

Beispiel zum BHC-Code mit $t_{\text{kor}} = 3$ im Galoisfeld $GF(2^4)$

$$\begin{aligned} n &= 15 \\ m &= 10 \\ k &= 5 \end{aligned}$$

Generatorpolynom $g(x) = (1\ 0\ 0\ 1\ 1) \cdot (1\ 1\ 1\ 1\ 1) \cdot (1\ 1\ 1)$

$$= 1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 1\ 1\ 0\ 1\ 1\ 1$$

$$u(x) = 1\ 0\ 1\ 1\ 1$$

$$u(x)x^{10} = 1\ 0\ 1\ 1\ 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0$$

$$v(x) = u(x)x^{10} + (u(x)x^{10}) \text{MOD } g(x)$$

$$u(x)x^{10} \text{MOD } g(x) = \begin{array}{r} 1\ 0\ 1\ 1\ 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0 \\ 1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 1\ 1\ 0\ 1\ 1\ 1 \\ \hline 1\ 1\ 1\ 1\ 0\ 1\ 1\ 1\ 0\ 0\ 0 \\ 1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 1\ 1\ 0\ 1\ 1\ 1 \\ \hline 1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 0\ 1\ 1\ 1\ 1\ 0 \\ 1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 1\ 1\ 0\ 1\ 1\ 1 \\ \hline \text{Rest} = 1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 1 \end{array}$$

$$v(x) = u(x)x^{10} + \text{Rest} = \begin{array}{r} 1\ 0\ 1\ 1\ 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0 \\ 1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 1\ 1\ 0\ 1\ 1\ 1 \\ \hline 1\ 0\ 1\ 1\ 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 1 \end{array}$$

Fehler $e(x) = x^{11} + x^6 + x^2 = 0\ 0\ 0\ 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 0\ 1\ 0\ 0\ 0\ 1\ 0\ 0$

Empfangswort $w(x) = v(x) + e(x)$

$$= \begin{array}{r} 1\ 0\ 1\ 1\ 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 1 \\ 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 1\ 0\ 0\ 0\ 1\ 0\ 0 \\ \hline 1\ 0\ 1\ 1\ 0\ 0\ 0\ 0\ 1\ 0\ 1\ 0\ 0\ 1 \end{array}$$

Syndrome

$$\begin{aligned} s_1 = w(\beta) &= \beta^{14} + \beta^{12} + \beta^{10} + \beta^6 + \beta^5 + \beta^3 + \beta^2 + \beta^0 \\ &= \underline{\beta^5} \\ s_3 = w(\beta^3) &= \beta^{42} + \beta^{36} + \beta^{30} + \beta^{18} + \beta^{15} + \beta^9 + \beta^6 + \beta^0 \\ &= \beta^{12} + \beta^6 + \beta^0 + \beta^3 + \beta^0 + \beta^9 + \beta^6 + \beta^0 \\ &= \underline{\beta^6} \\ s_5 = w(\beta^5) &= \beta^{70} + \beta^{60} + \beta^{50} + \beta^{30} + \beta^{25} + \beta^{15} + \beta^{10} + \beta^0 \\ &= \beta^{10} + \beta^0 + \beta^5 + \beta^0 + \beta^{10} + \beta^0 + \beta^{10} + \beta^0 \\ &= \underline{\beta^0} \end{aligned}$$

Fehlertgleichungen:

$$\begin{aligned}
 e(\beta) &= \beta^i + \beta^j + \beta^k = s_1 = \underline{\beta^5} && \text{System von} \\
 e(\beta^3) &= \beta^{3i} + \beta^{3j} + \beta^{3k} = s_3 = \underline{\beta^6} && \text{3 Gleichungen} \\
 e(\beta^5) &= \beta^{5i} + \beta^{5j} + \beta^{5k} = s_5 = \underline{\beta^0} && \text{mit den 3 Unbekannten } i, j, k
 \end{aligned}$$

Lösung des Gleichungssystems:

zum Beispiel durch systematisches
 Durchprobieren aller "15 über 3" = 455
 Kombinationen der $i = 0, 1, 2, 3, \dots, 14$
 $j = 0, 1, 2, 3, \dots, 14$
 $k = 0, 1, 2, 3, \dots, 14$
 Dies wäre ein einfacher, nicht effektiver, aber
 dennoch vollständiger Weg zu einer Lösung

Die Kombination $i=11, j = 6, k= 2$ ergibt z. B.:

$$\begin{aligned}
 e(\beta) &= \beta^{11} + \beta^6 + \beta^2 = \beta^{11} + \beta^6 + \beta^2 = \beta^3 + \beta^2 + \beta + \beta^3 + \beta^2 + \beta^2 \\
 &= \beta^2 + \beta = \beta^5 = s_1 \\
 e(\beta^3) &= \beta^{3 \times 11} + \beta^{3 \times 6} + \beta^{3 \times 2} = \beta^3 + \beta^3 + \beta^6 = \beta^6 = s_3 \\
 e(\beta^5) &= \beta^{5 \times 11} + \beta^{5 \times 6} + \beta^{5 \times 2} = \beta^{10} + \beta^0 + \beta^{10} = \beta^0 = s_5
 \end{aligned}$$

Daher ist diese Kombination die gesuchte Lösung, die 3 Fehler sitzen von rechts aus gezählt an den Bitpositionen 12, 7 und 3 und können nun korrigiert werden.

Rechentechisch **eleganter** ist die algebraische Lösung des oben angegebenen Gleichungssystems, siehe **Dankmeier, "Grundkurs Codierung"**, 3. Auflage, 2006, **Unterkapitel 3.7.7**, Seite 133 ff. und **Unterkapitel 3.8.3**, Seite 182 ff.