# Technologie Sieciowe Sprawozdanie do listy 3

Szymon Wojtaszek 236592 May 2018

## Zadanie 1

### Wymagania

Napisz program ramkujący zgodnie z zasadą "rozpychania bitów" (podaną na wykładzie), oraz weryfikujący poprawność ramki metodą CRC . Program ma odczytywać pewien źródłowy plik tekstowy 'Z' zawierający dowolny ciąg złożony ze znaków '0' i '1' (symulujący strumień bitów) i zapisywać ramkami odpowiednio sformatowany ciąg do innego pliku tekstowego 'W'. Program powinien obliczać i wstawiać do ramki pola kontrolne CRC - formatowane za pomocą ciągów złożonych ze znaków '0' i '1'. Napisz program, realizujący procedure odwrotną, tzn. który odczytuje plik.

# Realizacja

Za główna funkcjonalność programu odpowiada klasa **PackageConverter**, której interface wygląda następująco:

```
public:
    PackageConverter(const string & crc_v) : crc_value(crc_v){}
    const string isolate(const string & package_str) const;
    const string package(const string & str) const;
```

Konstruktor pobiera wartosc string, ktora staje sie wielomianem CRC, dla algorytmu o tej samej nazwie

Funkcja string package(const string &str) pobiera wiadomość, a następnie koduje ją w nowo utworzonym pakiecie. Używa ona dwóch specjalnych znaków ASCII SOH (ang. Start Of Header) oraz EOT (ang. End Of Transmission), które umieszcza na początku oraz na końcu pakietu. W celu eliminacji błędów spowodowanych wystąpieniem w wiadomości ciągów bitów odpowiadających zarezerwowanym znakom funkcja korzysta z techniki "nadziewania bitów" polegającej na szukaniu w wiadomości zarezerwowanych znaków i podstawieniu w ich miejsce specjalnej sekwencji zastępczej. Do tego celu został wyróżniony specjalny znak ESC, służący do wskazania, że następną wartość trzeba zamienić na znak specjalny. Program używa następujących podstawień:

Znak specjalny	Znak zastępczy
SOH	A
EOT	В
ESC	$\mathbf{C}$

Tabela 1: Tablica odwzorowania znaków

Niemniej jednak w celu lepszej czytelności programu wartości te zostały ukryte pod stałymi symbolicznymi np. **INSTEAD\_OF\_SOH**. Na końcu funkcji obliczamy wartość crc i dodając ją do ramki. Kod całej funkcji wygląda następująco:

```
const std::string PackageConverter::package(const std::string
    &str) const {
    const int ASCII_CHAR_SIZE = 8;

    string frame;
    string temp;
    frame+=SOH;
    int i = 0;
    while(i < str.size()){
        temp = str.substr(i, ASCII_CHAR_SIZE);
        if(temp == SOH){
            frame += ESC;
        }
}</pre>
```

```
frame += INSTEAD_OF_SOH;
12
                 i += ASCII_CHAR_SIZE;
13
            } else if(temp == EOT){
14
                 frame += ESC;
15
                 frame += INSTEAD_OF_EOT;
16
                 i += ASCII_CHAR_SIZE;
17
            } else if(temp == ESC){
18
                 frame += ESC;
19
                 frame += INSTEAD_OF_ESC;
20
                 i += ASCII_CHAR_SIZE;
21
            } else {
22
                 frame += str.at(i);
23
                 i++;
24
            }
25
26
        }
27
        frame += EOT;
28
        frame += crc(str);
29
30
        return frame;
31
   }
32
```

Funkcja string isolate(const string &packaged\_str) działa w sposób analogiczny. Najpierw szuka w otrzymanej wiadomości znaku początku ramki, a następnie do czasu wystąpienia EOT idąc po wiadomości szuka znaków ESC, a po natrafieniu zamienia sekwencje zastępczą na odpowiadający jej ciąg bitów. Funkcja przechwytuje dwa rodzaje błędów:

- **Zły format ramki**, jeśli w ramce do przetworzenia brakuje znaku **SOH** lub **EOT**.
- Błędny klucz crc, w przypadku braku zgodności klucza crc odczytanego z ramki z obliczonym z wyodrębnionej wiadomości.

Cały kod funkcji **string isolate(const string &packaged\_str)** wygląda następująco

```
string str;
       string temp;
       int i = 0;
       while(packaged_str.substr(i, SOH.size()) != SOH && i <</pre>

¬ packaged_str.size()){
            i++;
       }
       i += ASCII_CHAR_SIZE;
10
       while(packaged_str.substr(i, EOT.size()) != EOT && i <</pre>
11
            packaged_str.size()){
            if(packaged_str.substr(i, ESC.size()) == ESC){
12
                i += ASCII_CHAR_SIZE;
13
                temp = packaged_str.substr(i, ASCII_CHAR_SIZE);
14
                if(temp == INSTEAD_OF_SOH){
15
                     str += SOH;
16
                     i += ASCII_CHAR_SIZE;
                } else if(temp == INSTEAD_OF_EOT){
18
                     str += EOT;
                     i += ASCII_CHAR_SIZE;
20
                } else if(temp == INSTEAD_OF_ESC){
21
                     str += ESC;
22
                     i += ASCII_CHAR_SIZE;
23
                } else {
24
                     std::cerr << "Znaleziono ESC, ale nie
25
                      → znaleziono zakodowanego znaku za nia, to

¬ nie powinno sie wydarzyc" << std::endl;
</pre>
26
            } else{
27
                str += packaged_str.at(i);
                i++;
29
            }
30
31
       i += ASCII_CHAR_SIZE;
33
        if (i >= packaged_str.size()){
            std::cerr << "Zly format ramki" << std::endl;</pre>
35
            return "";
36
```

```
}
37
        if(packaged_str.substr(i, crc_value.size() - 1) !=
38
             crc(str)){
             std::cerr << packaged_str << std::endl;</pre>
39
             std::cerr << str << std::endl;</pre>
40
             std::cerr << i << std::endl;</pre>
41
             std::cerr << packaged_str.substr(i, 10000) <<</pre>
42

    std::endl;

             std::cerr << "Bledny klucz crc!" << std::endl;</pre>
43
             return "";
44
        }
45
46
        return str;
47
   }
48
```

W obu funkcjach jest wykorzystywana prywatna funkcja **string crc(const string & str)** (ang. cyclic redundancy check) obliczająca sumę kontrolną pozwalającą wykryć ewentualne błędy w transmisji pakietu. Cyckliczny kod nadmiarowy definiju się jako resztę z dzielenia liczby reprezentującą wiadomość przez określony dzielnik CRC, określany przy tworzeniu obiektu konwentera. Kod funkcji wygląda następująco:

```
const std::string PackageConverter::crc(const std::string &

    str) const {
       string code = str;
       for(int i = 0; i < crc_value.size() - 1; i++)</pre>
            code += "0";
       for(int i = 0; i < str.size(); i++){</pre>
            if(code.at(i) == '0')
                continue;
            for(int j = 0; j < crc_value.size(); j++){</pre>
                if(code.at(i + j) == crc_value.at(j))
10
                     code.at(i + j) = '0';
11
                else
                     code.at(i + j) = '1';
13
            }
       }
15
16
```

#### Wnioski z zadania pierwszego

Tworzenie symulacji pozwoliło na doświadczalne zapoznanie się z procesem formowania ramki, zapoznaniem się z jej najważniejszymi elementami, zrozumienie techniki nadziewania bitami, oraz oswojenie się z algorytmem obliczającym sumy kontrolne.

#### Zadanie 2

#### Wymagania

Napisz program (grupę programów) do symulowania ethernetowej metody dostepu do medium transmisyjnego (CSMA/CD). Wspólne łącze realizowane jest za pomocą tablicy: propagacja sygnału symulowana jest za pomocą propagacji wartości do sąsiednich komórek. Zrealizuj ćwiczenie tak, aby symulacje można było w łatwy sposób testować i aby otrzymane wyniki były łatwe w interpretacji.

# Realizacja

Główny trzon programu opiera się na klasie **Host** z prostym interfejsem publicznym:

```
public:
    Host(string name_v, Cable & cable_v, int port_v);
    void propagate(const string & message);
```

Każdemu egzemplarzowi klasy **Host** nadajemy przy tworzeniu imie, referencje do obiektu Cable, oraz numer portu (miejsce w kablu), gdzie chcemy nasz klos podpiąc. Klasa Cable to jest prosty kontener zawierający tablicę znaków oraz funkcję: **void lock()** i **void unlock()** pozwalające wyeliminować błędy wielowątkowości programu.

Funkcja void propagate(const string & message) wysyła wiadomość do kanału komunikacyjnego zgodnie z algorytmem CSMA/CD (ang. Carrier Sense Multiple Access with Collision Detection). Po otrzymaniu polecenia

nadawania wiadomości funkcja cyklicznie sprawdza dostępność kanału. Kiedy w końcu kanał jest wolny zaczyna ona nadawać wiadomość sprawdzając przed początkiem każdej iteracji, czy w kanale nie doszło do kolizji. W takim przypadku funkcja przestaje nadawać i czeka losowy czas z przedziału (0, wait\_time), a po nim ponownie próbuje nadać wiadomość. Zrandomizowany czas oczekiwania ma na celu wyeliminować przypadek, w którym dwa hosty po napotkaniu kolizji czekają dokładnie ten sam przedział czasu po czym znów dochodzi do kolizji.

W przypadku bardziej obciążonej sieci, aby zminimalizować zastój spowodowany częstymi kolizjami algorytm CSMA/CD wykorzystuje strategię **Binary Exponential Backoff** polegającą na podwojeniu czasu oczekiwania po każdym napotkaniu na kolizję co szybko pozwala zwiększyć przedział czasu tak, aby mogło dojść do wymiany informacji.

Kod funkcji jest następujący:

```
void Host::propagate(const string & message) {
        std::random_device random_device;
        std::default_random_engine

¬ random_engine(random_device());
        int wait_time = START_WAIT_GAP;
        bool jammed = true;
        while (jammed) {
            if(cable[port] == '0') {
                int distance_from_port = 0;
                while ((port - int(message.size()) +
                    distance_from_port < cable.size()) ||</pre>
                        (port + int(message.size()) -

    distance_from_port >= 0)) {
                    cable.lock();
                     //Wykrywamy kolizje
                    bool b_left = port - distance_from_port >=
                     → 0 ? cable[port - distance_from_port] !=

    '0': false;
```

```
bool b_right = port + distance_from_port <</pre>

    cable.size() ? cable[port +

    distance_from_port] != '0' : false;

if(b_left || b_right){
    if(b_left){
        for(int i = port -

    distance_from_port + 2; i <</pre>

    std::min(port +

    distance_from_port - 1,

    cable.size()); i++)

             cable[i] = '0';
        cable[port - distance_from_port] =
         }
    if(b_right) {
        for (int i = std::max(port -

    distance_from_port + 1, 0); i <</pre>
         → port + distance_from_port - 1;
         \rightarrow i++)
            cable[i] = '0';
        cable[port + distance_from_port] =
         }
    std::cout << "Host: " << host_name << "

→ wykryl kolizje\n";

    cable.unlock();
    std::uniform_int_distribution<int>

    uniform_dist(1, wait_time);

    std::this_thread::sleep_for(std::chrono::milliseconds)

    wait_time *= 2;
    jammed = true;
    break;
}
```

//Przesuwamy wiadomosc o jeden element

```
for (int letter_of_message = 0;
→ letter_of_message < message.size();</pre>
→ letter_of_message++) {
    int letter_distance_from_port =
    \hookrightarrow distance_from_port -

    letter_of_message;

    if (letter_distance_from_port == 0)
        cable[port] =

→ message.at(letter_of_message);
    if (letter_distance_from_port == 1) {
        if (port - 1 >= 0 && port + 1 <

    cable.size()) {

            cable[port - 1] = cable[port +
             cable[port] = '0';
        } else if (port -1 >= 0)
            shift_left(port - 1);
        else if (port + 1 < cable.size())</pre>
            shift_right(port + 1);
    }
    if (letter_distance_from_port > 1) {
        if (port +

    letter_distance_from_port <</pre>

    cable.size())

             → shift_right(letter_distance_from_port
             → + port);
        if (port +
         → letter_distance_from_port ==

    cable.size())

            cable[cable.size() - 1] = '0';
        if (port -
         → letter_distance_from_port >= 0)
            shift_left(port -
             → letter_distance_from_port);
```

W celu testowania przedstawionej klasy tworzymy obiekt medium oraz trzy hosty z określonymi portami, a następnie każdemu hostowi każemy nadawać wiadomość w osobnym wątku:

```
const int CABLE_SIZE = 62;
int main(){
    Cable cable(CABLE_SIZE);
    Host host1("host1", cable, 0);
    Host host2("host2", cable, CABLE_SIZE / 2);
    Host host3("host3", cable, CABLE_SIZE - 1);
    std::thread thread1(&Host::propagate, &host1, " AA ");
```

```
std::thread thread2(&Host::propagate, &host2, " B ");
std::thread thread3(&Host::propagate, &host3, " XYZ ");

thread1.join();
thread2.join();
thread3.join();
return 0;
```

Otrzymujemy następujące wyniki:

/home/pan/Studia/Semestr4/sieci/lista3/zad2/cmake-build-debug/zad2 

00000000 AA 00000000 B 000000000000000 B 0000000 XYZ 0000000 00000000 AA 00000000 B 000000000000000 B 000000 XYZ 00000000 000000000 AA 0000000 B 000000000000000 B 000000 XYZ 00000000 000000000 AA 0000 B 00000000000000000 B 0000 XYZ 00000000 000000000 AA 0000 B 00000000000000000 B 000 XYZ 00000000 0000000000 AA 000 B 00000000000000000 B 000 XYZ 00000000 0000000000 AA 00 B 0000000000000000000 B 00 XYZ 00000000 0000000000 AA 00 B 0000000000000000000 B 0 XYZ 000000000 00000000000 AA 0 B 000000000000000000 B 0 XYZ 000000000 00000000000 AA B 00000000000000000000 B XYZ 000000000

Host: host3 wykryl kolizje Host: host1 wykryl kolizje Host: host2 wykryl kolizje

Host: host1 wykryl kolizje Host: host3 wykryl kolizje

Process finished with exit code 0

## Wnioski

Dzięki wykonanej symulacji zaobserwowaliśmy proces rozchodzenia się wiadomości nadawanych przez różne urządzenia sieciowe przez jedno medium. Zbadaliśmy działanie algorytmu CSMA/CD i pokazaliśmy, że dzięki podwajaniu czasu oczekiwania pozwala on przy niewielkiej ilości prób uniknąć dalszych kolizji.