PSI Zadanie 1.2

Z37 - Aleksandra Szymańska, Angelika Ostrowska, Jakub Bąba 23.11.2024

1. Treść zadania

Z 1 Komunikacja UDP

Napisz zestaw dwóch programów – klienta i serwera wysyłające datagramy UDP. Wykonaj ćwiczenie w kolejnych inkrementalnych wariantach (rozszerzając kod z poprzedniej wersji). Klient jak i serwer powinien być napisany zarówno w C jak i Pythonie (4 programy). Sprawdzić i przetestować działanie "między-platformowe", tj. klient w C z serwerem Python i vice versa.

Z 1.2

Wychodzimy z kodu z zadania 1.1, tym razem pakiety datagramu mają stałą wielkość, można przyjąć np. 512B. Należy zaimplementować prosty protokół niezawodnej transmisji, uwzględniający możliwość gubienia datagramów. Rozszerzyć protokół i program tak, aby gubione pakiety były wykrywane i retransmitowane. Wskazówka – "Bit alternate protocol". Należy uruchomić program w środowisku symulującym błędy gubienia pakietów. (Informacja o tym, jak to zrobić znajduje się w skrypcie opisującym środowisko Dockera).

To zadanie można wykonać, korzystając z kodu klienta i serwera napisanych w C lub w Pythonie (do wyboru). Nie trzeba tworzyć wersji w obydwu językach.

2. Opis rozwiązania problemu

Zapoznaliśmy się z treścią zadania, zdecydowaliśmy się używać języka Python, bazując na serwerze i kliencie z zadania 1.1.

Za stały rozmiar datagramu wysyłanego przez klienta przyjęliśmy 512 bajtów. Pozostawia to 509 bajtów na wiadomość (zapętlone kolejne wielkie litery alfabetu), 2 bajty na rozmiar datagramu i 1 bajt na zaprezentowanie ACK.

Zmodyfikowaliśmy program klienta z poprzedniego zadania, aby przesyłał owy stały rozmiar wiadomości. Zaimplementowaliśmy używanie 1 bajtu datagramu jako ACK i przesyłanie tej samej wiadomości, dopóki nie otrzymamy potwierdzenia odebrania od serwera (wiadomości zwrotnej ze spodziewaną wartością bajtu ACK).

Następnie zmodyfikowaliśmy program serwera, aby był zgodny z przyjętymi założeniami – po odebraniu danych wysyłał wiadomość zawierającą ACK i komunikat tekstowy z numerem i długością wiadomości.

Oba pliki wymagały pewnych poprawek, na bieżąco testowaliśmy działanie kolejnych wersji programów.

Testowaliśmy również ich działanie w środowisku symulującym błędy gubienia pakietów. Wprowadzenie zakłóceń w kontenerze klienta zaimplementowaliśmy zgodnie z dostarczonym przez wykładowcę skryptem opisującym środowisko Dockera. Implementacja znajduje się w pliku "disrupt.sh", uruchomienie tego skryptu wprowadza zakłócenia.

3. Napotkane problemy

3.1. Zaimplementowanie niezawodnej transmisji

UDP, w przeciwieństwie do TCP nie gwarantuje niezawodności. Datagramy mogą ginąć, ulegać zwielokrotnieniu. Musieliśmy wymyślić jak własnoręcznie tą niezawodność zaimplementować.

Jednym z elementów jest dodanie do datagramu bajtu ACK. Przy kodowaniu wiadomości do postaci bajtowej, jako pierwszy bajt ustawiamy ACK równe 0 lub 1.

Drugim elementem są zmienne reprezentujące wysłane wiadmości i wysłane wiadomości, które dotarły do odbiorcy z sukcesem. Po wysłaniu wiadomości zwiększamy o 1 zmienną "message_sent".

Łącząc obie rzeczy – po wysłaniu wiadomości z bajtem ACK o pewnej wartości, klient czeka na odebranie danych od serwera.

Jeśli pierwszy bajt danych jest taki jak aktualne ACK – wiadomość została dostarczona i odebrana z sukcesem. Licznik dobrze wysłanych wiadomości "message_successfully_sent" zwiększamy o 1, a wartość ACK operacją XOR zmieniana jest z 0 na 1 / z 1 na 0. Nowa wartość ACK będzie dodana do kolejnej wiadomości.

Jeśli pierwszy bajt danych nie równa się aktualnemu ACK, lub serwer w ogóle nie odesłał danych w oczekiwanym czasie, oznacza to, że na którymś etapie transmisji wystąpił błąd. Nie zwiększamy więc "message_successfully_sent" i nie zmianiamy wartości ACK. W kolejnym obiegu pętli wyślemy wiadomość z tym samym ACK, co symuluje ponowne wysłanie wiadomości.

Nasze podejście przypomina działanie algorytmu "Alternating bit protocol".

3.2. Stworzenie środowiska symulującego błędy transmisji

Bazując na instrukcji dostarczonej przez wykładowcę stworzyliśmy skrypt "disrupt.sh".

Treść skryptu:

docker exec z37_zadanie1_2_python_client tc qdisc add dev eth0 root netem delay 1000ms loss 50%

Wykorzystuje on mechanizm "netem", polecenie tc i qdisc. Aby mógł zadziałać, stworzyliśmy plik "docker-compose.yaml" opisujący konfigurację aplikacji i ustawiający uprawnienie NET_ADMIN.

Ustawiamy opóźnienie 1000 ms i prawdopodobieństwo zagubienia pakietu równe 50%.

4. Konfiguracja testowa

Nasza sieć testowa typu bridge nazywa się "z37_network"

Adres IP podsieci to 172.21.37.0/24

W tej sieci serwer jest lokalny i ma adres 127.0.0.1 i łaczymy się z nim na porcie 8000.

5. Testy

Po napisaniu kodu sprawdzaliśmy, czy działa on z zamierzonym efektem. Uruchamialiśmy serwer i klienta za pomocą "docker compose build", "docker compose up" i testowaliśmy komunikację.

Wykryliśmy pewne błędy w kodzie, naprawialiśmy je więc i testowaliśmy ponownie, żeby upewnić się, że efekt jest zgodny z zamierzonym.

Wykonywaliśmy testy zarówno w środowisku "zwykłym" jak i w takim z symulacją zakłóceń.

Zrzuty ekranu z uruchomień:

Klient bez zakłóceń:

```
237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1583 of size 512. Sent total of 1584 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1586 of size 512. Sent total of 1584 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1586 of size 512. Sent total of 1586 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1587 of size 512. Sent total of 1586 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1587 of size 512. Sent total of 1588 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1589 of size 512. Sent total of 1588 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1590 of size 512. Sent total of 1589 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1590 of size 512. Sent total of 1590 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1590 of size 512. Sent total of 1590 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1590 of size 512. Sent total of 1590 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1590 of size 512. Sent total of 1590 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1590 of size 512. Sent total of 1590 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1590 of size 512. Sent total of 1590 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1590 of size 512. Sent total of 1590 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1590 of size 512. Sent total of 1590 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1590 of size 512. Sent total of 1590 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1690 of size 512. Sent total of 1600 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1600 of size 512. Sent total of 1600 messages. 237_zadanie1_2_python_client | Successfully sent datagram no 1600 of size 512. Sent total of 1600 mess
```

Widzimy, że wszystkie wysłane wiadomości docierają do odbiorcy bez zakłóceń. Można zaobserwować to po fakcie, że numer wysłanego z sukcesem datagramu jest taki sam jak numer wszystkich wysłanych datagramów.

Przykładowo komunikat "Successfully sent datagram no 1612 of size 512. Sent total of 1612 messages." wyświetlony był po otrzymaniu od serwera potwierdzenia otrzymania tysiąc sześćset dwunastej wiadomości. Oznacza, że w sumie wysłano 1612 wiadomości, a wysłanych i z sukcesem odebranych wiadomości też jest 1612. Nie było więc wiadomości, która została wysłana i nie zakończyła się sukcesem.

Klient z zakłóceniami:

```
### Timeout for message no 1940.
### Timeout for message no 1941.
### Timeout for message no 1941.
### Timeout for message no 1942.
### Timeout for message no 1943.
### Timeout for message no 1900 of size 512. Sent total of 1943 messages.
### Timeout for message no 1946.
### Timeout for message no 1948.
### Timeout for message no 1950.
### Timeout for message no 1950.
### Timeout for message no 1950.
### Timeout for message no 1951.
### Timeout for message no 1951.
### Timeout for message no 1951.
### Timeout for message no 1952.
### Timeout for message no 1953.
### Timeout for message no 1953.
### Timeout for message no 1955.
### Timeout for message no 1956.
### Timeout for message no 1961.
### Timeout for message no 1961.
### Timeout for message no 1961.
### Timeout for message no 1964.
### Timeout for message no 1966.
### Timeout for message no 1967.
### Timeout for message no 1968.
### Timeout for message no 1969.
### Timeout for message n
```

Tutaj widzimy, że tylko część wysłanych wiadomości otrzymuje komunikat potwierdzająct od serwera. Komunikaty "Successfully sent ..." przeplatane są informacjami o timeoutach. Taka wiadomość oznacza, że albo serwer nie otrzymał wiadomości (została zgubiona), albo nie zdążył na czas (w przeciągu 3 sekund) odpowiedzieć – łącze było powolne.

Czytając przykładowy komunikat o sukcesie widzimy, że np. w sumie wysłano 1967 wiadomości, ale z sukcesem wysłanych było tylko 1909.

Instrukcja uruchomienia znajduje się w pliku README.md.

6. Wnioski końcowe

Udało nam się osiągnąć komunikację między klientem a serwerem, która odbywa się przez UDP (protokół warstwy transportowej który nie gwarantuje niezawodności), ale i tak jest niezawodna.

Udało się to dzięki zaimplementowaniu algorytmu przypominającego "Alternating bit protocol". Przetestowaliśmy rozwiązanie zarówno w dobrze działającej sieci jak i w takiej symulującej zakłócenia.

Osiągnęliśmy niezawodną transmisję – wiadomość będzie wysyłana przez klienta, dopóki nie otrzyma on od serwera potwierdzenia jej odebrania. Gwarantuje to, że wszystkie wiadomości wysłane przez klienta zostaną w końcu odebrane przez serwer.