



<http://home.no.net/oyvteig/>

**Øyvind Teig**

ansatt i  
Autronica Fire  
and Security  
Trondheim  
Norway

men foredraget  
står for egen regning

**Tilstandsmaskinparken**

**= f(Scheduler)**



# Dette er en historie..

- \* .. om samlivet mellom en prosess og en scheduler
- \* For om scheduleren ikke er "preemptive"..
- \* men kooperativ "run to completion"
  - dvs. schedule start av prosess som switch/case'er til tilstand  
**Nok for asynkron (FSM/SDL)**
  - og ikke også schedule til neste linje uten tilstand  
**Godt for synkron (CHAN/CSP)**
- ☑ da kan man oppdage denne historien

# nyttige men unødvendige sub-maskiner

For da  
fikk vi

strengt tatt

- \* Buffer-prosesser har
  - \* bare **kommunikasjons(sub)**tilstander
- \* Applikasjons-prosesser fikk
  - \* **applikasjonstilstander** og **kommunikasjonstilstander**
  - \* <sup>unødvendige</sup> **kommunikasjons****sub**tilstander

strengt tatt

# Jeg, som trodde det skulle bli enkelt!

- \* Men det ble ikke så greit
- \* å gjenbruke tilstandmaskins
- \* ref:

[http://home.no.net/oyvteig/pub/NTNU\\_2008/presentation\\_w3ref.html](http://home.no.net/oyvteig/pub/NTNU_2008/presentation_w3ref.html)  
[http://home.no.net/oyvteig/pub/ercim05\\_at\\_euromicro-2005/paper.pdf](http://home.no.net/oyvteig/pub/ercim05_at_euromicro-2005/paper.pdf)  
<http://home.no.net/oyvteig/pub/CPA2006/paper.pdf>

mønster

```
switch (state)
  case ALT_1
  case IN_1
  case OUT_1
  case APPL_1
  case APPL_2
```

eneste "koden" i denne presentasjonen  
= en "maskinpark" på to tilstandsmaskiner: **appl** og **komm-sub**



# CHAN\_CSP

- \* Jeg bestemte meg for bygge på SPoC  
Southampton Portable occam Compiler  
som generer tilstandsmaskinkode i C fra occam kildekode
- \* og bygge oppå et AFS-utviklet FSM kjøresystem  
FSM = Finite State Machine med asynkrone meldinger
- \* Sjøl om jeg hadde års erfaring med occam
- \* og hadde sett en del CSP bibliotek
- \* så ble **komm**- og **appl** -koden som i SPoC
- \* og kodemessig lik **appl**-koden i FSM-systemet

- \* jeg var vant med å se maskingenererte SPoC-type tilstandsmaskiner i C
- \* men de som kunne FSM oppfattet kanal-tilstandene som forstyrrende
- \* for de var vant med at den strukturen ble brukt mest til applikasjon
- \* selv om de nye representerte allment akseptert, lagdelt, tilstandsmaskinsmetodikk

```
switch (state)
  case ALT_1
  case IN_1
  case OUT_1
  case APPL_1
  case APPL_2
```

```
case APPL_1
case APPL_2
```

# Hva brukes tilstander til?

- \* Kanal-maskinene var “blokkerende”, noe helt nytt, med en tilstand per “kanalbruk”
- \* for, mens **a**synkrone meldinger kunne sendes og mottas, hvor mange man ville, per applikasjons-tilstand
- \* så det ut til at kanaltilstandene blandet seg inn i applikasjons-tilstandene



# Jeg hadde ikke tenkt

- \* at det ville vært best å gå fra asynkron metodikk til synkron metodikk
- \* ved at kanalbruk også kunne settes rett under hverandre, uten eksplisitte tilstander (som jeg var vant med)
- \* Forståelsesmessig ble det nye uvant
- \* Men dette kan forandres!



# Modifisert kjøresystem

- \* Jeg måtte ha skrevet om scheduleren litt
- \* i stedet for bare ett fast call-entry-punkt
- \* måtte den nye scheduleren kunne kjøre fra neste linje etter det punktet vi returnerte fra i prosessen
- \* Scheduleren ville fremdeles ikke være preemptiv, men måtte dynamisk lagre neste adresse

# I tillegg

- \* måtte den nye scheduleren ha lagt på plass peker til de interne prosessdataene
- \* og vi måtte ha forholdt oss til stack: det enkleste ville vært å hatt også lokale data i det interne prosessdatafeltet ("local context")
- \* for det ville bare vært kanalprimitivene som trengte denne måten å bli penset inn
- \* Kalte funksjoner kunne bruke stack uhemmet



# Likevel, for at “maskingenerert” kode

- \* skrevet av programmereren her
- \* skal forstås av programmereren der
- \* er egentlig ikke verre enn å forstå f.eks. OO arv eller annen hierarkisk tenking
- \* Man må “opp et trinn” for å forstå helt

# Kanskje

- \* modifierer vi scheduleren litt
- \* kanskje ikke..
- \* for, som regel er det applikasjons-tilstander mellom kommunikasjons-tilstandene likevel..
- \* og det vi har er både rett og lærbart



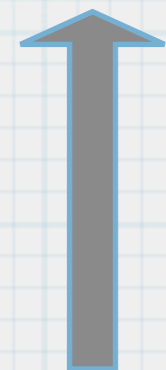
konklusjon

# Noe er mer elegant

- \* for uansett hvilket språk vi koder i
- \* lærer vi oss alltid metodikkene
- \* Likevel, vi trenger disse tette prosessene
- \* noe å putte OO inn i
- \* aller helst som førsteordens primitiver i språkene
- \* Analyse av beslektet tematikk:

[http://home.no.net/oyvteig/pub/pub\\_details.html#CSP:arriving\\_at\\_the\\_CHANnel\\_island](http://home.no.net/oyvteig/pub/pub_details.html#CSP:arriving_at_the_CHANnel_island)

ch! a  
ch? a



utdrag fra en drøm jeg må ha hatt

# Tilstandsmaskinparken = funksjon av(Scheduler)

En scheduler er ikke så usynlig som ~~du tror~~  
jeg trodde

dvs. Hvor skal pensen stå?





**Spørsmål?**