

BAB II

TEORI DASAR

Algoritma Rivest-Shamir-Adleman (RSA) didasarkan pada prinsip-prinsip teori bilangan. Bab ini menjelaskan teori-teori dasar antara lain fungsi, teori bilangan, sistem bilangan biner dan file yang akan digunakan dalam pembahasan bab III.

2.1. Fungsi

Definisi 2.1.1 Himpunan

Himpunan adalah kumpulan benda atau obyek yang berbeda dengan syarat keanggotaan yang jelas. .

Obyek dari himpunan disebut dengan elemen atau anggota himpunan.

Contoh 2.1.1

Sebuah himpunan X yang terdiri atas elemen p,q,r dan s dinotasikan dengan $X = \{ p,q,r,s \}$.

Definisi 2.1.2 Fungsi

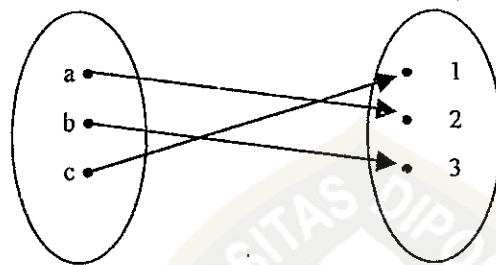
Misalkan X dan Y adalah dua buah himpunan. Fungsi f dari X dan Y adalah perkawanan dengan suatu aturan f antara setiap elemen $x \in X$ dengan tepat satu elemen $y \in Y$.

Notasi: $f: X \mapsto Y, (\forall x \in X) (\exists y \in Y) \Rightarrow f(x) = y$.

X disebut dengan domain dan Y disebut kodomain.

Contoh 2.1.2

Misalkan $X = \{a, b, c\}$ dan $Y = \{1, 2, 3\}$, diberikan suatu fungsi $f(a) = 2$, $f(b) = 3$ dan $f(c) = 1$. Fungsi f di atas dapat digambarkan sebagai berikut :



Gambar 2.1 Fungsi dari himpunan X terhadap himpunan Y

Fungsi f merupakan fungsi karena $\forall x \in X$ mempunyai kawan tepat satu elemen $y \in Y$.

Definisi 2.1.3 Fungsi Injektif

Suatu fungsi $f : X \mapsto Y$ disebut fungsi satu-satu atau injektif jika hanya jika setiap $y \in Y$ mempunyai kawan tepat satu $x \in X$ sedemikian sehingga $f(x) = y$.

Notasi : $f : X \mapsto Y, (\forall y \in Y) (\exists! x \in X) \Rightarrow f(x) = y$.

Contoh 2.1.2 merupakan contoh fungsi Injektif.

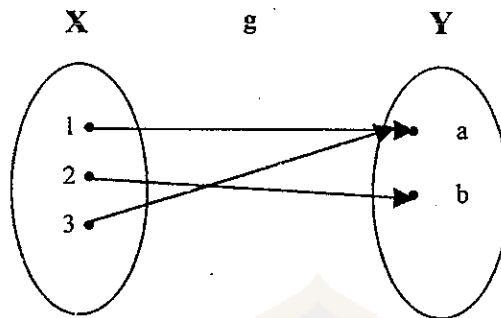
Definisi 2.1.4 Fungsi Surjektif

$f : X \mapsto Y$ disebut Surjektif atau Onto jika hanya jika untuk setiap $y \in Y$ dikawankan dengan satu atau lebih dari satu elemen $x \in X$ dengan $f(x) = y$.

Notasi : $f : X \mapsto Y, (\forall y \in Y) (\exists x \in X) \Rightarrow f(x) = y$.

Contoh 2.1.3

Misal $X = \{1, 2, 3\}$, $Y = \{a, b\}$ diberikan fungsi g sebagai berikut:



Gambar 2.2 Fungsi Surjektif

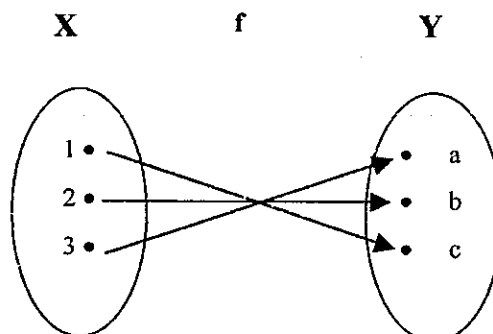
Fungsi g merupakan fungsi surjektif sebab setiap elemen $y \in Y$ dikawankan dengan satu atau lebih dari satu elemen $x \in X$.

Definisi 2.1.5 Fungsi Bijektif

Jika f adalah fungsi yang injektif dan surjektif maka f disebut bijektif (berkorespondensi satu-satu).

Contoh 2.1.4

Misal $X = \{1, 2, 3\}$, $Y = \{a, b, c\}$ diberikan fungsi $f(1) = c$, $f(2) = b$, $f(3) = a$.



Gambar 2.3 Fungsi Bijektif

Fungsi f merupakan fungsi yang bijektif sebab :

1. f merupakan fungsi yang injektif

Setiap elemen $y \in Y$ mempunyai kawan tepat satu elemen $x \in X$.

2. f merupakan fungsi yang surjektif

Setiap elemen $y \in Y$ dikawankan dengan elemen $x \in X$.

Dari contoh di atas dapat disimpulkan bahwa jika himpunan X dan Y mempunyai banyak elemen himpunan yang sama dan $f : X \mapsto Y$ fungsi Injektif maka f merupakan fungsi bijektif.

Definisi 2.1.6 Fungsi Invers

Misal f bijektif dari X dan Y . Fungsi Invers dari f adalah suatu fungsi bijektif yang mengawankan setiap elemen $y \in Y$ ke elemen $x \in X$ dengan $f^{-1}(y) = x$.

Notasi : $f : X \mapsto Y \Rightarrow f^{-1} : Y \mapsto X, f^{-1}(y) = x, y \in Y, x \in X$.

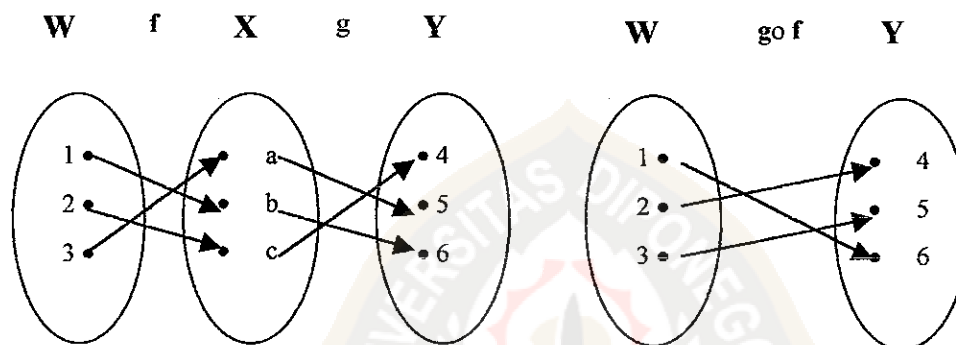
Definisi 2.1.7 Fungsi Komposit

Misalkan $f : W \mapsto X$ dan $g : X \mapsto Y$ maka fungsi komposit g dengan f , dinotasikan dengan $g \circ f$, adalah suatu fungsi dari himpunan W ke himpunan Y .

Notasi : $g \circ f(w) = g(f(w)) = y, \forall w \in W, \forall y \in Y$.

Contoh 2.1.5

Misal $W = \{1, 2, 3\}$, $X = \{a, b, c\}$ dan $Y = \{4, 5, 6\}$, $f: W \mapsto X$ dan $g: X \mapsto Y$ dengan $f(1) = b$, $f(2) = c$, $f(3) = a$, $g(a) = 5$, $g(b) = 6$ dan $g(c) = 4$ maka fungsi komposit $g \circ f(w)$ dapat dinyatakan sebagai berikut :



Gambar 2.4 Fungsi Komposit

Definisi 2.1.8 Fungsi berinvers satu sama lain

Misalkan f dan g fungsi bijektif. Fungsi f dan g dikatakan berinvers satu sama lain jika $f(g(x)) = x$, x adalah elemen dalam domain fungsi g , dan $g(f(x)) = x$, x adalah elemen dalam domain fungsi f .

Contoh 2.1.6

Misalkan $f(x) = 2x + 3$ dan $g(x) = \frac{x-3}{2}$, maka

$$(i). \quad f(g(x)) = 2 \cdot \left(\frac{x-3}{2}\right) + 3 = x.$$

$$(ii). \quad g(f(x)) = \frac{(2x+3)-3}{2} = x.$$

dari hasil (i) dan (ii), maka dapat disimpulkan bahwa $f(x)$ dan $g(x)$ merupakan fungsi-fungsi yang berinvers satu sama lain.

Definisi 2.1.9 Fungsi Satu Arah

$f: X \rightarrow Y$ disebut fungsi satu arah, jika $f(x)$ mudah dihitung untuk setiap $x \in X$ tetapi untuk hampir seluruh $y \in Y$ sangat sulit untuk menentukan nilai inversnya yaitu nilai $x \in X$ sedemikian sehingga $f(x) = y$.

$$y = f(x) \text{ mudah}$$

$$x = f^{-1}(y) \text{ sulit}$$

Contoh 2.1.7

Misalkan $X = \{1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, 10\}$ diberikan $f(x) = 6x \bmod 13$.

Hasil yang akan diperoleh adalah sebagai berikut :

x	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
$f(x)$	6	12	5	11	4	10	3	9	2	8

Tabel 2.1 Nilai Fungsi Satu Arah $f(x) = 6x \bmod 13$

Dari contoh di atas perhitungan nilai $f(x)$ relatif mudah. Tetapi apabila diberikan nilai $f(x) = 3$ tanpa melihat tabel di atas maka terasa cukup sulit untuk menemukan nilai x sedemikian sehingga $f(x) = 3$.

Tetapi jika diberikan nilai $f(x) = 6$ maka dapat dengan mudah didapat nilai $x = 1$, akan tetapi hampir untuk semua nilai $f(x)$ yang diberikan tidak mudah

menghitung nilai x yang bersesuaian tanpa menggunakan alat bantu seperti tabel di atas. Oleh sebab itulah $f(x)$ pada contoh merupakan fungsi satu arah.

Definisi 2.1.10 Fungsi Satu Arah *Trapdoor*

Fungsi Satu Arah *Trapdoor* adalah fungsi satu arah dengan diberikan suatu tambahan informasi yang disebut *Informasi Trapdoor* untuk mempermudah pencarian invers dari fungsi.

$$y = f_k(x) \text{ mudah}$$

$$x = f_k^{-1}(y) \text{ mudah jika } y \text{ dan } k \text{ diketahui}$$

$$x = f_k^{-1}(y) \text{ sulit jika } y \text{ diketahui dan } k \text{ tidak diketahui}$$

Contoh 2.1.8

Diambil bilangan prima $p = 43$ dan $q = 59$ maka $n = pq = 2537$.

Didefinisikan sebuah fungsi $f(x) = x^4 \bmod n$ dengan $x \in X = \{1, 2, 3, \dots, n-1\}$.

Misalkan diberikan $f(x) = 2388$ maka untuk mendapatkan nilai x sedemikian sehingga $f(x) = 2388$ terasa cukup sulit.

Tetapi jika diberikan nilai $n = 2537$ maka akan didapatkan nilai x dari $f(x) = 2388$ yaitu $x = 91$ karena $(91)^4 = 27029.2537 + 2388$.

Oleh sebab itulah fungsi $f(x) = x^4 \bmod n$ disebut fungsi Satu Arah *Trapdoor* dengan nilai n sebagai *informasi Trapdoor*.

2.2 Teori Bilangan

2.2.1 Pembagi

Definisi 2.2.1.1 Himpunan Bilangan Bulat

Himpunan $\{\dots, -3, -2, -1, 0, 1, 2, 3, \dots\}$ disebut himpunan bilangan bulat dengan notasi Z .

Himpunan $\{1, 2, 3, \dots\}$ disebut himpunan bilangan bulat positif, dengan notasi Z^+ .

Definisi 2.2.1.2 Pembagi

Misalkan $a, b \in Z$, a dikatakan membagi b jika terdapat sebuah bilangan bulat c sedemikian sehingga $b = a \cdot c$.

Jika a membagi b , ditulis $a \mid b$.

Definisi 2.2.1.3 Pembagi Persekutuan

Misalkan $a, b \in Z$, $a \neq 0$, $b \neq 0$. Pembagi persekutuan dari a dan b adalah bilangan bulat yang membagi baik a dan b .

Teorema 2.2.1.4

Misalkan $a, b, c \in Z$. Jika c adalah pembagi persekutuan dari a dan b , maka

(i). $c \mid (a + b)$

(ii). $c \mid (a - b)$

(iii). Jika $c \mid a$, maka $c \mid a \cdot b$.

Bukti :

$$c \mid a \Rightarrow a = c.q_1 \quad \text{untuk } q_1 \in Z \quad (1)$$

$$c \mid b \Rightarrow b = c.q_2 \quad \text{untuk } q_2 \in Z \quad (2)$$

(i). Hasil penjumlahan persamaan (1) dan (2) adalah

$$a + b = c.q_1 + c.q_2 = c.(q_1 + q_2),$$

$$(q_1 \in Z)(q_2 \in Z) \Rightarrow (q_1 + q_2) \in Z.$$

Maka terbukti bahwa c habis membagi $(a + b)$, $c \mid (a + b)$.

(ii). Hasil pengurangan persamaan (1) dan (2) adalah

$$a - b = c.q_1 - c.q_2 = c.(q_1 - q_2),$$

$$(q_1 \in Z)(q_2 \in Z) \Rightarrow (q_1 - q_2) \in Z.$$

Maka terbukti bahwa c habis membagi $(a - b)$, $c \mid (a - b)$.

(iii). persamaan (1) : $(\exists b \in Z) \Rightarrow a . b = c .(q_1 . b)$,

$$(q_1 \in Z)(b \in Z) \Rightarrow (q_1 . b) \in Z.$$

Sehingga terbukti $c \mid a.b$.

Definisi 2.2.1.5 *Greatest Common Divisor* (Pembagi Persekutuan Terbesar)

Misalkan a, b, c dan $d \in Z$, d disebut *Greatest Common Divisor* dari a dan b

jika :

(i). $d > 0$

(ii). $d \mid a$ dan $d \mid b$

(iii). Jika $c \mid a$ dan $c \mid b$ maka $c \mid d$

Notasi : $d = \gcd(a, b)$

$\text{gcd}(a,b)$ merupakan bilangan bulat positif terbesar yang dapat membagi a dan b .

Contoh 2.2.1.1

Pembagi persekutuan dari 12 dan 18 adalah $\{ \pm 1, \pm 2, \pm 3, \pm 6 \}$ maka $\text{gcd}(12,18) = 6$.

Definisi 2.2.1.6 Least Common Multiple (Kelipatan Persekutuan Terkecil)

Misalkan a, b, c dan $d \in \mathbb{Z}$, d disebut *Least Common Multiple* dari a dan b jika :

- (i). $d > 0$
- (ii). $a \mid d$ dan $b \mid d$
- (iii). Jika $a \mid c$ dan $b \mid c$ maka $d \mid c$

Notasi : $d = \text{lcm}(a, b)$.

$\text{lcm}(a, b)$ merupakan bilangan bulat positif terkecil yang dapat dibagi a dan b .

Contoh 2.2.1.2

Misalkan $a = 12$ dan $b = 8$ maka $\text{lcm}(12, 8) = 24$ sebab $12 \mid 24$ dan $8 \mid 24$.

Definisi 2.2.1.7 Algoritma Pembagian

Jika $a, b \in \mathbb{Z}$ dengan $a \geq 0$ dan $b > 0$. Pembagian bilangan a oleh b menghasilkan sebuah hasil bagi q dan sisa r sedemikian sehingga

$$a = b \cdot q + r, \quad 0 \leq r < b, \quad q \geq 0$$

Contoh 2.2.1.3

Misalkan $a = 40$, $b = 12$ maka $q = 3$ dan $r = 4$, sebab $40 = 12 \cdot (3) + (4)$

Teorema 2.2.1.8

Jika $a \geq 0$, $b > 0$ dan $a = b \cdot q + r$, $0 \leq r < b$ maka $\gcd(a, b) = \gcd(b, r)$.

Bukti :

Misalkan c adalah pembagi persekutuan dari a dan b .

$$\text{Teorema 2.2.1.4(iii)} : c \mid b \quad \Rightarrow c \mid b \cdot q, (q \in \mathbb{Z}) \quad (1)$$

$$\text{Teorema 2.2.1.4(ii)} : c \mid a, c \mid b \cdot q \quad \Rightarrow c \mid a - b \cdot q (=r) \quad (2)$$

Dari persamaan (1) dan (2) : $c \mid b, c \mid r \Rightarrow c = \gcd(b, r)$

Sehingga terbukti $\gcd(a, b) = \gcd(b, r)$.

Contoh 2.2.1.4

Dari contoh 2.2.1.3 didapat bahwa $\gcd(40, 12) = 4$ dan $\gcd(12, 4) = 4$ sehingga $\gcd(40, 12) = \gcd(12, 4) = 4$.

Teorema 2.2.1.9 Algoritma Euclid

Misalkan $a \geq 0, b > 0$ dan

$$a = b \cdot q_0 + r_1, \quad 0 \leq r_1 < b,$$

$$b = r_1 \cdot q_1 + r_2, \quad 0 \leq r_2 < r_1,$$

$$r_1 = r_2 \cdot q_2 + r_3, \quad 0 \leq r_3 < r_2,$$

$$r_{n-1} = r_n \cdot q_n + r_{n+1}, \quad 0 \leq r_{n+1} < r_n$$

maka $\gcd(a, b) = r_n$ dengan $r_{n+1} = 0$.

Bukti :

Definisi 2.2.1.7: $b|a \Rightarrow a = b \cdot q_0 + r_1$, $0 \leq r_1 < b$,

Teorema 2.2.1.8: $\gcd(a,b) = \gcd(b,r_1)$

$$(r_1 \neq 0), (r_1 | b) \Rightarrow b = r_1 \cdot q_1 + r_2 \quad , \quad 0 \leq r_2 < r_1,$$

Teorema 2.2.1.8: $\gcd(b,r_1) = \gcd(r_1,r_2)$

Demikian seterusnya terjadi pembagian r_i dengan r_{i+1} dengan $r_{i+1} \neq 0$.

Karena $r_1 > r_2 > r_3 > \dots$ maka akhirnya terdapat $r_i = 0$.

Misalkan r_{n+1} merupakan sisa pertama yang nol maka berdasarkan teorema 2.2.1.8:

$$\gcd(a,b) = \gcd(b,r_1) = \dots = \gcd(r_n,r_{n+1}) = \gcd(r_n, 0)$$

Karena $\gcd(r_n, 0) = r_n$ maka $\gcd(a,b) = \gcd(r_n, 0) = r_n$

Jadi pembagi persekutuan terbesar dari a dan b akan menjadi sisa hasil pembagian terakhir yang tidak nol.

Contoh 2.2.1.5

Pembagi persekutuan terbesar dari 1492 dan 1776 dengan menggunakan algoritma

Euclid adalah sebagai berikut :

$$1776 = (1) \cdot 1492 + 284 \quad (q_0 = 1, r_1 = 284)$$

$$1492 = (5) \cdot 284 + 72 \quad (q_1 = 5, r_2 = 72)$$

$$284 = (3) \cdot 72 + 68 \quad (q_2 = 3, r_3 = 68)$$

$$72 = (1) \cdot 68 + 4 \quad (q_3 = 1, r_4 = 4)$$

$$68 = (4) \cdot 17 \quad (q_4 = 17, r_5 = 0)$$

Karena sisa hasil pembagian terakhir yang tidak nol adalah $r_4 = 4$ maka

$$\gcd(1776,1492) = 4.$$

Teorema 2.2.1.10

Jika $a, b \in \mathbb{Z}$, $a \neq 0$ dan $b \neq 0$ maka terdapat $c \in \mathbb{Z}$ pembagi persekutuan terbesar dari a dan b sedemikian sehingga $c = m_0.a + n_0.b$, untuk $m_0, n_0 \in \mathbb{Z}$.

Bukti :

Misalkan $X = \{m.a + n.b \mid m, n \in \mathbb{Z}, m.a + n.b > 0\}$. Dalam X terdapat bilangan bulat terkecil, sebut c , yang dapat dinyatakan dalam bentuk

$$c = m_0.a + n_0.b, (m_0, n_0 \in \mathbb{Z}) \quad (1)$$

Misalkan $c = \gcd(a, b)$ maka akan dibuktikan $c \mid a$ dan $c \mid b$.

Ambil $x \in X$ maka

$$x = m.a + n.b, (m, n \in \mathbb{Z}) \quad (2)$$

$$\text{Dari definisi 2.2.1.7 : } x = t.c + r, (t, r \in \mathbb{Z}), 0 \leq r < c \quad (3)$$

Dari persamaan (1), (2) dan (3) didapat :

$$m.a + n.b = t(m_0.a + n_0.b) + r \Rightarrow r = (m - t.m_0).a + (n - t.n_0).b \quad (4)$$

Dari persamaan (4) didapat bahwa $r \in X$.

$$\text{Persamaan (3) : } r = 0 \Rightarrow x = t.c$$

$$\Rightarrow c \mid x$$

$$\text{Persamaan (2) : } c \mid x \Rightarrow c \mid m.a + n.b \quad (5)$$

$$\text{Persamaan (5) : ambil } m = 1, n = 0 \Rightarrow c \mid 1.a + 0.b$$

$$\Rightarrow c \mid a \quad (6)$$

$$\text{ambil } m = 0, n = 1 \Rightarrow c \mid 0.a + 1.b$$

$$\Rightarrow c \mid b \quad (7)$$

Karena $c \mid a$ dan $c \mid b$ maka terbukti $c = \gcd(a, b) = (m_0).a + (n_0).b$.

Definisi 2.2.1.11

Dua bilangan bulat a dan b dikatakan relatif prima jika pembagi persekutuan terbesarnya adalah 1, $\gcd(a, b) = 1$.

Definisi 2.2.1.12

Bilangan bulat $p \geq 2$ disebut sebagai bilangan prima jika bilangan pembagi dari p adalah 1 dan p .

Teorema 2.2.1.13

Misalkan $a, b \in \mathbb{Z}$. Jika $n \mid ab$ dan $\gcd(a, n) = 1$ maka $n \mid b$

Bukti :

Teorema 2.2.1.2 : $n \mid ab \Rightarrow ab = nc, c \in \mathbb{Z}$

Teorema 2.2.1.10 : $\gcd(a, n) = 1 \Rightarrow 1 = ax + ny, (x, y \in \mathbb{Z})$

$$\Rightarrow b = abx + nby$$

$$\Rightarrow b = n(cx + by)$$

$$\Rightarrow n \mid b$$

Teorema 2.2.1.14

Misalkan p bilangan prima, a, b bilangan bulat. Jika $p \mid ab$ maka $p \mid a$ atau $p \mid b$.

Bukti :

Misalkan p tidak membagi a maka akan dibuktikan $p \mid ab \Rightarrow p \mid b$.

Misalkan p tidak membagi $a \Rightarrow \gcd(p, a) = 1$

Teorema 2.2.1.13 : $\gcd(p, a) = 1, p \mid ab \Rightarrow p \mid b$

Sehingga terbukti bahwa $p \mid ab \Rightarrow p \mid b$.

Teorema 2.2.1.15 Faktorisasi Unik

Setiap bilangan bulat positif $n \geq 2$ dapat dinyatakan sebagai produk bilangan prima, yaitu

$$n = p_1^{e_1} p_2^{e_2} \dots p_k^{e_k}$$

p_i adalah bilangan prima dari n , $p_1 < p_2 < \dots < p_k$ dan $e_i \in \mathbb{Z}^+$.

Contoh 2.2.1.6

$$720 = 2^4 \cdot 3^2 \cdot 5^1$$

Teorema 2.2.1.16

Jika $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ adalah himpunan dengan $a_i \in \mathbb{Z}^+$ dengan

$$a_i = p_1^{e_{i1}} p_2^{e_{i2}} \dots p_k^{e_{ik}}, i = 1, 2, \dots, n \text{ dan } j = 1, 2, \dots, k$$

maka $\text{lcm}(a_1, a_2, \dots, a_n) = p_1^{g_1} p_2^{g_2} \dots p_k^{g_k}$ dengan $g_j = \max\{e_{j1}, e_{j2}, \dots, e_{jn}\}$

Bukti :

$(\forall i, j), g_j = \max\{e_{j1}, e_{j2}, \dots, e_{jn}\} \geq e_{ji}$ maka $\text{lcm}(a_1, a_2, \dots, a_n) = p_1^{g_1} p_2^{g_2} \dots p_k^{g_k}$

dapat dibagi oleh setiap a_i .

Misalkan jika terdapat sebuah kelipatan persekutuan dari $\{a_1, a_2, \dots, a_n\}$ yang

dapat dinyatakan dalam bentuk $p_1^{h_1} p_2^{h_2} \dots p_k^{h_k}$ dengan $(\forall i, j), h_j \geq e_{ji}$ maka

$h_j \geq \max\{e_{j1}, e_{j2}, \dots, e_{jn}\} = g_j$ dan $p_1^{h_1} p_2^{h_2} \dots p_k^{h_k}$ dapat dibagi oleh

$p_1^{g_1} p_2^{g_2} \dots p_k^{g_k}$, sehingga $p_1^{g_1} p_2^{g_2} \dots p_k^{g_k} = \text{lcm}(a_1, a_2, \dots, a_n)$.

Contoh 2.2.1.7

$$\text{Misalkan } 105 = 2^0 \cdot 3^1 \cdot 5^1 \cdot 7^1 \cdot 11^0$$

$$360 = 2^3 \cdot 3^2 \cdot 5^1 \cdot 7^0 \cdot 11^0$$

$$1078 = 2^1 \cdot 3^0 \cdot 5^0 \cdot 7^2 \cdot 11^1$$

$$\begin{aligned} \text{maka lcm}(105, 360, 1078) &= 2^{\max(0,3,1)} \cdot 3^{\max(1,2,0)} \cdot 5^{\max(1,1,0)} \cdot 7^{\max(1,0,2)} \cdot 11^{\max(0,0,1)} \\ &= 2^3 \cdot 3^2 \cdot 5^1 \cdot 7^2 \cdot 11^1 \\ &= 194040 \end{aligned}$$

2.2.2 Aritmatika Modulo

Misalkan $n \in \mathbb{Z}^+$.

Definisi 2.2.2.1. Kongruensi Modulo

Jika $a, b \in \mathbb{Z}$ maka a kongruen ke b modulo n maka n membagi $(a-b)$,
ditulis $a \equiv b \pmod{n}$

Contoh 2.2.2.1

$$24 \equiv 9 \pmod{5} \text{ sebab } 5 \mid (24 - 9)$$

Teorema. 2.2.2.2

Jika $a, b \in \mathbb{Z}$ maka a kongruen b modulo n maka terdapat $k \in \mathbb{Z}$
sedemikian sehingga

$$a = b + k.n$$

Bukti :

Definisi 2.2.2.1 : $a \equiv b \pmod{n} \Rightarrow n \mid a - b$

Definisi 2.2.1.2 : $n \mid a - b \Rightarrow a - b = k.n, k \in \mathbb{Z}$
 $\Rightarrow a = b + k.n$

Definisi 2.2.2.3 Bilangan bulat modulo n

Bilangan modulo n ditulis Z_n adalah himpunan yang anggota-anggotanya adalah bilangan bulat $\{0,1,2,3,\dots,n-1\}$.

Operasi penjumlahan, pengurangan dan perkalian dalam Z_n dibentuk oleh modulo n.

Contoh 2.2.2.2

$Z_{12} = \{1,2,3,\dots,11\}$. Dalam Z_{12} , $10 + 16 = 26 \pmod{12} \equiv 2$.

Definisi 2.2.2.4 Invers perkalian modulo n

Misalkan $a \in Z_n$ dan $\gcd(a,n) = 1$. Perkalian Invers a modulo n adalah sebuah bilangan bulat tunggal $x \in Z_n$ sedemikian sehingga $ax \equiv 1 \pmod{n}$

Teorema 2.2.2.5

Jika $a \equiv b \pmod{n}$ dan $c \equiv d \pmod{n}$ maka :

(i). $a + c \equiv b + d \pmod{n}$

(ii). $a \cdot c \equiv b \cdot d \pmod{n}$

Bukti :

$$\text{Teorema 2.2.2.2 : } a \equiv b \pmod{n} \Rightarrow a = b + n.k_1, k_1 \in \mathbb{Z} \quad (1)$$

$$c \equiv d \pmod{n} \Rightarrow c = d + n.k_2, k_2 \in \mathbb{Z} \quad (2)$$

(i). Operasi penjumlahan dari persamaan (1) dan (2) didapat

$$\begin{aligned} a + c &= (b + n.k_1) + (d + n.k_2) \\ &= b + d + n.(k_1 + k_2) \end{aligned}$$

$$a + c \equiv b + d \pmod{n}$$

(ii). Operasi perkalian dari persamaan (1) dan (2) didapat

$$\begin{aligned} a.c &= (b + n.k_1).(d + n.k_2) \\ &= b.d + b.n.k_2 + d.n.k_1 + n.k_1.k_2 \\ &= b.d + n.(b.k_2 + d.k_1 + n.k_1.k_2) \end{aligned}$$

$$a.c \equiv b.d \pmod{n}$$

Teorema 2.2.2.6

Jika $a_1 \equiv b_1 \pmod{n}$, $a_2 \equiv b_2 \pmod{n}$, ..., $a_m \equiv b_m \pmod{n}$ maka

$$\prod_{i=1}^m a_i \equiv \prod_{i=1}^m b_i \pmod{n}.$$

Bukti :

Teorema dibuktikan dengan menggunakan Induksi Matematika.

1. Untuk $m = 1$ maka berlaku $a \equiv b \pmod{n}$
2. Asumsikan untuk $m = k$ maka berlaku $\prod_{i=1}^k a_i \equiv \prod_{i=1}^k b_i \pmod{n}$.

Akan dibuktikan untuk $m = k+1$ maka berlaku juga $\prod_{i=1}^{k+1} a_i \equiv \prod_{i=1}^{k+1} b_i \pmod{n}$.

$$\begin{aligned} \prod_{i=1}^{k+1} a_i &= \prod_{i=1}^k a_i \cdot a_{k+1} \equiv \left(\prod_{i=1}^k b_i \pmod{n} \right) \cdot (b_{k+1} \pmod{n}) \\ &\equiv \prod_{i=1}^k b_i \cdot b_{k+1} \pmod{n} \\ &\equiv \prod_{i=1}^{k+1} b_i \pmod{n} \end{aligned}$$

Teorema 2.2.2.7 Hukum Kancelasi.

Jika $ax \equiv ay \pmod{n}$ dan $(a,n) = 1$ maka $x \equiv y \pmod{n}$

Bukti :

Definisi 2.2.2.1 : $ax \equiv ay \pmod{n} \Rightarrow n \mid ax - ay$
 $\Rightarrow n \mid a(x-y)$

Teorema 2.2.1.13 : $\gcd(a,n) = 1 \Rightarrow n \mid x-y$
 $\Rightarrow x \equiv y \pmod{n}$.

Definisi 2.2.2.7 Pasangan Relatif Prima

Bilangan – bilangan bulat $a_1, a_2, a_3, \dots, a_n$ disebut pasangan relatif prima jika

$$\gcd(a_i, a_j) = 1, i \neq j.$$

Contoh 2.2.2.3

$\{10,17,21\}$ merupakan pasangan relatif prima karena $\gcd(10,17) = 1$,

$$\gcd(17,21) = 1 \text{ dan } \gcd(10,21) = 1.$$

Teorema 2.2.2.8

Misalkan n_1, n_2, \dots, n_k pasangan relatif prima dan $n = n_1 \cdot n_2 \cdot \dots \cdot n_k$.

Jika $a \equiv b \pmod{n_1}, a \equiv b \pmod{n_2}, \dots, a \equiv b \pmod{n_k}$ maka $a \equiv b \pmod{n}$.

Bukti :

Menurut teorema 2.2.2.1:

$$a \equiv b \pmod{n_1}, a \equiv b \pmod{n_2}, \dots, a \equiv b \pmod{n_k} \Rightarrow n_1 \mid (a-b), n_2 \mid (a-b), \dots, n_k \mid (a-b) \quad (1)$$

Teorema 2.2.1.16 :

Terdapat $\text{lcm}(n_1, n_2, \dots, n_k)$ yang dapat membagi $(a-b)$. Karena n_1, n_2, \dots, n_k merupakan pasangan relatif prima maka $\text{lcm}(n_1, n_2, \dots, n_k) = n$ yang dapat membagi $(a-b)$, $n \mid (a-b)$. (2)

Dari persamaan (1) dan (2) diperoleh :

$$\begin{aligned} a \equiv b \pmod{n_1}, a \equiv b \pmod{n_2}, \dots, a \equiv b \pmod{n_k} &\Rightarrow n_1 \mid (a-b), n_2 \mid (a-b), \dots, n_k \mid (a-b) \\ &\Rightarrow n \mid (a-b) \\ &\Rightarrow a \equiv b \pmod{n} \end{aligned}$$

2.2.3 Fungsi Euler**Definisi 2.2.3.1. Fungsi Euler (ϕ)**

- (i). Jika $n \in \mathbb{Z}^+$, $\phi(n) = |\mathbb{Z}_n^*|$, $\mathbb{Z}_n^* = \{a \in \mathbb{Z}_n \mid \text{gcd}(a, n) = 1\}$, \mathbb{Z}_n^* disebut himpunan grup multikatif dari \mathbb{Z}_n .
- (ii). Jika p bilangan prima maka $\phi(p) = p - 1$.

(iii). Jika p, q adalah bilangan prima, $n = p \cdot q$ maka $\varphi(n) = (p-1)(q-1)$.

Contoh 2.2.3.1

Berikut ini adalah nilai fungsi Euler untuk Z_{11} .

n	1	2	3	4	5	6	7	8	9	10
$\varphi(n)$	0	1	2	2	4	2	6	4	6	4

Tabel 2.2 Nilai Fungsi Euler Z_{11}

- (i). $\varphi(8) = 4$ yaitu diperoleh dari $Z_8^* = \{1, 3, 5, 7\}$ sehingga $\varphi(8) = |Z_8^*| = 4$.
- (ii). $\varphi(5) = 5 - 1 = 4$.
- (iii). $\varphi(6) = \varphi(3 \cdot 2) = (3-1)(2-1) = 2$.

Teorema 2.2.3.2 Teorema Euler

Misalkan $x \in Z$, jika $(x, n) = 1$ maka $x^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}$,

Bukti :

Ambil $W = \{ a_i \mid 1 \leq a_i \leq n, \gcd(a_i, n) = 1 \} = \{ a_1, a_2, \dots, a_{\varphi(n)} \}$, $1 \leq i \leq \varphi(n)$.

Teorema 2.2.1.14 : Terdapat bilangan prima, p , pembagi $x \cdot a_i$ maka p membagi x atau p membagi a_i .

$$\gcd(x, n) = 1, \gcd(a_i, n) = 1 \Rightarrow \gcd(x \cdot a_i, n) = 1 \quad (1)$$

$$\text{Teorema 2.2.1.7 : } x \cdot a_i = nq + r \Rightarrow x \cdot a_i \equiv r \pmod{n}, 0 \leq r < n \quad (2)$$

$$\text{Teorema 2.2.1.8 : } \gcd(x \cdot a_i, n) = 1 \Rightarrow \gcd(r, n) = 1 \quad (3)$$

Dari persamaan (2) dan (3): $r \in W$ maka terdapat $r = a_j, 1 \leq j \leq \varphi(n)$ (4)

Karena $\gcd(a_i, n) = 1$ maka $a_{i_1} \not\equiv a_{i_2} \pmod{n}, i_1 \neq i_2$.

Teorema 2.2.2.7: $1 \leq i_1, i_2 \leq \varphi(n), i_1 \neq i_2, \gcd(x, n) = 1 \Rightarrow x \cdot a_{i_1} \not\equiv x \cdot a_{i_2} \pmod{n}$ (5)

Dari persamaan (5) didapat bahwa setiap $x \cdot a_1, x \cdot a_2, \dots, x \cdot a_{\varphi(n)}$ kongruen terhadap elemen yang berbeda dalam W .

Dari persamaan (2) dan (4) maka dalam W terdapat :

$$x \cdot a_1 \equiv a_{j_1} \pmod{n}$$

$$x \cdot a_2 \equiv a_{j_2} \pmod{n}$$

$$x \cdot a_{\varphi(n)} \equiv a_{\varphi(n)} \pmod{n}$$

dengan menggunakan teorema 2.2.2.6, kongruensi-kongruensi di atas dapat

dinyatakan dalam bentuk $x^{\varphi(n)} \prod_{i=1}^{\varphi(n)} a_i \equiv \prod_{i=1}^{\varphi(n)} a_i \pmod{n}$.

Karena $\gcd(a_i, n) = 1$ maka $\gcd(\prod_{i=1}^{\varphi(n)} a_i, n) = 1$.

Hukum Kanselasi: $\gcd(\prod_{i=1}^{\varphi(n)} a_i, n) = 1 \Rightarrow x^{\varphi(n)} \prod_{i=1}^{\varphi(n)} a_i \equiv \prod_{i=1}^{\varphi(n)} a_i \pmod{n}$

$$\Rightarrow x^{\varphi(n)} \equiv 1 \pmod{n}.$$

Contoh 2.2.3.2

Misalkan $n = 14$ dan $x = -5$ maka $W = \{ a_i \mid 1 \leq a_i \leq n, \gcd(a_i, n) = 1 \}$
 $= \{1, 3, 5, 9, 11, 13\}$ maka $\{x \cdot a_i\} = \{-5, -15, -25, -45, -55, -65\}$ dengan $\gcd(x \cdot a_i, n) = 1$.

Dengan menggunakan teorema 2.2.1.7 maka setiap $\{xa_i\}$ dapat dinyatakan sebagai berikut :

$$-5 = (-1) \cdot 14 + 9 \equiv 9 \pmod{14} \quad -45 = (-4) \cdot 14 + 11 \equiv 11 \pmod{14}$$

$$-15 = (-2) \cdot 14 + 13 \equiv 13 \pmod{14} \quad -55 = (-4) \cdot 14 + 1 \equiv 1 \pmod{14}$$

$$-25 = (-2) \cdot 14 + 3 \equiv 3 \pmod{14} \quad -65 = (-5) \cdot 14 + 5 \equiv 5 \pmod{14}$$

sehingga didapat $\{r_j\} = \{1,3,5,9,11,13\}$ dengan setiap r_j berelatif prima dengan n .

Dengan menggunakan teorema 2.2.2.6 , maka

$$[(-5) \cdot 1] [(-5) \cdot 3] [(-5) \cdot 5] [(-5) \cdot 9] [(-5) \cdot 11] [(-5) \cdot 13] = [1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 9 \cdot 11 \cdot 13] \pmod{14}$$

$$(-5)^6 [1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 9 \cdot 11 \cdot 13] = [1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 9 \cdot 11 \cdot 13] \pmod{14}$$

Dengan menggunakan hukum kanselasi, maka :

$$(-5)^6 [1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 9 \cdot 11 \cdot 13] = [1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot 9 \cdot 11 \cdot 13] \pmod{14}$$

$$(-5)^6 = 1 \pmod{14}$$

Teorema 2.2.3.3 Teorema Fermat

Jika p bilangan prima dan $(x,p) = 1$ maka $x^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$.

Bukti :

Definisi 2.2.3.1(ii) : p adalah bilangan prima $\Rightarrow \phi(p) = p-1$

Teorema 2.2.3.2 : $\phi(p) = p-1 \Rightarrow x^{p-1} \equiv 1 \pmod{p}$

Teorema Fermat merupakan kasus khusus teorema Euler dengan p berupa bilangan prima.

2.3 Sistem Bilangan Biner

Sistem bilangan biner adalah sistem bilangan yang hanya menggunakan dua simbol yaitu 0 dan 1. Pembacaan bilangan biner dimulai dari kanan, simbol pertama mewakili bilangan satuan atau 2^0 , bilangan kedua mewakili bilangan dua-an atau 2^1 , bilangan ketiga mewakili bilangan empat-an atau 2^2 dan seterusnya. Secara umum, simbol dengan posisi n , dengan simbol paling kanan pada posisi 0, menyatakan 2^n – an.

Bilangan biner dinyatakan dalam bentuk $(j_n j_{n-1} j_{n-2} \dots j_2 j_1 j_0)_2$ dengan j_i adalah bilangan 0 atau 1.

$$\sum_{i=0}^n j_i \cdot 2^i = j_0 \cdot 2^0 + j_1 \cdot 2^1 + j_2 \cdot 2^2 + j_3 \cdot 2^3 + \dots + j_n \cdot 2^n$$

Contoh 2.3.1

Bilangan biner $(11101)_2$ dalam basis 10 adalah :

$$\begin{aligned} (11101)_2 &= (1 \cdot 2^4) + (1 \cdot 2^3) + (1 \cdot 2^2) + (0 \cdot 2^1) + (1 \cdot 2^0) \\ &= 16 + 8 + 4 + 0 + 1 \\ &= 29 \end{aligned}$$

Contoh di atas merupakan konversi bilangan biner ke bilangan desimal.

Konversi bilangan desimal ke biner dapat dilakukan dengan pembagian yang bersifat rekursif.

Algoritma pembagian dapat dinyatakan sebagai berikut :

1. Masukkan bilangan desimal n

2. Jika $n > 0$ maka lakukan proses :
 - a. Lakukan pembagian n dengan sisa adalah sisa pembagian ($n \bmod 2$).
 - b. Nilai n akan berubah menjadi hasil pembagian ($n \text{ div } 2$).

Contoh 2.3.1

Bilangan $(29)_{10}$ dalam basis dua atau biner adalah :

Perhitungan	Sisa
$n \leftarrow 29$	
	$29 \bmod 2 \rightarrow 1$
$n \leftarrow 29 \text{ div } 2 = 14$	
	$14 \bmod 2 \rightarrow 0$
$n \leftarrow 14 \text{ div } 2 = 7$	
	$7 \bmod 2 \rightarrow 1$
$n \leftarrow 7 \text{ div } 2 = 3$	
	$3 \bmod 2 \rightarrow 1$
$n \leftarrow 3 \text{ div } 2 = 1$	
	$1 \bmod 2 \rightarrow 1$
$n \leftarrow 1 \text{ div } 2 = 0$	

Tabel 2.3 Perhitungan Biner $(29)_{10}$

Hasil yang didapat adalah $(11101)_2$ yaitu dengan penulisan dari hasil paling bawah ke hasil paling atas.

2.4 File

Definisi 2.4.1

File adalah kumpulan sejumlah komponen yang bertipe data sama dengan jumlah tidak terbatas. Komponen file disebut dengan rekaman atau record.

Seringkali pada program aplikasi, data perlu disimpan untuk pengolahan lebih lanjut. Bila data yang perlu disimpan mempunyai volume yang cukup besar maka penyimpanan data dalam memori internal komputer bukanlah langkah yang tepat. Memori internal komputer mempunyai daya tampung yang terbatas dan data akan disimpan dalam sementara waktu saja sehingga tidak dapat diakses lagi pada waktu yang akan datang.

Untuk menyimpan data dengan volume besar harus menggunakan cara lain yaitu dengan menyimpannya dalam memori eksternal komputer. Memori eksternal komputer mempunyai daya tampung yang besar dan data disimpan secara permanen sehingga dapat diakses kembali. Data dalam memori eksternal disimpan dalam bentuk file. Media penyimpanan dalam memori eksternal dapat berupa disk yang akan menyimpan file dengan jumlah tidak terbatas. Komponen file dapat ditambah atau dikurangi sesuai dengan kebutuhan. Data dalam file dapat digunakan oleh sembarang program yang tipe datanya sama.