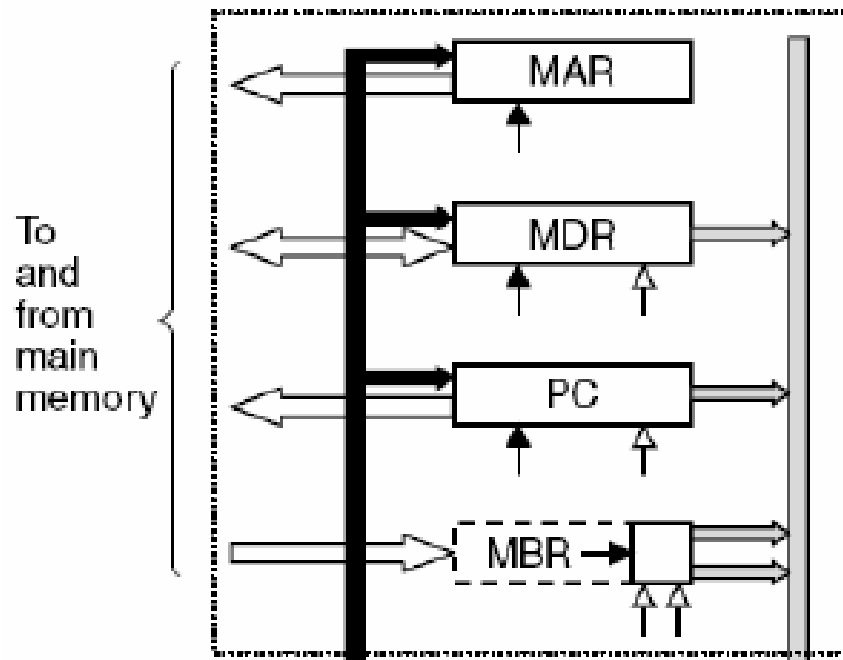


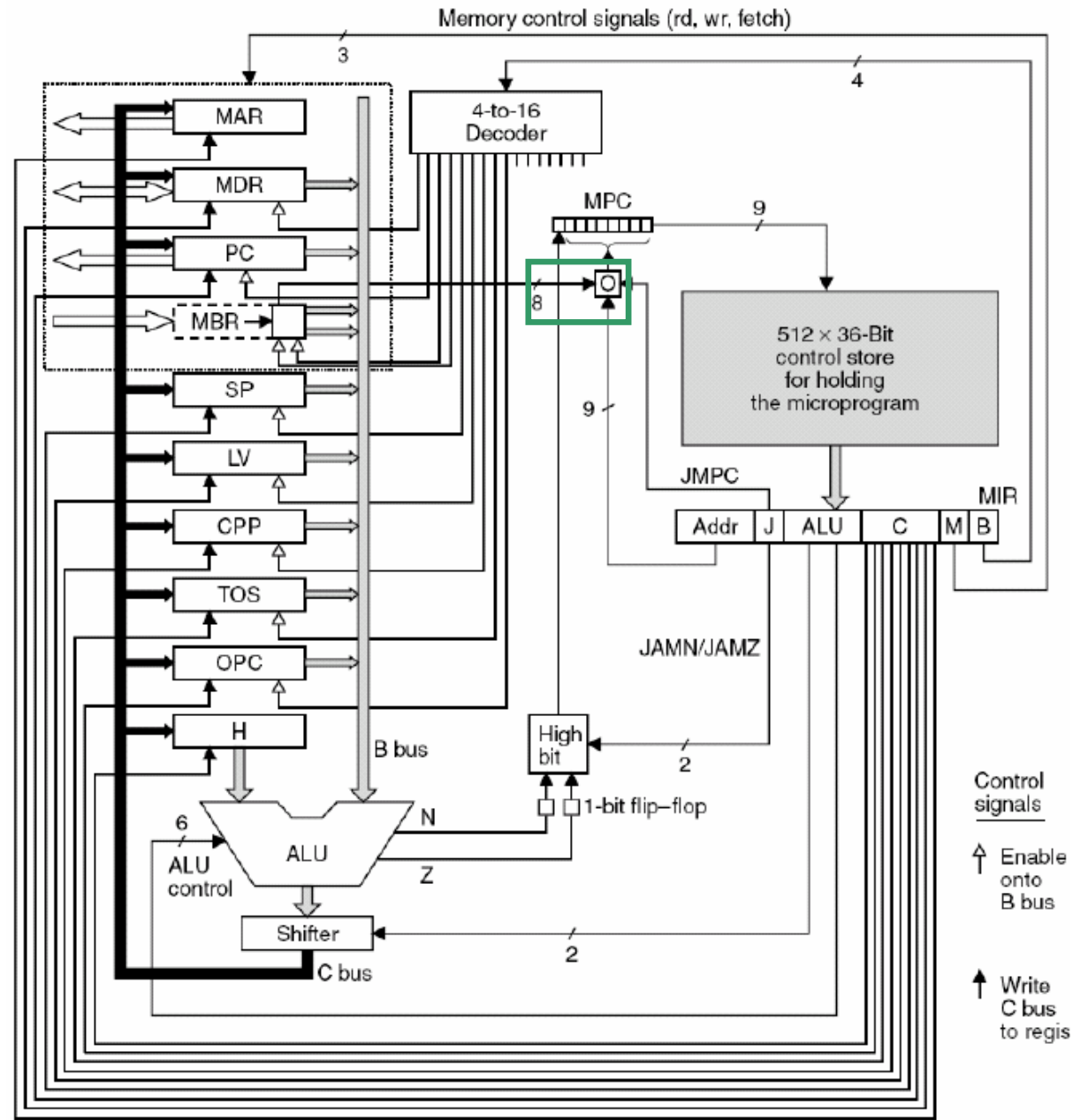
1

Fortsetelse Microarchitecture level

Minne i IJVM

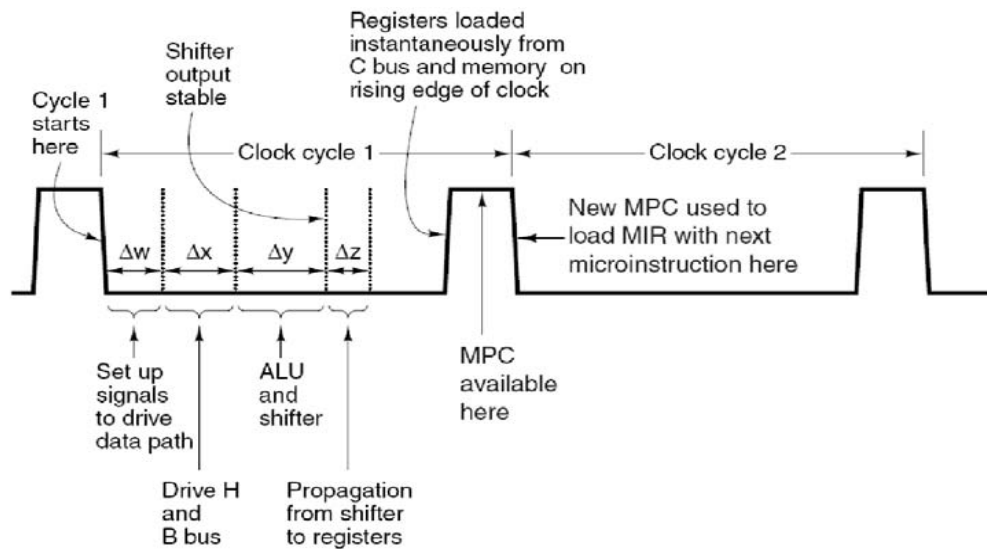
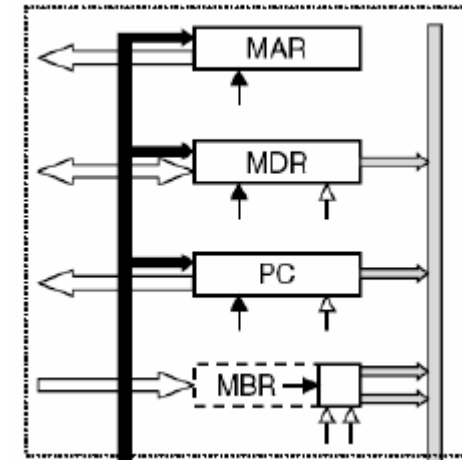


- 32-bit port
 - Memory Address Register
 - Memory Data Register
 - Brukes for data
 - MAR inneholder ordadr.
- 8-bit port
 - Program Counter
 - Memory Buffer Register
 - Brukes for instruksjoner
 - PC inneholder byteadr.
 - 8 bit utvides til 32
 - Enten med 0 eller sign extension



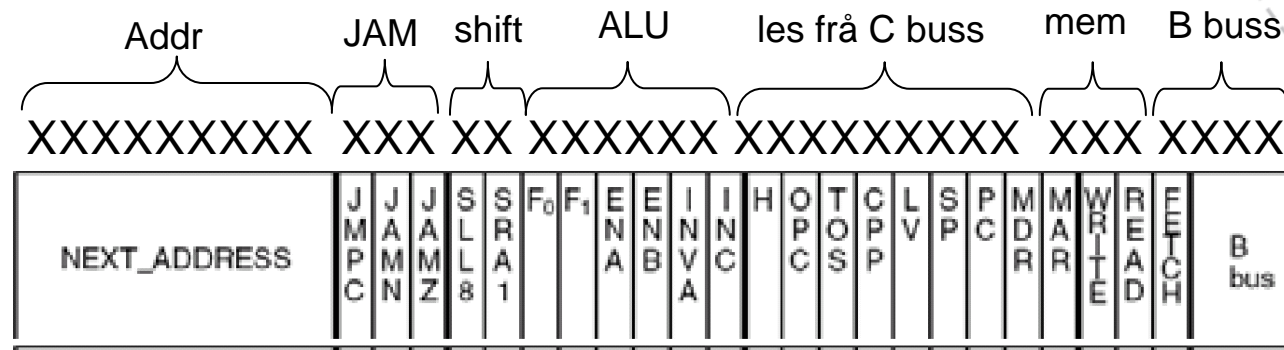
Minne i IJVM

- Klokkesyklus k
 - MAR/PC blir oppdatert i slutten av syklus
- Klokkesyklus $k + 1$
 - Antar at minneaksess tar 1 syklus
 - Tilsvarer 100% treffrate på hurtigbuffer (urealistisk)
 - MDR/MBR blir oppdatert i slutten av syklus
- Klokkesyklus $k + 2$
 - Data/Instr. lest fra hovedlager er klart til bruk



Microinstruksjon mem feltet

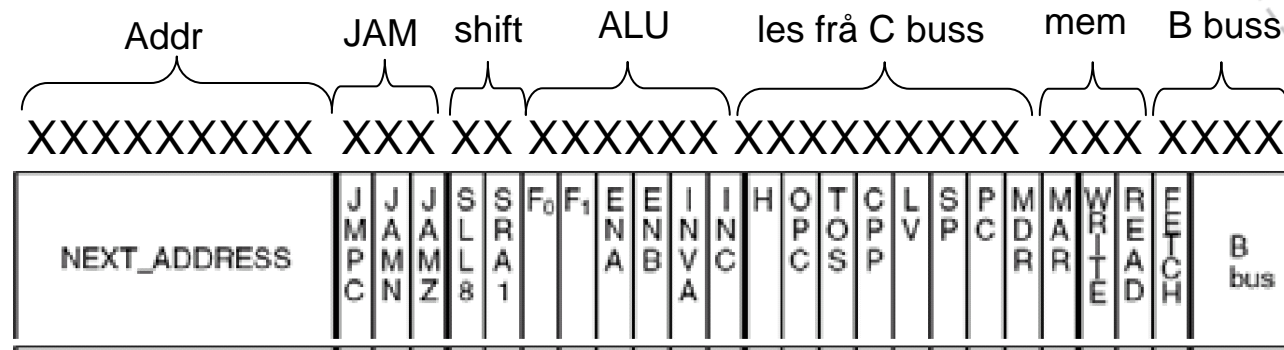
- Felt for å kontrollere lesing og skriving frå/til minne



- Minne tilgang
 - Les frå dataminne
 - Skriv til dataminne
 - Hent instruksjonar frå programminne

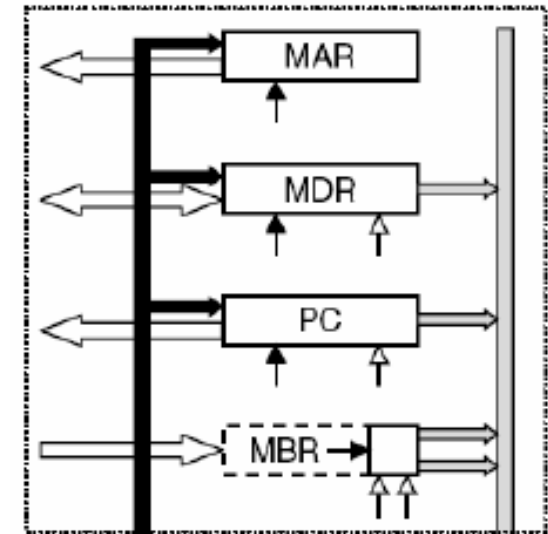
Microinstruksjon mem feltet

- Felt for å kontrollere lesing og skriving frå/til minne



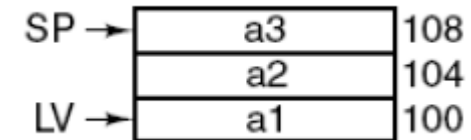
- Minne tilgang

- Les frå dataminne
 - Read (MAR og MDR)
- Skriv til dataminne
 - Write (MAR og MDR)
- Hent instruksjonar frå programminne
 - Fetch (PC og MBR)



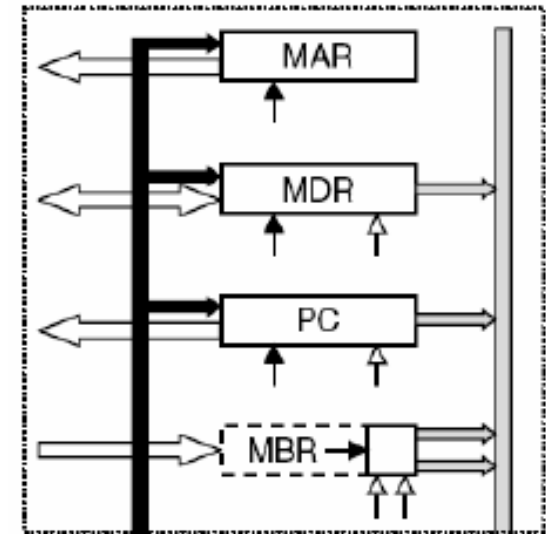
Huks JVM Stakk basert

- Når en metode blir kalt, settes det av plass på stakken til alle lokale variabler
- Register LV (Local variables) peker til der første (nederste) variabel ligger
 - (Register SP (Stack pointer) peker til toppen av stakken)
- Adressen til en lokal variabel blir $LV + \text{offset}$
 - Demmed ikke absolutt minneadresse!
- LV- og SP-adresser er ordadresser



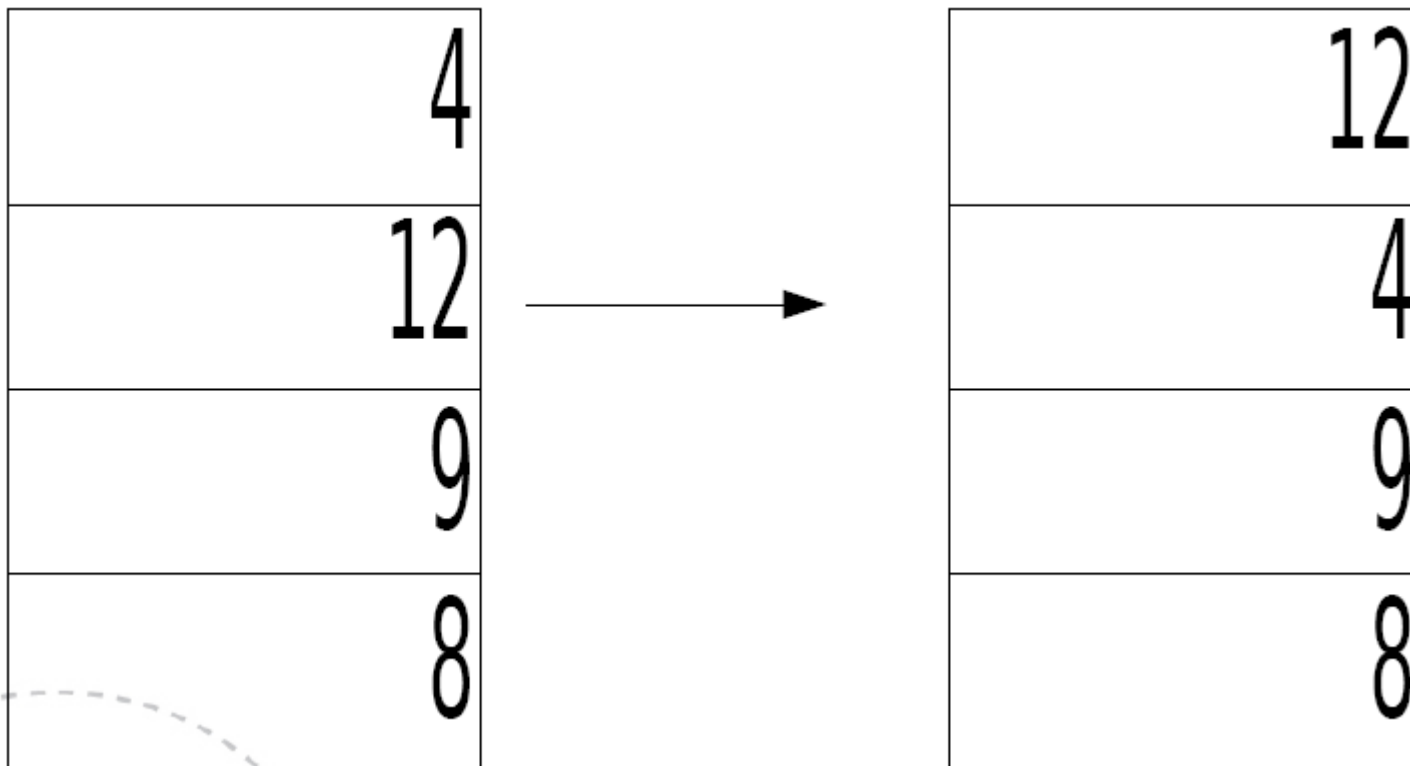
Microinstruksjon mem eksempel

- **Stack operasjonar**
 - Instruksjon Swap
 - Byte om på dei to øverste elementa på stacken
 - **Stack i eksternt dataminne**



Microinstruksjon mem eksempel

- **Stack operasjonar**
 - Instruksjon Swap
 - Byte om på dei to øverste elementa på stacken
 - **Stack i eksternt dataminne**



Microinstruksjon mem eksempel

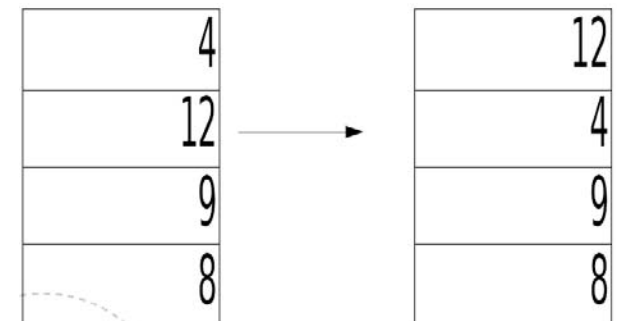
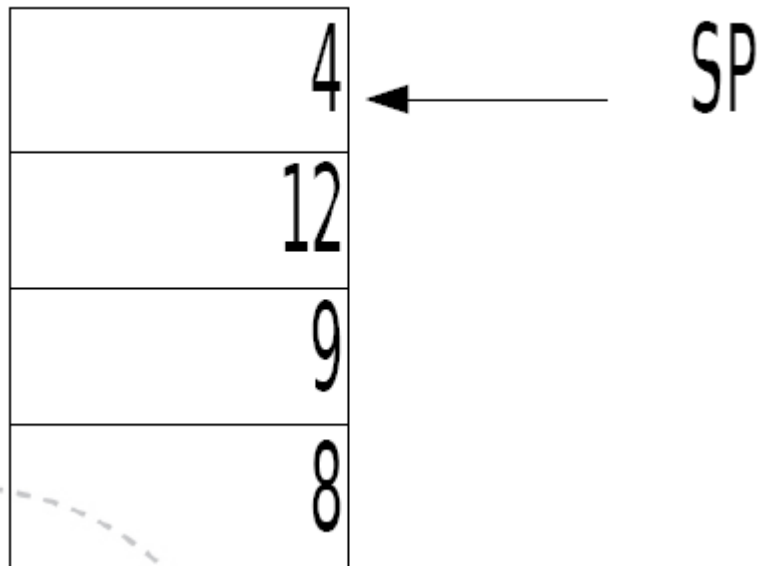
- **Stack operasjonar**

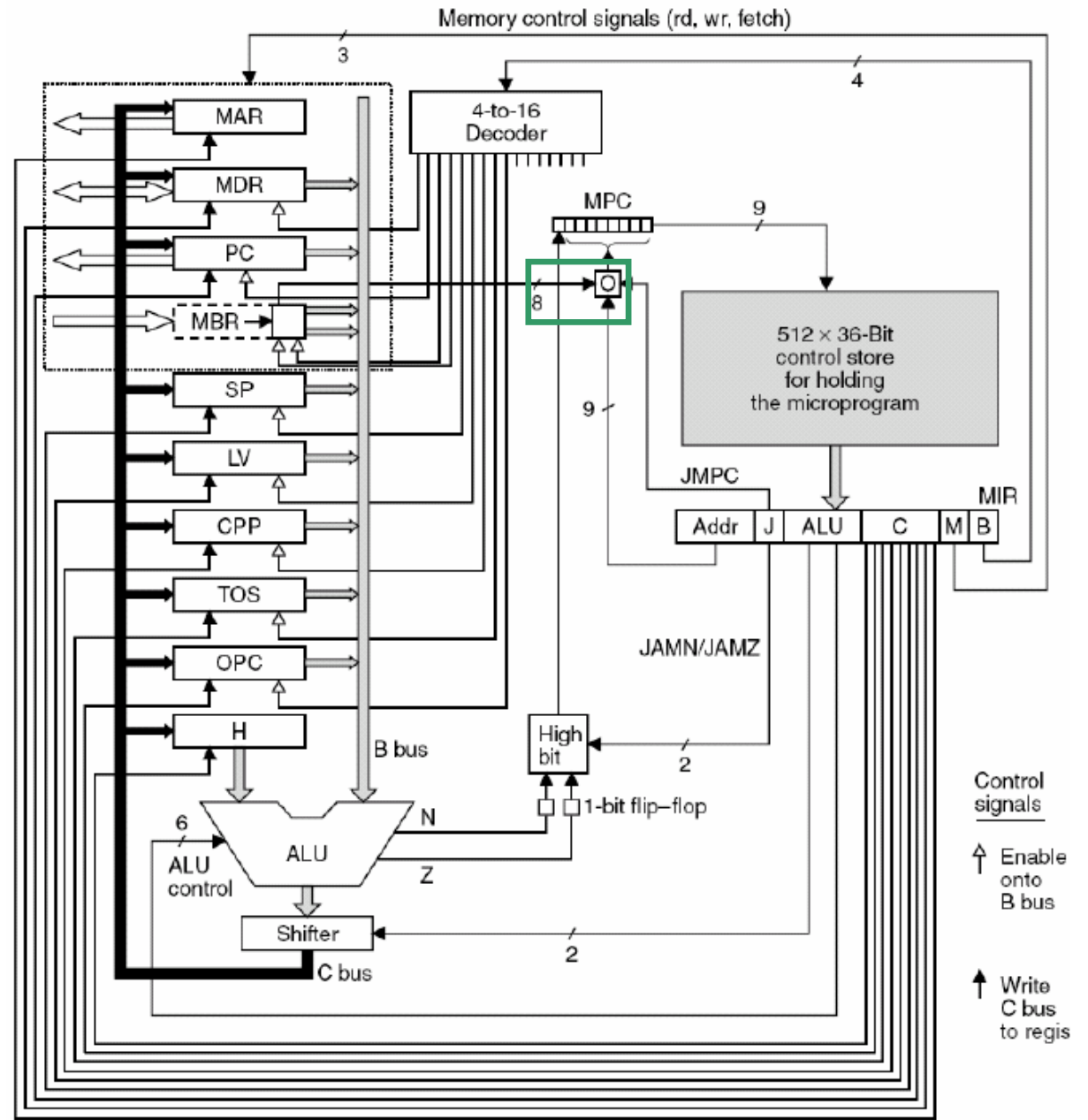
- Instruksjon Swap
- Byte om på dei to øverste elementa på stacken
- **Stack i eksternt dataminne**

- SP peker på toppen av stakken
- TOS inneholder toppen av stakken
- Main1 : PC = PC + 1; fetch; goto MBR
- MBR = 0x5F
- Swap 1 på adresse 0x5F

Microinstruksjon mem eksempel

- TOS inneholder 4, trenger å hente inn elementet under
- Skriv andre ordet til toppen av stakken, ta vare på verdien i H
- Skriv den gamle TOS inn i posisjon 2
- Oppdater TOS med ny verdi (fra H)





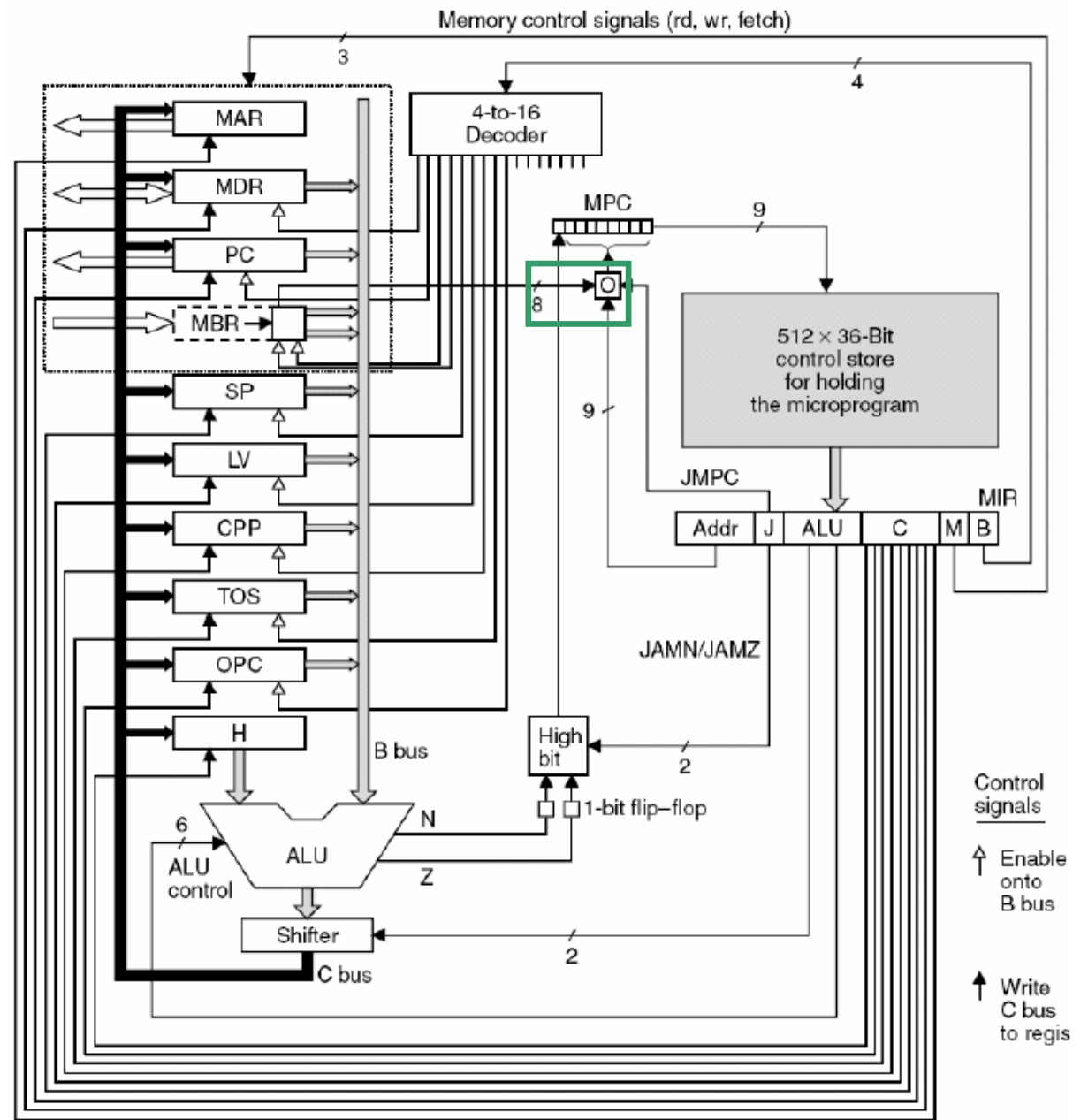
Microinstruksjon mem eksempel

Les inn ord nummer to:

swap1 : MAR = SP - 1, rd (Og så utfør Next microinst addr)

MAR peker nå på element 2, og verdien 12 leses inn i MDR
Det vil ta en klokkesykel før verdien ligger i MDR





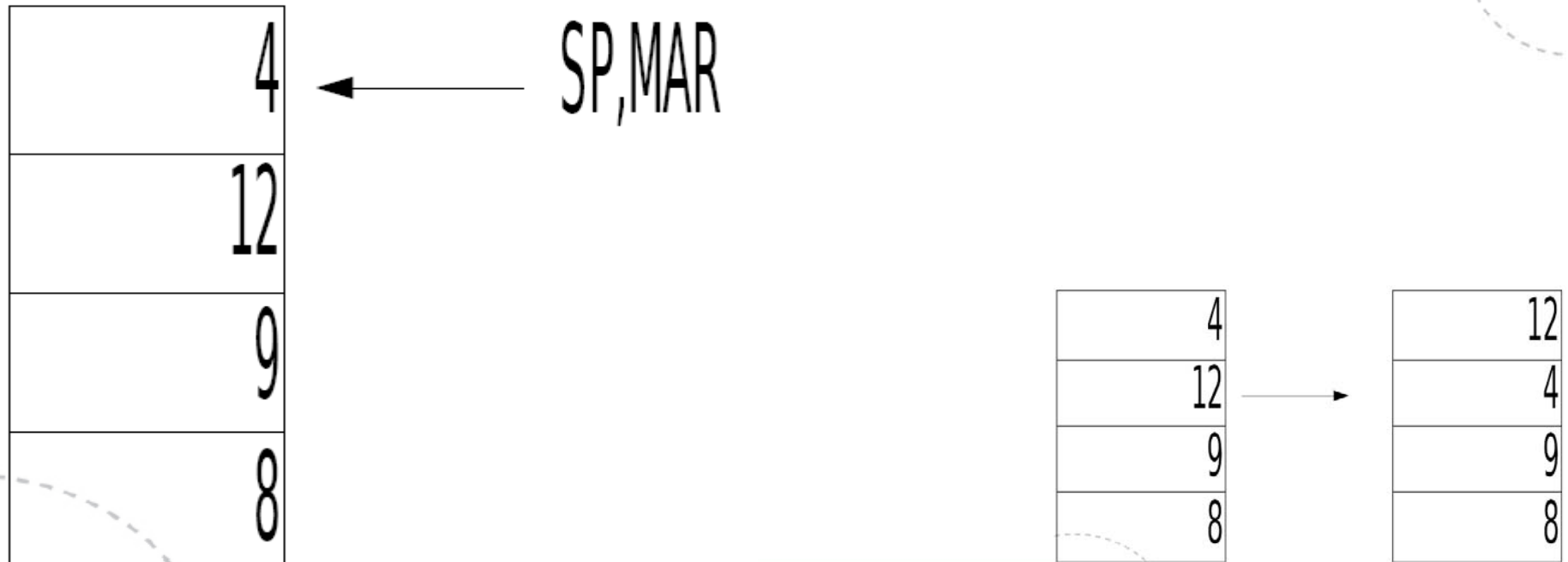
Microinstruksjon mem eksempel

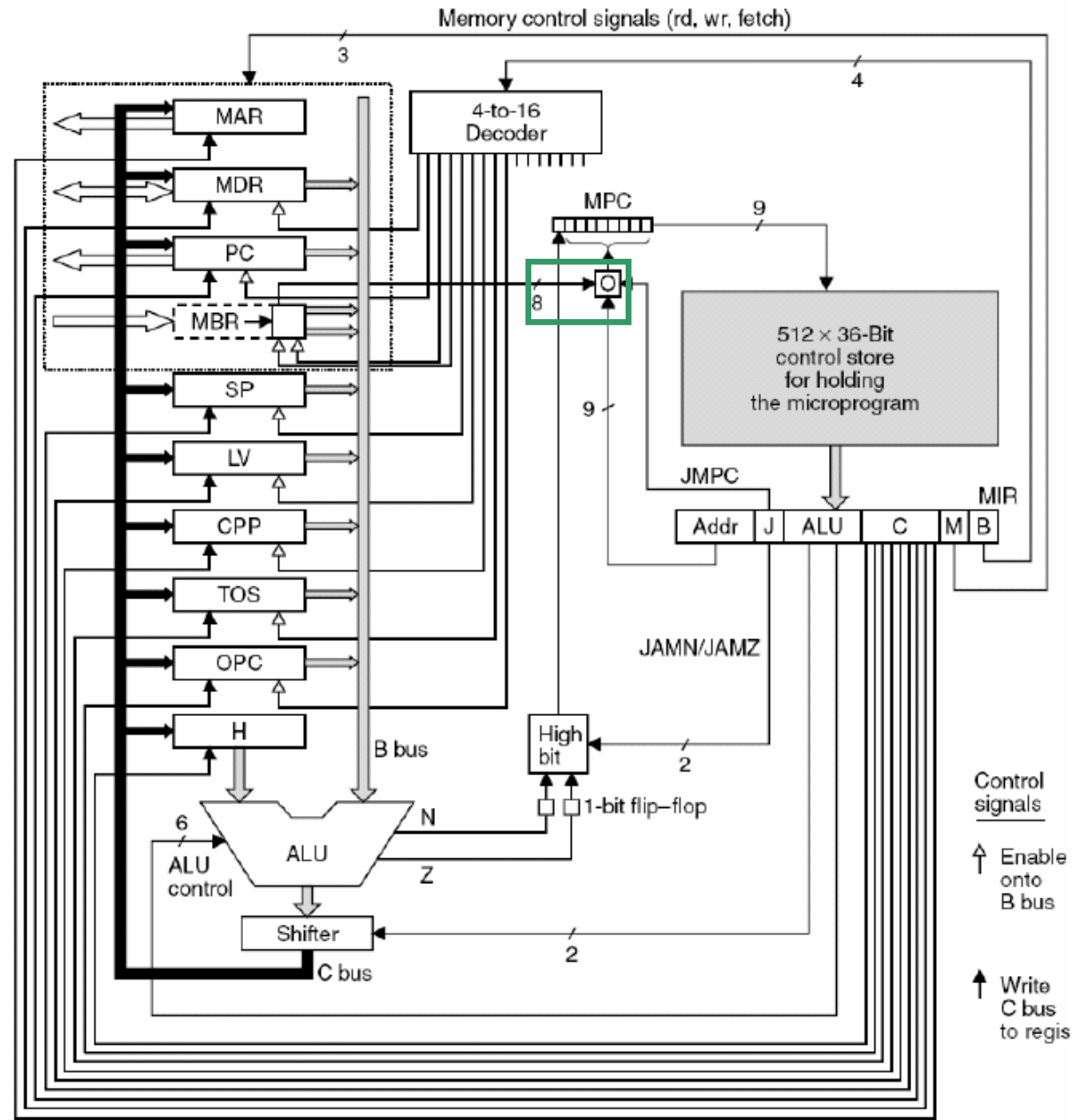
Vil lagre MDR på toppen av stakken:

swap2 : MAR = SP

MAR peker nå på element 1

MEN - lesingen fra forrige mikroinstruksjon er enda ikke ferdig.





Microinstruksjon mem eksempel

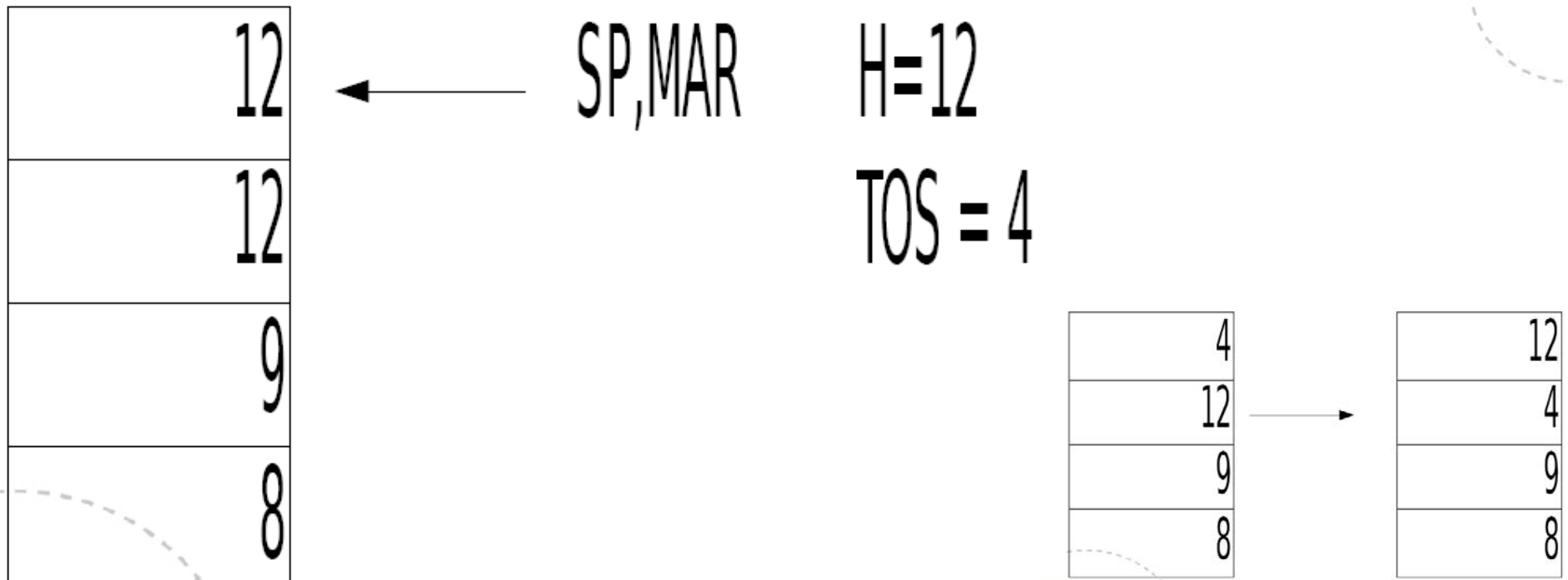
Mellomlagre 2.element av stakken:

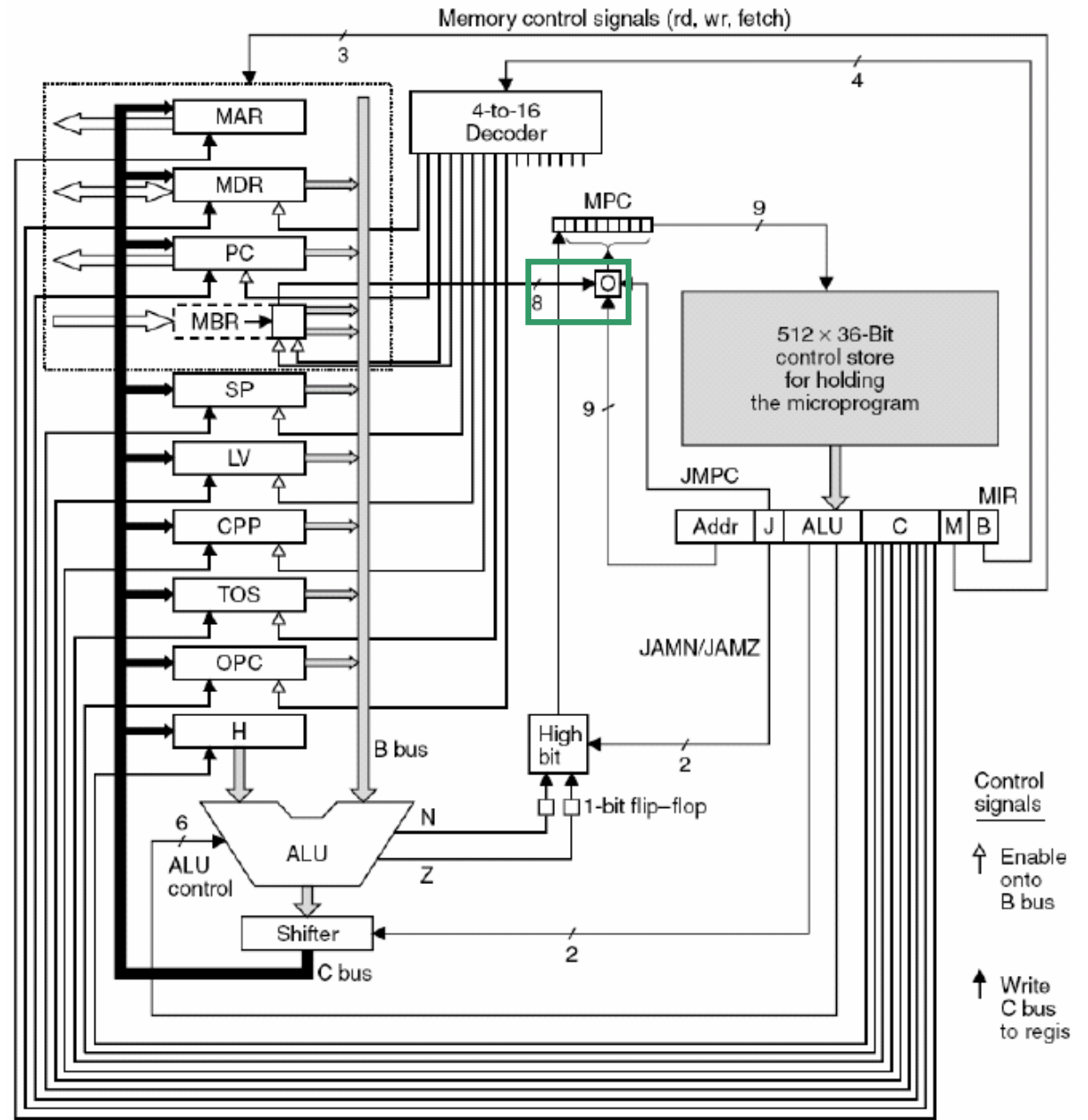
swap3 : H = MDR, wr

Mellomlagre bunnen av stakken.

Skrive 2. element på toppen

Husk – TOS inneholder fortsatt det øverste elementet



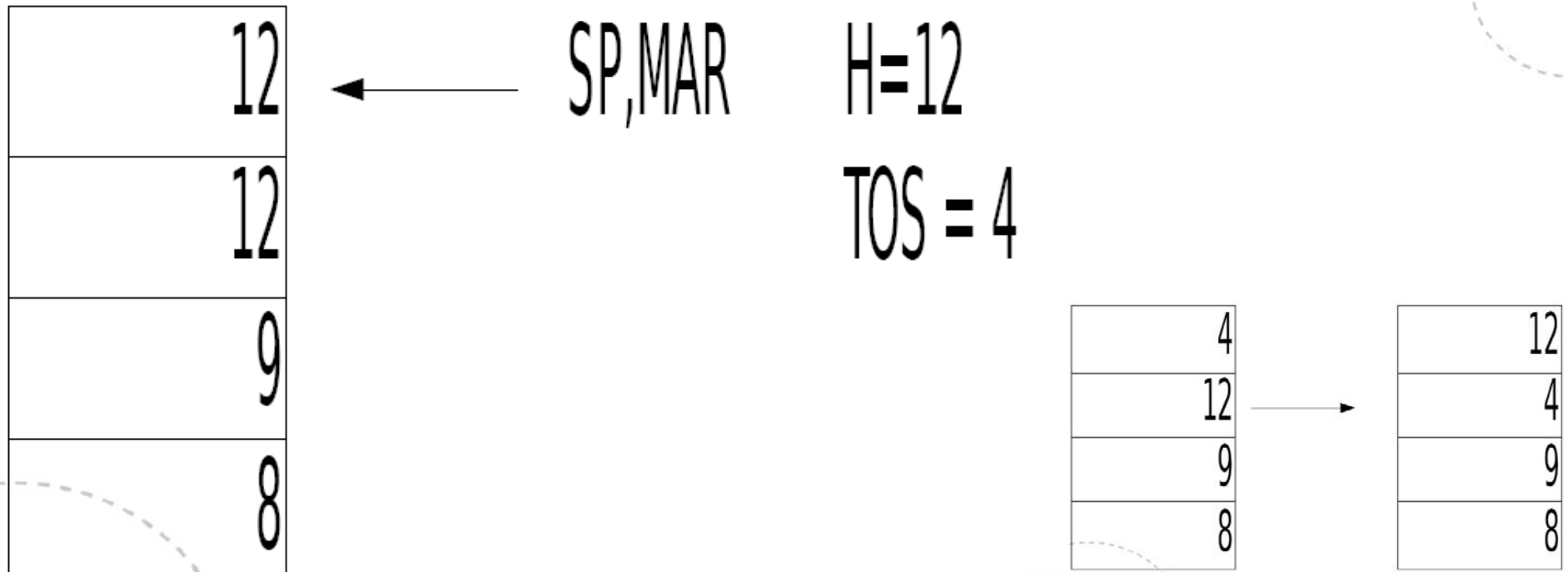


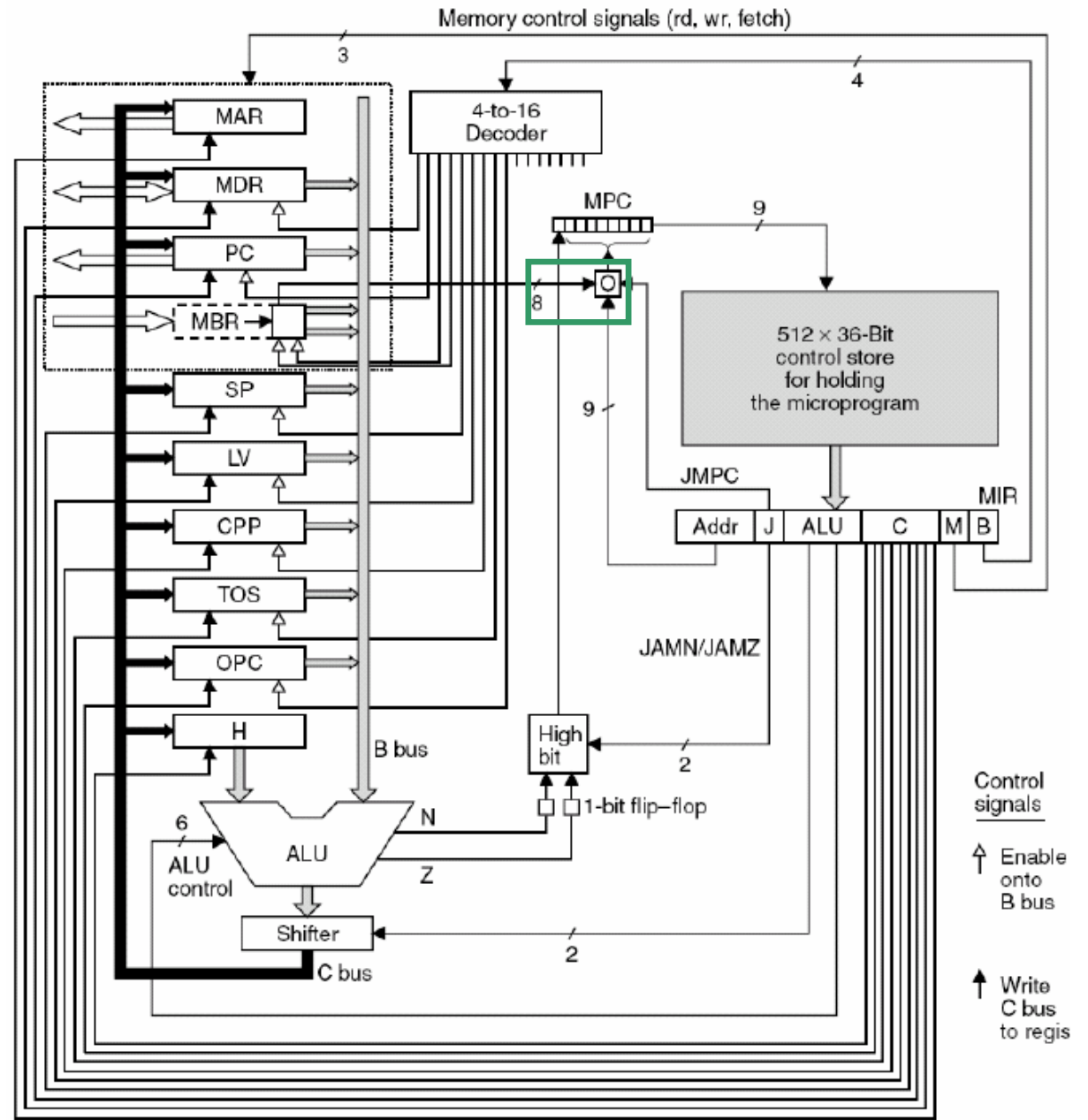
Microinstruksjon mem eksempel

Forbered å skrive gamle TOS inn i plass 2

swap4 : MDR = TOS

Gamle TOS (4) legges i dataregisteret slik at vi kan skrive det ut





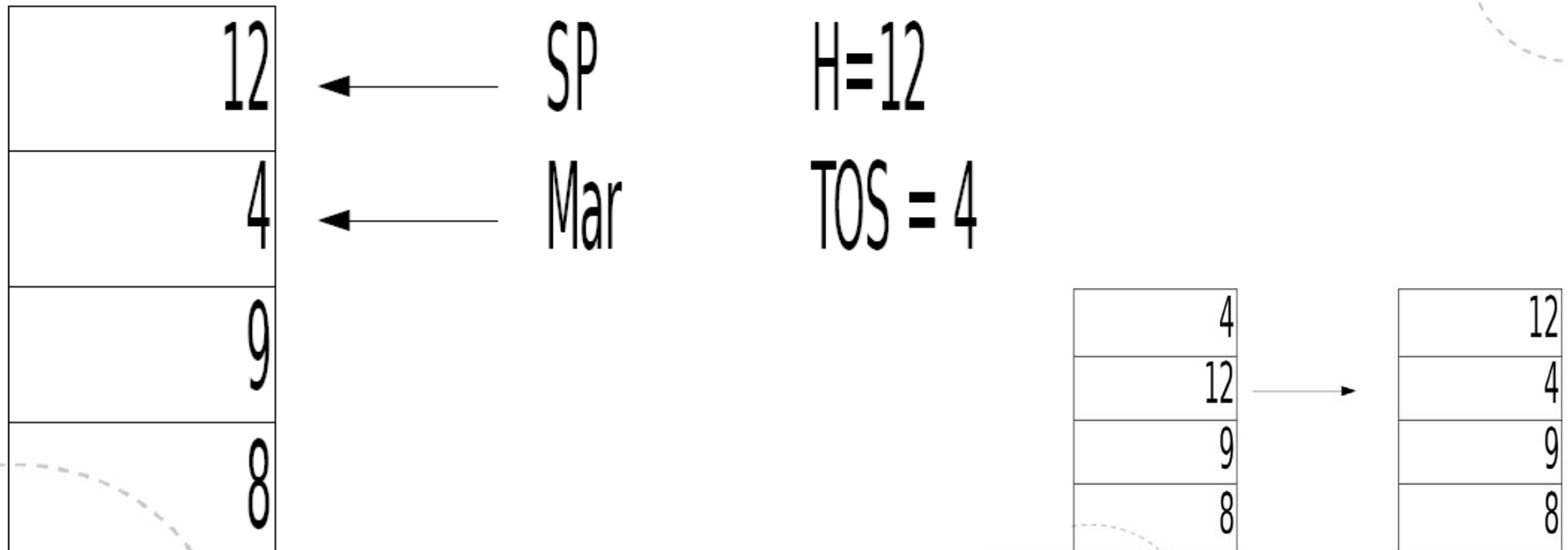
Microinstruksjon mem eksempel

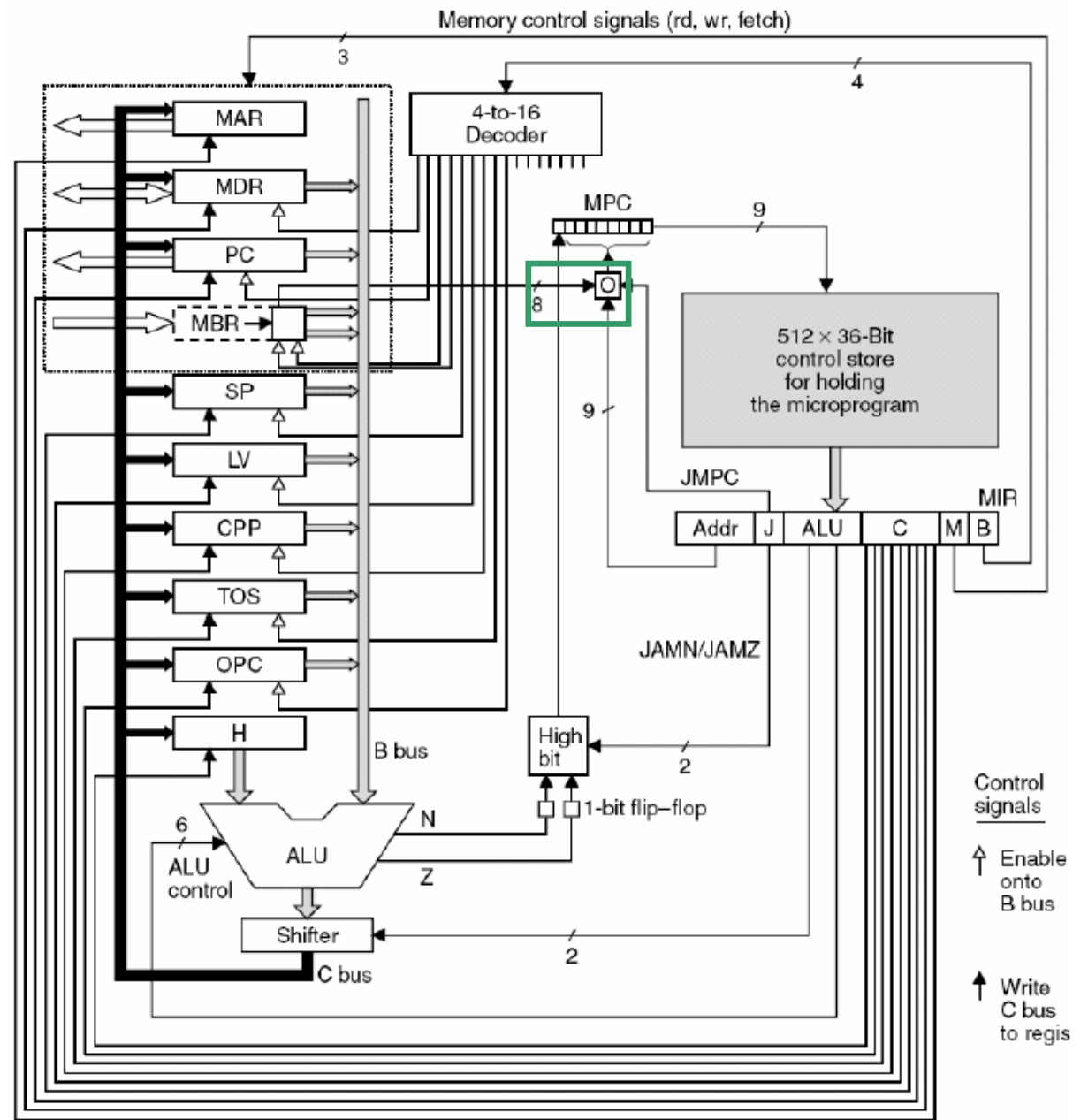
Skriv gamle TOS til posisjon 2

swap5 : MAR = SP - 1, wr

MAR peker på element 2 i stakken

Skriv MDR (gamle TOS) på den posisjonen





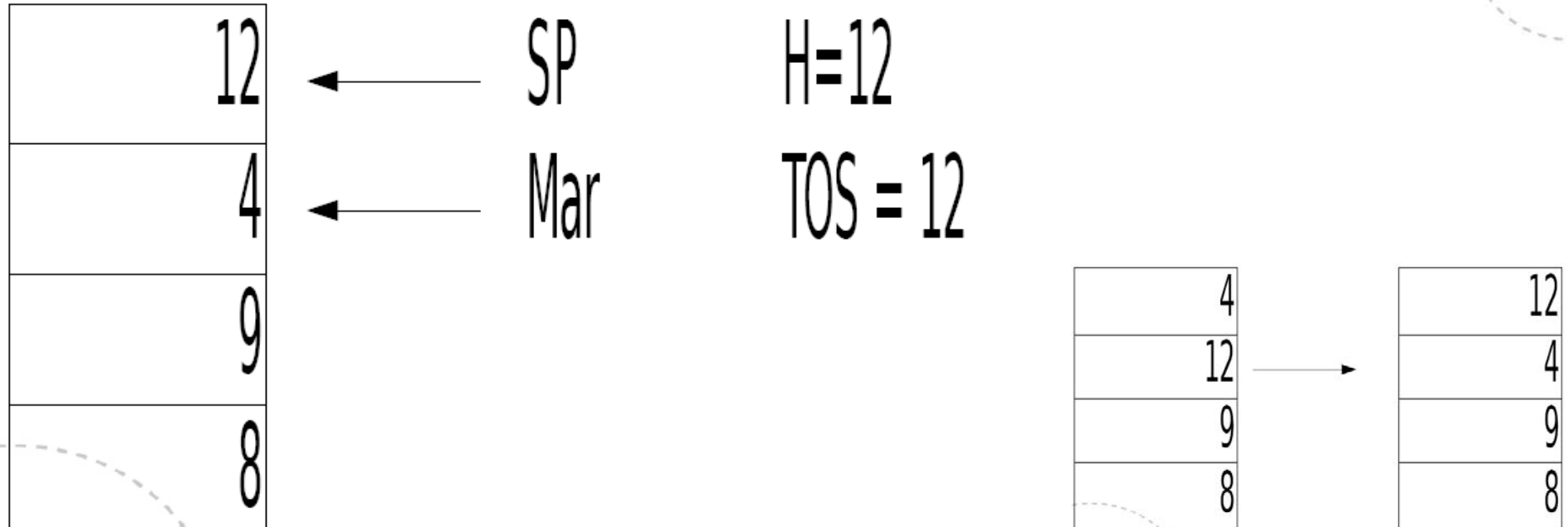
Microinstruksjon mem eksempel

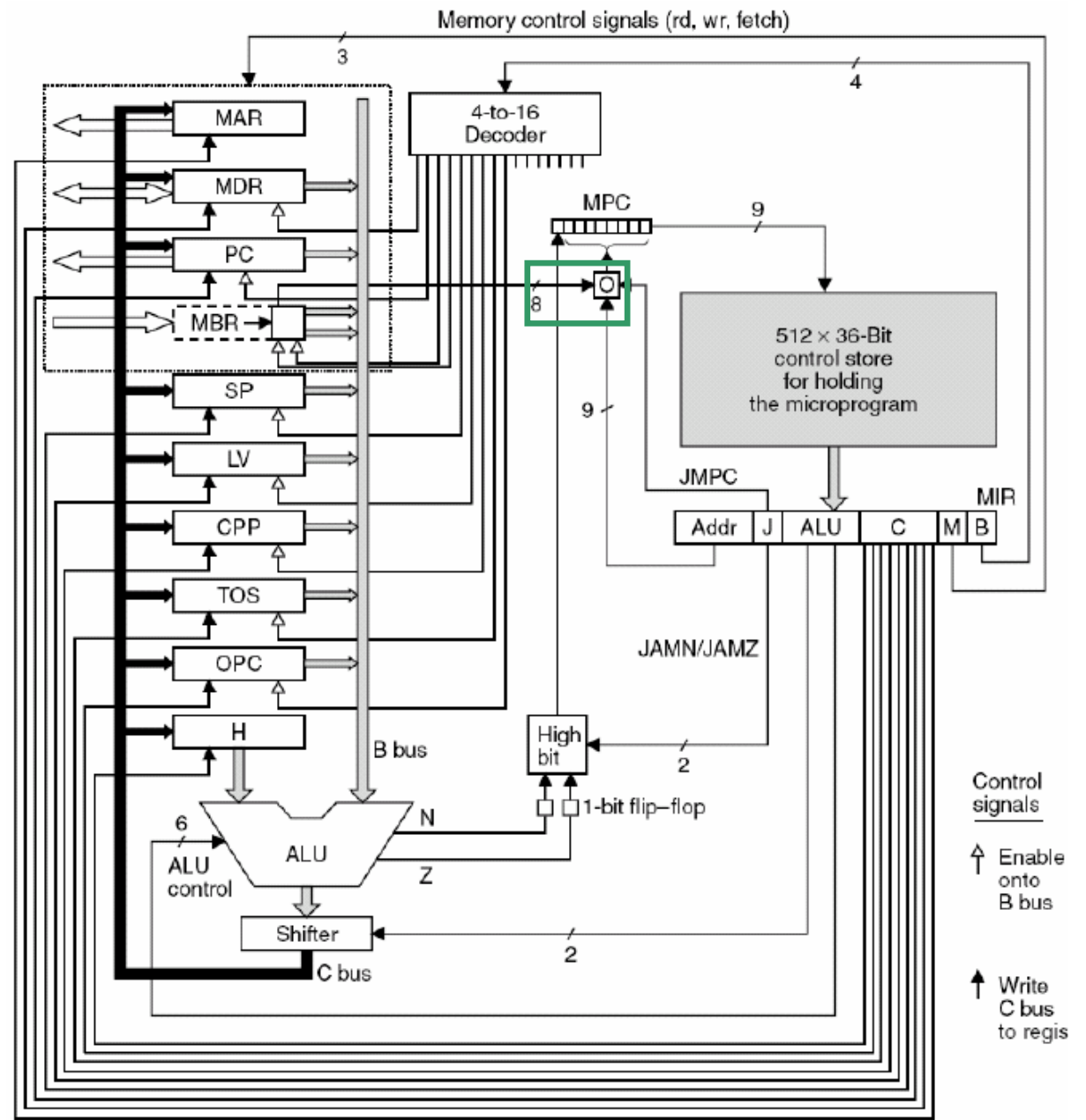
Oppdater TOS

swap6 : TOS = H; Goto Main 1

TOS skal alltid inneholde elementet på toppen av stakken når instruksjonen er fullført.

Gå til Main1 for å starte utførselen av neste instruksjon

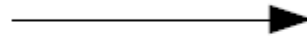




Swap: opCod 0x5F

- swap1 : MAR = SP - 1, rd
- swap2 : MAR = SP
- swap3 : H = MDR, wr
- swap4 : MDR = TOS
- swap5 : MAR = SP - 1, wr
- swap6 : TOS = H; Goto Main 1

4
12
9
8



12
4
9
8

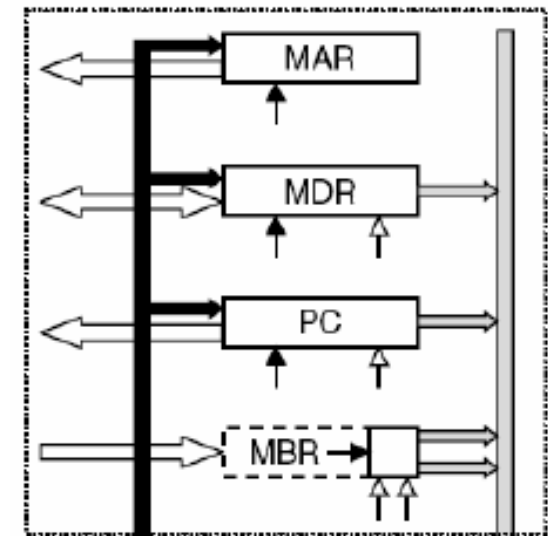
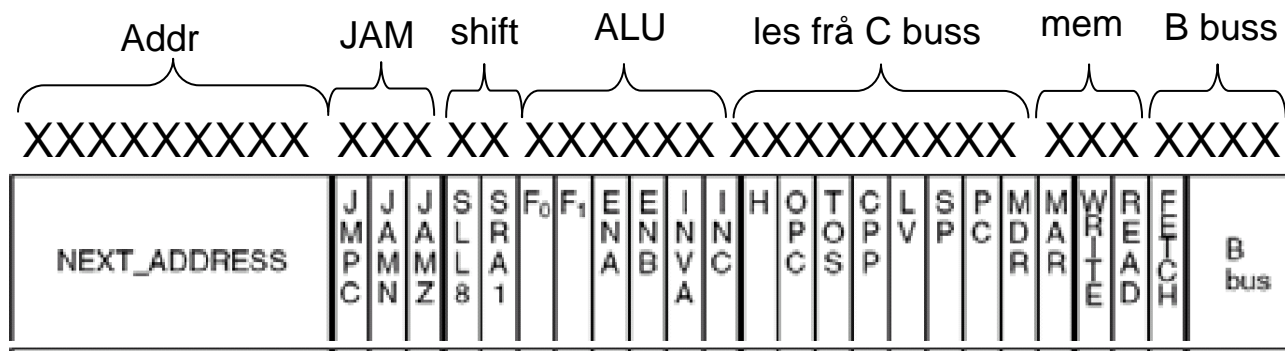


NTNU

Innovation and Creativity

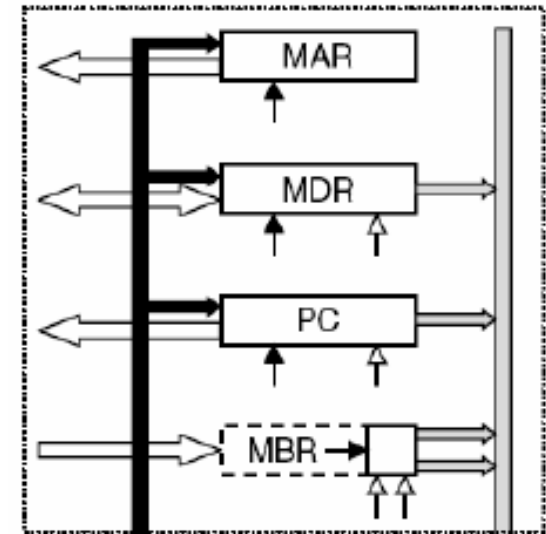
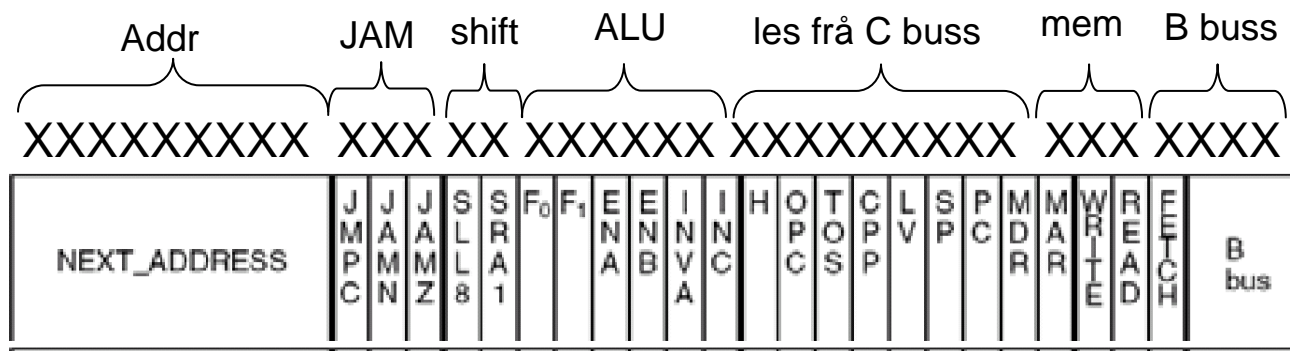
Swap: opCod 0x5F

- MPC: 0x5F
- swap1 (0x5F): MAR = SP - 1, rd
 - (Addr: 0x60, JAM: 0, Shif: 0, ALU: 0x36 (b-1), cBuss: 0x01 (SP), mem: "010" (rd), bBuss: 0x4 (SP))
- swap2 (0x60): MAR = SP
- swap3 (0x61): H = MDR, wr
- swap4 (0x62): MDR = TOS
- swap5 (0x63): MAR = SP - 1, wr
- swap6 (0x00): TOS = H; Goto Main 1 (Hent neste instruksjon)



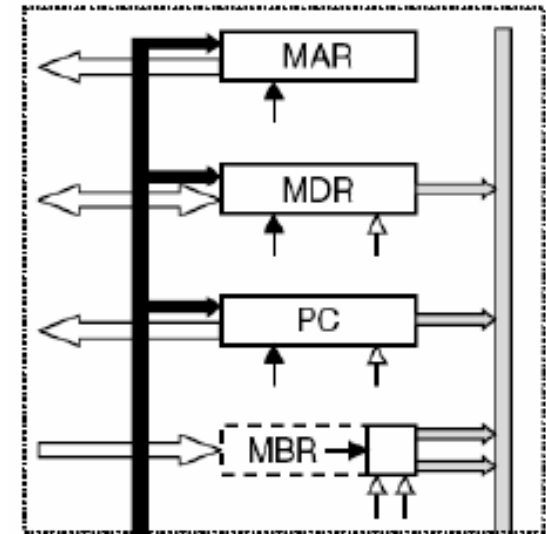
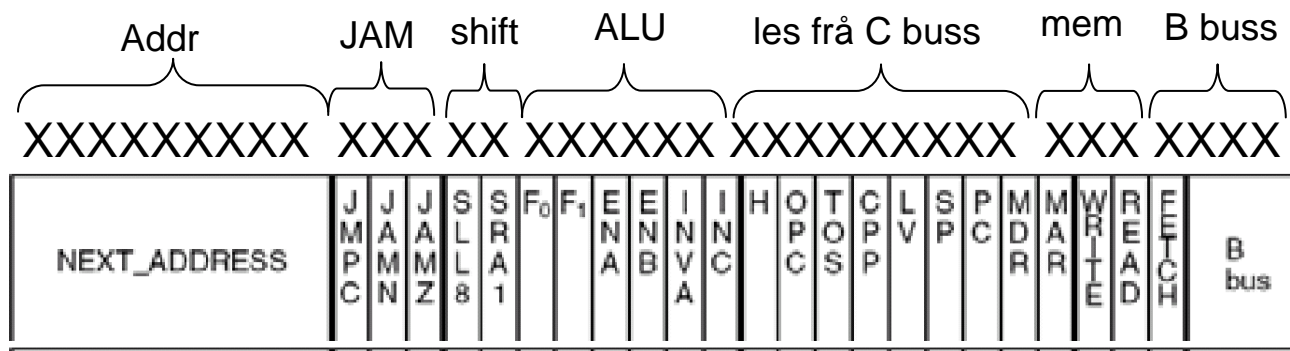
Hent neste instruksjon

- swap6 (0x01): TOS = H; Goto Main 1 (Hent neste instruksjon)
 - 0x00: PC = PC + 1, fetch
 - Addr: 0x01,
 - JAM : 0,
 - Shift: 0,
 - ALU: 0x35 (b + 1),
 - cBuss: 0x04 (PC),
 - mem: "001",
 - bBuss: 0x04 (SP)
 - Goto Main 1 Addr: 0x00 (ubetinga hopp i mikrokode)



Hent neste instruksjon

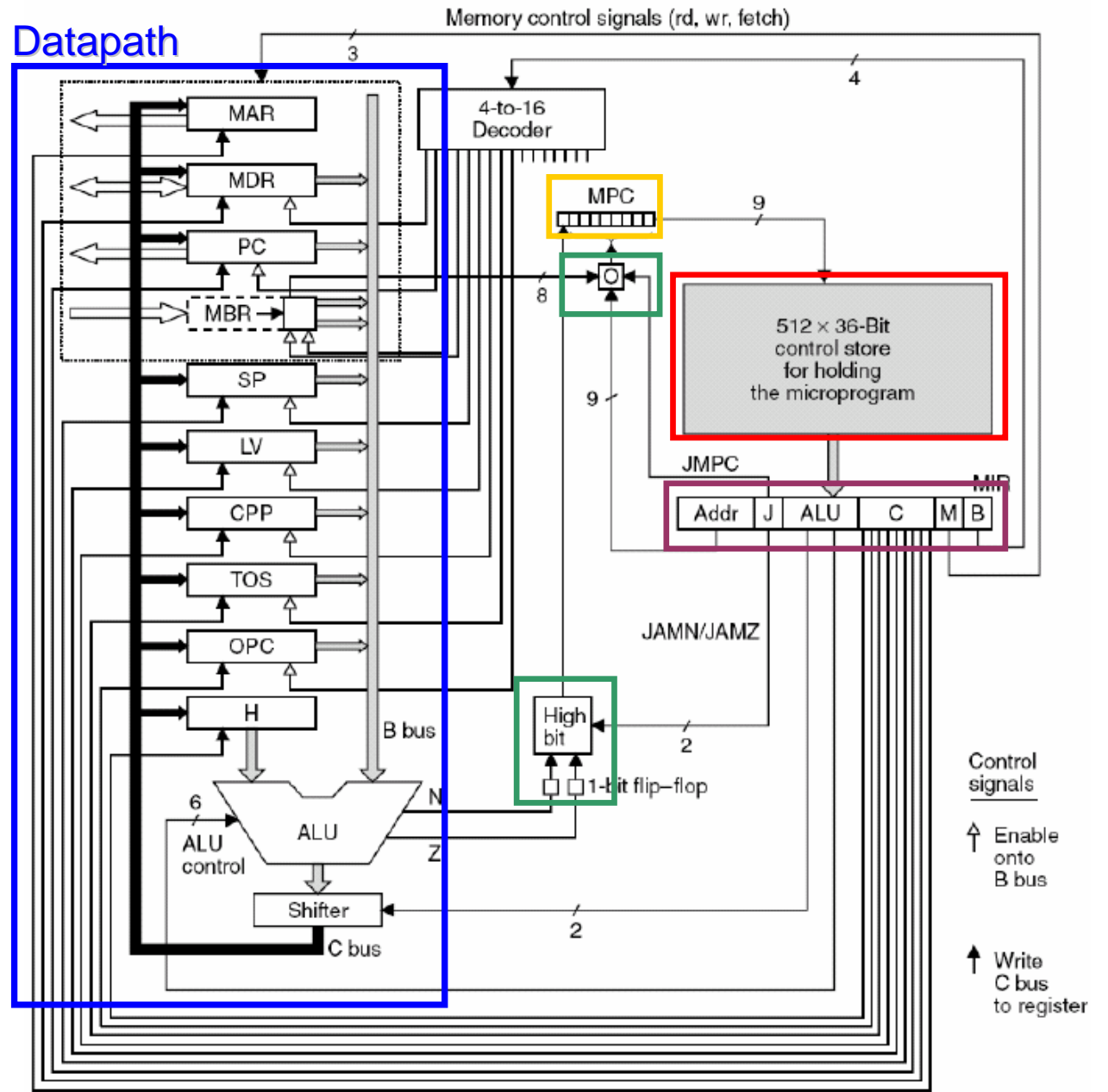
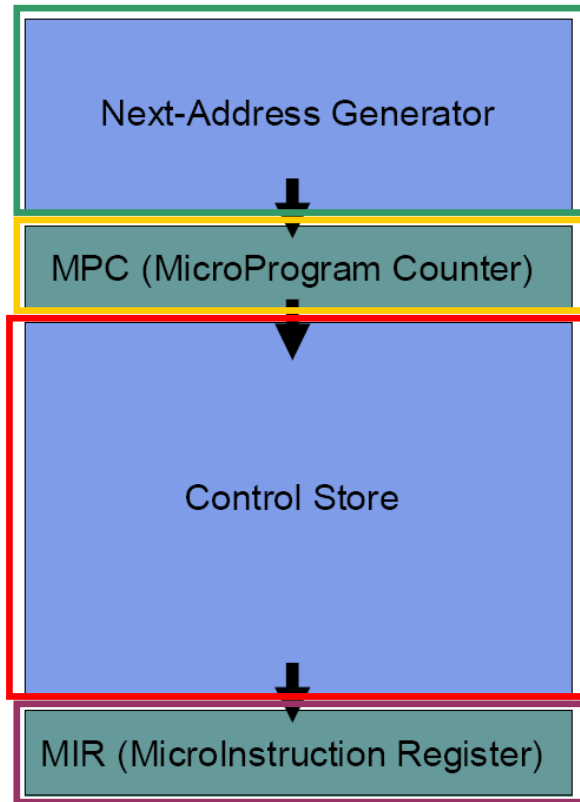
- swap6 (0x00): TOS = H; Goto Main 1 (Hent neste instruksjon)
 - **Main1: 0x00: PC = PC +1, fetch, Addr: 0X01**
 - 0x01: NOP (ingen lesing skrijving av register), Addr: 0x01
 - swap6 (0x00): TOS = H; **Goto Main 1** (Alle instruksjonar avslutast slik)



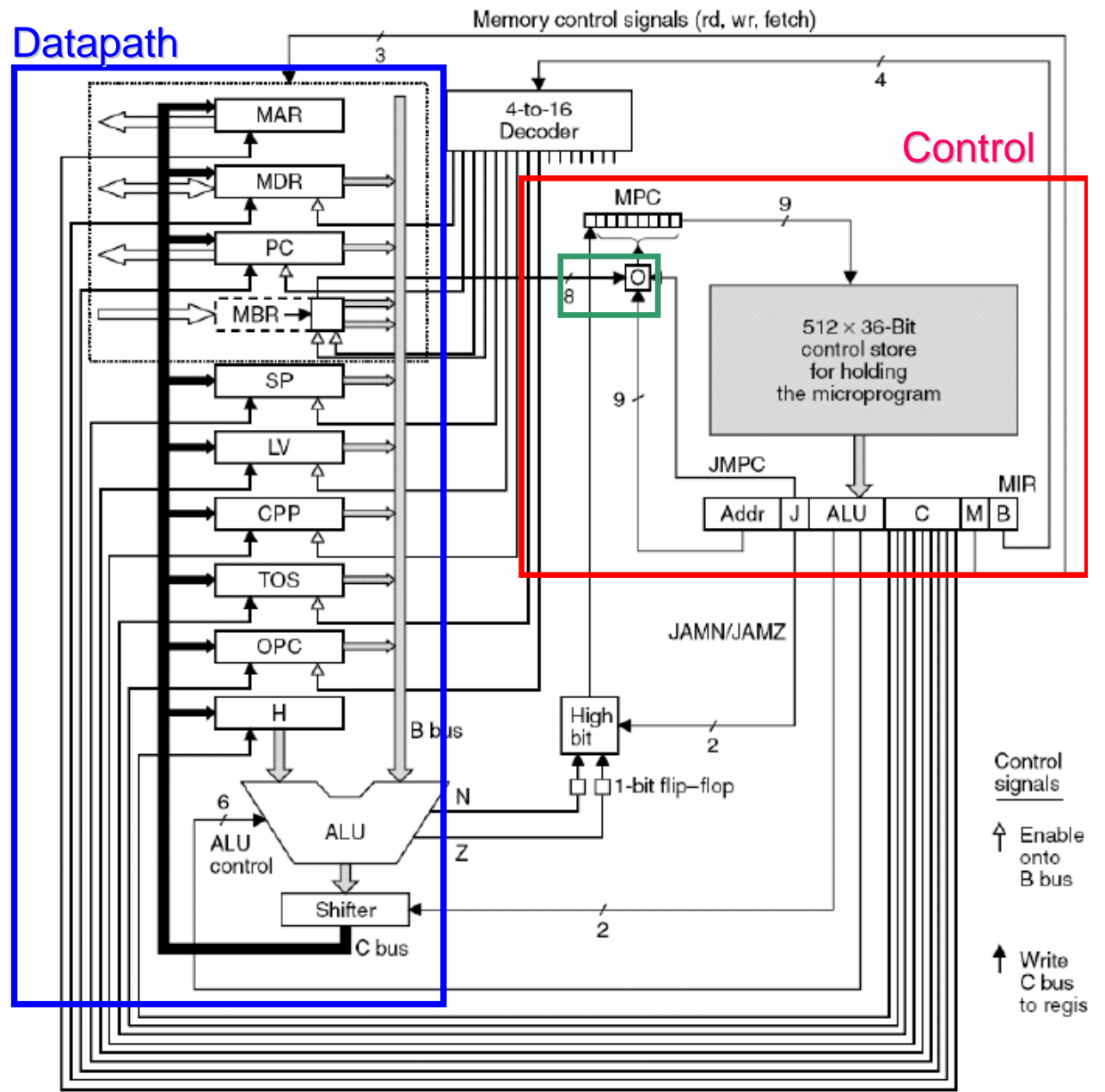
Register bruk

- CPP, LV, SP holder pekerverdier
- PC adresse til neste byte med programkode
- MBR siste byte lest fra programkode
- MAR/MDR adresse til data / data
- TOS skal alltid inneholde ord på topp av stakk
- OPC register til fritt bruk

IJVM

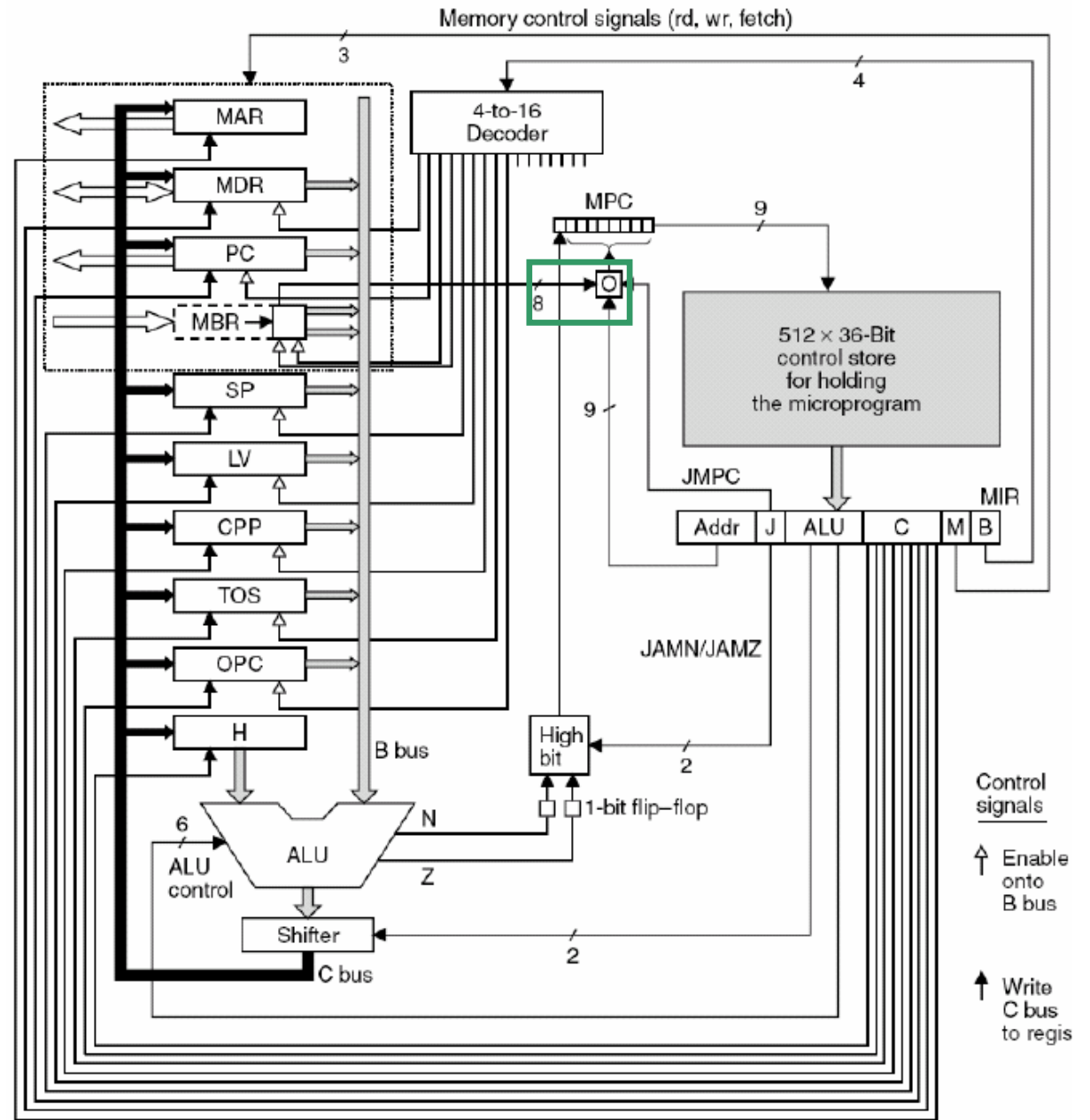


Innovation and Creativity



I²JVM

- Implementasjon
- Kva kan gjerast for å auke ytinga



Innovation and Creativity