Funkcje protokołu TCP (powtórzenie z wykładu)

- dostarczenie danych do aplikacji określonej w polu "port docelowy"
- zapewnienie niezawodnej transmisji danych; segmenty docierają wszystkie, bez powtórzeń i w takiej kolejności w jakiej zostały wysłane

(numerowanie segmentów w polu SeqNo i potwierdzanie ich odbioru w polu AckNo)

- zapewnienie integralności danych; dane docierają do odbiorcy w niezmienionej postaci (pole suma kontrolna)
- kontrola przepływu (ang. flow control), czyli dostosowanie tempa nadawania do tempa przetwarzania odbiorcy

(pole Window informujące, ile jest wolnego miejsca w buforze odbiorcy)

Protokół TCP realizuje tzw. transmisję strumieniową, tzn. od nadawcy do odbiorcy płynie strumień danych podzielony na segmenty. Strumień to przesyłany w sieci ciąg bajtów pewnego zbioru danych, w którym nie ma ubytków, powtórzeń ani zmiany kolejności. Strumień jest identyfikowany losowo generowanym numerem x.

Pierwszy bajt w strumieniu ma numer x+1.

Segmenty nie są numerowane kolejnymi liczbami całkowitymi, tylko numerami pierwszych bajtów w kolejnych segmentach, tak jak na rysunku:

SeqNo(1) =
$$x+1$$
, SeqNo(2) = $x+101$, SeqNo(3) = $x+301$, ...
1,2,... - numery porządkowe kolejnych segmentów
SeqNo(1), SeqNo(2),... - numery sekwencyjne kolejnych segmentów

Regula numerowania segmentów:

Nr sekw. segmentu n+1 = Nr sekw. segmentu n + Liczba bajtów danych w segmencie n SeqNo(n+1) = SeqNo(n) + LB(n), gdzie n ≥ 1

Regula potwierdzania segmentów:

Odebranie segmentu o numerze porządkowym n jest potwierdzane przez wysłanie w polu AckNo numeru sekwencyjnego (SeqNo) segmentu o numerze porządkowym n+1, czyli AckNo(n) = SeqNo(n+1)

Inaczej, numer potwierdzenia jest numerem sekwencyjnym segmentu następnego po segmencie potwierdzanym.

Obowiązuje zasada kumulacji potwierdzeń, tzn. potwierdzając odbiór segmentu n odbiorca potwierdza zarazem odbiór wszystkich poprzednich n–1 segmentów. Z tej zasady wynika, że nie jest konieczne potwierdzanie każdego segmentu osobno, można potwierdzać co któryś segment.

Obserwacja ruchu sieciowego generowanego przez aplikację echo działającą na bazie TCP

Uruchamianie serwera aplikacji echo (Linux):

systemctl status iptables <- sprawdzenie czy mechanizm iptables jest aktywny systemctl stop iptables <- wyłączenie iptables

systemctl status xinetd <- sprawdzenie czy jest uruchomiony xinetd systemctl start xinetd <- uruchamianie xinetd (tylko jeśli powyższe polecenie wykaże nieaktywność)

cd /etc/xinetd.d <- przejście do katalogu z plikami konfig. usług kontrolowanych przez xinetd ls <- wypisanie zawartości katalogu (bez plików ukrytych)

less echo-stream <- sprawdzanie czy serwer usługi echo jest aktywny (disable = no)

Jeśli serwer echo jest nieaktywny (disable = yes), to trzeba zmienić yes na no i przeładować xinetd poleceniem systemctl reload xinetd.

Przygotowanie Wireshark do przechwytywania ramek aplikacji echo:

filtr przechwytywania: host <adres klienta> and host <adres serwera> and tcp port 7

włączenie przechwytywania: Capture -> Start

Uruchamianie klienta echo i wysyłanie danych z systemu Windows do serwera (Linux):

PuTTY -> wpisać adres serwera, Port 7, Connection Type Raw, Open

Wpisać krótki tekst (ala ma kota) i wcisnąć Enter

Tekst zostaje powtórzony w następnej linii

Zamknąć okno PuTTY

Wireshark powinien przechwycić 12 ramek

Analiza przechwyconych ramek:

Etap 1 - otwieranie (wirtualnego) połączenia TCP:

1. Klient żąda otwarcia połączenia TCP

klient -> serwer: SrcPort=<losowy>, DstPort=7, SYN, SeqNo=x (x to identyfikator strumienia danych wysyłanych od klienta do serwera)

2. Serwer wyraża zgodę na otwarcie połączenia TCP

serwer -> klient: SrcPort=7, DstPort=<losowy>, SYN, SeqNo=y, ACK, AckNo=x+1 (y to identyfikator strumienia danych wysyłanych od serwera do klienta)

3. Klient potwierdza odebranie zgody

klient -> serwer: SeqNo=x+1, ACK, AckNo=y+1

Uwaga: Odebranie segmentu z flagą SYN jest potwierdzane przez wysłanie w polu AckNo wartości SeqNo(segment potwierdzany) + 1

Etap 2 - utrzymywanie połączenia/transmisja danych:

4. Klient wysyła 1-szą porcję danych do serwera:

klient -> serwer: SeqNo=x+1, 11 bajtów danych, ACK, AckNo=y+1

5. Klient wysyła Enter (0x0d0a) do serwera:

klient -> serwer: SeqNo=x+12, 2 bajty danych, ACK, AckNo=y+1

6. Serwer potwierdza odebranie 1-szej porcji danych od klienta

serwer -> klient: SeqNo=y+1, 0 bajtów danych, ACK, AckNo=x+12

7. Serwer potwierdza odebranie Enter od klienta

serwer -> klient: SeqNo=y+1, 0 bajtów danych, ACK, AckNo=x+14

8. Serwer wysyła echo 1-szej porcji danych i Enter do klienta

serwer -> klient: SeqNo=y+1, 13 bajtów danych, ACK, AckNo=x+14

9. Klient potwierdza odebranie echa od serwera

klient -> serwer: SeqNo=x+14, 0 bajtów danych, ACK, AckNo=y+14

Numery sekwencyjne segmentów nie są kolejnymi liczbami całkowitymi, tylko numerami pierwszych bajtów kolejnych segmentów, więc numer sekwencyjny następnego segmentu to numer sekwencyjny poprzedniego plus liczba bajtów danych w poprzednim segmencie, czyli SeqNo(n+1)=SeqNo(n)+LB(n)

Potwierdzenie odebrania segmentu od jego nadawcy polega na wysłaniu w polu AckNo numeru sekwencyjnego następnego segmentu spodziewanego ze strony nadawcy.

Można to zapisać następująco:

AckNo(n) = SeqNo(n+1),

gdzie n oznacza n-ty odebrany segment,

AckNo(n) jest numerem wysyłanym w polu AckNo dla potwierdzenia odbioru n-tego segmentu,

SeqNo(n+1) oznacza numer sekwencyjny jeszcze nieodebranego (n+1)-go segmentu.

Zamykanie połączenia:

10. Klient wysyła żądanie zamknięcia połączenia:

klient -> serwer: SeqNo=x+14, 0 bajtów danych, FIN, ACK, AckNo=y+14

11. Serwer potwierdza odebranie żądania zamknięcia połączenia i akceptuje je:

serwer -> klient: SeqNo=y+14, 0 bajtów danych, FIN, ACK, AckNo=x+15

12. Klient potwierdza odebranie akceptacji

klient -> serwer: SeqNo=x+15, 0 bajtów danych, ACK, AckNo=y+15

Uwaga: Odebranie segmentu z flagą FIN jest potwierdzane przez wysłanie w polu AckNo wartości SeqNo(segment potwierdzany) + LB(segment potwierdzany) + 1 (tak samo jest potwierdzane odebranie segmentu z flagą SYN)