

Σχηματισμός της κωδικής λέξης

Αρίθμηση των ψηφίων από 1 έως n ξεκινώντας από το LSB.

Τα ψ.ε. (E_i) τοποθετούνται στις θέσεις με τακτικό αριθμό:

$$2^0, 2^1, 2^2, \dots, 2^{n-\mu-1}$$

Τα ψ.π. Τοποθετούνται στις ενδιάμεσες κενές θέσεις:

| τ.α. | 10 | 9 | 8 | 7 | 6 | 5 | 4 | 3 | 2 | 1 |
|-------|---------|---------|-------|---------|---------|---------|-------|---------|-------|-------|
| Ψηφίο | Π_5 | Π_4 | E_3 | Π_3 | Π_2 | Π_1 | E_2 | Π_0 | E_1 | E_0 |

Έλεγχος ισοτιμίας (1)

Το ψ.ε. (E_i) ελέγχει την ισοτιμία σε όλες τις θέσεις με τακτικό αριθμό που η δυαδική του μορφή έχει μονάδα στην $(i+1)$ θέση ξεκινώντας από το LSB.

π.χ.

Το E_0 ελέγχει τις θέσεις με μονάδα στην θέση 1 (000**1**, 001**1**, ..., 110**1**, 111**1**).

Το E_1 ελέγχει τις θέσεις με μονάδα στην θέση 2 (00**1**0, 00**1**1, ..., 10**1**0, 11**1**1).

Το E_2 ελέγχει τις θέσεις με μονάδα στην θέση 3 (0**1**00, 0**1**01, ..., 1**1**10, 1**1**11).

.....

Έλεγχος ισοτιμίας (2)

| Αριθμός θέσης | | Ψ. Ε. και θέσεις που ελέγχουν | | |
|---------------|---------|-------------------------------|-------|-------|
| Δεκαδικό | Δυαδικό | E_0 | E_1 | E_2 |
| 1 | 0001 | X | | |
| 2 | 0010 | | X | |
| 3 | 0011 | X | X | |
| 4 | 0100 | | | X |
| 5 | 0101 | X | | X |
| 6 | 0110 | | X | X |
| 7 | 0111 | X | X | X |
| 8 | 1000 | | | |
| 9 | 1001 | X | | |
| 10 | 1010 | | X | |
| 11 | 1011 | X | X | |
| 12 | 1100 | | | X |
| 13 | 1101 | X | | X |
| 14 | 1110 | | X | X |
| 15 | 1111 | X | X | X |

Εξισώσεις ελέγχου ισοτιμίας

$$E_0 + \Pi_0 + \Pi_1 + \Pi_3 + \Pi_4 + \dots = Z_0$$

$$E_1 + \Pi_0 + \Pi_2 + \Pi_3 + \Pi_5 + \dots = Z_1$$

$$E_2 + \Pi_1 + \Pi_2 + \Pi_3 + \Pi_7 + \dots = Z_2$$

⋮
⋮

$$\dots + \dots + \dots + \dots + \dots + \dots = \dots$$

Σύνδρομο

Για άρτια ισοτιμία πρέπει να ισχύει:

$$Z_0 = Z_1 = Z_2 = \dots = 0$$

Αν υπάρχει σφάλμα, ο αριθμός:

$$\Sigma = \dots\dots Z_3 Z_2 Z_1 Z_0$$

δείχνει τον τακτικό αριθμό της θέσης του αλλοιωμένου ψηφίου.

Παράδειγμα (1)

Κωδικοποίηση δυαδικών τετράδων (4 ψ.π).

Υπολογισμός του αριθμού των ψ.ε.

$$2^{n-\mu} \geq n+1 \Leftrightarrow 2^{n-4} \geq n+1 \Leftrightarrow n=7$$

Απαιτούνται $n-\mu=3$ ψ.ε.

Σχηματισμός κωδικής λέξης: $\Pi_3\Pi_2\Pi_1E_2\Pi_0E_1E_0$

Παράδειγμα (2)

Έστω η δυαδική τετράδα που θα κωδικοποιηθεί:

$$\Pi_3\Pi_2\Pi_1\Pi_0 = 0010$$

Τα 3 ψ.ε. ελέγχουν την άρτια ισοτιμία:

$$E_0 = \Pi_0 + \Pi_1 + \Pi_3 = 0 + 1 + 0 = 1$$

$$E_1 = \Pi_0 + \Pi_2 + \Pi_3 = 0 + 0 + 0 = 0$$

$$E_2 = \Pi_1 + \Pi_2 + \Pi_3 = 1 + 0 + 0 = 1$$

Παράδειγμα (3)

Η κωδική λέξη με τα ψ.π. και τα ψ.ε. είναι:

$$\Pi_3\Pi_2\Pi_1E_2\Pi_0E_1E_0 = 0011001$$

Έστω ότι το κανάλι αντιστρέφει το Π_2 . Η κωδική λέξη που λαμβάνει ο δέκτης είναι:

$$\Pi_3\Pi_2\Pi_1E_2\Pi_0E_1E_0 = 0111001$$

Παράδειγμα (4)

Στην αποκωδικοποίηση σχηματίζεται το σύνδρομο:

$$Z_0 = E_0 + \Pi_0 + \Pi_1 + \Pi_3 = 1 + 0 + 1 + 0 = 0$$

$$Z_1 = E_1 + \Pi_0 + \Pi_2 + \Pi_3 = 0 + 0 + 1 + 0 = 1$$

$$Z_2 = E_2 + \Pi_1 + \Pi_2 + \Pi_3 = 1 + 1 + 1 + 0 = 1$$

$$\Sigma = Z_2 Z_1 Z_0 = 110$$

Παράδειγμα (5)

Η δεκαδική μορφή του συνδρόμου:

$$\Sigma = Z_2 Z_1 Z_0 = 110 = (6)_{10}$$

δείχνει ότι υπάρχει σφάλμα στην θέση 6, ξεκινώντας από το LSB.

$$\Pi_3 \Pi_2 \Pi_1 E_2 \Pi_0 E_1 E_0 = 0 \mathbf{1} 1 1 0 0 1$$

Διόρθωση:

$$\Pi_3 \Pi_2 \Pi_1 E_2 \Pi_0 E_1 E_0 = 0011001$$