



INF5110 – 7. mai 2014

Stein Krogdahl, Ifi, UiO

Dette er foiler om
global data-analyse

NB: Disse foilene er også pensum (men stoffet finnes bare her på disse foilene.)



Global dataflyt-analyse, eksempler:

- Gitt en TA-instruksjon der variabelen x brukes:
 - Finn alle de tilordninger (definisjoner) der denne verdien på x kan ha vært satt
- Gitt en tilordning der x blir satt:
 - Finn alle de steder der denne verdien av x kan bli brukt
- Disse og liknende ting:
 - Kan "lett" bergenes ved en kompletterings-algoritme omtrent som når vi finner First og Follow.
- Vi skal se på en slik algoritme som finner:
 - Hvilke variable som *faktisk* er i live etter hver basal blokk



Vi skal se på global dataflyt-analyse for å finne:
Hvilke variable er *egentlig* i live etter en basal blokk?

- Vi har tidligere antatt at *alle* programvariable er i live etter hver basal blokk, og at *ingen* temporær-variable er det.
- Den analysen vi ser på her vil gi svar på hvilke variable som *faktisk* er i live etter hver blokk.
 - Altså, gitt en blokk: For hvilke variable det er mulig at deres verdi på slutten av blokka vil bli brukt videre i utførelsen.
 - Vi kan godt her også tillate at temporære variable kan bære verdier fra en basal blokk til en annen (og altså kan være i live etter en blokk).

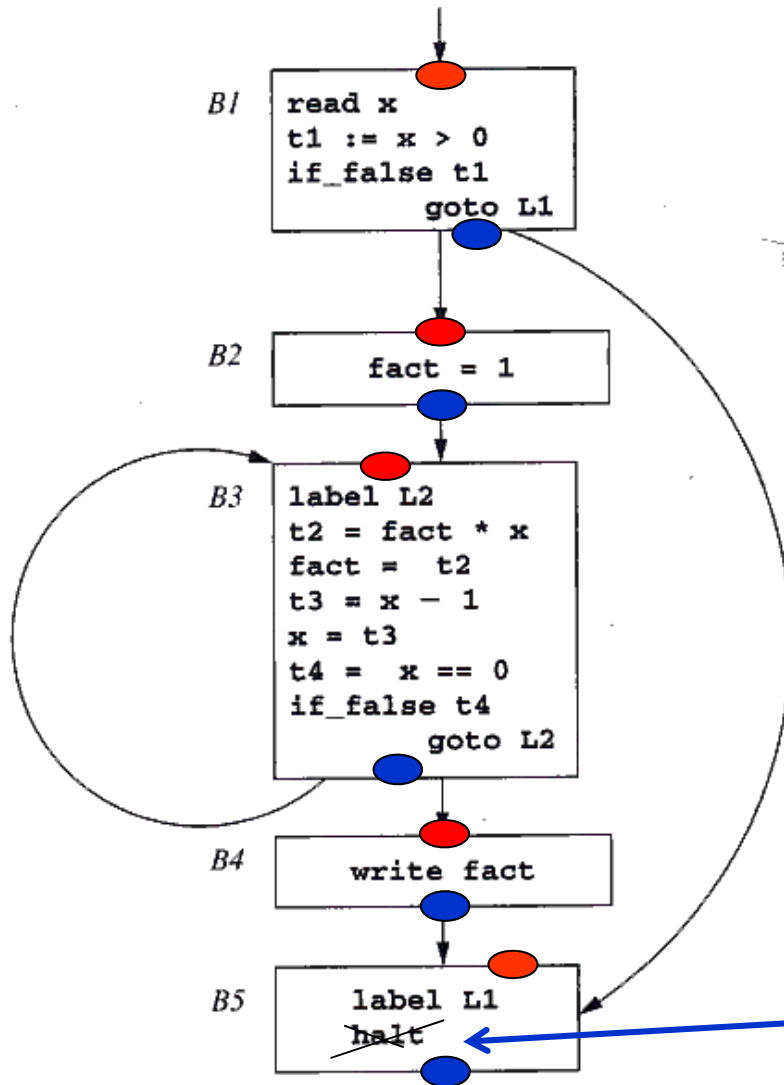


Data for algorithmen som finner:

Hvilke variable er i live etter en basal blokk

- Hver basal blokk har, ut fra strukturen på flytgrafene, en mengde av (direkte) *etterfølgere* og *forgjengere* (mengder av basale blokker), og disse vil altså være konstant gjennom algoritmen!
 - Begge disse mengdene kan inkludere blokken selv
- Under algoritmen har hver basal blokk to mengder av variable knyttet til seg (og disse vil stadig få flere elementer gjennom algoritmen)
 - InLive: Dette skal bli mengden av variable som er i live helt i starten av den aktuelle blokka. Inisielt er denne mengden tom for alle blokker.
 - OutLive: Dette skal bli mengden av variable som er i live helt på slutten av den aktuelle blokka. Det er *den* vi egentlig er interessert i (for å kunne initialisere algoritmen som finner NextUse etc. med så *få variable* som mulig). Også disse skal fra starten være tomme.

Eksempel på de forskjellige mengder m.m.



Forgjenger-mengdene er:

- For B1: ingen (starten av alg.)
- For B2: B1
- For B3: B2 og B3
- For B4: B3
- For B5: B1 og B1

● : InLive

● : OutLive

Denne instruksjonen tenker vi oss byttet ut med:

`return (fact)`



Mer global dataflyt-analyse

- Ved “global analyse” ser vi på *hele* flytgrafen for en *metode*
- Vi ser på hver basal blokk, og koker den informasjonen vi trenger om *hver variabel* i *hver blokk* ned til ett av følgende tre tilfeller:
 - 1) Blir den verdien som er i variabelen ved inngang av blokken brukt før den eventuelt blir gitt ny verdi ved tilordning?
 - 2) Får variabelen ny verdi ved tilordning før den eventuelt blir brukt?
 - 3) Blir variabelen hverken brukt eller får ny verdi?
- Denne informasjonen kan lett samles inn for hver blokk og hver variabel.
- Algoritmen vil generelt arbeide seg “bakover”, både gjennom de basale blokkene, og langs kantene.



Hva kan vi i de tre tilfellene slutte om: Innholdet av InLive når vi kjenner OutLive

- 1) Den verdien som er i variabelen x ved inngang av blokken blir brukt før x eventuelt blir gitt ny verdi ved tilordning. Eksempler:

$$x = x + y$$

$$a = x + y$$

$$y = u + v$$

$$y = u + v$$

Her skal InLive inneholde x uansett om den var med i OutLive eller ikke

- 2) Variabelen x får ny verdi ved tilordning før den eventuelt blir brukt. Eksempler:

$$x = u + v$$

$$x = u + v$$

$$a = x + y$$

$$a = w + y$$

Her skal InLive *ikke* inneholde x uansett om den var med i OutLive eller ikke

- 3) Variabelen x blir hverken brukt eller får ny verdi i blokka. Eksempel:

$$a = w + y$$

$$w = u + v$$

Her skal InLive inneholde x hvis og bare hvis den var med i OutLive



Kompletterings-algoritmen:

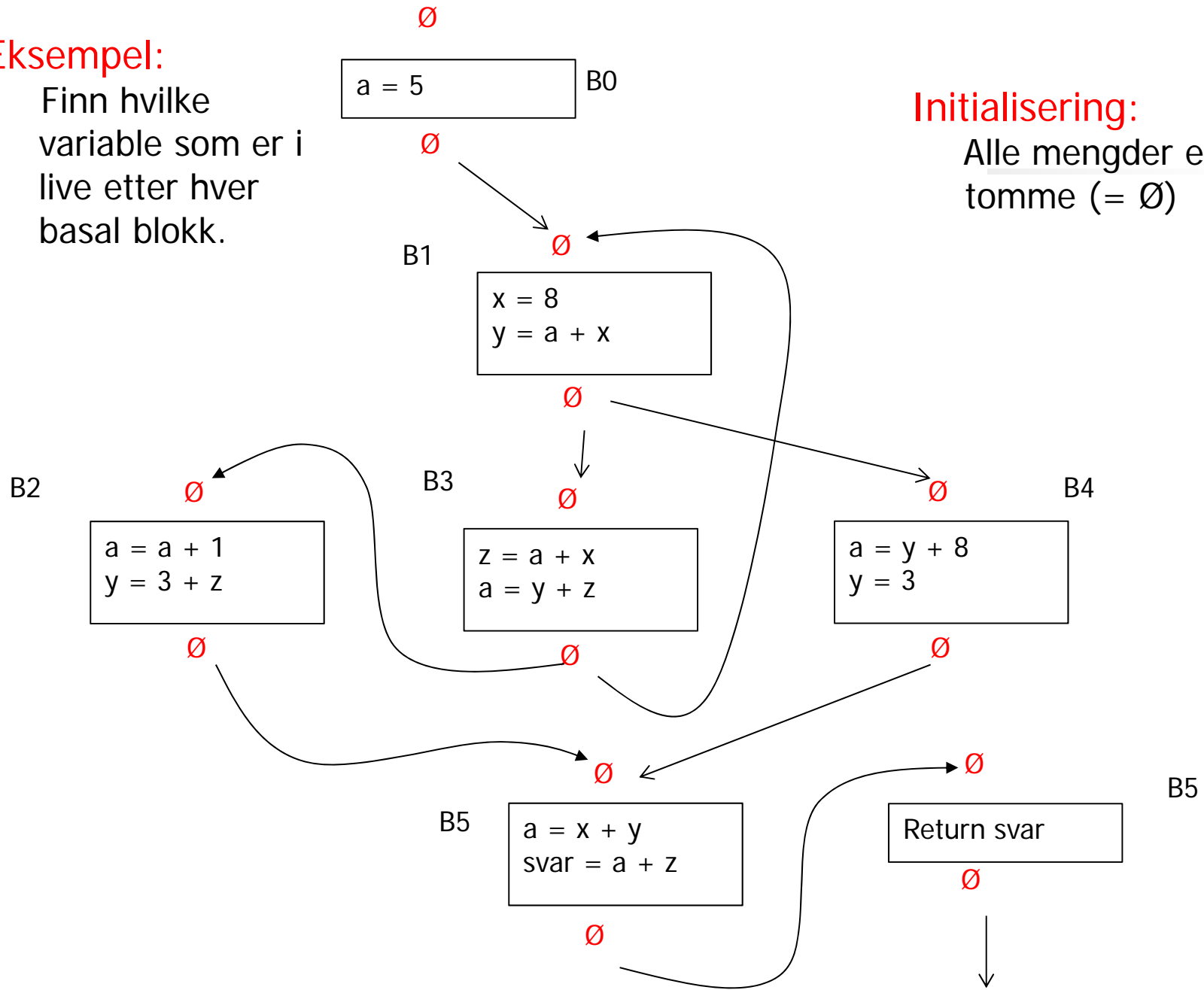
- Selve algoritmen går på at vi utfører følgende kompletteringssteg så lenge ett av de tre *gir noe nytt* for en eller annen variabel og en eller annen blokk:
 - **Tilbakeføring gjennom en blokk:**

Velg en variabel og en blokk, og se om det er tilfelle 1), 2) eller 3). Ut fra det og innholdet i OutLive, avgjør så om x skal med i InLive.
 - **Tilbakeføring fra InLive til forgjengerenes OutLive:**

Se på en InLive-mengde, og sørg for alle dens variable er inkludert i OutLine-mengdene til alle forgjenger-blokker
 - **Virker fordi** alt som her legges inn i en av mengdene InLive eller OutLive ved disse skrittene *må* være med i de respektive mengdene, og fordi vi til slutt må få med alle som skal være med (siden alt er endelig).
 - **Det som til slutt står i OutLive-mengdene** er nå de riktige (og disse kan så brukes som initialisering til algoritmen som finner next-use etc.)

Eksempel:

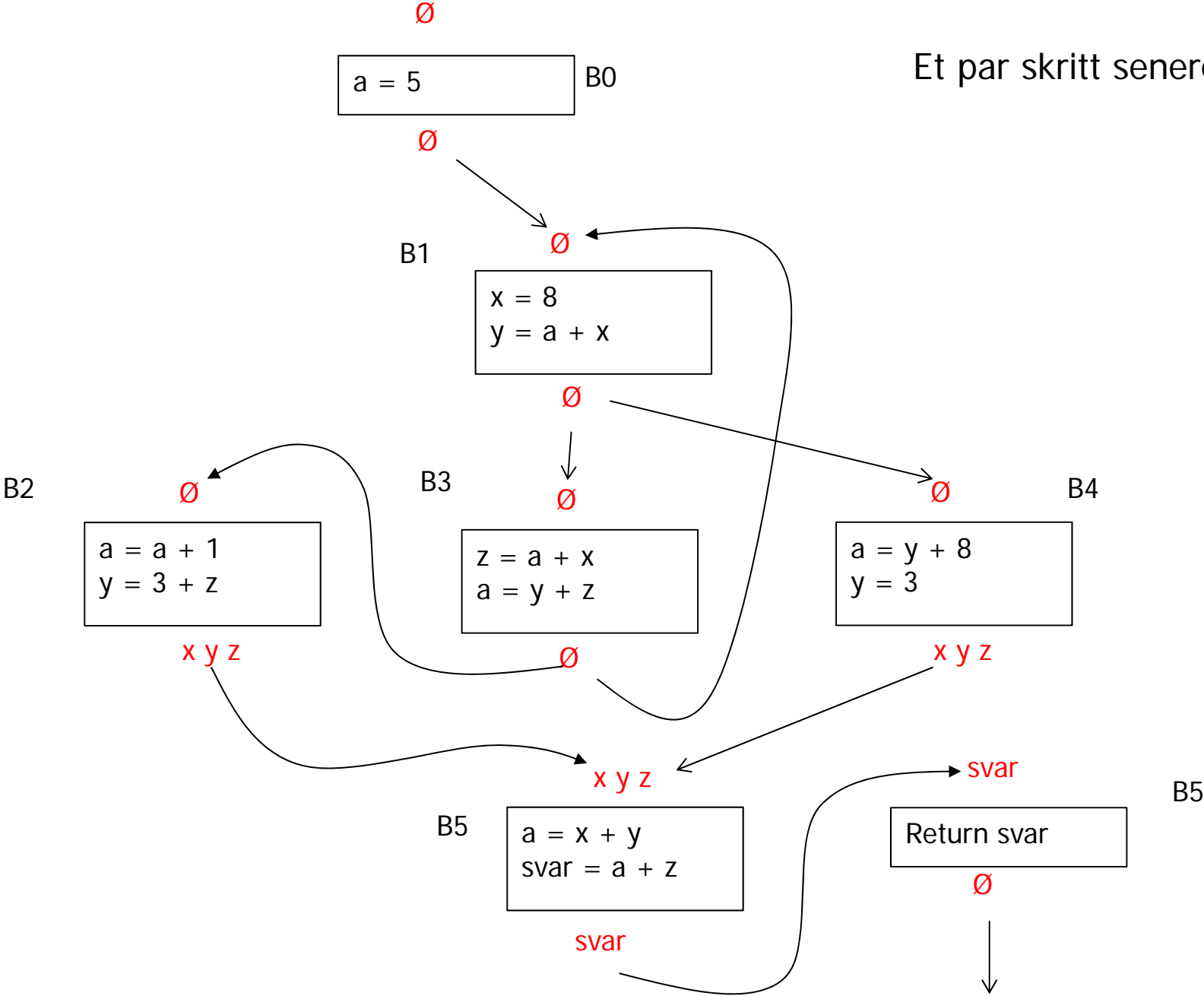
Finn hvilke variable som er i live etter hver basal blokk.

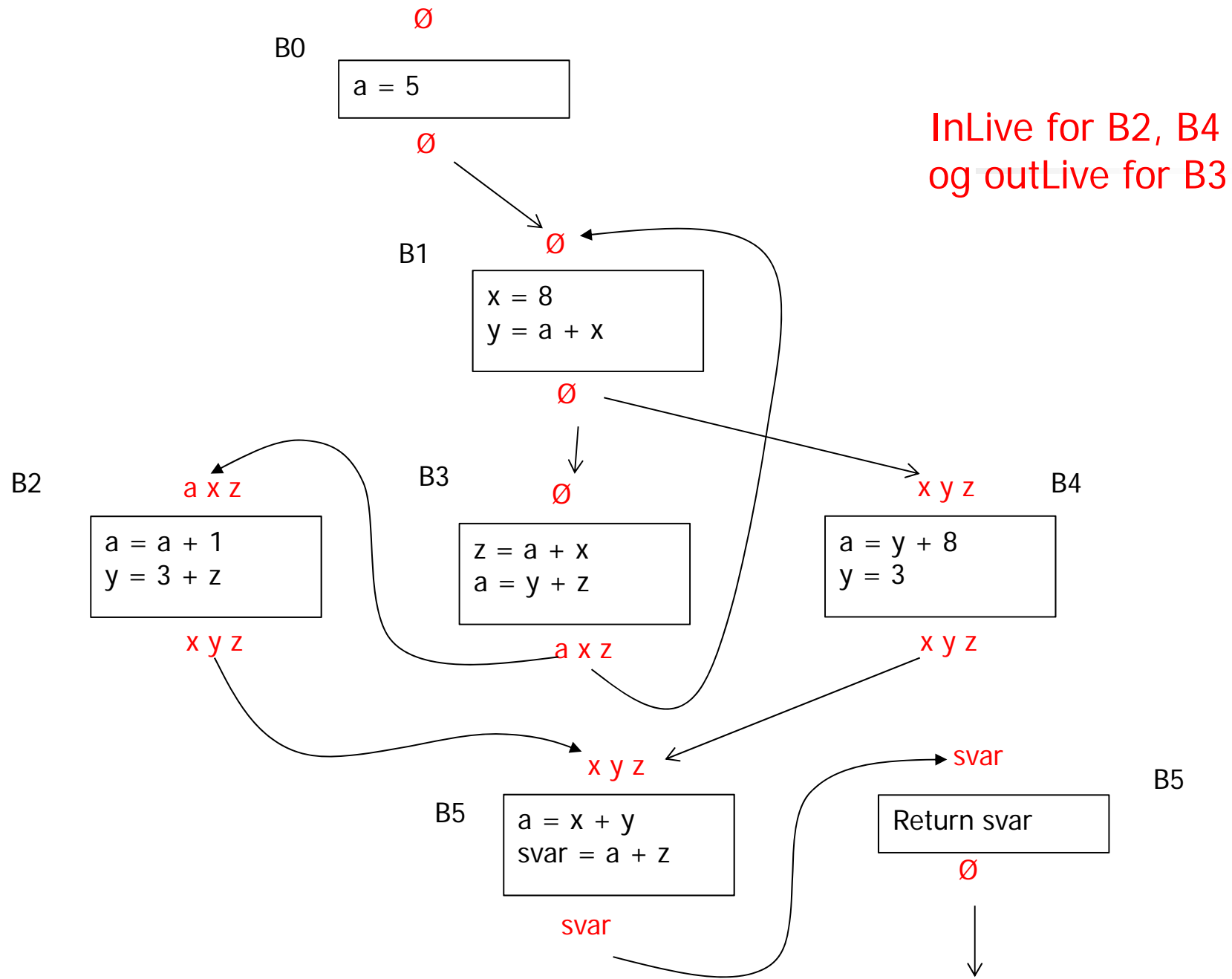


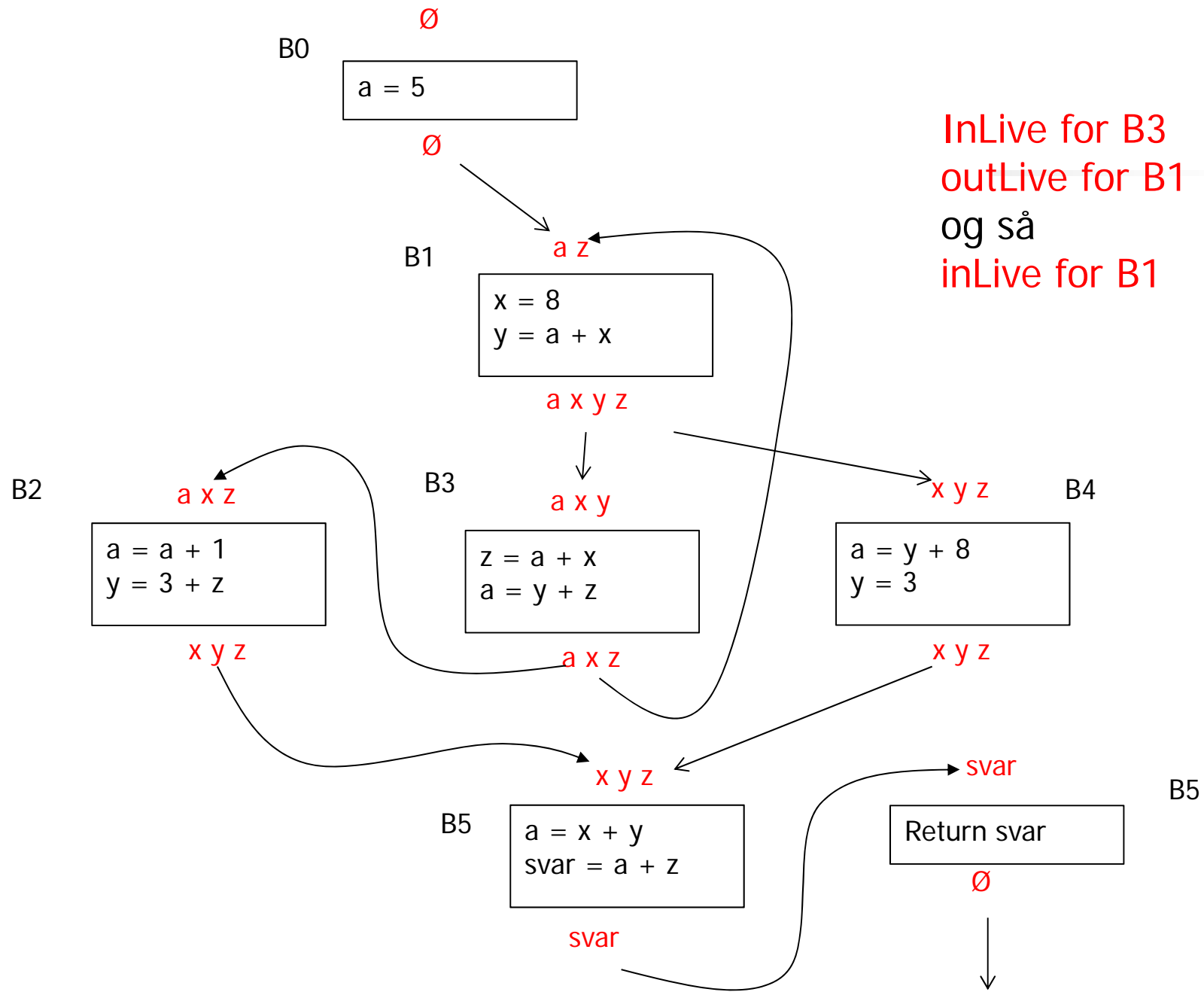
Initialisering:

Alle mengder er tomme (= \emptyset)

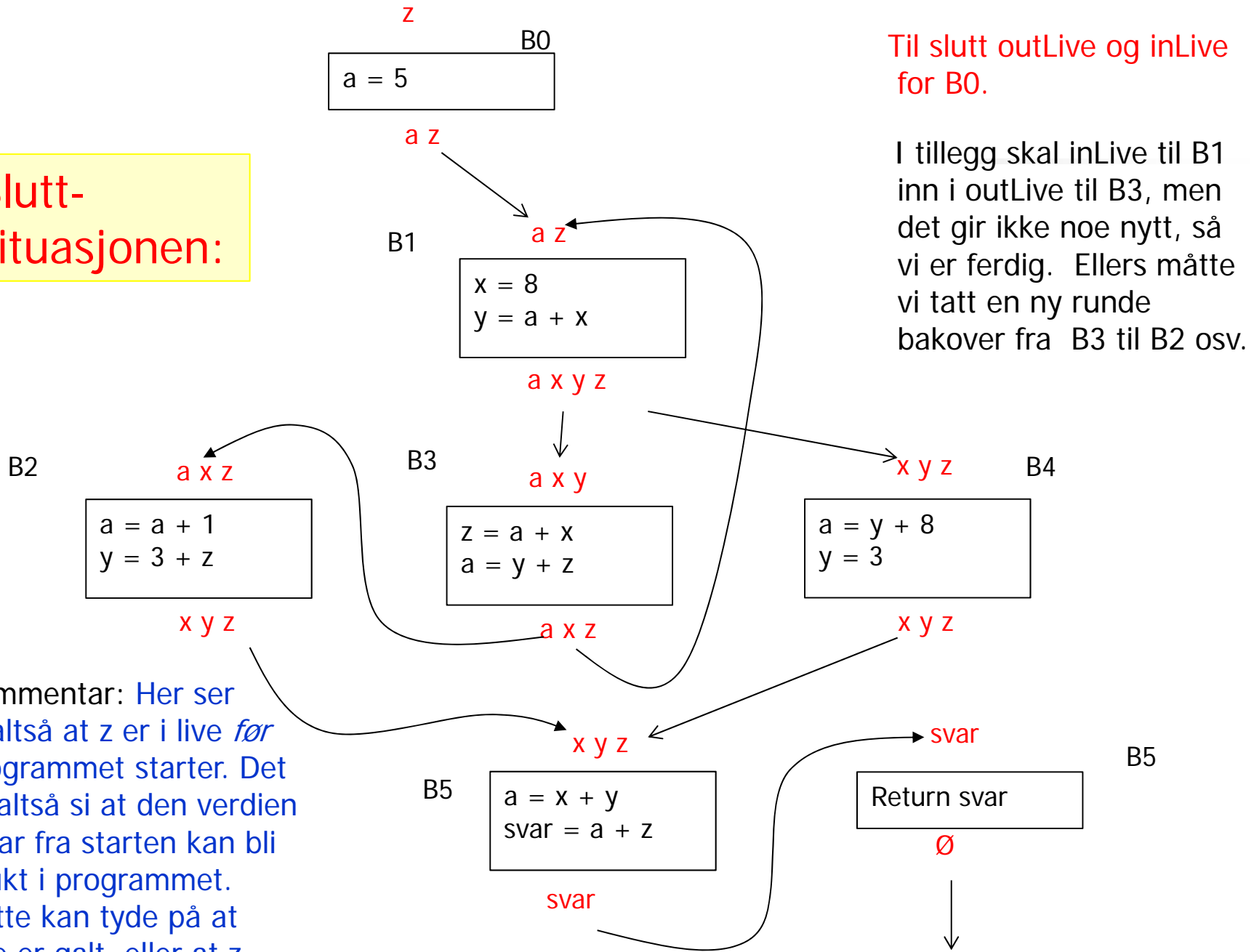
Et par skritt senere







Slutt-situasjonen:



Til slutt outLive og inLive for B0.

I tillegg skal inLive til B1 inn i outLive til B3, men det gir ikke noe nytt, så vi er ferdig. Ellers måtte vi tatt en ny runde bakover fra B3 til B2 osv.

Kommentar: Her ser vi altså at `z` er i live før programmet starter. Det vil altså si at den verdien `z` har fra starten kan bli brukt i programmet. Dette kan tyde på at noe er galt, eller at `z` f.eks. er en parameter til hele metoden

En oppgave:

En liten vri på situasjonen gir dette til en mer interessant oppgave.

