

INF5110 – 2014
Noen oppgaver til kap. 8
Utvidet utgave lagt ut 24. april



Gjennomgås 25. april, 2014

Stein Krogdahl



Oppgave 8.1.c (fra boka)

Lag for hånd TA-kode for følgende uttrykk:

$$a * b + a * b * c$$

Du skal ikke prøve å optimalisere koden. Velg variabelnavn på temporære som t1, t2, osv.

Oppgave 8.1.c, med optimalisering

Lag igjen for hånd TA-kode for følgende uttrykk:

$$a * b + a * b * c$$

Nå skal du optimalisere koden, ved *ikke* å beregne samme subuttrykk om igjen.



Oppgave 8.2.c (fra boka)

Lag for hånd P-kode for følgende uttrykk:

$$a * b + a * b * c$$

Du skal her ikke prøve å optimalisere koden.

Oppgave 8.2.c, med optimalisering

Lag for hånd P-kode for følgende uttrykk:

$$a * b + a * b * c$$

Du skal nå prøve å optimalisere koden, ved ikke å beregne samme uttrykket om igjen.

Foreslå en ekstra P-instruksjon slik at dette går an.



Oppgave 1: If-setninger, P-kode

I den følgende if-setning er b, c og d boolske variable

```
if (b and c or d) a = x else x = a ;
```

Lag TA-kode for denne der betingelsen ikke er kortsluttet og slik at den blir beregnet til en logisk verdi:

Oppgave 2: If-setninger, med kortslutning

I den følgende if-setning er b, c og d boolske variable

```
if (b && c || d) a = x else x = a ;
```

Lag TA-kode for denne der betingelsen blir kortsluttet og slik at alle hopp går så direkte som mulig



Oppgave 3: If-setninger, TA-kode

I den følgende if-setning er b, c og d boolske variable

```
if (b and c or d) a = x else x = a ;
```

Lag TA-kode for denne der betingelsen ikke er kortsluttet og slik at den blir beregnet til en logisk verdi

Oppgave 4: If-setninger, med kortslutning

I den følgende if-setning er b, c og d boolske variable

```
if (b && c || d) a = x else x = a ;
```

Lag TA-kode for denne der betingelsen blir kortsluttet og slik at alle hopp går så direkte som mulig. Kodegenererings-metode diskuteres i pensum-foilene



Oppgave 5: Lag OO-versjon av program som genererer TA-kode med kortslutning for betingelser

Et program fra pensumfoilene som gjør dette er beskrevet på neste foil. Oppgaven er å skrive det samme programmet i en objektorientert stil.

Oppsett for svar ligger på foilen deretter.

Til oppgave 5: Genere TA-kode for boolske uttrykk

Men heller ikke *denne* vil lage helt god kode!
Hvorfor?? (se helt nederst)

```
void genBoolCode(String labT, labF) {
```

```
...
```

```
case "||": {
```

```
String labx = genLabel();
```

```
left.genBoolCode(labT, labx);
```

```
emit2("label", labx);
```

```
right.genBoolCode(labT, labF);
```

```
}
```

```
case "&&": {
```

```
String labx = genLabel();
```

```
left.genBoolCode(labx, labF); // som over
```

```
emit2("label", labx);
```

```
right.genBoolCode(labT, labF); // som over
```

```
}
```

```
case "not": { // Har bare "left"-subtre
```

```
left.genBoolCode(labF, labT); // Ingen kode lages!!!
```

```
}
```

```
case "<": {
```

```
String temp1, temp2, temp3; // temp3 skal holde den boolsk verdi for relasjonen
```

```
temp1 = left.genIntCode(); temp2 = right.genIntCode(); temp3 = genLabel();
```

```
emit4(temp3, temp1, «lt», temp2); // temp3 får (det boolske) svaret på relasjonen
```

```
emit3(«jmp-false», temp3, labF);
```

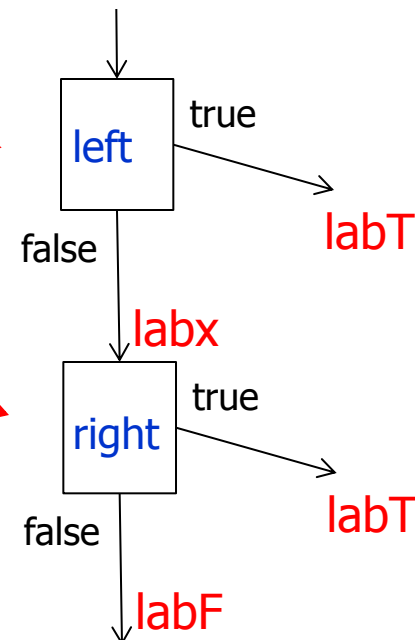
```
emit2(«ujp», labT); // Denne er unødvendig dersom det som følger etter er labT
```

```
// Dette kan vi oppdage med en ekstra parameter som angir labelen bak
```

```
// den konstruksjonen man kaller kodegenererings-metoden for.
```

Vi bryr oss ikke med retur-navnet, siden de alltid vil hoppe ut

For "||":



```
} }
```

Til oppgave 5: Oppsett for kortsluttet kode

Metoden for et slikt uttrykk blir kalt fra while-stm eller if-stm, med labler den vet det skal hoppes til ved true eller false betingelse

```
abstract class Expression {  
    // Hvordan skal «String codeGen(...)» se ut her?  
}
```

```
class OrOp extends Expression {  
    String codeGen (String LabT, LabF){ ... }  
}
```

```
class AndOp extends Expression {  
    String codeGen (...){ ... }  
}
```

```
class NotOp extends Expression {  
    String codeGen (...){ ... }  
}
```

```
class LessThanOp extends expression {  
    String codeGen (...){ ... }  
}
```

Merk at disse metodene kalles «langs» pekere typet med Expression.

Spørsmål:
Hva må da stå i Expression-klassen?



Oppgave 6

Se på kommentaren nederst i programmet angitt i oppgave 5, nemlig:

```
...  
emit2(«ujp», labT); // Denne er unødvendig dersom det  
som følger etter er labT. Dette kan vi oppdage med en  
ekstra parameter som angir labelen bak den  
konstruksjonen man kaller kodegenererings-metoden for.
```

Gjør om svaret på oppgave 5, slik at man oppnår denne effekten. Da må vi altså ha nok en label-parameter



Oppgave 7

Skriv ferdig delene for WhileKind og BreakKind som ikke er skrevet ut på foil 43 (gjengitt som neste foil her)

For hva som skal gjøres, se foil 42.

Merk: Stakken antas å være tom før og etter kodegen. for setning, men at stakken øker med én i løpet av kodegen. for uttrykk.

```
void genCode(TreeNode t, String label){
    String lab1, lab2;
    if t != null{ // For et tomt tre, ikke gjør noe
        switch t.kind {
            case ExprKind { // I boka (forrige foil) er det veldig forenklet.
                // Kan behandles slik uttrykk er behandlet tidligere
            }
            case IfKind { // If-setning
                genCode(t.child[0], label); // Lag kode for det boolske uttrykket. Brukers egentlig label her?
                lab1= genLabel();
                emit2("fjp", lab1); // Hopp til mulig else-gren (eller til slutten om ikke else-gren)
                genCode(t.child[1], label); // kode for then-del, gå helt ut om break opptrer
                if t.child[2] != null { // Test på om det er else-gren?
                    lab2 = genLabel();
                    emit2("ujp", lab2); // Hopp over else-grenen
                }
                emit2("label", lab1); // Start på else-grenen, eller slutt på if- setningen
                if t.child[2] != null { // En gang til: test om det er else-gren? (litt plundrete programmering)
                    genCode(t.child[2], label); // Kode for else-gren, gå helt ut om break opptrer
                    emit2("lab", lab2); // Hopp over else-gren går hit
                }
            }
            case WhileKind { /* mye som over, men OBS ved indre "break". Se boka og forrige foil */ }
            case BreakKind { emit2("ujp", label); } // Hopp helt ut av koden som dette genCode-kallet lager
            ... // (og helt ut av nærmest omsluttende while-setning)
        }
    }
}
```

En "break" i kildeprogr. skal bli et hopp til denne labelen. Den vi angi første instruksjon etter nærmest omsluttende while-setning.