacam label/prefix untuk instant query block nya. jadi ketika processor mencari sebuah data, processor mencari dari tag

- klo ketemu (tag hit), maka cache cuma perlu return block dari tag nya
- klo gk ketemu (tag miss), maka cache jg perlu nge call lagi ke main memory buat ambil block nya tapi tag nya disimpe ke dlm cache jadi next time selalu tag hit.



(b) Main memory

main memory intinya itu

setor words (data) ke dalam block (memory block) dan setiap block itu punya address nya sendiri yg unique. jadi ketika processor nge call cache yg nge call main memory untuk akses data, processor nge akses block nya bukan langsung data nya

Prinsip Cache

- Cache mengandung sebuah porsi/sebagian dari main memory
- tiap kali processor mau akses memory, processor ngecek cache terlebih dahulu
 - klo ketemu, gk perlu call ke main memory
 - klo gk ketemu, data dipanggil dari main memory ke cache
 - data yang barusan dipanggil akan disimpan ke cache dan untuk future use case jadi gk perlu lagi panggil dari main memory
 - pokoknya after dipanggil data nya, pasti data reference nya ada di dalam cache after operation call nya
- cache sekecil-kecilnya, itu impactful ama penting banget buat performance
- jumlah data/word yg ke tuker diantara main memory ama cache itu depends entirely ke block size
 - block size yg lebih besar bisa bikin tag hit lebih sering terjadi sampai probabilitas
 - akan tetapi semakin besar size nya --> semakin banyak word yg masuk ke dalam cache --> semakin besar kemungkinan klo semua word yg di dlm block itu gk pake (redundant word yg masuk ke dalam cache) (perlu diinget tapi ada nya prinsip [spatial locality](#) dan [temporal locality](#))
- penentuan cache bakal setor block dmn
 - ketika sebuah block dibaca ke dalam cache, block lain harus di replace (inget block size itu universal, semua block size nya sama), harus ada algoritma buat ngecek block mana yg bakal dipake in the near future
 - semakin flexible algoritma mapping (alokasi block di address), semakin complex block-searching algorithm yg perlu dibikin
- block-replacement algorithm
 - Least-recently-used (LRU) algorithm
 - First in first out (FIFO) algorithm
 - least frequently used (LFU) algorithm
- prinsip cache untuk write block
 - bisa terjadi tiap kali ada block di cache yg di updated
 - bisa terjadi tiap kali block di dalam cache itu di replace
 - block yg di update di dalam cache itu gk di sync ke main memory immediately until block nya di replace

Cara Cache Beroperasi

1. Processor minta sebuah word dari cache
2. Cache cek apakah word nya ada di cache nya sendiri
 - klo ada, cache ngefetch word dari storage sendiri, lanjut ke 6.
 - klo gaada, cache ngecall main memory untuk fetch wordnya, lanjut ke 3.
3. cache allocate space buat masukin word ke dalam cache nya
4. main memory kasi block of word ke cache
5. cache masukin block nya ke dalam storage
6. cache return word nya ke processor

Teknik Komunikasi I/O

Programmed I/O

Note: kelemahan dari metode ini itu processor harus nge loop terus menerus buat nge cek apakah I/O module nya udah siap atau belum + nge cek apakah operasi I/O nya udah selesai atau belum. Jadi processor kerja ngerjain task yang kurang kerjaan.

1. Processor nge call I/O module
2. baca status I/O module
 - klo I/O module blom siap, nge loop check ampe udh siap
3. pas I/O udh siap, baca word dari I/O module.
4. write word ke main memory.
5. cek apakah operasi semuanya udh selesai?
 - klo blom, loop ke 2

Interrupt-Driven I/O

1. I/O module kasi signal (interrupt) ke processor klo I/O module nya udah siap (processor kerjain yg lain jadi gk cek I/O module udh siap blom)
2. check status abis dari interrupt (signal) apakah I/O module sesungguhnya sudah siap
 - klo ternyata blom siap tapi I/O module sudah kirim interrupt tadi, error condition
3. processor nge call baca dari I/O module
4. write word ke main memory
5. processor nge cek apakah operasi I/O nya udah selesai
 - klo blom, processor kasi signal ke I/O module buat siap-siap lagi, setelah kasi signal, processor kerjain yg lain
 - selagi processor kerjain yg lain, processor nunggu kedatangan interrupt dari I/O module lagi

Footnote

Spatial Locality

- data yang di akses oleh processor itu biasanya berdekatan satu sama lain
- jadi ketika sebuah word di akses, ada kemungkinan besar word lain yg berdekatan dengan word di akses itu juga bakal ikut kepace in the near future

temporal locality

- data yang di akses oleh processor itu biasanya di akses lagi di waktu yang dekat
- jadi ketika sebuah word di akses, ada kemungkinan besar word yg sama bakal di akses lagi di waktu yang dekat

PPT 2

Requirements to be an Operating System

- bisa menyisipkan eksekusi dari be brp proses
- menyediakan/allocate resources/sumber daya ke proses dan mennjaga resource dari proses lain
- membolehkan proses untuk salinnng bertukar informasi
- membolehkan proses untuk saling sinkronisasi

Cara OS manage eksekusi aplikasi

1. resources komputer dibikin available ke banyak program
2. processor (cpu) itu dituker-tuker turn buat pake nya oleh banyak program
3. dari sini OS, bisa ngatur supaya processor ama I/O devices bisa dipake secara efisien

Process

Apa itu process

Banyak definisi :

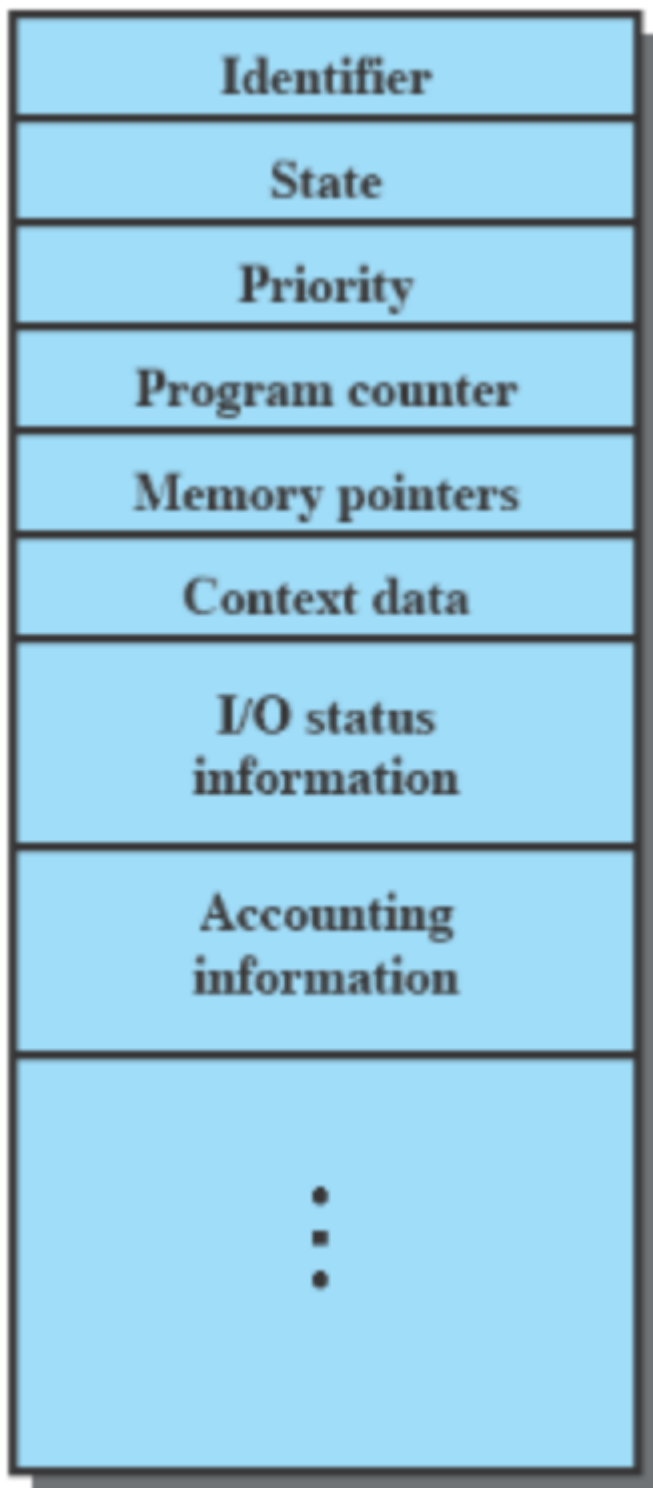
- sebuah program yang sedang berjalan
- program yang sedang berjalan sekali (bisa program yang sama dijalankan barengan jadi itu terhitung 2 process)
- sebuah objek/entitas yang bisa dieksekusikan di dalam sebuah processor
- Sebuah set kegiatan kerja yang di-characterize dari eksekusi set instruksi, sebuah state/status, dan yang berhubungan dengan dengan sebuah set dari instruksi sistem

Process itu terdiri dari apa

Main struktur process itu terdiri dari dua hal :

1. code program (yang mungkin bisa di share diantara proses)
2. data (informasi di dalam process) Tapi di dalam process mereka jg ada semacam metadata/tags yang define process nya antara lain :
 - identifier (id)
 - state/status (running kah? suspend kah? dll)
 - priority (priority kek 2, 4, 5, nge cek yg mana yg lebih penting buat di kerjakan)
 - program counter (buat nge cek ini sudah di instruksi mana di dalam proses/program nya)
 - memory pointer (lanjutan dari program counter, program counter hitung kita sudah di instruksi-i, memory pointer fetch instruksi-i dan dibaca dari memory pointer)
 - context data (?) (mungkin buat nge cek apa aja yg udah di lakuin oleh process)
 - I/O status information (?) (mungkin buat nge cek apakah I/O nya udah selesai ato belum)
 - Accounting information (?) (mungkin buat nge track berapa lama proses berjalan, berapa banyak memory yg di pakai, dll)

Ini semua digabungng menjadi satu menjadi sebuah **Process Control Block** Process control block itu bisa dibikin aama diatur oleh OS Process control block bisa memiliki lebih dari satu proses



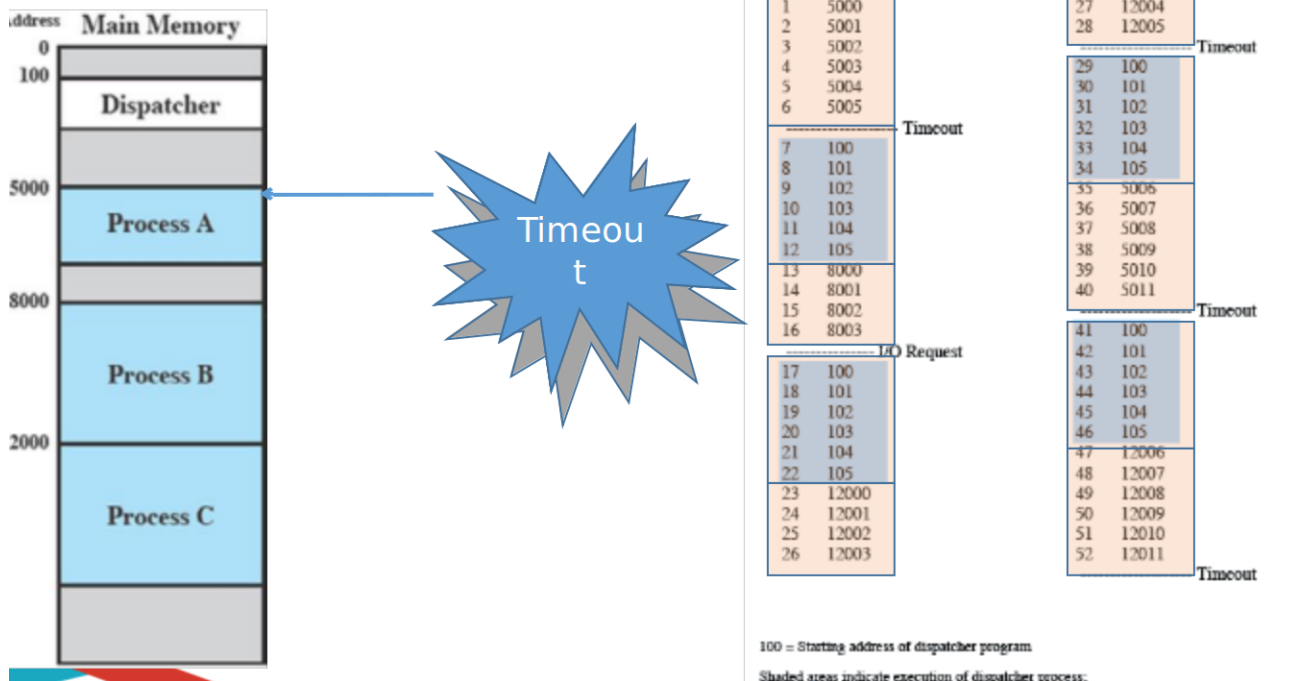
Trace dari proses

- cara kerja dan kerja sebuah proses itu direkam lewat sebuah list yang mengandung sequence dari instruksi proses nya yang sudah di jalankan
- list ini disebut sebuah trace
- Dispatcher itu sebuah program kecil di dalam processor yang nge lakuin task switching process
 - dispatcher itu penting soalnya itu yg determine di dalam trace itu instruksi terakhir itu apa sebelum process nya di switch

Eksekusi program menggunakann dispatcher

dispatcher nge switch process pake yg namanya timeout, jadi klo process nya udah selesai/sebaiknya diganti, dispatcher nge switch ke process lain

IL OI VIEW



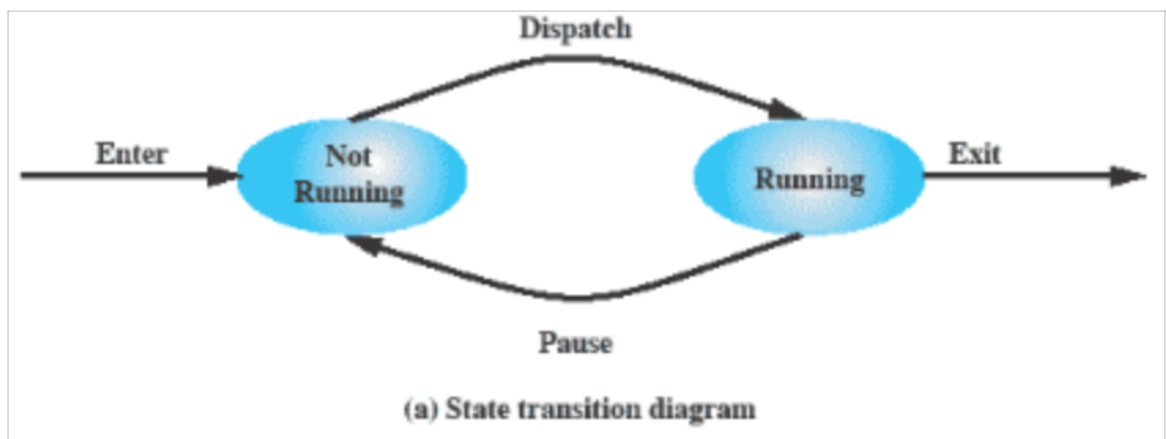
perhatikan di gambar itu dispatcher liat trace dari progres A untuk lanjutin process dari start timeout nya

State Process

Two-State Process Model

process cuma punya dua state pada inti dasarnya :

- running
- not running
 - bisa jadi process nya lagi di suspend
 - bisa jadi process nya lagi di wait
 - bisa jadi process nya lagi di ready
 - bisa jadi process nya lagi di terminate
 - pokoknya pause nya bisa berasal dari banyak hal



Process Creation and Termination Causes

Creation	Termination
batch (shell) job baru	complete ampe end of job
interactive login (login ke user)	memory unavailable (bisa aja user minta shutdown-->normal, tapi juga bisa klo memory unavailable laptop mati user session)
proses yang dibikin ama OS buat akomodasi/provide service	protection error (process gk punya permission untuk akses sebuah file)
process yang dibikin dari process lain	Operator or OS Intervention (OS nya yang tentuin klo ini process sudah waktunya buat di terminate)

Process Creation

OS urusin semua process (OS ada bikin data structure buat manage process), tapi gk cuma OS doang yang bisa bikin process baru

Sebuah proses bisa bikin proses baru yang namanya **Proses Spawning**

dlm process spawning ada dua term :

- Parent process : process yang bikin process baru
- Child process : process baru yang dibikin ama parent process

Process Termination

Memento mori (sebuah process yang dicreate pasti ada terminationnya) yang terminate bisa berasal dari banyak sumber :

- instruksi HALT yang bikin signal interrupt ke OS
- user request/action (logging off, alt+f4, ctrl+c)
- process error/fault
- parent process nge call buat termination process nya

Five-State Process Model

1. New
 - process baru yang dibikin
2. Ready
 - process yang siap buat di execute
 - process sudah siap dijalankan cuma perlu giliran yang dikasih ama dispatcher
3. Running
 - process yang lagi di execute
 - timeout adalah penentu kapan process ini harus di switch dari dispatcher
 - klo process mo nunggu for something, daripada nunggu di processor, processor kirim process nya ke blocked state aja daripada resources processor dipake buat nungguin process yang gk kerja
4. Blocked
 - process yang lagi nunggu event

- penentu kapan process ini harus di suspend untuk nunggu sebuah event (mungkin nunggu I/O device dll).
- setelah event selesai, process balik ke ready state
- proses balik ke ready state soalnya pas process lagi di blocked state, dispatcher switch ke process lain buat kerja, jadi pas process yg di blocked selesai, dia mesti tunggu giliran lagi dari dispatcher

5. Exit

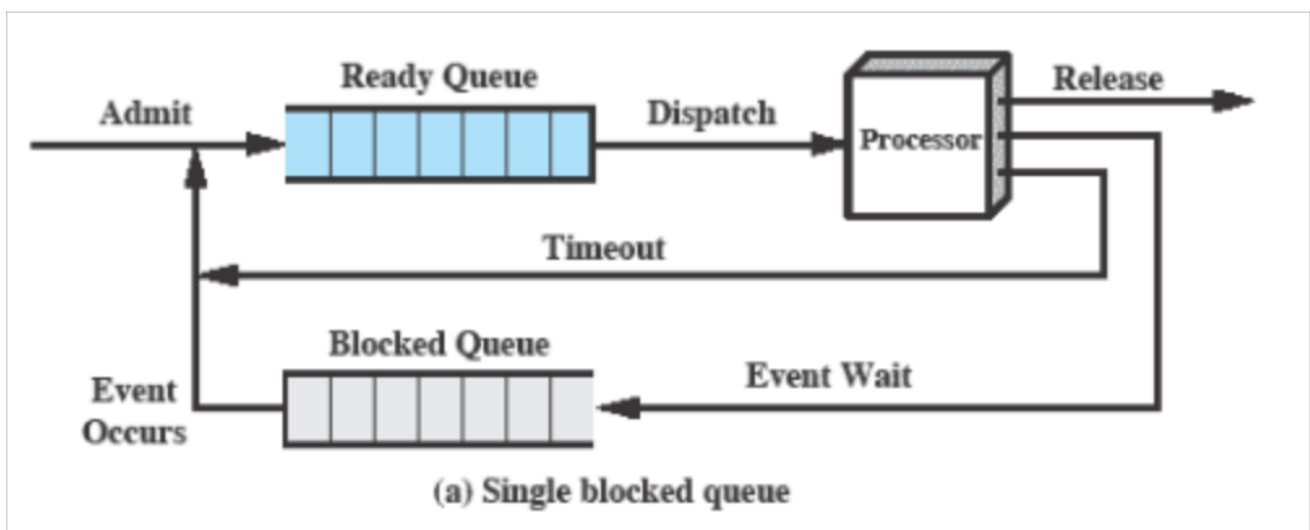
- process udh selesai jadi termination
- memento mori, semua program pasti ada terminantion nya



Figure 3.6 Five-State Process Model

Data Structure in Process Managing

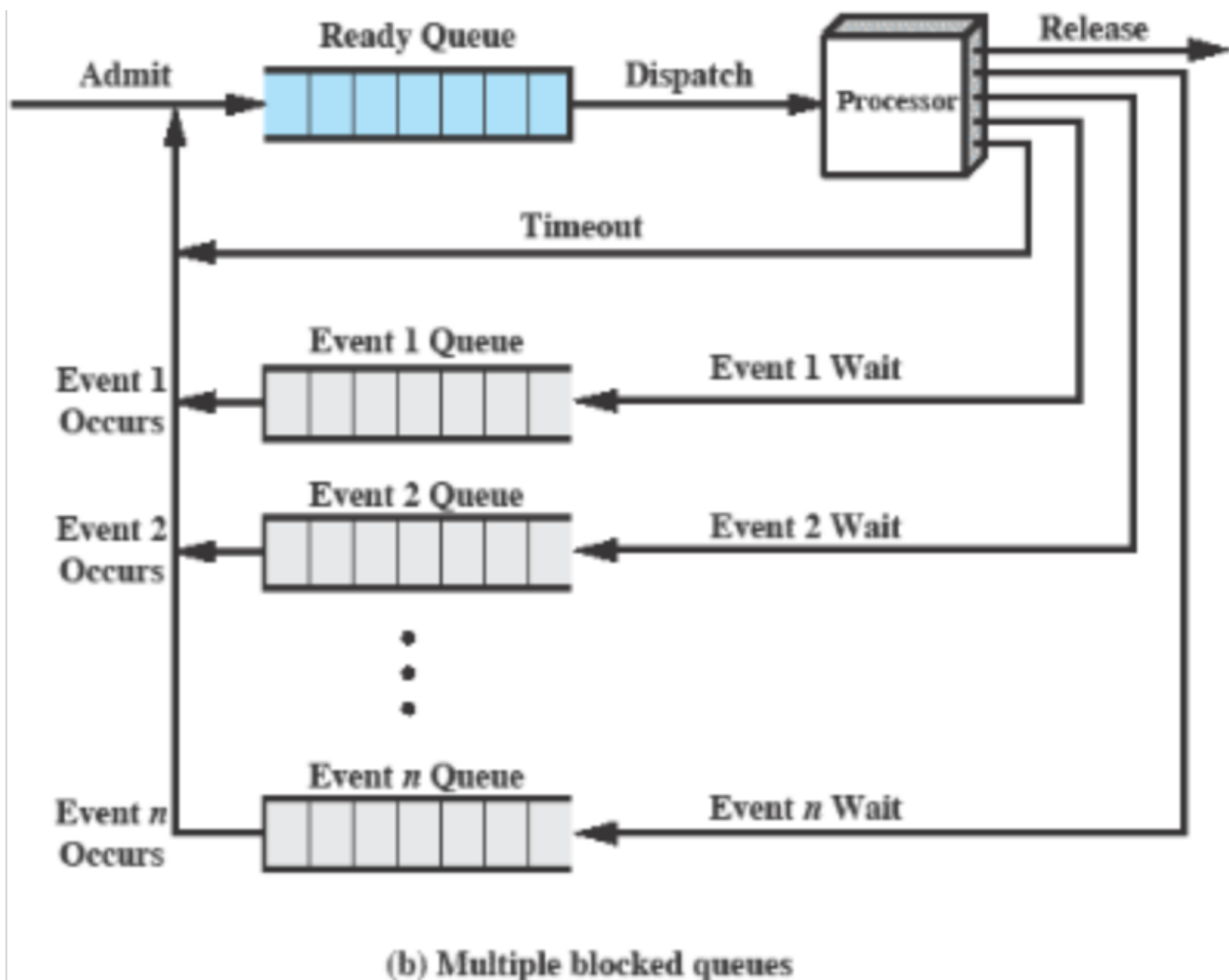
Two Queue



disini cuma 2 queue dipake :

- ready queue
 - assuming dispatcher cuma pake prinsip FIFO buat scheduling programnya
- blocked queue
 - universal blocked queue, semua process yg tunggu event masuk ke dalam queue ini (gk peduli event yg beda, yg penting process nya lagi nunggu event jadi masuk ke queue ini)
 - bisa dinalarin klo metode ini jg masih kurang efektif soalnya bisa aja 1 event udh selesai, tapi gara" prinsip FIFO, process nya gk bisa keluar dari blocked queue.

Multiple Queue



mirip kek two queue, cuma setiap event memiliki queue nya sendiri.

klo pake metode ini, kelemahan two queue gaada gara" setiap event punya queue nya sendiri, jadi klo event nya udah selesai, process nya bisa langsung keluar dari queue nya dan masuk ke ready queue dan prinsip FIFO tidak menghambat process nya buat masuk ke ready queue

Suspend States

kan klo process nunggu buat I/O itu dimasukin ke dalam blocked queue, akan tetapi bisa saja I/O nya lama banget jadi daripada blocked queue nya sendiri juga lama, mending dimasukin saja process nya ke dalam suspend state.

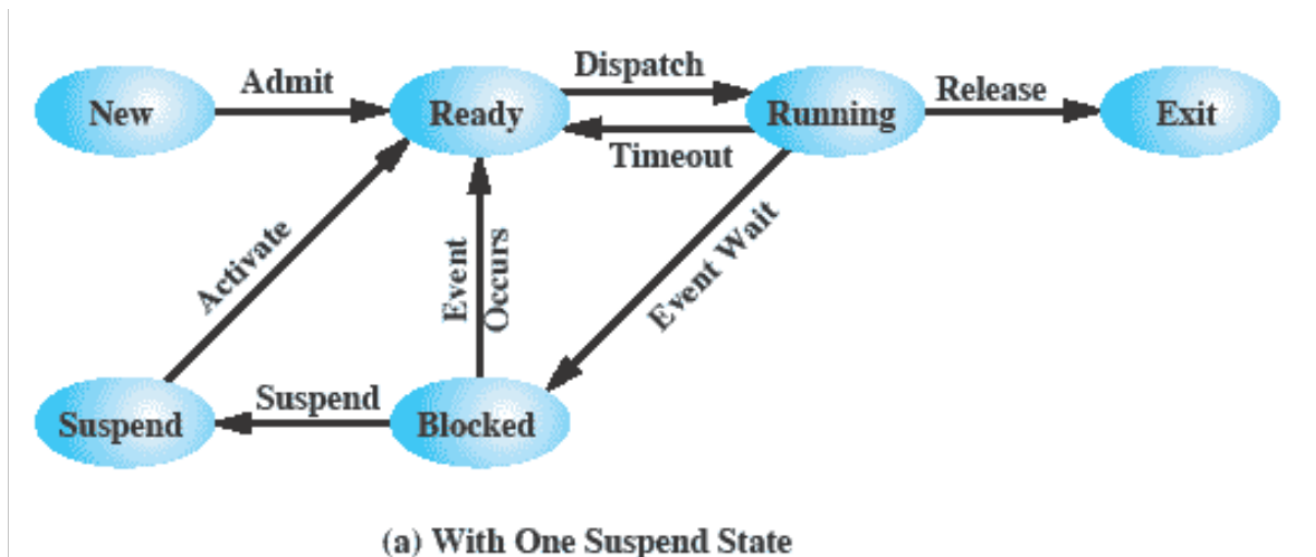
suspend state itu mirip kek blocked state cuma bedanya itu suspend state itu lokasi nya di secondary

memory (disk/SSD) jadi gk membebani main memory.

di dalam suspend, ada dua state baru :

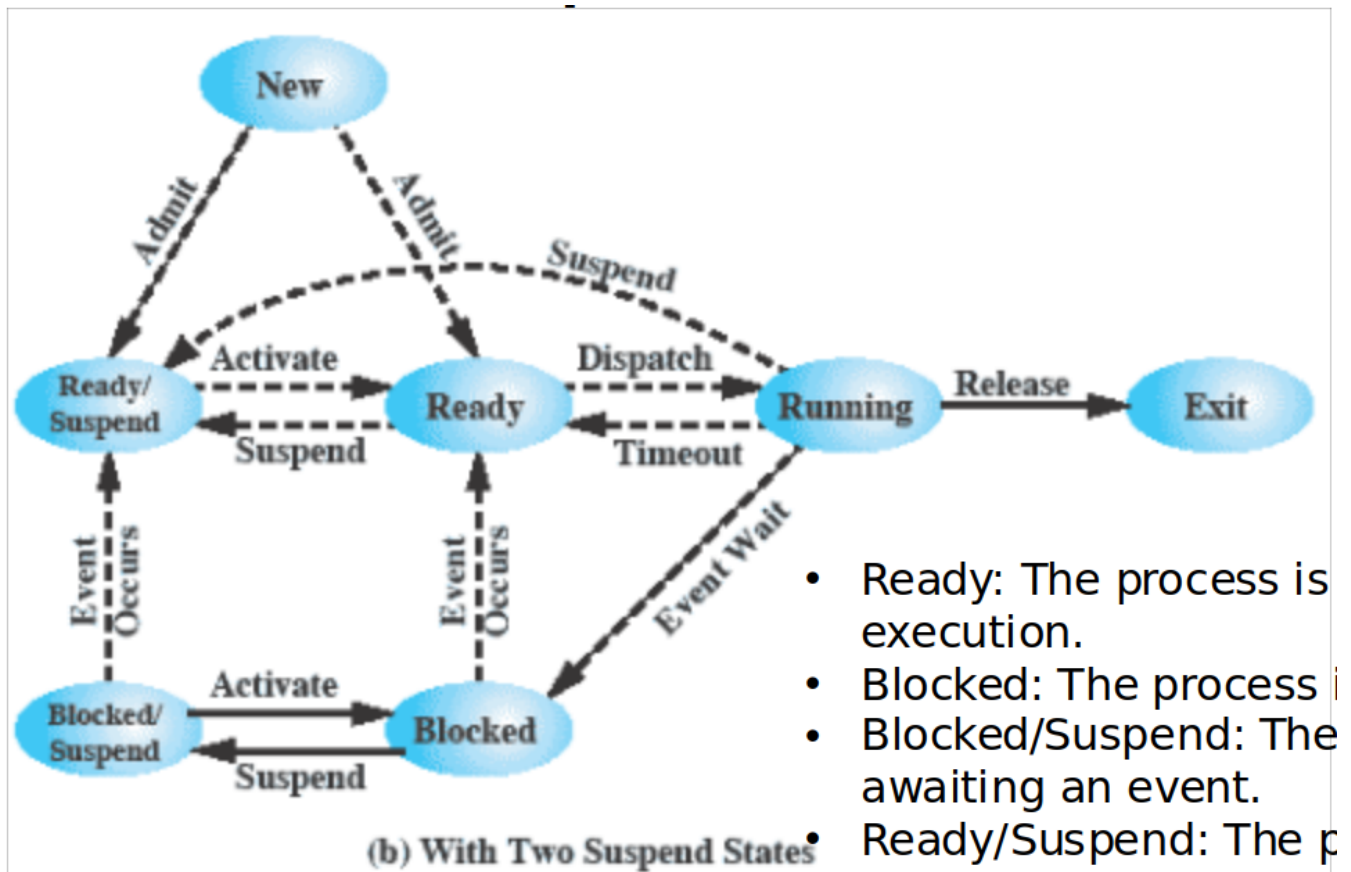
- Blocked/Suspend : process yang nunggu event dan pemindahan dari memory to storage/disk
- Ready/Suspend : process yang siap buat di execute dan pemindahan dari storage/disk to memory

One Suspend State



klo diperhatiin, ini kurleb sama persis ama (five-state-process-model)[#Five-State-Process-Model] cuma bedanya itu process yang di suspend itu di pindahin ke dalam disk/secondary memory

Two Suspend State



tambahan fitur dari one suspend state cuma suspend lebih diperjelas.

- skrng klo bikin new process, bisa langsung masukin dlm ready/suspend state
- klo running process, bisa langsung masukin ke ready/suspend state untuk nunggu event
- klo ada running process yg mungkin makan resource processor, bisa saja dimasukin ke ready/suspend state, yaitu artinya cuma process di taruh aja di disk/secondary memory padahal gk nunggu event, tapi pas dipindahin ke main memory, siap buat di execute
- jadi bedannya ready/suspend state ama blocked state itu klo blocked itu terletak di main memory dan juga nunggu event. Sedangkan klo ready/suspend itu gara" process nya gk nunggu event, tapi gk di execute, jadi process nya di taruh di disk/secondary memory buat hemat resource.

Reasons for Suspend State

Reason	Description
Swapping	process di taruh ke disk buat hemat resource
Alasan OS Reason	OS curiga process ini bikin masalah
User Request	user minta process ini di suspend (cth breakpoint di debugging vscode)
Timing	sebuah process yang di jalan secara periodic (jadi mending taruh di suspend aja buat nungguin event berikutnya) (cth: cronjob)
Parent Process Request	parent process minta processor buat suspend process ini, mungkin buat modify ato koordinasi proses bersamas child proses lain, dll

(UNFINISHED, IM SORRY)

SEMAPHORE

klo semWait itu artinya kita mau taruh process di block queue

klo semSignal itu artinya kita mau keluarin process dari block queue ke ready queue

semWait decrement semaphore value dengan arti klo semaphore value nya 0, process akan di block

semWait decrement artinya misal binary klo semaphore = 0 artinya itu bilang jan maju ke ready dulu

semSignal increment artinya misal binary klo semaphore = 1 artinya itu bilang process yg ada di blocked queue, langsung lanjut aja

di non-binary semaphore primitive semSignal nge cek klo itu negative numbers gk, soalnya klo negative number semaphore nya, artinya ada process yg lagi di dlm blocked queue, klo semaphore nya positif number artinya gk ada process yg di blocked queue

di binary semaphore, klo semaphore = 0 di semWait, artinya sudah ada process di dalam blocked queue, jadi tinggal tambahin lagi, klo semaphore = 1, itu artinya cuma minta ganti value semaphore (suruh queue buat nge block process lagi)

di binary semaphore, klo di dalam blocked queue kosong, artinya gaada process yg di queue terus ini semaphore diangkat aja jadi 1 soalnya blom ada perintah buat block process. Sedangkan klo ada process di dalam blocked queue, itu semSignal cuma admit/unblock 1 process yg di block queue jadi masuk ke dalam ready queue.

MESSAGE PASSING

reader-side

1. reader minta request buat baca file
2. dia nunggu ampe dapat msg di mailbox (klo dapet message di mailbox artinya di admit)
3. baca file
4. kirim ke controller klo udh selesai baca file

writer-side

1. writer minta request buat giliran write file
2. dia nunggu ampe dapat msg di mailbox (klo dapet message di mailbox artinya di admit)
3. write file
4. kirim ke controller klo udh selesai write file

controller-side note klo count itu:

- angka positif 100 : **blom ada yg request read/write file**
- angka positif < 100 : **ada reader yg request baca, tapi gaada writer yg request write**

- angka 0 : **ada writer yang request write file dan gaada reader yang read file**, gk bolehin apapun request (writer request, reader request --> semuanya diignore)
- angka negatif : **ada reader yg request baca, ada writer yang juga request write**, writer wait dulu ampe semua reader selesai baca file

sebuah scenario dmn reader lagi baca file, terus tiba tiba writer request write file :

- writer disuruh jan write dulu
- nunggu ampe semua reader dlm file itu selesai baca ($\text{count} == 0$), selagi itu controller tunggu message selesai baca dari reader, klo 1 message selesai baca, maka count di increment ampe 0

cth scenario (3 reader file terus 1 writer request write file pas reader lagi baca file):

1. Init ($\text{count} = 100$)
2. 3 reader request baca file ($\text{count} = 100 - 3 = 97$)
3. pas reader lagi read file, ada writer yang request write ($\text{count} = 97 - 100 = -3$)
4. controller sadar itu negative number, jadi minta writer buat nunggu dulu ampe controller dapet 3 message finished dari reader

```
while (count != 0) {
    semWait(writer);
}
```

4.1 ketika controller dapet 1 message finished dari reader, count di increment ($\text{count} = -3 + 1 = -2$) 5. Ketika count = 0, artinya udh gaada reader lagi yang baca file, writer mulai write file

- Selama writer write file, controller gk baca request apapun (gk baca request read, dan gk baca request write)
- 6. controller nunggu dapet message finished dari writer yg nge write file, lalu baru $\text{count} = 100$ (semua process udah selesai)

perlu diperhatiin itu klo 2 writer minta write file. controller admit 1 writer, terus pure nungguin writer di dalam file nya selesai. baru terima request writer 1 lagi. klo writer 1 selesai, baru writer 2 di admit (liat di **juga note lagi** poin pertama)

juga note lagi : misalkan ada 2 write request dan n ($n > 0$) read request yg dateng at the same time, controller kasi writer prioritas paling tertinggi dulu (kasi 2 writer dulu baru kasi n reader)

- writer-priority (klo reader request ama writer request dateng at the same time) disini gara" layout code di controller nya, itu dia else if writer_request dulu baru else if reader_request, klo reader_request dulu sebelum writer_request maka controller itu punya reader-priority instead of writer-priority
- controller itu kasi prioritas paling tertinggi kepada ongoing process yg di dalam file nya (klo ada writer yg lagi write file, controller gk nerima request apapun, klo ada reader yg lagi baca file, controller gk terima request apapun ampe ongoing read nya selesai, klo gk ada yg di dalam file, controller nerima request siapapun, tapi prioritasin writer request dulu)
- memang mungkin unlikely sih tapi klo ada 2 request at the same time soalnya udh ada scheduling algorithm dari OS

cth scenario 2 (1 reader lagi baca file --> datang 1 writer request + 1 reader request at the same time):

1. reader selesaiin baca dulu
2. writer write file
3. reader read file