

EKSAMEN

Emnekode: ITF10705	Emne: Matematikk for IT
Dato: 15. desember 2015	Eksamenstid: 09.00 til 13.00
Hjelpemidler: To A4-ark med valgfritt innhold på begge sider. Kalkulator er ikke tillatt .	Faglærer: Christian F Heide
<p>Eksamensoppgaven: Oppgavesettet består av 7 sider inklusiv denne forsiden og et vedlegg på én side. Kontroller at oppgavesettet er komplett før du begynner å besvare spørsmålene.</p> <p>Oppgavesettet består av 15 oppgaver. Ved sensur vil alle de 15 oppgavene telle like mye med unntak av oppgave 9 som teller som to oppgaver. I oppgaver med delspørsmål, vil krevende og mer omfattende delspørsmål kunne telle mer enn enkle delspørsmål.</p> <p>Der det er mulig skal du:</p> <ul style="list-style-type: none">• vise utregninger og hvordan du kommer fram til svarene• begrunne dine svar, selv om dette ikke er eksplisitt sagt i hvert spørsmål	
Sensurdato: Torsdag 14. januar 2016	
Karakterene er tilgjengelige for studenter på studentweb senest 2 virkedager etter oppgitt sensurfrist. Følg instruksjoner gitt på: www.hiof.no/studentweb	

Oppgave 1

Anta at universet i denne oppgaven er alle katter i verden.

Følgende predikater er definert:

$H(x)$: x har hale

$M(x)$: x fanger mus

Benytt disse predikatene sammen med kvantorer (\exists og \forall) til å uttrykke følgende:

- a) Det finnes minst en katt som ikke har hale.
- b) Alle katter som ikke har hale fanger mus.

Oppgave 2

- a) Konverter binærtallet 10001011101101 til heksadesimalt.
- b) Konverter desimaltallet 47 til binært.

Oppgave 3

- a) Benytt venndiagram til å vise at $B - A = \overline{A} \cap B$.
- b) Bruk resultatet i oppgave a, altså at $B - A = \overline{A} \cap B$, sammen med lovene på vedlagte ark til å vise at

$$A - (A - B)$$

kan forenkles til

$$A \cap B.$$

Bruk kun én lov i hvert trinn og angi hvilken lov du bruker.

Oppgave 4

Bruk sannhetstabeller til å undersøke om følgende sammensatte utsagn er en tautologi:

$$(p \rightarrow q) \vee (\neg p \rightarrow r)$$

Oppgave 5

Du skal bevise utsagnet

Hvis $3n + 1$ er et partall, så er n et oddetall.

- a) Hva er det kontrapositive utsagnet til det gitte utsagnet.
- b) Bruk kontrapositivt bevis til å bevise utsagnet «Hvis $3n + 1$ er et partall, så er n et oddetall».

Oppgave 6

Bruk induksjonsbevis til å vise at følgende gjelder for alle $n \in \mathbb{Z}^+ = \{1, 2, 3, \dots\}$:

$$\frac{1}{1 \cdot 2} + \frac{1}{2 \cdot 3} + \dots + \frac{1}{n \cdot (n+1)} = \frac{n}{n+1}$$

Oppgave 7

Ved IT-studiet ved en høgskole, var det 67 studenter som tok eksamen i minst ett av fagene matematikk, programmering og databaser. 56 studenter tok eksamen i matematikk, 55 tok eksamen i programmering, mens 53 tok eksamen i databaser. 46 tok eksamen i både matematikk og programmering. Det var like mange som tok eksamen i både matematikk og databaser som dem som tok eksamen i både programmering og databaser. 39 studenter tok eksamen i alle tre fagene.

Hvor mange tok eksamen i både matematikk og databaser?

Oppgave 8

På hvor mange måter er det mulig å lage en komite som består av tre jenter og tre gutter i en skoleklasse med 12 jenter og 14 gutter?

(Siden kalkulator ikke er tillatt på denne eksamen, trenger du ikke å regne ut svaret, men bare sette opp hvordan det skal regnes ut og forkorte brøken du får mest mulig.)

Oppgave 9 (teller som to oppgaver)

- a) Finn den generelle (allmenne) løsningen til følgende differensligning:

$$y_n + 4y_{n-1} + 4y_{n-2} = 0$$

- b) Finn den generelle (allmenne) løsningen til følgende differensligning:

$$y_n + 4y_{n-1} + 4y_{n-2} = 9n + 6$$

Merk at venstre side av denne differensligningen er lik venstre side av ligningen i spørsmål a.

- c) Finn konstantene som inngår i løsningen til oppgave b når startbetingelsene er $y_0 = 4$ og $y_1 = -7$, og skriv opp den løsningen du da får.

Oppgave 10

En bitstreng sies å ha *like paritet* dersom antall 1-ere i bitstrengen er et partall.

Konstruer en endelig automat (tilstandsmaskin uten utgang) som gjenkjenner alle ikke-tomme strenger som har like paritet.

Husk at 0 regnes som et partall.

Oppgave 11

Relasjonen R på mengden $A = \{a, b, c, d\}$ er gitt ved

$$R = \{(a, a), (a, b), (a, c), (b, a), (b, b), (b, d), (c, a), (c, c), (c, d), (d, b), (d, c), (d, d)\}$$

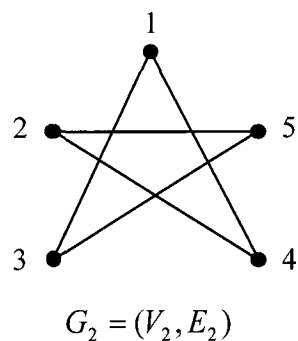
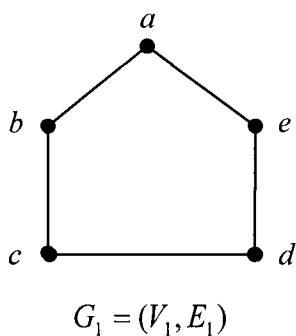
- a) Hvilke av egenskapene *refleksiv*, *symmetrisk*, *antisymmetrisk* og *transitiv* har denne relasjonen? Begrunn svaret for hver av egenskapene.
- b) Benytt disse egenskapene til å begrunne om relasjonen er en ekvivalensrelasjon, en delvis ordning, en totalordning eller ingen av delene.

Oppgave 12

- a) Gitt en relasjon fra en mengde A til en mengde B .
Forklar hvilke krav må stilles til denne relasjonen for at den skal være en funksjon.
Forklar også hva som skal til for at funksjonen skal være injektiv og surjektiv.
- b) Gitt to mengder A og B , og en funksjon $f : A \rightarrow B$.
Anta at f er surjektiv, men ikke nødvendigvis injektiv. Hvilke av følgende påstander er da korrekte. Begrunn svaret.
- (i) $|A| < |B|$
 - (ii) $|A| \leq |B|$
 - (iii) $|A| = |B|$
 - (iv) $|A| \geq |B|$
 - (v) $|A| > |B|$

Oppgave 13

Nedenfor er grafene $G_1 = (V_1, E_1)$ og $G_2 = (V_2, E_2)$ tegnet.



Er G_1 og G_2 isomorfe? Begrunn svaret.

Dersom de er isomorfe må du også angi en isomorfi $f : V_1 \rightarrow V_2$.

Dersom de ikke er isomorfe må du forklare hvorfor de ikke er det.

Oppgave 14

En grammatikk er gitt ved følgende mengder og produksjonsregler:

$$N = \{ s, t, u \} \quad T = \{ a, b \}$$

- i) $s \rightarrow at$
- ii) $at \rightarrow u$
- iii) $u \rightarrow at$
- iv) $t \rightarrow b$

Er dette en kontekstfri grammatikk, en regulær grammatikk eller ingen av delene? Svaret må begrunnes.

Oppgave 15

Gitt matrisene

$$A = \begin{bmatrix} 0 & -2 \\ 1 & 1 \\ -1 & 0 \\ 0 & 3 \end{bmatrix} \quad \text{og} \quad B = \begin{bmatrix} 1 & 0 & -1 & 1 \\ -1 & 2 & 1 & 0 \end{bmatrix}$$

Finn matriseproduktene AB og BA dersom de eksisterer.

Lover for logikk og mengder

Lov	Logikk	Mengder
1. Assosiative lover	$(p \vee q) \vee r \Leftrightarrow p \vee (q \vee r)$ $(p \wedge q) \wedge r \Leftrightarrow p \wedge (q \wedge r)$	$(A \cup B) \cup C = A \cup (B \cup C)$ $(A \cap B) \cap C = A \cap (B \cap C)$
2. Kommutative lover	$p \vee q \Leftrightarrow q \vee p$ $p \wedge q \Leftrightarrow q \wedge p$	$A \cup B = B \cup A$ $A \cap B = B \cap A$
3. Distributive lover	$p \vee (q \wedge r) \Leftrightarrow (p \vee q) \wedge (p \vee r)$ $p \wedge (q \vee r) \Leftrightarrow (p \wedge q) \vee (p \wedge r)$	$A \cup (B \cap C) = (A \cup B) \cap (A \cup C)$ $A \cap (B \cup C) = (A \cap B) \cup (A \cap C)$
4. De Morgans lover	$\neg(p \vee q) \Leftrightarrow \neg p \wedge \neg q$ $\neg(p \wedge q) \Leftrightarrow \neg p \vee \neg q$	$\overline{A \cup B} = \overline{A} \cap \overline{B}$ $\overline{A \cap B} = \overline{A} \cup \overline{B}$
5. Idempotenslover	$p \vee p \Leftrightarrow p$ $p \wedge p \Leftrightarrow p$	$A \cup A = A$ $A \cap A = A$
6. Absorpsjonslover	$p \vee (p \wedge q) \Leftrightarrow p$ $p \wedge (p \vee q) \Leftrightarrow p$	$A \cup (A \cap B) = A$ $A \cap (A \cup B) = A$
7. Dobbel negasjon / Involusjonslov	$\neg(\neg p) \Leftrightarrow p$	$\overline{\overline{A}} = A$
8. Inverslover	$p \vee \neg p \Leftrightarrow S$ $p \wedge \neg p \Leftrightarrow F$	$A \cup \overline{A} = U$ $A \cap \overline{A} = \emptyset$
9. Identitetslover	$p \wedge S \Leftrightarrow p$ $p \vee F \Leftrightarrow p$	$A \cap U = A$ $A \cup \emptyset = A$
10. Dominanslover	$p \wedge F \Leftrightarrow F$ $p \vee S \Leftrightarrow S$	$A \cap \emptyset = \emptyset$ $A \cup U = U$
11. Implikasjon	$p \rightarrow q \Leftrightarrow \neg p \vee q$	
12. Kontrapositive utsagn	$p \rightarrow q \Leftrightarrow \neg q \rightarrow \neg p$	

Inklusjons- og eksklusjonsprinsippet

$$|A \cup B \cup C| = |A| + |B| + |C| - |A \cap B| - |A \cap C| - |B \cap C| + |A \cap B \cap C|$$