

# KODOWANIE HAMMINGA $2 d_{\min} = 4$

## 1) RÓŻNICA W BUDOWANIU MACIERZY

- W  $d_{\min} = 3$
- waga każdej kolumny  $\geq 2$
  - każda kolumna inna
  - $r = \lceil \log_2 k \rceil + 1$

- W  $d_{\min} = 4$
- waga każdej kolumny  $\geq 3$
  - ilość symboli niezeraowych w każdej kolumnie musi być nieparzysta
  - każda kolumna inna
  - $r = \lceil \log_2 k \rceil + 2$

## 2) PRZYKŁAD

$$x_k = 110110$$

$$k = 6 \quad r = \lceil \log_2 6 \rceil + 2 = 5$$

$$\begin{bmatrix} 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 \\ 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 1 & 0 & 0 \\ 0 & 0 & 1 & 1 & 0 & 1 & 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 1 & 0 & 1 & 1 & 1 & 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix} \cdot x = \begin{bmatrix} 1 \\ 1 \\ 0 \\ 1 \\ 1 \\ 0 \\ r_1 \\ r_2 \\ r_3 \\ r_4 \\ r_5 \end{bmatrix} = \begin{bmatrix} 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \\ 0 \end{bmatrix} \Rightarrow \begin{matrix} r_1 = 0 \\ r_2 = 0 \\ r_3 = 0 \\ r_4 = 1 \\ r_5 = 1 \end{matrix} \Rightarrow x_r = 00011$$

$$x_n = x_k \parallel x_r = \underbrace{110110}_{x_k} \underbrace{00011}_{x_r}$$

// DOWÓD NA PRZESELANIE WIADOMOŚCI BEZ BŁĘDU LUB DOWÓD  
// NA KOREKCJĘ BŁĘDU LICZYMY ANALOGICZNIE JAK PRZY  $d_{\min} = 3$

**UWAGA!**

- JEŻELI W SŁOWIE  $y_n$  WYSTĘPUJĄ DWA BŁĘDY TO SYNDROM JEST RÓWNY SUMIE ODPWIEDNICH KOLUMN MACIERZY H I TA SUMA ZAWSZE BĘDZIE MIAŁA WAGĘ PARZYSTĄ.
- WAGA PARZYSTA SYNDROMU OZNACZA, ŻE SĄ DWA BŁĘDY
- ODNALEZIENIE POZYCJI TYCH BŁĘDÓW JEST NIEMOŻLIWE