

INF1010 11. mai 2017

Monitorer med kritiske regioner og passive venting innbygget i Java - Kommunikasjon mellom prosesser i Java

(Ikke pensum i INF1010)

Stein Gjessing

Institutt for informatikk

Universitetet i Oslo

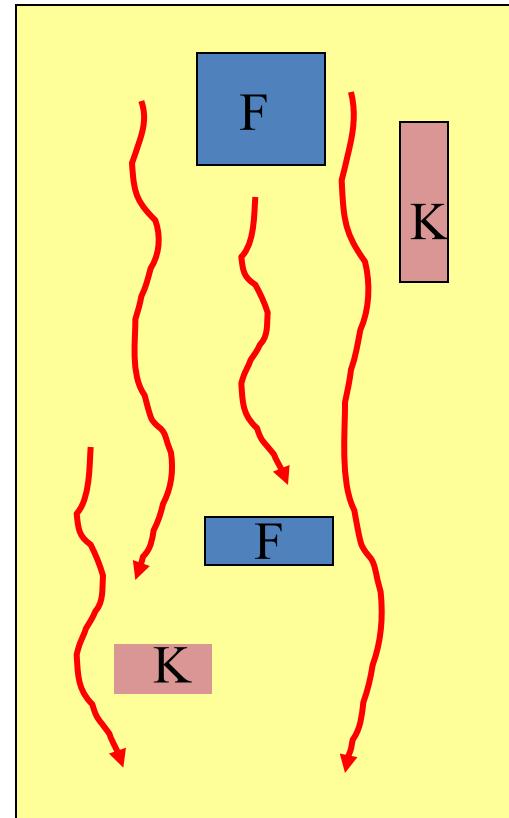
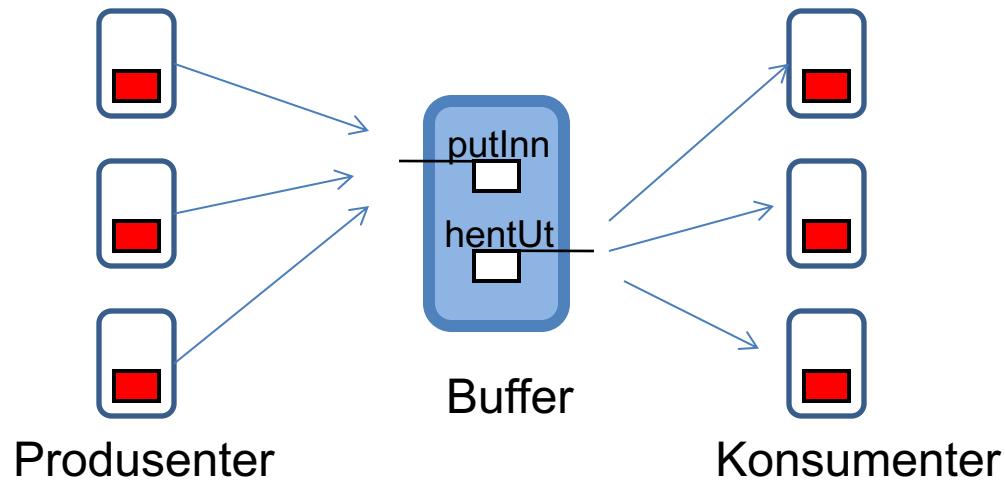
Repetisjon: Kommunikasjon mellom tråder: Felles data

Felles data (blå felt, F) må vanligvis bare aksesseres (lese eller skrives i) av en tråd om gangen. Hvis ikke blir det kluss i dataene.

Et felles objekt kalles en **monitor**.

Metodene i en monitor er kritiske regioner

f.eks.



K: konstante data
(immutable)

Monitor
er ikke
noe ord
i Java

Basale Java-verktøy: synchronized, wait(), notify() og notifyAll()

(metodene er definert i class Object)

produsenter

```
while ( ) {  
    <lag noe>;  
    p.putInn(...);  
}
```

```
while ( ) {  
    <lag noe>;  
    p.putInn(...);  
}
```

<Buffer-data>

synchronized void putInn(int verdi)

```
while (full) wait();  
// nå er bufferet ikke fult  
<legg inn>
```

synchronized int hentUt

```
If (empty) return null;  
else  
<ta ut et element>  
// nå er bufferet ikke fult  
notify();  
return element;
```

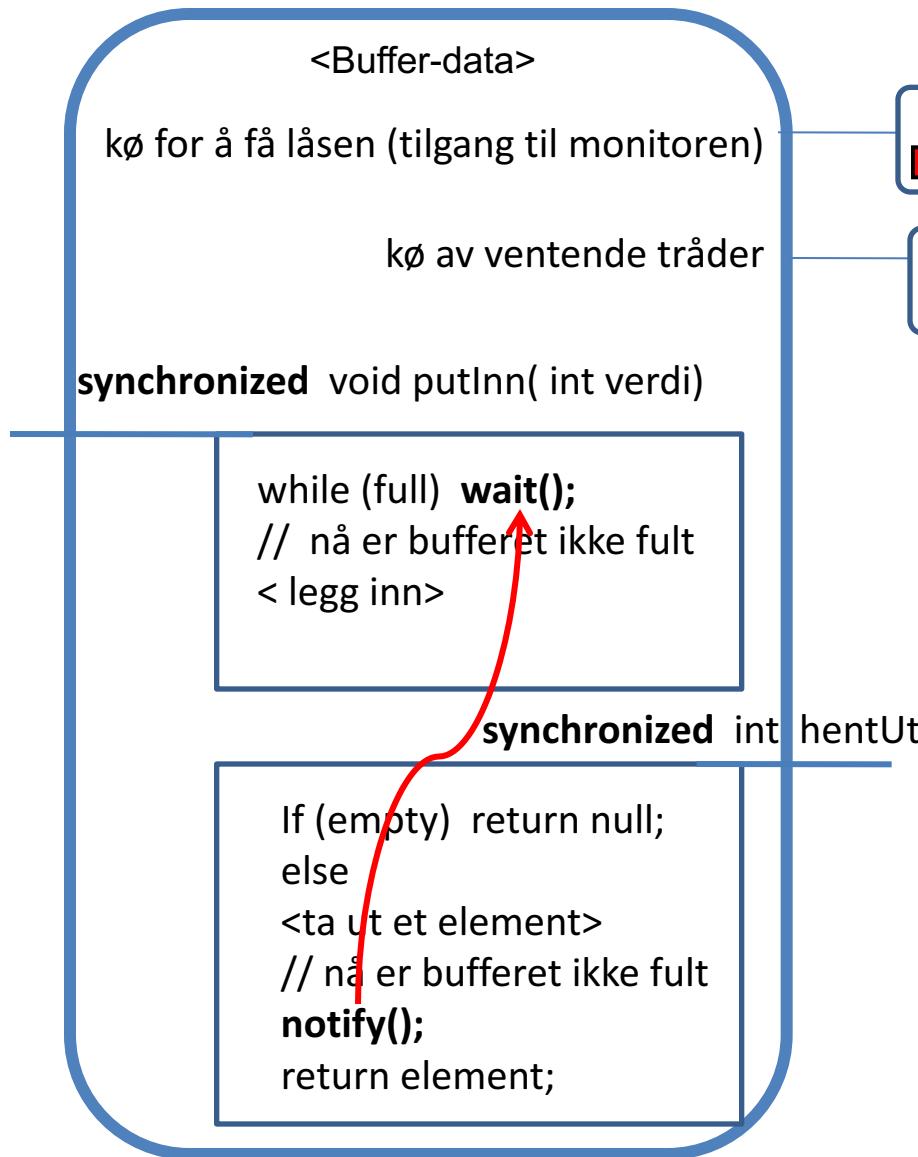
konsumenter

```
while ( ) {  
    p.hentUt  
    <bruk dette>;  
}
```

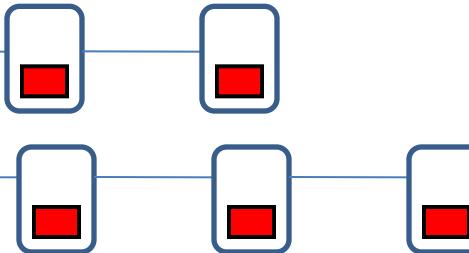
```
while ( ) {  
    p.hentUt  
    <bruk dette>;  
}
```

En monitor (et objekt)

To køer i en basal Java monitor:



En kø av ventende tråder
på hele monitoren



En kø av ventende tråder på
”wait”-instruksjoner
(wait-set).

Startes av **notify ()** og/eller
notifyAll()

Legges da i den andre køen
(først ? (Nei, ingen garanti))

Derfor er det nødvendig med
”while ...”



Java har én kø for alle wait()-instruksjonene på samme objekt!

produsenter

```
while ( ) {  
    <lag noe>;  
    p.putInn(...);  
}
```

```
while ( ) {  
    <lag noe>;  
    p.putInn(...);  
}
```

synchronized void putInn(int verdi)

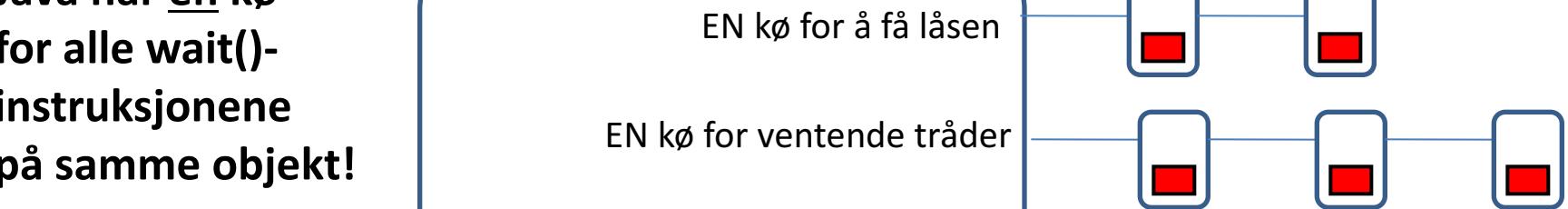
```
while (full) wait();  
// nå er bufferet ikke full  
<legg inn>  
// nå er bufferet ikke tomt  
notify();
```

synchronized int hentUt

```
while (empty) wait();  
// nå er bufferet ikke tomt  
<ta ut et element>  
// nå er bufferet ikke full  
notify();  
return element;
```

<Buffer-data>

EN kø for å få låsen



konsumenter

```
while ( ) {  
    p.hentUt  
    <bruk dette>;  
}
```

```
while ( ) {  
    p.hentUt  
    <bruk dette>;  
}
```



<Buffer-data>

kø for å få låsen

ventende tråder

```
int ledig = MAX;  
//invariant: 0 <= ledig <= MAX
```

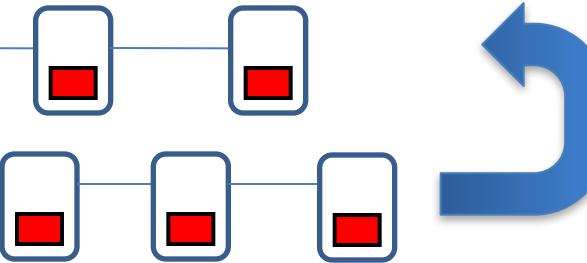
synchronized void reserver(int antall)

```
while (ledig < antall) wait();  
// nå er det nok ledig  
ledig = ledig - antall;
```

synchronized void frigi(int antall)

```
ledig = ledig + antall;  
// nå er mange flere ledig  
notifyAll();
```

En monitor (et objekt) for å reservere og frigi et antall like resurser



Flytt en: **notify ()**;

Flytt alle: **notifyAll ()**;

Hvis du ikke er HELT sikker på at enhver ventende tråd kan ordne skikkelig opp må du si:

notifyAll();

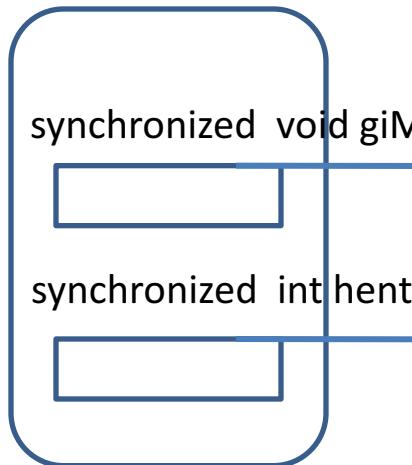
Da blir ALLE ventende tråder flyttet opp til køen for å få **låsen**

Innebygget i Java: Én lås per objekt



Eksempel på parallelisering: Finn minste tall i tabell

**Hovedprogrammet starter N
tråder og venter på at de alle
er ferdige før det henter minste
verdi fra monitoren MinstVerdi**



Objekt av klassen MinstVerdi

Trådenes
minste
verdi gis til
monitoren

Tråd 1 finner minste tall i denne delen av tabellen

Tråd 2 finner minste tall i denne delen av tabellen

Tråd n (64 ?) finner minste tall i denne delen av tabellen



BARE FANTASIER SETTER GRENSER

Hovedprogrammet versjon 1

```
public class MinstR {  
    final int maxVerdiInt = Integer.MAX_VALUE;  
    int [ ] tabell;  
    MinstMonitorR monitor;  
  
    public static void main(String[ ] args) {  
        new MinstR();  
    }  
  
    public MinstR ( ) {  
        tabell = new int[640000];  
        for (int in = 0; in< 640000; in++)  
            tabell[in] = (int)Math.round(Math.random()* maxVerdiInt);  
        monitor = new MinstMonitorR();  
        for (int i = 0; i< 64; i++)  
            // Lag og start 64 tråder  
            new MinstTradR(tabell,i*10000,((i+1)*10000)-1,monitor).start();  
        monitor.vent();  
        System.out.println("Minste verdi var: " + monitor.hentMinste());  
    }  
}
```

```

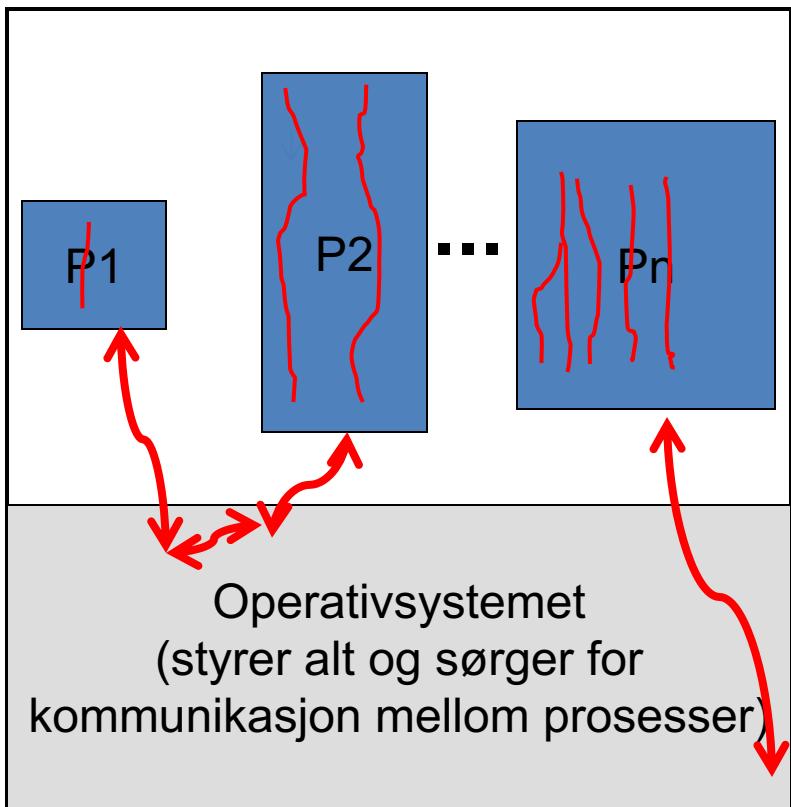
class MinstMonitorR {
    private int minstTilNa = Integer.MAX_VALUE;
    private int antallFerdigeSubtrader = 0;
    synchronized public void vent() {
        while (antallFerdigeSubtrader != 64) {
            try {wait();
                System.out.println(antallFerdigeSubtrader + "
                                    ferdige subtråder ");
            }
            catch (InterruptedException e) {
                System.out.println(" Uventet avbrudd ");
                System.exit(1);
            }
        // antall ferdige subtråder er nå 64
        }
    }
    synchronized public void giMinsteVerdi (int minVerdi) {
        antallFerdigeSubtrader++;
        if(minstTilNa > minVerdi) minstTilNa = minVerdi;
        if(antallFerdigeSubtrader == 64) notify();
        // eller hver gang, (men stort sett unødvendig): notify();
    }
    synchronized public int hentMinste () {
        return minstTilNa;
    }
}

```

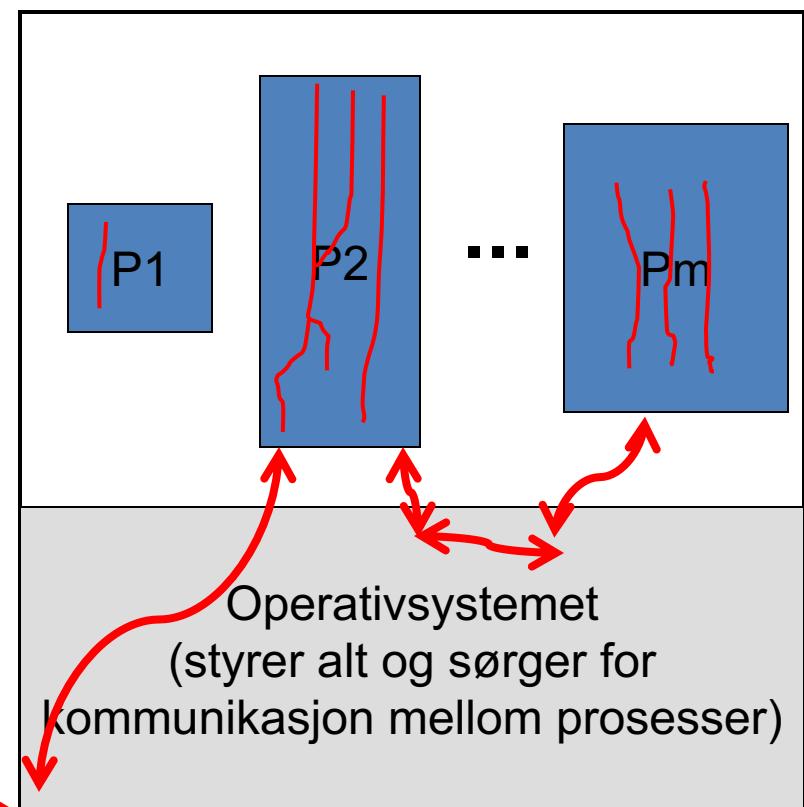
Tråder som finner minste tall i del av tabellen

```
class MinstTradR extends Thread {  
  
    int [ ] tab; int startInd, endInd;  
    MinstMonitorR mon;  
  
    MinstTradR(int [ ] tb, int st, int en, MinstMonitorR m) {  
        tab = tb; startInd = st; endInd = en;  
        mon = m;  
    }  
  
    public void run(){  
        int minVerdi = Integer.MAX_VALUE;  
        for ( int ind = startInd; ind <= endInd; ind++)  
            if(tab[ind] < minVerdi) minVerdi = tab[ind];  
        // denne tråden er ferdig med jobben:  
        mon.giMinsteVerdi(minVerdi);  
    } // slutt run  
  
} // slutt MinstTradR
```

Prosesser vs. tråder



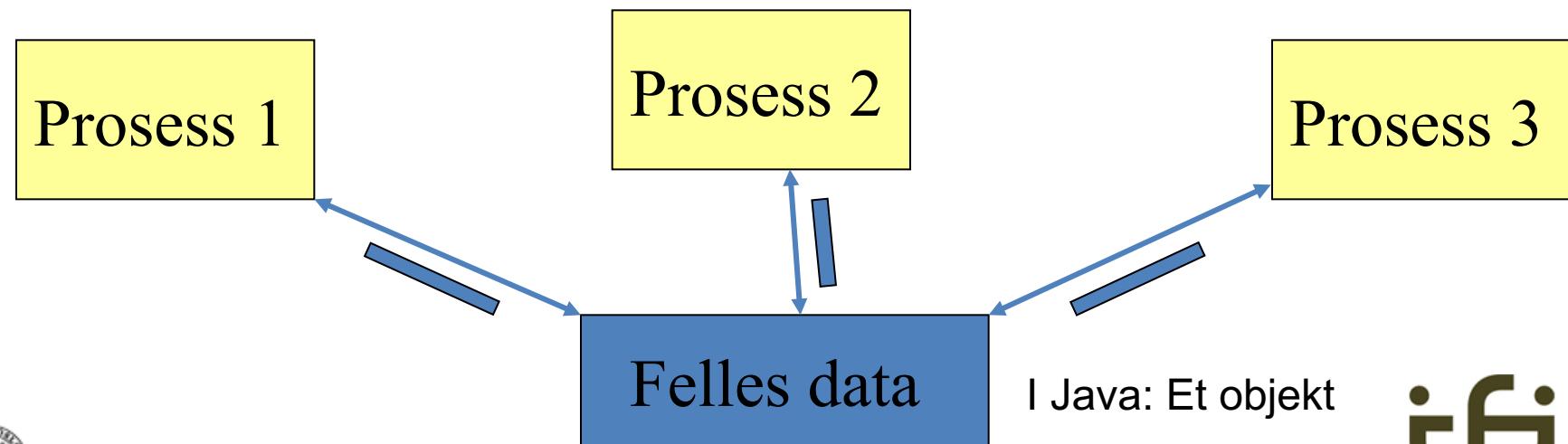
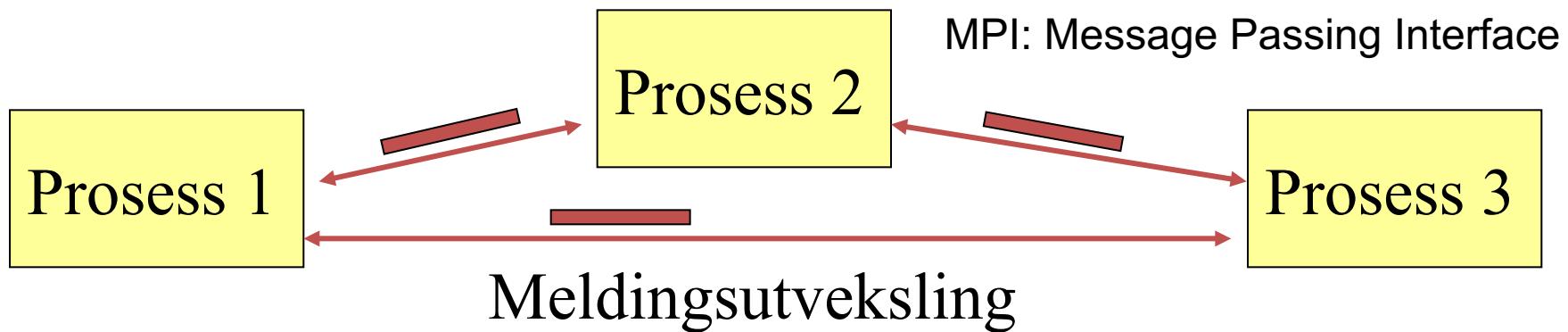
Datamaskin 1



Datamaskin 2

Kommunikasjon mellom prosesser

Samarbeidende prosesser sender meldinger til hverandre (brune piler, mest vanlig) eller leser og skriver i felles lager (blå piler).

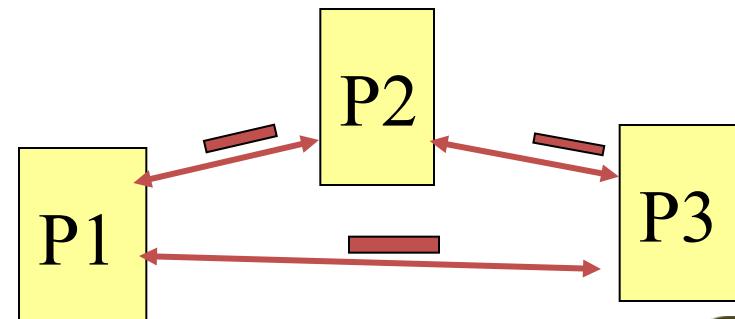


Parallelitet mellom prosesser: Eks: CORBA, MPI

- CORBA (Common Object Request Broker Architecture) er (var) en språkuavhengig måte å definere kommunikasjon mellom prosesser vha. fjern-objekter
Et IDL (Interface Definition Language) definerer grensesnittet til objektene (på samme måte som Interface i Java)
- En IDL-kompilator oversetter til ditt valgte språk (Java, C++, C#, Smalltalk, ...)
- Dette gjør at prosesser skrevet i forskjellige objektorienterte språk og som kjører på forskjellige (eller samme) maskin kan kommunisere.



- Språk som ikke er objektorienterte:
Sende og motta meldinger
(MPI – Message-Passing Interface)



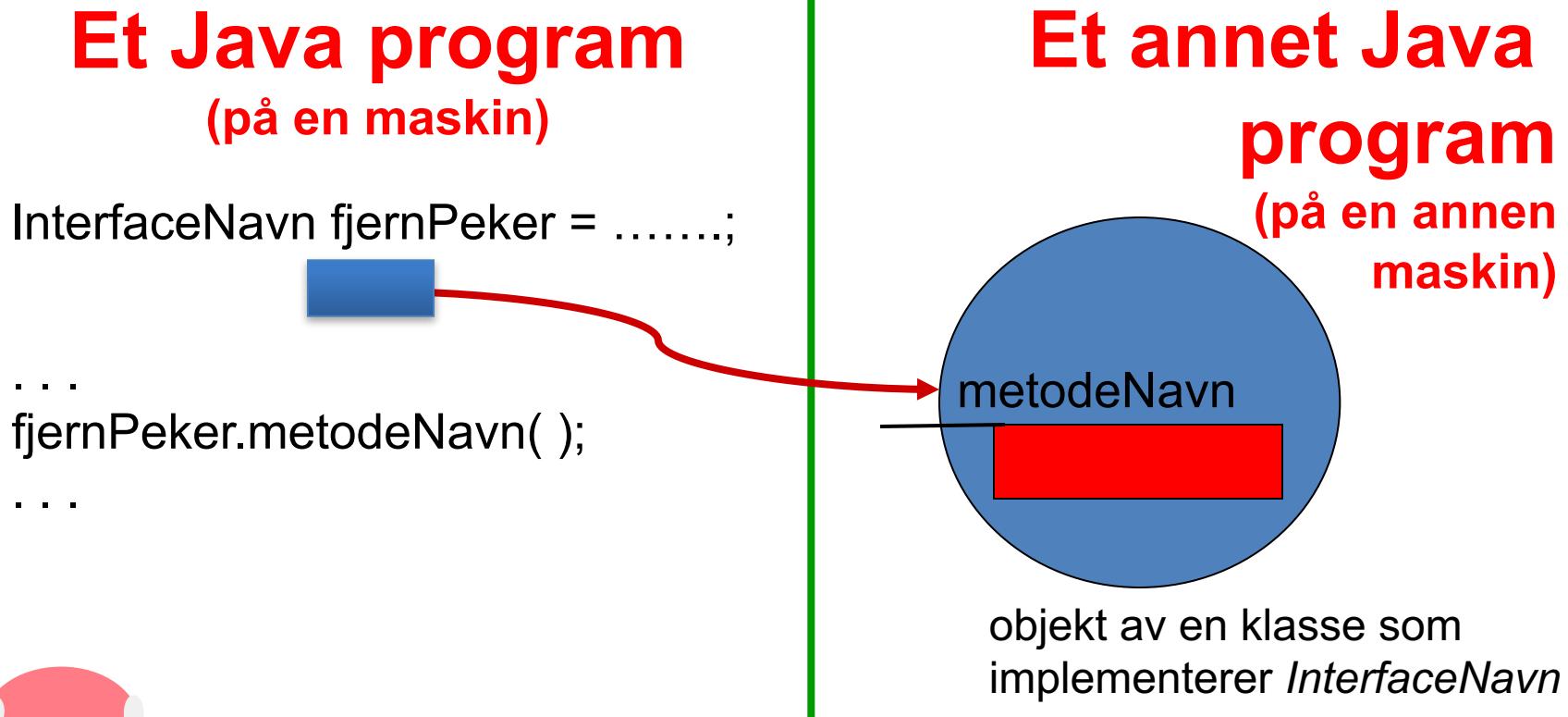
Send en melding
Motta en melding

Kommunikasjon mellom Java-prosesser:

RMI: Remote Method Invocation

(Norsk: Fjern-metode-kall)

Dette ønsker vi å oppnå:



RMI: Implementasjon (bak kulissene)

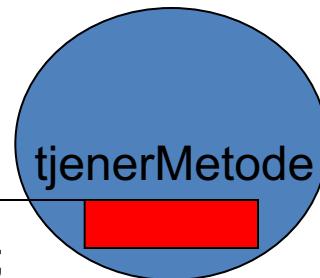
Ikke pensum i INF1010

En maskin

fjernPeker



en proxy for
fjern-objektet



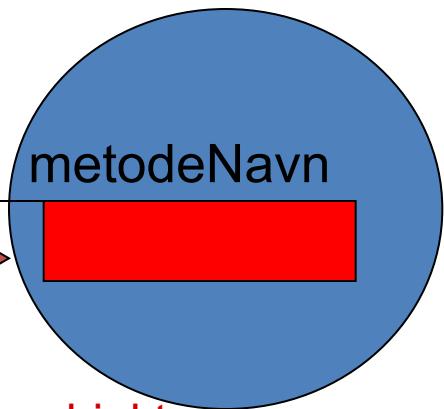
...
fjernPeker.metodeNavn();
...

en stub for
fjern-metoden

Odene proxy og stub brukes
ikke alltid like konsistent

En annen maskin

et skjelett
formidler
kall og retur



fjern-objekt
(kan også brukes
av Java-programmet
på denne maskinen)

Parametere (og returverdi)
pakkes ned og sendes mellom
de to maskinen (marshaling)



RMI: Hvordan kalle metoder i (Java-)objekter på andre maskiner

Ikke pensum i INF1010

klient

3. oppgi navn på objekt

tjener

Register/
navnetjener

4. og få tilbake peker

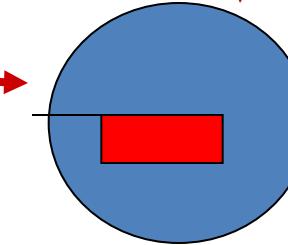
5. bruk peker til
fjernmetode-kall
**(Remote Method
Invocation):**

fjernPeker.metodeNavn();

2.

1. registrer (bind)
med navn
på objektet

objekt



Og det eneste som er kjent på begge maskinene
er Interfacet til objektet og navnet