

Ingen hjelpemiddel er tillatne.
Ta med **all mellomrekning** som trengst for å grunngje svaret.

Oppgåve 1 (4%)

- (a) Rekna ut $\binom{5}{2}$.
- (b) Rekna ut $\binom{720}{719}$.

Oppgåve 2 (4%)

Seks venar skal halda ein privat sjakkturnering der alle skal spela éin gong mot kvar av dei andre. Kor mange parti trengst? Kva teljeprinsipp bruker du?

Oppgåve 3 (7%)

Skriv F og T for hhv. *sann* og *usann*.

- (a) Forenkla uttrykket $s \vee \neg s =$
- (b) Forenkla uttrykket $s \wedge F =$
- (c) Bruk ein sanningsstabell for å visa at $p \Rightarrow q$ er ekvivalent med $\neg p \vee (p \wedge q)$.

Oppgåve 4 (4%)

Rekna ut fylgjande

- (a) $5 + 7 \pmod{8}$
- (b) $5 \cdot 7 \pmod{21}$

Oppgåve 5 (5%)

Solve the equations

- (a) $2x \pmod{3} = 1$
- (b) $3x \pmod{5} = 2$

Oppgåve 6 (4%)

- (a) Skriv talet 17 (desimal) på hexadesimal form.
- (b) Skriv det hexadesimale talet 2F om på desimalform.

Oppgåve 7 (8%)

Rekna ut fylgjande

- (a) Over \mathbb{Z}_2 : $(x^3 + x + 1)(x^2 + 1)$
- (b) Over \mathbb{Z}_3 : $(x^5 + x^4 + 2x + 1) \pmod{(x^2 + 2x + 1)}$

Oppgåve 8 (8%)

- (a) Lat A og B vera matrisar over \mathbb{Z}_2 :

$$A = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 0 \end{bmatrix} \quad B = \begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 1 & 1 & 1 \end{bmatrix} \quad (1)$$

Rekna ut $A \cdot B =$.

- (b) Lat C og D vera matrisar over \mathbb{Z}_7 :

$$C = \begin{bmatrix} 2 & 1 \\ 6 & 1 \\ 3 & 1 \end{bmatrix} \quad D = \begin{bmatrix} 2 & 3 \\ 4 & 0 \end{bmatrix} \quad (2)$$

Rekna ut $C \cdot D =$.

Oppg ve 9..... (5%)

Lat E vera ei matrise over \mathbb{Z}_3 :

$$E = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 1 \\ 1 & 0 & 2 \end{bmatrix} \tag{3}$$

Rekna ut E^{-1} .

Solution:

$$\begin{bmatrix} 2 & 1 & 1 & \vdots & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & \vdots & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 2 & \vdots & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \tag{4}$$

Multiply first row by 2.

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 2 & \vdots & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & \vdots & 0 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 2 & \vdots & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \tag{5}$$

Subtract first row from last

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 2 & \vdots & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & \vdots & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \vdots & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \tag{6}$$

Subtract second row from last

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 2 & \vdots & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & \vdots & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 2 & \vdots & 1 & 2 & 1 \end{bmatrix} \tag{7}$$

Multiply last row by 2.

$$\begin{bmatrix} 1 & 2 & 2 & \vdots & 2 & 0 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & \vdots & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \vdots & 2 & 1 & 2 \end{bmatrix} \tag{8}$$

Subtract twice Row 2 from Row 1.

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \vdots & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 1 & \vdots & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & \vdots & 2 & 1 & 2 \end{bmatrix} \tag{9}$$

Subtract last row from middle row.

$$\begin{bmatrix} 1 & 0 & 0 & \vdots & 2 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & \vdots & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & \vdots & 2 & 1 & 2 \end{bmatrix} \tag{10}$$

Thus we get the answer

$$E^{-1} = \begin{bmatrix} 2 & 1 & 0 \\ 1 & 0 & 1 \\ 2 & 1 & 2 \end{bmatrix} \tag{11}$$

Oppgåve 10 (8%)
 Consider the statement

if m is even, then m² is even

- (a) Formalise the statement using logical symbols.
- (b) Prove the statement.

Oppgåve 11 (12%)
 Sjå på det affine sifferet $e_{k_1, k_2}(x) = k_1 \cdot x + k_2 \pmod{28}$.

- (a) Kva meiner me med ein nulldivisor?
- (b) Kva er nulldivisorane i \mathbb{Z}_{28} ?
- (c) Kor mange val har me for k_1 i det affine sifferet dersom me krev éintydig dekryptering?
- (d) Kva er dekrypteringsfunksjonen som svarer til $e_{k_1, k_2}(x)$?

Oppgåve 12 (6%)
 Sjå på transposisjonssifferet med krypteringsnykel $k = (2, 3, 1, 5, 4)$

- (a) Krypter meldinga «transposisjon er ein permutasjon».

Solution:
 trans posis joner einpe rmuta sjon.
 ratsn ospsi onjre ineep murat jos.n

- (b) Kva er dekrypteringsnykelen som svarer til k ?

Solution:

$$k = (2, 3, 1, 5, 4) \tag{12}$$

$$k^{-1} = (3, 1, 2, 5, 4) \tag{13}$$

(*Merknad.* For å sjå at løysinga er rett, prøv å permutera (kryptera) k vha. k^{-1} eller omvendt. Du skal da stå at med identiteten $\iota = (1, 2, 3, 4, 5)$.)

Oppgåve 13 (9%)
 Tenk på ekvivalensrelasjonar.

- (a) Kva meiner me med ein relasjon?
- (b) Kva vil det seia at ein relasjon er ein ekvivalensrelasjon?
- (c) Vis at $a \equiv b \pmod{n}$ er ein ekvivalensrelasjon. (Hugs at $a \equiv b \pmod{n}$ er det same som at $a \pmod{n} = b \pmod{n}$.)

Oppgåve 14 (6%)
 Sjå på RSA med ein krypteringsnykel (e, n) .

- (a) Korleis vert n generert?
- (b) Kva er krypteringsfunksjonen for RSA?

(c) Forklar korleis du finn dekrypteringsnykelen (d, n) som svarer til (e, n) .

Oppgåve 15 (10%)

Sjå på fylgjande recurrence og gå ut frå at n er ein potens av tre,

$$T(n) = 3(T(n/3)) + n, \quad \text{når } n \geq 1,$$

$$T(0) = 1.$$

(a) Teikn eit recurrence-tre.

Solution:

problem size

n

$n/3$

$n/9$

$n/27$

$n/3^{q-1}$

$1 = n/3^q$

$q = \log_3 n$

$1 + q$ levels

work/node

#node

work/level

$n \times 1 = n$

$n/3 \times 3 = n$

$n/9 \times 9 = n$

$n/27 \times 27 = n$

$n/3^{q-1} \times 3^{q-1} = n$

$1 \times 3^q = n$

$\sum_{i=0}^q n$

(b) Bruk recurrence-treet for å finna ei eksakt løysing for $T(n)$.

Solution: Me ser $1 + \log_3 n$ nivå med n einingar per nivå. Altso får me $T(n) = n(1 + \log_3 n)$.

(c) Gje ei Big- Θ -grense (beste moglege Big- O -grense) for $T(n)$.

Solution: Me har

$$T(n) = n(1 + \log_3 n) = n + n \log_3 n$$

Når me stryk den mindre lekken, har me

$$T(n) \in \Theta(n \log n)$$