

Denne vil ikke oppdage feilmønster E som er lik polynomet G. Polynomet er her 101.
 Feil med feilmønster E=101 vil ikke oppdages.

Bevis:

Først regner vi ut hva som sendes:

$$\begin{array}{r}
 \underline{101} \overline{) 10010011} \\
 \underline{1011011100} \\
 \underline{101} \\
 0001 \\
 \underline{000} \\
 0010 \\
 \underline{000} \\
 0101 \\
 \underline{101} \\
 0001 \\
 \underline{000} \\
 0011 \\
 \underline{000} \\
 0110 \\
 \underline{101} \\
 0110 \\
 \underline{101} \\
 \text{Rest: } 11
 \end{array}$$

Ved mottageren beregnes:

$$\begin{array}{r}
 \underline{101} \overline{) 10010011} \\
 \underline{1011011111} \\
 \underline{101} \\
 0001 \\
 \underline{000} \\
 0010 \\
 \underline{000} \\
 0101 \\
 \underline{101} \\
 0001 \\
 \underline{000} \\
 0011 \\
 \underline{000} \\
 111 \\
 \underline{101} \\
 0101 \\
 \underline{101} \\
 \text{Rest: } 00 \rightarrow \text{Dvs: feilfri overføring}
 \end{array}$$

Resten settes inn der hvor 00 i utregningen står:

Det som sendes blir da: 1011011111

Deretter setter vi inn feilmønsteret, et fritt valgt sted i det som sendes, og regner ut.

Vi velger å sette inn for eksempel etter 2.bit

Da blir det som mottas:

1110011111 -De bit som er markert med fet skrift er de som er feil.

Deretter finner vi ut hva mottageren "sier"

$$\begin{array}{r}
 \underline{101} \overline{) 11010011} \\
 \underline{1110011111} \\
 \underline{101} \\
 0100 \\
 \underline{101} \\
 0010 \\
 \underline{000} \\
 0101 \\
 \underline{101} \\
 0001 \\
 \underline{000} \\
 0011 \\
 \underline{000} \\
 0111 \\
 \underline{101} \\
 0101 \\
 \underline{101} \\
 \text{Rest: } 00 \rightarrow \text{feilen oppdages ikke.}
 \end{array}$$