

# Technologie sieciowe - sprawozdanie 3

Wojciech Wróblewski

## Opis doświadczenia 1

Celem doświadczenia jest stworzenie programu ramkującego zgodnie z zasadą rozpychania bitów oraz weryfikującego poprawność ramki metodą CRC. Doświadczenie obejmuje również implementację procedury odwrotnej w celu uzyskania kopii oryginalnego pliku źródłowego .

## Realizacja zadania

- Stworzenie klasy odpowiedzialnej za stworzenie testowego pliku input.txt wraz z jego zawartością w postaci ciągu bitów o zadanej długości. Gdy ciąg zostaje wygenerowany wywołujemy na nim funkcję kodującą. Przez rozpoczęciem kodowania ustalamy parametry charakterystyczne dla protokołu. Dla uproszczenia, ustanawiamy flagę początkową równą końcowej (w postaci bitowej 01111110) . Należy również ustanowić początkowy rozmiar podziału danych do ramki o raz wykorzystywany CRC (W doświadczeniu 32 bitowy CRC oraz 32 bitowe ciągi danych).
- Otrzymując jasny podział danego ciągu na podciągi najwyżej 32 bitowe, obliczamy CRC32 dla zadanego ciągu danych oraz stosujemy konkatencję danych z CRC. Następnie na zadanym ciągu stosujemy algorytm rozpychania. Algorytm dba o to, żeby w ciągu zadanych bitów nie występowało sześć jedynek pod rząd, dlatego też po każdych pięciu jedynkach następuje rozepchanie ciągu poprzez dodanie '0'. Po wykonaniu procedury dołączamy flagi początkową oraz końcową . Dla uproszczenia w przeprowadzanym doświadczeniu dane flagi mają równą wartość wynoszącą 01111110 .
- Implementacja funkcji dekodującej początkowo jest analogiczna do kodującej. Pobieramy zakodowany ciąg znaków z pliku, dzielimy go ze względu na flagi i poddajemy dekodowaniu. Dzięki flagom początkowej i końcowej wyodrębniamy dane z wnętrza każdej ramki (po podzieleniu ciągu bitów usuwamy flagi początkową i końcową). Na każdej z wyodrębnionych porcji danych stosujemy funkcję odwrotną do rozpychania. Teraz oddzielamy dane informacyjne od CRC gdyż wiemy, że przy stosowaniu CRC32 zajmnie ono ostatnie 32 bity wyodrębnionego

kodu z ramki. Teraz mając wyodrębnione dane informacyjne ( payload) możemy porównać crc32 dla danych z tym który otrzymaliśmy po dekodowaniu .

Określmy prosty protokół. Maksymalnie 32 bitowy pakiet danych konkatenujemy z CRC32. Na zadanym ciągu przeprowadzamy procedurę rozpychania bitów i następnie nadajemy flagi początkową i końcową.



```
Test of stuffing
-----
data:                01111111011111011011
stuffed              0111110111011111011011
success!!!
Test of reverse_stuffing
-----
data:                0111110111011111011011
un_stuffed:          01111111011111011011
success!!!
Test of encoding
-----
data:                01111111011111011011
add_flags_(bitstuffing(crc(data))): 01111110011111011101111011011100101000010111000001001011101111110
encode(data):         0111111001111101110111011011100101000010111000001001011101111110
success!!!
Test of decoding
-----
data                 11101
decode(encode(data)) : 11101
success!!!
```

```
given 32 bit sequence: 10001010000011101100001100000111
given 32 sequence encoded: 011111101000101000001110110000110000011011010101000111001111101110110111110
function decode gets: 01111110100010100000111011000011000001101101010101000111001111101110110111110
deleted begin&end flag: 1000101000001110110000110000011011010101010001110011111011101011
after reverse_stuffing: 100010100000111011000011000001101101010101000111001111111101011
data: 10001010000011101100001100000111
unpacked_crc32: 011010101000111001111111101011
crc32: 011010101000111001111111101011
```

Sprawdźmy czy weryfikacja ramki metodą CRC zwróci oczekiwane wyniki. Wprowadźmy jeden błędny bit w ciągu bitów który jest wynikiem funkcji kodującej. Zdekodujemy zadany ciąg. Wyodrębnimy crc z zdekodowanego ciągu jako unpacked\_crc oraz obliczymy crc na podstawie zdekodowanych danych (payload). Zauważmy, że program wykrył niezgodność kodów CRC.

```

check correctness of crc
-----
encoded string:      0111111010001010000011101100001100000111011110110001000110100111011111010101100101111001111110
encoded string with error bit : 011111101000101000001110110000110000011101111011000101011011111010101100101111001111110
unpacked_crc32:      1011010011101111101011001011110
crc32:               0011010011101111101011001011110
ERROR.Difference in unpacked crc32 and crc32.

```

Pseudokody implementowanych funkcji.

---

```

begin_flag = '01111110'
end_flag  = '01111110'
MAX_ONES_LIMIT = 5

procedure stuffing(input)
begin

    stuffed_input.set_empty()
    counter_of_1_bits := 0

    for bit in input
        if bit == '1' do
            counter_of_1_bits += '1'
            stuffed_input    += bit
            if counter_of_1_bits == MAX_ONES_LIMIT do
                stuffed_input    += '0'
                counter_of_1_bits == 0
            else
                counter_of_1_bits += 0
                stuffed_input    += bit
            end
        end

    return stuffed_input

end

procedure reverse_stuffing(input)
begin

    unstuffed.set_empty()
    counter_of_1_bits := 0

    for bit in input
        if bit == '1' do
            counter_of_1_bits += '1'
            unstuffed += bit
        else

```

```

        if counter_of_1_bits < MAX_ONES_LIMIT
            unstuffed += bit
            counter_of_1_bits == 0
        return unstuffed
    end

    procedure add_flags(input)
    begin
        return concatenate (begin_flag,input,end_flag)
    end

    procedure encode(input)

    // used on max 32 bit subsequences of input binary sequence
    begin

        data = concat(input + crc32(input))
        return add_flags(stuffing(data))
    end

    procedure decode(input)
    //used on smaller subsequences of input binary sequence chunked
    //by split_input_by_flags() method
    begin
        CRC_SIZE = 32
        decoded := reverse_stuffing(remove_flags(input))
        data := decoded[0,decoded.length() - CRC_SIZE]
        crc := decoded[decoded.length() - CRC_SIZE, decoded.length()]

        if crc32(data) == crc do
            return data
        else
            return NULL
        end
    end
end

```

---

## Wnioski

Doświadczenie pokazuje w uproszczonym stopniu jak pakowane są informacje podczas przesyłu i pokazuje przykładową strukturę protokołu informacyjnego. Uświadamia, że kontrolowanie metodą CRC jest istotne w efektywnym, sprawnym przekazywaniu informacji, ponieważ daje kontrolę nad występującymi przekłamaniami.

## Opis doświadczenia 2

Celem doświadczenia jest stworzenie programu przeprowadzającego symulację ethernetowej metody dostępu do medium transmisyjnego (CSMA/CD).

CSMA/CD - (ang. Carrier Sense Multiple Access with Collision Detection) – protokół wielodostępu CSMA z badaniem stanu kanału i wykrywaniem kolizji.

## Opis działania programu

Przyjrzyjmy się strukturze programu przedstawionej w pseudokodzie. Program realizujący protokół CSMA/CD składa się z klasy `Node_Thread`, której obiekt jest wątkiem reprezentującym jeden węzeł transmisyjny. W funkcji `csma_cd()` program pobiera dane o ilości węzłów oraz maksymalnej liczbie pakietów jakie każdy z nich może przesłać, następnie tworzy obiekty klasy `Node_Thread`, które zaczynają transmisję. Następnie program czeka na zakończenie pracy wątków i informuje o zakończeniu przesyłu.

---

```
// main procedure
procedure csma_cd ()
begin
    nodes = get_numer_of_nodes()
    array_nodes_names = set_nodes_names(nodes)
    array_packages = set_packages_to_send(nodes)

    for i = 0 to nodes do
        new Node_Thread(name[i] , array_packages[i])

    catch_exception_ on (wait_for_threads_to_join())
    info ( "Transmisja pakietow zakoczona !!!" )

end
```

---

W klasie `Node_Thread` definiujemy charakterystyczne pola, potrzebne do implementacji algorytmu. W konstruktorze obiektu `Node_Thread` przypisujemy nazwę oraz maksymalną liczbę pakietów do przesłania i wywołujemy funkcję `run()`, która realizuje transmisję danych zgodnie z protokołem *CSMA/CD*. Definiujemy również zmienną `max_number_of_retransmissions`, która przechowuje maksymalną liczbę nieudanych prób transmisji pakietu. Jeżeli zostanie ona przekroczona wówczas transmisja zostaje zakończona.

---

```
// class represents Node objects
class Node_Thread
```

```

begin
String node_name,channel_status_indicator
Integer packages[] , distance ,
    max_number_of_retransmissions
    ,current_attempt_to_retransmit

Node_Thread_constructor (node_name , packages)
    max_number_of_retransmissions.set()
    t = new Thread(node_name)
    t.run()

prodecure run()
begin
    while still_has_package_to_deliver do

        package = get_package(packages)
        while current_attempt_to_retransmit <
            max_number_of_retransmissions do

            if channel_status_indicator == BLOCKED do

                info ("kana przekazu jest zajety
                    !!!")
                thread.sleep(set_random_time())
            else
                info ("Node probuje wysac pakiet
                    danych ")
                if channel_status_indicator == FREE do

                    channel_status_indicator ==
                        BLOCKED
                    simulate_transmission(package,
                        distance)
                    info("Pakiet zostal poprawnie
                        dostarczony !!!")
                    channel_status_indicator == FREE
                else
                    colission()
                    info("KOLIZJA!!!")
                    current_attempt_to_retransmit += 1
                    thread.sleep(generate_time_to_back_channel())
                    info("Ponowna proba transmisji
                        danych po kolizji")
                end
            end
            //number of retransmissions exceeded
            allowable number of retransmissions
            stop_retransmitting(package)
            info("Zbyt dua liczba prob dla pakietu
                .Transmisja pakietu zakonczona.")
        end
    end
end

```

```

end
end
end

```

---

Testy oraz przykładowe zobrazowanie działania funkcji programu.

Program w uproszczonej wersji przedstawia działanie kanału komunikacyjnego . Liczba węzłów komunikacyjnych oraz liczba pakietów, którą każdy węzeł przesyła jest deklarowana podczas działania programu.

Przykładowa deklaracja sieci komunikacyjnej z 4 węzłami . Output programu

```

Zadeklaruj liczbę node'ów transmisyjnych :
4
Zadeklaruj liczbę pakietów do przesłania dla node'a 1
3
Zadeklaruj liczbę pakietów do przesłania dla node'a 2
3
Zadeklaruj liczbę pakietów do przesłania dla node'a 3
3
Zadeklaruj liczbę pakietów do przesłania dla node'a 4
4

```

przedstawiający symulację CSMA/CD wypisując kolejno stany komunikacji dla zadanego wyżej modelu z 4 węzłami.

```

Node: 1 próbuje wysłać pakiet danych o id : 1
Node: 3 próbuje wysłać pakiet danych o id : 1
Node: 4 próbuje wysłać pakiet danych o id : 1
Node: 2 próbuje wysłać pakiet danych o id : 1
Node: 4 pakiet o id: 1 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 2 pakiet o id: 1 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 1 pakiet o id: 1 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 3 pakiet o id: 1 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 1 próbuje wysłać pakiet danych o id : 2
Node: 2 próbuje wysłać pakiet danych o id : 2
KOLIZJA!!! dla pakietu o id: 2 z Node: 2
Ponowna próba transmisji danych po kolizji dla pakietu o id: 2
Node: 3 próbuje wysłać pakiet danych o id : 2
KOLIZJA!!! dla pakietu o id: 2 z Node: 3
Ponowna próba transmisji danych po kolizji dla pakietu o id: 2
Node: 1 pakiet o id: 2 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 2 próbuje wysłać pakiet danych o id : 2
Node: 3 próbuje wysłać pakiet danych o id : 2
KOLIZJA!!! dla pakietu o id: 2 z Node: 3
Ponowna próba transmisji danych po kolizji dla pakietu o id: 2
Node: 2 pakiet o id: 2 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 3 próbuje wysłać pakiet danych o id : 2
Node: 3 pakiet o id: 2 została poprawnie dostarczona !!!
Transmisja pakietów zakończona !!!

```

Output programu przedstawiający symulację CMSA/CD wypisując kolejno stany komunikacji dla modelu z dwoma węzłami, gdzie każdy ma do przesłania 7 pakietów.

```

Node: 1 próbuje wysłać pakiet danych o id : 1
Node: 2 próbuje wysłać pakiet danych o id : 1
Node: 1 pakiet o id: 1 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 2 pakiet o id: 1 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 2 próbuje wysłać pakiet danych o id : 2
Node: 1 próbuje wysłać pakiet danych o id : 2
KOLIZJA!!! dla pakietu o id: 2 z Node: 1
Ponowna próba transmisji danych po kolizji dla pakietu o id: 2
Node: 2 pakiet o id: 2 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 1 próbuje wysłać pakiet danych o id : 2
Node: 2 kanał przekazu jest zajęty !!!
Node: 1 pakiet o id: 2 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 2 próbuje wysłać pakiet danych o id : 3
Node: 2 pakiet o id: 3 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 1 próbuje wysłać pakiet danych o id : 3
Node: 1 pakiet o id: 3 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 2 próbuje wysłać pakiet danych o id : 4
Node: 2 pakiet o id: 4 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 1 próbuje wysłać pakiet danych o id : 4
Node: 1 pakiet o id: 4 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 2 próbuje wysłać pakiet danych o id : 5
Node: 2 pakiet o id: 5 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 1 próbuje wysłać pakiet danych o id : 5
Node: 1 pakiet o id: 5 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 2 próbuje wysłać pakiet danych o id : 6
Node: 2 pakiet o id: 6 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 1 próbuje wysłać pakiet danych o id : 6
Node: 1 pakiet o id: 6 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 2 próbuje wysłać pakiet danych o id : 7
Node: 2 pakiet o id: 7 została poprawnie dostarczona !!!
Node: 1 próbuje wysłać pakiet danych o id : 7
Node: 1 pakiet o id: 7 została poprawnie dostarczona !!!
Transmisja pakietów zakończona !!!

```

## Wnioski

Program symulujący w jasny sposób przedstawia działania protokołu CSMA z wykrywanie kolizji. Analizując wyniki programów widzimy, że protokół usprawnia przesyłanie danych. Kluczowe zasady protokołu nie tylko wykrywają kolizje, lecz również zmniejszają ryzyko ich wystąpienia, ponieważ ilość wysyłanych pakietów zmniejsza się, a gdy przesył wystąpił bezkolizyjnie mamy pewność, że dane zostały przesłane poprawnie. Węzeł jest w stanie wysłać informację tylko wtedy, gdy sieć jest wolna, jednak istnieje możliwość, że dwa węzły nie wiedzą o sobie i wysyłają wiadomość w tym samym momencie. Protokół dobrze radzi sobie z takimi zdarzeniami, wówczas zgłasza kolizję i naliczając pewne opóźnienia kolejkuje nam wysyłanie informacji i zwiększając niezawodność przesyłu.