# Lösung

Bitfolge: 0110 1011 0110

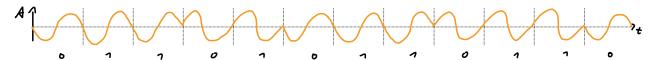
# Amplitudenumtastung:



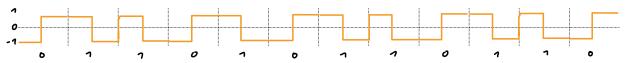
# Frequenzumtastung:



# Phasenumtastung:



#### Manchester-Code



# Non-return to zero:



# Alternate Mark Inversion:



Paritätsbit: 1

Bitfolge: 0110 1011 0110

Hamming-Code hat einen Code-Abstand von

#### **Definition Code-Abstand:**

Es seien C ein Code fester Länge und  $v_1,v_2$  zwei Codewörter aus C. Der Hamming-Abstand  $\Delta(v_1,v_2)$  ist die Anzahl an Positionen, an denen die Symbole in  $v_1$  und  $v_2$  unterschiedlich sind

• entspricht Anzahl der Eins-Bits von  $v_1 XOR v_2 (= v_1 \oplus v_2)$ 

Für einen Code  $\mathcal C$  fester Länge ist der Code-Abstand  $\Delta \mathcal C$  die minimale Distanz zwischen zwei Codewörtern

$$\Delta C \coloneqq \min\{\Delta(v_1, v_2) | v_1, v_2 \in C, v_1 \neq v_2\}$$

Gib die Form des Codeworts an, z.B.  $z = (p_1p_2x_1 p_3 x_2 x_3 x_4)$ 

Gib für jedes Paritätsbit an, wie sich diese Berechnen lassen

Gib das komplette Hamming-Codewort an

# CRC ist kurz für? (yelie Redudesey Cleak

Berechne die CRC-Prüfsumme mittels des Generatorpolynoms  $G(x) = x^5 + x^3 + x^1 + 1$  mit Polynomdivision

Welche Bitfolge wird dann gesendet?

Wie sieht eine Hardware-Implementierung für dieses Generatorpolynom aus?

