

branch prediction

branch prediction

Meltdown

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

- Ved en branch i programmet (if-test), vet man ikke hva neste instruksjon er
- Stort problem for pipelining, må vente på resultatet fra forrige instruksjon
- Gjetter, basert på erfaring, hvilken branch (gren) som følges i programmet og utfører den
- Speculative execution, må gjøres om hvis feil
- I et superskalær arkitektur kan begge grener delvis utføres på forhånd

Meltdown

branch prediction

Meltdown

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

- Et hardware-sikkerhetshull funnet i 2018
- Rammet Intel, ARM og IBM-prosessorer
- Meltdown utnytter at både koden som sjekker om prosessen kan lese fra RAM og lesingen fra RAM delvis utføres
- Meltdown kan dermed lese data fra andre prosesser som er cache't men ennå ikke fjernet pga feil branch
- Spectre brukte lignende metoder til å lese passord og sensitive data
- Betegnet som sikkerhets-katastrofe
- Både CPU design og operativsystemer ble endret for å hindre Meltdown og Spectre i å virke

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaskinarkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Viktig å huske fra datamaskinarkitektur

- Alt CPU'en gjør er å slavisk utføre maskininstruksjoner en for en i en evigvarende løkke
- Ingen en til en forbindelse mellom instruksjoner i høynivkode og maskinkode
- En linje kode i høynivåspråk fører ofte til mange maskininstruksjoner i det kompilerte programmet

CPU-løkke (hardware-nivå)

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Pseudo-kode for den evige hardware-løkken som CPU'en kjører:

```
while(not HALT)
{
    IR = mem[PC];    # IR = Instruction Register
    PC++;            # PC = Program counter
    execute(IR);
    if(InterruptRequest)
    {
        savePC();
        loadPC(IRQ); # IRQ = Interrupt Request
                     # Hopper til Interrupt-rutine
    }
}
```

Microsoft og Unix OS

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

- Microsoft Desktop-OS
- Microsoft Server-OS
- Kommersiell Unix
- Linux og frie Unix kloner

Microsoft Desktop-OS

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Desktop-OS
Windows 10
versions

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

MS-DOS 1981, 16-bit

Windows 1.0 i 1985, 3.0 i 1990, GUI på toppen av DOS

Windows 95 Noe 32-bit kode, mye 16-bit intel
assembler, DOS-filsystem, bruker DOS til å boote

Windows 98 essensielt som 95, desktop/internet integrert

Windows Me essensielt som 98, mer multimedia og nettverk support

Windows 2000 Første (ikke så vellykkede) forsøk med Desktop OS
basert på NT (5.0).

Windows XP Oktober 2001, Desktop-OS som kombinerer NT 5.1
kode med Win 9x. Home edition: 1 CPU, XP
Professional: 2CPU'er, logge inn utenfra, flere
muligheter. 32 og 64 bit

Windows Vista januar 2007. Kernel NT 6.0, Booter raskere, bedre
filsøk, User Account Control (UAC). Ingen suksess.

Microsoft Desktop-OS

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Desktop-OS
Windows 10
versions

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

- Windows 7** oktober 2009, kjernen er Windows NT 6.1, PowerShell 2.0 default, 7 editions, Service Pack 1
- Windows 8** oktober 2012, NT 6.2, Start Screen, touch screen, USB 3.0, Windows Store, Windows RT for ARM
- Windows 8.1** oktober 2013, NT 6.3
- Windows 10** July 2015, NT 10.0(!), Microsoft Edge, virtual desktops, native Ubuntu bash shell(samarbeid med Canonical) gjennom Windows Subsystem for Linux

Windows 10 versions

Versions: Home, Pro, Pro Education, Education, Pro for Workstations, Enterprise

Versjon	Release dato	Support til	Support LTSC
1507	July 29, 2015	May 9, 2017	Oct 14, 2025
1511	Nov 10, 2015	Oct 10, 2017	-
1607	August 2, 2016	April 10, 2018	Oct 13, 2026
1703	April 5, 2017	Oct 9, 2018	-
1709	Oct 17, 2017	April 9, 2019	-
1803	April 30, 2018	Nov 12, 2019	-
1809	Nov 13, 2018	May 12, 2020	Jan 9, 2029
1903	May 21, 2019	Dec 8, 2020	-
1909	Nov 12, 2019	May 11, 2021	-
2004	First half of 2020	Second half of 2021	-

Ett år lenger support for Education og Enterprise

Microsoft Server-OS

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

NT 3.1 1993 32-bit, skrevet fra scratch i C (lite assembler), David Cutler (VAX-VMS designer), mye bedre sikkerhet og stabilitet enn Windows. 3.1 millioner linjer kode.

NT 4.0 1996, Samme GUI som Win-95, 16 millioner linjer, portabelt -> alpha, PowerPC

Windows 2000 NT 5.0, opp til 32 CPU'er, features fra Win-98, Plug and Play, \winnt\system32\ntoskrnl.exe. 29 millioner linjer. *MS-DOS borte, men 32-bits kommando-interface med samme funksjonalitet.*

Windows Server 2003 bygger på 2000 server, NT 5.2, design med tanke på .NET: web, XML, C#, 32 og 64 bit, SP1, SP2, R2 i 2006

Microsoft Server-OS

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Windows Server 2008 februar 2008, felles basis med Vista, første OS med PowerShell, Kan installeres som **Server core** og styres fra CLI (Command Line Interface), Hyper-V virtualisering

Windows Server 2008 R2 oktober 2009, NT 6.1 (som Win 7), PowerShell 2.0 default, kun 64 bit

Windows Server 2012 september 2012, NT 6.2 (som Win 8), cloud computing, oppdatert Hyper-V, nytt filsystem: ReFS

Windows Server 2012 R2 oktober 2013, NT 6.3 (som Win 8.1)

Windows Server 2016 september 2016, NT 10.0, Windows Defender, nano server: uten gui, fjernstyres med PowerShell

Windows Server 2019 oktober 2018, NT 10.0, Windows Admin Center

Unix operativsystemer

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

64 bit Unix-OS
Frie Unix-kloner

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Dagens Unix-versjoner har utviklet seg fra to som dominerte rundt 1980:

- system V (AT&T Bell Labs)
- BSD (University of California at Berkely)

De fleste av dagens varianter er bygd på SVR4 som er en blanding.

Kommersielle 64 bit Unix-OS for RISC-prosessorer

branch prediction

Viktig å huske fra datamaskinarkitektur

CPU-løkke (hardware-nivå)

Microsoft og Unix OS

Microsoft Desktop-OS

Microsoft Server-OS

Unix operativsystemer

64 bit Unix-OS
Frie Unix-kloner

Multitasking

CPU-løkke (hardware-nivå)

OS	Eier	hardware
AIX	IBM	RS6000, Power
Solaris	Sun	Sparc, intel-x86
HP-UX	Hewlett-Packard	PA-RISC, Itanium(IA-64)
Tru64 UNIX	HP(Compaq(DEC))	Alpha
IRIX	Silicon Graphics	SGI

Frie Unix-kloner

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

64 bit Unix-OS
Frie Unix-kloner

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

OS	hardware
FreeBSD	x86, Alpha, Sparc
OpenBSD	(sikkerhet) x86, Alpha, Sparc, HP, PowerPC, mm
NetBSD	x86, Alpha, Sparc, HP, PowerPC (Mac), PlayStation, mm
Darwin	intel x86, ARM, PowerPC
Linux	x86, Alpha, Sparc, HP, PowerPC, PlayStation 3, Xbox, stormaskin

Darwin er basis for Mac OS X og iOS, kjernen til Darwin er XNU og bygger på FreeBSD og Mach 3 microkernel

CPU-løkke (hardware-nivå)

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Interrupts
(avbrytelser)

Linux-prosess og
RAM

Singletasking OS

Multitasking-OS

Multitasking

Context Switch

PCB -Process
Control Block

Scheduling

PCB og Context
Switch

Multitasking i
praksis,
CPU-intensive
programmer

Pseudo-kode for den evige hardware-løkken som CPU'en kjører:

```
while(not HALT)
{
    IR = mem[PC];    # IR = Instruction Register
    PC++;            # PC = Program counter
    execute(IR);
    if(InterruptRequest)
    {
        savePC();
        loadPC(IRQ); # IRQ = Interrupt Request
                     # Hopper til Interrupt-rutine
    }
}
```

Interrupts (avbrytelser)

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

**Interrupts
(avbrytelser)**

Linux-prosess og
RAM

Singletasking OS

Multitasking-OS

Multitasking

Context Switch

PCB -Process
Control Block

Scheduling

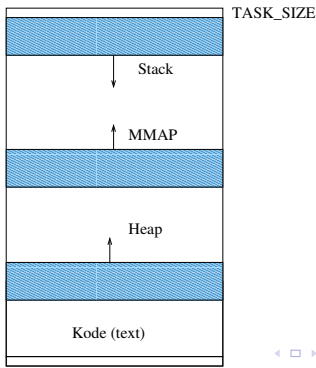
PCB og Context
Switch

Multitasking i
praksis,
CPU-intensive
programmer

- Signal fra hardware
- CPU'en avbrytes for å håndtere signalet
- Lagrer adressen til neste instruksjon på stack og hopper til interrupt-rutinen
- Hvert interrupt-nr (IRQ) har sin rutine

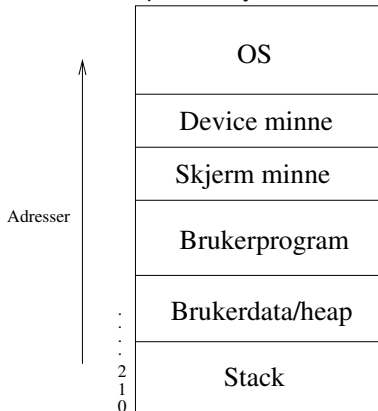
En Linux-prosess sitt internminne

- Den statiske binære koden som prosessen kjører, text segmentet, ofte bare kalt text
- Heap'en hvor globale variabler og data som dynamisk genereres lagres
- Stack'en hvor de lokale variablene lagres, brukes også til funksjonskall
- MMAP, minneavbildninger av filer(og devicer) på disk direkte i det virtuelle minnet



Singletasking OS

Basis for flerprosess-systemer.



branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Interrupts
(avbrytelser)

Linux-prosess og
RAM

Singletasking OS

Multitasking-OS

Multitasking

Context Switch

PCB -Process
Control Block

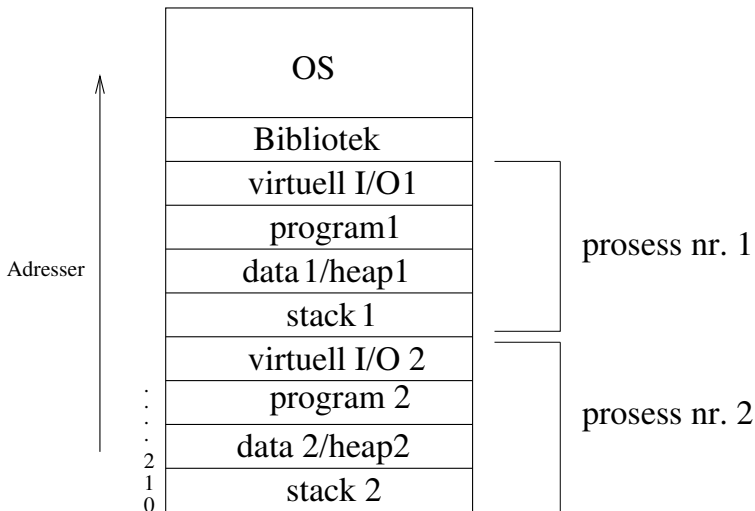
Scheduling

PCB og Context
Switch

Multitasking i
praksis,
CPU-intensive
programmer

Multitasking-OS

For å lage et system som kan kjøre n programmer samtidig, må vi få en enprosess maskin til å se ut som n maskiner.



Multitasking

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Interrupts
(avbrytelser)

Linux-prosess og
RAM

Singletasking OS

Multitasking-OS
Multitasking

Context Switch

PCB -Process
Control Block

Scheduling

PCB og Context
Switch

Multitasking i
praksis,
CPU-intensive
programmer

- CPU gjør en og en maskinstruksjon av gangen
- Et multitasking operativsystem får det til å se ut som om mange programmer kan kjøre samtidig ved å dele opp tiden i små biter (timeslices)
- Hver prosess som kjører få en bit CPU-tid, 1/100 sek av gangen, i et køsystem (**Round Robin** kø)
- Preemptive multitasking: En hardware timer (klokke) sender hvert hundredels sekund et interrupt-signal til CPU
- Første OS-instruksjon legges inn i instruksjonsregisteret i CPU'en
- OS lar hver prosess etter tur bruke CPU'en i et 1/100 sekund
- Unngår at en brukerprosess henger eller tar over kontrollen
- Alle prosesser ser da ut til å kjøre samtidig

Context Switch

Når OS switcher fra prosess P1 til prosess P2 utføres en såkalt Context Switch (kontekst svitsj).

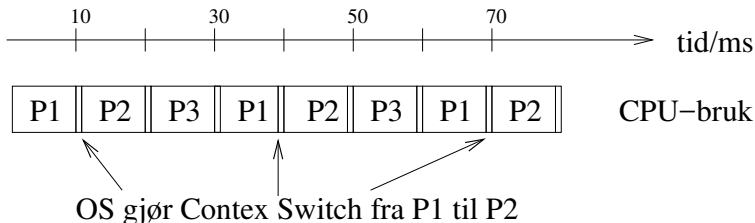


Figure: Prosessene P1, P2 og P3 kjører samtidig under et multitasking OS. En Context Switch utføres hver gang en prosess gir CPU-tid.

Typisk tid som brukes på en context-switch: 0.001 ms (ms = millisekund = tusendels sekund). Timeslice = 10 ms for Linux på Intel.

PCB -Process Control Block

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Interrupts
(avbrytelser)

Linux-prosess og
RAM

Singletasking OS

Multitasking-OS

Multitasking

Context Switch

**PCB -Process
Control Block**

Scheduling

PCB og Context
Switch

Multitasking i
praksis,
CPU-intensive
programmer

Process Control Block (PCB) er Prosessens tilstandsbeskrivelse: prioritet, prosessormodus, minne, stack, åpne filer, I/O, etc. PCB inneholder bl. a. følgende:

- CPU registre
- pekere til stack
- prosesstilstand (sleep, run, ready, wait, new, stopped)
- navn (PID)
- eier (bruker)
- prioritet (styrer hvor mye CPU-tid den får)
- parent prosess
- ressurser (åpne filer, etc.)

Scheduling

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Interrupts
(avbrytelser)

Linux-prosess og
RAM

Singletasking OS

Multitasking-OS

Multitasking

Context Switch

PCB -Process
Control Block

Scheduling

PCB og Context
Switch

Multitasking i
praksis,
CPU-intensive
programmer

- CPU-scheduling = å fordele CPU-tid mellom prosessene = Time Sharing
- Ved hvert timer-interrupt til CPU, vurderer OS om scheduler-rutinen skal kalles
- Scheduleren avgjør hvilken prosess som skal velges til å bruke CPU'en
- Når OS switcher fra prosess P1 til prosess P2 utføres en Context Switch
- All PCB-info må lagres i en Context Switch → tar tid → systemoverhead

PCB og Context Switch

Context switch fra P1 til P2

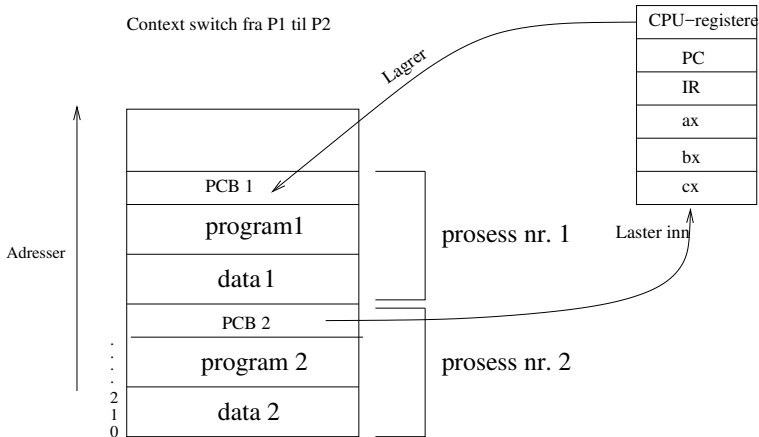


Figure: CPU info lagres i PCB ved en Context Switch

Multitasking i praksis, CPU-intensive programmer

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Interrupts
(avbrytelser)

Linux-prosess og
RAM

Singletasking OS

Multitasking-OS

Multitasking

Context Switch

PCB -Process
Control Block

Scheduling

PCB og Context
Switch

Multitasking i
praksis,
CPU-intensive
programmer

- Et program som oversetter kildekode til maskinkode (kompilator) eller et program som hele tiden regner med tall, vil bruk så mye CPU-tid som det klarer å få tak i. Kalles CPU-intensive.
- De fleste vanlige programmer som browsere, tekstbehandlingsprogrammer, tengeprogram etc. bruker lite CPU
- Dette gjør at multitasking av hundretalls samtidige prosesser går helt greit uten at brukeren oppfatter datamaskinen som treg

Multitasking i praksis

- Kjører et lite shell-script som står i en løkke og regner og regner
- Vil hele tiden bruke så mye CPU det kan få
- Har aldri behov for å vente på data fra disk, tastatur eller andre prosesser, kan regne uten stans

```
#!/bin/bash
# regn (bruker CPU hele tiden)
(( max = 100000 ))
(( i = 0 ))
(( sum = 0 ))

echo $0 : regner....
while (($i < $max))
do
    (( i += 1 ))
    (( sum += i ))
done
echo $0, resultat: $sum
```

I/O prosess

branch prediction

Viktig å huske fra
datamaski-
narkitektur

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Microsoft og Unix
OS

Microsoft
Desktop-OS

Microsoft
Server-OS

Unix
operativsystemer

Multitasking

CPU-løkke
(hardware-nivå)

Interrupts
(avbrytelser)

Linux-prosess og
RAM

Singletasking OS

Multitasking-OS

Multitasking

Context Switch

PCB -Process
Control Block

Scheduling

PCB og Context
Switch

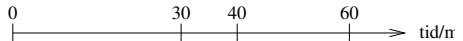
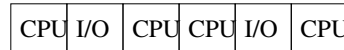
Multitasking i
praksis,
CPU-intensive
programmer

- vanlige programmer som webbservere, teksteditorer, regneark etc bruker stort sett lite CPU
- venter på I/O(Input/Output), input fra brukere, nettverkskort eller disk.

Multitasking eksempel

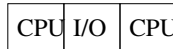
Bare rene regneprosesser bruker CPU hele tiden. Vanlige prosesser venter mye på I/O (Input/Output fra disk, nettverk etc.) og multitasking gir da mer effektiv utnyttelse av CPU.

Singletasking; først A så B



Multitasking

Prosess A



Prosess B

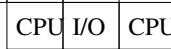


Figure: Prosessene A og B kjørt med single og multitasking