## TS Lista 3

## Zad 1. Ramkowanie i kodowanie CRC

Ramkowanie jest realizowane poprzez metodę rozpychania bitów. Dane dzielone są na segmenty  $S_i$  po 8 bitów. Następnie dla każdego segmentu  $S_i$  obliczany jest jego kod CRC:

$$CRC = S_i - Q \cdot G$$
 ,  $\mathsf{gdzie}$ 

$$G = x^3 + x + 1 \cong 1011$$

W ciele  $\mathbb{Z}_2$  obliczenie reszty z dzielenia  $S_i$  przez G sprowadza się do cyklicznego szukania pierwszego od lewej bitu  $\mathbf{1}$  w  $S_i$  i wykonywania operacji XOR, na |G| bitach  $S_i$ , do wyzerowania.

$$KOD(S_i) = S_i || CRC$$

Zakodowany segment jest opakowany obustronnie w ramki 0111110 . Jeżeli zakodowany segment zawiera ciąg bitów który wygląda jak ramka, dostawiane jest w ten ciąg 0. np. 0101111101  $\longrightarrow$  010111110101 . Zakodowany ciąg  $KOD(S_i)$  jest sprawdzany poprzez ponowne policzenie reszty R' z dzielenia przez generator G. Jeżeli R'=0, znaczy że podczas transmisji nie doszło do zmiany w pakiecie. W przeciwnym wypadku pakiet wraz z jego ramkowaniem jest odrzucany.

## Zad 2. Symulacja CSMA/CD

Symulacja jest realizowana poprzez ustawienie k stacji  $ST_i$  podłączonych do jednego kabla C, o długości L reprezentowanego przez ————. Prędkość symulacji można zmieniać przez parametr fps .

Każda stacja  $ST_i$ , umieszczona na pozycji x reprezentowana przez  $\|ST_x\|$  wysyła bity \* w losowym kierunku, z odstępem czasu 0.2 sekundy. Jeżeli przez L jednostek czasu w x nie było żadnego bitu, stacja  $ST_i$  transmituje. W przeciwnym wypadku czeka.

Kolizje są wykrywane przez wszystkie stacje jednocześnie (jest to możliwe przez pomiar napięcia). W wypadku kolizji stacje zapisują odpowiedni komunikat; czekają losową ilość czasu, nie mniej niż L/2 jednostek w celu

zapobiegnięcia ponownej kolizji.

Jeżeli stacja wykryła więcej niż 128 kolizji, zapisuje odpowiedni komunikat i przestaje wysyłać bity.

Zatem stacje wysyłają bity zgodnie ze schematem CSMA/CD:

