

IN1150 – Logiske metoder

Eksamen høsten 2023

Tid: *Torsdag 23. november 2023 kl. 15:00–19:00*

Om denne eksamen:

- Denne eksamen består av to deler. *Begge deler må bestås for å bestå eksamen.*
- Den første delen består av 70 små oppgaver av typen «sant/usant». Her er det ingen forskjell mellom ubesvart og feil svar; det betyr at det lønner seg å svare på alle oppgavene. Du vil få mellom 0 og 60 poeng her.
- Den andre delen består av åtte litt større oppgaver hvor du i større grad må skrive og resonnere. Her får du mellom null og ti poeng per oppgave. Denne delen er altså verdt noe mer enn den første delen; du kan få mellom 0 og 80 poeng her.
- Dersom det ikke er oppgitt i en oppgave, trenger du ikke å begrunne svaret ditt.
- Eksamen vil bli vurdert med en bokstavkarakter. Utgangspunktet for karaktergivningen er **karakterskalaen** til Universitetet i Oslo. Det legges stor vekt på at besvarelsene er oversiktlige og at forklaringene er gode.
- Det gis ikke kontinuasjonseksamen eller utsatt eksamen i dette kurset, fordi eksamen i dette emnet tilbys både vår og høst.
- En faglærer kommer til eksamenslokalet etter at eksamen har startet.

Kommentarer og tips:

- Det kanskje viktigste tipset er *å lese oppgaveteksten og definisjonene svært nøye.*
- Pass på at du svarer på nøyaktig det som oppgaven spør om.
- Pass på at du leser og forstår oppgaveteksten og alle definisjonene som er gitt.
- Pass på at det du leverer fra deg er klart, presist og enkelt å forstå, både når det gjelder form og innhold.
- Hvis du står fast på en oppgave, bør du gå videre til en annen oppgave først.

Små oppgaver [60 poeng]

Den første delen består av 70 små oppgaver av typen «sant/usant».

Større oppgaver [80 poeng]

1 Mengdelære

La $A = \{a, b\}$, $B = \{a, b, \{a, b\}\}$ og $C = \{a, b, c, \{a, b, c\}\}$.

(a) [2 poeng] Er følgende påstander sanne eller usanne?

- (1) $A \subseteq B$ (2) $B \subseteq C$ (3) $A \in B$ (4) $B \in C$

(b) [4 poeng] Regn ut:

- (1) $A \setminus B$ (2) $B \setminus A$ (3) $A \cup B$ (4) $B \cup C$

(c) [2 poeng] Regn ut $\mathcal{P}(A) \cup B$.

(d) [2 poeng] Skriv ned alle delmengdene til B .

2 Utsagnslogikk

La $M = \{P \rightarrow Q, \neg P \wedge Q\}$.

- (a) [2 poeng] Er M oppfylldbar? Hvis M er oppfylldbar, gi en valuasjon som oppfyller M ; hvis ikke, forklar hvorfor M ikke er oppfylldbar.
- (b) [2 poeng] Er M falsifiserbar? Hvis M er falsifiserbar, gi en valuasjon som falsifiserer M ; hvis ikke, forklar hvorfor M ikke er falsifiserbar.

Vi introduserer et nytt konnektiv \uparrow hvor følgende tabell viser hvordan det nye konnektivet skal tolkes:

F	G	$(F \uparrow G)$
1	1	0
1	0	1
0	1	1
0	0	1

Du kan skrive ! i besvarelsen din som et alternativ til symbolet \uparrow .

- (c) [2 poeng] Finn en formel som er ekvivalent med formelen $F \uparrow G$ og som kun bruker konnektivene \neg, \wedge, \vee og \rightarrow .
- (d) [2 poeng] Finn en formel som er ekvivalent med formelen $\neg F$ og som kun bruker konnektivet \uparrow .
- (e) [2 poeng] Finn en formel som er ekvivalent med formelen $F \wedge G$ og som kun bruker konnektivet \uparrow .

3 Ordspill

La \mathcal{S} være mengden av ord over alfabetet $\{a, b, c, d, e, f\}$ med lengde fire. I denne oppgaven skal du spille et spill hvor målet er å gjette et hemmelig løsningsord $L \in \mathcal{S}$.

Du gjetter ved å velge et ord $G \in \mathcal{S}$. Deretter får du oppgitt resultatet $\text{res}(G)$ av gjetningen. Resultatet $\text{res}(G)$ er en bitstreng av lengde fire der det er 1 på posisjoner hvor G og L er like, og 0 på posisjoner hvor G og L er ulike. Her er to eksempler på bruk av funksjonen res , for to ulike løsningsord L :

$$\begin{array}{rcccc} G & = & a & d & a & d \\ L & = & a & b & b & d \\ \hline \text{res}(G) & = & 1 & 0 & 0 & 1 \end{array}$$

$$\begin{array}{rcccc} G & = & b & c & b & a \\ L & = & b & b & b & d \\ \hline \text{res}(G) & = & 1 & 0 & 1 & 0 \end{array}$$

- (a) [1 poeng] Hva er L dersom vi vet at $\text{res}(\text{abba}) = 1000$ og $\text{res}(\text{ccdc}) = 0111$?
- (b) [2 poeng] Hvor mange ord er det i \mathcal{S} ?
- (c) [2 poeng] Hvor mange ord i \mathcal{S} bruker ikke samme bokstav mer enn én gang?
- (d) [2 poeng] Er res injektiv? Begrunn svaret ditt kort.
- (e) [2 poeng] Er res surjektiv? Begrunn svaret ditt kort.
- (f) [1 poeng] Er res bijektiv? Begrunn svaret ditt kort.

4 Min og Max

La MAX være funksjonen på naturlige tall som gir det største av de to tallene:

$$\text{MAX}(x, y) = \begin{cases} x, & \text{hvis } x > y \\ y, & \text{ellers} \end{cases}$$

Og la MIN være funksjonen på naturlige tall som gir det minste av de to tallene:

$$\text{MIN}(x, y) = \begin{cases} x, & \text{hvis } x < y \\ y, & \text{ellers} \end{cases}$$

- (a) [1 poeng] Regn ut $\text{MAX}(\text{MIN}(10, 15), \text{MIN}(18, 11))$
- (b) [2 poeng] Vis eller motbevis at følgende påstand holder for alle naturlige tall x og y :

$$x - \text{MIN}(x, y) = \text{MAX}(x, y) - y$$

- (c) [2 poeng] La f være følgende funksjon på mengder av heltall:

$$f(M) = \{\text{MAX}(x, y) \mid x \in M, y \in M, x \neq y\}$$

Regn ut hva $f(\{1, 2, 3\})$ blir.

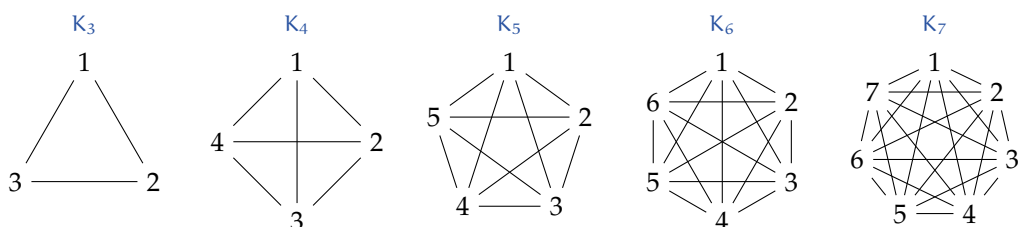
- (d) [2 poeng] La g være funksjonen som tar en mengde N med heltall og returnerer mengden med det minste elementet i N . For eksempel vil $g(\{1, 2, 3\}) = \{1\}$. Definer g kun ved hjelp av mengdeoperasjoner (\cup, \cap, \setminus) og funksjonen f .
- (e) [3 poeng] Gitt en mengde N med heltall, la L_N være \leq -relasjonen på N . Dersom $N = \{1, 2, 3\}$, vil

$$L_N = \{\langle 1, 1 \rangle, \langle 1, 2 \rangle, \langle 1, 3 \rangle, \langle 2, 2 \rangle, \langle 2, 3 \rangle, \langle 3, 3 \rangle\}.$$

Definer L_N ved å bruke en mengdebygger, funksjonene MIN og MAX og relasjonen \in .

5 Komplette grafer

La K_n være den komplette grafen med $n \geq 1$ noder hvor nodene er nummerert fra 1 til n . Grafene K_3 til K_7 er tegnet under.



- [1 poeng] Oppgi mengden av kanter i K_3 .
- [1 poeng] Hva er graden til nodene i K_n ?
- [1 poeng] Hvor mange kanter er det totalt i K_n ?
- [1 poeng] For hvilke n er K_n et tre?
- [3 poeng] For hvilke n har K_n en eulervei?
- [3 poeng] Vis at det finnes nøyaktig 12 forskjellige hamiltonsykler i K_5 .

6 Førsteordens logikk

Gitt følgende signatur $\langle o, n; B, L, I, H, = \rangle$, hvor

- Bx tolkes som « x er en by»,
- Lx tolkes som « x er et land»,
- Ixy tolkes som « x er inneholdt i y »,
- Hxy tolkes som « x er hovedstad i y » og
- $=$ tolkes som vanlig likhet.

- [2 poeng] Skriv en førsteordens formel som uttrykker at o er en by, n er et land og o er inneholdt i n .
- [2 poeng] Skriv en førsteordens formel som uttrykker at alt som er en hovedstad i noe er en by og alt som har en hovedstad er et land.
- [2 poeng] Skriv en førsteordens formel som uttrykker at o er eneste hovedstad i n .
- [2 poeng] Skriv en førsteordens formel som uttrykker at n inneholder minst to byer.
- [2 poeng] Skriv en førsteordens formel som uttrykker at ingen land er inneholdt i et annet land.

I både denne og den neste oppgaven kan du bruke følgende alternativer, som er enklere å skrive, til de vanlige logiske symbolene:

Logisk symbol	Alternativ
\wedge	\bigwedge
\vee	\bigvee
\exists	E
\forall	A
\neg	$-$
\rightarrow	\rightarrow
\models	\models
\Rightarrow	\Rightarrow
\Leftrightarrow	\Leftrightarrow

7 Tolkning i modeller

Gitt signaturen $\langle e, u; P, PP, O \rangle$, hvor alle relasjonene har aritet to, og la A være følgende aksiomer:

- $\forall x \forall y ((Pxy \wedge \neg Pyx) \rightarrow PPxy)$
- $\forall x \forall y (PPxy \rightarrow (Pxy \wedge \neg Pyx))$
- $\forall x Pxu$
- $\forall x \neg PPxe$
- $\forall x \forall y (\exists z (Pzx \wedge Pzy) \rightarrow Oxy)$
- $\forall x \forall y (Oxy \rightarrow \exists z (Pzx \wedge Pzy))$

- (a) [2 poeng] Lag en modell som oppfyller formelene i A .
- (b) [4 poeng] Vis at alle modeller \mathcal{M} som oppfyller alle formelene i A , også oppfyller Peu . Beviset skal være detaljert og tydelig og anvende definisjonen av semantikk for første ordens logikk. Angi tydelig hva som følger fra hva i hvert steg.
- (c) [4 poeng] Vis at i alle modeller \mathcal{M} som oppfyller alle formelene i A , så er $O^{\mathcal{M}}$ symmetrisk.

8 Reverserte strenger

La REV være funksjonen som *reverserer* strenger over alfabetet $\{0, 1\}$. Den er rekursivt definert slik:

$$\begin{aligned}\text{REV}(\wedge) &= \wedge \\ \text{REV}(sx) &= x\text{REV}(s)\end{aligned}$$

der $x \in \{0, 1\}$ og $s \in \{0, 1\}^*$.

- (a) [1 poeng] Bruk definisjonen av REV og vis alle steg i utregningen for følgende uttrykk:

$$\text{REV}(001) = 100$$

- (b) [2 poeng] Forklar hvorfor det første symbolet i en ikke-tom streng s vil være det siste symbolet i $\text{REV}(s)$, altså at $\text{REV}(xs) = \text{REV}(s)x$ for alle $x \in \{0, 1\}$ og for alle $s \in \{0, 1\}^*$.
- (c) [3 poeng] Vis ved strukturell induksjon at $\text{REV}(\text{REV}(s)) = s$ for alle strenger $s \in \{0, 1\}^*$. *Hint:* Du kan bruke at $\text{REV}(xs) = \text{REV}(s)x$ for alle $x \in \{0, 1\}$ og alle $s \in \{0, 1\}^*$.
- (d) [4 poeng] Vis at REV er bijektiv. *Hint:* Du kan bruke at $\text{REV}(\text{REV}(s)) = s$.