

# Membangun Kode Golay (24, 12, 8) dengan Matriks Generator dan Menggunakan Aturan Kontruksi

Ikhsan Rizki K<sup>1</sup> dan Bambang Irawanto<sup>2</sup>  
<sup>1,2</sup>Jurusan Matematika FMIPA UNDIP  
Jln. Prof. H. Soedarto, S.H, Tembalang, Semarang

**Abstract :** The binary (24, 12, 8) extended Golay code can be constructed through the direct sum operation with involve two product codes. This method form the generator matrix framework of the (24, 12, 8) Golay code that is based on the so-called Turyn or  $|a + x|b + x|a + b + x|$  construction, where  $\mathbf{a}, \mathbf{b} \in C_1$  and  $\mathbf{x} \in C_1'$ .  $C_1$  and  $C_1'$  is the (8, 4, 4) linear block codes.  $C_1'$  can be gotten by applying construction rules to get the generator matrix of  $C_1'$ . With  $C_1$  and  $C_1'$  and by applying the generator matrix framework of the (24, 12, 8) Golay code get the binary (24, 12, 8) extended Golay code.

**Keyword :**Block codes, direct sum, Golay Code, product codes.

## 1. PENDAHULUAN

Kode Golay biner (24, 12, 8) dinotasikan  $C_{24}$ , adalah kode yang dibentuk dari kode Golay biner (23, 12, 7) dengan menambah sebuah bit pemeriksa [2]. Kode Golay (24, 12, 8) dapat mengoreksi 3 *error* dan mendeteksi 4 *error*.

Menurut [2],  $C_{24}$  dapat dibangun dengan menggunakan komponen kode dengan panjang dan dimensi yang lebih kecil. Berdasarkan [7],  $C_{24}$  dibangun sebagai *direct sum* dari dua *product* kode dengan melibatkan 4 komponen kode yaitu : sebuah (3, 2, 2) *Single Parity Check Code*, sebuah kode pengulangan (3, 1, 3), dan dua buah kode blok linier (8, 4, 4). Telah diketahui [2], kontruksi dalam metode ini menerapkan kerangka  $|a + x|b + x|a + b + x|$  dengan menggunakan dua kode blok linier (8, 4, 4). Dalam tulisan ini, satu dari dua kode linier (8, 4, 4) yang digunakan didapat dengan memberikan kerangka matriks generator yang elemen-elemennya memenuhi aturan kontruksi dengan menggunakan kode (8, 4, 4) yang asli sebagai acuannya.

Pemberian aturan kontruksi disini menghasilkan 2 kode linier (8, 4, 4) yang baru dan sama seperti [2], 2 kode tersebut ekuivalen (mempunyai distribusi bobot

yang sama) tetapi mewakili subruang kode yang berbeda dengan kode (8, 4, 4) yang asli. Dengan memberi kode (8, 4, 4), bersamaan dengan satu dari 2 kode (8, 4, 4) yang dihasilkan, dalam semua kasus menghantar untuk membangun kode Golay (24, 12, 8). Perlu dicatat kode (8, 4, 4) yang asli yang digunakan sebagai acuan mencari kode (8, 4, 4) yang baru adalah kode yang sistematis, sedangkan kode (8, 4, 4) baru yang dihasilkan bukan kode yang sistematis.

## 2. MATRIKS GENERATOR

Seperti hasil yang sudah dikemukakan dalam jurnal sebelumnya [2], kerangka matriks generator  $\hat{G}$  dari  $C_{24}$  adalah hasil dari *direct sum 2 product* kode  $C(24, 8, 8)$  yang dibentuk oleh kode blok linier  $C_1(8, 4, 4)$  dan  $C_2(3, 2, 2)$  *Single Parity Check Code* dan *product* kode  $C'(24, 4, 12)$  yang dibentuk oleh  $C_1'(8, 4, 4)$  yang baru dan kode pengulangan  $C_2'(3, 1, 3)$ . Matriks generator  $G$  dari  $C$  diberikan oleh :

$$G = G_2 \otimes G_1 = \begin{pmatrix} G_1 & 0 & G_1 \\ 0 & G_1 & G_1 \end{pmatrix}, \text{dimana } G_1$$

adalah matriks generator dari kode  $C_1$  berukuran  $4 \times 8$ , dan '0' mewakili matriks

no1 4x8 [2], dan matriks generator  $G'$  dari  $C'$  diberikan oleh :

$G' = G'_2 \otimes G'_1 = (G'_1 \ G'_1 \ G'_1)$  dimana  $G'_1$  adalah matriks generator dari  $C'_1$  berukuran 4x8 [2] dan diperoleh dengan menerapkan aturan kontruksi.

Menurut [2], matriks generator  $\hat{G}$  dari  $\hat{C}$  kemudian diberikan oleh :

$$\hat{G} = \begin{pmatrix} G \\ G' \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} G_1 & 0 & G_1 \\ 0 & G_1 & G_1 \\ G_1 & G_1 & G_1 \end{pmatrix} \quad (1)$$

Sehingga kode  $\hat{C}$  dapat dinyatakan sebagai :

$$\hat{C} = C \oplus C' = \{(c_1 + c_2) : c_1 \in C_1, c_2 \in C_2\}$$

dengan dimensi :

$$\begin{aligned} \dim(\hat{C}) &= \dim(C) + \dim(C') \\ &= 8 + 4 = 12. \end{aligned}$$

Berdasarkan pers (1) diatas bahwa  $\hat{C}$  adalah sebuah  $\hat{C}$  (n, k) yaitu kode Linier (24, 12). Setiap kodekata dalam  $\hat{C}$  mempunyai bentuk :

$\hat{c} = |a + x|b + x|a + b + x|$  dimana  $a, b \in C_1$  dan  $x \in C'_1$  yang merupakan kasus dari *Turyn construction* [7]. Jarak minimum kode  $\hat{C}$  bergantung pada struktur kode  $C_1$  dan kode  $C'_1$  yang diwakili oleh matriks generator  $G_1$  dan  $G'_1$ .

Sama seperti [2],  $C_1$  adalah kode linier (8, 4, 4) yang sistematis, sehingga matriks generator  $G_1$  dari kode  $C_1$  dapat dinyatakan :

$$G_1 = (I_4 \ P) \quad (2)$$

dimana  $I_4$  adalah matrik identitas 4x4 dan  $P$  adalah sub matrik parity 4x4 dari  $G_1$ . Elemen dari  $P$  dapat dinyatakan sebagai vektor baris, yaitu :

$$P = (P_1, P_2, P_3, P_4)^T$$

dimana  $P_i, i = 1, 2, 3, 4$  adalah pilihan tunggal (*uniquely*) dari himpunan  $S$  :

$S = \{(1 \ 1 \ 1 \ 0), (1 \ 1 \ 0 \ 1), (1 \ 0 \ 1 \ 1), (0 \ 1 \ 1 \ 1)\}$  dalam suatu urutan [7].

Dengan demikian akan membentuk kode blok linier  $C_1(8, 4, 4)$  dengan distribusi bobot kodenya :  $\{N(0) = 1, N(4) = 14, \text{ dan } N(8) = 1\}$ , dimana  $N(x)$  menyatakan banyaknya kodekata dengan bobot  $x$  [7].

### 3. ATURAN KONTRUKSI

Selain melalui kriteria permutasi [2],  $G'_1$  juga dapat diperoleh dengan Aturan Kontruksi.  $G'_1$  yang dihasilkan dalam aturan kontruksi bukan merupakan kode yang sistematis sehingga bentuk matriks generatornya tidak ditemukan matriks identitas. Dengan demikian kode ini akan mempunyai 2 kodekata 8-tuple dengan bobot 4 dengan bentuk (1111000) dan (00001111). Pejumlahan kodekata-kodekata yang dihasilkan oleh  $G'_1$  harus menghasilkan kodekata dalam  $G'_1$ . Sedangkan penjumlahan dua kodekata diatas dengan sebarang kodekata dengan bobot 4 dalam  $G'_1$  dapat menghasilkan kodekata 8-tuple dengan bobot 2 atau 6.

#### Contoh 3.1

Diambil  $a = (1111 \ 0000)$  dan  $b = (0000 \ 1111)$ ,  $a, b \in G'_1$  dan sebarang  $x = (11101000) \in G'_1$ .

$a + x = (1111000) + (11101000) = (00011000)$  dan

$b + x = (0000 \ 1111) + (11101000) = (01111110)$ .

Dua kodekata tersebut bukan merupakan kodekata dalam  $G'_1$ , karena  $G'_1$  tidak mempunyai kodekata dengan bobot 2 atau 6. Distribusi bobot dari  $G'_1$  adalah  $\{N(0) = 1, N(4) = 14, N(8) = 1\}$  [7]. Dengan demikian kodekata dengan bobot 4 dalam  $G'_1$  kecuali 2 diatas harus merupakan kodekata 2-and-2.

**Definisi 3.2** [7] *Kodekata 2-and-2 adalah kodekata 8-tuple dengan bobot 4 dan*

mempunyai tepat 2 elemen bukan nol dalam setiap setengah dari 8-tuplenya.

**Contoh 3.2**

{(1100 0101), (0011 1100), (1010 1010), (0101 1100)} adalah himpunan kodekata 2-and-2, sedangkan {(1000 01101), (0111 1000), (1111 0000), (0000 1111)} bukan himpunan kodekata 2-and-2.

Dengan kondisi tersebut dapat disusun 2 kerangka matriks generator  $G'_1$  yang baru, kita sebut saja  $G'_{(7)}$  dan  $G'_{(8)}$ . Struktur dari matriks generator  $G'_{(7)}$  dan  $G'_{(8)}$  dirancang khusus agar dapat digunakan untuk membangun  $C_{24}$ . Jadi diperlukan suatu aturan tertentu untuk memenuhi semua kondisi diatas. Berdasarkan pada kondisi demikian dua matriks generator dari kode diatas dirancang dalam bentuk :

$$G'_{(7)} = \begin{pmatrix} g'_{(7),1} \\ g'_{(7),2} \\ g_h \\ g_{w=8} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} g^{(L)}_{(7),1} & g^{(R)}_{(7),1} \\ g^{(L)}_{(7),2} & g^{(R)}_{(7),2} \\ g_h & g_h \\ g_{w=8} & g_{w=8} \end{pmatrix} \text{ dan}$$

$$G'_{(8)} = \begin{pmatrix} g'_{(8),1} \\ g'_{(8),2} \\ g_h \\ g_{w=8} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} g^{(L)}_{(8),1} & g^{(R)}_{(8),1} \\ g^{(L)}_{(8),2} & g^{(R)}_{(8),2} \\ g_h & g_h \\ g_{w=8} & g_{w=8} \end{pmatrix} \quad (3)$$

dimana

$g_h$  : kodekata 8-tuple dengan bobot 4 dan mempunyai 4 elemen bukan nol pada setengah dari 8-tuple tersebut, yaitu (1111000) atau (00001111)

$g_{w=8}$  : kodekata 8-tuple dengan bobot 8

$g'_{(l),m}$  : kodekata 2-and-2 ( $l = 7, 8$  dan  $m = 1, 2$ )

$g^{(L)}_{(l),m}$  : setengah bagian kiri dari  $g'_{(l),m}$

$g^{(R)}_{(l),m}$  : setengah bagian kanan dari  $g'_{(l),m}$ .

Penjumlahan antara 2 kodekata 2-and-2 atau  $g'_{(l),1} + g'_{(l),2}$  diatas harus menghasilkan kodekata 2-and-2. Jadi kontruksi  $g'_{(7),m}$

dan  $g'_{(8),m}$  harus mengikuti aturan dibawah ini :

1. Diberikan

$$g^{(L)}_{(7),1} = g^{(L)}_{(8),1} = \mathbf{x} \text{ dan}$$

$$g^{(L)}_{(7),2} = g^{(L)}_{(8),2} = \mathbf{y},$$

dimana  $\mathbf{x}$  dan  $\mathbf{y}$  adalah suatu 4-tuple dengan bobot 2 dengan  $\mathbf{x} \neq \mathbf{y}$  dan  $\bar{x} \neq \bar{y}$  dimana  $\bar{u}$  adalah komplemen dari  $u$

2. Diberikan  $g^{(R)}_{(l),m}$  untuk  $l = 7, 8$  dan  $m = 1, 2$  dan harus memenuhi :

$$g^{(R)}_{(7),m} \neq g^{(R)}_{(8),m} \text{ dan } \overline{g^{(R)}_{(7),m}} \neq g^{(R)}_{(8),m} \text{ untuk } m = 1, 2$$

$$g^{(R)}_{(l),1} \neq g^{(R)}_{(l),2} \text{ dan } \overline{g^{(R)}_{(l),1}} \neq g^{(R)}_{(l),2} \text{ untuk } l = 7, 8$$

3. Diasumsikan bahwa elemen bukan nol dari  $x$  dan  $y$  adalah posisi  $i'$  dan  $j'$  nya, dimana  $i, j, i', j' \in \{1,2,3,4\}$ . Kondisi-kondisi berikut ini harus juga dipenuhi

$$g^{(R)}_{(l),1} \neq (P_i + P_j) \text{ dan } \overline{g^{(R)}_{(l),1}} \neq (P_i + P_j) \text{ untuk } l = 7, 8$$

$$g^{(R)}_{(l),2} \neq (P_{i'} + P_{j'}) \text{ dan } \overline{g^{(R)}_{(l),2}} \neq (P_{i'} + P_{j'}) \text{ untuk } l = 7, 8$$

disini  $P_u$  ( $1 \leq u \leq 4$ ) adalah baris dari  $P$  dalam  $G_1$  yang diberikan dalam persamaan (2).

**Lemma 3.3** Dua kode yang dihasilkan oleh  $G'_{(7)}$  dan  $G'_{(8)}$  yang dibangun berdasarkan (3) dengan menggunakan aturan kontruksi adalah kode linier (8, 4, 4).

**Bukti :**

Pembuktiaan disini dengan membuktikan 2 kode tersebut menghasilkan 14 kodekata dengan bobot 4, dengan distribusi bobot :  $\{N(0) = 1, N(4) = 14, N(8) = 1\}$ . Aturan kontruksi menjamin 4 baris dari  $G'_{(7)}$  atau  $G'_{(8)}$  bebas linier.

Karena  $g^{(L)}_{(l),1}$  dan  $g^{(L)}_{(l),2}$  adalah kodekata 2-

and-2 dan menurut Aturan 1 dan 2 maka  $g'_{(l),1} + g'_{(l),2}$  dengan  $(l = 7, 8)$  semuanya menghasilkan 8-tuple dengan bobot 4 atau kodekata 2-and-2. Dengan menggunakan 3 aturan, semua kombinasi linier dari 2, 3, dan 4 baris dari  $G'_{(7)}$  atau  $G'_{(8)}$  akan menghasilkan kodekata dengan bobot 4 dengan jumlah

$$\begin{aligned} \sum_{j=2}^4 \binom{4}{j} &= \binom{4}{2} + \binom{4}{3} + \binom{4}{4} \\ &= 6 + 4 + 1 \\ &= 11 \end{aligned}$$

Jumlah baris dari  $G'_{(7)}$  dan  $G'_{(8)}$  dengan bobot 4 sebanyak 3 ( $N(4) = 3$ ) sehingga jumlah keseluruhannya sebanyak  $3 + 11 = 14$ . Dari 14 kodekata dengan bobot 4, terdapat 2 kodekata dengan bentuk (11110000) dan (00001111) dikarenakan struktur khusus dari  $G'_{(7)}$  dan  $G'_{(8)}$  yang terdiri dari  $g_{w=8}$  dan  $g_h$ , sebagai sisanya adalah 12 kata kode 2-and-2. Jadi kode yang dihasilkan oleh kerangka matriks generator  $G'_{(7)}$  dan  $G'_{(8)}$  adalah kode linier (8, 4, 4). □

**Lemma 3.4** Semua kodekata dengan bobot 4 dari  $C_1$  yang dihasilkan oleh  $G_1$  dengan  $C'_1$  yang dihasilkan oleh  $G'_1$  ( $G'_{(7)}$  dan  $G'_{(8)}$ ) semuanya berbeda.

**Bukti :**

$C_1$  adalah kode (8, 4, 4) yang sistematis sehingga  $G_1$  terdiri sebuah matrik identitas  $4 \times 4$ , dengan demikian tidak memiliki kata kode (11110000) dan (00001111). Kombinasi linier yang melibatkan 2 vektor baris dari  $G_1$  akan menghasilkan kodekata dengan bobot 4 dengan bentuk 2-and-2. Banyaknya

$$\text{kodekata ini adalah } \binom{4}{2} = 6.$$

Berdasarkan pers (2), 6 kodekata 2-and-2 dari  $G_1$  dapat diperlihatkan sebagai :

$$\begin{aligned} cw_1 &= (1100 P_{12}) & cw_4 &= (0011 P_{34}) \\ cw_2 &= (1010 P_{13}) & cw_5 &= (0101 P_{24}) \\ cw_3 &= (1001 P_{14}) & cw_6 &= (0110 P_{23}) \end{aligned}$$

dengan  $P_{i,j} = P_i + P_j$  untuk  $1 \leq i, j \leq 4$  dan  $P_i, P_j \in P$  diberikan oleh pers (2). Karena  $C_1$  mempunyai satu kodekata  $g_{w=8}$ , dapat menunjukkan bahwa :

$$P_{3,4} = \overline{P_{1,2}}, P_{2,4} = \overline{P_{1,3}}, P_{2,3} = \overline{P_{1,4}}. \text{ Artinya bahwa 6 kodekata diatas membentuk 3 pasang kodekata yang saling melengkapi, yaitu: } cw_4 = \overline{cw_1}, cw_5 = \overline{cw_2}, cw_6 = \overline{cw_3}.$$

Sehingga tinggal membuktikan 3 pasang kodekata diatas berbeda dengan 12 kodekata 2-and-2 dari  $G'_{(7)}$  atau  $G'_{(8)}$ . 12 kodekata 2-and-2 dari  $G'_{(7)}$  atau  $G'_{(8)}$  dihasilkan dari kombinasi linier 2, 3, dan 4 baris serta baris pertama dan kedua dalam  $G'_{(7)}$  atau  $G'_{(8)}$ , sehingga 12 kodekata tersebut dapat dibagi dalam 3 kelompok :

- (i)  $a, a', \bar{a}, \bar{a}'$
- (ii)  $b, b', \bar{b}, \bar{b}'$  dan
- (iii)  $a + b, (a + b)', \overline{(a + b)}, \overline{(a + b)'}$

dengan  $a$  dan  $b$  berturut-turut mewakili  $g'_{(l),1}$  dan  $g'_{(l),2}$  untuk  $l = 7, 8$  dan  $u' = u + g_h$  dimana  $u \in U = \{a, b, (a + b)\}$  dan  $\bar{v} = v + (11111111)$  dimana  $v \in V = U \cup \{a', b', (a + b)'\}$ .

Misalkan menganggap setengah bagian kiri dari  $a$  ( $a^L$ ) atau  $(g'_{(l),1}) = (1100)$  sama dengan setengah bagian kiri dari  $cw_1$  dan setengah bagian kiri dari  $b$  ( $b^L$ ) atau  $(g'_{(l),2}) = (1010)$  sama dengan setengah bagian kiri dari  $cw_2$  untuk  $(l = 7, 8)$ , sehingga harus membuktikan bahwa setengah bagian kanan dari  $a$  ( $a^R$ ) atau  $(g'_{(l),1})$  tidak sama dengan setengah bagian kanan dari  $cw_1$  dan setengah bagian kanan dari  $b$  ( $b^R$ ) atau  $(g'_{(l),2})$  tidak sama dengan setengah bagian kanan dari  $cw_2$ .

$$a' = a + (00001111) = (a^L \quad \bar{a}^R) \text{ dan}$$

$$b' = b + (00001111) = (b^L \quad \bar{b}^R)$$

Menurut aturan no 3 menunjukkan bahwa :

$$a^R = g_{(l,1)}^{(R)} \neq (P_i + P_j) = P_{1,2} ,$$

$$a'^R = \overline{a^R} = \overline{g_{(l,1)}^{(R)}} \neq (P_i + P_j) = P_{1,2},$$

$$b^R = g_{(l,2)}^{(R)} \neq (P_i + P_j) = P_{1,3}, \text{ dan}$$

$$b'^R = \overline{b^R} = \overline{g_{(l,2)}^{(R)}} \neq (P_i + P_j) = P_{1,3}$$

sehingga  $a, a', b, b'$  berbeda dengan  $(cw1, \dots, cw6)$ . Kesimpulan yang sama

berlaku untuk  $\overline{a}, \overline{a'}, \overline{b}, \text{ dan } \overline{b'}$ , karena

misalnya  $s \neq t$  tentunya  $\overline{s} \neq \overline{t}$ . Untuk kelompok yang terakhir, yaitu :

$$\begin{aligned} (a+b)^{(L)} &= a^{(L)} + b^{(L)} \\ &= (1100) + (1010) \\ &= (0110) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (a+b)^{(L)} &= (a+b)^{(L)} + (0000) \\ &= (a+b)^{(L)} \\ &= (0110) \end{aligned}$$

sama dengan setengah bagian kiri dari  $cw6$ , sehingga harus membuktikan bahwa setengah bagian kanan dari  $(a+b)$  atau  $g_{(l,1)}^{(R)} + g_{(l,2)}^{(R)}$  tidak sama dengan setengah bagian kanan dari  $cw6$  atau  $P_{2,3}$  dan setengah bagian kanan dari  $(a+b)'$  atau  $\overline{g_{(l,1)}^{(R)}} + \overline{g_{(l,2)}^{(R)}}$  tidak sama dengan setengah bagian kanan dari  $cw6$  atau  $P_{2,3}$ .

Menurut aturan no 3 menunjukkan bahwa :

$$\begin{aligned} (a+b)^R &= g_{(l,1)}^{(R)} + g_{(l,2)}^{(R)} \neq (P_i + P_j) + \\ &(P_i + P_j) = P_{1,2} + P_{1,3} = P_{2,3} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} (a+b)^R &= \overline{g_{(l,1)}^{(R)}} + \overline{g_{(l,2)}^{(R)}} \neq (P_i + P_j) + \\ &(P_i + P_j) = P_{1,2} + P_{1,3} = P_{2,3} \end{aligned}$$

Jadi  $(a+b)$  dan  $(a+b)'$  berbeda dengan  $(cw1, \dots, cw6)$ . Kesimpulan yang sama juga berlaku untuk  $\overline{(a+b)}$  dan  $\overline{(a+b)'}$ . Dengan demikian 12 kodekata 2-and-2 dari  $G_{(7)}'$  atau  $G_{(8)}'$  berbeda dengan 6 kata kode 2-and-2 dari  $G_1$ , sehingga semua

kodekata dengan bobot 4 dari  $G_1$  berbeda dengan  $G_{(7)}'$  atau  $G_{(8)}'$ .  $\square$

**Teorema 3.5 [7]** Kode  $\hat{C}$  dibangun oleh pers (1), dengan  $G_1$  diberikan pada pers (2) dan  $G_1'$  yang diberikan oleh pers (3) yang memenuhi aturan kontruksi adalah kode linier (24, 12, 8) yaitu kode Golay (24, 12, 8).

**Bukti :**

Karena kode  $C$  dan  $C'$  keduanya linier maka penjumlahan dari kode tersebut juga linier. Kode  $\hat{C}$  jelas merupakan kode linier karena  $\hat{C}$  adalah penjumlahan langsung dari  $C$  dan  $C'$ . Dengan hasil yang diberikan oleh pers (1), kode  $\hat{C}$  adalah kode linier (24, 12).

Sekarang hanya butuh untuk membuktikan jarak minimum dari kode  $\hat{C}$  adalah 8. Jarak minimum dari suatu kode linier sama dengan bobot minimumnya.

Bobot minimum  $\hat{C}$  bergantung pada struktur  $C_1$  dan  $C_1'$ . Struktur dari kodekata  $\hat{c}, \hat{c} = (a+x, b+x, a+b+x)$  dimana  $e \in C_1$ , untuk  $e = \{a, b, a+b\}$  dan  $x \in C_1'$ .

Bobot kodekata  $\hat{c}, wt(\hat{c}) = wt(a+x) + wt(b+x) + wt(a+b+x)$  dimana  $wt(e+x) = wt(e) + wt(x) - wt(e \cap x)$ . Bobot kedua kodekata  $C_1$  dan  $C_1'$  adalah 0, 4, atau 8. Untuk  $wt(e) = wt(x) = 4$ , berdasarkan lemma 2 didapat  $wt(e \cap x) \leq 3$ , sehingga  $wt(e+x) \geq 2$ . Ada banyak kasus dalam

mencari bobot dari kodekata  $\hat{c}$ , kita akan membagi menjadi 2 bagian :

- Bagian yang pertama  $wt(e) = wt(x) = 4$  dengan  $a \neq b$ . Pada bagian ini mempunyai 2 sub-kasus, yaitu :
  1. jika  $wt(a+x) = 2$  dan  $wt(b+x) = 2$ , maka kondisi  $wt(a+b) = 4$  mengakibatkan  $wt(a+b \cap x) = 2$

sehingga memastikan bahwa  $wt(a+b+x) = 4$ .

2. jika  $wt(a+x) = 2$  dan  $wt(b+x) = 4$  atau sebaliknya, maka kondisi  $wt(a+b) = 4$  mengakibatkan  $wt(a+b \cap x) = 3$  atau 1 sehingga  $wt(a+b+x) = 2$  atau 6.

Dalam setiap sub-kasus dapat disimpulkan bahwa  $wt(e+x) \geq 2$  sehingga kondisi  $wt(e+x) \geq 2$  memenuhi kondisi untuk  $wt(\hat{c}) \geq 8$ .

• Bagian yang kedua adalah kondisi  $wt(e)$  dan  $wt(x)$  selain kondisi pada bagian diatas. Pada bagian ini mempunyai 3 sub-kasus, yaitu :

1. jika  $wt(a) = wt(b) = wt(x) \neq 4$ , mengakibatkan  $\mathbf{a} = \mathbf{b} = \mathbf{x}$  sehingga  $wt(a+b) = 0$ , didapat  $wt(a+b+x) = 0$  atau 8. Karena  $wt(a \cap x) = 0$  atau 8 maka  $wt(a+x) = 0$ . Jadi didapat  $wt(e+x) = 0$  atau 8 sehingga memenuhi  $wt(\hat{c}) \geq 8$ .
2. jika  $wt(e) \neq wt(x)$ , sub-kasus ini mempunyai 3 kemungkinan, yaitu:
  - i. jika  $wt(e) = 0$  maka  $wt(x) = 4$  atau 8 sehingga  $wt(e \cap x) = 0$ . Jadi  $wt(e+x) = 4$  atau 8.
  - ii. jika  $wt(e) = 4$  maka  $wt(x) = 0$  atau 8 sehingga  $wt(e \cap x) = 0$  atau 4. Jadi  $wt(e+x) = 4$ .
  - iii. jika  $wt(e) = 8$  maka  $wt(x) = 0$  atau 4 sehingga  $wt(e \cap x) = 0$  atau 4. Jadi  $wt(e+x) = 8$  atau 4.

Dari ketiga kemungkinan didapat  $wt(e+x) = 4$  atau 8 sehingga memenuhi  $wt(\hat{c}) \geq 8$ .

3.  $wt(e) = wt(x) = 4$  dengan  $e \in \{a, b\}$  dan  $\mathbf{a} = \mathbf{b}$ .

Kondisi  $wt(e \cap x) \leq 3$  berakibat  $wt(e+x) \geq 2$ . Karena kondisi  $\mathbf{a} = \mathbf{b}$  mengakibatkan  $wt(a+b+x) = 4$ , jadi kondisi  $wt(e+x) \geq 2$  memenuhi  $wt(\hat{c}) \geq 8$ .

Dari kedua bagian diatas dapat disimpulkan  $wt(\hat{c}) \geq 8$ , sehingga

bobot minimum dari kode  $\hat{C}$  adalah

8. Dengan demikian kode  $\hat{C}$  adalah sebuah kode linier (24, 12, 8) yaitu kode Golay (24, 12, 8).  $\square$

### Contoh 3.6

Diberikan  $G_1$  sebagai matrik generaor dari kode sistematik (8, 4, 4), yaitu :

$$G_1 = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

Dan didapat :

$$P = \begin{pmatrix} (1 & 1 & 0 & 1) \\ (0 & 1 & 1 & 1) \\ (1 & 1 & 1 & 0) \\ (1 & 0 & 1 & 1) \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} P_1 \\ P_2 \\ P_3 \\ P_4 \end{pmatrix} = (P_1, P_2, P_3, P_4)^T$$

Langkah-langkah mendapatkan  $G'_{(7)}$  dan  $G'_{(8)}$  :

• Menentukan  $g_{(7)}^{(L)}$  dan  $g_{(8)}^{(L)}$ , Misalkan kita ambil  $\mathbf{x} = (0101)$  dan  $\mathbf{y} = (0011)$ , jadi :

$$g_{(7),1}^{(L)} = g_{(8),1}^{(L)} = \mathbf{x} = (0101), \text{ dan}$$

$$g_{(7),2}^{(L)} = g_{(8),2}^{(L)} = \mathbf{y} = (0011)$$

• Menentukan  $g_{(7)}^{(R)}$  dan  $g_{(8)}^{(R)}$

Berdasarkan Aturan 3 bahwa :

$$g_{(7),1}^{(R)} \neq P_2 + P_4 = (0111) + (1011) = (1100)$$

$$\overline{g_{(7),1}^{(R)}} \neq P_2 + P_4 = (0111) + (1011) = (1100)$$

Maka  $g_{(7),1}^{(R)}$  terdapat 4 kodekata yang mungkin, yaitu :

(1010), (1001), (0110), (0101)

Misalkan diambil  $g_{(7),1}^{(R)} = (0110)$  dan

berdasarkan Aturan 2,

$$g_{(8),1}^{(R)} \neq g_{(7),1}^{(R)} = (0110) \text{ dan}$$

$$g_{(8),1}^{(R)} \neq \overline{g_{(7),1}^{(R)}} = (1001)$$

berdasarkan Aturan 3 :

$$g_{(8),1}^{(R)} \neq P_2 + P_4 = (0111) + (1011) = (1100)$$

$$\overline{g_{(8),1}^{(R)}} \neq P_2 + P_4 = (0111) + (1011) = (1100),$$

jadi  $g_{(8),1}^{(R)}$  tinggal mempunyai 2 kodekata yang mungkin, yaitu (1010) dan (0101).

Misalkan diambil  $g_{(8),1}^{(R)} = (0101)$ .

Berdasarkan Aturan 2 :

$$g_{(7),2}^{(R)} \neq g_{(7),1}^{(R)} = (0110) \text{ dan}$$

$$g_{(7),2}^{(R)} \neq \overline{g_{(7),1}^{(R)}} = (1001)$$

berdasarkan Aturan 3 :

$$g_{(7),2}^{(R)} \neq P_3 + P_4 = (1110) + (1011) = (0101)$$

$$\overline{g_{(7),2}^{(R)}} \neq P_3 + P_4 = (1110) + (1011) = (0101),$$

jadi  $g_{(7),2}^{(R)}$  tinggal mempunyai 2 kodekata yang mungkin, yaitu (1100) dan (0011).

Misalkan diambil  $g_{(7),2}^{(R)} = (0011)$ .

Berdasarkan Aturan 2 :

$$g_{(8),2}^{(R)} \neq g_{(7),2}^{(R)} = (0011) \text{ dan } g_{(8),2}^{(R)} \neq \overline{g_{(7),2}^{(R)}} = (1100)$$

berdasarkan Aturan 3 :

$$g_{(8),2}^{(R)} \neq P_3 + P_4 = (1110) + (1011) = (0101)$$

$$\overline{g_{(8),2}^{(R)}} \neq P_3 + P_4 = (1110) + (1011) = (0101),$$

jadi  $g_{(8),2}^{(R)}$  tinggal mempunyai 2 kodekata yang mungkin, yaitu (1001) dan (0110).

Misalkan diambil  $g_{(8),2}^{(R)} = (1001)$ .

Sehingga akhirnya didapatkan :

$$G_{(7)}' = \begin{pmatrix} g_{(7),1}^{(L)} \\ g_{(7),2}^{(L)} \\ g_h \\ g_{w=8} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} g_{(7),1}^{(L)} & g_{(7),1}^{(R)} \\ g_{(7),2}^{(L)} & g_{(7),2}^{(R)} \\ g_h & g_h \\ g_{w=8} & g_{w=8} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

$$G_{(8)}' = \begin{pmatrix} g_{(8),1}^{(L)} \\ g_{(8),2}^{(L)} \\ g_h \\ g_{w=8} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} g_{(8),1}^{(L)} & g_{(8),1}^{(R)} \\ g_{(8),2}^{(L)} & g_{(8),2}^{(R)} \\ g_h & g_h \\ g_{w=8} & g_{w=8} \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \end{pmatrix}$$

Dengan menggunakan kerangka matriks generator yang diberikan oleh pers (1),  $C_{24}$  kemudian dibangun dengan menggunakan  $G_1$  diatas dan satu dari 2  $G_1'$  yang dihasilkan diatas.

#### 4. KESIMPULAN

Kode Golay (24, 12, 8) dapat dibangun dengan sebagai hasil dari *direct sum* 2 komponen kode dengan melibatkan 4 komponen kode dengan menerapkan bentuk dari kontruksi *Turyn* atau  $|a + x|b + x|a + b + x|$  dimana  $a, b \in C_1$  dan  $x \in C_1'$ , disini  $C_1$  dan  $C_1'$  adalah dua kode blok linier (8, 4, 4).

$C_1'$  sendiri dapat dihasilkan dengan memberikan kerangka matriks generator yang elemen-elemennya memenuhi aturan kontruksi dengan menggunakan kode (8, 4, 4) yang asli sebagai acuannya.

Disini ada 2  $C_1'$  baru yang berbeda tetapi semuanya ekuivalen dengan  $C_1$  yang asli. Jadi dengan menggunakan matriks generator  $G_1$  dan satu dari 2  $G_1'$  yang dihasilkan akan membangun kerangka matriks generator kode Golay (24, 12, 8).

Matriks generator kode Golay (24, 12, 8)

dibangun oleh pers (1) dengan menggunakan  $G_1$  dan  $G_1'$  =

$$G_{(7)}' \text{ pada contoh 3}$$

$$\hat{G} = \begin{pmatrix} 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 1 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 \\ 1 & 1 \end{pmatrix}$$

## 5. DAFTAR PUSTAKA

- [1]. Banerjee, Adrish, (2005), *Some Important Linear Block Codes*, <http://home.iitk.ac.in/~adrish/EE321/Lectures/lecture6.pdf>.
- [2]. Irawanto, B., Rizki, I., (2008), *Membangun Kode Golay (24, 12, 8) dengan Matriks Generator dan Menggunakan Kriteria Permutasi*, JSM VOL 17, No 2 April 2008 FMIPA Universitas Diponegoro.
- [3]. Milenkovic, Olgica, (2007), *Coding Theory*, Urbana-Champaign, <http://courses.ece.uiuc.edu/ece556/fal12007/lectures/Lecture3.pdf>.
- [4]. Vanstone, S.A & Oorschot, P. C, (1989), *An Introduction to Error Correcting Codes with Applications*, London, Kluwer Academic Publisher.
- [5]. Whitcomb, Louis L, *Notes on Kronecker Product*, the John Hopskin University [http://guoqians:sun2066102@fraser.sfu.ca/home/guoqians/pub\\_html/kron1.pdf](http://guoqians:sun2066102@fraser.sfu.ca/home/guoqians/pub_html/kron1.pdf).
- [6]. Wright, Francis J., (2004), *Linear Algebra I Lecture Notes*, [http://centaur.maths.qmul.ac.uk/LinAlg\\_I/Lectures\\_2004/Lectures\\_2.pdf](http://centaur.maths.qmul.ac.uk/LinAlg_I/Lectures_2004/Lectures_2.pdf).
- [7]. X.-H. Peng & P. G. Farrel, (2005), *On Construction of the (24, 12, 8) Golay Codes*, Birmingham.