

# MAT1030 – Diskret Matematikk

## Plenumsregning 5: Ukeoppgaver

Mathias Barra

Matematisk institutt, Universitetet i Oslo

13. februar 2009

(Sist oppdatert: 2009-03-06 18:29)



## Oppgave 4.18

Uttrykk følgende påstander i predikatlogikk, og finn deres sannhetsverdier.

- (a) Det fins et reellt tall  $x$  slik at  $x^2 - 3x + 2 = 0$ .
- (b) For ethvert reellt tall  $x$ , så fins det et reellt tall  $y$  slik at  $x = y^2$ .

## Løsning

- (a)  $\exists x(x \in \mathbb{R} \wedge x^2 - 3x + 2 = 0)$  eller  $\exists x(x^2 - 3x + 2 = 0)$   
Sant; hvis vi lar  $x = 2$ , så ser vi at påstanden holder.
- (b)  $\forall x(x \in \mathbb{R} \rightarrow \exists y(y \in \mathbb{R} \wedge x = y^2))$  eller  $\forall x \exists y(x = y^2)$   
Usant; vi får et moteksempel ved å la  $x = -1$ .

## Oppgave 4.19

Skriv negasjonene til påstandene i oppgave 4.18, både symbolsk og på norsk.

## Løsning

(a)  $\neg\exists x(x^2 - 3x + 2 = 0)$  eller  $\forall x(x^2 - 3x + 2 \neq 0)$

For alle reelle tall  $x$ , så er det ikke slik at  $x^2 - 3x + 2 = 0$ .

(b)  $\neg\forall x\exists y(x = y^2)$  eller  $\exists x\forall y(x \neq y^2)$

Det fins et reelttall  $x$  slik at for alle  $y$ , så er det ikke slik at  $x = y^2$ .

## Oppgave 4.20

I spesifikasjonen til et biblioteksystem har vi følgende predikatsymboler:

- $B(p, b)$ , som står for predikatet “person  $p$  har lånt bok  $b$ ”, og
- $O(b)$ , som står for predikatet “bok  $b$  har forfalt”.

Utrykk følgende setninger i predikatlogikk.

(a) Person  $p$  har lånt en bok. (Anta at *en* betyr *minst en*.)

- ▶ Det fins en bok  $x$  slik at  $p$  har lånt  $x$ .
- ▶  $\exists x(\text{person } p \text{ har lånt bok } x)$
- ▶  $\exists xB(p, x)$

(b) Bok  $b$  er utlånt.

- ▶ Det fins en person  $x$  slik at  $x$  har lånt bok  $b$ .
- ▶  $\exists x(\text{person } x \text{ har lånt bok } b)$
- ▶  $\exists xB(x, b)$

(c) Bok  $b$  står på hylla.

- ▶ Det fins ingen som har lånt bok  $b$ .
- ▶  $\neg\exists xB(x, b)$  eller  $\forall x\neg B(x, b)$

(d) Person  $p$  har lånt minst to bøker.

- ▶ Det fins en bok  $x$  og en bok  $y$  slik at person  $p$  har lånt  $x$  og  $y$ .
- ▶ Vi må også si at  $x$  og  $y$  ikke kan være samme bok.
- ▶  $\exists x\exists y(B(p, x) \wedge B(p, y) \wedge x \neq y)$

(e) Ingen bok har blitt lånt av mer enn en person.

- ▶ Det fins ikke en bok  $b$  som er lånt av to (forskjellige) personer.
- ▶  $\neg \exists b$  (to forskjellige personer har lånt  $b$ )
- ▶  $\neg \exists b \exists x \exists y (B(x, b) \wedge B(y, b) \wedge x \neq y)$
- ▶ alternativt:  $\forall b \neg \exists x \exists y (B(x, b) \wedge B(y, b) \wedge x \neq y)$
- ▶ alternativt:  $\forall b \forall x \forall y \neg (B(x, b) \wedge B(y, b) \wedge x \neq y)$
- ▶ alternativt:  $\forall b \forall x \forall y (B(x, b) \wedge B(y, b) \rightarrow x = y)$

(f) Det fins ingen forfalte bøker.

- ▶ Det fins ikke en bok  $x$  slik at  $x$  har forfalt.
- ▶  $\neg \exists x O(x)$  eller  $\forall x \neg O(x)$

(g) Hvis en bok har forfalt, så må den være utlånt.

- ▶ For alle bøker  $x$ , hvis  $x$  har forfalt, så fins en person  $y$  som har lånt  $x$ .
- ▶  $\forall x (O(x) \rightarrow \exists y B(y, x))$

(h) Person  $p$  har en forfalt bok.

- ▶ Det fins en forfalt bok  $x$  slik at person  $p$  har lånt  $x$ .
- ▶  $\exists x (O(x) \wedge B(p, x))$

## Oppgave 4.21 (a) Bevis følgende påstand

Summen av et partall og et oddetall er et oddetall.

### Bevis

- Anta at  $x$  er et partall og at  $y$  er et oddetall.
- Siden  $x$  er et partall, så fins det et heltall  $m$  slik at  $x = 2m$ .
- Siden  $y$  er et oddetall, så fins det et heltall  $n$  slik at  $y = 2n + 1$ .
- Summen  $x + y$  blir da  $2m + 2n + 1$ .
- Ved å faktorisere får vi at  $x + y$  er  $2(m + n) + 1$ .
- Siden  $x + y$  er på formen  $2s + 1$ , så må det være et oddetall.
- Siden  $x$  og  $y$  var *vilkårlig* valgt, vil påstanden gjelde for *alle* slike tall.

## Oppgave 4.21 (b) Bevis følgende påstand

Produktet av to oddetall er et oddetall.

### Bevis

- Anta at  $x$  er et oddetall og at  $y$  er et oddetall.
- Siden  $x$  er et oddetall, så fins det et heltall  $m$  slik at  $x = 2m + 1$ .
- Siden  $y$  er et oddetall, så fins det et heltall  $n$  slik at  $y = 2n + 1$ .
- Produktet  $xy$  blir da  $(2m + 1)(2n + 1)$ .
- Ved å gange ut får vi at  $xy$  er  $4mn + 2m + 2n + 1$ .
- Ved å faktorisere får vi at  $xy$  er  $2(2mn + m + n) + 1$ .
- Siden  $xy$  er på formen  $2s + 1$ , så må det være et oddetall.
- Siden  $x$  og  $y$  var *vilkårlig* valgt, vil påstanden gjelde for *alle* slike tall.



## Oppgave 4.21 (c) Bevis følgende påstand

La  $x, y \in \mathbb{R}$  (Altså:  $x$  og  $y$  er reelle tall). Hvis  $x + y < 2$ , så  $x < 1$  eller  $y < 1$ .

### Bevis

- Et indirekte bevis får vi ved å anta det motsatte av påstanden og komme frem til en selvmotsigelse.
- Anta for motsigelse at det fins reelle tall  $x$  og  $y$  slik at  $x + y < 2$  men hverken  $x < 1$  eller  $y < 1$ .
- Siden  $x \not< 1$ , har vi  $x \geq 1$ .
- Siden  $y \not< 1$ , har vi  $y \geq 1$ .
- Da må  $x + y \geq 2$ .
- Det gir en motsigelse, siden vi har antatt  $x + y < 2$ .
- Vi konkluderer med at påstanden holder.

## Bevis (Alternativt bevis)

- La  $x$  og  $y$  være reelle tall slik at  $x + y < 2$ .
- Hvis  $x < 1$ , så er vi ferdige.
- Vi kan derfor anta at  $x \geq 1$ .
- Vi må så vise at  $y < 1$ .
- Siden  $x + y < 2$ , så må  $y < 2 - x$ .
- Siden  $y < 2 - x$  og  $x \geq 1$ , så må  $y < 1$ , og vi er ferdige.

## Bevis (Alternativt bevis II (i))

- Etter min oppfatning er det enkleste her å bruke det at den kontrapositive til en implikasjon er ekvivalent med implikasjonen. Vi ønsker å vise at

$$(x + y < 2) \rightarrow [(x < 1) \vee (y < 1)]$$

Den kontrapositive er

$$\neg[(x < 1) \vee (y < 1)] \rightarrow \neg(x + y < 2) \equiv [(1 \leq x) \wedge (1 \leq y)] \rightarrow (2 \leq x + y)$$

- En annen ting det er viktig å være bevisst på, er at nå man skal bevise en implikasjon  $P \rightarrow Q$ , trenger vi kun å bry oss om hva som skjer hvis vi antar at  $P$  er sann. Hva som skjer når  $P$  er gal er uinteressant – dette fordi sannheten til en implikasjon kun avhenger av om det er mulig å gjøre  $Q$  usann samtidig som  $P$  er sann.

## Bevis (Alternativt bevis II (ii))

- Vi undersøker hva som skjer hvis  $(1 \leq x) \wedge (1 \leq y)$ . Da må vi kunne skrive La  $r_x = x - 1$ . Vi ser at da er  $x = 1 + r_x$  og siden  $x \geq 1$ , må også  $x - 1 = r_x \geq 0$ . Tilsvarende kan vi skrive  $y = 1 + r_y$  der  $r_y \geq 0$ . Vi ser også at  $r_x + r_y \geq 0$ , siden summen av to ikke-negative tall nødvendigvis selv er ikke-negativ.
- Forrige punkt er altså sant hvis  $(1 \leq x) \wedge (1 \leq y)$ . Men da er også følgende sant:

$$x + y = (1 + r_x) + (1 + r_y) = 2 + (r_x + r_y) \geq 2$$

som var nøyaktig det vi skulle forsikre oss om: Hver gang  $(1 \leq x) \wedge (1 \leq y)$  er sant må  $x + y \geq 2$  være sant. Det er det det betyr – hverken mer eller mindre – at en implikasjon er sann.

## Oppgave 4.21 (d) Bevis følgende påstand

Summen av fem etterfølgende heltall er delelig med 5.

### Bevis

- La  $y$  være summen av fem etterfølgende heltall.
- Anta at  $y = x + (x + 1) + (x + 2) + (x + 3) + (x + 4)$ .
- Vi må vise at  $y$  er delelig med 5.
- Vi får at  $y = 5x + 1 + 2 + 3 + 4 = 5x + 10 = 5(x + 2)$ .
- Vi konkluderer med at  $y$  er delelig med 5.

## Oppgave 4.21 (e) Bevis følgende påstand

Hvis  $n$  er et heltall, så er  $n^2 + n$  et partall.

- $n$  må enten være et partall eller et oddetall.
- Anta først at  $n$  er et partall. Da fins det en  $m$  slik at  $n = 2m$ .

$$\begin{aligned}n^2 + n &= (2m)^2 + (2m) \\ &= 4m^2 + 2m \\ &= 2(2m^2 + m)\end{aligned}$$

- Anta så at  $n$  er et oddetall. Da fins det en  $m$  slik at  $n = 2m + 1$ .

$$\begin{aligned}n^2 + n &= (2m + 1)^2 + (2m + 1) \\ &= (4m^2 + 4m + 1) + (2m + 1) \\ &= 4m^2 + 6m + 2 \\ &= 2(2m^2 + 3m + 1)\end{aligned}$$

- Siden  $n^2 + n$  i begge tilfeller er lik  $2x$ , for et heltall  $x$ , så må  $n^2 + n$  være et partall.

## Oppgave 4.21 (f) Bevis følgende påstand

Hvis  $n$  er et oddetall, så er  $n^2 - 1$  delelig med 4.

### Bevis

- Siden  $n$  er et oddetall, fins en  $m$  slik at  $n = 2m + 1$ .

$$\begin{aligned}n^2 - 1 &= (2m + 1)^2 - 1 \\&= (4m^2 + 4m + 1) - 1 \\&= 4m^2 + 4m \\&= 4(m^2 + m)\end{aligned}$$

- Siden  $n^2 - 1 = 4(m^2 + m)$ , så må  $n^2 - 1$  være delelig med 4.



## Oppgave 4.22

Fyll inn detaljene i beviskissen for at  $\sqrt{2}$  er et irrasjonalt tall.

### Løsning

1. Anta at  $m/n = \sqrt{2}$ , hvor  $m$  og  $n$  er naturlige tall. Forklar hvorfor vi kan anta at  $m$  og  $n$  ikke begge er partall.
  - Vi kan alltid forkorte en brøk slik at teller og nevner ikke har noen felles faktorer. Hvis både  $m$  og  $n$  hadde vært partall, kunne vi ha delt teller og nevner med 2 og fått en enklere brøk. Derfor kan vi anta at  $m/n$  allerede er forkortet maksimalt.
2. Utled at  $m^2 = 2n^2$ , og forklar så hvorfor  $m$  må være et partall.
  - Siden  $m/n = \sqrt{2}$ , så får vi ved å ta kvadratet av hver side  $(m/n)^2 = (\sqrt{2})^2$ , det vil si  $m^2/n^2 = 2$ . Ved å gange med  $n^2$  på begge sider, får vi  $m^2 = 2n^2$ .
  - Siden  $m^2 = 2n^2$ , så må  $m^2$  være et partall. Vi må vise at  $m$  også er et partall. Hvis  $m$  hadde vært et oddetall, så måtte  $m^2$  også ha vært et oddetall. (Sjekk selv.) Siden  $m^2$  ikke er et oddetall, så kan ikke  $m$  være oddetall heller. Vi konkluderer med at  $m$  er et partall.

## Løsning

3. La  $m = 2k$  (hvor  $k$  er et naturlig tall), og utled at  $n$  er et partall.
- Fra  $m^2 = 2n^2$  får vi at  $(2k)^2 = 4k^2 = 2n^2$ , det vil si at  $2k^2 = n^2$ . Det betyr at  $n^2$  er et partall. Da må  $n$  også være et partall (ved samme argument som over).
4. Forklar hvorfor dette viser at  $\sqrt{2}$  er irrasjonalt.
- Fordi vi har kommet frem til en motsigelse ved at både  $m$  og  $n$  er partall.
  - Vi begynte med å anta for motsigelse at  $\sqrt{2}$  var rasjonalt, det vil si at  $\sqrt{2} = m/n$ , hvor  $m$  og  $n$  er naturlige tall. Vi antok at  $m/n$  var maksimalt forkortet og at  $m$  og  $n$  derfor ikke begge kunne være partall. Deretter utledet vi at både  $m$  og  $n$  måtte være partall allikevel og fikk en motsigelse.

## Oppgave 4.23

Finn et moteksempel til følgende påstander.

### Løsning

- (a) Ethvert naturlig tall delelig med både 4 og 6 må også være delelig med 24.
- ▶ Et moteksempel er 12.
- (b) Hvis  $n$  er et naturlig tall, så må  $n^4 + 4$  være et multippel av 5.
- ▶ Et moteksempel er 5 eller 10.
- (c) Ethvert naturlig tall kan uttrykkes på formen  $x^2 + y^2 + z^2$ , for ikke-negative heltall  $x$ ,  $y$  og  $z$ .
- ▶ Et moteksempel er 7.

## Oppgave 4.24

Betrakt følgende **selv-refererende** utsagn:

U: 'Dette utsagnet har fem ord.'

- (a) Hva er sannhetsverdien til dette utsagnet?
- (b) Skriv ned negasjonen til U. Hva er Sannhetsverdien til  $\neg U$  (ikke-U)?

- (a) Helt naivt kan vi si at det er sant. Det betyr at vi tolker ordet **dette** i U til å peke på U selv, og hvis vi teller ordene i U kommer vi til fem, akkurat slik U påstår under denne tolkningen av ordet **dette**.
- (b) **Negasjonen** til U er

$\neg$ U: 'Dette utsagnet har **ikke** fem ord.'

Dette virker umiddelbart som nok et sant utsagn. Problemet nå er at vi tilsynelatende mener at *både* U og  $\neg$ U er sanne, noe vi gjenkjenner som en kontradiksjon. Vi kaller ofte en slikt fenomen et **paradoks**.

Legg merke til at ordet **dette** ikke peker på samme objekt i de to utsagnene. Litt lignende er det at 'Jeg heter Mathias Barra.' er sant hvis jeg sier det, mens negasjonen 'Jeg heter ikke Mathias Barra.' er sann hvis en av dere sier det. I oppgaven er det på en måte U og  $\neg$ U som snakker om seg selv, og som setninger er de ikke identiske – dermed kan ulike ting være sant om dem.

## Løsning 4.24 (Tillegg)

Hvis vi tenker litt lenger kan vi observere følgende: Anta at vi ønsker å gi paradokset vårt et mer formelt preg. Dette blir ganske komplisert! Vi må ha relasjoner/predikater som kan fange opp alle de tingene vi uttrykker gjennom  $\mathcal{U}$ . For eksempel kan vi ha et predikat  $A(x, y)$  som sier at utsagn  $x$  har  $y$  ord. Da blir utsagnet f.eks.:

$$\mathcal{U} = A(\mathcal{U}, 5) = A(A(\mathcal{U}, 5), 5) = \dots$$

Generelt vil de fleste selvmotsigelser forsvinne hvis man prøver å formalisere dem. Men, de forsvinner ikke helt hvis man tillater at man definerer et objekt med en konstruksjon der objektet selv er nevnt. En rekursiv funksjon/metode er et nesten-selvrefererende objekt, men her går det som regel bra, fordi 'noe' endrer seg ved hvert skritt.