

# Velkommen til INF5110 - Kompilorteknikk

- Kursansvarlige:
  - Stein Krogdahl [[steink@ifi.uio.no](mailto:steink@ifi.uio.no)]
  - Birger Møller-Pedersen [[birger@ifi.uio.no](mailto:birger@ifi.uio.no)]
  - Andreas Svendsen (hjelpelærer) [[Andreas.Svendsen@sintef.no](mailto:Andreas.Svendsen@sintef.no)]
- Kursområdet: [www.uio.no/studier/emner/matnat/ifi/INF5110](http://www.uio.no/studier/emner/matnat/ifi/INF5110) → vår 2009
  - Plan over forelesningene, pensum etc. etter hvert som det blir klart
  - Diverse beskjeder
- Vår forhold til kompilorteknikk etc.:
  - Stein og Birger laget en Simula-kompilator sammen (på Norsk Regnesentral)
  - Stein har undervist dette kurset en del ganger
  - Andreas eksperimentert med å legge inn ny begreper i Java

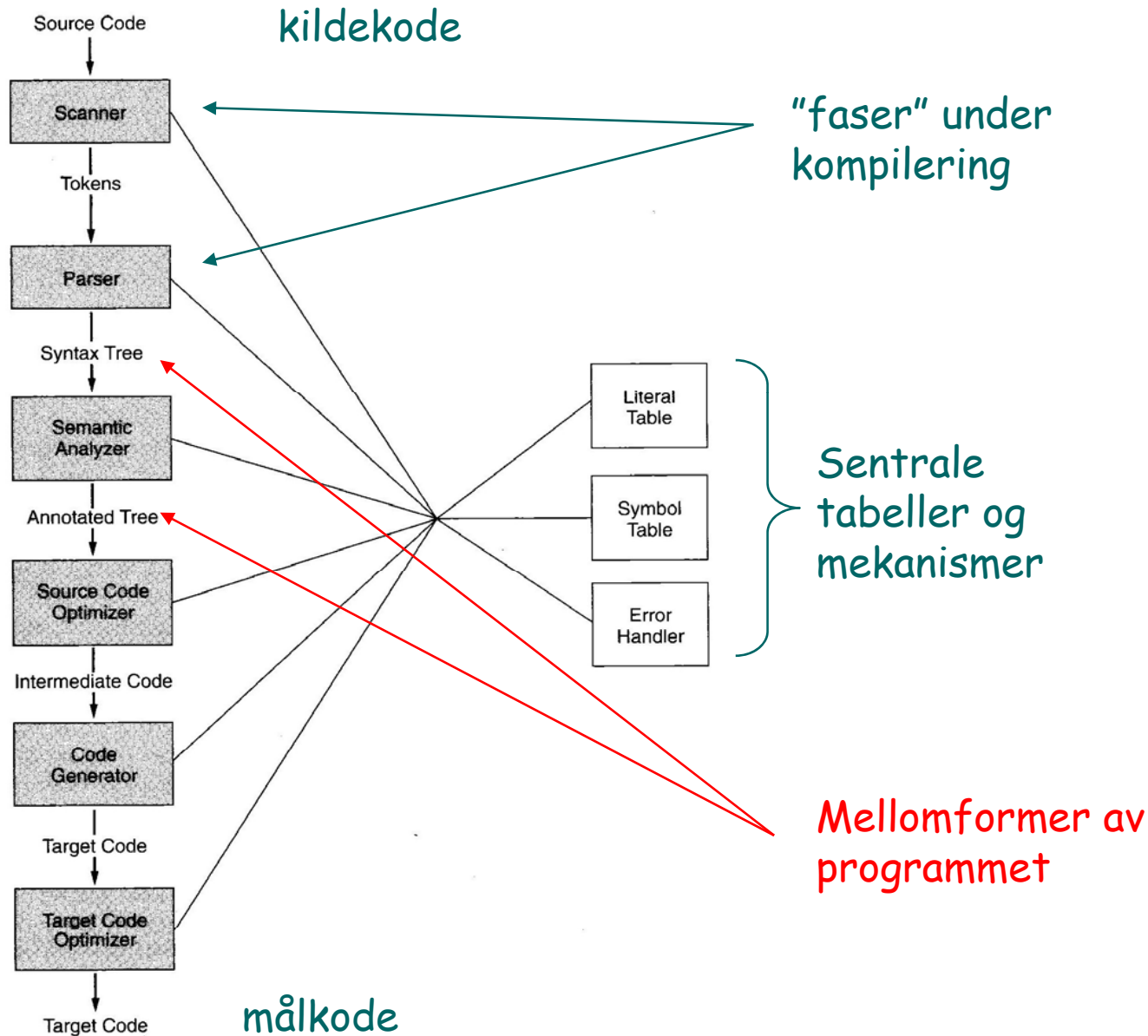
# Vårens opplegg

- Lærebok etc:
  - Kenneth C. Louden: "Compiler Construction, Principles and Practice"
  - Antakeligvis også noe stoff fra andre kilder
- Skal i gjennomsnitt være tre timer undervisning pr. uke
- Forelesning og oppgaveløsning i passelig blanding
  - Skal grovt sett følge opplegget fra 2008, men antakeligvis noen justeringer
- Oppgaver etc. på veien:
  - Minst en obligatorisk oppgave (uten karakter)
- Eksamen: Har pleid å være skriftlig, men muntlig hvis få
- Foiler
  - Deles ut på forelesningen, og kan fåes på senere forelesninger
  - Legges ut på nett

# Dagens tekst

- Kapittel 1: En oversikt over
  - Hvordan en kompilator typisk er bygget opp
  - Hvilke teknikker og lagringsformer som typisk brukes i de forskjellige deler
  - Litt om notasjon for kompilering, bootstrapping, etc.
  - Litt om metamodeller

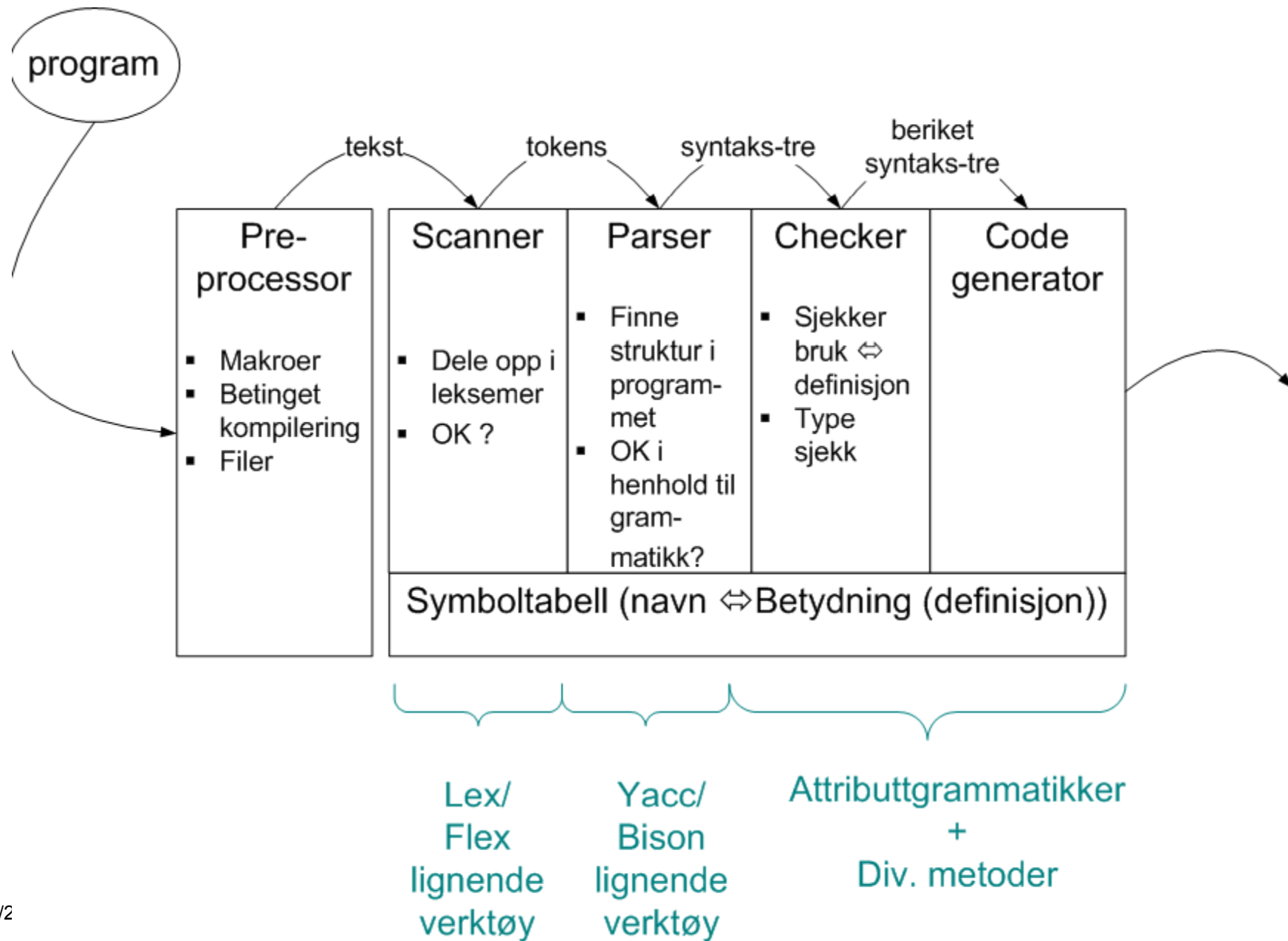
# Bokens oversikt over en typisk kompilator



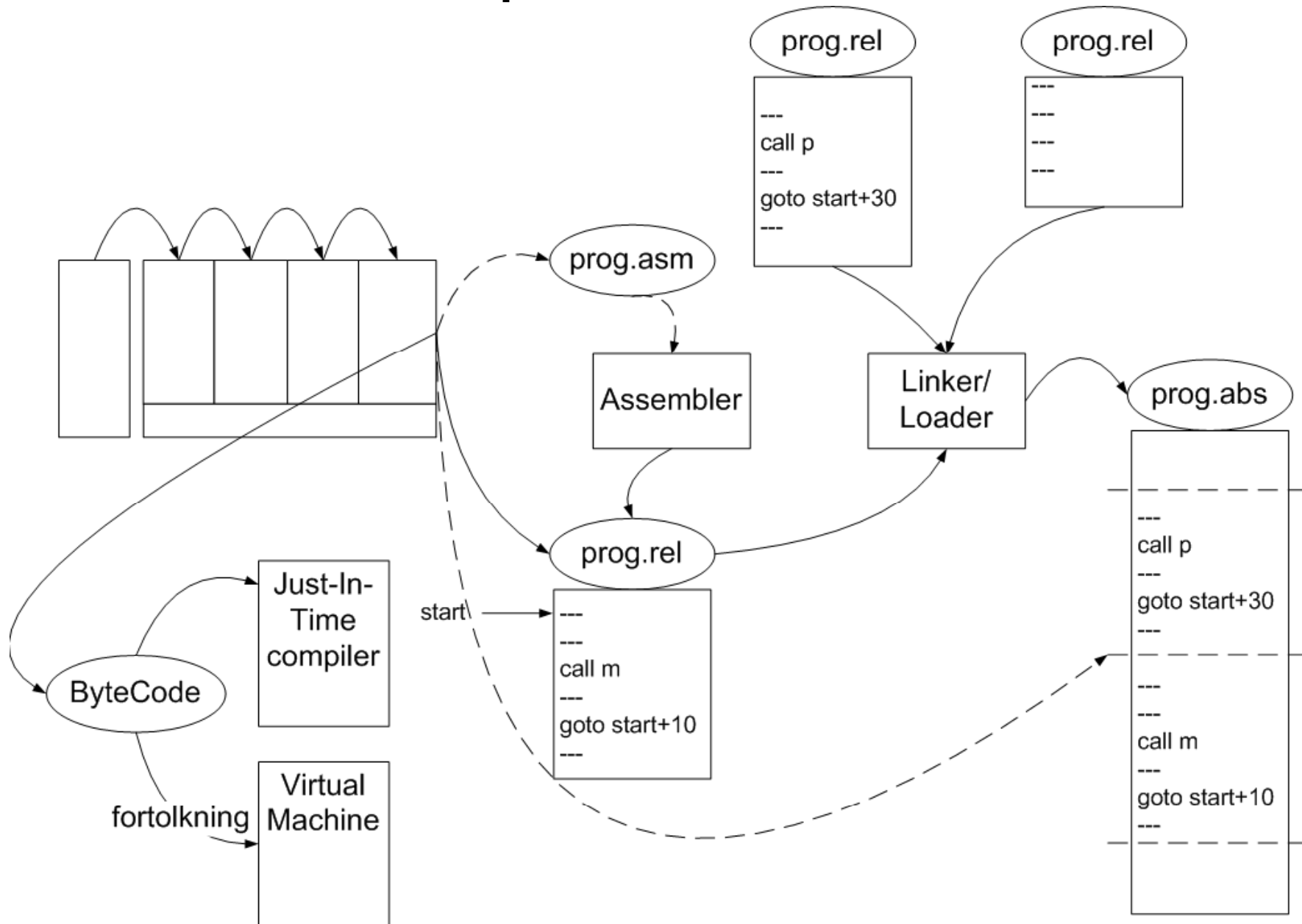
**Fase:**  
Logisk del av kompilator

**Gjennomløp ("Pass"):**  
Gjennomgang av teksten/treet

# Anatomien til en kompilator - I



# Anatomien til en kompilator - II



# Øversettelse og interpretering

- Øversettelse
  - Man øversetter til maskinkoden for en gitt maskin
  - Maskinkoden leveres i forskjellige former fra kompilatoren:
    - Ferdig utførbar binær kode (må alltid til denne formen før utførelse)
    - Relokerbar kode, kan settes sammen med andre relokerbare biter
    - Tekstlig assembler-kode, må prosesseres av assembler
- Full interpretering
  - Utføres direkte fra programteksten/syntakstre
  - Brukes mest for kommandospråk til operativsystem etc.
  - Utførelse typisk 10 – 100 ganger saktere enn ved full øversettelse
- Øversettelse til mellomkode som interpreteres
  - Brukes for Java (class-filer), og mye for Smalltalk
  - Mellomkoden er valgt slik at den er grei å utføre (byte-kode for Java)
  - Utføres av en enkel interpreter (Java: Java Virtual Machine)
  - Går typisk 3 - 30 ganger så sent som direkte utførelse
  - Dog: I de fleste moderne Java-systemer øversettes byte-koden til maskinkode umiddelbart før den utføres (JIT, Just-In-Time kompilering).

# Pre-prosessor

- Enten eget program eller bygget inn i kompilator
- Henter f.eks. inn filer

```
#include <filnavn>
```

- Betinget kompilering

```
#vardef #a = 5; #c = #a + 1
```

```
---
```

```
#if (#a < #b )
```

```
---
```

```
#else
```

```
---
```

```
#endif
```

- "Makroer", definisjon

```
#makrodef hentdata (#1, #2)
```

```
----- #1 -----
```

```
-- #2 --- #1 ---
```

```
#enddef
```

- Bruk av makroer ("ekspansjon")

```
#hentdata(kari, per) ----> ----- kari -----
```

```
-- per --- kari ---
```

- Passer f.eks. til å utvide språket med nye konstruksjoner
- PROBLEM: Ofte tull med linjenummer og med syntaktiske konstruksjoner, bygges derfor helst inn



# Scanner

- Deler opp programmet i tokens
- Fjerner kommentarer, blanke, linjeskift ()
- Teori: Tilstandsmaskiner, automater, regulære språk, m.m.

```
a[index] = 4 + 2
```

<b>a</b>	identifier	<b>2</b>
<b>[</b>	left bracket	
<b>index</b>	identifier	<b>21</b>
<b>]</b>	right bracket	
<b>=</b>	assignment	
<b>4</b>	number	<b>4</b>
<b>+</b>	plus sign	
<b>2</b>	number	<b>2</b>

Leksem

Token

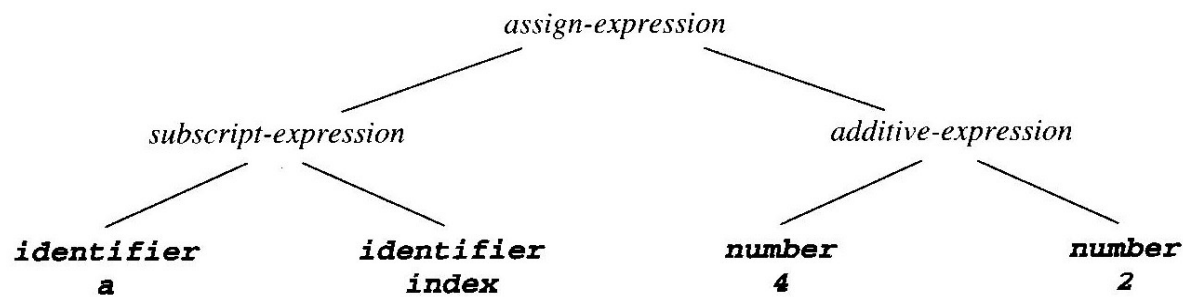
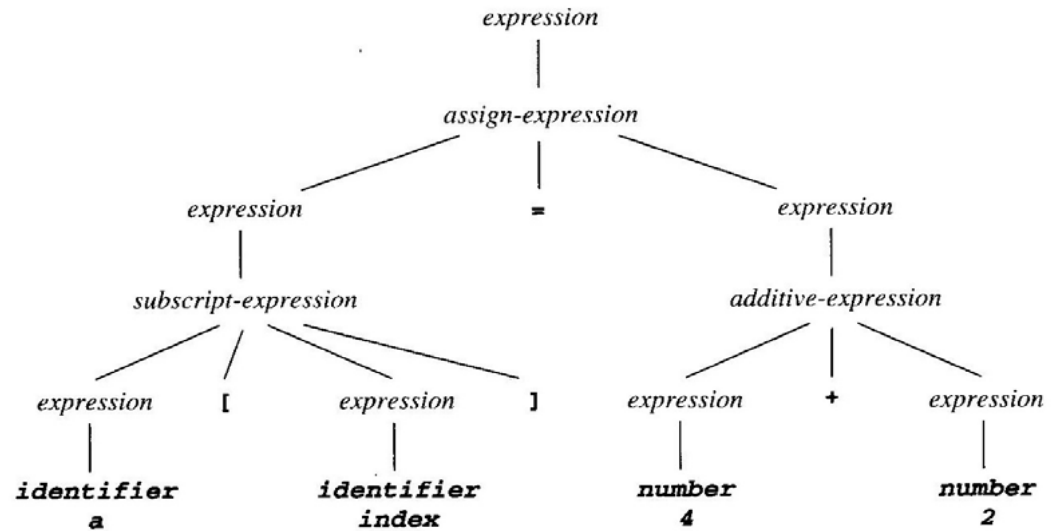
0	
1	
2	a
	.
	.
21	index
22	

Tilsvarende for  
tekstkonstanter

# Parser

parserings-tre  
(syntaks-tre)

resultat av parsing



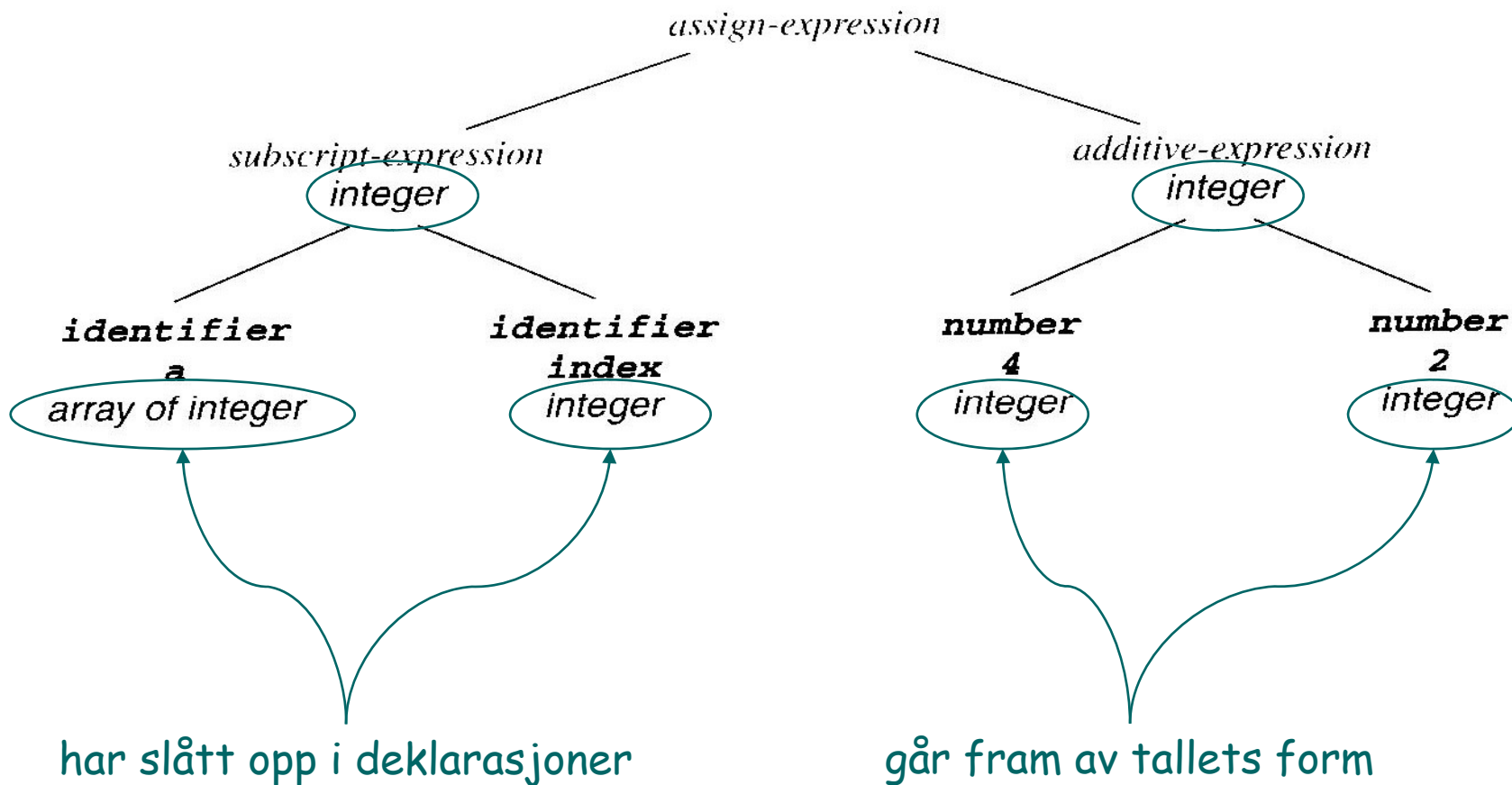
abstrakt  
syntaks-tre

syntaktisk  
sukker  
fjernet

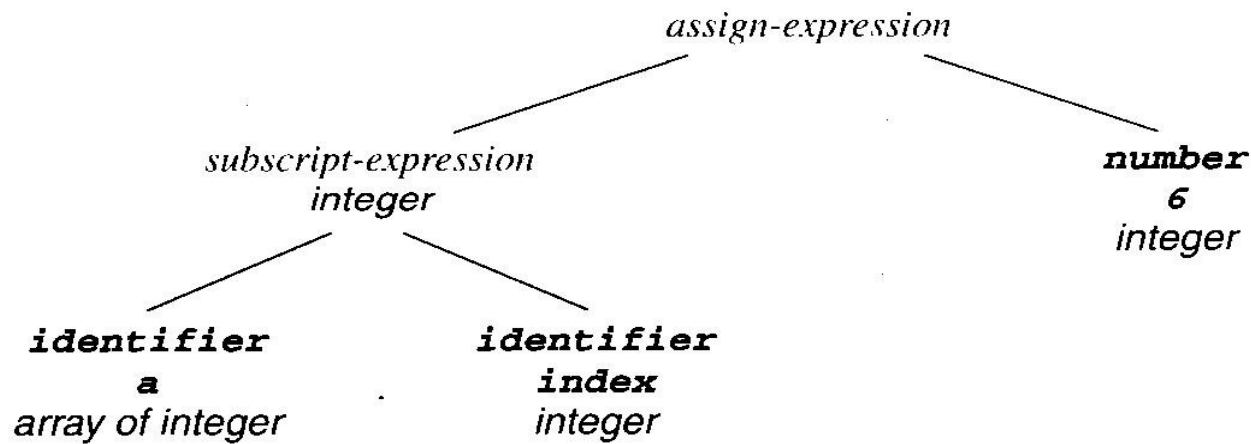
# Resultat av semantisk analyse

- Et beriket eller dekorert abstrakt syntaks-tre

Kan sjekke at tilordning har samme (eller compatible) typer



# Optimalisering på kildekode nivå



```
t = 4 + 2  
a[index] = t
```

opprindelig

```
t = 6  
a[index] = t
```

ett steg optimalisering

```
a[index] = 6
```

nok et steg

# Kodegenerering

- Resultat av rett fram kodegenerering

Vanskelig å automatisere  
(basert på formell  
beskrivelse av språk og  
maskin)

```
MOV  R0, index    ;; value of index -> R0
MUL  R0, 2        ;; double value in R0
MOV  R1, &a       ;; address of a -> R1
ADD  R1, R0       ;; add R0 to R1
MOV  *R1, 6       ;; constant 6 -> address in R1
```

Beregn adressen til  
a[index]

- Etter optimalisering på mål-kode nivå

```
MOV  R0, index    ;; value of index -> R0
SHL  R0           ;; double value in R0
MOV  &a[R0], 6    ;; constant 6 -> address a + R0
```

Shifter istedet for å doble

Bruker maskinens  
adresseringsmekanismer  
fullt ut

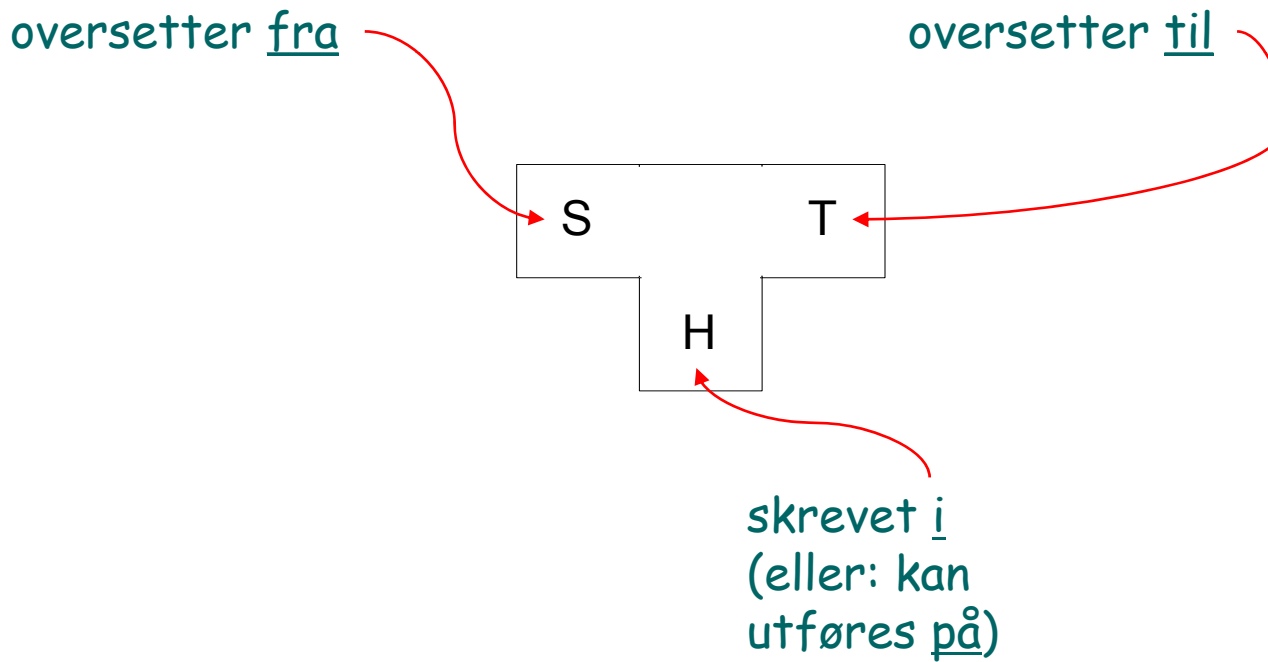
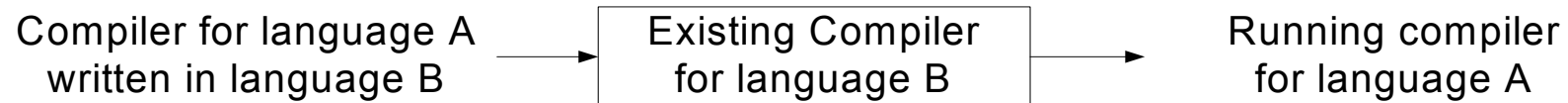
# Diverse begreper og problemstillinger

- "Front-end" og "Back-end": Tilsvarer oftest "analyse" og "syntese"
- Hvordan behandles separatkompilering av programbiter?
- Hvordan behandler kompilatoren feil i programmet?
- Hvordan er data administrert under utførelsen?
  - Statisk, stakk, heap
- Språk som kan oversettes i ett gjennomløp
  - F.eks. C og Pascal: Deklarasjoner kan ikke brukes før de er nevnt i prog.teksten
  - Er ikke så viktig lenger, pga. mye intern lagerplass
- Feilfinnings-hjelpemidler ("debuggers")
  - Kan arbeide interaktivt med en programutførelse vha. variablenavn etc.
  - Kan legge inn "breakpoints"

## Nyere ting innen kompilatorer etc.

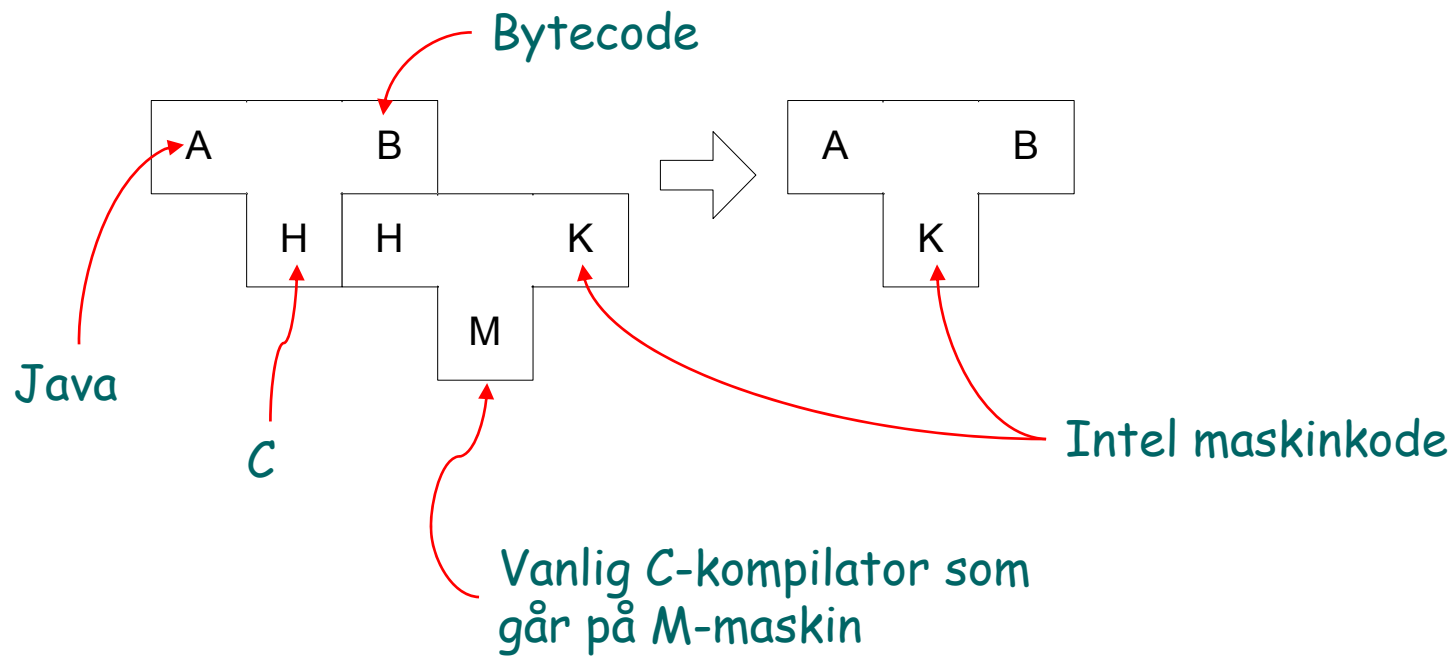
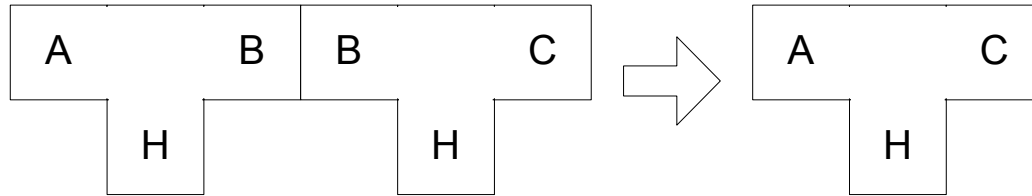
- Lager (spesielt intern-lager) er blitt billig, og dermed stort
  - Man kan ha hele programmer inne i maskinen under kompilering
  - 200 byte pr. linje gir 50 000 linjer på 10 Mbyte
- Objektorienterte språk er blitt meget populære
  - Spesielle teknikker for optimalisering mm. blir da viktige
- Java tilbyr spesiell form for utførelse:
  - Kompilator lager "byte-kode", som også har alle programmets navn etc.
  - Programdeler kan hentes under utførelse, og kobles inn i programmet
- Input kan være figurer, skjemaer etc. (f.eks. UML)
  - Metamodeller i tillegg til grammatikker

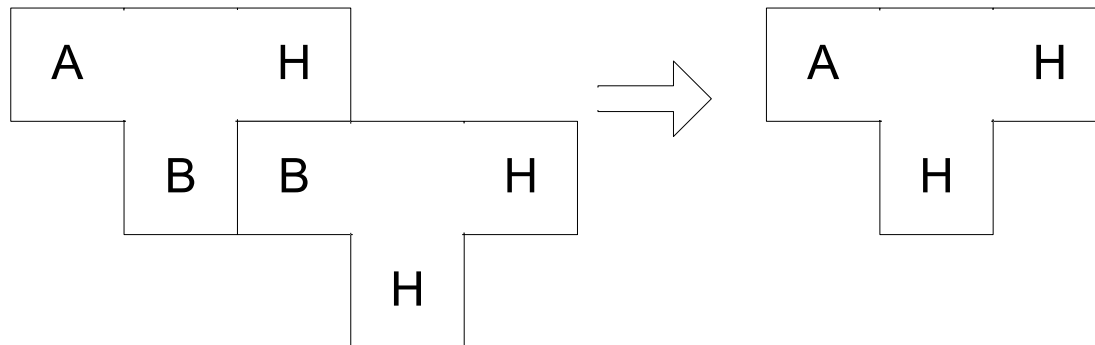
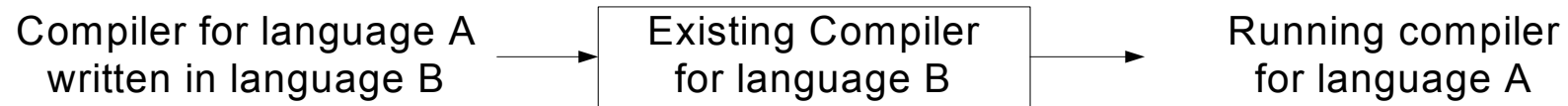
# Bootstrapping and porting





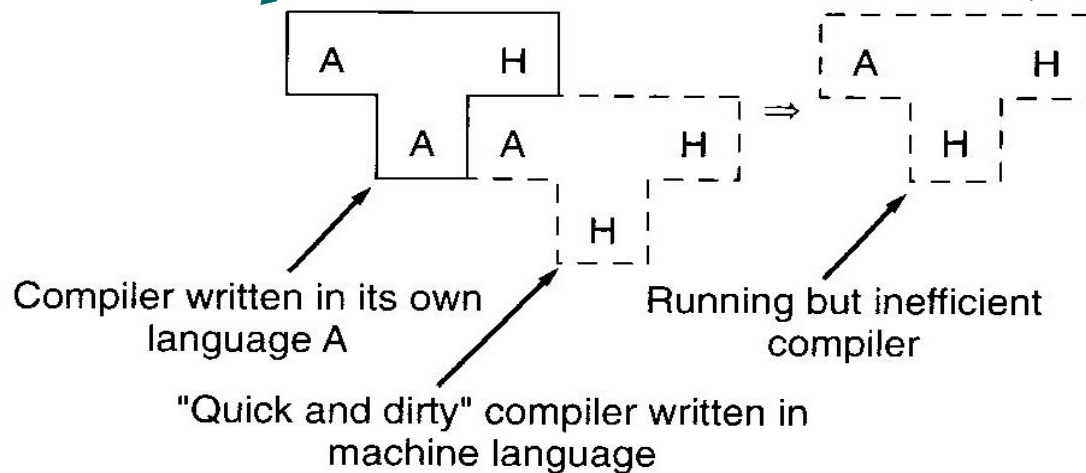
# To sammensetningsoperasjoner





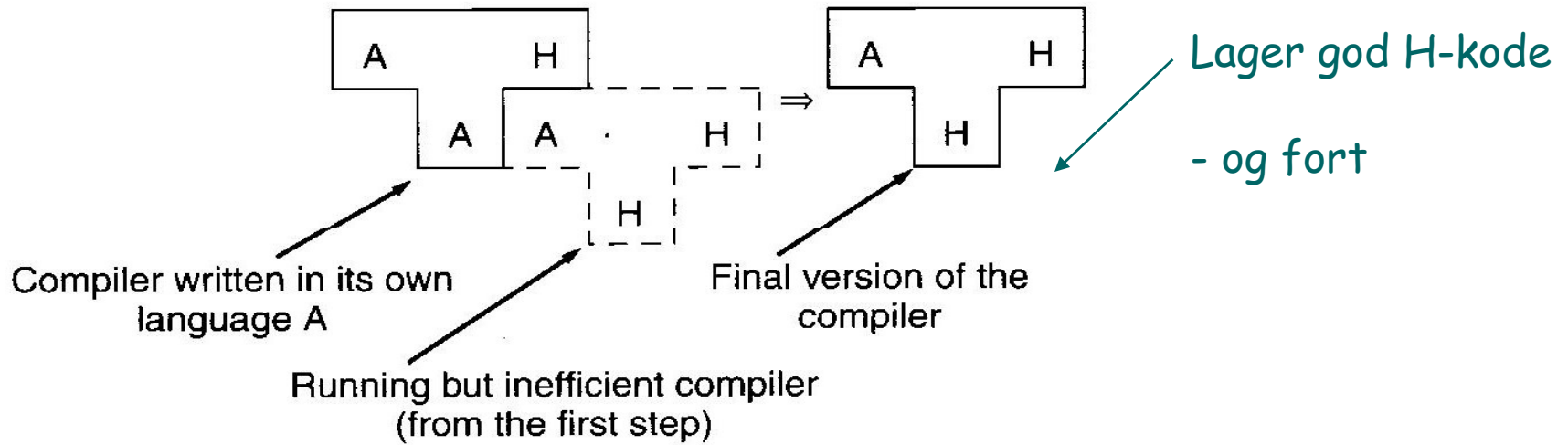
# Bootstrapping: Step 1

Skrevet i en begrenset del av A



Lager god H-kode  
- men sakte

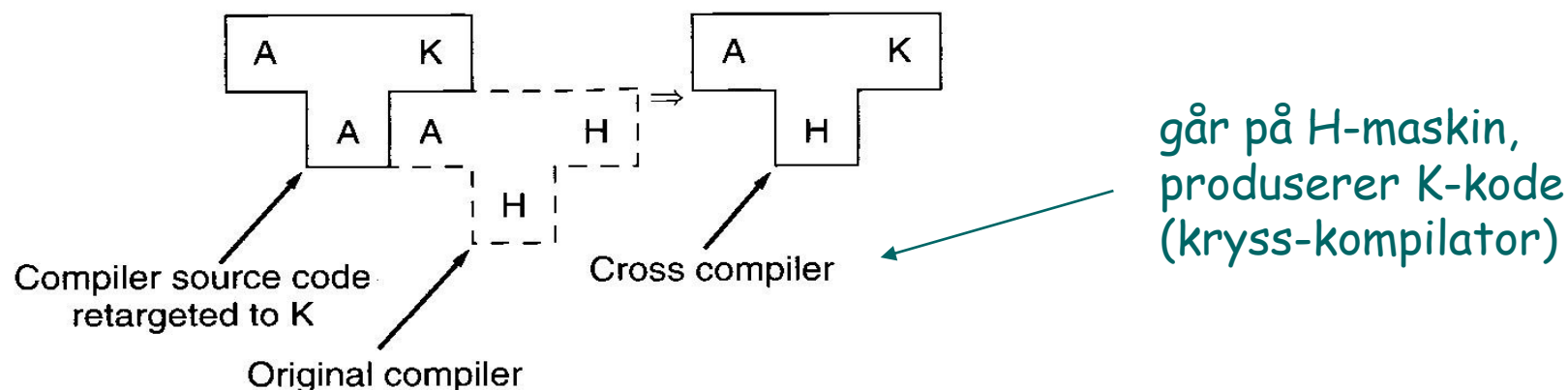
# Bootstrapping: Step 2



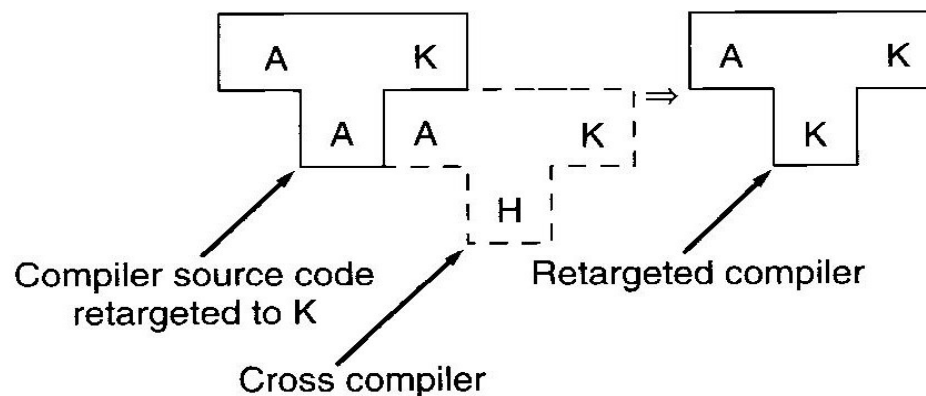
# Krysskompilering

- Har: A kompilator som oversetter til H-maskinkode
- Ønsker: A-kompilator som oversetter til K-maskin kode

**Steg 1:** Skriv kompilator slik at den produserer K-kode (f.eks. vha ny back-end)

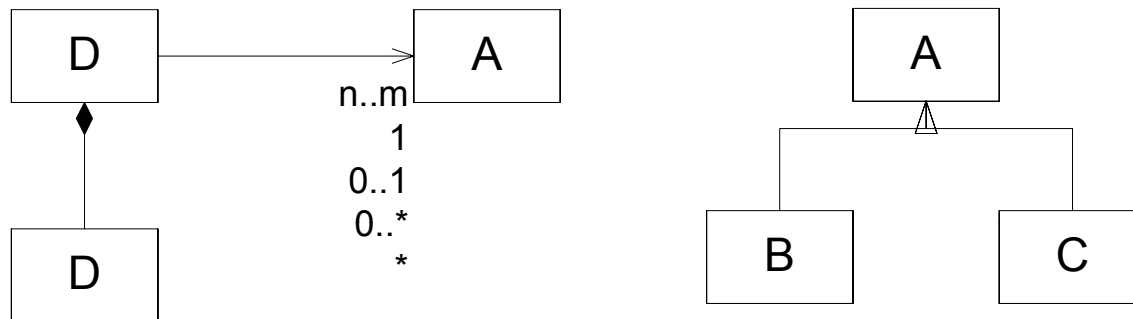


**Steg 2:** Oversetter den nye kompilatoren til K-kode. Gjøres på en H-maskin vha krysskompilatoren

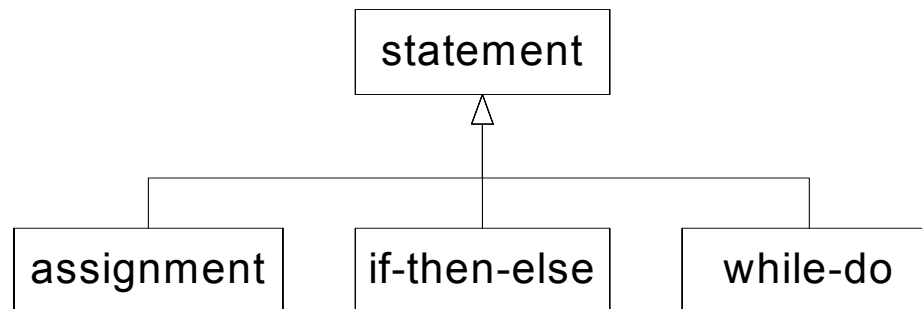


# Meta models

- Alternative to grammars and syntax trees
- Object model representing the program (*not* the execution)



`<statement> → <assignment> / <if-then-else> / <while-do>`



`a[index] = 4 + 2`

