멀티플렉싱

- 1. 멀티플렉싱 개념
- 2. 멀티플렉서?
- 3. 멀티플렉싱 종류별 설명
- 4. 퀴즈

멀티플렉싱이란?

멀티플렉싱(Multiplexing)은 여러 개의 입력 데이터를 하나의 경로로 통합하는 것 디멀티플렉싱(Demultiplexing)은 하나의 입력 데이터를 여러 대상으로 분리하여 전달하는 것

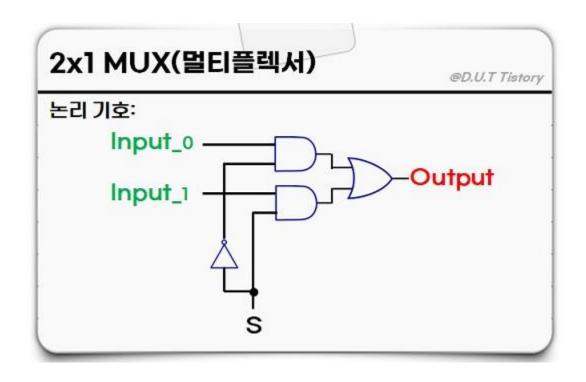
- •멀티플렉싱: N개의 입력 → 1개의 출력 (N → 1)
- •디멀티플렉싱: 1개의 입력 → N개의 출력 (1 → N)

멀티플렉싱의 개념은

- 1. FDM/TDM과 같은 물리적인 계층
- 2. 전송계층
- 3. 서버 프로그래밍(I/O 멀티플렉싱)
- 4. 웹통신 (HTTP2.0에서) 등 다양한 곳에서 활용되고 있는 개념입니다

컴구에서는 MUX

멀티플렉서



S가 0이면 Output은 Input_0과 동일하고, S가 1이면 Input_1과 동일

select

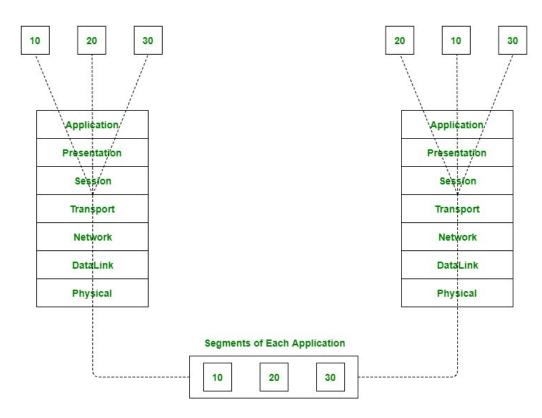
MUX는 selector를 통해 Input을 선별 combine

일반적으로 네트워크에서 말하는 멀티 플렉싱은 select보다는 combine에 가까움

1. 전송계층에서 멀티플렉싱 포트 번호가 존재 하는 이유!

전송 계층의 가장 기본적인 역할은 네트워크 계층이 제공한 호스트 간의 연결을 프로세스 간의 연결로 확장시키는 것.

송신 측에서 여러 소켓의 데이터를 '한 IP'를 통해 보낼 수 있게 하는 것



Sender의 multiplexing: 여러 개의 소켓을 통해 넘어온 데이터를 TCP의 경우 segment, UDP는 datagram로 만들고 포트번호 등 헤더를 붙여 네트워크 계층으로 전달

Receiver의 demultiplexing: 헤더의 내용을 떼서, 이걸 참조해서 맞는 소켓에 갖다 넣어줌.

1. 전송계층에서 멀티플렉싱 포트 번호가 존재 하는 이유!

TCP TCP TCP

C:\Users\Administrator>netstat -n				상태		의미	ð
활성 연결 				ESTABLISHED		연결이 정상적으로 유지 중	
TCP	: 로컬 주소 27.0.0.1:3452 27.0.0.1:49670 27.0.0.1:49671	외부 주소 127.0.0.1: 49902 127.0.0.1: 49671 127.0.0.1: 49670 127.0.0.1: 49673 127.0.0.1: 49672 127.0.0.1: 49676	상태 ESTABL ISHED ESTABL ISHED ESTABL ISHED ESTABL ISHED ESTABL ISHED ESTABL ISHED ESTABL ISHED	FIN_WAIT_1 / FIN_V	WAIT_2	내가 먼저 연결 끊는 과정	
TCP 1 TCP 1 TCP 1	127.0.0.1:49672 127.0.0.1:49673 127.0.0.1:49675 127.0.0.1:49676			CLOSE_WAIT		상대방이 먼저 FIN 보낸 상태, 내가 아 음	직 닫지 않
TCP 1	27.0.0.1:49677 27.0.0.1:49678	127.0.0.1: 49678 127.0.0.1: 49677	ESTABLISHED ESTABLISHED	LAST_ACK		내가 FIN 보내고 마지막 ACK 기다리는	상태
TCP 1 TCP 1 TCP 1 TCP 1	27.0.0.1:49902 92.168.0.5:49790 92.168.0.5:50076 92.168.0.5:50080 92.168.0.5:50081 92.168.0.5:50108	127.0.0.1:3452 4.213.25.241:443 108.177.125.188:5228 211.239.236.89:443 211.239.236.40:443 13.107.246.254:443	ESTABLISHED ESTABLISHED ESTABLISHED LAST_ACK LAST_ACK CLOSE_WAIT	TIME_WAIT		최종 연결 종료 후 안전하게 남아있는	상태
TCP 1	92.168.0.5:50113 92.168.0.5:50151	23.219.19.250:80 52.231.108.127:443	LAST_ÄCK ESTABLISHED		연결 종료에서의	4-way handshake 과정	
TCP 1	92.168.0.5:50536 92.168.0.5:50610 92.168.0.5:50617 92.168.0.5:50620 92.168.0.5:50646 92.168.0.5:50671 92.168.0.5:50695 92.168.0.5:50696	52.231.108.127:443 172.64.155.209:443 104.18.32.47:443 172.64.148.235:443 52.231.108.127:443 104.18.31.173:443 104.208.16.95:443 52.231.108.127:443	ESTABLISHED ESTABLISHED ESTABLISHED ESTABLISHED ESTABLISHED ESTABLISHED TIME_WAIT ESTABLISHED		A → B : FIN(연결 A ← B : ACK(확 A ← B : FIN A → B : ACK		

연결 종료 완료

2. I/O 멀티플렉싱 관심있는 I/O 작업들을 동시에 모니터링하고, 그 중에 완료된 I/O 작업들을 한번에 알려주는 방법!

다수의 클라이언트 요청을 적은 리소스로 처리해야 함

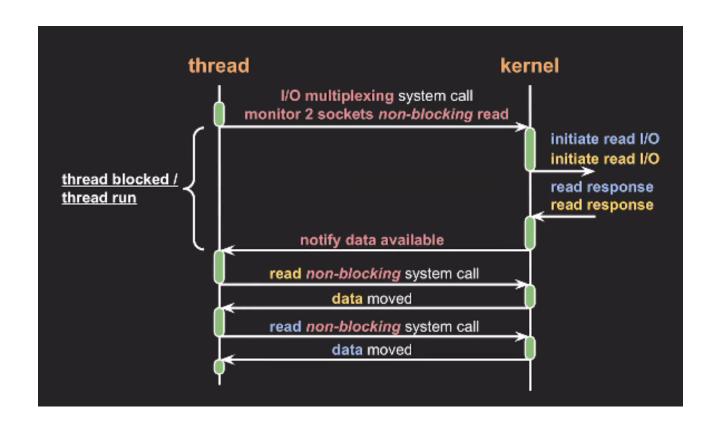
멀티프로세스와 멀티 스레드로 병렬처리 해서 처리 할 수 있지만, 자원 문제와 확장성이 낮다는 단점 존재

I/O 멀티플렉싱 하나의 서버 프로세스가 여러 클라이언트 소켓의 상태를 감시 하면서 이벤트가 발생한 소켓만 선택적으로 처리

사용되는 대표적 system call

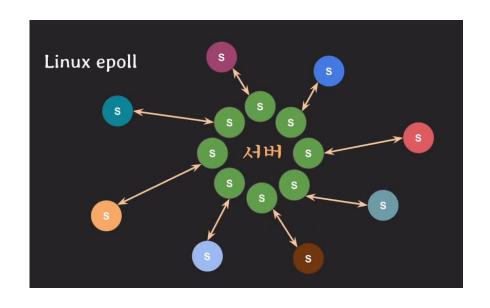
- -select-성능 별로
- -poll-성능 별로
- -epoll (Linux)
- -kqueue (mac OS)
- -IOCP(윈도우나 솔라리스)

2. I/O 멀티플렉싱



I/O 멀티플렉싱은 한 번의 시스템 콜로 여러 이벤트(read,write 들)에 대해서 여러 소켓들로부터 그 이벤트가 발생하면 알려달라는 요청을 한번에 처리하는 방식

2. I/O 멀티플렉싱



서버에 8개의 소켓이 열려있다고 가정

Epoll을 통해 8개의 소켓에 대해서 "하나라도 Read 이벤트가 발생하면 알려줘"라고 등록

여기서 파랑, 빨강, 갈색 클라이언트 소켓에서 요청을 보냈다고 하면, 거기에 맞는 서비 소켓에 들어오게 됨

Epoll은 이 3개의 서버 소켓에 event가 있다는 것을 알려주고, 이 정보를 가지고 3개의 read에 대해서만 처리하게 됨

https://gemini.google.com/share/434a93fa0c4d

PS: 소켓마다 하나의 Thread에 1대1 매핑되니까, 만약 스레드 풀을 만들어 놨다면 요청에 대해 하나씩 처리하게 됨하지만 원래 알던 연결당 스레드랑은 다르게 요청당 스레드로 요청이 끝나면 다시 반환됨

"전송계층의 멀티플렉싱"은 데이터를 포트 단위로 묶어 보내는 네트워크 개념

3. HTTP2.0 멀티플렉싱

전송계층의 멀티 플렉싱은 누가 포트번호로 누가 보냈는지 구분하는 거라면, 여기서의 멀티플렉싱은 무엇을 보냈는지 구분하는 것

HTTP/2 멀티플렉싱은 응용계층임

하나의 TCP 연결에 대해서 여러 데이터를 동시에 전송할 수 있는 기법

브라우저가 여러 요청을 생성(A는 이미지, B는 CSS, C는 JS)

각 요청 별로 Stream ID를 부여

각 요청을 작은 프레임 단위로 분할

모든 프레임을 한 TCP 연결로 섞어서 전송

수신측에서는 Stream ID 별로 각 요청을 재조립 해서 처리

OSI 7계층 중 트랜스포트 계층(Transport Layer)에서, 단일 호스트(IP 주소)가 여러 애플리케이션(웹 브라우저, 게임 등)의 데이터를 동시에 송수신할 수 있도록 해주는 멀티플렉싱/디멀티플렉싱의 핵심 식별자는 무엇인가요?

- A. IP 주소 (IP Address)
- B. 포트 번호 (Port Number)
- C. 시퀀스 번호 (Sequence Number)
- D. MAC 주소 (MAC Address)

- B. 포트 번호 (Port Number)
- ✓ 정답입니다!

포트 번호는 TCP/UDP 헤더에 포함되어, 운영체제가 수신된 패킷을 올바른 애플리케이션(프로세스)에게 전달(demultiplexing)하도록 하는 '문' 역할을 합니다.

- Nginx와 같은 현대적인 웹 서버가 'Connection-per-Thread' 모델 대신, 단일 또는 소수의 스레드로 수천 개의 동시 연결을 효율적으로 처리하는 핵심 기술은 무엇인가요?
- A. I/O 멀티플렉싱 (I/O Multiplexing)
- B. HTTP 캐싱 (HTTP Caching)
- C. 데이터베이스 커넥션 풀링 (DB Connection Pooling)
- D. 부하 분산 (Load Balancing)
- A. I/O 멀티플렉싱 (I/O Multiplexing)
- ✓ 정답입니다!

select(), poll(), epoll() (Linux), kqueue() (BSD)와 같은 시스템 콜을 사용하여, 여러 소켓(연결)의 이벤트를 한 번에 감시하고 준비된 소켓만 처리하는 이벤트 기반 방식입니다.

- HTTP/2는 단일 TCP 연결 상에서 '스트림 멀티플렉싱'을 제공하여 *애플리케이션 레벨*의 HOL(Head-of-Line) 블로킹을 해결했습니다. 하지만 HTTP/3 (QUIC)가 등장한 이유는 HTTP/2가 여전히 해결하지 못한 근본적인 문제가 있기 때문입니다. 그 문제는 무엇인가요?
 - A. TCP 레벨의 HOL 블로킹 (TCP Head-of-Line Blocking)
 - B. TLS 암호화로 인한 CPU 부하 증가
 - C. 서버 푸시(Server Push) 기능의 비효율성
 - D. TCP의 3-way-handshake로 인한 연결 수립 지연 시간
- A. TCP 레벨의 HOL 블로킹 (TCP Head-of-Line Blocking)
- ✓ 정답

HTTP/2에서는 모든 스트림이 *하나의* TCP 흐름제어에 묶입니다. 만약 스트림 A의 패킷 하나가 유실(packet loss)되면, TCP는 재전송 및 순서 보장을 위해 스트림 B, C의 멀쩡 한 패킷들까지 버퍼에 쌓아두고 애플리케이션으로 전달하지 않습니다. QUIC(UDP 기반) 은 스트림별로 독립적인 흐름제어를 하므로 이 문제가 없습니다.

OSI 7계층에서, 트랜스포트 계층(TCP/UDP)은 포트 번호를 사용하여 '프로세스 대 프로세스' 멀티플렉싱을 수행합니다. 반면, 데이터링크 계층(Ethernet)은 MAC 주소 를 사용합니다. 이 두 계층의 멀티플렉싱(주소 지정)에 대한 설명으로 가장 정확한 것 은 무엇인가요?

- A. 라우터는 패킷 전달 시 포트 번호를 확인하지만, 스위치는 MAC 주소를 확인한다.
- B. 포트 번호는 전 세계적으로 고유하지만, MAC 주소는 로컬 네트워크 내에서만 고유하다.
- C. TCP는 MAC 주소를, UDP는 포트 번호를 사용하여 멀티
- D. MAC 주소는 *동일 네트워크(LAN)* 내의 다음 홉(hop) 전고, 포트 번호는 최종 목적지 호스트 내의 특정 애플리케다.
- D. MAC 주소는 *동일 네트워크(LAN)* 내의 다음 홉(hop) 장치를 찾는 데 사용되고, 포트 번호는 *최종 목적지 호스트* 내의 특정 애플리케이션을 찾는 데 사용된다.

✓ 정답

정확한 설명입니다. MAC 주소(L2)는 프레임이 라우터나 목적지 PC 등 '다음' 장치로 가는 데 사용됩니다. 반면 포트 번호(L4)는 IP 주소(L3)와 함께 최종 목적지 컴퓨터에 도착한 패킷이 '어떤 프로그램(소켓)'으로 가야 할지(디멀티플렉싱)를 결정하는 데 사용됩니다.

https://kwj1270.tistory.com/entry/Reactive-%EC%97%AC%EC%A0%95%EA%B8%B01%EB%B6%80-IO-Multiplexing-%EA%B3%BC-Asynchronous-IO-%EA%B7%B8%EB%A6%AC%EA%B3%A0-Event-Loop

https://m.blog.naver.com/whdgml1996/222148507992

https://velog.io/@leo4study/%EB%84%A4%ED%8A%B8%EC%9B%8C%ED%81%AC-%EB%A9%80%ED%8B%B0%ED%94%8C%EB%A0%89%EC%8B%B1Multiplexing%EC%9D%B4%EB%9E%80 -%EB%AC%B4%EC%97%87%EC%9D%B8%EA%B0%80

https://globalman96.tistory.com/8

https://m.blog.naver.com/no5100/220722643762